

Übung zur Vorlesung Compiler 1: Grundlagen

Prof. Dr. Andreas Koch
Jens Huthmann, Julian Oppermann



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

Wintersemester 14/15
Aufgabenblatt 4

Abgabemodalitäten

Gruppenarbeit ist erlaubt und erwünscht. Bitte geben Sie dann nur eine Lösung pro Gruppe ab. Ihre Lösungen reichen Sie als PDF per E-Mail bis zum 22.02.2015 um 23:59 MET an oc@esa.informatik.tu-darmstadt.de ein.

Aufgabe 4.1 Codeschablonen I

Erzeugen Sie mit Hilfe der Codeschablonen aus den Folien von Block 05, Seite 8 ff. die TAM-Befehle für das gegebene Programm. Gehen Sie dabei schrittweise, vergleichbar einem Visitors, vor. Jeder Aufruf einer Code-Schablone sollte ein Schritt Ihrer detaillierten Lösung darstellen. Sie können dabei mehrere kleine Schritte zusammenfassen, machen Sie sich aber dann trotzdem klar, welche Schablonen angewendet wurden. Markieren Sie, wann eine Sprungadresse nicht direkt eingetragen werden kann. In einem solchen Fall markieren Sie auch den Schritt, in dem die Adresse durch Backpatching eingetragen wird. Die konkreten Adressen der Variablen und Sprungmarken sind nicht notwendig, es reicht wenn Sie diese als Namen angeben.

```
let
  const MAX ~ 10;
  var n: Integer
in begin
  getint(var n);
  if (n>0) /\ (n<=MAX) then
    while n > 0 do begin
      putint(n); puteol();
      n := n - 1;
    end
  else
  end
end
```

Listing 1: Programm zur Übersetzung mittels Code-Schablonen

Aufgabe 4.2 Codeschablonen II

Triangle soll um ein "foreach ARRAY do C" Kommando erweitert werden. Dieser Befehl soll auf jedes Element des Arrays das Kommando C ausführen. Hierbei wird das aktuelle Element von ARRAY innerhalb C durch current dargestellt. In size steht die Anzahl der Elemente von ARRAY. Beachten Sie hierbei, dass C auch ein "begin ... end" Block sein kann.

Bestimmen Sie für diesen Befehl die Codeschablone, welche das Kommando ausführt. Sie dürfen hierzu bestehende Schablonen verwenden.

| Adresse | Routine |
|---------|---------|
| 1 | id |
| 2 | not |
| 3 | and |
| 4 | or |
| 5 | succ |
| 6 | pred |
| 7 | neg |
| 8 | add |
| 9 | sub |
| 10 | mult |
| 11 | div |
| 12 | mod |
| 13 | lt |
| 14 | le |
| 15 | ge |
| 16 | gt |
| 17 | eq |
| 18 | ne |
| 19 | eol |
| 20 | eof |
| 21 | get |
| 22 | put |
| 23 | geteol |
| 24 | puteol |
| 25 | getint |
| 26 | putint |
| 27 | new |
| 28 | dispose |
| 29 | fopen |
| 30 | fgetint |
| 31 | fputint |
| 32 | fget |
| 33 | fput |
| 34 | fgeteol |
| 35 | fputeol |
| 36 | feol |
| 37 | feof |
| 38 | fclose |

Tabelle 1: Primitive Routine IDs

Aufgabe 4.3 Adressen von Konstanten und Variablen

Erweitern Sie den gegebenen TAM-Code um Befehle für die Speicherverwaltung und ersetzen Sie die Variablen-, Prozedur- und Funktionsnamen durch ihre konkreten Adressen gemäß den Beispiel in Abbildung 1. Die Adressen der primitiven Routinen können sie Tabelle 1 entnehmen.

| | | |
|--|--|--|
| <pre> let var x : Integer; const n ~ 0-1 in x := n + 1; </pre> <p>(a) Triangle-Code</p> | <pre> 0 ... 1 LOADL 0 2 LOADL 1 3 CALL sub 4 LOAD (1) n 5 LOADL 1 6 CALL add 7 STORE (1) x 8 ... 9 HALT </pre> <p>(b) TAM-Code</p> | <pre> 0 PUSH 1 1 LOADL 0 2 LOADL 1 3 CALL (SB) 9[PB] 4 LOAD (1) 1[SB] 5 LOADL 1 6 CALL (SB) 8[PB] 7 STORE (1) 0[SB] 8 POP (0) 2 9 HALT </pre> <p>(c) Lösung TAM-Code</p> |
|--|--|--|

Abbildung 1: Beispiel

| | |
|---|---|
| <pre> let const MAX ~ 10; proc test (a : Integer) ~ let var b : Integer in begin b := a / 2; b := b + 3; putint (b) end in test (MAX) </pre> <p>(a) Triangle-Code</p> | <pre> 0 JUMP 14[CB] 1 ... 2 LOAD (1) a 3 LOADL 2 4 CALL (SB) div 5 STORE (1) b 6 LOAD (1) b 7 LOADL 3 8 CALL (SB) add 9 STORE (1) b 10 LOAD (1) b 11 CALL (SB) putint 12 ... 13 RETURN(0) 1 14 LOADL 10 15 CALL (SB) test 16 HALT </pre> <p>(b) TAM-Code</p> |
|---|---|

Abbildung 2: Aufgabe a

| | | | |
|--------------------------------|----|-----------|--------|
| | 0 | ... | |
| | 1 | JUMP | 23[CB] |
| | 2 | ... | |
| | 3 | LOAD (1) | x |
| | 4 | LOADI (1) | |
| | 5 | LOADL | 2 |
| let | 6 | CALL (SB) | mult |
| var a : Integer ; | 7 | STORE (1) | b |
| proc test (var x : Integer) ~ | 8 | LOAD (1) | x |
| let | 9 | LOADI (1) | |
| var b : Integer ; | 10 | LOADL | 10 |
| const A ~ 10 | 11 | CALL (SB) | add |
| in | 12 | LOAD (1) | b |
| begin | 13 | CALL (SB) | add |
| b := x * 2; | 14 | LOAD (1) | x |
| x := x + A + b; | 15 | STOREI(1) | |
| putint (A + x) | 16 | LOADL | 10 |
| end | 17 | LOAD (1) | x |
| in | 18 | LOADI (1) | |
| begin | 19 | CALL (SB) | add |
| a := 4; | 20 | CALL (SB) | putint |
| test (var a) | 21 | ... | |
| end | 22 | RETURN(0) | 1 |
| | 23 | LOADL | 4 |
| | 24 | STORE (1) | a |
| | 25 | LOADA | a |
| | 26 | CALL (SB) | test |
| | 27 | ... | |
| | 28 | HALT | |

(a) Triangle-Code

(b) TAM-Code

Abbildung 3: Aufgabe b

| | | |
|----------------------|--------------|--------|
| | 0 ... | |
| | 1 ... | |
| | 2 JUMP | 7[CB] |
| | 3 LOAD (1) | i |
| | 4 LOAD (1) | i |
| | 5 CALL | mult |
| let | 6 RETURN(1) | 1 |
| var a : Integer; | 7 JUMP | 26[CB] |
| var b : Integer; | 8 JUMP | 20[CB] |
| | 9 LOAD (1) | u |
| func f(i : Integer) | 10 LOADI (1) | |
| : Integer ~ | 11 CALL (SB) | f |
| i * i; | 12 CALL | putint |
| | 13 CALL | puteol |
| proc p(l : Integer, | 14 LOAD (1) | u |
| var u : Integer) ~ | 15 LOADI (1) | |
| begin | 16 LOADL | 1 |
| while u > 1 do begin | 17 CALL | sub |
| putint(f(u)); | 18 LOAD (1) | u |
| puteol(); | 19 STOREI(1) | |
| u := u - 1; | 20 LOAD (1) | u |
| end | 21 LOADI (1) | |
| end | 22 LOAD (1) | l |
| in | 23 CALL | gt |
| begin | 24 JUMPIF(1) | 9[CB] |
| a := 10; | 25 RETURN(0) | 2 |
| b := 0; | 26 LOADL | 10 |
| p(b, var a); | 27 STORE (1) | a |
| end | 28 LOADL | 0 |
| | 29 STORE (1) | b |
| | 30 LOAD (1) | b |
| | 31 LOADA | a |
| | 32 CALL (SB) | p |
| | 33 ... | |
| | 34 HALT | |

(a) Triangle-Code

(b) TAM-Code

Abbildung 4: Aufgabe c

Implementieren Sie mit Hilfe von ANTLRv4 einen Compiler, der ein Brainfuck-Programm einliest und Code für die Triangle Abstract Machine (in der Assemblerdarstellung) erzeugt.

Hinweise:

- <http://de.wikipedia.org/wiki/Brainfuck>
- Eine Beschreibung des TAM-Befehlssatzes finden Sie hier: <http://goo.gl/IqmTUd>
- Lassen Sie sich von ANTLR einen Visitor erzeugen.

Plagiarismus

Der Fachbereich Informatik misst der Einhaltung der Grundregeln der wissenschaftlichen Ethik großen Wert bei. Zu diesen gehört auch die strikte Verfolgung von Plagiarismus. Weitere Infos unter www.informatik.tu-darmstadt.de/plagiarism