

PROGRAMMIERUNG

ÜBUNG 3: BÄUME & FUNKTIONEN HÖHERER ORDNUNG

Eric Kunze

`eric.kunze@mailbox.tu-dresden.de`

Übungsblatt 2 — Aufgabe 3

Algebraische Datentypen

ALGEBRAISCHE DATENTYPEN

- ▶ Ziel: problemspezifische Datenkonstrukturen
- ▶ z.B. in C: Aufzählungstypen
- ▶ funktionale Programmierung: algebraische Datentypen

Aufbau:

```
data Typename
  = Con1 t11 ... t1k1
  | Con2 t21 ... t2k2
  | ...
  | Conr tr1 ... trkr
```

- ▶ Typename ist ein Name (Großbuchstabe)
- ▶ Con1, ... Conr sind Datenkonstrukturen (Großbuchstabe)
- ▶ t_{ij} sind Typnamen (Großbuchstaben)

ALGEBRAISCHE DATENTYPEN – BEISPIELE

```
data Typename
  = Con1 t11 ... t1k1
  | Con2 t21 ... t2k2
  | ...
  | Conr tr1 ... trkr
```

Stelligkeit

```
data Season = Spring | Summer | Autumn | Winter
```

ALGEBRAISCHE DATENTYPEN – BEISPIELE

```
data Typename
  = Con1 t11 ... t1k1
  | Con2 t21 ... t2k2
  | ...
  | Conr tr1 ... trkr
```

```
data Season = Spring | Summer | Autumn | Winter
```

```
goSkiing :: Season -> Bool
goSkiing Winter = True
goSkiing _      = False
```

goSkiing Summer = False

ALGEBRAISCHE DATENTYPEN – BEISPIELE

```
data Typename
  = Con1 t11 ... t1k1
  | Con2 t21 ... t2k2
  | ...
  | Conr tr1 ... trkr
```

```
data Season = Spring | Summer | Autumn | Winter
```

```
goSkiing :: Season -> Bool
goSkiing Winter = True
goSkiing _      = False
```

```
data Weather = Sunny Int Int Bool | Cloudy Float
              | Rainy String Int
```

AUFGABE 3 – TEIL (A)

```
data BinTree = Branch Int BinTree BinTree | Nil deriving (Show)
```

mytree :: BinTree

mytree = Branch 0

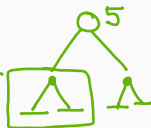
(Nil)

(Branch 3

(Branch 1 Nil Nil)

(Branch 5 Nil Nil)

)



AUFGABE 3 – TEIL (A)

```
data BinTree = Branch Int BinTree BinTree | Nil
```

Ein Beispielbaum:

```
mytree :: BinTree
mytree = Branch 0
  ( Nil )
  ( Branch 3
    ( Branch 1 Nil Nil )
    ( Branch 5 Nil Nil )
  )
```

... erfüllt die Suchbaumeigenschaft.

AUFGABE 3 – TEIL (B)

Test auf Baum-Gleichheit

AUFGABE 3 – TEIL (B)

Test auf Baum-Gleichheit

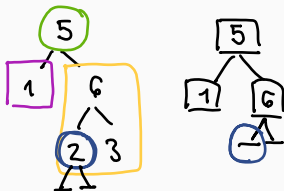
```
data BinTree = Branch Int BinTree BinTree | Nil deriving (Show)
equal :: BinTree -> BinTree -> Bool
```

`equal Nil Nil = True`

`equal (Branch x l1 r1) Nil = False`

`equal Nil (Branch y l2 r2) = False`

`equal (Branch x l1 r1) (Branch y l2 r2) =
x == y && equal l1 l2 && equal r1 r2`



Test auf Baum-Gleichheit

```
data BinTree = Branch Int BinTree BinTree | Nil
equal :: BinTree -> BinTree -> Bool
```

```
equal :: BinTree -> BinTree -> Bool
equal Nil Nil = True
equal Nil (Branch y l2 r2) = False
equal (Branch x l1 r1) Nil = False
equal (Branch x l1 r1) (Branch y l2 r2)
    = (x == y) && (equal l1 l2) && (equal r1 r2)
```

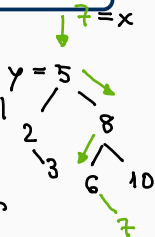
AUFGABE 3 – TEIL (C)

Einfügen von Schlüsseln in einen Binärbaum

```
data BinTree = Branch Int BinTree BinTree | Nil
insert :: BinTree -> [Int] -> BinTree
```

```
insertSingle :: BinTree -> Int -> BinTree
insertSingle Nil x = Branch x Nil Nil
insertSingle (Branch y l r) x
  | x < y = Branch y (insertSingle l x) r
  | otherwise = Branch y l (insertSingle r x)
```

```
insert :: BinTree -> [Int] -> BinTree
insert t [] = t
insert t (x:xs) = insert (insertSingle t x) xs
```



AUFGABE 3 – TEIL (C)

Einfügen von Schlüsseln in einen Binärbaum

```
data BinTree = Branch Int BinTree BinTree | Nil
insert :: BinTree -> [Int] -> BinTree
```

```
insert :: BinTree -> [Int] -> BinTree
```

```
insert t [] = t
```

```
insert t (x:xs) = insert t' xs
```

where

```
t' = insertSingle t x
```

```
insertSingle Nil x = Branch x Nil Nil
```

```
insertSingle (Branch y l r) x
```

```
  | x < y = Branch y (insertSingle l x) r
```

```
  | otherwise = Branch y l (insertSingle r x)
```



Übungsblatt 3 — Aufgabe 1

Algebraische Datentypen

AUFGABE 1 – TEIL (A)

Anzahl der Blätter

Blatt $\hat{=}$ Node x []

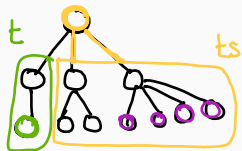
```
data RoseTree = Node Int [RoseTree]
countLeaves :: RoseTree -> Int
```

$\text{countLeaves (Node - [])} = 1$

$\text{countLeaves (Node - [t])} = \text{countLeaves t}$

$\text{countLeaves (Node x (t:ts))} =$

$\text{countLeaves t} + \text{countLeaves (Node x ts)}$



AUFGABE 1 – TEIL (A)

Anzahl der Blätter

```
data RoseTree = Node Int [RoseTree]
countLeaves :: RoseTree -> Int
```

```
countLeaves :: RoseTree -> Int
countLeaves (Node _ [] )      = 1
countLeaves (Node _ [t] )    = countLeaves t
countLeaves (Node x (t:ts))
    = countLeaves t + countLeaves (Node x ts)
```


AUFGABE 1 – TEIL (B)

gerade Anzahl an Kindern

```
data RoseTree = Node Int [RoseTree]
evenNodes :: RoseTree -> Bool
```

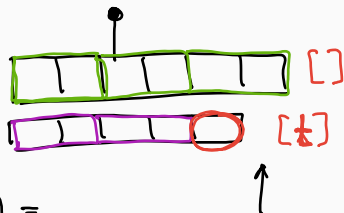
$\text{evenNodes (Node x [])} = \text{True}$

$\text{evenNodes (Node x [t])} = \text{False}$

$\text{evenNodes (Node x (t1:t2:ts))} =$

$\text{evenNodes } t1 \ \&\& \ \text{evenNodes } t2$

$\&\& \ \text{evenNodes (Node x } ts)$



gerade Anzahl an Kindern

```
data RoseTree = Node Int [RoseTree]
evenNodes :: RoseTree -> Bool
```

```
evenNodes :: RoseTree -> Bool
evenNodes (Node _ []      ) = True
evenNodes (Node x [t]     ) = False
evenNodes (Node x (t1:t2:ts))
    = evenNodes (Node x ts) && evenNodes t1 &&
      evenNodes t2
```

AUFGABE 1 – TEIL (B)

gerade Anzahl an Kindern

```
data RoseTree = Node Int [RoseTree]
evenNodes :: RoseTree -> Bool
```

```
evenNodes' :: RoseTree -> Bool
evenNodes' (Node _ []) = True
evenNodes' (Node _ ts)
  = mod (length ts) 2 == 0 && evenNodes' ts
  where
    evenNodes'' :: [RoseTree] -> Bool
    evenNodes'' [] = True
    evenNodes'' (t:ts)
      = evenNodes' t && evenNodes' ts
```

Übungsblatt 3 — Aufgaben 2 & 3

Funktionen höherer Ordnung

FUNKTIONEN

Wir kennen bereits einige Möglichkeiten Funktionen zu notieren. Hier seien einige weitere erwähnt.

anonyme Funktionen. Funktionen ohne konkreten Namen

z.B. $(\lambda x \rightarrow x+1)$ ist die Addition mit 1

$$\underbrace{(\lambda x \rightarrow x+1)}_{x \mapsto x+1}, \underline{4} = \underline{5}$$

$$x \mapsto x+1$$

FUNKTIONEN

Wir kennen bereits einige Möglichkeiten Funktionen zu notieren. Hier seien einige weitere erwähnt.

anonyme Funktionen. Funktionen ohne konkreten Namen

z.B. $(\lambda x \rightarrow x+1)$ ist die Addition mit 1

$$(\lambda x \rightarrow x+1) 4 = 5$$

Operator \leftrightarrow **Funktion** Aus Operatoren (wie z.B. $+$) kann man eine Funktion machen und vice versa.

- ▶ Operator \rightarrow Funktion: Klammern

$(+)$:: Int \rightarrow Int \rightarrow Int

$$(+) x y = x + y$$

- ▶ Funktion \rightarrow Operator: Backticks '...'

$$5 \text{ 'mod' } 2 = 1$$

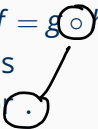
$$t1 \text{ 'equal' } t2$$

Operator: $x + y$

Funktion: $\text{mod } x y$

FUNKTIONSKOMPOSITION

Analog zur mathematischen Notation $f = g \circ h$ für $f(x) = g(h(x))$ versteht auch Haskell das Kompositionsprinzip mit dem Operator \cdot .



```
sqAdd :: Int -> Int
sqAdd = (^2) . (+ 5)
```

statt `sqAdd x = (x + 5)^2` für das Quadrat des fünften Nachfolgers

PARTIELLE APPLIKATION

Funktionen müssen nicht immer mit allen Argumenten versorgt werden. Lässt man (hintere) Argumente weg, so spricht man von Unterversorgung. Die Modulo Funktion hat eigentlich zwei Argumente. Lassen wir das zweite Argument weg, so liefert dies uns eine neue Funktion, die noch ein Argument entgegennimmt und sodann die Restberechnung ausführt.

rechtassoziativ

$\text{mod} :: \underline{\text{Int}} \rightarrow (\text{Int} \rightarrow \text{Int}) \quad (\text{Int}, \text{Int})$

$\text{mod } \underline{m} \text{ } \textcircled{n} = \dots$

$\text{mod } 10 :: \text{Int} \rightarrow \text{Int}$

$(\text{mod } 10) \text{ } \textcircled{n} = \text{mod } 10 \ n$

PARTIELLE APPLIKATION

Funktionen müssen nicht immer mit allen Argumenten versorgt werden. Lässt man (hintere) Argumente weg, so spricht man von Unterversorgung. Die Modulo Funktion hat eigentlich zwei Argumente. Lassen wir das zweite Argument weg, so liefert dies uns eine neue Funktion, die noch ein Argument entgegennimmt und sodann die Restberechnung ausführt.

```
mod :: Int -> Int -> Int
mod m n = ...
```

```
mod 10 :: Int -> Int
(mod 10) n = mod 10 n
```

```
(> 3) :: Int -> Bool
(> 3) x = x > 3
```

FUNKTIONEN HÖHERER ORDNUNG — MAP

Funktionen können als Argumente von Funktionen auftreten. Wir lernen drei Basics kennen:

FUNKTIONEN HÖHERER ORDNUNG — MAP

Funktionen können als Argumente von Funktionen auftreten. Wir lernen drei Basics kennen:

Die Funktion map

- ▶ map ermöglicht es eine Funktion f auf alle Elemente einer Liste anzuwenden

```
map :: (Int -> Int) -> [Int] -> [Int]
map f [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

- ▶ *Beispiel.*

```
map square [1,2,7,12,3,20] = [1,4,49,144,9,400]
```

Die Funktion filter

- ▶ `filter p xs` liefert eine Liste, die genau die Elemente von `xs` enthält, welche das Prädikat `p` erfüllen

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p xs = [ x | x <- xs, p x]
```

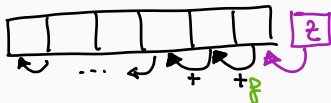
- ▶ *Beispiel.*

```
filter odd [1,2,7,12,3,20] = [1,7,3]
```

even

FUNKTIONEN HÖHERER ORDNUNG — FOLDR

Die Funktion foldr



- ▶ foldr f z xs faltet eine Liste xs und verknüpft jeweils durch die Funktion f; gestartet wird mit z und dem rechten Element

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> xs -> b Ergebnis  
foldr f z [] = z  
foldr f z (x:xs) = f x (foldr f z xs)
```

- ▶ *Beispiel.*

→ foldr (+) 3 [1,2,3,4,5] = 18
length xs = foldr (+) 0 (map (\x -> 1) xs)



FUNKTIONEN HÖHERER ORDNUNG – ÜBERSICHT

- ▶ `map` wendet Funktion auf alle Listenelemente an

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map f [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

- ▶ `filter` wählt Listenelemente anhand einer Funktion aus

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p xs = [ x | x <- xs, p x]
```

- ▶ `foldr` faltet eine Liste mit Verknüpfungsfunktion (von rechts beginnend)

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr f z [] = z
foldr f z (x:xs) = f x (foldr f z xs)
```

AUFGABE 2

Produkt der Quadrate aller geraden Zahlen einer Liste

```
f :: [Int] -> Int
```

$f\ xs = \text{foldr } (*)\ 1\ (\text{map } \underline{(^2)}\ (\text{filter } \underline{\text{even}}\ xs))$
 $(\backslash x \mapsto x * x)$

AUFGABE 2

Produkt der Quadrate aller geraden Zahlen einer Liste

```
f :: [Int] -> Int
```

```
f xs  
  = foldr (+) 0 (map (^2) (filter ('mod' 2) == 0) xs))
```


AUFGABE 2

Produkt der Quadrate aller geraden Zahlen einer Liste

```
f :: [Int] -> Int
```

```
f xs  
  = foldr (+) 0 (map (^2) (filter ('mod' 2) == 0) xs))
```

```
f' xs = foldr (*) 1 (map (^2) (filter even xs))
```

AUFGABE 2

Produkt der Quadrate aller geraden Zahlen einer Liste

```
f :: [Int] -> Int
```

```
f xs  
  = foldr (+) 0 (map (^2) (filter ('mod' 2) == 0) xs))
```

```
f' xs = foldr (*) 1 (map (^2) (filter even xs))
```

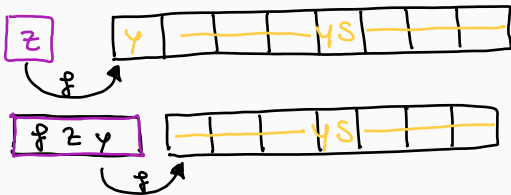
```
f'' = foldr (*) 1 . map (^2) . filter even
```

```
f'''  
  = foldr (*) 1 . map (^2) . filter ((== 0) . ('mod' 2))
```

AUFGABE 3

Faltung einer Liste von links

$\text{foldleft} :: \overbrace{(\text{Int} \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Int})}^f \rightarrow \overbrace{\text{Int}}^z \rightarrow \overbrace{[\text{Int}] \rightarrow \text{Int}}^{(y:ys)}$



vorimplementiert
 $\text{foldl} == \text{foldleft}$

$$\text{foldleft } f \ z \ [] = z$$

$$\text{foldleft } f \ z \ \underline{(y:ys)} = \text{foldleft } f \ (f \ z \ y) \ ys$$

Faltung einer Liste von *links*

```
foldleft :: (Int -> Int -> Int) -> Int -> [Int] -> Int
```

```
foldleft :: (Int -> Int -> Int) -> Int -> [Int] -> Int
```

```
foldleft f x [] = x
```

```
foldleft f x (y:ys) = foldleft f (f x y) ys
```

Fragen?