



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
≥ 95	1.0	89.5-85	1.7	74.5-70	2.7	59.5-55	3.7
94.5-90	1.3	84.5-80	2.0	69.5-65	3.0	54.5-50	4.0
		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 eine Funktion

```
ostern :: String → Int
```

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

Beispiel:

```
ostern "ei,ei,oh,eiiaeiei" ↳ 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 → (c → b) → c → b`
- `fun :: Int → ([a] → Int) → [a] → Int`
- `fun :: a → b → c → b`
- `fun :: Int → (b → c) → Int → b`

Beispiel: Verständnisfrage

Betrachten wir folgende Funktionsdefinition:

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

Welche der folgenden Typsignaturen wären für diese Definition typkorrekt?

- `fun :: a → (c → b) → c → b`
- `fun :: Int → ([a] → Int) → [a] → Int`
- `fun :: a → b → c → b`
- `fun :: Int → (b → c) → Int → 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\ (++) \circ\ (:[\]))$
- $f3\ x\ xs = foldl\ (flip\ (():))\ xs\ x$
- $f4\ a = (++\ [a])$

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.secucloud.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!

