

Praktische Informatik 3
Einführung in die Funktionale Programmierung
Vorlesung vom 07.01.09:
Ein/Ausgabe in Funktionalen Sprachen

Christoph Lüth

WS 08/09



Fahrplan

- Teil I: Grundlagen
- Teil II: Abstraktion
 - Abstrakte Datentypen
 - Signaturen & Axiome
 - Korrektheit von Programmen
 - Zustand und Aktionen
- Teil III: Beispiele, Anwendungen, Ausblicke

Inhalt

- Ein/Ausgabe in funktionale Sprachen
- Wo ist das **Problem**?
- **Aktionen** und der Datentyp *IO*.
- **Beispiel**: Worte zählen (`wc`)
- **Aktionen** als *Werte*

Ein- und Ausgabe in funktionalen Sprachen

Problem:

- Funktionen mit Seiteneffekten nicht referentiell transparent.
- z. B. `readString :: ... -> String ??`

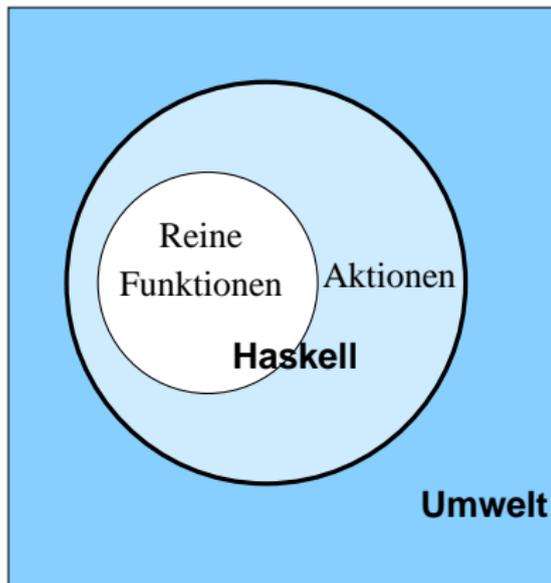
Ein- und Ausgabe in funktionalen Sprachen

Problem:

- Funktionen mit Seiteneffekten nicht referentiell transparent.
- z. B. `readString :: ... -> String ??`

Lösung:

- Seiteneffekte am Typ erkennbar
- **Aktionen** können **nur** mit **Aktionen** komponiert werden
- „einmal Aktion, immer Aktion“



Modellierung des Systemzustands

- **Idee:** Aktionen sind Transformationen auf Systemzustand Σ
- Operationen:
 - Adressen A , Werte V
 - Lesen: $\text{read} : A \rightarrow \Sigma \rightarrow V \times \Sigma$
 - Schreiben: $\text{write} : A \rightarrow V \rightarrow \Sigma \rightarrow \Sigma$,
 - Äquivalent, aber besser $\text{write} : A \rightarrow V \rightarrow \Sigma \rightarrow () \times \Sigma$
- Eine Aktion ist $I \rightarrow \Sigma \rightarrow O \times \Sigma \cong I \times \Sigma \rightarrow O \times \Sigma$
 - Einheitliche Signatur für alle Aktionen
 - Parametrisiert über Ergebnistyp O

Komposition von Aktionen

- Komposition ist **Funktionskomposition**
- Wenn **Rückgabewert** der ersten Aktion p **Eingabewert** der zweiten q :

$$\begin{array}{l} p : A \rightarrow \Sigma \rightarrow B \times \Sigma \\ q : B \rightarrow \Sigma \rightarrow C \times \Sigma \\ \hline p; q : A \rightarrow \Sigma \rightarrow C \times \Sigma \\ (p; q) a S = \text{let } (b, S_1) = p a S \\ \text{in } q b S_1 \end{array}$$

- **Lifting** $\hat{a} : \Sigma \rightarrow A \times \Sigma$ für jedes $a : A$ definiert als $\hat{a}(S) = (a, S)$

Aktionen als abstrakter Datentyp

- **Idee:** IO a ist $\Sigma \rightarrow a \times \Sigma$
- ADT mit Operationen **Komposition** und **Lifting**
- Signatur:

```
type IO t
```

```
(>>=)  :: IO a -> (a-> IO b) -> IO b
```

```
return :: a-> IO a
```

- Plus **elementare** Operationen (lesen, schreiben etc)

Vordefinierte Aktionen

- Zeile von `stdin` lesen:

```
getline  :: IO String
```

- Zeichenkette auf `stdout` ausgeben:

```
putStr   :: String -> IO ()
```

- Zeichenkette mit Zeilenvorschub ausgeben:

```
putStrLn :: String -> IO ()
```

Einfache Beispiele

- Echo einfach

```
echo1 :: IO ()  
echo1 = getLine >>= putStrLn
```

- Echo mehrfach

```
echo :: IO ()  
echo = getLine >>= putStrLn >>= \_ -> echo
```

- Was passiert hier?

- Verknüpfen von Aktionen mit >>=
- Jede Aktion gibt Wert zurück

Noch ein Beispiel

- Umgekehrtes Echo:

```
ohce :: IO ()
ohce = getLine
      >>= \s-> putStrLn (reverse s)
      >> ohce
```

- Was passiert hier?
 - Reine Funktion `reverse` wird innerhalb von Aktion `putStrLn` genutzt
 - Folgeaktion `ohce` benötigt Wert der vorherigen Aktion nicht
 - Abkürzung: `>>`

```
p >> q = p >>= \_ -> q
```

Die do-Notation

- Syntaktischer Zucker für IO:

```
echo =  
  getLine  
  >>= \s-> putStrLn s  
  >> echo
```

⇔

```
echo =  
  do s<- getLine  
     putStrLn s  
     echo
```

- Rechts sind `>>=`, `>>` implizit.
- Es gilt die **Abseitsregel**.
- **Einrückung** der ersten Anweisung nach `do` bestimmt Abseits.

Module in der Standardbücherei

- Ein/Ausgabe, Fehlerbehandlung (Modul `IO`)
- Zufallszahlen (Modul `Random`)
- Kommandozeile, Umgebungsvariablen (Modul `System`)
- Zugriff auf das Dateisystem (Modul `Directory`)
- Zeit (Modul `Time`)

Ein/Ausgabe mit Dateien

- Im Prelude vordefiniert:

- Dateien schreiben (überschreiben, anhängen):

```
type FilePath = String
writeFile     :: FilePath -> String -> IO ()
appendFile   :: FilePath -> String -> IO ()
```

- Datei lesen (verzögert):

```
readFile     :: FilePath           -> IO String
```

- Mehr Operationen im Modul IO der Standardbibliothek

- Buffered/Unbuffered, Seeking, &c.
- Operationen auf Handle

Beispiel: Zeichen, Wörter, Zeilen zählen (wc)

```
wc :: String -> IO ()
wc file =
  do c <- readFile file
     putStrLn (show (length (lines c),
                    length (words c),
                    length c) ++
              " lines, words, characters.")
```

- Nicht sehr effizient — Datei wird im Speicher gehalten.

Beispiel: wc verbessert.

- Effizienter: Funktion `cnt`, die Dateiinhalt **einmal** traversiert

```
cnt :: Int-> Int-> Int-> Bool-> String-> (Int, Int, Int)
cnt l w c _ [] = (l, w, c)
cnt l w c blank (x:xs)
  | isSpace x && not blank = cnt l' (w+1) (c+1) True xs
  | isSpace x && blank     = cnt l' w (c+1) True xs
  | otherwise             = cnt l w (c+1) False xs where
    l' = if x == '\n' then l+1 else l
```

Beispiel: wc verbessert.

- Mit cnt besseres wc:

```
wc' :: String-> IO ()  
wc' file =  
  do c <- readFile file  
     putStrLn (show (cnt 0 0 0 False c)++  
               " lines, words, characters.")
```

- Datei wird verzögert gelesen und dabei verbraucht.

Aktionen als Werte

- Aktionen sind **Werte** wie alle anderen.
- Dadurch **Definition** von **Kontrollstrukturen** möglich.
- Beispiele:

- Endlosschleife:

```
forever :: IO a -> IO a
forever a = a >> forever a
```

- Iteration (feste Anzahl):

```
forN :: Int -> IO a -> IO ()
forN n a | n == 0    = return ()
         | otherwise = a >> forN (n-1) a
```

Fehlerbehandlung

- Fehler werden durch `IOError` repräsentiert
- Fehlerbehandlung durch `Ausnahmen` (ähnlich Java)

```
ioError :: IOError -> IO a    -- "throw"  
catch   :: IO a -> (IOError -> IO a) -> IO a
```

- Fehlerbehandlung nur in Aktionen

Fehler fangen und behandeln

- Fehlerbehandlung für `wc`:

```
wc2 :: String -> IO ()  
wc2 file =  
    catch (wc' file)  
        (\e -> putStrLn ("Fehler beim Lesen: " ++ show e))
```

- `IOError` kann analysiert werden (siehe Modul `IO`)
- `read` mit Ausnahme bei Fehler (statt Programmabbruch):

```
readIO :: Read a => String -> IO a
```

Map und Filter für Aktionen

- Map für Aktionen:

```
mapM :: (a -> IO b) -> [a] -> IO [b]
```

```
mapM_ :: (a -> IO ()) -> [a] -> IO ()
```

- Filter für Aktionen

- Importieren mit `import Monad (filterM)`.

```
filterM :: (a -> IO Bool) -> [a] -> IO [a]
```

So ein Zufall!

- Zufallswerte:

```
randomRIO :: (a, a) -> IO a
```

- Warum ist randomIO Aktion?

- Beispiel: Aktionen zufällig oft ausführen

```
atmost :: Int -> IO a -> IO [a]
```

```
atmost most a =
```

```
  do l <- randomRIO (1, most)
```

```
     mapM id (replicate l a)
```

- Zufälligen String erzeugen

```
randomStr :: IO String
```

```
randomStr = atmost 40 (randomRIO ('a', 'z'))
```

Ausführbare Programme

- Eigenständiges Programm ist **Aktionen**
- **Hauptaktion**: `main` in Modul `Main`
- `wc` als eigenständiges Programm:

```
module Main where
```

```
import System.Environment (getArgs)
```

```
main = do
```

```
  args <- getArgs
```

```
  mapM wc2 args
```

Zusammenfassung

- Ein/Ausgabe in Haskell durch **Aktionen**
- **Aktionen** (Typ `IO a`) sind seiteneffektbehaftete Funktionen
- Komposition von Aktionen durch

```
(>>=)  :: IO a -> (a -> IO b) -> IO b  
return :: a -> IO a
```

- do-Notation
- Fehlerbehandlung durch Ausnahmen (`IOError`, `catch`).
- Verschiedene Funktionen der Standardbibliothek:
 - Prelude: `getLine`, `putStr`, `putStrLn`, `readFile`, `writeFile`
 - Module: `IO`, `Random`