

D Überblick über die 3. Übung

D Überblick über die 3. Übung

- RPC und ORB
 - ◆ Aufrufsemantiken
- Hinweise Aufgabe 2

Übungen zu Middleware

©Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2007

D.1

D-Uebung3.fm 2007-11-08 10.50

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

D.1 Organisatorisches

D.1 Organisatorisches

- Präsentation der Übungsaufgaben 1 und 2
 - ◆ Live in der Rechnerübung am 15. oder 22. Nov.
 - ◆ Ein Gruppenmitglied ausreichend, Mitglieder müssen sich abwechseln
 - ◆ Alternativer Termin nach Rücksprache per eMail (mit Begründung)

Übungen zu Middleware

©Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2007

D.2

D-Uebung3.fm 2007-11-08 10.50

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

D.2 Object Request Brokers

- ermöglichen Methodenaufrufe an entfernten Objekten (Objekte in anderen JVM)
- Beispiel-ORBs: RMI, JavaIDL

Übungen zu Middleware

©Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2007

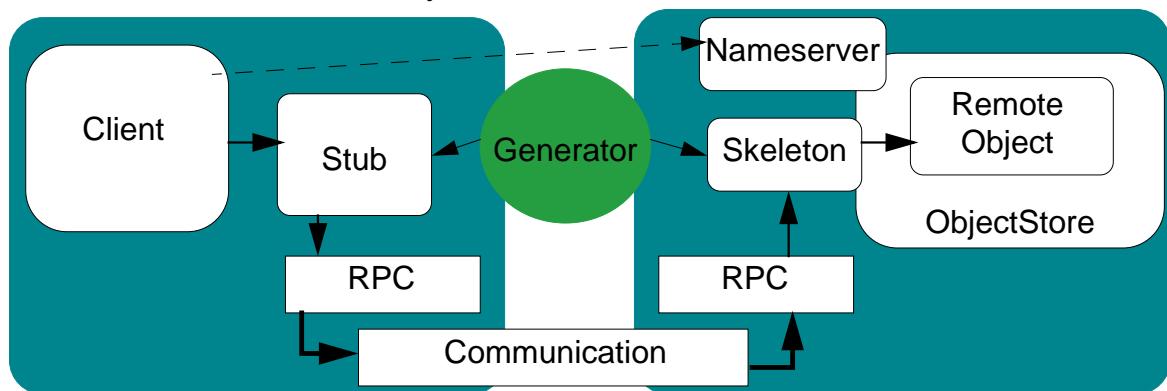
D.3

D-ORB.fm 2007-11-08 10.50

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Komponenten eines ORBs

- *Kommunikationsschicht*: tauscht Daten zwischen zwei Rechnern aus
- *RPC Schicht*: definiert die Aufrufsemantik und das Marshalling
- *Object Store*: verwaltet den Lebenszyklus der Objekte
- *Stub / Skeleton Generator*: erzeugt Code für die Stubs und die Skeletons
- *Nameserver*: findet Objekte anhand deren Namen



Übungen zu Middleware

©Universität Erlangen-Nürnberg • Informatik 4, 2007

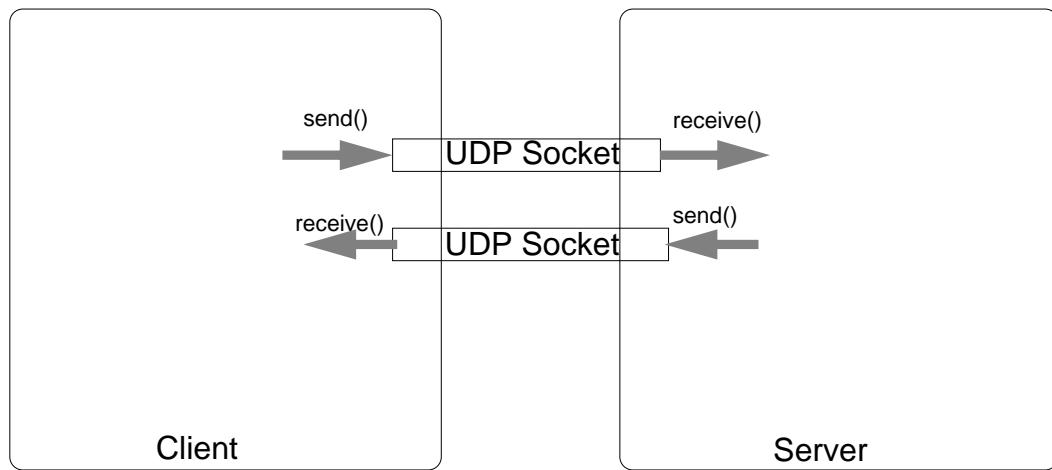
D.4

D-ORB.fm 2007-11-08 10.50

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Kommunikationsschicht

- zuständig für den Datenaustausch zwischen zwei Rechnern
- verwendet **DatagramSocket** (UDP)

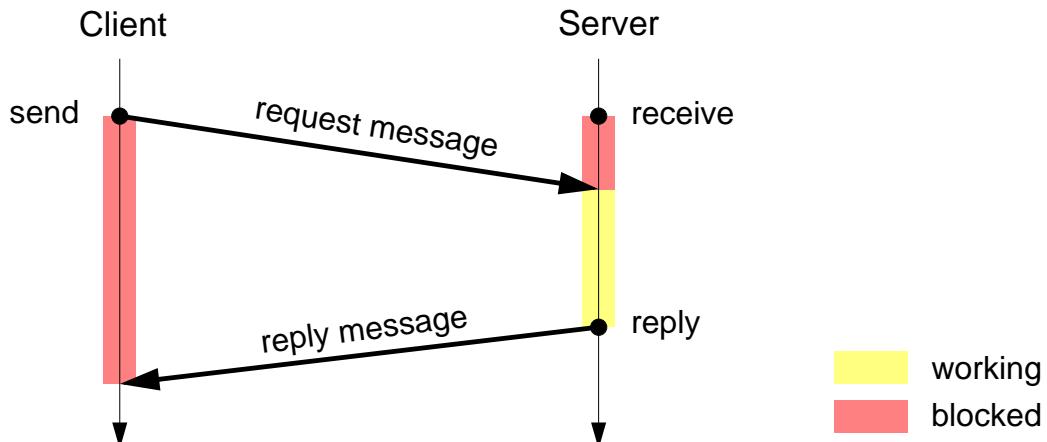


3 RPC-Schicht

- erledigt die Weiterleitung von Methodenaufrufen
- wird von den Stubs und den Skeletons verwendet
- verwendet die Kommunikationsschicht um Bytes zu versenden

3 RPC

- einfachster RPC ist ein primitives (synchrone) request/reply-Protokoll:



3 Marshalling

- RPC-Schicht verpackt die Parameter in ein Anfragepaket und den Rückgabewert in ein Antwortpaket == Marshalling
- kopiere alle Parameter zum Server
(besser wäre es, eine Referenz zu verschicken wenn ein Parameter ein *remote Interface* implementiert)
- verwende ObjectStreams/ByteArrayStreams/Datagramme um Objekte zu verschicken:

```
ByteArrayOutputStream stream = new ByteArrayOutputStream();
ObjectOutputStream out = new ObjectOutputStream(stream);
out.writeObject(...);
byte[] buf = stream.toByteArray();
DatagramPacket packet = new DatagramPacket(buf, ... );
```

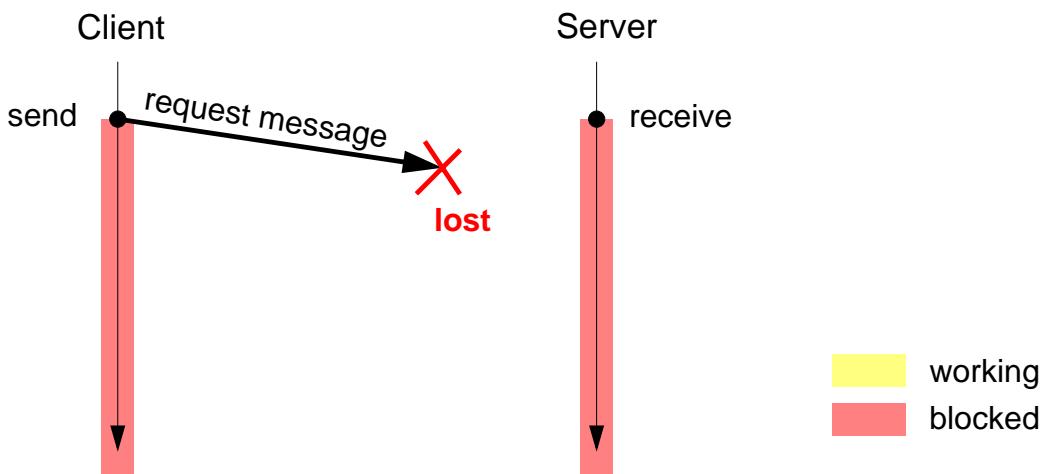
- Annahme für Aufgabe 2: alle Parameter passen in ein **DatagramPacket**

3 Fehlerbehandlung

- Implementierung einer bestimmten Aufrufsemantik
 - ◆ exactly once
 - ◆ at least once
 - ◆ at most once
 - ◆ last of many
 - ◆ ...
- abhängig von der Servicequalität der Kommunikationsschicht
- muss mit Kommunikationsfehlern umgehen können:
 - ◆ verlorene Pakete
 - ◆ veränderte Reihenfolge (non-FIFO)
 - ◆ duplizierte Pakete
 - ◆ veränderte Pakete

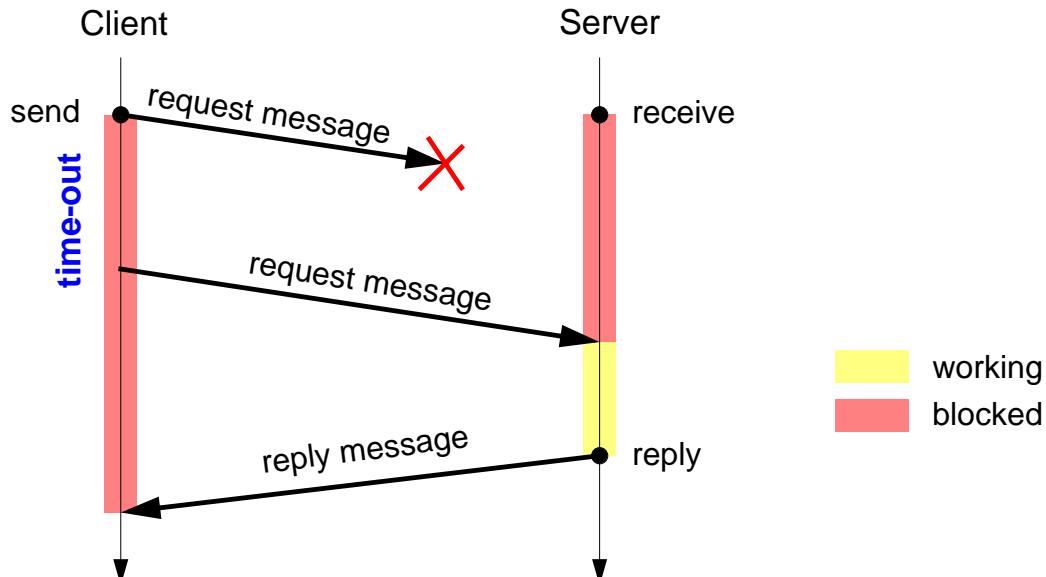
3 Fehlerbehandlung - Problem 1

- Kommunikationsfehler: Verlust einer Anfragenachricht



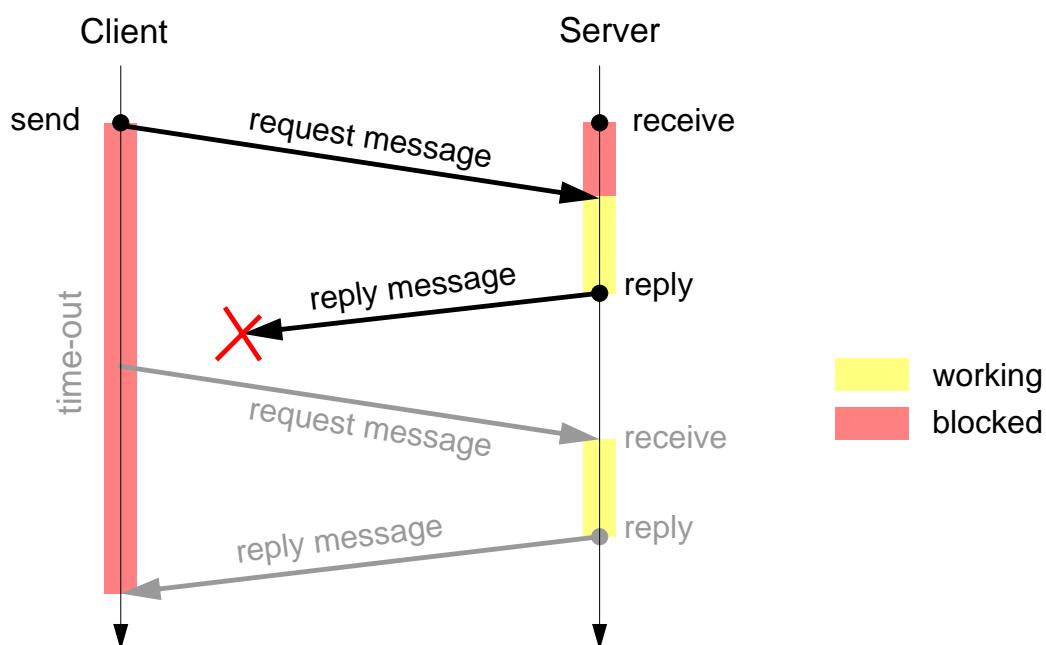
3 Fehlerbehandlung - Lösung 1

- Verlust einer Anfragenachricht:
 - ◆ mögliche Lösung: Anfrage erneut schicken



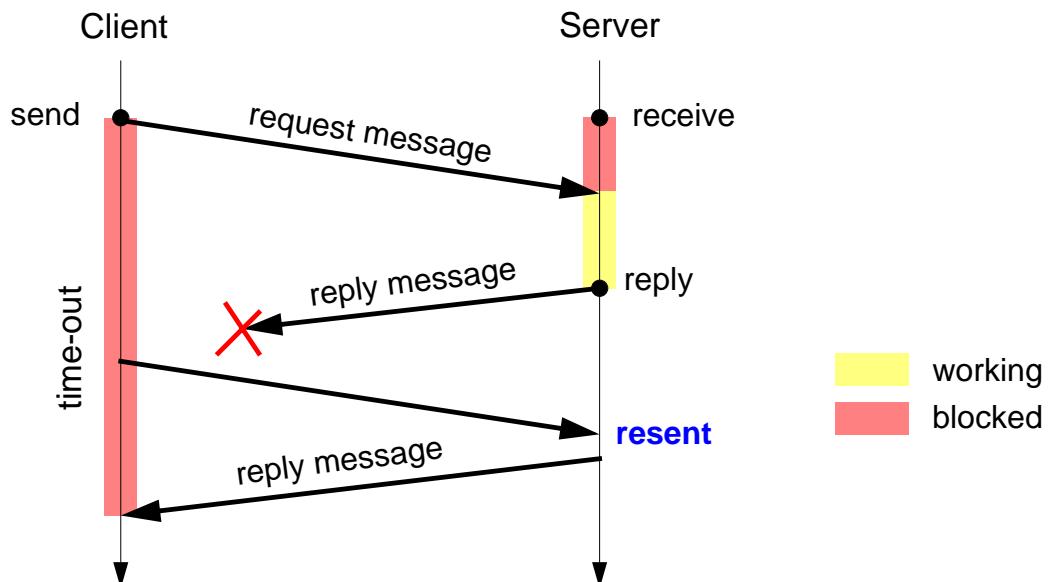
3 Fehlerbehandlung - Problem 2

- Kommunikationsfehler: Verlust einer Antwortnachricht
 - ◆ bei Wiederholung wird die Methode mehrmals ausgeführt



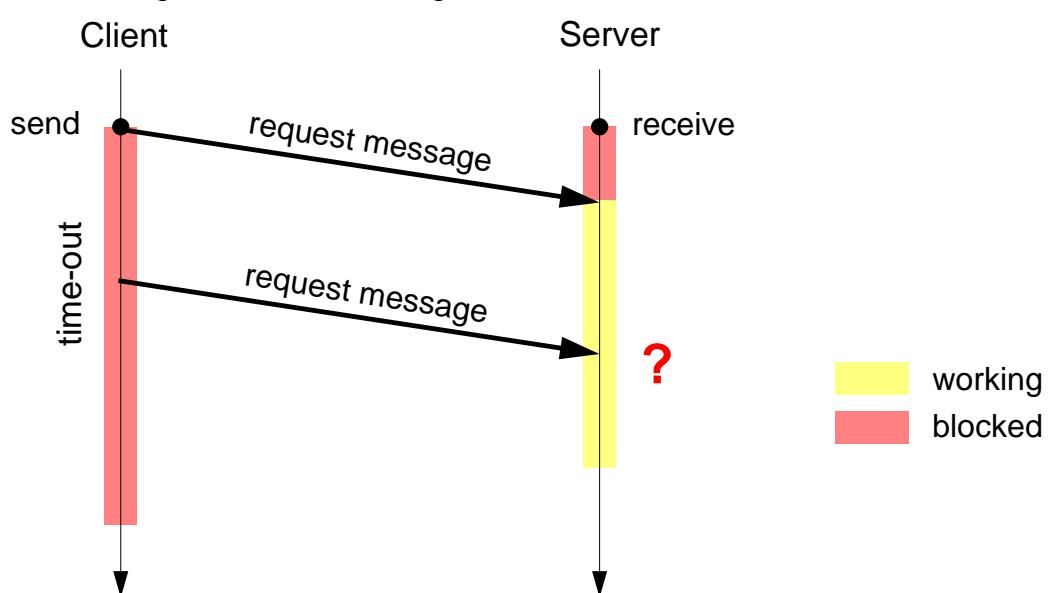
3 Fehlerbehandlung - Lösung 2

- Verlust einer Antwortnachricht
 - ◆ Server hebt Antwort auf und wiederholt sie



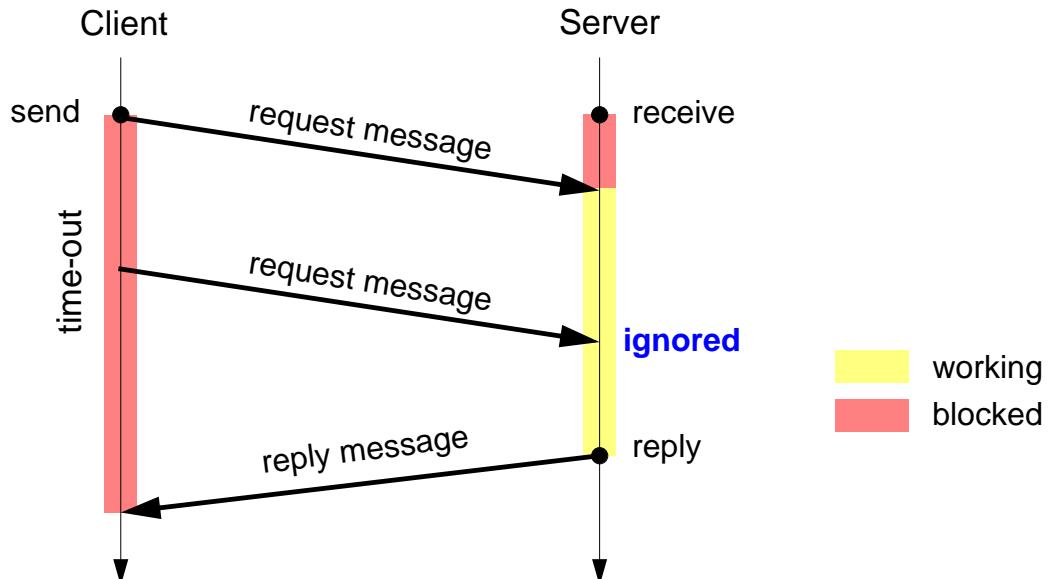
3 Fehlerbehandlung - Problem 3

- Bearbeitung dauert länger als Timeout bei Client
 - ◆ Bearbeitung ist noch nicht fertig



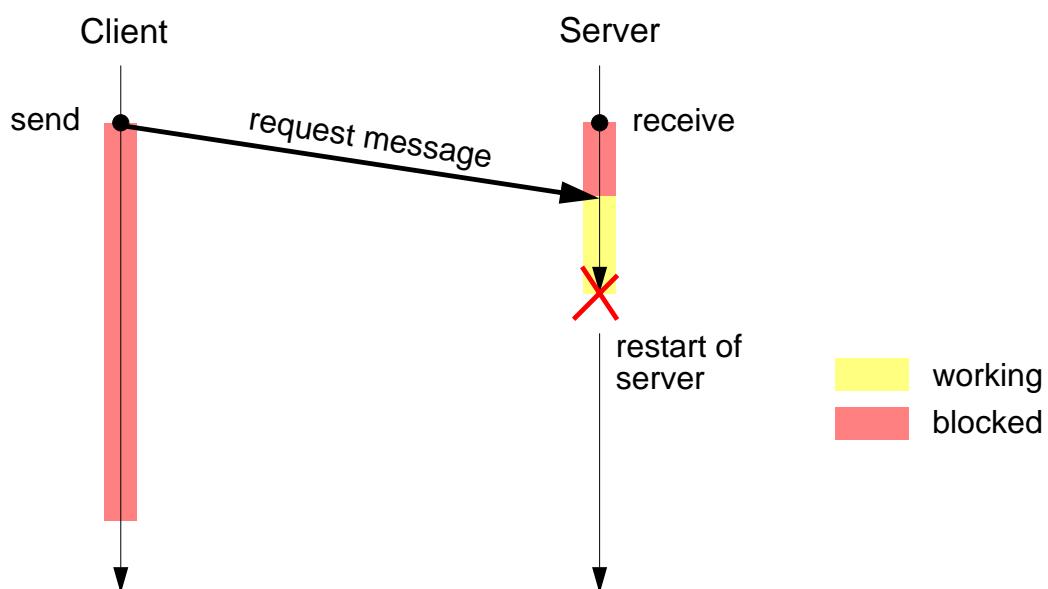
3 Fehlerbehandlung - Lösung 3

- Bearbeitung ist noch nicht fertig
 - ◆ wiederholte Anfrage wird ignoriert



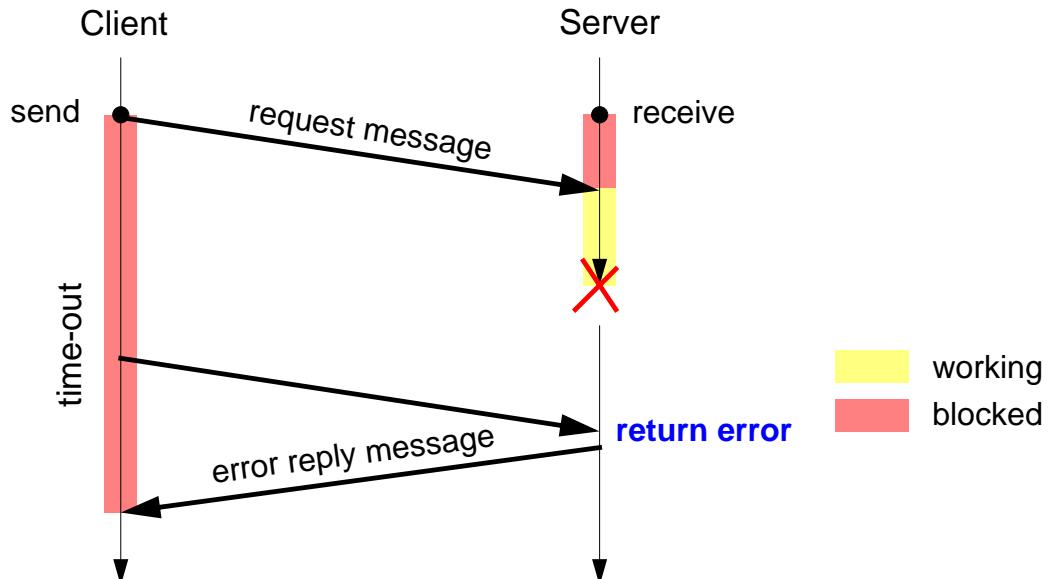
3 Fehlerbehandlung - Problem 4

- Serverfehler
 - ◆ Fehler während des Ausführens der Methode (Server stürzt ab)



3 Fehlerbehandlung - Lösung 4

- Server stürzt ab:
 - ◆ Server erkennt alte Anfragen (alte Generationsnummer) und liefert Fehler

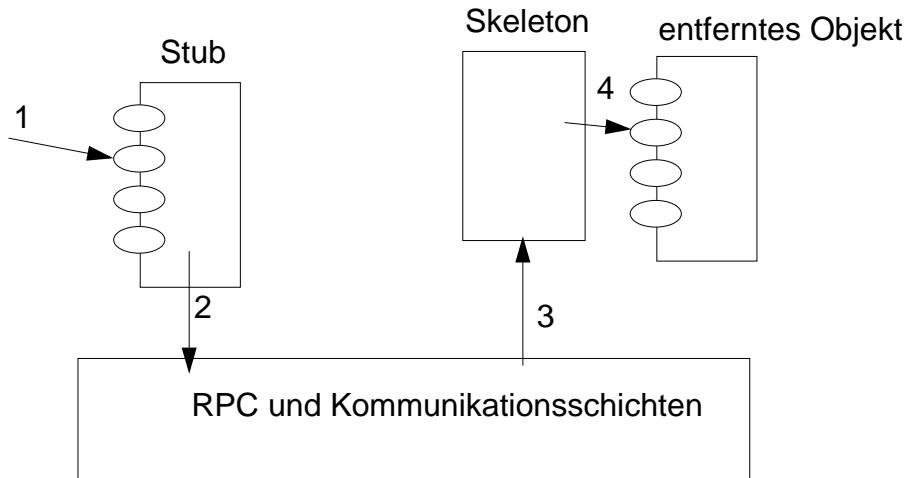


3 Fehlerbehandlung - mögliche Implementierung

- Annäherung an *exactly once*:
 - ◆ Um verlorene Anfragenachrichten entgegenzuwirken werden die Pakete nach einem Timeout erneut gesendet.
 - ◆ Zum Vermeiden von mehrfachen Ausführungen bei doppelt gesendeten Paketen werden IDs verwendet, welche bei einem erneuten Versenden der gleichen Anfrage nicht verändert werden.
 - ◆ Der Server soll abgesendete Antworten puffern, für den Fall, dass eine Antwort verloren geht und um eine erneute Ausführung der Methode zu vermeiden.
 - ◆ Den Absturz eines Servers zu verkraften ist schwieriger
..... daher ignorieren wir das Problem.

4 Stubs und Skeletons

- Stub: Stellvertreter (Proxy) des entfernten Objekts.
- Skeleton: Ruft die Methoden am entfernten Objekt auf



4 Stub

- implementiert den gleichen Typen wie das entfernte Objekt (gleiches Interface)
- verpackt einen Methodenaufruf in ein Request-Objekt:
 - ◆ Objekt ID, Methoden ID, Parameter
- verwendet die RPC-Schicht um eine Anforderung zu versenden
- transformiert das Rückgabeobjekt in den entsprechenden Typ

4 Stub Beispiel

```

package test;
import orb.*;
public class AccountImpl_Stub implements test.Account {
    int oid;
    ClientContext ctx;
    public AccountImpl_Stub(int oid, ClientContext ctx) {
        this.oid = oid;
        this.ctx = ctx;
    }

    // erzeugte Methoden (Bsp ohne Exceptionbehandlung)
    public int deposit(int param0) {
        Object[] parameters = new Object[1];
        parameters[0] = new Integer(param0);
        Request req = new Request(ctx, oid, 9, parameters);
        Object ret = req.send();
        return ((Integer)ret).intValue();
    }
    // weitere erzeugte Methoden ...
}

```

4 Skeleton

- ruft Methoden am "echten" Objekt auf
- notwendige Informationen:
 - ◆ Objektreferenz
 - ◆ Methoden ID
 - ◆ Parameter

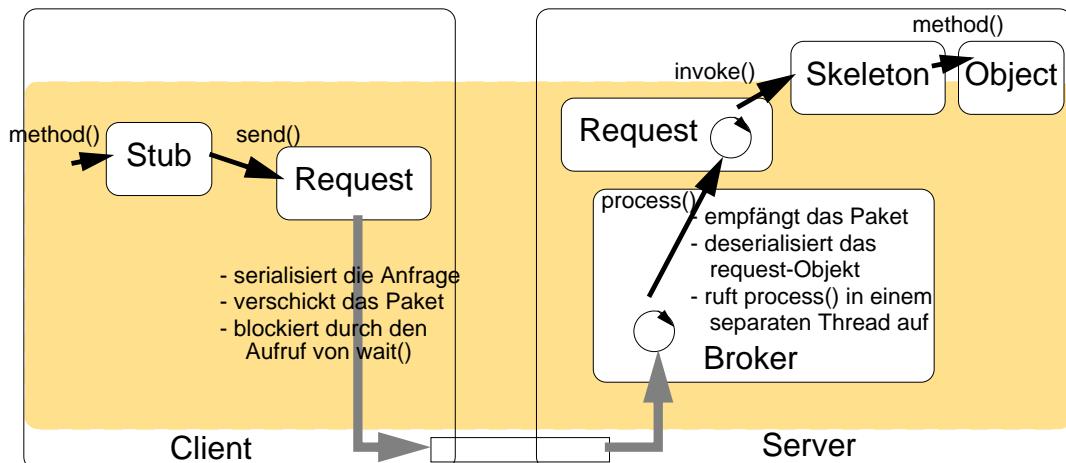
4 Skeleton Beispiel

```

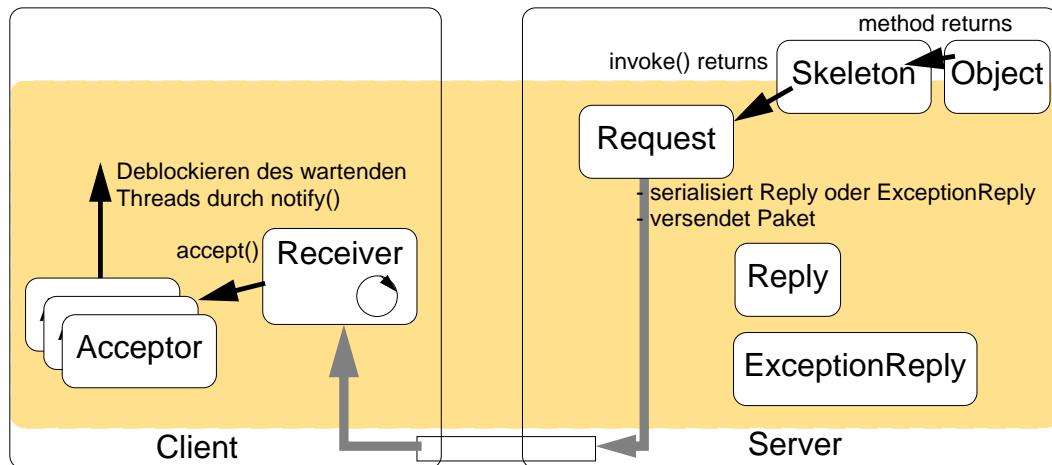
package test;
import orb.*;
public class AccountImpl_Skel implements Skeleton {
    AccountImpl object;
    public AccountImpl_Skel() { /* ... */ }
    public void init(int oid, Object object) {
        this.oid = oid;
        this.object = (AccountImpl) object;
    }
    public Object invoke(int mid, Object[] parameters)
        throws Exception {
        switch(mid) {
            ...
            case 9: {
                int p1 = ((Integer)parameters[0]).intValue();
                int result = object.deposit(p1);
                return new Integer(result);
            }
        }
    }
}

```

4 Request



4 Reply



5 Object Store

■ Interface:

- ◆ **int registerObject(Object obj)**
gibt eine eindeutige Objekt-ID zurück.
- ◆ **Object lookupByID(int oid)**
liefert das Objekt zur gegebenen Objekt-ID

■ Implementationstechnik:

- ◆ **java.util.Hashtable** kann verwendet werden um die Abbildung zwischen Objekt-IDs und Objekten vorzunehmen (Hinweis: die Hashtabelle kann nur Objekte speichern, die **O/I** sollte daher in ein **Integer**-Objekt gekapselt werden.)

6 Nameserver

- ist aufgeteilt in einen ID-Finder und einen Proxy-Erzeuger
- ID Finder
 - ◆ bildet Namen auf OIDs ab:
 - **void bind(String name, int oid)**
 - **int lookupID(String name)**
 - ◆ verwendet **Hashtable**
 - ◆ ist selbst als entferntes Objekt mit der OID 1 implementiert
- ein realistischer Nameserver würde Referenzen auf Stub-Objekte zurückliefern anstatt OIDs
- das erfordert, dass zusammen mit der OID der Klassename des Stubs zurückgegeben wird.

7 Nameserver

- Stub-Erzeuger
 - ◆ sucht die ID (und den Klassennamen); erzeugt daraufhin ein Stub-Objekt
 - **Object lookup(String name)**
 - ◆ der Nameserver lädt die Klasse und erzeugt eine Instanz der Klasse