

Praktische Informatik 3: Einführung in die Funktionale Programmierung
Vorlesung vom 05.01.2011: Signaturen und Eigenschaften

Christoph Lüth & Dennis Walter

Universität Bremen

Wintersemester 2010/11

Rev. 1312

1 [26]

Fahrplan

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

2 [26]

Abstrakte Datentypen

- ▶ Letzte Vorlesung: Abstrakte Datentypen
- ▶ Typ plus Operationen
 - ▶ In Haskell: Module
- ▶ Heute: Signaturen und Eigenschaften

3 [26]

Signaturen

Definition (Signatur)

Die Signatur eines abstrakten Datentyps besteht aus den Typen, und der Signatur der darüber definierten Funktionen.

- ▶ Keine direkte Repräsentation in Haskell
- ▶ Signatur: Typ eines Moduls

4 [26]

Zur Erinnerung: Endliche Abbildungen

- ▶ Endliche Abbildung (FiniteMap)
- ▶ Typen: die Abbildung S , Adressen a , Werte b
- ▶ Operationen (Auszug)
 - ▶ leere Abbildung: S
 - ▶ Abbildung an einer Stelle schreiben: $S \rightarrow a \rightarrow b \rightarrow S$
 - ▶ Abbildung an einer Stelle lesen: $S \rightarrow a \rightarrow b$ (partiell)

5 [26]

Endliche Abbildung: Signatur

- ▶ Adressen und Werte sind Parameter

```
type Map  $\alpha$   $\beta$ 
```

- ▶ Leere Abbildung:

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

- ▶ An eine Stelle einen Wert schreiben:

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

- ▶ An einer Stelle einen Wert lesen:

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

6 [26]

Signatur und Eigenschaften

- ▶ Signatur genug, um ADT typkorrekt zu benutzen
 - ▶ Insbesondere Anwendbarkeit und Reihenfolge
- ▶ Signatur nicht genug, um Bedeutung (Semantik) zu beschreiben:
 - ▶ Was wird gelesen?
 - ▶ Wie verhält sich die Abbildung?

7 [26]

Beschreibung von Eigenschaften

Definition (Axiome)

Axiome sind Prädikate über den Operationen der Signatur

- ▶ Elementare Prädikate P :

- ▶ Gleichheit $s == t$
- ▶ Ordnung $s < t$
- ▶ Selbstdefinierte Prädikate

- ▶ Zusammengesetzte Prädikate

- ▶ Negation not p
- ▶ Konjunktion $p \ \&\& \ q$
- ▶ Disjunktion $p \ || \ q$
- ▶ Implikation $p \ \implies \ q$

8 [26]

Beobachtbare und Abstrakte Typen

- ▶ **Beobachtbare** Typen: interne Struktur bekannt
 - ▶ Vordefinierte Typen (Zahlen, Zeichen), algebraische Datentypen (Listen)
 - ▶ Viele Eigenschaften und Prädikate bekannt
- ▶ **Abstrakte** Typen: interne Struktur unbekannt
 - ▶ Wenig Eigenschaft bekannt, Gleichheit nur wenn definiert
- ▶ Beispiel Map:
 - ▶ beobachtbar: Adressen und Werte
 - ▶ abstrakt: Speicher

9 [26]

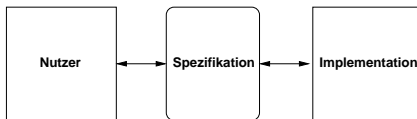
Axiome für Map

- ▶ Lesen aus leerer Abbildung undefiniert:
`lookup empty a == Nothing`
- ▶ Lesen an vorher geschriebener Stelle liefert geschriebenen Wert:
`lookup (insert m a b) a == Just b`
- ▶ Lesen an anderer Stelle liefert alten Wert:
`a1 /= a2 ==> lookup (insert m a1 b) a2 == lookup m a2`
- ▶ Schreiben an dieselbe Stelle überschreibt alten Wert:
`insert (m a b1) a b2 == insert m a b2`
- ▶ Schreiben über verschiedene Stellen kommutiert:
`a1 /= a2 ==> insert (insert m a1 b1) a2 b2 == insert (insert m a2 b2) a1 b1`

10 [26]

Axiome als Interface

- ▶ Axiome müssen **gelten**
 - ▶ für **alle** Werte der freien Variablen zu True auswerten
- ▶ Axiome **spezifizieren**:
 - ▶ nach außen das Verhalten
 - ▶ nach innen die Implementation
- ▶ Signatur + Axiome = Spezifikation



- ▶ Implementation kann **getestet** werden
- ▶ Axiome können (sollten?) **bewiesen** werden

11 [26]

Signatur und Semantik

Stacks	Queues
Typ: $St\ \alpha$	Typ: $Qu\ \alpha$
Initialwert:	Initialwert:
<code>empty :: St α</code>	<code>empty :: Qu α</code>
Wert ein/auslesen:	Wert ein/auslesen:
<code>push :: $\alpha \rightarrow St\ \alpha \rightarrow St\ \alpha$</code>	<code>enq :: $\alpha \rightarrow Qu\ \alpha \rightarrow Qu\ \alpha$</code>
<code>top :: St $\alpha \rightarrow \alpha$</code>	<code>first :: Qu $\alpha \rightarrow \alpha$</code>
<code>pop :: St $\alpha \rightarrow St\ \alpha$</code>	<code>deq :: Qu $\alpha \rightarrow Qu\ \alpha$</code>
Test auf Leer:	Test auf Leer:
<code>isEmpty :: St $\alpha \rightarrow Bool$</code>	<code>isEmpty :: Qu $\alpha \rightarrow Bool$</code>
Last in first out (LIFO).	First in first out (FIFO)

Gleiche Signatur, unterschiedliche Semantik.

12 [26]

Eigenschaften von Stack

Last in first out (LIFO):

```
top (push a s) == a
```

```
pop (push a s) == s
```

```
isEmpty empty
```

```
not (isEmpty (push a s))
```

```
push a s /= empty
```

13 [26]

Eigenschaften von Queue

First in first out (FIFO):

```
first (enq a empty) == a
```

```
not (isEmpty q) ==> first (enq a q) == first q
```

```
deq (enq a empty) == empty
```

```
not (isEmpty q) ==> deq (enq a q) == enq a (deq q)
```

```
isEmpty (empty)
```

```
not (isEmpty (enq a q))
```

```
enq a q /= empty
```

14 [26]

Implementation von Stack: Liste

Sehr einfach: ein Stack ist eine Liste

```
data Stack a = Stack [a] deriving (Show, Eq)
```

```
empty = Stack []
```

```
push a (Stack s) = Stack (a:s)
```

```
top (Stack []) = error "Stack: top on empty stack"
```

```
pop :: Stack a -> Stack a
```

15 [26]

Implementation von Queue

▶ Mit einer Liste?

- ▶ Problem: am Ende anfügen oder abnehmen ist teuer.

▶ Deshalb **zwei** Listen:

- ▶ Erste Liste: zu entnehmende Elemente
- ▶ Zweite Liste: hinzugefügte Elemente **rückwärts**
- ▶ Invariante: erste Liste leer gdw. Queue leer

16 [26]

Repräsentation von Queue

Operation	Resultat	Queue	Repräsentation
empty			([], [])
enq 9		9	([9], [])
enq 4		4 → 9	([9], [4])
enq 7		7 → 4 → 9	([9], [7, 4])
deq	9	7 → 4	([4, 7], [])
enq 5		5 → 7 → 4	([4, 7], [5])
enq 3		3 → 5 → 7 → 4	([4, 7], [3, 5])
deq	4	3 → 5 → 7	([7], [3, 5])
deq	7	3 → 5	([5, 3], [])
deq	5	3	([3], [])
deq	3		([], [])
deq	error		([], [])

17 [26]

Implementation

- ▶ Datentyp:

```
data Qu α = Qu [α] [α]
```

- ▶ Leere Schlange: alles leer

```
empty = Qu [] []
```

- ▶ Invariante: erste Liste leer gdw. Queue leer

```
isEmpty (Qu xs _) = null xs
```

- ▶ Erstes Element steht vorne in erster Liste

```
first (Qu [] _) = error "Queue: first of empty Q"
first (Qu (x:xs) _) = x
```

18 [26]

Implementation

- ▶ Bei enq und deq Invariante prüfen

```
enq x (Qu xs ys) = check xs (x:ys)
```

```
deq (Qu [] _) = error "Queue: deq of empty Q"
deq (Qu (_:xs) ys) = check xs ys
```

- ▶ Prüfung der Invariante nach dem Einfügen und Entnehmen

- ▶ check **garantiert** Invariante

```
check :: [α] → [α] → Qu α
check [] ys = Qu (reverse ys) []
check xs ys = Qu xs ys
```

19 [26]

Axiome als Eigenschaften

- ▶ Axiome können **getestet** oder **bewiesen** werden

- ▶ Tests finden Fehler, Beweis zeigt Korrektheit

- ▶ Arten von Tests:

- ▶ Unit tests (JUnit, HUnit)

- ▶ Black Box vs. White Box

- ▶ Zufallsbasiertes Testen

- ▶ Funktionale Programme eignen sich **sehr gut** zum Testen

20 [26]

Zufallsbasiertes Testen in Haskell

- ▶ Werkzeug: QuickCheck

- ▶ Zufällige Werte einsetzen, Auswertung auf True prüfen

- ▶ Polymorphe Variablen nicht **testbar**

- ▶ Deshalb Typvariablen **instanzieren**

- ▶ Typ muss genug Element haben (hier Int)

- ▶ Durch Signatur **Typinstanz** erzwingen

- ▶ **Freie Variablen** der Eigenschaft werden **Parameter** der Testfunktion

21 [26]

Axiome mit QuickCheck testen

- ▶ Für das Lesen:

```
prop_read_empty :: Int → Bool
prop_read_empty a =
  lookup (empty :: Map Int Int) a == Nothing
```

```
prop_read_write :: Map Int Int → Int → Int → Bool
prop_read_write s a v =
  lookup (insert s a v) a == Just v
```

- ▶ Hier: Eigenschaften direkt als **Haskell-Prädikate**

- ▶ Es werden N Zufallswerte generiert und getestet ($N = 100$)

22 [26]

Axiome mit QuickCheck testen

- ▶ **Bedingte** Eigenschaft in quickCheck:

- ▶ $A \implies B$ mit A, B Eigenschaften

- ▶ Typ ist Property

- ▶ Es werden solange Zufallswerte generiert, bis N die Vorbedingung erfüllende gefunden und getestet wurden, andere werden ignoriert.

```
prop_read_write_other ::
  Map Int Int → Int → Int → Int → Property
prop_read_write_other s a v b =
  a /= b ==> lookup (insert s a v) b == lookup s b
```

23 [26]

Axiome mit QuickCheck testen

- ▶ **Schreiben**:

```
prop_write_write :: Map Int Int → Int → Int → Int → Bool
prop_write_write s a v w =
  insert (insert s a v) a w == insert s a w
```

- ▶ **Schreiben** an anderer Stelle:

```
prop_write_other ::
  Map Int Int → Int → Int → Int → Int → Property
prop_write_other s a v b w =
  a /= b ==> insert (insert s a v) b w ==
    insert (insert s b w) a v
```

- ▶ Test benötigt **Gleichheit** auf Map a b

24 [26]

Zufallswerte selbst erzeugen

- ▶ Problem: Zufällige Werte von selbstdefinierten Datentypen
 - ▶ Gleichverteilung nicht immer erwünscht (e.g. [a])
 - ▶ Konstruktion nicht immer offensichtlich (e.g. Map)
- ▶ In QuickCheck:
 - ▶ Typklasse `class Arbitrary a` für Zufallswerte
 - ▶ Eigene Instanziierung kann Verteilung und Konstruktion berücksichtigen
 - ▶ E.g. Konstruktion einer Map:
 - ▶ Zufällige Länge, dann aus sovielen zufälligen Werten Map konstruieren
 - ▶ Zufallswerte in Haskell?

25 [26]

Zusammenfassung

- ▶ Signatur: Typ und Operationen eines ADT
- ▶ Axiome: über Typen formulierte Eigenschaften
- ▶ Spezifikation = Signatur + Axiome
 - ▶ Interface zwischen Implementierung und Nutzung
 - ▶ Testen zur Erhöhung der Konfidenz und zum Fehlerfinden
 - ▶ Beweisen der Korrektheit
- ▶ QuickCheck:
 - ▶ Freie Variablen der Eigenschaften werden Parameter der Testfunktion
 - ▶ \implies für bedingte Eigenschaften

26 [26]