Actors

Jonas Kaiser

19. Oktober 2018

Wer bin ich, ...

Gebürtiger Münsteraner

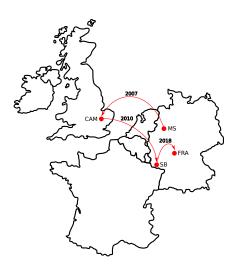


Informatik Studium / Promotion

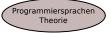
- 2010 BA, Cambridge
- 2013 MSc, Saarbrücken
- bald PhD, Saarbrücken

Wechsel in die Wirtschaft

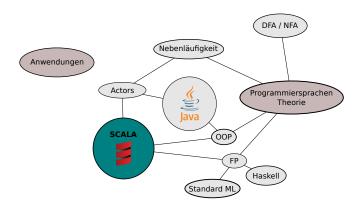
■ Juni 2018



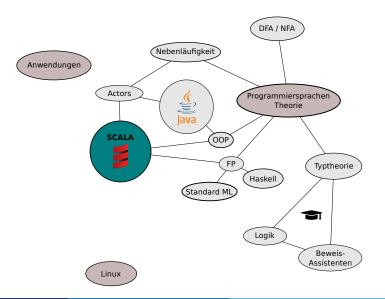


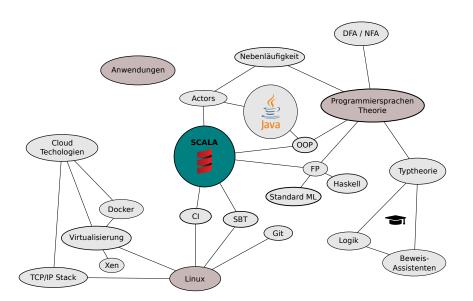


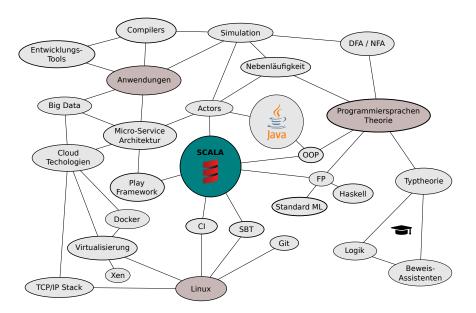


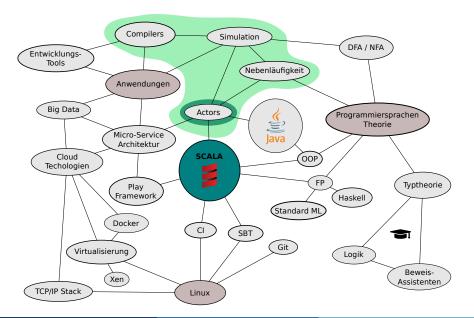












- Actormodell -

Ziel: Optimale Auslastung von Ressourcen

- **Früher:** Multi-Core CPUs, heterogene Prozessor Architektur, Hyperthreading
- Heute: Vernetzte Systeme, Cloud
 - Physisch: Server, Workstation, Cluster
 - ▶ Virtuell: Vom schlanken Container bis zum voll virtualisierten OS

Ziel: Optimale Auslastung von Ressourcen

- Früher: Multi-Core CPUs, heterogene Prozessor Architektur, Hyperthreading
- Heute: Vernetzte Systeme, Cloud
 - ▶ Physisch: Server, Workstation, Cluster
 - ▶ Virtuell: Vom schlanken Container bis zum voll virtualisierten OS
- ⇒ Wir brauchen Modelle für Nebenläufigkeit (= logische Parallelität)

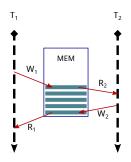
Ziel: Optimale Auslastung von Ressourcen

- **Früher:** Multi-Core CPUs, heterogene Prozessor Architektur, Hyperthreading
- Heute: Vernetzte Systeme, Cloud
 - Physisch: Server, Workstation, Cluster
 - Virtuell: Vom schlanken Container bis zum voll virtualisierten OS
- ⇒ Wir brauchen Modelle für Nebenläufigkeit (= logische Parallelität)

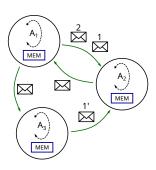
Relevante Metriken

- Verständlichkeit / Benutzerfreundlichkeit
- Effizienz
- Skalierbarkeit / Elastizität
- Fehleranfälligkeit

Zwei Modelle: Threads vs. Actors¹



- Geteilter Speicher
- Erfordert Synchronisation
- Näher an der Maschine



- Lokaler, privater Speicher
- Nachrichtenaustausch (async)

6 / 16

■ Näher am Menschen

Jonas Kaiser Actors 19. Oktober 2018

 $^{^{1}}$ [Hewitt, Bishop und Steiger 1973 / Agha 1985]

Actormodell: Pro und Contra

- Moderne CPUs haben lokale Caches an jedem Kern
 - ► Einheitlicher, konsistenter Speicher ist unrealitisch
- Verteiltes Speichermodell skaliert zu Cloud-Anwendungen
- Nachrichtenaustausch ist Grundbaustein (TCP, REST, Mail, ...)
- Asynchroner Nachrichtenaustausch ist intuitiv
- Actors sind logisch geschlossene Einheiten
 - erleichtert dynamische Topologien
 - erleichtert Programmierung (weniger Bugs)
- Einziger Nachteil: Weniger performant aufgrund der zusätzlichen Kommunikationsebene

Actormodell: Pro und Contra

- Moderne CPUs haben lokale Caches an jedem Kern
 - ► Einheitlicher, konsistenter Speicher ist unrealitisch
- Verteiltes Speichermodell skaliert zu Cloud-Anwendungen
- Nachrichtenaustausch ist Grundbaustein (TCP, REST, Mail, ...)
- Asynchroner Nachrichtenaustausch ist intuitiv
- Actors sind logisch geschlossene Einheiten
 - erleichtert dynamische Topologien
 - erleichtert Programmierung (weniger Bugs)
- Einziger Nachteil: Weniger performant aufgrund der zusätzlichen Kommunikationsebene

Fazit

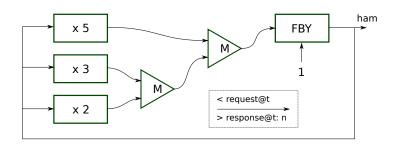
Das Actormodell ist fast immer die bessere Wahl

- Fallstudie: simLucid -

Projektübersicht, BA Thesis 2010

- Entwicklung eines Compilers inkl. Laufzeitumgebung
- Objektsprache: Lucid (Datenflusssprache) [Wadge und Ashcroft 1985]
 - Primärer Datentyp: Streams (Stream-Algebra)
- Implementierungsprache: Scala (JVM, objektorientiert und funktional)
 - ► Frontend: Parser-Kombinatoren
 - Backend / Laufzeitumgebung: nebenläufiger Datenfluss-Simulator
- Ziel: Evaluierung der Skalierbarkeit
- Motivation: Datenfluss-Semantik ≈ Actormodell
 - ► Semantik: Programm = Datenfluss-Netzwerk
 - ► Vorwärts: Data-Driven, Push
 - ▶ Rückwerts: Demand-Driven, Pull

Beispiel: Hamming Sequenz als Datenfluss-Diagramm



$$\begin{aligned} &\mathsf{ham} = 1, 2, 3, 4, 5, 6, 8, 9, 10, 12, 15, \ldots = [2^i 3^j 5^k \mid \forall ijk] \\ &\mathsf{ham} \, x \, 2 = 2, 4, 6, 8, 10, 12, 16, \ldots \\ &\mathsf{ham} \, x \, 3 = 3, 6, 9, 12, 15, 18, 24, \ldots \\ &\mathsf{ham} \, x \, 5 = 5, 10, 15, 20, 25, 30, 40, \ldots \end{aligned}$$

Jonas Kaiser Actors 19. Oktober 2018 10 / 16

Implementierung der simLucid Laufzeitumgebung

- Ein Actor pro Operator $(+,-,\times,fby,\ldots)$
- Jeder Actor kennt seine Kind- und Elternknoten
 - ► Kindknoten = Operand
- Eingabe: AST des Datenfluss-(Teil-)Programms
- Start: ein IO-Actor der mit dem User interagiert
 - Anfrage von Parametern
 - Ausgabe von Resultaten
- Evaluierung: Demand-Driven
 - ▶ IO-Knoten generiert Sequenz von Anfragen an den obersten Ausdrucksknoten für $t_0, t_1, t_2, ...$
- Actornetzwerk wird bei Bedarf dynamisch aufgebaut
- Verwaltung eines *Telefonbuchs* für mehrfach benötigte Operanden
 - ► Diese Buchhaltung war etwas unbefriedigend

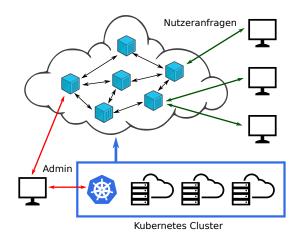
- Das Actormodell heute / Cloud Deployment -

Wo stehen wir heute?

- Umfangreiche Actor-Programmbibliotheken
 - ▶ z.B. Akka und Akka Streams² von Lightbend für Java und Scala
- Eingebaute Verwaltung von *Actorsystemen*
 - ► Kein manuelles Telefonbuch mehr nötig
 - ► Koordinierung von großen Mengen von Actors
 - ► Kontrollierter Spin-Up und Shutdown der Systeme
- Reibungsloser Übergang von Intra- zu Inter-System-Kommunikation
- Kompatibel mit gängigen Micro-Service Frameworks

Wo stehen wir heute?

- Big Data: Map-Reduce, Hadoop, Kafka, Spark
- Cloud Deployment: Docker, Kubernetes, Helm, REST



- Actors liefern ein ideales Modell für nebenläufige Prozesse
 - ▶ lokale Anwendungen
 - verteilte Cloud-Anwendungen

- Actors liefern ein ideales Modell für nebenläufige Prozesse
 - lokale Anwendungen
 - verteilte Cloud-Anwendungen
- Simulatoren sind rechenintensiv und auf Nebenläufigkeit angewiesen,

Actors 19. Oktober 2018 15 / 16

. . .

- Actors liefern ein ideales Modell für nebenläufige Prozesse
 - lokale Anwendungen
 - verteilte Cloud-Anwendungen
- Simulatoren sind rechenintensiv und auf Nebenläufigkeit angewiesen, ... allerdings nur während sie auch wirklich laufen

- Actors liefern ein ideales Modell für nebenläufige Prozesse
 - lokale Anwendungen
 - verteilte Cloud-Anwendungen
- Simulatoren sind rechenintensiv und auf Nebenläufigkeit angewiesen,
 - ...allerdings nur während sie auch wirklich laufen
 - Cloud-Deployments liefern die nötige Elastizität

Vielen Dank