

PROGRAMMIERUNG

ÜBUNG 13: H_0 – EIN EINFACHER KERN VON HASKELL

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 λ -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**

H_0 – ein einfacher Kern von Haskell

$$f \times y = \underline{\hspace{2cm}}$$

- **Ziel:** verstehe den Zusammenhang $H_0 \leftrightarrow AM_0 \leftrightarrow C_0$
- H_0 : *tail recursive* Funktionen — rechte Seite enthält

- keinen Funktionsaufruf $f \times y = x + y$
- einen Funktionsaufruf an der äußersten Stelle (nicht verschachtelt) $f \times y = f(\underline{x+y})(\underline{y+1}) \quad ! \quad f \times y$
- eine Fallunterscheidung, deren Zweige wie oben $= \frac{f \times 1}{+ f \times 1} y$ aufgebaut sind

$$f \times y = \begin{cases} if \quad \underline{\hspace{1cm}} \\ then \quad \bigcirc \\ else \quad \bigcirc \end{cases}$$

H_0 ist klein genug, dass es auf der AM_0 laufen kann:

- Befehle bleiben die gleichen Adressen zum Laden/store'n:
 x_i laden \leadsto LOAD i
- baumstrukturierte Adressen beginnen mit Funktionsbezeichner (z.B. $f.1.3$) (z.B. x_2 laden
 \leadsto LOAD2)

$H_0 \rightarrow AH_0$ ▶ Übersetzung von rechten Seiten $\dots = \text{exp}$: $\{ x1 = \underbrace{x1 - 1}_{\text{exp}}$
 ▶ Übersetze exp `LOAD 1 ; LIT 1 ; SUB ;`

- Übersetze exp `LOAD 1 ; LIT 1 ; SUB ;`
- STORE 1 (ja – immer die 1)
- WRITE 1
- JMP 0

- Übersetzung von Funktionsaufrufen ... = f x1 x2 x3:
 - LOAD x1; LOAD x2; LOAD x3
 - STORE x3; STORE x2; STORE x1 (umgekehrte Reihenfolge!)
 - JMP f

H_0 (funktional) und C_0 (imperativ) sind gleich stark – wir können Programme jeweils ineinander äquivalent übersetzen!

Standardisierung:

- ▶ keine Konstanten
- ▶ Es gibt m Variablen x_1, \dots, x_m ($m \geq 1$)
- ▶ Wir lesen k Variablen x_1, \dots, x_k ein ($0 \leq$ $k \leq m$)
- ▶ Es gibt genau eine Schreibanweisung direkt vor `return`

- ▶ jedes Statement (in C_0) erhält einen *Ablaufpunkt*
 \downarrow i kann auch "Folge" von Zahlen sein, z.B. $121 \rightsquigarrow f_{121}$
- ▶ jeder Ablaufpunkt i wird durch eine Funktion f_i (in H_0) repräsentiert, die alle Programmvariablen als Argumente hat
- ▶ Funktionswerte beschreiben Veränderungen im Programmablauf

(einfaches) **Beispiel:**

- ▶ zwei Variablen x_1 und x_2
- ▶ betrachte Zuweisung $x_2 = x_1 * x_1$ in C_0
- ▶ Übersetzung zu $f_{x_1 \ x_2} = \cancel{x_1} \ (\cancel{x_1 * x_1})$
 $f_{x_1 \ x_1} \ \underline{(x_1 * x_1)}$

Ein H_0 -Programm kann in C_0 mittels *einer* `while`-Schleife dargestellt werden. Dazu verwenden wir drei Hilfsvariablen:

- ▶ flag steuert den Ablauf der `while`-Schleife, d.h. wenn das H_0 -Programm terminiert, wird `flag` falsch `while (flag) { ... }`
- ▶ function steuert in einer geschachtelten `if-then-else`-Anweisung, welche Funktion ausgeführt wird `}`
- ▶ result speichert den Rückgabewert der Funktion
`printf("%i", result)`
`return 0;`

Übungsblatt 13

Aufgabe 1

AUFGABE 1 – TEIL (A)

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{mit} \quad \underline{\underline{f(n)}} = \sum_{i=1}^n \prod_{j=1}^i j$$

$$= i \cdot \prod_{j=1}^{i-1} j$$

$f :: \overset{i}{\text{Int}} \rightarrow \overset{\text{sum}}{\text{Int}} \rightarrow \overset{j}{\text{Int}} \rightarrow \overset{\text{prod}}{\text{Int}} \rightarrow \text{Int}$

$f \ x1 \ x2 \ x3 \ x4$

$= \text{if } x3 > 1$

then $f \ x1 \ x2 \ (x3-1) \ (\underline{\underline{x3}} * \underline{x4})$

else $\text{if } x1 > 0$

then $f \ (x1-1) \ (\underline{x2 + x4}) \ (x1-1) \ 1$

else $x2$

$\text{main} = \text{do } \overset{=n}{x1} \leftarrow \text{readLn}$

$\text{print } (f \ x1 \ 0 \ x1 \ 1)$

$$\prod_{j=1}^4 j = \underbrace{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4}_{4 \cdot \prod_{j=1}^{4-1} j}$$

AUFGABE 1 – TEIL (A)

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{mit} \quad f(n) = \sum_{i=1}^n \prod_{j=1}^i j$$

```
1 module Main where
2
3 --      i      sum      j      prod
4 f :: Int -> Int -> Int -> Int -> Int
5 f x1 x2 x3 x4
6   = if x3 > 1
7     then f x1 x2 (x3 - 1) (x3 * x4)
8     else if x1 > 0
9           then f (x1 - 1) (x2 + x4) (x1 - 1) 1
10          else x2
11
12 main = do x1 <- readLn
13           print (f x1 0 x1 1)
```

Gegeben:

```

1 f :: Int -> Int
2 f x1 = if x1 < 42
3     then x1
4     else if x1 > 42
5           then f (x1 'div' 2)
6           else 42

```

Handwritten annotations:
 - Blue bracket labeled §.1 around line 3.
 - Blue bracket labeled §.2 around lines 4-6.
 - Green bracket labeled §.2 around lines 4-6.
 - Blue arrow points from §.1 to x1.
 - Blue arrow points from §.2 to the else 42 branch.
 - Green arrow points from §.2 to the if x1 > 42 branch.
 - Black arrow points from the right to the if x1 > 42 branch.

Gesucht: äquivalentes AM_0 -Programm

```

→ §:  LOAD 1; LIT 42; LT; JMC §.3 ←
      LOAD 1; STORE 1; WRITE 1; JMP 0;

§.3:  LOAD 1; LT 42; GT; JMC §.2.3;
      [LOAD 1; LIT 2; DIV;] STORE 1; JMP §;

§.2.3: LIT 42; STORE 1; WRITE 1; JMP 0;

```

Gegeben:

```
1 f :: Int -> Int
2 f x1 = if x1 < 42
3       then x1
4       else if x1 > 42
5             then f (x1 `div` 2)
6             else 42
```

Gesucht: äquivalentes AM_0 -Programm

```
f:      LOAD 1; LIT 42; LT; JMC f.3;
        LOAD 1; STORE 1; WRITE 1; JMP 0;
f.3:    LOAD 1; LIT 42; GT; JMC f.2.3;
        LOAD 1; LIT 2; DIV; STORE 1; JMP f;
f.2.3:  LIT 42; STORE 1; WRITE 1; JMP 0;
```

Gegeben:

```

1 f1  x1 = if ((x1 'mod' 2) == 0) then f11 x1
2      else f12 x1
3 f11 x1 = f2 (x1 'div' 2)
4 f12 x1 = f2 (x1 - x11)
5 f2  x1 = f3 (2 * x1)
           x1
    
```

Gesucht: äquivalentes C_0 -Programm

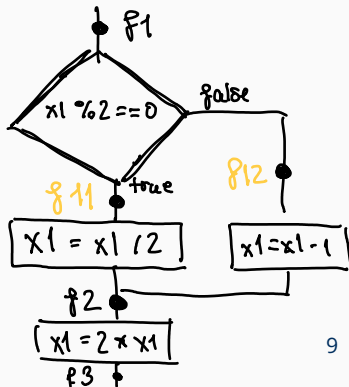
g1 if $((x1 \% 2) == 0)$

g11 $x1 = x1 / 2 ;$

else

g12 $x1 = x1 - 1 ;$

f2 $x1 = 2 * x1$



Gegeben:

```

1 f1  x1 = if ((x1 'mod' 2) == 0) then f11 x1
2           else f12 x1
3 f11 x1 = f2 (x1 'div' 2)
4 f12 x1 = f2 (x1 - 1)
5 f2  x1 = f3 (2 * x1)
    
```

Gesucht: äquivalentes C_0 -Programm

```

1 if ((x1 % 2) == 0)
2   x1 = x1 / 2;
3 else
4   x1 = x1 - 1;
5 x1 = 2 * x1;
    
```

Übungsblatt 13

Aufgabe 2

Gegeben:

```

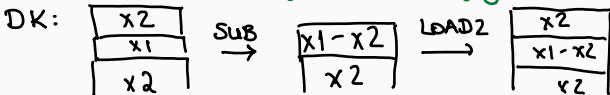
1 h :: Int -> Int -> Int -> Int
2 h x1 x2 x3 = if x3 > x1
3               then (x2 - 1)
4               else (h) x2 (x1 - x3) x2
    
```

Gesucht: äquivalentes AM_0 -Programm

h: LOAD 3; LOAD 1; GT, JMC h.3 (Bedingung)
 LOAD 2; LIT 1, SUB; STORE 1, WRITE 1; JMP 0;
 (then-Zweig)

h.3: $\xrightarrow{\text{richtige Reihenfolge}}$ LOAD 2; LOAD 1; LOAD 3; SUB; LOAD 2;
 STORE 3; STORE 2; STORE 1; JMP h; $\left. \vphantom{\begin{array}{l} \text{LOAD 2; LOAD 1; LOAD 3; SUB; LOAD 2;} \\ \text{STORE 3; STORE 2; STORE 1; JMP h;} \end{array}} \right\} \text{(FKT-Aufruf)}$
 $\xleftarrow{\text{umgekehrte Reihenfolge}}$

Struktur des



Gegeben:

```

1 h :: Int -> Int -> Int -> Int
2 h x1 x2 x3 = if x3 > x1
3               then (x2 - 1)
4               else h x2 (x1 - x3) x2

```

Gesucht: äquivalentes AM_0 -Programm

```

1 h:    LOAD 3; LOAD 1; GT; JMC h.3;
2        LOAD 2; LIT 1; SUB; STORE 1; WRITE 1; JMP 0;
3 h.3:  LOAD 2; LOAD 1; LOAD 3; SUB; LOAD 2;
4        STORE 3; STORE 2; STORE 1; JMP h;

```

Lösung:

(*) function = 2 ist nicht notwendig, da das ohnehin schon gilt (wir sind schon im Fall function == 2)

A: scanf("%d", &x1);
 x1 = 3 + x1;
 x2 = 5;
 flag = 1;

B: x2 == x1

C: result = 30;
 flag = 0;

D: result = x2;
 flag = 0;

E: function == 2

F: if (10 <= x2) {
 x1 = x1 - x2;
 x2 = x2 - 1; (*)
 } else {
 x1 = x1 + x2;
 x2 = 10;
 function = 1;
 }

Aufgabe 2b

Freitag, 10. Juli 2020

(b) Folgendes H_0 -Programm sei gegeben:

```

1 module Main where
2
3 h :: Int -> Int -> Int
4 h x1 x2 = if x2 == x1 then 30
5           else x2
6
7 g :: Int -> Int -> Int
8 g x1 x2 = if 10 <= x2 then g (x1-x2) (x2-1)
9           else h (x1+x2) 10
10
11 main = do x1 <- readLn
12           print (g (3+x1) 5)

```

Vervollständigen Sie die Angaben /*A*/ bis /*F*/ in der folgenden Übersetzung des H_0 -Programms in ein äquivalentes C_0 -Programm:

```

#include <stdio.h>

int main() {
    int x1, x2, function = 2, flag, result;
    /*A*/
    while (flag == 1) {
        if (function == 1)
            if (/*B*/) {
                /*C*/
            } else {
                /*D*/
            }
        else if (/*E*/) {
            /*F*/
        }
    }
    printf("%d", result);
    return 0;
}

```

A: scanf ("%i", &x1) (x1 einlesen)
 x1 = 3+x1;
 x2 = 5;
 flag = 1; (Programm starten)

B: x2 == x1
 C: result = 30;
 flag = 0;
 D: result = x2;
 flag = 0;

E: function == 2

F: if (10 <= x2) {
 x1 = x1 - x2;
 x2 = x2 - 1;
 } else {
 x1 = x1 + x2;
 x2 = 10;
 function = 1; (h aufrufen)
 };