
Forderungen an gute Bibliotheken

- systematische Taxonomie für Bibliothek
 - sonst Erlernen der Bibliothek zu teuer
 - Verhalten besser einschätzbar (Zusicherungen, Namen)
- so generisch wie möglich
 - Anwendbar in vielen Bereichen
- so effizient wie möglich
 - sonst nicht verwendet
- Bibliotheken müssen verständlich sein
 - sonst nicht verwendet

Komponentenprogrammierung

- gewinnt zunehmend an Bedeutung
- alte Idee, bisher wenig erfolgreich, warum jetzt?
 - mehr Erfahrung
 - starke Unterstützung durch Industrie
 - Technologie breiter verfügbar (Generizität)
 - Ausbildung

Komponente = Objekt?

- theoretisch: Komponente = Modul = Objekt
- praktische Unterschiede:
 - Komponenten umfassen oft viele einfache Objekte
 - Komponenten sollen leicht von einer Umgebung zur anderen portierbar sein
- Komponente \neq Klasse
Komponentenbibliothek \neq Klassenbibliothek

Probleme mit Komponenten

- viele Komponenten „low level“
 - Komponentenprogrammierung bringt wenig
- anwendungsorientierte große Komponenten gewünscht, aber wie oft verwendet? — nur für bestimmte Applikation (oder sogar nur bestimmte Version)
- technische Probleme noch ungelöst
 - Kompatibilitätsprüfung (einfache Typen unzureichend)
 - hot swappable components (Zustand beachten)
 - Beschreibung der Eigenschaften
 - Auffinden, Verteilung, Geschäftsmodelle

Persistente Objekte (einfache Form)

Objekte persistent, wenn in einer Datei/Datenbank gespeichert und länger als Programm existent

Einfachste Form: Objekt zu (char *) konvertiert, als String gespeichert, beim Einlesen zurückkonvertiert

- einfach, aber funktioniert nicht mit Zeigern
→ vorher auflösen
- nicht portabel, da Speicherformat von Hardware, Compiler, Programmversion abhängig
- fehleranfällig

Persistente Objekte

sinnvoll, externe von interner Darstellung zu trennen:

- internes Format leichter änderbar
- leichter portierbar
- Zeiger (Referenzen) explizit darstellbar

Funktionen zur Konvertierung zwischen interner und externer Darstellung meist kontextabhängig

gemeinsame Oberklasse aller Objekte, die persistent gemacht werden können, nur begrenzt sinnvoll

Konzept versus Datenstruktur

Beispiel: Implementierung einer Liste

Variante A: Liste als Konzept; Listenelemente privat

Variante B: Klasse beschreibt Listenelement (Datenstruktur)

- B einfacher zu implementieren
- A empfohlen, da schwächere Objektkopplung (B führt leicht zu zusätzlichen Parametern)
- Probleme bei der Verwendung von B werden normalerweise früh erkannt, und Refaktorisierung führt zu A

→ Denken in Konzepten

Globale und statische Variablen

- globale Variablen bewirken, dass Änderungen beliebige andere Programmteile beeinflussen können
- statische Variablen von vielen Objekten manipulierbar
- statische Variablen in „templates“ fehleranfällig (homogene versus viele Arten heterogener Generizität)
- Konstante bilden oft Ausnahme (Vermeidung starker Objektkopplung würde Änderbarkeit einschränken)
- statische Variablen sinnvoll, wenn tatsächlich als Variablen der Klassen selbst gesehen

Zugriff auf Variablen

- public Variablen machen Implementierungsdetails sichtbar
 - nachträgliche Codeänderungen schwierig
 - public Variablen vermeiden
- Vermeidung von public Variablen ist durch „get“- und „set“-Methoden immer möglich
 - Änderungen leichter als bei Variablen, da Methoden in Unterklassen überschreibbar
 - starke Objektkopplung bleibt
 - besseres Design überlegen

Typumwandlung

- „static cast“ besonders gefährlich, da unüberprüfte Annahmen fix verdrahtet
- „dynamic cast“ (überprüfte Typumwandlung) auch gefährlich, da falsche Annahmen spät erkannt
- Typumwandlungen setzen fixe, bekannte Typhierarchie voraus, was nachträgliche Änderungen erschwert

Bedingte Anweisungen, Typvergleiche

- scheinen harmlos weil häufig verwendet
- Typvergleiche setzen fixe Typhierarchie voraus
 - nachträgliche Änderungen erschwert (nicht lokal)
- case-Statements setzen fixe Menge von Fallunterscheidungen voraus – Änderungen der Menge nicht lokal
- Bedingte Anweisungen und Typvergleiche durch dynamisches Binden fast immer ersetzbar
 - Änderungen lokal und überprüft

Binäre Methoden – Lösungsvergleiche

- dynamischer Typvergleich
→ akzeptabel, da nur eigener Typ vorkommt
- Kombination Überladen und dynamischer Typvergleich
→ effizient wenn Typ statisch bekannt
- Multimethoden → meist overkill
- einfache Generizität
→ selten eine Lösung, da Typ statisch unbekannt
- gebundene Generizität
→ Lösung, wenn von Sprache und Klassen unterstützt
(aber Probleme bei tiefen Hierarchien)

Gebundene Generizität

- F-gebundene Generizität: $S \leq T\langle S \rangle$

Beispiel: $\text{Integer} \leq \text{Comparable}\langle \text{Integer} \rangle$

kann mit binären Methoden umgehen

funktioniert nur eingeschränkt über mehrere Ebenen

- higher-order subtyping (matching):

Def.: $S \leq\# T$ wenn $S\langle U \rangle \leq T\langle U \rangle$ für alle U

Matching unterstützt binäre Methoden

als Schranke bei Generizität typsicher

allgemein muss U für statische Typsicherheit bekannt sein

Wann Generizität, wann Subtyping

- Mechanismen nicht immer austauschbar. Daher:
Subtyping für heterogene Datenstrukturen
Generizität zur Vermeidung kovarianter Probleme
- Erwartete Änderungen abfangen:
Generizität wenn sich Parametertypen ändern
Subtyping für neue Versionen mit gemeinsamem Obertyp
- Subtyping für Kompatibilität zu gegebener Klasse
- Subtyping um case-Statements, if-Statements und dynamische Typvergleiche zu vermeiden
- kombinieren, oder natürlicheren Mechanismus verwenden

Rückgabewerte von Funktionen

- Ergebnistyp „void“ wenn kein Rückgabewert nötig
→ unbedeutend bessere Fehlererkennung
- „this“ als Rückgabewert wenn nichts anderes nötig
→ manchmal schönere Syntax

Beispiel: `Collection x = f(); x.add(y); x.add(z); g(x)`
ersetzt durch
`g(f().add(y).add(z));`