

Signale statt Generatoren!

Wolfgang Jeltsch

Brandenburgische Technische Universität Cottbus
Lehrstuhl Programmiersprachen und Compilerbau

27. Workshop der GI-Fachgruppe
Programmiersprachen und Rechenkonzepte
3. bis 5. Mai 2010

Funktionale Reaktive Programmierung

- funktionale Programmierung:
 Problembeschreibung statt Ablaufplan
- Funktionale Reaktive Programmierung (FRP):
 Anwendung dieses Prinzips auf reaktive Systeme
- in diesem Vortrag: Haskell-Bibliothek Grapefruit
 <http://haskell.org/haskellwiki/Grapefruit>

Signale

- das Herzstück der FRP
- beschreiben zeitliches Verhalten
- verschiedene Arten:

*D*Signal diskret

Inhalt diskrete Zeitpunkte
mit assoziierten Werten

Beispiel *packets :: DSignal Packet*

*S*Signal segmentiert

Inhalt Größe, die sich an diskreten
Zeitpunkten ändert

Beispiel *volumes :: SSignal Int*

Einfache Signalkombinatoren (1)

- Mischen diskreter Signale:

union :: DSignal val → DSignal val → DSignal val

Beispiel:

packets :: DSignal Packet

packets = union inPackets outPackets

Einfache Signalkombinatoren (2)

- Akkumulieren von Signalwerten:

scan :: *accu* →
 (*accu* → *val* → *accu*) →
 DSignal val →
 SSignal accu

Beispiel:

volumes :: *DSignal Packet* → *SSignal Int*
volumes packets = *scan 0 next packets* **where**
 next volume packet = *volume* + *size packet*

Umschalten zwischen Signalen

- Kombinator zum Umschalten zwischen Signalen:

switch :: (*Signal sig*) ⇒ *SSignal (sig val)* → *sig val*

instance *Signal DSignal* **where** ...

instance *Signal SSignal* **where** ...

- Anwendung:

Anzeige des Datenvolumens eingegangener
oder ausgegangener Pakete in Abhängigkeit
von Benutzerauswahl

Ereignisgetriebene Ausführung

- ereignisgetriebene Zustandsänderungen
- Signalkonsumenten registrieren Event-Handler
- typische Implementierung von Signalen:

DSignal v Signal ist Registrierungsaktion:

$$(v \rightarrow IO ()) \rightarrow IO ()$$

SSignal v Signal ist Initialwert plus Aktualisierungen:

$$(v, DSignal v)$$

Keine Signale, sondern Generatoren

- Registrierungsaktionen werden einmal pro Konsument ausgeführt
- Folge bei Benutzung von *scan*:
 - jeder Konsument erzeugt veränderliche Variable, die akkumulierten Wert speichert
 - jeder Konsument registriert Event-Handler, der diese Variable aktualisiert
- zwei Probleme:
 1. Mehrfachberechnungen
 2. Signalwerte können vom Zeitpunkt des Konsumierens abhängen
- Anschauung:
keine Signale, sondern Signalgeneratoren

Nutzung nativer Memoization

- berechnete Werte werden gespeichert, wenn Datenstruktur an Variable gebunden ist
- Problem:
 Datenstruktur diskreter Signale enthält Signalwerte nicht
- Änderung der Datenstruktur:

$([(Time, v)], \dots)$

Problem mit Mischen von Signalen

- Vereinigung von Listen von Zeit-Wert-Paaren:

$$\begin{aligned} & \text{occsUnion } ((\text{time}_1, \text{val}_1) : \text{occs}_1) \\ & \quad ((\text{time}_2, \text{val}_2) : \text{occs}_2) = \text{occs}' \text{ where} \\ & \quad \text{occs}' = \text{case compare time}_1 \text{ time}_2 \text{ of } \dots \end{aligned}$$

- Problem:

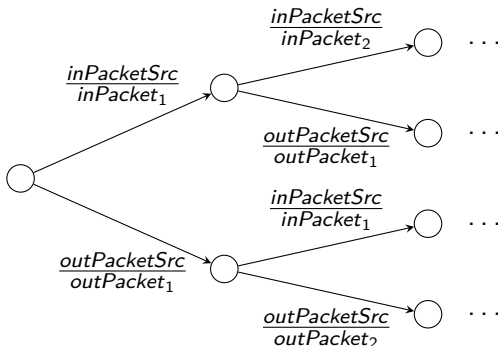
Vergleich von Zeiten geschieht zu zeitig

- Lösung:

Entscheidung vertagen

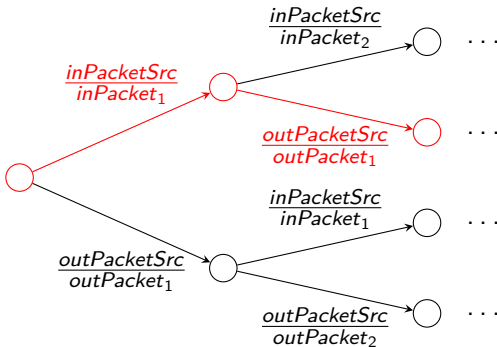
Vistas

- Vista enthält für jeden Zeitpunkt mehrere mögliche „Zukünfte“ in Abhängigkeit davon, welche Ereignisquelle als nächstes feuert
- Vista für *union inPackets outPackets*:



Konsumieren von Vistas

- Konsument wertet nur relevanten Pfad aus:



Fixieren von Startzeiten (1)

- Signaltyp erhält einen zusätzlichen (Phantom-)Typparameter, der die Lebenszeit („Ära“) des Signals repräsentiert
- einfache Signalkombinatoren erzwingen Gleichheit von Ären:

```
union :: DSignal era val →  
         DSignal era val →  
         DSignal era val  
  
scan  :: accu →  
         (accu → val → accu) →  
         DSignal era val →  
         SSignal era accu
```

Fixieren von Startzeiten (2)

- reaktive Aktionen mit Ära-Parametern:

newtype *Reactive era val* = *Reactive (IO val)*

- Signalproduktion und -konsumierung erzwingt Gleichheit von Signal-Ära mit der Ära der reaktiven Aktion
- Ausführung von reaktiven Aktionen nur bei Ära-Unabhängigkeit möglich:

toIO :: $(\forall era. \text{Reactive era val}) \rightarrow IO\ val$

Umschalten zwischen Signalfunktionen

- Funktionen über Signalen mit identischer Ära:

$$\begin{aligned} \text{SignalFun era } (sig_1 \text{ 'Of' } val_1 \mapsto \\ \dots \mapsto \\ sig_n \text{ 'Of' } val_n \mapsto \\ sig' \text{ 'Of' } val') \end{aligned}$$

- Typ von *switch*:

$$\begin{aligned} \text{SSignal era } (\forall era'. \text{SignalFun era' shape}) \rightarrow \\ \text{SignalFun era shape} \end{aligned}$$

- Arbeitsweise des Kombinator:
 - Argumente der Resultatfunktion werden auf die Segmentintervalle „zurechtgestutzt“
 - jede Funktion des Argumentsignals wird auf entsprechend gestutzte Argumente angewendet
 - Resultate werden aneinander gehängt

Signale statt Generatoren!

Wolfgang Jeltsch

Brandenburgische Technische Universität Cottbus
Lehrstuhl Programmiersprachen und Compilerbau

27. Workshop der GI-Fachgruppe
Programmiersprachen und Rechenkonzepte
3. bis 5. Mai 2010

Implementierung von *scan*

```
scan :: accu →  
      (accu → val → accu) →  
      DSignal val →  
      SSignal accu  
scan init next (DSignal reg) = SSignal init (DSignal reg') where  
  reg' hdlr' = do  
    accuRef ← newIORef init  
    reg (λval → do  
      accu ← readIORef accuRef  
      let  
        accu' = next accu val  
      writelIORef accuRef accu'  
      hdlr' accu')
```