

252-0027

Einführung in die Programmierung

2.0 Einfache Java Programme

Thomas R. Gross

**Department Informatik
ETH Zürich**

252-0027

Einführung in die Programmierung

2.4 Verzweigungen

Thomas R. Gross

**Department Informatik
ETH Zürich**

Übersicht

- **2.4 Verzweigungen**

- 2.4.1 «if»-Anweisungen

- Vergleichsoperatoren

- 2.4.2 Typ boolean

- 2.4.3 Bedingte («short-circuit») Auswertung

- 2.4.4 Pre- und Postconditions

- 2.4.5 «Schwächste» Vorbedingung

2.4.5 Schwächste Vorbedingung

Anonymous 03.10. 11:45 Delete

was ist der Sinn von $\{y > 5\}$ Wenn $y=20$ zugeschrieben wird?



```
// x, y >= 0
if (x > 7) { y = x; }
else { y = 20; }
{y > 5}
```

```
v = z / (y / 6) ;
```

2.4.5 Schwächste Vorbedingung

Anonymous 03.10. 11:45 Delete

was ist der Sinn von $\{y > 5\}$ Wenn $y=20$ zugeschrieben wird?



```
// x, y >= 0
if (x > 7) { y = x; }
else { y = 20; }
{y > 5}
// y == 5
v = z / (y / 6) ;
```

2.4.5 Schwächste Vorbedingung

Anonymous 03.10. 11:45 Delete

was ist der Sinn von { y > 5} Wenn y=20 zugeschrieben wird?



```
// x, y >= 0
if (x > 7) { y = x; }
else { y = 20; }
{y > 5}
// y == 5
v = z / (5 / 6) ;
```

2.4.5 Schwächste Vorbedingung

Anonymous 03.10. 11:45 Delete

was ist der Sinn von $\{y > 5\}$ Wenn $y=20$ zugeschrieben wird?



```
// x, y >= 0
if (x > 7) { y = x; }
else { y = 20; }
{y > 5}
// y == 5
v = z / 0 ;
```

Was für eine Vorbedingung wollen wir?

`x, y int; kein Over/Underflow`

`{x>10}`

`y = x+1;`

`{y ≥ 2}`

`{x≥1}`

`y = x+1;`

`{y ≥ 2}`

`{x>5}`

`y = x+1;`

`{y ≥ 2}`

Aussagen über Zustände

Wir haben zwei Aussagen P1 und P2

$$\begin{array}{cc} x > 5 & P1 \\ \Downarrow & \\ x > 3 & P2 \end{array}$$

Wenn $P1 \Rightarrow P2$ (also P1 impliziert P2) gilt dann sagen wir:

- P1 ist *stärker* («stronger») als P2
- P2 ist *schwächer* («weaker») als P1
- Wenn immer **P1** gilt, dann gilt auch **P2**
- Es ist also schwieriger (oder zumindest genauso schwierig) P1 zu erfüllen als (wie) P2 zu erfüllen
- «stärker als»: «stärker als oder genauso stark wie»

$$\begin{array}{cc} x > 3 \\ \Downarrow & \\ x > 5 \end{array}$$

Warum ist das interessant?

- **Stellen wir uns vor:**
 - Es gilt $\{P\} \ S \ \{Q\}$, und
 - $P1$ ist stärker als die Precondition P , und
 - Postcondition Q ist stärker als eine Aussage $Q1$
- **Dann gilt:**
 - $\{P1\} \ S \ \{Q\}$
 - $\{P\} \ S \ \{Q1\}$
 - $\{P1\} \ S \ \{Q1\}$

- **Stärkere Preconditions (Vorbedingungen) oder schwächere Postconditions sind einfach**
 - Wenn $\{P\} S \{Q\}$ gilt
- **Aber was für ein P wollen wir wenn S und Q gegeben sind?**

$$\{???\} S \{Q\}$$
- **Am besten wäre es wenn wir zeigen könnten dass $\{P_s\} S \{Q\}$ gilt, wobei P_s die *schwächste Precondition* von Q für S ist**
 - Schwächste heisst: hat die wenigsten Annahmen so dass Q gilt
 - Jede Precondition P so dass $\{P\}S\{Q\}$ gültig ist, ist dann stärker als P_s , d.h., $P \Rightarrow P_s$

- Ohne Schleifen und Methoden gibt es für jedes Programmsegment S und jede Postcondition Q eine eindeutige *schwächste Precondition* («*weakest precondition*»), abgekürzt $wp(S, Q)$
- Variable sind immer `int` Variable, ohne Over/Underflow

$wp(S, Q)$

- $wp(x = e, Q)$ ist Q in dem jedes x durch e ersetzt wurde

- Beispiel:

$wp(x = y*y, x > 4)$ ist $(y*y > 4)$, d.h., $|y| > 2$

$wp(S1; S2, Q)$

- $wp(S1; S2, Q)$ ist $wp(S1, wp(S2, Q))$
 - D.h. Sei R die $wp(S2, Q)$ dann ist die schwächste Precondition für die Folge $S1; S2$ die $wp(S1, R)$.

- **Beispiel:**

$wp(y=x+3; z=y+1, z>4)$ ist $(x+3>3)$, d.h., $(x>0)$

warum? R sei die $wp(z=y+1, z>4)$

R ist $(y+1>4)$ d.h. $(y>3)$

dann ist $wp(y=x+3, y>3)$ doch $(x+3>3)$, d.h., $(x>0)$

Beispiel

- Wenn S die Folge $y = x+1; z = y-3;$ von Anweisungen ist, und Q ist $z == 10$, dann ist $wp(S, Q)$...

$wp(y = x+1; z = y-3, z == 10)$

$wp(y = x+1, wp(z = y-3, z == 10))$

$wp(y = x+1, y-3 == 10)$

$(x+1)-3 == 10$

$x == 12$

Beispiel

$WP(S2, z == 10)$

- Wenn S die Folge $\overbrace{y = x+1; z = y-3;}^{S1}$ von Anweisungen ist, und Q ist $\boxed{z == 10}$, dann ist $wp(S, Q)$...

$wp(y = x+1; z = \textcircled{y-3}, \boxed{z == 10})$

$wp(y = x+1, \underbrace{wp(z = \textcircled{y-3}, z == 10))}_{S2}$

$wp(y = x+1, \underbrace{y-3}_{y == 13} == 10)$

$(x+1)-3 == 10$

$x == 12$

Beispiel (ohne Vereinfachung)

- Wenn S die Folge $y = x+1; z = y-3;$ von Anweisungen ist, und Q ist $z == 10$, dann $wp(S, Q) \dots$

$wp(y = x+1; z = y-3, z == 10)$

$wp(y = x+1, wp(z = y-3, z == 10))$

$wp(y = x+1, y-3 == 10)$

$wp(y = x+1, y == 13)$

$x+1 == 13$

$x == 12$

If-Statements

$\{P\} \text{ if } (b) \text{ S1 else S2 } \{Q\}$

- **Tripel ist gültig wenn (und nur wenn) es Aussagen Q_1 , Q_2 gibt so dass**
 1. $\{P \wedge b\} \text{ S1 } \{Q_1\}$ ist gültig *und*
 2. $\{P \wedge !b\} \text{ S2 } \{Q_2\}$ ist gültig *und*
 3. Nach dem if-Statement gilt Q , d.h.
 - a) Aus Q_1 folgt Q
 - b) Aus Q_2 folgt Q

wp(if ..., Q)

- wp(if b S1 else S2, Q) – möglich wäre

$$(\underbrace{b \wedge \text{wp}(S1, Q1)}) \vee (\underbrace{!b \wedge \text{wp}(S2, Q2)})$$

gilt

- Aber wir wollen die **schwächste** Vorbedingung
- Da $Q1 \Rightarrow Q$ ist wp(S1, $Q1$) stärker als wp(S1, Q) und wg.
 $Q2 \Rightarrow Q$ ist wp(S2, $Q2$) stärker als wp(S2, Q)
 - «stärker als» lässt auch «genauso stark wie» zu

wp(if ..., Q)

- Da $Q1 \Rightarrow Q$ ist **wp(S1, Q1)** stärker als **wp(S1, Q)** und wg.
 $Q2 \Rightarrow Q$ ist **wp(S2, Q2)** stärker als **wp(S2, Q)**
- **wp(if b S1 else S2, Q)** ist:
$$(b \wedge \text{wp}(S1, Q)) \vee (!b \wedge \text{wp}(S2, Q))$$
- **Bemerkungen**
 - Egal welchen Zustand die Ausführung erreicht hat, b ist entweder wahr (true) oder falsch (false)
 - Oft kann dieser Ausdruck dann weiter vereinfacht werden

Beispiel

```
S ist if (x < 5) {  
    y = x*x;  
} else {  
    y = x+1;  
}
```

Q ist $y \geq 9$

wp(S, $y \geq 9$)

$= (x < 5 \wedge \text{wp}(y = x*x, y \geq 9))$

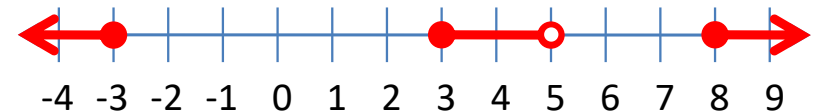
$\vee (x \geq 5 \wedge \text{wp}(y = x+1, y \geq 9))$

$= (x < 5 \wedge x*x \geq 9)$

$\vee (x \geq 5 \wedge x+1 \geq 9)$

$= (x \leq -3) \vee (x \geq 3 \wedge x < 5)$

$\vee (x \geq 8)$



$wp(S, Q) = \text{true}$

- **Wenn $wp(S, Q) = \text{true}$ dann heisst das, dass die Ausführung von S immer einen Zustand produziert in dem Q gilt.**
 - true gilt für jeden Zustand
 - Keine Annahmen

Die schwächste Vorbedingung

- **Stellen wir uns vor:**
 - Wir haben S (Programm oder Statement) und Aussage Q , die nach Ausführung von S gelten soll.
 - Jetzt suchen wir P so dass $\{P\}S\{Q\}$ gültig ist
- **Nehmen wir es gibt verschiedene Aussagen P_i so dass**
 $P_1 \Rightarrow P_2 \Rightarrow P_3 \Rightarrow P_4 \Rightarrow \dots$
 - P_i ist schwächer als Aussage P_{i-1}
- **Nehmen wir weiter an dass $\{P_1\}S\{Q\}, \{P_2\}S\{Q\}, \dots, \{P_4\}S\{Q\}$ gilt, aber *nicht* $\{P_5\}S\{Q\}$**
 - P_5 reicht nicht aus, um zu zeigen, dass Q nach S wahr ist

Beispiel

P1: $a == 4$

P2: $a > 3$

P3: $a \geq 3$

P4: $a \geq 2$

P5: $a \geq -1$

$\{P_i\}$

S: $x = 5 + a;$

Q: $\{x \geq 5\}$

$\{P_1\} \text{ S } \{Q\}$

$a == 4$

$x = 5 + a;$

$x \geq 5$

gilt

$\{P_2\} \text{ S } \{Q\}$

$a > 3$

$x = 5 + a;$

$x \geq 5$

gilt

Beispiel

P1: $a == 4$

P2: $a > 3$

P3: $a \geq 3$

P4: $a \geq 2$

P5: $a \geq -1$

$\{P_i\}$

S: $x = 5 + a;$

Q: $\{x \geq 5\}$

$\{P_4\} \text{ S } \{Q\}$

$a \geq 2$

$x = 5 + a;$

$x \geq 5$

gilt

$\{P_5\} \text{ S } \{Q\}$

$a \geq -1$

$x = 5 + a;$

$x \geq 5$

gilt nicht

Die schwächste Vorbedingung

- **Stellen wir uns vor:**
 - Wir haben S (Program oder Statement) und Aussage Q , die nach Ausführung von S gelten soll.
 - Jetzt suchen wir P so dass $\{P\}S\{Q\}$ gültig ist
- **Nehmen wir es gibt verschiedene Aussagen P_i so dass**
$$P_1 \Rightarrow P_2 \Rightarrow P_3 \Rightarrow P_4 \Rightarrow \dots$$
 - P_i ist schwächer als Aussage P_{i-1}
- **Vielleicht ist es einfacher zu zeigen, dass $\{P_1\}S\{Q\}$ gilt als $\{P_2\}S\{Q\}$**
 - Denn $P_1 \Rightarrow P_2$ usw.

Die schwächste Vorbedingung

- Vielleicht ist es einfacher zu zeigen, dass $\{P_1\}S\{Q\}$ gilt als $\{P_2\}S\{Q\}$

- Denn $P_1 \Rightarrow P_2$ usw.

- **Aber** wir müssen vielleicht irgendwann zeigen, dass P_1 gilt, nachdem M ausgeführt wurde

$\{R\}$
M
$\{P_{??}\}$
S
$\{Q\}$

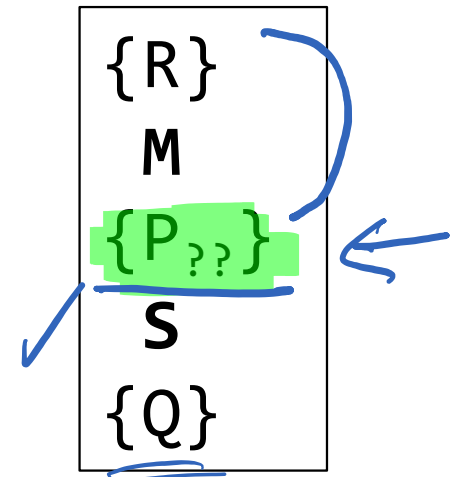
- Daher sind wir an der *schwächsten* Aussage P'' interessiert, die gerade noch ausreicht so das $\{P''\}S\{Q\}$ gültig ist
 - Also P'' ist die Aussage P an der wir interessiert sind.

Die schwächste Vorbedingung

- Vielleicht ist es einfacher zu zeigen, dass $\{P_1\}S\{Q\}$ gilt als $\{P_2\}S\{Q\}$

- Denn $P_1 \Rightarrow P_2$ usw.

- **Aber** wir müssen vielleicht irgendwann zeigen, dass P_1 gilt, nachdem M ausgeführt wurde



- Daher sind wir an der **schwächsten** Aussage P'' interessiert, die gerade noch ausreicht so das $\{P''\}S\{Q\}$ gültig ist
 - Also P'' ist die Aussage P an der wir interessiert sind.

Also ...

- Wenn wir rückwärts schliessen und wir wollen das $\{P\}S\{Q\}$ gültig ist, dann zeigen wir dass $\{P''\}S\{Q\}$ gilt, wobei P'' die *schwächste Precondition* von Q für S ist.
 - Schwächste heisst: hat die wenigsten Annahmen/Einschränkungen so dass Q gilt
 - Jede Precondition P so dass $\{P\}S\{Q\}$ gültig ist, ist dann stärker als P'' , d.h., $P \Rightarrow P''$

Eine kleine Komplikation

- **Wenn wir vorwärts schliessen, dann gibt es ein Problem mit Zuweisungen:**
 - Änderungen des Wertes einer Variablen können andere Annahmen/Aussagen beeinflussen.

Beispiel

{true}

w=x+y; //S1

{w == x + y;}

x=4; //S2

{w == x + y \wedge x == 4}

y=3; //S4

{w == x + y \wedge x == 4 \wedge y == 3}

x==3 und y==4
Dann hätten wir

w == 7

Beispiel mit Problem

{true}

w=x+y;

{w == x + y;}

x=4;

{w == x + y ∧ x == 4}

y=3;

{w == x + y ∧ x == 4 ∧ y == 3}

**Aber halt: wissen wir
wirklich w == 7 ?**

Eine kleine Komplikation

- **Wenn wir vorwärts schliessen, dann gibt es ein Problem mit Zuweisungen:**
 - Änderungen des Wertes einer Variablen können andere Annahmen/Aussagen beeinflussen.
- **Lösung: Wenn wir einer Variablen einen Wert zuweisen dann müssen wir in der Postcondition den Namen dieser Variablen durch einen anderen (neuen) Namen ersetzen**
 - Dann können wir uns auf den «alten» Wert beziehen

Beispiel

$\{\text{true}\}$

$w = x + y;$

$\{w == x + y;\}$

$x = 4;$

$\{w == x_1 + y \wedge x == 4\}$

$y = 3;$

$\{w == x_1 + y_1 \wedge x == 4 \wedge y == 3\}$

Beispiel (alternativ)

{true}

w=x+y;

{w == x + y;}

x=4;

{w == x_{old} + y ∧ x == 4}

y=3;

{w == x_{old} + y_{old} ∧ x == 4 ∧ y == 3}

Praktisches Beispiel

- **Austausch («swap»)**

```
tmp = x;  
x = y;  
y = tmp;
```

- **Ansatz:**

- Geben Sie dem ursprünglichen Inhalt (Wert) einer Variable einen Namen so dass Sie ihn in der Postcondition verwenden können.
- Diese Namen existieren nur für die logischen Ausdrücke; es gibt nicht entsprechende Variablen im Programm.
- Diese zusätzlichen Namen verhindern dass wir Abhängigkeiten «vergessen»

$\{x == x_old \wedge y == y_old\}$

`tmp = x;`

$\{x == x_old \wedge y == y_old \wedge tmp == x_old\}$

`x = y;`

$\{x == y \wedge y == y_old \wedge tmp == x_old\}$

`y = tmp;`

$\{x == y_old \wedge y == tmp \wedge tmp == x_old\}$

$\{x == x_old \wedge y == y_old\}$

`tmp = x;`

$\{x == x_old \wedge y == y_old \wedge tmp == x_old\}$

`x = y;`

$\{x == y \wedge y == y_old \wedge tmp == x_old\}$

`y = tmp;`

$\{x == y_old \wedge y == tmp \wedge tmp == x_old\}$

$\{x == y_old \wedge y == x_old\}$

252-0027

Einführung in die Programmierung

2. X Input

Thomas R. Gross

**Department Informatik
ETH Zürich**

Interaktive Programme mit Scanner

- Einfache interaktive Programme ...
- Program liest Benutzer Input
 - Text – Eingabe durch Tastatur
 - Lesen mit «Scanner»
 - (Oft mit) Ausgabe von Text auf Monitor/Bildschirm mit `println(...)`
- Interaktiv: Programm kann auf Benutzer Input *reagieren*



Einfache Eingabe (Input)

- **Interaktives Programm: Liest Input von der Konsole («console») oder Terminal.**
 - Während das Programm ausgeführt wird fragt das Programm den Benutzer
 - Benutzer tippt Input ein
 - Der vom Benutzer eingegebene Input wird durch Anweisungen im Programm in Variablen gespeichert
- **Später auch andere Arten des Inputs (von anderen Fenstern)**

Konsole und System.in

- **Konsole («console»):** früher ein Gerät, das mit Computer verbunden war
 - Erlaubte Eingabe (manchmal auch Ausgabe)



User LPfi on the Swedish Wikipedia (on Commons: LPfi) [[CC BY-SA](#)]

Konsole und `System.in`

- **Konsole («console»):** früher ein Gerät das mit Computer verbunden war und Start/Management des Computers zulies
- **Heute: (meist) Fenster im (graphischen) Benutzerinterface**
 - `System.in` (Standard Input): Ein (vordefiniertes) Fenster für Input
 - `System.out` (Standard Output): Ein (vordefiniertes) Fenster für Output.
- `System.in` und `System.out` können dasselbe Fenster sein.

Input und Output

- **Input komplizierter als Output**
 - Benutzer können sich auf unvorgesehene Weise verhalten
 - Benutzer können Fehler machen
 - Benutzer können unpassenden Input liefern
 - Aber interaktive Programme sind viel interessanter
- **Eclipse verwendet ein Fenster um System.in und System.out zu zeigen:**
 - Output zu System.out
 - Keyboard Input von System.in

Input für Programm

- **Müssen Input lesen**
 - Umwandlung von Darstellung der Konsole/des Terminals in Format, das vom Java Programm verarbeitet werden kann
 - Idealerweise wird diese (Basis)Software zur Verfügung gestellt
- **Scanner bietet solche Services an**
 - Es gibt auch andere Möglichkeiten aber Scanner ist (relativ) einfach und erleichtert unsere Arbeit.
- **Output hat das selbe Problem (Umwandlung der Darstellung) – auch dafür gibt es bereits Software (println(..))**

Input und System.in

- **Idee: Benutzer tippt Eingabe (via Tastatur) und Programm liest diese von System.in mittels eines Scanners**
- **Scanner: erlaubt es Input von unterschiedlichen Quellen zu lesen**
 - Kann von verschiedenen Stellen lesen
 - Auch von System.in
 - Datenquelle wird angegeben wenn Scanner konstruiert wird
 - Später auch von Dateien, Web Seiten, Datenbanken, ... lesen

Scanner Syntax

- **Scanner sind in der Bibliothek `java.util` definiert**
 - Muss erst bekannt gegeben werden
 - `import java.util.Scanner;` // so dass wir Scanner benutzen können
- **Programm braucht ein Scanner Objekt um von der Konsole zu lesen:**
 - Dieses muss konstruiert werden
`Scanner name = new Scanner(System.in);`
- **Beispiel:**
`Scanner myConsole = new Scanner(System.in);`

Scanner Methoden

Method	Description
<code>nextInt()</code>	reads an <code>int</code> from the user and returns it
<code>nextDouble()</code>	reads a <code>double</code> from the user
<code>next()</code>	reads a one-word <code>String</code> from the user
<code>nextLine()</code>	reads a one- <i>line</i> <code>String</code> from the user

Aufruf einer Methode braucht einen Scanner

```
Scanner myConsole = new Scanner(System.in);
```

und dann Aufruf in Punktnotation («dot notation»):

```
int alter = myConsole.nextInt();
```


Scanner Methoden

Method	Description
nextInt()	reads an int from the user and returns it
nextDouble()	reads a double from the user
next()	reads a one-word String from the user
nextLine()	reads a one- <i>line</i> String from the user

- Der eingegebene Wert kann weiter verarbeitet werden.

```
int alter = myConsole.nextInt();  
System.out.println("Ihre Eingabe " + alter);
```

- Aber *wie* weiss der Benutzer dass eine Eingabe erwartet wird?

Scanner Eingabe

- Das Programm fordert den Benutzer auf, Wert(e) einzugeben
 - «prompt» (Aufforderung): Text der angibt das/welche Eingabe erwartet wird
- Der Prompt erscheint im Konsolenfenster
 - Jetzt kann die Eingabe erfolgen – erscheint auch im selben Fenster
 - `System.in` und `System.out` werden von Eclipse besonders behandelt
- Jede Scanner Methode wartet bis der Benutzer die Eingabe mit der «ENTER» (oder «RETURN») Taste abschliesst.
- Beispiel:

```
System.out.print("Wie alt sind Sie? "); // prompt
int alter = myConsole.nextInt();
System.out.println("Ihre Eingabe " + alter);
```

Scanner Beispiel

```
import java.util.Scanner;    // so dass Scanner verwendet werden kann
```

```
public class UserInputExample {  
    public static void main(String[] args) {  
        Scanner myConsole = new Scanner(System.in);
```

```
        ➔ System.out.print("Wie alt sind Sie? ");  
        ➔ int alter = myConsole.nextInt();
```

alter

19



jahre

48

```
        ➔ int jahre = 67 - alter;  
        System.out.println(jahre + " Jahre bis zur Pensionierung!");  
    }  
}
```

Konsole (Eingabe des Benutzers unterstrichen):

Wie alt sind Sie? 19
48 Jahre bis zur Pension!



Scanner Beispiel 2

```
import java.util.*;
public class ScannerMultiply {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner console = new Scanner(System.in);

        System.out.print("Please type two numbers: ");
        int num1 = console.nextInt();
        int num2 = console.nextInt();

        int product = num1 * num2;
        System.out.println("The product is " + product);
    }
}
```

Output (Benutzereingabe unterstrichen):

```
Please type two numbers: 8 6
The product is 48
```

- Der Scanner kann mehrere Zahlen in einer Zeile (endet mit RETURN) lesen.

Wo finde ich Informationen

<https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/Scanner.html>

- **Dort finden wir mehr Informationen**
 - Z.Zt. noch nicht alle Konzepte erklärt
 - Darum «ignorieren» wir die andere Aspekte (ausser denen, die wir für das Beispiel brauchen)

nextInt

```
public int nextInt()
```

Scans the next token of the input as an int.

An invocation of this method of the form `nextInt()` behaves in exactly the same way as the invocation `nextInt(radix)`, where `radix` is the default radix of this scanner.

Returns:

the int scanned from the input

Eingabe Elemente

- **Scanner liest (für `nextInt()`) optionales Vorzeichen und Folge von Ziffern und wandelt diese in eine Zahl (`int`) um**
 - Braucht Beschreibung von legalen ints
 - Z.B. EBNF Beschreibung
 - Muss wissen wo eine `int` Beschreibung aufhört (anfängt)
 - Beschreibung von Leerzeichen/Trennzeichen
 - Auch wieder mit EBNF möglich
- **Folge von Zeichen die der Scanner liest: Token**
 - Input Element
 - Erwartete Zeichen hängen von Methode (z.B. `nextDouble()`) ab

Eingabe Elemente

- **Folge von Zeichen die der Scanner liest: Token**
 - Token werden durch *Zwischenraum* («*whitespace*») getrennt
 - Auf Deutsch: Leerzeichen, auf Englisch: «space», «blank»
 - Tabulator Zeichen («tab»),
 - Zeilenvorschub («new line»).
 - Wie viele Token sind in dieser Zeile?
23 John Smith 42.0 \$2.50

Eingabe Elemente

Wenn das Token nicht den richtigen Typ hat gibt es (zur Laufzeit) eine Fehlermeldung.

```
System.out.print("Was ist Ihr Alter? ");  
int alter = myConsole.nextInt();
```

Output:

```
Was ist Ihr Alter? Timmy  
java.util.InputMismatchException  
    at java.util.Scanner.next(Unknown Source)  
    at java.util.Scanner.nextInt(Unknown Source)  
    ...
```


Noch ein Beispiel

```
import java.util.Scanner;    // for Scanner
public class IncNumber {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner console = new Scanner(System.in);
        System.out.print("Type a number: ");
        int numberIn = console.nextInt();
        System.out.println("Number + 1: " + (1 + numberIn));
    }
}
```

- **Scanner's next Methode liest ein Wort (d.h. keine Zwischenräume) als String.**

```
Scanner console = new Scanner(System.in);
System.out.print("What is your name? ");
String name = console.next();
name = name.toUpperCase();
System.out.println(name + " has " + name.length() +
    " letters and starts with " + name.substring(0, 1));
```

- **Beispiele: (Input unterstrichen)**

```
What is your name? Chamillionaire
CHAMILLIONAIRE has 14 letters and starts with C
What is your name? Donald Duck
DONALD has 6 letters and starts with D
What is your name? "Mickey Mouse"
"MICKEY has 7 letters and starts with "
```

Scanner Methoden

Method	Description
<code>nextInt()</code>	reads an <code>int</code> from the user and returns it
<code>nextDouble()</code>	reads a <code>double</code> from the user
<code>next()</code>	reads a one-word <code>String</code> from the user
<code>nextLine()</code>	reads a one- <i>line</i> <code>String</code> from the user

- Jede Methode wartet bis der Benutzer die Eingabe mit der "ENTER" (oder "RETURN") Taste abschliesst.
- Die `next()` Methode liest ein Wort (d.h. keine Zwischenräume) als `String`
 - Keine Anführungszeichen (")!