

### 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.

## Hilfsmittel bei natürlicher Sprache:

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

# 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?

- Kontextbedingungen.

**Beispiel:**

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

⇒ formalisierter als natürliche Sprache

⇒ besser für maschinelle Verarbeitung geeignet

## 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** :-)

Die Bedeutung eines Programms ist

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

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 !!!

## 3.1 Reservierte Wörter

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



## 3.2 Was ist ein erlaubter Name?

Schritt 1: Angabe der erlaubten Zeichen:

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

## 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 :-)

## 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.

## Beispiele:

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

... sind legale Namen :-)

- 5ABC  
!Hallo!  
x'  
-178

... sind keine legalen Namen :-)

- 5ABC  
!Hallo!  
x'  
-178

... sind keine legalen Namen :-)

**Achtung:**

Reservierte Wörter sind als Namen verboten !!!

### 3.3 Ganze Zahlen

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

Ganze Zahlen bestehen aus einem Vorzeichen (das evt. auch fehlt) und einer nichtleeren Folge von Ziffern:

sign ::= + | -

number ::= sign ? digit digit\*

### 3.3 Ganze Zahlen

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

Ganze Zahlen bestehen aus einem Vorzeichen (das evt. auch fehlt) und einer nichtleeren Folge von Ziffern:

$$\begin{aligned} \text{sign} & ::= + \mid - \\ \text{number} & ::= \text{sign} ? \text{digit digit}^* \end{aligned}$$

- Der Postfix-Operator “?” besagt, dass das Argument eventuell auch fehlen darf, d.h. einmal oder keinmal vorkommt.
- Wie sähe die Regel aus, wenn wir führende Nullen verbieten wollen?



## Beispiele:

- -17  
+12490  
42  
0  
-00070

... sind alles legale int-Konstanten.

- "Hello World!"  
-0.5e+128

... sind keine int-Konstanten.

Ausdrücke, die aus Zeichen (-klassen) mithilfe von

| (Alternative)

\* (Iteration)

(Konkatenation) sowie

? (Option)

... aufgebaut sind, heißen **reguläre Ausdrücke**<sup>a</sup>

(↑ **Automatentheorie**).

---

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

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

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

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**).