

Reaktive Programmierung
Vorlesung 3 vom 24.04.2019
Nebenläufigkeit: Futures and Promises

Christoph Lüth, Martin Ring

Universität Bremen

Sommersemester 2019

17.06.05 2019-07-10

1 [26]



Fahrplan

- ▶ Einführung
- ▶ Monaden und Monadentransformer
- ▶ Nebenläufigkeit: Futures and Promises
- ▶ Aktoren I: Grundlagen
- ▶ Aktoren II: Implementation
- ▶ Meta-Programmierung
- ▶ Bidirektionale Programmierung
- ▶ Reaktive Ströme I
- ▶ Reaktive Ströme II
- ▶ Funktional-Reaktive Programmierung
- ▶ Software Transactional Memory
- ▶ Eventual Consistency
- ▶ Robustheit und Entwurfsmuster
- ▶ Theorie der Nebenläufigkeit, Abschluss

RP SS 2019

2 [26]



Inhalt

- ▶ Konzepte der Nebenläufigkeit
- ▶ Nebenläufigkeit in Scala und Haskell
- ▶ Futures and Promises

RP SS 2019

3 [26]



Konzepte der Nebenläufigkeit

RP SS 2019

4 [26]



Begrifflichkeiten

- | | | |
|---------------------------------------|-----|---------------------|
| ▶ Thread (lightweight process) | vs. | Prozess |
| Programmiersprache/Betriebssystem | | Betriebssystem |
| (z.B. Java, Haskell/Linux) | | |
| gemeinsamer Speicher | | getrennter Speicher |
| Erzeugung billig | | Erzeugung teuer |
| mehrere pro Programm | | einer pro Programm |
- ▶ Multitasking:
 - ▶ **präemptiv**: Kontextwechsel wird erzwungen
 - ▶ **kooperativ**: Kontextwechsel nur freiwillig

RP SS 2019

5 [26]



Threads in Java

- ▶ Erweiterung der Klassen Thread oder Runnable
- ▶ Gestartet wird Methode `run()` — durch eigene überladen
- ▶ Starten des Threads durch Aufruf der Methode `start()`
- ▶ Kontextwechsel mit `yield()`
- ▶ Je nach JVM kooperativ **oder** präemptiv.
- ▶ Synchronisation mit **Monitoren** (synchronize)

RP SS 2019

6 [26]



Threads in Scala

- ▶ Scala nutzt das Threadmodell der JVM
 - ▶ Kein sprachspezifisches Threadmodell
- ▶ Daher sind Threads vergleichsweise **teuer**.
- ▶ Synchronisation auf unterster Ebene durch Monitore (synchronized)
- ▶ Bevorzugtes Abstraktionsmodell: **Aktoren** (dazu später mehr)

RP SS 2019

7 [26]



Threads in Haskell: Concurrent Haskell

- ▶ **Sequentielles** Haskell: Reduktion eines Ausdrucks
 - ▶ Auswertung
- ▶ **Nebenläufiges** Haskell: Reduktion eines Ausdrucks an **mehreren Stellen**
 - ▶ ghc implementiert Haskell-Threads
 - ▶ Zeitscheiben (Default 20ms), Kontextwechsel bei Heapallokation
 - ▶ Threaderzeugung und Kontextswitch sind **billig**
- ▶ Modul `Control.Concurrent` enthält Basisfunktionen
- ▶ Wenige Basisprimitive, darauf aufbauend Abstraktionen
- ▶ Synchronisation mit Futures

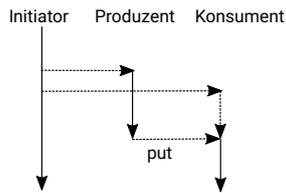
RP SS 2019

8 [26]



Futures

- ▶ Futures machen Nebenläufigkeit **explizit**
- ▶ Grundprinzip:
 - ▶ Ausführung eines Threads wird **verzögert**
 - ▶ Konsument startet erst, wenn Ergebnis vorhanden.



Futures in Scala



Futures in Scala

- ▶ Antwort als **Callback**:

```
trait Future[+T] {  
  def onComplete(f: Try[T] => Unit): Unit  
  def map[U](f: T => U): Future[U]  
  def flatMap[U](f: T => Future[U]): Future[U]  
  def filter(p: T => Boolean): Future[T]  
}
```

- ▶ map, flatMap, filter für monadische Notation
- ▶ Factory-Methode für einfache Erzeugung
- ▶ Vordefiniert in `scala.concurrent.Future`, Beispielimplementation `Future.scala`



Beispiel: Robot.scala

- ▶ Roboter, kann sich um n Positionen bewegen:

```
if (n <= 0) this  
else if (battery > 0) {  
  Thread.sleep(100*Random.nextInt(10));  
  Robot(id, pos+1, battery-1).mv(n-1)  
} else throw new LowBatteryException  
  
def move(n: Int): Future[Robot] = Future { mv(n) }  
  
override def toString = s"Robot #$id at $pos [battery: $battery]"
```



Beispiel: Moving the robots

```
object Examples {  
  def ex1 = {  
    val robotSwarm = List.range(1,6).map{i=> Robot(i,0,10)}  
    val moved = robotSwarm.map(_.move(10))  
    moved.map(_.onComplete(println))  
    println("Started moving...")  
  }  
}
```

- ▶ 6 Roboter erzeugen, alle um zehn Positionen bewegen.
- ▶ Wie lange dauert das?
 - ▶ 0 Sekunden (nach spät. 10 Sekunden Futures erfüllt)
- ▶ Was wir verschweigen: `ExecutionContext`



Compositional Futures

- ▶ Wir können Futures komponieren

- ▶ "Spekulation auf die Zukunft"

- ▶ Beispiel: Roboterbewegung

```
def ex2 = { val r = Robot(99, 0, 20); for {  
  r1 <- r.move(3)  
  r2 <- r1.move(5)  
  r3 <- r2.move(2)  
}
```

- ▶ Fehler (Failure) werden propagiert



Promises

- ▶ Promises sind das Gegenstück zu Futures

```
trait Promise {  
  def complete(result: Try[T])  
  def success(result: T)  
  def future: Future[T]  
}  
  
object Promise {  
  def apply[T]: Promise[T] = ...  
}
```

- ▶ Das Future eines Promises wird durch die `complete` Methode **erfüllt**.



Futures in Haskell



Concurrent Haskell: Wesentliche Typen und Funktionen

- ▶ Jeder Thread hat einen Identifier: abstrakter Typ `ThreadId`
- ▶ Neuen Thread erzeugen: `forkIO :: IO() -> IO ThreadId`
- ▶ Thread stoppen: `killThread :: ThreadId -> IO ()`
- ▶ Kontextwechsel: `yield :: IO ()`
- ▶ Eigener Thread: `myThreadId :: IO ThreadId`
- ▶ Warten: `threadDelay :: Int -> IO ()`

RP SS 2019

17 [26]



Concurrent Haskell — erste Schritte

- ▶ Ein einfaches Beispiel:

```
write :: Char -> IO ()
write c = do putChar c; write c

main :: IO ()
main = do forkIO (write 'X'); write 'O'
```

- ▶ Ausgabe `ghc`: `(X*|O*)*`

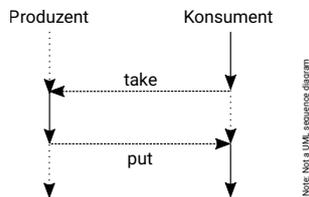
RP SS 2019

18 [26]



Futures in Haskell: MVars

- ▶ **Basissynchronisationsmechanismus** in Concurrent Haskell
 - ▶ Alles andere abgeleitet
- ▶ Grundprinzip:



RP SS 2019

19 [26]



Futures in Haskell: MVars

- ▶ `MVar α` ist **polymorph** über dem Inhalt
- ▶ Entweder **leer** oder **gefüllt** mit Wert vom Typ `α`
- ▶ Verhalten beim Lesen und Schreiben:

Zustand vorher:	leer	gefüllt
Lesen	blockiert (bis gefüllt)	danach leer
Schreiben	danach gefüllt	blockiert (bis leer)

- ▶ NB. Aufwecken blockierter Prozesse einzeln in FIFO

RP SS 2019

20 [26]



Basisfunktionen MVars

- ▶ Neue Variable erzeugen (leer oder gefüllt):

```
newEmptyMVar :: IO (MVar α)
newMVar :: α -> IO (MVar α)
```

- ▶ Lesen:

```
takeMVar :: MVar α -> IO α
```

- ▶ Schreiben:

```
putMVar :: MVar α -> α -> IO ()
```

- ▶ Es gibt noch weitere (nicht-blockierend lesen/schreiben, Test ob gefüllt, map etc.)

RP SS 2019

21 [26]



Ein einfaches Beispiel: Robots Revisited

```
data Robot = Robot {id :: Int, pos :: Int, battery :: Int}
```

- ▶ Hauptfunktion: `MVar` anlegen, nebenläufig Bewegung starten

```
move :: Robot -> Int -> IO (MVar Robot)
move r n = do
    m <- newEmptyMVar; forkIO (mv m r n); return m
```

- ▶ Bewegungsfunktion:

```
mv :: MVar Robot -> Robot -> Int -> IO ()
mv v r n
    | n <= 0 = putMVar v r
    | otherwise = do
        m <- randomRIO(0,10); threadDelay(m*100000)
        mv v r {pos= pos r + 1, battery= battery r - 1} (n-1)
```

RP SS 2019

22 [26]



Abstraktion von Futures

- ▶ Aus `MVar α` konstruierte Abstraktionen
- ▶ Semaphoren (`QSem` aus `Control.Concurrent.QSem`):

```
waitQSem :: QSem -> IO ()
signalQSem :: QSem -> IO ()
```

- ▶ Siehe `Sem.hs`
- ▶ Damit auch `synchronized` wie in Java (huzzah!)

- ▶ Kanäle (`Chan α` aus `Control.Concurrent.Chan`):

```
writeChan :: Chan α -> α -> IO ()
readChan :: Chan α -> IO α
```

RP SS 2019

23 [26]



Asynchrone Ausnahmen

- ▶ Ausnahmen unterbrechen den sequentiellen Kontrollfluß
- ▶ In Verbindung mit Nebenläufigkeit **überraschende Effekte**:

```
m <- newEmptyMVar
forkIO (do {s <- takeMVar m; putStrLn s})
threadDelay (100000)
putMVar m (error "FOO!")
```

- ▶ In welchem Thread wird die Ausnahme geworfen?
- ▶ Wo kann sie gefangen werden?
- ▶ Deshalb haben in Scala die Future-Callbacks den Typ:

```
trait Future[+T] { def onComplete(f: Try[T] => Unit): Unit
```

RP SS 2019

24 [26]



Explizite Fehlerbehandlung mit Try

- ▶ Die Signatur einer Methode verrät nichts über mögliche Fehler:

```
if (n ≤ 0) this
else if (battery > 0) {
```

- ▶ Try[T] macht Fehler explizit (**Materialisierung** oder Reifikation):

```
sealed abstract class Try[+T] {
  def flatMap[U](f: T ⇒ Try[U]): Try[U] = this match {
    case Success(x) ⇒
      try f(x) catch { case NonFatal(ex) ⇒ Failure(ex) }
    case fail: Failure ⇒ fail }

```

```
case class Success[T](x: T) extends Try[T]
case class Failure(ex: Throwable) extends Try[Nothing]
```

- ▶ Ist Try eine Monade? Nein, Try(e) flatMap f ≠ f e



Zusammenfassung

- ▶ **Nebenläufigkeit in Scala** basiert auf der JVM:
 - ▶ Relativ schwergewichtige Threads, Monitore (synchronized)
- ▶ **Nebenläufigkeit in Haskell**: Concurrent Haskell
 - ▶ Leichtgewichtige Threads, MVar
- ▶ **Futures**: Synchronisation über veränderlichen Zustand
 - ▶ In Haskell als MVar mit Aktion (IO)
 - ▶ In Scala als Future mit Callbacks
- ▶ Explizite Fehler bei Nebenläufigkeit **unverzichtbar**
- ▶ Morgen: Scala Collections, nächste VL: das Aktorenmodell

