

Verteilte Systeme

Verteilte Synchronisation

Sommersemester 2021

Tobias Distler

Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg
Lehrstuhl Informatik 4 (Verteilte Systeme und Betriebssysteme)



Lehrstuhl für Verteilte Systeme
und Betriebssysteme



FRIEDRICH-ALEXANDER
UNIVERSITÄT
ERLANGEN-NÜRNBERG

TECHNISCHE FAKULTÄT

Verteilte Synchronisation

Motivation

Network Time Protocol (NTP)

Logische Uhren

Gegenseitiger Ausschluss

- Zeit als **Mittel zur Reihenfolgebestimmung** (Beispiele)
 - Erkennung von Modifikationen an Dateien (z. B. bei make)
 - Protokollierung von Ereignissen zu Debugging-Zwecken
- Problem: **Völlig identische physikalische Uhren existieren nicht**
 - Unterschiedliche Offsets bei der Initialisierung
 - Abweichende Ganggeschwindigkeiten (Frequenzfehler)
 - Umgebungseinflüsse (z. B. Bauteilalterung, Temperaturschwankungen)
- Beobachtungen in Bezug auf verteilte Systeme
 - Regelmäßige Synchronisierung von Uhren erforderlich
 - Physikalische Zeitstempel für manche Anwendungsfälle **zu grobgranular**
- Herausforderungen
 - Wie lassen sich physikalische Uhren möglichst präzise synchronisieren?
 - Wie können Ereignisse ohne physikalische Zeitstempel geordnet werden?
 - Wie können geordnete Ereignisse verteilte Synchronisationsprobleme lösen?

Verteilte Synchronisation

Motivation

Network Time Protocol (NTP)

Logische Uhren

Gegenseitiger Ausschluss

Network Time Protocol (NTP)

■ Network Time Protocol (NTP)

■ Genauigkeit

- Lokales Netz < 1 ms
- Weitverteiltes Netz ~ 10 ms

■ Implementierung

- Einsatz von 64-Bit-Zeitstempeln
- Kommunikation per UDP

■ Zusammenschluss von **Referenz-Servern** auf mehreren Hierarchiestufen (*Strata*)

- Stratum 0 Zeitgeber (z. B. Atomuhren)
- Stratum 1 Primäre NTP-Server
- Stratum $i > 1$ Abhängige NTP-Server

■ Fehlertoleranz durch **Interaktion mit mehreren Referenz-Servern**

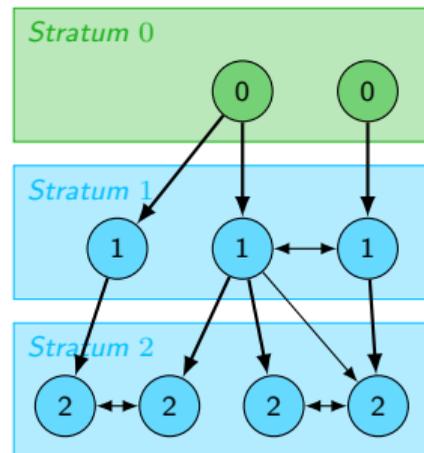
■ Literatur



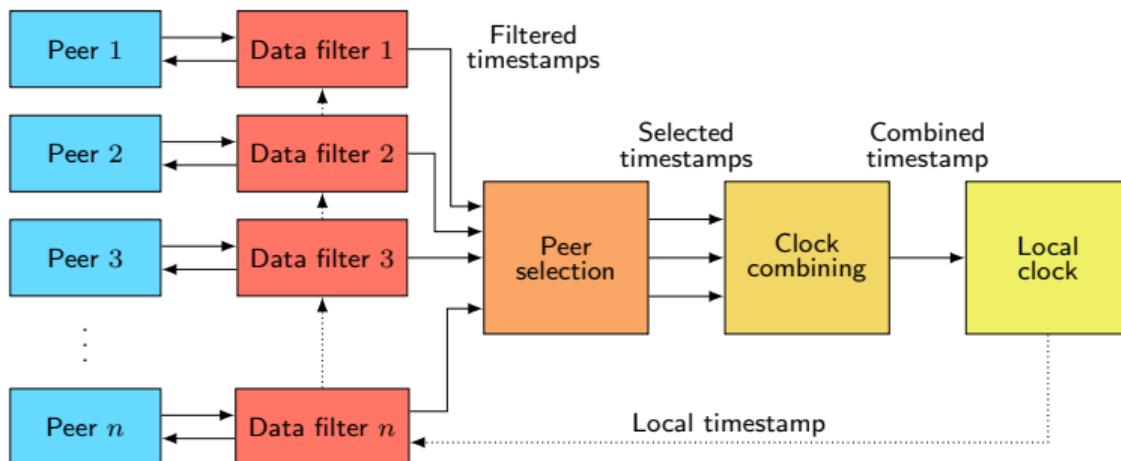
David L. Mills

Internet time synchronization: The network time protocol

IEEE Transactions on Communications, 39(10):1482–1493, 1991.

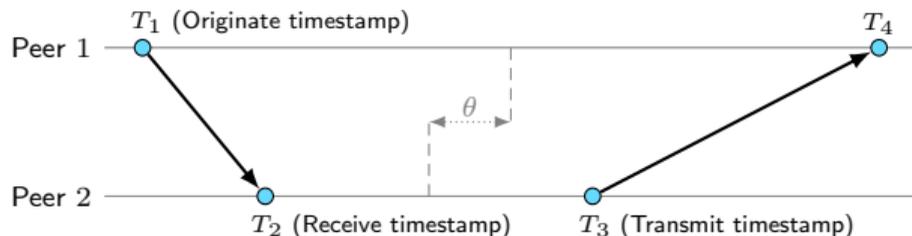


- **Austausch von Zeitstempeln** mit mehreren Referenz-Servern (*Peers*)
- Verarbeitung von Zeitstempeln
 - Bestimmung eines **Referenzzeitstempels pro Peer** durch Filterung
 - Auswahl (vermeintlich) präziser Peers
 - Kombination der selektierten Informationen
- Aktualisierung des **Regelmechanismus der lokalen Uhr**



■ Durchführung von Messungen

- Weitergabe von Zeitstempeln per Nachrichtenaustausch zwischen Peers
- Bestimmung der Nachrichtenlaufzeit $\delta = (T_4 - T_1) - (T_3 - T_2)$
- **Abschätzung der Uhrenabweichung**
 - Offset zwischen zwei Uhren: $\theta = \frac{T_2+T_3}{2} - \frac{T_1+T_4}{2}$
 - Exakter Wert, falls Laufzeiten in beide Richtungen identisch
 - Maximaler Fehler bei asymmetrischen Laufzeiten: $\frac{\delta}{2}$

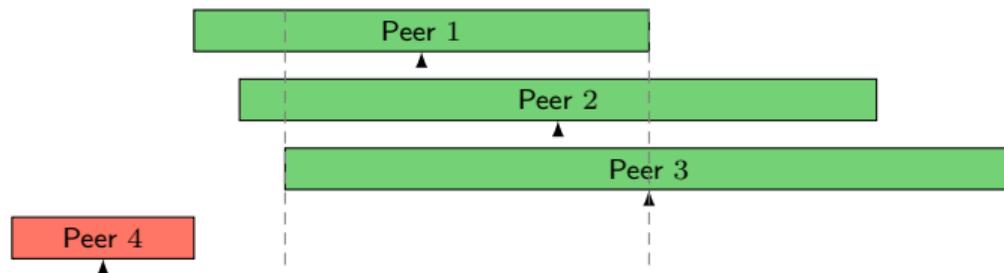


■ Filterung von Messwerten für jeden Peer

- Betrachtung der letzten 8 Wertpaare (δ, θ)
- Bevorzugung von Messergebnissen mit kürzeren Nachrichtenlaufzeiten
- Benachteiligung älterer Werte bei Abschätzung von Messfehlern

■ Auswahl präziser Peers

- Trennung genauer Knoten („*truechimers*“) von ungenauen („*falseickers*“)
- Berücksichtigung von Messfehlern: **Einsatz von Konfidenzintervallen**
- Suche nach einem Intervall X mit folgenden Eigenschaften
 - X ist vollständig in jedem Konfidenzintervall genauer Knoten enthalten
 - X enthält alle Mittelpunkte der Konfidenzintervalle genauer Knoten
- Abbruch, falls weniger als die Hälfte der Knoten als „genau“ eingestuft



■ Kombination der ausgewählten Offsets

- Bevorzugung von Peers mit kleinem Stratum
- Berechnung eines gewichteten Mittelwerts der Offsets selektierter Peers

Verteilte Synchronisation

Motivation

Network Time Protocol (NTP)

Logische Uhren

Gegenseitiger Ausschluss

- Problemstellung
 - Erstellung einer **Ordnung auf Ereignisse** in einem verteilten System
 - Annahme: Physikalische Zeitstempel zu ungenau
- Lösungsansatz: Einsatz von **logischen Uhren**
 - Einführung einer „ereignete sich vor“-Relation „ \rightarrow “ („*happened before*“)
 - Bedingungen für verschiedene Ereignisse a , b und c
 - Falls sich a auf demselben Knoten wie b und vor b ereignete, dann $a \rightarrow b$
 - Falls a das Senden einer Nachricht ist und b ihr Empfang, dann $a \rightarrow b$
 - Falls $a \rightarrow b$ und $b \rightarrow c$ gilt, dann muss auch $a \rightarrow c$ gelten
 - Ereignisse a und b sind *nebenläufig*, falls $a \nrightarrow b$ und $b \nrightarrow a$ gilt
 - Praktische Umsetzung in Form von **Lamport-Uhren**

■ Literatur



Leslie Lamport

Time, clocks, and the ordering of events in a distributed system

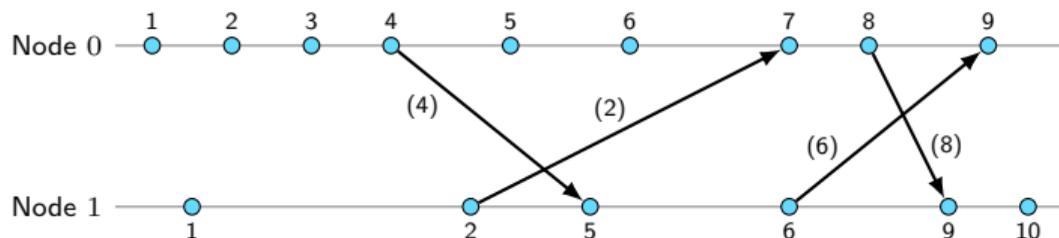
Communications of the ACM, 21(7):558–565, 1978.

■ Annahmen

- Jeder Knoten i im System verfügt über einen **Zähler** C_i („Uhr“)
- Relevante Ereignisse: Versand/Empfang von Nachrichten, lokale Aktionen

■ Algorithmus

- Lokale Aktionen führen jeweils zur **Erhöhung des Zählers** um 1
- Ereignis s : Versand einer Nachricht durch Knoten i
 1. Erhöhung des Zählers $C_i := C_i + 1$
 2. Hinzufügen eines Sendezeitstempels $C\langle s \rangle := C_i$ zur Nachricht
- Ereignis e : Empfang einer Nachricht mit Zeitstempel $C\langle s \rangle$ auf Knoten j
 1. Ermittlung eines Empfangszeitstempels $C\langle e \rangle := \max(C_j, C\langle s \rangle) + 1$
 2. Setzen der lokalen Uhr auf $C_j := C\langle e \rangle$



■ Eigenschaften

- Erzeugung einer **partiellen Ordnung** auf der Menge aller Ereignisse
- Existenz von „gleichzeitigen“ Ereignissen möglich
- Zeitstempel (potentiell) kausal abhängiger Ereignisse
 - Annahme: Ereignis a hat Ereignis b beeinflusst
 - Folge: $C\langle a \rangle < C\langle b \rangle$
- Kein Umkehrschluss von Zeitstempeln auf kausale Abhängigkeit möglich
 - Annahme: Für zwei Zeitstempel $C\langle c \rangle$ und $C\langle d \rangle$ gilt $C\langle c \rangle < C\langle d \rangle$
 - Ereignis d kann von c (potentiell) beeinflusst worden sein oder auch nicht

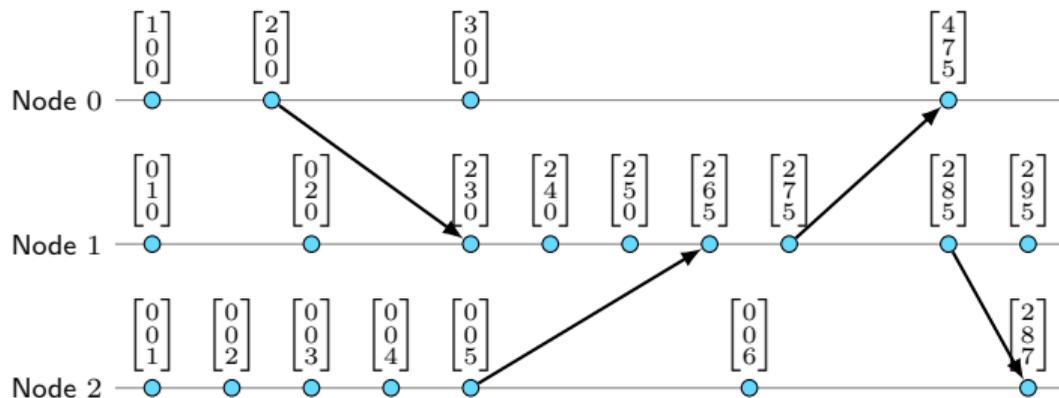
■ Erstellung einer **totalen Ordnung**

- Vergabe einer eindeutigen ID i für jeden beteiligten Knoten
- Zeitstempel (C_i, i) : Kombination aus lokaler Zeit und Knoten-ID
- Anordnung: $(C_i, i) < (C_j, j) \Leftrightarrow C_i < C_j \vee (C_i = C_j \wedge i < j)$
- Anwendungsbeispiel: Lock-Protokoll von Lamport

[Siehe später.]

- Problem bei Lamport-Uhren
 - Nutzung **derselben Zeitlinie** durch alle beteiligten Knoten
 - Zeitstempel lassen keine Rückschlüsse auf mögliche Zusammenhänge zu
- Vektoruhren
 - Erweiterung des Lamport-Uhren-Prinzips
 - Verwaltung einer **eigenen Zeitlinie** für jeden beteiligten Knoten
- Literatur
 -  Colin J. Fidge
Timestamps in message-passing systems that preserve the partial ordering
Proceedings of the 11th Australian Computer Science Conference (ACSC '88), S. 55–66, 1988.
 -  Friedemann Mattern
Virtual time and global states of distributed systems
Parallel and Distributed Algorithms, 1(23):215–226, 1989.

- Annahmen
 - N ist die Anzahl der Knoten im System
 - Jeder Knoten i verfügt über einen **Zähler-Vektor** \vec{C}_i der Länge N
- Hauptunterschiede zu Lamport-Uhren
 - Ereignisse auf Knoten i führen zur Erhöhung des i -ten Zählers $\vec{C}_i[i]$
 - **Komponentenweise Kombination** von Zeitstempeln bei Empfang von $\vec{C}\langle s \rangle$
 - $\vec{C}_i[i] := \vec{C}_i[i] + 1$
 - $\vec{C}_i[x] := \max(\vec{C}_i[x], \vec{C}\langle s \rangle[x])$ für $0 \leq x \neq i < N$



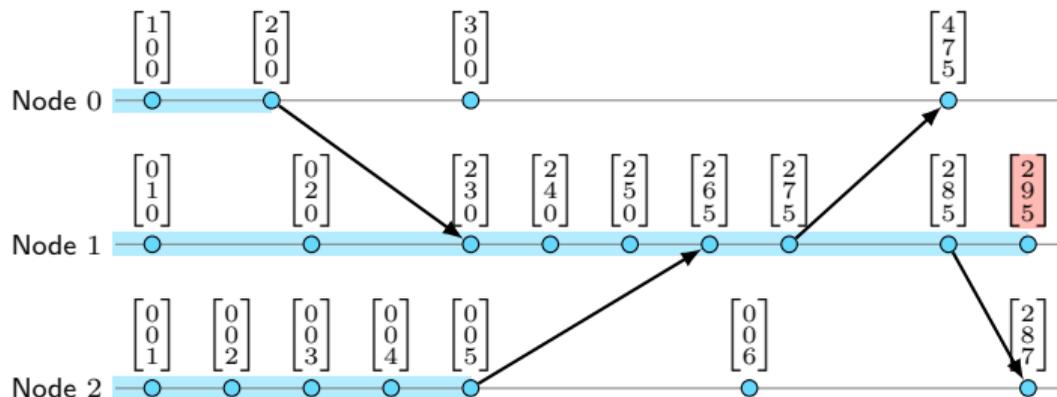
■ Vergleich von Vektoruhren

- Einführung einer „ist kleiner als“-Relation „ \prec “ für Vektoruhren
- $\vec{C}_i \prec \vec{C}_j \Leftrightarrow (\forall x : \vec{C}_i[x] \leq \vec{C}_j[x]) \wedge (\exists x : \vec{C}_i[x] < \vec{C}_j[x])$

■ Identifizierung (potentiell) **kausal abhängiger Ereignisse** möglich

- $\vec{C}\langle a \rangle \prec \vec{C}\langle b \rangle$ Ereignis b wurde eventuell von Ereignis a beeinflusst
- $\vec{C}\langle a \rangle \not\prec \vec{C}\langle b \rangle$ Ereignisse a und b sind unabhängig voneinander

■ Bestimmung der **kausalen Vergangenheit** eines **Ereignisses**



Verteilte Synchronisation

Motivation

Network Time Protocol (NTP)

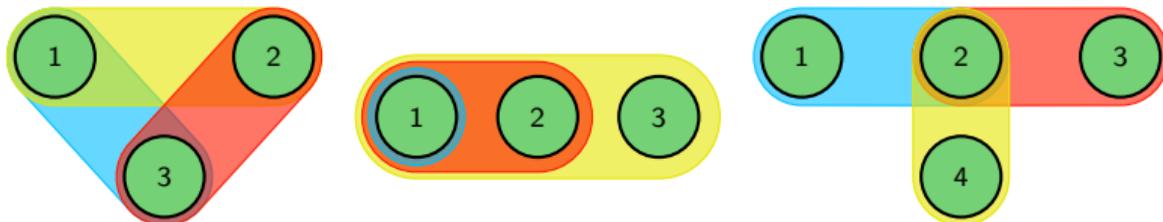
Logische Uhren

Gegenseitiger Ausschluss

- Problemstellung
 - Zugriff auf gemeinsame Ressourcen durch mehrere Knoten
 - Koordinierung des **Eintritts in einen kritischen Abschnitt**
 - Zu keinem Zeitpunkt darf mehr als ein Knoten die Eintrittserlaubnis haben
- Zusätzliche **Anforderungen in der Praxis** (Beispiele)
 - Fairness bei der Erteilung der Eintrittserlaubnis
 - Tolerierung von Knotenfehlern
 - Effiziente Nutzung des Netzwerks
 - Geringe Koordinierungsverzögerung zwischen
 - Zeitpunkt der Freigabe des kritischen Abschnitts durch einen Knoten und
 - Zeitpunkt des Betretens des Abschnitts durch einen anderen Knoten
- Herausforderungen
 - Einholen der Eintrittserlaubnis für den kritischen Abschnitt
 - **Korrektheit trotz Verteilung der Knoten** über unabhängige Rechner

- Nutzung eines **zentralen Koordinators**
 - Erteilung von Eintrittserlaubnissen durch einen separaten Dienst
 - Bei Bedarf: Replikation des zentralen Koordinators
- **Tokenbasierte Algorithmen**
 - Eintrittserlaubnis wird durch eine Marke (*Token*) repräsentiert
 - Problem: Wie kommt ein eintrittswilliger Knoten in den Besitz der Marke?
- **Quorenbasierte Algorithmen**
 - Dezentraler Ansatz mit reduziertem Kommunikationsaufwand
 - Einholen der Erlaubnisse einer Untermenge von Knoten
- **Vollständig verteilte Algorithmen**
 - Einholen der Erlaubnisse aller Knoten des verteilten Systems
 - Beispiel: Lock-Protokoll von Lamport

- Charakteristika eines Quorensystems
 - Menge von Knotenmengen („Quoren“)
 - **Quoren überschneiden sich paarweise** in mindestens einem Element
- Varianten und Spezialfälle
 - Zentraler Koordinator
 - Einzelnes Quorum mit allen Knoten
 - Alle Untermengen mit mehr als der Hälfte aller Knoten (*Mehrheitsquoren*)
 - **Gewichtete Mehrheitsquoren**
 - Jedem Knoten i wird ein Gewicht G_i zugewiesen
 - Gesamtgewicht aller Knoten $G_{total} := \sum_i G_i$
 - Quoren: Alle Knotenmengen mit Gewicht $G_{quorum} > \frac{G_{total}}{2}$



■ Annahmen

- Eindeutige und global bekannte Knoten-IDs (\rightarrow totalgeordnete Ereignisse)
- Zuverlässige Punkt-zu-Punkt-FIFO-Verbindungen zwischen allen Knoten
- Keine Knotenausfälle

■ Funktionsweise

[Näheres in der Übung.]

- Austausch von Lamport-Uhr-Zeitstempeln mittels Nachrichten
 - REQUEST Antrag auf Eintritt in den kritischen Abschnitt
 - ACK Bestätigung des Empfangs einer REQUEST-Nachricht
 - RELEASE Bekanntgabe des Austritts aus dem kritischen Abschnitt
- Bewilligung eines Antrags mit Zeitstempel (C_i, i) von Knoten i , sobald
 1. Es ist kein unbewilligter Antrag mit kleinerem Zeitstempel lokal bekannt
 2. Für alle von anderen Knoten j empfangenen Zeitstempel gilt $(C_i, i) < (C_j, j)$

■ Literatur



Leslie Lamport

Time, clocks, and the ordering of events in a distributed system

Communications of the ACM, 21(7):558–565, 1978.