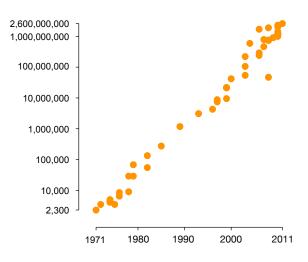
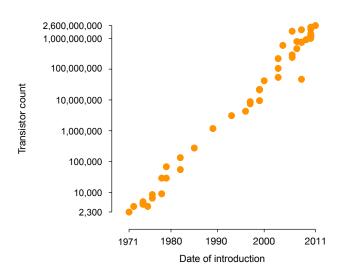
WAS WIRD HIER GEZEIGT?



TRANSISTOR COUNTS 1971-2011 & MOORE'S LAW



Funktionale Programierung

Transistor Counts 1971-2011 & Moore's Law

- relation von transitor anzahl und deren produkt-release
- man sieht augenscheinlich, dass sich die anzahl jeweilig verdoppelt hat
- viele vermuten, dass sich die moore's law bewahrheitet hat
- man munkelt, dass wir damit nun allmählich an die grenzen gelangt sind

ARSTECHNICA UK - 03.01.2017 (1)



₩

GEAR & GADGETS -

Intel Core i7-7700K Kaby Lake review: Is the desktop CPU dead?

With identical performance to Skylake, Intel brings desktop performance to a standstill.

MARK WALTON - 3/1/2017, 18:00



Funktionale Programierung

_arsTECHNICA UK - 03.01.2017 (1)



- Man kann interpretieren, dass INTEL keine weitere Leistungssteigerung erziehlen konnte, oder aber auch, dass es gerade im Kontext des BigData in Zukunft wichtiger denn je wird, nebenläufig programmieren zu können.
- deswegen sollten wir meiner Meinung nach die bisherigen Konzepte überdenken

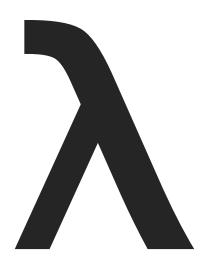
FUNKTIONALE PROGRAMIERUNG

Nebenläufigkeit & Parallelisierung

Seminar, WS2016

Jan-Philipp Willem

Prof. Dr. Sandro Leuchter Fakultät für Informatik Hochschule Mannheim



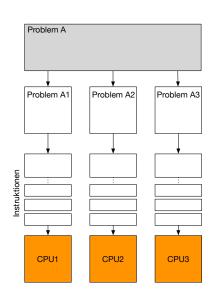
GLIEDERUNG

- 1. Nebenläufigkeit / Parallelisierung
- 2. Functional Paradigm 101
- 3. Elixir
- 4. Fazit

NEBENLÄUFIGKEIT / PARALLELISIERUNG

PARALLEL

- → Synonyme: nebeneinander, nebenläufig
- → Informatik: parallel ≠ nebenläufig!
- → "schneller als sequenzielles Programm, durch gleichzeitiges Ausführen von Anweisungen"
- → Multi-Processing



└─Nebenläufigkeit / Parallelisierung

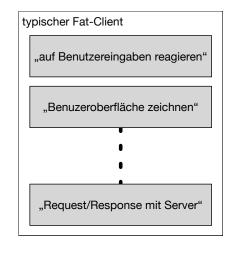
└-Parallel

- Synonyme: nebensiandor, nebens
 - Politics A) Politi

- · deutscher Begriff schwierig
- Aufteilen des Problems in Teilprobleme
- Teile können, müssen aber nicht zusammengehörend sein

NEBENLÄUFIG

- → concurrent (engl.)
- → "Systeme, welche zur gleichen Zeit mehrere Aufgaben haben"
- → muss nicht zwangsläufig parallel sein
- → Multi-Tasking



Funktionale
Programierung

Nebenläufigkeit / Parallelisierung

[∟]Nebenläufig

concurrent (engl.)

 "Systeme, welche zur gleichen Zeit mehrere Aufgaben haben"

 muss nicht zwangsläufig parallel sein

 Multi-Tasking



Fokus liegt auf Arichtektur

ROB PIKE - "CONCURRENCY IS NOT PARALLELISM" (1)

- → "Concurrency is about dealing with lots of things at once."
- → "Parallelism is about doing lots of things at once."
- → "Concurrency is about structure, parallelism is about execution."

→ "Concurrency is about dealing with lots of things at once."

→ "Parallelism is about doing lots of things at once."

→ "Concurrency is about structure, parallelism is about

Funktionale Programierung

└─Nebenläufigkeit / Parallelisierung

Rob Pike - "Concurrency Is Not Parallelism"

- Rob Pike, Google, Go-Lang
- · interessanter Talk auf Youtube

ROB PIKE - "CONCURRENCY IS NOT PARALLELISM" (2)







→ sequenziell



- Rob Pike "Concurrency Is Not Parallelism"
- typischer Aufbau einer App
- Producer/Consumer
- Daten konsolidieren/filtern, Verarbeitung/Transport/Buffer, Weiterverwendung/Ausgabe
- komplett sequenzieller Aufbau, da nur ein worker und alles strikt nacheinander passiert
- problem: ich brauche nur einen gewissen datensatz, dennoch werden alle daten verarbeitet

ROB PIKE - "CONCURRENCY IS NOT PARALLELISM" (3)







→ parallel

Funktionale Programierung Nebenläufigkeit / Parallelisierung





Rob Pike - "Concurrency Is Not Parallelism"

- Optimierung einzelner Teile der Applikation
- weitere schritte birgen ähnlich hohen aufwand
- je nach architektur parallelisierung von producer u.U. schwierig

ROB PIKE - "CONCURRENCY IS NOT PARALLELISM" (4)







→ concurrent

Rob Pike - "Concurrency Is Not Parallelism"

- Nebenläufige Architektur von Anfang an
- d.h. Service-Orientierte Module, die voneinander getrennt funktionieren
- Pro Software-Modul oder Teilsystem eines Moduls kann jeweils ein worker eingesetzt werden.
- architektur kann sehr leicht nach bedarf parallelisiert werden
- nebeneffekt: stabileres System

FUNCTIONAL PARADIGM 101

FUNCTIONAL PARADIGM 101 (1)

→ immutable // mutable

$$a = 3$$
 $a = 3$
 $a += 2$ $a' = add(a, 2)$
 $a -> 5$ $a' -> 5$

└─Functional Paradigm 101 (1)

- 1. viele bugs treten durch Veränderung von bestehendem Zustand auf
- in den meisten fällen kann eine Veränderung vermieden werden
- ändert man Zustände, so sollte man besser eine Kopie zurückgeben , anstatt die Referenz zu bearbeiten
- falls gewünscht kann man diese Zustandskopien wie Snapshots in einem Cache betrachten

FUNCTIONAL PARADIGM 101 (2)

- → no side-effects, deterministisches Verhalten
- → "pure", "data-in, data-out", EVA
- → functions as first-class citizens
- → lambdas, callbacks
- → reine Funktionale Sprachen

└─Functional Paradigm 101 (2)

- 2. ähnlich sollte eine Funktion auch nur diese eine Sache tun, welche man erwartet -> Side-Effects vermeiden
- 3. Funktionen können als reine daten-transformationen aufgefasst werden
- man bekommt daten, verarbeitet diese und gibt sie verändert zurück.
- 4. Funktionen sind selbst auch Typen
- d.h. sie können genauso als parameter einer anderen funktion dienen
- sie werden jedoch erst evaluiert, wenn benötigt
- 5. lamdas sind funktionen, welche inline definiert werden und somit anonym sind
- sie haben keinen namen, werden aber oft entweder als callback direkt übergeben oder einer variable zugewiesen

FUNCTIONAL PARADIGM 101 (3)

→ reine Funktionale Sprachen

→ reine Funktionale Sprachen

Funktionale Programierung

Functional Paradigm 101

└─Functional Paradigm 101 (3)

- 6. Unterscheidung zwischen Sprachen die Unterstützung für fp bieten
- und solchen die ausschließlich auf den Konzepten und Prinzipien von Funktionalen Sprachen beruhen
- seiten-effekte sind somit niemals möglich
- meistens strikte Typisierung



ELIXIR (1)

- → 2011: moderne Variante von Erlang (1987, Ericsson)
- → Beam-VM
- → lightweight Elixir-Processes
- → Shared & Distributed Memory





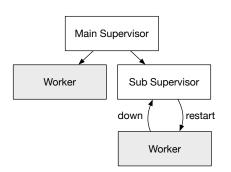


└─Elixir (1)

- funktionale Sprache, welche weitestgehend frei von seiten-effekten ist und nutzt eine dynamische typisierung mit typen-interferenz
- ob sie nun als reine funktionale bezeichnet werden kann streiten sich einige Fronten
- Elixir erweitert Erlang um einige moderne Features wie bspw. metaprogramming und bringt teilweise starke Vereinfachungen bei der Syntax -> ruby
- wird zu erlang bytecode compiliert der in beam-vm läuft
- Nebenläuffigkeit wird mit Elixir-Processes erreicht, welche jedoch um viele Male leichtgewichtiger sind, als System-Prozesse
- je nach anwendungsfall kann man mit elixir sowohl einen gemeinsamen als auch verteilten Zustand nutzen

ELIXIR (2)

- → Open Telecom Platform (OTP)
- → Fault-Tolerant
- \rightarrow "Let it crash"
- → Supervision-Trees

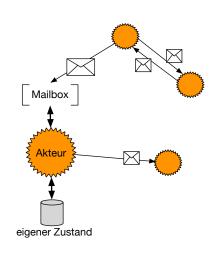




- die Fehlerverarbeitung ist interessant gelöst: sollte ein kritischer fehler aufreten, so startet man den prozess einfach neu.
- · Dies ist durch sogennante provsion-trees möglich
- Ein Prozess kann mithilfe des OTP auf einfache art durch einen Supervisor beobachtet werden.
- Was im Fehlerfall geschehen soll, entscheidet einer von vielen Algorithmen und es sind damit beliebige schachtelungs-tiefen möglich. bspw. one-for-one

OTP / ACTOR-MODEL

- → Concurrency-Model in Elixir
- → unabhängige Akteure
- → Message-Passing
- → FIFO-Verhalten von Mailboxes
- → Locks werden nicht gebraucht
- → Alternativen:
 - → Akka (Java/Scala)
 - → Akka.NET
 - → Pykka (Python)
 - \rightarrow CAF (C++)
 - → Celluloid (Ruby)



TP / ACTOR-MODEL → Concurrency-Model in

- → unabhängige Akteure

 → Message-Passing

 → FIFO-Verhalten von
- Mailboxes
 → Locks werden nicht
 gebraucht
- → Akka (Java/Scala)

 → Akka NET
 - → Pylkka (Python)
 → CAF (C++)
 → Celluloid (Ruby)

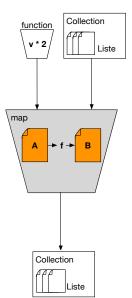


OTP / Actor-Model

- akteuere können untereinander kommunizieren
- besitzen eigenen Zustand, locks werden damit überflüssig
- eigener Cache und Persistenz (DB) empfehlenswert
- deswegen klar getrennte Services
- Messages werden nach reihenfolge des eintreffens verarbeitet

LIST-PROCESSING IN ELIXIR: MAP (1)

- → Iteriert über Collection
- → Nutzen von transform-function
- → Ergebnis von gleichem oder verschiedenen Collection-Typ



LIST-PROCESSING IN ELIXIR: MAP (2)

iex = Interactive Elixir
& = function catch operator

```
\rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end
```

iex = Interactive Elixir
& = function catch operator

```
\rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end \rightarrow [2, 3, 4]
```

iex = Interactive Elixir & = function catch operator \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end \rightarrow [2, 3, 4]

 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], &(&1 * &1)

```
iex = Interactive Elixir
& = function catch operator

→ iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end
→ [2, 3, 4]
→ iex> Enum.map [1, 2, 3], &(&1 * &1)
→ [1, 4, 9]
```

```
iex = Interactive Elixir
& = function catch operator
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end
 \rightarrow [2, 3, 4]
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], &(&1 * &1)
 \rightarrow [1, 4, 9]
 \rightarrow iex> defmodule Math do
     ...> def multWithKey(\{k, v\}), do: k * v
     ...> end
```

```
iex = Interactive Elixir
& = function catch operator
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end
 \rightarrow [2, 3, 4]
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], &(&1 * &1)
 \rightarrow [1, 4, 9]
 \rightarrow iex> defmodule Math do
     ...> def multWithKey(\{k, v\}), do: k * v
     ...> end
     ...
 \rightarrow iex> list = Enum.with_index([1, 2, 3])
```

```
iex = Interactive Elixir
& = function catch operator
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end
 \rightarrow [2, 3, 4]
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], &(&1 * &1)
 \rightarrow [1, 4, 9]
 \rightarrow iex> defmodule Math do
     ...> def multWithKey(\{k, v\}), do: k * v
     ...> end
 \rightarrow iex> list = Enum.with_index([1, 2, 3])
 \rightarrow [{1, 0}, {2, 1}, {3, 2}]
```

```
iex = Interactive Elixir
& = function catch operator
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end
 \rightarrow [2, 3, 4]
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], &(&1 * &1)
 \rightarrow [1, 4, 9]
 \rightarrow iex> defmodule Math do
     ...> def multWithKey(\{k, v\}), do: k * v
     ...> end
 \rightarrow iex> list = Enum.with_index([1, 2, 3])
 \rightarrow [{1, 0}, {2, 1}, {3, 2}]
 → iex> Enum.map list, &Math.multWithKey/1
```

```
iex = Interactive Elixir
& = function catch operator
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], fn x -> x + 1 end
 \rightarrow [2, 3, 4]
 \rightarrow iex> Enum.map [1, 2, 3], &(&1 * &1)
 \rightarrow [1, 4, 9]
 \rightarrow iex> defmodule Math do
     ...> def multWithKey(\{k, v\}), do: k * v
     ...> end
 \rightarrow iex> list = Enum.with_index([1, 2, 3])
 \rightarrow [{1, 0}, {2, 1}, {3, 2}]
 → iex> Enum.map list, &Math.multWithKey/1
 \rightarrow [0, 2, 6]
```

ELIXIR-STREAMS (1)

- → große Datenstruktur kann lazy verarbeitet werden
- → Viele Funktionen aus Enum-Modul
- → take: Man erhält immer nur so viele Elemente wie benötigt
- → function-composition: Jeweiliges Element wird einmalig iteriert und dabei transformiert
- → siehe Clojure Reducers/Transducers

- → große Datenstruktur kann lazy verarbeitet werden
- → Viele Funktionen aus Enus-Modul
 → take: Man erhält immer nur so viele Elemente wie benötigt
- → function-composition: Jeweiliges Element wird einmalig
- iteriert und dabei transformiert
- → siehe Clojure Reducers/Transducers

 nicht direkt mit parallelisierung zu tun, jedoch wichtige optimierung dabei

ELIXIR-STREAMS (2)

```
|> = apply, forward pipe

→ iex> 1..10000

|> Stream.map(&(&1 * &1))

|> Stream.map(&(&1 + &1))

|> Stream.map(&IO.inspect(&1))

|> Enum.take(10)
```

ELIXIR-STREAMS (2)

```
|> = apply, forward pipe
 \rightarrow iex> 1..10000
    |> Stream.map(&(&1 * &1))
    |> Stream.map(&(&1 + &1))
    |> Stream.map(&IO.inspect(&1))
    |> Enum.take(10)
    8
    18
    200
    [2, 8, 18, 32, 50, 72, 98, 128, 162, 200]
```

ELIXIR-PROZESSE ERZEUGEN

```
defmodule Parallel do
  def pmap(collection, fun) do
    me = self
    collection
    |> Enum.map(fn (elem) ->
        spawn fn -> (send me, self, fun.(elem) ) end
       end)
    |> Enum.map(fn (pid) ->
        receive do ^pid, result -> result end
       end)
  end
end
Parallel.pmap 1..1000, &(&1 * &1)
```

ELIXIR-PROZESSE ERZEUGEN

```
defmodule Parallel do
  def pmap(collection, fun) do
    me = self
    collection
    |> Enum.map(fn (elem) ->
        spawn fn -> (send me, self, fun.(elem)) end
       end)
    |> Enum.map(fn (pid) ->
        receive do ^pid, result -> result end
       end)
  end
end
Parallel.pmap 1..1000, &(&1 * &1)
→ kann ebenso fehleranfällig sein
→ kein Supervisioning, manuelles Error-Handling, Timeouts?
```

OTP-ABSTRACTION: TASKS (1)

- → Task stellt einen simplen Background-Process dar
- → OTP ist sehr m\u00e4chtig, jedoch nicht immer eigene Implementierung ben\u00f6tigt
- → Ein Elixir Process ist häufiger Anwendungsfall
- → ist in Elixir-Core-Package vorhanden

→ Task stellt einen simplen Background-Process dar
→ OTP ist sehr m\u00e4chtig, jedoch nicht immer eigene

Implementierung benötigt

→ Ein Elixir Process ist häufiger Anwendungsfall

→ ist in Elixir-Core-Package vorhanden

weil otp f
ür Supervisioning in anwendung nutzbar

OTP-ABSTRACTION: TASKS (2)

```
defmodule Parallel do
  def pmap(collection, func) do
    collection
  |> Enum.map(&(Task.async(fn -> func.(&1))))
  |> Enum.map(&Task.await/1)
  end
end

Parallel.pmap 1..1000, &(&1 * &1)
```

OTP-ABSTRACTION: TASKS (2)

```
defmodule Parallel do
 def pmap(collection, func) do
  collection
  |> Enum.map(&(Task.async(fn -> func.(&1))))
  |> Enum.map(&Task.await/1)
 end
end
Parallel.pmap 1..1000, &(&1 * &1)
```



FAZIT: FUNCTIONAL PROGRAMMING

- ++
 - → immutable State eignet sich perfekt für parallel
 - → Higher-Order-Programming: composeability of behaviors
 - → sehr deklarativ

- -
- → Je nachdem steile Lernkurve
- → Man muss viele bisher eingesetzte Methodiken komplett überdenken

$ldsymbol{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxedsymbol{ox{oxed}}}}}}}$

- Je nach Sprache, eher erinnert Programmierung eher an zusammenstellung von Verhalten
- · HOP, beschäftigt sich genau mit diesem Thema
- Art und Abfolge der Anweisung kann genau und deklarativ bestimmt werden
- Bei Nutzen des OTP nebenläufiges und verteiletes System von hause aus
- Häufige Bugs bei Threads-Programming (Deadlocks, Race-Conditions,...) werden einfach umgangen
- Wenige Sprachen helfen Concurrency wirklich leichter zu machen
- meist keine direkte Unterstützung für reine Parallelisierung