

17. Juni 2016

# Aufgabenblatt 9 zu Funktionale Programmierung

#### Aufgabe 9.1 (Praktikum)

Realisieren Sie eine Funktion  $conc :: [String] \rightarrow (String, Map)$ , wobei Map ein Typsynonym für [(String, Integer)] ist.

conc soll für eine Liste von Zeichenketten die Verkettung dieser Zeichenketten (vgl. concat) sowie die Statistik, wie oft jede Zeichenkette vorkommt, liefern. Die Statistik ist eine Liste von Paaren, wobei die ersten Komponenten dieser Paare die Wörter und die zweiten die jeweiligen Häufigkeiten enthalten.

Diese Aufgabe soll eine Übung für (Zustands-) Monaden sein. So wie im Beispiel aus der Vorlesung bzw. dem Bird-Buch die Monade State verwendet wird, um bei der Auswertung eines Terms "nebenbei" die vorkommenden Div zu zählen, können Sie eine spezielle Monade definieren, um bei der Verkettung der Zeichenketten "nebenbei" die Wörter-Statistik zu führen.

## Aufgabe 9.2 (Praktikum)

Diese Aufgabe bezieht sich auf das Thema der Tautologien, das wir vor einigen Wochen in der Vorlesung behandelt haben.

Definieren Sie eine Grammatik für die Sprache  $L_{Prop}$  der Propositionen. Die Sprache soll alle Text-darstellungen von Termen des Datentyps Prop enthalten, in denen so weit wie möglich auf Klammern verzichtet wird, d. h.

$$L_{Prop} = \{show2 \ p \mid p \in Prop\}$$

Realisieren Sie einen Parser parseProp :: Parser Prop für diese Sprache  $L_{Prop}$ .

Hinweis: Damit Sie für die Lösung dieser Aufgabe nicht sämtliche Definitionen zum Parser in Ihr Skript kopieren müssen, habe ich diese in einem Modul Modul Parser zusammengefasst. Um es zu nutzen, müssen Sie es von der Moodle-Seite herunterladen und in Ihrem Skript Folgendes einbauen:

## Aufgabe 9.3 (Praktikum)

Realisieren Sie in dem Skript 10\_1ambda-ka1kue1. hs (s. Code-Beispiele zur Vorlesung) eine Funktion, die die Reduktion eines  $\lambda$ -Terms nach der Strategie leftmost-innermost durchführt. (Die vorhandene Funktion normalOrderEval führt die Reduktion nach der Strategie leftmost-outermost durch.)

#### Aufgabe 9.4 (Übung)

Gegeben sei die folgende Monade:

Beweisen Sie, dass für diese Monade die folgenden beiden Monadengesetze gelten.

$$p >>= return = p$$
  
 $return e >>= q = q e$