**Bachelor-Seminar:** 

# Haskell

— Angewandter "abstract nonsense" —

https://quoteme.github.io/bachelor\_seminar\_haskell

"Du programmierst nicht Haskell — Haskell programmiert dich."

# Warum Haskell lernen?

- Funktionale Programmierung lernen
- immutability
  - weniger bugs
  - Parallelität
- arbeiten mit unendlichen Datenstrukturen
- algebraisches Typensystem
- besser Programmieren / Probleme lösen
- high-level mit Performance von low-level



Show Language Network

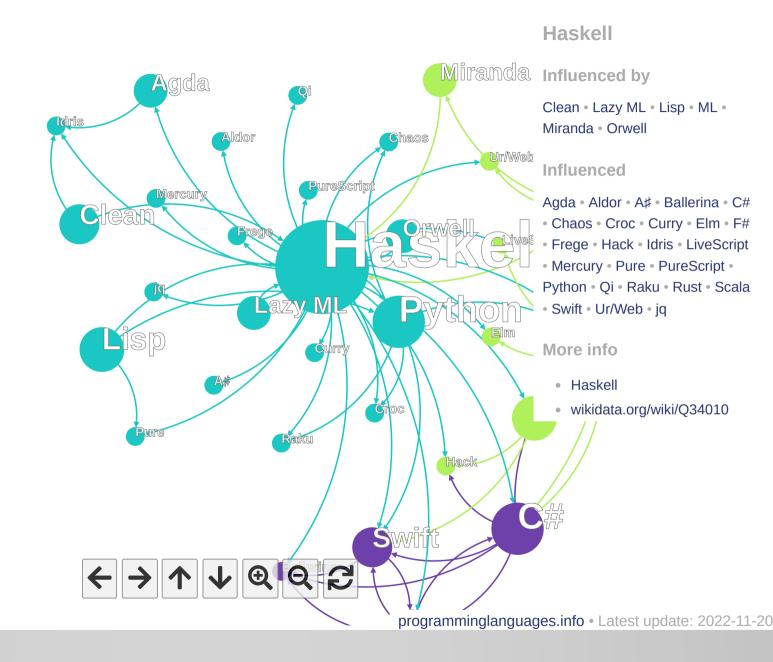
#### Haskell

This directed network graph shows 32 programming languages connected by 61 edges.

#### **Network Info**

Two language nodes are linked by an edge if one language influenced the other. Node size is determined by its outdegree, i. e. the number of languages influenced. All edges have the same weight, because the "amount of influence" is unmeasured, although it certainly varies.

Node colors are assigned based on the Louvain method for community detection in networks. Nodes with the same color belong to the same community. Edges get the color of the source node, i. e. the language that influenced the





### Was ist Haskell?

Haskell is a computer programming language. In particular, it is a polymorphically statically typed, lazy, purely functional language,

# quite different from most other programming languages

wiki.haskell.org/Introduction

Was heißt "functional language"?

Programme sind (verschachtelte)
 Funktionen

Programm ausführen ⇔
 Funktion auswerten

```
-- Main.hs
-- Beispiel Hello world Programm

main :: IO ()
main = putStrLn "Hello, World!"
```

```
[haskell@curry] $ ./Main
Hello, World!
```

```
test :: String -> String
test s = s ++ " Haskell ist Cool!"

-- Hier können wir nun Funktionen komponieren
main :: IO ()
main = putStrLn (test "Hello, World!")
```

```
[haskell@curry] $ ./Main
Hello, World! Haskell ist Cool!
```

```
(f \cdot g) \times = f \cdot (g \times x)
-- (\cdot) :: (b -> c) -> (a -> b) -> a -> c

f \cdot g \cdot g \cdot x = f \cdot (g \cdot x)
-- (\cdot) :: (a -> b) -> a -> b
```

### Was heißt "lazy"?

- Nichts berechnen, was nicht gerade gebraucht wird
- Erlaubt u.A., unendliche
   Datenstrukturen zu definieren

```
p = [t | t <- [1..], isPrime t]
  where
    isPrime :: Integer -> Bool
    isPrime 1 = False
    isPrime n = all (\x -> n \mod \x /= 0) [2..n-1]
```

p = [2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, ...]

- $\lambda$ -Funktion mit Param. x
- schicke x auf n mod x
- teste ob n mod  $x \neq 0$

```
p = [t | t <- [1..], isPrime t]
where
isPrime :: Integer -> Bool
isPrime 1 = False
isPrime n = all (\x -> n \mod \x /= 0) [2..n-1]
```

```
p = [t | t < -[1..], isPrime t]
 where
    isPrime :: Integer -> Bool
    isPrime 1 = False
                              Tnfix
    isPrime n = all (\x -> n \mbox{`mod}\x /= 0) [2..n-1]
p = [t | t < -[1..], isPrime t]
 where
    isPrime :: Integer -> Bool
    isPrime 1 = False
                            Prefix
    isPrime n = all (\x -> mod (n x) /= 0) [2..n-1]
```

```
p = [t | t < -[1..], isPrime t]
  where
    isPrime :: Integer -> Bool
    isPrime 1 = False
    isPrime n = all (\x -> n \mbox{ } mod \x /= 0) [2..n-1]
p = [t | t < - [1..], isPrime t]
 where
    isPrime :: Integer -> Bool
    isPrime 1 = False
    isPrime n = (\x -> n \mbox{ mod}\x /= 0) \mbox{ all}\xspace [2..n-1]
```

```
-- :t all
all :: Foldable t => (a -> Bool) -> t a -> Bool
```

```
erstePrimzahl = head p
alleAndderen = tail p

ersteZahlUeber8000 :: [Integer] -> Integer
ersteZahlUeber8000 (x:xs) = if x > 8000 then x else ersteZahlUeber8
elementAnStelle10 :: [a] -> a
elementAnStelle10 x = x !! 10
```

haskell wiki: How to work on lists

## Was heißt "polymorphically typed"?

- Ein Wert: mehrere Typen
- Viele verschiedene Arten in Haskell:
  - Parametrisch
  - Ad-hoc, ...

```
-- parametrisch
-- funktioniert für jede Funktion * -> *
id :: a -> a
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
[] :: [a]

-- ad-hoc
-- eigene implementation für jeden Typ
(==) :: Eq a => a -> a -> Bool
elem :: (Eq a) => a -> [a] -> Bool
```

#### Was heißt "pure"?

- Funktionen haben keine
   Seiteneffekte (keine Mutation,
   Variablen, I/O)
- Funktionen geben das gleiche Ergebnis für die gleichen Eingaben zurück

CODE WRITTEN IN HASKELL IS GUARANTEED TO HAVE NO SIDE EFFECTS. ...BECAUSE NO ONE WILL EVER RUN IT?

```
#!/usr/bin/env python3
def unrein(x):
    x = 1

if __name__ == "__main__":
    x = 0
    unrein(x)
    print(x)
```

"Haskell is […] quite different from most other programming languages"

```
module Main where

main :: IO () -- ← Monade

main = putStrLn "Hello, World!"
```

Throughout this article C denotes a category. A monad on C consists of an endofunctor  $T: C \to C$  together with two natural transformations:  $\eta: 1_C \to T$  (where  $1_C$  denotes the identity functor on C) and  $\mu: T^2 \to T$  (where  $T^2$  is the functor  $T \circ T$  from C to C). These are required to fulfill the following conditions (sometimes called coherence conditions):

- $\mu \circ T\mu = \mu \circ \mu T$  (as natural transformations  $T^3 \to T$ ); here  $T\mu$  and  $\mu T$  are formed by "horizontal composition"
- $\mu \circ T\eta = \mu \circ \eta T = 1_T$  (as natural transformations  $T \to T$ ; here  $1_T$  denotes the identity transformation from T to T).

We can rewrite these conditions using the following commutative diagrams:

$$T^{3} \xrightarrow{T\mu} T^{2} \qquad T \xrightarrow{\eta T} T^{2}$$

$$\mu T \downarrow \qquad \downarrow \mu \qquad T \eta \downarrow \qquad \downarrow \mu$$

$$T^{2} \xrightarrow{\mu} T \qquad T^{2} \xrightarrow{\mu} T$$

See the article on natural transformations for the explanation of the notations  $T\mu$  and  $\mu T$ , or see below the commutative diagrams not using these notions:

$$T(T(T(X))) \xrightarrow{T(\mu_X)} T(T(X)) \qquad T(X) \xrightarrow{\eta_{T(X)}} T(T(X))$$

$$\downarrow^{\mu_{T(X)}} \qquad \downarrow^{\mu_{X}} \qquad T(\eta_X) \qquad \downarrow^{\mu_{X}} \qquad T(T(X)) \xrightarrow{\mu_{X}} T(X)$$

$$T(T(X)) \xrightarrow{\mu_{X}} T(X) \qquad T(T(X)) \xrightarrow{\mu_{X}} T(X)$$

```
-- :t putStrLn

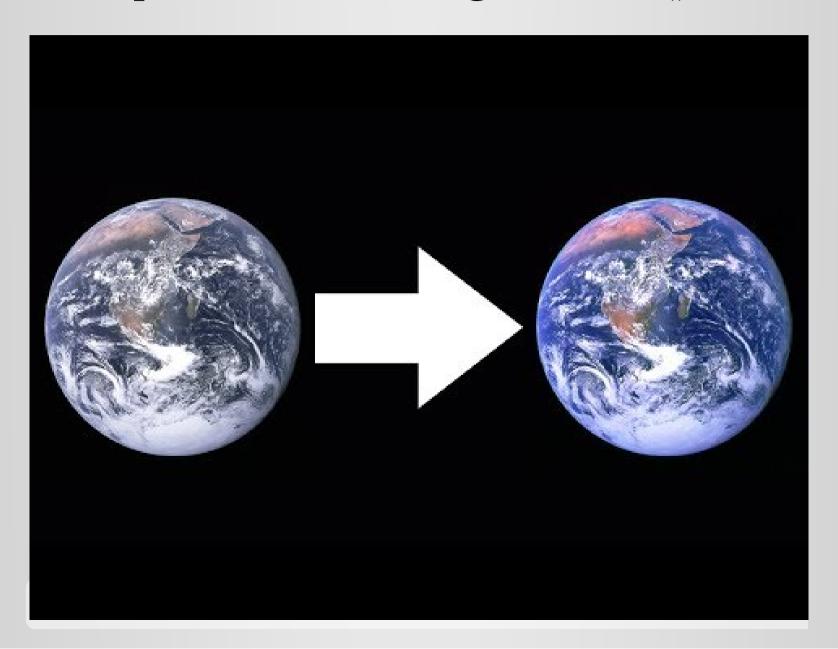
putStrLn :: String -> IO ()

-- :t "Hello, World!"

"Hello, World!" :: String
```

putStrLn : String → IO ()
putStrLn("Hello, World!") = ???

### putStrLn: String → IO()







```
-- Haskell logo
(>>=) :: Monad m => m a -> (a -> m b) -> m b
```

Weiteres zu Monoiden und verbotene coole Tricks

### Was heißt "statically typed"?

- Werte haben immer einen Typen (typed)
- Alle Typen jedes Wertes sind beim Kompilieren bekannt (statically)

#### module Types where

```
s :: String
s = "Hallo :)"
i :: Int
i = 5
f :: Float
f = 3.141592
todouble :: Float -> Double
todouble x = realToFrac x
proj :: a -> String
proj etwas = "😎"
```

```
data Liste a = LeereListe | Listenelement (Liste a) a
data Arbeiter = Angestellter
              Manager
              | Hilfspersonal
listeErzeugen :: Arbeiter -> Liste Arbeiter
listeErzeugen Angestellter = Listenelement LeereListe
listeErzeugen Manager = Listenelement LeereListe
listeErzeugen Hilfspersonal = Listenelement LeereListe
elementHinzufuegen :: Liste Arbeiter
                  -> Arbeiter
                  -> Liste Arbeiter
elementHinzufuegen x y = Listenelement x y
```

#### Wir erkennen, dass

```
data Liste a = LeereListe | Listenelement (Liste a) a
```

eine Monoidstruktur hat!

Monoidstruktur:

- Es gibt eine binäre Operation (Listen Konkatenieren) (Magmastruktur)
- Die Operation ist Assoziativ (Halbgruppenstruktur)
- Es gibt ein Neutrales Element (leere Liste) (Monoidstruktur)

```
instance Semigroup (Liste a) where
  (<>) LeereListe LeereListe = LeereListe
  (<>) LeereListe v = v
  (<>) v LeereListe = v
  (<>) v (Listenelement w z) = Listenelement (v <> w) z

instance Monoid (Liste a) where
  mempty = LeereListe
```

Jetzt gehört unser Listendatentyp zur Klasse aller Typen, welche eine Monoidstruktur haben!

### Triviale Instanzen können automatisch abgeleitet werden

```
data Liste a = LeereListe | Listenelement (Liste a) a
  deriving (Show)
data Arbeiter = Angestellter
                Manager
              | Hilfspersonal
                deriving (Show)
show ( Listenelement LeereListe "hallo" )
-- Ausgabe: Listenelement LeereListe "hallo" :: String
```

Und warum so "umständlich"?

Wir können nun **alle** Funktionen, welche für Monoide geschrieben wurden verwenden

## Es gibt eine kanonische Monoidstruktur auf Abbildungen in Monoide.

```
f :: a -> Liste a
f x = listenelement leereliste x
q :: a -> Liste a
g x = Listenelement LeereListe x
   <> Listenelement LeereListe x
f ":)" -- Wird zu ...
Listenelement LeereListe ":)"
g ":)" -- Wird zu ...
Listenelement (Listenelement LeereListe ":)") ":)"
(f \ll g) ":)" -- Wird zu ...
Listenelement (Listenelement LeereListe ":)") ":)") ":)"
```

```
module ListBeispiel where

import Data.List
import Data.Ord

test :: [String] -> [String]
-- Allgemeiner: test :: (Foldable t, Ord (t a)) => [t a] -> [t a]
test = sortBy (comparing length <> compare)
```

```
test = sortBy (comparing length <> compare)

test ["hallo", "wie", "geht", "es", "dir", "?"] -- Wird zu...
-- => ["?", "es", "dir", "wie", "geht", "hallo"]
```

```
test = sortBy (comparing length <> compare)
    -- Umformung
    = sortBy (comparing length) <> sortBy compare
```

-- Hilfe zu den Typen

sortBy :: (a -> a -> Ordering) -> [a] -- Documentation

comparing :: Ord a => (b -> a) -> b -> b -> Ordering -- Documentation

length :: Foldable t => t a -> Int -- Documentation

compare :: Ord a => a -> a -> Ordering -- Documentation

Typen year Kempesitioner

-- Typen von Kompositionen

comparing length :: Foldable t => t a -> t a -> Ordering

- Hat Haskell eurer Meinung nach eine Zukunft?
- Haskell gut/schlecht?
- Würdet ihr Haskell probieren/verwenden?
- Mathematische Konstrukte statt
   Objekte?

Die Aufgaben finden Sie hier!