

Eprog Einfache Java Programme

Java Programme

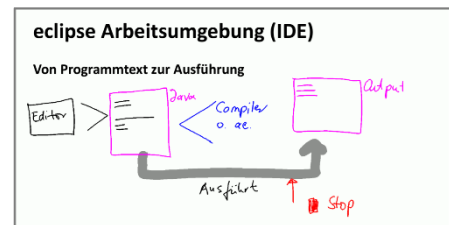
- Ganzes Programm
 - Braucht Compiler
- Für jede Datei...

Erstellen / übersetzen (compilieren)

-
- Ausführen
- Modifizieren
- Einzelne Anweisungen
 - Braucht Shell
- Für jede Anweisung...
 - Read
 - Evaluate
 - Print
 - Loop
 - REPL

- Name des Programms gleich Name der Datei
- Viele (Textbearbeitungs)Methoden lassen das Objekt mit dem die Methode arbeitet unverändert
- Bezeichner: Muss mit Buchstaben (gross/klein) anfangen (oder _ \$)

Infrastruktur – Java Programme



12

Zusammenfassung

```
public class name {  
    // class: ein Programm mit Namen name  
    public static void main(String[] args) {  
        statement;  
        statement;  
        ...  
        statement;  
    }  
}
```

method: Gruppe von Anweisungen mit Namen main

statement: Anweisung die ausgeführt werden soll

15

Sonderzeichen

- \t tab character
- \n neue Zeile (new line character)
- \" double quote character
- \\ backslash character

Methoden

- Strukturieren die Anweisungen
- Wiederholungen zu vermeiden
- Main wird automatisch ausgeführt
- Aufrufen:
 - Object.methodName();
 - Ohne Objekt → mit static
- Abfolge der Ausführung von Anweisungen: Kontrollfluss (control flow)
- Java: Anweisungsreihenfolge ist explizit

```
Methoden  
public class name {  
    // method: Gruppe von Anweisungen mit Namen main  
    public static void main(String[] args) {  
        statement;  
        ...  
        statement;  
    }  
    public static void helper() {  
        statement;  
        ...  
        statement;  
    }  
}
```

method: Gruppe von Anweisungen mit Namen helper

Typen/Variablen

- Typ beschreibt Eigenschaften von Daten
 - Wertebereich

- Operationen
 - Darstellung (welche Folge von 0 und 1 für einen Wert gewählt wird)
- Typen verhindern Fehler, erlauben Optimierung
- Beschreibt Menge (Kategorie) von Daten Werten
- Variable: benötigt Name und auf was für Werte sich die Variable beziehen kann

Modulo

- Finde letzte Ziffer einer ganzen Zahl
- Finde letzte 4 Ziffern
- Entscheide ob Zahl gerade ist
- Rangordnung (Precedence) ist wichtig: * / stärker als + -

Assoziativität («Associativity») -- Bindung

- Die Assoziativität eines Operators \odot hält fest wie ein Operand zu verwenden ist:

$$X \odot Y \odot Z$$

- Y ist mit dem *linken* Operator verknüpft: links-assoziativ («left-associative»)

$$X \odot Y \odot Z = (X \odot Y) \odot Z$$

- Y ist mit dem *rechten* Operator verknüpft: rechts-assoziativ («right-associative») $X \odot Y \odot Z = X \odot (Y \odot Z)$

54

Typ Umwandlungen

- Explizite Umwandlungen heissen cast, type cast
- (type) expression
 - (int) ((double) 19/5)
- type ist Operator \rightarrow rechts-assoziativ

Assoziativität

- Links-assoziativ: Y ist mit dem *linken* Operator verknüpft («left-associative», «left-to-right associative»)

$$X \odot Y \odot Z = (X \odot Y) \odot Z$$

Viele der uns bekannten Operatoren: +, *,

- rechts-assoziativ: Y ist mit dem *rechten* Operator verknüpft («right-associative», «right-to-left associative»)

Später werden wir Beispiele sehen (es gibt einige!)

- Es gibt Operatoren die sind assoziativ (in der Mathematik)

Rechts-assoziativ und links-assoziativ: $(X \odot Y) \odot Z = X \odot (Y \odot Z)$

55

Variable

Name, der es erlaubt, auf einen gespeicherten Wert zuzugreifen

- Deklaration
- Initialisierung
- Gebrauch
- Zuweisung ist keine algebraische Gleichung!

Operanden und Operatoren

- Operand wird vom Operator mit höherer Rang Ordnung («precedence», Präzedenz) verwendet
- Wenn zwei Operatoren die selbe Rang Ordnung haben, dann entscheidet die Assoziativität
- Wenn zwei Operatoren die selbe Rang Ordnung und Assoziativität haben, dann werden die (Teil)Ausdrücke von links nach rechts ausgewertet.
- Wenn etwas anderes gewünscht wird: Klammern verwenden!

Deklaration

Variable müssen deklariert sein bevor sie verwendet werden können.

type name;

EBNF Description *variabledeclaration*

typeidentifier \Leftarrow *bezeichner*

variableidentifier \Leftarrow *bezeichner*

variabledeclaration \Leftarrow *typeidentifier variableidentifier* { , *variableidentifier* } ;

24

Ableiten mit Aussagen

- Positionen im Code haben Namen (Annahme)
 - Point A
 - Point B
- Alle Anweisungen die davor erscheinen, sind ausgeführt, wenn wir diesen Punkt erreichen
- Keine Anweisung danach wurde ausgeführt
- Hoare Logik:
 - Vorwärts und rückwärts schliessen
 - Von einer Anweisung zu mehreren Anweisungen und Blöcken
- Wichtig für die Definition von Schnittstellen (zwischen Modulen) wenn wir entscheiden müssen welche Bedingungen erfüllt sein müssen (um eine Methode aufzurufen).
- Vorwärts schliessen:
 - Simuliert die Ausführung des Programms (für viele «Inputs» «gleichzeitig»)
 - Bestimmt was sich aus den ursprünglichen Annahmen herleiten lässt
 - Sehr praktisch wenn eine Invariante gelten soll (Invariant = etwas, das sich nicht ändert)

Beispiel

- Vorwärts schliessen**

- Vom Zustand vor der Ausführung eines Programms(segments)
- Nehmen wir an wir wissen (oder vermuten) $w > 0$

```
// w > 0
x = 17;
// w > 0  ^ x == 17
y = 42;
// w > 0  ^ x == 17 ^ y == 42
z = w + x + y;
// w > 0 ^ x == 17 ^ y == 42 ^ z > 59
```

- Jetzt wissen wir einiges mehr über das Programm, u.a. $z > 59$

56

Beispiel

- Rückwärts schliessen:**

- Nehmen wir an wir wollen dass z nach Ausführung negativ ist

```
// w + 17 + 42 < 0
x = 17;
// w + x + 42 < 0
y = 42;
// w + x + y < 0
z = w + x + y;
// z < 0
```

58

- Rückwärts schliessen
 - Bestimmt hinreichende Bedingungen

Pre- und Postconditions

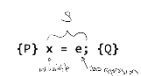
- Precondition: notwendige Vorbedingung, die erfüllt sein müssen (vor Ausführung einer Anweisung)
- Postcondition: Ergebnis der Ausführung (wenn Precondition erfüllt)
- Precondition, Anweisung und Postcondition hängen zusammen
- Aussagen (Pre, Post) sind logische (bool'sche) Ausdrücke die sich auf den Zustand eines Programms beziehen
- Zwischen { und } steht eine logische Aussage

Hoare Tripel

- Zwei Aussagen und ein Programmsegment
 - $\{P\} S \{Q\}$
 - P Precondition
 - S Statement
 - Q Postcondition
 - Gültig:
 - Zustand P gültig, Ausführung von S gibt Zustand Q
 - Wenn P wahr ist vor der Ausführung von S, dann muss Q nachher wahr sein

-
-

Zuweisungen



- Bilden wir Q' in dem wir in Q die Variable x durch e ersetzen
- Das Tripel ist gültig wenn:
Für alle Zustände des Programms ist Q' wahr wenn P wahr ist
- D.h., aus P folgt Q' , geschrieben $P \Rightarrow Q'$ //

Beispiel

```
{z > 34}
y = z+1;
{y > 1}
```

Q' ist $\{z+1 > 1\}$

88

Folgen von Anweisungen

- Einfachste Folge: zwei Statements
 $\{P\} S1; S2 \{Q\}$
- Tripel ist gültig wenn (und nur wenn) es eine Aussage R gibt so dass
 1. $\{P\} S1 \{R\}$ ist gültig, und
 2. $\{R\} S2 \{Q\}$ ist gültig.

89

Beispiel

- Alle Variable sind int, kein Overflow/Underflow

```
{z >= 1}
y = z+1;
{y > 1}
w = y*y;
{w > y}
```

Sei R die Aussage $\{y > 1\}$

1. Wir zeigen dass $\{z >= 1\}; y=z+1; \{y > 1\}$ gültig ist.
Regel für Zuweisungen: $z >= 1$ impliziert $z+1 > 1$
2. Wir zeigen dass $\{y > 1\}; w=y*y; \{w > y\}$ gültig ist.
Regel für Zuweisungen: $y > 1$ impliziert $y*y > y$

90