



Praktische Informatik 3: Funktionale Programmierung

Vorlesung 14 (31.01.23): Rückblick und Ausblick

Christoph Lüth



Deutsches
Forschungszentrum
für Künstliche
Intelligenz GmbH



Universität
Bremen

Wintersemester 2022/23

Fahrplan

- ▶ Teil I: Funktionale Programmierung im Kleinen
- ▶ Teil II: Funktionale Programmierung im Großen
- ▶ **Teil III: Funktionale Programmierung im richtigen Leben**
 - ▶ Aktionen und Zustände
 - ▶ Monaden als Berechnungsmuster
 - ▶ Funktionale Webanwendungen
 - ▶ Scala — Eine praktische Einführung
 - ▶ Rückblick & Ausblick

Organisatorisches

- ▶ Bitte für die Programmierübung (“E-Klausur”) anmelden (stud.ip)
- ▶ Bitte an der **Online-Evaluation** teilnehmen (stud.ip)

I. Elektronische Programmierübung

Erinnerung: Scheinkriterien

- ▶ Mindestens 50% in den Einzelübungsblättern, in allen Übungsblättern und mindestens 50% in der E-Klausur
- ▶ Note: 50% Übungsblätter und 50% E-Klausur
- ▶ **Notenspiegel** (in Prozent aller Punkte):

Pkt.%	Note	Pkt.%	Note	Pkt.%	Note	Pkt.%	Note
		89.5-85	1.7	74.5-70	2.7	59.5-55	3.7
≥ 95	1.0	84.5-80	2.0	69.5-65	3.0	54.5-50	4.0
94.5-90	1.3	79.5-75	2.3	64.5-60	3.3	49.5-0	n/b

Elektronische Klausur

- ▶ **Termin:** 13.03.2023, 14:00– 15:30 und 15:45– 17:15
- ▶ **Ort:** Testzentrum am Boulevard neben der Bibliothek
- ▶ **Dauer:** 90 Minuten
- ▶ **Ablauf:**
 - ▶ Einfache Programmierübungen in der Art der Übungsaufgaben
 - ▶ Einige Multiple-Choice Fragen als **Bonus**

Aufbau

- ▶ Kleine **Programmierübungen**
 - ▶ Rahmen vorgegeben, mit kurzen Unit-Tests
 - ▶ Tests sind nicht vollständig — Erfüllung **notwendig** aber nicht **hinreichend**.
 - ▶ Ziel: Prüfung **elementarer Haskellkenntnisse** (Individualität der Prüfungsleistung)
- ▶ **Verständnisfragen**
 - ▶ Multiple-Choice-Tests
 - ▶ Zusatzaufgaben — Übung auch ohne Verständnisfragen zu bestehen
 - ▶ Ziel: Prüfung des **vertieften Verständnisses** des Stoffs
- ▶ Wertung: Klausur – 20 Punkte, Verständnisfragen – 5 Punkte

Beispiel Programmierübungen

Definieren Sie eine Funktion

```
ostern :: String → Int
```

die zählt, wie oft in einer Zeichenkette die Zeichenkette "ei" enthalten ist.

Beispiel:

```
ostern "ei, ei, oh, eiaiei" ~→ 4
```


Beispiel Programmierübungen

Definieren Sie eine Funktion

```
concatSnd :: [(a, [b])] → [(a, b)]
```

welche eine Liste aus Paaren von Elementen und Listen auf eine Liste von Paaren von Elementen abbildet (also die Eingabelisten der zweiten Komponente konkateniert).

Beispiel:

```
concatSnd [(True, "xy"), (False, "foo")] ~>
  [(True, 'x'), (True, 'y'), (False, 'f'), (False, 'o'), (False, 'o')]
concatSnd [(1, [2, 3]), (7, [9, 5])] ~>
  [(1, 2), (1, 3), (7, 9), (7, 5)]
```

Beispiel Programmierübung

Eine Matrix ist als Liste ihrer Spaltenvektoren dargestellt:

```
data Matrix a = M [[a]]
```

Schreiben Sie eine Funktion

```
row :: Matrix a → Int → [a]
```

die die i -te Zeile (gezählt ab 1) einer Matrix zurückgibt.

Beispiel:

```
row (M [[3,7,5],[9,2,0],[5,8,1]]) 2 ~=[7,2,8]
```

Beispiel Programmierübung

Definieren Sie eine Funktion

```
subseqs :: [a] → [[a]]
```

welche die nichtleeren Teillisten einer Liste berechnet.

Beispiel:

```
subseqs "pi3" ⇨ ["p", "pi", "pi3", "i", "i3", "3"]
```

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten wir folgende Funktionsdefinition:

```
fun x y z = y z
```

Welche der folgenden Typsignaturen wären für diese Definition typkorrekt?

- ☐ `fun :: a \rightarrow (c \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow b`
- ☐ `fun :: Int \rightarrow ([a] \rightarrow Int) \rightarrow [a] \rightarrow Int`
- ☐ `fun :: a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow b`
- ☐ `fun :: Int \rightarrow (b \rightarrow c) \rightarrow Int \rightarrow b`

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten wir folgende Funktionsdefinition:

```
fun x y z = y z
```

Welche der folgenden Typsignaturen wären für diese Definition typkorrekt?

- ☒ `fun :: a \rightarrow (c \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow b`
- ☒ `fun :: Int \rightarrow ([a] \rightarrow Int) \rightarrow [a] \rightarrow Int`
- ☐ `fun :: a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow b`
- ☐ `fun :: Int \rightarrow (b \rightarrow c) \rightarrow Int \rightarrow b`

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten Sie folgende Werte:

```
Otto  
Karl Otto "Heinz"  
Karl (Karl Otto [1,7]) "17"
```

Für welche der folgenden Typdeklarationen sind diese Werte wohlgetypt:

- ☐ `data T a = Otto | Karl (T a) [a]`
- ☐ `data T a b = Otto | Karl a b`
- ☐ `data T a = Otto | Karl (T a) String`
- ☐ `data T a b = Otto a | Karl b [a]`

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten Sie folgende Werte:

```
Otto  
Karl Otto "Heinz"  
Karl (Karl Otto [1,7]) "17"
```

Für welche der folgenden Typdeklarationen sind diese Werte wohlgetypt:

- ☐ `data T a = Otto | Karl (T a) [a]`
- ☒ `data T a b = Otto | Karl a b`
- ☐ `data T a = Otto | Karl (T a) String`
- ☒ `data T a b = Otto a | Karl b [a]`

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten Sie folgenden fehlerhaften Definitionsversuch eines algebraischen Datentypen:

```
data Foo a b = Foo [a] (Foo c Int)
               | bar (Foo Int a)
```

Welche der folgende Aussagen beschreibt tatsächliche Fehler in dieser Definition:

- ☐ Die Typvariable `c` ist nicht definiert.
- ☐ Der Konstruktor `bar` ist kleingeschrieben.
- ☐ Der Konstruktor `Foo` heißt genauso wie der Datentyp.
- ☐ Die Typvariable `b` wird auf der rechten Seite der Definition nicht genutzt.

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten Sie folgenden fehlerhaften Definitionsversuch eines algebraischen Datentypen:

```
data Foo a b = Foo [a] (Foo c Int)
              | bar (Foo Int a)
```

Welche der folgende Aussagen beschreibt tatsächliche Fehler in dieser Definition:

- ☒ Die Typvariable `c` ist nicht definiert.
- ☒ Der Konstruktor `bar` ist kleingeschrieben.
- ☐ Der Konstruktor `Foo` heißt genauso wie der Datentyp.
- ☐ Die Typvariable `b` wird auf der rechten Seite der Definition nicht genutzt.

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten Sie folgende Funktionsdefinition:

```
data Tree a = Leaf | Node (Tree a) a (Tree a)

count :: Ord a => a -> Tree a -> Int
count _ Leaf = 0
count a (Node l b r) | a < b = count a l
                    | a == b = 1 + count a r
                    | a > b = count a r
```

Welche der folgenden Eigenschaften erfüllt `count`?

- ☐ `count` ist **injektiv**
- ☐ `count` ist **total**
- ☐ `count` ist **partiell**
- ☐ `count` ist **strikt** im **ersten** Argument
- ☐ `count` ist **strikt** im **zweiten** Argument

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten Sie folgende Funktionsdefinition:

```
data Tree a = Leaf | Node (Tree a) a (Tree a)

count :: Ord a => a -> Tree a -> Int
count _ Leaf = 0
count a (Node l b r) | a < b = count a l
                    | a == b = 1 + count a r
                    | a > b = count a r
```

Welche der folgenden Eigenschaften erfüllt `count`?

- ☐ `count` ist **injektiv**
- ☒ `count` ist **total**
- ☐ `count` ist **partiell**
- ☐ `count` ist **strikt** im **ersten** Argument
- ☒ `count` ist **strikt** im **zweiten** Argument

Beispiel: Verständnisfrage

Gegeben folgende Funktionsdefinition:

```
f :: a → [a] → [a]
f a (b:bs) = b: f a bs
f a []     = [a]
```

Welche Definitionen sind **äquivalent**?

- ☐ `f1 x xs = foldr (:) xs [x]`
- ☐ `f2 = (flip (++) ∘ (:[]))`
- ☐ `f3 x xs = foldl (flip (:)) xs x`
- ☐ `f4 a = (++ [a])`

Beispiel: Verständnisfrage

Gegeben folgende Funktionsdefinition:

```
f :: a → [a] → [a]
f a (b:bs) = b: f a bs
f a []     = [a]
```

Welche Definitionen sind **äquivalent**?

- ☐ $f1\ x\ xs = foldr\ (:) \ xs\ [x]$
- ☒ $f2 = (flip\ (+) \circ\ (:[]))$
- ☐ $f3\ x\ xs = foldl\ (flip\ (:))\ xs\ x$
- ☒ $f4\ a = (+\ [a])$

Vorbereitung und Durchführung

- ▶ Auf der Webseite sind alte Klausuren verfügbar.
- ▶ Für ein **realistisches** Übungsszenario:
 - ▶ 90 Minuten Zeit für die Klausuren
 - ▶ Windows-10 Rechner, Visual Studio Code
 - ▶ Kein Internet (vorher einmal stack starten)

II. Rückblick und Ausblick

Warum funktionale Programmierung lernen?

- ▶ Funktionale Programmierung macht aus Programmierern Informatiker
- ▶ Blick über den Tellerrand — was kommt in 10 Jahren?
- ▶ **Herausforderungen** der Zukunft
- ▶ Enthält die **wesentlichen** Elemente moderner Programmierung

Zusammenfassung Haskell

Stärken:

- ▶ Abstraktion durch
 - ▶ Polymorphie und Typsystem
 - ▶ algebraische Datentypen
 - ▶ Funktionen höherer Ordnung
- ▶ Flexible Syntax
- ▶ Haskell als Meta-Sprache
- ▶ Ausgereifter Compiler
- ▶ Viele Büchereien

Schwächen:

- ▶ Komplexität
- ▶ Büchereien
 - ▶ Nicht immer gut gepflegt und integriert
- ▶ Nur ein ernsthafter **Compiler**
- ▶ Divergierende Ziele:
 - ▶ Forschungsplattform **und** nutzbares Werkzeug

Andere Funktionale Sprachen

► **Standard ML** (SML):

- Streng typisiert, strikte Auswertung
- Standardisiert, formal definierte Semantik
- Mehrere aktiv (?) unterstützte Compiler
- Verwendet in Theorembeweisern (Isabelle, HOL)
- <http://www.standardml.org/>

► **Caml, O'Caml**:

- Streng typisiert, strikte Auswertung
- Hocheffizienter Compiler, byte code & nativ
- Nur ein Compiler (O'Caml)
- <http://caml.inria.fr/>

Andere Funktionale Sprachen

▶ **LISP** und **Scheme**

- ▶ Ungetypt/schwach getypt
- ▶ Seiteneffekte
- ▶ Viele effiziente Compiler, aber viele Dialekte
- ▶ Auch industriell verwendet

▶ **Hybridsprachen:**

- ▶ Scala (Functional-OO, JVM)
- ▶ F# (Functional-OO, .Net)
- ▶ Clojure (Lisp, JVM)
- ▶ Elixir (Erlang VM)

Was spricht gegen funktionale Programmierung?

- ▶ Mangelnde Unterstützung:
 - ▶ Libraries, Dokumentation, Entwicklungsumgebungen
 - ▶ Wird besser (Scala)...
- ▶ Programmierung nur kleiner Teil der SW-Entwicklung
- ▶ Nicht verbreitet — funktionale Programmierer zu teuer
- ▶ Konservatives Management
 - ▶ “Nobody ever got fired for buying IBM”

Was spricht gegen funktionale Programmierung?

- ▶ Mangelnde Unterstützung:
 - ▶ Libraries, Dokumentation, Entwicklungsumgebungen
 - ▶ Wird besser (Scala)...
- ▶ Programmierung nur kleiner Teil der SW-Entwicklung
- ▶ Nicht verbreitet — funktionale Programmierer zu teuer
- ▶ Konservatives Management
 - ▶ “Nobody ever got fired for buying SAP”

Haskell in der Industrie

- ▶ Simon Marlow bei Meta (Facebook), Simon Peyton-Jones bei Microsoft.
- ▶ secuCloud in Hamburg (<https://www.secuccloud.com/>), now part of Aryaka
- ▶ Schaltkreisentwicklung:
 - ▶ Bluespec, DSL auf Haskell-Basis; Clash, Haskell mit abhängigen Typen
 - ▶ Chisel und SpinalHDL: in Scala eingebettet DSLs
- ▶ Galois, Inc: Cryptography (Cryptol DSL)
- ▶ Finanzindustrie: Barclays Capital, Credit Suisse, Deutsche Bank
- ▶ Siehe auch: Haskell in Industry (https://wiki.haskell.org/Haskell_in_industry)
- ▶ Andere Sprachen: Scala, Erlang, Elm, ...

Perspektiven funktionaler Programmierung

► **Forschung:**

- Ausdrucksstärkere **Typsysteme**
- für effiziente **Implementierungen**
- und eingebaute **Korrektheit** (Typ als Spezifikation)
- Parallelität?

► **Anwendungen:**

- Eingebettete **domänenspezifische Sprachen**
- **Zustandsfreie** Berechnungen (MapReduce, Hadoop, Spark)
- **Big Data** and **Cloud Computing**

If you liked this course, you might also like ...

- ▶ Die Veranstaltung **Reaktive Programmierung** (findet irregulär stattt)
 - ▶ Scala, nebenläufige Programmierung, fortgeschrittene Techniken der funktionalen Programmierung
- ▶ Wir suchen **studentische Hilfskräfte** am DFKI, FB CPS
 - ▶ Scala und Haskell als Entwicklungssprachen
- ▶ Wir suchen **Tutoren für PI3**
 - ▶ Im WS 2023/24 — **meldet Euch** bei Thomas Barkowsky (oder bei mir)!

Tschüß!

