

# Tutorium 03: Typen in Haskell

---

Paul Brinkmeier

05. November 2019

Tutorium Programmierparadigmen am KIT

- ÜB1 korrigiert
- ÜB2 korrigiert
- ÜB3: Bis Donnerstag Mittag

# Heutiges Programm

---

- Übungsblatt 2
- Algebraische Datentypen
- Implementierung einer einfach verketteten Liste
- Typklassen
- Implementierung einer Queue

# Übungsblatt 2

---

# 1 — Gültigkeitsbereiche

```
f y = \z -> x + 7 * z - y
x = 1
g x = x + (
  let
    y = x * 2; x = 5 * 5
  in (let x = f x 2 in x + y))
h = let z = 2 in g x + (\z -> -z) z where z = 3
```

- Zeile 3: Welches x wird in f x 2 verwendet?
- Zeile 3: Welches x wird in y verwendet?
- Zeile 4: Bindet let oder where stärker?

## 1 — Gültigkeitsbereiche, Z.3

```
module LetXInFx where
```

```
x = 42
```

```
f = (*2)
```

```
y = let x = f x in x
```

## 1 — Gültigkeitsbereiche, Z.3

```
module LetXInFx where
```

```
x = 42
```

```
f = (*2)
```

```
y = let x = f x in x
```

- y hängt in GHCi
- $\rightsquigarrow$  unendliche Schleife
- $\rightsquigarrow$  das im let definierte x wird verwendet



## 1 — Gültigkeitsbereiche, Z.3

```
module LetX where
```

```
x = 42
```

```
y = let z = 2 * x; x = 100 in z
```

## 1 — Gültigkeitsbereiche, Z.3

```
module LetX where
```

```
x = 42
```

```
y = let z = 2 * x; x = 100 in z
```

- $y = 200$  in GHCi
- $\rightsquigarrow$  das im `let` definierte `x` wird verwendet

## 1 — Gültigkeitsbereiche, Z.4

```
module LetVsWhere where

stronger =
  let
    x = "let"
  in
  x
  where x = "where"
```

## 1 — Gültigkeitsbereiche, Z.4

```
module LetVsWhere where

stronger =
  let
    x = "let"
  in
  x
  where x = "where"
```

- `stronger = "let"` in GHCi
- $\rightsquigarrow$  `let` ist stärker
- `let ... in ...`: normaler Ausdruck
- `where`: nur in Definition

## 2.1 — Tiefgründige Typen

```
module DeepTypes where
```

```
vA  = (\x -> x)    :: a -> a
```

```
vB  = (\x -> x)    :: (a -> b) -> a -> b
```

```
vC  = (\x -> x)    :: (a -> b) -> (a -> b)
```

```
vD  = (\x _ -> x)  :: (a -> b -> a)
```

```
vE1 = (\x _ -> x)  :: (a -> a -> a)
```

```
vE2 = (\_ y -> y)  :: (a -> a -> a)
```

```
vF  = []           :: [a]
```

```
vG  = [1]          :: [Int]
```

```
vH  = []           :: [[a]]
```

```
vI  = [[]]         :: [[a]]
```

```
-- Alternativ:
```

```
-- vA x = x, vB g x = g x, etc.
```

## 2.2 — Tiefgründige Typen

Warum gibt keinen Wert, der `[a]` darstellt?

`a` ist eine Typvariable, kein spezifischer Typ. Bspw. sind `[1]` und `["test"]` beide gültige Werte mit dem Typ `[a]`. Es gibt aber keine Wert, der für alle möglichen Typen ein `a` darstellt (anders als bspw. `null` in Java).

## 2.3 — Tiefgründige Typen

```
module NestedList where

type Nested a = [[[[[[[[[a]]]]]]]]]]

a1 = [[[[[[[[[0]]]]]]]]] -- :: Nested a
a2 = [[[[[[[[ ]]]]]]]]   :: Nested a
a3 =  [[[[[[[[ ]]]]]]]]   :: Nested a
a4 =    [[[[[[[ ]]]]]]]    :: Nested a
a5 =          [ ]          :: Nested a
a6 =          []           :: Nested a
```

- Eine Liste von Listen von Listen... ist immer noch eine Liste
- $\rightsquigarrow$  Kürzester Wert: leere Liste

### 3 — Listenkombinatoren

```
module Polynom where

type Polynom = [Double]

cmult :: Polynom -> Double -> Polynom
cmult poly c = map (* c) poly

eval :: Polynom -> Double -> Double
eval poly x = foldr evalFold 0 poly
  where evalFold aN acc = aN + x * acc

deriv :: Polynom -> Polynom
deriv [] = []
deriv poly = zipWith (*) [1..] $ tail poly
```



# Algebraische Datentypen

---

```
module DataExamples where

data Bool = True | False

data Category = Jackets | Pants | Shoes
data Filter
  = InSale
  | IsCategory Category
  | PriceRange Float Float
```

- Keyword `data` definiert *neuen* Typ
- „enum auf Meth“
- Ersetzt oft Vererbung im Entwurfsprozess

```
module DataExamples2 where

data UserRole = Student | Mitarbeiter | Admin
data StudentId = UAccount String | MatNum Int

data List a = Null | Cons a (List a)
```

- Typen werden definiert als Menge von Werten
- Auch: Summentypen
  - Produkttypen: struct, Tupel, etc.
  - Menge der möglichen Werte: Summe der möglichen Werte der Konstruktoren

## Übungsaufgabe: Liste implementieren

```
module List where

data List a = Null | Cons a (List a)
    deriving (Show)

map' f Null = Null
map' f (Cons x xs) = Cons (f x) (map' f xs)

filter' p Null = Null
filter' p (Cons x xs)
    | p x = Cons x (filter' p xs)
    | otherwise = filter' p xs

foldr' f acc Null = acc
foldr' f acc (Cons x xs) = f x (foldr' f acc xs)
```

## Übungsaufgabe: Liste implementieren

```
module List where

data List a = Null | Cons a (List a)
    deriving (Show)

map' f Null = Null
map' f (Cons x xs) = Cons (f x) (map' f xs)

filter' p Null = Null
filter' p (Cons x xs)
    | p x = Cons x (filter' p xs)
    | otherwise = filter' p xs

foldr' f acc Null = acc
foldr' f acc (Cons x xs) = f x (foldr' f acc xs)
```

## Übungsaufgabe: Liste implementieren

```
module List where

data List a = Null | Cons a (List a)
    deriving (Show)

map' f Null = Null
map' f (Cons x xs) = Cons (f x) (map' f xs)

filter' p Null = Null
filter' p (Cons x xs)
    | p x = Cons x (filter' p xs)
    | otherwise = filter' p xs

foldr' f acc Null = acc
foldr' f acc (Cons x xs) = f x (foldr' f acc xs)
```

# Typklassen

---

```
module Classes where

max :: Ord a => a -> a -> a
max x y
  | x > y      = x
  | otherwise = y

findIndex :: Eq a => a -> [a] -> Int
findIndex element (x : xs)
  | x == element = 0
  | otherwise    = 1 + findIndex element xs
```

- Typklasse  $\rightsquigarrow$  Einschränkung für einen Typ
  - $\text{Ord } a \rightsquigarrow$  as müssen sortierbar sein
  - $\text{Eq } a \rightsquigarrow$  as müssen gleich oder ungleich sein



## Definition von Typklassen

```
module MyEq where

data UserRole = Student | Mitarbeiter

class MyEq a where
    is :: a -> a -> Bool

    isnt :: a -> a -> Bool
    x 'isnt' y = not (x 'is' y)

instance MyEq UserRole where
    Student      'is' Student      = True
    Mitarbeiter  'is' Mitarbeiter = True
    _            'is' _            = False
```

## Übungsaufgabe: Queue implementieren

```
module Queue where

import List

data Queue a = Queue (List a) (List a)

pushHead x (Queue front back) =
  Queue (Cons x front) back
pushLast x (Queue front back) =
  Queue front (Cons x back)
```

- `head :: Queue a -> a`
- `popHead :: Queue a -> Queue a`
- `last :: Queue a -> a`
- `popLast :: Queue a -> Queue a`

# Übungsaufgabe: Typklasse Mappable

```
module Mappable where
```

```
class Mappable m where
```

```
  mmap :: (a -> b) -> m a -> m b
```

- Implementiert diese Typklasse für List und Queue
- $\text{Mappable } m \rightsquigarrow$  Ein  $m$  enthält Elemente, auf die eine Funktion angewendet werden kann.
- Bspw.:
  - `mmap (+1) Null = Null`
  - `mmap (*2) (Cons 1 (Cons 2 (Cons 3 Null))) = (Cons 2 (Cons 4 (Cons 6 Null)))`