

# Entropiafix für nebenleufiges in Hasskel

Frederick Bullik

6. Juli 2008

# Inhaltsverzeichnis

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Inhaltsverzeichnis

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Inhaltsverzeichnis

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Inhaltsverzeichnis

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Inhaltsverzeichnis

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Inhaltsverzeichnis

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Überblick

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...



# Warum nebenläufig

- Prozessoren werden nicht scheneller ...
- Aber sie werden mehr.

# Warum nebenläufig

- Prozessoren werden nicht scheneller ...
- Aber sie werden mehr.

# Warum Haskell

- Pure Implementation
- Unterstützt Nebenläufigkeit
- Wird aktiv entwickelt

# Warum Haskell

- Pure Implementation
- Unterstützt Nebenläufigkeit
- Wird aktiv entwickelt

# Warum Haskell

- Pure Implementation
- Unterstützt Nebenläufigkeit
- Wird aktiv entwickelt

# Überblick

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Kein state

- Objektorientiert:  
Verarbeiten von Variablen  
Sorgen um deren State
- Funktional:  
Nur Konstanten  
Funktionen geben immer selbes Ergebnis zurück

# Kein state

- Objektorientiert:  
Verarbeiten von Variablen  
Sorgen um deren State
- Funktional:  
Nur Konstanten  
Funktionen geben immer selbes Ergebnis zurück



## Nebenläufigkeit ?

Was hat das mit Nebenläufigkeit zu tun?

- Eine Funktion gibt immer einen festen Wert zurück.
- ⇒ d.h verteilbar

## Nebenläufigkeit ?

Was hat das mit Nebenläufigkeit zu tun?

- Eine Funktion gibt immer einen festen Wert zurück.
- $\Rightarrow$  d.h verteilbar

# Objektorientiert $\Rightarrow$ Call by Reference

## Seiteneffekt! State!

```
void Triple(int& x)
{
    x *= 3;
}
```

# Funktional $\Rightarrow$ Call by Need

## Beispiel: Berechnen der Fibonacci-Zahlen

*fib* :: *Integer*  $\rightarrow$  *Integer*

*fib* 0 = 0

*fib* 1 = 1

*fib* *n* = (*fib* (*n* - 1)) + (*fib* (*n* - 2))

# Überblick

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden**
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Warum Monaden

- nur Funktionen ohne Seiteneffekte == Backofen
- Funktionen nicht zeitlich geordnet  $\Rightarrow$  Deadlocks
- Wir wollen Seiteneffekte, aber funktional bleiben.
- Lösung: Monaden

# Warum Monaden

- nur Funktionen ohne Seiteneffekte == Backofen
- Funktionen nicht zeitlich geordnet  $\Rightarrow$  Deadlocks
- Wir wollen Seiteneffekte, aber funktional bleiben.
- Lösung: Monaden

# Warum Monaden

- nur Funktionen ohne Seiteneffekte == Backofen
- Funktionen nicht zeitlich geordnet  $\Rightarrow$  Deadlocks
- Wir wollen Seiteneffekte, aber funktional bleiben.
- Lösung: Monaden



# Warum Monaden

- nur Funktionen ohne Seiteneffekte == Backofen
- Funktionen nicht zeitlich geordnet  $\Rightarrow$  Deadlocks
- Wir wollen Seiteneffekte, aber funktional bleiben.
- Lösung: Monaden

# Don't Panic

- Monaden kommen aus der Kategorien-Theorie
- Monaden sind eigentlich warme, kuschelige Dinger.

# Don't Panic

- Monaden kommen aus der Kategorien-Theorie
- Monaden sind eigentlich warme, kuschelige Dinger.

- Kann man als eine Art Aktion sehen<sup>1</sup>
- Type IO  $a = World \rightarrow (a, World)$
- " $>>=$ " klebt Aktionen zusammen  $\Rightarrow$  do
- kapseln Seiteneffekte

---

<sup>1</sup>Das Typsystem kümmert sich um den State

- Kann man als eine Art Aktion sehen<sup>1</sup>
- Type IO  $a = World \rightarrow (a, World)$
- " $>>=$ " klebt Aktionen zusammen  $\Rightarrow$  do
- kapseln Seiteneffekte

---

<sup>1</sup>Das Typsystem kümmert sich um den State

- Kann man als eine Art Aktion sehen<sup>1</sup>
- Type IO  $a = World \rightarrow (a, World)$
- " $>>=$ " klebt Aktionen zusammen  $\Rightarrow$  do
- kapseln Seiteneffekte

---

<sup>1</sup>Das Typsystem kümmert sich um den State

- Kann man als eine Art Aktion sehen<sup>1</sup>
- Type IO  $a = World \rightarrow (a, World)$
- " $>>=$ " klebt Aktionen zusammen  $\Rightarrow$  do
- kapseln Seiteneffekte

---

<sup>1</sup>Das Typsystem kümmert sich um den State

Der State, der durch die Monade gekapselt wird, muß nicht single threaded sein.



# Überblick

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory**
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...



# MVar



# Überblick

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung**
- 6 Das Letzte ...

# Warum

- keine Logs
  - ⇒ das bedeutet
    - kein Overlocking
    - kein Underlocking
    - keine Deadlocks
    - ...

# Warum

- keine Logs
  - ⇒ das bedeutet
    - kein Overlocking
    - kein Underlocking
    - keine Deadlocks
    - ...

# Warum

- keine Logs
  - ⇒ das bedeutet
    - kein Overlocking
    - kein Underlocking
    - keine Deadlocks
    - ...



# Warum

- keine Logs
  - ⇒ das bedeutet
    - kein Overlocking
    - kein Underlocking
    - keine Deadlocks
    - ...

# Warum

- keine Logs
  - ⇒ das bedeutet
    - kein Overlocking
    - kein Underlocking
    - keine Deadlocks
    - ...

## Funktionsweise

- Wrappen der Funktionen in einen Atomic-block
- Funktionen sind isoliert
- Entweder alles oder nichts
- Wenn Fail  $\Rightarrow$  Retry
- System kümmert sich um das Retry
- orElse  $\Leftarrow$  Was führen wir bei einem Retry aus?

# Funktionsweise

- Wrappen der Funktionen in einen Atomic-block
- Funktionen sind isoliert
- Entweder alles oder nichts
- Wenn Fail  $\Rightarrow$  Retry
- System kümmert sich um das Retry
- orElse  $\Leftarrow$  Was führen wir bei einem Retry aus?

## Funktionsweise

- Wrappen der Funktionen in einen Atomic-block
- Funktionen sind isoliert
- Entweder alles oder nichts
- Wenn Fail  $\Rightarrow$  Retry
- System kümmert sich um das Retry
- orElse  $\Leftarrow$  Was führen wir bei einem Retry aus?

## Funktionsweise

- Wrappen der Funktionen in einen Atomic-block
- Funktionen sind isoliert
- Entweder alles oder nichts
- Wenn Fail  $\Rightarrow$  Retry
- System kümmert sich um das Retry
- orElse  $\Leftarrow$  Was führen wir bei einem Retry aus?

## Funktionsweise

- Wrappen der Funktionen in einen Atomic-block
- Funktionen sind isoliert
- Entweder alles oder nichts
- Wenn Fail  $\Rightarrow$  Retry
- System kümmert sich um das Retry
- `orElse`  $\leftarrow$  Was führen wir bei einem Retry aus?

## Funktionsweise

- Wrappen der Funktionen in einen Atomic-block
- Funktionen sind isoliert
- Entweder alles oder nichts
- Wenn Fail  $\Rightarrow$  Retry
- System kümmert sich um das Retry
- orElse  $\Leftarrow$  Was führen wir bei einem Retry aus?



# Überblick

- 1 Einleitung
- 2 States
  - Erklärung
  - Beispiel
- 3 Monaden
  - Funktionsweise
  - Nebenläufigkeit
- 4 Software Transaktional Memeory
- 5 Zusammenfassung
- 6 Das Letzte ...

# Literatur



Simon Peyton Jones, Andrew Gordon, Sigbjorn Finne  
*Concurrent Haskell*, 1996



Kevin Hammond  
*Parallel Functional Programming: An Introduction*







Simon Peyton Jones  
*Tackling the Awkward Squad: monadic input/output, concurrency, exceptions, foreign-language calls in Haskell*, 2008







Joe Armstrong  
*Programming Erlang - Software for a Concurrent World*  
The Pragmatic Programmers, 2007





## Literatur

-  Simon Peyton Jones, Andrew Gorden, Sigbjorn Finne  
*Concurrent Haskell*, 1996
-  Kevin Hammond  
*Parrallel Functional Programming: An Introduction*
-  Simon Peyton Jones  
*Tackeling the Awkward Squad: monadic input/output, concurrency, exceptions, foreign-language calls in Haskell*, 2008
-  Joe Armstrong  
*Programming Erlang - Software for a Concurrent World*  
The Pragmatic Programmers, 2007

## Literatur

-  [Simon Peyton Jones, Andrew Gorden, Sigbjorn Finne](#)  
*Concurrent Haskell*, 1996
-  [Kevin Hammond](#)  
*Parrallel Functional Programming: An Introduction*
-  [Simon Peyton Jones](#)  
*Tackeling the Awkward Squad: monadic input/output, concurrency, exceptions, foreign-language calls in Haskell*, 2008
-  [Joe Armstrong](#)  
*Programming Erlang - Software for a Concurrent World*  
The Pragmatic Programmers, 2007

# Literatur

-  [Simon Peyton Jones, Andrew Gorden, Sigbjorn Finne](#)  
*Concurrent Haskell*, 1996
-  [Kevin Hammond](#)  
*Parallel Functional Programming: An Introduction*
-  [Simon Peyton Jones](#)  
*Tackling the Awkward Squad: monadic input/output, concurrency, exceptions, foreign-language calls in Haskell*, 2008
-  [Joe Armstrong](#)  
*Programming Erlang - Software for a Concurrent World*  
*The Pragmatic Programmers*, 2007

Einleitung

States

Monaden

Software Transaktional Memeory

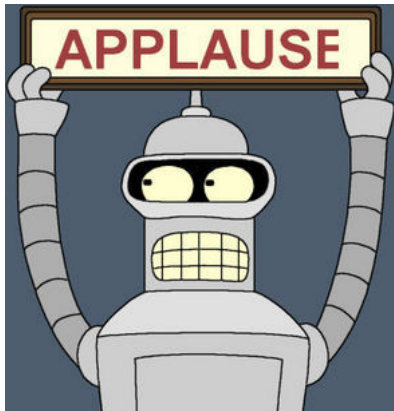
Zusammenfassung

Das Letzte ...

# Fragen

Noch Fragen?

Danke



Danke für die Aufmerksamkeit