# **PROGRAMMIERUNG**

ÜBUNG 13: H<sub>0</sub> – EIN EINFACHER KERN VON HASKELL

Eric Kunze
eric.kunze@mailbox.tu-dresden.de

#### INHALT

- 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<sub>0</sub>
  - 3.2 Implementierung von C<sub>1</sub>
- 4. Verifikation von Programmeigenschaften
- 5. H<sub>0</sub> ein einfacher Kern von Haskell

H<sub>0</sub> - ein einfacher Kern von

Haskell

- ▶ **Ziel:** verstehe den Zusammenhang  $H_0 \leftrightarrow AM_0 \leftrightarrow C_0$
- ► H<sub>0</sub>: tail recursive Funktionen rechte Seite enthält
  - keinen Funktionsaufruf
  - einen Funktionsaufruf an der äußersten Stelle (nicht verschachtelt)
  - eine Fallunterscheidung, deren Zweige wie oben aufgebaut sind

#### $H_0 \leftrightarrow AM_0$

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

- ▶ Befehle bleiben die gleichen
- ► baumstrukturierte Adressen beginnen mit Funktionsbezeichner (z.B. *f*.1.3)
- ▶ Übersetzung von rechten Seiten . . . = exp:
  - ▶ Übersetze exp
  - ► 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

#### $H_0 \leftrightarrow C_0$

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

#### Standardisierung:

- keine Konstanten
- ► Es gibt m Variablen x1, ..., xm ( $m \ge 1$ )
- ▶ Wir lesen k Variablen x1, ..., xk ein  $(0 \le k \le m)$
- ► Es gibt genau eine Schreibanweisung direkt vor return

#### $C_0 o H_0$

- ▶ jedes Statement (in C<sub>0</sub>) erhält einen *Ablaufpunkt*
- ▶ jeder Ablaufpunkt i wird durch eine Funktion fi (in H₀) repräsentiert, die alle Programmvariablen als Argumente hat
- ► Funktionswerte beschreiben Veränderungen im Programmablauf

## (einfaches) Beispiel:

- ► zwei Variablen x1 und x2
- ▶ betrachte Zuweisung  $x^2 = x^1 * x^1$  in  $C_0$
- ▶ Übersetzung zu f x1 x2 = x1 (x1 \* x1)

#### $H_0 \rightarrow C_0$

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<sub>0</sub>-Programm terminiert, wird flag falsch
- function steuert in einer geschachtelten if-then-else-Anweisung, welche Funktion ausgeführt wird
- ▶ result speichert den Rückgabewert der Funktion

# Übungsblatt 13

Aufgabe 1

## **AUFGABE 1 - TEIL (A)**

$$f \colon \mathbb{N} \to \mathbb{N} \quad \mathsf{mit} \quad f(n) = \sum_{i=1}^n \prod_{j=1}^i j$$

# **AUFGABE 1 – TEIL (A)**

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

```
1 module Main where
3 -- i \quad sum \quad j \quad prod
4 f :: 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
          then f (x1 - 1) (x2 + x4) (x1 - 1) 1
9
          else x2
12 main = do x1 <- readLn
 print (f x1 0 x1 1)
```

```
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;
```

```
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)
```

```
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)
```

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

# Übungsblatt 13

Aufgabe 2

```
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
```

```
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
```

```
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:

```
A: scanf("%d", &x1); E: function == 2
     x1 = 3 + x1;
                               if (10 \le x2) {
     x2 = 5;
                         F:
     flag = 1;
                                     x1 = x1 - x2;
                                     x2 = x2 - 1;
B: x2 == x1
                               } else {
                                     x1 = x1 + x2;
C: result = 30;
                                     x2 = 10;
     flag = 0;
                                     function = 1;
  result = x2;
D:
     flag = 0;
```