

## Script generated by TTT

Title: Seidl: Informatik\_1 (24.10.2012)

Date: Wed Oct 24 14:15:12 CEST 2012

Duration: 82:32 min

Pages: 31

## Achtung:

- **MiniJava** ist sehr primitiv.
- Die Programmiersprache **Java** bietet noch eine Fülle von Hilfsmitteln an, die das Programmieren erleichtern sollen. Insbesondere gibt es
- viele weitere Datenstrukturen (nicht nur `int`) und
- viele weitere Kontrollstrukturen.

... kommt später in der Vorlesung !!

33

## 3 Syntax von Programmiersprachen

### Syntax (“Lehre vom Satzbau”):

- formale Beschreibung des Aufbaus der “Worte” und “Sätze”, die zu einer Sprache gehören;
- im Falle einer **Programmier**-Sprache Festlegung, wie Programme aussehen müssen.

34

### Hilfsmittel bei natürlicher Sprache:

- Wörterbücher;
- Rechtschreibregeln, Trennungsregeln, Grammatikregeln;
- Ausnahme-Listen;
- Sprach-“Gefühl”.

35

## Hilfsmittel bei Programmiersprachen:

- Listen von **Schlüsselwörtern** wie `if`, `int`, `else`, `while` ...
- Regeln, wie einzelne Worte (**Tokens**) z.B. **Namen** gebildet werden.

### Frage:

Ist `x10` ein zulässiger Name für eine Variable?  
oder `_ab$` oder `A#B` oder `0A?B` ...

- Grammatikregeln, die angeben, wie größere Komponenten aus kleineren aufgebaut werden.

### Frage:

Ist ein `while`-Statement im `else`-Teil erlaubt?

36

- Kontextbedingungen.

### Beispiel:

Eine Variable muss erst deklariert sein, bevor sie verwendet wird.

- ⇒ formalisierter als natürliche Sprache
- ⇒ besser für maschinelle Verarbeitung geeignet

37

## Semantik (“Lehre von der Bedeutung”):

- Ein Satz einer (natürlichen) Sprache verfügt zusätzlich über eine **Bedeutung**, d.h. teilt einem Hörer/Leser einen Sachverhalt mit (↑**Information**)
- Ein Satz einer Programmiersprache, d.h. ein Programm verfügt ebenfalls über eine **Bedeutung** ...

38

Die Bedeutung eines Programms ist

- alle möglichen **Ausführungen** der beschriebenen Berechnung (↑**operationelle Semantik**); oder
- die definierte **Abbildung** der Eingaben auf die Ausgaben (↑**denotationelle Semantik**).

## Achtung!

Ist ein Programm **syntaktisch korrekt**, heißt das noch lange nicht, dass es auch das “richtige” tut, d.h. **semantisch korrekt** ist !!!

40

### 3.1 Reservierte Wörter

- `int`  
→ Bezeichner für Basis-Typen;
- `if`, `else`, `while`  
→ Schlüsselwörter aus Programm-Konstrukten;
- `(,)`, `"`, `'`, `{,}`, `,,;`  
→ Sonderzeichen.

41

### 3.2 Was ist ein erlaubter Name?

Schritt 1: Angabe der erlaubten Zeichen:

```
letter ::= $ | _ | a | ... | z | A | ... | Z
digit  ::= 0 | ... | 9
```

42

### 3.2 Was ist ein erlaubter Name?

Schritt 1: Angabe der erlaubten Zeichen:

```
letter ::= $ | _ | a | ... | z | A | ... | Z
digit  ::= 0 | ... | 9
```

- `letter` und `digit` bezeichnen **Zeichenklassen**, d.h. Mengen von Zeichen, die gleich behandelt werden.
- Das Symbol `|` trennt zulässige Alternativen.
- Das Symbol `...` repräsentiert die Faulheit, alle Alternativen wirklich aufzuzählen.

43

Schritt 2: Angabe der Anordnung der Zeichen:

```
name ::= letter ( letter | digit )*
```

- Erst kommt ein Zeichen der Klasse `letter`, dann eine (eventuell auch leere) Folge von Zeichen entweder aus `letter` oder aus `digit`.
- Der Operator `*` bedeutet "beliebig ofte Wiederholung" ("weglassen" ist 0-malige Wiederholung).
- Der Operator `*` ist ein **Postfix-Operator**. Das heißt, er steht hinter seinem Argument.

44

## Beispiele:

- `_178`  
`Das_ist_kein_Name`  
`x`  
`-`  
`$Password$`

... sind legale Namen.

45

- `5ABC`  
`!Hallo!`  
`x'`  
`-178`

... sind keine legalen Namen.

46

- `5ABC`  
`!Hallo!`  
`x'`  
`-178`

... sind keine legalen Namen.

## Achtung:

Reservierte Wörter sind als Namen verboten !!!

47

*int*

## 3.3 Ganze Zahlen

Werte, die direkt im Programm stehen, heißen **Konstanten**.  
Ganze nichtnegative Zahlen bestehen aus einer nichtleeren Folge von Ziffern:

`number ::= digit digit*`

48

### 3.3 Ganze Zahlen

Werte, die direkt im Programm stehen, heißen **Konstanten**.

Ganze nichtnegative Zahlen bestehen aus einer nichtleeren Folge von Ziffern:

$0 \mid (1 \dots 9) \text{ digit}^*$   
`number ::= digit digit*`

- Wie sähe die Regel aus, wenn wir führende Nullen verbieten wollen?

49

### Beispiele:

- 17  
12490  
42  
0  
00070  
... sind alles legale `int`-Konstanten.
- "Hello World!"  
0.5e+128  
... sind keine `int`-Konstanten.

50

Ausdrücke, die aus Zeichen (-klassen) mithilfe von

| (Alternative)

\* (Iteration)

(Konkatenation) sowie

? (Option)

... aufgebaut sind, heißen **reguläre Ausdrücke**<sup>a</sup> ( $\uparrow$ Automatentheorie).

Der Postfix-Operator "?" besagt, dass das Argument eventuell auch fehlen darf, d.h. einmal oder keinmal vorkommt.

<sup>a</sup>Gelegentlich sind auch  $\epsilon$ , d.h. das "leere Wort" sowie  $\emptyset$ , d.h. die leere Menge zugelassen.

51

Ausdrücke, die aus Zeichen (-klassen) mithilfe von

| (Alternative)  $\leftarrow$

\* (Iteration)  $\leftarrow$

(Konkatenation) sowie  $\leftarrow$

? (Option)

... aufgebaut sind, heißen **reguläre Ausdrücke**<sup>a</sup> ( $\uparrow$ Automatentheorie).

Der Postfix-Operator "?" besagt, dass das Argument eventuell auch fehlen darf, d.h. einmal oder keinmal vorkommt.

<sup>a</sup>Gelegentlich sind auch  $\epsilon$ , d.h. das "leere Wort" sowie  $\emptyset$ , d.h. die leere Menge zugelassen.

51

### 3.3 Ganze Zahlen

Werte, die direkt im Programm stehen, heißen **Konstanten**.  
Ganze nichtnegative Zahlen bestehen aus einer nichtleeren Folge von Ziffern:

`number ::= digit digit*`

- Wie sähe die Regel aus, wenn wir führende Nullen verbieten wollen?

49

Ausdrücke, die aus Zeichen (-klassen) mithilfe von

| (Alternative)

\* (Iteration)

(Konkatenation) sowie

? (Option)

... aufgebaut sind, heißen **reguläre Ausdrücke**<sup>a</sup> (↑Automatentheorie).

Der Postfix-Operator “?” besagt, dass das Argument eventuell auch fehlen darf, d.h. einmal oder keinmal vorkommt.

<sup>a</sup>Gelegentlich sind auch  $\epsilon$ , d.h. das “leere Wort” sowie  $\emptyset$ , d.h. die leere Menge zugelassen.

51

Reguläre Ausdrücke reichen zur Beschreibung **einfacher** Mengen von Worten aus.

- `( letter letter )*`  
– alle Wörter gerader Länge (über `a, ..., z, A, ..., Z`);
- `letter* test letter*`  
– alle Wörter, die das Teilwort `test` enthalten;
- `_ digit* 17`  
– alle Wörter, die mit `_` anfangen, dann eine beliebige Folge von Ziffern aufweisen, die mit `17` aufhört;

- `exp ::= (e|E)(+|-)? digit digit*`
- `float ::= digit digit* exp | digit* digit . | . digit digit* exp?`  
– alle Gleitkomma-Zahlen ...

52

Reguläre Ausdrücke reichen zur Beschreibung **einfacher** Mengen von Worten aus.

- `( letter letter )*`  
– alle Wörter gerader Länge (über `a, ..., z, A, ..., Z`);
- `letter* test letter*`  
– alle Wörter, die das Teilwort `test` enthalten;
- `_ digit* 17`  
– alle Wörter, die mit `_` anfangen, dann eine beliebige Folge von Ziffern aufweisen, die mit `17` aufhört;
- `exp ::= (e|E)(+|-)? digit digit*`
- `float ::= digit digit* exp | digit* (digit . | . digit) digit* exp?`  
– alle Gleitkomma-Zahlen ...

52

Identifizierung von

- reservierten Wörtern,
- Namen,
- Konstanten

Ignorierung von

- White Space,
- Kommentaren

... erfolgt in einer **ersten** Phase (↑Scanner)

⇒ Input wird mit regulären Ausdrücken verglichen und dabei in Wörter (“Tokens”) aufgeteilt.

In einer **zweiten** Phase wird die **Struktur** des Programms analysiert (↑Parser).

53

### 3.4 Struktur von Programmen

Programme sind **hierarchisch** aus Komponenten aufgebaut. Für jede Komponente geben wir Regeln an, wie sie aus anderen Komponenten zusammengesetzt sein können.

```
program ::= decl* stmt*
decl    ::= type name ( , name ) * ;
type    ::= int
```

54

```
stmt ::= ; | { stmt* } |
      name = expr ; | name = read() ; | write( expr ) ; |
      if ( cond ) stmt |
      if ( cond ) stmt else stmt |
      while ( cond ) stmt
```

- Ein Statement ist entweder “leer” (d.h. gleich ; ) oder eine geklammerte Folge von Statements;
- oder eine Zuweisung, eine Lese- oder Schreib-Operation;
- eine (einseitige oder zweiseitige) bedingte Verzweigung;
- oder eine Schleife.

56

### 3.4 Struktur von Programmen

Programme sind **hierarchisch** aus Komponenten aufgebaut. Für jede Komponente geben wir Regeln an, wie sie aus anderen Komponenten zusammengesetzt sein können.

```
program ::= decl* stmt*
decl    ::= type name ( , name ) * ;
type    ::= int
```

- Ein Programm besteht aus einer Folge von Deklarationen, gefolgt von einer Folge von Statements.
- Eine Deklaration gibt den Typ an, hier: `int`, gefolgt von einer Komma-separierten Liste von Variablen-Namen.

55

```

stmt ::= ; | { stmt* } |
      name = expr; | name = read(); | write( expr ); |
      if ( cond ) stmt |
      if ( cond ) stmt else stmt |
      while ( cond ) stmt

```

- Ein Statement ist entweder "leer" (d.h. gleich ; ) oder eine geklammerte Folge von Statements;
- oder eine Zuweisung, eine Lese- oder Schreib-Operation;
- eine (einseitige oder zweiseitige) bedingte Verzweigung;
- oder eine Schleife.

56

$$10 / 3 = 3$$

$$10 \% 3 = 1$$

```

expr ::= number | name | ( expr ) |
      unop expr | expr binop expr

unop ::= -

binop ::= - | + | * | / | %

```

- Ein Ausdruck ist eine Konstante, eine Variable oder ein geklammerter Ausdruck
- oder ein unärer Operator, angewandt auf einen Ausdruck,
- oder ein binärer Operator, angewandt auf zwei Argument-Ausdrücke.
- Einziger unärer Operator ist (bisher) die Negation.
- Mögliche binäre Operatoren sind Addition, Subtraktion, Multiplikation, (ganz-zahlige) Division und Modulo.

57

$$!(x < y || y < x)$$

```

cond ::= true | false | ( cond ) |
      expr comp expr |
      bunop cond | cond bbinop cond

comp ::= == | != | <= | < | >= | >

bunop ::= !

bbinop ::= && | ||

```

- Bedingungen unterscheiden sich dadurch von Ausdrücken, dass ihr Wert nicht vom Typ int ist sondern true oder false (ein Wahrheitswert – vom Typ boolean).
- Bedingungen sind darum Konstanten, Vergleiche
- oder logische Verknüpfungen anderer Bedingungen.

58

Puh!!!      Geschafft ...

59