

# PROGRAMMIERUNG

## ÜBUNG 10: $C_0$ UND ABSTRAKTE MASCHINE $AM_0$

---

Eric Kunze

`eric.kunze@mailbox.tu-dresden.de`

1. Funktionale Programmierung
  - 1.1 Einführung in Haskell: Listen
  - 1.2 Algebraische Datentypen
  - 1.3 Funktionen höherer Ordnung
  - 1.4 Typpolymorphie & Unifikation
  - 1.5 Beweis von Programmeigenschaften
  - 1.6  $\lambda$ -Kalkül
2. Logikprogrammierung
3. Implementierung einer imperativen Programmiersprache
  - 3.1 **Implementierung von  $C_0$**
  - 3.2 Implementierung von  $C_1$
4. Verifikation von Programmeigenschaften
5.  $H_0$  – ein einfacher Kern von Haskell

# Implementierung von $C_0$ und abstrakte Maschine $AM_0$

---

- ▶ **Ziel:** Implementierung einer einfachen Programmiersprache  $C_1 \subset C$
- ▶ **Hier:** zunächst Einschränkung auf  $C_0 \subset C_1$ 
  - ▶ genau eine main-Funktion
  - ▶ Zugriff auf `stdio` durch `#include`
  - ▶ einzig zugelassene Datenstruktur: `int`, Konstanten
  - ▶ Kontrollstrukturen: Ein-/Ausgabebefehle, Zuweisungen, Sequenzen, Verzweigungen, bedingte Schleifen
- ▶ **Implementierung** durch
  - ▶ Syntax von  $C_0$
  - ▶ Befehle und Semantik einer abstrakten Maschine  $AM_0$
  - ▶ Übersetzer  $C_0 \leftrightarrow AM_0$

Wir bauen eine abstrakte Maschine  $AM_0$ , die unsere Berechnungen ausführen kann. Wir benötigen dafür:

- ▶ ein Ein- und Ausgabeband,
- ▶ einen Datenkeller,
- ▶ einen Hauptspeicher und
- ▶ einen Befehlszähler

Nun müssen aber auch Aktionen ausgeführt werden, wie zum Beispiel das Einlesen vom Eingabeband in den Hauptspeicher. Dafür gibt es folgende Befehle:



Den Zustand der abstrakten Maschine beschreiben wir durch die Zustände der 5 Komponenten, also als 5-Tupel

$$(m, d, h, inp, out)$$

= (Befehlszähler, Datenkeller, Hauptspeicher, Input, Output)

Jeder Befehl verändert den Zustand der Maschine – er verändert also die Einträge in diesem Tupel.

$$\begin{aligned} \mathcal{C}[\text{SUB}](m, d, h, inp, out) := \\ \text{if } d = d.1 : d.2 : \dots : d.n \\ \text{then } (m + 1, (d.2 - d.1) : d.3 : \dots : d.n, inp, out) \end{aligned}$$

# SEMANTIK DER BEFEHLE

Information der  $AM_0$  dieser Befehl bewirkt. Dabei schreiben wir statt  $C[\cdot](\gamma)$  nun  $C[\gamma]$ .

- $C[\text{ADD}](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) :=$   
 $\text{if } d = d.1 : d.2 : d.3 : \dots : d.n \text{ mit } n \geq 2 \text{ then } (m + 1, (d.2 + d.1) : d.3 : \dots : d.n, h, \text{inp}, \text{out})$   
für MUL analog
- $C[\text{SUB}](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) :=$   
 $\text{if } d = d.1 : d.2 : d.3 : \dots : d.n \text{ mit } n \geq 2 \text{ then } (m + 1, (d.2 - d.1) : d.3 : \dots : d.n, h, \text{inp}, \text{out})$   
für DIV und MOD analog
- $C[\text{LT}](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) :=$   
 $\text{if } d = d.1 : d.2 : d.3 : \dots : d.n \text{ mit } n \geq 2 \text{ then } (m + 1, b : d.3 : \dots : d.n, h, \text{inp}, \text{out})$   
wobei  $b = 1$ , falls  $d.2 < d.1$ , und  $b = 0$ , falls  $d.2 \geq d.1$ ,  
d.h. für den Wert *true* (bzw. *false*) wird 1 (bzw. 0) abgelegt  
für EQ, NE, GT, LE und GE analog
- $C[\text{LOAD } n](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) :=$   
 $\text{if } h(n) \in \mathbb{Z} \text{ then } (m + 1, h(n) : d, h, \text{inp}, \text{out})$
- $C[\text{LIT } z](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) := (m + 1, z : d, h, \text{inp}, \text{out})$
- $C[\text{STORE } n](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) :=$   
 $\text{if } d = d.1 : d' \text{ then } (m + 1, d', h[n/d.1], \text{inp}, \text{out})$   
wobei  $h[n/d.1](k) = \begin{cases} d.1 & \text{falls } k = n \\ h(k) & \text{sonst} \end{cases}$
- $C[\text{JMP } e](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) := (e, d, h, \text{inp}, \text{out})$
- $C[\text{JMC } e](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) :=$   
 $\text{if } d = 0 : d.2 : \dots : d.n \text{ mit } n \geq 1 \text{ then } (e, d.2 : \dots : d.n, h, \text{inp}, \text{out})$   
 $\text{if } d = 1 : d.2 : \dots : d.n \text{ mit } n \geq 1 \text{ then } (m + 1, d.2 : \dots : d.n, h, \text{inp}, \text{out})$

Es wird also zum Befehl mit der Nummer  $e$  gesprungen, wenn das oberste Kellerelement gleich 0 ist; die 0 repräsentiert den Wert *false*. Wenn das oberste Kellerelement gleich 1 ist (und damit den Wert *true* repräsentiert), dann wird der Befehlszähler um 1 inkrementiert.

- $C[\text{READ } n](m, d, h, \text{inp}, \text{out}) :=$   
 $\text{if } \text{inp} = \text{first}(\text{inp}).\text{rest}(\text{inp}) \text{ then } (m + 1, d, h[n/\text{first}(\text{inp})], \text{rest}(\text{inp}), \text{out})$   
wobei für jedes  $n \in \mathbb{Z}$  und  $w \in \mathbb{Z}^*$  gilt:  $\text{first}(n : w) = n$  und  $\text{rest}(n : w) = w$



$sttrans(\text{if } (exp) \text{ stat}_1 \text{ else } stat_2, tab, a) :=$   
     $boolexptrans(exp, tab)$   
    JMC  $a.1$ ;  
     $sttrans(stat_1, tab, a.2)$   
    JMP  $a.3$ ;  
 $a.1 :$   $sttrans(stat_2, tab, a.4)$   
 $a.3 :$

für alle  $exp \in W(\langle BoolExpression \rangle)$ ,  $stat_1, stat_2 \in W(\langle Statement \rangle)$ ,  
     $tab \in Tab$  und  $a \in \mathbb{N}^*$ .

# AUFGABE 1

Wir betrachten das  $C_0$ -Programm *Max*:

```
1 #include <stdio.h>           7  if (a > b)
2                               8      max = a;
3 int main( ) {                 9  else max = b;
4     int a, b, max;           10  printf("%d", max);
5     scanf("%i", &a);         11  return 0;
6     scanf("%i", &a);         12 }
```

- (a) Berechnen Sie schrittweise das baumstrukturierte Programm  $bMax_0 = \text{trans}(Max)$  mit Hilfe der in der Vorlesung angegebenen Übersetzungsfunktionen. Dokumentieren Sie dabei jeden rekursiven Funktionsaufruf.

# AUFGABE 1 – TEIL (A)

## Baumstrukturierte Adressen: Linearisierte Adressen:

	READ 1;		1 READ 1;
	READ 2;		2 READ 2;
	LOAD 1;		3 LOAD 1;
	LOAD 2;		4 LOAD 2;
	GT;		5 GT;
	JMC 1.3.1;		6 JMC 10;
	LOAD 1;		7 LOAD 1;
	STORE 3;		8 STORE 3;
	JMP 1.3.3;		9 JMP 12;
1.3.1	LOAD 2;		10 LOAD 2;
	STORE 3;		11 STORE 3;
1.3.3	WRITE 3;		12 WRITE 3;

# AUFGABE 1 – TEIL (B)

## Ablauf der abstrakten Maschine:

	BZ	,	DK	,	HS	,	Inp	,	Out	
(	1	,	$\varepsilon$	,	[ ]	,	5:7	,	$\varepsilon$	)
(	2	,	$\varepsilon$	,	[1/5]	,	7	,	$\varepsilon$	)
(	3	,	$\varepsilon$	,	[1/5, 2/7]	,	$\varepsilon$	,	$\varepsilon$	)
(	4	,	5	,	[1/5, 2/7]	,	$\varepsilon$	,	$\varepsilon$	)
(	5	,	7:5	,	[1/5, 2/7]	,	$\varepsilon$	,	$\varepsilon$	)
(	6	,	0	,	[1/5, 2/7]	,	$\varepsilon$	,	$\varepsilon$	)
(	10	,	$\varepsilon$	,	[1/5, 2/7]	,	$\varepsilon$	,	$\varepsilon$	)
(	11	,	7	,	[1/5, 2/7 ]	,	$\varepsilon$	,	$\varepsilon$	)
(	12	,	$\varepsilon$	,	[1/5, 2/7, 3/7]	,	$\varepsilon$	,	$\varepsilon$	)
(	13	,	$\varepsilon$	,	[1/5, 2/7, 3/7]	,	$\varepsilon$	,	7	)

$$\mathcal{P}[\![Max_0]\!](5 : 7) = proj_5^{(5)}\left(\mathcal{I}[\![Max_0]\!](1, \varepsilon, [], 5 : 7, \varepsilon)\right) = 7$$

## AUFGABE 2 – TEIL (A)

```
1 #include <stdio.h>
2
3 int main() {
4     x1, x2;
5     scanf("%i", &x1);
6     scanf("%i", &x2);
7     while (x1 > 0){
8         x1 = x2 - x1;
9         if (x2 > x1)
10             x2 = x2 / 2;
11     }
12     printf("%d", x1);
13     return 0;
14 }
```

Übersetzen Sie das Programm mittels `trans` in  $AM_0$ -Code mit linearen Adressen. Geben Sie nur das Endergebnis der Übersetzung (keine Zwischenschritte) an!

## AUFGABE 2 – TEIL (B)

3 LOAD 2;	6 JMC 14;	9 LIT 2;	12 STORE 2;
4 LIT 5;	7 LOAD 1;	10 MUL;	13 JMP 3;
5 LT;	8 LOAD 2;	11 ADD;	14 WRITE 1;

Erstellen Sie ein Ablaufprotokoll für dieses Programmfragment, bis die  $AM_0$  terminiert. Die Startkonfiguration ist  $(7, \varepsilon, [1/3, 2/1], \varepsilon, \varepsilon)$ .