

**1. Aufgabe** (6 Punkte)

Eine **unfold** Funktion, die ein einfaches rekursives Pattern, um eine Liste zu produzieren, implizit darstellt, kann wie folgt definiert werden.

```
unfold p f g x | p x = []  
              | otherwise = f x : unfold p f g (g x)
```

Redefinieren Sie unter Verwendung der **unfold**-Funktion folgende Funktionen:

(map f), (iterate f) und dec2bin

**2. Aufgabe** (6 Punkte)

Analysieren Sie die Komplexität der Funktionen **makeTree** und **codeTable** aus dem Hoffman-Algorithmus (der Algorithmus wird in der Vorlesung erläutert).

**3. Aufgabe** (4 Punkte)

Beweisen Sie mittels struktureller Induktion über **xs** folgende Eigenschaft:

$$\text{filter } p \text{ (xs ++ ys)} == \text{filter } p \text{ xs ++ filter } p \text{ ys}$$
**4. Aufgabe** (5 Punkte)

Betrachten Sie folgende Funktionsdefinition:

$$f = \text{flip } g$$

Beweisen Sie mittels struktureller Induktion über **xs**, dass

$$\text{foldl } g \ z \ xs = \text{foldr } f \ z \ (\text{reverse } xs)$$
**5. Aufgabe** (4 Bonuspunkte)

Sei  $h :: a \rightarrow a \rightarrow a$   
     $g :: a \rightarrow a \rightarrow a$   
und  $z :: a$

Nehmen Sie an, dass für alle  $x :: a$  folgendes gilt:

$$h \ x \ (g \ y \ z) = g \ z \ (h \ x \ y)$$

Beweisen Sie mittels struktureller Induktion über die Liste **xs**, dass für alle  $x, y :: a$ , wenn  $g$  kommutativ ist, folgende Eigenschaft gilt:

$$h \ x \ (\text{foldl } g \ y \ xs) = \text{foldl } g \ (h \ x \ y) \ xs$$
**6. Aufgabe** (6 Punkte)

Gegeben seien die folgenden Standard Haskell-Funktionen:

```
takeWhile :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]  
takeWhile p [] = []  
takeWhile p (x:xs) | p x = x : takeWhile p xs  
                  | otherwise = []
```

```

dropWhile :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
dropWhile p [] = []
dropWhile p (x:xs) | p x = dropWhile p xs
                  | otherwise = (x:xs)

span :: (a -> Bool) -> [a] -> ([a], [a])
span p [] = ([], [])
span p (x:xs) | p x = (x:ys, zs)
              | otherwise = ([], x:xs)
              where (ys, zs) = span p xs

```

Beweisen Sie durch strukturelle Induktion, dass für alle endlichen Listen **xs** und beliebige Prädikate **p** (mit passender Signatur) gilt:

$$\text{span } p \text{ xs} = (\text{takeWhile } p \text{ xs}, \text{dropWhile } p \text{ xs})$$

## 7. Aufgabe (6 Punkte)

Gegeben seien die folgenden algebraischen Datentypen und Funktionsdefinitionen:

```

data Tree a = Nil | Leaf a | Node a (Tree a) (Tree a)
              deriving Eq

mapTree :: (a -> b) -> Tree a -> Tree b
mapTree f Nil = Nil
mapTree f (Leaf x) = Leaf (f x)
mapTree f (Node x lt rt) = (Node (f x) (mapTree f lt) (mapTree f rt))

tree2List :: Tree a -> [a]
tree2List Nil = []
tree2List (Leaf x) = [x]
tree2List (Node x rt lt) = tree2List rt ++ [x] ++ tree2List lt

```

Beweisen Sie durch strukturelle Induktion über **t**, dass für alle endlichen Bäume **t** folgende Gleichung gilt:

$$\text{map } f (\text{tree2List } t) = \text{tree2List } (\text{mapTree } f t)$$