



Willkommen bei Verteilte Systeme

Willkommen bei Verteilte Systeme!

*Von Datenbanken
über Webdienste
bis zu p2p und Sensornetzen.*



Heute: **Einführung und Überblick**

A distributed system is a system that prevents you from doing any work, when a computer you have never heard about fails.



Willkommen bei Verteilte Systeme

Materialien

- Distributed Systems
 - Martin van Steen and Tanenbaum (2017)
 - kostenloses ebook: <https://www.distributed-systems.net>
 - ISBN-13: 978-1543057386
 - Distributed Systems - An Algorithmic Approach – Sukumar Ghosh (2015).



Willkommen bei Verteilte Systeme

Folien u.ä.

- Weitere Quellen werden bei Verwendung aufgeführt.
- Folien: <https://www.draketo.de/software/vorlesung-verteilte-systeme>
- Glossar zu Netztechnik:
<https://www.draketo.de/software/vorlesung-netztechnik#glossar-netztechnik>
- Gemeinsamer Glossar und Notizen in einem cryptpad.

Zur Vorbereitung: Drucken Sie bitte die Version mit vielen Folien pro Seite für schnelle Notizen.



Dozent

Arne Babenhauserheide

- Physik (Dipl., Dr., CO₂)
- Seit 2004 p2p Netze
- Seit 2017 Softwareentwickler als Beruf
- Python, Scheme, Java, JS/TS, Fortran, Bash, Emacs, ...
- arne_bab@web.de

Vorlesung bis 2020 gemeinsam mit Carlo Götz.

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Organisatorisches

Arbeitshintergrund

Tech hinter Cadenza

- Java 17 (mit Spring und Ignite), bald Java 21
- Web-Tech (Web-Components, JS/TS)
- Verschiedene Datenbanken
- 2.5 mio LOC

Organisation

- ~80% in Karlsruhe, weitere international verteilt.
- 2-Wochen Sprints, viel Home-Office ⇒ Zoom, Rocket Chat
- Tools: Linux, Mac, Windows, IntelliJ, VS Code, Emacs, ...
- Infrastruktur: CI mit Jenkins und Gitlab, Kubernetes-Cluster
- Trunk-based development mit slbs gegen Merge-Konflikte

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Organisatorisches

Sie

- Programmiersprachen?
- Motivation für das Studium?
- Vorwissen zu verteilten Systemen?
- Erinnerung an Netztechnik?



Ziele der Vorlesung

Ziele der Vorlesung

- Sie verstehen, wo sie Verteilung vermeiden sollten.
- Sie verstehen, was sie beachten müssen, wenn Sie verteilen.
- Sie kennen Werkzeuge und Techniken, die ihnen helfen.
 - Sie kennen Werkzeuge, die sich in der Praxis erwiesen haben.
- Sie können einschätzen, welche **Tradeoffs** sie eingehen sollten und welche nicht.
 - Latenz < 300ms für eine Webseite
 - Latenz < 30ms für Interaktive Systeme!
- Das passiert Ihnen nicht:

<https://www.ccc.de/de/updates/2022/web-patrouille-ccc>

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Ziele der Vorlesung

Erwartungen

Meine Wünsche

Ich will, dass Sie gerne kommen.

Es ist Arbeit, und Arbeit sollte Spaß machen.

Ich will, dass Sie Verständnis von Verteilten Systemen mitnehmen.

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Ziele der Vorlesung

Ihre Wünsche

- Projekt Erfolgreich abschließen



*Im **Cryptpad** sammeln.*

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Ziele der Vorlesung

Fragen

- Verteilung der Slides?
- Mail der Kurssprecher(in)?



Ziele der Vorlesung

Ablauf Semester

- 0 Grundlagen
- 1 p2p (peer-to-peer)
- 2 Clocks/Zeit, usw.
- 3 Algorithmen, Shared State
- 4 Datenbanken konkret: CAP, DBs
- 5 Sicherheit in der Praxis, Sensornetze
- 6 Präsentationen der Studierenden, 15min pro 3er-Gruppe
- 7 tbd, Wiederholung



Ziele der Vorlesung

Präsentationen

- Wählen Sie ein Thema
- Themenvorschlag per E-Mail
 - gerne auch eigene
 - sehr gerne mit Vorwissen / Hobby
 - bis zur dritten VL



Ziele der Vorlesung

Themenideen

- Verblindung in GNU Taler <https://taler.net>
- Benchmark servers with wrk: <https://github.com/wg/wrk>
- Merge Wifi and LoRa with Reticulum
- Load Balancing + Autoscaling?
- Virtualization & Containerization
- Kubernetes
- Distributed Game Architecture
- Election Algorithms und Prüfbarkeit
- CUDA / Tensorflow / PyTorch
- Hadoop / Spark / YARN
- OAuth
- JSON Web Tokens
- Wie funktioniert Signal?
- QUIC
- Up-/Downgrading attacks on HTTP/2
- VPN
- SOAP
- Message Queues: Rabbit, Kafka, ZeroMQ, ...
- Eigene Anwendungen?
- Remote Desktop
- XWindows
- VNC
- telnet
- ssh
- Remote management
- Seti@home / Folding@Home
- Botnet
- <https://github.com/papers-we-love/papers-we-love>
- <https://portswigger.net/research/top-10-web-hacking-techniques-of-2021>



Projekte 2021

- All Chats Are Beautiful
- Distributed Key/Value Store
- FreeChat
- HTTP-Tunneling
- IPC in Interpreter
- Kooperative WLED-Steuerung
- Load Balancer
- p2p Chat in Minecraft
- p2p iOS Kommunikation (Local Pal)
- Risiko Multiplayer
- Schiffe versenken
- Snake Multiplayer (Butchered Snake)
- Statuspage (openmonitor)
- Vier gewinnt
- Vollständig dezentralisierte MessageQueue
- WebChat



Projekte 2022

- Berechnung auf mehreren Servern
- Botnetz mit CnC
- Chat mit 2 Servern
- Chat mit Python
- ESP32-Chat Captive Portal
- Game Of Life verteilt
- Gruppenchat in Java
- Gruppenchat mit Javascript
- IoT im Heimnetz
- Kommunikation zwischen Spieleservern
- MQTT Broker
- Multithreading in Spice
- Nerdlegame als 1vs1
- Online TicTacToe
- Online-Spiel in GoDot
- P2P-Chat mit Directory-Server in Java
- RPi Captive Portal
- Schiffeversenken 1vs1
- P2P Voice Chat über UDP
- Teilen von Trainingsplänen
- VS Chat in Java
- Viewer-Room



Ablauf heute

Ablauf heute

- Grundlagen und -begriffe verteilter Systeme
- Architekturen verteilter Systeme
- Prozesse und Threads
- Kommunikation

Einstieg
○○○
○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
●○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Einführung

Einführung

- Sie kennen Charakteristiken verteilter Systeme
- Sie kennen Ziele verteilter Systeme
- Sie kennen die Dimensionen und Probleme der Skalierung
- Sie erkennen jede der „Fallacies of distributed systems“
- Sie kennen Arten verteilter Systeme

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○
○○

Einführung
●○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Einführung

Was sind verteilte Systeme?

- Was sind für Sie verteilte Systeme?
- Beispiele?

Im Cryptpad sammeln.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○●○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Einführung

Was sind verteilte Systeme?

*Ein verteiltes System ist eine Sammlung autonomer Rechen-
elemente, die den Nutzenden wie ein einzelnes kohärentes
System erscheint.*

autonome Rechelemente Arbeiten voneinander unabhängig,
egal ob Soft- oder Hardware, auch **Knoten** genannt

einzelnes kohärentes System Nutzende haben den Eindruck ein
einzelnes System zu bedienen (Erfordert
Zusammenarbeit der Knoten).



Einführung

Prozesse? (Abgrenzung)

Bilden mehrere Prozesse auf einem Computer ein verteiltes System?

- Autonome Knoten verfügen über eigenen Zeitbegriff.
- Es gibt keine globale Uhr.
- Probleme bei Synchronisation und Koordination.
- Prozesse auf einem System können sich hardwaregestützt synchronisieren.
 - aber mit Effizienzverlust¹

¹Auch low-level → branchless algorithms for koordinationsfreien Code

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○
○

Einführung
○○○○●○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Einführung

Sammlung von Knoten: Gruppenzugehörigkeit

- Einstieg ins System
- Darf jeder Knoten beitreten?
- Wie finden sie sich?
- Wie wird sichergestellt, dass nur mit Knoten innerhalb des Systems kommuniziert wird?
- Oft als Overlay Network realisiert.



Overlay Networks

- Meist verbunden
 - Für jedes Knotenpaar existiert ein Pfad zwischen den Knoten
- Zwei Varianten:
 - strukturierte Overlays** Jeder Knoten hat eine definierte Auswahl an Nachbarn mit denen er kommunizieren kann.
 - unstrukturierte Overlays** Jeder Knoten hat Referenzen zu zufällig ausgewählten anderen Knoten.

Einstieg
○○○
○○○
○○○○○○○
○○
○

Einführung
○○○○○○●○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Einführung

Kohärentes, einzelnes System

- Nutzer kann nicht sagen, ob:
 - Berechnungen verteilt stattfinden
 - Daten verteilt gespeichert werden
 - Daten repliziert werden
- „Verteilungstransparenz“
- Problem: Knoten und Verbindungen zwischen Knoten können (und werden) jederzeit ausfallen.
 - Ausfall-Transparenz schwierig bis unmöglich.



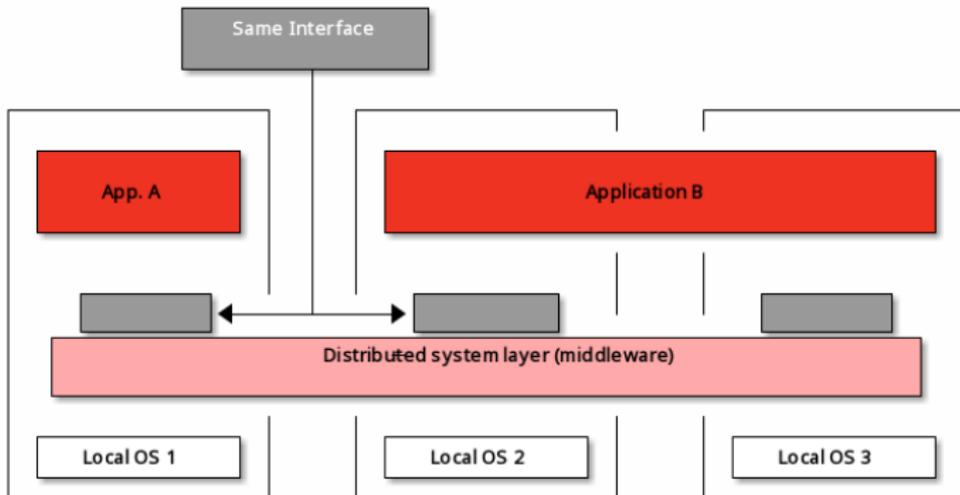
Einführung

Middleware

- Separate Schicht über dem Betriebssystem.
- Von Applikationen verwendete Funktionalität:
 - verteilte Transaktionen
 - Fehler Recovery
 - Authentication & Authorization
 - Kommunikation mit anderen Knoten
 - ...
- Risiko: Effizienzverlust durch zu starke Garantien.



Middleware als Betriebssystem für verteilte Systeme





Warum? Ziele verteilter Systeme

Just because it is possible to build a distributed system does not necessarily mean that it is a good idea.

- Teilen von Ressourcen
- Verteilungstransparenz
- Offenheit
- Skalierbarkeit
- Macht minimieren

Teilen von Ressourcen

Auf geteilte Ressourcen zugreifen

- Beispiele:
 - Dropbox, GDrive etc.
 - Google Docs
 - p2p Filesharing (Bittorrent, Blizzard Launcher)
 - p2p Streaming (Spotify anfangs)
 - p2p Accountsuche (Skype anfangs)



Ziele verteilter Systeme

Verteilungstransparenz

Nutzenden soll nicht auffallen, dass Berechnungen und Daten über mehrere Computer verteilt sind.

Transparenz	Beschreibung
Zugriff	Verstecke Unterschiede in Datenrepräsentation.
Ort	Nutzer können nicht sagen wo sich ein Objekt physisch befindet.
Relokation	Objekte können während ihrer Benutzung den Ort ändern.
Replikation	Verberge, dass ein Objekt repliziert ist.
Concurrency	Verberge gleichzeitige Nutzung eines Objekts.
Fehler	Verstecke Ausfall und Wiederinbetriebnahme von Objekten.

Verteilungstransparenz: Probleme

- Latenz²
- Tradeoff: Verteilungstransparenz vs. Performance
- Konsistenz bei Replikation
- komplette Verteilungstransparenz ist unmöglich
 - Verteilung für Entwickelnde explizit? (Abstraktionsbruch; aber Effizienz!)

²Vielleicht nur eine langsame Datenbank? Optimieren mit Promises? Beispiel: on-demand overlay



Ziele verteilter Systeme

Offenheit

- Verteilte Systeme bieten und verwenden Komponenten, die einfach integriert oder wiederverwendet werden können
- Anforderungen:
 - definierte Schnittstellen (IDL (Syntax) + docs (Semantik))
 - Anwendungen portabel
 - Systeme erweiterbar

*IDL: Interface Definition Language.*³

Wer kontrolliert die API?

³Im OS: Hurd translator. Beispiele: <https://git.savannah.gnu.org/cgi/hurd/hurd.git/tree/hurd/msg.defs#n28>



Ziele verteilter Systeme

Skalierbarkeit

3 Dimensionen:

- Größe: Nutzer- und Ressourcenanzahl können ohne Performanceprobleme steigen.
- Geographie: Nutzer und Ressourcen können durch große Distanzen getrennt sein, ohne dass Latenz wirklich auffällt.
- Administration: Das System kann unterschiedliche Organisationen umspannen.

log(N) ist gut.

Einstieg
○○○○
○○○○
○○○○○○○○
○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
●○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Probleme

Probleme bei Skalierung

- “There is no free lunch”
- “There is no silver bullet”⁴
- “Law is hard”

⁴Bild: GermanWoodcut1722.





Probleme

Probleme bei Skalierung der Größe

- Speicherkapazität inkl. I/O Transferrate
- Rechenkapazität, begrenzt durch CPUs
- Netzwerk zwischen Nutzer und System



Probleme

Probleme bei geographischer Skalierung

- viele bestehende Systeme erwarten schnelle LANs
 - Oft synchrone Kommunikation
 - werden langsam durch erhöhte Latenz⁵

⁵Manchmal sogar mit InfiniBand als Anforderung.

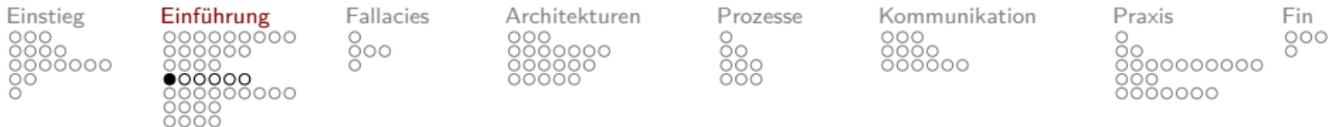


Probleme

Probleme bei Administrativer Skalierbarkeit

- Unterschiedliche Richtlinien für Verwaltung, Sicherheit etc.
- teilweise politische und soziologische Probleme

DSGVO?



Skalierungstechniken

Skalierungstechniken für Anwendungen

vertikale Skalierung mehr CPU, RAM etc. für die Computer
(limitiert)

horizontale Skalierung mehr Kapazität durch Hinzufügen neuer
Computer

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
●○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Skalierungstechniken

Verstecken von Latenz

- Asynchrone Kommunikation
 - manchmal nicht möglich (Bsp: interaktive Anwendungen)
- Berechnung im Client
 - Bsp: Form-Validierung in JS
 - Konsistenz?
 - Gleicher Code?
 - Gleiche Daten?

Einstieg
○○○
○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○●○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Skalierungstechniken

Partitionierung, Replikation, Caching

Partitionierung Teile Komponenten auf und verteile sie auf mehrere Maschinen.

- Bsp: DNS, DB-Sharding, WWW

Replikation und Caching Mache Kopien von Daten auf mehreren Computern.

- Bsp: Replizierte DBs, Browsercache, Proxies
- Führt zu Inkonsistenz
- globale Synchronisation ist langsam
- Abhängig von der Anwendung

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○
○○○○○

Praxis
○
○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Skalierungstechniken

Fallbeispiel

Um welche Dimension der Skalierung handelt es sich? Welche Skalierungstechnik wird eingesetzt?

- Windows Updates werden gleichzeitig heruntergeladen.
- Einbruch Netzleistung durch die vielen Downloads.
- Proxyserver, der die Updates einmal von MS lädt.
- Anfragen aus dem Firmennetz für diese Updates vom Proxy erfüllt.

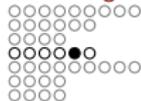
Dimensionen: Größe, Geographie, Administration

Techniken: Latenz verbergen, Partitionierung, Replikation

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Skalierungstechniken

PAUSE

PAUSE



Fallacies of distributed Systems

- 1 The network is reliable
- 2 The network is secure
- 3 The network is homogeneous
- 4 The topology does not change
- 5 Latency is zero
- 6 Bandwidth is infinite
- 7 Transport cost is zero
- 8 There is one administrator

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
●○○○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Arten verteilter Systeme

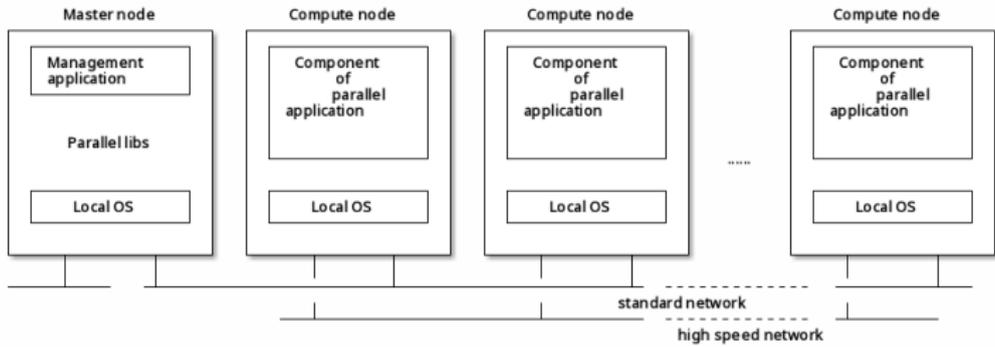
Arten verteilter Systeme

- High Performance Distributed Computing (HPC)
- Cloud
- Distributed Information Systems
- Pervasive Systems

Arten verteilter Systeme

HPC: Cluster Computing

- einzelne (rechenintensive) Anwendung wird parallel auf mehreren Computern ausgeführt
- Knoten durch LAN verbunden
- homogen



Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

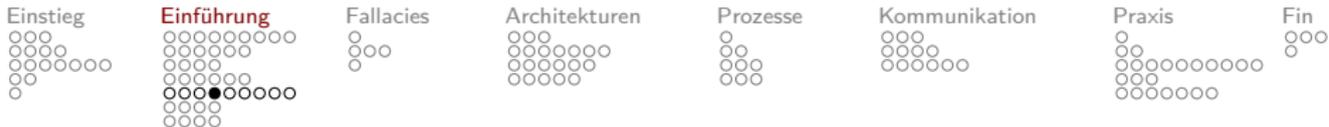
Fin
○○○
○

Arten verteilter Systeme

HPC: Grid Computing

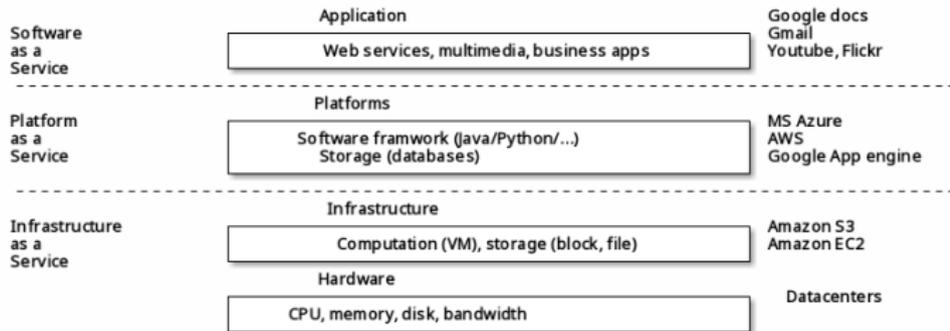
- keine Annahmen bzgl. Ähnlichkeit von:
 - Hardware
 - Betriebssystem
 - Netzwerk
 - Sicherheit
 - Administrative Domänen
- Bsp: mehrere Hochschulen schließen ihre Cluster zu einem Grid zusammen.
 - Grid kann von Allen verwendet werden.

Forschung: Probleme wie beim Cluster, aber Grid gibt Förderung.



Arten verteilter Systeme

Cloud Computing



Forschung: Probleme wie beim Grid, aber Cloud gibt Förderung.



Arten verteilter Systeme

Cloud Computing - Schichten

Hardware CPUs, Router, USVs, Kühlung

Infrastruktur verwendet Virtualisierung, um Kunden mit virtuellen Servern und Speichern zu versorgen

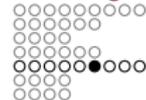
Plattform bietet Kunden APIs für Speicher usw. (Amazon S3)

Anwendung Programme für Endanwender (Google Docs)

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Arten verteilter Systeme

Cloud Computing - Gefahren

- Vendor Lock-in
- Sicherheit
- Datenschutz

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○●○○
○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

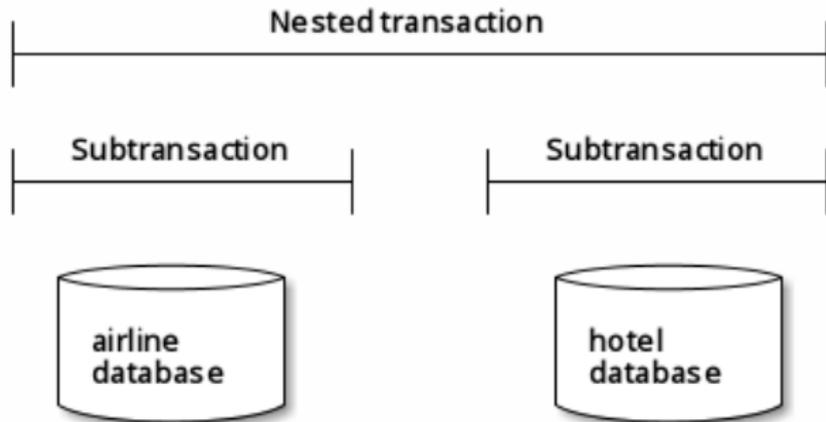
Arten verteilter Systeme

Distributed Information Systems (DIS)

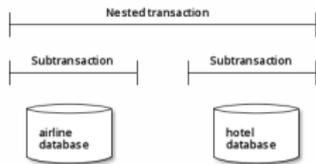
- Einzelne Anwendungen zu einem verteilten System zusammenfassen
- Oft Legacy-Anwendungen.
- Methoden: verteilte Transaktionen, Enterprise Application Integration



Verteilte Transaktionen, Schema



Verteilte Transaktionen



- Datenbank-Transaktionen mit ACID Semantik.
- Verteilte Transaktion fasst mehrere Transaktionen zu einer zusammen.
- Verteilte Transaktion ist auch ACID konform.
- **Distributed Commit Protocol.**^a

^aDistributed Commit Protocol detaillierter:
<http://www.inf.fu-berlin.de/lehre/SS10/DBS-TA/folien/07-10-TA-2PC-2-1.pdf>

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
●○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Allgegenwärtige Systeme

Pervasive Systems

Das Netz ist immer dabei.

- Treten durch Mobile und IOT verstärkt auf.
- Wird unterteilt in:
 - Ubiquitous Computing
 - Mobile Computing
 - Sensornetze

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
●○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Allgegenwärtige Systeme

Ubiquitous Computing

- Geräte sind vernetzt
- Interaktion mit Benutzer ist kaum merkbar
- System erkennt Nutzerkontext und optimiert Interaktion
- Geräte laufen weitestgehend autonom
- System beherrscht viele Interaktionen
- Wer weiß, was ich mache?

Einstieg
○○○
○○○
○○○○○○○
○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
●○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Zusammenfassung

Zusammenfassung

- Verteilte Systeme sind eine Sammlung autonomer Knoten, die als einzelnes kohärentes System erscheinen.
- Verteilte Systeme versuchen zu bieten:
 - Teilen von Ressourcen
 - Verteilungstransparenz
 - Offenheit
 - Skalierbarkeit
- Verteilung hat immer einen Preis



Zusammenfassung

Zusammenfassung 2

- Skalierung in: Größe, Geographie und Administration.
- Techniken: Verstecken von Latenz, Partitionierung, Replikation und Caching.
- 'Fallacies of distributed systems' erkennen!
- Verteilte Systeme: Cluster-, Grid-, Cloud-, Ubiquitous-, Mobile Computing, verteilte Informationssysteme, Sensornetze



Zusammenfassung

Fallacies of distributed Systems

- 1 The network is reliable
- 2 The network is secure
- 3 The network is homogeneous
- 4 The topology does not change
- 5 Latency is zero
- 6 Bandwidth is infinite
- 7 Transport cost is zero
- 8 There is one administrator

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Zusammenfassung

PAUSE

PAUSE

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Fallacies

Fallacies

Um sie zu erkennen.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○
○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
●○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Distributed

Fallacies of distributed Systems

*Nochmal?? Meinst du das ernst?? **Ja** :-)*

- 1 The network is reliable
- 2 The network is secure
- 3 The network is homogeneous
- 4 The topology does not change
- 5 Latency is zero
- 6 Bandwidth is infinite
- 7 Transport cost is zero
- 8 There is one administrator

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○●○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Distributed

Transport cost is zero

The two most expensive operations in terms of cost were the orchestration workflow and when data passed between distributed components.

...

Moving our service to a monolith reduced our infrastructure cost by over 90%. It also increased our scaling capabilities.

— *Marcin Kolny, 2023, für Amazon Prime Video*

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○●
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Distributed

One Administrator

- Wo läuft „das System“ — wer kontrolliert die Rechner?
- Gelten für alle die gleichen Gesetze?
- Welche Regeln gelten für Kommunikation?⁶
- Gibt es mehr als eine Implementierung?
- ...?

⁶Kontext: [Solving the Moderator's Trilemma with Federation](#)



Consumer

Fallacies of Consumer-Level Services

- The harddisk is reliable
- Power is constant
- Your IP is reachable
- Constant factors are negligible
- Libraries are stable⁷ and API's are maintained
- Textfiles are simple, the protocol is stable, and the dataformat is fixed

⁷Volatile Software:

<https://stvelosh.com/blog/2012/04/volatile-software/>

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



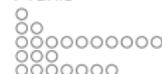
Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Architekturen verteilter Systeme

Architekturen verteilter Systeme

Aus der Vogelperspektive.



Architekturen verteilter Systeme

Ziele

- Sie kennen verbreitete Architekturstile
- Sie verstehen das Konzept von Overlay-Netzwerke



Architekturen verteilter Systeme

Merkmale von Architekturstilen

- Verwendete Komponenten und ihre Schnittstellen.
- Verbindung zwischen Komponenten (RPC, Messaging).
- Daten, die zwischen Komponenten ausgetauscht werden.
- Konfiguration der Komponenten zu einem System



Architekturstile

- Layered | Schichten
- Object-based | Objektbasiert
- Resource-centered | Ressourcenzentriert | wie REST
- Event-based | Ereignisbasiert

Stile meist kombiniert.

Einstieg

Einführung

Fallacies

Architekturen

Prozesse

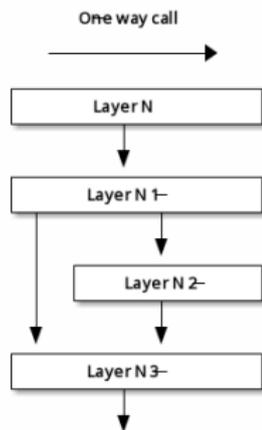
Kommunikation

Praxis

Fin

Architekturstile

Layered | Schichten



- Calls gehen (meist) nur in eine Richtung
 - Bsp für Ausnahme: Callback in async IO

Einstieg
○○○
○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○●○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Architekturstile

Dreischicht

- Wird oft verwendet
- Unterteilt in 3 Schichten:
 - Benutzerschnittstelle (GUI oder API)
 - Verarbeitung, enthält die Funktionen einer Anwendung
 - Persistenz, verwaltet die Daten, die von der Verarbeitung verändert werden

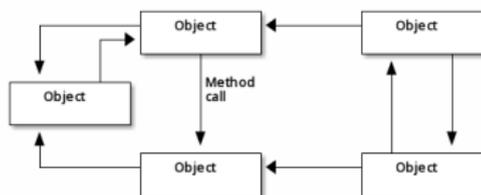
*Beispiel: Web, Backend, Datenbank.*⁸

⁸Disy Cadenza ist (inzwischen) ein klassischer Vertreter. Mit (wenig) Server-side Rendering) für Startzeit.



Architekturstile

Object-based | Objektbasiert



- losere Organisation der Komponenten
- Kommunikation durch z.B. RPC
- Zustand meist in Komponente/Objekt (nicht verteilt)
- Service statt Objekt: SOA (Service oriented architecture, jetzt „Microservices“)^a

^aCapabilities im Netz:

<https://spritelyproject.org/>

Resource-based - an REST orientiert

- Ressourcen über Namen identifiziert (URLs bei REST).
- Alle bieten die gleiche Schnittstelle (HTTP Verben bei REST).
- **Alle** benötigten Informationen sind **im Serviceaufruf enthalten**.
- Nach einem Aufruf vergisst der Service alles über den Aufrufer.

Bsp: REST interface für S3 PUT

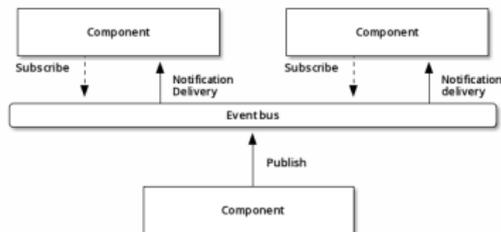
`http://bucket.s3.amazonaws.com/Key`

Problem: Großer Zustand (z.B. Error 414: Request-URI Too Long — ab 2048 Zeichen in IE11/Edge16, 8k in CDNs)



Architekturstile

Event-based | Eventbasiert



- Komponenten kommunizieren durch Events
- Events durch Event Bus propagiert
- Komponenten referentiell entkoppelt (\Rightarrow kein shared memory)
- persistente Speicherung der Events führt zu temporaler Entkoppelung
- Events können mit topics strukturiert werden

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○●
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Architekturstile

Verschiedene Arten von Koordination

	Temporally coupled	Temporally decoupled
Referentially coupled	Direct	Mailbox
Referentially decoupled	Event-based	Shared data space

- *Shared data space: fancy für „wie eine Datenbank“*
- *Wie unterscheiden sich die Kosten?*

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
●○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Zentralisierte System-Architekturen

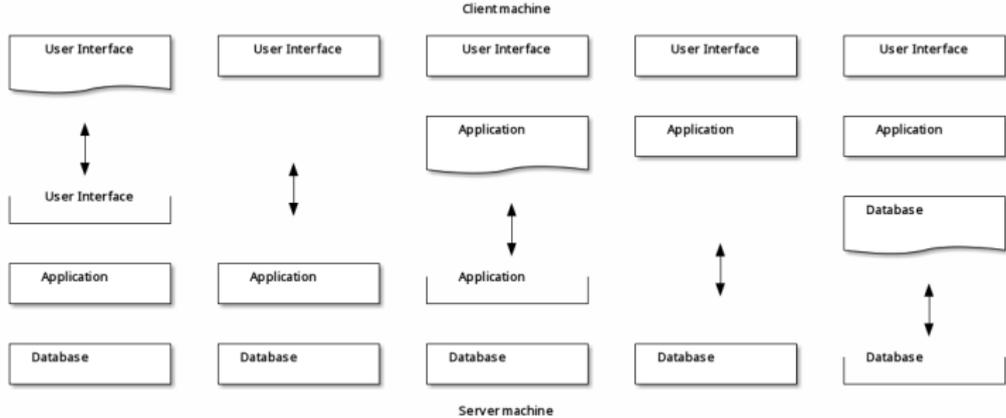
Zentralisierte System-Architekturen

- Prozesse in 2 (evtl. überlappende) Gruppen unterteilt:
 - Clients
 - Server
- Server bieten Dienste an.
- Clients nutzen diese Dienste.
- Kommunikation meist Request-Reply

Macht beim Server ⇒ Hierarchie.

Zentralisierte System-Architekturen

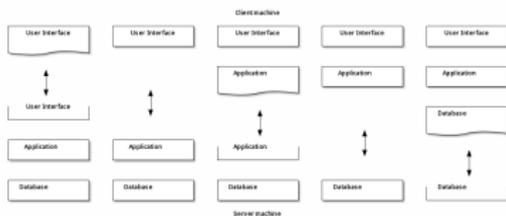
Zweischichtige Konfiguration Diagramm





Zentralisierte System-Architekturen

Zweischichtige Konfiguration



- Die Anwendungsebenen UI, Application und DB werden zwischen Client und Server aufgeteilt.
- Auf 3 Schichten erweiterbar indem die DB auf eigene Maschine ausgelagert wird.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○●○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Zentralisierte System-Architekturen

Extrembeispiel

<https://dryads-wake.1w6.org/>

Wieviel Logik ist im Server? Schauen Sie nach

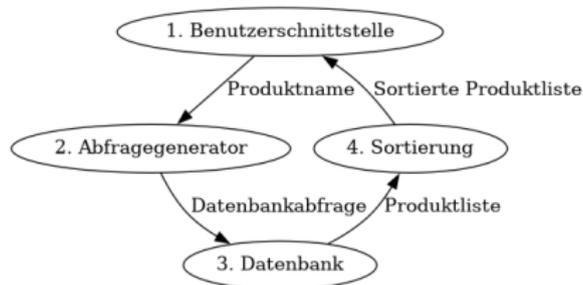
⇒ **F12 Hacking Key!**

Bitte schießen Sie es nicht ab. Läuft auf kleinstem mietbaren VPS :-)



Zentralisierte System-Architekturen

Übung 1/2: Aufgabe



- Ordne die Komponenten 1-4 ihren Anwendungsebenen zu.
- Anwendungsebenen: Welche Komponenten sollten **auf dem Server** und welche **auf dem Client** laufen? Begründen Sie Ihre Antwort. Gruppenarbeit Randbedingungen (nächste Folie)



Zentralisierte System-Architekturen

Übung 2/2: Randbedingungen: Latenz Client–Server

- A: 1ms (Lokaler Rechner, effizient⁹)
- B: 10ms (Lokaler Rechner, effizient aber mit Compositor, Regionaler Spiele-Ping, Typische USB-Tastatur)
- C: 100ms (Lokaler Rechner¹⁰, Spiele-Ping: 20.000km)
- D: 1s (Neue Webseite öffnen)
- E: 2.5 Minuten bis 5 Minuten (Mars) 50–100 mio km
- F: 3 Wochen (Delay Tolerant Networking — Nomaden)

⁹GVim ohne Compositor →

<https://pavelfatin.com/typing-with-pleasure/>

¹⁰vscode: <https://github.com/Microsoft/vscode/issues/27378>



Dezentralisierte System Architekturen (p2p)

Dezentralisierte System Architekturen (p2p)

- Prozesse werden nicht nach Client und Server unterteilt; alle sind gleichgestellt.
- Overlay Network:
 - Knoten im Netz sind Prozesse.
 - Kanten im Netz sind Kommunikationswege.
- 2 Arten von Overlay Networks: Strukturiert und Unstrukturiert

Übersicht und Konzepte. Konkrete Netze im nächsten Block.



Dezentralisierte System Architekturen (p2p)

Flooding

- Algorithmus:
 - Ein Knoten erhält eine Anfrage für einen Wert.
 - Der Knoten sucht lokal nach dem Wert.
 - Findet er ihn nicht, übergibt er die Anfrage an **alle** Nachbarn.
 - Das Spiel wiederholt sich.
- Kann hohe Last erzeugen.
- Anfragen mit einer Time-To-Live (TTL).
 - z.B. maximale Anzahl von Sprüngen

Geht immer, aber selten gut.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○●○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Dezentralisierte System Architekturen (p2p)

Zusammenfassung

- Architekturstile: Layered, Object-based, Resource-based, Event-based.
- Zentralisierte Architekturen: n-Schichten.
- Dezentralisierte Architekturen: (un)strukturierte Overlay Networks
- In Realität meist Mischformen.
 - Bsp: Bittorrent verwendet zentralisierte Server (Tracker) zum Sammeln aktiver Knoten.



Dezentralisierte System Architekturen (p2p)

PAUSE

PAUSE

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Prozesse

Prozesse: Ziele

- Sie verstehen den Unterschied zwischen Prozessen und Threads



Prozesse: Zustand

- Ein Prozess ist ein Programm in Ausführung.
- Der Zustand eines Prozesses wird im Prozesskontext gespeichert:
 - Registerwerte
 - Stackpointer
 - Programmzähler
 - Memory Maps
 - ...

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○●
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Prozesse

Prozesse: Isolation

- Betriebssystem sorgt für Isolation zwischen Prozessen:
 - Eigene Speicherbereiche.
 - Unerlaubte Zugriffe (durch einen anderen Prozess): segfaults.
- Kommunikation über Message passing.
 - Einfachste: Unix pipe.



Threads

Wie Prozesse

- Threads sind nebenläufig:
führen Code unabhängig von
anderen Threads aus.

Unterschiede

- Stack: Threads führen minimalen Kontext mit sich (Java: 1MiB Stack > `--Xss512k`).
- Shared Memory: Threads im gleichen Prozess können auf den gleichen Speicher zugreifen.
- Kontextwechsel, Erzeugen und Zerstören von Threads ist billiger.
- Im Kernel- oder Userspace

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○●○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Threads

Lightweight Threads: fibers/goroutines/virtual threads/...

- Threads in Userspace
- Millionen von Threads, fast gratis wenn Inaktiv
- Oft explizite Kommunikation
- Skynet Benchmark: 1 Million Threads erstellen und als Baum Kommunizieren in <https://github.com/atemerev/skynet>
 - Eigenes Beispiel: <https://github.com/atemerev/skynet/blob/master/guile-fibers/skynet.w>
- Java: Project Loom:
<https://openjdk.java.net/projects/loom/>



Lightweight Threads: Glossar

Fiber Kooperativ statt Präemptiv.

Green Thread Braucht keine OS-Unterstützung.

Coroutine Funktion mit yield statt return.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
●○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Beispiel

Beispiel für Nutzung von Threads

Verstecken von Latenz in Browsern:

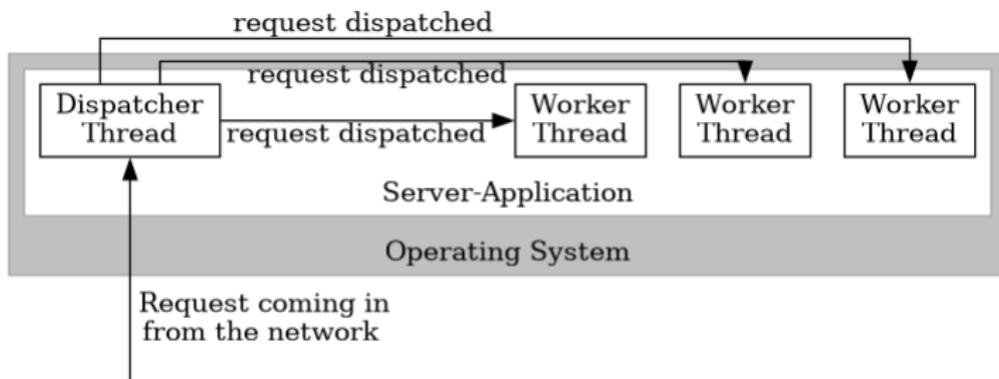
- HTML Seite wird geladen.
- Seite verwendet verschiedene Ressourcen.
- Ressourcen durch blockierende Requests abgerufen.
- ⇒ Gleichzeitiges Abrufen mehrerer Ressourcen.



Beispiel

Dispatcher/Worker Modell

- Ein Thread (Dispatcher) liest eingehende Requests
- Die Request wird an Worker Thread gegeben, der die eigentliche Arbeit erledigt.



Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Beispiel

Zusammenfassung

- Prozesse werden vom OS isoliert: Messages.
- Threads teilen Speicher.
- Threads sind günstiger zu switchen.
- Threads in Kernel- oder Userspace implementiert.

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Kommunikation

Kommunikation

Interprocess communication is at the heart of all distributed systems.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○●
○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Kommunikation

Ziele

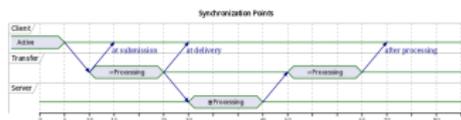
- Sie erkennen, wie Middleware als Schicht fungieren kann
- Sie kennen RPC (Remote-Procedure-Calls)
- Sie erkennen Messaging-Strukturen
- Sie können Kostenmetriken für Overlays rechnen



Kommunikation

Arten der Kommunikation

- transient vs. persistent
 - transient: Nachricht wird verworfen, falls sie nicht ausgeliefert werden kann.
 - persistent: Nachricht wird gespeichert bis sie übermittelt wurde.
- asynchronous vs. synchronous
 - asynchronous: Sender fährt nach Übergabe der Nachricht an Kommunikationsstack fort.
 - synchronous: Sender wird geblockt bis Nachricht übermittelt wurde.



Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
●○○○
○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Schichtmodelle

Schichtmodelle

Definition von OSI:

- Schicht bietet der darüberliegenden Schicht einen Dienst an.
- Dieser Dienst wird durch eine Schnittstelle spezifiziert.
- Schichten verwenden jeweils ein Protokoll um mit der Gegenseite (auf der gleichen Schicht) zu kommunizieren.
- Beim Senden einer Nachricht wird die Nachricht an die darunterliegende Schicht gereicht.

Anschauliche Kurzbeschreibung: osi-model.com/

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
●○○
○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fin
○○○
○

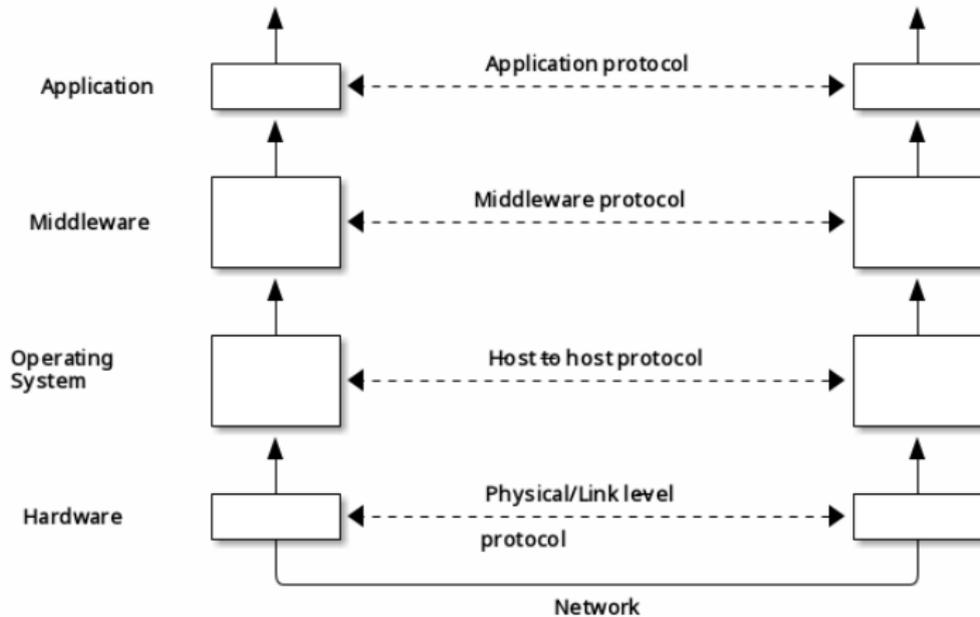
Schichtmodelle

Middleware Schicht

- Middleware soll allgemeine Dienste und Protokolle bereitstellen:
 - Kommunikation
 - (Un)marshalling (binär \Rightarrow Datenstruktur)
 - Namensprotokolle: Teilen von Ressourcen
 - Sicherheit
 - Skalierung: Replikation/Caching
- Die Implementierung eines verteilten Systems kann sich auf das Anwendungsprotokoll konzentrieren.

Schichtmodelle

Middleware Schicht 2



Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○●
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Schichtmodelle

Middleware in Cadenza

Backend, physisch verteilt

- Apache Ignite shared-nothing Clustering
- Präzise Cache-invalidation durch explizite Nachrichten

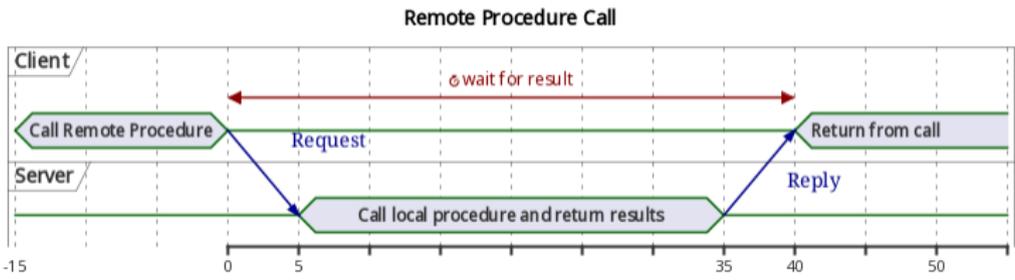
Frontend, logisch verteilt

- Redux store zur Synchronisierung und für Events
- ⇒ PATCH statt PUT/POST

Remote Procedure Call (RPC)

Remote Procedure Call (RPC)

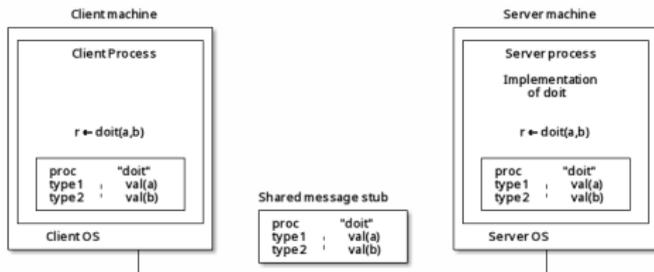
- Soll möglichst wie ein normaler Methodenaufruf aussehen.
- ⇒ Zugriffstransparenz





Remote Procedure Call (RPC)

Ablauf RPC



- 1 Client ruft stub auf.
- 2 Stub erstellt Nachricht.
- 3 Client OS sendet Nachricht.
- 4 Server OS ruft stub auf.
- 5 Stub entpackt Nachricht.
- 6 Stub erhält Ergebnis.
- 7 Stub erstellt Nachricht.
- 8 Server OS sendet Nachricht.
- 9 Client OS reicht Nachricht an st
- 10 Stub entpackt Nachricht.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○
○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○
○○●○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Remote Procedure Call (RPC)

Parameter Marshalling

- Client und Server haben evtl. unterschiedliche Datenrepräsentation (z.B. Little vs. Big Endian)
- Parameter in Bytes umwandeln
- Auf Formate einigen
- Komplexe Datenstrukturen?
- Referenzen?
- Änderungen kommunizieren?
- Nie völlig transparent?

Referenzen

- Post-Messages zwischen iframes: Keine Referenzen
- OCap: Mögliche Referenzen als explizite Capabilities. Entrance to the rabbit hole: <https://fosdem.org/2021/schedule/event/spritelygoblins/> (down the ASCII rabbit hole)



Remote Procedure Call (RPC)

Risiko: unpassende Garantien

- Zu viel garantiert: viel Synchronisierung, langsam
- Zu wenig garantiert: Bugs

Wir kommen in einem späteren Block mit CALM und CRDTs darauf zurück.



Remote Procedure Call (RPC)

Zusammenfassung

- Middleware als Schicht im Netzwerkmodell gesehen
- Kommunikation nach transient/persistent und asynchronous/synchronous unterschieden
- RPC ist ein entfernter Methodenaufruf
- Gibt Garantien.

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○●
○○○○○●

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Remote Procedure Call (RPC)

PAUSE

PAUSE



Praxis: Ziele

Praxis: Ziele

- Sie kennen grundlegende Beispiele zum schnellen Einstieg
- Sie kennen Kostenmetriken für Overlays

Einfacher RPC Server in Python

```
from xmlrpc.server import SimpleXMLRPCServer, SimpleXMLRPCRequestHandler

server = SimpleXMLRPCServer(("localhost", 8001))

def hi():
    return "hi"

server.register_function(hi)
server.serve_forever()
```



Einfacher RPC Client in Python

```
import xmlrpc.client
```

```
s = xmlrpc.client.ServerProxy("http://localhost:8001")  
print(s.hi())
```

Wireshark-Time!

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
●○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Messaging mit ZeroMQ

Messaging mit ZeroMQ

- Sockets mit definierten Kommunikationsmustern.
- Sockets erlauben one-to-one
- ZeroMQ bietet auch many-to-one und one-to-many:
 - request-reply
 - publish-subscribe
 - pipeline



Messaging mit ZeroMQ

Request-Reply mit ZeroMQ - Server

```
import zmq

context = zmq.Context()
p = "tcp://127.0.0.1:8001"
s = context.socket(zmq.REP)

s.bind(p) # bind = listen here

while True:
    message = s.recv_string()
    if not "STOP" in message:
        s.send_string(message + "*")
    else:
        break
```



Messaging mit ZeroMQ

Request-Reply mit ZeroMQ - Client

```
import zmq

context = zmq.Context()
p = "tcp://127.0.0.1:8001"
s = context.socket(zmq.REQ)

s.connect(p)

s.send_string("hi")
message = s.recv_string()
print(message)
s.send_string("hi2")
# violate request-reply => error!
s.send_string("too hasty")
message = s.recv_string()
s.send_string("STOP")
print(message)
```



Messaging mit ZeroMQ

Einwurf: Was bringt mir das?

- Verständliche(-re) Muster \Rightarrow leichter zu kombinieren
- Kommunikations-Struktur erzwingen \Rightarrow Fehlererkennung

Messaging mit ZeroMQ

Publish-Subscribe mit ZeroMQ - Publish

```
import zmq, time

context = zmq.Context()
p = "tcp://127.0.0.1:8001"
s = context.socket(zmq.PUB)

s.bind(p)

while True:
    time.sleep(3)
    s.send_string("TIME " + time.asctime())
```

Publish-Subscribe mit ZeroMQ - Subscribe

```

import zmq

context = zmq.Context()
s = context.socket(zmq.SUB)
p = "tcp://127.0.0.1:8001"

s.connect(p)

s.setsockopt_string(zmq.SUBSCRIBE, "TIME")

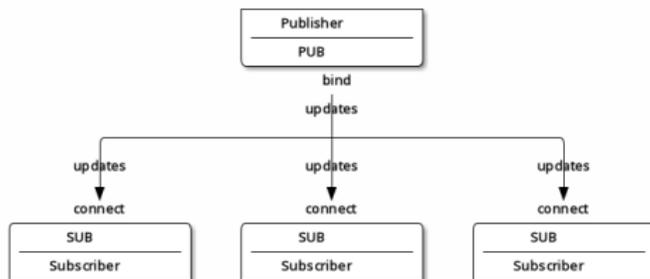
for i in range(5):
    time = s.recv_string()
    print(time)

```



Messaging mit ZeroMQ

Publish-Subscribe mit ZeroMQ



- Implementiert Multicast
- Subscribers bekommen nur Messages entsprechend ihrer Subscription.



Messaging mit ZeroMQ

Pipeline mit ZeroMQ - Producer

```
import zmq, time

context = zmq.Context()
s = context.socket(zmq.PUSH)
p = "tcp://127.0.0.1:8001"

s.bind(p)

for i in range(100):
    s.send_string(str(i))
    time.sleep(0.1)
```



Messaging mit ZeroMQ

Pipeline mit ZeroMQ - Consumer

```
import zmq, time

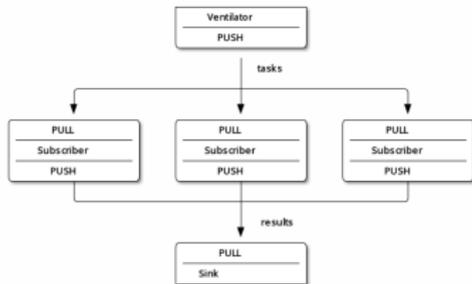
context = zmq.Context()
s = context.socket(zmq.PULL)
p = "tcp://127.0.0.1:8001"

s.connect(p)

while True:
    message = s.recv_string()
    print(message)
    time.sleep(int(message) * 0.01)
```

Messaging mit ZeroMQ

Pipeline mit ZeroMQ



- Erlaubt Verteilung von Arbeit auf mehrere Consumer
- Im Gegensatz zu Publish-Subscribe wird jede Message nur an einen Consumer weitergegeben

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○
●○○
○○○○○○○

Fin
○○○
○

Message-oriented persistent communication

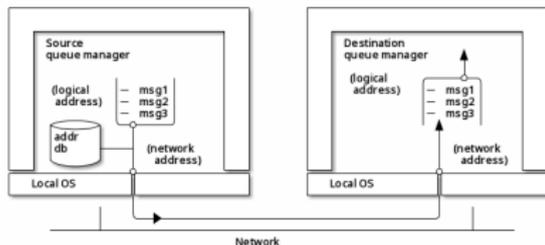
Message-oriented persistent communication

- „message-queuing systems“ oder „Message-Oriented Middleware (MOM)“
- **Persistente** asynchrone Kommunikation.
- Sender und Empfänger müssen nicht gleichzeitig aktiv sein.
- Wie E-Mail.



Message-oriented persistent communication

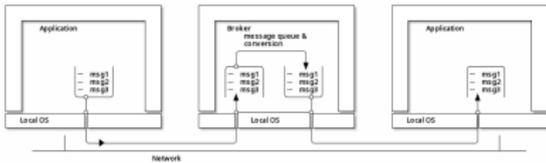
Allgemeiner Aufbau



- Prozess hat einen lokalen Queue-Manager.
- Queue Manager verwaltet die Queue für den Prozess.
- Prozess kann in die lokale Queue Messages einstellen und entnehmen.
- Messages adressiert.
- Adressdatenbank im Queue-Manager.

Message-oriented persistent communication

Message Broker



- bestehende Systeme integrieren
- Für jedes System eigenes Messageformat
- Nachricht von Prozess A an B muss Bs Protokoll nutzen
- Konvertierung von Nachrichten durch Komponente

Einstieg



Einführung



Fallacies



Architekturen



Prozesse



Kommunikation



Praxis



Fin



Kostenmetriken für Multicast

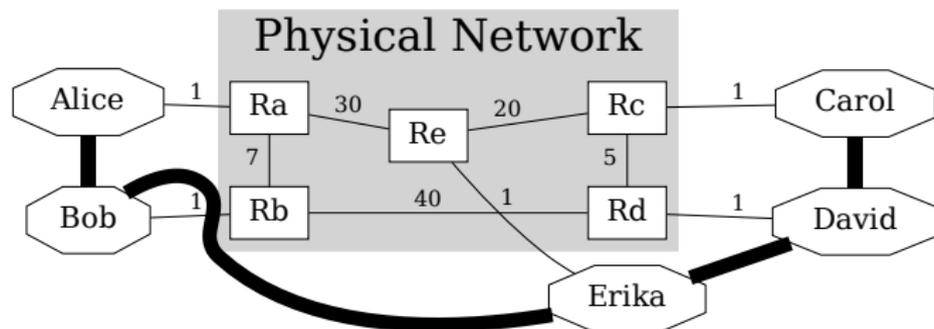
Kostenmetriken für Multicast

Den Preis der Abstraktion quantifizieren.

Multicast in der Anwendungsschicht

- Ziel: Daten an mehrere Empfänger
- Multicast auf IP Ebene zwischen ISPs selten umgesetzt
 - ⇒ Multicast **in der Anwendungsschicht**
 - ⇒ Abstraktions-Overhead
- Overlay Netzwerk
 - Oft Baum: Pfade sind eindeutig
 - Mesh-Strukturen benötigen Routing

Metriken für Multicast mit Overlay

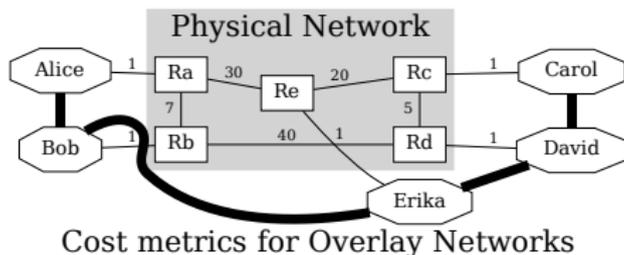


Cost metrics for Overlay Networks

- Kosten für physische Verbindungen sind gegeben.

Kostenmetriken für Multicast

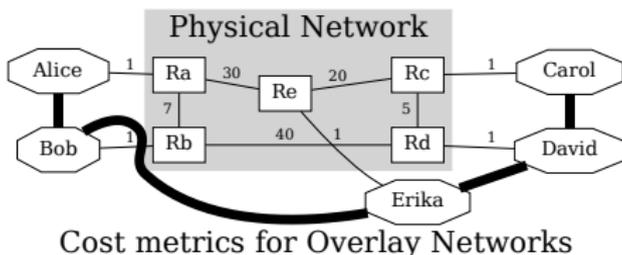
Link Stress für Multicast mit Overlay



Link Stress: Anzahl wiederholter Nutzungen einzelner Verbindungen.
Beispiel Link Stress von Alice zu Erika: (B, Rb), (Ra, Rb) mit Link Stress jeweils 2.

Kostenmetriken für Multicast

Stretch für Multicast mit Overlay



Cost metrics for Overlay Networks

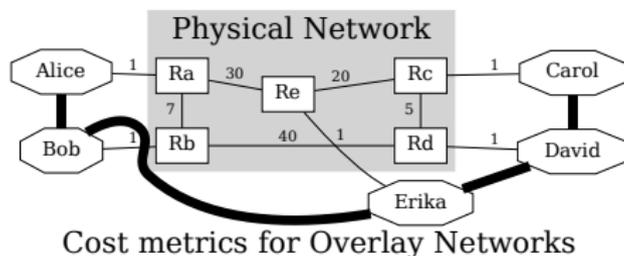
Stretch: Verhältnis aggregierter Kosten auf dem Weg im Overlay und dem optimalen Kommunikationsweg.

Beispiel Stretch von Alice zu Erika: $Overlay = 1 + 7 + 1 + 1 + 7 + 30 + 1 = 48$, $Optimal = 1 + 30 + 1 = 32 \rightarrow$ Stretch $48/32$



Kostenmetriken für Multicast

Übung



Berechne Link Stress und Stretch für die Verbindung Erika zu Carol.

- Link Stress: (Rd, D) (Rc, Rd) mit Link Stress jeweils 2
- Stretch: $1 + 20 + 5 + 1 + 1 + 5 + 1 = 34$, $1 + 20 + 1 = 22$
 $\rightarrow 34/22$

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○●

Fin
○○○
○

Kostenmetriken für Multicast

Zusammenfassung

- Messaging erlaubt entkoppelte Kommunikation
- ZeroMQ bietet die Kommunikationsmuster:
 - Request-Reply
 - Publish-Subscribe
 - Pipeline
- Multicast:
 - Wird auf Anwendungsebene umgesetzt
- Link Stress und Stretch als Metriken für Overlay Netzwerke

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○
○○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○

Fin
●○○
○

Zusammenfassung

Gesamtzusammenfassung 1

- Sammlung autonomer Knoten, die als ein kohärentes System erscheinen.
- **Ziele:** Ressourcen, Verteilungstransparenz, Skalierbarkeit
- **Skalierung:** Größe, Geographie, Administration
- Latenz, Partitionierung, Replikation, Caching
- **Fallacies!**
- Cluster, Grid, Cloud, Ubiquitous, Mobile, DIS, Sensornetze

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○○
○○○○○○○○

Fin
○○○
○

Zusammenfassung

Gesamtzusammenfassung 2

- **Architektur:** Layered, Object, Resource, Event
- Schichten und Overlay Netze
- Prozesse sind isoliert, Threads teilen Speicher.
- **Middleware** als Schicht: Übernimmt Verteilung, gibt Garantien.
- **Messaging:** Request-Reply, Pub-Sub, Pipeline.
- **Overlay** metriken: Link Stress und Stretch



Zusammenfassung

Fallacies of distributed Systems

- 1 reliable
- 2 secure
- 3 homogeneous
- 4 topology
- 5 latency
- 6 bandwidth
- 7 transport cost
- 8 administrator

- 1 hard disk
- 2 power
- 3 IP
- 4 constant factors
- 5 APIs
- 6 text

Einstieg
○○○
○○○○
○○○○○○○
○○○
○

Einführung
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○
○○○○
○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○○○○○
○○○○○○

Fallacies
○
○○○
○

Architekturen
○○○
○○○○○○○
○○○○○○○
○○○○○

Prozesse
○
○○
○○○
○○○

Kommunikation
○○○
○○○
○○○○○
○○○○○

Praxis
○
○○
○○○○○○○○○○
○○○
○○○○○○○

Fin
○○○
●

Fin

Fin



Viel Erfolg in den nächsten Wochen!

Verweise

Ghosh, S. (2015). *Distributed Systems - An Algorithmic Approach*. Computer & Information Science. Chapman & Hall/CRC, 2 edition.

Steen, M. v. and Tanenbaum, A. S. (2017). *Distributed Systems*. CreateSpace Independent Publishing Platform; 3.01 edition (February 1, 2017), 3 edition.

Bilder: