

Praktische Informatik 3: Funktionale Programmierung
Vorlesung 8 vom 02.12.2014: Abstrakte Datentypen

Christoph Lüth

Universität Bremen

Wintersemester 2014/15

Organisatorisches

- ▶ Raumänderung nächste Woche:

Vorlesung	Di, 09.12.	12-14	NW2 A0242
Tutorium	Mi, 10.12.	08-10	SpT C4180
Tutorium	Mi, 10.12.	10-12	entfällt!
Tutorium	Mi, 10.12.	12-14	GW1 A0160
Tutorium	Mi, 10.12.	14-16	SFG 1020

Die Tutorien am Donnerstag finden wie gewohnt statt.

- ▶ Grund ist eine internationale Tagung...

Fahrplan

- ▶ Teil I: Funktionale Programmierung im Kleinen
- ▶ Teil II: Funktionale Programmierung im Großen
 - ▶ Abstrakte Datentypen
 - ▶ Signaturen und Eigenschaften
 - ▶ Spezifikation und Beweis
 - ▶ Aktionen und Zustände
- ▶ Teil III: Funktionale Programmierung im richtigen Leben

Inhalt

- ▶ Abstrakte Datentypen
 - ▶ Allgemeine Einführung
 - ▶ Realisierung in Haskell
 - ▶ Beispiele

Refakturierung im Einkaufsparadies

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 1/3
module Shoppe3 where
import Data.Maybe

-- Modellierung der Artikel.
data Apfel = Boskoop | CoxOrange | GrannySmith
  deriving (Eq, Show)

apreis :: Apfel -> Int
apreis Boskoop = 55
apreis CoxOrange = 60
apreis GrannySmith = 50

data Kaese = Gouda | Appenzeller
  deriving (Eq, Show)

kpreis :: Kaese -> Double
kpreis Gouda = 1450
kpreis Appenzeller = 2270

data Bio = Bio | Konv
  deriving (Eq, Show)

data Artikel =
  Apfel Apfel | Eier
  | Kaese Kaese | Schinken
  | Salami | Milch Bio
  deriving (Eq, Show)

data Menge = Stueck Int | Gramm Int | Liter Double
  deriving (Eq, Show)

type Preis = Maybe Int

preis :: Artikel -> Menge -> Preis
preis (Apfel a) (Stueck n) = Just (n * apreis a)
preis Eier (Stueck n) = Just (n * 20)
preis (Kaese k) (Gramm g) = Just (round(fromIntegral g * 1000 * kpreis k))
preis Schinken (Gramm g) = Just (div (g * 199) 100)
preis Salami (Gramm g) = Just (div (g * 159) 100)
preis (Milch bio) (Liter l) =
  Just (round (l * case bio of Bio -> 119; Konv -> 69))
preis _ _ = Nothing

cent :: Posten -> Int
cent (Posten a m) = fromMaybe 0 (preis a m) -- gibt keinen Laufzeitfehler!

-- Addition von Mengen
addiere :: Menge -> Menge -> Menge
addiere (Stueck i) (Stueck j) = Stueck (i + j)
addiere (Gramm g) (Gramm h) = Gramm (g + h)
addiere (Liter l) (Liter m) = Liter (l + m)
addiere m n = error ("addiere: "++ show m++ " und "++ show n)

-- Posten:
data Posten = Posten Artikel Menge
  deriving Show

-- Lagerhaltung:
data Lager = Lager [Posten]
```

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 2/3
  deriving Show

leeresLager :: Lager
leeresLager = Lager []

suche :: Artikel -> Lager -> Maybe Menge
suche a (Lager l) =
  listToMaybe (map (\(Posten _ m) -> m)
    (filter (\(Posten la _) -> la == a) l))

einlagern :: Artikel -> Menge -> Lager -> Lager
einlagern a m (Lager l) =
  let hinein a m [] = [Posten a m]
      hinein a m (Posten al ml)
      | a == al = (Posten a (addiere m ml) : l)
      | otherwise = (Posten al ml : hinein a m l)
  in case preis a m of
    Nothing -> Lager l
    -> Lager (hinein a m l)

data Einkaufswagen = Einkaufswagen [Posten]
  deriving Show

leererWagen :: Einkaufswagen
leererWagen = Einkaufswagen []

einkauf :: Artikel -> Menge -> Einkaufswagen -> Einkaufswagen
einkauf a m (Einkaufswagen e)
  | salust (preis a m) = Einkaufswagen (Posten a m : e)
  | otherwise = Einkaufswagen e

kasse' :: Einkaufswagen -> Int
kasse' (Einkaufswagen ps) = foldr (\p r -> cent p + r) 0 ps

kasse :: Einkaufswagen -> Int
kasse (Einkaufswagen ps) = sum (map cent ps)

kassenbon :: Einkaufswagen -> String
kassenbon ew@(Einkaufswagen as) =
  "Bob's Aulde Grocery Shoppe'n"++
  " Artikel Menge Preis"++
  " -----n"++
  c oncatMap artikel as ++
  " =====g"++
  " Summe"++ formatR 31 (showEuro (kasse ew))

artikel :: Posten -> String
artikel p@(Posten a m) =
  formatL 20 (show a) ++
  f ormatR 7 (menge m) ++
  formatR 10 (showEuro (cent p)) ++ "n"

menge :: Menge -> String
menge (Stueck n) = show n++ " St"
menge (Gramm g) = show g++ " g"
menge (Liter l) = show l++ " l"

formatL :: Int -> String -> String
formatL n str = take n (str++ replicate n ' ')
```

Refakturierung im Einkaufsparadies

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 1/3
module Shoppe3 where
import Data.Maybe

-- Modellierung der Artikel.
data Apfel = Boskoop | CoxOrange | GrannySmith
  deriving (Eq, Show)

apreis :: Apfel -> Int
apreis Boskoop = 55
apreis CoxOrange = 60
apreis GrannySmith = 50

data Kaese = Gouda | Appenzeller
  deriving (Eq, Show)

kpreis :: Kaese -> Double
kpreis Gouda = 1450
kpreis Appenzeller = 2270

data Bio = Bio | Konv
  deriving (Eq, Show)

data Artikel =
  Apfel Apfel | Eier
  | Kaese Kaese | Schinken
  | Salami | Milch Bio
  deriving (Eq, Show)

data Menge = Stueck Int | Gramm Int | Liter Double
  deriving (Eq, Show)

type Preis = Maybe Int

preis :: Artikel -> Menge -> Preis
preis (Apfel a) (Stueck n) = Just (n * apreis a)
preis Eier (Stueck n) = Just (n * 20)
preis (Kaese k) (Gramm g) = Just (round(fromIntegral g * 1000 * kpreis k))
preis Schinken (Gramm g) = Just (div (g * 199) 100)
preis Salami (Gramm g) = Just (div (g * 159) 100)
preis (Milch bio) (Liter l) =
  Just (round (l * case bio of Bio -> 119; Konv -> 69))
preis _ _ = Nothing

cent :: Posten -> Int
cent (Posten a m) = fromMaybe 0 (preis a m) -- gibt keinen Laufzeitfehler!

-- Addition von Mengen
addiere :: Menge -> Menge -> Menge
addiere (Stueck i) (Stueck j) = Stueck (i + j)
addiere (Gramm g) (Gramm h) = Gramm (g + h)
addiere (Liter l) (Liter m) = Liter (l + m)
addiere m n = error ("addiere: " ++ show m ++ " und " ++ show n)

-- Posten:
data Posten = Posten Artikel Menge
  deriving Show

-- Lagerhaltung:
data Lager = Lager [Posten]
```

Artikel

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 2/3
  deriving Show

leeresLager :: Lager
leeresLager = Lager []

suche :: Artikel -> Lager -> Maybe Menge
suche a (Lager l) =
  listToMaybe (map (\(Posten _ m) -> m)
    (filter (\(Posten la _) -> la == a) l))

einlagern :: Artikel -> Menge -> Lager -> Lager
einlagern a m (Lager l) =
  let hinein a m [] = [Posten a m]
      hinein a m (Posten al ml) |
        a == al = (Posten a (addiere m ml) : l)
        otherwise = (Posten al ml : hinein a m l)
  in case preis a m of
    Nothing -> Lager l
    -> Lager (hinein a m l)

data Einkaufswagen = Einkaufswagen [Posten]
  deriving Show

leererWagen :: Einkaufswagen
leererWagen = Einkaufswagen []

einkauf :: Artikel -> Menge -> Einkaufswagen -> Einkaufswagen
einkauf a m (Einkaufswagen e)
  | sQuat (preis a m) = Einkaufswagen (Posten a m : e)
  | otherwise = Einkaufswagen e

kasse' :: Einkaufswagen -> Int
kasse' (Einkaufswagen ps) = foldr (\p r -> cent p + r) 0 ps

kasse :: Einkaufswagen -> Int
kasse (Einkaufswagen ps) = sum (map cent ps)

kassenbon :: Einkaufswagen -> String
kassenbon ew@(Einkaufswagen as) =
  "Bob's Aukle Grocery Shoppe!\n" ++
  " Artikel Menge Preis\n" ++
  " -----\n" ++
  c oncatMap artikel as ++
  " -----\n" ++
  " Summe: " ++ formatR 31 (showEuro (kasse ew))

artikel :: Posten -> String
artikel p@(Posten a m) =
  formatL 20 (show a) ++
  f ormatR 7 (menge m) ++
  formatR 10 (showEuro (cent p)) ++ "\n"

menge :: Menge -> String
menge (Stueck n) = show n ++ " St"
menge (Gramm g) = show g ++ " g."
menge (Liter l) = show l ++ " l"

formatL :: Int -> String -> String
formatL n str = take n (str ++ replicate n ' ')
```

Refakturierung im Einkaufsparadies

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 1/3
module Shoppe3 where
import Data.Maybe

-- Modellierung der Artikel.

data Apfel = Boskoop | CoxOrange | GrannySmith
  deriving (Eq, Show)

apreis :: Apfel -> Int
apreis Boskoop = 55
apreis CoxOrange = 60
apreis GrannySmith = 50

data Kaese = Gouda | Appenzeller
  deriving (Eq, Show)

kpreis :: Kaese -> Double
kpreis Gouda = 1450
kpreis Appenzeller = 2270

data Bio = Bio | Konv
  deriving (Eq, Show)

data Artikel =
  Apfel Apfel | Eier
  | Kaese Kaese | Schinken
  | Salami | Milch Bio
  deriving (Eq, Show)

data Menge = Stueck Int | Gramm Int | Liter Double
  deriving (Eq, Show)

type Preis = Maybe Int

preis :: Artikel -> Menge -> Preis
preis (Apfel a) (Stueck n) = Just (n * apreis a)
preis Eier (Stueck n) = Just (n * 20)
preis (Kaese k) (Gramm g) = Just (round(fromIntegral g * 1000 * kpreis k))
preis Schinken (Gramm g) = Just (div (g * 199) 100)
preis Salami (Gramm g) = Just (div (g * 159) 100)
preis (Milch bio) (Liter l) =
  Just (round (l * case bio of Bio -> 119; Konv -> 69))
preis _ _ = Nothing

cent :: Posten -> Int
cent (Posten a m) = fromMaybe 0 (preis a m) -- gibt keinen Laufzeitfehler!

-- Addition von Mengen
addiere :: Menge -> Menge -> Menge
addiere (Stueck i) (Stueck j) = Stueck (i + j)
addiere (Gramm g) (Gramm h) = Gramm (g + h)
addiere (Liter l) (Liter m) = Liter (l + m)
addiere m n = error ("addiere: " ++ show m ++ " und " ++ show n)

-- Posten:
data Posten = Posten Artikel Menge
  deriving Show

-- Lagerhaltung:
data Lager = Lager [Posten]
```

Artikel

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 2/3
  deriving Show

leeresLager :: Lager
leeresLager = Lager []

suche :: Artikel -> Lager -> Maybe Menge
suche a (Lager l) =
  listToMaybe (map (\(Posten _ m) -> m)
    (filter (\(Posten la _) -> la == a) l))

einlagern :: Artikel -> Menge -> Lager -> Lager
einlagern a m (Lager l) =
  let hinein a m [] = [Posten a m]
      hinein a m (Posten al ml) |
        a == al = (Posten a (addiere m ml) : l)
        | otherwise = (Posten al ml : hinein a m l)
  in case preis a m of
    Nothing -> Lager l
    -> Lager (hinein a m l)

data Einkaufswagen = Einkaufswagen [Posten]
  deriving Show

leererWagen :: Einkaufswagen
leererWagen = Einkaufswagen []

einkauf :: Artikel -> Menge -> Einkaufswagen -> Einkaufswagen
einkauf a m (Einkaufswagen e)
  | Just (preis a m) = Einkaufswagen (Posten a m : e)
  | otherwise = Einkaufswagen e

kasse' :: Einkaufswagen -> Int
kasse' (Einkaufswagen ps) = foldr (\p r -> cent p + r) 0 ps

kasse :: Einkaufswagen -> Int
kasse (Einkaufswagen ps) = sum (map cent ps)

kassenbon :: Einkaufswagen -> String
kassenbon ew@(Einkaufswagen as) =
  "Bob's Auhle Grocery Shoppe's\n" ++
  " Artikel Menge Preis\n" ++
  " -----\n" ++
  c oncatMap artikel as ++
  " -----\n" ++
  " Summe: " ++ formatR 31 (showEuro (kasse ew))

artikel :: Posten -> String
artikel p@(Posten a m) =
  formatL 20 (show a) ++
  f ormatR 7 (menge m) ++
  formatR 10 (showEuro (cent p)) ++ "\n"

menge :: Menge -> String
menge (Stueck n) = show n ++ " St"
menge (Gramm g) = show g ++ " g"
menge (Liter l) = show l ++ " l"

formatL :: Int -> String -> String
formatL n str = take n (str ++ replicate n ' ')
```

Lager

Refakturierung im Einkaufsparadies

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 1/3
module Shoppe3 where
import Data.Maybe

-- Modellierung der Artikel.
data Apfel = Boskoop | CoxOrange | GrannySmith
  deriving (Eq, Show)

apreis :: Apfel -> Int
apreis Boskoop = 55
apreis CoxOrange = 60
apreis GrannySmith = 50

data Kaese = Gouda | Appenzeller
  deriving (Eq, Show)

kpreis :: Kaese -> Double
kpreis Gouda = 1450
kpreis Appenzeller = 2270

data Bio = Bio | Konv
  deriving (Eq, Show)

data Artikel =
  Apfel Apfel | Eier
  | Kaese Kaese | Schinken
  | Salami | Milch Bio
  deriving (Eq, Show)

data Menge = Stueck Int | Gramm Int | Liter Double
  deriving (Eq, Show)

type Preis = Maybe Int

preis :: Artikel -> Menge -> Preis
preis (Apfel a) (Stueck n) = Just (n * apreis a)
preis Eier (Stueck n) = Just (n * 20)
preis (Kaese k) (Gramm g) = Just (round(fromIntegral g * 1000 * kpreis k))
preis Schinken (Gramm g) = Just (div (g * 199) 100)
preis Salami (Gramm g) = Just (div (g * 159) 100)
preis (Milch bio) (Liter l) =
  Just (round (1 * case bio of Bio -> 119; Konv -> 69))
preis _ _ = Nothing

cent :: Posten -> Int
cent (Posten a m) = fromMaybe 0 (preis a m) -- gibt keinen Laufzeitfehler!

-- Addition von Mengen
addiere :: Menge -> Menge -> Menge
addiere (Stueck i) (Stueck j) = Stueck (i + j)
addiere (Gramm g) (Gramm h) = Gramm (g + h)
addiere (Liter l) (Liter m) = Liter (l + m)
addiere m n = error ("addiere: " ++ show m ++ " und " ++ show n)

-- Posten:
data Posten = Posten Artikel Menge
  deriving Show

-- Lagerhaltung:
data Lager = Lager [Posten]
```

Artikel

```
Nov 11, 14 14:28 Shoppe3.hs Page 2/3
  deriving Show

leeresLager :: Lager
leeresLager = Lager []

suche :: Artikel -> Lager -> Maybe Menge
suche a (Lager l) =
  listToMaybe (map (\(Posten _ m) -> m)
    (filter (\(Posten la _) -> la == a) l))

einlagern :: Artikel -> Menge -> Lager -> Lager
einlagern a m (Lager l) =
  let hinein a m [] = [Posten a m]
      hinein a m (Posten al ml) |
        a == al = (Posten a (addiere m ml) : l)
        | otherwise = (Posten al ml : hinein a m l)
  in case preis a m of
    Nothing -> Lager l
    -> Lager (hinein a m l)

data Einkaufswagen = Einkaufswagen [Posten]
  deriving Show

leererWagen :: Einkaufswagen
leererWagen = Einkaufswagen []

einkauf :: Artikel -> Menge -> Einkaufswagen -> Einkaufswagen
einkauf a m (Einkaufswagen e) |
  Just (preis a m) = Einkaufswagen (Posten a m : e)
  | otherwise = Einkaufswagen e

kasse' :: Einkaufswagen -> Int
kasse' (Einkaufswagen ps) = foldr (\p r -> cent p + r) 0 ps

kasse :: Einkaufswagen -> Int
kasse (Einkaufswagen ps) = sum (map cent ps)

kassenbon :: Einkaufswagen -> String
kassenbon ew@(Einkaufswagen as) =
  "Bob's Auhle Grocery Shoppe's\n" ++
  " Artikel Menge Preis\n" ++
  " -----\n" ++
  cconcatMap artikel as ++
  " -----\n" ++
  " Summe\n" ++ formatR 31 (showEuro (kasse ew))

artikel :: Posten -> String
artikel p@(Posten a m) =
  formatL 20 (show a) ++
  f ormatR 7 (menge m) ++
  formatR 10 (showEuro (cent p)) ++ "\n"

menge :: Menge -> String
menge (Stueck n) = show n ++ " St"
menge (Gramm g) = show g ++ " g"
menge (Liter l) = show l ++ " l"

formatL :: Int -> String -> String
formatL n str = take n (str ++ replicate n ' ')
```

Lager

Einkaufswagen

Warum Modularisierung?

- ▶ Übersichtlichkeit der Module

Lesbarkeit

- ▶ Getrennte Übersetzung

technische Handhabbarkeit

- ▶ Verkapselung

konzeptionelle Handhabbarkeit

Abstrakte Datentypen

Definition (Abstrakter Datentyp)

Ein **abstrakter Datentyp** (ADT) besteht aus einem (oder mehreren) **Typen** und **Operationen** auf diesem.

- ▶ Werte des Typen können nur über die bereitgestellten Operationen erzeugt werden
- ▶ Eigenschaften von Werten des Typen werden nur über die bereitgestellten Operationen beobachtet
- ▶ Einhaltung von **Invarianten** über dem Typ kann garantiert werden

Implementation von ADTs in einer Programmiersprache:

- ▶ Benötigt Möglichkeit der **Kapselung** (Einschränkung der Sichtbarkeit)
- ▶ bspw. durch **Module** oder **Objekte**

ADTs vs. algebraische Datentypen

- ▶ Algebraische Datentypen
 - ▶ **Frei erzeugt**
 - ▶ Keine Einschränkungen
 - ▶ Insbesondere keine Gleichheiten
- ▶ ADTs:
 - ▶ Einschränkungen und Invarianten möglich
 - ▶ Gleichheiten möglich

ADTs in Haskell: Module

- ▶ Einschränkung der Sichtbarkeit durch **Verkapselung**
- ▶ **Modul**: Kleinste verkapselbare **Einheit**
- ▶ Ein **Modul** umfaßt:
 - ▶ **Definitionen** von Typen, Funktionen, Klassen
 - ▶ **Deklaration** der nach außen **sichtbaren** Definitionen
- ▶ Gleichzeitig: Modul $\hat{=}$ Übersetzungseinheit (getrennte Übersetzung)

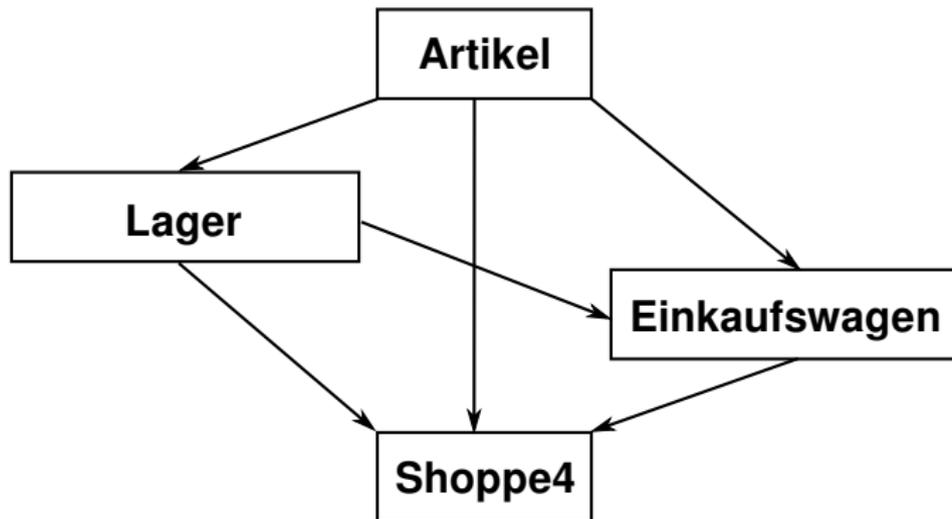
Module: Syntax

- ▶ Syntax:

```
module Name(Bezeichner) where Rumpf
```

- ▶ Bezeichner können leer sein (dann wird alles exportiert)
- ▶ Bezeichner sind:
 - ▶ **Typen**: T, T(c1, ..., cn), T(..)
 - ▶ **Klassen**: C, C(f1, ...,fn), C(..)
 - ▶ Andere Bezeichner: **Werte**, **Felder**, **Klassenmethoden**
 - ▶ Importierte **Module**: **module** M
- ▶ Typsynonyme und Klasseninstanzen bleiben sichtbar
- ▶ Module können **rekursiv** sein (*don't try at home*)

Refakturierung im Einkaufsparadies: Modularchitektur



Refakturierung im Einkaufsparadies I: Artikel

- ▶ Es wird **alles** exportiert
- ▶ Reine Datenmodellierung

```
module Artikel where
```

```
import Data.Maybe
```

— Modellierung der Artikel.

```
data Apfel = Boskoop | CoxOrange | GrannySmith  
          deriving (Eq, Show)
```

Refakturierung im Einkaufsparadies II: Lager

```
module Lager(  
  Posten,  
  artikel,  
  menge,  
  posten,  
  cent,  
  Lager,  
  leeresLager,  
  einlagern,  
  suche,  
  inventur  
) where
```

- ▶ Implementiert ADTs Posten und Lager
- ▶ Garantierte Invarianten:
 - ▶ Posten hat immer die korrekte Artikel und Menge:
`posten :: Artikel → Menge → Maybe Posten`
 - ▶ Lager enthält keine doppelten Artikel:
`einlagern :: Artikel → Menge → Lager → Lager`

Refakturierung im Einkaufsparadies III: Einkaufswagen

```
module Einkaufswagen(  
  Einkaufswagen ,  
  leererWagen ,  
  einkauf ,  
  kasse ,  
  kassenbon  
) where
```

- ▶ Implementiert ADT Einkaufswagen
- ▶ Garantierte Invariante:
 - ▶ Korrekte Artikel und Menge im Einkaufswagen

```
einkauf :: Artikel → Menge →  
         Einkaufswagen → Einkaufswagen
```

- ▶ Nutzt dazu Posten aus Modul Lager

Benutzung von ADTs

- ▶ Operationen und Typen müssen importiert werden
- ▶ Möglichkeiten des Imports:
 - ▶ Alles importieren
 - ▶ Nur bestimmte Operationen und Typen importieren
 - ▶ Bestimmte Typen und Operationen nicht importieren

Importe in Haskell

- ▶ Syntax:

```
import [qualified] M [as N] [hiding][(Bezeichner)]
```

- ▶ *Bezeichner* geben an, **was** importiert werden soll:
 - ▶ Ohne Bezeichner wird **alles** importiert
 - ▶ Mit **hiding** werden Bezeichner **nicht** importiert
- ▶ Für jeden exportierten Bezeichner *f* aus *M* wird importiert
 - ▶ *f* und **qualifizierter** Bezeichner *M.f*
 - ▶ **qualified**: **nur qualifizierter** Bezeichner *M.f*
 - ▶ Umbenennung bei Import mit *as* (dann *N.f*)
 - ▶ Klasseninstanzen und Typsynonyme werden immer importiert
- ▶ Alle Importe stehen immer am **Anfang** des Moduls

Beispiel

`module A(x,y) where...`

Import(e)	Bekannte Bezeichner
<code>import A</code>	<code>x, y, A.x, A.y</code>
<code>import A()</code>	<i>(nothing)</i>
<code>import A(x)</code>	<code>x, A.x</code>
<code>import qualified A</code>	<code>A.x, A.y</code>
<code>import qualified A()</code>	<i>(nothing)</i>
<code>import qualified A(x)</code>	<code>A.x</code>
<code>import A hiding ()</code>	<code>x, y, A.x, A.y</code>
<code>import A hiding (x)</code>	<code>y, A.y</code>
<code>import qualified A hiding ()</code>	<code>A.x, A.y</code>
<code>import qualified A hiding (x)</code>	<code>A.y</code>
<code>import A as B</code>	<code>x, y, B.x, B.y</code>
<code>import A as B(x)</code>	<code>x, B.x</code>
<code>import qualified A as B</code>	<code>B.x, B.y</code>

Schnittstelle vs. Implementation

- ▶ Gleiche **Schnittstelle** kann unterschiedliche **Implementationen** haben
- ▶ Beispiel: (endliche) Abbildungen

Endliche Abbildungen

- ▶ Eine Sichtweise: Ersatz für Hashtables in imperativen Sprachen. **Sehr nützlich!**
- ▶ Abstrakter Datentyp für **endliche Abbildungen**:

- ▶ Datentyp

```
data Map  $\alpha$   $\beta$ 
```

- ▶ Leere Abbildung:

```
empty :: Map  $\alpha$   $\beta$ 
```

- ▶ Abbildung auslesen:

```
lookup :: Ord  $\alpha$   $\Rightarrow$   $\alpha$   $\rightarrow$  Map  $\alpha$   $\beta$   $\rightarrow$  Maybe  $\beta$ 
```

- ▶ Abbildung ändern:

```
insert :: Ord  $\alpha$   $\Rightarrow$   $\alpha$   $\rightarrow$   $\beta$   $\rightarrow$  Map  $\alpha$   $\beta$   $\rightarrow$  Map  $\alpha$   $\beta$ 
```

- ▶ Abbildung löschen:

```
delete :: Ord  $\alpha$   $\Rightarrow$   $\alpha$   $\rightarrow$  Map  $\alpha$   $\beta$   $\rightarrow$  Map  $\alpha$   $\beta$ 
```

Eine naheliegende Implementation

- ▶ Modellierung als Haskell-Funktion:

```
data Map  $\alpha$   $\beta$  = Map ( $\alpha \rightarrow$  Maybe  $\beta$ )
```

- ▶ Damit einfaches lookup, insert, delete:

```
empty = Map ( $\lambda x \rightarrow$  Nothing)
```

```
lookup a (Map s) = s a
```

```
insert a b (Map s) =  
  Map ( $\lambda x \rightarrow$  if  $x == a$  then Just b else s x)
```

```
delete a (Map s) =  
  Map ( $\lambda x \rightarrow$  if  $x == a$  then Nothing else s x)
```

- ▶ Instanzen von Eq, Show **nicht möglich**
- ▶ **Speicherleck**

Endliche Abbildungen: Anwendungsbeispiel

- ▶ Artikel im Lager:

```
data Lager = Lager (M.Map Artikel Posten)
```

- ▶ Artikel suchen:

```
suche a (Lager l) = fmap menge (M.lookup a l)
```

- ▶ Ins Lager hinzufügen:

```
einlagern :: Artikel → Menge → Lager → Lager  
einlagern a m (Lager l) =  
  case posten a m of  
    Nothing → Lager l  
    Just p → Lager (M.insert a p l)
```

- ▶ Für Inventur fehlt Möglichkeit zur **Iteration**
- ▶ Daher: Map als **Assoziativliste**

Map als Assoziativliste

```
newtype Map  $\alpha$   $\beta$  = Map [( $\alpha$ ,  $\beta$ )]
```

- ▶ Zusatzfunktionalität:

- ▶ Iteration (fold)

```
fold :: Ord  $\alpha$   $\Rightarrow$  (( $\alpha$ ,  $\beta$ )  $\rightarrow$   $\gamma$   $\rightarrow$   $\gamma$ )  $\rightarrow$   $\gamma$   $\rightarrow$  Map  $\alpha$   $\beta$   $\rightarrow$   $\gamma$   
fold f e (Map ms) = foldr f e ms
```

- ▶ Instanzen von Eq und Show

```
instance (Eq  $\alpha$ , Eq  $\beta$ )  $\Rightarrow$  Eq (Map  $\alpha$   $\beta$ ) where  
  Map s1 == Map s2 =  
    null (s1 \\ $\setminus$  s2) && null (s1 \\ $\setminus$  s2)
```

- ▶ ... ist aber **ineffizient** (Zugriff/Löschen in $\mathcal{O}(n)$)
- ▶ Deshalb: **balancierte Bäume**

AVL-Bäume und Balancierte Bäume

AVL-Bäume

Ein Baum ist **ausgeglichen**, wenn

- ▶ alle Unterbäume ausgeglichen sind, und
- ▶ der Höhenunterschied zwischen zwei Unterbäumen höchstens eins beträgt.

Balancierte Bäume

Ein Baum ist **balanciert**, wenn

- ▶ alle Unterbäume balanciert sind, und
- ▶ für den linken und rechten Unterbaum l , r gilt:

$$size(l) \leq w \cdot size(r) \quad (1)$$

$$size(r) \leq w \cdot size(l) \quad (2)$$

w — **Gewichtung** (Parameter des Algorithmus)

Implementation von balancierten Bäumen

- ▶ Der Datentyp

```
data Tree  $\alpha$  = Null  
      | Node Weight (Tree  $\alpha$ )  $\alpha$  (Tree  $\alpha$ )
```

- ▶ Gewichtung (Parameter des Algorithmus):

```
type Weight = Int
```

```
weight :: Weight
```

- ▶ Hilfskonstruktor, setzt Größe (l, r balanciert)

```
node :: Tree  $\alpha \rightarrow \alpha \rightarrow$  Tree  $\alpha \rightarrow$  Tree  $\alpha$   
node l n r = Node h l n r where  
      h = 1 + size l + size r
```

- ▶ Hilfskonstruktor, balanciert ggf. neu aus:

```
mkNode :: Tree  $\alpha \rightarrow \alpha \rightarrow$  Tree  $\alpha \rightarrow$  Tree  $\alpha$ 
```

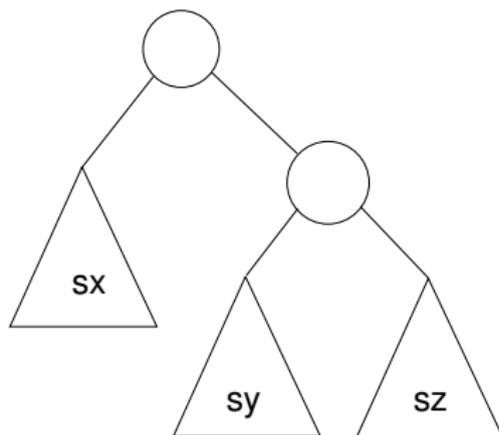
Balance sicherstellen

- ▶ Problem:

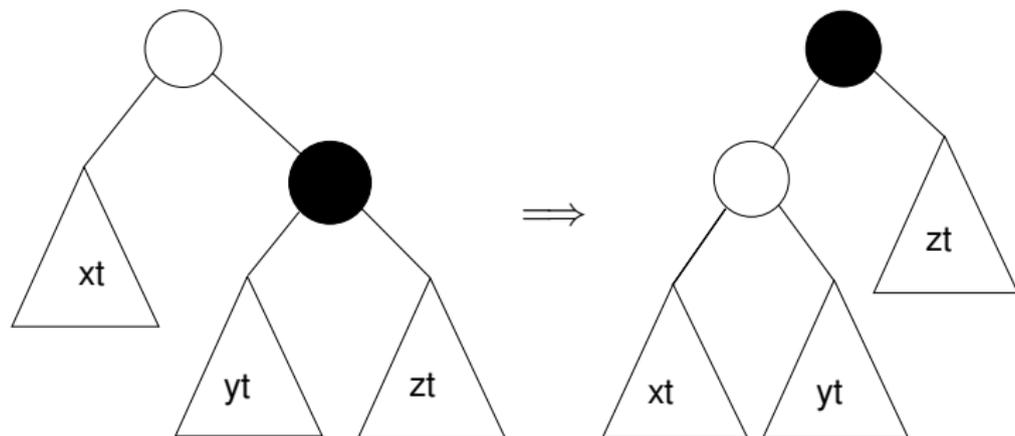
Nach Löschen oder Einfügen zu großes Ungewicht

- ▶ Lösung:

Rotieren der Unterbäume

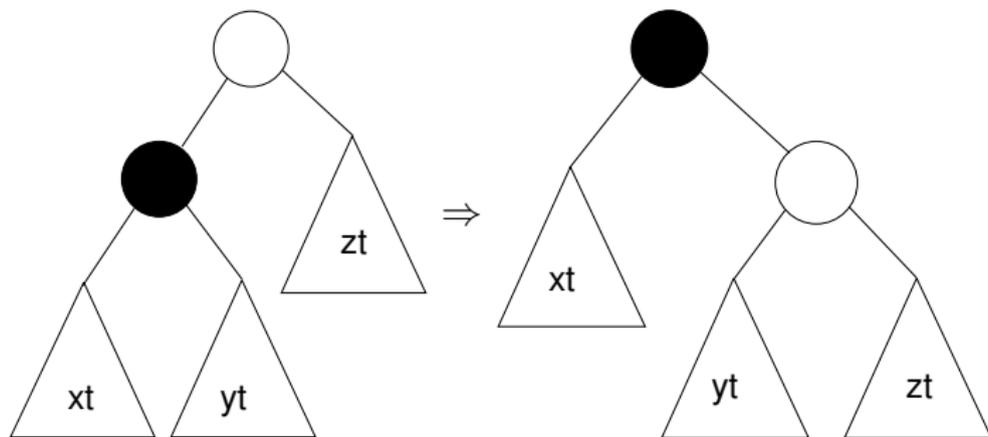


Linksrotation



```
rotl :: Tree  $\alpha$   $\rightarrow$  Tree  $\alpha$   
rotl (Node _ xt y (Node _ yt x zt)) =  
  node (node xt y yt) x zt
```

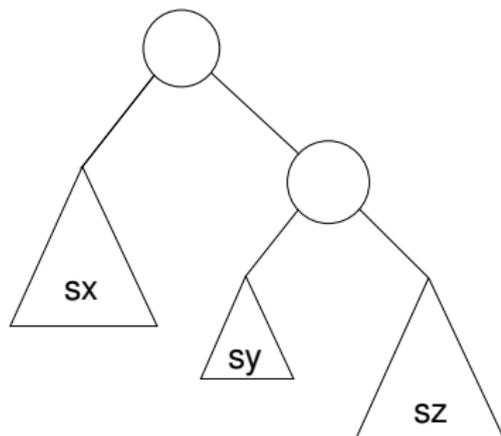
Rechtsrotation



```
rotr :: Tree  $\alpha$   $\rightarrow$  Tree  $\alpha$   
rotr (Node _ (Node _ ut y vt) x rt) =  
  node ut y (node vt x rt)
```

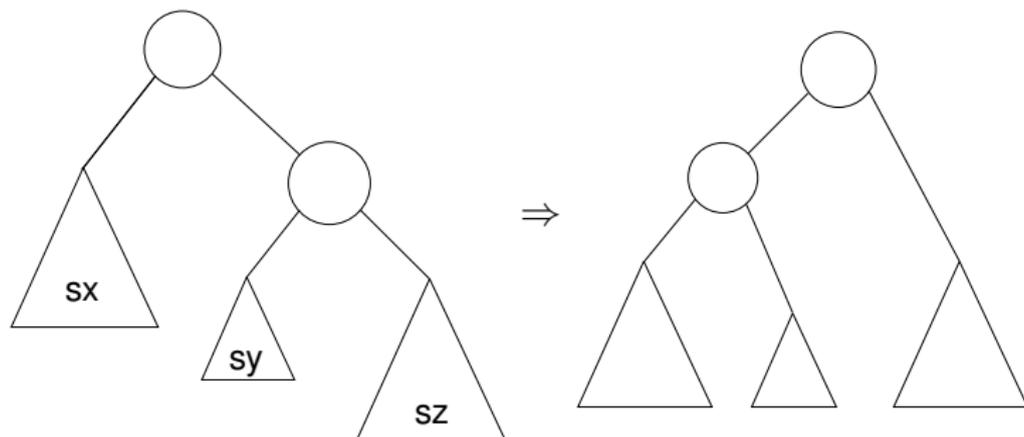
Balanciertheit sicherstellen

- ▶ Fall 1: Äußerer Unterbaum zu groß



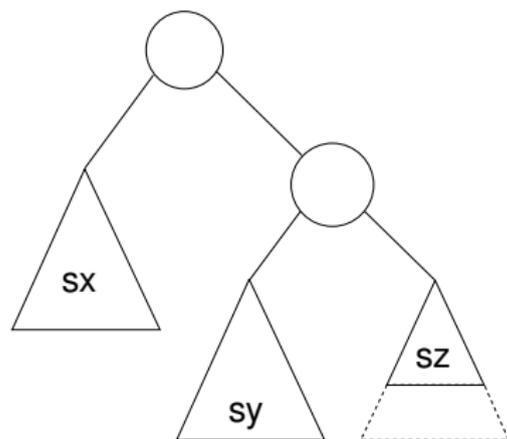
Balanciertheit sicherstellen

- ▶ Fall 1: Äußerer Unterbaum zu groß
- ▶ Lösung: Linksrotation



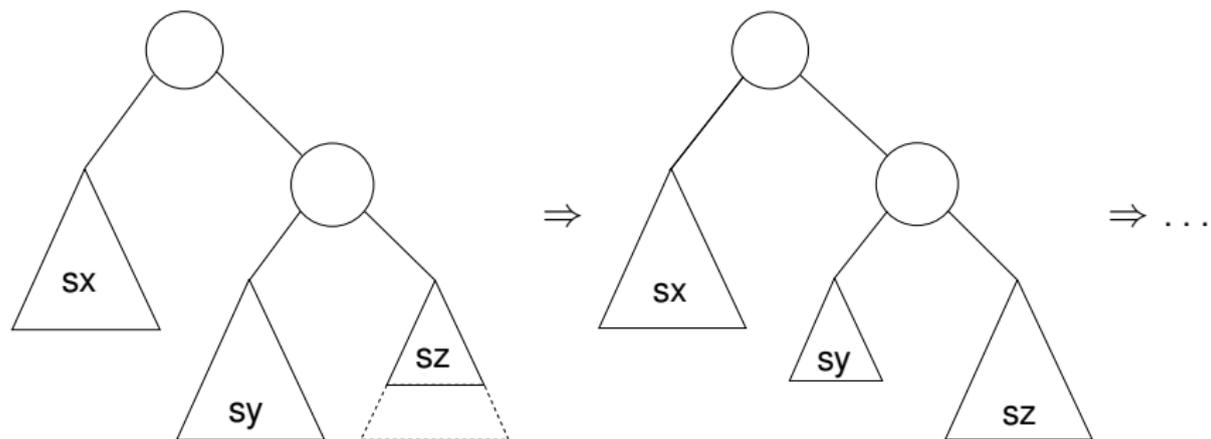
Balanciertheit sicherstellen

- ▶ Fall 2: Innerer Unterbaum zu groß oder gleich groß



Balanciertheit sicherstellen

- ▶ Fall 2: Innerer Unterbaum zu groß oder gleich groß
- ▶ Reduktion auf vorherigen Fall durch Rechtsrotation des Unterbaumes



Balance sicherstellen

- ▶ Hilfsfunktion: **Balance** eines Baumes

```
bias :: Tree  $\alpha$   $\rightarrow$  Ordering
bias Null = EQ
bias (Node _ lt _ rt) = compare (size lt) (size rt)
```

- ▶ Zu implementieren: mkNode lt y rt
 - ▶ Voraussetzung: lt, rt balanciert
 - ▶ Konstruiert neuen balancierten Baum mit Knoten y
- ▶ Fallunterscheidung:
 - ▶ rt zu **groß**, zwei **Unterfälle**:
 - ▶ Linker Unterbaum von rt kleiner (Fall 1): bias rt == *LT*
 - ▶ Linker Unterbaum von rt größer/gleich groß (Fall 2): bias rt == *EQ*, bias rt == *GT*
 - ▶ lt zu **groß**, zwei **Unterfälle** (symmetrisch).

Konstruktion eines ausgeglichenen Baumes

- ▶ Voraussetzung: lt, rt balanciert

```
mkNode lt x rt
```

```
| ls + rs < 2 = node lt x rt
```

```
| weight* ls < rs =
```

```
    if bias rt == LT then rotl (node lt x rt)
```

```
    else rotl (node lt x (rotr rt))
```

```
| ls > weight* rs =
```

```
    if bias lt == GT then rotr (node lt x rt)
```

```
    else rotr (node (rotl lt) x rt)
```

```
| otherwise = node lt x rt where
```

```
    ls = size lt; rs = size rt
```

Balancierte Bäume als Maps

- ▶ Endliche Abbildung: Bäume mit (key, value) Paaren

```
type Map  $\alpha$   $\beta$  = Tree ( $\alpha$ ,  $\beta$ )
```

- ▶ insert fügt neues Element ein:

```
insert :: Ord  $\alpha$  =>  $\alpha$  ->  $\beta$  -> Map  $\alpha$   $\beta$  -> Map  $\alpha$   $\beta$   
insert k v Null = node Null (k, v) Null  
insert k v (Node n | a@(kn, _) r)  
  | k < kn = mkNode (insert k v |) a r  
  | k == kn = Node n | (k, v) r  
  | k > kn = mkNode | a (insert k v r)
```

- ▶ lookup liest Element aus
- ▶ remove löscht ein Element
 - ▶ Benötigt Hilfsfunktion join :: Tree α -> Tree α -> Tree α

Zusammenfassung Balancierte Bäume

- ▶ Auslesen, einfügen und löschen: logarithmischer Aufwand ($\mathcal{O}(\log n)$)
- ▶ Fold: linearer Aufwand ($\mathcal{O}(n)$)
- ▶ Guten durchschnittlichen Aufwand
- ▶ Auch in der Haskell-Bücherei: `Data.Map` (mit vielen weiteren Funktionen)

Defizite von Haskell's Modulsystem

- ▶ Signatur ist nur **implizit**
 - ▶ Exportliste enthält nur Bezeichner
 - ▶ Wünschenswert: Signatur an der Exportliste annotierbar, oder Signaturen in separater Datei
 - ▶ In Java: **Interfaces**
- ▶ Keine **parametrisierten** Module
 - ▶ Vgl. Lager
 - ▶ In ML-Notation:

```
module Lager(Map : MapSig) : LagerSig =...
```

```
module Lager1 = Lager(MapList)
```

```
module Lager2 = Lager(MapFun)
```
- ▶ In Java: **abstrakte** Klassen

ADTs vs. Objekte

- ▶ ADTs (Haskell): **Typ** plus **Operationen**
- ▶ Objekte (z.B. Java): **Interface**, **Methoden**.
- ▶ **Gemeinsamkeiten:**
 - ▶ Verkapselung (information hiding) der Implementation
- ▶ **Unterschiede:**
 - ▶ Objekte haben **internen Zustand**, ADTs sind **referentiell transparent**;
 - ▶ Objekte haben **Konstruktoren**, ADTs nicht (Konstruktoren nicht unterscheidbar)
 - ▶ **Vererbungsstruktur** auf Objekten (**Verfeinerung** für ADTs)
 - ▶ Java: **interface** eigenes Sprachkonstrukt
 - ▶ Java: **packages** für Sichtbarkeit

Zusammenfassung

- ▶ **Abstrakte Datentypen** (ADTs):
 - ▶ Besteht aus **Typen** und **Operationen** darauf
- ▶ Realisierung in Haskell durch **Module**
- ▶ Beispieldatentypen: endliche Abbildungen
- ▶ Nächste Vorlesung: ADTs durch **Eigenschaften** spezifizieren