



FAKULTÄT
FÜR INFORMATIK
Faculty of Informatics



Skriptum zu

Objektorientierte Programmierung

Wintersemester 2010/2011

Franz Puntigam
Technische Universität Wien
Institut für Computersprachen

www.complang.tuwien.ac.at/franz/objektorientiert.html

Inhaltsverzeichnis

1	Grundlagen und Ziele	9
1.1	Konzepte objektorientierter Programmierung	10
1.1.1	Objekte	10
1.1.2	Klassen	14
1.1.3	Polymorphismus	18
1.1.4	Vererbung	21
1.2	Qualität in der Programmierung	23
1.2.1	Qualität von Programmen	24
1.2.2	Effizienz der Programmerstellung und Wartung	27
1.3	Rezept für gute Programme	29
1.3.1	Zusammenhalt und Kopplung	30
1.3.2	Wiederverwendung	33
1.3.3	Entwurfsmuster	35
1.4	Paradigmen der Programmierung	37
1.4.1	Imperative Programmierung	37
1.4.2	Deklarative Programmierung	39
1.4.3	Paradigmen für Modularisierungseinheiten	40
1.5	Wiederholungsfragen	43
2	Enthaltender Polymorphismus und Vererbung	45
2.1	Das Ersetzbarkeitsprinzip	45
2.1.1	Untertypen und Schnittstellen	46
2.1.2	Untertypen und Codewiederverwendung	51
2.1.3	Dynamisches Binden	55
2.2	Ersetzbarkeit und Objektverhalten	58
2.2.1	Client-Server-Beziehungen	58
2.2.2	Untertypen und Verhalten	64
2.2.3	Abstrakte Klassen	69

2.3	Vererbung versus Ersetzbarkeit	71
2.3.1	Reale Welt versus Vererbung versus Ersetzbarkeit	71
2.3.2	Vererbung und Codewiederverwendung	74
2.4	Exkurs: Klassen und Vererbung in Java	78
2.4.1	Klassen in Java	78
2.4.2	Vererbung in Java	83
2.4.3	Zugriffskontrolle in Java	85
2.4.4	Interfaces in Java	90
2.5	Wiederholungsfragen	92
3	Generizität und Ad-hoc-Polymorphismus	95
3.1	Generizität	95
3.1.1	Wozu Generizität?	96
3.1.2	Einfache Generizität in Java	97
3.1.3	Gebundene Generizität in Java	102
3.2	Verwendung von Generizität im Allgemeinen	107
3.2.1	Richtlinien für die Verwendung von Generizität	107
3.2.2	Arten der Generizität	111
3.3	Typabfragen und Typumwandlungen	115
3.3.1	Verwendung dynamischer Typinformation	115
3.3.2	Typumwandlungen und Generizität	119
3.3.3	Kovariante Probleme	125
3.4	Überladen versus Multimethoden	129
3.4.1	Unterschiede zwischen Überladen und Multimethoden	129
3.4.2	Simulation von Multimethoden	133
3.5	Ausnahmebehandlung	135
3.5.1	Ausnahmebehandlung in Java	136
3.5.2	Einsatz von Ausnahmebehandlungen	139
3.6	Nebenläufige Programmierung	143
3.7	Wiederholungsfragen	149
4	Softwareentwurfsmuster	153
4.1	Erzeugende Entwurfsmuster	154
4.1.1	Factory Method	154
4.1.2	Prototype	157
4.1.3	Singleton	161
4.2	Strukturelle Entwurfsmuster	164
4.2.1	Decorator	164
4.2.2	Proxy	167

4.3	Entwurfsmuster für Verhalten	170
4.3.1	Iterator	170
4.3.2	Template Method	174
4.4	Wiederholungsfragen	176

Vorwort

„Objektorientierte Programmierung“ ist eine Vorlesung mit Laborübung im Umfang von zwei Semesterwochenstunden an der TU Wien. Unter anderem werden folgende Themenbereiche der objektorientierten Programmierung an Hand von Java behandelt:

- Datenabstraktion, Klassenhierarchien, Polymorphismus
- Objektschnittstellen und Zusicherungen (Schwerpunkt)
- Vererbung und Untertyprelationen (Schwerpunkt)
- Generizität (Schwerpunkt)
- Ausnahmebehandlung, nebenläufige Programmierung
- Implementierung einiger gängiger Entwurfsmuster

TeilnehmerInnen an der Lehrveranstaltung sollen einen Überblick über die wichtigsten Konzepte objektorientierter Programmierung bekommen und diese Konzepte so einzusetzen lernen, dass qualitativ hochwertige und gut wartbare Software entsteht. Subtyping (auf der Basis von Objektschnittstellen mit Zusicherungen) und Generizität bilden Schwerpunkte, die am Ende der Lehrveranstaltung jedenfalls beherrscht werden müssen. Praktische Programmiererfahrung in einer beliebigen Programmiersprache wird vorausgesetzt. Java-Vorkenntnisse werden dringend empfohlen. Das Erlernen von Java im Selbststudium neben der Lehrveranstaltung ist aufwendig, aber möglich.

Das erste Kapitel dieses Skriptums

- führt grundlegende objektorientierte Programmierkonzepte ein,
- gibt einen Überblick über Qualität in der Programmierung,

- weist darauf hin, mit welchen Problemen man in der objektorientierten Programmierung rechnen muss und wie man diese lösen kann,
- und klassifiziert Programmiersprachen anhand ihrer Paradigmen, um eine Einordnung der objektorientierten Sprachen in die Vielfalt an Programmiersprachen zu erleichtern.

Das zweite Kapitel beschäftigt sich mit dem besonders wichtigen Themenkomplex des enthaltenden Polymorphismus zusammen mit Klassenhierarchien, Untertypbeziehungen und Vererbung. Vor allem das Ersetzbarkeitsprinzip und Zusicherungen (Design by Contract) werden ausführlich behandelt. Eine Beschreibung der Umsetzung entsprechender Konzepte in Java rundet das zweite Kapitel ab.

Das dritte Kapitel ist neben weiteren Formen des Polymorphismus vor allem der Generizität gewidmet. Es werden Programmier Techniken vorgestellt, die entsprechende Problemstellungen auch bei fehlender Sprachunterstützung für Generizität, kovariante Spezialisierungen und mehrfaches dynamisches Binden lösen können. Auch Ausnahmebehandlung und nebenläufige Programmierung werden im dritten Kapitel kurz angesprochen.

Das letzte Kapitel stellt eine Auswahl an häufig verwendeten Entwurfsmustern vor. Nebenbei werden praktische Tipps und Tricks in der objektorientierten Programmierung gegeben.

Die Lehrveranstaltung soll einen Überblick über Konzepte der objektorientierten Programmierung, Zusammenhänge zwischen ihnen, mögliche Schwierigkeiten sowie Ansätze zu deren Beseitigung vermitteln. Keinesfalls soll sie als Java-Kurs verstanden werden. Insbesondere die umfangreichen Klassenbibliotheken, die in der Java-Programmierung Verwendung finden, werden nicht behandelt.

Informationen zu Java gibt es unter anderem im world wide web, zum Beispiel unter www.oracle.com/technetwork/java/. Ebenso zu Sprachen wie C# und C++ findet man zahlreiche Ressourcen. Eine sehr umfangreiche Sammlung von Verweisen auf für die objektorientierte Programmierung relevante Seiten befindet sich unter www.cetus-links.org/.

Viel Erfolg bei der Teilnahme an der Lehrveranstaltung!

Franz Puntigam

www.complang.tuwien.ac.at/franz/objektorientiert.html

Kapitel 1

Grundlagen und Ziele

Viele Unternehmen der Softwarebranche sind auf objektorientierte Methoden umgestiegen, und ein großer Teil der SoftwareentwicklerInnen verwendet Techniken der objektorientierten Programmierung. Dabei stellt sich die Frage, welche Vorteile die objektorientierte Programmierung gegenüber anderen Paradigmen bietet oder zumindest erwarten lässt, die den umfangreichen Einsatz in der Praxis rechtfertigen. Solche erhofften Vorteile sowie mögliche Gefahren wollen wir in diesem Kapitel betrachten. Die Stellung der objektorientierten Programmierung unter der Vielzahl existierender Programmierparadigmen wollen wir durch eine Klassifizierung der Paradigmen veranschaulichen. Außerdem soll das Kapitel einen ersten Überblick über objektorientierte Programmiersprachkonzepte sowie die später im Detail behandelten Themen geben und nebenbei einige häufig verwendete Begriffe einführen.

In Abschnitt 1.1 werden die wichtigsten Konzepte objektorientierter Programmiersprachen angesprochen. Viele dieser Konzepte werden in den folgenden Kapiteln genauer behandelt.

In Abschnitt 1.2 beschäftigen wir uns damit, welche Ziele durch die Programmierung im Allgemeinen erreicht werden sollen und was gute Programmierung von schlechter unterscheidet.

In Abschnitt 1.3 werden wir untersuchen, wie man gute objektorientierte Programme erkennt bzw. schreibt und welche Schwierigkeiten dabei zu überwinden sind.

Abschnitt 1.4 gibt eine Klassifizierung von Programmiersprachen anhand ihrer üblichen Verwendungen. Diese Klassifizierung soll Zusammenhänge mit anderen Paradigmen aufzeigen und helfen, den Begriff der objektorientierten Programmierung abzugrenzen.

1.1 Konzepte objektorientierter Programmierung

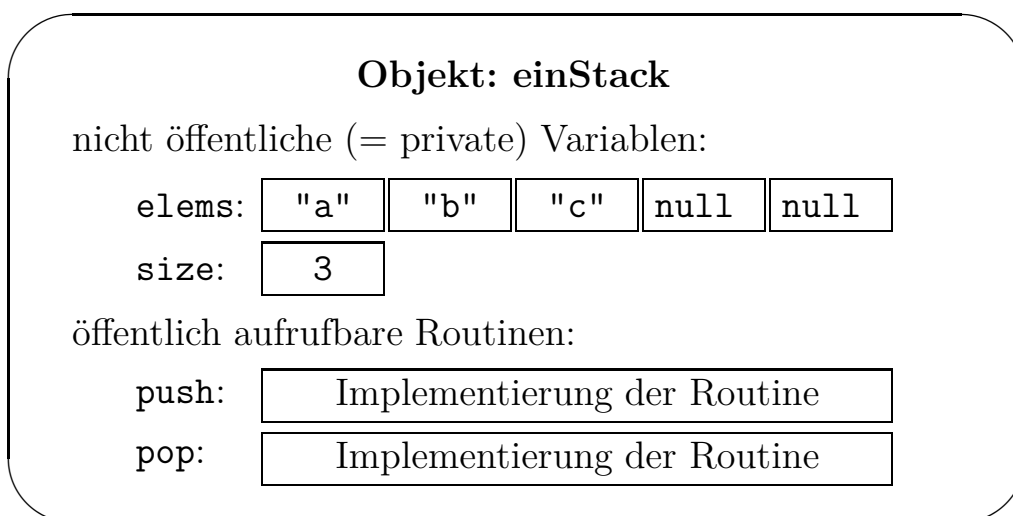
Wir wollen zunächst einige Grundkonzepte betrachten. Die objektorientierte Programmierung will vor allem Softwareentwicklungsprozesse, die auf inkrementelle Verfeinerung aufbauen, unterstützen. Gerade bei diesen Entwicklungsprozessen spielt die leichte Wartbarkeit der Programme eine große Rolle. Im Wesentlichen will die objektorientierte Programmierung auf die einfache Änderbarkeit von Programmen achten, und objektorientierte Programmiersprachen geben EntwicklerInnen Werkzeuge in die Hand, die sie zum Schreiben leicht wartbarer Software brauchen.

1.1.1 Objekte

Das wichtigste Konzept der objektorientierten Programmierung ist, wie der Name schon sagt, das des *Objekts*. Ein Objekt ist eine grundlegende Einheit in der Ausführung eines Programms. Zur Laufzeit besteht die Software aus einer Menge von Objekten, die einander teilweise kennen und untereinander *Nachrichten* (*messages*) austauschen.

Man kann ein Objekt am ehesten als eine *Kapsel* verstehen, die zusammengehörende *Variablen* und *Routinen* (= ausführbare Einheiten wie z.B. Funktionen, Prozeduren und Methoden) enthält. Gemeinsam beschreiben die Variablen und Routinen eine Einheit in der Software. Von außen soll man auf das Objekt nur zugreifen, indem man ihm eine Nachricht schickt, das heißt, eine nach außen sichtbare Routine des Objekts aufruft.

Die folgende Abbildung veranschaulicht ein Objekt:



Dieses Objekt mit der Funktionalität eines Stacks fügt zwei Variablen und zwei Routinen zu einer Einheit zusammen und grenzt die Einheit so weit

wie möglich vom Rest des Systems ab. Die beiden öffentlichen Routinen sind von überall aufrufbar. Auf die privaten Variablen kann nur durch die beiden Routinen innerhalb des Objekts zugegriffen werden. Eine Variable enthält ein Array mit dem Inhalt des Stacks, eine andere die aktuelle Anzahl der Elemente am Stack. Das Array kann höchstens fünf Stack-elemente halten. Zurzeit sind drei Einträge vorhanden.

Das Zusammenfügen von Daten und Routinen zu einer Einheit nennt man *Kapselung* (*encapsulation*). Daten und Routinen in einem Objekt sind untrennbar miteinander verbunden: Die Routinen benötigen die Daten zur Erfüllung ihrer Aufgaben, und die genaue Bedeutung der Daten ist oft nur den Routinen des Objekts bekannt. Routinen und Daten stehen zueinander in einer engen logischen Beziehung. In Abschnitt 1.2 werden wir sehen, dass eine gut durchdachte Kapselung ein wichtiges Qualitätsmerkmal ist. In Abschnitt 1.3 werden wir Faustregeln zur Unterstützung der Suche nach geeigneten Kapselungen kennen lernen. In Abschnitt 1.4 werden wir feststellen, dass die Kapselung von Daten und Routinen zu Objekten ein entscheidendes Kriterium zur Abgrenzung der objektorientierten Programmierung von anderen Programmierparadigmen ist.

Jedes Objekt besitzt folgende Eigenschaften[24]:

Identität (identity): Ein Objekt ist durch seine unveränderliche Identität eindeutig gekennzeichnet. Über seine Identität kann man das Objekt ansprechen, ihm also eine Nachricht schicken. Vereinfacht kann man sich die Identität als die Adresse des Objekts im Speicher vorstellen. Dies ist aber nur eine Vereinfachung, da die Identität erhalten bleibt, wenn sich die Adresse ändert – zum Beispiel beim Verschieben des Objekts bei der garbage collection oder beim Auslagern in eine Datenbank. Jedenfalls gilt: Gleichzeitig durch zwei Namen bezeichnete Objekte sind *identisch* (*identical*) wenn sie am selben Speicherplatz liegen, es sich also um nur ein Objekt mit zwei Namen handelt.

Zustand (state): Der Zustand setzt sich aus den Werten der Variablen im Objekt zusammen. Er ist in der Regel änderbar. In obigem Beispiel ändert sich der Zustand durch Zuweisung neuer Werte an die Variablen `elems` und `size`. Zwei Objekte sind *gleich* (*equal*) wenn sie denselben Zustand und dasselbe Verhalten haben. Objekte können auch gleich sein, wenn sie nicht identisch sind; dann sind sie *Kopien* voneinander. Zustände gleicher Objekte können sich unabhängig voneinander ändern; die Gleichheit geht dadurch verloren. Identität kann durch Zustandsänderungen nicht verloren gehen.

Verhalten (behavior): Das Verhalten eines Objekts beschreibt, wie sich das Objekt beim Empfang einer Nachricht verhält, das heißt, was das Objekt beim Aufruf einer entsprechenden Routine macht. Routinen, die beim Empfang von Nachrichten ausgeführt werden, nennt man häufig *Methoden (methods)*. Das Verhalten hängt ab von

- der Nachricht, also dem Methodennamen zusammen mit den *aktuellen Parametern* – auch *Argumente* der Nachricht genannt,
- der aufgerufenen Methode (genauer: der Implementierung dieser Methode oder einer abstrakten Vorstellung davon – siehe unten)
- und dem Zustand des Objekts.

In obigem Beispiel wird die Methode `push` beim Empfang der Nachricht `push("d")` das Argument `"d"` in den Stack einfügen (falls es noch einen freien Platz gibt), und `pop` wird beim Empfang von `pop()` ein Element entfernen (falls eines vorhanden ist) und an den Absender der Nachricht zurückgeben.

Unter der *Implementierung* einer Methode verstehen wir den Programmcode, der festlegt, was genau bei Ausführung der Methode zu tun ist. Die Implementierungen aller Methoden eines Objekts und die Deklarationen der Variablen des Objekts bilden zusammen die Implementierung des Objekts. Die Implementierung beschreibt das Verhalten des Objekts bis ins kleinste Detail. Für die Programmausführung ist diese genaue Beschreibung ganz essentiell; sonst wüsste der Computer nicht, was er tun soll.

Für die Wartung ist es günstiger, wenn das Verhalten eines Objekts nicht jedes Detail der Implementierung widerspiegelt. Statt der tatsächlichen Implementierung haben ProgrammiererInnen häufig nur eine abstrakte Vorstellung davon im Kopf, die viele Details offen lässt. Beispielsweise ist die Methodenbeschreibung

`push` fügt beim Empfang der Nachricht `push("d")` das Argument `"d"` in den Stack ein (falls es noch einen freien Platz gibt)

nur eine abstrakte Vorstellung davon, was tatsächlich passiert. Es bleibt offen, wie und wo `"d"` eingefügt wird und wann Platz frei ist. Menschen können mit solchen Abstraktionen ganz selbstverständlich und viel einfacher umgehen als mit Implementierungen. Bei Computern ist es genau umgekehrt. Daher wollen Software-EntwicklerInnen Beschreibungen des Objektverhaltens so weit wie möglich abstrakt halten und erst dann zur Implementierung übergehen, wenn dies für den Computer notwendig ist.

Wir fordern (neben obigen drei Eigenschaften, die zur Definition des Begriffs Objekt unbedingt notwendig sind) eine weitere Eigenschaft, die es ermöglicht, den Abstraktionsgrad des Verhaltens nach Bedarf zu steuern:

Schnittstelle (interface): Eine Schnittstelle eines Objekts beschreibt das Verhalten des Objekts in einem Abstraktionsgrad, der für Zugriffe von außen notwendig ist. Ein Objekt kann mehrere Schnittstellen haben, die das Objekt aus den Sichtweisen unterschiedlicher Verwendungen beschreiben. Oft enthalten Schnittstellen nur die Köpfe der überall aufrufbaren Routinen ohne weitere Beschreibung des Verhaltens. Manchmal enthalten sie auch Konstanten. Wie wir in Kapitel 2 sehen werden, kann man das Verhalten in Schnittstellen (zumindest verbal) beliebig genau beschreiben. Ein Objekt *implementiert* seine Schnittstellen; das heißt, die Implementierung des Objekts legt das in den Schnittstellen unvollständig beschriebene Verhalten im Detail fest. Jede Schnittstelle kann das Verhalten beliebig vieler Objekte beschreiben. Schnittstellen entsprechen den Typen des Objekts.

Häufig verwendet man ein Objekt als *black box* oder *grey box*; das heißt, der Inhalt des Objekts ist von außen zum Großteil nicht sichtbar. Nur das, was in den Schnittstellen beschrieben ist, ist von außen sichtbar. Schnittstellen dienen dazu, den Inhalt des Objekts von dessen verschiedenen Außenansichten klar zu trennen. ProgrammiererInnen, die auf ein Objekt zugreifen wollen, brauchen nur eine Schnittstelle des Objekts kennen, nicht aber dessen Inhalt. Man spricht daher von *data hiding*, dem Verstecken von Daten und Implementierungen.

Kapselung zusammen mit *data hiding* heißt *Datenabstraktion*, da die Daten in einem Objekt nicht mehr direkt sichtbar und manipulierbar, sondern abstrakt sind. Im Beispiel sieht man die Daten des Objekts nicht als Array von Elementen zusammen mit der Anzahl der gültigen Einträge im Array, sondern als abstrakten Stack, der über zwei Methoden zugreifbar und manipulierbar ist. Diese Abstraktion bleibt unverändert, wenn wir das Array gegen eine andere Datenstruktur, sagen wir eine Liste, austauschen. Datenabstraktionen helfen bei der Wartung: Details von Objekten sind änderbar, ohne deren Außenansichten und damit deren Verwendungen zu beeinflussen. Außerdem ist die abstrakte Außenansicht für ProgrammiererInnen viel einfacher verständlich als die Implementierung mit all ihren Details. Wie wir sehen werden ist das Auffinden und Beschreiben geeigneter Abstraktionen ganz entscheidend für die Qualität objektorientierter Programme.

1.1.2 Klassen

Viele objektorientierte Sprachen beinhalten ein Klassenkonzept: Jedes Objekt gehört zu genau einer Klasse, die die Struktur des Objekts – dessen Implementierung – im Detail beschreibt. Außerdem beschreibt die Klasse *Konstruktoren* (*constructors*), das sind Routinen zur Erzeugung und Initialisierung neuer Objekte. Alle Objekte, die zur Klasse gehören, wurden durch Konstruktoren dieser Klasse erzeugt. Man nennt diese Objekte *Instanzen* der Klasse. Genauer gesagt sind die Objekte Instanzen der durch die Klasse beschriebenen Schnittstellen bzw. Typen. Die Klasse selbst ist die spezifischste Schnittstelle, die das Verhalten am genauesten beschreibt.

Anmerkung: Man sagt auch, ein Objekt gehöre zu mehreren Klassen, der spezifischsten und deren Oberklassen. Im Skriptum verstehen wir unter der Klasse des Objekts immer die spezifischste Schnittstelle und sprechen allgemein von der “Schnittstelle” wenn wir eine beliebige meinen.

Alle Instanzen einer Klasse haben dieselbe Implementierung und dieselben Schnittstellen. Aber unterschiedliche Instanzen haben unterschiedliche Identitäten und unterschiedliche Variablen – genauer: Instanzvariablen – obwohl diese Variablen gleiche Namen und Typen tragen. Auch die Zustände können sich unterscheiden.

In einer objektorientierten Programmiersprache mit Klassen schreiben ProgrammiererInnen hauptsächlich Klassen. Objekte werden nur zur Laufzeit durch Verwendung von Konstruktoren erzeugt. Oft gibt es in diesen Sprachen gar keine Möglichkeit, Objekte direkt auszuprogrammieren.

Ein kleines Beispiel in Java soll demonstrieren, wie Klassen aussehen:

```
public class Stack {
    private String[] elems;
    private int size = 0;
    // constructor initializes new stack of size sz
    public Stack (int sz) {
        elems = new String[sz];
    }
    // push puts elem onto the stack if it is not full
    public void push (String elem) {
        if (size < elems.length) {
            elems[size] = elem;
            size = size + 1;
        }
    }
}
```

```
// pop returns element taken from the stack if it
// is not empty; otherwise pop returns null
public String pop() {
    if (size > 0) {
        size = size - 1;
        return elems[size];
    }
    else
        return null;
}
}
```

Folgende Beispielerklärung ist für Leser gedacht, die noch nicht genug Erfahrung mit Java gesammelt haben. Erfahrene ProgrammiererInnen können derartig gekennzeichneten Textstellen überspringen.

(Anmerkungen zu Java)

Jede Instanz der Klasse `Stack` enthält die Variablen `elems` vom Typ `String[]` (Array von Zeichenketten) sowie `size` vom Typ `int` (ganze Zahl von -2^{31} bis $2^{31} - 1$). Alle Variablen sind mit `private` deklariert, also nur in Instanzen von `Stack` sichtbar. Jede Instanz unterstützt `push` und `pop`. Beide Methoden sind `public`, also überall sichtbar, wo eine Instanz von `Stack` bekannt ist. Auch die Klasse selbst ist `public` und damit überall sichtbar. Der Ergebnistyp `void` bedeutet, dass `push` kein Ergebnis zurückgibt. Der formale Parameter `elem` von `push` ist vom Typ `String`. Die Methode `pop` liefert ein Ergebnis vom Typ `String`, hat aber keine formalen Parameter – ausgedrückt durch ein leeres Klammerpaar. Daneben gibt es einen Konstruktor. Syntaktisch sieht ein Konstruktor wie eine Methode aus, abgesehen davon, dass der Name immer gleich dem Namen der Klasse ist und kein Ergebnistyp angegeben wird. Der Konstruktor im Beispiel ist `public`, also überall sichtbar.

Neue Objekte werden durch den Operator `new` erzeugt und durch den Aufruf eines Konstruktors initialisiert. Zum Beispiel erzeugt `new Stack(5)` eine neue Instanz von `Stack` mit neuen Variablen `elems` und `size` und ruft den Konstruktor in `Stack` auf, wobei der formale Parameter `sz` an 5 gebunden ist. Bei der Ausführung des Konstruktors wird durch `new String[sz]` eine neue Instanz eines Arrays von Zeichenketten erzeugt. Im Array finden 5 Zeichenketten Platz. Dieses Array wird an die Variable `elems` zugewiesen. Die Variable `size` wurde bereits zu Beginn mit 0 initialisiert.

In Java sind auch Arrays gewöhnliche Objekte, allerdings mit einer speziellen Syntax durch Verwendung eckiger Klammern. Bei der Objekterzeugung enthalten die eckigen Klammern die Anzahl der Array-Einträge, bei einem Zugriff den Index. Der unterste Index ist immer 0. Am Anfang enthält jeder Array-Eintrag `null`; das bedeutet, dass der Eintrag mit keinem Objekt belegt ist. Jede Variable in Java, die ein Objekt enthalten kann, kann stattdessen auch `null` enthalten.

Ein Aufruf von `push` stellt fest, ob es im Array noch einen freien Eintrag gibt, also `size` kleiner als `elems.length` (die Größe des Arrays `elems`) ist. In diesem Fall wird

der Parameter als neues Element in das Array eingetragen und `size` erhöht; andernfalls bleibt der Zustand unverändert. Ein Aufruf von `pop` verringert `size` um 1 und liefert durch eine `return`-Anweisung den Array-Eintrag an der Position `size` zurück, falls `size` größer als 0 ist. Sonst liefert die Methode `null` – kein Objekt – zurück.

Alles was nach `//` bis zum Ende einer Zeile steht ist einfach nur Kommentar und wird vom Compiler ignoriert. Kommentare, die mit `/*` beginnen, enden mit einem abschließendem `*/` und können mehrere Zeilen umfassen.

Die Kommentare (`//...`) in diesem Beispiel sind mehr als nur Erläuterungen zum besseren Verständnis einiger Programmteile. Sie beschreiben das abstrakte Verhalten der Methoden und des Konstruktors soweit dies für Aufrufer relevant ist. ProgrammiererInnen, die irgendwo Aufrufe in ein Programm einfügen, sollen sich auf diese Kommentare verlassen können und nicht die Implementierungen der Methoden betrachten müssen. Damit erreicht man auch, dass Details der Implementierungen problemlos nachträglich geändert werden können, solange die unveränderten Kommentare die geänderten Implementierungen noch immer treffend beschreiben.

Da jede Instanz von `Stack` ihre eigenen Variablen hat, stellt sich die Frage, zu welcher Instanz von `Stack` die Variablen gehören, auf die die Methoden zugreifen. In der Klasse selbst steht nirgends, welches Objekt das ist. Die Instanz von `Stack`, die dabei verwendet wird, ist im Aufruf der Methode eindeutig festgelegt, wie wir an folgendem Beispiel sehen:

```
class StackTest {
    // main executes tests on a new instance of Stack.
    // This method is not supposed to be called from
    // another method.
    public static void main (String[] args) {
        Stack s = new Stack(5);
        int i = 0;
        while (i < args.length) {
            s.push(args[i]);
            i = i + 1;
        }
        while (i > 0) {
            i = i - 1;
            System.out.println(s.pop());
        }
    }
}
```

(Anmerkungen zu Java)

Die Klasse `StackTest` definiert nur eine Methode `main`. Diese Methode wird automatisch aufgerufen, wenn `StackTest` als Java-Programm verwendet wird. Die Methode ist `public` und `static`; das heißt, sie ist überall sichtbar und hängt nicht von irgendwelchen Variablen einer Instanz von `StackTest` ab. Daher können wir `main` überall aufrufen, ohne eine Instanz von `StackTest` zu benötigen. Das ist erforderlich, da es beim Start des Programms ja noch keine Instanzen der Klasse gibt. Die Methode hat ein Array von Zeichenketten als Parameter. Beim Programmstart enthält dieses Array die Argumente (command line arguments), die im Programmaufruf angegeben werden. Nachdem `StackTest` und `Stack` durch

```
javac Stack.java StackTest.java
```

übersetzt wurden, können wir das Programm zum Beispiel so aufrufen:

```
java StackTest a b c
```

Damit ist `args` ein Array von drei Zeichenketten – "a", "b" und "c".

Die Methode `main` hat zwei lokale Variablen. Die Variable `s` wird mit einer neuen Instanz von `Stack` initialisiert und `i` mit 0. Die erste Schleife wird für jede Zeichenkette in `args` einmal durchlaufen. Der Ausdruck `args.length` bezeichnet die Variable `length` im Objekt `args`, die in unserem Fall die Anzahl der Elemente im Array angibt. In jedem Schleifendurchlauf wird die Nachricht `push(args[i])` an das Objekt `s` gesendet; es wird also `push` in `s` mit der Zeichenkette `args[i]` als Argument aufgerufen. Bei der Ausführung von `push` ist bekannt, dass die Variablen des Objekts `s` zu verwenden sind. Die zweite Schleife wird gleich oft durchlaufen wie die erste. Die Anweisung `System.out.println(s.pop())` gibt das oberste Element am Stack auf die Standardausgabe – normalerweise das Terminal – aus und entfernt dieses Element vom Stack. Im Detail passiert Folgendes: `System` ist eine im Java-System vorgegebene Klasse, die eine statische Variable `out` enthält. Eine mit `static` deklarierte Variable unterscheidet sich von einer Instanzvariable – ohne `static` deklariert – dadurch, dass sie nicht zu einer Instanz der Klasse gehört, sondern zur Klasse selbst. Daher brauchen wir auch keine Instanz von `System` anzugeben, um auf die Variable zuzugreifen, sondern nur die Klasse selbst. Die Variable `System.out` enthält ein Objekt, den output stream für die Standardausgabe. In diesem Objekt wird die Methode `println` aufgerufen, die eine Zeile mit dem Argument in den output stream schreibt. Als Argument wird der Methode das Ergebnis eines Aufrufs von `pop` in `s` übergeben. Nach einem Programmaufruf `java StackTest a b c` werden am Bildschirm folgende drei Zeilen ausgegeben:

```
c
b
a
```

Was ausgegeben wird, wenn der Programmaufruf mehr als 5 Argumente enthält, kann sich der Leser selbst überlegen – oder ausprobieren.

1.1.3 Polymorphismus

Das Wort *polymorph* kommt aus dem Griechischen und heißt „vielgestaltig“. Im Zusammenhang mit Programmiersprachen spricht man von *Polymorphismus*, wenn eine Variable oder eine Routine gleichzeitig mehrere Typen haben kann. Ein formaler Parameter einer polymorphen Routine kann an Argumente von mehr als nur einem Typ gebunden werden. Objektorientierte Sprachen sind polymorph. Im Gegensatz dazu sind konventionelle typisierte Sprachen wie C und Pascal im Großen und Ganzen *monomorph*: Jede Variable oder Routine hat einen eindeutigen Typ.

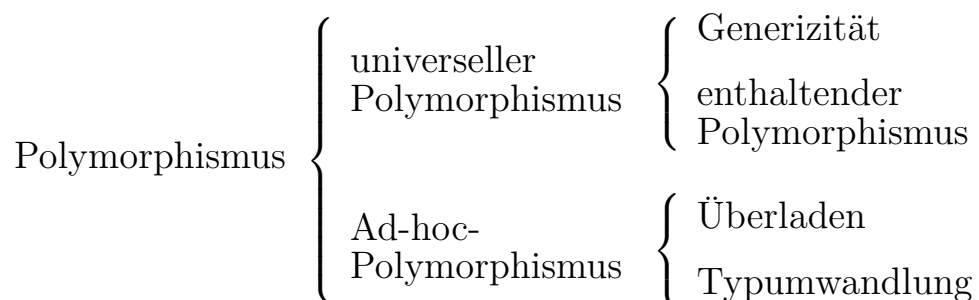
In einer polymorphen Sprache hat eine Variable (oder ein formaler Parameter) meist gleichzeitig folgende Typen:

Deklariertes Typ: Das ist der Typ, mit dem die Variable deklariert wurde. Dieser existiert natürlich nur bei expliziter Typdeklaration.

Statischer Typ: Der statische Typ wird vom Compiler (statisch) ermittelt und kann spezifischer sein als der deklarierte Typ. In vielen Fällen ordnet der Compiler ein und derselben Variablen an verschiedenen Stellen verschiedene statische Typen zu. Solche Typen werden beispielsweise für Programmoptimierungen verwendet. Es hängt von der Qualität des Compilers ab, wie spezifisch der statische Typ ist. In Sprachdefinitionen kommen statische Typen daher nicht vor.

Dynamischer Typ: Das ist der spezifischste Typ, den der in der Variable gespeicherte Wert tatsächlich hat. Dynamische Typen sind oft spezifischer als deklarierte Typen und können sich mit jeder Zuweisung ändern. Dem Compiler sind dynamische Typen nur in dem Spezialfall bekannt, in dem dynamische und statische Typen einander stets entsprechen. Dynamische Typen werden unter anderem für die Typüberprüfung zur Laufzeit verwendet.

Man kann verschiedene Arten von Polymorphismus unterscheiden [6]:



Nur beim universellen Polymorphismus haben die Typen, die zueinander in Beziehung stehen, eine gleichförmige Struktur:

Generizität (genericity): Generizität wird auch als *parametrischer Polymorphismus* bezeichnet, weil die Gleichförmigkeit durch Typparameter erreicht wird. Das heißt, Ausdrücke können Parameter enthalten, für die Typen eingesetzt werden. Zum Beispiel kann im Ausdruck `List<A>` der Typparameter `A` durch den Typ `String` ersetzt werden. Das Ergebnis der Ersetzung, `List<String>`, ist der (generierte) Typ einer Liste von Zeichenketten. Ein Ausdruck mit freien Typparametern bezeichnet die Menge aller Ausdrücke, die durch Einsetzen von Typen generiert werden können. Typparameter werden als universell über die Menge aller Typen quantifizierte Variablen betrachtet. Daher wird Generizität dem universellen Polymorphismus zugerechnet. Wir beschäftigen uns in Kapitel 3 mit Generizität.

Enthaltender Polymorphismus (inclusion polymorphism):

Diese Art, auch *subtyping* genannt, spielt in der objektorientierten Programmierung eine wichtige Rolle. Angenommen, der Typ `Person` hat die *Untertypen* (*subtypes*) `Student` und `Angestellter`. Dann ist jedes Objekt vom Typ `Student` oder `Angestellter` auch ein Objekt vom Typ `Person`. An eine Routine mit einem formalen Parameter vom Typ `Person` kann auch ein Argument vom Typ `Student` oder `Angestellter` übergeben werden. Die Menge der Objekte vom Typ `Person` enthält alle Objekte der Typen `Student` und `Angestellter`. Die Routine akzeptiert alle Argumente vom Typ `t`, wobei `t` universell über `Person` und dessen Untertypen quantifiziert ist. Daher ist auch enthaltender Polymorphismus ein universeller Polymorphismus.

Eine Schnittstelle entspricht im Wesentlichen einem Typ. Wenn die Schnittstelle eine Methode beschreibt, dann müssen auch alle Schnittstellen, die Untertypen davon sind, dazu kompatible Methoden beschreiben. Eine Methode ist kompatibel, wenn sie überall dort verwendbar ist, wo die ursprüngliche Methode erwartet wird. Diese Einschränkung kann man zur Definition von enthaltendem Polymorphismus durch das *Ersetzbarkeitsprinzip* verwenden [25]:

Definition: Ein Typ `U` ist ein Untertyp eines Typs `T` (bzw. `T` ist ein Obertyp von `U`) wenn eine Instanz von `U` überall verwendbar ist, wo eine Instanz von `T` erwartet wird.

Der Compiler sieht nur den statischen Typ einer Variablen oder eines formalen Parameters. Der dynamische Typ steht erst während der Ausführung fest. Daher kann der Compiler auch nicht immer feststellen, welche Implementierung einer Methode des in der Variable enthaltenen Objekts ausgeführt werden muss, da ja nur eine Schnittstelle, die zu Instanzen unterschiedlicher Klassen gehören kann, bekannt ist. Die auszuführende Methode wird erst während der Programmausführung festgestellt. Dies ist als *dynamisches Binden* (*dynamic binding*) bekannt. *Statisches Binden* (*static binding*) bedeutet, dass bereits der Compiler die auszuführende Methode festlegt. Im Zusammenhang mit enthaltendem Polymorphismus ist man auf dynamisches Binden angewiesen. Enthaltenden Polymorphismus und dynamisches Binden werden wir in Kapitel 2 behandeln.

Überladen (overloading): Eine Routine heißt *ad-hoc-polymorph*, wenn sie Argumente mehrerer unterschiedlicher Typen, die in keiner Relation zueinander stehen müssen, akzeptiert und sich für jeden dieser Typen anders verhalten kann. Beim Überladen bezeichnet ein und derselbe Name verschiedene Routinen, die sich durch die deklarierten Typen ihrer formalen Parameter unterscheiden. Die deklarierten Typen der übergebenen Argumente entscheiden, welche Routine ausgeführt wird. Überladen dient häufig nur der syntaktischen Vereinfachung, da für Operationen mit ähnlicher Funktionalität nur ein gemeinsamer Name vorgesehen zu werden braucht. Zum Beispiel bezeichnet „/“ sowohl die ganzzahlige Division als auch die Division von Fließkommazahlen, obwohl diese Operationen sich im Detail sehr stark voneinander unterscheiden. Überladen ist nicht spezifisch für die objektorientierte Programmierung.

Typumwandlung (type coercion): Typumwandlung ist eine semantische Operation. Sie dient zur Umwandlung eines Wertes in ein Argument eines Typs, der von einer Routine erwartet wird. Zum Beispiel wird in C jede Instanz von `char` oder `short` bei der Argumentübergabe implizit in eine Instanz von `int` umgewandelt, wenn der Parametertyp `int` ist. Sprachen wie C++ definieren durch diffizile Regeln, wie Typen umgewandelt werden, wenn zwischen mehreren überladenen Routinen gewählt werden kann. Auch die Typumwandlung ist nicht spezifisch für die objektorientierte Programmierung.

1.1.4 Vererbung

Die *Vererbung* (*inheritance*) in der objektorientierten Programmierung ermöglicht es, neue Klassen aus bereits existierenden Klassen abzuleiten. Dabei werden nur die Unterschiede zwischen der *abgeleiteten Klasse* (*derived class*) und der entsprechenden *Basisklasse* (*base class*), von der abgeleitet wird, angegeben. Die abgeleitete Klasse heißt auch *Unterklasse* (*subclass*), die Basisklasse *Oberklasse* (*superclass*). Vererbung erspart ProgrammierInnen Schreibaufwand. Außerdem werden einige Programmänderungen vereinfacht, da sich Änderungen von Klassen auf alle davon abgeleiteten Klassen auswirken.

In populären objektorientierten Programmiersprachen können bei der Vererbung Unterklassen im Vergleich zu Oberklassen aber nicht beliebig geändert werden. Eigentlich gibt es nur zwei Änderungsmöglichkeiten:

Erweiterung: Die Unterklasse erweitert die Oberklasse um neue Variablen, Methoden und Konstruktoren.

Überschreiben: Methoden der Oberklasse werden durch neue Methoden überschrieben, die jene in der Oberklasse ersetzen. Meist gibt es eine Möglichkeit, von der Unterklasse aus auf überschriebene Routinen der Oberklasse zuzugreifen.

Diese beiden Änderungsmöglichkeiten sind beliebig kombinierbar.

Im nächsten Beispiel leiten wir, ausgedrückt durch `extends`, eine Klasse `CounterStack` aus `Stack` (in Abschnitt 1.1.2) ab:

```
public class CounterStack extends Stack {
    private int counter;
    // constructor initializes new stack of size sz
    // and a counter with initial value c
    public CounterStack (int sz, int c) {
        super(sz);
        counter = c;
    }
    // push puts elem onto the stack if it is not full
    // and increments the counter by 1
    public void push (String elem) {
        counter = counter + 1;
        super.push(elem);
    }
}
```

```
// count puts the current value of the counter
// onto the stack if it is not full
// and increments the counter by 1
public void count() {
    push (Integer.toString(counter));
}
}
```

(Anmerkungen zu Java)

Der Konstruktor für `CounterStack` ruft durch `super(sz)` den Konstruktor der Oberklasse `Stack` auf und leitet ihm das erste Argument weiter. Das zweite Argument wird zur Initialisierung von `counter` verwendet. Das Wort `super` in einer Unterklasse bezeichnet im Allgemeinen eine entsprechende fiktive Instanz der Oberklasse. Die Methode `push` ist überschrieben. Die neue Methode erhöht `counter` und ruft anschließend die überschreibende Methode auf. Die Methode `pop` ist nicht überschrieben, wird also von `Stack` geerbt. `CounterStack` erweitert `Stack` um `count`. Diese Methode wandelt den Wert von `counter` in eine Zeichenkette um und fügt sie in den Stack ein.

Beim Aufruf von `push` steht kein Objekt, in dem die Methode auszuführen ist. In solchen Fällen beziehen sich Methodenaufrufe immer auf das aktuelle Objekt, also das Objekt, in dem `count` aufgerufen wurde. Das aktuelle Objekt wird durch `this` bezeichnet. Damit ist `push(...)` eine abgekürzte Schreibweise für `this.push(...)`. Die pseudo-variable `this` existiert ohne Deklaration in jeder nicht-statischen Methode und hat den Typ der Klasse, zu der die Methode gehört.

In Programmiersprachen wie Java, C# und C++ besteht ein enger Zusammenhang zwischen Vererbung und enthaltendem Polymorphismus: Eine Instanz einer Unterklasse kann, zumindest soweit es vom Compiler überprüfbar ist, überall verwendet werden, wo eine Instanz einer Oberklasse erwartet wird. Änderungsmöglichkeiten bei der Vererbung sind, wie oben beschrieben, eingeschränkt, um die Ersetzbarkeit von Instanzen der Oberklasse durch Instanzen der Unterklasse zu ermöglichen. Es besteht eine direkte Beziehung zwischen Klassen und Typen: Die Klasse eines Objekts ist gleichzeitig der spezifischste Typ bzw. die spezifischste Schnittstelle des Objekts. Dadurch entspricht eine Vererbungsbeziehung einer Untertypbeziehung. Im Beispiel ist `CounterStack` ein Untertyp von `Stack`. Eine Instanz von `CounterStack` kann überall verwendet werden, wo eine Instanz von `Stack` erwartet wird. Jede Variable vom Typ `Stack` kann auch eine Instanz vom Typ `CounterStack` enthalten. Auch die Beschreibungen des Verhaltens der Routinen in der Unterklasse entsprechen denen in der Oberklasse, aber die Beschreibungen in der Unterklasse sind auf gewisse Weise genauer (= weniger abstrakt) als jene in der Oberklasse.

Das ist, wie wir noch sehen werden, eine Voraussetzung für Untertypbeziehungen, obwohl der Compiler Kommentare nicht überprüfen kann.

In Java wird dynamisches Binden verwendet, wie man leicht an der Ausführung folgender Methode sehen kann:

```
public void foo (Stack s) { s.push("foo"); }
```

Bei einem Aufruf von `foo` wird zuerst der spezifischste dynamische Typ, das ist die Klasse von `s` (beziehungsweise vom Argument, das für den formalen Parameter `s` verwendet wird) festgestellt. Ist dies `CounterStack`, wird `push` in `CounterStack` aufgerufen, sonst in `Stack`. Für den Aufruf von `push` wird also nicht der deklarierte Typ `Stack` verwendet, sondern der dynamische Typ, der im Allgemeinen erst zur Laufzeit bekannt ist.

In Java ist die Vererbung zwischen Klassen auf *Einfachvererbung* (*single inheritance*) beschränkt. Das heißt, jede Unterklasse wird von genau einer anderen Klasse abgeleitet. Die Verallgemeinerung dazu ist *Mehrfachvererbung* (*multiple inheritance*), wobei jede Klasse von mehreren Oberklassen abgeleitet sein kann. Mehrfachvererbung wird zum Beispiel in C++ unterstützt. Neben Klassen gibt es in Java *Interfaces*, auf denen es auch Mehrfachvererbung gibt. Solche Interfaces sind Schnittstellen, denen andere Eigenschaften von Klassen fehlen, wie wir in Abschnitt 2.4 sehen werden. (Wir verwenden in diesem Skriptum für das Sprachkonstrukt in Java den englischen Begriff, während wir mit dem gleichbedeutenden deutschen Begriff Schnittstellen im Allgemeinen bezeichnen.)

1.2 Qualität in der Programmierung

Die Qualität in der Programmierung gliedert sich in zwei Bereiche:

- die Qualität der erstellten Programme
- sowie die Effizienz der Erstellung und Wartung der Programme.

Nur wenn die Qualität beider Bereiche zufriedenstellend ist, kann man brauchbare Ergebnisse erwarten. Diese beiden Bereiche sind eng ineinander verflochten: Ein qualitativ hochwertiges Programm erleichtert die Wartung, und eine effiziente Programmerstellung lässt im Idealfall mehr Zeit zur Verbesserung des Programms.

Wir betrachten zunächst die Qualität der Programme und anschließend die Effizienz der Programmerstellung und Wartung.

1.2.1 Qualität von Programmen

Bei der Qualität eines Programms unterscheiden wir zwischen

- der Brauchbarkeit (usability) des Programms,
- der Zuverlässigkeit des Programms
- und der Wartbarkeit des Programms.

Die Brauchbarkeit durch die AnwenderInnen steht natürlich an erster Stelle. Nur wenn die AnwenderInnen ihre tatsächlichen Aufgaben mit dem Programm zufriedenstellend lösen können, hat es für die AnwenderInnen einen Wert. Für SoftwareentwicklerInnen ist ein Softwareprojekt in der Regel nur dann (sehr) erfolgreich, wenn der Wert des entwickelten Programms aus Sicht der Benutzer die Entwicklungskosten (stark) übersteigt.

Folgende Faktoren beeinflussen die Brauchbarkeit:

Zweckerfüllung: Die AnwenderInnen möchten mit einem Programm eine gegebene Klasse von Aufgaben lösen. Das Programm erfüllt seinen Zweck nur dann, wenn es genau die Aufgaben lösen kann, für die es eingesetzt wird. Features – das sind Eigenschaften – eines Programms, die AnwenderInnen nicht brauchen, haben keinen Einfluss auf die Zweckerfüllung. Allerdings können nicht benötigte Features die Brauchbarkeit durch größeren Ressourcenbedarf und schlechtere Bedienbarkeit negativ beeinflussen.

Bedienbarkeit: Die Bedienbarkeit besagt, wie effizient Aufgaben mit Hilfe des Programms lösbar sind und wie hoch der Einlernaufwand ist. Die Bedienbarkeit ist gut, wenn vor allem für häufig zu lösende Aufgaben möglichst wenige Arbeitsschritte nötig sind, keine unerwartet langen Wartezeiten entstehen und zur Bedienung keine besonderen Schulungen notwendig sind. Oft hängt die Bedienbarkeit aber auch von den Gewohnheiten und Erfahrungen der AnwenderInnen ab.

Effizienz des Programms: Jeder Programmablauf benötigt Ressourcen wie Rechenzeit, Hauptspeicher, Plattenspeicher und Netzwerkbandbreite. Ein Programm, das sparsamer mit solchen Ressourcen umgeht, hat eine höhere Qualität als ein weniger sparsames. Das gilt auch dann, wenn Computer in der Regel über ausreichend Ressourcen verfügen, denn wenn das Programm zusammen mit anderen Anwendungen läuft, können die Ressourcen trotzdem knapp werden. Das

sparsamere Programm ist unter Umständen auch gleichzeitig mit anderen ressourcenverbrauchenden Anwendungen nutzbar.

Neben der Brauchbarkeit ist die *Zuverlässigkeit* sehr wichtig. Das Programm soll nicht nur manchmal brauchbar sein, sondern AnwenderInnen sollen sich darauf verlassen können. Fehlerhafte Ergebnisse und Programmabstürze sollen nicht vorkommen. Natürlich ist die geforderte Zuverlässigkeit von der Art der Anwendung abhängig. Für Software im Sicherheitssystem eines Kernkraftwerks wird ein weitaus höherer Grad an Zuverlässigkeit gefordert als für ein Textverarbeitungssystem. Absolute Zuverlässigkeit kann aber nie garantiert werden. Da die Zuverlässigkeit ein bedeutender Kostenfaktor ist, gibt man sich bei nicht sicherheitskritischen Anwendungen mit geringerer Zuverlässigkeit zufrieden, als erreichbar ist.

Oft lebt ein Programm nur so lange es weiterentwickelt wird. Sobald die Entwicklung und Weiterentwicklung – einschließlich laufender Fehlerkorrekturen und Anpassungen an sich ändernde Bedingungen, das heißt *Wartung (maintenance)* – abgeschlossen ist, kann ein Programm kaum mehr verkauft werden, und AnwenderInnen steigen auf andere Programme um. Daraus erkennt man, dass gerade bei erfolgreicher Software, die über einen langen Zeitraum verwendet wird – also einen langen *Lebenszyklus* hat –, die Wartungskosten einen erheblichen Teil der Gesamtkosten ausmachen. Man schätzt, dass die Wartungskosten bis zu 70 % der Gesamtkosten ausmachen, bei sehr erfolgreicher Software sogar weit mehr.

Faustregel: Gute *Wartbarkeit* kann die Gesamtkosten erheblich reduzieren.

Es gibt große Unterschiede in der Wartbarkeit von Programmen. Sie beziehen sich darauf, wie leicht Programme geändert werden können. Folgende Faktoren spielen eine Rolle:

Einfachheit: Ein einfaches Programm ist leichter verständlich und daher auch leichter änderbar als ein kompliziertes. Deswegen soll die Komplexität des Programms immer so klein wie möglich bleiben.

Lesbarkeit: Die Lesbarkeit ist gut, wenn es für ProgrammiererInnen einfach ist, durch Lesen des Programms die Logik im Programm zu verstehen und eventuell vorkommende Fehler oder andere zu ändernde Stellen zu entdecken. Die Lesbarkeit hängt zu einem guten Teil vom Programmierstil ab, aber auch von der Programmiersprache.

Lokalität: Der Effekt jeder Programmänderung soll auf einen kleinen Programmteil beschränkt bleiben. Dadurch wird vermieden, dass eine Änderung Programmteile beeinflusst, die auf den ersten Blick gar nichts mit der Änderung zu tun haben. Nicht-lokale beziehungsweise globale Effekte der Änderung – z. B. ein eingefügter Prozeduraufruf überschreibt den Wert einer globalen Variable – werden von ProgrammiererInnen oft nicht gleich erkannt und führen zu Fehlern.

Faktorisierung: Zusammengehörige Eigenschaften und Aspekte des Programms sollen zu Einheiten zusammengefasst werden. In Analogie zur Zerlegung eines Polynoms in seine Koeffizienten nennt man die Zerlegung eines Programms in Einheiten mit zusammengehörigen Eigenschaften *Faktorisierung* (*factoring*). Wenn zum Beispiel mehrere Stellen in einem Programm aus denselben Sequenzen von Befehlen bestehen, soll man diese Stellen durch Aufrufe einer Routine ersetzen, die genau diese Befehle ausführt. Gute Faktorisierung führt dazu, dass zur Änderung aller dieser Stellen auf die gleiche Art und Weise eine einzige Änderung der Routine ausreicht. Bei schlechter Faktorisierung hätten alle Programmstellen gefunden und einzeln geändert werden müssen, um denselben Effekt zu erreichen. Gute Faktorisierung verbessert auch die Lesbarkeit des Programms, beispielsweise dadurch, dass die Routine einen Namen bekommt, der ihre Bedeutung widerspiegelt.

Objekte dienen durch Kapselung zusammengehöriger Eigenschaften in erster Linie der Faktorisierung des Programms. Durch Zusammenfügen von Daten mit Routinen haben ProgrammiererInnen mehr Freiheiten zur Faktorisierung als in der prozeduralen Programmierung, bei der Daten prinzipiell von Routinen getrennt sind (siehe Abschnitt 1.4).

Faustregel: Gute Faktorisierung kann die Wartbarkeit eines Programms wesentlich erhöhen.

Zur Klarstellung: Die objektorientierte Programmierung bietet mehr Möglichkeiten zur Faktorisierung als andere Paradigmen und erleichtert damit ProgrammiererInnen, eine für das Problem geeignete Zerlegung in einzelne Objekte, Module und Komponenten zu finden. Aber die Faktorisierung eines Programms erfolgt auf keinen Fall automatisch so, dass alle Zerlegungen in Objekte gut sind. Es ist die Aufgabe der ProgrammiererInnen, gute Zerlegungen von schlechten zu unterscheiden.

Die Lesbarkeit eines objektorientierten Programms kann man erhöhen, indem man es so in Objekte zerlegt, wie es der Erfahrung in der *realen Welt* entspricht. Das heißt, Software-Objekte sollen die reale Welt simulieren, soweit dies zur Erfüllung der Aufgaben sinnvoll erscheint. Vor allem Namen für Software-Objekte sollen den üblichen Bezeichnungen realer Objekte entsprechen. Dadurch ist das Programm einfacher lesbar, da stets die Analogie zur realen Welt besteht, vorausgesetzt alle EntwicklerInnen haben annähernd dieselben Vorstellungen über die reale Welt. Man darf die Simulation aber nicht zu weit treiben. Vor allem soll man keine Eigenschaften der realen Welt simulieren, die für die entwickelte Software bedeutungslos sind. Die Einfachheit ist wichtiger.

Faustregel: Man soll die reale Welt simulieren, aber nur so weit, dass die Komplexität dadurch nicht erhöht wird.

1.2.2 Effizienz der Programmerstellung und Wartung

Die große Zahl der Faktoren, die die Qualität eines Programms bestimmen, machen es ProgrammiererInnen schwer, qualitativ hochwertige Programme zu schreiben. Dazu kommt das Problem, dass viele Einflussgrößen zu Beginn der Entwicklung noch nicht bekannt sind. Einige davon sind von SoftwareentwicklerInnen nicht kontrollierbar. Zum Beispiel wissen AnwenderInnen oft nicht genau, welche Eigenschaften des Programms sie zur Lösung ihrer Aufgaben tatsächlich brauchen. Erfahrungen mit dem Programm können sie ja erst sammeln, wenn das Programm existiert.

Ein typischer Softwareentwicklungsprozess umfasst folgende Schritte:

Analyse (analysis): Die Aufgabe, die durch die zu entwickelnde Software gelöst werden soll, wird analysiert. Das Ergebnis, das ist die *Anforderungsdokumentation*, beschreibt die Anforderungen an die Software – was die Software tun soll.

Entwurf (design): Ausgehend von dieser Anforderungsdokumentation wird in der Entwurfsphase das Programm entworfen. Die *Entwurfsdokumentation* beschreibt, wie Anforderungen erfüllt werden sollen.

Implementierung (implementation): Der Entwurf wird in ein Programm umgesetzt. In diesem Schritt erzeugte Programmstücke werden auch Implementierungen (entsprechender Konzepte im Entwurf, die Beschreibungen des Verhaltens darstellen) genannt.

Verifikation (verification) und Validierung (validation): Die Verifikation ist die Überprüfung, ob das Programm die in der Anforderungsdokumentation beschriebenen Anforderungen erfüllt. Validierung ist die Überprüfung, wie gut das Programm die Aufgaben der AnwenderInnen tatsächlich löst und ob die Qualität des Programms dessen Weiterentwicklung rechtfertigt.

Im traditionellen *Wasserfallmodell* werden diese Schritte in der gegebenen Reihenfolge durchgeführt, gefolgt von einem Schritt für die Wartung. Solche Softwareentwicklungsprozesse haben den Nachteil, dass die Validierung erst sehr spät erfolgt. Es können also bereits recht hohe Kosten angefallen sein, bevor festgestellt werden kann, ob die entwickelte Software für die AnwenderInnen überhaupt brauchbar ist. Das Risiko ist groß. Bei kleinen Projekten und in Fällen, in denen die Anforderungen sehr klar sind, kann das Wasserfallmodell aber durchaus vorteilhaft sein.

Faustregel: Das Wasserfallmodell eignet sich für kleinere Projekte mit sehr klaren Anforderungen.

Heute verwendet man eher *zyklische Softwareentwicklungsprozesse*. Dabei werden die oben genannten Schritte in einem Zyklus wiederholt ausgeführt. Zuerst wird nur ein kleiner, aber wesentlicher Teil der durchzuführenden Aufgabe analysiert und ein entsprechendes Programm entworfen, implementiert, verifiziert und validiert. Im nächsten Zyklus wird das Programm erweitert, wobei die Erfahrungen mit dem ersten Programm in die Analyse und den Entwurf einfließen. Diese Zyklen werden fortgesetzt, solange das Programm lebt, also auch zur Wartung. In der Praxis werden die Zyklen und die einzelnen Schritte in den Zyklen jedoch meist nicht streng in der beschriebenen Reihenfolge durchgeführt, sondern häufig überlappend. Das heißt, es wird gleichzeitig analysiert, entworfen, implementiert und überprüft. Wenn man mit einem kleinen Teil des Programms beginnt und das Programm schrittweise ausweitet, spricht man auch von *schrittweiser Verfeinerung*. Die Vorteile solcher Entwicklungsprozesse liegen auf der Hand: Man kann bereits recht früh auf Erfahrungen mit dem Programm zurückgreifen, und die Gefahr, dass unter hohem Aufwand im Endeffekt nicht gebrauchte Eigenschaften in das Programm eingebaut werden, ist kleiner. Aber der Fortschritt eines Softwareprojekts ist nur schwer planbar. Daher kann es leichter passieren, dass sich die Qualität eines Programms zwar ständig verbessert, das Programm aber nie zum praktischen

Einsatz gelangt, da die Mittel vorher erschöpft sind oder der Bedarf nicht mehr existiert.

Faustregel: Zyklische Prozesse verkraften Anforderungsänderungen besser, aber Zeit und Kosten sind schwer planbar.

In der Praxis eingesetzte Entwicklungsprozesse unterscheiden sich stark voneinander. Jedes Unternehmen hat eigene Standards. Alles vom Wasserfallmodell bis zu sehr dynamischen zyklischen Prozessen kommt vor.

Qualitätsunterschiede zwischen einzelnen Softwareentwicklungsprozessen sind kaum greifbar, da viele Faktoren mitspielen und es nur wenige vergleichbare Daten gibt. Zum Beispiel hängt die Qualität eines bestimmten Prozesses von der Art der Softwareprojekte ebenso ab wie von der internen Unternehmenskultur – Organisationsstruktur, Fähigkeiten der Mitarbeiter, etc. – und der Art der Zusammenarbeit mit Kunden und Partnern.

Jedes Unternehmen ist bestrebt, die eigenen Entwicklungsprozesse zu verbessern. Sobald irgendwo ein Problem auftaucht, wird es gelöst. Gerade solche oft durchgeführten kleinen Anpassungen führen schließlich zu einem konkurrenzfähigen Softwareentwicklungsprozess. Generell gilt, dass nur ein gut an die tatsächlichen Gegebenheiten angepasster Prozess von hoher Qualität ist. In der Regel funktioniert es nicht, wenn ein Unternehmen einen Softwareentwicklungsprozess von einem anderen Unternehmen übernimmt, ohne ihn an die eigenen Gegebenheiten anzupassen.

1.3 Rezept für gute Programme

Der Titel dieses Abschnitts ist ironisch zu verstehen. Niemand kann ein allgemeingültiges Rezept dafür angeben, wie man gute Programme schreibt. Dafür ist die Softwareentwicklung in ihrer Gesamtheit viel zu komplex. Nach wie vor ist die Programmierung eine Kunst – vor allem die Kunst, trotz unvollständigen Wissens über künftige Anforderungen, trotz vieler widersprüchlicher Zielsetzungen und oft unter großem Zeitdruck Lösungen zu entwickeln, die über einen längeren Zeitraum brauchbar sind. Das ist keine leichte Aufgabe. Ein einfaches Rezept, das immer zu guten Ergebnissen führt, sofern man alle vorgeschriebenen Schritte korrekt durchführt, wird es vermutlich nie geben.

Trotzdem hat sich in den vergangenen Jahrzehnten auch in der Programmierung ein umfangreicher Erfahrungsschatz darüber entwickelt, mit

welchen Problemen man in Zukunft rechnen muss, wenn man eine Aufgabenstellung auf eine bestimmte Art und Weise löst. Gute ProgrammiererInnen werden diese Erfahrungen gezielt einsetzen. Eine Garantie für den Erfolg eines Softwareprojekts gibt es natürlich trotzdem nicht. Aber die Wahrscheinlichkeit, dass EntwicklerInnen die Komplexität des Projekts meistern können, steigt. Damit können noch komplexere Aufgabenstellungen mit vertretbaren Erfolgsaussichten in Angriff genommen werden.

Gerade in der objektorientierten Programmierung ist es wichtig, dass EntwicklerInnen Erfahrungen gezielt einsetzen. Objektorientierte Sprachen bieten viele unterschiedliche Möglichkeiten zur Lösung von Aufgaben. Jede Lösungsmöglichkeit hat andere charakteristische Merkmale. Erfahrene EntwicklerInnen werden jene Möglichkeit wählen, deren Merkmale in späterer Folge am ehesten hilfreich sind. Weniger erfahrene EntwicklerInnen wählen einfach nur die Lösungsmöglichkeit, die sie zuerst entdecken. Damit verzichten sie auf einen wichtigen Vorteil der objektorientierten Programmierung gegenüber einigen anderen Paradigmen. Generell kann man sagen, dass die objektorientierte Programmierung durch erfahrene EntwicklerInnen derzeit wahrscheinlich das erfolgversprechendste Paradigma der Programmierung überhaupt darstellt, andererseits aber GelegenheitsprogrammiererInnen und noch unerfahrene SoftwareentwicklerInnen oft überfordert.

1.3.1 Zusammenhalt und Kopplung

Ein gutes Programm erfüllt die Kriterien, die wir in Abschnitt 1.2.1 beschrieben haben. Leider sind einige wichtige Kriterien in der Entwurfsphase und während der Implementierung noch nicht bewertbar. Sie stellen sich erst später heraus. SoftwareentwicklerInnen müssen aber in jeder Phase wissen, wie sie vorgehen müssen, um möglichst hochwertige Software zu produzieren. Vor allem eine gute Faktorisierung des Programms ist ein entscheidendes Kriterium. Daher gibt es Faustregeln, die EntwicklerInnen dabei unterstützen. Wir wollen hier zwei wichtige, eng miteinander verknüpfte Faustregeln betrachten, die in vielen Fällen den richtigen Weg zu guter Faktorisierung weisen. Zuvor führen wir einige Begriffe ein [3]:

Verantwortlichkeiten (responsibilities): Wir können die Verantwortlichkeiten einer Klasse durch drei w-Ausdrücke beschreiben:

- „was ich weiß“ – Beschreibung des Zustands der Instanzen
- „was ich mache“ – Verhalten der Instanzen

- „wen ich kenne“ – sichtbare Objekte, Klassen, etc.

Das Ich steht dabei jeweils für die Klasse. Die Klasse muss die Verantwortung für diese Verantwortlichkeiten übernehmen. Wenn etwas geändert werden soll, das in den Verantwortlichkeiten einer Klasse liegt, dann sind dafür die EntwicklerInnen der Klasse zuständig.

Klassen-Zusammenhalt (class coherence): Der Zusammenhalt einer Klasse ist der *Grad der Beziehungen zwischen den Verantwortlichkeiten der Klasse*. Dieser Grad der Beziehungen ist zwar nicht einfach messbar, oft aber intuitiv einfach fassbar. Der Zusammenhalt ist offensichtlich hoch, wenn alle Variablen und Methoden der Klasse eng zusammenarbeiten und durch den Namen der Klasse gut beschrieben sind. Das heißt, einer Klasse mit hohem Zusammenhalt fehlt etwas Wichtiges, wenn man beliebige Variablen oder Methoden entfernt. Außerdem wird der Zusammenhalt niedriger, wenn man die Klasse sinnändernd umbenennt.

Objekt-Kopplung (object coupling): Unter der Objekt-Kopplung versteht man die *Abhängigkeit der Objekte voneinander*. Die Objekt-Kopplung ist stark, wenn

- die Anzahl der nach außen sichtbaren Methoden und Variablen groß ist,
- im laufenden System Nachrichten (beziehungsweise Methodenaufrufe) und Variablenzugriffe zwischen unterschiedlichen Objekten häufig auftreten
- und die Anzahl der Parameter dieser Methoden groß ist.

Das sind die Faustregeln:

Faustregel: Der Klassen-Zusammenhalt soll hoch sein.

Ein hoher Klassen-Zusammenhalt deutet auf eine gute Zerlegung des Programms in einzelne Klassen beziehungsweise Objekte hin – gute Faktorisierung. Bei guter Faktorisierung ist die Wahrscheinlichkeit, dass bei Programmänderungen auch die Zerlegung in Klassen und Objekte geändert werden muss (*Refaktorisierung, refactoring*), kleiner. Natürlich ist es bei hohem Zusammenhalt schwierig, bei Refaktorisierungen den Zusammenhalt beizubehalten oder noch weiter zu erhöhen.

Faustregel: Die Objekt-Kopplung soll schwach sein.

Schwache Objekt-Kopplung deutet auf gute Kapselung hin, bei der Objekte voneinander so unabhängig wie möglich sind. Dadurch beeinflussen Programmänderungen wahrscheinlich weniger Objekte unnötig. Beeinflussungen durch unvermeidbare Abhängigkeiten zwischen Objekten sind unumgänglich.

Klassen-Zusammenhalt und Objekt-Kopplung stehen in einer engen Beziehung zueinander. Wenn der Klassen-Zusammenhalt hoch ist, dann ist oft die Objekt-Kopplung schwach und umgekehrt. Da Menschen auch dann sehr gut im Assoziieren zusammengehöriger Dinge sind, wenn sie Details noch gar nicht kennen, ist es relativ leicht, bereits in einer frühen Phase der Softwareentwicklung zu erkennen, auf welche Art und Weise ein hoher Klassen-Zusammenhalt und eine schwache Objekt-Kopplung erreichbar sein wird. Die Simulation der realen Welt hilft dabei vor allem zu Beginn der Softwareentwicklung.

Wenn EntwicklerInnen sich zwischen mehreren Alternativen zu entscheiden haben, können Klassen-Zusammenhalt und Objekt-Kopplung der einzelnen Alternativen einen wichtigen Beitrag zur Entscheidungsfindung liefern. Der erwartete Klassen-Zusammenhalt sowie die erwartete Objekt-Kopplung jeder Alternative lässt sich im direkten Vergleich einigermaßen sicher prognostizieren. Klassen-Zusammenhalt und Objekt-Kopplung sind Faktoren in der Bewertung von Alternativen. In manchen Fällen können jedoch andere Faktoren ausschlaggebend sein.

Auch noch so erfahrene EntwicklerInnen werden es kaum schaffen, auf Anhieb einen optimalen Entwurf für ein Programm zu liefern, in dem die Zerlegung in Objekte später nicht mehr geändert zu werden braucht. Normalerweise muss die Zerlegung einige Male geändert werden; man spricht von Refaktorisierung. Eine Refaktorisierung ändert die Struktur eines Programms, lässt aber dessen Funktionalität unverändert. Es wird dabei also nichts hinzugefügt oder weggelassen, und es werden auch keine inhaltlichen Änderungen vorgenommen. Solche Refaktorisierungen sind vor allem in einer frühen Projektphase ohne größere Probleme und Kosten möglich und werden durch eine Reihe von Werkzeugen unterstützt. Glücklicherweise ist es oft so, dass einige wenige gezielt durchgeführte Refaktorisierungen sehr rasch zu einer stabilen Zerlegung der davon betroffenen Programmteile in Objekte führen und später diese stabilen Teile kaum noch refaktoriert zu werden brauchen. Es geht also gar nicht darum, von Anfang an einen

optimalen Entwurf zu haben, sondern eher darum, ständig alle nötigen Refaktorisierungen durchzuführen bevor sich Probleme, die durch die Refaktorisierungen beseitigt werden, über das ganze Programm ausbreiten. Natürlich dürfen Refaktorisierungen auch nicht so häufig durchgeführt werden, dass bei der inhaltlichen Programmentwicklung überhaupt kein Fortschritt mehr erkennbar ist.

Faustregel: Ein vernünftiges Maß rechtzeitiger Refaktorisierungen führt häufig zu gut faktorisierten Programmen.

1.3.2 Wiederverwendung

Ein wichtiger Begriff im Zusammenhang mit effizienter Softwareentwicklung ist die *Wiederverwendung* (*reuse*). Es ist sinnvoll, bewährte Software so oft wie möglich wiederzuverwenden. Das spart Entwicklungsaufwand. Wir müssen aber zwischen zahlreichen Arten der Wiederverwendung unterscheiden. Hier sind einige Arten von Software, die wiederverwendet werden können:

Programme: Die meisten Programme werden im Hinblick darauf entwickelt, dass sie häufig (wieder)verwendet werden. Dadurch zahlt es sich erst aus, einen großen Aufwand zu betreiben, um die Programme handlich und effizient zu machen. Es gibt aber auch Programme, die nur für die einmalige Verwendung bestimmt sind.

Daten: Auch Daten in Datenbanken und Dateien werden in vielen Fällen häufig wiederverwendet. Nicht selten haben Daten eine längere Lebensdauer als die Programme, die sie benötigen oder manipulieren.

Erfahrungen: Häufig unterschätzt wird die Wiederverwendung von Konzepten und Ideen in Form von Erfahrungen. Diese Erfahrungen werden oft zwischen sehr unterschiedlichen Projekten ausgetauscht.

Code: Wenn man von Wiederverwendung spricht, meint man oft automatisch die Wiederverwendung von Programmcode. Viele Konzepte von Programmiersprachen, wie zum Beispiel enthaltender Polymorphismus, Vererbung und Generizität, wurden insbesondere im Hinblick auf die Wiederverwendung von Code entwickelt. Man kann mehrere Arten der Codewiederverwendung mit verschiedenen Wiederverwendungshäufigkeiten unterscheiden:

Globale Bibliotheken: Einige Klassen in allgemein verwendbaren Klassenbibliotheken – zum Beispiel als Standardbibliotheken zusammen mit Programmierwerkzeugen oder separat erhältlich – werden sehr häufig (wieder)verwendet. Allerdings kommen nur wenige, relativ einfache Klassen für die Aufnahme in solche Bibliotheken in Frage. Die meisten etwas komplexeren Klassen sind nur in bestimmten Bereichen sinnvoll einsetzbar und daher für die Allgemeinheit nicht brauchbar.

Fachspezifische Bibliotheken: Komplexere Klassen und *Komponenten* – größere Einheiten bzw. Objekte, meist aus mehreren Klassen zusammengesetzt – lassen sich in fach- oder auch firmenspezifischen Bibliotheken unterbringen. Ein Beispiel dafür sind Bibliotheken für grafische Benutzeroberflächen. Auch mit solchen Bibliotheken lässt sich manchmal ein hoher Grad an Wiederverwendung erreichen, aber wieder sind die am häufigsten wiederverwendeten Klassen und Komponenten eher einfacher Natur.

Projektinterne Wiederverwendung: Zu einem hohen Grad spezialisierte Klassen und Komponenten lassen sich oft nur innerhalb eines Projekts, zum Beispiel in unterschiedlichen Versionen eines Programms, wiederverwenden. Obwohl der damit erzielbare Grad der Wiederverwendung nicht sehr hoch ist, ist diese Art der Wiederverwendung bedeutend: Wegen der höheren Komplexität der wiederverwendeten Software erspart bereits eine einzige Wiederverwendung viel Arbeit.

Programminterne Wiederverwendung: Ein und derselbe Programmcode kann in einem Programm sehr oft wiederholt ausgeführt werden, auch zu unterschiedlichen Zwecken. Durch die Verwendung eines Programmteils für mehrere Aufgaben wird das Programm einfacher, kleiner und leichter wartbar.

Gute SoftwareentwicklerInnen werden nicht nur darauf schauen, dass sie so viel Software wie möglich wiederverwenden, sondern auch darauf, dass neu entwickelte Software einfach wiederverwendbar wird. Die Erfahrung zeigt, dass durch objektorientierte Programmierung tatsächlich Code-Wiederverwendung erzielbar ist. Kosteneinsparungen ergeben sich dadurch aber normalerweise nur, wenn

- SoftwareentwicklerInnen ausreichend erfahren sind, um die Möglichkeiten der objektorientierten Programmierung optimal zu nutzen

- und Zeit in die Wiederverwendbarkeit investiert wird.

Weniger erfahrene EntwicklerInnen investieren oft zu wenig oder zu viel oder an falscher Stelle in die Wiederverwendbarkeit von Klassen und Komponenten. Solche Fehlentscheidungen können sich später rächen und durch lange Entwicklungszeiten sogar zum Scheitern eines Projekts führen. Im Zweifelsfall soll man anfangs eher weniger in die Wiederverwendbarkeit investieren, diese Investitionen zum Beispiel durch Refaktorisierung aber nachholen, sobald sich ein Bedarf dafür ergibt.

Faustregel: Code-Wiederverwendung erfordert beträchtliche Investitionen in die Wiederverwendbarkeit. Man soll diese tätigen, wenn ein tatsächlicher Bedarf dafür absehbar ist.

1.3.3 Entwurfsmuster

Erfahrung ist eine wertvolle Ressource zur effizienten Erstellung und Wartung von Software. Am effizientesten ist es, gewonnene Erfahrungen in Programmcode auszudrücken und diesen Code direkt wiederzuverwenden. Aber in vielen Fällen funktioniert Code-Wiederverwendung nicht. In diesen Fällen muss man zwar den Code neu schreiben, kann dabei aber auf bestehende Erfahrungen zurückgreifen.

In erster Linie betrifft die Wiederverwendung von Erfahrung die persönlichen Erfahrungen der SoftwareentwicklerInnen. Aber auch kollektive Erfahrung ist von großer Bedeutung. Gerade für den Austausch kollektiver Erfahrung können Hilfsmittel nützlich sein.

In den letzten Jahren sind sogenannte *Entwurfsmuster* (*design patterns*) als ein solches Hilfsmittel populär geworden. Entwurfsmuster geben im Softwareentwurf immer wieder auftauchenden Problemstellungen und deren Lösungen Namen, damit die EntwicklerInnen einfacher darüber sprechen können. Außerdem beschreiben Entwurfsmuster, welche Eigenschaften man sich von den Lösungen erwarten kann. EntwicklerInnen, die einen ganzen Katalog möglicher Lösungen für ihre Aufgaben entweder in schriftlicher Form oder nur abstrakt vor Augen haben, können gezielt jene Lösungen auswählen, deren Eigenschaften den erwünschten Eigenschaften der zu entwickelnden Software am ehesten entsprechen. Kaum eine Lösung wird nur gute Eigenschaften haben. Häufig wählt man daher jene Lösung, deren Nachteile man am ehesten für akzeptabel hält.

Jedes Entwurfsmuster besteht im Wesentlichen aus folgenden vier Elementen:

Name: Der Name ist wichtig, damit man in einem einzigen Begriff ein Problem und dessen Lösung sowie Konsequenzen daraus ausdrücken kann. Damit kann man den Softwareentwurf auf eine höhere Ebene verlagern; man braucht nicht mehr jedes Detail einzeln anzusprechen. Der Name ist auch nützlich, wenn man über ein Entwurfsmuster diskutiert. Es ist gar nicht leicht, solche Namen für Entwurfsmuster zu finden, die jeder mit dem Entwurfsmuster assoziiert. Wir verwenden hier *Factory Method* (siehe Abschnitt 4.1.1) als Beispiel für ein einfaches Entwurfsmuster.

Problemstellung: Das ist die Beschreibung des Problems zusammen mit dessen Umfeld. Daraus geht hervor, unter welchen Bedingungen das Entwurfsmuster überhaupt anwendbar ist. Bevor man ein Entwurfsmuster in Betracht zieht, muss man sich überlegen, ob die zu lösende Aufgabe mit dieser Beschreibung übereinstimmt. Für *Factory Method* lautet die Beschreibung folgendermaßen: „Eine *Factory Method* definiert eine Schnittstelle für die Objekterzeugung, wobei Unterklassen entscheiden, von welcher Klasse die erzeugten Objekte sein sollen; die tatsächliche Objekterzeugung wird in Unterklassen verschoben.“ Falls wir beispielsweise Unterklassen vermeiden wollen, müssen wir auf ein anderes Entwurfsmuster wie etwa „*Prototype*“ ausweichen.

Lösung: Das ist die Beschreibung einer bestimmten Lösung der Problemstellung. Diese Beschreibung ist allgemein gehalten, damit sie leicht an unterschiedliche Situationen angepasst werden kann. Sie soll jene Einzelheiten enthalten, die zu den beschriebenen Konsequenzen führen, aber nicht mehr. Im Beispiel der *Factory Method* enthält die Beschreibung Erklärungen dafür, wie die Klassenstrukturen aussehen, welche Abhängigkeiten zwischen den Klassen bestehen, und welche Arten von Methoden geeignet sind.

Konsequenzen: Das ist eine Liste von Eigenschaften der Lösung. Man kann sie als eine Liste von Vor- und Nachteilen der Lösung betrachten, muss dabei aber aufpassen, da ein und dieselbe Eigenschaft in manchen Situationen einen Vorteil darstellt, in anderen einen Nachteil und in wieder anderen irrelevant ist. Eine Eigenschaft von *Factory Method* ist die höhere Flexibilität bei der Objekterzeugung, eine andere das Entstehen paralleler Klassenhierarchien mit einer oft großen Anzahl an Klassen.

Entwurfsmuster scheinen die Lösung vieler Probleme zu sein, da man

nur mehr aus einem Katalog von Mustern zu wählen braucht, um eine ideale Lösung für ein Problem zu finden. Tatsächlich lassen sich Entwurfsmuster häufig so miteinander kombinieren, dass man alle gewünschten Eigenschaften erhält. Leider führt der exzessive Einsatz von Entwurfsmustern oft zu einem unerwünschten Effekt: Das entstehende Programm ist sehr komplex und undurchsichtig. Damit ist die Programmerstellung langwierig und die Wartung schwierig, obwohl die über den Einsatz der Entwurfsmuster erzielten Eigenschaften anderes versprechen. SoftwareentwicklerInnen sollen also genau abwägen, ob es sich im Einzelfall auszahlt, eine bestimmte Eigenschaft auf Kosten der Programmkomplexität zu erzielen. Die Softwareentwicklung bleibt also auch dann eher eine Kunst als ein Handwerk, wenn Entwurfsmuster eingesetzt werden.

Faustregel: Entwurfsmuster sollen zur Abschätzung der Konsequenzen von Designentscheidungen eingesetzt werden und können (in begrenztem Ausmaß) als Bausteine zur Erzielung bestimmter Eigenschaften dienen.

1.4 Paradigmen der Programmierung

Unter einem *Paradigma* der Programmierung versteht man im Wesentlichen einen Stil, in dem Programme geschrieben werden. Die meisten Programmiersprachen unterstützen einen bestimmten Stil besonders gut und weisen dafür charakteristische Merkmale auf. Am effektivsten wird man die Programmiersprache nutzen, wenn man Programme unter diesem Paradigma schreibt, also den durch die Programmiersprache zumindest zum Teil vorgegebenen Stil einhält. Dieses Paradigma soll natürlich mit der verwendeten Softwareentwicklungsmethode kompatibel sein [10].

Eine der wichtigsten Unterteilungen zwischen Paradigmen ist die zwischen *imperativer* und *deklarativer* Programmierung.

1.4.1 Imperative Programmierung

Die *Rechnerarchitektur* hinter der imperativen Programmierung beruht auf einem hardwarenahen Berechnungsmodell wie beispielsweise der „von Neumann-Architektur“: Eine CPU (central processing unit) ist über einen Bus mit einem Speichermodul verbunden. Die CPU führt zyklisch folgende Schritte aus: Ein Maschinenbefehl wird aus dem Speicher geladen und

ausgeführt, und anschließend werden die Ergebnisse in den Speicher geschrieben. Praktisch alle derzeit verwendeten Computer beruhen auf einer ähnlichen Architektur.

Imperative Programmierung wird dadurch charakterisiert, dass Programme aus *Anweisungen* – das sind Befehle – aufgebaut sind. Diese werden in einer festgelegten Reihenfolge ausgeführt, in parallelen imperativen Programmen teilweise auch gleichzeitig beziehungsweise überlappend. Grundlegende Sprachelemente sind Variablen und Routinen. Der wichtigste Befehl ist die *destruktive Zuweisung*: Eine Variable bekommt einen neuen Wert, unabhängig vom Wert, den sie vorher hatte. Die Menge der Werte in allen Variablen im Programm sowie ein Zeiger auf den nächsten auszuführenden Befehl beschreiben den Programmzustand, der sich mit der Ausführung jeder Anweisung ändert.

Im Laufe der Zeit entwickelte sich eine ganze Reihe von Paradigmen aufbauend auf der imperativen Programmierung. Unterschiede zwischen diesen Paradigmen beziehen sich hauptsächlich auf die Strukturierung von Programmen. Die wichtigsten imperativen Paradigmen sind die prozedurale und objektorientierte Programmierung:

Prozedurale Programmierung: Das ist der konventionelle Programmierstil. Der wichtigste Abstraktionsmechanismus in prozeduralen Sprachen wie z. B. Algol, Fortran, Cobol, C, Pascal und Modula-2 ist die Prozedur. Programme werden, den verwendeten Algorithmen entsprechend, in sich gegenseitig aufrufende, den Programmzustand verändernde Prozeduren zerlegt. Programmzustände werden im Wesentlichen als global angesehen, das heißt, Daten können an beliebigen Stellen im Programm verändert werden. Saubere prozedurale Programme schreibt man mittels *strukturierter Programmierung*.

Objektorientierte Programmierung: Die objektorientierte Programmierung ist eine Weiterentwicklung der strukturierten prozeduralen Programmierung, die den Begriff des Objekts in den Mittelpunkt stellt. Der wesentliche Unterschied zur prozeduralen Programmierung ist der, dass zusammengehörende Routinen und Daten zu Objekten zusammengefasst werden. In vielen Fällen ist es möglich, die Programmausführung anhand der Zustandsänderungen in den einzelnen Objekten zu beschreiben, ohne globale Änderungen der Programmzustände betrachten zu müssen. Das ist vor allem bei der Wartung vorteilhaft. Eine Konsequenz aus der Aufteilung von Routinen auf Objekte ist jedoch, dass ein Algorithmus manchmal nicht mehr an

nur einer Stelle im Programm steht, sondern auf mehrere Objekte beziehungsweise Klassen aufgeteilt ist.

1.4.2 Deklarative Programmierung

Deklarative Programme beschreiben Beziehungen zwischen Ausdrücken in einem System. Es gibt keine zustandsändernden Anweisungen. Statt zeitlich aufeinanderfolgender Zustände gibt es ein sich nicht mit der Zeit änderndes Geflecht von Beziehungen zwischen Ausdrücken. Deklarative Sprachen entstammen mathematischen Modellen und stehen meist auf einem höheren Abstraktionsniveau als imperative Sprachen. Grundlegende Sprachelemente sind Symbole, die sich manchmal in mehrere Gruppen wie Variablensymbole, Funktionssymbole und Prädikate einteilen lassen. Daher spricht man auch von *symbolischer Programmierung*.

Die wichtigsten Paradigmen in der deklarativen Programmierung sind die funktionale und logikorientierte Programmierung:

Funktionale Programmierung: Eines der für die Informatik bedeutendsten theoretischen Modelle ist der *Lambda-Kalkül*, der den mathematischen Begriff *Funktion* formal definiert. Programmiersprachen, die auf diesem Kalkül beruhen, heißen funktionale Sprachen. Beispiele sind Lisp, ML und Haskell. Alle Ausdrücke in diesen Sprachen werden als Funktionen aufgefasst, und der wesentliche Berechnungsschritt besteht in der Anwendung einer Funktion auf einen Ausdruck. Der Lambda-Kalkül hat auch die historische Entwicklung der imperativen Sprachen beeinflusst. Manchmal werden funktionale Sprachen als saubere Varianten prozeduraler Sprachen angesehen, die ohne unsaubere destruktive Zuweisung auskommen. Durch das Fehlen der destruktiven Zuweisung und anderer Seiteneffekte haben funktionale Programme eine wichtige Eigenschaft, die als *referentielle Transparenz* bezeichnet wird: Ein Ausdruck in einem Programm bedeutet immer dasselbe, egal wann und wie der Ausdruck ausgewertet wird. Im Gegensatz zu anderen Paradigmen brauchen ProgrammiererInnen nicht zwischen einem Objekt und der Kopie des Objekts unterscheiden; solche Unterschiede werden nirgends sichtbar.

Logikorientierte Programmierung: Sprachen für die logikorientierte Programmierung beruhen auf einer (mächtigen) Teilmenge der Prädikatenlogik erster Stufe. Die Menge aller wahren Aussagen in einem Modell wird mittels Fakten und Regeln beschrieben. Um einen Be-

rechnungsvorgang zu starten, wird eine Anfrage gestellt. Das Ergebnis der Berechnung besagt, ob und unter welchen Bedingungen die in der Anfrage enthaltene Aussage wahr ist. Der wichtigste Vertreter dieser Sprachen, Prolog, hat eine prozedurale Interpretation. Das heißt, Fakten und Regeln können als Prozeduren aufgefasst und wie in prozeduralen Sprachen ausgeführt werden. Spezielle Varianten der logikorientierten Programmierung spielen bei Datenbankabfragesprachen eine bedeutende Rolle.

Zusammenfassend kann man sagen, dass sich die oben beschriebenen Paradigmen vor allem im Umgang mit Programmzuständen voneinander unterscheiden. Im prozeduralen Paradigma sind Programmzustände nur global bewertbar, im objektorientierten Paradigma lokal gekapselt und in deklarativen Paradigmen auf verschiedene Arten abstrakt gehalten. Algorithmen stehen vor allem in den prozeduralen und funktionalen Paradigmen, durch die prozedurale Interpretation aber auch in der logikorientierten Programmierung zentral im Mittelpunkt. Diese Paradigmen eignen sich daher besonders gut für Aufgaben, die durch komplexe Algorithmen dominiert werden. Lokalität steht im Mittelpunkt der objektorientierten Programmierung, die deshalb eher für größere Aufgaben interessant ist, bei denen die Komplexität des Gesamtsystems jene der einzelnen Algorithmen deutlich übersteigt.

Faustregel: Objektorientierte Programmierung eignet sich zur Entwicklung von Systemen, deren Gesamtkomplexität jene der einzelnen Algorithmen deutlich übersteigt. Sonst sind andere Paradigmen besser geeignet.

1.4.3 Paradigmen für Modularisierungseinheiten

Programmierparadigmen beziehen sich nicht nur auf das zu Grunde liegende Rechenmodell, sondern auch auf die Art und Weise, wie größere Programme und Programmteile in kleinere Einheiten zerlegt werden, also auf die Faktorisierung. Folgende Paradigmen können im Prinzip sowohl mit imperativen als auch deklarativen Paradigmen kombiniert werden:

Programmierung mit abstrakten Datentypen: Ein abstrakter Datentyp, kurz ADT, versteckt die interne Darstellung seiner Instanzen. Nach außen hin wird eine Instanz als abstraktes Objekt ohne innere Struktur, beispielsweise als Adresse repräsentiert. Auf diesen Ob-

jekten sind nur die vom ADT exportierten Operationen anwendbar. Diese Zeiger und einige darauf anwendbare Routinen werden exportiert. In vielen objektorientierten Sprachen ist ein ADT ein Verbund (record bzw. struct), der neben Daten auch Routinen enthält. Einige Komponenten werden durch ein Typsystem vor Zugriffen von außen geschützt. Im Großen und Ganzen sind Klassen abstrakte Datentypen. Die Programmierung mit abstrakten Datentypen entspricht der objektorientierten Programmierung, abgesehen davon, dass auf die Verwendung von enthaltendem Polymorphismus und Vererbung (und damit auch auf dynamisches Binden) verzichtet wird.

Programmierung mit Modulen: Dieses Paradigma legt großen Wert auf Modularisierungseinheiten, das sind Gruppierungen von Variablen, Routinen, Typen, Klassen, etc. Ein Programm besteht aus einer Menge solcher Module. In einem Modul kann man angeben, welche Dienste das Modul nach außen hin anbietet und welche Dienste eines anderen Moduls im Modul verwendet werden. Dadurch ergibt sich eine natürliche Trennung eines Programms in voneinander weitgehend unabhängige Namensräume. Modula-2 und Ada sind für die Programmierung mit Modulen bekannt. Module sind unverzichtbar, wenn größere Programme in kleinere Einheiten zerlegt werden sollen. Module entsprechen Objekten, die direkt (ohne Verwendung von Klassen) vom Compiler erzeugt werden; die Erzeugung zur Laufzeit ist in der Regel nicht vorgesehen. Anders als in der objektorientierten Programmierung ist es bei der Programmierung mit Modulen weder nötig noch möglich, Module entsprechend ihres Verhaltens in Klassen einzuteilen. Da Module getrennte Übersetzungseinheiten darstellen ist die Verwendung von Modulen notwendigerweise zyklensfrei, das heißt, wenn ein Modul B ein anderes Modul A verwendet, dann kann A weder direkt noch indirekt B verwenden; andernfalls wäre es nicht möglich, A vor B zu compilieren.

Komponentenprogrammierung: Wie die Programmierung mit Modulen möchte die Komponentenprogrammierung ein großes Programm in möglichst unabhängige Programmteile zerlegen. Die Zielsetzung geht aber weiter: Es soll möglich sein, ein und dieselbe Komponente in unterschiedlichen Programmen einzusetzen und Komponenten gegen andere auszutauschen. Statt namentlicher Verweise werden nur Schnittstellen benötigter anderer Komponenten (required interfaces) angegeben, und das System wird meist erst zur Laufzeit aus vor-

handenen Komponenten zusammengesetzt. Dazu brauchen wir normierte Schnittstellen und Funktionalität zum Zusammenfügen von Komponenten. Komponenten sind also Objekte mit klar spezifizierten Schnittstellen, die bestimmte Eigenschaften erfüllen (z.B. bestimmte Methoden implementieren) um einer Norm zu entsprechen. Bekannte Beispiele für Komponentenmodelle, die eine solche Norm beschreiben, sind JEB („Java Enterprise Beans“ als Teil der Java EE) bzw. das in .Net integrierte Komponentenmodell. Obwohl die Zuordnung von Komponenten zu Klassen nicht notwendig wäre, ist dennoch meist ein Klassenkonzept vorgesehen, da Komponentenprogrammierung hauptsächlich zusammen mit objektorientierter Programmierung eingesetzt wird, Klassen (bzw. Java- oder C#-Interfaces) zur Spezifikation von Schnittstellen dienen und Untertypbeziehungen die Kompatibilität von Schnittstellen sicherstellen. Im Gegensatz zu Modulen schränkt die getrennte Übersetzung Abhängigkeiten zwischen Komponenten nicht ein, da diese sich nicht namentlich aufeinander beziehen. Es kann zyklische Abhängigkeiten geben. Andererseits verursacht die von Komponentenmodellen verlangte zusätzliche Funktionalität (im Vergleich zu Modulen) deutlich längere Entwicklungszeiten und mehr Laufzeit-Ressourcen.

Generische Programmierung: Dieses Paradigma unterstützt die Entwicklung *generischer* Abstraktionen als modulare Programmeinheiten auf einer sehr hohen Ebene. Generische Einheiten werden zur Compilations- oder Laufzeit zu konkreten Datenstrukturen, Klassen, Typen, Funktionen, Prozeduren, etc. instanziiert, die im Programm benötigt werden. Die generische Programmierung wird vor allem mit der objektorientierten und funktionalen Programmierung kombiniert. Zum Beispiel ist `List<A>` eine generische Klasse mit dem generischen Typparameter `A`, für den beliebige Typen eingesetzt werden können. Die konkreten Klassen `List<Integer>`, `List<Float>` und `List<Person>` werden durch Instanzierung der generischen Klasse erzeugt, wobei `Integer`, `Float` und `Person` den Typparameter ersetzen. Wir haben die Klassen der Listen von ganzen Zahlen, Fließkommazahlen und Personen aus einer einzigen Klasse generiert.

Manchmal wird auch die objektorientierte Programmierung zu den Paradigmen gezählt, die beliebig mit imperativen und deklarativen Paradigmen kombinierbar sind. Tatsächlich gibt es funktionale und logikorientierte Sprachen, die auch die objektorientierte Programmierung unterstützen,

wie beispielsweise Objective Caml und LIFE. Derzeit ist die deklarative objektorientierte Programmierung mit vielen Problemen behaftet oder beruht auf einer in eine deklarative Programmiersprache eingebetteten imperativen Teilsprache. In der Praxis wird nur die imperative objektorientierte Programmierung verwendet.

1.5 Wiederholungsfragen

Folgende Fragen sollen beim Erarbeiten des Stoffes helfen. Sie stellen keine (vollständige) Aufzählung möglicher Prüfungsfragen dar.

1. Erklären Sie folgende Begriffe:
 - Objekt, Klasse, Vererbung
 - Identität, Zustand, Verhalten, Schnittstelle
 - Instanz einer Klasse, einer Schnittstelle und eines Typs
 - deklariertes, statisches und dynamisches Typ
 - Nachricht, Methode, Konstruktor
 - Faktorisierung, Refaktorisierung
 - Verantwortlichkeiten, Klassen-Zusammenhalt, Objekt-Kopplung
 - Softwareentwurfsmuster
2. Welche Arten von Polymorphismus unterscheidet man? Welche davon sind in der objektorientierten Programmierung wichtig? Warum?
3. Wann sind zwei gleiche Objekte identisch, und wann sind zwei identische Objekte gleich?
4. Sind Datenabstraktion, Datenkapselung und data hiding einander entsprechende Begriffe? Wenn Nein, worin unterscheiden sie sich?
5. Was besagt das Ersetzbarkeitsprinzip?
6. Nennen Sie die Schritte im Softwareentwicklungsprozess entsprechend dem Wasserfallmodell und in zyklischen Modellen.
7. Warum ist gute Wartbarkeit so wichtig?
8. Wie lauten die wichtigsten Faustregeln im Zusammenhang mit Klassenzusammenhalt und Objektkopplung? Welche Vorteile kann man sich davon erwarten, dass diese Faustregeln erfüllt sind?

9. Welche Arten von Software kann man wiederverwenden, und welche Rolle spielt jede davon in der Softwareentwicklung?
10. Welche Rolle spielen Refaktorisierungen in der Wiederverwendung?
11. Nennen Sie die wichtigsten Paradigmen der Programmierung und ihre essentiellen Eigenschaften.
12. Wofür ist die objektorientierte Programmierung gut geeignet, und wofür ist sie nicht gut geeignet?

Kapitel 2

Enthaltender Polymorphismus und Vererbung

Vererbung und enthaltender Polymorphismus sind auf Grund ihrer Definitionen zwei sehr unterschiedliche Konzepte, die aber häufig in einem einzigen Sprachkonstrukt zusammengefasst sind: Vererbung ist auf solche Weise eingeschränkt, dass sie auch die wichtigsten Anforderungen des enthaltenden Polymorphismus erfüllen kann.

In diesem Kapitel werden wir zunächst in Abschnitt 2.1 die Grundlagen des enthaltenden Polymorphismus untersuchen. In Abschnitt 2.2 gehen wir auf einige wichtige Aspekte des Objektverhaltens ein, die ProgrammiererInnen bei der Verwendung von enthaltendem Polymorphismus beachten müssen. Danach betrachten wir in Abschnitt 2.3 einige Aspekte der Vererbung, vor allem im Zusammenhang mit Codewiederverwendung. Schließlich behandeln wir in Abschnitt 2.4 Klassen, Vererbung und das Konzept der Interfaces in Java.

2.1 Das Ersetzbarkeitsprinzip

Die wichtigste Grundlage des enthaltenden Polymorphismus ist das Ersetzbarkeitsprinzip:

Definition: Ein Typ U ist ein Untertyp eines Typs T , wenn eine Instanz von U überall verwendbar ist, wo eine Instanz von T erwartet wird.

Über dieses Ersetzbarkeitsprinzip definieren wir enthaltenden Polymorphismus. Daher ist, per Definition, eine Instanz eines Untertyps überall verwendbar, wo eine Instanz eines Obertyps erwartet wird. Insbesondere benötigt man das Ersetzbarkeitsprinzip für

- den Aufruf einer Routine mit einem Argument, dessen Typ ein Untertyp des Typs des entsprechenden formalen Parameters ist
- und für die Zuweisung eines Objekts an eine Variable, wobei der Typ des Objekts ein Untertyp des deklarierten Typs der Variable ist.

Beide Fälle kommen in der objektorientierten Programmierung häufig vor.

2.1.1 Untertypen und Schnittstellen

Wann ist das Ersetzbarkeitsprinzip erfüllt? Diese Frage wird in der Fachliteratur intensiv behandelt [1]. Wir wollen die Frage hier nur so weit beantworten, als es in der Praxis relevant ist. Als Beispiel für eine praktisch verwendete Sprache verwenden wir hier stets Java, obwohl fast alles, was über Java gesagt wird, auch für Sprachen wie C#, C++ und Eiffel gilt. Wir gehen davon aus, dass Typen Schnittstellen von Objekten sind, die in Klassen beziehungsweise Interfaces spezifiziert wurden. Es gibt in Java auch Typen wie `int`, die keiner Klasse entsprechen. Aber für solche Typen gibt es in Java keine Untertypen. Deshalb werden wir sie hier nicht näher betrachten.

Eine Voraussetzung für das Bestehen einer Untertypbeziehung in Java ist, dass auf den entsprechenden Klassen oder Interfaces eine Vererbungsbeziehung besteht. Die dem Untertyp entsprechende Klasse (oder das Interface) muss also durch `extends` oder `implements` von der dem Obertyp entsprechenden Klasse (oder dem Interface) direkt oder indirekt abgeleitet sein. Solche Voraussetzungen sind praktisch sinnvoll, wie wir später sehen werden. Man kann Untertypbeziehungen aber auch ohne eine solche Voraussetzung definieren. Objective-C und Smalltalk [11] sind Beispiele für Sprachen, in denen man Vererbung nicht als Voraussetzung für das Bestehen einer Untertypbeziehung ansieht.

Nun wollen wir einige allgemeingültige (nicht auf eine konkrete Programmiersprache bezogene) Bedingungen für das Bestehen einer Untertypbeziehung betrachten. Alle Untertypbeziehungen sind

- reflexiv – jeder Typ ist Untertyp von sich selbst,

- transitiv – ist ein Typ U Untertyp eines Typs S und ist S Untertyp eines Typs T , dann ist U auch Untertyp von T ,
- und antisymmetrisch – ist ein Typ U Untertyp eines Typs T und ist T außerdem Untertyp von U , dann sind U und T gleich.

Generell ist U ein Untertyp von T (wobei U und T beliebige Typen beziehungsweise Schnittstellen sind), wenn folgende Bedingungen erfüllt sind:

- Für jede Konstante (das ist eine Variable, die nach der Initialisierung nur lesende Zugriffe erlaubt) in T gibt es eine entsprechende Konstante in U , wobei der deklarierte Typ B der Konstante in U ein Untertyp des deklarierten Typs A der Konstante in T ist.

Begründung: Auf eine Konstante kann von außerhalb des Objekts nur lesend zugegriffen werden. Wenn man die Konstante in einem Objekt vom Typ T liest, erwartet man sich, dass man ein Ergebnis vom Typ A erhält. Diese Erwartung soll auch erfüllt sein, wenn das Objekt vom Typ U ist, wenn also eine Instanz von U verwendet wird, wo eine Instanz von T erwartet wird. Auf Grund der Bedingung gibt es im Objekt vom Typ U eine entsprechende Konstante vom Typ B . Da B ein Untertyp von A sein muss, ist die Erwartung immer erfüllt.

- Für jede Variable in T gibt es eine entsprechende Variable in U , wobei die deklarierten Typen der Variablen gleich sind.

Begründung: Auf eine Variable kann lesend und schreibend zugegriffen werden. Ein lesender Zugriff entspricht der oben beschriebenen Situation bei Konstanten; der deklarierte Typ B der Variable in U muss ein Untertyp des deklarierten Typs A der Variable in T sein. Wenn man eine Variable eines Objekts vom Typ T von außerhalb des Objekts schreibt, erwartet man sich, dass man jede Instanz vom Typ A der Variablen zuweisen darf. Diese Erwartung soll auch erfüllt sein, wenn das Objekt vom Typ U und die Variable vom Typ B ist. Die Erwartung ist nur erfüllt, wenn A ein Untertyp von B ist. Wenn man lesende und schreibende Zugriffe gemeinsam betrachtet, muss B ein Untertyp von A und A ein Untertyp von B sein. Da Untertypbeziehungen antisymmetrisch sind, müssen A und B gleich sein.

- Für jede Methode in T gibt es eine entsprechende Methode in U , wobei
 - der deklarierte Ergebnistyp der Methode in U ein Untertyp des Ergebnistyps der Methode in T ist,

- die Anzahl der formalen Parameter beider Methoden gleich ist
- und der deklarierte Typ jeden formalen Parameters in U ein Obertyp des deklarierten Typs des entsprechenden formalen Parameters in T ist.

Begründung: Für die Ergebnistypen der Methoden gilt dasselbe wie für Typen von Konstanten beziehungsweise lesende Zugriffe auf Variablen: Der Aufrufer einer Methode möchte ein Ergebnis des in T versprochenen Ergebnistyps bekommen, auch wenn tatsächlich die entsprechende Methode in U ausgeführt wird. Für die Typen der formalen Parameter gilt dasselbe wie für schreibende Zugriffe auf Variablen: Der Aufrufer möchte alle Argumente der Typen an die Methode übergeben können, die in T deklariert sind, auch wenn tatsächlich die entsprechende Methode in U ausgeführt wird. Daher dürfen die Parametertypen in U nur Obertypen der Parametertypen in T sein.

Diese Beziehung für Parametertypen gilt nur für Sprachen wie Java, in denen Argumente nur vom Aufrufer an die aufgerufene Methode übergeben werden (Eingangsparameter). In einigen Sprachen wie z.B. Ada können über Parameter Objekte von der aufgerufenen Methode an den Aufrufer zurückgegeben werden (Ausgangsparameter), also in dieselbe Richtung wie Ergebnisse von Methoden. Für die Typen solcher Parameter gelten dieselben Bedingungen wie für Ergebnistypen. In vielen Sprachen ist es auch möglich, dass über ein und denselben Parameter ein Argument an die Methode übergeben und von dieser ein anderes Argument an den Aufrufer zurückgegeben wird (Durchgangsparameter). Die deklarierten Typen solcher Parameter müssen in U und T gleich sein.

Diese Bedingungen hängen nur von den Strukturen der Typen ab und berücksichtigen das Verhalten in keiner Weise. Außerdem verlangt keine dieser Bedingungen, dass ein Untertyp explizit aus einem Obertyp abgeleitet werden muss. Untertypbeziehungen können auch implizit zwischen Typen gegeben sein, die zufällig zusammenpassende Strukturen haben.

Ein Untertyp kann nicht nur einen Obertyp um neue Elemente erweitern, sondern auch deklarierte Typen der einzelnen Elemente gegenüber dem Obertyp ändern; das heißt, die deklarierten Typen der Elemente können variieren. Je nach dem, wie diese Typen variieren können, spricht man von Kovarianz, Kontravarianz und Invarianz:

Kovarianz: Der deklarierte Typ eines Elements im Untertyp ist ein Untertyp des deklarierten Typs des entsprechenden Elements im Obertyp. Zum Beispiel sind deklarierte Typen von Konstanten und von Ergebnissen der Methoden (sowie von Ausgangsparametern) kovariant. Typen und die betrachteten darin enthaltenen Elementtypen variieren in dieselbe Richtung.

Kontravarianz: Der deklarierte Typ eines Elements im Untertyp ist ein Obertyp des deklarierten Typs des Elements im Obertyp. Zum Beispiel sind deklarierte Typen von formalen Eingangsparametern kontravariant. Typen und die betrachteten darin enthaltenen Elementtypen variieren in entgegengesetzte Richtungen.

Invarianz: Der deklarierte Typ eines Elements im Untertyp ist gleich dem deklarierten Typ des entsprechenden Elements im Obertyp. Zum Beispiel sind deklarierte Typen von Variablen und Durchgangsparametern invariant. Die betrachteten in den Typen enthaltenen Elementtypen variieren nicht.

Betrachten wir ein Beispiel in einer Java-ähnlichen Sprache:

```
class A {
    public A meth (B par) { ... }
}
class B {
    public B meth (A par) { ... }
    public void foo() { ... }
}
```

Entsprechend den oben angeführten Bedingungen ist B ein Untertyp von A. Die Methode `meth` in B kann an Stelle von `meth` in A verwendet werden: Der Ergebnistyp ist kovariant verändert, der Parametertyp kontravariant. Wäre die Methode `foo` in B nicht vorhanden, dann könnten A und B sogar als gleich betrachtet werden. Java ist stärker eingeschränkt als obige Bedingungen verlangen, und in Java ist B kein Untertyp von A. Selbst wenn B mit der Klausel „`extends A`“ deklariert wäre, würde `meth` in B die Methode in A nicht überschreiben, wie wir weiter unten sehen werden; stattdessen würde `meth` von A geerbt und überladen, so dass es in Instanzen von B beide Methoden nebeneinander gäbe.

Obige Bedingungen für Untertypbeziehungen sind notwendig und in gewisser Weise (solange Verhalten ausgeklammert bleibt) auch vollständig.

Man kann keine weglassen oder aufweichen, ohne mit dem Ersetzbarkeitsprinzip in Konflikt zu kommen. Die meisten dieser Bedingungen stellen keine praktische Einschränkung dar. ProgrammiererInnen kommen kaum in Versuchung sie zu brechen. Nur eine Bedingung, nämlich die geforderte Kontravarianz von formalen Parametertypen, möchte man manchmal gerne umgehen. Sehen wir uns dazu ein Beispiel an:

```
class Point2D {
    protected int x, y; // x, y in Unterklassen sichtbar
    public boolean equal (Point2D p) {
        return x == p.x && y == p.y;
    }
}
class Point3D extends Point2D {
    protected int z;
    public boolean equal (Point3D p) {
        return x == p.x && y == p.y && z == p.z;
    }
}
```

In diesem Programmstück erfüllt `equal` nicht die Kriterien für Untertypbeziehungen, da der Parametertyp kovariant und nicht, wie gefordert, kontravariant ist. Die Methode `equal` in `Point3D` kann jene in `Point2D` daher nicht überschreiben. Eine Methode, bei der ein formaler Parametertyp stets gleich der Klasse ist, in der die Methode definiert ist, heißt *binäre Methode*. Die Eigenschaft *binär* bezieht sich darauf, dass der Name der Klasse in der Methode mindestens zwei mal vorkommt – einmal als Typ von `this` und mindestens einmal als Typ eines expliziten Parameters. Binäre Methoden sind über den einfachen enthaltenden Polymorphismus, wie wir ihn hier verwenden, prinzipiell nicht realisierbar. In Java wird in diesem Beispiel `equal` überladen, nicht überschrieben; die Klasse `Point3D` beschreibt zwei Methoden namens `equal`.

Faustregel: Kovariante Eingangstypen und binäre Methoden widersprechen dem Ersetzbarkeitsprinzip. Es ist sinnlos, in solchen Fällen Ersetzbarkeit anzustreben.

Untertypbeziehungen sind in Java stärker eingeschränkt, als es durch obige Bedingungen notwendig wäre. In Java sind alle Typen invariant (abgesehen von Ergebnistypen ab Version 1.5). Der Grund dafür liegt darin,

dass Konstanten als spezielle Variablen angesehen werden, die ohnehin invariant sein müssen, und darin, dass Methoden überladen sein können. Da überladene Methoden durch die Typen der formalen Parameter unterschieden werden, wäre es schwierig, überladene Methoden von Methoden mit kontravariant veränderten Typen auseinander zu halten. Beispiele für Überladen, wo man Überschreiben erwarten könnte, haben wir bereits gesehen. In den Java-Versionen 1.1 bis 1.4 sind Ergebnistypen von Methoden (wegen unbedeutender Probleme bei der Auswahl überladener Methoden bei kovarianten Ergebnistypen) auch invariant. Ab Version 1.5 werden kovariante Ergebnistypen unterstützt.

Untertypbeziehungen in Java setzen entsprechende Vererbungsbeziehungen voraus. Vererbung ist in Java so eingeschränkt, dass diese Bedingungen für Untertypbeziehungen erfüllt sind. Die Bedingungen werden bei der Übersetzung eines Java-Programms überprüft.

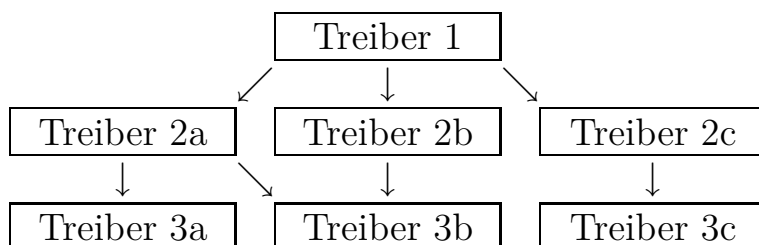
2.1.2 Untertypen und Codewiederverwendung

Die wichtigste Entscheidungsgrundlage für den Einsatz des enthaltenen Polymorphismus ist sicherlich die erzielbare Wiederverwendung. Der richtige Einsatz von enthaltenem Polymorphismus eröffnet durch das Ersetzbarkeitsprinzip einige Möglichkeiten, die auf den ersten Blick aber gar nicht so leicht zu erkennen sind.

Nehmen wir als Beispiel die Treiber-Software für eine Grafikkarte. Anfangs genügt ein einfacher Treiber für einfache Ansprüche. Wir entwickeln eine Klasse, die den Code für den Treiber enthält und nach außen eine Schnittstelle anbietet, über die wir die Funktionalität des Treibers verwenden können. Letzteres ist der Typ des Treibers. Wir schreiben einige Anwendungen, die die Treiberklasse verwenden. Daneben werden vielleicht auch von anderen EntwicklerInnen, die wir nicht kennen, Anwendungen erstellt, die unsere Treiberklasse verwenden. Alle Anwendungen greifen über dessen Schnittstelle beziehungsweise Typ auf den Treiber zu.

Mit der Zeit wird unser einfacher Treiber zu primitiv. Wir entwickeln einen neuen, effizienteren Treiber, der auch Eigenschaften neuerer Grafikkarten verwenden kann. Wir erben von der alten Klasse und lassen die Schnittstelle unverändert, abgesehen davon, dass wir neue Methoden hinzufügen. Nach obiger Definition ist der Typ der neuen Klasse ein Untertyp des alten Typs. Neue Treiber – das sind Instanzen des Treibertyps – können überall verwendet werden, wo alte Treiber erwartet werden. Daher können wir in den vielen Anwendungen, die den Treiber bereits verwenden

den, den alten Treiber ganz einfach gegen den neuen austauschen, ohne die Anwendungen sonst irgendwie zu ändern. In diesem Fall haben wir Wiederverwendung in großem Umfang erzielt: Viele Anwendungen sind sehr einfach auf einen neuen Treiber umgestellt worden. Darunter sind auch Anwendungen, die wir nicht einmal kennen. Das Beispiel können wir beliebig fortsetzen, indem wir immer wieder neue Varianten von Treibern schreiben und neue Anwendungen entwickeln oder bestehende Anwendungen anpassen, die die jeweils neuesten Eigenschaften der Treiber nützen. Dabei kann es natürlich auch passieren, dass aus einer Treiber-version mehrere weitere Treiberversionen entwickelt werden, die nicht zueinander kompatibel sind. Folgendes Bild zeigt, wie die Treiberversionen nach drei Generationen aussehen könnten:



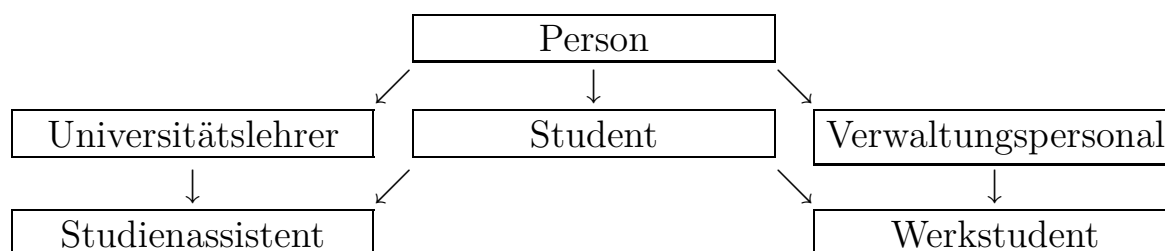
An diesem Bild fällt die Version 3b auf: Sie vereinigt die zwei inkompatiblen Vorgängerversionen 2a und 2b. Ein Untertyp kann mehrere Obertypen haben, die zueinander in keiner Untertypbeziehung stehen. Das ist ein Beispiel für Mehrfachvererbung, während in den anderen Fällen nur Einfachvererbung nötig ist. Diese Hierarchie kann in Java nur realisiert werden, wenn die Treiberschnittstellen Interfaces sind (siehe Abschnitt 2.4.4).

Faustregel: Man soll auf Ersetzbarkeit achten, um Code-wiederverwendung zwischen Versionen zu erreichen.

Die Wiederverwendung zwischen verschiedenen Versionen funktioniert nur dann gut, wenn die Schnittstellen bzw. Typen zwischen den Versionen stabil bleiben. Das heißt, eine neue Version darf die Schnittstellen nicht beliebig ändern, sondern nur so, dass die in Abschnitt 2.1.1 beschriebenen Bedingungen erfüllt sind. Im Wesentlichen kann die Schnittstelle also nur erweitert werden. Wenn die Aufteilung eines Programms in einzelne Objekte gut ist, bleiben Schnittstellen normalerweise recht stabil.

Faustregel: Schnittstellen sollen stabil bleiben. Gute Faktorisierung hilft dabei.

Das, was in obigem Beispiel für verschiedene Versionen einer Klasse funktioniert, kann man genauso gut innerhalb eines einzigen Programms nutzen, wie wir an einem modifizierten Beispiel sehen. Wir wollen ein Programm zur Verwaltung der Personen an einer Universität entwickeln. Die dafür verwendete Klassenstruktur könnte so aussehen:



Entsprechend diesen Strukturen sind StudienassistentInnen sowohl UniversitätslehrerInnen als auch StudentInnen, und WerkstudentInnen an der Universität gehören zum Verwaltungspersonal und sind StudentInnen. Wir benötigen im Programm eine Komponente, die Serienbriefe – Einladungen zu Veranstaltungen, etc. – an alle Personen adressiert. Für das Erstellen einer Anschrift benötigt man nur Informationen aus der Klasse `Person`. Die entsprechende Methode braucht nicht zwischen verschiedenen Arten von Personen unterscheiden, sondern funktioniert für jede Instanz des (deklarierten) Typs `Person`, auch wenn es tatsächlich eine Instanz des (dynamischen) Typs `Studienassistent` ist. Diese Methode wird also für alle Arten von Personen (wieder)verwendet. Ebenso funktioniert eine Methode zum Ausstellen eines Zeugnisses für alle Instanzen von `Student`, auch wenn es StudienassistentInnen oder WerkstudentInnen sind. Auch für dieses Beispiel müssen in Java Interfaces verwendet werden.

Faustregel: Man soll auf Ersetzbarkeit achten, um interne Codewiederverwendung im Programm zu erzielen.

Solche Klassenstrukturen können helfen, Auswirkungen nötiger Programmänderungen möglichst lokal zu halten. Wenn man eine Klasse, zum Beispiel `Student`, ändert, bleiben andere Klassen, die nicht von `Student` erben, unberührt. Anhand der Klassenstruktur ist leicht erkennbar, welche Klassen von der Änderung betroffen sein können. Unter „betroffen“ verstehen wir dabei, dass als Folge der Änderung möglicherweise weitere Änderungen in den betroffenen Programmteilen nötig sind. Die Änderung kann nicht nur diese Klassen selbst betreffen, sondern auch alle Programmstellen, die auf Instanzen der Typen `Student`, `Studienassistent` oder `Werkstudent` zugreifen. Aber Programmteile, die auf Instanzen von

`Person` zugreifen, sollten von der Änderung auch dann nicht betroffen sein, wenn die Instanzen tatsächlich vom dynamischen Typ `Student` sind. Diese Programmteile haben keine Zugriffsmöglichkeit auf geänderte Eigenschaften der Instanzen.

Faustregel: Man soll auf Ersetzbarkeit achten, um Programmänderungen lokal zu halten.

Falls bei der nötigen Programmänderung alle Schnittstellen der Klasse unverändert bleiben, betrifft die Änderung keine Programmstellen, an denen `Student` und dessen Unterklassen verwendet werden. Lediglich diese Klassen selbst sind betroffen. Auch daran kann man sehen, wie wichtig es ist, dass Schnittstellen und Typen möglichst stabil sind. Eine Programmänderung führt möglicherweise zu vielen weiteren nötigen Änderungen, wenn dabei eine Schnittstelle geändert wird. Die Anzahl wahrscheinlich nötiger Änderungen hängt auch davon ab, wo in der Klassenstruktur die geänderte Schnittstelle steht. Eine Änderung ganz oben in der Struktur hat wesentlich größere Auswirkungen als eine Änderung ganz unten. Eine Schlussfolgerung aus diesen Überlegungen ist, dass man möglichst nur von solchen Klassen erben soll, deren Schnittstellen bereits – oft nach mehreren Refaktorisierungsschritten – recht stabil sind.

Faustregel: Die Stabilität von Schnittstellen an der Wurzel der Typhierarchie ist wichtiger als an den Blättern. Man soll nur Untertypen von stabilen Obertypen bilden.

Aus obigen Überlegungen folgt auch, dass man die Typen von formalen Parametern möglichst allgemein halten soll. Wenn in einer Methode von einem Parameter nur die Eigenschaften von `Person` benötigt werden, sollte der Parametertyp `Person` sein und nicht `Werkstudent`, auch wenn die Methode voraussichtlich nur mit Argumenten vom Typ `Werkstudent` aufgerufen wird. Wenn aber die Wahrscheinlichkeit hoch ist, dass nach einer späteren Programmänderung in der Methode vom Parameter auch Eigenschaften von `Werkstudent` benötigt werden, sollte man gleich von Anfang an `Werkstudent` als Parametertyp verwenden, da nachträgliche Änderungen von Schnittstellen sehr teuer werden können.

Faustregel: Man soll Parametertypen vorausschauend und möglichst allgemein wählen.

Trotz der Wichtigkeit stabiler Schnittstellen darf man nicht bereits zu früh zu viel Zeit in den detaillierten Entwurf der Schnittstellen investieren. Zu Beginn hat man häufig noch nicht genug Information, um stabile Schnittstellen zu erhalten. Schnittstellen werden trotz guter Planung oft erst nach einigen Refaktorisierungen stabil.

2.1.3 Dynamisches Binden

Bei Verwendung von enthaltendem Polymorphismus kann der dynamische Typ einer Variablen oder eines Parameters ein Untertyp des statischen beziehungsweise deklarierten Typs sein. Eine als `Person` deklarierte Variable kann zum Beispiel eine Instanz von `Werkstudent` enthalten. Oft ist zur Übersetzungszeit des Programms der dynamische Typ nicht bekannt; das heißt, der dynamische Typ kann sich vom statischen Typ unterscheiden. Dann können Aufrufe einer Methode im Objekt, das in der Variable steht, erst zur Laufzeit an die auszuführende Methode gebunden werden. In Java wird, unabhängig vom statischen Typ, immer die Methode ausgeführt, die in der Klasse des Objekts definiert ist. Die Schnittstelle dieser Klasse entspricht dem spezifischsten dynamischen Typ der Variablen.

Wir demonstrieren dynamisches Binden an einem kleinen Beispiel:

```
class A {
    public String foo1() { return "foo1A"; }
    public String foo2() { return fooX(); }
    public String fooX() { return "foo2A"; }
}
class B extends A {
    public String foo1() { return "foo1B"; }
    public String fooX() { return "foo2B"; }
}
class DynamicBindingTest {
    public static void test (A x) {
        System.out.println(x.foo1());
        System.out.println(x.foo2());
    }
    public static void main (String[] args) {
        test(new A());
        test(new B());
    }
}
```

Wenn wir `DynamicBindingTest` ausführen, erhalten wir folgende Ausgabe:

```
foo1A
foo2A
foo1B
foo2B
```

Die ersten Zeilen sind einfach erklärbar: Nach dem Programmaufruf wird die Methode `main` ausgeführt, die `test` mit einer neuen Instanz von `A` als Argument aufruft. Diese Methode ruft zuerst `foo1` und dann `foo2` auf und gibt die Ergebnisse in den ersten beiden Zeilen aus. Dabei entspricht der deklarierte Typ `A` des formalen Parameters `x` dem statischen und dynamischen Typ. Es werden daher `foo1` und `foo2` in `A` ausgeführt.

Der zweite Aufruf von `test` übergibt eine Instanz von `B` als Argument. Dabei ist `A` der deklarierte Typ von `x`, aber der dynamische Typ ist `B`. Wegen dynamischen Bindens werden diesmal `foo1` und `foo2` in `B` ausgeführt. Die dritte Zeile der Ausgabe enthält das Ergebnis des Aufrufs von `foo1` in einer Instanz von `B`.

Die letzte Zeile der Ausgabe lässt sich folgendermaßen erklären: Da die Klasse `B` die Methode `foo2` nicht überschreibt, wird `foo2` von `A` geerbt. Der Aufruf von `foo2` in `B` ruft `fooX` in der aktuellen Umgebung auf, das ist eine Instanz von `B`. Die Methode `fooX` liefert als Ergebnis die Zeichenkette "`foo2B`", die in der letzten Zeile ausgegeben wird.

Bei dieser Erklärung muss man vorsichtig sein: Man macht leicht den Fehler anzunehmen, dass `foo2` und daher auch `fooX` in `A` aufgerufen wird, da `foo2` ja nicht explizit in `B` steht. Tatsächlich wird aber `fooX` in `B` aufgerufen, da `B` der spezifischste Typ der Umgebung ist.

Dynamisches Binden ist mit `switch`-Anweisungen und geschachtelten `if`-Anweisungen verwandt. Wir betrachten als Beispiel eine Methode, die eine Anrede in einem Brief, deren Art auf konventionelle Weise über eine ganze Zahl bestimmt ist, in die Standardausgabe schreibt:

```
public void gibAnredeAus( int anredeArt, String name ) {
    switch(anredeArt) {
        case 1: System.out.print("S.g. Frau " + name);
                break;
        case 2: System.out.print("S.g. Herr " + name);
                break;
        default: System.out.print(name);
    }
}
```


In der objektorientierten Programmierung wird man die Art der Anrede eher durch die Klassenstruktur zusammen mit dem Namen beschreiben:

```
class Adressat {
    protected String name;
    public void gibAnredeAus() {
        System.out.print(name);
    }
    ... // Konstruktoren und weitere Methoden
}
class WeiblicherAdressat extends Adressat {
    public void gibAnredeAus() {
        System.out.print ("S.g. Frau " + name);
    }
}
class MaennlicherAdressat extends Adressat {
    public void gibAnredeAus() {
        System.out.print ("S.g. Herr " + name);
    }
}
```

Durch dynamisches Binden wird automatisch die gewünschte Version von `gibAnredeAus()` aufgerufen. Statt einer `switch`-Anweisung wird in der objektorientierten Variante also dynamisches Binden verwendet. Ein Vorteil der objektorientierten Variante ist die bessere Lesbarkeit. Man weiß anhand der Namen, wofür bestimmte Unterklassen von `Adressat` stehen. Die Zahlen 1 oder 2 bieten diese Information nicht. Außerdem ist die Anredeart mit dem auszugebenden Namen verknüpft, wodurch man im Programm stets nur eine Instanz von `Adressat` anstatt einer ganzen Zahl und einem String verwalten muss. Ein anderer Vorteil der objektorientierten Variante ist besonders wichtig: Wenn sich herausstellt, dass neben „Frau“ und „Herr“ noch weitere Arten von Anreden, etwa „Firma“, benötigt werden, kann man diese leicht durch Hinzufügen einer weiteren Klasse einführen. Es sind keine zusätzlichen Änderungen nötig. Insbesondere bleiben die Methodenaufrufe unverändert.

Auf den ersten Blick mag es scheinen, als ob die konventionelle Variante mit `switch`-Anweisung kürzer und auch einfach durch Hinzufügen einer Zeile änderbar wäre. Am Beginn der Programmentwicklung trifft das oft auch zu. Leider haben solche `switch`-Anweisungen die Eigenschaft, dass sie sich sehr rasch über das ganze Programm ausbreiten. Beispielsweise

gibt es bald auch spezielle Methoden zur Ausgabe der Anrede in generierten e-Mails, abgekürzt in Berichten, oder über Telefon als gesprochener Text, jede Methode mit zumindest einer eigenen `switch`-Anweisung. Dann ist es schwierig, zum Einfügen der neuen Anredeart alle solchen `switch`-Anweisungen zu finden und noch schwieriger, diese Programmteile über einen längeren Zeitraum konsistent zu halten. Die objektorientierte Lösung hat dieses Problem nicht, da alles auf die Klasse `Adressat` und ihre Unterklassen konzentriert ist. Es bleibt auch dann alles konzentriert, wenn zu `gibAnredeAus()` weitere Methoden hinzukommen.

Faustregel: Dynamisches Binden ist `switch`-Anweisungen und geschachtelten `if`-Anweisungen vorzuziehen.

2.2 Ersetzbarkeit und Objektverhalten

In Abschnitt 2.1 haben wir einige Bedingungen kennengelernt, die erfüllt sein müssen, damit ein Typ Untertyp eines anderen Typs sein kann. Die Erfüllung dieser Bedingungen wird vom Compiler überprüft. Die Bedingungen sind aber nicht in jedem Fall ausreichend, um die uneingeschränkte Ersetzbarkeit einer Instanz eines Obertyps durch eine Instanz eines Untertyps zu garantieren. Dazu müssen weitere Bedingungen hinsichtlich des Objektverhaltens erfüllt sein, die von einem Compiler nicht überprüft werden können. SoftwareentwicklerInnen müssen ohne Compilerunterstützung sicherstellen, dass diese Bedingungen erfüllt sind.

2.2.1 Client-Server-Beziehungen

Für die Beschreibung des Objektverhaltens ist es hilfreich, das Objekt aus der Sicht anderer Objekte, die auf das Objekt zugreifen, zu betrachten. Man spricht von *Client-Server-Beziehungen* zwischen Objekten. Einerseits sieht man ein Objekt als einen *Server*, der anderen Objekten seine Dienste zur Verfügung stellt. Andererseits ist ein Objekt ein *Client*, der Dienste anderer Objekte in Anspruch nimmt. Die meisten Objekte spielen gleichzeitig die Rollen von Server und Client.

Für die Ersetzbarkeit von Objekten sind Client-Server-Beziehungen bedeutend. Man kann ein Objekt gegen ein anderes austauschen, wenn das neue Objekt als Server allen Clients zumindest dieselben Dienste anbietet wie das ersetzte Objekt. Um das gewährleisten zu können, brauchen wir eine Beschreibung der Dienste, also das Verhalten der Objekte.

Das *Objektverhalten* beschreibt, wie sich das Objekt beim Empfang einer Nachricht verhält, das heißt, was das Objekt beim Aufruf einer Methode macht. Diese Definition von Objektverhalten lässt etwas offen: Es ist unklar, wie exakt die Beschreibung dessen, was das Objekt tut, sein soll. Einerseits beschreibt die Schnittstelle eines Objekts das Objekt nur sehr unvollständig. Eine genauere Beschreibung wäre wünschenswert. Andererseits enthält die Implementierung des Objekts, also der Programmcode in der Klasse, oft zu viele Implementierungsdetails, die bei der Betrachtung des Verhaltens hinderlich sind. Im Programmcode gibt es meist keine Beschreibung, deren Detailliertheitsgrad zwischen dem der Objektschnittstelle und dem der Implementierung liegt. Wir haben es beim Objektverhalten also mit einem abstrakten Begriff zu tun. Er wird vom Programmcode nicht notwendigerweise widergespiegelt.

Es hat sich bewährt, das Verhalten eines Objekts als einen Vertrag zwischen dem Objekt als Server und seinen Clients zu sehen (*Design by Contract*). Der Server muss diesen Vertrag ebenso einhalten wie jeder Client. Generell sieht der Vertrag folgendermaßen aus [20]:

Jeder Client kann einen Dienst des Servers in Anspruch nehmen, wenn alle festgeschriebenen Bedingungen dafür erfüllt sind. Im Falle einer Inanspruchnahme setzt der Server alle festgeschriebenen Maßnahmen und liefert dem Client ein Ergebnis, das die festgeschriebenen Bedingungen erfüllt.

Im einzelnen regelt der Vertrag für jeden vom Server angebotenen Dienst, also für jede aufrufbare Methode, folgende Details:

Vorbedingungen (preconditions): Das sind Bedingungen, für deren Erfüllung vor Ausführung der Methode der Client verantwortlich ist. Vorbedingungen beschreiben hauptsächlich, welche Eigenschaften die Argumente, mit denen die Methode aufgerufen wird, erfüllen müssen. Zum Beispiel muss ein bestimmtes Argument ein Array von aufsteigend sortierten ganzen Zahlen im Wertebereich von 0 bis 99 sein. Vorbedingungen können auch den Zustand des Servers einbeziehen, soweit Clients diesen kennen. Zum Beispiel ist eine Methode nur aufrufbar, wenn eine Variable des Servers einen Wert größer 0 hat.

Nachbedingungen (postconditions): Für die Erfüllung dieser Bedingungen nach Ausführung der Methode ist der Server verantwortlich. Nachbedingungen beschreiben Eigenschaften des Methodenergebnisses und Änderungen beziehungsweise Eigenschaften des Objektzu-

standes. Als Beispiel betrachten wir eine Methode zum Einfügen eines Elements in eine Menge: Das Boolesche Ergebnis der Methode besagt, ob das Argument vor dem Aufruf bereits in der Menge enthalten war; am Ende muss das Argument auf jeden Fall in der Menge sein. Diese Beschreibung kann man als Nachbedingung auffassen.

Invarianten (invariants): Für die Erfüllung dieser Bedingungen sowohl vor als auch nach Ausführung jeder Methode ist grundsätzlich der Server zuständig. Direkte Schreibzugriffe von Clients auf Variablen des Servers kann der Server aber nicht kontrollieren; dafür ist der Client verantwortlich. Zum Beispiel darf das Guthaben auf einem Sparbuch nie kleiner 0 sein, egal welche Operationen auf dem Sparbuch durchgeführt werden. Die Gültigkeit einer Invariante kann auch von Bedingungen abhängen. Zum Beispiel bleibt ein Objekt immer in einer Menge enthalten, sobald es eingefügt wurde. Jede Invariante impliziert eine Nachbedingung auf jeder Methode des Servers.

Vorbedingungen, Nachbedingungen und Invarianten sind verschiedene Arten von *Zusicherungen* (*assertions*).

Zum Teil sind Vorbedingungen und Nachbedingungen bereits in der Objektschnittstelle in Form von Parameter- und Ergebnistypen von Methoden beschrieben. Typkompatibilität wird vom Compiler überprüft. In der Programmiersprache Eiffel gibt es Sprachkonstrukte, mit denen man komplexere Zusicherungen schreiben kann [19]. Diese werden zur Laufzeit überprüft. Sprachen wie Java unterstützen überhaupt keine Zusicherungen – abgesehen von trivialen `assert`-Anweisungen in neueren Versionen, die sich aber kaum zur Beschreibung von Verträgen eignen. Sogar in Eiffel sind viele sinnvolle Zusicherungen nicht direkt ausdrückbar. In diesen Fällen kann und soll man Zusicherungen als Kommentare in den Programmcode schreiben und händisch überprüfen. Umgekehrt soll man fast jeden Kommentar als Zusicherung lesen.

(für Interessierte)

Anmerkungen wie diese geben zusätzliche Informationen für interessierte Leser. Ihr Inhalt gehört nicht zum Prüfungstoff.

Ein Beispiel in Eiffel soll veranschaulichen, wie Zusicherungen in Programmiersprachen integrierbar sind. Zu jeder Methode kann man vor der eigentlichen Implementierung (`do`-Klausel) eine Vorbedingung (`require`-Klausel) und nach der Implementierung eine Nachbedingung (`ensure`-Klausel) angeben. Invarianten stehen am Ende der Klasse. In jeder Zusicherung steht eine Liste Boolescher Ausdrücke, die durch Strichpunkt getrennt sind. Der Strichpunkt steht für eine Konjunktion (Und-Verknüpfung). Die Zusicherungen werden zur Laufzeit zu Ja oder Nein ausgewertet. Wird eine Zusicherung

zu Nein ausgewertet, erfolgt eine Ausnahmebehandlung oder Fehlermeldung. In Nachbedingungen ist die Bezugnahme auf Variablen- und Parameterwerte zum Zeitpunkt des Methodenaufrufs erlaubt. Zum Beispiel bezeichnet `old guthaben` den Wert der Variable `guthaben` zum Zeitpunkt des Methodenaufrufs.

```
class KONTO feature {ANY}
  guthaben: Integer;
  ueberziehungsrahmen: Integer;
  einzahlen (summe: Integer) is
    require summe >= 0
    do guthaben := guthaben + summe
    ensure guthaben = old guthaben + summe
  end; -{}- einzahlen
  abheben (summe: Integer) is
    require summe >= 0;
      guthaben + ueberziehungsrahmen >= summe
    do guthaben := guthaben - summe
    ensure guthaben = old guthaben - summe
  end; -{}- abheben
  invariant guthaben >= -ueberziehungsrahmen
end -{}- class KONTO
```

Diese Klasse sollte bis auf einige syntaktische Details selbsterklärend sein. Die Klausel `feature {ANY}` besagt, dass die danach folgenden Variablendeklarationen und Methodendefinitionen überall im Programm sichtbar sind. Nach dem Schlüsselwort `end` und einem (in unserem Fall leeren) Kommentar kann zur besseren Lesbarkeit der Name der Methode oder der Klasse folgen.

Hier ist ein Java-Beispiel für Kommentare als Zusicherungen:

```
class Konto {
  public long guthaben;
  public long ueberziehungsrahmen;
  // guthaben >= -ueberziehungsrahmen
  // einzahlen addiert summe zu guthaben; summe >= 0
  public void einzahlen (long summe) {
    guthaben = guthaben + summe;
  }
  // abheben zieht summe von guthaben ab;
  // summe >= 0; guthaben+ueberziehungsrahmen >= summe
  public void abheben (long summe) {
    guthaben = guthaben - summe;
  }
}
```

Beachten Sie, dass Kommentare in der Praxis (so wie in diesem Beispiel) keine expliziten Aussagen darüber enthalten, ob und wenn Ja, um welche Arten von Zusicherungen es sich dabei handelt. Solche Informationen kann man aus dem Kontext herauslesen. Die erste Kommentarzeile kann nur eine Invariante darstellen, da allgemein gültige (das heißt, nicht auf einzelne Methoden eingeschränkte) Beziehungen zwischen Variablen hergestellt werden. Die zweite Kommentarzeile enthält gleich zwei verschiedene Arten von Zusicherungen: Die Aussage „Einzahlen addiert Summe zu Guthaben“ bezieht sich darauf, wie die Ausführung einer bestimmten Methode den Objektzustand verändert. Das kann nur eine Nachbedingung sein. Nachbedingungen lesen sich häufig wie Beschreibungen dessen, was eine Methode tut. Aber die Aussage „ $\text{summe} \geq 0$ “ bezieht sich auf eine erwartete Eigenschaft eines Parameters und ist daher eine Vorbedingung auf `einzahlen`. Mit derselben Begründung ist „Abheben zieht Summe von Guthaben ab“ eine Nachbedingung und sind „ $\text{summe} \geq 0$ “ und „`guthaben+ueberziehungsrahmen` \geq `summe`“ Vorbedingungen auf `abheben`.

Nebenbei bemerkt sollen Geldbeträge wegen möglicher Rundungsfehler niemals durch Fließkommazahlen (`float` oder `double`) dargestellt werden. Verwenden Sie statt dessen wie in obigem Beispiel ausreichend große ganzzahlige Typen oder noch besser spezielle Typen für Geldbeträge.

Bisher haben wir die Begriffe Typ und Schnittstelle als im Wesentlichen gleichbedeutend angesehen. Ab jetzt betrachten wir Zusicherungen, unabhängig davon, ob sie durch eigene Sprachkonstrukte oder in Kommentaren beschrieben sind, als zum Typ eines Objekts gehörend. Ein Typ besteht demnach aus

- dem Namen einer Klasse, eines Interfaces oder eines einfachen Typs,
- der entsprechenden Schnittstelle
- und den dazugehörenden Zusicherungen.

Der Name sollte eine kurze Beschreibung des Zwecks der Instanzen des Typs geben. Die Schnittstelle enthält alle vom Compiler überprüfbar Bestandteile des Vertrags zwischen Clients und Server. Zusicherungen enthalten schließlich alle Vertragsbestandteile, die nicht vom Compiler überprüft werden. Wir gehen hier davon aus, dass Zusicherungen nur Kommentare und alle Kommentare Zusicherungen sind.

In Abschnitt 2.1 haben wir gesehen, dass Typen wegen der besseren Wartbarkeit stabil sein sollen. Solange eine Programmänderung den Typ

der Klasse unverändert lässt, oder nur auf unbedenkliche Art und Weise erweitert (siehe Abschnitt 2.2.2), hat die Änderung keine Auswirkungen auf andere Programmteile. Das betrifft auch Zusicherungen. Eine Programmänderung kann sich sehr wohl auf andere Programmteile auswirken, wenn dabei eine Zusicherung (= Kommentar) geändert wird.

Faustregel: Zusicherungen sollen stabil bleiben. Das ist für Zusicherungen in Typen an der Wurzel der Typhierarchie ganz besonders wichtig.

ProgrammiererInnen können die Genauigkeit der Zusicherungen selbst bestimmen. Dabei sind Auswirkungen der Zusicherungen zu beachten: Clients dürfen sich nur auf das verlassen, was in der Schnittstelle und in den Zusicherungen vom Server zugesagt wird, und der Server auf das, was von den Clients zugesagt wird. Sind die Zusicherungen sehr genau, können sich die Clients auf viele Details des Servers verlassen, und auch der Server kann von den Clients viel verlangen. Aber Programmänderungen werden mit größerer Wahrscheinlichkeit dazu führen, dass Zusicherungen geändert werden müssen, wovon alle Clients betroffen sind. Steht hingegen in den Zusicherungen nur das Nötigste, sind Clients und Server relativ unabhängig voneinander. Der Typ ist bei Programmänderungen eher stabil. Aber vor allem die Clients dürfen sich nur auf Weniges verlassen. Wenn keine Zusicherungen gemacht werden, dürfen sich Clients auf nichts verlassen, was nicht in der Objektschnittstelle steht.

Faustregel: Zur Verbesserung der Wartbarkeit sollen Zusicherungen keine unnötigen Details festlegen.

Zusicherungen bieten umfangreiche Möglichkeiten zur Gestaltung der Client-Server-Beziehungen. Aus Gründen der Wartbarkeit soll man Zusicherungen aber nur dort einsetzen, wo tatsächlich Informationen benötigt werden, die über jene in der Objektschnittstelle hinausgehen. Insbesondere soll man Zusicherungen so einsetzen, dass der Klassenzusammenhalt maximiert und die Objektkopplung minimiert wird. In obigem Konto-Beispiel wäre es wahrscheinlich besser, die Vorbedingung, dass **abheben** den Überziehungsrahmen nicht überschreiten darf, wegzulassen und dafür die Einhaltung der Bedingung direkt in der Implementierung von **abheben** durch eine **if**-Anweisung zu überprüfen. Dann ist nicht mehr der Client für die Einhaltung der Bedingung verantwortlich, sondern der Server.

Faustregel: Alle benötigten Zusicherungen sollen (explizit als Kommentare oder zumindest durch sprechende Namen impliziert) im Programm stehen.

Die Vermeidung unnötiger Zusicherungen zielt darauf ab, dass Client und Server als relativ unabhängig voneinander angesehen werden können. Die Wartbarkeit wird dadurch natürlich nur dann verbessert, wenn diese Unabhängigkeit tatsächlich gegeben ist. Einen äußerst unerwünschten Effekt erzielt man, wenn man Zusicherungen (= nötige Kommentare) einfach aus Bequemlichkeit nicht in den Programmcode schreibt, der Client aber trotzdem bestimmte Eigenschaften vom Server erwartet (oder umgekehrt), also beispielsweise implizit voraussetzt, dass eine Einzahlung den Kontostand erhöht. In diesem Fall hat man die Abhängigkeiten zwischen Client und Server nur versteckt. Wegen der Abhängigkeiten können Programmänderungen zu unerwarteten Fehlern führen, die man nur schwer findet, da die Abhängigkeiten nicht offensichtlich sind. Es sollen daher alle Zusicherungen explizit im Programmcode stehen. Andererseits sollen Client und Server aber so unabhängig wie möglich bleiben.

Sprechende Namen sagen viel darüber aus, wofür Typen und Methoden gedacht sind. Namen implizieren damit die wichtigsten Zusicherungen. Beispielsweise wird eine Methode `insert` in einer Instanz von `Set` ein Element zu einer Menge hinzufügen. Darauf werden sich Clients verlassen, auch wenn dieses Verhalten nicht durch explizite Kommentare spezifiziert ist. Trotzdem ist es gut, wenn das Verhalten zusätzlich als Kommentar beschrieben ist, da Kommentare den Detaillierungsgrad viel besser angeben können als aus den Namen hervorgeht. Kommentare und Namen müssen in Einklang zueinander stehen.

2.2.2 Untertypen und Verhalten

Zusicherungen, die zu Typen gehören, müssen auch bei der Verwendung von enthaltendem Polymorphismus beachtet werden. Auch für Zusicherungen gilt das Ersetzbarkeitsprinzip bei der Feststellung, ob ein Typ Untertyp eines anderen Typs ist. Neben den Bedingungen, die wir in Abschnitt 2.1 kennen gelernt haben, müssen folgende Bedingungen gelten, damit ein Typ U Untertyp eines Typs T ist [17]:

- Jede Vorbedingung auf einer Methode in T muss eine Vorbedingung auf der entsprechenden Methode in U implizieren. Das heißt, Vorbe-

dingungen in Untertypen können schwächer, dürfen aber nicht stärker sein als entsprechende Vorbedingungen in Obertypen. Der Grund liegt darin, dass ein Aufrufer der Methode, der nur T kennt, nur die Erfüllung der Vorbedingungen in T sicherstellen kann, auch wenn die Methode tatsächlich in U statt T aufgerufen wird. Daher muss die Vorbedingung in U automatisch erfüllt sein, wenn sie in T erfüllt ist. Wenn Vorbedingungen in U aus T übernommen werden, können sie mittels Oder-Verknüpfungen schwächer werden. Ist die Vorbedingung in T zum Beispiel „ $x > 0$ “, kann die Vorbedingung in U auch „ $x > 0$ oder $x = 0$ “, also abgekürzt „ $x \geq 0$ “ lauten.

- Jede Nachbedingung auf einer Methode in U muss eine Nachbedingung auf der entsprechenden Methode in T implizieren. Das heißt, Nachbedingungen in Untertypen können stärker, dürfen aber nicht schwächer sein als entsprechende Nachbedingungen in Obertypen. Der Grund liegt darin, dass ein Aufrufer der Methode, der nur T kennt, sich auf die Erfüllung der Nachbedingungen in T verlassen kann, auch wenn die Methode tatsächlich in U statt T aufgerufen wird. Daher muss eine Nachbedingung in T automatisch erfüllt sein, wenn ihre Entsprechung in U erfüllt ist. Wenn Nachbedingungen in U aus T übernommen werden, können sie mittels Und-Verknüpfungen stärker werden. Lautet die Nachbedingung in T beispielsweise „`result > 0`“, kann sie in U auch „`result > 0` und `result > 2`“, also „`result > 2`“ sein.
- Jede Invariante in U muss eine Invariante in T implizieren. Das heißt, Invarianten in Untertypen können stärker, dürfen aber nicht schwächer sein als Invarianten in Obertypen. Der Grund liegt darin, dass ein Client, der nur T kennt, sich auf die Erfüllung der Invarianten in T verlassen kann, auch wenn tatsächlich eine Instanz von U statt einer von T verwendet wird. Der Server kennt seinen eigenen spezifischsten Typ, weshalb das Ersetzbarkeitsprinzip aus der Sicht des Servers nicht erfüllt zu sein braucht. Die Invariante in T muss automatisch erfüllt sein, wenn sie in U erfüllt ist. Wenn Invarianten in U aus T übernommen werden, können sie, wie Nachbedingungen, mittels Und-Verknüpfungen stärker werden. Dieser Zusammenhang mit Nachbedingungen ist notwendig, da Invarianten entsprechende Nachbedingungen auf allen Methoden des Typs implizieren.

Diese Erklärung geht davon aus, dass Instanzvariablen nicht durch andere Objekte verändert werden. Ist dies doch der Fall, so müssen

Invarianten, die sich auf global änderbare Variablen beziehen, in U und T übereinstimmen. Beim Schreiben einer solchen Variablen muss die Invariante vom Client überprüft werden, was dem generellen Konzept widerspricht. Außerdem kann ein Client die Invariante gar nicht überprüfen, wenn in der Bedingung vorkommende Variablen und Methoden nicht öffentlich zugänglich sind. Daher sollen Instanzvariablen möglichst selten oder nie durch andere Objekte verändert werden.

Im Prinzip lassen sich obige Bedingungen auch formal überprüfen. In Programmiersprachen wie Eiffel, in denen Zusicherungen formal definiert sind, wird das tatsächlich gemacht. Aber bei Verwendung anderer Programmiersprachen sind Zusicherungen meist nicht formal, sondern nur umgangssprachlich als Kommentare gegeben. Unter diesen Umständen ist natürlich keine formale Überprüfung möglich. Daher müssen die ProgrammiererInnen alle nötigen Überprüfungen per Hand durchführen. Im Einzelnen muss sichergestellt werden, dass

- obige Bedingungen für Untertypbeziehungen eingehalten werden,
- die Implementierungen der Server die Nachbedingungen und Invarianten erfüllen und nichts voraussetzen, was nicht durch Vorbedingungen oder Invarianten festgelegt ist
- und Clients die Vorbedingungen der Aufrufe erfüllen und nichts voraussetzen, was nicht in Nachbedingungen und Invarianten vom Server zugesichert wird.

Es kann sehr aufwändig sein, alle solchen Überprüfungen vorzunehmen. Einfacher geht es, wenn ProgrammiererInnen während der Codeerstellung und bei Änderungen stets an die einzuhaltenden Bedingungen denken, die Überprüfungen also nebenbei erfolgen. Wichtig ist dabei darauf zu achten, dass die Zusicherungen unmissverständlich formuliert sind. Nach Änderung einer Zusicherung ist die Überprüfung besonders schwierig, und die Änderung einer Zusicherung ohne gleichzeitige Änderung *aller* betroffenen Programmteile ist eine häufige Fehlerursache in Programmen.

Faustregel: Zusicherungen sollen unmissverständlich formuliert sein und während der Programmentwicklung und Wartung ständig bedacht werden.

Betrachten wir ein Beispiel für einen Typ beziehungsweise eine Klasse mit Zusicherungen in Form von Kommentaren:

```

class Set {
    public void insert (int x) {
        // inserts x into set iff not already there;
        // x is in set immediately after invocation
        ...;
    }
    public boolean inSet (int x) {
        // returns true if x is in set, otherwise false
        ...;
    }
}

```

Die Methode `insert` fügt eine ganze Zahl genau dann („iff“ ist eine übliche Abkürzung für „if and only if“, also „genau dann wenn“) in eine Instanz von `Set` ein, wenn sie noch nicht in dieser Menge ist. Unmittelbar nach Aufruf der Methode ist die Zahl in jedem Fall in der Menge. Die Methode `inSet` stellt fest, ob eine Zahl in der Menge ist oder nicht. Dieses Verhalten der Instanzen von `Set` ist durch die Zusicherungen in den Kommentaren festgelegt. Wenn man den Inhalt dieser Beschreibungen von Methoden genauer betrachtet, sieht man, dass es sich dabei um Nachbedingungen handelt. Da Nachbedingungen beschreiben, was sich ein Client vom Aufruf einer Methode erwartet, sind Nachbedingungen oft tatsächlich nur Beschreibungen von Methoden.

Folgende Klasse unterscheidet sich von `Set` nur durch eine zusätzliche Invariante:

```

class SetWithoutDelete extends Set {
    // elements in the set always remain in the set
}

```

Die Invariante besagt, dass eine Zahl, die einmal in der Menge war, stets in der Menge bleibt. Offensichtlich ist `SetWithoutDelete` ein Untertyp von `Set`, da nur eine Invariante dazugefügt wurde, die Invarianten insgesamt also strenger wurden. Wie kann ein Client eine solche Invariante nutzen? Sehen wir uns dazu eine kurze Codesequenz für einen Client an:

```

Set s = new Set();
s.insert(41);
doSomething(s);
if (s.inSet(41)) { doSomeOtherThing(s); }
else { doSomethingElse(); }

```

Während der Ausführung von `doSomething` könnte `s` verändert werden. Es ist nicht ausgeschlossen, dass 41 dabei aus der Menge gelöscht wird, da die Nachbedingung von `insert` in `Set` ja nur zusichert, dass 41 unmittelbar nach dem Aufruf von `insert` in der Menge ist. Bevor wir die Methode `doSomeOtherThing` aufrufen (von der wir annehmen, dass sie ihren Zweck nur erfüllt, wenn 41 in der Menge ist), stellen wir sicher, dass 41 tatsächlich in der Menge ist. Dies geschieht durch Aufruf von `inSet`.

Verwenden wir eine Instanz von `SetWithoutDelete` anstatt einer von `Set`, ersparen wir uns den Aufruf von `inSet`. Wegen der stärkeren Zusage ist 41 sicher in der Menge:

```
SetWithoutDelete s = new SetWithoutDelete();
s.insert(41);
doSomething(s);
doSomeOtherThing(s); // s.inSet(41) returns true
```

Von diesem kleinen Vorteil von `SetWithoutDelete` für Clients darf man sich nicht dazu verleiten lassen, generell starke Nachbedingungen und Invarianten zu verwenden. Solche umfangreichen Zusicherungen können die Wartung erschweren (siehe Abschnitt 2.2.1). Zum Beispiel können wir `Set` problemlos um eine Methode `delete` (zum Löschen einer Zahl aus der Menge) erweitern:

```
class SetWithDelete extends Set {
    public void delete (int x) {
        // deletes x from the set if it is there
        ...;
    }
}
```

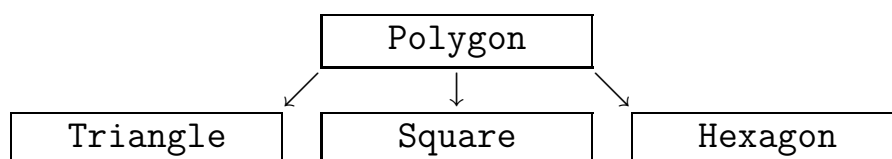
Aber `SetWithoutDelete` können wir, wie der Klassenname schon sagt, nicht um eine solche Methode erweitern. Zwar wäre eine derart erweiterte Klasse mit obigen Bedingungen für Zusicherungen bei Untertypbeziehungen vereinbar, aber die Nachbedingung von `delete` steht in Konflikt zur Invariante. Es wäre also unmöglich, `delete` so zu implementieren, dass sowohl die Nachbedingung als auch die Invariante erfüllt ist. Man darf nicht zu früh festlegen, dass es kein `delete` gibt, nur weil man es gerade nicht braucht. Invarianten wie in `SetWithoutDelete` soll man nur verwenden, wenn man sie wirklich braucht. Andernfalls verbaut man sich Wiederverwendungsmöglichkeiten.

In Sprachen wie Modula-3 [21] gibt es Typen, bei denen Untertypbeziehungen angenommen werden, sobald die statisch prüfbareren Bedingungen aus Abschnitt 2.1.1 erfüllt sind. Dafür sind keine Untertypdeklarationen oder Vererbungsbeziehungen nötig. Kommentare als Zusicherungen setzen jedoch voraus, dass Untertypbeziehungen explizit deklariert werden. Damit bringt man den Compiler dazu, beliebige weitere Bedingungen für eine Untertypbeziehung vorauszusetzen. Beispielsweise muss man explizit angeben, dass `SetWithoutDelete` ein Untertyp von `Set` ist, da sich diese Klassen für einen Compiler nur im Namen und in Kommentaren unterscheiden, deren Bedeutung der Compiler nicht kennt. Andernfalls könnte eine Instanz von `Set` auch verwendet werden, wo eine von `SetWithoutDelete` erwartet wird. Es soll auch keine Untertypbeziehung zwischen `SetWithoutDelete` und `SetWithDelete` bestehen, obwohl dafür alle Bedingungen aus Abschnitt 2.1.1 erfüllt sind. Sonst wäre eine Instanz von `SetWithDelete` verwendbar, wo eine Instanz von `SetWithoutDelete` erwartet wird. Daher sind in vielen objektorientierten Sprachen enthaltender Polymorphismus und Vererbung zu einem Konstrukt vereint: Explizite Vererbungsbeziehungen schließen zufällige Untertypbeziehungen aus, und wo eine Untertypbeziehung besteht ist oft auch Codevererbung sinnvoll.

2.2.3 Abstrakte Klassen

Klassen, die wir bis jetzt betrachtet haben, dienen der Beschreibung der Struktur ihrer Instanzen, der Erzeugung und Initialisierung neuer Instanzen und der Festlegung des spezifischsten Typs der Instanzen. Im Zusammenhang mit enthaltendem Polymorphismus benötigt man oft nur eine der Aufgaben, nämlich die Festlegung des Typs. Das ist dann der Fall, wenn im Programm keine Instanzen der Klasse selbst erzeugt werden sollen, sondern nur Instanzen von Unterklassen. Aus diesem Grund unterstützen viele objektorientierte Sprachen *abstrakte Klassen*, von denen keine Instanzen erzeugt werden können. In Java gibt es daneben auch Interfaces, die einen ähnlichen Zweck erfüllen (siehe Abschnitt 2.4).

Nehmen wir als Beispiel folgende Klassenstruktur:



Jede Unterklasse von `Polygon` beschreibt ein z. B. am Bildschirm darstellbares Vieleck mit einer bestimmten Anzahl von Ecken. `Polygon` selbst be-

schreibt keine bestimmte Anzahl von Ecken, sondern fasst nur die Menge aller möglichen Vielecke zusammen. Wenn man eine Liste unterschiedlicher Vielecke benötigt, wird man den Typ der Vielecke in der Liste mit `Polygon` festlegen, obwohl in der Liste tatsächlich nur Instanzen von `Triangle`, `Square` und `Hexagon` vorkommen. Es werden keine Instanzen der Klasse `Polygon` selbst benötigt, sondern nur Instanzen der Unterklassen. `Polygon` ist ein typischer Fall einer abstrakten Klasse.

In Java sieht die abstrakte Klasse etwa so aus:

```
abstract class Polygon {
    public abstract void draw();
    // draw a polygon on the screen
}
```

Da die Klasse abstrakt ist, ist die Ausführung von `new Polygon()` nicht zulässig. Aber man kann Unterklassen von `Polygon` ableiten. Jede Unterklasse muss eine Methode `draw` enthalten, da diese Methode in `Polygon` deklariert ist. Genaugenommen ist `draw` als abstrakte Methode deklariert; das heißt, es ist keine Implementierung von `draw` angegeben, sondern nur dessen Schnittstelle mit einer kurzen Beschreibung – einer Zusicherung als Kommentar. In abstrakten Klassen brauchen wir keine Implementierungen für Methoden angeben, da die Methoden ohnehin nicht ausgeführt werden; es gibt ja keine Instanzen. Nicht-abstrakte Unterklassen – das sind *konkrete Klassen* – müssen Implementierungen für abstrakte Methoden bereitstellen, diese also überschreiben. Abstrakte Unterklassen brauchen abstrakte Methoden nicht überschreiben. Neben abstrakten Methoden dürfen abstrakte Klassen auch konkrete (also implementierte) Methoden enthalten, die wie üblich vererbt werden.

Die konkrete Klasse `Triangle` könnte so aussehen:

```
class Triangle extends Polygon {
    public void draw() {
        // draw a triangle on the screen
        ...;
    }
}
```

Auch `Square` und `Hexagon` müssen die Methode `draw` implementieren.

So wie in diesem Beispiel kommt es vor allem in gut faktorisierten Programmen häufig vor, dass der Großteil der Implementierungen von Methoden in Klassen steht, die keine Unterklassen haben. Abstrakte Klassen, die

keine Implementierungen enthalten, sind eher stabil als andere Klassen. Zur Verbesserung der Wartbarkeit soll man vor allem von stabilen Klassen erben. Außerdem soll man möglichst stabile Typen für formale Parameter und Variablen verwenden. Da es oft leichter ist, abstrakte Klassen ohne Implementierungen stabil zu halten, ist man gut beraten, hauptsächlich solche Klassen für Parameter- und Variablentypen zu verwenden.

Faustregel: Es ist empfehlenswert, als Obertypen und Parametertypen hauptsächlich abstrakte Klassen (ohne Implementierungen) und Interfaces zu verwenden.

Vor allem Parametertypen sollen keine Bedingungen an Argumente stellen, die nicht benötigt werden. Konkrete Klassen legen aber oft zahlreiche Bedingungen in Form von Zusicherungen und Methoden in der Schnittstelle fest. Diesen Konflikt kann man leicht lösen, indem man für die Typen der Parameter nur abstrakte Klassen verwendet. Es ist ja leicht, zu jeder konkreten Klasse eine oder mehrere abstrakte Klassen als Oberklassen zu schreiben, die die benötigten Bedingungen möglichst genau angeben. Damit werden unnötige Abhängigkeiten vermieden.

2.3 Vererbung versus Ersetzbarkeit

Vererbung ist im Grunde sehr einfach: Von einer Oberklasse wird scheinbar, aber meist nicht wirklich, eine Kopie angelegt, die entsprechend den Wünschen der ProgrammiererInnen durch Erweitern und Überschreiben abgeändert wird. Die resultierende Klasse ist die Unterklasse. Wenn man nur Vererbung betrachtet und Einschränkungen durch enthaltenden Polymorphismus ignoriert, haben ProgrammiererInnen vollkommene Freiheit in der Abänderung der Oberklasse. Vererbung ist zur direkten Wiederverwendung von Code einsetzbar und damit auch unabhängig vom Ersetzbarkeitsprinzip sinnvoll. Wir wollen zunächst einige Arten von Beziehungen zwischen Klassen unterscheiden lernen und dann die Bedeutungen dieser Beziehungen für die Codewiederverwendung untersuchen.

2.3.1 Reale Welt versus Vererbung versus Ersetzbarkeit

In der objektorientierten Softwareentwicklung begegnen wir zumindest drei verschiedenen Arten von Beziehungen zwischen Klassen [15]:

Untertypbeziehung: Diese Beziehung, die auf dem Ersetzbarkeitsprinzip beruht, haben wir bereits untersucht.

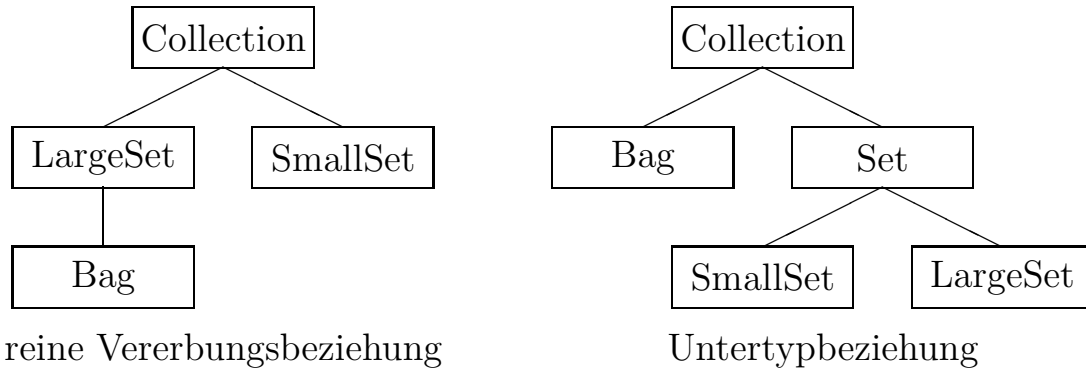
Vererbungsbeziehung: Das ist eine Beziehung zwischen Klassen, bei der eine Klasse durch Abänderung einer anderen Klasse entsteht. Es ist nicht nötig, aber wünschenswert, dass dabei Code aus der Oberklasse in der Unterklasse direkt wiederverwendet wird. Für eine reine Vererbungsbeziehung ist das Ersetzbarkeitsprinzip irrelevant.

Reale-Welt-Beziehung: In der Analysephase und zu Beginn der Entwurfsphase haben sich oft schon abstrakte Einheiten herauskristallisiert, die in späteren Phasen zu Klassen weiterentwickelt werden. Auch Beziehungen zwischen diesen Einheiten existieren bereits sehr früh. Sie spiegeln angenommene *ist-ein-Beziehungen* („is a“) in der realen Welt wider. Zum Beispiel haben wir die Beziehung „ein Student ist eine Person“, wobei „Student“ und „Person“ abstrakte Einheiten sind, die später voraussichtlich zu Klassen weiterentwickelt werden. Durch die Simulation der realen Welt sind solche Beziehungen bereits sehr früh intuitiv klar, obwohl die genauen Eigenschaften der Einheiten noch gar nicht feststehen. Normalerweise entwickeln sich diese Beziehungen während des Entwurfs zu (vor allem) Untertyp- und (gelegentlich) Vererbungsbeziehungen zwischen Klassen weiter. Es kann sich aber auch herausstellen, dass Details der Klassen dem Ersetzbarkeitsprinzip widersprechen und Vererbung nicht sinnvoll einsetzbar ist. In solchen Fällen wird es zu Refaktorisierungen kommen, die in dieser Phase einfach durchführbar sind.

Beziehungen in der realen Welt verlieren stark an Bedeutung, sobald genug Details bekannt sind, um sie zu Untertyp- und Vererbungsbeziehungen weiterzuentwickeln. Deshalb konzentrieren wir uns hier nur auf die Unterscheidung zwischen Untertyp- und Vererbungsbeziehungen.

Genaugenommen setzen Untertypbeziehungen, zumindest in Java und ähnlichen objektorientierten Sprachen, Vererbungsbeziehungen voraus und sind derart eingeschränkt, dass die vom Compiler überprüfbareren Bedingungen für Untertypbeziehungen stets erfüllt sind. Das heißt, das wesentliche Unterscheidungskriterium ist das, ob die Zusicherungen zwischen Unter- und Oberklasse kompatibel sind. Diese Unterscheidung können nur SoftwareentwicklerInnen treffen, die Bedeutungen von Namen und Kommentaren verstehen. In allen anderen Kriterien sind in Java reine Vererbungsbeziehungen von Untertypbeziehungen nicht unterscheidbar.

Man kann leicht erkennen, ob EntwicklerInnen reine Vererbungs- oder Untertypbeziehungen anstreben. Betrachten wir dazu ein Beispiel:



Es ist das Ziel der reinen Vererbung, so viele Teile der Oberklasse wie möglich direkt in der Unterklasse wiederzuverwenden. Angenommen, die Implementierungen von `LargeSet` und `Bag` zeigen so starke Ähnlichkeiten, dass sich die Wiederverwendung von Programmteilen lohnt. In diesem Fall erbt `Bag` große Teile der Implementierung von `LargeSet`. Für diese Entscheidung ist nur der pragmatische Gesichtspunkt, dass sich `Bag` einfacher aus `LargeSet` ableiten lässt als umgekehrt, ausschlaggebend. Für `SmallSet` wurde eine von `LargeSet` unabhängige Implementierung gewählt, die bei kleinen Mengen effizienter ist als `LargeSet`.

Wenn wir uns von Konzepten beziehungsweise Typen leiten lassen, schaut die Hierarchie anders aus. Wir führen eine zusätzliche (abstrakte) Klasse `Set` ein, da die Typen von `LargeSet` und `SmallSet` dieselbe Bedeutung haben sollen. Wir wollen im Programmcode nur selten zwischen `LargeSet` und `SmallSet` unterscheiden. `Bag` und `LargeSet` stehen in keinem Verhältnis zueinander, da die Methoden für das Hinzufügen von Elementen einander ausschließende Bedeutungen haben, obwohl `Set` und `Bag` dieselbe Schnittstelle haben können. Einander ausschließende Bedeutungen kommen daher, dass eine Instanz von `Set` höchstens ein Vorkommen eines Objekts enthalten kann, während in einer Instanz von `Bag` mehrere Vorkommen erlaubt sind. Entsprechend darf eine Methode nur dann ein Element zu einer Instanz von `Set` hinzufügen, wenn das Element noch nicht vorkommt, während die Methode zum Hinzufügen in eine Instanz von `Bag` jedes gewünschte Element akzeptieren muss.

Obiges Beispiel demonstriert unterschiedliche Argumentationen für die reine Vererbung im Vergleich zu Untertypbeziehungen. Die Unterschiede zwischen den Argumentationen sind wichtiger als jene zwischen den Hierarchien, da die Hierarchien selbst letztendlich von Details und beachteten Verwendungen abhängen.

2.3.2 Vererbung und Codewiederverwendung

Manchmal kann man durch reine Vererbungsbeziehungen, die Untertypbeziehungen unberücksichtigt lassen, einen höheren Grad an direkter Codewiederverwendung erreichen als wenn man bei der Softwareentwicklung Untertypbeziehungen anstrebt. Natürlich möchten wir einen möglichst hohen Grad an Codewiederverwendung erzielen. Ist es daher günstig, Untertypbeziehungen unberücksichtigt zu lassen? Diese Frage muss man ganz klar mit Nein beantworten. Durch die Nichtbeachtung des Ersetzbarkeitsprinzips – das heißt, Untertypbeziehungen sind nicht gegeben – ist es nicht mehr möglich, eine Instanz eines Untertyps zu verwenden, wo eine Instanz eines Obertyps erwartet wird. Wenn man trotzdem eine Instanz einer Unterklasse statt der einer Oberklasse verwendet, kann ein Programmfehler auftreten. Verzichtet man auf Ersetzbarkeit, wird die Wartung erschwert, da sich fast jede noch so kleine Programmänderung auf das ganze Programm auswirken kann. Viele Vorteile der objektorientierten Programmierung gehen damit verloren. Unter Umständen gewinnt man zwar durch die reine Vererbung bessere direkte Codewiederverwendung in kleinem Umfang, tauscht diese aber gegen viele Möglichkeiten für die indirekte Codewiederverwendung in großem Umfang, die nur durch die Ersetzbarkeit gegeben sind.

Faustregel: Wiederverwendung durch das Ersetzbarkeitsprinzip ist wesentlich wichtiger als direkte Wiederverwendung durch Vererbung.

Der allgemeine Ratschlag ist daher ganz klar: Ein wichtiges Ziel ist die Entwicklung geeigneter Untertypbeziehungen. Vererbungsbeziehungen sind nur Mittel zum Zweck; das heißt, sie sollen sich den Untertypbeziehungen unterordnen. Im Allgemeinen soll es im Programm keine Vererbungsbeziehung geben, die nicht auch eine Untertypbeziehung ist, bei der also alle Zusicherungen kompatibel sind.

Wie die Erfahrung zeigt, vergessen Anfänger in der objektorientierten Programmierung allzu leicht das Ersetzbarkeitsprinzip und konzentrieren sich ganz und gar auf direkte Codewiederverwendung durch Vererbung. Daher soll noch einmal klar gesagt werden, dass die Menge des aus einer Oberklasse ererbten Codes für die Codewiederverwendung nur sehr geringe Bedeutung hat. Viel wichtiger für die Wiederverwendung ist das Bestehen von Untertypbeziehungen.

Man soll aber nicht gleich von vornherein auf direkte Codewiederverwendung durch Vererbung verzichten. In vielen Fällen lässt sich auch dann ein hoher Grad an direkter Codewiederverwendung erzielen, wenn das Hauptaugenmerk auf Untertypbeziehungen liegt. In obigem Beispiel gibt es vielleicht Programmcode, der sowohl in der Klasse `SmallSet` als auch in `LargeSet` vorkommt. Entsprechende Methoden kann man bereits in der abstrakten Klasse `Set` implementieren, von der `SmallSet` und `LargeSet` erben. Vielleicht gibt es sogar Methoden, die in `Set` und `Bag` gleich sind und in `Collection` implementiert werden können.

Direkte Codewiederverwendung durch Vererbung erspart ProgrammiererInnen nicht nur das wiederholte Schreiben desselben Codes, sondern hat auch Auswirkungen auf die Wartbarkeit. Wenn ein Programmteil nur einmal statt mehrmals implementiert ist, brauchen Änderungen nur an einer einzigen Stelle vorgenommen werden, wirken sich aber auf alle Programmteile aus, in denen der veränderte Code verwendet wird. Nicht selten muss man alle gleichen oder ähnlichen Programmteile gleichzeitig ändern, wenn sich die Anforderungen ändern. Gerade dabei kann Vererbung sehr hilfreich sein.

Faustregel: Auch reine Vererbung kann sich positiv auf die Wartbarkeit auswirken.

Es kommt vor, dass nicht alle solchen Programmteile geändert werden sollen, sondern nur einer oder einige wenige. Dann ist es nicht möglich, eine Methode unverändert zu erben. Glücklicherweise ist es in diesem Fall sehr einfach, eine geerbte Methode durch eine neue Methode zu überschreiben. In Sprachen wie Java ist es sogar möglich, die Methode zu überschreiben und trotzdem noch auf die überschriebene Methode in der Oberklasse zuzugreifen. Ein Beispiel soll das demonstrieren:

```
class A {
    public void foo() { ... }
}
class B extends A {
    private boolean b;
    public void foo() {
        if (b) { ... }
        else { super.foo(); }
    }
}
```

Der Programmcode in A ist trotz Überschreibens auch in B verwendbar. Diese Art des Zugriffs auf Oberklassen funktioniert allerdings nicht über mehrere Vererbungsebenen hinweg.

In komplizierten Situationen ist geschickte Faktorisierung notwendig, um direkte Codewiederverwendung zu erreichen:

```
class A {
    public void foo() {
        if (...) { ... }
        else { ...; x = 1; ... }
    }
}
class B extends A {
    public void foo() {
        if (...) { ... }
        else { ...; x = 2; ... }
    }
}
```

Die Methode `foo` muss gänzlich neu geschrieben werden, obwohl der Unterschied minimal ist. Eine Aufspaltung von `foo` kann helfen:

```
class A {
    public void foo() {
        if (...) { ... }
        else { fooX(); }
    }
    void fooX() { ...; x = 1; ... }
}
class B extends A {
    void fooX() { ...; x = 2; ... }
}
```

Das ist eine Anwendung der Template Method (siehe Abschnitt 4.3). Man braucht nur mehr einen Teil der Methode zu überschreiben. Solche Techniken setzen aber voraus, dass man bereits beim Schreiben der Klasse A sehr klare Vorstellungen davon hat, welche Teile später überschrieben werden müssen. Direkte Code-Wiederverwendung ergibt sich also nicht automatisch oder zufällig, sondern in der Regel nur dort, wo Vererbung gezielt eingeplant wurde.

Unterschiede zwischen Unter- und Oberklasse kann man auch durch zusätzliche Parameter beschreiben und nach außen sichtbare Methoden nur zum Setzen der Parameter verwenden:

```
class A {
    public void foo() { fooY(1); }
    void fooY (int y) {
        if (...) { ... }
        else { ...; x = y; ... }
    }
}
class B extends A {
    public void foo() { fooY(2); }
}
```

Der Code von `fooY` wird von `B` zur Gänze geerbt. Die überschriebene Methode `foo` braucht nur ein Argument an `fooY` zu übergeben.

Die Vererbungskonzepte in objektorientierten Sprachen sind heute bereits auf viele mögliche Änderungswünsche vorbereitet. Alle Änderungswünsche können damit aber nicht erfüllt werden. Einige Programmiersprachen bieten mehr Flexibilität bei der Vererbung als Java, aber diese zusätzlichen Möglichkeiten stehen oft in Widerspruch zum Ersetzbarkeitsprinzip. Ein bekanntes Beispiel dafür ist private Vererbung in C++, bei der ererbte Methoden außerhalb der abgeleiteten Klasse nicht verwendbar sind. Wenn aus der Verwendung dieser Möglichkeiten klar wird, dass keine Ersetzbarkeit gegeben ist und der Compiler in solchen Fällen verbietet, dass eine Instanz einer Unterklasse verwendet wird, wo eine Instanz einer Oberklasse erwartet wird, ist dagegen auch nichts einzuwenden. Ganz im Gegenteil: Solche Möglichkeiten können die direkte Wiederverwendung von Code genauso verbessern wie die indirekte Wiederverwendbarkeit.

(für Interessierte)

In der Sprache Sather (siehe <http://www.icsi.berkeley.edu/~sather/>) gibt es zwei komplett voneinander getrennte Hierarchien auf Klassen: die Vererbungshierarchie (für direkte Codewiederverwendung) und die Typhierarchie (für indirekte Codewiederverwendung). Da die Vererbungshierarchie nicht den Einschränkungen des Ersetzbarkeitsprinzips unterliegt, gibt es zahlreiche Möglichkeiten der Codeveränderung bei der Vererbung, beispielsweise die Umbenennung ererbter Routinen und Variablen:

```
class A is          -- Definition einer Klasse A
    ...;           -- Routinen und Variablen von A
end;
```

```

class B is          -- Definition einer Klasse B
  include A        -- B erbt von A
    a->b,          -- wobei a aus A in B b heisst
    c->,           -- und c aus A in B nicht verwendbar ist
    d->private d;  -- und d aus A in B private ist
  ...;            -- Routinen und Variablen von B
end;

```

Neben den konkreten Klassen gibt es in Sather (wie in Java) auch abstrakte Klassen. Deren Namen müssen mit `$` beginnen:

```

abstract class $X is ...; end;

```

Abstrakte Klassen spielen in Sather eine ganz besondere Rolle, da nur sie als Obertypen in Untertypdeklarationen verwendbar sind:

```

abstract class $Y < $X is ...; end; -- $Y ist Untertyp von $X
class C < $Y, $Z is ...; end; -- C ist Untertyp von $Y und $Z

```

Damit sind Instanzen von `C` überall verwendbar, wo Instanzen von `$X`, `$Y` oder `$Z` erwartet werden. Anders als `extends` in Java bedeutet `<` in Sather jedoch nicht, dass die Unterklasse von der Oberklasse erbt, sondern nur, dass der Compiler die statisch überprüfbareren Bedingungen für eine Untertyprelation prüft und dynamisches Binden ermöglicht. Für Vererbung ist eine separate `include`-Klausel notwendig.

2.4 Exkurs: Klassen und Vererbung in Java

In den vorhergehenden Abschnitten haben wir einige wichtige Konzepte in objektorientierten Sprachen betrachtet. In diesem Abschnitt geben wir einen Überblick über die konkrete Umsetzung in die Programmiersprache Java. Dieser Abschnitt dient dazu, häufige Unklarheiten und Missverständnisse bezüglich Java bei Anfängern und Umsteigern zu beseitigen und auf empfohlene Verwendungen einiger Java-spezifischer Sprachkonstrukte hinzuweisen. Erfahrene Java-Programmierer mögen verzeihen, dass es zur Erreichung dieses Ziels in einigen Bereichen notwendig ist, scheinbar ganz triviale Sprachkonstrukte zu erklären. Anfänger seien darauf hingewiesen, dass dieser Abschnitt nicht ausreicht, um Java von Grund auf zu erlernen; es geht nur um die Klärung von Missverständnissen.

2.4.1 Klassen in Java

Den Aufbau einer Klasse in Java, eingeleitet durch das Schlüsselwort `class`, haben wir bereits in einigen Beispielen gesehen:

```
class Klassenname { ... }
```

Namen von Klassen werden per Konvention mit großen Anfangsbuchstaben geschrieben, Namen von Konstanten oft nur mit Großbuchstaben und alle anderen Namen mit kleinen Anfangsbuchstaben. In manchen Stilen beginnen Parameternamen mit „_“ (Underline). In Java wird streng zwischen Groß- und Kleinschreibung unterschieden, A und a sind daher verschieden. Der Inhalt der Klasse steht innerhalb geschwungener Klammern.

Eine Klasse kann mehrere explizit definierte Konstruktoren enthalten:

```
class Circle {
    private int r;
    public Circle(int r) { this.r = r; }           // 1
    public Circle(Circle c) { this.r = c.r; }     // 2
    public Circle() { r = 1; }                    // 3
    ...
}
```

Die Klasse `Circle` hat drei verschiedene Konstruktoren, die sich in der Anzahl oder in den Typen der formalen Parameter unterscheiden. Das ist ein typischer Fall von Überladen.

Beim Erzeugen einer neuen Instanz werden dem Konstruktor Argumente übergeben. Anhand der Anzahl und den deklarierten Typen der Argumente wird der geeignete Konstruktor gewählt:

```
Circle a = new Circle(2); // Konstruktor 1
Circle b = new Circle(a); // Konstruktor 2
Circle c = new Circle();  // Konstruktor 3
```

In zwei Konstruktoren haben wir das Schlüsselwort `this` wie den Namen einer Variable verwendet. Tatsächlich bezeichnet `this` immer die aktuelle Instanz der Klasse. In Konstruktoren ist das die Instanz, die gerade erzeugt wurde. Im ersten Konstruktor benötigen wir `this`, um die Variable `r` in der neuen Instanz, das ist `this.r`, vom formalen Parameter `r` des Konstruktors zu unterscheiden. Wie in diesem Beispiel können formale Parameter (oder lokale Variablen) Variablen in der aktuellen Instanz der Klasse verdecken, die denselben Namen haben. Über `this` kann man dennoch auf die Instanzvariablen zugreifen. Wie im zweiten Konstruktor gezeigt, kann man `this` immer verwenden, auch wenn es gar nicht nötig ist. Außerdem benötigt man `this` bei der Verwendung der aktuellen Instanz der Klasse als Argument. Zum Beispiel liefert `new Circle(this)` innerhalb der Klasse `Circle` eine Kopie der aktuellen Instanz.

Falls in einer Klasse kein Konstruktor explizit definiert ist, enthält die Klasse automatisch einen Defaultkonstruktor:

```
public Klassenname() { super(); }
```

Wie wir noch sehen werden, ruft `super()` den Konstruktor der Oberklasse auf. Ist keine Oberklasse explizit angegeben, wird implizit `Object` als vordefinierte Oberklasse verwendet.

Instanzvariablen, das sind Variablen, die zu den Instanzen einer Klasse gehören, werden in der Klasse – so wie `r` in `Circle` – einfach durch Hinschreiben des Typs, gefolgt vom Namen der Variablen und einem Strichpunkt, deklariert. Man kann nach dem Typ auch mehrere, durch Komma getrennte Namen von Variablen, die alle denselben Typ haben, hinschreiben und/oder jede dieser Variablen initialisieren. Eine Variablendeklaration sieht beispielsweise so aus:

```
int x = 2, y = 1, z;
```

Diese Zeile deklariert drei Instanzvariablen und initialisiert `x` mit 2 und `y` mit 1. Wenn keine Initialisierung angegeben ist, wird eine Defaultinitialisierung vorgenommen. Für Variablen, die Zahlen enthalten, erfolgt die Defaultinitialisierung mit 0, für Variablen, die Objekte enthalten können, mit `null`. Jede Instanz der Klasse enthält eigene Kopien dieser Variablen.

Eine spezielle Syntax gibt es in Java für Variablen, die Arrays enthalten. Beispielsweise sind die beiden folgenden Zeilen äquivalent:

```
int x[] = new int[32], y[], z;
int[] x = new int[32], y = null; int z = 0;
```

Arrays werden durch eckige Klammern gekennzeichnet. Da Arrays, abgesehen von der speziellen Syntax, gewöhnliche Objekte sind, werden Variablen, die Arrays enthalten, per Default mit `null` initialisiert.

Manchmal benötigt man Variablen, die nicht zu einer bestimmten Instanz einer Klasse gehören, sondern zur Klasse selbst. Solche *Klassenvariablen* kann man in Java einfach durch Voranstellen des Schlüsselwortes `static` deklarieren. Hier ist ein Beispiel für eine Klassenvariable:

```
static int maxRadius = 1023;
```

Solche Variablen stehen nicht in den Instanzen der Klasse, sondern in der Klasse selbst. Falls diese Deklaration in `Circle` steht, kann man über den Namen der Klasse darauf zugreifen – z. B. `Circle.maxRadius`. Auf Instanzvariablen kann man hingegen nur über eine Instanz zugreifen, wie

z.B. in `c.r`, wobei `c` eine Variable vom Typ `Circle` ist. Ein Zugriff auf `Circle.r` ist nicht erlaubt.

Statische *Konstanten* stellen einen häufig verwendeten Spezialfall von Klassenvariablen dar. Sie werden durch `static final` gekennzeichnet:

```
static final int MAX_SIZE = 1024;
```

Auch Instanzvariablen und Parameter können `final` sein. Werte solcher Variablen können nach der Initialisierung nicht mehr geändert werden.

Eine Methode, die durch `static` gekennzeichnet wird, gehört ebenfalls zur Klasse und nicht zu einer Instanz der Klasse. Ein Beispiel dafür ist die Methode `main`:

```
static void main (String[] args) { ... }
```

Solche *statischen Methoden* werden über den Namen einer Klasse – z.B. `Circle.main(args)` – aufgerufen, nicht über den Namen der Instanz einer Klasse. Daher ist während der Ausführung der Methode keine aktuelle Instanz der Klasse bekannt und man darf nicht auf Instanzvariablen zugreifen. Auch `this` ist in statischen Methoden nicht verwendbar.

Konstruktoren machen es den ProgrammiererInnen leicht, komplexere Initialisierungen von Instanzvariablen vorzunehmen. *Static initializers* bieten eine derartige Möglichkeit auch für Klassenvariablen:

```
static { ... }
```

Ein *static initializer* besteht also nur aus dem Schlüsselwort `static` und einer beliebigen Sequenz von Anweisungen in geschwungenen Klammern. Diese Codesequenz wird vor der ersten Verwendung der Klasse ausgeführt.

Das Gegenteil von Konstruktoren sind *Destruktoren*, die festlegen, was unmittelbar vor der endgültigen Zerstörung eines Objekts gemacht werden soll. In Java sind Destruktoren Methoden mit Namen `finalize`, die keine formalen Parameter haben und kein Ergebnis zurückgeben. Wir werden nicht näher auf Destruktoren eingehen, da sie auf Grund einiger Eigenschaften von Java kaum sinnvoll einsetzbar sind: Java verwendet garbage collection; Objekte werden automatisch finalisiert und entfernt (recycle) sobald sie nicht mehr zugreifbar sind. Leider ist kaum abschätzbar, wann die Finalisierungen erfolgen. Unter Umständen bleiben nicht mehr zugreifbare Objekte bestehen, solange das Programm läuft.

Wie wir in Abschnitt 2.2 gesehen haben, können Klassen und Methoden in Java abstrakt sein. Eine Klasse ist abstrakt, wenn sie zumindest

eine abstrakte Methode enthält. Solche Klassen, wie auch abstrakte Methoden, für die keine Implementierungen angegeben sind, müssen mit dem Schlüsselwort **abstract** gekennzeichnet sein.

In aktuellen Java-Versionen gibt es *geschachtelte Klassen* (nested classes), die innerhalb anderer Klassen definiert sind. Geschachtelte Klassen können überall definiert sein, wo Variablen deklariert werden dürfen. Innerhalb geschachtelter Klassen kann man auch private Variablen und Methoden aus der Umgebung verwenden. Genau dann, wenn diese Eigenschaft gebraucht wird, sollen geschachtelte oder lokale Klassen zum Einsatz kommen: Es gibt zwei Arten geschachtelter Klassen:

Statische geschachtelte Klassen: Diese werden mit dem Schlüsselwort **static** versehen. Hier ist ein Beispiel:

```
class EnclosingClass {
    ...
    static class StaticNestedClass { ... }
    ...
}
```

Wie statische Methoden dürfen statische geschachtelte Klassen nur auf Klassenvariablen der umschließenden Klasse zugreifen und statische Methoden der umschließenden Klasse aufrufen. Instanzvariablen und Instanzmethoden der umschließenden Klasse sind nicht zugreifbar, da wir keine Instanz der umschließenden Klasse kennen. In Instanzen statisch geschachtelter Klassen sind Instanzvariablen und Instanzmethoden genauso zugreifbar wie in Instanzen anderer Klassen. Instanzen der Klasse `EnclosingClass.StaticNestedClass` im Beispiel können durch `new EnclosingClass.StaticNestedClass()` erzeugt werden.

Innere Klassen („inner classes“): Jede innere Klasse gehört zu einer Instanz der umschließenden Klasse. Das ist ein Beispiel dafür:

```
class EnclosingClass {
    ...
    class InnerClass { ... }
    ...
}
```

Instanzvariablen und Instanzmethoden aus `EnclosingClass` können in `InnerClass` uneingeschränkt verwendet werden. Innere Klassen dürfen jedoch keine statischen Methoden und keine statischen geschachtelten Klassen enthalten, da diese von einer Instanz der äußeren Klasse abhängen würden und dadurch nicht mehr statisch wären. Eine Instanz der inneren Klasse wird z.B. durch `a.new InnerClass()` erzeugt, wobei `a` eine Variable vom Typ `EnclosingClass` ist.

Abgesehen davon entsprechen geschachtelte Klassen den nicht geschachtelten Klassen. Sie können abstrakt sein und von anderen Klassen erben. Beim Einsatz ist jedoch zu bedenken, dass immer eine sehr starke Kopplung zwischen geschachtelten und umgebenden Klassen (bzw. ihren Instanzen) besteht. Geschachtelte Klassen sollen nur verwendet werden, wenn auch alternative Implementierungsmöglichkeiten ähnlich starke Objektkopplungen ergeben würden.

In Java sind auch Klassen Objekte, nämlich als Instanzen der vordefinierten Klasse `Class`. Klassenvariablen, statische Methoden und statisch geschachtelte Klassen verwendet man am besten nur dann, wenn man sie als Variablen, Methoden bzw. Klassen einer Instanz von `Class` betrachtet. In allen anderen Fällen sollte man Instanzvariablen, nicht-statische Methoden und innere Klassen bevorzugen.

Auch wenn es verlockend ist, sollte man vermeiden, Klassenvariablen als Variablen zu sehen, die allen Instanzen einer Klasse gemeinsam gehören, da diese Sichtweise längerfristig zu unklaren Verantwortlichkeiten und damit zu Konflikten führt. Von einer nicht-statischen Methode aus sollte man auf eine Klassenvariable nur mit derselben Vorsicht zugreifen, mit der man auf Variablen eines anderen Objekts zugreift – am besten nicht direkt, sondern nur über statische Zugriffsmethoden.

2.4.2 Vererbung in Java

Java unterstützt Einfachvererbung. Jede Klasse, außer der vordefinierten Klasse `Object`, hat genau einen direkten Vorgänger in der Vererbungshierarchie. Ist kein direkter Vorgänger explizit angegeben, wird dafür `Object` verwendet. Den direkten Vorgänger kann man nach `extends` angeben:

```
class Unterklasse extends Oberklasse { ... }
```

In den geschwungenen Klammern stehen die Unterschiede zwischen Unterklasse und Oberklasse. Die Unterklasse kann die Oberklasse um neue Methoden und Variablen erweitern und Methoden aus der Oberklasse durch

neue Methoden überschreiben, wie wir in Abschnitt 2.1 erfahren haben. Nicht überschriebene Methoden werden geerbt.

Beim Erzeugen einer neuen Instanz einer Unterklasse wird nicht nur ein Konstruktor der Unterklasse aufgerufen, sondern auch mindestens ein Konstruktor der Oberklasse. Wenn die erste Anweisung in einem Konstruktor „`super(a,b,c);`“ lautet, wird in der Oberklasse, von der direkt geerbt wird, ein entsprechender Konstruktor mit den Argumenten `a`, `b` und `c` aufgerufen. Sonst wird automatisch ein Konstruktor der Oberklasse ohne Argumente aufgerufen. Eine Ausnahme stellen Konstruktoren dar, deren erste Zeile beispielsweise „`this(a,b,c);`“ lautet. Solche Konstruktoren rufen einen Konstruktor der eigenen Klasse mit den angegebenen Argumenten auf. Im Endeffekt werden auch in diesem Fall Konstruktoren aller Oberklassen aufgerufen, da irgendein Konstruktor nicht mehr mit `this` beginnt. Sonst hätten wir eine Endlosschleife.

Es kann vorkommen, dass eine Variable in der Unterklasse denselben Namen wie eine Variable der Oberklasse hat. Die Variable der Unterklasse *verdeckt* in diesem Fall die Variable der Oberklasse, aber anders als bei überschriebenen Methoden existieren beide Variablen gleichzeitig. Die in der Unterklasse deklarierte Variable kann man in der Unterklasse direkt durch ihren Namen ansprechen. Die Variable in der Oberklasse, von der die Unterklasse direkt abgeleitet ist, kann man über `super` ansprechen. Lautet der Name der Variablen `v`, dann bezeichnet `super.v` die in der Oberklasse deklarierte Variable. Namen, die bereits weiter oben in der Klassenhierarchie verdeckt wurden, kann man aber nur durch eine explizite Typumwandlung ansprechen. Zum Beispiel ist `((Oberklasse)this).v` die Instanzvariable, die in `Oberklasse` mit dem Namen `v` angesprochen wird. Eine verdeckte Klassenvariable kann man leicht über den Klassennamen ansprechen, beispielsweise durch `Oberklasse.v`.

Überschriebene Instanzmethoden aus der Oberklasse, von der direkt abgeleitet wird, kann man ebenfalls über `super` ansprechen, wie wir in Abschnitt 2.3 gesehen haben. Mittels Typumwandlung kann man überschriebene Instanzmethoden aus Oberklassen aber niemals ansprechen: Eine Typumwandlung ändert nur den deklarierten Typ. Auf Grund von dynamischem Binden hat der deklarierte Typ (abgesehen von der Auswahl überladener Methoden, siehe Kapitel 3) keinen Einfluss auf die Methode, die ausgeführt wird. Dynamisches Binden macht den Effekt einer Typumwandlung in der Regel wieder rückgängig. Statische Methoden aus Oberklassen kann man wie Klassenvariablen einfach durch Voranstellen des Klassennamens ansprechen.

Es soll noch einmal betont werden, dass eine Methode der Unterklasse eine der Oberklasse nur überschreibt, wenn Name, Parameteranzahl und Parametertypen gleich sind. Sonst sind die Methoden überladen, das heißt, in der Unterklasse existieren beide gleichzeitig. Die deklarierten Typen der Argumente entscheiden, welche überladene Methode aufgerufen wird.

In Java gibt es eine Möglichkeit zu verhindern, dass eine Methode in einer Unterklasse überschrieben wird. Das Überschreiben ist unmöglich, wenn die Methode mit dem Schlüsselwort `final` definiert wurde. Da ein Überschreiben nicht möglich ist, werden solche Methoden durch statisches Binden aufgerufen. Dadurch erfolgt der Aufruf (meist unmerklich) schneller als durch dynamisches Binden. Trotzdem soll man `final` im Normalfall eher nicht verwenden, da das Verbot des Überschreibens die Wartbarkeit vermindern kann. Nicht überschreibbare Methoden sind für spezielle Fälle vorgesehen, in denen man das Überschreiben aus Sicherheitsgründen, z. B. zur Vermeidung der Umgehung einer Passwortabfrage, verbieten will.

Faustregel: Methoden sollen nur in Spezialfällen als `final` deklariert sein.

Man kann auch ganze Klassen mit dem Schlüsselwort `final` versehen. Solche Klassen haben keine Unterklassen. Dadurch ist es auch nicht möglich, die Methoden der Klassen zu überschreiben. In manchen objektorientierten Programmierstilen verwendet man solche Klassen um klarzustellen, dass das Verhalten der Instanzen durch die Implementierung festgelegt ist. Clients können sich auf alle Implementierungsdetails verlassen, ohne auf mögliche Ersetzungen Rücksicht nehmen zu müssen. Änderungen der Klassen können aber aufwändig sein, da alle Clients zu überprüfen und gegebenenfalls ebenfalls zu ändern sind. Abstrakte Klassen dürfen natürlich nicht `final` sein. Die Nachteile der Verwendung von `final` Klassen sind durch den konsequenten Einsatz von abstrakten Klassen und Interfaces als Typen von formalen Parametern und Variablen vermeidbar. In diesem Fall kann die konsequente Verwendung von `final` Klassen für alle nicht abstrakten Klassen vorteilhaft sein. Damit erhält man einen Programmierstil ähnlich dem von Sather (siehe Abschnitt 2.3.2).

2.4.3 Zugriffskontrolle in Java

In Java kann man die Sichtbarkeit und Zugreifbarkeit einzelner Methoden, Variablen, Klassen, etc. über einige vorgegebene Sichtbarkeitsstufen

regeln. Dazu dienen die Schlüsselwörter `public`, `protected` und `private`. Um deren Bedeutung beschreiben zu können, müssen wir zuerst das Konzept der Pakete (oder Module) in Java betrachten, die in engem Zusammenhang mit Dateien und Verzeichnissen stehen.

Jede compilierte Java-Klasse wird in einer eigenen Datei gespeichert. Der Name der Datei entspricht dem Namen der Klasse mit der Endung `.class`. Das Verzeichnis, das diese Datei enthält, entspricht dem Paket, zu dem die Klasse gehört. Der Name des Verzeichnisses ist der Paketname. Während der Softwareentwicklung steht der Quellcode einer Klasse meist im selben Verzeichnis wie die compilierte Klasse. Auch die Datei, die den Quellcode enthält, hat denselben Namen wie die Klasse, aber mit der Endung `.java`. Es ist auch möglich, dass eine Quellcodedatei mehrere Klassen enthält. Von diesen Klassen darf nur eine, nämlich die, deren Name gleich dem Dateinamen ist, als `public` definiert sein. Bei der Übersetzung wird in jedem Fall eine eigene Datei für jede Klasse erzeugt.

Namen im Quellcode müssen den Namen des Paketes enthalten, in dem der Name definiert ist, außer wenn der Name im selben Paket definiert ist. Nehmen wir an, wir wollen die statische Methode `foo` in einer Klasse `Aclass` aufrufen, deren Quellcode in der Datei

```
myclasses/examples/test/Aclass.java
```

steht. Dann lautet der Aufruf folgendermaßen:

```
myclasses.examples.test.Aclass.foo();
```

Solche langen Namen bedeuten einen hohen Schreibaufwand und sind auch nur schwer lesbar. Daher bietet Java eine Möglichkeit, Klassen oder ganze Dateien zu importieren. Enthält der Quellcode zum Beispiel die Zeile

```
import myclasses.examples.test;
```

dann kann man `foo` durch „`test.Aclass.foo()`“ aufrufen, da der Paketname `test` lokal bekannt ist. Enthält der Quellcode sogar die Zeile

```
import myclasses.examples.test.Aclass;
```

kann man `foo` noch einfacher durch „`Aclass.foo()`“ aufrufen. Häufig möchte man alle Klassen in einem Paket auf einmal importieren. Das geht beispielsweise dadurch:

```
import myclasses.examples.test.*;
```

Auch nach dieser Zeile ist „`AClass.foo()`“ direkt aufrufbar.

Beliebig viele solche Zeilen mit dem Schlüsselwort `import` dürfen am Anfang einer Datei mit Quellcode stehen, sonst aber nirgends. Vor diesen Zeilen darf höchstens eine einzelne Zeile

```
package paketName;
```

stehen, wobei `paketName` den Namen und Pfad des Paketes bezeichnet, zu dem die Klasse in der Quelldatei gehört. Ist eine solche Zeile in der Quelldatei vorhanden, muss der Aufruf von `javac` zur Kompilation der Datei oder `java` zur Ausführung der übersetzten Datei im Dateinamen den Pfad enthalten, der in `paketName` vorgegeben ist (wobei Punkte in `paketName` je nach Betriebssystem durch `/` oder `\` ersetzt sind). Wenn die Quelldatei oder compilierte Datei in einem anderen Verzeichnis steht, lässt sie sich nicht compilieren beziehungsweise verwenden. Die Zeile mit dem Schlüsselwort `package` stellt also – zumindest zu einem gewissen Grad – sicher, dass die Datei nicht einfach aus dem Kontext gerissen und in einem anderen Paket verwendet wird.

Nun kommen wir zur Sichtbarkeit von Namen. Generell sind alle Einheiten wie Klassen, Variablen, Methoden, etc. in dem Bereich (scope), in dem sie definiert wurden, sichtbar und verwendbar, zumindest, wenn sie nicht durch eine andere Einheit mit demselben Namen verdeckt sind. Einheiten, die mit dem Schlüsselwort `private` definiert wurden, sind sonst nirgends sichtbar. Sie werden auch nicht vererbt.

(für Interessierte)

Genau genommen stimmt es nicht, dass Einheiten, die mit dem Schlüsselwort `private` definiert sind, nicht vererbt werden. Im vom Compiler erzeugten Code müssen sie vorhanden sein, da aus einer Oberklasse ererbte Methoden darauf möglicherweise zugreifen. Aber `private` Einheiten sind (außer durch ererbte Methoden) in der erben- den Klasse nicht zugreifbar. Deren Namen sind in der erben- den Klasse nicht definiert oder beziehen sich auf ganz andere Einheiten. Der Einfachheit halber sagen wir, dass `private` Einheiten nicht vererbt werden, da es für ProgrammiererInnen diesen An- schein hat, auch wenn es aus der Sicht des Compilers nicht stimmt.

Einheiten, die mit dem Schlüsselwort `public` definiert wurden, sind dagegen überall sichtbar und werden vererbt. Man kann

```
myclasses.examples.test.AClass.foo();
```

aufrufen, wenn sowohl die Klasse `AClass` als auch die statische Methode `foo` mit dem vorangestellten Schlüsselwort `public` definiert wurden. In allen anderen Fällen darf man `foo` nicht aufrufen.

Neben diesen beiden Extremfällen gibt es noch zwei weitere Möglichkeiten zur Regelung der Sichtbarkeit. Bei diesen Möglichkeiten sind Einheiten zwar im selben Paket sichtbar, aber nicht in anderen Paketen. Einheiten, deren Definitionen mit `protected` beginnen, sind innerhalb des Paketes sichtbar und werden an alle Unterklassen vererbt, auch wenn diese in einem anderen Paket stehen. Einheiten, die weder `public` noch `protected` oder `private` sind, haben Default-Sichtbarkeit. Sie sind überall im selben Paket sichtbar, sonst aber nirgends. Einheiten mit Default-Sichtbarkeit werden in Unterklassen nur geerbt, wenn die Unterklassen im selben Paket stehen.

Wir fassen diese Sichtbarkeitsregeln in einer Tabelle zusammen:

	<code>public</code>	<code>protected</code>	Default	<code>private</code>
sichtbar im selben Paket	ja	ja	ja	nein
sichtbar in anderem Paket	ja	nein	nein	nein
ererbbar im selben Paket	ja	ja	ja	nein
ererbbar in anderem Paket	ja	ja	nein	nein

Andere Sichtbarkeitseigenschaften als die in der Tabelle angeführten werden von Java derzeit nicht unterstützt.

Für weniger geübte Java-ProgrammiererInnen ist es gar nicht leicht, stets die richtigen Sichtbarkeitseigenschaften zu wählen. Hier sind einige Ratschläge, die diese Wahl erleichtern sollen:

- Alle Methoden, Konstanten und in ganz seltenen Fällen auch Variablen, die man bei der Verwendung der Klasse oder von Instanzen der Klasse benötigt, sollen `public` sein.
- Man verwendet `private` am besten für alle Methoden und Variablen in einer Klasse, die nur innerhalb der Klasse verwendet werden sollen. Das betrifft meist Methoden, deren Funktionalität außerhalb der Klasse nicht verständlich ist, sowie Variablen, die diese Methoden benötigen.
- Wenn Variablen und Methoden für die Verwendung einer Klasse und ihrer Instanzen nicht nötig sind, diese Methoden und Variablen aber bei späteren Erweiterungen der Klasse voraussichtlich hilfreich sind, verwendet man am besten `protected`.
- In einem Paket sollen alle Klassen stehen, die eng zusammenarbeiten. In der Regel sind das nur wenige Klassen. Methoden und Variablen,

die nur innerhalb eines Paketes gebraucht werden, sollen außerhalb des Paketes auch nicht sichtbar sein. Man verwendet dafür am besten Default-Sichtbarkeit. Wenn aber außerhalb des Pakets Unterklassen von Klassen im Paket sinnvoll sind, sollen Methoden und Variablen, die in einer Unterklasse hilfreich sein könnten, mit `protected` definiert werden.

Faustregel: Variablen sollen nicht `public` sein.

Es ist oft schwierig, geeignete Zusicherungen für Zugriffe auf Variablen anzugeben. Das ist ein wichtiger Grund für die Empfehlung, Variablen generell nicht `public` zu machen. Statt einer solchen Variablen kann man in der nach außen sichtbaren Schnittstelle eines Objekts immer auch eine Methode zum Abfragen des aktuellen Wertes („getter“) und eine zum Setzen des Wertes („setter“) schreiben. Obwohl solche Methoden oft weniger problematisch sind als Variablen, ist es noch besser, wenn sie gar nicht benötigt werden. Solche Methoden deuten, wie nach außen sichtbare Variablen, auf starke Objekt-Kopplung und niedrigen Klassen-Zusammenhalt und damit auf eine schlechte Faktorisierung des Programms hin. Refaktorisierung ist angesagt.

Faustregel: Methoden zum direkten Setzen bzw. Abfragen von Variablenwerten sind eher zu vermeiden.

Wenn unklar ist, wo Elemente sichtbar sein sollen, verwendet man zu Beginn der Entwicklung die am stärksten eingeschränkte Variante. Erst wenn sich herausstellt, dass eine weniger restriktive Variante nötig ist, erlaubt man weitere Zugriffe. Diese Vorgehensweise ist empfehlenswert, da es um einiges einfacher ist, Restriktionen der Sichtbarkeit aufzuheben, als neue Einschränkungen einzuführen.

(für Interessierte)

Java bietet eine weitere Möglichkeit, die Sichtbarkeit von Klassen gezielt einzuschränken: Da jede übersetzte Java-Klasse in einer eigenen Datei steht, kann über die Zugriffsrechte des Dateisystems geregelt werden, wer darauf zugreifen darf. Leider sind diese Kontrollmöglichkeiten durch ganz unterschiedliche Dateisysteme nicht portabel und werden, auch wegen der umständlichen Realisierung, kaum verwendet.

In Java kann die Sichtbarkeit nur auf Klassen und Pakete eingeschränkt werden. Es gibt keine Möglichkeit der Einschränkung auf einzelne Objekte.

Daher sind alle Variablen eines Objekts stets auch außerhalb des Objekts zugreifbar, zumindest von einem anderen Objekt derselben Klasse aus. Das bedeutet jedoch nicht, dass solche Zugriffe wünschenswert sind. Im Gegenteil: Direkte Zugriffe (vor allem Schreibzugriffe) auf Variablen eines anderen Objekts führen leicht zu inkonsistenten Zuständen und Verletzungen von Invarianten. Dieses Problem kann nur durch vorsichtige, disziplinierte Programmierung gelöst werden. Einschränkungen der Sichtbarkeit können aber helfen, den Bereich, in dem es zu direkten Variablenzugriffen von außen kommen kann, klein zu halten. Softwareentwickler sind ja stets für ganze Klassen bzw. Pakete, aber nicht für einzelne Objekte verantwortlich. Insofern sind Klassen und Pakete als Grundeinheiten für die Steuerung der Sichtbarkeit gut gewählt.

2.4.4 Interfaces in Java

Java unterstützt nur Einfachvererbung auf Klassen. Das ist eine grobe Einschränkung, die sich in einigen Fällen sehr hinderlich auf die Festlegung von Untertypbeziehungen auswirken kann. Um diese Einschränkungen größtenteils zu beseitigen, gibt es in Java sogenannte Interfaces. Das sind im Wesentlichen eingeschränkte abstrakte Klassen, in denen alle Methoden abstrakt sind. Auf Interfaces wird Mehrfachvererbung unterstützt.

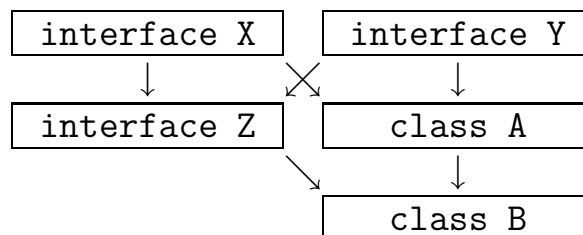
Interfaces unterscheiden sich von abstrakten Klassen wie folgt:

- Interfaces beginnen mit dem Schlüsselwort `interface` an Stelle von `abstract class`.
- Alle Methoden sind abstrakt. Da ohnehin klar ist, dass Methoden abstrakt sind, kann man das Schlüsselwort `abstract` weglassen.
- Normale Variablen dürfen nicht deklariert werden, wohl aber als `static final` deklarierte und direkt initialisierte Konstanten.
- Alle Methoden sind `public` Instanzmethoden. Die Schlüsselwörter `static`, `final`, `protected` und `private` dürfen in Methodendeklarationen nicht vorkommen.
- Da alle Einheiten immer `public` sind, kann man das Schlüsselwort `public` im Interface weglassen. Es bleibt trotzdem alles `public`.
- Nach dem Schlüsselwort `extends` können mehrere, durch Komma getrennte Namen von Interfaces (aber nicht von Klassen) stehen. Dadurch ergibt sich Mehrfachvererbung auf Interfaces.

Auch Klassen können von mehreren Interfaces erben:

```
interface X {
    static final double PI = 3.14159;
    double fooX();
}
interface Y {
    double fooY();
}
interface Z extends X, Y {
    double fooZ();
}
class A implements X, Y {
    protected double factor = 2.0;
    public double foo() { return PI; }
    public double fooX() { return factor * PI; }
    public double fooY() { return factor * fooX(); }
}
class B extends A implements Z {
    public double fooY() { return 3.3 * foo(); }
    public double fooZ() { return factor / fooX(); }
}
```

Interface Z erbt von X und Y. Somit enthält Z die Konstante PI sowie die Methoden `fooX`, `fooY` und `fooZ`. Die Klasse A erbt ebenfalls von X und Y. Interfaces, von denen eine Klasse erbt, stehen nach dem Schlüsselwort `implements` um anzudeuten, dass die in den Interfaces deklarierten Methoden in der Klasse zu implementieren sind, beziehungsweise die Klasse die durch die Interfaces spezifizierten Schnittstellen implementiert. In einer Klassendefinition kann nach `extends` nur eine Klasse stehen. Dies kann man an der Klasse B sehen, die von A und Z erbt. Folgende Abbildung zeigt die Vererbungsbeziehungen zwischen diesen Klassen und Interfaces:



Interfaces sind, wie konkrete und abstrakte Klassen, als Typen verwendbar. In dieser Hinsicht unterscheiden sie sich nicht von Klassen. Wie

für abstrakte Klassen ohne Implementierungen gilt die Faustregel, dass Interfaces stabiler sind als Klassen mit Implementierungen. Durch Mehrfachvererbung sind sie oft flexibler einsetzbar als abstrakte Klassen. Daher sollten Interfaces immer verwendet werden, wo dies möglich ist, das heißt, wo die oben genannten Einschränkungen zu keinen Nachteilen führen.

Faustregel: Interfaces sind abstrakten Klassen vorzuziehen.

Interfaces dienen fast ausschließlich der Festlegung von Untertypbeziehungen, die das Ersetzbarkeitsprinzip erfüllen. Reine Vererbung ist mit Interfaces nicht sinnvoll realisierbar. Das ist ein weiterer Grund, warum Interfaces abstrakten Klassen vorzuziehen sind: Man kommt nicht so leicht in Versuchung, sich auf Vererbung anstatt auf Untertypbeziehungen zu konzentrieren. Wie bei Klassen gilt auch bei Interfaces, dass die entsprechenden Typen gemachte Zusicherungen einschließen. Man sollte also stets Zusicherungen hinschreiben und die Kompatibilität der Zusicherungen händisch überprüfen. In Interfaces sind Zusicherungen sogar noch wichtiger als in Klassen, da das Verhalten von Methoden höchstens aus gut gewählten Methodennamen, aber nicht aus einer Implementierung abgeleitet werden kann. Außerdem suchen erfahrene Programmierer zuerst in Interfaces nach Zusicherungen und greifen nur dann auf weitere Zusicherungen in Klassen oder sogar Implementierungen zurück, wenn das notwendig ist. Obiges Beispiel ist eigentlich unvollständig, da Zusicherungen fehlen.

2.5 Wiederholungsfragen

1. In welchen Formen (mindestens zwei) kann man durch das Ersetzbarkeitsprinzip Wiederverwendung erzielen?
2. Unter welchen Bedingungen, die von einem Compiler überprüfbar sind, ist ein Typ im Allgemeinen Untertyp eines anderen Typs? Welche zusätzliche Bedingungen müssen in Java gelten? (Hinweis: Sehr häufige Prüfungsfrage!)
3. Sind die in Punkt 2 angeschnittenen Bedingungen hinreichend, damit das Ersetzbarkeitsprinzip erfüllt ist? Wenn nicht, was muss noch beachtet werden?
4. Welche Rolle spielt dynamisches Binden für die Ersetzbarkeit und Wartbarkeit?

5. Welche Arten von Zusicherungen werden unterschieden, und wer ist für deren Einhaltung verantwortlich?
6. Wie müssen sich Zusicherungen in Unter- und Obertypen zueinander verhalten, damit das Ersetzbarkeitsprinzip erfüllt ist? Warum? (Hinweis: Häufige Prüfungsfrage!)
7. Warum sollen Schnittstellen und Typen stabil bleiben? Wo ist Stabilität besonders wichtig?
8. Was ist im Zusammenhang mit allgemein zugänglichen (= möglicherweise nicht nur innerhalb des Objekts geschriebenen) Variablen und Invarianten zu beachten?
9. Wie genau sollen Zusicherungen spezifiziert sein?
10. Wozu dienen abstrakte Klassen und abstrakte Methoden? Wo und wie soll man abstrakte Klassen einsetzen?
11. Ist Vererbung dasselbe wie das Ersetzbarkeitsprinzip? Wenn Nein, wo liegen die Unterschiede?
12. Worauf kommt es zur Erzielung von Codewiederverwendung eher an – auf Vererbung oder Ersetzbarkeit? Warum?
13. Was bedeuten folgende Begriffe in Java?
 - Instanzvariable, Klassenvariable, statische Methode
 - static initializer
 - geschachtelte und innere Klasse
 - final Klasse und final Methode
 - Paket
14. Wo gibt es in Java Mehrfachvererbung, wo Einfachvererbung?
15. Welche Arten von `import`-Deklarationen kann man in Java unterscheiden?
16. Welche Möglichkeiten zur Spezifikation der Sichtbarkeit gibt es in Java, und wann soll man welche Möglichkeit wählen?
17. Was sind Interfaces in Java, und wodurch unterscheiden sie sich von abstrakten Klassen? Wann soll man Interfaces verwenden? Wann sind abstrakte Klassen besser geeignet?

Kapitel 3

Generizität und Ad-hoc-Polymorphismus

In Kapitel 2 haben wir uns mit enthaltendem Polymorphismus beschäftigt. Nun werden wir alle weiteren Arten von Polymorphismus in objektorientierten Sprachen betrachten. Die Abschnitte 3.1 und 3.2 sind der Generizität und ihrer Verwendung gewidmet. Zum besseren Verständnis behandeln wir in Abschnitt 3.3 eine Alternative zur Generizität, die auf dynamischen Typvergleichen und Typumwandlungen beruht. In Abschnitt 3.4 werden wir uns Unterschiede zwischen Überladen und mehrfachem dynamischem Binden durch Multimethoden vor Augen führen. Dabei werden wir Möglichkeiten aufzeigen, mehrfaches dynamisches Binden in Sprachen zu verwenden, die nur einfaches dynamisches Binden bereitstellen. Wir werden uns in Abschnitt 3.5 mit Ausnahmebehandlungen und in Abschnitt 3.6 mit nebenläufiger Programmierung beschäftigen, obwohl entsprechende Konzepte keine Ausformungen des Polymorphismus sind.

3.1 Generizität

Generische Klassen, Typen und Routinen enthalten Typparameter, für die Typen eingesetzt werden. Damit ist Generizität eine weitere Form des universellen Polymorphismus, die Wiederverwendung unterstützen kann. Generizität ist im Wesentlichen ein statischer Mechanismus. Dynamisches Binden wie beim enthaltenden Polymorphismus ist nicht nötig. Das ist ein wichtiges Unterscheidungsmerkmal zwischen den Unterarten des universellen Polymorphismus. Java unterstützt Generizität erst ab Version 1.5.

3.1.1 Wozu Generizität?

Bei der Programmierung mit Generizität werden an Stelle expliziter Typen im Programm Typparameter verwendet. Typparameter sind Namen, die später durch Typen ersetzt werden. Anhand eines Beispiels wollen wir zeigen, dass eine Verwendung von Typparametern anstelle von Typen und die spätere Ersetzung der Typparameter durch Typen sinnvoll sein kann:

Beispiel. Programmcode für Listen soll entwickelt werden. Alle Elemente in einer Liste sollen vom selben Typ, sagen wir `String` sein. Es ist einfach, entsprechenden Programmcode zu schreiben. Bald stellt sich jedoch heraus, dass wir auch eine Liste mit Elementen vom Typ `Integer` sowie eine mit Instanzen von `Student` brauchen. Da der existierende Programmcode nur mit Zeichenketten umgehen kann, müssen wir zwei neue Varianten schreiben. Untertypen und Vererbung sind dabei wegen der Unterschiedlichkeit der Typen nicht hilfreich. Aber Typparameter können helfen: Statt für `String` schreiben wir den Code für `Element`. Der Name `Element` ist dabei kein tatsächlich existierender Typ, sondern einfach nur ein Typparameter. Den Code für Listen mit Instanzen von `String`, `Integer` und `Student` kann man daraus erzeugen, indem man alle Vorkommen von `Element` im Programmcode durch diese Typnamen ersetzt.

Warum soll man den Code für Listen mit einem Typparameter `Element` schreiben? Diesen Effekt kann man anscheinend auch erzielen, wenn man alle Vorkommen von `String` im Code der Listen von Zeichenketten durch `Integer` beziehungsweise `Student` ersetzt. Leider gibt es dabei aber ein Problem: Der Name `String` kann auch für ganz andere Zwecke als für Elementtypen eingesetzt sein, beispielsweise als Ergebnistyp der Methode `toString()`. Eine Ersetzung würde alle Vorkommen von `String` ersetzen, auch solche, die gar nichts mit Elementtypen zu tun haben. Aus diesem Grund wählt man einen neutralen Namen wie `Element`, der in keiner anderen Bedeutung vorkommt.

(Anmerkungen zu Java)

Die Klasse `Object` in Java enthält die Methode `public String toString()`, die eine Zeichenkette zur Beschreibung der Instanz von `Object` zurück gibt. Jede Klasse erweitert `Object` und erbt oder überschreibt diese Methode.

Natürlich kann man sich Schreibaufwand ersparen, wenn man eine Kopie eines Programmstücks anfertigt und darin alle Vorkommen eines Typ-

parameters mit Hilfe eines Texteditors durch einen Typ ersetzt. Aber dieser einfache Ansatz bereitet Probleme bei der Wartung: Nötige Änderungen des kopierten Programmstücks müssen in allen Kopien gemacht werden, was einen erheblichen Aufwand verursachen kann. Leichter geht es, wenn das Programmstück nur einmal existiert. Das ist einer der Gründe, warum viele moderne (nicht nur objektorientierte) Programmiersprachen Generizität unterstützen: ProgrammiererInnen schreiben ein Programmstück nur einmal und kennzeichnen Typparameter als solche. Statt einer Kopie verwendet man nur den Namen des Programmstücks zusammen mit den Typen, die an Stelle der Typparameter zu verwenden sind. Erst der Compiler erzeugt nötige Kopien (oder verwendet eine andere Technik mit ähnlichem Effekt). Änderungen sind nach dem nächsten Übersetzungsvorgang überall sichtbar, wo das Programmstück verwendet wird.

In vielen Fällen braucht der Compiler gar keine Kopien der Programmstücke zu erzeugen, sondern kann ein und denselben übersetzten Code für unterschiedliche Zwecke – beispielsweise Listen von Instanzen unterschiedlicher Typen – verwenden. Generizität erspart damit nicht nur Schreibarbeit, sondern kann das übersetzte Programm auch kürzer und effizienter machen. Generizität bedeutet nur einen kleinen zusätzlichen Aufwand für den Compiler, aber in der Regel keinen nennenswerten Zusatzaufwand zur Laufzeit. Generizität ist damit ein rein statischer Mechanismus.

3.1.2 Einfache Generizität in Java

Generische Klassen und Interfaces haben ein oder mehrere Typparameter, die in spitze Klammern geschrieben und durch Beistriche voneinander getrennt sind. Innerhalb der Klassen und Interfaces sind diese Typparameter beinahe wie Klassennamen verwendbar. Das erste Beispiel in generischem Java verwendet zwei generische Interfaces mit je einem Typparameter A:

```
interface Collection<A> {
    void add (A elem);        // add elem to collection
    Iterator<A> iterator(); // return a new iterator
                             // over collection elements
}
interface Iterator<A> {
    A next();                // get the next element
    boolean hasNext();      // are there further elements?
}
```

Mit diesen Definitionen bezeichnet beispielsweise `Collection<String>` ein Interface, das durch Ersetzung aller Vorkommen des Typparameters `A` im Rumpf von `Collection<A>` generiert wird. Daher enthält das Interface `Collection<String>` die Methoden `void add (String elem)` und `Iterator<String> iterator()`, wobei `Iterator<String>` die Methoden `String next()` und `boolean hasNext()` enthält. Der Typparameter kann durch den Namen jeder beliebigen Klasse und jedes Interfaces ersetzt werden, aber nicht durch Typen wie `int`, `char` oder `boolean`, deren Instanzen keine Referenzobjekte sind.

Die generische Klasse `List<A>` implementiert `Collection<A>`:

```
class List<A> implements Collection<A> {
    protected class Node {    // list nodes
        A elem;                // element in this node
        Node next = null;      // next node in the list
        Node (A elem) { this.elem = elem; }
    }
    protected Node head = null; // first node of list
    protected Node tail = null; // last list node
    protected class ListIter implements Iterator<A> {
        protected Node p = head; // iterator position
        public A next() {        // get next list element
            if (p == null) return null;
            A elem = p.elem;
            p = p.next;
            return elem;
        }
        public boolean hasNext() { // more elements?
            return p != null;
        }
    }
    public void add (A x) {      // add element to list
        if (head == null) tail = head = new Node(x);
        else tail = tail.next = new Node(x);
    }
    public Iterator<A> iterator() { // new list iter.
        return new ListIter();
    }
}
```

Diese Klasse enthält die beiden inneren Klassen `Node` und `ListIter`, deren Instanzen als Listenknoten beziehungsweise Iteratoren Verwendung finden. Der Typparameter `A` ist auch in diesen beiden Klassen sichtbar und wie ein Klassen- oder Interfacename verwendbar. Im Beispiel hat `List` nur einen Default-Konstruktor. Explizite Konstruktoren hätten wie üblich die Syntax `List(...){...}`, das heißt, es werden keine Typparameter für `List` angegeben.

Folgendes Programmstück zeigt den Umgang mit generischen Klassen:

```
class ListTest {
    public static void main (String[] args) {
        List<Integer> xs = new List<Integer>();
        xs.add (new Integer(0));
        Integer x = xs.iterator().next();
        List<String> ys = new List<String>();
        ys.add ("zerro");
        String y = ys.iterator().next();
        List<List<Integer>> zs =
            new List<List<Integer>>();
        zs.add(xs);
        // zs.add(ys); !! Compiler meldet Fehler !!
        List<Integer> z = zs.iterator().next();
    }
}
```

An `ListTest` fällt auf, dass statt einfacher Instanzen von `int` Instanzen der Standardklasse `Integer` verwendet werden müssen, da gewöhnliche Zahlen keine Referenzobjekte sind. In Java gibt es zu jedem einfachen Typ wie `int`, `char` oder `boolean` genau deswegen einen entsprechenden Referenztyp wie `Integer`, `Character` oder `Boolean`, weil in einigen Sprachkonstrukten nur Referenztypen erlaubt sind. Referenztypen bieten im Großen und Ganzen dieselbe Funktionalität wie einfache Typen, da Instanzen stets vom einen Typ zum anderen konvertiert werden können. Ein Nachteil der Referenzobjekte ist der ineffizientere Umgang mit ihnen.

Ab Version 1.5 unterstützt Java neben Generizität auch Autoboxing und Autounboxing. Dabei erfolgt die Umwandlung zwischen Typen wie `int` und `Integer` bei Bedarf automatisch in beide Richtungen. Wir können einfach `xs.add(0)` statt `xs.add (new Integer(0))` schreiben. Die automatische Umwandlung verringert aber nur den Schreibaufwand, nicht die dadurch bedingte Ineffizienz zur Laufzeit.

Das Beispiel zeigt, dass Listen auch andere Listen enthalten können. Jedoch muss jedes Listenelement den durch den Typparameter festgelegten Typ haben. Der Compiler ist klug genug, um eine Instanz von `List<Integer>` von einer Instanz von `List<String>` zu unterscheiden. Diese beiden Listentypen sind nicht miteinander kompatibel.

Generizität bietet statische Typsicherheit. Beispielsweise garantiert bereits der Compiler, dass in eine Instanz von `List<String>` nur Zeichenketten eingefügt werden können. Der Versuch, eine Instanz eines inkompatiblen Typs einzufügen, wird erkannt und als Fehler gemeldet. Geübte Java-ProgrammiererInnen, die den Umgang mit Collections, Listen und ähnlichen Datenstrukturen ohne Unterstützung durch Generizität gewohnt sind, kennen die Probleme mangelnder statischer Typsicherheit, bei der Typfehler (in Form von Typkonvertierungsfehlern) erst zur Laufzeit auftreten. Generizität kann solche dynamischen Typfehler beseitigen und gleichzeitig die Lesbarkeit von Programmen verbessern.

Nicht nur Klassen und Interfaces können generisch sein, sondern auch Methoden, wie das nächste Beispiel zeigt:

```
interface Comparator<A> {
    int compare (A x, A y); // result < 0 if x < y
                          // result == 0 if x == y
                          // result > 0 if x > y
}
class CollectionOps {
    public static <A> A max (Collection<A> xs,
                           Comparator<A> c ) {
        Iterator<A> xi = xs.iterator();
        A w = xi.next();
        while (xi.hasNext()) {
            A x = xi.next();
            if (c.compare (w, x) < 0)
                w = x;
        }
        return w;
    }
}
```

Die Methode `compare` im Interface `Comparator<A>` vergleicht zwei Objekte des selben Typs und retourniert das Vergleichsergebnis als ganze Zahl. Unterschiedliche Komparatoren, also voneinander verschiedene Objekte

mit einem solchen Interface, werden unterschiedliche Vergleiche durchführen. Die statische Methode `max` in `CollectionOps` wendet Komparatoren wiederholt auf Elemente in einer Instanz von `Collection<A>` an, um das maximale Element zu ermitteln. Am vor dem Ergebnistyp von `max` eingefügten Ausdruck `<A>` kann man erkennen, dass `max` eine generische Methode mit einem Typparameter `A` ist. Dieser Typparameter kommt sowohl als Ergebnistyp als auch in der Parameterliste und im Rumpf der Methode vor. In den spitzen Klammern können auch mehrere, durch Komma getrennte Typparameter stehen.

Generische Methoden haben den Vorteil, dass man die für Typparameter zu verwendenden Typen nicht explizit angeben muss, wie folgendes Programmstück zeigt:

```
List<Integer> xs = ...;
List<String> ys = ...;
Comparator<Integer> cx = ...;
Comparator<String> cy = ...;
Integer rx = CollectionOps.max (xs, cx);
String ry = CollectionOps.max (ys, cy);
// Integer rz = CollectionOps.max (xs, cy); !! Fehler !!
```

Der Compiler erkennt anhand der Typdeklarationen von `xs` und `cx` beziehungsweise `ys` und `cy`, dass beim ersten Aufruf von `max` für den Typparameter `Integer` und für den zweiten Aufruf `String` zu verwenden ist. Außerdem erkennt der Compiler statisch, wenn der Typparameter von `List` nicht mit dem von `Comparator` übereinstimmt. Den Vorgang zur Berechnung der Typen nennt man *Typinferenz*.

Zum Abschluss sei hier noch ein Beispiel für die Implementierung eines sehr einfachen Komparators gezeigt:

```
class IntComparator implements Comparator<Integer> {
    public int compare (Integer x, Integer y) {
        return x.intValue() - y.intValue();
    }
}
```

Auf Grund von Autounboxing kann man die letzte Zeile auch einfach durch `return x - y;` ersetzen. Ein Komparator für Zeichenketten wird zwar etwas komplizierter, aber nach demselben Schema aufgebaut sein.

3.1.3 Gebundene Generizität in Java

Die einfache Form der Generizität ist zwar elegant und sicher, aber für einige Verwendungszwecke nicht ausreichend: Im Rumpf einer einfachen generischen Klasse oder Methode ist über den Typ, der den Typparameter ersetzt, nichts bekannt. Insbesondere ist nicht bekannt, ob Instanzen dieser Typen bestimmte Methoden oder Variablen haben. Es kann ja jeder beliebige Referenztyp den Typparameter ersetzen.

Über manche Typparameter benötigt man mehr Information, um auf Instanzen der entsprechenden Typen zugreifen zu können. Gebundene Typparameter liefern diese zusätzliche Information: In Java kann man für jeden Typparameter eine Klasse oder ein Interface als *Schranke* angeben. Nur Untertypen dieser Schranke dürfen den Typparameter ersetzen. Damit ist statisch bekannt, dass in jeder Instanz des Typs, für den der Typparameter steht, die in der Schranke festgelegten Methoden und Variablen verwendbar sind. Man kann Instanzen des Typparameters daher wie Instanzen der Schranke verwenden:

```
interface Hashable {
    int hashCode();
}
class Hashtable<Key extends Hashable, Value> {
    public void put (Key k, Value v) {
        int index = k.hashCode();
        ...
    }
    ...
}
```

Die generische Klasse `Hashtable` hat zwei Typparameter. Auf `Key` ist `Hashable` als Schranke definiert; auf `Value` gibt es keine Schranke. Wir verwenden die Schranke auf `Key`, damit wir im Rumpf von `put` die Methode `hashCode` in der Instanz `k` des Typs, der `Key` ersetzt, aufrufen können. Das als Schranke verwendete Interface beschreibt diese Methode.

Die Schranke wird nach dem Schlüsselwort `extends` hingeschrieben. Pro Typparameter sind als Schranke eine Klasse und/oder beliebig viele Interfaces (jeweils durch `&` voneinander getrennt) erlaubt. Ist ein Typparameter ungebunden, das heißt, es ist keine Schranke angegeben, wird `Object` als Schranke angenommen, da jede Klasse von `Object` abgeleitet ist. Die in `Object` definierten Methoden sind immer verwendbar.

(Anmerkungen zu Java)

In Java beschreibt bereits die Klasse `Object` die Methode `hashCode` wie in obigem Beispiel. Daher ist es gar nicht nötig, `Hashable` als Schranke für `Key` anzugeben; `hashCode` ist in jedem Fall aufrufbar. Generell beschreibt `Object` relativ viele komplexe Methoden – ein häufiger Kritikpunkt an Java, da diese Methoden auch vorhanden sein müssen, wenn sie gar nicht gebraucht werden. Andere objektorientierte Sprachen unterstützen schlankere Klassen. Eine Ursache für den Umfang von `Object` liegt am Fehlen von Mehrfachvererbung: Die häufigsten Nachteile der ausschließlichen Einfachvererbung auf Klassen werden umgangen, indem alle oft benötigten Methoden in der Wurzel der Typhierarchie definiert sind.

Das nächste Beispiel zeigt, dass Typparameter auch rekursiv verwendet werden dürfen. Obiges Beispiel mit Komparatoren wird abgewandelt:

```
interface Comparable<A> {
    int compareTo (A that); // res. < 0 if this < that
                          // res. == 0 if this == that
                          // res. > 0 if this > that
}

class Integer implements Comparable<Integer> {
    private int value;
    public Integer (int value) { this.value = value; }
    public int intValue() { return value; }
    public int compareTo (Integer that) {
        return this.value - that.value;
    }
}

class CollectionOps2 {
    public static <A extends Comparable<A>>
        A max (Collection<A> xs) {
        Iterator<A> xi = xs.iterator();
        A w = xi.next();
        while (xi.hasNext()) {
            A x = xi.next();
            if (w.compareTo(x) < 0)
                w = x;
        }
        return w;
    }
}
```

Die Klasse `Integer` im Beispiel ist eine vereinfachte Form der in Java standardmäßig vorhandenen Klasse gleichen Namens. `Integer` wird von `Comparable<Integer>` abgeleitet. Der Name der Klasse kommt also in der Schnittstelle vor, von der abgeleitet wird. Auf den ersten Blick mag eine derartige rekursive Verwendung von Klassennamen eigenartig erscheinen, sie ist aber klar definiert, einfach verständlich und in der Praxis sinnvoll, wie wir später noch sehen werden. Auch in der Schranke des Typparameters `A` von `max` in `CollectionOps2` kommt eine ähnliche Rekursion vor. Diese Form der Generizität mit rekursiven Typparametern wird nach dem formalen Modell, in dem solche Konzepte untersucht wurden, *F-gebundene Generizität* genannt [5].

F-gebundene Generizität unterstützt keine impliziten Untertypbeziehungen. Zum Beispiel besteht zwischen `List<X>` und `List<Y>` keine Untertypbeziehung wenn `X` und `Y` verschieden sind, auch dann nicht, wenn `Y` von `X` abgeleitet ist (oder umgekehrt). Natürlich gibt es die expliziten Untertypbeziehungen, wie beispielsweise die zwischen `Integer` und `Comparable<Integer>`. Man kann Klassen wie üblich ableiten:

```
class MyList<A> extends List<List<A>> { ... }
```

Dann ist `MyList<String>` ein Untertyp von `List<List<String>>`, aber `MyList<X>` ist kein Untertyp von `List<Y>` wenn `Y` möglicherweise ungleich `List<X>` ist. Die Annahme impliziter Untertypbeziehungen ist ein häufiger Anfängerfehler. Daher ist es wichtig, stets daran zu denken, dass es weder in Java noch in irgendeiner anderen Sprache, die auf F-gebundener Generizität beruht, sichere implizite Untertypbeziehungen dieser Art geben kann.

In Java können bei Verwendung von Arrays leicht Typfehler zur Laufzeit auftreten, da Arrays (aus historischen Gründen) implizite Untertypbeziehungen unterstützen, die bei Verwendung von Generizität sicher vom Compiler abgefangen werden, wie folgendes Beispiel zeigt:

```
class NoLoophole {
    public static String loophole (Integer y) {
        List<String> xs = new List<String>();
        List<Object> ys = xs; // compile-time error
        ys.add(y);
        return xs.iterator().next();
    }
}
```



```

class Loophole {
    public static String loophole (Integer y) {
        String[] xs = new String[10];
        Object[] ys = xs; // no compile-time error
        ys[0] = y;        // throws ArrayStoreException
        return xs[0];
    }
}

```

Die Klasse `Loophole` wird vom Compiler unbeanstandet übersetzt, da in Java für jede Untertypbeziehung auf Typen automatisch eine entsprechende Untertypbeziehung auf Arrays von Elementen solcher Typen angenommen wird, obwohl das Ersetzbarkeitsprinzip verletzt sein kann. Im Beispiel nimmt der Compiler an, dass `String[]` ein Untertyp von `Object[]` ist, da `String` ein Untertyp von `Object` ist. Tatsächlich ist diese Annahme falsch, wie das Beispiel verdeutlicht. Generizität schließt solche Fehler aus.

Die Sicherheit durch Nichtunterstützung impliziter Untertypbeziehungen hat auch einen Nachteil. Zum Beispiel kann die Methode

```

void drawAll (List<Polygon> p) {
    ... // draws all polygons in list p
}

```

nur mit Argumenten vom Typ `List<Polygon>` aufgerufen werden, nicht aber mit Argumenten vom Typ `List<Triangle>` und `List<Square>`. Dies ist bedauerlich, da `drawAll` nur Elemente aus der Liste liest und nie in die Liste schreibt, Sicherheitsprobleme durch implizite Untertypbeziehungen wie bei Arrays aber nur beim Schreiben auftauchen. Für solche Fälle gibt es in Java *gebundene Wildcards* als Typen, die Typparameter ersetzen:

```

void drawAll (List<? extends Polygon> p) { ... }

```

Das Fragezeichen steht für einen beliebigen Typ, der ein Untertyp von `Polygon` ist. Nun kann man `drawAll` auch mit Argumenten vom Typ `List<Triangle>` und `List<Square>` aufrufen. Der Compiler liefert eine Fehlermeldung, wenn die Möglichkeit besteht, dass in den Parameter `p` geschrieben wird. Genauer gesagt erlaubt der Compiler nur solche Operationen, bei denen in Untertypbeziehungen Kovarianz gefordert ist (siehe Abschnitt 2.1.1); das sind Lesezugriffe. Durch diese Typüberprüfung ist die zweite Variante von `drawAll` genau so sicher wie die erste.

Gelegentlich gibt es auch Parameter, deren Inhalte in einer Methode nur geschrieben und nicht gelesen werden:

```

void addSquares (List<? extends Square> from,
                 List<? super Square> to    ) {
    ... // add squares from 'from' to 'to'
}

```

In `to` wird nur geschrieben und von `to` wird nicht gelesen. Als Argument für `to` können wir daher `List<Square>`, aber auch `List<Polygon>` und `List<Object>` angeben. Das Schlüsselwort `super` spezifiziert als Schranke, dass jeder Obertyp von `Square` erlaubt ist. Der Compiler erlaubt nur solche Operationen auf `to`, bei denen in Untertypbeziehungen Kontravarianz gefordert ist; das sind Schreibzugriffe.

Nebenbei sei erwähnt, dass Wildcards auch ohne Schranken verwendet werden können. Entsprechende Variablen und Parameter unterstützen nur Leseoperationen, aber gelesene Werte haben einen unbekanntem Typ; `<?>` entspricht somit `<? extends Object>`.

Generizität wurde mit minimalen Änderungen der Sprache zum ursprünglich nicht generischen Java hinzugefügt. Auf Grund von Kompatibilitätsbedingungen mussten Kompromisse gemacht werden, die die Verwendbarkeit von Generizität einschränken. Generell, also in anderen Sprachen als Java (und C#), treten beispielsweise keine Unterschiede in der Typsicherheit von Arrays und generischen Collections auf. Im Gegenteil: Der einfache und sichere Umgang mit Arrays dient manchmal als Begründung für die Einführung von Generizität. Als weitere Einschränkung in Java können Typparameter nicht zur Erzeugung neuer Objekte verwendet werden. Daher ist `new A()` illegal, wenn `A` ein Typparameter ist. In der Praxis interessanter ist der Ausdruck `new A[n]`, der ein neues Array für `n` Instanzen von `A` erzeugt. Dieser Ausdruck ist leider, ähnlich wie die Verwendung von Arrays in obigem Beispiel, in einigen Fällen nicht statisch typsicher, wenn `A` ein Typparameter ist. In solchen Fällen liefert der Compiler eine Warnung. Weitere Einschränkungen der Generizität in Java gibt es bei expliziten Typkonvertierungen und dynamischen Typvergleichen, wie wir später sehen werden.

Die Kompatibilität von älteren zu neuesten Java-Versionen hat noch einen kleinen Nachteil: Programme führen zur Laufzeit Typüberprüfungen durch, obwohl der Compiler bereits zur Übersetzungszeit zugesichert hat, dass solche Fehler gar nicht auftreten können. Daher ist mit der Verwendung von Generizität ein (sehr kleiner) Verlust an Laufzeiteffizienz verbunden. In anderen Programmiersprachen hat Generizität überhaupt keinen negativen Einfluss auf die Laufzeit.

3.2 Verwendung von Generizität im Allgemeinen

Wir wollen nun betrachten, wie man Generizität in der Praxis einsetzt. Abschnitt 3.2.1 gibt einige allgemeine Ratschläge, in welchen Fällen sich die Verwendung auszahlt. In Abschnitt 3.2.2 werden wir uns mit möglichen Übersetzungen generischer Klassen beschäftigen und einige Alternativen zur Generizität vorstellen, um ein etwas umfassenderes Bild davon zu bekommen, was Generizität leisten kann.

3.2.1 Richtlinien für die Verwendung von Generizität

Wann und wie soll man Generizität einsetzen? Generell ist der Einsatz immer sinnvoll, wenn er die Wartbarkeit verbessert. Aber oft ist nur schwer entscheidbar, ob diese Voraussetzung zutrifft. Wir wollen hier einige typische Situationen als Entscheidungshilfen (oder Faustregeln) anführen:

Gleich strukturierte Klassen oder Routinen. Man soll Generizität immer verwenden, wenn es mehrere gleich strukturierte Klassen (oder Typen) beziehungsweise Routinen gibt. Typische Beispiele dafür sind Containerklassen wie Listen, Stacks, Hashtabellen, Mengen, etc. und Routinen, die auf Containerklassen zugreifen, etwa Suchfunktionen und Sortierfunktionen. Praktisch alle bisher in diesem Kapitel verwendeten Klassen und Methoden fallen in diese Kategorie. Wenn es eine Containerklasse für Elemente eines bestimmten Typs gibt, liegt immer der Verdacht nahe, dass genau dieselbe Containerklasse auch für Instanzen anderer Typen sinnvoll ist. Falls die Typen der Elemente in der Containerklasse gleich von Anfang an als Typparameter spezifiziert sind, ist es später leicht, die Klasse unverändert mit Elementen anderer Typen zu verwenden.

Faustregel: Containerklassen sollen generisch sein.

Es zahlt sich aus, Generizität bereits beim ersten Verdacht, dass eine Containerklasse auch für andere Elementtypen sinnvoll sein könnte, zu verwenden. Beim Erstellen der Klasse ist es leicht, zwischen Elementtypen und anderen Typen zu unterscheiden. Im Nachhinein, also wenn eine nichtgenerische Klasse in eine generische umgewandelt wird, ist nicht immer gleich zu erkennen, ob ein Typ als Elementtyp angesehen werden soll oder nicht. Die Laufzeiteffizienz wird durch die Verwendung von Generizität kaum oder überhaupt nicht beeinträchtigt. Es zahlt sich daher aus, Generizität bereits frühzeitig zu verwenden.

Es kann passieren, dass man die Sinnhaftigkeit von Typparametern erst spät erkennt. In diesen Fällen soll man das Programm gleich refaktorisieren, also die Klasse oder Routine mit Typparametern versehen. Ein Hinauszögern der Refaktorisierung führt leicht zu unnötigem Code.

Üblicher Programmcode enthält nur relativ wenige generische Containerklassen. Der Grund dafür liegt einfach darin, dass die meisten Programmierumgebungen mit umfangreichen Bibliotheken ausgestattet sind, welche die am häufigsten verwendeten, immer wieder gleich strukturierten Klassen und Routinen bereits enthalten. Man braucht diese Klassen und Routinen also nur zu verwenden, statt sie neu schreiben zu müssen.

Faustregel: Klassen und Routinen in Bibliotheken sollten generisch sein.

In neuen Java-Versionen sind die Standardbibliotheken durchwegs generisch. Generizität ist in Java so gestaltet, dass der Umstieg auf Generizität möglichst leicht ist. Übersetzte generische Klassen können auch in älteren Java-Versionen verwendet werden, und generisches Java kann mit nicht-generischen Klassen umgehen.

Abfangen erwarteter Änderungen. Mittels Generizität kann man erwartete Programmänderungen vereinfachen. Das gilt vor allem auch für Typen von formalen Parametern, die sich entsprechend dem Ersetzbarkeitsprinzip nicht beliebig ändern dürfen. Man soll von Anfang an Typparameter für die Typen formaler Parameter verwenden, wenn man erwartet, dass sich diese Typen im Laufe der Zeit ändern. Das gilt auch dann, wenn es sich nicht offensichtlich um Elementtypen in Containerklassen handelt. Es brauchen nicht gleichzeitig mehrere gleich strukturierte Klassen oder Methoden sinnvoll sein, sondern es reicht, wenn zu erwarten ist, dass sich Typen in unterschiedlichen Versionen voneinander unterscheiden.

Faustregel: Man soll Typparameter als Typen formaler Parameter verwenden, wenn Änderungen der Parametertypen absehbar sind.

Beispielsweise schreiben wir eine Klasse, die Konten an einem Bankinstitut repräsentiert. Nehmen wir an, unsere Bank kennt derzeit nur Konten über Euro-Beträge. Trotzdem ist es sinnvoll, sich beim Erstellen der Klasse nicht gleich auf Euro-Konten festzulegen, sondern für die Währung

einen Typparameter zu verwenden, für den neben einem Euro-Typ auch ein US-Dollar-Typ eingesetzt werden kann (falls die Währung typrelevant ist). Bei Einsatz derselben Software in einem anderen Land erleichtert dies die Programmänderung: Bestehender Code, der sich nur auf Typparameter bezieht, bleibt unverändert, und nur die Teile, die sich auf eine bestimmte Währung beziehen, müssen verändert werden. Von einer Währung erwarten wir, dass sie bestimmte Eigenschaften erfüllt. Wir werden daher gebundene Typparameter verwenden, und alle Währungen werden Untertypen eines bestimmten Typs, sagen wir `Currency`, sein.

Untertyprelationen und Generizität sind in Java eng miteinander verknüpft. Die sinnvolle Verwendung gebundener Generizität setzt das Bestehen geeigneter Untertypbeziehungen voraus. Eine weitere Parallele zwischen Generizität und Untertypbeziehungen ist erkennbar: Sowohl Generizität als auch Untertypbeziehungen helfen, notwendige Änderungen im Programmcode klein zu halten. Generizität und Untertypbeziehungen ergänzen sich dabei: Generizität ist auch dann hilfreich, wenn das Ersetzbarkeitsprinzip nicht erfüllt ist, während Untertypbeziehungen den Ersatz einer Instanz eines Obertyps durch eine eines Untertyps auch unabhängig von Parametertypen ermöglichen.

Faustregel: Generizität und Untertyprelationen ergänzen sich. Man soll stets überlegen, ob man eine Aufgabe besser durch Ersetzbarkeit, durch Generizität, oder (häufig sinnvoll) eine Kombination aus beiden Konzepten löst.

Verwendbarkeit. Generizität und Untertypbeziehungen sind oft gegeneinander austauschbar. Das heißt, man kann ein und dieselbe Aufgabe mit Generizität oder über Untertypbeziehungen lösen. Ist es daher vielleicht möglich, dass ein Konzept das andere komplett ersetzen kann? Das ist nicht möglich, wie man an folgenden zwei Beispielen sieht:

Generizität ist sehr gut dafür geeignet, wie in obigen Beispielen eine Listenklasse zu schreiben, wobei eine Instanz nur Elemente eines Typs enthält und eine andere nur Elemente eines anderen Typs. Dabei ist statisch sichergestellt, dass alle Elemente in einer Liste denselben Typ haben. Solche Listen sind *homogen*. Ohne Generizität ist es nicht möglich, eine solche Klasse zu schreiben. Zwar kann man auch ohne Generizität Listen erzeugen, die Elemente beliebiger Typen enthalten können, aber es ist nicht statisch sichergestellt, dass alle Elemente in der Liste denselben Typ

haben. Daher kann man mit Hilfe von Generizität etwas machen, was ohne Generizität, also nur durch Untertypbeziehungen, nicht machbar wäre.

Mit Generizität ohne Untertypbeziehungen ist es nicht möglich, eine Listenklasse zu schreiben, in der Elemente unterschiedliche Typen haben können. Solche Listen sind *heterogen*. Daher kann man mit Hilfe von Untertypbeziehungen etwas machen, was ohne sie, also nur durch Generizität, nicht machbar wäre. Generizität und Untertypbeziehungen ergänzen sich.

Diese Beispiele zeigen, was man mit Generizität oder Untertypbeziehungen alleine nicht machen kann. Sie zeigen damit auf, in welchen Fällen man Generizität und/oder Untertypbeziehungen zur Erreichung des Ziels unbedingt verwenden muss.

Untertypbeziehungen ermöglichen durch die Ersetzbarkeit Codeänderungen mit klaren Grenzen, welche Klassen davon betroffen sein können. Generizität kann die von Änderungen betroffenen Bereiche nicht eingrenzen, da im Client-Code Typparameterersetzungen spezifiziert werden müssen. Wenn es um die Entscheidung zwischen Untertypbeziehungen und Generizität geht, sollte man daher Untertypbeziehungen vorziehen.

Laufzeiteffizienz. Die Verwendung von Generizität hat keine oder zumindest kaum negative Auswirkungen auf die Laufzeiteffizienz. Andererseits ist die Verwendung von dynamischem Binden im Zusammenhang mit Untertypbeziehungen immer etwas weniger effizient als statisches Binden. Aufgrund dieser Überlegungen kommen ProgrammiererInnen manchmal auf die Idee, stets Generizität einzusetzen, aber dynamisches Binden nur dort zuzulassen, wo es unumgänglich ist. Da Generizität und Untertypbeziehungen oft gegeneinander austauschbar sind, kann man das im Prinzip machen. Leider sind die tatsächlichen Beziehungen in der relativen Effizienz von Generizität und dynamischem Binden keineswegs so einfach wie hier dargestellt. Durch die Verwendung von Generizität zur Vermeidung von dynamischem Binden ändert sich die Struktur des Programms, wodurch sich die Laufzeiteffizienz wesentlich stärker (eher negativ als positiv) ändern kann als durch die Vermeidung von dynamischem Binden. Wenn beispielsweise eine switch-Anweisung zusätzlich ausgeführt werden muss, ist die Effizienz ziemlich sicher schlechter geworden.

Faustregel: Man soll Effizienzüberlegungen in der Entscheidung, ob man Generizität oder Untertypbeziehungen einsetzt, beiseite lassen.

Solche Optimierungen auf der untersten Ebene sind wirklich nur etwas für Experten, die Details ihrer Compiler und ihrer Hardware sehr gut kennen, und auch dann sind die Optimierungen meist nicht portabel. Viel wichtiger ist es, auf die Einfachheit und Verständlichkeit des Programms zu achten. Wenn Effizienz entscheidend ist, sollte vor allem die Effizienz der Algorithmen betrachtet werden.

Natürlichkeit. Häufig bekommt man auf die Frage, ob man in einer bestimmten Situation Generizität oder Subtyping einsetzen soll, die Antwort, dass der natürlichere Mechanismus der am besten geeignete sei. Für erfahrene EntwicklerInnen ist diese Antwort durchaus zutreffend: Mit einem gewissen Erfahrungsschatz kommt es ihnen ganz selbstverständlich vor, den richtigen Mechanismus zu wählen, ohne die Entscheidung wirklich begründen zu können. Hinter der Natürlichkeit eines bestimmten Lösungsweges verbirgt sich oft ein großer Erfahrungsschatz. Leider sehen AnfängerInnen kaum, was natürlicher ist. Daher ist der Ratschlag an AnfängerInnen, den natürlicheren Mechanismus zu wählen, mit Vorsicht zu genießen. Es zahlt sich in jedem Fall aus, genau zu überlegen, was man mit Generizität erreichen will und erreichen kann. Wenn man sich zwischen Generizität und Subtyping entscheiden soll, ist es angebracht, auch eine Kombination von Generizität und Subtyping ins Auge zu fassen. Erst wenn diese Überlegungen zu keinem eindeutigen Ziel führen, entscheidet man sich für die natürlichere Alternative.

3.2.2 Arten der Generizität

Bisher haben wir Generizität als ein einziges Sprachkonzept betrachtet. Tatsächlich gibt es zahlreiche Varianten mit unterschiedlichen Eigenschaften. Wir wollen hier einige Varianten miteinander vergleichen.

Für die Übersetzung generischer Klassen und Routinen in ausführbaren Code gibt es zwei Möglichkeiten, die homogene und die heterogene Übersetzung. In Java wird *homogene* Übersetzung verwendet. Dabei wird jede generische Klasse, so wie jede nichtgenerische Klasse, in genau eine Klasse mit JVM-Code übersetzt. Jeder gebundene Typparameter wird im übersetzten Code durch die (erste) Schranke des Typparameters ersetzt, jeder ungebundene Typparameter durch `Object`. Wenn eine Methode eine Instanz eines Typparameters zurückgibt, wird der Typ der Instanz nach dem Methodenaufruf dynamisch in den Typ, der den Typparameter ersetzt, umgewandelt, wie wir in Abschnitt 3.3 sehen werden. Dies entspricht

der Simulation einiger Aspekte von Generizität. Im Unterschied zur simulierten Generizität wird die Typkompatibilität vom Compiler garantiert.

Bei der *heterogenen* Übersetzung wird für jede Verwendung einer generischen Klasse oder Routine mit anderen Typparametern eigener übersetzter Code erzeugt. Die heterogene Übersetzung entspricht also eher der Verwendung von „copy and paste“, wie in Abschnitt 3.1.1 argumentiert, wobei in jeder Kopie alle Vorkommen von Typparametern durch die entsprechenden Typen ersetzt sind. Dem Nachteil einer größeren Anzahl übersetzter Klassen und Routinen stehen einige Vorteile gegenüber: Da für alle Typen eigener Code erzeugt wird, sind einfache Typen wie `int`, `char` oder `boolean` problemlos, ohne Einbußen an Laufzeiteffizienz, als Ersatz für Typparameter geeignet. Zur Laufzeit brauchen keine Typumwandlungen und damit zusammenhängende Überprüfungen durchgeführt zu werden. Außerdem sind auf jede übersetzte Klasse eigene Optimierungen anwendbar, die von den Typen abhängen. Daher haben Programme bei heterogener Übersetzung etwas bessere Laufzeiteffizienz. Heterogene Übersetzung wird beispielsweise für *templates* in C++ verwendet.

Große Unterschiede zwischen Programmiersprachen gibt es im Zusammenhang mit gebundener Generizität. Java und Eiffel verlangen, dass ProgrammiererInnen eine Schranke vorgeben und nur Untertypen der Schranke den Typparameter ersetzen können. ProgrammiererInnen müssen die geeigneten Klassenhierarchien erstellen. Vor allem bei Verwendung von Typen aus vorgefertigten Bibliotheken, deren Untertypbeziehungen zueinander nicht mehr ohne Weiteres im Nachhinein festlegbar sind, ist das ein bedeutender Nachteil. In Java wird dieser Nachteil dadurch vermindert, dass mehrere Interfaces als Schranken angegeben werden können.

Durch die heterogene Übersetzung von *templates* brauchen ProgrammiererInnen in C++ keine Schranken anzugeben, um Eigenschaften der Typen, die Typparameter ersetzen, verwenden zu können. Es wird einfach für jede übersetzte Klasse getrennt überprüft, ob die Typen alle vorausgesetzten Eigenschaften erfüllen. In dieser Hinsicht ist Generizität mit heterogener Übersetzung sehr flexibel. Unterschiedliche Typen, die einen Typparameter ersetzen, brauchen keinen gemeinsamen Obertyp zu haben. Schranken auf Typparametern entkoppeln Client-Code vom Server-Code, sodass Clients keine versteckten Details des Servers kennen müssen. In C++ gibt es derzeit nichts Enstprechendes; „C++ concepts“ sind erst in Planung. Dadurch haben Programmänderungen manchmal unvorhersehbare Auswirkungen und ist die Qualität von Fehlermeldungen oft schlecht, da sie sich auf Server-Code beziehen, den ein Client gar nicht sehen soll.

(für Interessierte)

Folgendes Beispiel zeigt einen Ausschnitt aus einer generischen Klasse in C++:

```

template <class T> class Pair {
    public:  Pair (T x, T y) { first = x; second = y; }
            T sum() { return first + second; }
    private: T first, second;
    ...
};

Pair<int>    anIntPair (2, 3);
Pair<Person> aPersonPair (Person("Susi"), Person("Strolchi"));
Pair<char *> aStringPair ("Susi", "Strolchi");

```

Die Klasse `Pair` verwendet `T` als Typparameter. Für `T` kann jeder Typ eingesetzt werden, auf dessen Instanzen der Operator `+` definiert ist, da `+` in der Methode `sum` verwendet wird. Im Kopf der Klasse ist diese Einschränkung nicht angeführt. Die erste Verwendung der Klasse ersetzt `T` durch `int` und erzeugt eine neue Variable `anIntPair`, die mit einer neuen Instanz von `Pair` initialisiert ist. Der Konstruktor wird implizit mit den Argumenten 2 und 3 aufgerufen. Ein Aufruf von `anIntPair.sum()` liefert als Ergebnis 5, da für `+` die ganzzahlige Addition verwendet wird. Ob die weiteren Verwendungen korrekt sind, hängt davon ab, ob ProgrammiererInnen für die Typen `Person` und `char*` (Zeiger auf Zeichen, als String verwendbar) den Operator `+` implementiert haben. (In C++ können Operatoren überladen werden.) Falls dem so ist, werden im Rumpf von `sum` die entsprechenden Implementierungen von `+` aufgerufen. Andernfalls liefert der Compiler eine Fehlermeldung.

Das nächste Beispiel zeigt eine generische Funktion in C++:

```

template <class T> T max (T a, T b) {
    if (a > b)
        return a;
    return b;
}
...
int      i, j;
char*    x, y;
Pair<int> p, q;
...
i = max (i, j); // maximum of integers
x = max (x, y); // maximum of pointers to characters
p = max (p, q); // maximum of integer pairs

```

Wie in Java erkennt der Compiler anhand der Typen der aktuellen Parameter, welcher Typ für den Typparameter zu verwenden ist. In diesem Beispiel wird vorausgesetzt, dass der Operator `>` auf allen Typen, die für `T` verwendet werden, definiert ist, ohne diese Eigenschaft explizit zu machen. Für künftige Standards werden Wege gesucht, solche Eigenschaften unter Beibehaltung von templates auszudrücken.

Eine weitere flexible Variante für den Umgang mit gebundenen Typparametern bietet Ada: Als Schranke geben ProgrammiererInnen Eigenschaften an, welche die Typen, die Typparameter ersetzen, erfüllen müssen. Beispielsweise wird angegeben, dass eine Routine mit bestimmten Parametern nötig ist. Auf den ersten Blick ist diese Variante genauso flexibel wie templates in C++. Jedoch kann man bei jeder Verwendung einer generischen Einheit getrennt angeben, welche Routine eines Typs für eine bestimmte Eigenschaft verwendet werden soll. Routinen werden wie Typen als generische Parameter behandelt. Ada hat aber den Nachteil, dass generische Routinen nicht einfach aufgerufen werden können, sondern zuvor daraus nicht-generische Routine abgeleitet werden müssen. Gründe dafür haben nichts mit der Spezifikation von Schranken zu tun.

(für Interessierte)

Eine generische Funktion in Ada [22, 2] soll zeigen, welche Flexibilität Einschränkungen auf Typparametern bieten können:

```

generic
  type T is private;
  with function "<" (X, Y: T) return Boolean is (<>);
function Max (X, Y: T) return T is
begin
  if X < Y
    then return Y
    else return X
  end if
end Max;
...
function IntMax is new Max (Integer);
function IntMin is new Max (Integer, ">");

```

Die Funktion `Max` hat zwei generische Parameter: den Typparameter `T` und den Funktionsparameter `<`, dessen Parametertypen mit dem Typparameter in Beziehung stehen. Aufgrund der Klausel „`is (<>)`“ kann der zweite Parameter weggelassen werden. In diesem Fall wird dafür die Funktion namens `<` mit den entsprechenden Parametertypen gewählt, wie in C++. Die Funktion `IntMax` entspricht `Max`, wobei an Stelle von `T` der Typ `Integer` verwendet wird. Als Vergleichsoperator wird der kleiner-Vergleich auf ganzen Zahlen verwendet. In der Funktion `IntMin` ist `T` ebenfalls durch `Integer` ersetzt, zum Vergleich wird aber der größer-Vergleich auf ganzen Zahlen verwendet, sodass von `IntMin` das kleinere Argument zurückgegeben wird. Anders als in C++ und Java ergeben sich die für Typparameter zu verwendenden Typen nicht implizit aus der Verwendung, sondern müssen explizit angegeben werden. Dies entspricht der Philosophie von Ada, wonach alles, was die Bedeutung eines Programms beeinflussen kann, explizit im Programm stehen soll, um die Lesbarkeit zu erhöhen.

In Java ist eine Flexibilität wie in Ada durch Komparatoren (siehe Abschnitt 3.1.2) auch erzielbar, jedoch nur mit hohem Aufwand.

3.3 Typabfragen und Typumwandlungen

Prozedurale und funktionale Programmiersprachen unterscheiden streng zwischen Typinformationen im Programm, die nur dem Compiler zum Zeitpunkt der Übersetzung zur Verfügung stehen, und dynamischen Programminformationen, die während der Programmausführung verwendet werden können. Es gibt in diesen Sprachen keine dynamische Typinformation. Im Gegensatz dazu wird in objektorientierten Programmiersprachen dynamische Typinformation für das dynamische Binden zur Ausführungszeit benötigt. Viele objektorientierte Sprachen erlauben den direkten Zugriff darauf. In Java gibt es zur Laufzeit Möglichkeiten, die Klasse eines Objekts direkt zu erfragen, zu überprüfen, ob ein Objekt Instanz einer bestimmten Klasse ist, sowie zur überprüften Umwandlung des deklarierten Objekttyps. Wir wollen nun den Umgang mit dynamischer Typinformation untersuchen. In Abschnitt 3.3.1 finden sich allgemeine Hinweise dazu. In den nächsten beiden Abschnitten werden spezifische Probleme durch Verwendung dynamischer Typinformation gelöst: Abschnitt 3.3.2 behandelt simulierte Generizität und Abschnitt 3.3.3 kovariante Probleme.

3.3.1 Verwendung dynamischer Typinformation

Jede Instanz von `Object` (und daher überhaupt jedes Referenzobjekt) hat eine Methode `getClass`, welche die Klasse des Objekts als Ergebnis zurückgibt. Diese Methode bietet die direkteste Möglichkeit des Zugriffs auf den dynamischen Typ. Davon wird aber nur selten Gebrauch gemacht, da diese Typinformation an Programmstellen, an denen die Klasse eines Objekts nicht ohnehin bekannt ist, kaum benötigt wird.

Wesentlich häufiger möchte man wissen, ob der dynamische Typ eines Referenzobjekts Untertyp eines gegebenen Typs ist. Dafür bietet Java den `instanceof`-Operator an, wie folgendes Beispiel zeigt:

```
int calculateTicketPrice (Person p) {
    if (p.age < 15 || p instanceof Student)
        return standardPrice / 2;
    return standardPrice;
}
```

Eine Anwendung des `instanceof`-Operators liefert `true`, wenn das Objekt links vom Operator eine Instanz des Typs rechts vom Operator ist. Im Beispiel liefert die Typabfrage `true`, wenn `p` vom dynamischen Typ `Student`, `Studienassistent` oder `Werkstudent` ist (entsprechend der Typhierarchie aus Abschnitt 2.1.2). Die Abfrage liefert `false`, wenn `p` gleich `null` oder von einem anderen dynamischen Typ ist. Solche dynamische Typabfragen können, wie alle anderen Vergleichsoperationen, an beliebigen Programmstellen stehen, an denen Boolesche Ausdrücke erlaubt sind.

Mittels Typabfragen lässt sich zwar der Typ eines Objektes zur Laufzeit bestimmen, aber Typabfragen reichen nicht aus, um Eigenschaften des dynamisch ermittelten Typs zu nutzen. Wir wollen auch Nachrichten an das Objekt senden können, die nur Instanzen des dynamisch ermittelten Typs verstehen, oder das Objekt als aktuellen Parameter verwenden, wobei der Typ des formalen Parameters dem dynamisch ermittelten Typ entspricht. Für diese Zwecke gibt es in Java explizite Typumwandlungen. Folgendes (auf den ersten Blick überzeugende, tatsächlich aber fehlerhafte – siehe Abschnitt 3.3.3) Beispiel modifiziert ein Beispiel aus Abschnitt 2.1.1:

```
class Point3D extends Point2D {
    private int z;
    public boolean equal (Point2D p) {
        // true if points are equal in all coordinates
        if (p instanceof Point3D)
            return super.equal(p)
                && ((Point3D)p).z == z;
        return false;
    }
}
```

In `Point3D` liefert `equal` als Ergebnis `false`, wenn der dynamische Typ des Arguments kein Untertyp von `Point3D` ist. Sonst wird die Methode aus `Point2D` aufgerufen, und die zusätzlichen Instanzvariablen `z` werden verglichen. Vor dem Zugriff auf `z` von `p` ist eine explizite Typumwandlung nötig, die den deklarierten Typ von `p` von `Point2D` (wie im Kopf der Methode angegeben) nach `Point3D` umwandelt, da `z` in Instanzen von `Point2D` nicht zugreifbar ist. Syntaktisch wird die Typumwandlung als `(Point3D)p` geschrieben. Um den Ausdruck herum sind weitere Klammern nötig, damit klar ist, dass der Typ von `p` umgewandelt werden soll, nicht der Typ des Ergebnisses von `p.z == z` wie in `(Point3D)p.z == z`.

Verbesserungen von `Point2D` und `Point3D` folgen in Abschnitt 3.3.3¹.

Typumwandlungen sind auf Referenzobjekten nur durchführbar, wenn der Ausdruck, dessen deklariertes Typ in einen anderen Typ umgewandelt werden soll, tatsächlich den gewünschten Typ – oder einen Untertyp davon – als dynamischen Typ hat oder gleich `null` ist. Im Allgemeinen ist das erst zur Laufzeit feststellbar. Bei der Typumwandlung erfolgt eine Überprüfung, die sicherstellt, dass das Objekt den gewünschten Typ hat. Sind die Bedingungen nicht erfüllt, erfolgt eine Ausnahmebehandlung.

Dynamische Typabfragen und Typumwandlungen sind sehr mächtige Werkzeuge. Man kann damit einiges machen, was sonst nicht oder nur sehr umständlich machbar wäre. Allerdings kann die Verwendung von dynamischen Typabfragen und Typumwandlungen Fehler in einem Programm verdecken und die Wartbarkeit erschweren. Fehler werden oft dadurch verdeckt, dass der deklarierte Typ einer Variablen oder eines formalen Parameters nur mehr wenig mit dem Typ zu tun hat, dessen Instanzen ProgrammiererInnen als Werte erwarten. Beispielsweise ist der deklarierte Typ `Object`, obwohl ProgrammiererInnen erwarten, dass nur Instanzen von `Integer` oder `Person` vorkommen. Einen konkreteren gemeinsamen Obertyp dieser beiden Typen als `Object` gibt es im System ja nicht. Um auf Eigenschaften von `Integer` oder `Person` zuzugreifen, werden dynamische Typabfragen und Typumwandlungen eingesetzt. Wenn in Wirklichkeit statt einer Instanz von `Integer` oder `Person` eine Instanz von `Point2D` verwendet wird, liefert der Compiler keine Fehlermeldung. Erst zur Laufzeit kann es im günstigsten Fall zu einer Ausnahmebehandlung kommen. Es ist aber auch möglich, dass es zu keiner Ausnahmebehandlung kommt, sondern einfach nur die Ergebnisse falsch sind, oder – noch schlimmer – falsche Daten in einer Datenbank gespeichert werden. Der Grund für das mangelhafte Erkennen dieses Typfehlers liegt darin, dass mit Hilfe von dynamischen Typabfragen und Typumwandlungen statische Typüberprüfungen durch den Compiler ausgeschaltet wurden, obwohl sich ProgrammiererInnen vermutlich nach wie vor auf statische Typsicherheit in Java verlassen.

Neben der Fehleranfälligkeit ist die schlechte Wartbarkeit ein weiterer Grund, um Typabfragen (auch ohne Typumwandlungen) nur sehr sparsam zu nutzen. Insbesondere gilt dies für geschachtelte Typabfragen:

¹Versuchen Sie Fehler in dieser Lösung selbst zu finden. Die Verwendung von dynamischer Typinformation und Typumwandlung ist hier korrekt. Aber vielleicht wird eine implizite Zusicherung verletzt, wie die, dass `a.equal(b)` dasselbe Ergebnis liefert wie `b.equal(a)`. Am schnellsten wird man den Fehler finden, indem man Zusicherungen auf `Point3D` und `Point2D` explizit macht.

```

if (x instanceof T1)
    doSomethingOfTypeT1 ((T1)x);
else if (x instanceof T2)
    doSomethingOfTypeT2 ((T2)x);
...
else
    doSomethingOfAnyType (x);

```

Wir wissen bereits aus Abschnitt 2.1, dass `switch`-Anweisungen und (geschachtelte) `if`-Anweisungen durch dynamisches Binden ersetzt werden können. Das soll man auch tun, da dynamisches Binden in der Regel wesentlich wartungsfreundlicher ist. Dasselbe gilt für (geschachtelte) dynamische Typabfragen, welche die möglichen Typen im Programmcode fix verdrahten und daher bei Änderungen der Typhierarchie ebenfalls geändert werden müssen. Oft sind solche (geschachtelte) dynamische Typabfragen einfach durch

```
x.doSomething();
```

ersetzbar. Die Auswahl des auszuführenden Programmcodes erfolgt hier durch dynamisches Binden. Die Klasse des deklarierten Typs von `x` implementiert `doSomething` entsprechend `doSomethingOfAnyType`, und die Unterklassen `T1`, `T2` und so weiter entsprechend `doSomethingOfTypeT1`, `doSomethingOfTypeT2` und so weiter.

Manchmal ist es nicht einfach, dynamische Typabfragen durch dynamisches Binden zu ersetzen. Dies trifft vor allem in diesen Fällen zu:

- Der deklarierte Typ von `x` ist zu allgemein; die einzelnen Alternativen decken nicht alle Möglichkeiten ab. Das ist genau die oben erwähnte gefährliche Situation, in der die statische Typsicherheit von Java umgangen wird. In dieser Situation ist eine Refaktorisierung des Programms angebracht.
- Die Klassen, die dem deklarierten Typ von `x` und dessen Untertypen entsprechen, können nicht erweitert werden. Als (recht aufwändige) Lösung kann man parallel zur unveränderbaren Klassenhierarchie eine gleich strukturierte Hierarchie aufbauen, deren Klassen (Wrapper-Klassen) die zusätzlichen Methoden beschreiben.
- Manchmal ist die Verwendung dynamischen Bindens schwierig, weil die einzelnen Alternativen auf private Variablen und Methoden zugreifen. Methoden anderer Klassen haben diese Information nicht.

Oft lässt sich die fehlende Information durch Übergabe geeigneter Argumente beim Aufruf der Methode oder durch „back calls“ (wenn die Information nur selten benötigt wird) verfügbar machen.

- Der deklarierte Typ von `x` kann sehr viele Untertypen haben. Wenn `doSomething` nicht in einer gemeinsamen Oberklasse in der Bedeutung von `doSomethingOfAnyType` implementierbar ist, beispielsweise weil der deklarierte Typ von `x` ein Interface ist, muss `doSomething` in vielen Klassen auf gleiche Weise implementiert werden. Das bedeutet einen Mehraufwand für die Wartung. Der Grund dafür liegt in der fehlenden Unterstützung der Mehrfachvererbung in Java. Durch Refaktorisierung und Verwendung geeigneter Entwurfsmuster lassen sich diese Probleme abschwächen oder vermeiden.

Faustregel: Typabfragen und Typumwandlungen sollen nach Möglichkeit vermieden werden.

In wenigen Fällen ist es nötig und durchaus angebracht, diese mächtigen, aber unsicheren Werkzeuge zu verwenden, wie wir noch sehen werden.

Typumwandlungen werden auch auf primitiven Typen wie `int`, `char` und `float` unterstützt. In diesen Fällen haben Typumwandlungen aber eine andere Bedeutung, da für Variablen primitiver Typen die dynamischen Typen immer gleich den statischen und deklarierten Typen sind. Bei primitiven Typen werden tatsächlich die Instanzen der Typen umgewandelt, nicht deklarierte Typen. Aus einer Fließkommazahl wird beispielsweise durch Abschneiden der Stellen nach dem Komma, also durch Runden gegen Null, eine ganze Zahl. Dabei kann natürlich Information verloren gehen, aber es kommt zu keiner Ausnahmebehandlung. Daher haben Typumwandlungen auf primitiven Typen eine ganz andere Qualität als auf Referenztypen und machen im Normalfall keinerlei Probleme. Typumwandlungen zwischen primitiven Typen und Referenztypen werden in Java nicht unterstützt.

3.3.2 Typumwandlungen und Generizität

Die homogene Übersetzung einer generischen Klasse oder Routine in eine Klasse oder Routine ohne Generizität ist im Prinzip sehr einfach, wie wir bereits in Abschnitt 3.2.2 gesehen haben: Alle Ausdrücke in spitzen Klammern werden weggelassen. Jedes andere Vorkommen eines Typparameters wird durch `Object` oder, falls eine Schranke angegeben ist, durch die (erste

Komponente der) Schranke ersetzt. Für das Beispiel aus Abschnitt 3.1.2 wird folgender Code generiert:

```

interface Collection {
    void add (Object elem);
    Iterator iterator();
}
interface Iterator {
    Object next();
    boolean hasNext();
}
class List implements Collection {
    protected class Node {
        Object elem;
        Node next = null;
        Node (Object elem) { this.elem = elem; }
    }
    protected Node head = null, tail = null;
    protected class ListIter implements Iterator {
        protected Node p = head;
        public boolean hasNext() { return p != null; }
        public Object next() {
            if (p == null)
                return null;
            Object elem = p.elem;
            p = p.next;
            return elem;
        }
    }
    public void add (Object x) {
        if (head == null)
            tail = head = new Node(x);
        else
            tail = tail.next = new Node(x);
    }
    public Iterator iterator() {
        return new ListIter();
    }
}

```


Etwas komplizierter ist die Verwendung einer generischen Routine oder einer Methode in einer generischen Klasse, die eine Instanz eines Typparameters als Ergebnis zurückgibt. Das Ergebnis muss in eine Instanz des Typs, der den Typparameter ersetzt, umgewandelt werden:

```
List xs = new List();
xs.add (new Integer(0));
Integer x = (Integer)xs.iterator().next();
List ys = new List();
ys.add ("zerro");
String y = (String)ys.iterator().next();
```

Abgesehen von einigen unbedeutenden Details, auf die wir hier nicht näher eingehen, ist die Übersetzung so einfach, dass sie ProgrammiererInnen auch ohne Unterstützung durch den Compiler durchführen können. Das ist vermutlich ein Grund dafür, dass Java ursprünglich keine Generizität unterstützte. ProgrammiererInnen können gleich direkt Programmcode ohne Generizität schreiben. Allerdings hat das auch einen schwerwiegenden Nachteil: Statt Fehlermeldungen, die bei Verwendung von Generizität der Compiler generiert, werden ohne Generizität erst zur Laufzeit Ausnahmebehandlungen ausgelöst. Zum Beispiel liefert der Java-Compiler für

```
List<Integer> xs = new List<Integer>();
xs.add (new Integer(0));
String y = xs.iterator().next();
// Syntaxfehler: String erwartet, Integer gefunden
```

eine Fehlermeldung, nicht aber für den daraus generierten Code:

```
List xs = new List();
xs.add (new Integer(0));
String y = (String)xs.iterator().next();
// Exception bei Typumwandlung von Object auf String
```

Der Vorteil von Generizität liegt also in erster Linie in der höheren Typsicherheit.

Viele nicht-generische Java-Bibliotheken verwenden Klassen, die so aussehen, als ob sie aus generischen Klassen erzeugt worden wären. Das heißt, Objekte, die in Listen etc. eingefügt werden, müssen in der Regel nur Untertypen von `Object` sein, und vor der Verwendung von aus solchen Datenstrukturen gelesenen Objekten steht meist eine Typumwandlung. Die durchgehende Verwendung von Generizität würde den Bedarf an Typumwandlungen vermeiden, oder zumindest erheblich reduzieren.

Faustregel: Man soll nur sichere Formen der Typumwandlung einsetzen.

Dieser Argumentation folgend ist es leicht, sich auch bei der Programmierung in einer Sprache ohne Generizität einen Programmierstil anzueignen, der nur „sichere“ Typumwandlungen einsetzt: Typumwandlungen sind sicher (lösen keine Ausnahmebehandlung aus), wenn

- in einen Obertyp des deklarierten Objekttyps umgewandelt wird,
- oder davor eine dynamische Typabfrage erfolgt, die sicherstellt, dass das Objekt einen entsprechenden dynamischen Typ hat,
- oder man das Programmstück so schreibt, als ob man Generizität verwenden würde, dieses Programmstück händisch auf mögliche Typfehler, die bei Verwendung von Generizität zu Tage treten, untersucht und dann die homogene Übersetzung durchführt.

Im ersten Fall handelt es sich um eine völlig harmlose Typumwandlung nach oben in der Typhierarchie (up-cast), die aber kaum gebraucht wird. Die beiden anderen Fälle sind wichtiger, beziehen sich aber auf weniger harmlose Typumwandlungen nach unten (down-casts).

Der zweite Punkt impliziert, dass es einen sinnvollen Programmzweig geben muss, der im Falle des Scheiterns des Typvergleichs ausgeführt wird. Wenn man in einem alternativen Zweig einfach nur eine Ausnahmebehandlung anstößt, kann man nicht mehr von einer sicheren Typumwandlung sprechen. Leider erweisen sich gerade falsche Typannahmen in alternativen Zweigen zu Typabfragen als häufige Fehlerquelle.

Faustregel: Bei Zutreffen des zweiten Punktes ist besonders darauf zu achten, dass alle Annahmen im alternativen Zweig (bei Scheitern des Typvergleichs) in Zusicherungen stehen.

Außerdem gibt es oft mehrere alternative Zweige, die sich in geschachtelten `if`-Anweisungen zeigen. Aufgrund der damit verbundenen Wartungsprobleme sollte man auf solche Lösungen verzichten.

Bei Zutreffen des dritten Punktes treten keine solchen Probleme auf. Stattdessen sind aufwändige händische Programmanalysen notwendig. Es muss vor allem sichergestellt werden, dass

- wirklich alle Ersetzungen eines (gedachten) Typparameters durch einen Typ gleichförmig erfolgen – das heißt, jedes Vorkommen des Typparameters tatsächlich durch denselben Typ ersetzt wird,
- und keine impliziten Untertypbeziehungen vorkommen.

Vor allem hinsichtlich impliziter Untertypbeziehungen kann die Intuition manchmal in die Irre führen, da beispielsweise sowohl `List<Integer>` als auch `List<String>` in der homogenen Übersetzung durch `List` dargestellt werden, obwohl sie nicht gegeneinander ersetzbar sind.

Faustregel: Wenn die Programmiersprache Generizität unterstützt, soll die dritte Möglichkeit nicht verwendet werden.

Generizität ist einer dynamischen Typumwandlung immer vorzuziehen. Wenn Generizität nicht unterstützt wird, ist der dritte Punkt dem zweiten vorzuziehen. Unnötige dynamische Typvergleiche (z.B. zur Absicherung einer Typumwandlung obwohl die Voraussetzungen dafür gemäß dem dritten Punkt händisch überprüft wurden) sollen vermieden werden, da sie die Sicherheit nicht wirklich erhöhen, aber die Wartung erschweren können.

Generizität ist, mit einigen Einschränkungen, auch in dynamischen Typabfragen und Typumwandlungen einsetzbar.

```

<A> Collection<A> up (List<A> xs) {
    return (Collection<A>) xs;
}
<A> List<A> down (Collection<A> xs) {
    if (xs instanceof List<A>)
        return (List<A>)xs;
    else { ... }
}
List<String> bad (Object o) {
    if (o instanceof List<String>) // error
        return (List<String>)o; // error
    else { ... }
}

```

In der Methode `bad` werden vom Compiler Fehlermeldungen ausgegeben, da es zur Laufzeit keine Information über den gemeinsamen Typ der Listenelemente gibt. Es ist daher unmöglich, in einer Typabfrage oder Typumwandlung dynamisch zu überprüfen, ob `o` den gewünschten Typ hat.

Die Methoden `up` und `down` haben dieses Problem nicht, weil der bekannte Unter- beziehungsweise Obertyp den Typ aller Listenelemente bereits statisch festlegt, falls es sich tatsächlich um eine Liste handelt. Der Compiler ist intelligent genug, solche Situationen zu erkennen. Bei der Übersetzung werden einfach alle spitzen Klammern (und deren Inhalte) weggelassen. Im übersetzten Programm sind die strukturellen Unterschiede zwischen `down` und `bad` nicht mehr erkennbar, aber `bad` kann zu einer Ausnahmebehandlung führen. Bei der händischen Programmüberprüfung ist auf solche Feinheiten besonders zu achten.

Java erlaubt die gemischte Verwendung von generischen Klassen und Klassen, die durch homogene Übersetzung daraus erzeugt wurden (oder hätten erzeugt werden können):

```
class List<A> implements Collection<A> {
    ...
    public boolean equals (Object that) {
        if (!(that instanceof List))
            return false;
        Iterator<A> xi = this.iterator();
        Iterator yi = ((List)that).iterator();
        while (xi.hasNext() && yi.hasNext()) {
            A x = xi.next();
            Object y = yi.next();
            if (!(x == null ? y == null : x.equals(y)))
                return false;
        }
        return !(xi.hasNext() || yi.hasNext());
    }
}
```

Im Beispiel sind `List<A>` und `Iterator<A>` generische Klassen, und `List` und `Iterator` entsprechende übersetzte Klassen (*raw types*). Sind Ausdrücke in spitzen Klammern angegeben, erfolgt die statische Typüberprüfung für Generizität. Sonst prüft der Compiler Typparameter nicht.

Ein häufiges Anfängerproblem besteht darin, dass man bei Typdeklarationen die spitzen Klammern anzugeben vergisst. Da solche Typen vom Compiler als *raw types* missverstanden werden, erfolgt keine Typüberprüfung der Generizität, und man hält das falsche Programm für korrekt. Daher ist es besonders wichtig, auf spitze Klammern zu achten.

3.3.3 Kovariante Probleme

In Abschnitt 2.1 haben wir gesehen, dass Typen von Eingangsparametern nur kontravariant sein können. Kovariante Eingangsparametertypen verletzen das Ersetzbarkeitsprinzip. In der Praxis wünscht man sich manchmal gerade kovariante Eingangsparametertypen. Entsprechende Aufgabenstellungen nennt man *kovariante Probleme*. Zur Lösung kovarianter Probleme bieten sich dynamische Typabfragen und Typumwandlungen an, wie folgendes Beispiel zeigt:

```

abstract class Futter { ... }
class Gras extends Futter { ... }
class Fleisch extends Futter { ... }
abstract class Tier {
    public abstract void friss (Futter x);
}
class Rind extends Tier {
    public void friss (Gras x) { ... }
    public void friss (Futter x) {
        if (x instanceof Gras)
            friss ((Gras)x);
        else
            erhoeheWahrscheinlichkeitFuerBSE();
    }
}
class Tiger extends Tier {
    public void friss (Fleisch x) { ... }
    public void friss (Futter x) {
        if (x instanceof Fleisch)
            friss ((Fleisch)x);
        else
            fletscheZaehne();
    }
}

```

In `Rind` und `Tiger` ist `friss` überladen, es gibt also mehrere Methoden desselben Namens. Die Methoden mit `Futter` als Parametertyp überschreiben jene aus `Tier`, während die anderen nicht in `Tier` vorkommen. Es wird die Methode ausgeführt, deren formaler Parametertyp der spezifischste Obertyp des deklarierten Argumenttyps ist. Im Beispiel wird der

gewünschte deklarierte Argumenttyp durch Typumwandlung bestimmt.

Es ist ganz natürlich, **Gras** und **Fleisch** als Untertypen von **Futter** anzusehen. **Gras** und **Fleisch** sind offensichtlich einander ausschließende Spezialisierungen von **Futter**. Ebenso sind **Rind** und **Tiger** Spezialisierungen von **Tier**. Es entspricht der praktischen Erfahrung, dass Tiere im Allgemeinen Futter fressen, Rinder aber nur Gras und Tiger nur Fleisch. Als Parametertyp der Methode **friss** wünscht man sich daher in **Tier** **Futter**, in **Rind** **Gras** und in **Tiger** **Fleisch**.

Genau diese Beziehungen in der realen Welt sind aber nicht typischer realisierbar. Zur Lösung des Problems bietet sich eine erweiterte Sicht der Beziehungen in der realen Welt an: Auch einem Rind kann man Fleisch und einem Tiger Gras zum Fressen anbieten. Wenn man das macht, muss man aber mit unerwünschten Reaktionen der Tiere rechnen. Obiges Programmstück beschreibt entsprechendes Verhalten: Wenn dem Tier geeignetes Futter angeboten wird, erledigen die überladenen Methoden **friss** mit den Parametertypen **Gras** beziehungsweise **Fleisch** die Aufgaben. Sonst führen die überschriebenen Methoden **friss** mit dem Parametertyp **Futter** Aktionen aus, die vermutlich nicht erwünscht sind.

Faustregel: Kovariante Probleme soll man vermeiden.

Durch Umschreiben des Programms kann man zwar Typabfragen und Typumwandlungen vermeiden, aber die unerwünschten Aktionen bei kovarianten Problemen bleiben erhalten. Die einzige Möglichkeit besteht darin, kovariante Probleme zu vermeiden. Beispielsweise reicht es, **friss** aus **Tier** zu entfernen. Dann kann man zwar **friss** nur mehr mit Futter der richtigen Art in **Rind** und **Tiger** aufrufen, aber man kann Tiere nur mehr füttern, wenn man die Art der Tiere und des Futters genau kennt.

(für Interessierte)

Kovariante Probleme treten in der Praxis so häufig auf, dass einige Programmiersprachen teilweise Lösungen dafür anbieten. Zunächst betrachten wir Eiffel: In dieser Sprache sind kovariante Eingangsparametertypen durchwegs erlaubt. Wenn die Klasse **Tier** die Methode **friss** mit dem Parametertyp **Futter** enthält, können die überschriebenen Methoden in den Klassen **Rind** und **Tiger** die Parametertypen **Gras** und **Fleisch** haben. Dies ermöglicht eine natürliche Modellierung kovarianter Probleme. Weil dadurch aber das Ersetzbarkeitsprinzip verletzt ist, können an Stelle dieses Parameters keine Argumente von einem Untertyp des Parametertyps verwendet werden. Der Compiler kann jedoch die Art des Tieres oder die Art des Futters nicht immer statisch feststellen. Wird **friss** mit einer falschen Futterart aufgerufen, kommt es zu einer Ausnahmebehandlung zur Laufzeit. Tatsächlich ergibt sich dadurch derselbe Effekt, als ob man in Java ohne vorhergehende Überprüfung den Typ des Arguments von

`friss` auf die gewünschte Futterart umwandeln würde. Von einer echten Lösung des Problems kann man daher nicht sprechen.

Einen besseren Ansatz scheinen *virtuelle Typen* zu bieten, die derzeit noch in keiner gängigen Programmiersprache verwendet werden [14, 12]. Man kann virtuelle Typen als geschachtelte Klassen wie in Java ansehen, die jedoch, anders als in Java, in Unterklassen überschreibbar sind. Die beiden Klassenhierarchien mit `Tier` und `Futter` als Wurzeln werden eng verknüpft: `Futter` ist in `Tier` enthalten. In `Rind` ist `Futter` mit einer neuen Klasse überschrieben, welche die Funktionalität von `Gras` aufweist, und `Futter` in `Tiger` mit einer Klasse der Funktionalität von `Fleisch`. Statt `Gras` und `Fleisch` schreibt man dann `Rind.Futter` und `Tiger.Futter`. Der Typ `Futter` des Parameters von `friss` bezieht sich immer auf den lokal gültigen Namen, in `Rind` also auf `Rind.Futter`. Durch die Verwendung virtueller Typen hat man auf den ersten Blick nichts gewonnen: Noch immer muss man `friss` in `Rind` mit einem Argument vom Typ `Rind.Futter` und in `Tiger` mit einem Argument vom Typ `Tiger.Futter` aufrufen. Die Art des Tieres muss also mit der Art des Futters übereinstimmen, und der Compiler muss die Übereinstimmung überprüfen können. Aber virtuelle Typen haben im Gegensatz zu anderen Ansätzen einen Vorteil: Wenn `Tier` (und daher auch `Rind` und `Tiger`) eine Methode hat, die eine Instanz vom Typ `Futter` als Ergebnis liefert, kann man das Ergebnis eines solchen Methodenaufrufs als Argument eines Aufrufs von `friss` in derselben Instanz verwenden. Dabei braucht man die Art des Tieres nicht zu kennen und ist trotzdem vor Typfehlern sicher. Die Praxisrelevanz dieses Vorteils ist derzeit mangels Erfahrungen kaum abschätzbar.

Einen häufig vorkommenden Spezialfall kovarianter Probleme stellen binäre Methoden dar. Wie in Abschnitt 2.1 eingeführt, hat eine binäre Methode mindestens einen formalen Parameter, dessen Typ stets gleich der Klasse ist, die die Methode enthält. Im Prinzip kann man binäre Methoden auf dieselbe Weise behandeln wie alle anderen kovarianten Probleme. Das heißt, man könnte (wie in Abschnitt 3.3.1) dynamische Typabfragen mittels `instanceof` verwenden, um den dynamischen Parametertyp zu bestimmen. Das ist aber problematisch, wie wir gleich sehen werden. Hier ist eine weitere, bessere Lösung für die binäre Methode `equal` in `Point2D` und `Point3D`:

```
abstract class Point {
    public final boolean equal (Point that) {
        if (this.getClass() == that.getClass())
            return uncheckedEqual(that);
        return false;
    }
    protected abstract boolean uncheckedEqual (Point p);
}
```

```

class Point2D extends Point {
    private int x, y;
    protected boolean uncheckedEqual (Point p) {
        Point2D that = (Point2D)p;
        return x == that.x && y == that.y;
    }
}

class Point3D extends Point {
    private int x, y, z;
    protected boolean uncheckedEqual (Point p) {
        Point3D that = (Point3D)p;
        return x==that.x && y==that.y && z==that.z;
    }
}

```

Anders als in allen vorangegangenen Lösungsansätzen ist `Point3D` kein Untertyp von `Point2D`, sondern sowohl `Point3D` als auch `Point2D` sind von einer gemeinsamen abstrakten Oberklasse `Point` abgeleitet. Dieser Unterschied hat nichts direkt mit binären Methoden zu tun, sondern verdeutlicht, dass `Point3D` keine Spezialisierung von `Point2D` ist. Die Methode `equal` ist in `Point` definiert und kann in Unterklassen nicht überschrieben werden. Wenn die beiden zu vergleichenden Punkte genau den gleichen Typ haben, wird in der betreffenden Unterklasse von `Point` die Methode `uncheckedEqual` aufgerufen, die den eigentlichen Vergleich durchführt. Im Unterschied zur in Abschnitt 3.3.1 angerissenen Lösung vergleicht diese Lösung, ob die Typen wirklich gleich sind, nicht nur, ob der dynamische Typ des Arguments ein Untertyp der Klasse ist, in der die Methode ausgeführt wird. Die Lösung in Abschnitt 3.3.1 ist falsch, da `equal` in `Point2D` mit einem Argument vom Typ `Point3D` als Ergebnis `true` liefern kann.

(für Interessierte)

Die Programmiersprache Ada unterstützt binäre Methoden direkt: Alle Parameter, die denselben Typ wie das Äquivalent zu `this` in Java haben, werden beim Überschreiben auf die gleiche Weise kovariant verändert. Wenn mehrere Parameter denselben überschriebenen Typ haben, handelt es sich um binäre Methoden. Eine Regel in Ada besagt, dass alle Argumente, die für diese Parameter eingesetzt werden, genau den gleichen dynamischen Typ haben müssen. Das wird zur Laufzeit überprüft. Schlägt die Überprüfung fehl, wird eine Ausnahmebehandlung eingeleitet. Methoden wie `equal` in obigem Beispiel sind damit sehr einfach programmierbar. Falls die zu vergleichenden Objekte unterschiedliche Typen haben, kommt es zu einer Ausnahmebehandlung, die an geeigneten Stellen abgefangen werden kann.

3.4 Überladen versus Multimethoden

Dynamisches Binden erfolgt in Java (wie in vielen anderen objektorientierten Programmiersprachen auch) über den dynamischen Typ eines speziellen Parameters. Beispielsweise wird die auszuführende Methode in `x.equal(y)` durch den dynamischen Typ von `x` festgelegt. Der dynamische Typ von `y` ist für die Methodenauswahl irrelevant. Aber der deklarierte Typ von `y` ist bei der Methodenauswahl relevant, wenn `equal` überladen ist. Bereits der Compiler kann an Hand des deklarierten Typs von `y` auswählen, welche der überladenen Methoden auszuführen ist. Für das dynamische Binden ist `y` unerheblich.

Generell, aber nicht in Java, ist es möglich, dass dynamisches Binden auch den dynamischen Typ von `y` in die Methodenauswahl einbezieht. Dann legt nicht bereits der Compiler anhand des deklarierten Typs fest, welche überladene Methode auszuwählen ist, sondern erst zur Laufzeit des Programms wird die auszuführende Methode durch die dynamischen Typen von `x` und `y` bestimmt. In diesem Fall spricht man nicht von Überladen sondern von *Multimethoden* [7].

Leider haben Java- und C++-ProgrammiererInnen immer wieder Probleme damit, klar zwischen Überladen und Multimethoden zu unterscheiden. Das kann zu Fehlern führen. In Abschnitt 3.4.1 werden wir die Unterschiede zwischen Überladen und Multimethoden klar machen. In Abschnitt 3.4.2 werden wir sehen, dass man Multimethoden auch in Sprachen wie Java recht einfach simulieren kann.

3.4.1 Unterschiede zwischen Überladen und Multimethoden

Folgendes Beispiel soll vor Augen führen, dass bei der Auswahl zwischen überladenen Methoden in Java nur der deklarierte Typ eines Arguments entscheidend ist, nicht der dynamische Typ. Wir verwenden das Beispiel zu kovarianten Problemen aus Abschnitt 3.3.3:

```
Rind  rind = new Rind();
Futter gras = new Gras();
rind.friss(gras);           // Rind.friss (Futter x)
rind.friss((Gras)gras);    // Rind.friss (Gras x)
```

Wegen dynamischen Bindens werden die Methoden `friss` auf jeden Fall in der Klasse `Rind` ausgeführt, unabhängig davon, ob `rind` als `Tier` oder `Rind` deklariert ist. Der Methodenaufruf in der dritten Zeile führt die überladene

Methode mit dem Parameter vom Typ `Futter` aus, da `gras` mit dem Typ `Futter` deklariert ist. Für die Methodenauswahl ist es unerheblich, dass `gras` tatsächlich eine Instanz von `Gras` enthält; der dynamische Typ von `gras` ist `Gras`, da `gras` direkt vor dem Methodenaufruf mit einer Instanz von `Gras` initialisiert wird. Es zählt aber nur der deklarierte Typ. Der Methodenaufruf in der vierten Zeile führt die überladene Methode mit dem Parameter vom Typ `Gras` aus, weil der deklarierte Typ von `gras` wegen der Typumwandlung an dieser Stelle `Gras` ist. Typumwandlungen ändern ja den deklarierten Typ eines Ausdrucks.

Häufig wissen ProgrammiererInnen in solchen Fällen, dass `futter` eine Instanz von `Gras` enthält, und nehmen an, dass die Methode mit dem Parameter vom Typ `Gras` gewählt wird. Diese Annahme ist aber falsch! Man muss stets auf den deklarierten Typ achten, auch wenn man den dynamischen Typ kennt.

Was wäre, wenn die erste Zeile des Beispiels

```
Tier rind = new Rind();
```

lauten würde? Wegen dynamischen Bindens würde `friss` natürlich weiterhin in `Rind` ausgeführt werden. Aber zur Auswahl überladener Methoden kann der Compiler nur deklarierte Typen verwenden. Das gilt auch für den Empfänger einer Nachricht. Die überladenen Methoden werden in `Tier` gesucht, nicht in `Rind`. In `Tier` ist `friss` nicht überladen, sondern es gibt nur eine Methode mit einem Parameter vom Typ `Futter`. Daher wird in `Rind` auf jeden Fall die Methode mit dem Parameter vom Typ `Futter` ausgeführt, unabhängig davon, ob der deklarierte Typ des Arguments `Futter` oder `Gras` ist. Wie das Beispiel zeigt, kann sich die Auswahl zwischen überladenen Methoden stark von der Intuition vieler ProgrammiererInnen unterscheiden. Daher ist hier besondere Vorsicht geboten.

Die Methoden `friss` in `Rind` und `Tiger` sind so überladen, dass es (außer für die Laufzeiteffizienz) keine Rolle spielt, welche der überladenen Methoden aufgerufen wird. Wenn der dynamische Typ des Arguments `Gras` ist, wird im Endeffekt immer die Methode mit dem Parametertyp `Gras` aufgerufen. Es ist empfehlenswert, Überladen nur so zu verwenden.

Faustregel: Man soll Überladen nur so verwenden, dass es keine Rolle spielt, ob bei der Methodenauswahl deklarierte oder dynamische Typen der Argumente verwendet werden.

Für je zwei überladene Methoden gleicher Parameteranzahl

- soll es zumindest eine Parameterposition geben, an der sich die Typen der Parameter unterscheiden, nicht in Untertyprelation zueinander stehen und auch keinen gemeinsamen Untertyp haben,
- oder alle Parametertypen der einen Methode sollen Obertypen der Parametertypen der anderen Methode sein, und bei Aufruf der einen Methode soll nichts anderes gemacht werden, als auf die andere Methode zu verzweigen, falls die entsprechenden dynamischen Typen der Argumente dies erlauben.

Unter diesen Bedingungen ist die strikte Unterscheidung zwischen deklarierten und dynamischen Typen bei der Methodenauswahl nicht wichtig.

Das Problem mit der häufigen Verwechslung von dynamischen und deklarierten Typen könnte man auch nachhaltig lösen, indem man zur Methodenauswahl generell die dynamischen Typen aller Argumente verwendet. Statt überladener Methoden hätte man dann Multimethoden. Unter der Annahme, dass Java Multimethoden unterstützt, könnte man die Klasse `Rind` im Beispiel aus Abschnitt 3.3.3 kürzer und ohne dynamische Typabfragen und Typumwandlungen schreiben:

```
class Rind extends Tier {
    public void friss (Gras x) { ... }
    public void friss (Futter x) {
        erhoeheWahrscheinlichkeitFuerBSE();
    }
} // Achtung: In Java ist diese Loesung falsch !!
```

Die Typabfrage, ob `x` den dynamischen Typ `Gras` hat, hätte man sich erspart, da `friss` mit dem Parametertyp `Futter` bei Multimethoden nur aufgerufen wird, wenn der dynamische Typ des Arguments ungleich `Gras` ist. Java unterstützt aber keine Multimethoden.

Als Grund für die fehlende Unterstützung von Multimethoden in vielen heute üblichen Programmiersprachen wird häufig die höhere Komplexität der Methodenauswahl genannt. Der dynamische Typ der Argumente muss ja zur Laufzeit in die Methodenauswahl einbezogen werden. Im Beispiel mit der Multimethode `friss` ist jedoch, wie in vielen Fällen, in denen Multimethoden sinnvoll sind, kein zusätzlicher Aufwand nötig; eine dynamische Typabfrage auf dem Argument ist immer nötig, wenn der statische Typ kein Untertyp von `Gras` ist. Die Multimethodenvariante von `friss` kann sogar effizienter sein als die Variante mit Überladen, wenn der statische Typ des Arguments ein Untertyp von `Gras` ist, nicht jedoch der

deklarierte Typ. Die Laufzeiteffizienz ist daher kaum ein Grund für fehlende Multimethoden in einer Programmiersprache.

Unter der höheren Komplexität der Methodenauswahl von Multimethoden versteht man oft etwas anderes als die damit verbundene Laufzeiteffizienz: Für ProgrammiererInnen ist nicht gleich erkennbar, unter welchen Bedingungen welche Methode ausgeführt wird. Eine allgemeine Regel besagt, dass immer jene Methode mit den speziellsten Parametertypen, die mit den dynamischen Typen der Argumente kompatibel sind, auszuführen ist. Wenn wir `friss` mit einem Argument vom Typ `Gras` (oder einem Untertyp davon) aufrufen, sind die Parametertypen beider Methoden mit dem Argumenttyp kompatibel. Da `Gras` spezieller ist als `Futter`, wird die Methode mit dem Parametertyp `Gras` ausgeführt. Diese Regel ist für die Methodenauswahl aber nicht hinreichend, wenn Multimethoden mehrere Parameter haben, wie folgendes Beispiel zeigt:

```
public void frissDoppelt (Futter x, Gras y) { ... }
public void frissDoppelt (Gras x, Futter y) { ... }
```

Mit einem Aufruf von `frissDoppelt` mit zwei Argumenten vom Typ `Gras` sind beide Methoden kompatibel. Aber keine Methode ist spezieller als die andere. Es gibt mehrere Möglichkeiten, mit solchen Mehrdeutigkeiten umzugehen. Eine Möglichkeit besteht darin, die erste passende Methode zu wählen; das wäre die Methode in der ersten Zeile. Es ist auch möglich, die Übereinstimmung zwischen Parametertyp und Argumenttyp für jede Parameterposition getrennt zu prüfen, und dabei von links nach rechts jeweils die Methode mit den spezielleren Parametertypen zu wählen; das wäre die Methode in der zweiten Zeile. CLOS (Common Lisp Object System [13]) bietet zahlreiche weitere Auswahlmöglichkeiten. Keine dieser Möglichkeiten bietet klare Vorteile gegenüber den anderen. Daher scheint eine weitere Variante günstig zu sein: Der Compiler verlangt, dass es immer genau eine eindeutige speziellste Methode gibt. ProgrammiererInnen müssen eine weitere Methode

```
public void frissDoppelt (Gras x, Gras y) { ... }
```

hinzufügen, die das Auswahlproblem beseitigt. Dieses Beispiel soll klar machen, dass Multimethoden im Allgemeinen tatsächlich sowohl für den Compiler als auch für ProgrammiererInnen eine deutlich höhere Komplexität haben als überladene Methoden. In den üblichen Anwendungsbeispielen haben Multimethoden keine höhere Komplexität als überladene

Methoden. Die Frage, ob ProgrammiererInnen eher Multimethoden oder eher Überladen haben wollen, bleibt offen.

In Java kann es leicht zu Fehlern kommen, wenn ProgrammiererInnen unbewusst Überladen statt Überschreiben verwenden, wenn sie also eine Methode überschreiben wollen, die überschreibende Methode sich aber in den Parametertypen von der zu überschreibenden Methode unterscheidet. Beispielsweise werden in C++ die häufigsten derartigen Probleme vom Compiler erkannt, weil es Einschränkungen beim Überladen ererbter Methoden gibt. Nicht so in Java. ProgrammiererInnen müssen speziell darauf achten, dass Parametertypen der überschreibenden und überschriebenen Methode wirklich gleich sind. Nur Ergebnistypen dürfen ab Java 1.5 kovariant verschieden sein.

3.4.2 Simulation von Multimethoden

Multimethoden verwenden mehrfaches dynamisches Binden: Die auszuführende Methode wird dynamisch durch die Typen mehrerer Argumente bestimmt. In Java gibt es nur einfaches dynamisches Binden. Trotzdem ist es nicht schwer, mehrfaches dynamisches Binden durch wiederholtes einfaches Binden zu simulieren. Wir nutzen mehrfaches dynamisches Binden für das Beispiel aus Abschnitt 3.3.3 und eliminieren damit dynamische Typabfragen und Typumwandlungen:

```
abstract class Tier {
    public abstract void friss (Futter futter);
}
class Rind extends Tier {
    public void friss (Futter futter) {
        futter.vonRindGefressen(this);
    }
}
class Tiger extends Tier {
    public void friss (Futter futter) {
        futter.vonTigerGefressen(this);
    }
}
abstract class Futter {
    public abstract void vonRindGefressen (Rind rind);
    public abstract void vonTigerGefressen (Tiger tiger);
}
```

```

class Gras extends Futter {
    public void vonRindGefressen (Rind rind) { ... }
    public void vonTigerGefressen (Tiger tiger) {
        tiger.fletscheZaehne();
    }
}
class Fleisch extends Futter {
    public void vonRindGefressen (Rind rind) {
        rind.erhoeheWahrscheinlichkeitFuerBSE();
    }
    public void vonTigerGefressen (Tiger tiger) { ... }
}

```

Die Methoden `friss` in `Rind` und `Tiger` rufen Methoden in `Futter` auf, die die eigentlichen Aufgaben durchführen. Scheinbar verlagern wir die Arbeit nur von den Tieren zu den Futterarten. Dabei passiert aber etwas Wesentliches: In `Gras` und `Fleisch` gibt es nicht nur *eine* entsprechende Methode, sondern je eine für Instanzen von `Rind` und `Tiger`. Bei einem Aufruf von `tier.friss(futter)` wird zweimal dynamisch gebunden. Das erste dynamische Binden unterscheidet zwischen Instanzen von `Rind` und `Tiger`. Diese Unterscheidung spiegelt sich im Aufruf von `vonRindGefressen` und `vonTigerGefressen` wider. Ein zweites dynamisches Binden unterscheidet zwischen Instanzen von `Gras` und `Fleisch`. In den Unterklassen von `Futter` sind insgesamt vier Methoden implementiert, die alle möglichen Kombinationen von Tierarten mit Futterarten darstellen.

Statt `vonRindGefressen` und `vonTigerGefressen` hätten wir auch einen gemeinsamen Namen wählen können (= Überladen), da sich die Typen der formalen Parameter eindeutig unterscheiden.

Stellen wir uns vor, diese Lösung des Beispiels sei dadurch zu Stande gekommen, dass wir eine ursprüngliche Lösung mit Multimethoden in Java implementiert und dabei für den formalen Parameter einen zusätzlichen Schritt dynamischen Bindens eingeführt hätten. Damit wird klar, wie man mehrfaches dynamisches Binden durch wiederholtes einfaches dynamisches Binden ersetzen kann. Bei Multimethoden mit mehreren Parametern muss entsprechend oft dynamisch gebunden werden. Sobald man den Übersetzungsschritt verstanden hat, kann man ihn ohne große intellektuelle Anstrengungen für vielfaches dynamisches Binden durchführen.

Diese Lösung kann auch dadurch erzeugt worden sein, dass in der ursprünglichen Lösung aus Abschnitt 3.3.3 `if`-Anweisungen mit dynami-

schen Typabfragen durch dynamisches Binden ersetzt wurden. Nebenbei sind auch die Typumwandlungen verschwunden. Auch diese Umformung ist automatisch durchführbar. Wir haben damit die Möglichkeit, dynamische Typabfragen genauso wie Multimethoden aus Programmen zu entfernen und damit die Struktur des Programms zu verbessern.

Mehrfaches dynamisches Binden wird in der Praxis häufig benötigt. Die Lösung wie in unserem Beispiel entspricht dem *Visitor Pattern*, einem klassischen Entwurfsmuster. Klassen wie `Futter` werden Visitorklassen genannt, und Klassen wie `Tier` heißen Elementklassen. Visitor- und Elementklassen sind oft gegeneinander austauschbar. Beispielsweise könnten die eigentlichen Implementierungen in den Tier-Klassen stehen, die nur in den Futter-Klassen aufgerufen werden.

Das Visitor Pattern hat einen großen Nachteil: Die Anzahl der benötigten Methoden wird schnell sehr groß. Nehmen wir an, wir hätten M unterschiedliche Tierarten und N Futterarten. Zusätzlich zu den M Visitor-Methoden werden $M \cdot N$ inhaltliche Methoden benötigt. Noch rascher steigt die Methodenanzahl mit der Anzahl der dynamischen Bindungen. Bei $n \geq 2$ dynamischen Bindungen mit N_i Möglichkeiten für die i te Bindung ($i = 1 \dots n$) werden $N_1 \cdot N_2 \cdots N_n$ inhaltliche Methoden und $N_1 + N_1 \cdot N_2 + \cdots + N_1 \cdot N_2 \cdots N_{n-1}$ Visitor-Methoden benötigt, insgesamt also sehr viele. Für $n = 4$ und $N_1, \dots, N_4 = 10$ kommen wir bereits auf 11.110 Methoden. Außer für sehr kleine n und kleine N_i ist diese Technik nicht sinnvoll einsetzbar. Durch Vererbung lässt sich die Zahl der nötigen Methoden nur unwesentlich reduzieren.

Lösungen mit Multimethoden oder dynamischen Typabfragen haben manchmal einen großen Vorteil gegenüber Lösungen mit dem Visitor Pattern: Die Anzahl der nötigen Methoden bleibt kleiner. Dies trifft besonders dann zu, wenn die Multimethode aus einigen speziellen Methoden mit uneinheitlicher Struktur der formalen Parametertypen und ganz wenigen allgemeinen Methoden, die den großen Rest behandeln, auskommt. Bei Verwendung dynamischer Typabfragen ist in diesen Fällen der große Rest in wenigen `else`-Zweigen versteckt.

3.5 Ausnahmebehandlung

Ausnahmebehandlungen dienen vor allem dem Umgang mit unerwünschten Programmzuständen. Zum Beispiel werden in Java Ausnahmebehandlungen ausgelöst, wenn das Objekt bei einer Typumwandlung keine In-

stanz des gegebenen Typs ist, oder eine Nachricht an `null` gesendet wird. In diesen Fällen kann der Programmablauf nicht normal fortgeführt werden, da grundlegende Annahmen verletzt sind. Ausnahmebehandlungen geben ProgrammiererInnen die Möglichkeit, das Programm auch in solchen Situationen noch weiter ablaufen zu lassen. In Abschnitt 3.5.1 gehen wir auf Ausnahmebehandlungen in Java ein und geben danach in Abschnitt 3.5.2 einige Hinweise auf den sinnvollen Einsatz von Ausnahmebehandlungen.

3.5.1 Ausnahmebehandlung in Java

Ausnahmen sind in Java gewöhnliche Objekte, die über spezielle Mechanismen als Ausnahmen verwendet werden. Alle Instanzen von `Throwable` sind dafür verwendbar. Praktisch verwendet man nur Instanzen der Unterklassen von `Error` und `Exception`, zwei Unterklassen von `Throwable`.

Unterklassen von `Error` werden hauptsächlich für vordefinierte, schwerwiegende Ausnahmen des Java-Laufzeitsystems verwendet und deuten auf echte Fehler hin, die während der Programmausführung entdeckt wurden. Es ist praktisch kaum möglich, solche Ausnahmen abzufangen; ihr Auftreten führt fast immer zur Programmbeendigung. Beispiele für Untertypen von `Error` sind `OutOfMemoryError` und `StackOverflowError`. Bei diesen Ausnahmen ist zu erwarten, dass jeder Versuch, das Programm fortzusetzen, wieder zu solchen Ausnahmen führt.

Unterklassen von `Exception` sind wiederum in zwei Bereiche gegliedert – Ausnahmen, die von ProgrammiererInnen selbst definiert wurden, und Ausnahmen, die Instanzen von `RuntimeException` sind, einer vordefinierten Unterklasse von `Exception`. Beispiele für Unterklassen letzterer Klasse sind `IndexOutOfBoundsException` (bei versuchten Zugriffen auf Arrays außerhalb der erlaubten Indexbereiche), `NullPointerException` (beim Versuch, eine Nachricht an `null` zu senden) und `ClassCastException` (bei einer versuchten Typumwandlung, wenn der dynamische Typ dem gewünschten Typ nicht entspricht). Oft ist es sinnvoll, Ausnahmen, die Instanzen von `Exception` sind, abzufangen und den Programmablauf an geeigneter Stelle fortzusetzen.

Vom Java-Laufzeitsystem werden nur Instanzen der vordefinierten Unterklassen von `Error` und `RuntimeException` als Ausnahmen ausgelöst. ProgrammiererInnen können explizit Ausnahmen auslösen, die Instanzen jeder beliebigen Unterklasse von `Throwable` sind. Dies geschieht mit Hilfe der `throw`-Anweisung, wie im folgenden Beispiel:


```
class Help extends Exception { ... }  
...  
if (helpNeeded())  
    throw new Help();
```

Falls `helpNeeded` als Ergebnis `true` liefert, wird eine neue Instanz von `Help` erzeugt und als Ausnahme verwendet. Bei Ausführung der `throw`-Anweisung (oder wenn das Laufzeitsystem eine Ausnahme auslöst) wird der reguläre Programmfluss abgebrochen. Das Laufzeitsystem sucht die nächste geeignete Stelle, an der die Ausnahme abgefangen und das Programm fortgesetzt wird. Wird keine solche Stelle gefunden, kommt es zu einem Programmabbruch.

Zum Abfangen von Ausnahmen gibt es `try-catch`-Blöcke:

```
try { ... }  
catch (Help e) { ... }  
catch (Exception e) { ... }
```

Im Block nach dem Wort `try` stehen beliebige Anweisungen, die ausgeführt werden, wenn der `try-catch`-Block ausgeführt wird. Falls während der Ausführung dieses `try`-Blocks eine Ausnahme auftritt, wird eine passende `catch`-Klausel nach dem `try`-Block gesucht. Jede `catch`-Klausel enthält nach dem Schlüsselwort `catch` (wie eine Methode mit einem Parameter) genau einen formalen Parameter. Ist die aufgetretene Ausnahme eine Instanz des Parametertyps, dann kann die `catch`-Klausel die Ausnahme abfangen. Das bedeutet, dass die Abarbeitung der Befehle im `try`-Block nach Auftreten der Ausnahme endet, dafür aber die Befehle im Block der `catch`-Klausel ausgeführt werden. Im Beispiel können beide `catch`-Klauseln eine Ausnahme vom Typ `Help` abfangen, da jede Instanz von `Help` auch eine Instanz von `Exception` ist. Wenn es mehrere passende `catch`-Klauseln gibt, wird einfach die erste passende gewählt. Nach einer abgefangenen Ausnahme wird das Programm so fortgesetzt, als ob es gar keine Ausnahmebehandlung gegeben hätte. Das heißt, nach der `catch`-Klausel wird der erste Befehl nach dem `try-catch`-Block ausgeführt.

Normalerweise ist nicht klar, an genau welcher Stelle im `try`-Block die Ausnahme ausgelöst wurde. Man weiß daher nicht, welche Befehle bereits ausgeführt wurden und ob die Werte in den Variablen konsistent sind. ProgrammiererInnen müssen `catch`-Klauseln so schreiben, dass sie mögliche Inkonsistenzen beseitigen. Variablen, die in einem `try`-Block deklariert wurden, sind in entsprechenden `catch`-Blöcken nicht sichtbar und verwendbar.

Falls ein `try-catch`-Block eine Ausnahme nicht abfangen kann, oder während der Ausführung einer `catch`-Klausel eine weitere Ausnahme ausgelöst wird, wird nach dem nächsten umschließenden `try`-Block gesucht. Wenn es innerhalb der Methode, in der die Ausnahme ausgelöst wurde, keinen geeigneten `try-catch`-Block gibt, so wird die Ausnahme von der Methode statt einem regulären Ergebnis zurückgegeben und die Suche nach einem passenden `try-catch`-Block im Aufrufer fortgesetzt, solange bis die Ausnahme abgefangen ist, oder es (für die statische Methode `main`) keinen Aufrufer mehr gibt, an den die Ausnahme weitergereicht werden kann. Letzterer Fall führt zum Programmabbruch.

Methoden dürfen nicht Ausnahmen beliebiger Typen zurückgeben, sondern nur Instanzen von `Error` und `RuntimeException` sowie Ausnahmen von Typen, die im Kopf der Methode ausdrücklich angegeben sind. Soll eine Methode `foo` beispielsweise auch Instanzen von `Help` als Ausnahmen zurückgeben können, so muss dies durch eine `throws`-Klausel deklariert sein:

```
void foo() throws Help { ... }
```

Alle Ausnahmen, die im Rumpf der Methode ausgelöst, aber mangels Eintrag in der `throws`-Klausel nicht zurückgegeben werden können, müssen im Rumpf der Methode durch einen geeigneten `try-catch`-Block abgefangen werden. Das wird vom Compiler überprüft.

Die im Kopf von Methoden deklarierten Ausnahmetypen sind für das Bestehen von Untertyprelationen relevant. Das Ersetzbarkeitsprinzip verlangt, dass die Ausführung einer Methode eines Untertyps nur solche Ausnahmen zurückliefern kann, die bei Ausführung der entsprechenden Methode des Obertyps erwartet werden. Daher dürfen Methoden in einer Unterklasse in der `throws`-Klausel nur Typen anführen, die auch in der entsprechenden `throws`-Klausel in der Oberklasse stehen. Selbiges gilt natürlich auch für Interfaces. Der Java-Compiler überprüft diese Bedingung. In Unterklassen dürfen Typen von Ausnahmen aber weggelassen werden, wie das folgende Beispiel zeigt:

```
class A {
    void foo() throws Help, SyntaxError { ... }
}
class B extends A {
    void foo() throws Help { ... }
}
```

Zum Abschluss seien noch `finally`-Blöcke erwähnt: Nach einem `try`-Block und beliebig vielen `catch`-Klauseln kann ein `finally`-Block stehen:

```
try { ... }
catch (Help e) { ... }
catch (Exception e) { ... }
finally { ... }
```

Wird der `try`-Block ausgeführt, so wird in jedem Fall auch der `finally`-Block ausgeführt, unabhängig davon, ob Ausnahmen aufgetreten sind oder nicht. Tritt keine Ausnahme auf, wird der `finally`-Block unmittelbar nach dem `try`-Block ausgeführt. Tritt eine Ausnahme auf, die abgefangen wird, erfolgt die Ausführung des `finally`-Blocks unmittelbar nach der `catch`-Klausel. Tritt eine nicht abgefangene Ausnahme im `try`-Block oder in einer `catch`-Klausel auf, wird der `finally`-Block vor Weitergabe der Ausnahme ausgeführt. Tritt während der Ausführung des `finally`-Blocks eine nicht abgefangene Ausnahme auf, wird der `finally`-Block nicht weiter ausgeführt und die Ausnahme weitergegeben. Allenfalls vorher angefallene Ausnahmen werden in diesem Fall vergessen.

Solche `finally`-Blöcke eignen sich dazu, Ressourcen auch beim Auftreten von Ausnahmen freizugeben. Dabei ist aber Vorsicht geboten, da oft nicht klar ist, ob eine bestimmte Ressource bereits vor dem Auftreten einer Ausnahme angefordert war.

3.5.2 Einsatz von Ausnahmebehandlungen

Ausnahmen werden in folgenden Fällen eingesetzt:

Unvorhergesehene Programmabbrüche: Wird eine Ausnahme nicht abgefangen, kommt es zu einem Programmabbruch. Die entsprechende Bildschirmausgabe enthält genaue Informationen über Art und Ort des Auftretens der Ausnahme. Damit lassen sich die Ursachen von Programmfehlern leichter finden.

Kontrolliertes Wiederaufsetzen: Nach aufgetretenen Fehlern oder in außergewöhnlichen Situationen wird das Programm an genau definierten Punkten weiter ausgeführt. Während der Programmentwicklung ist es vielleicht sinnvoll, einen Programmlauf beim Auftreten eines Fehlers abubrechen, aber im praktischen Einsatz soll das Programm auch dann noch funktionieren, wenn ein Fehler aufgetreten ist. Ausnahmebehandlungen wurden vor allem zu diesem Zweck

eingeführt: Man kann einen Punkt festlegen, an dem es auf alle Fälle weiter geht. Leider können Ausnahmebehandlungen echte Programmfehler nicht beheben, sondern nur den Benutzer darüber informieren und dann das Programm abbrechen, oder weiterhin (eingeschränkte) Dienste anbieten. Ergebnisse bereits erfolgter Berechnungen gehen dabei oft verloren.

Ausstieg aus Sprachkonstrukten: Ausnahmen sind nicht auf den Umgang mit Programmfehlern beschränkt. Sie erlauben ganz allgemein das vorzeitige Abbrechen der Ausführung von Blöcken, Kontrollstrukturen, Methoden, etc. in außergewöhnlichen Situationen. Das Auftreten solcher Ausnahmen wird von ProgrammiererInnen erwartet (im Gegensatz zum Auftreten von bestimmten Fehlern). Es ist daher relativ leicht, entsprechende Ausnahmebehandlungen durchzuführen, die eine sinnvolle Weiterführung des Programms erlauben.

Rückgabe alternativer Ergebniswerte: In Java und vielen anderen Sprachen kann eine Methode nur Ergebnisse eines bestimmten Typs liefern. Wenn in der Methode eine unbehandelte Ausnahme auftritt, wird an den Aufrufer statt eines Ergebnisses die Ausnahme zurückgegeben, die er abfangen kann. Damit ist es möglich, dass die Methode an den Aufrufer in Ausnahmesituationen Objekte zurückgibt, die nicht den deklarierten Ergebnistyp der Methode haben.

Die ersten zwei Punkte beziehen sich auf fehlerhafte Programmzustände, die durch Ausnahmen möglichst eingegrenzt werden. ProgrammiererInnen wollen solche Situationen vermeiden. Es gelingt ihnen nicht immer. Die letzten beiden Punkte beziehen sich auf Situationen, in denen Ausnahmen und Ausnahmebehandlungen von ProgrammiererInnen gezielt eingesetzt werden, um den üblichen Programmfluss abzukürzen oder Einschränkungen des Typsystems zu umgehen. Im Folgenden wollen wir uns den bewussten Einsatz von Ausnahmen genauer vor Augen führen.

Faustregel: Aus Gründen der Wartbarkeit soll man Ausnahmen und Ausnahmebehandlungen nur in echten Ausnahmesituationen und sparsam einsetzen.

Bei Auftreten einer Ausnahme wird der normale Programmfluss durch eine Ausnahmebehandlung ersetzt. Während der normale Programmfluss lokal sichtbar und durch Verwendung strukturierter Sprachkonzepte wie

Schleifen und bedingte Anweisungen relativ einfach nachvollziehbar ist, sind Ausnahmebehandlungen meist nicht lokal und folgen auch nicht den gut verstandenen strukturierten Sprachkonzepten. Ein Programm, das viele Ausnahmebehandlungen enthält, ist daher oft nur schwer lesbar, und Programmänderungen bleiben selten lokal, da immer auch eine nicht direkt sichtbare `catch`-Klausel betroffen sein kann. Das sind gute Gründe, um die Verwendung von Ausnahmen zu vermeiden.

Faustregel: Man soll Ausnahmen nur einsetzen, wenn dadurch die Programmlogik vereinfacht wird.

Es gibt aber auch Fälle, in denen der Einsatz von Ausnahmen und deren Behandlungen die Programmlogik wesentlich vereinfachen kann, beispielsweise, weil viele bedingte Anweisungen durch eine einzige `catch`-Klausel ersetzbar sind. Wenn das Programm durch Verwendung von Ausnahmebehandlungen einfacher lesbar und verständlicher wird, ist der Einsatz durchaus sinnvoll. Das gilt vor allem dann, wenn die Ausnahmen lokal abgefangen werden. Oft sind aber gerade die nicht lokal abfangbaren Ausnahmen jene, die die Lesbarkeit am ehesten erhöhen können.

Wir wollen einige Beispiele betrachten, die Grenzfälle für den Einsatz von Ausnahmebehandlungen darstellen. Im ersten Beispiel geht es um eine einfache Iteration:

```
while (x != null)
    x = x.getNext();
```

Die Bedingung in der `while`-Schleife kann man vermeiden, indem man die Ausnahme, dass `x` gleich `null` ist, abfängt:

```
try {
    while (true)
        x = x.getNext();
}
catch (NullPointerException e) {}
```

Für eine sehr große Anzahl von Iterationen kann die zweite Variante effizienter sein als die erste, da statt einem (billigen) Vergleich in jeder Iteration nur eine einzige (teure) Ausnahmebehandlung ausgeführt wird. Trotzdem ist von einem solchen Einsatz von Ausnahmen abzuraten, weil die zweite Variante trickreich und nur schwer lesbar ist. Außerdem haben die zwei Programmstücke unterschiedliche Semantik: Das Auftreten einer

`NullPointerException` während der Ausführung von `getNext` wird in der ersten Variante nicht abgefangen, in der zweiten Variante aber (ungewollt) schon. Solche nicht-lokalen Effekte sind keineswegs offensichtlich, und darauf zu achten wird oft vergessen. Es kann auch leicht passieren, dass nicht-lokale Effekte erst später hinzukommen, wenn die Implementierung von `getNext` geändert wird.

Faustregel: Bei der Verwendung von Ausnahmen müssen nicht-lokale Effekte beachtet werden.

Das nächste Beispiel zeigt geschachtelte Typabfragen:

```
if (x instanceof T1) { ... }
else if (x instanceof T2) { ... }
...
else if (x instanceof Tn) { ... }
else { ... }
```

Diese sind durch eine trickreiche, aber durchaus lesbare Verwendung von `catch`-Klauseln ersetzbar, die einer `switch`-Anweisung ähnelt:

```
try { throw x }
catch (T1 x) { ... }
catch (T2 x) { ... }
...
catch (Tn x) { ... }
catch (Exception x) { ... }
```

Die zweite Variante funktioniert natürlich nur, wenn `T1` bis `Tn` Unterklassen von `Exception` sind. Da der `try`-Block nur eine `throw`-Klausel enthält, und spätestens in der letzten Zeile jede Ausnahme gefangen wird, kann es zu keinen nicht-lokalen Effekten kommen. Nach obigen Kriterien steht einer derartigen Verwendung von Ausnahmebehandlungen nichts im Wege. Allerdings entspringen beide Varianten einem schlechten Programmierstil: Typabfragen sollen, soweit es möglich ist, vermieden werden. Wenn, wie in diesem Beispiel, nach vielen Untertypen eines gemeinsamen Obertyps unterschieden wird, ist es sinnvoll, dynamisches Binden statt Typabfragen einzusetzen.

Das folgende Beispiel zeigt einen Fall, in dem die Verwendung von Ausnahmen sinnvoll ist. Angenommen, die statische Methode `addA` addiert zwei beliebig große Zahlen, die durch Zeichenketten bestehend aus Ziffern

dargestellt werden. Wenn eine Zeichenkette auch andere Zeichen enthält, gibt die Funktion die Zeichenkette "Error" zurück:

```
public static String addA (String x, String y) {
    if (onlyDigits(x) && onlyDigits(y)) {
        ...
    }
    else
        return "Error";
}
```

Diese Art des Umgangs mit Fehlern ist problematisch, da das Ergebnis jedes Aufrufs der Methode mit "Error" verglichen werden muss, bevor es weiter verwendet werden kann. Wird ein Vergleich vergessen, pflanzt sich der Fehler in andere Programmzweige fort. Wird eine Ausnahme ausgelöst, gibt es dieses Problem nicht:

```
public static String addB (String x, String y)
    throws NoNumberString {
    if (onlyDigits(x) && onlyDigits(y)) {
        ...
    }
    else
        throw new NoNumberString();
}
```

Bei dieser Art des Umgangs mit Fehlern kann sich der Fehler nicht leicht fortpflanzen. Immer dann, wenn ein bestimmter Ergebniswert fehlerhafte Programmzustände anzeigt, ist es ratsam, statt diesem Wert eine Ausnahme zu verwenden. Diese Verwendung von Ausnahmen ist zwar nicht lokal, aber die Verwendung der speziellen Ergebniswerte erzeugt ebenso nicht-lokale Abhängigkeiten im Programm.

3.6 Nebenläufige Programmierung

Bisher sind wir implizit davon ausgegangen, dass jedes Programm schrittweise, ein Befehl nach dem anderen, in *einem Thread* ausgeführt wird. Java bietet, wie die meisten anderen Programmiersprachen auch, minimale Unterstützung für die *nebenläufige Programmierung*, bei der *mehrere Threads* gleichzeitig nebeneinander laufen und Befehle aus verschiedenen

Threads entweder (auf mehreren Prozessor-Kernen) tatsächlich oder (auf nur einem Prozessor-Kern) scheinbar gleichzeitig ausgeführt werden.

Die Programmierung wird durch nebenläufige Threads aufwändiger, da wir gelegentlich neue Threads erzeugen und kontrollieren müssen, vor allem aber, da wir nebenläufige Threads *synchronisieren* müssen um zu verhindern, dass durch gleichzeitige Zugriffe die aus Variablen gelesenen und in Variablen geschriebenen Werte inkonsistent werden.

Folgendes Beispiel soll ein Synchronisationsproblem demonstrieren:

```
public class Zaehler {
    private int i = 0, j = 0;
    public void schnipp() { i++; j++; }
}
```

Offensichtlich sollen die Variablen `i` und `j` in allen Instanzen von `Zaehler` stets die gleichen Werte enthalten. Wenn wir jedoch in mehreren nebenläufigen Threads `schnipp` in derselben Instanz von `Zaehler` wiederholt aufrufen, kann es vorkommen, dass sich `i` und `j` plötzlich voneinander unterscheiden. Den Grund dafür finden wir in der fehlenden Synchronisation der Aufrufe von `schnipp`: Bei Ausführung des `++`-Operators wird der Wert der Variablen aus dem Speicher gelesen, um eins erhöht und wieder in den Speicher geschrieben. Wird nun `schnipp` in zwei Threads annähernd gleichzeitig ausgeführt, wird von beiden Threads der gleiche Wert aus der Variablen gelesen, jeweils um eins erhöht, und von beiden Threads derselbe Wert zurückgeschrieben. Das ist nicht das, was wir haben wollen, da sich ein Variablenwert bei zwei Aufrufen nur um eins erhöht hat. Unterschiede zwischen den Werten von `i` und `j` ergeben sich, wenn genau das beim Ändern einer der beiden Variablen passiert, aber (durch unterschiedliche Laufzeiten der beiden Threads, zum Beispiel weil ein Interrupt einen Thread unterbricht) nicht beim Ändern der anderen.

Die Ausführungen von `schnipp` lassen sich in Java sehr einfach synchronisieren, indem wir `schnipp` als `synchronized` definieren:

```
public synchronized void schnipp() {
    i++;
    j++;
}
```

In jedem Objekt wird zu jedem Zeitpunkt höchstens eine `synchronized` Methode ausgeführt. Wenn mehrere Threads `schnipp` annähernd gleichzeitig aufrufen, werden alle bis auf einen Thread solange blockiert, bis die

ser eine Thread aus `schnipp` zurückkehrt. Dann darf der nächste Thread `schnipp` ausführen, und so weiter. Die oben beschriebenen Synchronisationsprobleme sind damit beseitigt. Die Methode wird *atomic*, also wie eine nicht weiter in Einzelteile zerlegbar Einheit, ausgeführt.

So wie `schnipp` sollen alle Methoden, die auf Instanz- oder Klassenvariablen zugreifen, in nebenläufigen Programmen (oder Programmteilen) als `synchronized` definiert sein, um Inkonsistenzen bei Variablenzugriffen zu verhindern. Man muss allerdings beachten, dass `synchronized` Methoden nur kurz laufen sollen, da sie sonst die Wahrscheinlichkeit für das Blockieren anderer Threads genauso wie die durchschnittliche Dauer einer Blockade erhöhen. Andererseits ist Synchronisation selbst (vor allem für den Programmierer, weniger hinsichtlich der Laufzeit) aufwändig und man möchte so weit wie möglich darauf verzichten. Aus diesem Grund verwenden manche Programmierer einen einfachen, aber selten empfehlenswerten Trick: Es werden nur wichtige, große Methoden synchronisiert, und in kleinen Hilfs-Methoden, die nur von `synchronized` Methoden aus aufgerufen werden, kann man darauf verzichten. Dieser Trick widerspricht leider der Forderung, dass `synchronized` Methoden nur kurz laufen sollen. Richtig ist es, die Granularität der Synchronisation so zu wählen, dass eher kleine, logisch konsistente Blöcke entstehen, in deren Ausführung man vor Veränderungen durch andere Threads geschützt ist. Eine gute Größe der Blöcke zu finden, ist Erfahrungssache. Oft bilden Methoden solche logischen Blöcke, aber große Methoden sind nicht selten in mehrere kleinere logische Blöcke aufzuteilen. Um diese Aufteilung zu erleichtern, gibt es in Java neben synchronisierten Methoden auch synchronisierte Blöcke:

```
public void schnipp() {
    synchronized(this) { i++; }
    synchronized(this) { j++; }
}
```

Die Ausführungen der Befehle `i++` und `j++` werden getrennt voneinander synchronisiert. Die Methode als ganze braucht nicht synchronisiert zu werden, da in ihr außerhalb von `synchronized`-Blöcken nirgends auf Instanz- oder Klassenvariablen zugegriffen wird. In dieser Variante von `schnipp` ist es zwar möglich, dass `i` und `j` kurzfristig unterschiedliche Werte enthalten (z.B. weil mehrere Threads, die im nächsten Schritt `i` erhöhen, früher an die Reihe kommen als jene, die `j` erhöhen), aber am Ende des Programms sind `i` und `j` gleich; es wird keine Erhöhung vergessen.

Zur Synchronisation verwendet Java „Locks“. Locks können in jedem

Objekt auf einen bestimmten Thread gesetzt sein und verhindern damit, dass ein anderer als dieser Thread auf das Objekt zugreift. Das Argument des `synchronized`-Blocks bestimmt das Objekt, auf dem ein Lock gesetzt werden soll. Bei `synchronized` Methoden ist das immer das Objekt, in dem die Methode aufgerufen wird. Dieser Mechanismus erlaubt rekursive Aufrufe: Da Locks bereits auf die richtigen Threads gesetzt sind, brauchen sich rekursive Aufrufe nicht mehr um Synchronisation zu kümmern.

In einigen Fällen möchten wir die Ausführung von Threads von weiteren Bedingungen abhängig machen und Threads unter Umständen für längere Zeit blockieren. Die Methode `onOff` in folgender Klasse schaltet einen Drucker online bzw. offline und steuert damit, ob Druckaufträge an den Drucker weitergeleitet oder Threads, die den Drucker verwenden wollen, blockiert werden:

```
public class Druckertreiber {
    private boolean online = false;
    public synchronized void drucke (String s) {
        while (!online) {
            try { wait(); }
            catch (InterruptedException ex) { return; }
        }
        ... // schicke s zum Drucker
    }
    public synchronized void onOff() {
        online = !online;
        if (online) notifyAll();
    }
    ...
}
```

Die Methode `drucke` stellt sicher, dass `online` den Wert `true` hat, bevor das Argument an den Drucker weitergeleitet wird. Falls `online` nicht `true` ist, wird `wait` aufgerufen. Diese in `Object` vordefinierte Methode blockiert den aktuellen Thread so lange, bis dieser explizit wieder aufgeweckt wird (oder mit einem entsprechenden Argument für eine bestimmte Zeit). Die Überprüfung der Bedingung erfolgt in einer Schleife, da auch nach Aufwecken des Threads über `notifyAll` in `onOff` durch einen weiteren Aufruf von `onOff` die Bedingung schon wieder verletzt sein kann, bevor der Thread an die Reihe kommt. Entsprechend dem Java-Standard ist immer (auch ohne Grund) damit zu rechnen, dass ein Thread aus dem

Wartezustand aufwacht. Daher erfolgt die Überprüfung einer solchen Bedingung fast immer in einer Schleife. Ebenso ist es fast immer notwendig, die Ausnahme `InterruptedException`, die vom System bei vorzeitiger Beendigung des wartenden Threads ausgelöst wird, abzufangen.

Die Methoden `wait`, `notify` und `notifyAll` können nur innerhalb einer synchronisierten Methode oder eines synchronisierten Blocks ausgeführt werden. Bei Ausführung von `wait` wird der aktive Thread in eine Warteliste gehängt, die dem Objekt gehört, das den entsprechenden Lock für den Thread hält. Dieser Lock wird daraufhin freigegeben, damit andere Threads auf das Objekt zugreifen können. Über `notifyAll` werden alle Threads in der Warteliste des Objekts, das den Lock des aktiven Threads hält, wieder aufgeweckt. Nach Freigabe des Locks wird ein aufgeweckter Thread nach dem anderen weiter ausgeführt, wobei während der Ausführung der Lock auf den entsprechenden Thread gesetzt ist. Die Methode `notify` ähnelt `notifyAll`, jedoch wird nur *ein* zufällig gewählter Thread aufgeweckt (falls einer vorhanden ist), nicht alle Threads.

Instanzen der folgenden Klasse erzeugen nach Aufruf von `run` in einer Endlosschleife immer wieder neue Zeichenketten und schicken diese an den im Konstruktor festgelegten Druckertreiber:

```
public class Produzent implements Runnable {
    private Druckertreiber t;
    public Produzent(Druckertreiber _t) { t = _t; }
    public void run() {
        String s = ....
        for (;;) {
            ...           // produziere neuen Wert in s
            t.drucke(s); // schicke s an Druckertreiber
        }
    }
}
```

Das vordefinierte Interface `Runnable` spezifiziert nur `run`. Instanzen von Klassen wie `Produzent`, die `Runnable` implementieren, können, wie in folgendem Codestück, zur Erzeugung neuer Threads verwendet werden:

```
Druckertreiber t = new Druckertreiber(...);
for (int i = 0; i < 10; i++) {
    Produzent p = new Produzent(t);
    new Thread(p).start();
}
```

Jeder Aufruf von `new Thread(p)` erzeugt einen neuen Thread, der nach Aufruf von `start` zu Laufen beginnt. Der Parameter `p` ist eine Instanz von `Runnable`, und der Aufruf von `start` bewirkt die Ausführung von `p.run()` im neuen Thread. Im Beispiel produzieren zehn Instanzen von `Produzent` ständig neue Zeichenketten und schicken sie an denselben Druckertreiber, der nebenläufige Zugriffe auf den Drucker synchronisiert. Instanzen von `Thread` bieten viele Möglichkeiten zur Kontrolle des Threads, beispielsweise zum Abbrechen, kurzfristigen Unterbrechen, und so weiter. Beachten Sie, dass einige dieser Methoden „deprecated“ sind und nicht mehr verwendet werden sollten.

Auf Synchronisation muss man auch bei Verwendung vorgefertigter Klassen achten. Unterschiedliche Klassen regeln den Umgang damit ganz unterschiedlich. Beispielsweise kümmern sich Instanzen von `Vector` selbst um Synchronisation, und Clients können darauf keinen Einfluss nehmen. Die meisten anderen Klassen, die `Collection` implementieren, wie zum Beispiel `LinkedList`, überlassen die Synchronisation den Clients. Falls Clients keine andere Form der Synchronisation vorsehen, sollten Instanzen in nebenläufigen Programmen folgendermaßen erzeugt werden:

```
List x = Collections.synchronizedList(new LinkedList(...));
```

Der Rückgabewert von `synchronizedList` ist eine Liste, welche alle aufgerufenen Methoden an die neu erzeugte Liste weiterleitet, diese aber durch `synchronized` vor gleichzeitigen Zugriffen schützt.

Auch zu viel Synchronisation macht sich negativ bemerkbar: Die gleichzeitige Ausführung von Threads wird verhindert und die Laufzeit des Programms möglicherweise verlängert. In Extremfällen wird die Ausführung so stark verzögert, dass überhaupt kein Fortschritt mehr möglich ist. Gefürchtet werden *Deadlocks*, das sind zyklische Abhängigkeiten zwischen zwei oder mehreren Threads: Beispielsweise möchte ein Thread `p`, der bereits den Lock auf ein Object `x` hält, auch den Lock auf ein anderes Objekt `y` und wartet darauf, dass ein anderer Thread `q` den Lock auf `y` freigibt. Wenn `q` zufällig auf das Freiwerden des Locks auf `x` wartet bevor jener auf `y` freigegeben werden kann, befinden sich `p` und `q` in einem Deadlock und warten ewig aufeinander. Übliche Techniken zur Vermeidung von Deadlocks bestehen in der Verhinderung solcher Zyklen durch eine lineare Anordnung aller Objekte im System; Locks dürfen nur in dieser Reihenfolge angefordert werden. Wenn `x` in der Anordnung vor `y` steht, ist zwar Thread `p` erlaubt, nicht jedoch `q`, da ein Thread, der bereits einen Lock auf `y` hält, keinen Lock auf `x` mehr anfordern darf. Leider ist eine

lineare Anordnung in der Praxis viel einschränkender als man oft glaubt: Dadurch werden alle Arten von zyklischen Strukturen verhindert, bei deren Abarbeitung Synchronisation nötig sein könnte. Oft nimmt man für solche Strukturen die Gefahr von Deadlocks in Kauf. Neben Deadlocks gibt es eine Reihe weiterer Ursachen für unerwünschte (vorübergehende oder dauerhafte) gegenseitige Behinderungen von Threads durch Synchronisation. Eigenschaften, die die Abwesenheit unerwünschter gegenseitiger Behinderungen von Threads in einem Programm betreffen, nennt man zusammengefasst *Liveness Properties*.

Das von Java unterstützte Konzept der nebenläufigen Programmierung, das *Monitor-Konzept*, ist schon recht alt [4] und wurde nur leicht verändert, um es an Java anzupassen. Objektorientierte Programmierung wird kaum unterstützt: Synchronisation wird weder als zu Objektschnittstellen gehörend betrachtet, noch in Untertyprelationen berücksichtigt (abgesehen von Zusicherungen, um die sich jeder Softwareentwickler selbst kümmern muss). Das ist, neben Problemen beim Zusichern vernünftiger *Liveness Properties*, einer der wichtigsten Gründe dafür, dass es auch heute noch besonders schwierig ist, gute nebenläufige objektorientierte Programme zu schreiben. Abhängigkeiten, die durch die notwendige Synchronisation in die Software eingeführt werden, stehen der einfachen Wartung und effizienten Wiederverwendung von Code oft im Weg [18]. Außer in den allereinfachsten Fällen kann man diese Abhängigkeiten kaum in Form von Zusicherungen beschreiben. Die wichtigste Empfehlung bei der Planung der Synchronisation ist daher, diese so einfach wie nur möglich zu gestalten. Jede scheinbar noch so kleine Erhöhung des Synchronisationsaufwands kann sich bitter rächen, wenn Synchronisation nicht lokal gekapselt bleibt. Vor allem `wait`, `notify` und `notifyAll` haben praktisch immer globale Auswirkungen und sollten nur in erprobten Situationen (entsprechend nebenläufigen Entwurfsmustern) eingesetzt werden. Wertvolle Empfehlungen zur nebenläufigen Programmierung in Java sind in [16] zu finden. Es ist damit zu rechnen, dass zukünftige Programmiersprachen für die nebenläufige Programmierung neue, heute noch kaum bekannte Konzepte anbieten werden.

3.7 Wiederholungsfragen

1. Was ist Generizität? Wozu verwendet man Generizität?
2. Was ist gebundene Generizität? Was kann man mit Schranken auf

Typparametern machen, was ohne Schranken nicht geht?

3. In welchen Fällen soll man Generizität einsetzen, in welchen nicht?
4. Was bedeutet statische Typsicherheit?
5. Welche Arten von Generizität kann man hinsichtlich ihrer Übersetzung und ihrem Umgang mit Schranken unterscheiden? Welche Art wird in Java verwendet, und wie flexibel ist diese Lösung?
6. Was sind (gebundene) Wildcards als Typen in Java? Wozu kann man sie verwenden?
7. Wie kann man Generizität simulieren? Worauf verzichtet man, wenn man Generizität nur simuliert?
8. Was wird bei der heterogenen bzw. homogenen Übersetzung von Generizität genau gemacht?
9. Welche Möglichkeiten für dynamische Typabfragen gibt es in Java, und wie funktionieren sie genau?
10. Was wird bei einer Typumwandlung in Java umgewandelt – der deklarierte, dynamische oder statische Typ? Warum?
11. Welche Gefahren bestehen bei Typumwandlungen?
12. Wie kann man dynamische Typabfragen und Typumwandlungen vermeiden? In welchen Fällen kann das schwierig sein?
13. Welche Arten von Typumwandlungen sind sicher? Warum?
14. Was sind kovariante Probleme und binäre Methoden? Wie kann man mit ihnen umgehen oder sie vermeiden?
15. Wie unterscheidet sich Überschreiben von Überladen, und was sind Multimethoden?
16. Wie kann man Multimethoden simulieren? Welche Probleme können dabei auftreten?
17. Was ist das Visitor-Entwurfsmuster?
18. Wodurch ist Überladen problematisch, und in welchen Fällen ergeben sich kaum Probleme?

19. Wie werden Ausnahmebehandlungen in Java unterstützt?
20. Wie sind Ausnahmen in Untertypbeziehungen zu berücksichtigen?
21. Wozu kann man Ausnahmen verwenden? Wozu soll man sie verwenden, wozu nicht?
22. Durch welche Sprachkonzepte unterstützt Java die nebenläufige Programmierung? Wozu dienen diese Sprachkonzepte?
23. Wozu brauchen wir Synchronisation? Welche Granularität sollen wir dafür wählen?
24. Zu welchen Problemen kann Synchronisation führen, und was kann man dagegen tun?

Kapitel 4

Softwareentwurfsmuster

Nun beschäftigen wir uns mit dem bereits in Abschnitt 1.3 angeschnittenen Thema der Entwurfsmuster (design patterns), die der Wiederverwendung kollektiver Erfahrung dienen. Wir wollen exemplarisch einige häufig verwendete Entwurfsmuster betrachten. Da das Thema der Lehrveranstaltung die objektorientierte Programmierung ist, konzentrieren wir uns dabei auf Implementierungsaspekte und erwähnen andere in der Praxis wichtige Aspekte nur am Rande. Jedem, der sich für Entwurfsmuster in der Software interessiert, sei folgendes Buch empfohlen [8]:

E. Gamma, R. Helm, R. Johnson and J. Vlissides. *Design Patterns: Elements of Reusable Object-Oriented Software*. Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1994.

Es gibt eine Reihe neuerer Ausgaben, die ebenso empfehlenswert sind. Auch eine deutsche Übersetzung ist erschienen [9]:

E. Gamma, R. Helm, R. Johnson und J. Vlissides. *Entwurfsmuster: Elemente wiederverwendbarer objektorientierter Software*. Addison-Wesley, Bonn, 1996.

Wir betrachten im Skriptum und in der Lehrveranstaltung nur einen kleinen Teil der im Buch beschriebenen und in der Praxis häufig eingesetzten Entwurfsmuster. Wie im Buch gliedern wir die beschriebenen Entwurfsmuster in drei Bereiche: Muster zur Erzeugung neuer Objekte (creational patterns) werden in Abschnitt 4.1 behandelt, jene, die die Struktur der Software beeinflussen (structural patterns) in Abschnitt 4.2, und schließlich jene, die mit dem Verhalten von Objekten zu tun haben (behavioral patterns), in Abschnitt 4.3.

4.1 Erzeugende Entwurfsmuster

Unter den erzeugenden Entwurfsmustern betrachten wir drei recht einfache Beispiele – Factory Method, Prototype und Singleton. Diese Entwurfsmuster wurden gewählt, da sie zeigen, dass man oft mit relativ einfachen Programmier Techniken die in Programmiersprachen vorgegebenen Möglichkeiten erweitern kann. Konkret wollen wir uns Möglichkeiten zur Erzeugung neuer Objekte vor Augen führen, die über die Verwendung des Operators `new` in Java hinausgehen.

4.1.1 Factory Method

Der Zweck einer *Factory Method*, auch *Virtual Constructor* genannt, ist die Definition einer Schnittstelle für die Objekterzeugung, wobei Unterklassen entscheiden, von welcher Klasse die erzeugten Objekte sein sollen. Die tatsächliche Erzeugung der Objekte wird in Unterklassen verschoben.

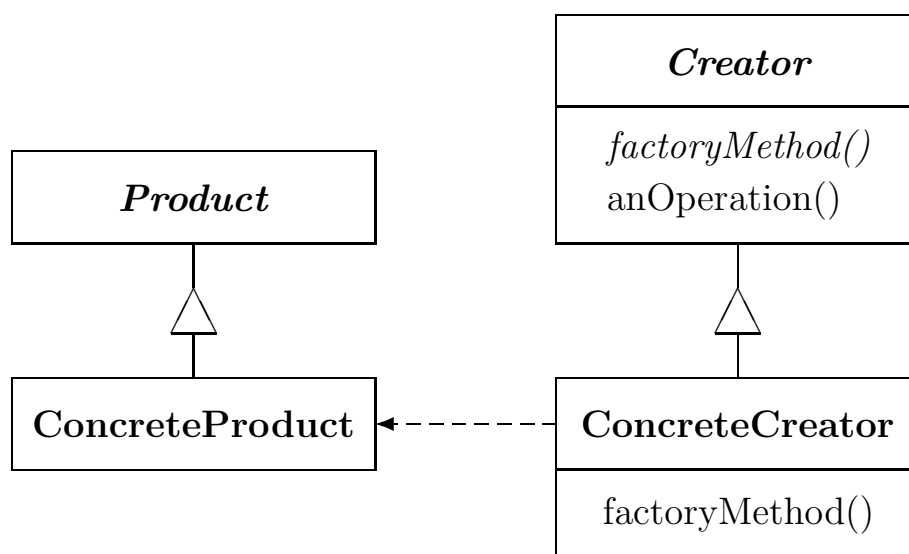
Als Beispiel für eine Anwendung der Factory Method kann man sich ein System zur Verwaltung von Dokumenten unterschiedlicher Arten (Texte, Grafiken, Videos, etc.) vorstellen. Dabei gibt es eine (abstrakte) Klasse `DocCreator` mit der Aufgabe, neue Dokumente anzulegen. Nur in einer Unterklasse, der die Art des neuen Dokuments bekannt ist, kann die Erzeugung tatsächlich durchgeführt werden. Wie in `NewDocManager` ist der genaue Typ eines zu erzeugenden Objekts dem Compiler oft nicht bekannt:

```
abstract class Document { ... }
class Text extends Document { ... }
... // classes Picture, Video, ...
abstract class DocCreator {
    abstract Document create();
}
class TextCreator extends DocCreator {
    Document create() { return new Text(); }
}
... // classes PictureCreator, VideoCreator, ...
class NewDocManager {
    private DocCreator c = ...;
    public void set (DocCreator c) { this.c = c; }
    public Document newDoc() { return c.create(); }
}
```

Generell ist das Entwurfsmuster anwendbar wenn

- eine Klasse neue Objekte erzeugen soll, deren Klasse aber nicht kennt;
- eine Klasse möchte, dass ihre Unterklassen die Objekte bestimmen, die die Klasse erzeugt;
- Klassen Verantwortlichkeiten an eine von mehreren Unterklassen delegieren, und man das Wissen, an welche Unterklasse delegiert wird, lokal halten möchte.

Die Struktur dieses Entwurfsmusters sieht wie in der folgenden Grafik aus. Wir werden Klassen als Kästchen darstellen, die die Namen der Klassen in Fettschrift enthalten. Durch einen waagrechten Strich getrennt können auch Namen von Methoden (mit einer Parameterliste) und Variablen (ohne Parameterliste) in den Klassen in nicht-fetter Schrift angegeben sein. Namen von abstrakten Klassen und Methoden sind kursiv dargestellt, konkrete Klassen und Methoden nicht kursiv. Unterklassen sind mit deren Oberklassen durch Striche und Dreiecke, deren Spitzen zu den Oberklassen zeigen, verbunden. Es wird implizit angenommen, dass jede solche Vererbungsbeziehung gleichzeitig auch eine Untertypbeziehung ist. Eine strichlierte Linie mit einem Pfeil zwischen Klassen bedeutet, dass eine Klasse eine Instanz der Klasse, zu der der Pfeil zeigt, erzeugen kann. Namen im Programmcode, der ein Entwurfsmuster implementiert, können sich natürlich von den Namen in der Grafik unterscheiden. Die Namen in der Grafik helfen nur dem intuitiven Verständnis der Struktur und ermöglichen deren Erklärung (bzw. Diskussionen über das Entwurfsmuster).



Die (oft abstrakte) Klasse „Product“ ist (wie `Document` im Beispiel) ein gemeinsamer Obertyp aller Objekte, die von der Factory Method erzeugt werden können. Die Klasse „ConcreteProduct“ ist eine bestimmte Unterklasse davon, beispielsweise `Text`. Die abstrakte Klasse „Creator“ enthält neben anderen Operationen die Factory Method als (meist abstrakte) Methode. Diese Methode kann von außen, aber auch beispielsweise in „anOperation“ von der Klasse selbst verwendet werden. Eine Unterklasse „ConcreteCreator“ implementiert die Factory Method. Ausführungen dieser Methode erzeugen neue Instanzen von „ConcreteProduct“.

Factory Methods haben unter anderem folgende Eigenschaften:

- Sie bieten Anknüpfungspunkte (hooks) für Unterklassen. Die Erzeugung eines neuen Objekts mittels Factory Method ist fast immer flexibler als die direkte Objekterzeugung. Vor allem wird die Entwicklung von Unterklassen vereinfacht.
- Sie verknüpfen parallele Klassenhierarchien, die Creator-Hierarchie mit der Product-Hierarchie. Beispielsweise ist die Klassenstruktur bestehend aus `Document`, `Text`, etc. äquivalent zu der, die von den Klassen `DocCreator`, `TextCreator`, etc. gebildet wird. Dies kann unter anderem bei kovarianten Problemen hilfreich sein. Beispielsweise erzeugt eine Methode `generiereFutter` in der Klasse `Tier` nicht direkt Futter einer bestimmten Art, sondern liefert in der Unterklasse `Rind` eine neue Instanz von `Gras` und in `Tiger` eine von `Fleisch` zurück. Meist sind parallele Klassenhierarchien (mit vielen Klassen) aber unerwünscht.

Zur Implementierung dieses Entwurfsmusters kann man die Factory Method in „Creator“ entweder als abstrakte Methode realisieren, oder eine Default-Implementierung dafür vorgeben. Im ersten Fall braucht „Creator“ keine Klasse kennen, die als „ConcreteProduct“ verwendbar ist, dafür sind alle konkreten Unterklassen gezwungen, die Factory Method zu implementieren. Im zweiten Fall kann man „Creator“ selbst zu einer konkreten Klasse machen, gibt aber Unterklassen von „Creator“ die Möglichkeit, die Factory Method zu überschreiben.

Es ist manchmal sinnvoll, der Factory Method Parameter mitzugeben, die bestimmen, welche Art von Produkt erzeugt werden soll. In diesem Fall bietet die Möglichkeit des Überschreibens noch mehr Flexibilität.

Folgendes Beispiel zeigt eine Anwendung von Factory Methods mit *lazy initialization*:

```
abstract class Creator {
    private Product product = null;
    protected abstract Product createProduct();
    public Product getProduct() {
        if (product == null)
            product = createProduct();
        return product;
    }
}
```

Eine neue Instanz des Produkts wird nur einmal erzeugt. Die Methode `getProduct` gibt bei jedem Aufruf dasselbe Objekt zurück.

Ein Nachteil des Entwurfsmusters besteht manchmal in der Notwendigkeit, viele Unterklassen von „Creator“ zu erzeugen, die nur `new` mit einem bestimmten „ConcreteProduct“ aufrufen. Generizität könnte dafür einen Ausweg bieten:

```
class GenCreator<P extends Product> extends Creator {
    public Product createProduct() {
        return new P();
    }
}
```

Leider enthält dieses Beispiel keinen legalen Java-Code: Man kann keine Instanz eines Typparameters erzeugen. Die Übersetzung von `GenCreator` liefert daher eine Fehlermeldung. In anderen Sprachen wie beispielsweise C++, in denen für Generizität eine heterogene Übersetzung erfolgt, funktioniert dieser Ansatz aber problemlos.

4.1.2 Prototype

Das Entwurfsmuster *Prototype* dient dazu, die Art eines neu zu erzeugenden Objekts durch ein Prototyp-Objekt zu spezifizieren. Neue Objekte werden durch Kopieren dieses Prototyps erzeugt.

Zum Beispiel kann man in einem System, in dem verschiedene Arten von Polygonen wie Dreiecke und Rechtecke vorkommen, ein neues Polygon durch Kopieren eines bestehenden Polygons erzeugen. Das neue Polygon hat dieselbe Klasse wie das Polygon, von dem die Kopie erstellt wurde. An der Stelle im Programm, an der der Kopiervorgang aufgerufen wird (sagen wir in einem Zeichenprogramm), braucht diese Klasse nicht bekannt

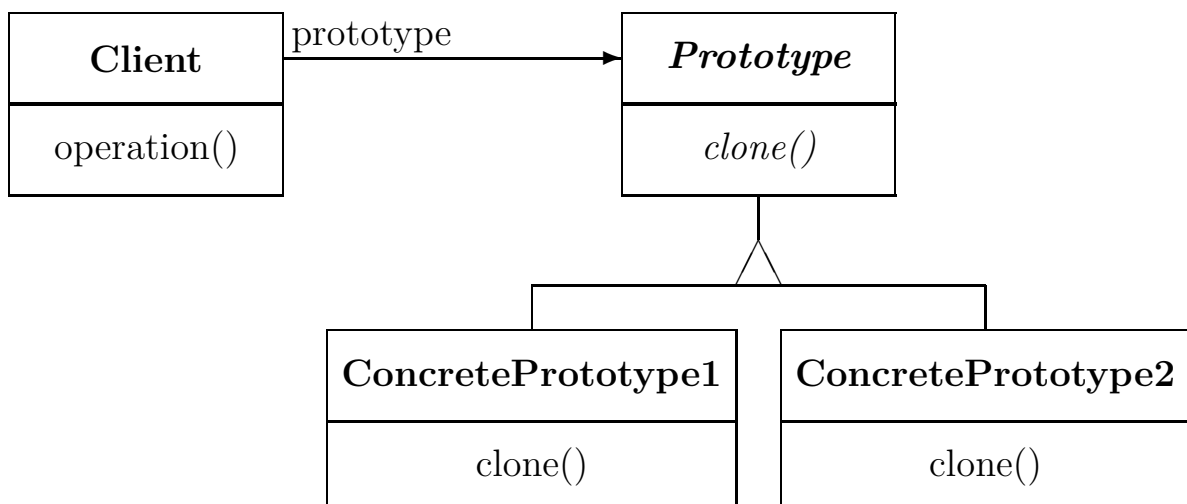
zu sein. Das neue Polygon kann etwa durch Ändern seiner Größe oder Position einen vom kopierten Polygon verschiedenen Zustand erhalten:

```
public Polygon duplicate (Polygon orig) {
    Polygon copy = orig.clone();
    copy.move (X_OFFSET, Y_OFFSET);
    return copy;
}
```

Generell ist dieses Entwurfsmuster anwendbar, wenn ein System unabhängig davon sein soll, wie seine Produkte erzeugt, zusammengesetzt und dargestellt werden, und wenn

- die Klassen, von denen Instanzen erzeugt werden sollen, erst zur Laufzeit bekannt sind (beispielsweise wegen dynamischen Ladens), oder
- vermieden werden soll, eine Hierarchie von „Creator“-Klassen zu erzeugen, die einer parallelen Hierarchie von „Product“-Klassen entspricht (Factory Method), oder
- jede Instanz einer Klasse nur wenige unterschiedliche Zustände haben kann; es ist oft einfacher, für jeden möglichen Zustand einen Prototyp zu erzeugen und diese Prototypen zu kopieren, als Instanzen durch `new` zu erzeugen und dabei passende Zustände anzugeben.

Das Entwurfsmuster hat folgende Struktur. Ein durchgezogener Pfeil bedeutet, dass jede Instanz der Klasse, von der der Pfeil ausgeht, auf eine Instanz der Klasse, auf die der Pfeil zeigt, verweist. Die entsprechende Variable hat den Namen, mit dem der Pfeil bezeichnet ist.



Die (möglicherweise abstrakte) Klasse „Prototype“ spezifiziert (wie „Polygon“ im Beispiel) eine (möglicherweise abstrakte) Methode „clone“ um sich selbst zu kopieren. Die konkreten Unterklassen (wie „Dreieck“ und „Rechteck“) überschreiben diese Methode. Die Klasse „Client“ entspricht im Beispiel dem Zeichenprogramm (mit der Methode `duplicate`). Zur Erzeugung eines neuen Objekts wird „clone“ in „Prototype“ oder durch dynamisches Binden in einem Untertyp von „Prototype“ aufgerufen.

Prototypes haben unter anderem folgende Eigenschaften:

- Sie verstecken die konkreten Produktklassen vor den Anwendern (clients) und reduzieren damit die Anzahl der Klassen, die Anwender kennen müssen. Die Anwender brauchen nicht geändert zu werden, wenn neue Produktklassen dazukommen oder geändert werden.
- Prototypen können auch zur Laufzeit jederzeit dazugegeben und weggenommen werden. Im Gegensatz dazu darf die Klassenstruktur zur Laufzeit in der Regel nicht verändert werden.
- Sie erlauben die Spezifikation neuer Objekte durch änderbare Werte. In hochdynamischen Systemen kann neues Verhalten durch Objektkomposition (das Zusammensetzen neuer Objekte aus mehreren bestehenden Objekten) statt durch die Definition neuer Klassen erzeugt werden, beispielsweise durch die Spezifikation von Werten in Objektvariablen. Verweise auf andere Objekte in Variablen ersetzen dabei Vererbung. Die Erzeugung einer Kopie eines Objekts ähnelt der Erzeugung einer Klasseninstanz. Der Zustand eines Prototyps kann sich (wie der jedes beliebigen Objekts) jederzeit ändern, während Klassen zur Laufzeit unveränderlich sind.
- Sie vermeiden übertrieben große Anzahlen an Unterklassen. Im Gegensatz zu Factory Methods ist es nicht nötig, parallele Klassenhierarchien zu erzeugen.
- Sie erlauben die dynamische Konfiguration von Programmen. In Programmiersprachen wie C++ ist es nicht möglich, Klassen dynamisch zu laden. Prototypes erlauben ähnliches auch in diesen Sprachen.

Für dieses Entwurfsmuster ist es notwendig, dass jede konkrete Unterklasse von „Prototype“ die Methode „clone“ implementiert. Gerade das ist aber oft schwierig, vor allem, wenn Klassen aus Klassenbibliotheken Verwendung finden, oder wenn es zyklische Referenzen gibt.

Um die Verwendung dieses Entwurfsmusters zu fördern, haben die Entwickler von Java die Methode `clone` bereits in `Object` definiert. Damit ist `clone` in jeder Java-Klasse vorhanden und kann überschrieben werden. Die Default-Implementierung in `Object` erzeugt *flache* Kopien von Objekten, das heißt, der Wert jeder Variable in der Kopie ist identisch mit dem Wert der entsprechenden Variable im kopierten Objekt. Wenn die Werte von Variablen nicht identisch sondern nur gleich sein sollen, muss `clone` für jede Variable aufgerufen werden. Zur Erzeugung solcher *tiefer* Kopien muss die Default-Implementierung überschrieben werden. Um unerwünschte Kopien von Objekten in Java zu vermeiden, gibt die Default-Implementierung von `clone` nur dann eine Kopie des Objekts zurück, wenn die Klasse des Objekts das Interface `Cloneable` implementiert. Andernfalls löst `clone` eine Ausnahmebehandlung aus.

Eine Implementierung von `clone` zur Erzeugung tiefer Kopien kann sehr komplex sein. Das Hauptproblem stellen dabei zyklische Referenzen dar. Wenn `clone` einfach nur rekursiv auf zyklische Strukturen angewandt wird, erhält man eine Endlosschleife, die zum Programmabbruch aus Speichermangel führt. Wie solche zyklischen Referenzen aufgelöst werden sollen, hängt im Wesentlichen von der Anwendung ab. Ähnliche Probleme ergeben sich, wenn zusammenhängende Objekte ausgegeben (und wieder eingelesen) werden sollen. Das vordefinierte Interface `Serializable` in Java hilft bei der Erstellung entsprechender Umformungen.

ProgrammiererInnen können kaum den Überblick über ein System behalten, das viele Prototypen enthält. Das gilt vor allem für Prototypen, die zur Laufzeit dazukommen. Zur Lösung dieses Problems haben sich *Prototyp-Manager* bewährt, das sind assoziative Datenstrukturen (kleine Datenbanken), in denen nach geeigneten Prototypen gesucht wird.

Oft ist es notwendig, nach Erzeugung einer Kopie den Objektzustand zu verändern. Im Gegensatz zu Konstruktoren kann „clone“ auf Grund des Ersetzbarkeitsprinzips meist nicht mit passenden Argumenten aufgerufen werden. In diesen Fällen ist es nötig, dass die Klassen Methoden zur Initialisierung beziehungsweise zum Ändern des Zustands bereitstellen.

Prototypen sind vor allem in statischen Sprachen wie C++ und Java sinnvoll. In eher dynamischen Sprachen wie Smalltalk und Objective C wird ähnliche Funktionalität bereits direkt von der Sprache unterstützt. Dieses Entwurfsmuster ist in die sehr dynamische objektorientierte Sprache *Self* [23] fest eingebaut und bildet dort die einzige Möglichkeit zur Erzeugung neuer Instanzen. Es gibt in *Self* keine Klassen, sondern nur Objekte, die als Prototypen verwendbar sind.

4.1.3 Singleton

Das Entwurfsmuster *Singleton* sichert zu, dass eine Klasse nur eine Instanz hat und erlaubt globalen Zugriff auf diese Instanz.

Es gibt zahlreiche Anwendungsmöglichkeiten für dieses Entwurfsmuster. Beispielsweise soll in einem System nur ein Drucker-Spooler existieren. Eine einfache Lösung besteht in der Verwendung einer globalen Variable. Aber globale Variablen verhindern nicht, dass mehrere Instanzen der Klasse erzeugt werden. Es ist besser, die Klasse selbst für die Verwaltung ihrer einzigen Instanz verantwortlich zu machen. Das ist die Aufgabe eines Singleton.

Dieses Entwurfsmuster ist anwendbar wenn

- es genau eine Instanz einer Klasse geben soll, und diese global zugreifbar sein soll;
- die Klasse durch Vererbung erweiterbar sein soll, und Anwender die erweiterte Klasse ohne Änderungen verwenden können sollen.

Auf Grund der Einfachheit dieses Entwurfsmusters verzichten wir auf eine grafische Darstellung. Ein Singleton besteht nur aus einer gleichnamigen Klasse mit einer statischen Methode „instance“, welche die einzige Instanz der Klasse zurückgibt.

Singletons haben unter anderem folgende Eigenschaften:

- Sie erlauben den kontrollierten Zugriff auf die einzige Instanz.
- Sie vermeiden durch Verzicht auf globale Variablen unnötige Namen im System und alle weiteren unangenehmen Eigenschaften globaler Variablen.
- Sie unterstützen Vererbung.
- Sie erlauben auch mehrere Instanzen. Man kann die Entscheidung zugunsten nur einer Instanz im System jederzeit ändern und auch die Erzeugung mehrerer Instanzen ermöglichen. Die Klasse hat weiterhin vollständige Kontrolle darüber, wie viele Instanzen erzeugt werden.
- Sie sind flexibler als statische Methoden, da statische Methoden kaum Änderungen erlauben und dynamisches Binden nicht unterstützen.

Einfache Implementierungen dieses Entwurfsmusters sind recht einfach, wie folgendes Beispiel zeigt:

```

class Singleton {
    private static Singleton singleton = null;
    protected Singleton() {}
    public static Singleton instance() {
        if (singleton == null)
            singleton = new Singleton();
        return singleton;
    }
}

```

Man benötigt häufig Singletons, für die mehrere Implementierungen zur Verfügung stehen. Das heißt, die Klasse `Singleton` hat Unterklassen. Beispielsweise gibt es mehrere Implementierungen für Drucker-Spooler, im System sollte trotzdem immer nur ein Drucker-Spooler aktiv sein. Das soll von `Singleton` auch dann garantiert werden, wenn ProgrammiererInnen eine Auswahl zwischen den Alternativen treffen können.

Überraschenderweise ist die Implementierung eines solchen Singletons gar nicht einfach. Die folgende Lösung ist noch am einfachsten, wenn auch vielleicht nicht ganz zufriedenstellend:

```

class Singleton {
    private static Singleton singleton = null;
    public static int kind = 0;
    protected Singleton() { ... }
    public static Singleton instance() {
        if (singleton == null)
            switch (kind) {
                case 1: singleton = new SingletonA(); break
                case 2: singleton = new SingletonB(); break
                default: singleton = new Singleton();
            }
        return singleton;
    }
}

class SingletonA extends Singleton {
    SingletonA() { ... }
}

class SingletonB extends Singleton {
    SingletonB() { ... }
}

```

Durch Zuweisung eines Wertes an `kind` können ProgrammiererInnen vor dem ersten Aufruf von `instance` die zu wählende Alternative bestimmen.

Zur Vermeidung der festen Verdrahtung der Alternativen in `Singleton` kann man `instance` in den Untertypen von `Singleton` implementieren:

```
class Singleton {
    protected static Singleton singleton = null;
    protected Singleton() { ... }
    public static Singleton instance() {
        if (singleton == null)
            singleton = new Singleton();
        return singleton;
    }
}

class SingletonA extends Singleton {
    protected SingletonA() { ... }
    public static Singleton instance() {
        if (singleton == null)
            singleton = new SingletonA();
        return singleton;
    }
}
```

ProgrammiererInnen können einfach zwischen den Alternativen wählen, indem Sie den ersten Aufruf von `singleton` im entsprechenden Untertyp von `Singleton` durchführen. Alle weiteren Aufrufe von `instance` geben stets das im ersten Aufruf erzeugte Objekt zurück. Allerdings ist nicht mehr die Klasse `Singleton` alleine für die Existenz nur einer Instanz verantwortlich, sondern es müssen alle Unterklassen mitspielen und `instance` entsprechend implementieren.

Es gibt einige weitere Lösungen für dieses Problem, die aber alle ihre eigenen Nachteile haben. Beispielsweise kann man sicherstellen, dass höchstens eine Klasse mit einer alternativen Implementierung geladen wird. Dieser Ansatz ist nicht sehr flexibel. Mehr Flexibilität erhält man, wenn man, ähnlich wie in der ersten Lösung, die Auswahl zwischen Alternativen in der Implementierung von `instance` in `Singleton` durchführt, die gewünschte Alternative statt in einer `switch`-Anweisung aber durch einen Zugriff auf eine kleine Datenbank findet. Allerdings kann der Eintrag neuer Alternativen in die Datenbank problematisch sein, da dies nicht in der Verantwortung von `Singleton` liegt.

4.2 Strukturelle Entwurfsmuster

Wir wollen zwei einfache Vertreter der strukturellen Entwurfsmuster betrachten, die man häufig braucht. Diese Muster haben eine ähnliche Struktur, aber unterschiedliche Verwendungen und Eigenschaften.

4.2.1 Decorator

Das Entwurfsmuster *Decorator*, auch *Wrapper* genannt, gibt Objekten dynamisch zusätzliche Verantwortlichkeiten. Decorators stellen eine flexible Alternative zur Vererbung bereit.

Manchmal möchte man einzelnen Objekten zusätzliche Verantwortlichkeiten (siehe Abschnitt 1.3.1) geben, nicht aber der ganzen Klasse. Zum Beispiel möchte man einem Fenster am Bildschirm Bestandteile wie einen scroll bar geben, anderen Fenstern aber nicht. Es ist sogar üblich, dass der scroll bar dynamisch während der Verwendung eines Fensters nach Bedarf dazukommt und auch wieder weggenommen wird:

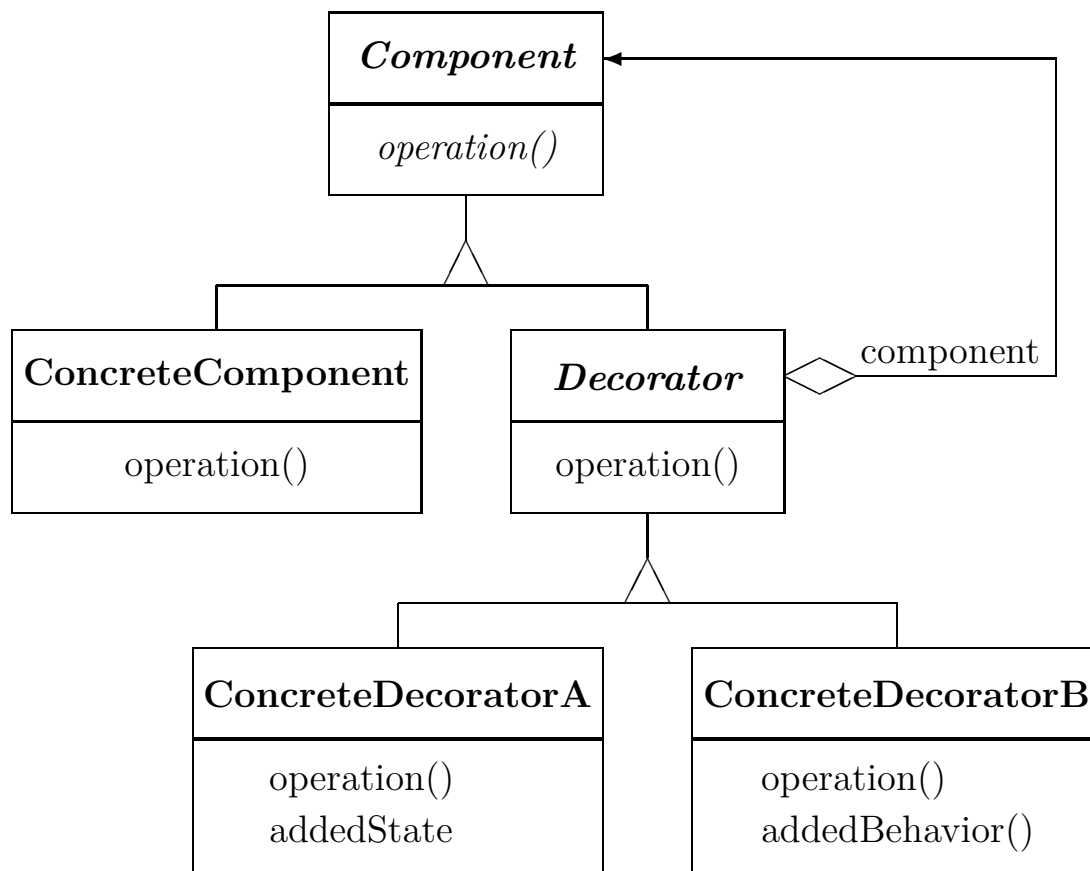
```
interface Window { void show (String text); }
class WindowImpl implements Window {
    public void show (String text) { ... }
}
abstract class WinDecorator implements Window {
    protected Window win;
    public void show (String text) { win.show(text); }
}
class ScrollBar extends WinDecorator {
    public void scroll (int lines) { ... }
    public Window noScrollBar() { return win; }
    public ScrollBar (Window w) { win = w; }
}
...
Window w = new WindowImpl();           // no scroll bar
w = new ScrollBar(w);                   // add scroll bar
w = ((ScrollBar)w).noScrollBar();      // remove scroll bar
```

Im Allgemeinen ist dieses Entwurfsmuster anwendbar

- um dynamisch Verantwortlichkeiten zu einzelnen Objekten hinzuzufügen, ohne andere Objekte dadurch zu beeinflussen;

- für Verantwortlichkeiten, die wieder entzogen werden können;
- wenn Erweiterungen einer Klasse durch Vererbung unpraktisch sind, beispielsweise um eine sehr große Zahl an Unterklassen zu vermeiden, oder weil die Programmiersprache in einem speziellen Fall keine Vererbung unterstützt (beispielsweise bei final Klassen).

Das Entwurfsmuster hat folgende Struktur, wobei der Pfeil mit einem Kästchen für Aggregation (also eine Referenz auf ein Objekt, dessen Bestandteil das die Referenz enthaltende Objekt ist) steht:



Die abstrakte Klasse beziehungsweise das Interface „Component“ (entspricht `Window`) definiert eine Schnittstelle für Objekte, an die Verantwortlichkeiten dynamisch hinzugefügt werden können. Die Klasse „ConcreteComponent“ ist, wie beispielsweise `WindowImpl`, eine konkrete Unterklasse davon. Die (abstrakte) Klasse „Decorator“ (`WinDecorator` im Beispiel) definiert eine Schnittstelle für Verantwortlichkeiten, die dynamisch zu Komponenten hinzugefügt werden können. Jede Instanz dieses Typs enthält eine Referenz namens „component“ (bzw. `win` im Beispiel) auf eine Instanz des Typs „Component“, das ist das Objekt, zu dem die Verantwortlichkeit hinzugefügt ist. Unterklassen von „Decorator“ sind konkrete Klassen,

die bestimmte Funktionalität wie beispielsweise scroll bars bereitstellen. Sie definieren neben den Methoden, die bereits in „Component“ definiert sind, weitere Methoden und Variablen, welche die zusätzliche Funktionalität verfügbar machen. Wird eine Methode, die in „Component“ definiert ist, aufgerufen, so wird dieser Aufruf einfach an das Objekt, das über „component“ referenziert ist, weitergegeben.

Decorators haben einige positive und negative Eigenschaften:

- Sie bieten mehr Flexibilität als statische Vererbung. Wie bei statischer Erweiterung einer Klasse durch Vererbung werden Verantwortlichkeiten hinzugefügt. Anders als bei Vererbung erfolgt das Hinzufügen der Verantwortlichkeiten zur Laufzeit und zu einzelnen Objekten, nicht ganzen Klassen. Die Verantwortlichkeiten können auch jederzeit wieder weggenommen werden.
- Sie vermeiden Klassen, die bereits weit oben in der Klassenhierarchie mit Eigenschaften (features) überladen sind. Es ist nicht notwendig, dass „ConcreteComponent“ die volle gewünschte Funktionalität enthält, da durch das Hinzufügen von Decoratoren gezielt neue Funktionalität verfügbar gemacht werden kann.
- Instanzen von „Decorator“ und die dazugehörenden Instanzen von „ConcreteComponent“ sind nicht identisch. Beispielsweise hat ein Fenster-Objekt, auf das über einen Dekorator zugegriffen wird, eine andere Identität als das Fenster-Objekt selbst (ohne Dekorator) oder dasselbe Fenster-Objekt, auf das über einen anderen Dekorator zugegriffen wird. Bei Verwendung dieses Entwurfsmusters soll man sich nicht auf Objektidentität verlassen.
- Sie führen zu vielen kleinen Objekten. Ein Design, das Decoratoren häufig verwendet, führt nicht selten zu einem System, in dem es viele kleine Objekte gibt, die einander ähneln. Solche Systeme sind zwar einfach konfigurierbar, aber schwer zu verstehen und zu warten.

Wenn es nur eine Dekorator-Klasse gibt, kann man die abstrakte Klasse „Decorator“ weglassen und statt dessen die konkrete Klasse verwenden. Bei mehreren Dekorator-Klassen zahlt sich die abstrakte Klasse aus: Alle Methoden, die bereits in „Component“ definiert sind, müssen in den Dekorator-Klassen auf gleiche Weise überschrieben werden. Sie rufen einfach dieselbe Methode in „component“ auf. Man braucht diese Methoden nur einmal in der abstrakten Klasse zu überschreiben. Von den konkreten Klassen werden sie geerbt.

Die Klasse oder das Interface „Component“ soll so klein wie möglich gehalten werden. Dies kann dadurch erreicht werden, dass „Component“ wirklich nur die notwendigen Operationen, aber keine Daten definiert. Daten und Implementierungsdetails sollen erst in „ConcreteComponent“ vorkommen. Andernfalls werden Dekoratoren umfangreich und ineffizient.

Dekoratoren eignen sich gut dazu, die Oberfläche beziehungsweise das Erscheinungsbild eines Objekts zu erweitern. Sie sind nicht gut für inhaltliche Erweiterungen geeignet. Auch für Objekte, die von Grund auf umfangreich sind, eignen sich Dekoratoren kaum. Für solche Objekte sind andere Entwurfsmuster, beispielsweise *Strategy*, besser geeignet. Auf diese Entwurfsmuster wollen wir hier aber nicht eingehen.

4.2.2 Proxy

Ein *Proxy*, auch *Surrogate* genannt, stellt einen Platzhalter für ein anderes Objekt dar und kontrolliert Zugriffe darauf.

Es gibt zahlreiche, sehr unterschiedliche Anwendungsmöglichkeiten für Platzhalterobjekte. Ein Beispiel ist ein Objekt, dessen Erzeugung teuer ist, beispielsweise weil umfangreiche Daten aus dem Internet geladen werden müssen. Man erzeugt das eigentliche Objekt erst, wenn es wirklich gebraucht wird. Statt des eigentlichen Objekts verwendet man in der Zwischenzeit einen Platzhalter, der erst bei Bedarf durch das eigentliche Objekt ersetzt wird. Falls nie auf die Daten zugegriffen wird, erspart man sich den Aufwand der Objekterzeugung:

```
interface Something { void doSomething(); }
class ExpensiveSomething implements Something {
    public void doSomething() { ... }
}
class VirtualSomething implements Something {
    private ExpensiveSomething real = null;
    public void doSomething() {
        if (real == null)
            real = new ExpensiveSomething();
        real.doSomething();
    }
}
```

Jedes Platzhalterobjekt enthält im Wesentlichen einen Zeiger auf das eigentliche Objekt (sofern dieses existiert) und leitet in der Regel Nach-

richten an das eigentliche Objekt weiter, möglicherweise nachdem weitere Aktionen gesetzt wurden. Einige Nachrichten werden manchmal auch direkt vom Proxy behandelt.

Das Entwurfsmuster ist anwendbar, wenn eine intelligentere Referenz auf ein Objekt als ein simpler Zeiger nötig ist. Hier sind einige übliche Situationen, in denen ein Proxy eingesetzt werden kann (keine vollständige Aufzählung):

Remote Proxies sind Platzhalter für Objekte, die in anderen Namensräumen (zum Beispiel auf Festplatten oder auf anderen Rechnern) existieren. Nachrichten an die Objekte werden von den Proxies über komplexere Kommunikationskanäle weitergeleitet.

Virtual Proxies erzeugen Objekte bei Bedarf. Da die Erzeugung eines Objekts aufwändig sein kann, wird sie so lange verzögert, bis es wirklich einen Bedarf dafür gibt.

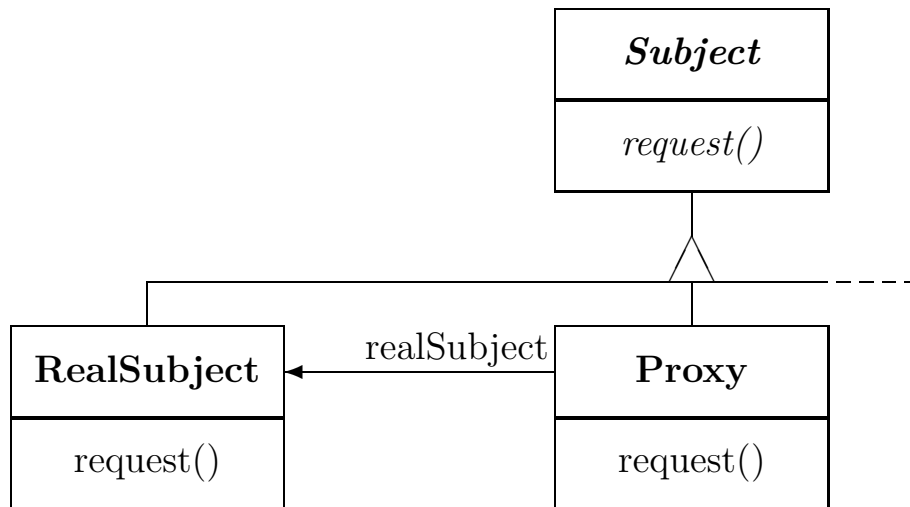
Protection Proxies kontrollieren Zugriffe auf Objekte. Solche Proxies sind sinnvoll, wenn Objekte je nach Zugreifer oder Situation unterschiedliche Zugriffsrechte haben sollen.

Smart References ersetzen einfache Zeiger. Sie können bei Zugriffen zusätzliche Aktionen ausführen. Typische Verwendungen sind

- das Mitzählen der Referenzen auf das eigentliche Objekt, damit das Objekt entfernt werden kann, wenn es keine Referenz mehr darauf gibt (reference counting);
- das Laden von persistenten Objekten in den Speicher, wenn das erste Mal darauf zugegriffen wird (wobei die Unterscheidung zu Virtual Proxies manchmal unklar ist);
- das Zusichern, dass während des Zugriffs auf das Objekt kein gleichzeitiger Zugriff durch einen anderen Thread erfolgt (beispielsweise durch Setzen eines „locks“).

Es gibt zahlreiche weitere Einsatzmöglichkeiten. Der Phantasie sind hier kaum Grenzen gesetzt.

Die Struktur dieses Entwurfsmusters ist recht einfach:



Die abstrakte Klasse oder das Interface „Subject“ definiert die gemeinsame Schnittstelle für Instanzen von „RealSubject“ und „Proxy“. Instanzen von „RealSubject“ und „Proxy“ können gleichermaßen verwendet werden, wo eine Instanz von „Subject“ erwartet wird. Die Klasse „RealSubject“ definiert die eigentlichen Objekte, die durch die Proxies (Platzhalter) repräsentiert werden. Die Klasse „Proxy“ definiert schließlich die Proxies. Diese Klasse

- verwaltet eine Referenz „realSubject“, über die ein Proxy auf Instanzen von „RealSubject“ (oder auch andere Instanzen von „Subject“) zugreifen kann;
- stellt eine Schnittstelle bereit, die der von „Subject“ entspricht, damit ein Proxy als Ersatz des eigentlichen Objekts verwendet werden kann;
- kontrolliert Zugriffe auf das eigentliche Objekt und kann für dessen Erzeugung oder Entfernung verantwortlich sein;
- hat weitere Verantwortlichkeiten, die von der Art abhängen.

Es kann mehrere unterschiedliche Klassen für Proxies geben. Zugriffe auf Instanzen von „RealSubject“ können durch mehrere Proxies (möglicherweise unterschiedlicher Typen) kontrolliert werden, die in Form einer Kette miteinander verbunden sind.

In obiger Grafik zur Struktur des Entwurfsmusters zeigt ein Pfeil von „Proxy“ auf „RealSubject“. Das bedeutet, „Proxy“ muss „RealSubject“ kennen. Dies ist notwendig, wenn ein Proxy Instanzen von „RealSubject“ erzeugen soll. In anderen Fällen reicht es, wenn „Proxy“ nur „Subject“ kennt, der Pfeil also auf „Subject“ zeigt.

In der Implementierung muss man beachten, wie man auf ein Objekt zeigt, das in einem anderen Namensraum liegt oder noch gar nicht existiert. Für nicht existierende Objekte könnte man zum Beispiel `null` verwenden und für Objekte in einer Datei den Dateinamen.

Ein Proxy kann dieselbe Struktur wie ein Decorator haben. Aber Proxies dienen einem ganz anderen Zweck als Decorators: Ein Decorator erweitert ein Objekt um zusätzliche Verantwortlichkeiten, während ein Proxy den Zugriff auf das Objekt kontrolliert. Damit haben diese Entwurfsmuster auch gänzlich unterschiedliche Eigenschaften.

4.3 Entwurfsmuster für Verhalten

Zwei Beispiele zu Entwurfsmustern für Verhalten, nämlich Iterator und Visitor, haben wir bereits in Kapitel 3 beschrieben. Hier wollen wir nur einige ergänzende Bemerkungen zu Iteratoren machen. Ein weiteres Entwurfsmuster, nämlich Template Method soll dazu anregen, beim Entwerfen und Programmieren von Software der eigenen Fantasie freien Lauf zu lassen und auch dort Möglichkeiten für die Wiederverwendung von Programmcode zu finden, wo es keine spezielle Unterstützung durch eine Programmiersprache gibt.

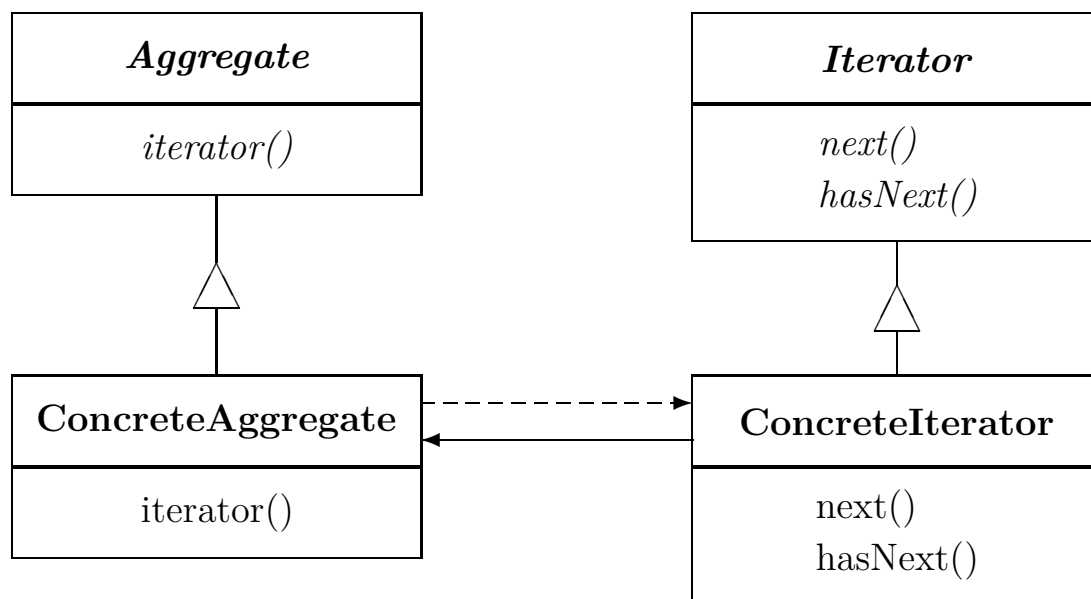
4.3.1 Iterator

Ein *Iterator*, auch *Cursor* genannt, ermöglicht den sequentiellen Zugriff auf die Elemente eines Aggregats (das ist eine Sammlung von Elementen, beispielsweise eine Collection), ohne die innere Darstellung des Aggregats offen zu legen.

Dieses Entwurfsmuster ist verwendbar, um

- auf den Inhalt eines Aggregats zugreifen zu können, ohne die innere Darstellung offen legen zu müssen;
- mehrere (gleichzeitige bzw. überlappende) Abarbeitungen der Elemente in einem Aggregat zu ermöglichen;
- eine einheitliche Schnittstelle für die Abarbeitung verschiedener Aggregatstrukturen zu haben, das heißt, um polymorphe Iterationen zu unterstützen.

Das Entwurfsmuster hat folgende Struktur:



Die abstrakte Klasse oder das Interface „Iterator“ definiert eine Schnittstelle für den Zugriff auf Elemente sowie deren Abarbeitung. Die Klasse „ConcreteIterator“ implementiert diese Schnittstelle und verwaltet die aktuelle Position in der Abarbeitung. Die abstrakte Klasse oder das Interface „Aggregate“ definiert eine Schnittstelle für die Erzeugung eines neuen Iterators. Die Klasse „ConcreteAggregate“ implementiert diese Schnittstelle. Ein Aufruf von „iterator“ erzeugt üblicherweise eine neue Instanz von „ConcreteIterator“, was durch den strichlierten Pfeil angedeutet ist. Um die aktuelle Position im Aggregat verwalten zu können, braucht jede Instanz von „ConcreteIterator“ eine Referenz auf die entsprechende Instanz von „ConcreteAggregate“, angedeutet mittels durchgezogenem Pfeil.

Iteratoren haben drei wichtige Eigenschaften:

- Sie unterstützen unterschiedliche Varianten in der Abarbeitung von Aggregaten. Für komplexe Aggregate wie beispielsweise Bäume gibt es zahlreiche Möglichkeiten, in welcher Reihenfolge die Elemente abgearbeitet werden. Es ist leicht, mehrere Iteratoren für unterschiedliche Abarbeitungsreihenfolgen zu implementieren.
- Iteratoren vereinfachen die Schnittstelle von „Aggregate“, da Zugriffsmöglichkeiten, die über Iteratoren bereitgestellt werden, durch die Schnittstelle von „Aggregate“ nicht unterstützt werden müssen.
- Auf ein und demselben Aggregat können gleichzeitig mehrere Abarbeitungen stattfinden, da jeder Iterator selbst den aktuellen Abarbeitungszustand verwaltet.

Es gibt zahlreiche Möglichkeiten zur Implementierung von Iteratoren. Beispiele dafür haben wir bereits gesehen. Hier sind einige Anmerkungen zu Implementierungsvarianten:

- Man kann zwischen internen und externen Iteratoren unterscheiden. Interne Iteratoren kontrollieren selbst, wann die nächste Iteration erfolgt, bei externen Iteratoren bestimmen die Anwender, wann sie das nächste Element abarbeiten möchten. Alle Beispiele zu Iteratoren, die wir bis jetzt betrachtet haben, sind externe Iteratoren, bei denen Anwender in einer Schleife nach dem jeweils nächsten Element fragen. Ein interner Iterator enthält die Schleife selbst. Der Anwender übergibt dem Iterator eine Routine, die vom Iterator auf allen Elementen ausgeführt wird.

Externe Iteratoren sind flexibler als interne Iteratoren. Zum Beispiel ist es mit externen Iteratoren leicht, zwei Aggregate miteinander zu vergleichen. Mit internen Iteratoren ist das schwierig. Andererseits sind interne Iteratoren oft einfacher zu verwenden, da eine Anwendung die Logik für die Iterationen (also die Schleife) nicht braucht. Interne Iterationen spielen vor allem in der funktionalen Programmierung eine große Rolle, da es dort gute Unterstützung für die dynamische Erzeugung und Übergabe von Routinen (in diesem Fall Funktionen) an Iteratoren gibt, andererseits aber externe Schleifen nur umständlich zu realisieren sind. In der objektorientierten Programmierung werden hauptsächlich externe Iteratoren eingesetzt.

Da der Umgang mit externen Iteratoren komplizierter und fehleranfälliger ist als der mit internen Iteratoren, hat Java in der Version 1.5 eine spezielle Syntax für `for`-Schleifen eingeführt, die die Verwendung vereinfacht, wenn die zusätzliche Flexibilität externer Iteratoren nicht gebraucht wird. Mit `l` vom Typ `List<String>` ist

```
for (String s : l)
    s.dosomething();
```

eine abgekürzte Schreibweise für

```
for (Iterator<String> i=l.iterator(); i.hasNext();) {
    String s = i.next();
    s.dosomething();
}
```

- Oft ist es schwierig, externe Iteratoren auf Sammlungen von Elementen zu verwenden, wenn diese Elemente zueinander in komplexen Beziehungen stehen. Durch die sequentielle Abarbeitung geht die Struktur dieser Beziehungen verloren. Beispielsweise erkennt man an einem vom Iterator zurückgegebenen Element nicht mehr, an welcher Stelle in einem Baum das Element steht. Wenn die Beziehungen zwischen den Elementen bei der Abarbeitung benötigt werden, ist es meist einfacher, interne statt externer Iteratoren zu verwenden. Beispielsweise können wir die Methode `max` in `CollectionOps2` (siehe Abschnitt 3.1.3) als internen Iterator betrachten, der eine durch das Argument spezifizierte Methode – in diesem Fall einen Vergleich – auf die Elemente des Aggregats anwendet.
- Der Algorithmus zum Durchwandern eines Aggregats muss nicht immer im Iterator selbst definiert sein. Auch das Aggregat kann den Algorithmus bereitstellen und den Iterator nur dazu benutzen, eine Referenz auf das nächste Element zu speichern. Wenn der Iterator den Algorithmus definiert, ist es leichter, mehrere Iteratoren mit unterschiedlichen Algorithmen zu verwenden. In diesem Fall ist es auch leichter, Teile eines Algorithmus in einem anderen Algorithmus wiederzuverwenden. Andererseits müssen die Algorithmen oft private Implementierungsdetails des Aggregats verwenden. Das geht natürlich leichter, wenn die Algorithmen im Aggregat definiert sind. In Java kann man Iteratoren durch geschachtelte Klassen in Aggregaten definieren, wie zum Beispiel den Iterator in der Klasse `List` (siehe Abschnitt 3.3.2). Dadurch wird die ohnehin schon starke Abhängigkeit zwischen Aggregat und Iterator aber leider noch stärker.
- Es kann gefährlich sein, ein Aggregat zu verändern, während es von einem Iterator durchwandert wird. Wenn Elemente dazugefügt oder entfernt werden, passiert es leicht, dass Elemente nicht oder doppelt abgearbeitet werden. Eine einfache Lösung dieses Problems besteht darin, das Aggregat bei der Erzeugung eines Iterators zu kopieren. Meist ist diese Lösung aber zu aufwändig. Ein *robuster Iterator* erreicht dasselbe Ziel, ohne das ganze Aggregat zu kopieren. Es ist recht aufwändig, robuste Iteratoren zu schreiben. Die Detailprobleme hängen stark von der Art des Aggregats ab.
- Aus Gründen der Allgemeinheit ist es oft praktisch, Iteratoren auch auf leeren Aggregaten bereitzustellen. In einer Anwendung braucht

man die Schleife nur so lange auszuführen, so lange es Elemente gibt – bei leeren Aggregaten daher nie – ohne eine eigene Behandlung für den Spezialfall zu brauchen.

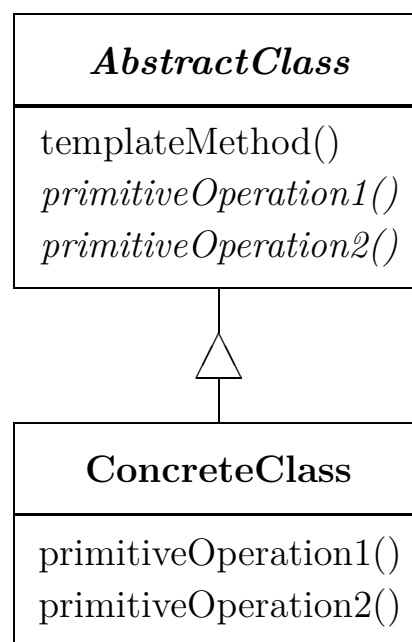
4.3.2 Template Method

Eine *Template Method* definiert das Grundgerüst eines Algorithmus in einer Operation, überlässt die Implementierung einiger Schritte aber einer Unterklasse. Template Methods erlauben einer Unterklasse, bestimmte Schritte zu überschreiben, ohne die Struktur des Algorithmus zu ändern.

Dieses Entwurfsmuster ist anwendbar

- um den unveränderlichen Teil eines Algorithmus nur einmal zu implementieren und es Unterklassen zu überlassen, den veränderbaren Teil des Verhaltens festzulegen;
- wenn gemeinsames Verhalten mehrerer Unterklassen (zum Beispiel im Zuge einer Refaktorisierung) in einer einzigen Klasse lokal zusammengefasst werden soll, um Duplikate im Code zu vermeiden;
- um mögliche Erweiterungen in Unterklassen zu kontrollieren, beispielsweise durch Template Methods, die *hooks* aufrufen und nur das Überschreiben dieser hooks in Unterklassen ermöglichen.

Die Struktur dieses Entwurfsmusters ist recht einfach:



Die (meist abstrakte) Klasse „AbstractClass“ definiert (abstrakte) primitive Operationen, welche konkrete Unterklassen als Schritte in einem Algorithmus implementieren, und implementiert das Grundgerüst des Algorithmus, das die primitiven Operationen aufruft. Die Klasse „ConcreteClass“ implementiert die primitiven Operationen.

Template Methods haben unter anderem folgende Eigenschaften:

- Sie stellen eine fundamentale Technik zur direkten Wiederverwendung von Programmcode dar (siehe Beispiele in Abschnitt 2.3.2). Sie sind vor allem in Klassenbibliotheken und Frameworks sinnvoll, weil sie ein Mittel sind, um gemeinsames Verhalten zu faktorisieren.
- Sie führen zu einer umgekehrten Kontrollstruktur, die manchmal als *Hollywood-Prinzip* bezeichnet wird („Don't call us, we'll call you“). Die Oberklasse ruft die Methoden der Unterklasse auf – nicht wie in den meisten Fällen umgekehrt.
- Sie rufen oft nur eine von mehreren Arten von Operationen auf:
 - konkrete Operationen (entweder in „ConcreteClass“ oder in der Klasse, in der die Template Methods angewandt werden);
 - konkrete Operationen in „AbstractClass“, also Operationen, die ganz allgemein auch für Unterklassen sinnvoll sind;
 - abstrakte primitive Operationen, die einzelne Schritte im Algorithmus ausführen;
 - Factory Methods;
 - hooks, das sind Operationen mit in „AbstractClass“ definiertem Default-Verhalten, das bei Bedarf in Unterklassen überschrieben oder erweitert werden kann; oft besteht das Default-Verhalten darin, nichts zu tun.

Es ist wichtig, dass genau spezifiziert ist, welche Operationen hooks (dürfen überschrieben werden) und welche abstrakt sind (müssen überschrieben werden). Für die effektive Wiederverwendung ist es wichtig, dass die SchreiberInnen von Unterklassen wissen, welche Operationen dafür vorgesehen sind, überschrieben zu werden. Alle Operationen, bei denen es Sinn macht, dass sie in Unterklassen überschrieben werden, sollen hooks sein, da es beim Überschreiben anderer Operationen leicht zu Fehlern kommt.

Die primitiven Operationen, die von der Template Methode aufgerufen werden, sind in der Regel **protected** Methoden, damit sie nicht in unerwünschten Zusammenhängen aufrufbar sind. Primitive Operationen, die überschrieben werden müssen, sind als **abstract** deklariert. Die Template Methode selbst, also die Methode, die den Algorithmus implementiert, soll nicht überschrieben werden. Sie kann als **final** deklariert sein.

Ein Ziel bei der Entwicklung einer Template Methode sollte sein, die Anzahl der primitiven Operationen möglichst klein zu halten. Je mehr Operationen überschrieben werden müssen, desto komplizierter wird die direkte Wiederverwendung von „AbstractClass“.

4.4 Wiederholungsfragen

1. Erklären Sie folgende Entwurfsmuster und beschreiben Sie jeweils das Anwendungsgebiet, die Struktur, die Eigenschaften und wichtige Details der Implementierung:
 - Factory Method
 - Prototype
 - Singleton
 - Decorator
 - Proxy
 - Iterator
 - Template Method
 - Visitor (siehe Abschnitt 3.4.2)
2. Wird die Anzahl der benötigten Klassen im System bei Verwendung von Factory Method, Prototype, Decorator und Proxy (gegenüber einem System, das keine Entwurfsmuster verwendet) eher erhöht, vermindert oder bleibt sie unverändert?
3. Wird die Anzahl der benötigten Objekte im System bei Verwendung von Factory Method, Prototype, Decorator und Proxy (gegenüber einem System, das keine Entwurfsmuster verwendet) eher erhöht, vermindert oder bleibt sie unverändert?
4. Vergleichen Sie Factory Method mit Prototype. Wann stellt welches Entwurfsmuster die bessere Lösung dar? Warum?

5. Wo liegen die Probleme in der Implementierung eines so einfachen Entwurfsmusters wie Singleton?
6. Welche Unterschiede und Ähnlichkeiten gibt es zwischen Decorator und Proxy?
7. Welche Probleme kann es beim Erzeugen von Kopien im Prototype geben? Was unterscheidet flache Kopien von tiefen?
8. Für welche Arten von Problemen ist Decorator gut geeignet, für welche weniger? (Oberfläche versus Inhalt)
9. Kann man mehrere Decorators bzw. Proxies hintereinander verketteten? Wozu kann so etwas gut sein?
10. Welche Arten von Iteratoren gibt es, und wofür sind sie geeignet?
11. Wie wirkt sich die Verwendung eines Iterators auf die Schnittstelle des entsprechenden Aggregats aus?
12. Inwiefern können geschachtelte Klassen bei der Implementierung von Iteratoren hilfreich sein?
13. Was ist ein robuster Iterator? Wozu braucht man Robustheit?
14. Was unterscheidet hooks von abstrakten Methoden?

Literaturverzeichnis

- [1] Martin Abadi and Luca Cardelli. *A Theory of Objects*. Springer, 1996.
- [2] John Barnes. *Ada 95 Rationale*. Springer LNCS 1247, 1997.
- [3] Grady Booch. *Object-Oriented Analysis and Design with Applications*. Second edition, Benjamin-Cummings, Redwood City, California, 1994.
- [4] P. Brinch Hansen. The programming language Concurrent Pascal. *IEEE Transactions on Software Engineering*, **1**(2):199–207, June 1975.
- [5] P. Canning, W. Cook, W. Hill, W. Olthoff, and J. C. Mitchell. F-bounded Polymorphism for Object-Oriented Programming. In *Proc. Conf. on Functional Programming Languages and Computer Architecture*, 273–280, 1989.
- [6] Luca Cardelli and Peter Wegner. On Understanding Types, Data Abstraction, and Polymorphism. *ACM Computing Surveys*, **17**(4):471–522, 1985.
- [7] Craig Chambers. Object-Oriented Multi-Methods in Cecil. In *Proceedings of the 6th European Conference on Object-Oriented Programming (ECOOP'92)*, Springer LNCS 615, Utrecht, The Netherlands, June 1992.
- [8] E. Gamma, R. Helm, R. Johnson and J. Vlissides. *Design Patterns: Elements of Reusable Object-Oriented Software*. Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1994.
- [9] E. Gamma, R. Helm, R. Johnson and J. Vlissides. *Entwurfsmuster: Elemente wiederverwendbarer objektorientierter Software*. Addison-Wesley, Bonn, 1996.
- [10] Carlo Ghezzi and Mehdi Jazayeri. *Programming Language Concepts*. Third edition, Wiley & Sons, New York, 1998.
- [11] Adele Goldberg and David Robson. *Smalltalk-80: The Language and Its Implementation*. Addison-Wesley, 1983.
- [12] Atsushi Igarashi and Benjamin C. Pierce. Foundations for Virtual Types. In *Proceedings of the Thirteenth European Conference on Object-Oriented Programming (ECOOP'99)*, Springer LNCS 1628, 161–185, Lisbon, Portugal, June 1999.

- [13] Sonya E. Keene. *Object-Oriented Programming in Common Lisp: A Programmer's Guide to CLOS*. Addison-Wesley, Reading, MA, 1989.
- [14] B.B. Kristensen, O.L. Madsen, B. Moller-Pedersen, and K. Nygaard. The BE-TA Programming Language. In Bruce Shriver and Peter Wegner (Eds.): *Research Directions in Object-Oriented Programming*. MIT Press, 1987.
- [15] Wilf LaLonde and John Pugh. Subclassing \neq Subtyping \neq Is-a. *Journal of Object-Oriented Programming*, **3**(5):57–62, 1991.
- [16] Doug Lea. *Concurrent Programming in Java: Design Principles and Patterns*. Addison-Wesley, ISBN 0-201-69581-2, 1996.
- [17] Barbara Liskov and Jeannette M. Wing. Specifications and their Use in Defining Subtypes. *ACM SIGPLAN Notices*, **28**(10):16–28, October 1993, Proceedings OOPSLA'93.
- [18] Satoshi Matsuoka and Akinori Yonezawa. Analysis of Inheritance Anomaly in Object-Oriented Concurrent Programming Languages. In *Research Directions in Concurrent Object-Oriented Programming*, MIT Press, 1993.
- [19] Bertrand Meyer. *Eiffel: The Language*. Prentice Hall, 1992.
- [20] Bertrand Meyer. *Object-Oriented Software Construction, Second Edition*. Prentice Hall, 1997.
- [21] Greg Nelson. *Systems Programming with Modula-3*. Prentice Hall Series in Innovative Technology, ISBN 0-13-590464-1, 1991.
- [22] S.T. Taft and R.A. Duff. *Ada 95 Reference Manual*. Springer LNCS 1246, 1997.
- [23] David Ungar and Randall B. Smith. Self: The Power of Simplicity. In *OOPSLA '87 Conference Proceedings*, 227–241, Orlando, FL, October, 1987.
- [24] Peter Wegner. Concepts and Paradigms of Object-Oriented Programming. *OOPS Messenger*, **1**(1):7–87, August 1990.
- [25] Peter Wegner and Stanley B. Zdonik. Inheritance as an Incremental Modification Mechanism or What Like is and isn't Like. In S. Gjessing and K. Nygaard (Eds.): *Proceedings ECOOP 1988*, Springer LNCS 322, 55–77, 1988.

Index

- Überladen, **20**, 50, 79, 84, 129
- Überschreiben, **21**, 50, 84

- abstrakter Datentyp, **40**
- Analyse, **27**
- Array, 15, **80**, 104
- Ausnahme, **135–143**

- Basisklasse, *siehe* Oberklasse
- Binden
 - dynamisches, **20**, 23, 55, 129, 133
 - statisches, **20**
- black box, **13**
- Brauchbarkeit, **24**

- Client, **58**, 63
- Container
 - heterogen, 110
 - homogen, 109

- data hiding, **13**
- Datenabstraktion, **13**
- Decorator, **164–167**, 170

- Einfachvererbung, **23**, 52, 83
- Entwurf, **27**
- Entwurfsmuster, **35–37**, 153–176
- Ersetzbarkeitsprinzip, **19**, 45–78
- Erweiterung, **21**

- Factory Method, 36, **154–157**
- Faktorisierung, **26**

- Generizität, **19**, 42, 95–123
 - gebundene, **102–105**
 - heterogene, **112**
 - homogene, **111**, 119–121

- hook, 156, **175**

- Identität, **11**, 14
- implementieren, **13**
- Implementierung, **12**, **27**
- Instanz, **14**
- Instanzvariable, 14, **80**
- Interface, 23, **90**
 - generisches, **97**
- Invariante, **60**, 65
- Invarianz, **49**
- Iterator, 98, **170–174**

- Kapselung, **11**, 26
- Klasse, **14–17**, 22, 78
 - abgeleitete, *siehe* Unterklasse
 - abstrakte, **69**, 81, 90
 - generische, **97**
 - geschachtelte, **82**
 - innere, **82**, 99
 - konkrete, **70**
 - spezifischste, **14**
- Klassenvariable, **80**
- Klassenzusammenhalt, **31**
- Komponente, **41**
- Konstante, 47, **81**
- Konstruktor, **14**, 15, 79, 84
- Kontravarianz, **49**
- Kopie, **11**, 157, 160
- Kovarianz, **48**

- Lokalität, **26**, 53

- Mehrfachvererbung, **23**, 52, 90
- Methode, **12**, 81
 - abstrakte, **70**, 81
 - binäre, **50**, 127

- generische, **100**
 - statische, 17, **81**
- Modul, **41**, 86
- Multimethode, **129**, 131, 133

- Nachbedingung, **59**, 65
- Nachricht, 10, **12**
- Nebenläufigkeit, **143–149**
- null, **15**

- Oberklasse, **21**
- Obertyp, **19**, 46
- Objekt, **10–13**
 - gleiches, **11**
 - identisches, **11**
- Objektkopplung, **31**

- Paket, **86**
- Paradigma, **37**
 - deklaratives, **39**
 - funktionales, **39**
 - imperatives, **37**
 - logikorientiertes, **39**
 - objektorientiertes, **38**
 - prozedurales, **38**
- Polymorphismus, **18–20**
 - ad-hoc, **19**, 20
 - enthaltender, **19**, 22, 45
 - parametrischer, *siehe* Generizität
 - universeller, **19**
- private, 15, **86**
- protected, **86**
- Prototype, **157–160**
- Proxy, **167–170**
- public, 15, **86**

- Refaktorisierung, **32**

- Schnittstelle, **13**, 19, 23, 46
 - stabile, **52**, 54
- Schranke, **102**
- schrittweise Verfeinerung, **28**
- Server, **58**, 63
- Simulation, **27**, 32
- Singleton, **161–163**

- subtyping, *siehe* enthaltender Polymorphismus
- super, **22**, 80, 84
- Synchronisation, **144–149**

- Template Method, 76, **174–176**
- this, **22**, 79
- Typ, 18, 19, 22, 46, **62**
 - deklariertes, **18**, 23, 55, 116
 - dynamischer, **18**, 23, 55, 115
 - stabiler, **52**, 54, 62, 71
 - statischer, **18**, 55
- Typparameter, **19**, 95, 97
 - gebundener, **102**
- Typumwandlung, **20**, 115–128

- Untertyp, **19**, 46
- Untertypbeziehung, **45–78**, 104
 - Ausgangsparameter in, **48**
 - Ausnahme in, **138**
 - Durchgangsparameter in, **48**
 - Eingangsparameter in, **48**
 - Ergebnis in, **47**, 48
 - Konstante in, **47**, 48
 - Methode in, **47**
 - Variable in, **47**, 49
 - Zusicherung in, **64**
- Untertyprelation, *siehe* Untertypbeziehung

- Validierung, **28**
- Verantwortlichkeit, **30**, 164
- Vererbung, 21–23, 46, **72**, 83, 165
- Verhalten, **12**, 58–69
- Verifikation, **28**
- Visitor, **135**
- Vorbedingung, **59**, 64

- Wartbarkeit, **25**, 26, 71, 75
- Wartung, 13, 23, **25**
- Wasserfallmodell, **28**
- Wiederverwendung, **33**, 51–53
 - direkte, **74**
 - indirekte, **74**
- Wrapper, *siehe* Decorator

- Zusicherung, **60**

- Genauigkeit von, **63**
- Kommentar als, **61**, 66
- Zustand, **11**, 14, 40
- Zuverlässigkeit, **25**
- zyklischer Prozess, **28**