

Konzepte von Programmiersprachen

1. Einführung

Ziele der Vorlesung:

- Entwurfsalternativen von Programmiersprachen erkunden
- Deklarative Programmierung am Beispiel von Haskell erlernen
- Programmiertechniken und ihre Verbindung zu Sprachkonzepten kennenlernen und verstehen

Höhere Programmiersprachen

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

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**

Einige Zitate

- **Karl der Große (742-814):**
„To know another language is to have a second soul.“
- **Ronald Searle (1920-):**
„You can never understand one language until you understand at least two.“
- **Ralf Hinze, Uni Bonn: Seit 1950 sind Hunderte von Programmiersprachen entwickelt worden.**
...
**Programmiersprachen sind das Medium der Informatik.
Ein tiefes Verständnis der zugrundeliegenden Konzepte ist für alles, was mit Informatik zu tun hat, unabdingbar.**

Fortran (Formula Translator)

- Entwicklung 1954-56 bei IBM unter John Backus
- Standard für numerische Berechnungen (scientific computing)
- Hauptinnovationen:
 - math. Notation für arithmetische Ausdrücke
 - symbolische Namen für Variablen, Unterprogramme, Felder, Dekl.
- Nachfolger heute noch weitverbreitet:
Fortran 90, HPF (High Performance Fortran), Fortran 2003

```
C Hello World in Fortran
      WRITE (6,7)
7      FORMAT (13HHello, world!)
      STOP
      END
```

COBOL (Common Business Oriented Language)

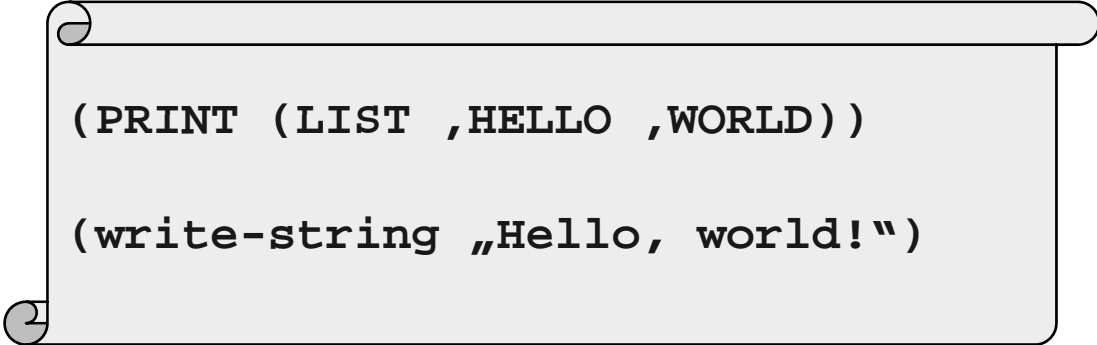
- Entwicklung 1960 von Komitee unter Grace Murry Hopper
- Konzeption für Geschäftsanwendungen
- Hauptinnovation: Anlehnung an die natürliche Sprache

```
* Hello World in COBOL.  
IDENTIFICATION DIVISION.  
    Program-Id. Hello-World.  
ENVIRONMENT DIVISION.  
DATA DIVISION.  
PROCEDURE DIVISION.  
PARA1.  
    DISPLAY „Hello, world!“.  
STOP RUN.
```

E.W. Dijkstra: „The use of COBOL cripples the mind; its teaching should, therefore, be regarded as a criminal offence.“

LISP (List Processing)

- Entwicklung Ende der 50er Jahre am MIT unter John McCarthy
- Anwendungsgebiete: Künstliche Intelligenz, Symbolische Berechnungen
- Hauptinnovationen: rekursive Funktionen, Funktionen höherer Ordnungen, Programme als Daten, S-Ausdrücke, Speicherverwaltung



```
(PRINT (LIST ,HELLO ,WORLD))  
  
(write-string „Hello, world!“)
```

Alan Perlis: „A Lisp programmer konws the value of everything, but the cost of nothing.“

E.W. Dijkstra: „Lisp has jokingly been called `the most intelligent way to misuse a computer. I think that description is a great compliment...“

Algol (Algorithmic Language)

- Entwicklung von 1958-1963 von einem Komitee, dem u.a. John Backus, John McCarthy und Alan Perlis angehörten
- Ausrichtung: „general purpose“ Sprache, vor allem für wissenschaftliche Anwendungen
- Hauptinnovationen:
 - einfache Syntax für Anweisungen (;)
 - Blockstruktur (begin – end)
 - rekursive Funktionen (Stackprinzip)
 - einfaches Typsystem
 - Nebenprodukt: Backus-Naur-Form (BNF)

```
program HELLOWORLD;  
begin  
    print „Hello, world!“  
end
```


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)

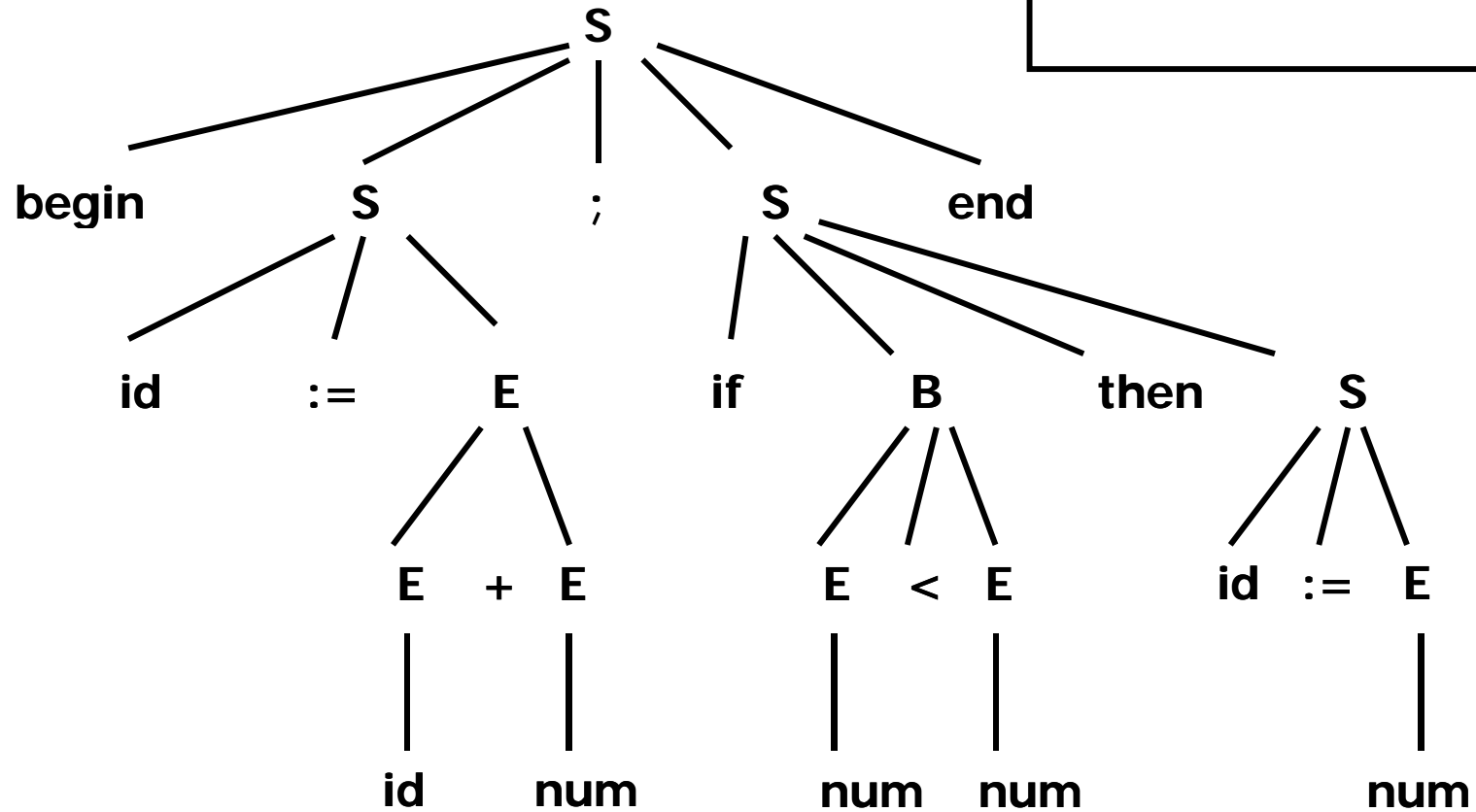
E ->	E + E	% Summe
	id	% Bezeichner
	num	% Zahl

% Boolesche Ausdrücke (Boolean expressions)

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

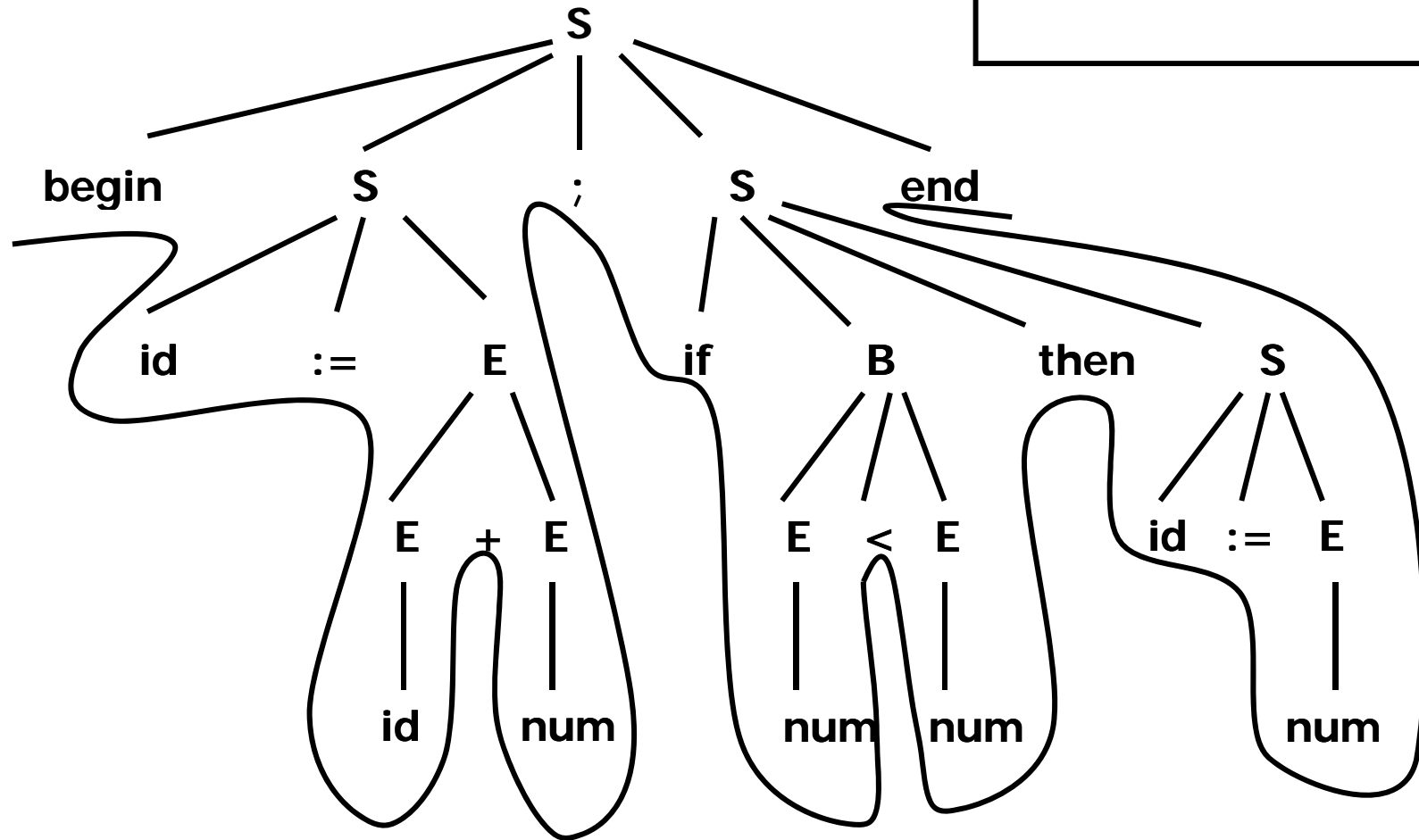
Syntaxbaum

S ->	id := E
	begin S ; S end
	if B then S
E ->	E + E id num
B ->	E < E



Syntaxbaum - Front

S ->	id := E
	begin S ; S end
	if B then S
E ->	E + E id num
B ->	E < E



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

Abstrakte Syntax

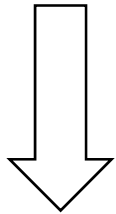
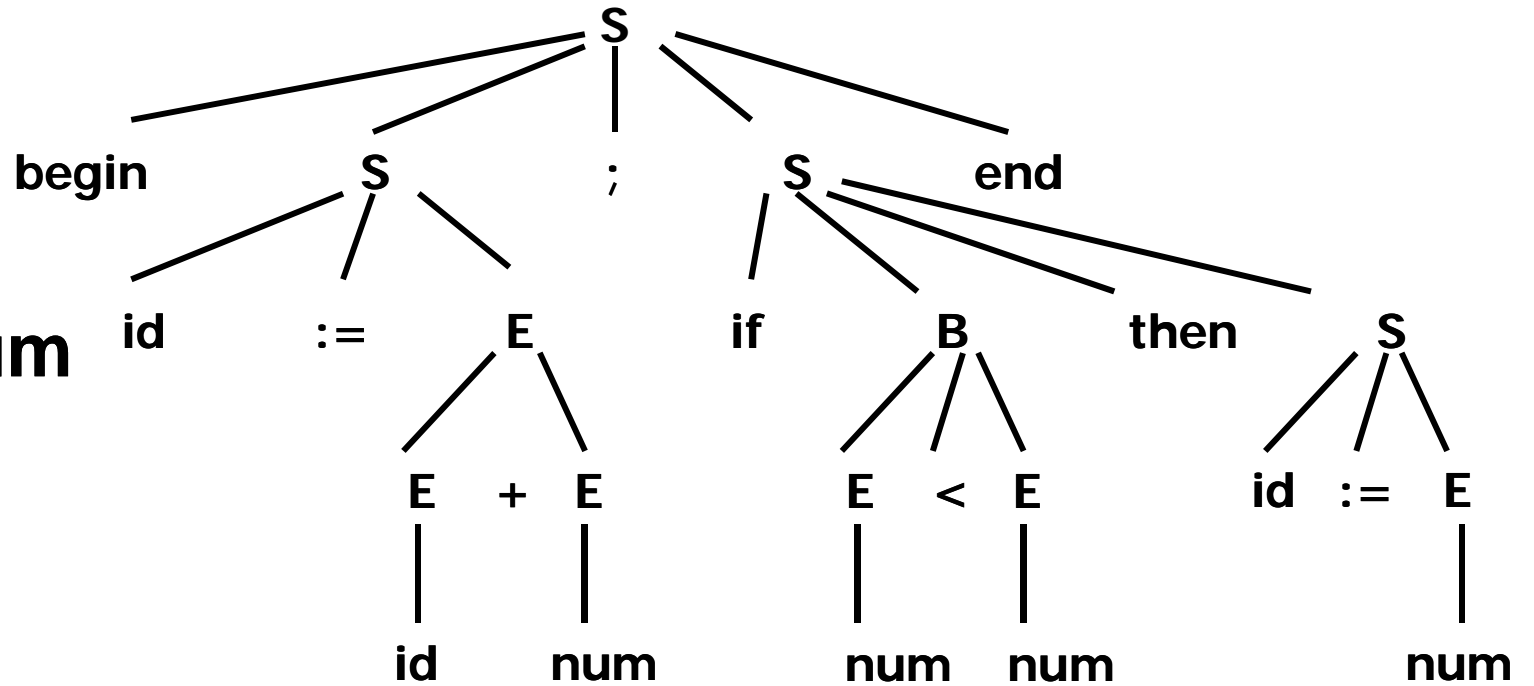
Regeln

\Rightarrow

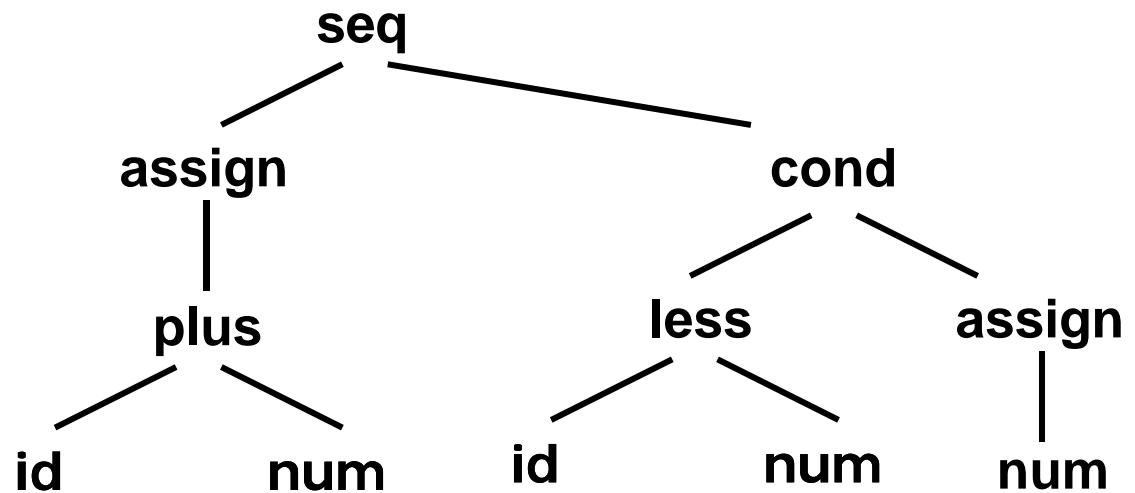
Operationssymbole

S	\rightarrow	id := E	\Rightarrow	assign	:	E	\rightarrow	S
		begin S ; S end	\Rightarrow	seq	:	S x S	\rightarrow	S
		if B then S	\Rightarrow	cond	:	B x S	\rightarrow	S
E	\rightarrow	E + E	\Rightarrow	plus	:	E x E	\rightarrow	E
		id	\Rightarrow	id	:		\rightarrow	E
		num	\Rightarrow	num	:		\rightarrow	E
B	\rightarrow	E < E	\Rightarrow	less	:	E x E	\rightarrow	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;
```

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;
```

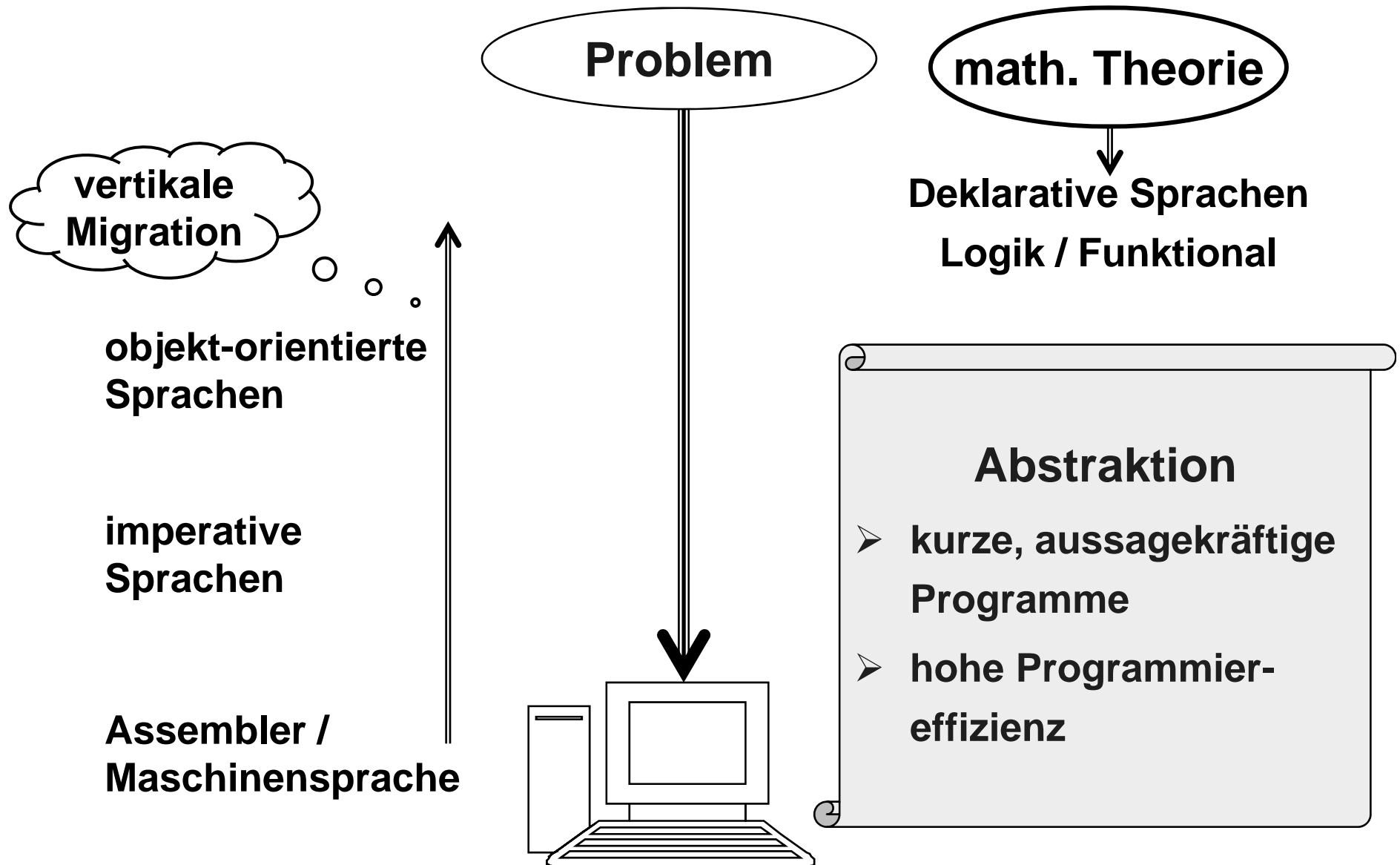


- **C**

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



Klassifikation von Programmiersprachen



Programmierparadigmen

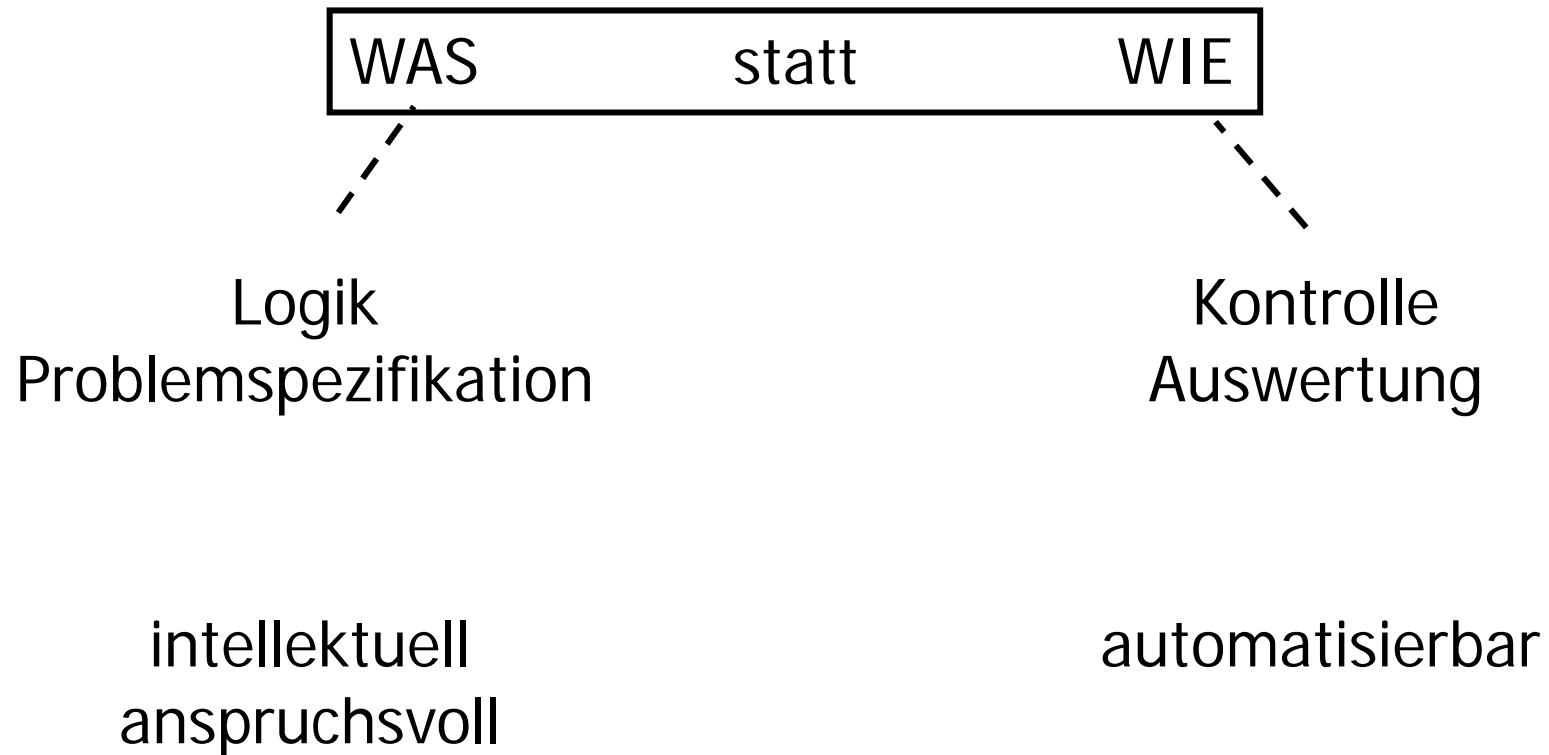
■ imperative Programmiersprachen

- lat. imperare = befehlen
- Programme = Abfolge von Befehlen
- Abstraktion von Maschinensprachen
- prozedurale Sprachen wie
FORTRAN, PASCAL, MODULA, ADA, C, OCCAM etc.
- objektorientierte 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:=1; 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