





Jos Kusiek (jos.kusiek@tu-dortmund.de)

Wintersemester 2017/2018

Übungen zu Funktionaler Programmierung Übungsblatt 9

Ausgabe: 15.12.2017, **Abgabe:** 22.12.2017 – 16:00 Uhr, **Block:** 5

Aufgabe 9.1 (4 Punkte)

- a) Zeigen Sie, dass die Rekursionsgleichung fib eine Funktion definiert. Definieren Sie dazu eine Schrittfunktion Φ analog zu der auf Folie 146.
- b) Beweisen Sie durch Induktion, dass $lfp(\Phi)$ keine natürliche Zahl auf \bot abbildet.

Lösungsvorschlag

a)

$$\Phi: (\mathbb{N} \to \mathbb{N}_{\perp}) \to (\mathbb{N} \to \mathbb{N}_{\perp})$$

$$f \mapsto \lambda n. \text{if } n > 1 \text{ then } f(n-1) + f(n-2) \text{ else } 1$$

 Φ ist stetig, wenn man die Addition zur *strikten* Funktion auf \mathbb{N}_{\perp} erweitert, d. h. $n + \perp$ und $\perp + n$ auf \perp setzt.

b) Induktions voraussetzung: lfp(Φ)(n) $\neq \bot$ und lfp(Φ)(m) $\neq \bot$ für alle m < n. Induktions anfang:

$$\begin{split} & \operatorname{lfp}(\Phi)(0) \\ = & \Phi(\operatorname{lfp}(\Phi))(0) \\ = & (\lambda n.\operatorname{if} n > 1 \text{ then } \operatorname{lfp}(\Phi)(n-1) + \operatorname{lfp}(\Phi)(n-2) \text{ else } 1)(0) \\ = & 1 \neq \bot \\ & \operatorname{lfp}(\Phi)(1) \\ = & \Phi(\operatorname{lfp}(\Phi))(1) \\ = & (\lambda n.\operatorname{if} n > 1 \text{ then } \operatorname{lfp}(\Phi)(n-1) + \operatorname{lfp}(\Phi)(n-2) \text{ else } 1)(1) \\ = & 1 \neq \bot \end{split}$$

Induktionsschritt:

$$\begin{aligned} &\operatorname{lfp}(\Phi)(n+1) \\ &= \Phi(\operatorname{lfp}(\Phi))(n+1) \\ &= (\lambda n.\operatorname{if} n > 1 \text{ then } \operatorname{lfp}(\Phi)(n-1) + \operatorname{lfp}(\Phi)(n-2) \text{ else } 1)(n+1) \\ &= \operatorname{lfp}(\Phi)(n) + \operatorname{lfp}(\Phi)(n-1) \\ &\quad (Induktions voraus set zung) \\ &\neq \bot \end{aligned}$$

Aufgabe 9.2 (3 Punkte)

Definieren Sie folgende Haskell-Funktionen.

a) isCyclic :: Eq a => Graph a -> Bool - Erkennt, ob ein Graph zyklisch ist. Sie können hier den transitiven Abschluss nutzen.

Beispiele:

```
isCyclic graph1 \sim True isCyclic graph2 \sim False
```

b) depthFirst :: Eq a => a -> Graph a -> [a] -Ähnlich wie preorder und postorder auf Bäumen, sollen die Knoten des Graphen in einer bestimmten Reihenfolge als Liste ausgegeben werden. Die Funktion erhält einen Startknoten und gibt dann weitere Knoten durch Tiefensuche aus.

Lösungsvorschlag

Aufgabe 9.3 (2 Punkte) Kinds

Bestimmen Sie den Kind folgender Typkonstruktoren.

```
a) class C f wherecomp :: f b c -> f a b -> f a cBestimmen Sie den Kind von f.
```

b) data T f g = T (f String Int) (g Bool) Bestimmen Sie den Kind von T.

Lösungsvorschlag

```
a) f :: * -> * -> *
b) T :: (* -> * -> *) -> (* -> *) -> *
```

Aufgabe 9.4 (3 Punkte) Typfamilien

Gegeben sei folgende Typklasse:

```
class Listable 1 where
  type Item 1 :: *
  toList :: 1 -> [Item 1]
```

Die Funktion toList wandelt eine Eingabe in eine Liste um. Überladen Sie die Funktion für die angegebenen Typen.

- a) Colist a Gibt die zugehörige Liste aus.
- b) data Map a b = Map [(a,b)] Ein Datentyp für eine Assoziationsliste (siehe Folie 53). Es sollen in der Liste nur die Werte ausgegeben werden. Die Argumente bzw. Schlüssel entfallen.
- c) Nat Die bijektive Funktion der Isomorphie von Nat und [()].

Hinweis: Die Typklasse macht gebrauch von einer Typfamilie. Um Typfamilien zu nutzen, muss die Spracherweiterung *TypeFamilies* aktiviert werden. Fügen Sie das Pragma

```
{-# LANGUAGE TypeFamilies #-}
```

an den Kopf Ihrer Haskell-Datei ein.

Lösungsvorschlag

```
instance Listable (Colist a) where
  type Item (Colist a) = a
  toList ls = case split ls of
    Just (a,as) -> a : toList as
    Nothing -> []

instance Listable (Map a b) where
  type Item (Map a b) = b
  toList (Map ((a,b):as)) = b : toList (Map as)
  toList (Map []) = []

instance Listable Nat where
  type Item Nat = ()
  toList Zero = []
  toList (Succ n) = ():toList n
```