

## Compilerbau - Wintersemester 2021/22

### Praktisches Übungsblatt 9

Besprechung der Aufgaben am 07.01.22 um 16:30 Uhr in 25.12.02.55 und gleichzeitig online per BBB  
(evtl. auch früher)

Fragen an [lukas.lang@hhu.de](mailto:lukas.lang@hhu.de)

Die Bearbeitung und Abgabe ist freiwillig.

Bringen Sie Ihre Lösung mit zum Übungstermin (z.B. USB-Stick)

#### Aufgabe 9.1

Schreiben Sie einen 3-Address Code Generator für eine kleine Sprache von arithmetischen Ausdrücken:

1. Die Programme bestehen aus einer Abfolge von Zuweisungen.
2. Links einer Zuweisung steht ein Bezeichner. Dieser besteht aus einer Abfolge von Klein- und Grossbuchstaben.
3. Rechts eines Zuweisungsoperators ( $:=$ ) steht ein Ausdruck.
4. Ein Ausdruck kann aus Bezeichnern, Zahlen sowie den Verknüpfungen '+', '-', '\*', '/' bestehen.

Die (abstrakte) Grammatik hierzu ist:

1.  $S \rightarrow \text{id} = E ;$
2.  $E \rightarrow E + E$
3.  $E \rightarrow E - E$
4.  $E \rightarrow E * E$
5.  $E \rightarrow E / E$
6.  $E \rightarrow -E$
7.  $E \rightarrow (E)$
8.  $E \rightarrow \text{num}$
9.  $E \rightarrow \text{id}$

Das Format des Zwischencodes ist:

1.  $x = y \text{ op } z$
2.  $x = \text{op } y$

3.  $x = y$

Ein Beispielprogramm:

```
a := b*-c+b*-c ;  
b := a+-(b+c) ;  
a := 42+a ;
```

Erzeugt folgende Ausgabe:

```
t1= b  
t2= c  
t3=minus t2  
t4=t1*t3  
t5= b  
t6= c  
t7=minus t6  
t8=t5*t7  
t9=t4+t8  
a= t9  
t10= a  
t11= b  
t12= c  
t13=t11+t12  
t14=minus t13  
t15=t10+t14  
a= t15  
t16= 42  
t17= a  
t18=t16+t17  
a= t18
```

- Erzeugen Sie mit Hilfe von SableCC einen Parser und einen AST. Finden Sie hierzu zuerst eine konkrete Grammatik.
- Schreiben Sie einen Visitor der 3-Address Code erzeugt. Die naive Version von oben ist ausreichend.
- Wieso ist der hier erzeugte Code alles andere als optimal?
- Wie könnte man den Algorithmus aus b) verbessern um die Anzahl der temporären Variablen verringern?

Tipp zur Lösung: Attributieren Sie den AST. Es sollte zwei Attribute geben: Code und Adresse. Hierbei enthält Adresse die Position des Ausdrucks (d.h. die letzte temporäre Variable  $t_i$ ). Lassen Sie eine Zählervariable beim generieren der temporären Register mitlaufen um die nächste Nummer zu vergeben.

## Aufgabe 9.2

Die Sprache wird nun um if-Anweisungen und while-Schleifen erweitert. Diese werden bei einem Wert ungleich Null durchlaufen.

Die (abstrakte) Grammatik aus der vorherigen Aufgabe wird um folgende Regeln erweitert:

1.  $S \rightarrow \text{if } (E) \ S \ \text{else } S$
2.  $S \rightarrow \text{while } (E) \ S$
3.  $S \rightarrow S \ S \mid \epsilon$

Der Zwischencode wird erweitert um:

1. `goto L`
2. `if x goto L`
3. `ifFalse x goto L`
4. `if x relop y goto L`

Hierbei ist L ein Label und relop ein Vergleichsoperator (`=`, `<`, `>`)

Ein Beispielprogramm:

```
i := 4;
sum := 0;
while (i)
    sum := sum + i;
    i := i - 1;
```

Erzeugt folgende Ausgabe:

```
t1=4
i=t1
t2=0
sum=t2
L0:
    t3= i
    if t3 goto L1
    t4=sum
    t5=i
    t6=t4+t5
    sum=t6
    t7=i
    i=t7-1
goto L0
L1:
```

- a. Erzeugen Sie mit Hilfe von SableCC einen Parser und einen AST.

- b. Schreiben Sie einen Visitor der 3-Address Code erzeugt .
- c. Was müsste am Visitor aus Aufgabenteil b verändert werden um SSA Code zu erzeugen. Welches Problem tritt hier bei if-Anweisungen auf?

**Zu diesem Zettel wird es keine Musterlösung geben!**