

Tagesprogramm

Ein- und Ausgabe

Zusicherungen und Programmverstehen

Standardein- und -ausgabe

Standardausgabe:

```
System.out.print(...);  
System.out.println(...);
```

Standardfehlerausgabe:

```
System.err.print(...);  
System.err.println(...);
```

Standardeingabe:

```
Scanner scanner = new Scanner(System.in);  
String line = scanner.nextLine();
```

Programmparameter

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

Parameter in args vor der Verwendung prüfen

Dateien öffnen

ungepuffert: einfacher zu verwenden

```
FileReader rawin = new FileReader("InName");  
FileWriter rawout = new FileWriter("OutName");
```

gepuffert: effizienter

```
BufferedReader in = new BufferedReader(rawin);  
BufferedWriter out = new BufferedWriter(rawout);
```

Streams: rawin, rawout, in, out müssen am Ende geschlossen werden:

```
in.close(); out.close(); (auf rawin und rawout weitergeleitet)
```

I/O-Exceptions müssen abgefangen werden (auch die von close):

```
... catch(IOException ex) {...}
```

Aufgabe: Wie funktioniert `Numbered`?

Such Sie in Gruppen zu zwei bis drei Personen Antworten auf folgende Fragen:

Warum braucht `Numbered` zwei `try`-Anweisungen?

Warum wurden `in` und `out` zuerst mit `null` initialisiert?

Werden `in` und `out` auch geschlossen wenn beim Lesen oder Schreiben eine `Exception` geworfen wird?

Zeit: 3 Minuten

Programm verstehen \neq nachvollziehen

Programmablauf nachvollziehen:

dynamischer Ablauf
nur für bestimmte Datenmengen
durch Ausprobieren überprüfbar
(kann sehr aufwendig sein)

Programm verstehen:

statisches Verstehen des Programmcodes
für alle möglichen Datenmengen
durch formale Beweise überprüfbar
(für bestimmte Aspekte effizient)

Hoare-Logik

$\{A\} P \{B\}$

P ist ein **Programmstück**;

wenn **Vorbedingung** A vor Ausführung von P gilt,

dann gilt **Nachbedingung** B nach Ausführung von P

Beispiel: $\{y \geq 1\} \quad x = y + 1; \quad \{x > 1 \wedge y \geq 1\}$

wenn zwei der drei Teile (Vorbedingung, Programmstück, Nachbedingung) bekannt, kann ein passender dritter Teil gefunden bzw. berechnet werden

Bedingungen können Parameter (im mathematischen Sinn) enthalten

Zusammensetzen von Programmstücken

Sequenz:

wenn $\{A\} P \{B\}$ und $\{B\} Q \{C\}$ gelten,
dann gilt auch $\{A\} P;Q \{C\}$

Auswahl:

wenn $\{A \wedge B\} P \{C\}$ und $\{A \wedge \neg B\} Q \{C\}$ gelten,
dann gilt auch $\{A\} \text{if}(B)\{P\}\text{else}\{Q\} \{C\}$

Wiederholung:

wenn $\{A\} P \{A\}$ gilt, (**Schleifeninvariante A**)
dann gilt auch $\{A\} \text{while}(B)\{P\} \{A \wedge \neg B\}$

Schleifen und Zusicherungen

```
// berechne  $1 + \dots + n$ 
//  $n > 0$ 
public static int sum(int n) {
    int s = n;
    int i = n - 1;
    //  $i \geq 0$  und  $1 + \dots + n == (1 + \dots + i) + s$ 
    while (i != 0) {
        //  $i > 0$  und  $1 + \dots + n == (1 + \dots + i) + s$ 
        s = s + i;
        i = i - 1;
        //  $i \geq 0$  und  $1 + \dots + n == (1 + \dots + i) + s$ 
    }
    //  $i == 0$  und  $1 + \dots + n == (1 + \dots + i) + s$ 
    // daraus folgt:  $1 + \dots + n == s$ 
    return s;
}
```

In der Praxis

Zusicherungen zwischen Programmzeilen meist nur gedacht,
aber bei Methodenköpfen stehen explizite Zusicherungen
(als Beschreibungen der Methoden)

Grundvoraussetzung für Programmverstehen:

gute Schleifeninvarianten finden

komplizierte Schleifeninvarianten explizit hinschreiben

assert-Anweisungen reichen meist nicht aus

Aufgabe: Zusicherungen

Versehen Sie dieses Programmstück mit Zusicherungen (als Kommentare):

```
// array ist aufsteigend sortiert; ist elem in array?  
public static boolean binarySearch(int[] array, int elem) {  
    int first = 0;  
    int last = array.length - 1;  
    while (first <= last) {  
        int current = (first + last) / 2;  
        if (array[current] > elem) {  
            last = current - 1;  
        } else if (array[current] == elem) {  
            return true;  
        } else {  
            first = current + 1;  
        }  
    }  
    return false;  
}
```