4. Aufgabenblatt zu Funktionale Programmierung vom Mi, 09.11.2016. Fällig: Mi, 16.11.2016 (15:00 Uhr)

Themen: Funktionen über algebraischen Datentypen, insbesondere Bäumen

Für dieses Aufgabenblatt sollen Sie die zur Lösung der unten angegebenen Aufgabenstellungen zu entwickelnden Haskell-Rechenvorschriften in einer Datei namens Aufgabe4.1hs im home-Verzeichnis Ihres Accounts auf der Maschine g0 ablegen. Wie bei der Lösung zum dritten Aufgabenblatt sollen Sie auch dieses Mal ein "literate Script" schreiben. Versehen Sie wie auf den bisherigen Aufgabenblättern alle Funktionen, die Sie zur Lösung benötigen, mit ihren Typdeklarationen und kommentieren Sie Ihre Programme aussagekräftig. Benutzen Sie, wo sinnvoll, Hilfsfunktionen und Konstanten. Im einzelnen sollen Sie die im folgenden beschriebenen Problemstellungen bearbeiten.

Zur Frist der Zweitabgabe: Siehe allgemeine Hinweise auf Aufgabenblatt 1.

1. Wir betrachten folgenden Typ zur Darstellung von Binärbäumen:

```
data Tree a = Nil | Node a (Tree a) (Tree a) deriving (Eq,Ord,Show)
```

Der leere Baum mit Wert Nil vom Typ Tree a heißt geordnet. Ein nichtleerer Baum mit Wert (Node value t1 t2) vom Typ Tree a heißt geordnet, wenn gilt:

- alle Werte in t1 sind echt kleiner als value
- alle Werte in t2 sind echt größer als value
- die Bäume t1 und t2 sind gleichfalls geordnet.

Mit diesen Festlegungen gilt, dass die Markierungen geordneter Bäume paarweise verschieden sind; es gibt keine Duplikate. Geordnete Bäume werden auch als *Suchbäume* bezeichnet.

Sei weiters der Typ

```
data Order = Up | Down deriving (Eq,Show)
```

gegeben.

Schreiben Sie nun Haskell-Rechenvorschriften

```
nil :: Tree a
isNilTree :: Tree a -> Bool
isNodeTree :: Tree a -> Bool
leftSubTree :: Tree a -> Tree a
rightSubTree :: Tree a -> Tree a
treeValue :: Tree a -> a
```

isValueOf :: Eq a => a -> Tree a -> Bool
isOrderedTree :: Ord a => Tree a -> Bool

insert :: Ord a => a -> Tree a -> Tree a
delete :: Ord a => a -> Tree a -> Tree a
flatten :: Ord a => Order -> Tree a -> [a]

mit folgenden Eigenschaften:

- Die 0-stellige Funktion nil erzeugt den leeren Baum mit Wert Nil.
- Die Wahrheitswertfunktion isNilTree liefert den Wert True, wenn sie auf den leeren Baum angewendet wird, sonst False.
- Die Wahrheitswertfunktion isNodeTree liefert den Wert False, wenn sie auf den leeren Baum angewendet wird, sonst True.
- Die Selektorfunktionen leftSubTree, rightSubTree und treeValue brechen angewendet auf den leeren Baum mit dem Aufruf von error "Empty Tree as Argument" ab, ansonsten liefern sie den linken bzw. rechten Teilbaum des Arguments bzw. seinen Markierungswert, d.h., die Markierung des Wurzelknotens.

- Die Wahrheitswertfunktion isValueOf angewendet auf einen Wert v und einen (geordneten oder nicht geordneten) Baum t liefert den Wert True, wenn t einen (oder möglicherweise mehr im Fall nicht geordneter Argumentbäume) mit v markierten Knoten enthält, ansonsten False.
- Die Wahrheitswertfunktion isOrderedTree liefert den Wert True, wenn sie auf einen geordneten Baum angewendet wird, ansonsten False.
- Die Funktionen insert und delete brechen angewendet auf einen nichtgeordneten Baum mit dem Aufruf von error "Argument Tree not Ordered" ab.
 - Angewendet auf einen Wert v und einen geordneten Argumentbaum t fügt **insert** den Wert v so in Form eines neuen Knotens in t ein, falls v nicht schon als Markierung eines Knotens in t enthalten ist, dass auch der Resultatbaum geordnet ist. Ist v bereits in t enthalten, so wird t selbst als Resultat zurückgegeben.
 - Angewendet auf einen Wert v und einen geordneten Argumentbaum t, der einen Knoten mit Markierung v enthält, löscht delete den mit v beschrifteten Knoten in t so, dass auch der Resultatbaum geordnet ist. Ist v keine Markierung eines Knotens in t, so gibt delele t selbst als Resultat zurück.
- Angewendet auf einen nichtgeordneten Baum bricht die Auswertung von flatten mit dem Aufruf von error "Argument Tree not Ordered" ab. Angewendet auf einen geordneten Baum t ist der Wert der Funktion flatten eine aufsteigend geordnete Liste der in t enthaltenen Werte, falls flatten mit Up als erstem Argument aufgerufen wird bzw. eine absteigend geordnete Liste der in t enthaltenen Werte, falls flatten mit Down als erstem Argument aufgerufen wird.
- 2. Ein Suchbaum sollte in der Praxis möglichst gut balanciert sein, d.h. die Wege von der Wurzel zu den Blättern sollten alle von möglichst gleicher Länge sein. Ein grobes Maß für die Balanciertheit eines Baums ist die Differenz zwischen dem längsten und dem kürzesten Weg von der Wurzel zu einem Blatt.

Schreiben Sie drei Haskell-Rechenvorschriften

maxLength :: Tree a -> Int
minLength :: Tree a -> Int
balancedDegree :: Tree a -> Int

Angewendet auf einen Baum t (gleich, ob geordnet oder nicht) berechnen maxLength und minLength die Länge des längsten bzw. kürzesten Wegs von der Wurzel zu einem Blatt in t sowie balancedDegree den sich daraus ergebenden Hinweis auf die Balanciertheit von t in Form des Absolutbetrags der Differenz dieser beiden Werte.

Dabei gilt: Im leeren Baum mit Darstellung Nil hat die Länge jedes Wegs den Wert 0. In nichtleeren Bäumen mit Darstellung Node m t1 t2 ist die Länge jedes Wegs von der Wurzel zu einem Blatt durch die Zahl der inneren Knoten auf diesem Weg gegeben, also durch die Zahl der Vorkommen von Node auf dem Weg.

Hinweis: Wenn Sie einzelne Rechenvorschriften aus früheren Lösungen wieder verwenden möchten, so kopieren Sie diese in die neue Abgabedatei ein. Ein import schlägt für die Auswertung durch das Abgabeskript fehl, weil Ihre alte Lösung, aus der importiert wird, nicht mit abgesammelt wird. Deshalb: Kopieren statt importieren zur Wiederwendung!

Denken Sie bitte daran, dass Sie für die Lösung dieses Aufgabenblatts ein "literate" Haskell-Skript schreiben sollen!

Haskell Live

Am Freitag, den 11.11.2016, werden wir uns in *Haskell Live* mit Lösungsvorschlägen u.a. bereits abgeschlossener Aufgabenblätter beschäftigen, die (gerne auch) von Ihnen eingebracht werden können, sowie mit einigen der schon speziell für *Haskell Live* gestellten Aufgaben.