

# 1. Grundbegriffe und Beispiele

Literatur: ~~Seite~~ Kapitel 1, 2, 3, 4.

Ein einfaches Programm in Java:

1. public class Berechnung

2. {

3. public static void main(String[], args)

4. {

5. int i;

6. i = 0 + 4;

7. System.out.println(i);

8. }

9. }

Berechnung.java

app/Programm/  
Woche 1

Quelltext, Quellprogramm

= das ganze Programm.

# Was geschieht damit?

Java Quellprogramm

Java Compiler

Java Bytecode

Java virtuelle Maschine (JVM)

Ausführung des Programms

Compile Zeit (vor dem Ablauf)

Zeit ein Programm

Runtime, während des Ablaufs.

Programm in einer anderen (maschinennahen) Sprache.



Java Compiler = Java Übersetzer

Java virtuelle Maschine & Not zu übersetzen & zu gewissen Weise ja, arbeitet aber direkt ab. Es interpretiert.

Compiler übersetzt, Subpunkte übersetzt und führt aus.

Was machen aus jetzt dauert & Wie in den Rechner & Dazu einmal das folgende Bild:

Diese Seite mußte aus rechtlichen Gründen entfernt werden!

Programme kommt erst auf die Festplatte.

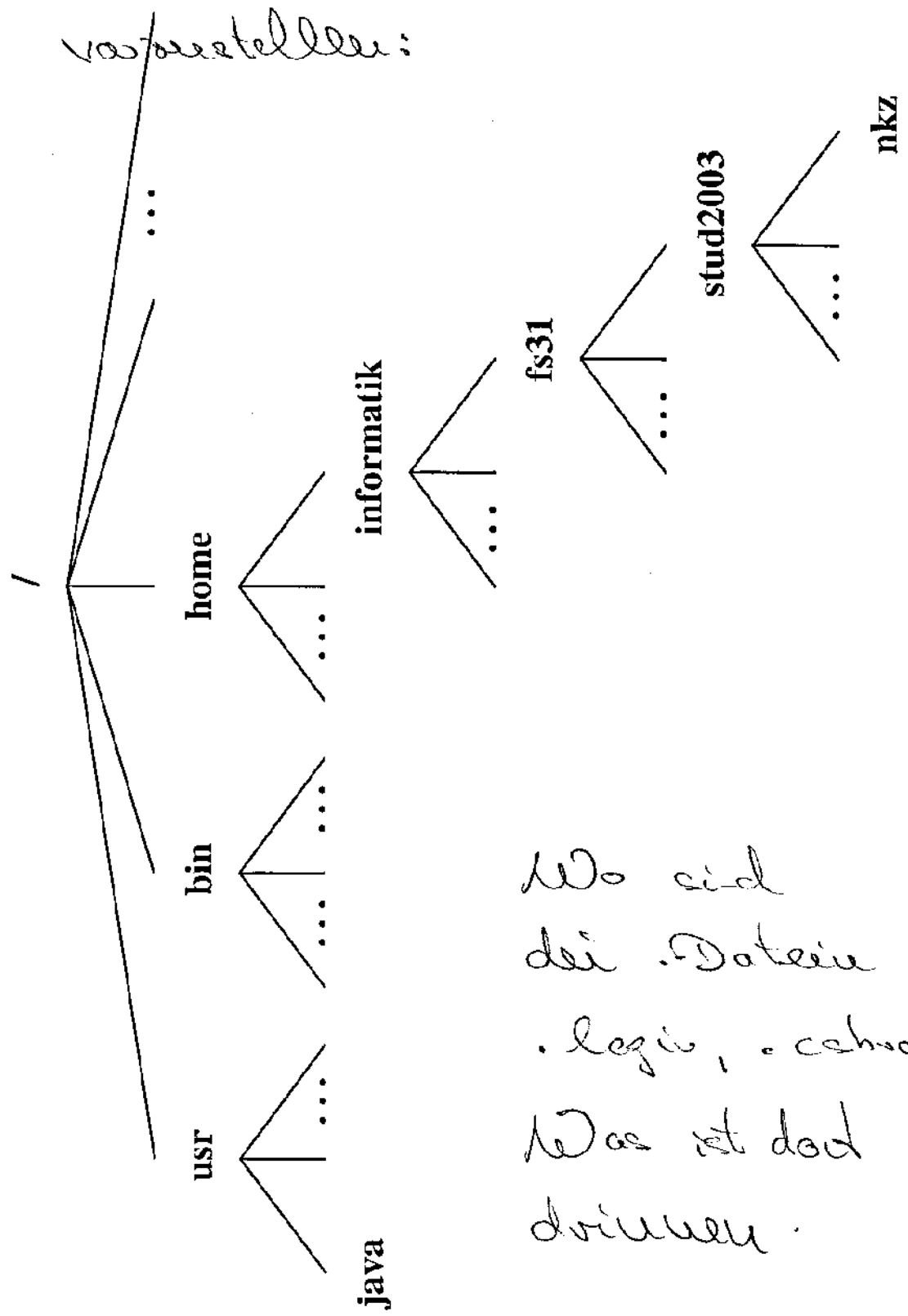
Wie ist die Festplatte organisiert?

Sie enthält Dateien, die in

Verzeichnissen (directories) strukturiert

sind. Es gibt...

Die Dateien auf der Festplatte sind damit strukturell auch vorstellbar:



Wo sind die Dateien  
.legis, .cshrc ?  
Was ist dort drinnen.

Wie führt das Programm

Eingabe,  
Ausgabe,  
Ausführung.

Was haben den Java Development

Kit (JDK) oder Java Software

Development Kit (JDK) installiert.

Programme in Datei.

Berechnung.java

dann das Kommando

Das ist der  
Dateiname.

javac Berechnung.java

javac = Name des Java Compilers,

also einfach der Name des Programms.

Wichtig:

public class Berechnung  
und Dateiname Berechnung.java.

Nach fehlerfreier Lauf der Datei

Berechnung.class

erfordert ein  
Dateiname.

Diese enthält den sogenannten  
Bytecode.

Aufruf des Interpreters mit Bytecode  
als Eingabe

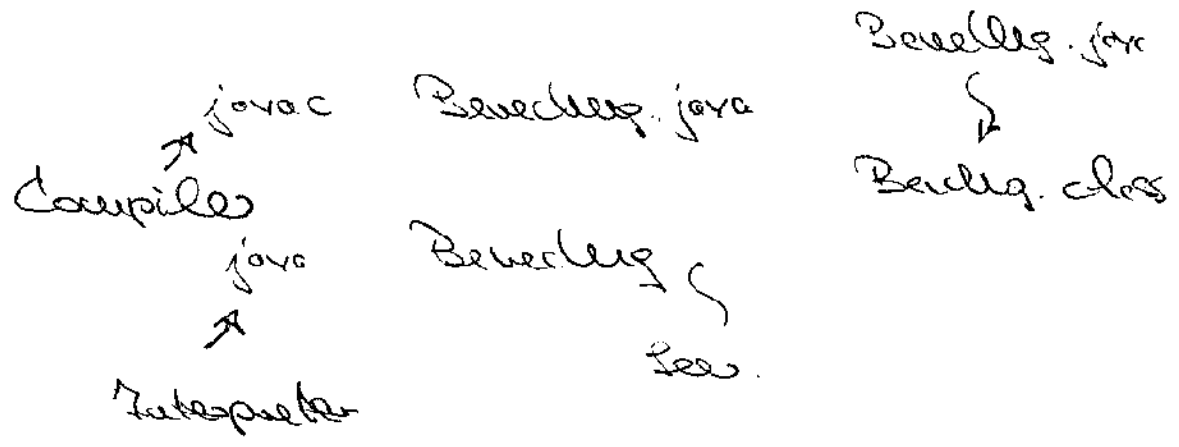
java Berechnung

java = Name eines Programms, das  
interpretiert.

Die 7 sollte erscheinen.



Noch einmal:



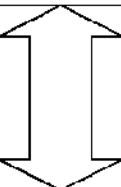
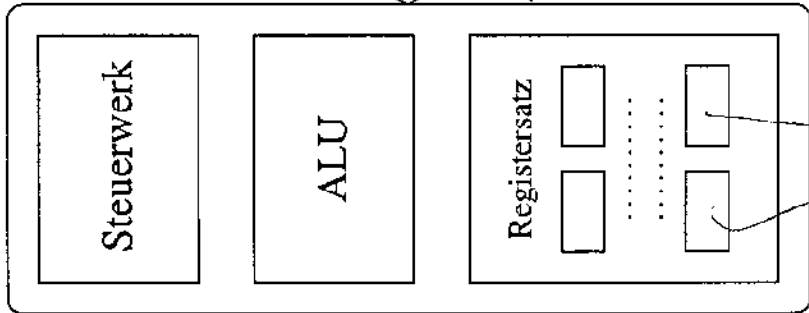
Was geschieht prinzipiell bei der Ausführung eines Programms?  
 Diese ist in der Zentraleinheit.

Zentraleinheit = Prozessor + Arbeitsspeicher.  
 CPU (central processing unit) und Hauptspeicher.  
 Arbeitsspeicher temporär im Unterschied zur Festplatte.

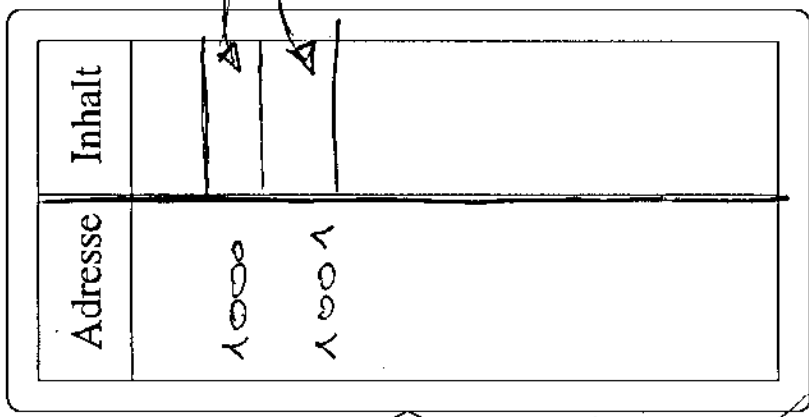
# Aufgaben: Zentralrechner

Prozessor

## CPU



## Speicher



Hier wird gespeichert

Keine permanente Speicherung.

Permanente Speicherung.

Festplatte

von Neumann Architektur

PC (program counter)

IR (instruction register)



Arithmetische

Logische

Einheit

(arithmetische-logische unit)

Typische Befehle, die heute  
ausführbar sind:

Load  $i$  // Lade Inhalt von Speicherplatz  
 $i$  in Register 0.

Store  $i$  // Register 0 in Speicherplatz  $j$

Add  $i$  // Addiert Reg. 0 zu  
Speicherplatz  $i$ , Ergebnis  
in Register 0.

Programm des Add

Load	5000	// Lade Speicherplatz
Add	1005	// 5000 zu 1005 id
Store	2000	// speichere in 2000.

1.12

Programme, die ausgeführt werden  
stehen auch im Hauptspeicher:

Adresse	Inhalt
0	
1	
2	
...	
1000	Load 5000
1001	Add 1005
1002	Store 2000
1003	...

...

In dem Prozess ein spezielles  
Register, das Programmzeiger PC  
(program counter), das die  
Adresse des aktuellen Befehls  
enthält.

Der Prozess führt dann sogenannte  
Instruktionszyklen aus:

1. Fetch (Holt Befehl an  
// Adresse PC in IR)
2. Decode (Decodiert die  
// Operation)
3. Fetch Operands (Holt die Operanden  
aus dem Speicher  
in die Register)
4. Execute (Die ALU führt  
die Operation aus)
5. Next Instruction (PC bekommt  
Adresse des nächsten  
Befehls. In der  
Regel erfolgt nun)

Dann geht es wieder bei 1. los.

Der Arbeitsspeicher ist als RAM  
(random access memory) organisiert.

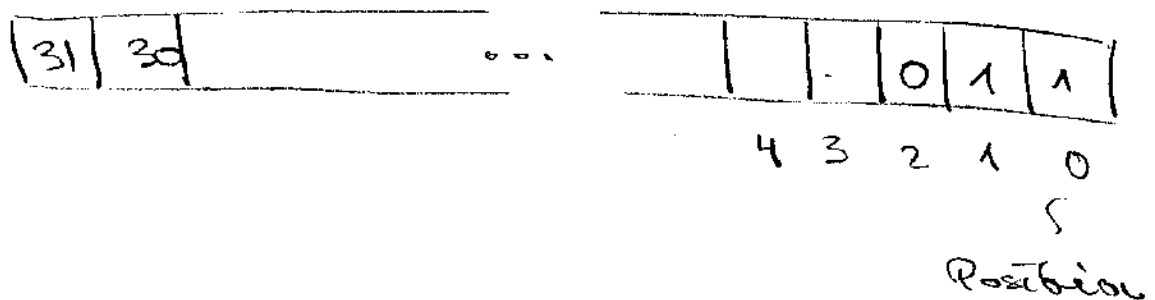
Das heißt: beliebiger Zugriff.

Das heißt: Speicherplatz zu  
jeder beliebigen Adresse kann  
gleichzeitl. schnell erreicht (d.h.  
geladen werden).

Dagegen: Sequentielles Zugriff  
auf Bändern. Von der Platte  
werden größere Einheiten  
(Blocks) in den Hauptspeicher  
geladen. Ein Block schneller  
als auf Bändern.

1.15

Arbeitspaare aus Speicherworten,  
die nummeriert sind (alles eine  
Adresse haben). Ein Speicherwort so



Speicherwort aus 32 Bits von 0, ..., 31.

Ein Bit kann 0 oder 1 sein

( Byte = 8 Bits (steht von 0 bis 7) )

Hier ist die Wortlänge 32.

Neudefiniert auch Wortlänge 64.

Was passiert jetzt bei der Ausführung  
von weiteren Programm Berechnungen?

Zeile 1, 3, 5: Vorbereitungen.

Variablen  $i$  wird an einen  
Speicherplatz gebunden. Tabelle,  
die sagt  $i$  ist Speicherplatz 1004, zum Beispiel.

Variablen stehen bei Speicherplätzen

Zeile 6.

Erst  $3+4=7$  ausrechnen, dann  
in Speicherplatz zu  $i$  speichern.  
Platz zu  $i$  enthält dann 7 über  
0,1 dargestellt.

Zeile 7.

Programmstücke zur Ausgabe.

Line 1 //

Line 2 //

4. Zeile ...  
Platz ...



Es werden dann etwa folgende  
Machwörterbefehle ausgeführt:

Load x 3 (Die 3 selbst (reg. #3)  
in Register 0.)

Add x 4 (Die 4 selbst zu 3  
addieren: Ergebnis in Reg. 0.)

Store i (Reg. 0 im Speicherplatz  
von i. (Muß evtl. modifiziert  
werden))

⋮

So weit zur Ausführung des  
Programms. Als nächstes  
zum Programm selbst!

Syntax = Struktur des Programms  
als Text.

Semantik = Das, was das Programm  
berechnet.

Das Programm besteht aus

Aussagen.

Am Ende einer Aussage  
grundsätzlich ein ; (Semikolon).

Beispiel: int i;

Deklarationsausweisung, Variablen Deklaration.

Werbung (Zuweisung): Speicherplatz

an i gebunden. Ich will eine  
ganze Zahl, int ange, int.

Also Zahl aus

$$\mathbb{Z} = \{ \dots -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots \}$$

int bezeichnet den Datentyp  
int ange. i ...

$i$  ist ein benutzerdefiniertes  
Bezeichner.

(1.13)

Zeile 6.  $i = 3 + 4$

Ein Zuweisung.  $3 + 4$

ist ein arithmetisches Ausdruck.

Zeile 7: `System.out.println(i);`

`System.out.println` ist eine

Methode (festes Programmcode,  
oder Mikroprogramm) für die

Ausgabe. Auswertung ist ein

Methodenaufruf.  $i$  ist das

Argument, das aktuelle Parameter.

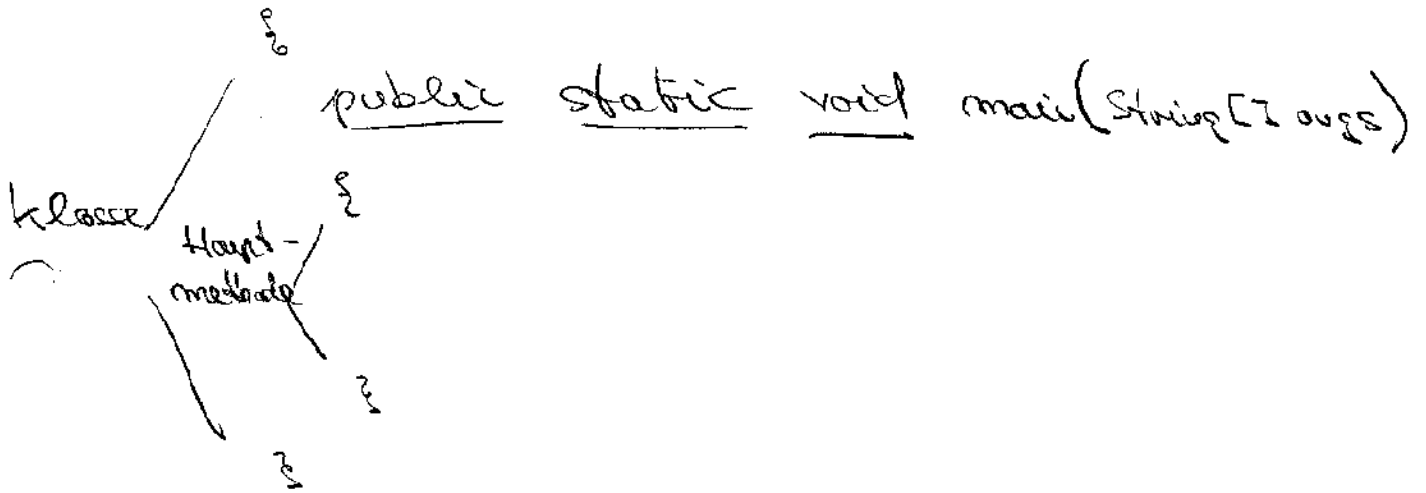
$i$  meint den Inhalt des

Speicherplatzes  $3 + i$  (als Text) meint

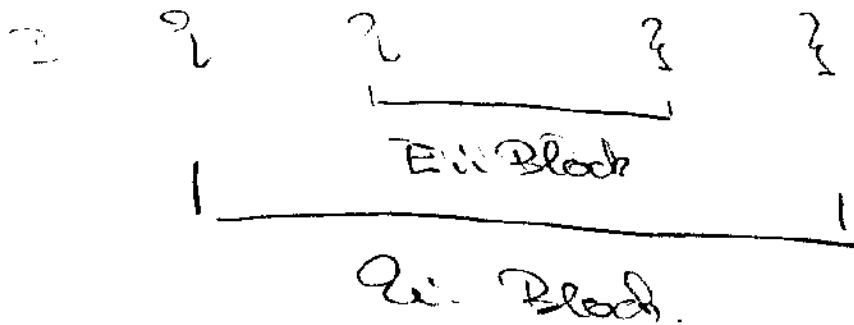
"i" als Buchstaben.

Was noch bleibt: Der Rahmen

public class Berechnung



Quelltext aus Blöcken, die zwischen den ? ? Hier Struktur eines geschichteten Blocks:



# 1. Block: Die Klasse

Java objektorientiert, arbeitet mit Klassen. Eine Klasse folgt folgendem Muster

```
public class Berechnung
```

```
{
```

Hier etw. das Rest des Quelltextes der Klasse

```
Berechnung.
```

```
}
```

Name der Klasse: Berechnung.

Die Datei mit dem Quelltext

muß Berechnung.java heißen.

Vor dem Namen der Klasse

müssen immer die Worte

public und class stehen.

Klassennamen immer  
mit Großbuchstaben beginnend.

2. Block: Die Hauptmethode  
 \* Klassen behalten Methoden.  
 \* Klassen, die selbst ablauffähig  
 sind, besitzen die Methode main.  
 Die zugehörige Programmzeile ist  
 dieses

```
public static void main(String[] args)
```

Diese sei erstmal so. String  
ist mit " " geschrieben!

Schlüsselwörter sind vordefinierte  
festgelegte Wörter, die man  
auch nicht verwenden sollte.

public, class,  
public, static, void  
int

Benutzerspezifische Bezeichnungen sind doppelt

Bezeichnung, main  
struc, out, @  
system, out, private.

Bezeichnung  
für einen  
Speicherplatz.

Strukturen (Lokalstrukturen) sind: 3, 4.

Empfehlung: 1 Anweisung pro Zeile.

...  
...  
...

# Einige Modifikationen des Programms

```

7 System.out.println("Das Ergebnis ist:");
8 System.out.println(i);

```

"abc" steht für abc als Text.

System.out.println() bedeutet:

hinterlegen Parameter ausgeben und  
in neue Zeile gehen (line feed).

Stattdessen ist auch interessant

```

7 System.out.print("Das Ergebnis ist:");
8 System.out.println(i);

```

Sollte geben:

Das Ergebnis ist: 7



Interessant ist auch:

- 7. `System.out.print("Der Wert von i ist");`
- 8. `System.out.println(i);`

Aus

- 7. `System.out.print("i=");`
- 8. `System.out.print(i);`

Das haben eine Operation +  
 zum Anreinanderhängen von Texten  
 mit der Bedeutung (Wirkung, Semantik)

$$"abc" + "chp" = "abchp"$$

"abc", "chp" sind Konstanten (Literal-  
 konstanten) für Text (Zustandbar)

"abc" + "chp" ist wieder Ausdruck.

Damit können wir auch schreiben

$f$  System.out.println ("Das Ergebnis ist: " + i)

Hier ist + die Operation, die Texte zusammenhängt, der Inhalt von i wird also als Text gesehen. Semantisch wird zunächst der Wert von

"Das Ergebnis ist: " + i ← Teil ein Ausdruck.

ermittelt. Dieses ist der Text

"Das Ergebnis ist: 7"

Dann wird mit diesem aktuellen

Parameter die Methode

System.out.println ausgeführt.

Die Methode System.out.print,  
System.out.println haben

immer nur einen aktuellen Parameter

(Argument). Dieses wird als Text  
verwendet. Was passiert bei

```
* System.out.println(3+i); *
```

Hier steht + für die Addition.

Nach einige Variationen des  
Programms

```
5 i = 100 - 10;
```

```
5 i = 10 * 10;
```

Noch ein Programm zur Übung:

Ein Programm, das einfach einen Text ausgibt

1 public class Übung

1.0 {

Übung.java

2. public static void main (String [], args)

2.0 {

3. System.out.println ("Algorithmen  
und Programmierung");

4. System.out.println ("in Chemnitz");

5. }

6. }

Semikolon entfernen, ein weiteres

Semikolon. Was geschieht dann?

1.1.1

Ausgeben können wir. Wie  
geben wir ein  $\phi$  Damit  
das geht, brauchen wir einen  
ganzen weiteren Satz von  
Klassen mit Methoden.

```

import Prog1Tools.IOTools;
public class EingBew
{
    public static void main(String[] args)
    {
        int i, j;
        j = IOTools.readInt();
        i = IOTools.readInt();
        System.out.println("i = " + i);
        System.out.println("j = " + j);
    }
}

```

EingBew.java

Eingabe mit "prompt":

```
System.out.print("j = ");  
j = IOTools.readIntegers;
```

Alternativ

```
j = IOTools.readIntegers("j = ");
```

Notiz

10.10.2020

Das grundlegendste Prinzip der Programmierung ist das der Wiederholung, der wiederholten Ausführung von Anweisungen.

Wiederholungen treten in verschiedenen Form auf. Hier behandeln wir nur die while - Schleife.

```

1. public class Wiederholung
2. {
3.     public static void main(String[], args)
4.     {
5.         int i;
6.         i = 10;
7.         while (i > 0) {
8.             i = i - 1;
9.             System.out.println(i);
10.        }

```

→ Keine Strichpunkt!

11        ?  
 12        ?  
 13        ?

Das ist eine while-Schleife.

Diese besteht syntaktisch aus einem Block, dem Schleifenkopf und dem Schleifenkörper, das while ( $i > 0$ ).  $i > 0$  ist ein Boolescher Ausdruck, wird wahr oder falsch.

Semantik: Ausführung des Körpers solange bis die Bedingung falsch ist. Im Detail:  
 Reihenfolge: 1. Bedingung testen, 2. Körper (falls Bedingung wahr), 3. Testen, 4. Körper, ...  
 ... Bis Bedingung falsch.



if (i > 0) {

{

i = i - 1;

System.out.println(i);

}

while (i > 0)

{

i = i - 1

System.out.println(i)

}

⋮

Das selbe wie 10-mal

i = i - 1;

System.out.println(i);

i = i - 1;

System.out.println(i);

⋮

Mit Eingabe

```
import IOTools.IOTools;
```

```
public class Wiederholung
```

```
{
```

```
  public static void main(String[] args)
```

```
  {
```

```
    int i;
```

```
    i = IOTools.readInt("i=");
```

```
    while (i > 0)
```

```
    {
```

```
      i = i - 1;
```

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

```
    }
```

```
  }
```

```
}
```

Anzahl Schreibaussfertigen

endlos, aber von Eingabe abhängig! ⚠

Ein weiteres Beispiel: Berechnen von

$$1 + 2 + 3 + \dots + k,$$

wobei  $k$  eingegeben.

```
import java.util.Scanner;
```

```
public class Summe
```

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

```
    int i;
```

```
    i = 0; // Initialisierung von i
```

```
    i = 10; Scanner sc = new Scanner(System.in);  
    while (i > 0)
```

```
    {  
        i = i + 1;
```

```
        i = i - 1; // Für i = i - 1
```

```
        System.out.println("i = " + i + " j = " + j);  
    }  
}
```

Berechnung des Aggregats bei  $i=0$ :

$i$	$j$
0	0

$i > 0$  ist falsch.  
und Schluß.

$i=1$

$i$	$j$
1	0

$i > 0$  wahr

$$j = j + i$$

1	1
---	---

$i--$

0	1
---	---

Ausgabe von  $j (=1)$

$i > 0$  ist falsch, Schluß.

$i=2$

⋮

Ausgabe von  $j = 3$

$i > 0$  falsch, Ende.

# Programme transformiert Variablenbelegungen:

Alle möglichen Belegungen; das:

$\mathcal{F}$  Zustandsraum.

Hier: Menge der Paare  $(i, j)$  wobei

$i, j$  ganze Zahlen. Deklaration bestimmt den Zustandsraum.

Was berechnet das Programm?

Der Code ist bei Eingabe von  $k \geq 0$

$$j = 0 + 1 + 2 + 3 + \dots + k.$$

Wie sieht man das genau? Dann

$$\text{sei } l \in \mathbb{N} = 1, 2, 3, \dots$$

$i_l$  = Wert von  $i$  nach  $l$ -tem Durchlauf des Schleife

$j_l$  = Wert von  $j$  nach  $l$ -tem...

Außerdem  $i_0, j_0$  Werte vor dem ersten Durchlauf.

Jetzt sei  $k$  der vorgegebene Wert. Dann 1.38  
ist  $i_0 = 0, i_0 = k$ .

Deshalb mach deine weitere Durchlauf

$$i_1 = k, \quad i_1 = k - 1.$$

Also auch von dem zweiten. Dann  
mach die zweite:

$$i_2 = k + (k-1), \quad i_2 = \frac{k-2}{-1-1}$$

Alles  $i$

Nach dem dritten

$$i_3 = k + (k-1) + (k-2), \quad i_3 = k - \frac{3}{2}$$

⋮

Nach dem  $k$ -ten

$$i_k = \underbrace{k + (k-1) + (k-2) + \dots + 3 + 2 + 1}_{k-k}, \quad i_k = 0.$$

Wir haben immer genau  $k$  Schreibe-

Durchläufe wegen dem  $i = \dots$  und der

Bedingung  $i > 0$ .

Die

Für den Sonderfall  $k = 0$  gibt

alles ab. Kein Durchlauf.

Betrachten wir folgende Aussage für  
 $l$  mit  $1 \leq l \leq k$ : Nach  $l$ -ten  
 durchlauf der  
 Schleife ist

$$i_l = \underbrace{k + (k-1) + \dots + (k-l+1)}_{k \text{ Summe}}, \quad i_l = k - l$$

Wert von  $i_l$       Wert von  $i_l$

Wir zeigen diese Aussage nach und  
 nach für alle  $l$ .

Nach dem ersten Durchlauf, (also  $l=1$ ), ist  
 sei  $i_1 = k$  und  $i_1 = k - 1$ .

$$i_1 = k \text{ und } i_1 = k - 1.$$

Nach dem zweiten Durchlauf.

1.40

gilt sei für  $l \leq k$ , dann  
auch für  $l+1 \leq k$ . Denn ist  
vor dem  $(l+1)$ -ten Lauf

$$j_l = k + k - 1 + \dots + k - l + 1, \quad i_l = k - l$$

dann, wie man sieht, durch

$$j_{l+1} = \underbrace{k + k - 1 + \dots + k - l + 1}_{\text{Altes } j} + \underbrace{k - l}_{\text{Altes } i}$$

Altes  $j$  Altes  $i$

$$j_{l+1} = k - l - 1 = k - (l + 1)$$

Also gilt die Aussage noch  
denn  $(l+1)$ -ten Durchlauf (und  
damit vor dem  $(l+2)$ -ten)



Zusammenfassung: ~~Kussig~~ gilt  
noch diese vster. Duelllauf.

Haken - gezehen: gilt er noch  
dies  $l$ -ten,  $1 \leq l \leq k$ , dann  
noch dies  $(l+1)$ -ten.

Also: gilt noch dies vster,  
noch dies zweiter (obiges  
schloß mit  $l=1$ ), noch dies  
dritter ( $l=2$ ), ..., noch dies  
 $k$ -ten.

Haken & Duellläufe.

Also Programm ist korrekt.

1.42

Was Schleifen machen, weiß  
man durch direkte Beweise,  
Induktionsbeweise, noch.  
Außerdem noch eine Aussage  
über die # Durchläufe.

Für jedes  $l$  mit  $1 \leq l \leq k$  ist die Aussage:

"Nach dem  $l$ -ten Durchlauf

ist

$$I_l = k + (k-1) + \dots + (k-l+1), \quad i_l = k - l$$

ist eine

invariante Schleifeninvariante!

Zu jeder Schleife habe

Invariante. (Schleifeninvarianten)

der Raumraum kommen ist  
durch Schleifen.)

Nach einem  $\log_2$

```
i = 1;
while (i > 0)
```

```
{
  i = i * i;
  i --;
```

```
System.out.println("i=" + i + " i=" + i);
}
```

Bei Eingabe  $k \geq 0$   $k$  Durchläufe.

Für  $1 \leq l \leq k$  gilt: Nach  $l$ -tem

Lauf

$$i_l = k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot (k-l+1) = \binom{k}{l} \cdot l! \quad i_l = k-l$$

1.44

Aus Eide.

$$j_k = k(k-1)(k-2)\dots 3 \cdot 2 \cdot 1 = (k)_k = k!$$

und  $i_k = 0$ . Für  $k \geq 0$  ist

sagt man  $k!$  ist  $k$  Fakultät.

Beachte  $0! = 1$ .

wird die Schloße nicht

dunkelbar, also  $k=0$ , dann

und  $j_k = k!$  und  $i_k = 0$ .

Ein Beispiel geschichtelter Schleifen

```
import Prog1Tools.*Tools
```

```
public class GeschSchl
```

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

```
{
    int i, l, k;
```

```
i = Tools.readInt("i=");
```

```
while (i > 0) // äußere Schleife
```

```
{
```

```
    k = 1; // k ← 1
```

```
    l = i; // l ← i
```

```
    while (l > 0) // innere Schleife
```

```
    {
        k = l * k;
```

```
        l = l - 1; // l ← l - 1
```

```
    } // Haben i! in l.
```

```
    System.out.println(i + "! ist " + k);
```

```
    i--
```

```
}
```

```
}
```

```
}
```

Genauer Schleife mit  $k=1; l=i$ .

Genau  $i$  Durchläufe.

Nach  $h$ -tem Durchlauf  $1 \leq h \leq i$

$$k_h = i(i-1) \dots (i-h+1), \quad l_h = i-h$$

Schleifeninvariante.

Nach  $i$  Läufen  $k_i = i!, \quad l = 0$ .

gilt auch für  $i=0$ .

Äußere Schleife: genau  $i$

Durchläufe: für  $i, i-1, \dots, 1$ .

Schleifeninvariante:

Nach  $j$ -tem Lauf ist ausgegeben

bei Eingabe  $n$  in das  $i$

$$\begin{array}{l}
 n! \text{ ist } n! \\
 (n-1)! \text{ ist } (n-1)! \\
 \vdots \\
 (n-j+1)! \text{ ist } (n-j+1)!
 \end{array}
 \quad // \text{ Nach dem } j\text{-ten} \\
 \text{Durchlauf}$$

(1.47)

Das geht dann bis  $i$  mit 1  
Vorzeichen vor.

Also bei Übergabe von  $i = 0$

wird nicht 0! ausgegeben.

Achtung durch den Test

$i \geq 0$  in der äußeren Schleife.