Verteilte Systeme

Fernaufrufe

Sommersemester 2023

Tobias Distler

Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg Lehrstuhl Informatik 4 (Verteilte Systeme und Betriebssysteme) Lehrstuhl Informatik 16 (Systemsoftware)





Fernaufrufe

Motivation

Stubs und Skeletons

Marshalling und Unmarshalling

Automatisierung

Motivation

- "Fernaufruf" als Oberbegriff
 - Prozedurfernaufruf (Remote Procedure Call)
 - Methodenfernaufruf an einem entfernten Objekt
- Bereitstellung derselben Semantik wie bei einem lokalen Aufruf?
 - Diensterbringung im Normalfall
 - Verhalten im Fehlerfall [Nähere Details hierzu in der Vorlesung zum Thema "Fehlertoleranz".]
- Herausforderungen
 - Wie lässt sich ein Fernaufruf transparent gestalten?
 - Wie kann ein Aufruf auf Nachrichtenaustausch abgebildet werden?
 - Lassen sich für Aufrufe benötigte Komponenten automatisch erzeugen?
- Literatur



Andrew D. Birrell and Bruce Jay Nelson Implementing remote procedure calls
ACM Transactions on Computer Systems, 2(1):39–59, 1984.

Fernaufrufe

Motivation

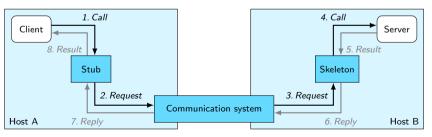
Stubs und Skeletons

Marshalling und Unmarshalling

Automatisierung

Stub und Skeleton

- Stub (Client Stub)
 - Stellvertreter des Servers auf Client-Seite
 - Umsetzung des Aufrufs in einen Nachrichtenaustausch
 - Verpacken der Aufrufparameter und Entpacken des Rückgabewerts
- Skeleton (Server Stub)
 - Stellvertreter des Clients auf Server-Seite
 - Umsetzung der Aufrufrückkehr in einen Nachrichtenaustausch
 - Entpacken der Aufrufparameter und Verpacken des Rückgabewerts

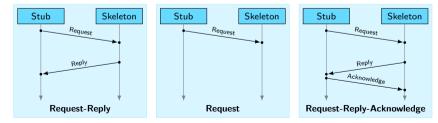


Interprozesskommunikation

- Abbildung auf Kommunikationsprimitiven [Siehe vorherige Vorlesung zum Thema "Middleware".]
 - No-Wait Send
 - **Explizite Zuordnung** der Antwort zur Anfrage erforderlich
 - Im Normalfall keine zusätzlichen Nachrichten im Kommunikationssystem
 - Synchronization Send
 - Explizite Zuordnung der Antwort zur Anfrage erforderlich
 - Versand zusätzlicher Bestätigungsnachrichten im Kommunikationssystem
 - Remote-Invocation Send
 - Implizite Kopplung zwischen Anfrage und Antwort
 - Im Normalfall keine zusätzlichen Nachrichten im Kommunikationssystem
- Alternative Implementierungen für No-Wait Send
 - Umsetzung mittels UDP
 - Ein Paket pro Nachricht
 - Unzuverlässige Nachrichtenzustellung
 - Umsetzung mittels TCP
 - Nachrichtengrenzen müssen im Datenstrom kenntlich gemacht werden
 - Zuverlässige Nachrichtenzustellung, solange die Verbindung existiert

Interprozesskommunikation

- Request-Reply
 - Übliches Verfahren zwischen Stub und Skeleton
 - Antwort liefert Ergebnis und dient als Ausführungsbestätigung
- Request
 - Weglassen der Antwort
 - Optimierung, falls Client kein Ergebnis / keine Bestätigung benötigt
- Request-Reply-Acknowledge
 - Zusätzliche Bestätigung vom Stub nach Erhalt der Antwort
 - Hinweis an den Skeleton, dass die komplette Interaktion erfolgreich war



Fernaufrufe

Motivation

Stubs und Skeletons

Marshalling und Unmarshalling

Automatisierung

Marshalling und Unmarshalling von Nachrichten

- Basis für eine Interaktion per Nachrichtenaustausch
 - Marshalling: Serialisierung aller zu sendender Daten in eine Nachricht
 - Unmarshalling: Deserialisierung einer Nachricht nach Empfang
- Nachrichteninhalte bei Fernaufrufen
 - Anfrage
 - Bei Methodenfernaufruf: Bezeichner des entfernten Objekts
 - Bezeichner der aufzurufenden Prozedur / Methode
 - Parameter
 - Antwort
 - Normalfall: Rückgabewert
 - Fehlerfall: Informationen zur Fehlersituation (z. B. Exception)
- Häufiges Ziel: Minimierung der Nachrichtengrößen
 - Grundprinzip: Beschränkung auf Informationen, die der jeweils andere noch nicht hat, aber für die Erfüllung seiner Aufgabe braucht
 - Beispiel: Keine Übermittlung von Prozedur- / Methodensignaturen

Parameterarten

- Potenzial zur Reduzierung der zu übermittelnden Datenmenge
 - Eingabeparameter
 - Informationsfluss: Client \rightarrow Server
 - Bestandteil der Anfrage (Call-by-Value)
 - Ausgabeparameter
 - Informationsfluss: Client ← Server
 - Bestandteil der Antwort (Call-by-Result)
 - Ein-/Ausgabeparameter
 - Informationsfluss: Client ↔ Server
 - Bestandteil beider Nachrichten (Call-by-Value-Result)
 - Ersetzen des Werts auf Client-Seite durch den Wert in der Antwort

Problem

- Die Art eines Parameters ist nicht in allen Programmiersprachen eindeutig
- Beispiele für Problemfälle aus C/C++
 - Zeiger: char*, struct Foo*
 - Feld: char bar[4]

Umgang mit Referenzen

- Problem: Umsetzung von Call-by-Reference
 - Client und Server haben im Regelfall keinen gemeinsamen Speicher
 - Konsequenzen
 - Speicheradressen sind nicht systemweit eindeutig
 - Versand von lokalen Zeigern in Anfragen / Antworten nicht praktikabel
- Variante 1: Dereferenzierung und Abbildung auf andere Semantiken
 - Übermittlung von Kopien
 - Je nach Parameterart: Einsatz von Call-by-{Value,Result,Value-Result}
- Variante 2: Realisierung mittels Remote-Referenz
 - Übermittlung eines systemweit eindeutigen Zeigers anstatt des lokalen
 - Zugriff auf Parameter erfolgt per Fernaufruf
- Mögliche Vergleichskriterien für Effizienzabschätzung
 - Aufwand für Parameter, die Referenzen auf andere Objekte enthalten
 - Anteil der vom Empfänger tatsächlich benötigten Daten
 - Häufigkeit des Zugriffs auf den Parameter durch den Empfänger

Fernaufrufe

Motivation

Stubs und Skeletons

Marshalling und Unmarshalling

Automatisierung

Automatische Generierung von Stubs und Skeletons

- Integrierte Ansätze (Beispiel: Argus)
 - Internes Wissen über Datentyp- und Laufzeitmodell
 - Compiler agiert gleichzeitig als Stub-Generator
- Partiell integrierte Ansätze (Beispiel: Java RMI)
 - Compiler kennt Konzept eines Fernaufrufs nicht
 - Unterstützung von Fernaufrufen ist Teil der Laufzeitumgebung
 - Einsatz von Reflection
- Separierte Ansätze (Beispiel: CORBA)
 - Fehlendes / unvollständiges Wissen über Datentyp- und Laufzeitmodell
 - Schnittstellenverhalten wird mittels IDL explizit beschrieben
- Literatur
 - Barbara Liskov
 Distributed programming in Argus
 Communications of the ACM, 31(3):300–312, 1988.

Reflection

- Konzepte
 - Analyse von Systemeigenschaften zur Laufzeit
 - Dynamische Modifikation von Strukturen oder Verhalten
- Einsatzgebiete im Kontext von Fernaufrufen
 - Zur Laufzeit: Erzeugung von Proxies aus Schnittstelleninformationen
 - Abfangen von lokalen Methodenaufrufen
 - Ermöglicht die erforderliche Abbildung auf Nachrichtenaustausch
 - Dynamischer Aufruf von Methoden
 - Ermöglicht die Rückabbildung von Anfragenachricht auf Methodenaufruf
 - Beispiel: invoke-Methode der Klasse Method in Java

```
Method m = PrintStream.class.getMethod("println", String.class);
m.invoke(System.out, "Hallo Welt!");
```

- Beispiel: Java RMI [Näheres in der Übung.]
 - Dynamische Proxies als Basis für Fernaufruf-Stubs
 - Generischer Skeleton auf Server-Seite

Interface Definition Language (IDL)

- Sprache zur Beschreibung von Objektschnittstellen
 - Entwickelt für CORBA
 - Angelehnt an C++
 - Spezifikation eigener Datentypen
- Sprachabbildungen (Language Mappings)
 - Sprachenspezifische Übersetzung von IDL-Konstrukten
 - Festlegung für diverse Sprachen (z. B. Ada, C, C++, Java, Lisp, Python)
- Beispiel: Festlegung von Parameterarten (in, out oder inout)

Fernaufrufe

Motivation

Stubs und Skeletons

Marshalling und Unmarshalling

Automatisierung

XML-RPC

Plattformunabhängiges Fernaufrufprotokoll

- XML: Nachrichtenformat
- HTTP: Transportprotokoll

Umfang

- Spezifikation
 - Festlegung der verfügbaren Datentypen
 - Aufbau von Anfrage- und Antwortnachrichten
- Implementierungen für verschiedene Programmiersprachen
 - Java
 - C++
 - Python
 - ..

Literatur



XML-RPC Specification
http://xmlrpc.com/spec.md

Datentypen

Primitive Datentypen (<value>)

XML-Tag	Wert
i4 bzw.int double boolean string base64 dateTime.iso8601	32-Bit-Integer Fließkommazahl mit doppelter Genauigkeit 0 (false), 1 (true) Zeichenkette Base64-codierte Binärdaten Datum und Uhrzeit

- Komplexe Datentypen
 - Liste primitiver und/oder komplexer Datentypen (<array>)

```
<array><data>
  <value>[Wert]</value>
  [Weitere <value>-Elemente]
  </data></array>
```

Ungeordnete Menge aus Schlüssel-Wert-Paaren (<struct>)

```
<struct>
  <member><name>[Schlüssel]</name><value>[Wert]</value></member>
  [Weitere <member>-Elemente]
</struct>
```

Aufbau einer Anfragenachricht

■ HTTP-Header (Ausschnitt)

```
POST [URI: Beliebiger Pfad, potentiell leer] HTTP/1.1
Content-Type: text/xml
User-Agent: [Nutzeranwendung]
Content-Length: [Nachrichtenlänge]
Host: [Zielrechneradresse: z. B. Hostname und Port]
```

HTTP-Body

```
<?xml version="1.0"?>
<methodCall>
  <methodName>[Prozedurname]</methodName>
  <params>
  <param>[Aufrufparameter]</param>
  [...]
  </params>
</methodCall>
```

- Kapselung der Aufrufinformationen in einzelnem <methodCall>-Element
- Prozedurname: Beliebige Zeichenkette
- Aufrufparameter: Primitive oder komplexe Datentypen

HTTP-Header

```
HTTP/1.1 200 OK
Server: [Server-Anwendung]
Content-Type: text/xml
Content-Length: [Nachrichtenlänge]
[...]
```

- Identisch für beide Antworttypen
- Status-Code bezieht sich auf HTTP, nicht auf den Prozeduraufruf

■ Reguläre Antwort: **HTTP-Body**

```
<?xml version="1.0"?>
<methodResponse>
  <params><param>[Rückgabewert]</param></params>
</methodResponse>
```

- Kapselung des Rückgabewerts in einzelnem <methodResponse>-Element
- Rückgabewert: Primitiver oder komplexer Datentyp in <param>-Element

■ Fehlermeldung: **HTTP-Body**

- Kapselung der Fehlermeldung in einzelnem <fault>-Element
- Semantik des Fehler-Codes von der Anwendung frei wählbar