

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences



Anweisungen, (primitive) Datentypen und Operatoren

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki

In Java werden 3 Arten von Variablen unterscheiden:

 Lokale Variablen in Methoden oder generell in Blöcken dienen der temporären Speicherung von Daten, während diese Methode ausgeführt wird.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

3



- Java nutzt Variablen zum Ablegen von Daten.
- Eine Variable ist ein reservierter Speicherbereich und belegt abhängig vom Inhalt eine feste Anzahl von Bytes.
- Alle Variablen haben einen Datentyp, der zur Übersetzungszeit bekannt ist.
- Java ist eine statisch typisierte Programmiersprache (im Gegensatz zu JavaScript oder PHP):
 - Jede Variable bekommt bei ihrer Erstellung einen Datentyp zugewiesen, den sie während ihrer gesamten Lebenszeit behält.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki



- Ein Datentyp ist eine Kategorie von Variablen.
- Er bestimmt auch die zulässigen Operationen, die man mit diesem Typ durchführen kann.

Ein Beispiel:

- Wahrheitswerte lassen sich nicht addieren, Ganzzahlen schon.
- Dagegen lassen sich Fließkommazahlen addieren, aber nicht XOR-verknüpfen.
- · Beispiele für einfache, sog. primitive Datentypen sind
 - · Ganzzahlen,
 - Fließkommazahlen.
 - · Wahrheitswerte und
 - · Zeichen.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

F



Java hat eine Reihe von eingebauten Datentypen, die nicht durch Klassen repräsentiert werden. Sie werden primitive Datentypen genannt:

- Logisch boolean
 Zwei mögliche Werte: true und false
- Ganzzahl byte, short, int, long
 8, 16, 32, 64 Bit
 vorzeichenbehaftete Ganzzahlen (()
- Fließkomma float, double
 32 bzw. 64 Bit Fließkommazahlen
- Zeichen char
 16 Bit Unicode-Zeichen

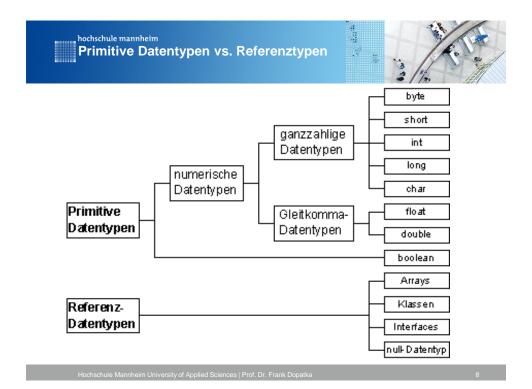


Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



- Mit lokalen Variablen lassen sich Daten speichern, die innerhalb der Methode bzw. eines Blocks gelesen und geschrieben werden können.
- Um lokale Variablen zu nutzen, müssen sie ebenso wie alle anderen Variablen deklariert werden (Java ist streng typisiert)!
- Hinter dem Typnamen folgt der Name der Variablen.
- Die Deklaration selbst ist eine Anweisung und wird wie jede Andere Anweisung in Java mit einem Semikolon abgeschlossen.
- In Java werden Variablen üblicherweise klein geschrieben.

7





Schlüsselwort	Länge [Byte]	Belegung (Wertebereich)			
boolean	1	true / false			
char	2	16bit Unicode-Zeichen (0x0000 0xFFFF)			
byte	1	-128 bis 127			
short	2	-32.768 bis 32.767			
int	4	-2.147.483.648 bis 2.147.483.647			
long	8	-9.223.372.036.854.775.808 bis 9.223.372.036.854.775.807			
float	4	1,40239846E-45 bis 3,40282347E+38			
double	8	4,94065645841246544E-324 bis 1,79769131486231570E+308			

hochschule mannheim
Primitive Datentypen: Wertebereiche

```
byte b = 126;
b++;
b++;
b++;
b++;
System.out.println(b);
<terminated>
-126
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



dezimal	binär							hexadezimal		
		2 ⁶	2 ⁵	2 ⁴	2 ³	2 ²	2 ¹	2 ⁰	oberes	unteres
	+/-	64	32	16	8	4	2	1	nibble	nibble
1	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1
2	0	0	0	0	0	0	1	0	0	2
3	0	0	0	0	0	0	1	1	0	3
4	0	0	0	0	0	1	0	0	0	4
5	0	0	0	0	0	1	0	1	0	5
6	0	0	0	0	0	1	1	0	0	6
7	0	0	0	0	0	1	1	1	0	7
8	0	0	0	0	1	0	0	0	0	8
9	0	0	0	0	1	0	0	1	0	9
10	0	0	0	0	1	0	1	0	0	Α
11	0	0	0	0	1	0	1	1	0	В
12	0	0	0	0	1	1	0	0	0	С

1





dezimal	binär							hexadezimal		
		2 ⁶	2 ⁵	2 ⁴	2 ³	2 ²	2 ¹	2 ⁰	oberes	unteres
	+/-	64	32	16	8	4	2	1	nibble	nibble
13	0	0	0	0	1	1	0	1	0	D
14	0	0	0	0	1	1	1	0	0	Е
15	0	0	0	0	1	1	1	1	0	F
16	0	0	0	1	0	0	0	0	1	0
17	0	0	0	1	0	0	0	1	1	1
18	0	0	0	1	0	0	1	0	1	2
126	0	1	1	1	1	1	1	0	7	Е
127	0	1	1	1	1	1	1	1	7	F
-128	1	0	0	0	0	0	0	0	8	0
-127	1	0	0	0	0	0	0	1	8	1
-2	1	1	1	1	1	1	1	0	F	Е
-1	1	1	1	1	1	1	1	1	F	F
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki

Die Antwort liegt in der Binärdarstellung!

```
dezimal
             binär
126
             0111 1110
             1x64 + 1x32 + 1x16 + 1x8 + 1x4 + 1x2 + 0x1
             = 64 + 32 + 16 + 8 + 4 + 2 = 126
127
             0111 1111
             1000 0000
-128
             Das 1. Bit im Byte ist das Vorzeichenbit; Ist es gesetzt,
             so ist die Zahl negativ und die restlichen Bits werden
             "anders herum" addiert: -128 + 0 = -128
-127
             1000 0001
             -128 + 1x1 = -128 + 1 = -127
-126
             1000 0010
             -128 + 1x2 = -128 + 2 = -126
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

13

hochschule mannheim Deklarationen & Zuweisungen

```
// Deklaration
char c;
String str;
int x, y;
// Deklaration mit Initialisierung
float z = 1.712f;
double w = 3.1415;
boolean wahrheit = true;
String str1 = "Hi";
// Zuweisung
c = 'Z';
str = "Hallo Welt";
x = 60;
y = 400;
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopath



- Arithmetische Operatoren
 - Nur auf Zahlen anwendbar; Addition auch bei Zeichenketten;
 - Inkrement/Dekrement auch bei Zeichen (char)
 - a + b Addition
 - a b Subtraktion
 - a * b Multiplikation
 - a / b Division
 - a % b Modulo: gibt ganzzahligen Rest der Division zurück, z.B. 7%3=1, 8%3=2, 9%3=0, 10%3=1
 - syso (a++) gibt a aus und inkrementiert a danach
 - syso (a--) gibt a aus und dekrementiert a danach
 - syso (++a) inkrementiert a und gibt a danach aus
 - syso (--a) dekrementiert a und gibt a danach aus



- Bit-Operatoren
 - Nur bei ganzen Zahlen sinnvoll
 - a & b binäres UND: "beide müssen 1 sein"
 - 0 0 0
 - 0 1 0
 - 1 0 0
 - 1 1 1
 - z.B. 1101 (13) & 0110 (6) = 0100 (4)



- Bit-Operatoren
 - Nur bei ganzen Zahlen sinnvoll
 - a | b binäres ODER: "mindestens einer muss 1 sein"
 - 0 0 0
 - 0 1 1
 - 1 0 1
 - 1 1 1
 - z.B. 1101 (13) | 0110 (6) = 1111 (15)

1





- Bit-Operatoren
 - Nur bei ganzen Zahlen sinnvoll
 - a ^ b binäres XOR: "genau einer muss 1 sein"
 - 0 0 0
 - 0 1 1
 - 1 0 1
 - 1 1 0
 - z.B. 1101 (13) ^ 0110 (6) = 1011 (11)
 - ~a binäres NOT
 - 0 1
 - 1 0
 - z.B. ~1101 (13) = 0010 (2)

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Vergleichsoperatoren
 - Ergebnis ist immer ein Wahrheitswert true/false
 - a und b muß miteinander vergleichbar sein
 - Anwendung in Verzweigungen oder Schleifen als Bedingung, welcher Weg im Programm weiter gegangen werden soll!
 - a > b lst a größer als b?
 - a >= b Ist a größer als b oder gleich?
 - a == b lst a gleich b?
 - a <= b | Ist a kleiner als b oder gleich?
 - a < b lst a kleiner als b?
 - a != b | Ist a ungleich b?

19





- Logische Operatoren
 - Ergebnis ist immer ein Wahrheitswert true/false;
 - a und b sind hier beides Bedingungen, die selbst einen Wahrheitswert liefern
 - Anwendung in Verzweigungen oder Schleifen als Bedingung, welcher Weg im Programm weiter gegangen werden soll!
 - a & b Ist a und b true, so ergibt sich true, ansonsten false.

 Sowohl a, als auch b werden immer ausgewertet.

 Sinnvoll u.a. bei

if
$$(a & (b++ < 10)) \dots$$

a && blst a und b true, so ergibt sich true, ansonsten false.lst a false, wird b nicht mehr ausgewertet.Sinnvoll u.a. bei

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk





- Logische Operatoren
 - Ergebnis ist immer ein Wahrheitswert true/false;
 - a und b sind hier beides Bedingungen, die selbst einen Wahrheitswert liefern
 - Anwendung in Verzweigungen oder Schleifen als Bedingung, welcher Weg im Programm weiter gegangen werden soll!
 - a | b Ist a oder b true oder beide, so ergibt sich true, ansonsten false. Sowohl a, als auch b werden immer ausgewertet.

 - !a lst a false, so ergibt sich true und umgekehrt.

(! (x<0)) ist identisch zu (x>=0)

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

2





- Zuweisungsoperatoren
 - a = b setzt a auf denselben Wert wie b
 - a += b erhöht a um b; a=a+b
 - a -= b zieht b von a ab; a=a-b
 - a *= b multipliziert b mit a; a=a*b
 - a /= b dividiert b durch a; a=a/b

$$a += (-5) <=> a + (-5) <=> a - 5 <=> a -= 5$$

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



• Immer nur von "kleineren" zu "größeren" Typen:

• In Ausdrücken (Operand1 X Operand2):

Mind. ein Op.	andere Operanden	konv. zu
double	double, float, long, int, short, byte, char	double
float	float, long, int, short, byte, char	float
long	long, int, short, byte, char	long
int, short, byte, char	int, short, byte, char	int

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

2





- Der Typ eines Ausdrucks kann in Grenzen angepaßt werden:
 - Implizite, automatische Typkonversion
 - Explizite, manuelle Typkonversion
- Explizite Typkonvertierung:
- Dabei kann Information verloren gehen
- Keine Konversion von & nach boolean
- Typkonvertierung erfolgt durch Voranstellen von (<Typ>), z.B.:

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Konvertierung von Datentypen: Beispiele



```
int i = 1;
double d;

d = i / 2;
System.out.println(d);

d = (double) i / 2;
System.out.println(d);

d = i / 2.0;
System.out.println(d);
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

25

```
hochschule mannheim
Konvertierung von Datentypen:
Beispiele
```



```
double x,y=1.1;
int i,j=5;
char c='a';
boolean b=true;
x = 3;
           // OK: x==3.0
x = 3/4;
          // x==0.0
x = x+y*j; // OK, Konvertierung nach double
i = j+x; // FEHLER: (j+x) hat den Typ double
i = (int)x; // OK, i ist dann der ganzzahlige Teil von x
i = (int)b; // FEHLER: Keine Konvertierung von boolean
b = i; // FEHLER: Keine Konvertierung nach boolean
b = (i!=0); // OK, der Vergleich liefert einen boolean
c = c+1; // FEHLER: c+1 hat den Typ int
           // OK, c=='b'
c += 1;
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki



• Unäre Operatoren haben nur einen Operanden

Syntax: op Operand

Beispiel: Negation einer Zahl (a = ≠b)

• Binäre Operatoren verknüpfen zwei Operanden

Syntax: Operand1 op Operand2

Beispiel: Multiplikation zweier Zahlen (a = b * c)

• Ternäre Operatoren sind selten; sie verknüpfen drei Operanden

Syntax: Operand1 op Operand2 op Operand3 Beispiel: Bedingter Ausdruck (x = a > b ? a : b)

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

27



Bezeichnung	Operatorsymbol	Priorität
Klammern	() []	13
Negation Inkrement Dekrement	-! ~ ++	12
Arithmetische Operatoren	* / %	11
	+-	10
Shift Operatoren	<< >> >>>	9
Vergleichsoperatoren	>>= < <=	8
	== !=	7
Bitweise Operatoren	&	6
	۸	5
	1	4
Logische Operatoren	&&	3
	II	2
Zuweisungsoperator	= += -= *= /= %= >>= <<= &= ^= =	1

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki



- In welcher Reihenfolge werden die Operatoren bei Ausdrücken der Form <Operand> <Operator> <Operand> <Operand> ... ausgewertet?
- · Die Reihenfolge richtet sich
 - nach der Priorität der Operatoren.
 - wobei Operatoren höherer Priorität vor jenen niedrigerer Priorität ausgewertet werden.
 - Bei Operatoren gleicher Priorität nach der Assoziativität: von links nach rechts oder von rechts nach links
- Gute Praxis: Im Zweifelsfall Klammern verwenden!

2



- Bei Überlauf der Fließkomma-Wertebereiche und bei Division durch 0:
 [-] Infinity
- Bei 0.0 / 0.0 und ähnlichem: Nan (Not a Number)
- Reelle Zahlen können im Computer nicht exakt dargestellt werden; dadurch entstehen Rundungsfehler!
- In der Fließkomma-Arithmetik gelten Assoziativitäts- und Kommutativitätsgesetz nicht mehr! Lösung:

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



Zusammenfügen / Konkatenieren:

```
String s = "Zahl 1" + "2";  // Zahl12
s += " ist gleich 3";  // Zahl12 ist gleich 3
s = "elf ist " + 1 + 1;  // elf ist 11
s = 1 + 1 + " ist zwei";  // 2 ist zwei
s = 0.5 + 0.5 + " ist " + 1; // 1.0 ist 1
```

- Der Operator + ist überladen:
 - int + int: Addition
 - String + String: Konkatenation
 - String + int und int + String:
 Umwandlung der Zahl in einen String und anschließende Konkatenation
- Dies gilt analog für die anderen primitiven Datentypen

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

3



- Der Modifier final zeigt an, daß eine initialisierte Variable nicht veränderbar ist.
- Es handelt sich dann um eine benannte Konstante.
- Konstanten sind explizite Datenwerte im Programm.
- Konstanten können bereits vom Compiler interpretiert werden.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



• Eine in einer Methode deklarierte Variable, also eine lokale Variable, ist ab der Deklaration bis zum Ende des umgebenden Blocks gültig:

```
public static void methodenName(){
  int a=3, b=1;
  if (a>0){
    int b; // FEHLER
    int c;
  }
  {
    char c;
  }
  double a; // FEHLER
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

3



Wie kommt man von einer Idee zu einem Algorithmus?

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Unter einem Algorithmus (auch: Lösungsverfahren) versteht man eine genau definierte Handlungsvorschrift zur Lösung eines Problems oder einer bestimmten Art von Problemen in endlich vielen Schritten.
- Algorithmen können in der UML als Aktivitätsdiagramme grafisch dargestellt werden.
- Algorithmen sind eines der zentralen Themen der Informatik.
 - Sie sind Gegenstand einiger Spezialgebiete der Theoretischen Informatik, der Komplexitätstheorie und der Berechenbarkeitstheorie.
 - In Form von Programmen und elektronischen Schaltkreisen steuern sie Computer und andere Maschinen.

3



- Er beschreibt einen zu beschreitenden vorher definierten Weg, welcher zur Erreichung eines Ziels zu gehen ist.
- Es ist eine Folge von mechanisch ausführbaren Anweisungen.
- Es ist eine schrittweise Lösung eines Problems mittels einer endlichen Anzahl von Regeln.
- Algorithmen sind Verfahren, mit denen sich Probleme verschiedenster Art lösen lassen.
- Der Begriff "Algorithmus" ist scheinbar abstrakt genug, um ein oft genanntes Beispiel - den Vergleich mit einem Kochrezept - zu erlauben:

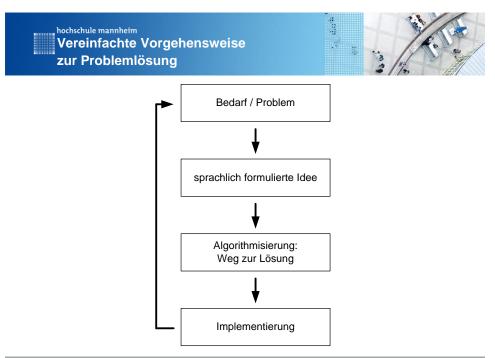
"Schrittweise, genau und in endlichen Schritten durchführbar"

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Fasst man den Algorithmus-Begriff allgemein, so lassen sich im Alltag viele Formen davon finden:
 - · Das Abfertigen eines Kassiervorgangs im Supermarkt,
 - das Spielen einer Melodie beim Musizieren oder eben auch
 - beim Kochen nach einem Rezept.
- Nach der Definition ist ein Kochrezept kein Algorithmus, da es ist beispielsweise nicht effektiv durchführbar ist:
 - Beschreibungen wie "eine Prise Salz" oder "man schmecke ab" sind nicht von einem Computer ausführbar, da sie zu ungenau sind.
 - Des Weiteren variiert das Ergebnis geschmacklich meist, selbst wenn man nach einem Rezept kocht; vom Problem der genauen Messbarkeit einmal abgesehen.

3



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



Abläufe darstellen mit der UML

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

3



- Die Unified Modeling Language, kurz UML (deutsch: "Vereinheitlichte Modellierungssprache"), ist eine standardisierte Sprache für die Modellierung von Software und Systemen.
- UML definiert Bezeichner für die meisten für die Modellierung wichtigen Begriffe und legt mögliche Beziehungen zwischen diesen Begriffen fest.
- UML definiert graphische Notationen für diese Begriffe und für Modelle von statischen (Daten-)Strukturen & dynamischen Abläufen.
- UML ist heute eine der dominierenden Sprachen für die Modellierung von betrieblichen Anwendungs- bzw. Softwaresystemen.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

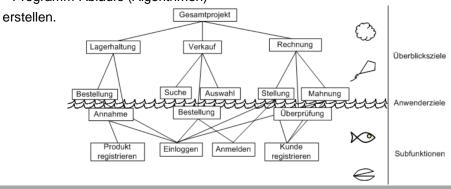


- Der erste Kontakt zu UML besteht häufig darin, dass Diagramme in UML im Rahmen von Softwareprojekten zu erstellen, zu verstehen oder zu beurteilen sind:
 - Auftraggeber & Fachvertreter pr
 üfen und best
 ätigen zum Beispiel
 Anforderungen an ein System, die Wirtschaftsanalytiker festgehalten
 haben.
 - Softwareentwickler realisieren Arbeitsabläufe, die Wirtschaftsanalytiker in Zusammenarbeit mit Fachvertretern in Aktivitätsdiagrammen beschrieben haben.
 - Systemingenieure installieren & betreiben Softwaresysteme basierend auf einem Installationsplan, der als Verteilungsdiagramm vorliegt.

4



- · Aktivitätsdiagramme lassen sich
 - sehr grob zusammen mit dem Kunden in der Perspektive der Geschäftsprozesse, aber auch
 - sehr fein zusammen mit dem Entwickler in der Perspektive der Programm-Abläufe (Algorithmen)



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki

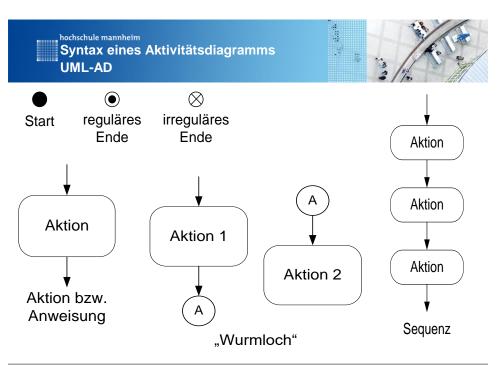


- Wir verwenden strikt die UML-Notationsübersicht der OOSE in der Version 2.5.
- Die OOSE arbeitet in internationalen Gremien und an der Entwicklung von Zertifizierungsprogrammen mit.
- · Beispiele sind die
 - Co-Entwicklung der Zertifizierungsprogramme OMG-Certified Expert in BPM 2 (OCEB2),
 - OMG-Certified UML Professional (OCUP2) und
 - OMG-Certified Systems Modeling Professional (OCSMP) sowie das Mitwirken an den Spezifikationen zur
 - UML,
 - BPMN und
 - SysML.

https://www.oose.de/wp-content/uploads/2012/05/UML-Notations%C3%BCbersicht-2.5.pdf

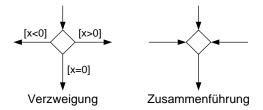
Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

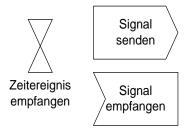
43



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

hochschule mannheim Syntax eines Aktivitätsdiagramms UML-AD



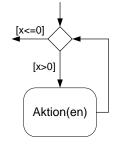


Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

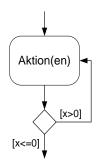
45

hochschule mannheim Syntax eines Aktivitätsdiagramms UML-AD





Verzweigung und Zusammenführung (kopfgesteuerte Schleife)



Verzweigung und Zusammenführung (fußgesteuerte Schleife)

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



Verzweigungen

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

4

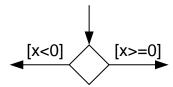


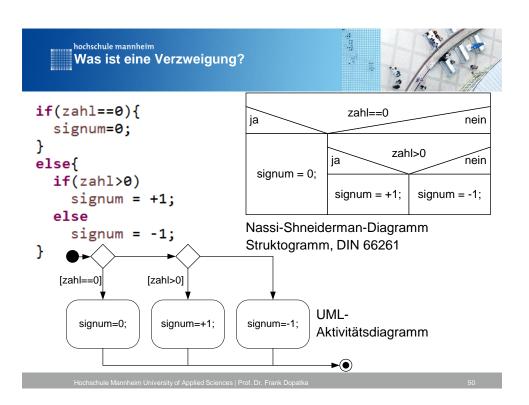


Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



- Eine Verzweigung ist...
 - eine Entscheidung für einen Weg.
 - wenn-dann-sonst.
 - entweder hier lang, oder da lang.
 - immer mit einer Bedingung verbunden: Ist die Bedingung erfüllt, dann gehts hier lang, ansonsten da lang.







- Von der Syntax her greift die if-Kontrollstruktur immer für das nächste Statement oder den nächsten Block.
- Schreiben Sie besser immer einen Block, auch wenn nur ein einziges Statement unter der if-Bedingung stehen soll.
- Tipp:
 - Mit Strg+Shift+F rückt Eclipse automatisch immer richtig ein.
 - Wenn Sie auf dem Papier coden, hilft Ihnen das leider nicht.

```
if (lottogewinn) {
   freuen();
   jobKuendigen();
}

if (lottogewinn)
   freuen();
   jobKuendigen(); // Wird immer ausgeführt!!!
```

5

```
hochschule mannheim
Zuweisung vs. boolsche Abfrage
```

```
boolean b = false;
if (b = true) {
   System.out.println("Oops");
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki

hochschule mannheim Operatoren in Verzweigungen

```
String s = null;
if ((s != null) & (s.length() > 0)) {
   System.out.println(s.charAt(0));
}
System.out.println(s);
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

53



- An dieser Stelle ist ein Hinweis angebracht:
 Ein Java-Anfänger schreibt gerne hinter die schließende Klammer der if-Anweisung ein Semikolon.
- Das führt jedoch zu einer ganz anderen Ausführungsfolge.
 Ein Beispiel:

```
int alter=29;
if(alter<0;
    System.out.println("Aha, noch im Mutterleib!");
if(alter>150;
    System.out.println("Wow, uralt!");
```

- Streng genommen ist dies ein Fehler bei der Einrückung des Codes; Ecllipse würde dies mit Strg+Shift+F korrigieren.
- Bei Abgabe einer Prüfungsleistung würden Sie immer einen Abzug wegen "irreführenden Codes" erhalten.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopath



- Neben der einseitigen Alternative existiert in Java und auch in vielen anderen Sprachen die zweiseitige Alternative.
- Das optionale Schlüsselwort else mit angehängter Anweisung veranlasst die Ausführung einer Alternative, wenn die Bedingung false ist.

```
if(x<y){
    System.out.println("x ist kleiner als y.");
}
else{
    System.out.println("x ist größer oder gleich y.");
}</pre>
```

5



- Bei Verzweigungen mit else gibt es ein bekanntes Problem, das Hängendes-Else-Problem genannt wird.
- Zu welcher Anweisung gehört das folgende else?

```
if(x==y)
  if(a!=b)
    System.out.println("Ausgabe1");
else
  System.out.println("Ausgabe2");
```

- Die Einrückung suggeriert, dass das else die Alternative zur ersten if-Anweisung ist.
- Dies ist aber nicht richtig. Die Syntax von Java ist so definiert, dass das else zum letzten if gehört.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

hochschule mannheim Lösung des hängenden else

```
if(x==y){
   if(a!=b){
      System.out.println("Ausgabe1");
   }
} else{
   System.out.println("Ausgabe2");
}
```

- So kann eine Verwechslung gar nicht erst aufkommen.
- Wenn das else immer zum innersten if gehört und das nicht erwünscht ist, können wir mit geschweiften Klammern arbeiten.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

5



- if-Anweisungen zur Programmführung kommen häufig in Programmen vor
- Noch häufiger ist es, eine Variable auf einen bestimmten Wert zu prüfen.
- Dazu werden if- und if/else-Anweisungen gerne geschachtelt (kaskadiert).
- Wenn eine Variable einem Wert entspricht, dann wird eine Anweisung ausgeführt, sonst wird die Variable mit einem anderen Wert getestet und so weiter.
- Die eingerückten Verzweigungen nennen sich auch angehäufte if-Anweisungen oder if-Kaskade, da jede else-Anweisung ihrerseits weitere if-Anweisungen enthält, bis alle Abfragen gemacht sind...

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki

if-elseif-else Verzweigung



```
if (monat==4)
  tage=30;
else if (monat==6)
  tage=30;
else if (monat==9)
  tage=30;
else if (monat==11)
  tage=30;
else if (monat==2)
  if (schaltjahr)
    tage=29;
  else
    tage=28;
else
  tage=31;
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

5!

```
hochschule mannheim
if-elseif-else Verzweigung:
Kürzer mit einer or-Verknüpfung
```

```
if((monat==4)||(monat==6)||(monat==9)||(monat==11))
  tage=30;
else if (monat==2){
  if (schaltjahr)
    tage=29;
  else
    tage=28;
}
else
  tage=31;
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

if-elseif-else Verzweigung: Auch Funktionsaufrufe sind möglich

```
int count = getCount(); // Funktion im Programm
if (count < 0) {
    System.out.println("Fehler: Zahl ist negativ.");
} else if (count > getMaxCount()) { // Funktion im Programm
    System.out.println("Fehler: Zahl ist zu groß.");
} else {
    System.out.println("Es kommen " + count + " Leute");
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

6



- Eine Kurzform für speziell gebaute, angehäufte if-Anweisungen bietet switch.
- Im übersichtlichen switch-Block gibt es eine Reihe von unterschiedlichen Sprungzielen, die mit case markiert sind.
- Der Compiler sucht eine bei case genannte Konstante, die mit dem in switch angegebenen Ausdruck übereinstimmt.
- Gibt es einen Treffer, so werden alle beim case folgenden Anweisungen ausgeführt, bis ein (optionales) break die Abarbeitung beendet.
- Ohne break geht die Ausführung im nächsten case-Block automatisch weiter!
- break ist eine Sprunganweisung (ähnlich zu goto in Basic), die den Regeln des strukturierten Programmierens widerspricht.
 Daher lehnen einige Programmierer die Verwendung der switch-Anweisung ab.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



```
switch (operand){
                                          [operand=='+']
                                                      х+у
case '+':
  System.out.println(x+y);
  break;
                                          [operand=='-']
case '-':
                                                      х-у
  System.out.println(x-y);
  break;
case '*':
                                          [operand=='*']
  System.out.println(x*y);
                                                      x*y
  break;
case '/':
  System.out.println(x/y);
                                          [operand=='/']
  break;
}
                                                              ▶(⑤)
                                       UML-Aktivitätsdiagramm
```

63

```
hochschule mannheim
switch Verzweigung:
default für alle Anderen
```

```
switch (mitarbeiterArt) {
  case 0: // Manager
    addEinzelnesBuero();
  addFirmenwagen();
  addSekretaerin();
  break;
  case 1: // Senior-Consultant
    addEinzelnesBuero();
  addFirmenwagen();
  break;
  default: // der normale Mensch
  addGrossraumbuero();
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Ausdrücke sind auf den primitiven Datentyp int beschränkt.
- Elemente vom Datentyp byte, char und short sind somit auch erlaubt, da der Compiler den Typ automatisch auf int castet.
- Es können nicht die anderen primitiven Datentypen boolean, long, float, double benutzt werden.
- Die bei switch genannten Werte müssen konstant sein.
- Dynamische Ausdrücke, z.B. Rückgaben aus Methodenaufrufen, sind nicht möglich.
- Es sind keine Bereichsangaben möglich. Das wäre z.B. bei Altersangaben nützlich.
- Objekt-Typen sind nicht erlaubt, wohl aber feste Zeichenketten (Strings) ab Java 7.

65

```
hochschule mannheim
switch Verzweigung:
Seit Java7 auch mit Strings
```

```
switch (mitarbeiterArt) {
  case "Manager":
    addEinzelnesBuero();
    addFirmenwagen();
    addSekretaerin();
    break;
  case "Senior-Consultant":
    addEinzelnesBuero();
    addFirmenwagen();
    break;
  default:
    addGrossraumbuero();
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Warnung vor dem vergessenen break

```
int x = 3;
switch (x) {
  case 1:
    System.out.print("1");
  case 2:
    System.out.print("2");
  case 3:
    System.out.print("3");
  case 4:
    System.out.print("4");
  default:
    System.out.print("Passt nicht");
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

6



- Bisher wurde in die letzte Zeile stets eine break-Anweisung gesetzt.
- Ein häufiger Programmierfehler ist es, das break zu vergessen!
- Ohne ein **break** würden nach einer Übereinstimmung alle nachfolgenden Anweisungen ausgeführt.
- Sie laufen somit in einen neuen Abschnitt herein, bis ein break oder das Ende von switch erreicht ist.
- Da dies vergleichbar mit einem Spielzeug ist, bei dem Kugeln von oben nach unten durchfallen, nennt sich dieses auch Fall-Through.
- Ein beabsichtigter Fall-Through soll immer als Kommentar angegeben werden...

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki

break und fall-through

```
char testVokal='i';

switch (testVokal){
   case 'a': // fall through
   case 'e':
   case 'i':
   case 'o':
   case 'o':
   case 'u':
    System.out.println(testVokal+" ist Vokal");
    break;
   default:
    System.out.println(testVokal+" ist kein Vokal");
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Donatk

69

```
hochschule mannheim
     break und fall-through
if ((monat<1)||(monat>12))
  throw new RuntimeException("Was ist das denn?");
switch (monat){
  case 4: // fall through
  case 6:
  case 9:
  case 11:
    tage=30;
    break;
  case 2:
    if (schaltjahr)
      tage=29;
    else
      tage=28;
    break;
  default:
    tage=31;
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



Schleifen

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

7





Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



- Schleifen dienen dazu, bestimmte Anweisungen immer wieder abzuarbeiten.
- Zu einer Schleife gehören die Schleifenbedingung, auch Schleifenkörper genannt, sowie der Rumpf der Schleife.
- Die Schleifenbedingung, stets ein boolescher Ausdruck, entscheidet darüber, unter welcher Bedingung die Wiederholung ausgeführt wird.
- In Abhängigkeit von der Schleifenbedingung kann der Rumpf mehrmals ausgeführt werden.
- Dazu wird bei jedem Schleifen-Durchgang die Schleifenbedingung geprüft.

7



- Solange der boolesche Ausdruck true liefert, wird die Anweisung ausgeführt und ggfs. gar nicht.
- Die Überprüfung findet vor Ausführung der Anweisung statt:
 - Die while-Schleife ist eine abweisende, kopf-gesteuerte Schleife.
- Bei mehr als einer Anweisung im Schleifen-Rumpf ist ein Block {}
 zu definieren!

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



```
int summe = 0;
int i = 1;
while (i <= 10){
   summe += i;
   i++;
}</pre>
```

```
summe=0
i=1
solange i kleiner oder gleich 10
summe um i erhöhen
i um 1 erhöhen
Struktogramm
```

7



- Ist die Bedingung einer while Schleife immer wahr, dann handelt es sich um eine Endlosschleife.
- Die Konsequenz ist, dass die Schleife endlos wiederholt wird:

```
while (true){
   // immer wieder und immer wieder
}
```

- In Eclipse lassen sich Programme von außen beenden.
- Dazu bietet die Ansicht "Console" eine rote Schaltfläche in Form eines Quadrats, die nach der Aktivierung im Fall eines laufenden Programms die VM mit den laufenden Programmen beendet.

```
Problems @ Javadoc Declaration Console State Sta
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



- Führt die Anweisung aus, solange der (boolesche) Ausdruck true liefert, mindestens jedoch ein Mal.
- Die Überprüfung findet nach Ausführung der Anweisung statt dieser Schleifentyp ist eine annehmende (fuß-gesteuerte) Schleife
- Bei mehr als einer Anweisung im Schleifen-Rumpf ist ein Block {}
 zu definieren!

7

```
hochschule mannheim
do-while Schleife
```

```
int pos = 1;
do {
   System.out.println(pos);
   pos++;
} while (pos<=10); // Beachte das Semikolon!</pre>
```

```
pos=1

pos ausgeben

pos um 1 erhöhen

solange pos kleiner oder gleich 10
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim do-while Schleife

```
// Kindersimulator
int i = 0;
do {
   System.out.println("Sind wir schon da?");
   System.out.println("Ist es noch weit?");
   i++;
} while (i < 10);
System.out.println("Jetzt sind wir angekommen!");</pre>
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

7



- Die for Schleife ist eine spezielle Variante einer while Schleife und wird typischerweise zum Zählen benutzt.
- Genauso wie while Schleifen sind for Schleifen kopf-gesteuert:
 Der Rumpf wird also erst dann ausgeführt, wenn die Bedingung wahr ist.
- Bei mehr als einer Anweisung im Schleifen-Rumpf ist ein Block {}
 zu definieren!

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki



```
for (int i=1;i<=10;i++){ // i ist der Schleifenzähler
  System.out.println(i);
}</pre>
```

- Eine genauere Betrachtung der Schleife zeigt deren Bestandteile:
 - Initialisierung der Schleife
 int i=1 oder i=1, falls i zuvor deklariert wurde
 - Schleifenbedingung
 i<=10; das Ergebnis immer boolean
 - Schleifen-Inkrement
 i++; oder eine andere Modifikation von i

81





```
int summe=0;
for (int i=1;i<=10;i++){
   summe+=i;
}</pre>
```

summe=0

i=1

zähle i von 1 bis 10, Schrittweite 1

summe um i erhöhen

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Da alle drei Ausdrücke im Kopf der Schleife optional sind, können sie weggelassen werden, und es ergibt sich eine Endlosschleife.
- Diese Schreibweise ist somit semantisch äquivalent mit while (true):

```
for (;;){
  // immer wieder und immer wieder
}
```

8



- Schleifen können in beliebiger Kombination geschachtelt werden.
- Die übergeordnete Schleife nennt sich äußere Schleife, die untergeordnete innere Schleife.
- Im folgenden Beispiel wird die äußere Schleife die Zeilen zählen und die innere Schleife die Sternchen in eine Zeile ausgeben, also für die Spalte verantwortlich sein:

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Die erweiterte Form der for Schleife löst sich vom Schleifen-Index und erfragt jedes Element eines Arrays bzw. einer Collection.
- Das lässt sich als Durchlauf einer Menge vorstellen, denn der Doppelpunkt liest sich als »in«.
- Rechts vom Doppelpunkt steht immer ein Array bzw. eine Collection.
- Links wird eine lokale Variable deklariert, die später beim Ablauf jedes Element der Sammlung annehmen wird.

8

```
hochschule mannheim for-each Schleife
```

```
int[] primzahlen = { 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19 };
int summe = 0;
// for each primzahl in der Menge primzahlen,
// tue folgendes...
for (int primzahl : primzahlen) {
   summe += primzahl;
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim for vs. for-each Schleife

```
int[] daten={23,4,3,6,2,456};

// konventionell
int sum = 0;
for (int i=0;i<daten.length;i++)
    sum+=daten[i];
System.out.println(sum);

// for-each n in daten erhöhe sum2 um n
int sum2 = 0;
for (int n:daten)
    sum2+=n;
System.out.println(sum2);</pre>
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

8



- break:
 - Springt aus Schleifen und switch-Statements heraus.
- continue:

Springt an das Ende der Schleife und führt den Schleifen-Test erneut aus.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- for Schleife:
 - Für Zählschleifen (z.B. "für alle i = 1 ...N")
 - Wenn natürlicherweise eine Schleifen-Variable vorhanden ist oder benötigt wird.
- for-each Schleife
 - Zum Durchlaufen von Objekt-Mengen, deren Obergrenze nicht bekannt ist (Collections).
 - Wenn man keine Schleifen-Variable benötigt.
- while Schleife:
 - Wenn die (max.) Zahl der Wiederholungen nicht im Voraus bekannt ist.
 - Bei komplexen Wiederholungsbedingungen.
- do-while Schleife:
 - Wenn der Schleifenrumpf mindestens einmal ausgeführt werden soll (Benutzer-Eingaben).

89



Tracing



- Mit Ablaufverfolgung (engl. tracing) bezeichnet man in der Programmierung...
 - die Analyse von Programmen und/oder
 - die Fehlersuche in Programmen.
- Dabei wird bei jedem Einsprung in eine Methode, sowie bei jedem Verlassen eine Meldung ausgegeben, sodass der Programmierer mitverfolgen kann, wann und von wo welche Methode aufgerufen wird. Die Meldungen können auch die Argumente an die Methode enthalten.
- Eine andere Möglichkeit besteht darin, den Code händisch Zeile für Zeile durchzugehen und den aktuellen Zustand aufzu-schreiben oder zu merken.
 - Ein Anfänger kann dies auf einem Blatt Papier durchführen.
 - Bei mehr Erfahrung kann dies auch "im Kopf des Programmierers" erfolgen.

9

```
hochschule mannheim
Tracing einer while-Schleife
```

```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
  summe += i;
  i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

i: 1

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
  summe += i;
  i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

i: 1 summe: 0

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

93

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) { // true

summe += i;
i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

```
i: 1 summe: 0
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
    summe += i;
    i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

i: 1 summe: 1

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

95

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
   summe += i;
   i++;
}</pre>
System.out.println(summe);
```

```
i: 2
summe: 1
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife

```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3){ // true
   summe += i;
   i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

i: 2 summe: 1

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

97

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3){
    summe += i;
    i++;
}</pre>
System.out.println(summe);
```

```
i: 2
summe: 3
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

QR.

Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
   summe += i;
   i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

i: 3 summe: 3

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

99

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3){ // true
   summe += i;
   i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

```
i: 3 summe: 3
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife



```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
    summe += i;
    i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

i: 3 summe: 6

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

101

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife

```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
   summe += i;
   i++;
}</pre>
System.out.println(summe);
```

```
i: 4 summe: 6
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife

```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) { // false
   summe += i;
   i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

i: 4 summe: 6

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

103

hochschule mannheim Tracing einer while-Schleife

```
int i=1;
int summe=0;
while (i<=3) {
   summe += i;
   i++;
}
System.out.println(summe);</pre>
```

```
i: 1 summe: 0
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopath



Arrays

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

105

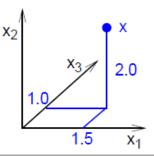


- In einem Array kann man mehrere Variablen des gleichen Typs zusammenfassen.
- · Beispiel: Koordinaten eines Punkts im Raum...
 - · Mathematisch:

$$\vec{x} = (x_1, x_2, x_3) = (1.5, 2.0, 1.0)$$

• In Java: Ein Array mit Elementen des Typs double...

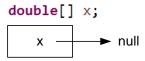
```
double[] x=new double[3];
x[0]=1.5;
x[1]=2.0;
x[2]=1.0;
Alternativ:
double[] x={1.5,2.0,1.0};
```



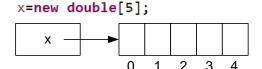
Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatki



- Java-Arrays sind Referenz-Typen.
- Eine Array-Variable ist also eine Referenz:



• Das Array selbst muss dynamisch erzeugt werden:



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

107



- Deklaration einer Referenzvariablen auf ein Array:
 - char[] charArray; String[] stringArray;
- Arrays werden mit new angelegt und haben eine fixe Größe:
 - charArray = new String[10];
- Arrays können nachträglich nicht mehr in der Größe verändert werden.
- Der Index eines Arrays beginnt bei 0.
- Arrays besitzen eine nur-lesen Eigenschaft length, um die Anzahl der Elemente auszulesen.
- Bei einem Indexüberlauf wird eine Ausnahme, eine IndexOutOfBoundsException geworfen.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Kennen Sie immer Ihre Grenzen!



```
int[] array = new int[5];
for (int i = 1; i < 6; i++) {
    array[i] = i;
}
System.out.println("Fertig!");</pre>
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

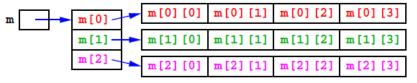
109

```
Hochschule mannheim
Beispiele zum Umgang mit Arrays
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



 Die Elemente eines Arrays k\u00f6nnen auch Referenzen auf Arrays enthalten int[][] m=new int[3][4]:



• Deklaration der Referenzvariable:

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

11



• Erzeugung des Arrays:

- m[2] ist eine Referenz auf ein Array von int-Zahlen.
- m[2] hat den Typ int[]
- m.length ist 3
- Die Länge der Zeilen kann variieren:
 m[0].length ist 4, aber m[2].length ist 2

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopath



```
• int[][] m=new int[3][4]
ist gleichbedeutend mit

// Legt ein Array für 3 Zeilenverweise an:
int[][] m=new int[3][];

// Initialisiert die Zeilenverweise:
for (int i=0; i<3; i++)
    m[i]=new int[4];</pre>
```

- aber m=new int[][4];führt zur Fehlermeldung, da
 - die Referenzen auf die Zeilen nirgends abgespeichert werden können und da
 - die Anzahl der zu erzeugenden Zeilen unbekannt ist.

113



• Soll die if-Verzweigung testen, ob eine Referenzvariable ref ein konkretes Array oder ein Objekt referenziert, so ist die Variable mit null zu vergleichen:

```
int[] x=null;
// Deklarieren eines Arrays?...
if(x!=null) {
    // ...
}
```

· Wieso ist

```
if ((x!=null) && (x.length>2))...
sinnvoll,
if ((x!=null) & (x.length>2))...
aber dumm?
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



Funktionen / Methoden

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

115



In Java werden 3 Arten von Variablen unterscheiden:

- Lokale Variablen in Methoden oder generell in Blöcken dienen der temporären Speicherung von Daten, während diese Methode ausgeführt wird.
- Formale Parameter in Methoden speichern die Werte der aktuellen Parameter, die beim Aufruf einer Methode übergeben werden.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



- Der Grundsatz teile und herrsche findet in vielen Teilgebieten der Informatik Anwendung.
- Dabei wird ausgenutzt, dass bei vielen Problemen der Lösungsaufwand sinkt, wenn man das Problem in kleinere Teilprobleme zerlegt.
- Diese Teile werden wie eigenständige Probleme parallel oder sequenziell gelöst, bis sie auf triviale Lösungen zurückgeführt sind.
- In einem Quellcode äußert sich dies in Methoden, die andere Methoden zumeist auf niederer Ebene aufrufen. Stichwörter:
 - prozedurale Programmierung
 - strukturierte Programmierung

117



- In der Objektorientierung bietet ein Objekt viele Dienste an.
- Dies entspricht der SOA-Denkweise (Service Oriented Architecture).
- Diese Dienste eines Objektes sind Funktions- oder Prozedur-Aufrufe.
- Sie werden in der Objektorientierung als
 - · Methoden oder als

```
• Operationen
bezeichnet:

Deklaration:
int f(int u,int v){
    return (u*v);
}

Aufruf: 2 3
int y=f(a,b)
```

- u und v sind dabei formale Parameter der Methode f.
- 2 und 3 sind die aktuellen Parameter der Methode während der Laufzeit.
- 6 ist der aktuelle Rückgabewert der Methode f, der in der Variablen y gespeichert wird.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



- 1. Die Ausdrücke in der Parameterliste werden ausgewertet.
- Die Werte der aktuellen Parameter werden an die formalen Parameter der Methode als Kopie zugewiesen (call by value).
- 3. Der Methodenrumpf wird ausgeführt
 - bis zum Ende (nur bei void-Methoden erlaubt)
 - oder bis zur Anweisung return (<Ausdruck>).
 - Der Wert von <ausdruck> bestimmt den Wert des Methodenaufrufs.
- 4. Die Ausführung der aufrufenden Methode wird nach dem Methodenaufruf fortgesetzt.

119

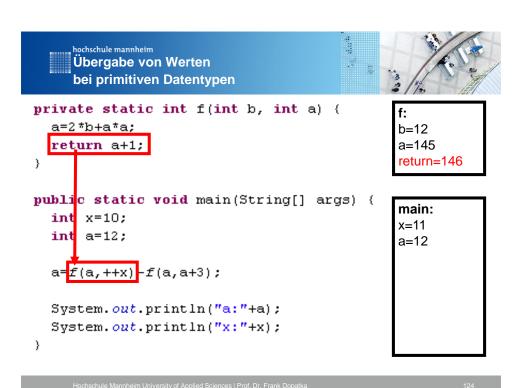
```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
                                                f:
  a=2*b+a*a;
  return a+1;
}
public static void main(String[] args) {
                                                main:
  int x=10;
                                                x = 10
  int a=12:
  a=f(a,++x)-f(a,a+3);
  System.out.println("a:"+a);
  System.out.println("x:"+x);
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
                                                f:
  a=2 *b+a*a;
  return a+1:
}
public static void main(String[] args) {
                                                 main:
  int x=10;
                                                x=10
 int a=12;
                                                 a=12
  a=f(a,++x)-f(a,a+3);
  System. out.println("a:"+a);
  System. out. println("x:"+x);
}
```

```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
                                                  f:
  a=2*b+a*a;
                                                  b=12
                                                  a=11
  return a+1;
}
public static yoid main(String[] args) {
                                                  main:
  int x=10;
                                                  x = 11
  int a=12
                                                  a=12
  a = f(a, ++x) - f(a, a+3);
  System.out.println("a:"+a);
  System.out.println("x:"+x);
}
```

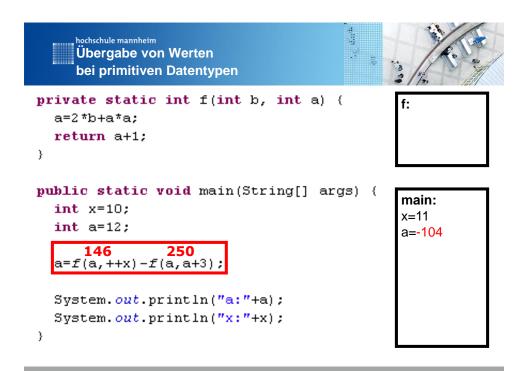
```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
  a=2*b+a*a;
                                                 b=12
  return a+1:
                                                 a = 145
}
public static void main(String[] args) {
                                                 main:
  int x=10;
                                                 x=11
  int a=12;
                                                 a=12
  a=f(a,++x)-f(a,a+3);
  System. out.println("a:"+a);
  System. out. println("x:"+x);
}
```



```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
  a=2 *b+a*a;
                                                 b=12
  return a+1:
                                                 a=15
}
public static void rain(string[] args) {
                                                 main:
  int x=10;
                                                 x = 11
  int a=12;
                                                 a=12
  a=f(a,++x)-f(a,a+3)
  System.out.println("a:"+a);
  System. out. println("x:"+x);
}
```

```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
                                                 f:
  a=2*b+a*a;
                                                 b=12
  return a+1;
                                                 a = 249
}
public static void main(String[] args) {
                                                 main:
  int x=10;
                                                 x=11
  int a=12;
                                                 a=12
  a=f(a,++x)-f(a,a+3);
  System.out.println("a:"+a);
  System.out.println("x:"+x);
}
```

```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
  a=2*b+a*a;
                                                  b=12
  return a+1;
                                                  a=249
                                                  return=250
}
public static void main(String[] args) {
                                                  main:
  int x=10
                                                  x=11
  int a=12;
                                                  a=12
  a = f(a, ++x) - f(a, a+3)
  System.out.println("a:"+a);
  System. out. println("x:"+x);
}
```

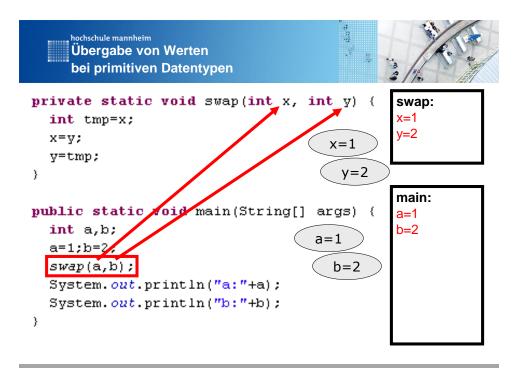


```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
                                                 f:
  a=2 *b+a*a;
  return a+1:
}
public static void main(String[] args) {
                                                 main:
  int x=10;
                                                 x=11
  int a=12;
                                                 a=-104
  a=f(a,++x)-f(a,a+3);
                                                 Konsole:
                                                 a:-104
  System.out.println("a:"+a);
  System. out. println("x:"+x);
}
```

129

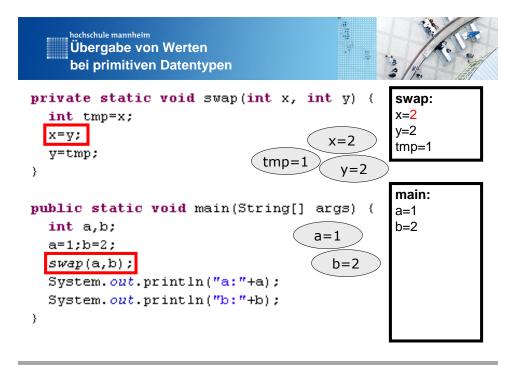
```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static int f(int b, int a) {
                                                 f:
  a=2*b+a*a;
  return a+1;
}
public static void main(String[] args) {
                                                 main:
  int x=10;
                                                 x=11
  int a=12:
                                                 a = -104
  a=f(a,++x)-f(a,a+3);
                                                 Konsole:
                                                 a:-104
                                                 x:11
  System.out.println("a:"+a);
  System.out.println("x:"+x);
```

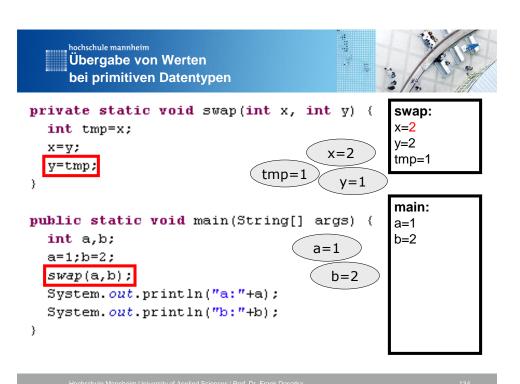
Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

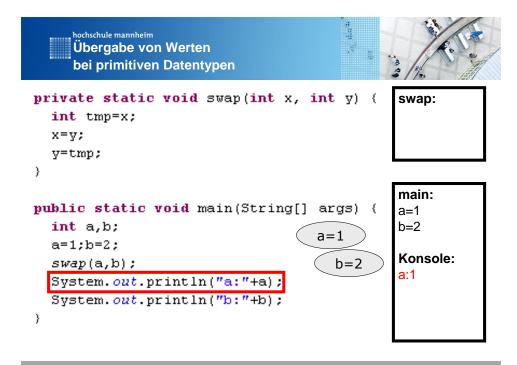


hochschule mannheim Übergabe von Werten bei primitiven Datentypen private static void swap(int x, int y) { swap: x=1 int tmp=x; y=2 x=y; x=1tmp=1 y=tmp; tmp=1y=2} main: public static void main(String[] args) { a=1 int a,b; b=2 a=1a=1;b=2; swap(a,b); b=2System.out.println("a:"+a); System. out. println("b:"+b); }

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk







```
hochschule mannheim
     Übergabe von Werten
     bei primitiven Datentypen
private static void swap(int x, int y) {
                                                 swap:
  int tmp=x;
  x=y;
  y=tmp;
}
                                                 main:
public static void main(String[] args) {
                                                a=1
  int a,b;
                                                 b=2
                                      a=1
  a=1;b=2;
                                                 Konsole:
  swap(a,b);
                                        b=2
                                                a:1
  System.out.println("a:"+a);
                                                 b:2
  System.out.println("b:"+b);
```



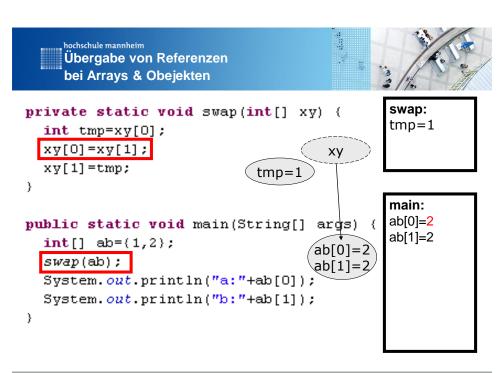
- Auch Arrays und Objekte können Parameter von Methoden sein.
- Übergeben werden dabei jedoch nicht die ganzen Arrays/Objekte, sondern nur die Werte der Speicherstellen, die auf die Arrays/Objekte verweisen, also die Referenzen.
- Die aufgerufene Methode kann dabei die übergebenen Ziele, also die Objekte/Arrays verändern!
 - Damit lassen sich auch Ein-/Ausgabe-Parameter realisieren
 - Ein unerwartetes Verändern übergebener Objekte sollte aber vermieden werden!
- Analog dazu können die Werte der Speicherstellen natürlich auch als Ergebnis einer Methode auftreten.

137

```
hochschule mannheim
     Übergabe von Referenzen
     bei Arrays & Obejekten
                                                swap:
private static void swap(int[] xy) {
  int tmp=xy[0];
  xy[0]=xy[1];
                                        ху
  xy[1] = tmp;
}
                                                main:
                                                ab[0]=1
public static void main(String[]
                                      args)
                                                ab[1]=2
  int[] ab={1,2};
                                      ab[0]=1
  swap(ab);
                                      ab[1]=2
  System. out. println("a:"+ab[0]);
  System. out.println("b:"+ab[1]);
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

hochschule mannheim Übergabe von Referenzen bei Arrays & Obejekten swap: private static void swap(int[] xy) { tmp=1int tmp=xy[0]; xy[0] = xy[1];ху xy[1] = tmp;tmp=1} main: ab[0]=1public static void main(String[] ards) { ab[1]=2int[] ab={1,2}; ab[0]=1swap(ab); ab[1]=2 System.out.println("a:"+ab[0]); System. out.println("b:"+ab[1]); }



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

hochschule mannheim Übergabe von Referenzen bei Arrays & Obejekten swap: private static void swap(int[] xy) { tmp=1int tmp=xy[0]; xy[0]=xy[1];ху xy[1] = tmp;tmp=1main: ab[0]=2public static void main(String[] ards) { ab[1]=1int[] ab={1,2}; ab[0]=2swap(ab); ab[1]=1 System.out.println("a:"+ab[0]); System. out.println("b:"+ab[1]); }

```
hochschule mannheim
     Übergabe von Referenzen
     bei Arrays & Obejekten
                                                swap:
private static void swap(int[] xy) {
                                                tmp=1
  int tmp=xy[0];
  xy[0]=xy[1];
  xy[1] = tmp;
}
                                                main:
                                                ab[0]=2
public static void main(String[] args) {
                                                ab[1]=1
  int[] ab={1,2};
                                      ab[0]=2
  swap(ab);
                                      ab[1]=1
                                                Konsole:
  System.out.println("a:"+ab[0]);
                                                a:2
  System.out.println("b:"+ab[1]);
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

private static void swap(int[] xy) { int tmp=xy[0]; xy[0]=xy[1]; xy[1]=tmp; } main: abi(0), 2

```
public static void main(String[] args) {
  int[] ab={1,2};
  swap(ab);
  System.out.println("a:"+ab[0]);
  System.out.println("b:"+ab[1]);
}
```

main: ab[0]=2 ab[1]=1 Konsole: a:2 b:1

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

143

```
hochschule mannheim
Arrays & Rückgabewerte
```

```
public static void main(String[] args) {
  int[] daten={999,4,7,227,-56,2340,-6,0,93};
  int[] ergebnis=minmax(daten);
  if (ergebnis==null){
    System.out.println("Kein Minimum und Maximum vorhanden!");
  }
  else{
    System.out.println("Minimum: "+ergebnis[0]);
    System.out.println("Maximum: "+ergebnis[1]);
  }
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

Arrays & Rückgabewerte

```
private static int[] minmax(int[] daten) {
         if (daten==null) return null;
         if (daten.length==0) return null;
         int min=daten[0];
         int max=daten[0];
         for (int i=1;i<daten.length;i++){</pre>
                  if (daten[i]<min) min=daten[i];</pre>
                  if (daten[i]>max) max=daten[i];
         }
         int[] erg=new int[2];
         erg[0]=min; erg[1]=max;

Problems
Image: Problems<
         return erg;
}
                                                                                                                                                         <terminated > TestMinMax [Java Application] C:\
                                                                                                                                                        Minimum: -56
                                                                                                                                                        Maximum: 2340
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

145

```
hochschule mannheim
Eine Besonderheit bei Strings!
```

```
static void swap(String a, String b) {
   String temp = a;
   a = b;
   b = temp;
}

public static void main(String[] args) {
   String a = "Hallo";
   String b = "Welt";
   swap(a, b);
   System.out.println(a + " " + b);
}
```

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



Rekursion

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

14





Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka



- Als Rekursion (lat. recurrere "zurücklaufen") bezeichnet man die Technik, eine Methode durch sich selbst zu definieren.
- · Dies nennt man rekursive Definition.
- Jeder Aufruf der rekursiven Methode muss sich durch Entfalten der rekursiven Definition in endlich vielen Schritten auflösen lassen.
- Umgangssprachlich sagt man, sie darf nicht in eine Endlos-Rekursion geraten.
- Eine Endlos-Rekursion ist keine Endlos-Schleife!
- Die Rekursion ist eine von mehreren möglichen Problemlösungsstrategien, sie führt oft zu eleganten Darstellungen.
- Rekursion & Iteration sind im Wesentlichen gleichmächtige Sprachmittel.
- In ihrer Implementierung kann es Effizienz-Unterschiede geben.

14



• Die Methode sum soll zu jeder Zahl n die Summe der ersten n Zahlen berechnen. Sie ist folgendermaßen definiert:

$$\operatorname{sum}(n) = \sum_{i=0}^{n} i$$

- Um eine gleichwertige rekursive Definition der Summenmethode zu erhalten, bestimmen wir zunächst den einfachen Fall, den Rekursionsanfang.
- Im Beispiel handelt es sich um den Methodenwert für 0:

$$sum(0) = 0$$





- Übrig bleibt der schwierige Fall, also hier der Methodenwert für n > 0.
- Den schwierigen Fall führen wir auf einen einfacheren Fall zurück, nämlich auf den Fall n – 1.
- Dieser einfachere Fall wird unser rekursiver Aufruf.
- Die entsprechende Vorschrift heißt Rekursions-Schritt.
- So lässt sich die Summe der ersten n Zahlen berechnen, indem man die Summe der ersten n – 1 Zahlen berechnet und dazu die Zahl n addiert:

$$\operatorname{sum}(n) = \operatorname{sum}(n-1) + n$$

15





 Die beiden Gleichungen lassen sich zu einer rekursiven Definition der Summenmethode zusammenfassen:

$$\operatorname{sum}(n) = \begin{cases} 0 & \text{falls } n = 0 \\ \operatorname{sum}(n-1) + n & \text{sonst} \end{cases} \quad \text{(Rekursionsanfang)}$$

- Beispielhafter Aufruf: $\operatorname{sum}(3) = \operatorname{sum}(2) + 3$ (Rekursionsschritt) $= \operatorname{sum}(1) + 2 + 3$ (Rekursionsschritt) $= \operatorname{sum}(0) + 1 + 2 + 3$ (Rekursionsschritt) = 0 + 1 + 2 + 3 (Rekursionsanfang) = 6
- $\bullet \; \mathsf{Aufruf\text{-}Kette:} \; \mathsf{sum}(3) \to \mathsf{sum}(2) \to \mathsf{sum}(1) \to \mathsf{sum}(0).$

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopath





- Die Fakultät ist in der Mathematik eine Funktion, die einer natürlichen Zahl das Produkt aller natürlichen Zahlen kleiner oder gleich dieser Zahl zuordnet
- Sie wird durch ein dem Argument nachgestelltes Ausrufezeichen ("!") abgekürzt.
- Große Bedeutung hat die Fakultätsfunktion auf dem Gebiet der Kombinatorik.
- Beispiele: 3! = 3 x 2 x 1 = 6, 0! = 1
- Allgemein:

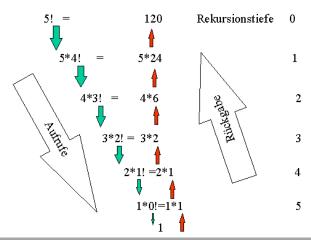
$$n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \ldots \cdot n = \prod_{k=1}^{n} k$$

153





• Rekursive Definition: $n! = \begin{cases} n \cdot (n-1)! & n > 0 \\ 1 & n = 0 \end{cases}$ Rekursionsan fang



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

15/

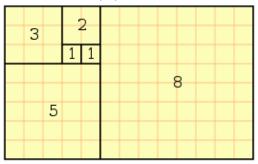




 Die Fibonacci-Folge ist eine unendliche Folge von Zahlen (den Fibonacci-Zahlen), bei der sich die jeweils folgende Zahl durch Addition der beiden vorherigen Zahlen ergibt:

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

 Benannt ist sie nach Leonardo Fibonacci, der damit 1202 das Wachstum einer Kaninchenpopulation beschrieb:



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

155





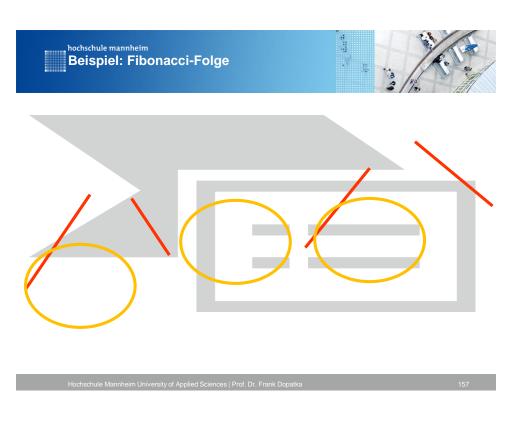
- Die Fibonacci-Funktion fib (n), die jedem n die n-te Fibonacci-Zahl zuordnet, hat die einfachen Fälle fib(0)=0 und fib(1)=1.
- Sie genügt der Rekursionsgleichung für n>1:

$$fib(n) = fib(n-1) + fib(n-2)$$

• So ergibt sich die rekursive Definition:

$$\operatorname{fib}(n) = \begin{cases} 0 & \text{falls } n = 0 & \text{(Rekursionsanfang)} \\ 1 & \text{falls } n = 1 & \text{(Rekursionsanfang)} \\ \operatorname{fib}(n-1) + \operatorname{fib}(n-2) & \text{sonst} & \text{(Rekursionsschritt)} \end{cases}$$

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka





Zur Komplexität von Algorithmen

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Die Komplexitätstheorie als Teilgebiet der Theoretischen Informatik befasst sich mit der Komplexität von algorithmisch behandelbaren Problemen auf verschiedenen formalen Rechnermodellen.
- Die Komplexitätstheorie unterscheidet sich von der Berechenbarkeitstheorie, die sich mit der Frage beschäftigt, welche Probleme prinzipiell algorithmisch gelöst werden können.
- Demgegenüber besteht das Forschungsziel der Komplexitätstheorie darin, die Menge aller lösbaren Probleme zu klassifizieren.
- Insbesondere versucht man, die Menge der effizient lösbaren Probleme von der Menge der inhärent schwierigen Probleme abzugrenzen.

159



- Grundrechenarten
- Potenzieren
- Wurzel ziehen
- Gleichungssysteme lösen
- Berechnung der kürzesten Route in einem Graph (Dijkstra-Algorithmus) zur Routenberechnung

Bitte machen Sie sich mit diesen Problemstellungen vertraut!

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- · Stundenplanung mit Scheduling
- Graphenfärbung
- Problem des Handlungsreisenden als Routenberechnung über mehrere Stationen
- Das Rucksackproblem zur optimalen Kapazitätsausnutzung

Bitte machen Sie sich mit diesen Problemstellungen vertraut!

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

16



- In der theoretischen Informatik beschreibt die Komplexität eine Abschätzung des Ressourcenaufwandes zur algorithmischen Behandlung eines Problems.
- Die Komplexität ist dann groß, wenn einerseits zu viele und andererseits in der Summe zu komplizierte Details zu behandeln sind.
- Die Komplexität von Algorithmen wird in deren Ressourcenverbrauch gemessen, meist die Anzahl der benötigten Rechenschritte (Zeitkomplexität) oder Speicherplatzbedarf (Platzkomplexität).
- Meist interessiert es, wie der Ressourcenbedarf wächst, wenn ein paar Daten mehr zu verarbeiten sind.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



Komplexität und O-Notation

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatka

163



- Die Landau-Notation wird verwendet, um das asymptotische Verhalten bei Annäherung an einen endlichen oder unendlichen Grenzwert zu beschreiben.
- Das große O wird verwendet, um eine maximale Größenordnung anzugeben.
- Grund: Oft ist es sehr aufwändig oder ganz unmöglich, eine genaue Funktion anzugeben, die allgemein zu jeder beliebigen Eingabe für ein Problem den zugehörigen Aufwand an Ressourcen angibt.
- Daher beschränkt man sich häufig darauf, eine obere Schranke für das asymptotische Verhalten anzugeben.

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk



- Landau-Symbole werden bei der Analyse von Algorithmen verwendet und geben ein Maß für die Anzahl der Elemantarschritte in Abhängigkeit von der Anzahl der Eingangsvariablen n an.
- Sie werden verwendet, um verschiedene Probleme danach zu vergleichen, wie "schwierig" sie zu lösen sind.
- Man sagt "schwere Probleme" wachsen exponentiell mit der Größe der Eingangsvariablen n.

165

```
hochschule mannheim
Die Landau-Symbole
```

```
public static void main(String[] args) {
  int[] data={2,4,56,23,6,24,-4,346,3465,-2323};
  System.out.println(data[6]);
}
```

→ Laufzeitkomplexität O(1)

Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

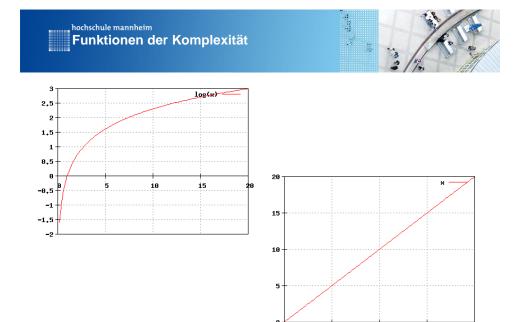
hochschule mannheim Die Landau-Symbole

```
int[] data={2,4,56,23,6,24,-4,346,3465,-2323};
boolean gefunden=false;
for(int i=0;i<data.length;i++){
   if (data[i]==3465){
      gefunden=true;
      break; // beendet die for-Schleife vorzeitig
   }
}
System.out.println(gefunden);</pre>
```

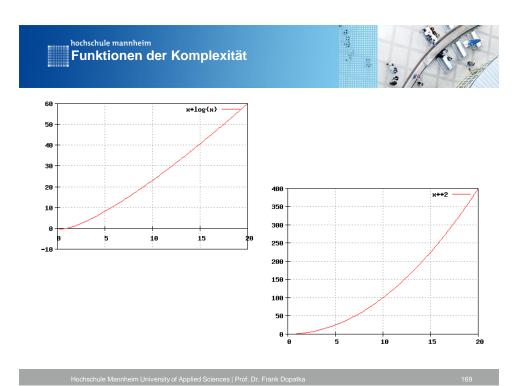
→ Laufzeitkomplexität O(n) im worst-case, Laufzeitkomplexität O(1) im best-case

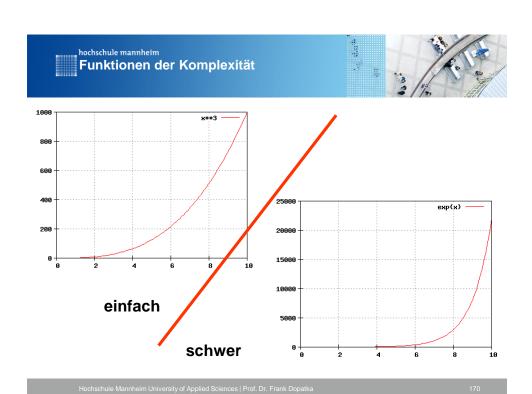
Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk

167



Hochschule Mannheim University of Applied Sciences | Prof. Dr. Frank Dopatk







k = Konstante

		k - Konstante
Laufzeit	O-Notation	Beispiel
konstant	O(1)	Berechnung geschlossener Funktionen
logarithmisch	O(log n)	Binäre Suche
linear	O(n)	Suche in unsortiertem Feld
n log n	O(n log n)	Sortieren (intelligent)
quadratisch	O(n²)	Sortieren "naiv"
kubisch	O(n³)	Arbeit in Volumen der Kantenlänge n
polynominal	O(n ^k)	
exponentiell	O(k ⁿ)	Hanoi, Erfüllbarkeitsproblem der Aussagenlogik
faktoriell	O(n!)	Problem des Handlungsreisenden



n =	10	20	30	40	50	60
O(1)	1	1	1	1	1	1
O(log n)	3,3	4,3	4,9	5,3	5,6	5,9
O(n)	10	20	30	40	50	60
O(n log n)	33,2	86,4	147,2	212,9	282,2	354,4
O(n²)	100	400	900	1600	2500	3600
O(n³)	1000	8000	27000	64000	125000	216000
O(k^n) 2^n	1024	1048576	1073741824	1,09951E+12	1,1259E+15	1,15292E+18
O(k^n) 3^n	59049	3486784401	2,05891E+14	1,21577E+19	7,17898E+23	4,23912E+28
O(n!)	3628800	2,4329E+18	2,65253E+32	8,15915E+47	3,04141E+64	8,32099E+81

Annahme: 1 Schritt = 1 μ s = 0,000001 s \rightarrow 8,32099E+81 μ s = 10⁶⁶ Jahre