

Kapitel 8: Zwischencode

Aufgabe

Interne Programmdarstellung, um Maschinencode-Erzeugung zu vereinfachen (und Optimierungen zu ermöglichen)

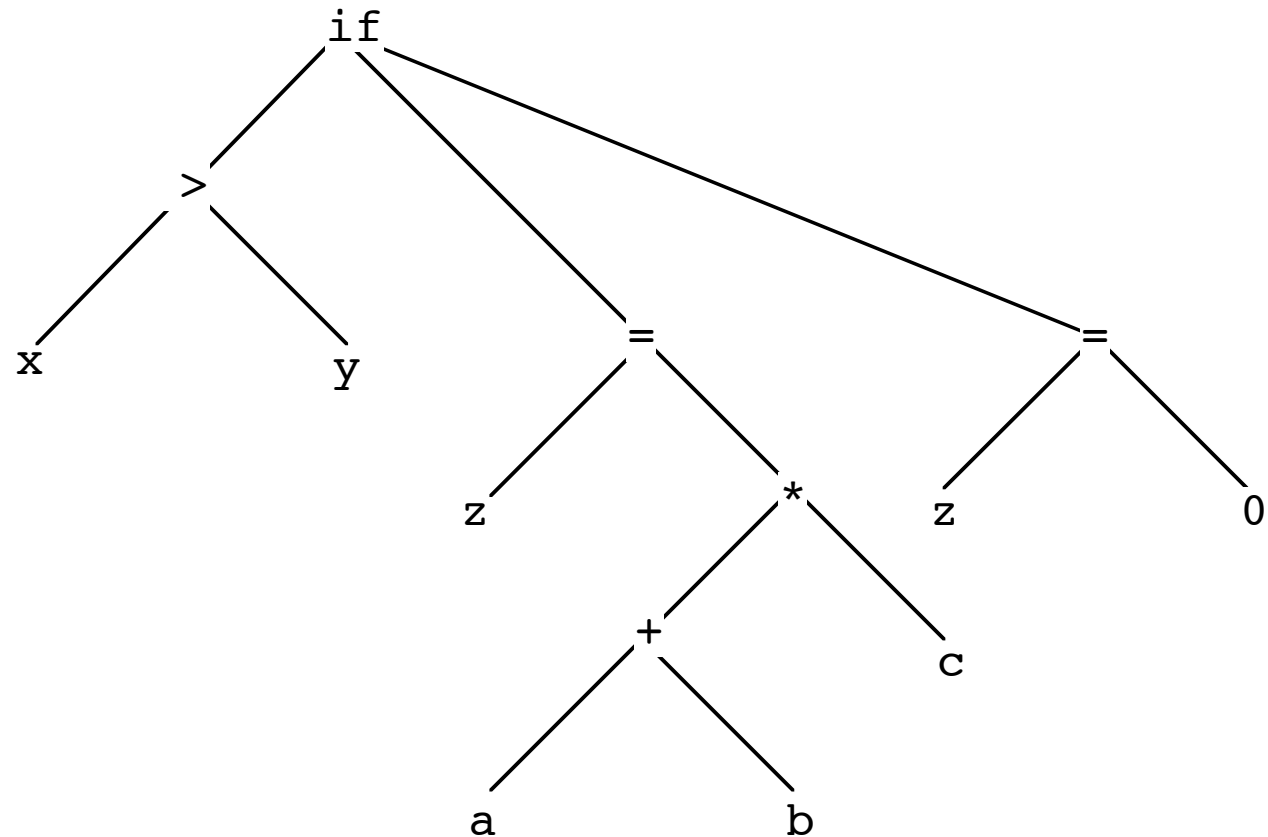
Themen

- Sytaxbaum
- Linearisierungen
- Kontroll-Ausdrücke
- Kontroll-Anweisungen

Syntaxbaum

Bei strukturierten Sprachen (ohne goto) kann die Programmstruktur vollständig durch den Syntaxbaum dargestellt werden, z.B.

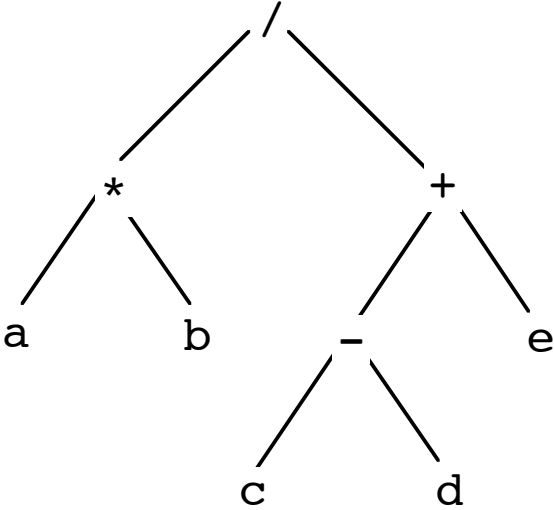
```
if (x>y) z=(a+b)*c;  
else z=0;
```



Syntaxbaum und Linearisierungen

Infix

$a * b / (c - d + e)$

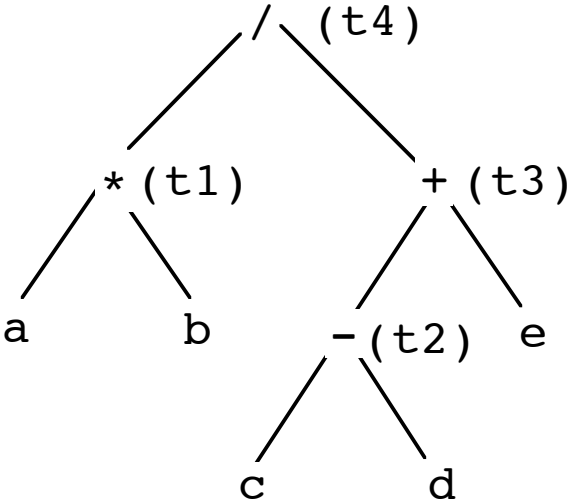


Postfix

$a b * c d - e + /$

Prefix

$/ * a b + - c d e$



Quadrupel

$t1 = a * b$

$t2 = c - d$

$t3 = t2 + e$

$t4 = t1 / t3$

Befehle des Quadrupel-Codes

```
z = x  
z = op x  
z = x op y
```

```
goto z  
if x rop y goto z
```

```
z = @ x      (dereferenzieren)  
@ z = x
```

AG zur Erzeugung von Quadrupel-Code

Zuweisung und Ausdrücke

Produktion	Regeln
$S \rightarrow V = E$	$S.c = E.c \parallel \text{gen}(V.a \text{ '=' } E.a)$
$E \rightarrow E_1 + E_2$	$E.a = \text{newtemp}$ $E.c = E_1.c \parallel E_2.c \parallel \text{gen}(E.a \text{ '=' } E_1.a \text{ '+' } E_2.a)$
$E \rightarrow V$	$E.a = V.a$ $E.c = V.c$
$V \rightarrow \text{id}$	$V.a = \text{lookadr}(\text{id}.x)$ $V.c = \text{' '}$

$v = x+y+z$

Quadrupel-Code

$t1 = x + y$

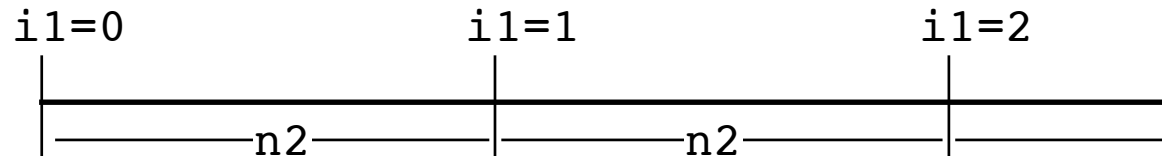
$t2 = t1 + z$

$v = t2$

Quadrupel-Code für indizierte Variable

Deklaration $a[n_1, n_2]$

Adresse des Elements $a[i_1, i_2]$: $(i_1 * n_2 + i_2) * w + \text{adr}(a)$



Beispiel-Deklaration $a[10, 5]$

Adresse des Elements $a[u, v]$: $(u * 5 + v) * 4 + \text{adr}(a)$

Quadrupel für $x = a[u, v]$

$t_1 = 5 * u$

$t_2 = t_1 + v$

$t_3 = 4 * t_2$

$t_4 = t_3 + \text{adr}(a)$

$t_5 = @ t_4$

$x = t_5$

Quadrupel-Code für Boolesche Ausdrücke

Numerische Methode

```
if B goto *+3  
t1 = 0  
goto *+2  
t1 = 1
```

Kontrollfluß-Methode

```
if B goto Ltrue  
goto Lfalse
```

AG für Booleschen Ausdruck (Kontrollfluß-Methode)

Produktion

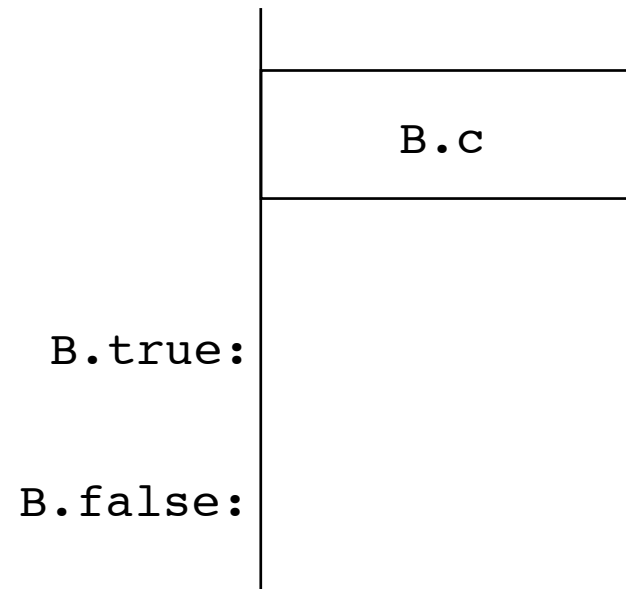
Regeln

$B \rightarrow E_1 \text{ rop } E_2$

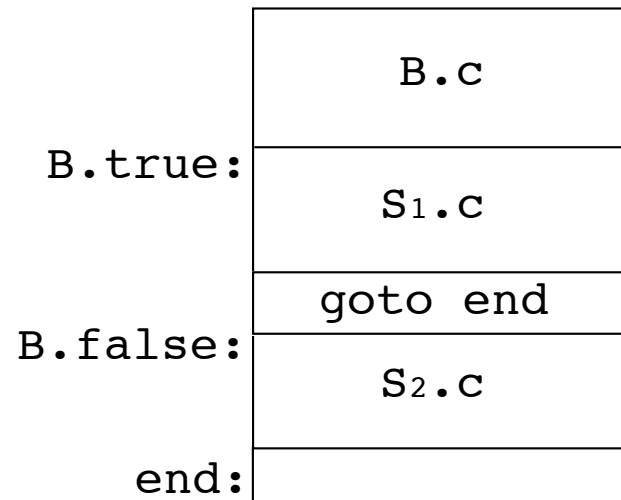
$B.c = \text{gen}('if'E_1.a \text{ rop}.x E_2.a \text{ goto}'B.true) \parallel$
 $\text{gen}('goto'B.false)$

Die Sprungziele `B.true` und `B.false` sind **ererbte Attribute**

Ihre Werte müssen vom Kontext (z.B. `if`-Anweisung) übergeben werden



AG für if-Anweisung



Produktion

$S \rightarrow \text{if } B \text{ then } S_1 \text{ else } S_2$

Regeln

```
B.true = newlabel
B.false = newlabel
end = newlabel
S.c = B.c ||
    gen(B.true ':' ) || S1.c ||
    gen('goto'end) ||
    gen(B.false ':' ) || S2.c ||
    gen(end ':' )
```

AG für Booleschen Operator AND

Produktion

$B \rightarrow B_1 \text{ AND } B_2$

Regeln

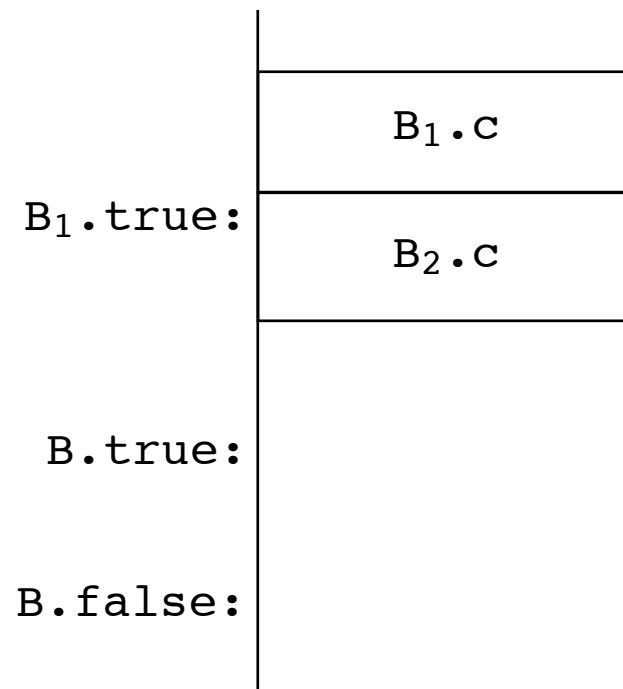
$B_1.\text{true} = \text{newlabel}$

$B_1.\text{false} = B.\text{false}$

$B_2.\text{true} = B.\text{true}$

$B_2.\text{false} = B.\text{false}$

$B.c = B_1.c \parallel \text{gen}(B_1.\text{true}':') \parallel B_2.c$



Beispiel: Quadrupel-Code für if-Anweisung

Quellprogramm

```
if (a>b && c>d) {  
    y = x+1;  
else  
    y = x-1;  
}
```

Quadrupel

```
    if a>b goto L4  
    goto L2  
L4:if c>d goto L1  
    goto L2  
L1:t1 = x+1  
    y = t1  
    goto L3  
L2:t2 = x-1  
    y = t2  
L3:
```

Marken der if-Anweisung

```
B.true=L1  
B.false=L2  
end=L3
```