

Middleware - Cloud Computing – Übung

Tobias Distler, Timo Hönig, Johannes Behl, Klaus Stengel

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

www4.cs.fau.de

Wintersemester 2012/13



ZooKeeper

Überblick

Konsistenzwahrung in ZooKeeper

Aufgabe 5



- Fehlertoleranter Koordinierungsdienst für verteilte Systeme
 - Teil des Hadoop-Projekts
 - Im Produktiveinsatz (z. B. bei Yahoo und Facebook (Cassandra))
- Verwaltung von Daten
 - Hierarchischer Namensraum: Knoten in einer Baumstruktur
 - Knoten sind eindeutig identifizierbar und können Nutzdaten aufnehmen
 - Keine expliziten Sperren oder Transaktionen, aber Gewährleistung bestimmter Ordnungen bei konkurrierenden Zugriffen
- Fehlertoleranz
 - Replikation des Diensts auf mehrere Rechner
 - Replikatkonsistenz mittels Leader-Follower-Ansatz
- Literatur



Patrick Hunt, Mahadev Konar, Flavio P. Junqueira, and Benjamin Reed
ZooKeeper: Wait-free coordination for Internet-scale systems
Proceedings of the 2010 USENIX Annual Technical Conference, 2010.



■ Zentrale Operationen

- `create` Erstellen eines Knotens
- `exists` Überprüfung, ob ein Knoten existiert
- `delete` Löschen eines Knotens
- `setData` Setzen der Nutzdaten eines Knotens
- `getData` Auslesen der Nutz- und Metadaten eines Knotens
- `getChildren` Rückgabe der Pfade von Kindknoten eines Knotens
- `sync` Warten auf die Bearbeitung aller vorherigen zustands-modifizierenden Operationen (siehe später)

■ Aufrufvarianten

- Synchron
- Asynchron

■ ZooKeeper-API (Version 3.4.5)

<http://hadoop.apache.org/zookeeper/docs/r3.4.5/api/>



- Persistente Knoten (*Regular Nodes*)
 - Erzeugung durch den Client
 - Explizites Löschen durch den Client
- Flüchtige Knoten (*Ephemeral Nodes*)
 - Erzeugung durch den Client unter Angabe des EPHEMERAL-Flag
 - Löschen
 - Explizites Löschen durch den Client
 - Automatisches Löschen durch den Dienst, sobald die Verbindung zum Client, der diesen Knoten erstellt hat, beendet wird oder abbricht
 - Anwendungsbeispiel: Benachrichtigung über Knotenausfall
- Sequenzielle Knoten (*Sequential Nodes*)
 - Erzeugung durch den Client unter Angabe des SEQUENTIAL-Flag
 - Automatische Erweiterung des Knotennamens um eine vom System vergebene Sequenznummer
 - Anwendungsbeispiel: Herstellung einer Ordnung auf Clients

[Hinweis: Das EPHEMERAL- und das SEQUENTIAL-Flag sind miteinander kombinierbar]



- Verwaltete Metadaten eines Knotens
 - Zeitstempel der Erstellung
 - Zeitstempel der letzten Modifikation
 - Versionsnummer der Nutzdaten
 - Größe der Nutzdaten
 - Anzahl der Kindknoten
 - Bei flüchtigen Knoten: ID der Verbindung des ZooKeeper-Clients, der den Knoten erstellt hat (*Ephemeral Owner*)
 - ...
- Kapselung der Metadaten eines Knotens in einem Objekt der Klasse `org.apache.zookeeper.data.Stat`
- Implementierungsentscheidung
 - Nutz- und Metadaten werden komplett im Hauptspeicher gehalten
 - Keine Strategie für den Fall, dass der Hauptspeicher voll ist



- Grundprinzipien [→ Unterschiede zu Dateisystemen]
 - Jeder Knoten kann Nutzdaten aufnehmen
 - Kleine Datenmengen, üblicherweise < 1 KB pro Knoten
 - „Verzeichnisknoten“ (also Knoten mit Kindknoten) können ebenfalls Nutzdaten direkt aufnehmen
 - Daten werden atomar geschrieben und gelesen
 - {S,Ers}etzen der kompletten Nutzdaten eines Knotens beim Schreiben
 - Kein partielles Lesen der Nutzdaten
- Versionierung der Nutzdaten
 - Schreiben neuer Daten → Inkrementierung der Knoten-Versionsnummer
 - Bedingtes Schreiben von Nutzdaten

```
public Stat setData(String path, byte[] data, int version);
```

 - Nutzdaten data werden nur geschrieben, falls die aktuelle Versionsnummer des Knotens version entspricht („test and set“)
 - Schreiben ohne Randbedingung: version = -1 setzen
 - Kein Zugriff auf ältere Versionen möglich



- Problemstellung
 - Client wartet darauf, dass ein bestimmtes Ereignis eintritt
 - Aktives Nachfragen durch den Client ist im Allgemeinen nicht effizient
- Wächter (*Watches*)
 - Umsetzung von Rückrufen (*Callbacks*) in ZooKeeper
 - Aufruf durch ZooKeeper-Dienst bei Eintritt bestimmter Ereignisse
 - Registrierung bei Leseoperationen (muss ggf. erneuert werden!)
 - Ereignissarten:
 - Erstellen oder Löschen eines Knotens (*exists*)
 - Änderung der Nutzdaten eines Knotens (*getData*)
 - Hinzukommen oder Wegfall von Kindsknoten (*getChildren*)
- Schnittstelle für Wächter-Objekte

```
public interface Watcher {  
    public void process(WatchedEvent event);  
}
```



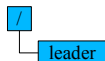
Anwendungsbeispiel: Wahl eines Anführers

■ Problemstellung

- In einer Gruppe von ZooKeeper-Clients soll ein Anführer gewählt werden
- Bei Ausfall des Anführers muss ein neuer Anführer bestimmt werden

■ Umsetzung

- Erstellen eines „Verzeichnisknotens“ `/leader` für die Gruppe



- Vorgehensweise beim Hinzukommen eines neuen Clients
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-<Sequenznummer>`
 - Suche nach Kindknoten mit kleineren Sequenznummern
 - Existiert kein Kindknoten mit kleinerer Sequenznummer → Client ist *Leader*
 - Sonst: Client ist *Follower* → Setzen eines Watch auf den Kindknoten mit der nächstkleineren Sequenznummer
- Bei Knotenausfall
 - Automatische Löschung des zugehörigen flüchtigen Knotens
 - Genau ein Client wird per Watch über den Ausfall benachrichtigt



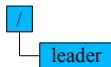
Beispielablauf

- Client 1 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-1`
 - Client 1 wird zum Leader, da sein Kindknoten die kleinste Sequenznummer aufweist [bzw. in diesem Fall keine weiteren Kindknoten vorhanden sind]

Clients



ZooKeeper-Dienst



Anwendungsbeispiel: Wahl eines Anführers

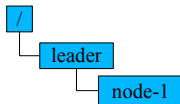
Beispielablauf

- Client 1 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-1`
 - Client 1 wird zum Leader, da sein Kindknoten die kleinste Sequenznummer aufweist [bzw. in diesem Fall keine weiteren Kindknoten vorhanden sind]

Clients



ZooKeeper-Dienst



Anwendungsbeispiel: Wahl eines Anführers

Beispielablauf

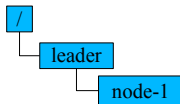
- Client 1 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-1`
 - Client 1 wird zum Leader, da sein Kindknoten die kleinste Sequenznummer aufweist [bzw. in diesem Fall keine weiteren Kindknoten vorhanden sind]

Clients

Leader



ZooKeeper-Dienst



Beispielablauf

- Client 2 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-2`
 - Client 2 wird zum Follower
 - Client 2 setzt Watch auf Kindknoten mit nächstkleinerer Sequenznummer ($\rightarrow$ `/leader/node-1`)

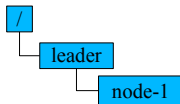
Clients

Leader

1

2

ZooKeeper-Dienst



Anwendungsbeispiel: Wahl eines Anführers

Beispielablauf

- Client 2 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-2`
 - Client 2 wird zum Follower
 - Client 2 setzt Watch auf Kindknoten mit nächstkleinerer Sequenznummer ($\rightarrow$ `/leader/node-1`)

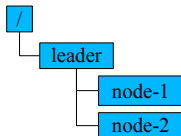
Clients

Leader

1

2

ZooKeeper-Dienst



Beispielablauf

- Client 2 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-2`
 - Client 2 wird zum Follower
 - Client 2 setzt Watch auf Kindknoten mit nächstkleinerer Sequenznummer ($\rightarrow$ `/leader/node-1`)

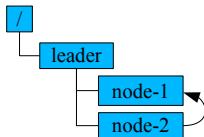
Clients

Leader

1

2

ZooKeeper-Dienst



Anwendungsbeispiel: Wahl eines Anführers

Beispielablauf

- Client 3 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-3`
 - Client 3 wird zum Follower
 - Client 3 setzt Watch auf Kindknoten mit nächstkleinerer Sequenznummer ($\rightarrow$ `/leader/node-2`)

Clients

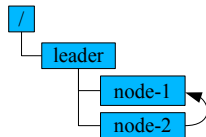
Leader

1

3

2

ZooKeeper-Dienst



Anwendungsbeispiel: Wahl eines Anführers

Beispielablauf

- Client 3 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-3`
 - Client 3 wird zum Follower
 - Client 3 setzt Watch auf Kindknoten mit nächstkleinerer Sequenznummer ($\rightarrow$ `/leader/node-2`)

Clients

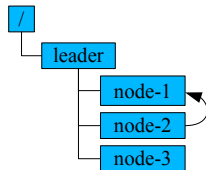
Leader

1

3

2

ZooKeeper-Dienst



Anwendungsbeispiel: Wahl eines Anführers

Beispielablauf

- Client 3 kommt neu zur Gruppe hinzu
 - Erstellen eines flüchtigen Kindknotens `/leader/node-3`
 - Client 3 wird zum Follower
 - Client 3 setzt Watch auf Kindknoten mit nächstkleinerer Sequenznummer ($\rightarrow$ `/leader/node-2`)

Clients

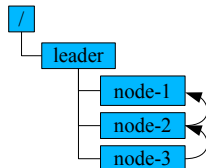
Leader

1

3

2

ZooKeeper-Dienst



Beispielablauf

- Ausfall des Leader-Knotens Client 1
 - Abbruch der Verbindung zum ZooKeeper-Dienst
 - Automatische Löschung des Kindknotens /leader/node-1
 - Client 2 wird per Watch über den Ausfall benachrichtigt und steigt damit zum neuen Leader auf

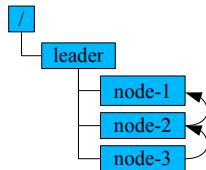
Clients



3

2

ZooKeeper-Dienst



Beispielablauf

- Ausfall des Leader-Knotens Client 1
 - Abbruch der Verbindung zum ZooKeeper-Dienst
 - Automatische Löschung des Kindknotens /leader/node-1
 - Client 2 wird per Watch über den Ausfall benachrichtigt und steigt damit zum neuen Leader auf

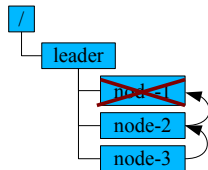
Clients



3

2

ZooKeeper-Dienst



Beispielablauf

- Ausfall des Leader-Knotens Client 1
 - Abbruch der Verbindung zum ZooKeeper-Dienst
 - Automatische Löschung des Kindknotens /leader/node-1
 - Client 2 wird per Watch über den Ausfall benachrichtigt und steigt damit zum neuen Leader auf

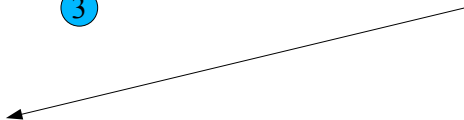
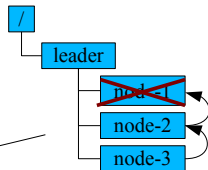
Clients



3

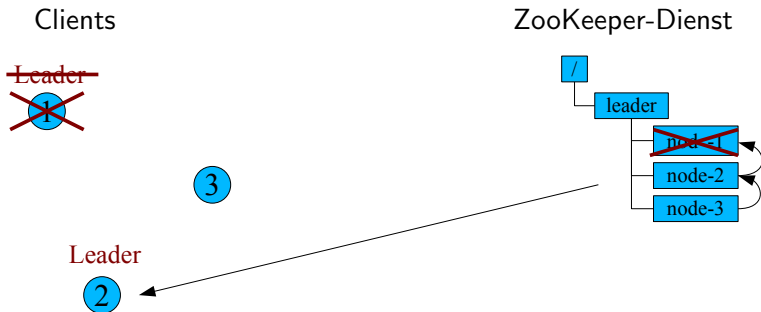
2

ZooKeeper-Dienst



Beispielablauf

- Ausfall des Leader-Knotens Client 1
 - Abbruch der Verbindung zum ZooKeeper-Dienst
 - Automatische Löschung des Kindknotens /leader/node-1
 - Client 2 wird per Watch über den Ausfall benachrichtigt und steigt damit zum neuen Leader auf



ZooKeeper

Überblick

Konsistenzwahrung in ZooKeeper

Aufgabe 5



■ Problemstellung

- Replikation einer zustandsbehafteten Anwendung
- Replikatzustände müssen konsistent gehalten werden
- Beispiel für inkonsistente Zustände zweier Replikate R_1 und R_2
 - Zwei Anfragen A_1 und A_2 , die einem Knoten `/node` neue Daten zuweisen
 - A_1 : `setData("/node", new byte[] { 47 }, -1);`
 - A_2 : `setData("/node", new byte[] { 48 }, -1);`
 - Annahme: A_1 erreicht R_1 früher als A_2 , bei R_2 ist es umgekehrt

R_1	/node-Daten
< init >	null
A_1	[47]
A_2	[48]

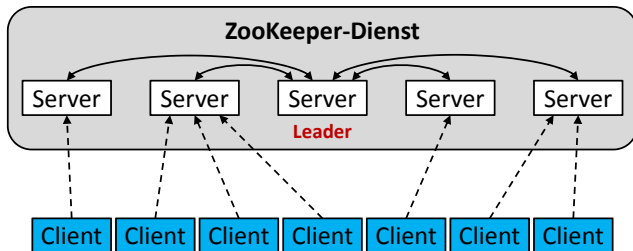
R_2	/node-Daten
< init >	null
A_2	[48]
A_1	[47]

■ Sicherstellung der Replikatkonsistenz in ZooKeeper

- Alle Replikate müssen Anfragen in der selben Reihenfolge bearbeiten
- Protokoll zur Erstellung einer Anfragenreihenfolge nötig



- Anzahl der ZooKeeper-Replikate
 - Annahme: Ein ausgefallenes Replikat wird zeitnah durch ein neues ersetzt
 - $2f + 1$ Replikate zur Tolerierung von höchstens f Fehlern bzw. Ausfällen
 - Beispiel für $f = 2$



- Leader-Follower-Ansatz
 - Leader gibt Reihenfolge vor
 - Follower bearbeiten Anfragen in der vorgegebenen Reihenfolge

■ Erkenntnis

Lesende Anfragen haben auf die Replikatkonsistenz keinen Einfluss

■ Optimierung

- Lesende Anfragen werden nicht auf allen Replikaten ausgeführt, sondern nur auf dem Replikat, mit dem der Client direkt verbunden ist
- Bearbeitung lesender Anfragen erfolgt sofort, d. h. unabhängig von noch etwaig in Bearbeitung befindlicher schreibender Anfragen
 - Aber: Für sämtliche Anfragen eines Clients wird FIFO garantiert!

■ Vorteile

- Einsparung von Ressourcen
- Kürzere Antwortzeiten

■ Konsequenzen

- Die Antwort auf eine lesende Anfrage kann unterschiedlich ausfallen, je nachdem an welches Replikat die Anfrage geschickt wird
- Rückgabe von veralteten Daten und Versionsnummern möglich
- Erzwingen eines Synchronisationspunkts mit `sync()`
 - Warten bis alle vor dem `sync()` empfangenen Anfragen bearbeitet wurden
 - Anschließend Bearbeitung der lesenden Anfrage



- Protokoll für zuverlässigen und geordneten Nachrichtenaustausch
 - Von Apache ZooKeeper verwendet, aber nicht modular integriert
 - Nachträgliche eigenständige Implementierung als *Zab*

- *Totally Ordered Broadcast Protocol*

- Leader-Follower-Ansatz
- Zwei Protokoll-Modi
 - *Broadcast* Normalbetrieb
 - *Recovery* Wahl eines neuen Leader

- Source-Code

<https://svn.cs.hmc.edu/svn/linkedin08/zab-multibranch/src/java/main/>

- Literatur



Benjamin Reed and Flavio P. Junqueira

A simple totally ordered broadcast protocol

Proceedings of the 2nd Workshop on Large-Scale Distributed Systems and Middleware, pages 1-6, 2008.

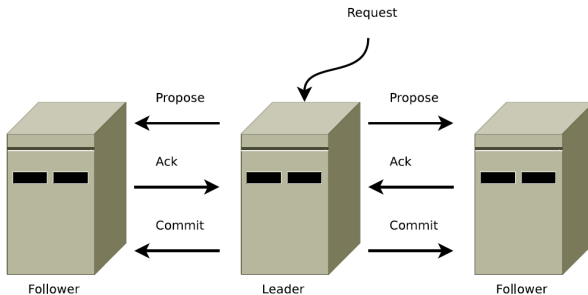


■ Ziel

Herstellung einer einheitlichen Reihenfolge aller Client-Anfragen

■ Vorgehensweise

- PROPOSE Leader schlägt Sequenznummer (zxid) für Anfrage vor
- ACK Follower akzeptieren den Vorschlag
- COMMIT Leader bestätigt die Sequenznummer der Anfrage



[Abbildung aus Reed et al. „A simple totally ordered broadcast protocol“]



- Abbruch des Broadcast-Modus
 - Ausfall des Leader
 - Leader hat keine Mehrheit mehr
- Eigenschaften des Recovery-Protokolls
 - Eine Anfrage, die auf einem Knoten bestätigt wurde (COMMIT), wird (gegebenenfalls nachträglich) auf allen Knoten bestätigt
 - Nichtbestätigte Vorschläge werden verworfen
- Wahl eines neuen Leader
 - Ziel: Neuer Leader wird der Knoten, dem der Vorschlag mit der höchsten `zxid` bekannt ist; bei Gleichstand entscheidet die höhere Knoten-ID
 - Rundenbasierte Abstimmung, in der jeder Knoten jedem anderen seinen aktuellen Kenntnisstand mitteilt
 - Bei Fehlern während der Wahl: Neustart des Vorgangs nach Timeout
- Nach erfolgreicher Wahl
 - Leader stellt verloren gegangenen Vorschläge und Bestätigungen bereit
 - Wiederaufnahme des Broadcast-Modus



- Repräsentation eines Zab-Knotens in der abstrakten Basisklasse `Zab`
- Varianten von Zab-Knoten
 - `SingleZab` Einzelner (lokaler) Knoten
 - `MultiZab` Knoten als Teil einer verteilten Gruppe von Knoten
- Methoden

```
public void startup();  
public void shutdown();  
public ZabTxnCookie propose(byte[] message);  
public ZabTxnCookie sync();
```

- `startup()` Starten eines Zab-Knotens
 - `shutdown()` Stoppen eines Zab-Knotens
 - `propose()` Senden einer zu ordnenden Nachricht
 - `sync()` Senden einer Sync-Anfrage
- Transaktions-Cookie (`ZabTxnCookie`)
 - Interne Verwaltungsinformationen über zu ordnende Nachrichten
 - Sequenznummer, Server-IDs,...



- Empfang geordneter Nachrichten über die Schnittstelle ZabCallback
- Methoden

```
public void deliver(ZabTxnCookie id, byte message[]);  
public void deliverSync(ZabTxnCookie id);  
public void status(ZabStatus status, String leader);  
public void getState(OutputStream os);  
public void setState(InputStream is, ZabTxnCookie lastCommit);
```

- deliver() Zustellung der nächsten geordneten Nachricht
- deliverSync() Benachrichtigung über eine Sync-Anfrage
- status() Benachrichtigung über Änderungen des Knotenstatus
- getState() Auslesen des aktuellen Knotenzustands
- setState() Schreiben des aktuellen Knotenzustands

- Knotenstatus (ZabStatus)

- LOOKING Temporärer Zustand während der Anführerwahl
- FOLLOWING Zustand eines Follower-Knotens
- LEADING Zustand des Leader-Knotens



- Übergabe eines `Properties`-Objekts an den `Zab`-Konstruktor
- Parameter
 - `myid` ID des lokalen Knotens
 - `peer<i>` Adresse des Knotens *i*
 - `dataLogDir` Verzeichnis, in dem das Transaktions-Log abgelegt wird
 - `dataSnapDir` Verzeichnis, in dem die Snapshots abgelegt werden
 - ...
- Beispielkonfiguration eines `MultiZab`-Knotens (insgesamt 3 Knoten)
 - Zusammenstellung der Konfiguration

```
Properties zabProperties = new Properties();
zabProperties.setProperty("myid", String.valueOf(1));
zabProperties.setProperty("peer1", "localhost:12345");
zabProperties.setProperty("peer2", "localhost:12346");
zabProperties.setProperty("peer3", "localhost:12347");
```

- Initialisierung eines `Zab`-Knotens

```
ZabCallback zabListener = [...];
Zab zabNode = new MultiZab(zabListener, zabProperties);
```



ZooKeeper

Überblick

Konsistenzwahrung in ZooKeeper

Aufgabe 5



Aufgabe 5

- Umsetzung des ZooKeeper-Diensts nach dem Vorbild der ZooKeeper-Implementierung von Apache
- Teilaufgaben
 - Implementierung als Client-Server-Anwendung
 - Replikation unter Zuhilfenahme von Zab
 - Unterstützung flüchtiger Knoten
- Vereinfachte Schnittstelle

```
public String create(String path, byte[] data, boolean ephem);  
public void delete(String path, int version);  
public MWStat setData(String path, byte[] data, int version);  
public byte[] getData(String path, MWStat stat);
```

- Fokus der Übungsaufgabe
 - Konsistente Replikation eines zustandsbehafteten Diensts
 - Unterschiedliche Behandlung von schreibenden und lesenden Anfragen
 - Konsistente Zeitstempel



- Problemstellung
 - Beim Erstellen eines Knotens bzw. bei jedem Setzen von Nutzdaten soll der Last-Modified-Zeitstempel in dessen Metadaten aktualisiert werden
 - Lokale Uhren der Replikate können voneinander abweichen
- ⇒ Inkonsistente Zeitstempel bei trivialer Implementierung
- Lösungsansatz



■ Problemstellung

- Beim Erstellen eines Knotens bzw. bei jedem Setzen von Nutzdaten soll der Last-Modified-Zeitstempel in dessen Metadaten aktualisiert werden
- Lokale Uhren der Replikate können voneinander abweichen

⇒ Inkonsistente Zeitstempel bei trivialer Implementierung

■ Lösungsansatz

- Jedes Replikat ordnet jeder Anfrage einen Zeitstempel zu, der seiner lokalen Uhrzeit zum Zeitpunkt des Empfangs der Anfrage entspricht
- Bei der Ausführung einer Anfrage wird nicht die lokale Uhr verwendet, sondern eine von jedem Replikat verwaltete *virtuelle Zeit*
- Um Sprünge in die Vergangenheit zu vermeiden, wird diese virtuelle Zeit nur aktualisiert, wenn der Zeitstempel der aktuellen Anfrage größer ist



■ Problemstellung

- Beim Erstellen eines Knotens bzw. bei jedem Setzen von Nutzdaten soll der Last-Modified-Zeitstempel in dessen Metadaten aktualisiert werden
- Lokale Uhren der Replikate können voneinander abweichen

⇒ Inkonsistente Zeitstempel bei trivialer Implementierung

■ Lösungsansatz

- Jedes Replikat ordnet jeder Anfrage einen Zeitstempel zu, der seiner lokalen Uhrzeit zum Zeitpunkt des Empfangs der Anfrage entspricht
- Bei der Ausführung einer Anfrage wird nicht die lokale Uhr verwendet, sondern eine von jedem Replikat verwaltete *virtuelle Zeit*
- Um Sprünge in die Vergangenheit zu vermeiden, wird diese virtuelle Zeit nur aktualisiert, wenn der Zeitstempel der aktuellen Anfrage größer ist

■ Weitere (zu weit führende) Fragestellungen

- Wie ist mit Situationen umzugehen, in denen mehrere unterschiedliche Zeitstempel pro Anfrage benötigt werden, zum Beispiel zur Bestimmung der Bearbeitungsdauer?
- ...



- Problem
 - Methode soll mehr als ein Objekt zurückgeben
 - Nur ein „echter“ Rückgabewert möglich
- Lösungsmöglichkeiten
 - Einführung eines Hilfsobjekts, das mehrere Rückgabewerte kapselt
 - Verwendung von *Ausgabeparametern*
- Beispiel für Ausgabeparameter: ZooKeeper-Methode `getData()`
 - Aufruf: Übergabe eines „leeren“ Parameters

```
MWZooKeeper zooKeeper = new MWZooKeeper([...]);  
MWStat stat = new MWStat(); // Leeres Objekt  
zooKeeper.getData("/example", stat);  
System.out.println("Version: " + stat.getVersion());
```

- Intern: Setzen von Attributen des Ausgabeparameters

```
public byte[] getData(String path, MWStat stat) {  
    [...] // Bestimmung der angeforderten Daten  
    stat.setVersion(currentVersion);  
    [...] // Setzen weiterer Attribute und Daten-Rueckgabe  
}
```



- Serialisierung & Deserialisierung in Java
 - Objekte müssen das Marker-Interface `Serializable` implementieren
 - {S,Des}erialisierung mittels `Object{Out,In}putStream`-Klassen

- Beispiel für Serialisierung

```
public byte[] serialize(Serializable obj) throws Exception {  
    ByteArrayOutputStream baos = new ByteArrayOutputStream();  
    ObjectOutputStream oos = new ObjectOutputStream(baos);  
    oos.writeObject(obj);  
    oos.close();  
    baos.close();  
    return baos.toByteArray();  
}
```

- Hinweis zum Einsatz von Object-Streams in Verbindung mit Sockets
 - Der Konstruktor des `ObjectInputStream` blockiert solange, bis auf der anderen Seite der Verbindung ein `ObjectOutputStream` geöffnet wird
- ⇒ Object-Streams auf beiden Seiten in unterschiedlicher Reihenfolge öffnen



- Zab verwendet intern die Logging-API *log4j*
 - Konfiguration mittels einer Datei `log4j.properties`, die im Classpath der Java-Anwendung abgelegt sein muss
 - Granularitätsstufen: OFF, ERROR, WARN, DEBUG, ALL, ...
- Beispiele für log4j-Konfigurationen
 - Ausgabe der Log-Meldungen auf der Konsole (Stufe: DEBUG)

```
log4j.rootLogger=DEBUG , CONSOLE
log4j.appender.CONSOLE=org.apache.log4j.ConsoleAppender
log4j.appender.CONSOLE.layout=org.apache.log4j.PatternLayout
```

- Ausgabe der Log-Meldungen in der Datei `zab.log` (Stufe: INFO)

```
log4j.rootLogger=INFO , FILE
log4j.appender.FILE=org.apache.log4j.FileAppender
log4j.appender.FILE.File=zab.log
log4j.appender.FILE.layout=org.apache.log4j.PatternLayout
```

