

Verteilte Systeme - 7. Übung

Tobias Distler, Michael Gernoth, Reinhard Tartler

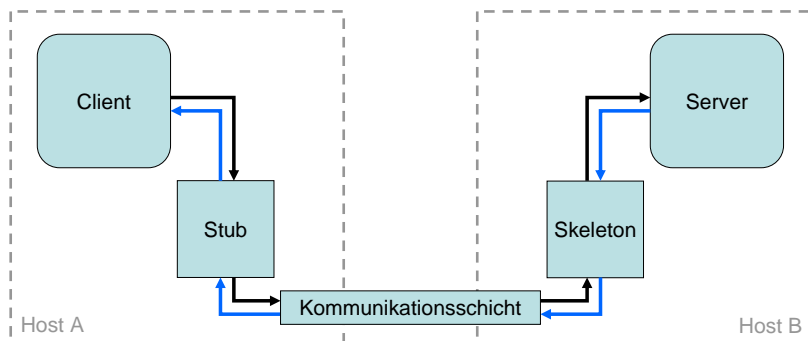
Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg
Lehrstuhl Informatik 4 (Verteilte Systeme und Betriebssysteme)

www4.informatik.uni-erlangen.de

Sommersemester 2008

VS-Übung

- ▶ Entwicklung eines eigenen Fernaufrufsystems
- ▶ Orientierung an Java RMI



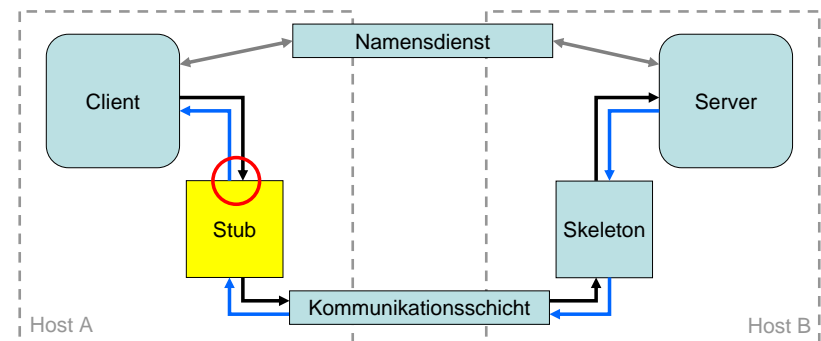
Überblick

Asynchrone Fernaufrufe

Asynchrone Fernaufrufe
Evaluation von Systemen
Übungsaufgabe 6

Übungsaufgabe 6

- ▶ Integration von asynchronen Fernaufrufen
- ▶ Evaluation des eigenen Systems



Asynchrone Fernaufrufe

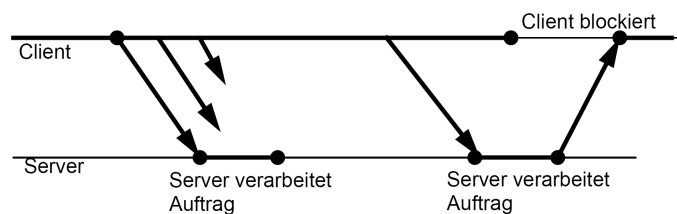
Asynchrone Fernaufrufe

Evaluation von Systemen

Übungsaufgabe 6

Asynchrone Fernaufrufe

- ▶ Bezug zu lokalen asynchronen Methodenaufrufen
 - ▶ Verwandte Problemstellungen
 - ▶ Ziel ist (erneut) eine möglichst transparente Umsetzung im verteilten Fall
- ▶ Vorteile
 - ▶ Parallelverarbeitung von Client und Server möglich
→ effizientere Implementierung
 - ▶ Geeignet für hohen Durchsatz, besonders bei Operationen ohne Rückgabewert



Überblick

Fernaufrufvarianten

- ▶ Synchron: Aufruf blockiert bis die Operation beendet ist
- ▶ Asynchron: Aufruf blockiert nicht und kommt sofort zurück

Asynchrone Fernaufrufe

- ▶ Ohne Rückgabewert
 - Notwendige Unterscheidung:
 - ▶ Ende der Operation ist für den Aufrufer irrelevant
 - ▶ Aufrufer hat Interesse zu erfahren, ob/wann die Operation beendet ist
- ▶ Mit Rückgabewert
 - ▶ Ergebnis muss dem Aufrufer „nachgereicht“ werden

Asynchrone Fernaufrufe mit Rückgabewert

Problemstellungen

- ▶ Wie erfährt der Initiator eines asynchronen Methodenaufrufs, dass die korrespondierende Operation
 - ▶ erfolgreich beendet
 - ▶ mit einem Fehler abgebrochen
 wurde?
- ▶ Wie wird ihm das Resultat mitgeteilt?

→ Mechanismus notwendig, um den Aufrufer einer Methode über das Ausführungsende zu informieren bzw. ihm den Rückgabewert mitzuteilen

Asynchrone Fernaufrufe mit Rückgabewert

Naiver Implementierungsansatz ("fork"-Variante)

- ▶ Vorgehensweise
 - ▶ Jeder Fernaufruf wird in einem eigenen Thread ausgeführt (→fork())
 - ▶ Dieser wartet auf das Eintreffen des Ergebnis
 - ▶ Sobald das Resultat verfügbar ist, wird es an einer dafür vorgesehenen Stelle gesichert und der Original-Thread benachrichtigt
- Original-Thread kann nach dem ursprünglichen Aufruf sofort weitermachen
- ▶ Nachteile
 - Zusätzliche Kosten für
 - ▶ Thread-Erzeugung
 - ▶ Kontextwechsel
 - ▶ Thread-Beseitigung

Asynchrone Fernaufrufe mit Rückgabewert

Implementierungskonzepte

- ▶ Annahme des Ergebnis über einen speziellen Anweisungsblock
 - ▶ Vergleiche: Interrupt-Routine
- ▶ Bereitstellung eines speziellen Stellvertreters
 - ▶ „Future“, „Promise“, ...
 - siehe nächste Folien
- ▶ Spracheinbettung durch „Future-Variablen“
 - ▶ Erweiterung des Future-Konzepts
 - ▶ Verbergung der Ergebnisannahme vor dem Programmierer
 - ▶ Beispiel (Pseudo-Code):

```
FUTURE int future;
int num = 47;
future = multiply(4, 7);
print(num + future);
```

Futures

- ▶ Oftmals synonym verwendet: *Promise*
- ▶ Schnittstelle


```
boolean poll();
<beliebiger Datentyp> get();
```
- ▶ Funktionsweise
 1. Beim asynchronen Aufruf wird (statt dem eigentlichen Ergebnis) sofort ein *Future*-Objekt zurückgegeben
 2. Das Future-Objekt lässt sich befragen, ob der tatsächliche Rückgabewert bereits vorliegt bzw. die Operation beendet ist → poll()
 3. Ein Aufruf von get()
 - ▶ liefert das Ergebnis der Operation sofort zurück, sofern es zu diesem Zeitpunkt bereits vorliegt **oder**
 - ▶ blockiert solange, bis das Ergebnis eingetroffen ist.

Futures in Java

java.util.concurrent.Future

▶ Schnittstelle

```
public interface Future<V> {
    public V get();
    public V get(long timeout, TimeUnit unit);

    public boolean isDone();

    public boolean cancel(boolean mayInterruptIfRunning);
    public boolean isCancelled();
}
```

▶ Pakete und Klassen

- ▶ Package java.util.concurrent
- ▶ ExecutorService
- ▶ Callable
- siehe 2. Tafelübung

Futures in Java - Beispiel

▶ Beispielklasse

```
public class FutureExample implements Callable<Integer> {
    private int a, b;

    public FutureExample(int a, int b) {
        this.a = a;
        this.b = b;
    }

    public Integer call() throws Exception {
        return a * b;
    }
}
```

▶ Aufruf

```
ExecutorService es = Executors.newSingleThreadExecutor();
FutureExample task = new FutureExample(4, 7);
Future<Integer> f = es.submit(task);
[...]
System.out.println("result: " + f.get());
```

Asynchrone Fernaufrufe

Asynchrone Fernaufrufe
Evaluation von Systemen
Übungsaufgabe 6

Asynchrone Fernaufrufe

Literatur

- ▶ B. Liskov, L. Shrira: "Promises: Linguistic Support for Efficient Asynchronous Procedure Calls in Distributed Systems", SIGPLAN, 1988
- ▶ A.L. Ananda, B.H. Tay, E.K. Koh: "A Survey of Asynchronous Remote Procedure Calls", SIGOPS, 1992

Motivation

- ▶ Analyse des eigenen Systems
 - ▶ Leistungsfähigkeit
 - ▶ Ressourcenverbrauch
 - ▶ ...
- ▶ Vergleich mit anderen Systemen
 - ▶ Wie verhalten sich unterschiedliche Varianten in bestimmten Situationen?
 - ▶ Wo liegen die jeweiligen Stärken und Schwächen?
 - ▶ ...

Unterscheidung

- ▶ Simulation
 - ▶ Messungen an einem Simulator, der das gewünschte Verhalten so gut wie möglich imitiert
 - ▶ Oftmals einfach zu realisieren
 - ▶ Ergebnisse spiegeln evtl. nicht exakt die Realität wider
 - ▶ Evaluation
 - ▶ Messungen an einem konkreten System (bzw. Prototyp)
 - ▶ Im Allgemeinen aufwändiger zu realisieren
 - ▶ Ergebnisse entstammen einem realistischen Szenario
- Evaluationen besitzen mehr Aussagekraft als Simulationen

Vorgehensweise

- ▶ Vorbereitung
 - ▶ Konzipierung der Evaluationsszenarien
 - ▶ Dokumentation der Evaluationsszenarien, -umgebung
 - ▶ Formulierung einer Erwartungshaltung
- ▶ Durchführung
 - ▶ Abarbeitung der vorbereiteten Szenarien
 - ▶ Sammlung der Messergebnisse
- ▶ Nachbereitung
 - ▶ Aufbereitung der Ergebnisse (z.B. in Diagrammen)
 - ▶ Beschreibung der Ergebnisse
 - ▶ Interpretation der Resultate
 - ▶ Abgleich der Resultate mit der Erwartungshaltung

Mögliche Probleme

- ▶ Nicht bzw. schwer zu evaluierende Merkmale
 - ▶ Eingeschränkte Quantifizierungsmöglichkeiten
 - ▶ Merkmal ist nicht isoliert messbar
 - ▶ ...
- ▶ Fehlende Vergleichsmöglichkeiten
 - ▶ Eigene Variante ist konkurrenzlos (eher selten der Fall)
 - ▶ Andere Varianten besitzen abweichenden Fokus
 - ▶ ...
- ▶ Beispiel: „Effizienz vs. Fehlertoleranz“
 - ▶ Aussagen über das Ausmaß von Fehlertoleranz können oft nicht durch Messergebnisse gestützt werden, stattdessen: oberflächliche Beschreibung (z.B. Anzahl & und Art tolerierbarer Fehler)
 - ▶ Fehlertoleranz ist (fast) immer mit Effizienzeinbußen verbunden

→ Der durch den Einsatz fehlertoleranter Systeme erreichbare Gewinn lässt sich schlechter evaluieren als die damit verbundenen Verluste

Messungen

- ▶ Mögliche Fehlerquellen
 - ▶ Existenz einer Aufwärmphase mit atypischen Systemeigenschaften
 - ▶ Verfälschung von Messungen durch unbeabsichtigtes Caching
 - ▶ Erhöhte Netzwerklatenzen aufgrund außergewöhnlicher Lastsituationen
 - ▶ Verzögerungen durch Log- bzw. Debug-Ausgaben
 - ▶ Beeinflussung des Systems durch die Messung selbst
 - ▶ ...
- ▶ Maßnahmen zur Kompensation
 - ▶ Messungen später beginnen (nicht bereits ab dem Zeitpunkt 0)
 - ▶ Messungen mehrfach durchführen
 - ▶ Verwendung von externen Messgeräten/-programmen
 - ▶ Geschickte Wahl der Messgrößen, z.B. CPU-Zyklen statt Zeit
 - ▶ Passende Wahl der Analysegrößen bei der Nachbereitung, z.B. Median vs. Arithmetisches Mittel

Asynchrone Fernaufrufe

Asynchrone Fernaufrufe
Evaluation von Systemen
Übungsaufgabe 6

Integration von asynchronen Fernaufrufen

Anforderungen an die Implementierung

- ▶ **Keine Änderungen auf Serverseite des Fernaufrufsystems**
 - ▶ Serverseite beantwortet Anfragen auf identische Weise, unabhängig davon, ob der ursprüngliche Methodenaufruf synchron oder asynchron erfolgte
 - ▶ Clientseite kapselt komplette Funktionalität für asynchrone Fernaufrufe
 - ▶ **Anwender legt allein fest, ob ein Aufruf synchron oder asynchron durchgeführt werden soll**
 - ▶ Pro Remote-Objekt: Zusätzliche Hilfsschnittstelle für asynchrone Methodenaufrufe, die nur auf Clientseite bekannt sein muss
 - ▶ Clientseite des Fernaufrufsystems lenkt jeden asynchronen Aufruf intern auf den korrespondierenden synchronen um
- Serverseite kann unverändert bleiben

Integration von asynchronen Fernaufrufen

▶ Future-Schnittstelle

```
public interface VSFuture {
    public Object get() throws InterruptedException,
        ExecutionException;
    public boolean isDone();
}
```

▶ Vereinfachungen gegenüber dem Java-Original

- ▶ Kein cancel()
- ▶ Keine Generics (→ einheitlicher Rückgabewert vom Typ Object)

Integration von asynchronen Fernaufrufen

Synchron oder asynchron?

- ▶ Syntax
 - ▶ Kennzeichnung asynchroner Schnittstellen und Methoden durch das Postfix „Async“
 - ▶ <Asynchroner Name> = <Synchroner Name>Async
- ▶ Beispiel
 - ▶ Reguläres (synchrones) Remote-Interface

```
public interface RemObj extends VSRemote {
    public void sayHello();
    public int multiply(int a, int b);
}
```

▶ Asynchrones Hilfs-Interface

```
public interface RemObjAsync extends RemObj {
    public VSFuture sayHelloAsync();
    public VSFuture multiplyAsync(int a, int b);
}
```

Integration von asynchronen Fernaufrufen

Synchron oder asynchron?

```
VSRemoteEntity re = new VSRemoteEntity();
[...]
```

▶ Synchroner Aufruf

```
RemObj proxy = (RemObj) re.lookup(host, port,
                                RemObj.class);
proxy.sayHello();
System.out.println(proxy.multiply(4, 7));
```

▶ Asynchroner Aufruf

```
RemObjAsync proxy = (RemObjAsync) re.lookup(host, port,
                                             RemObj.class);
VSFuture helloFuture = proxy.sayHelloAsync();
VSFuture multiplyFuture = proxy.multiplyAsync(4, 7);

while(!helloFuture.isDone()) Thread.sleep(1000);
System.out.println(multiplyFuture.get());
```

Evaluation des eigenen Systems

Vorbereitung

- ▶ Konzipierung der Evaluationsszenarien
 - ▶ Vergleich mit anderen Ansätzen
 - ▶ Lokale Methodenaufrufe
 - ▶ Fernaufrufe mit Java-RMI
 - ▶ Vergleichsgrößen
 - ▶ Dauer eines Lookups
 - ▶ Antwortzeit eines Methodenaufrufs
 - ▶ Erreichbarer Durchsatz von Methodenaufrufen
- ▶ Formulierung einer Erwartungshaltung
 - ▶ [Vorschläge?]

Durchführung & Nachbereitung → ...

Zeitmessung in Java

▶ Verfügbare Methoden (java.lang.System)

- ▶ Aktuelle Zeit in Millisekunden

```
public static long currentTimeMillis();
```

- ▶ Aktuelle Zeit in Nanosekunden

```
public static long nanoTime();
```

▶ Hinweise

- ▶ Beide Methoden verwenden die Zeitmessung des Betriebssystems
 - ▶ Betriebssysteme messen Zeit in *Ticks* des System-Timers ("Jiffy")
 - ▶ Linux (allgemein): 1ms < 1 Jiffy < 10ms
 - ▶ Linux 2.6 auf Intel i386: 1 Jiffy := 4 ms
- ▶ Methoden brauchen selbst Zeit zur Ausführung

→ Die versprochene Granularität wird (evtl.) nicht erreicht!

Zeitmessung in Java

Auszug aus der Java-API zu java.lang.System.nanoTime():

"Differences in successive calls that span greater than approximately 292 years (2^{63} nanoseconds) will not accurately compute elapsed time due to numerical overflow."