

Konzepte von Programmiersprachen

1. Einführung

Höhere Programmiersprachen

- Ziele beim Entwurf:
Ausdrucksmächtigkeit, Schlichtheit, Eleganz
- Weitere Anforderungen:
 - Universalität
 - Implementierbarkeit
 - Effizienz -> ... bei Ausführung & ... bei Programmierung

Konzepte von Programmiersprachen

1. Einführung

Konzepte

- Werte, Speicher, Bindungen
- Abstraktion und Kapselung
- Typsysteme
- Ablaufsteuerung und Nebenläufigkeit
- ...

Ziele

- Erlernen neuer Sprachen
- Auswahl geeigneter Sprachen
- Entwicklung verlässlicher wohlstrukturierter Programme
- Unterscheidung verschiedener Paradigmen

Programmiersprache

Syntax

formale Beschreibung der Komponenten eines Programms
mittels kontextfreier Grammatiken bzw. BNF

Pragmatik

Handhabung der Sprache/Sprachkonzepte

Implementierung
Werkzeuge

Semantik

Bedeutung der Sprache/Progr.
oft informell
Formale Methoden vermeiden Unvollständigkeit und Mehrdeutigkeiten

Syntaxbeschreibung

kontextfreie Grammatik = < **Nonterminale**, **Terminale**, **Startsymbol**, Regeln >

% Anweisungen (Statements)

S -> **id := E** % Wertzuweisung
| **begin S ; S end** % Hintereinanderausführung
| **if B then S** % bedingte Anweisung

% Ausdrücke (Expressions)

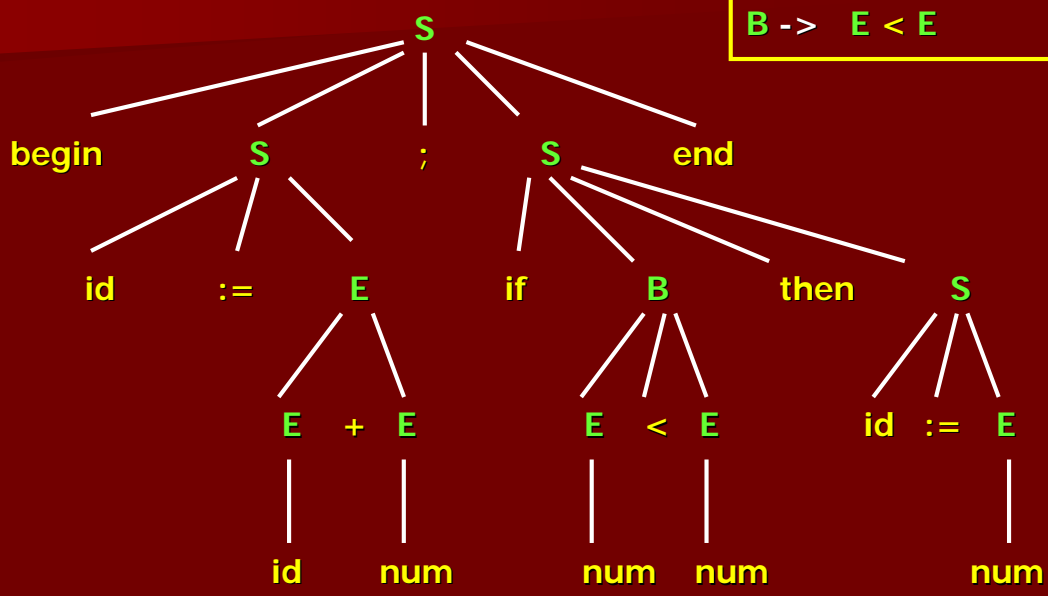
E -> **E + E** % Summe
| **id** % Bezeichner
| **num** % Zahl

% Boolesche Ausdrücke (Boolean expressions)

B -> **E < E** % Vergleichsausdruck

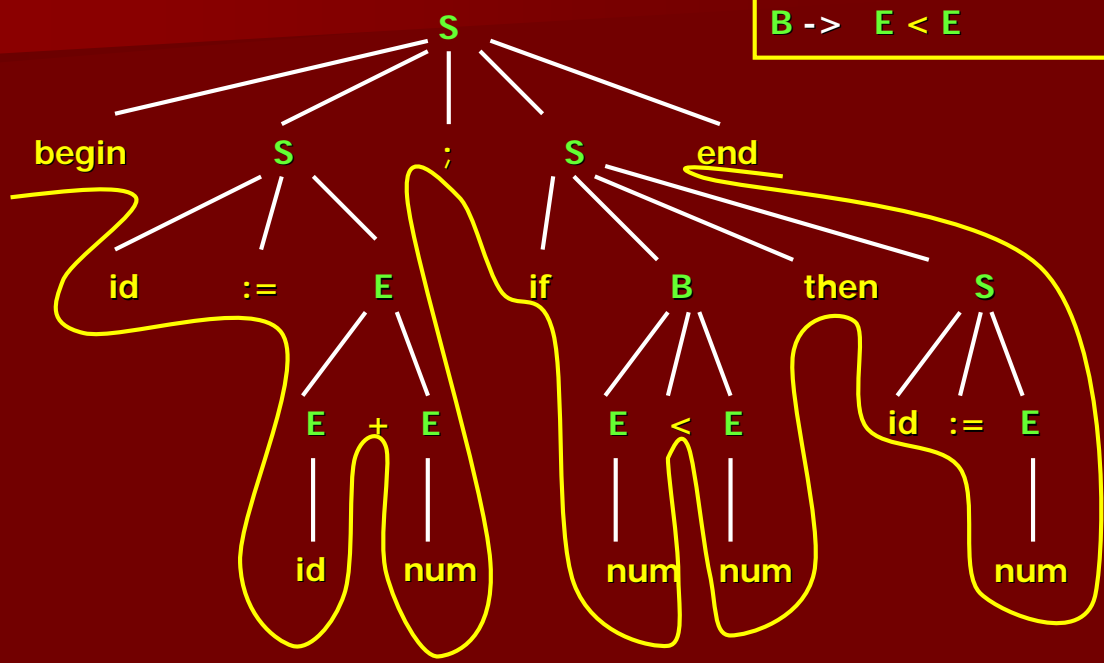
Syntaxbaum

$S \rightarrow id := E$
 $S \rightarrow begin\ S ; S\ end$
 $S \rightarrow if\ B\ then\ S$
 $E \rightarrow E + E \mid id \mid num$
 $B \rightarrow E < E$



Syntaxbaum - Front

$S \rightarrow id := E$
 $S \rightarrow begin\ S ; S\ end$
 $S \rightarrow if\ B\ then\ S$
 $E \rightarrow E + E \mid id \mid num$
 $B \rightarrow E < E$



begin id := id + num ; if num < num then id := num end

Abstrakte Syntax

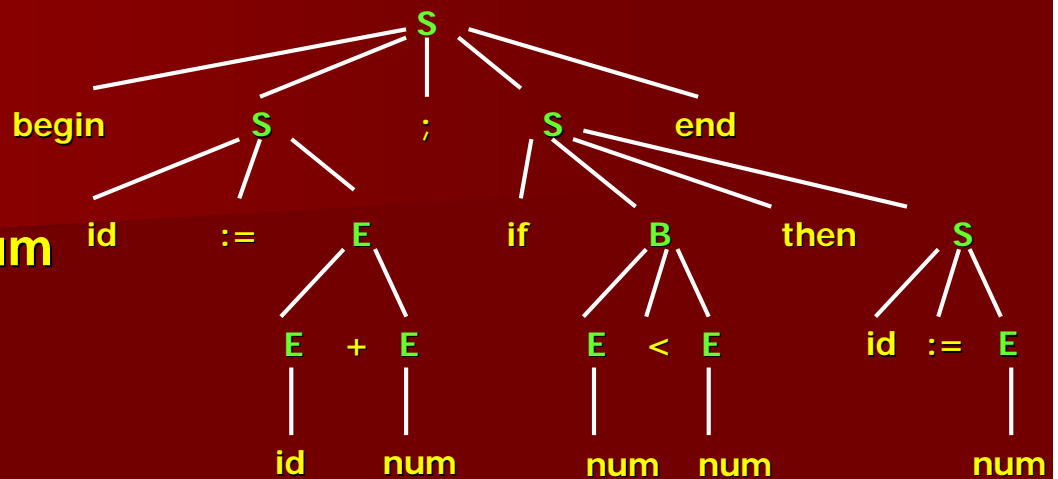
Regeln

=>

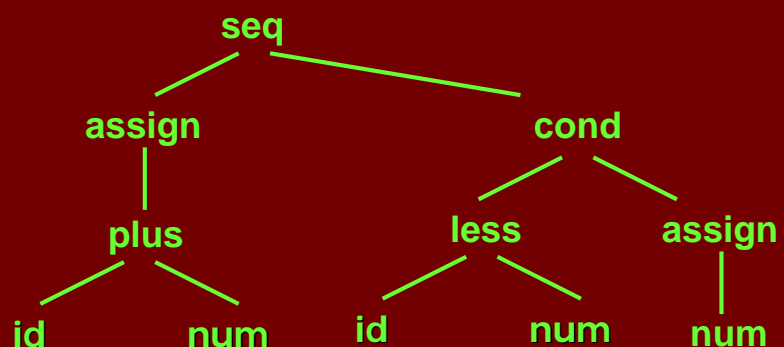
Operationssymbole

S ->	id := E	=>	assign : E	->	S
	begin S ; S end	=>	seq : S x S	->	S
	if B then S	=>	cond : B x S	->	S
E ->	E + E	=>	plus : E x E	->	E
	id	=>	id :	->	E
	num	=>	num :	->	E
B ->	E < E	=>	less : E x E	->	B

Konkreter
Syntaxbaum



Abstrakter
Syntaxbaum



Beispiel: Konzept Zählschleife

Abstrakte Syntax: `for(index, anfang, ende, rumpf)`

■ FORTRAN

```
do 1 i=1,10  
1 a(i) = 0
```



■ Pascal

```
for i:=1 to 10 do  
a(i) := 0;
```

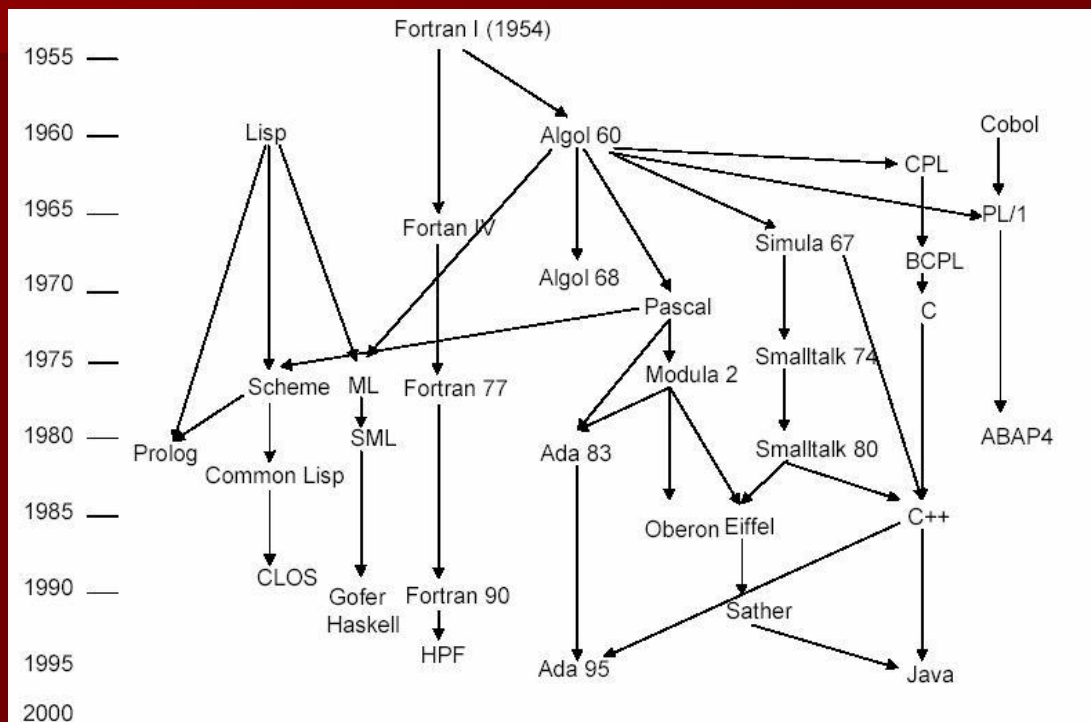


■ C

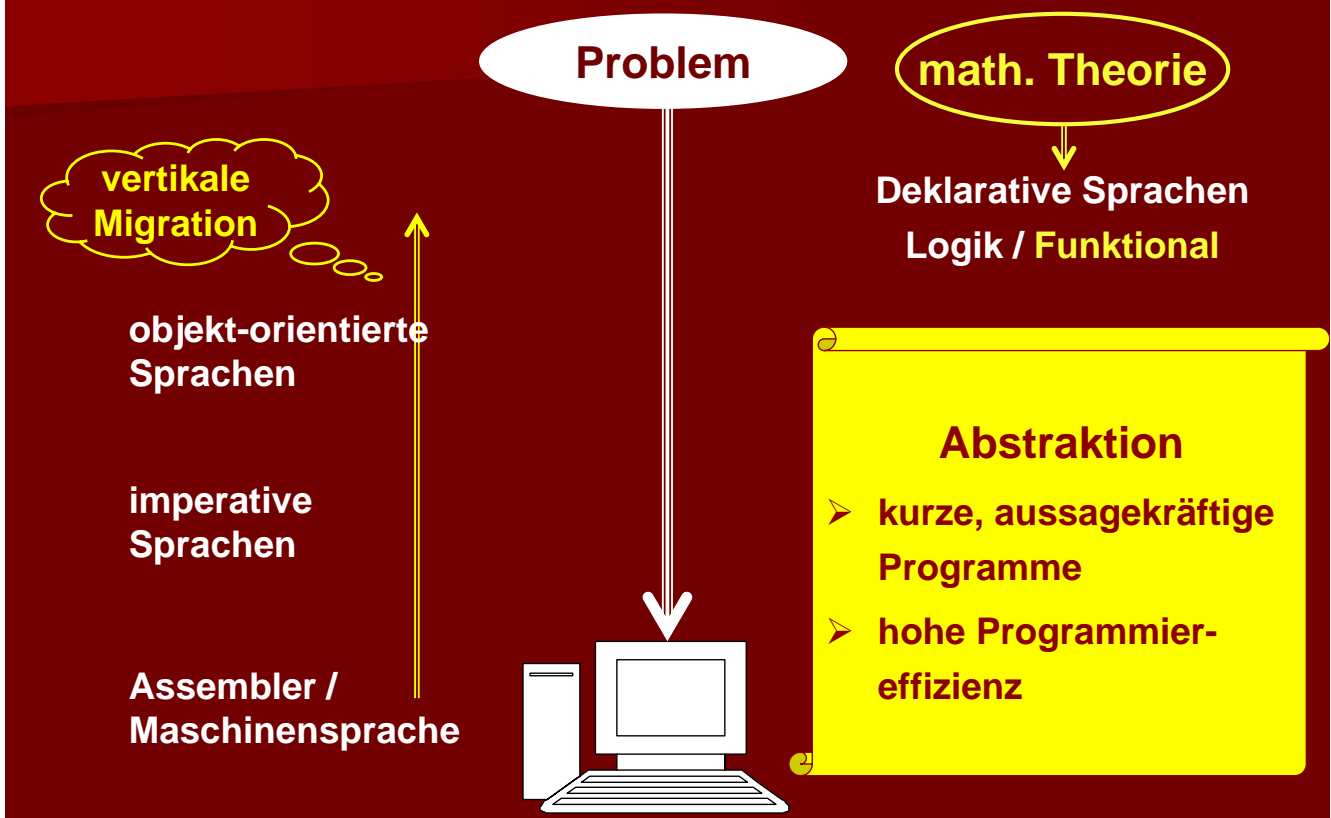
```
for (i=1; i<=10; i++)  
a(i)=0;
```



Historie



Klassifikation von Programmiersprachen



Programmierparadigmen

■ imperative Programmiersprachen

- lat. imperare = befehlen
- Programme = Abfolge von Befehlen
- Abstraktion von Maschinensprachen
- **prozedurale Sprachen wie FORTRAN, PASCAL, MODULA, ADA, C, OCCAM etc.**
- **Objekt-orientierte Sprachen wie SMALLTALK, Eiffel, C++, Java etc.**

■ deklarative Programmiersprachen

- lat. declarare = erklären
- Programme = Problemspezifikationen
- Basis: Mathematische Theorie
- **funktionale Sprachen wie LISP, ML, Miranda, Haskell**
- **Logik-Sprachen wie Prolog**

Grundidee deklarativer Sprachen



Referentielle Transparenz

Der Wert eines Ausdrucks hängt nur von seiner Umgebung und nicht vom Zeitpunkt seiner Auswertung ab. Deshalb kann ein Ausdruck immer durch einen anderen Ausdruck mit gleichem Wert ersetzt werden (Substitutionsprinzip).



Seiteneffektfreiheit



Gleichheitsprinzip, Substitutionsprinzip

Ein Ausdruck kann immer durch einen anderen Ausdruck mit gleichem Wert ersetzt werden.

-> equational reasoning

Beispiel: Seiteneffekte

```
program example;
var flag : boolean;

function f (n : integer) : integer;
begin
  if flag then f:= n else f:= n+1;
  flag := not flag;
end;

begin
  flag := true;
  if f(2) = f(2) then writeln("ok")
    else writeln("nicht ok");
end.
```

Imperatives vs funktionales Programm

```
var a : array [1..n] of integer;
procedure quicksort (l,r: integer);
var x,i,j,tmp : integer;
begin
  if r>l then
    begin
      x:=a[l]; i:=l; j:=r+1;
      repeat
        repeat i:=i+1 until a[i]>=x;
        repeat j:=j-1 until a[j]<=x;
        tmp:=a[j];a[j]:=a[i];a[i]:=tmp;
      until j<=i;
      a[i]:=a[j]; a[j]:=a[l]; a[l]:=tmp;
      quicksort(l,j-1); quicksort(j+1,r);
    end
  end
end
```

Pascal

```
quicksort :: Ord a => [a] -> [a]
quicksort [] = []
quicksort (x:xs)
  = quicksort (filter (< x) xs)
    ++ [x] ++
    quicksort (filter (>=x) xs)
```

Haskell