

# Kapitel 8

## *Verteilte Objektarchitekturen*

### Inhalt

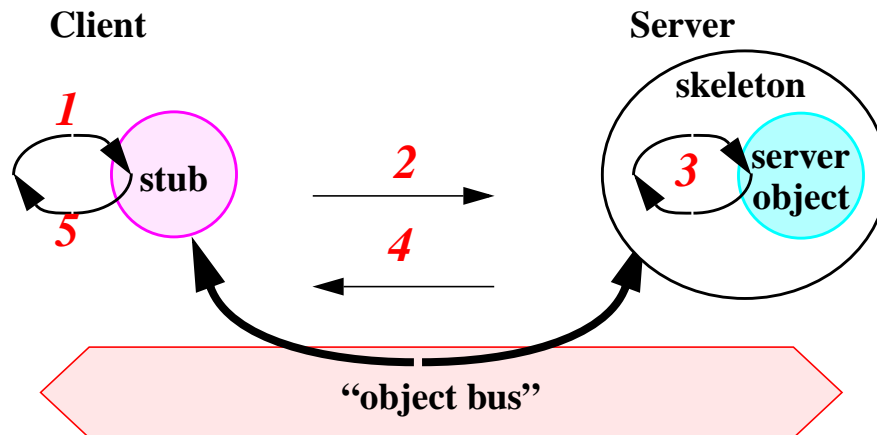
- ❑ Grundlagen
- ❑ **CORBA**
- ❑ DCOM/COM+
- ❑ Java RMI
- ❑ Zusammenfassung

# Grundlagen (1) - Motivation

- ❑ Grundidee: Weiterentwicklung des RPC-Konzepts für Objekte.
  - ⇒ Anwendung besteht aus interoperablen Objektkomponenten, potentiell über Netzwerk verteilt
  - ⇒ Verteilungsaspekte sind für die Anwendung nicht sichtbar
  - ⇒ Objektdienste sind über Remote Method Invocation (RMI) nutzbar
  
- ❑ Vorteile der Objektorientierung nutzbar
  - ⇒ Objektidentität
  - ⇒ Verkapselung: Dienste/Zustandänderung nur über Methodenaufruf
  - ⇒ Vererbung, Polymorphismus
  - ⇒ Trennung von Schnittstelle und Implementierung
  - ⇒ Wiederverwendbarkeit von Objekten
  
- ❑ Objekte können (für den Programmierer transparent) interagieren
  - ⇒ über verschiedene Programmiersprachen hinweg
  - ⇒ zwischen unterschiedlichen Betriebssystem- und Hardwareplattformen
  - ⇒ über Rechnerknoten mit Hilfe verschiedener Netzwerkprotokolle

# Grundlagen (2) - Remote Method Invocation

## □ Grundprinzip



- ⇒ **Server Object:** Objektinstanz, die den Zustand eines “business objects” einkapselt, und sein Verhalten implementiert (durch *public interface* beschrieben)
- ⇒ **Stub** und **Skeleton** realisieren Ortstransparenz. Stub implementiert das gleiche interface wie das server object, agiert an seiner Stelle
- ⇒ Client-Objekt ruft Objektmethode des Stub-Objekts (**1**)
- ⇒ Stub kodiert Aufruf(-parameter) als Botschaft (“marshalling”) und schickt sie zum Server (**2**)
- ⇒ Skeleton dekodiert die Botschaft (“unmarshalling”) und ruft die entsprechende Serverobjektmethode (**3**)
- ⇒ Das Resultat des Aufrufs wird vom Skeleton an den Client zurückgeschickt (**4**)
- ⇒ Stub liefert das Resultat an Clientanwendung ab (**5**)

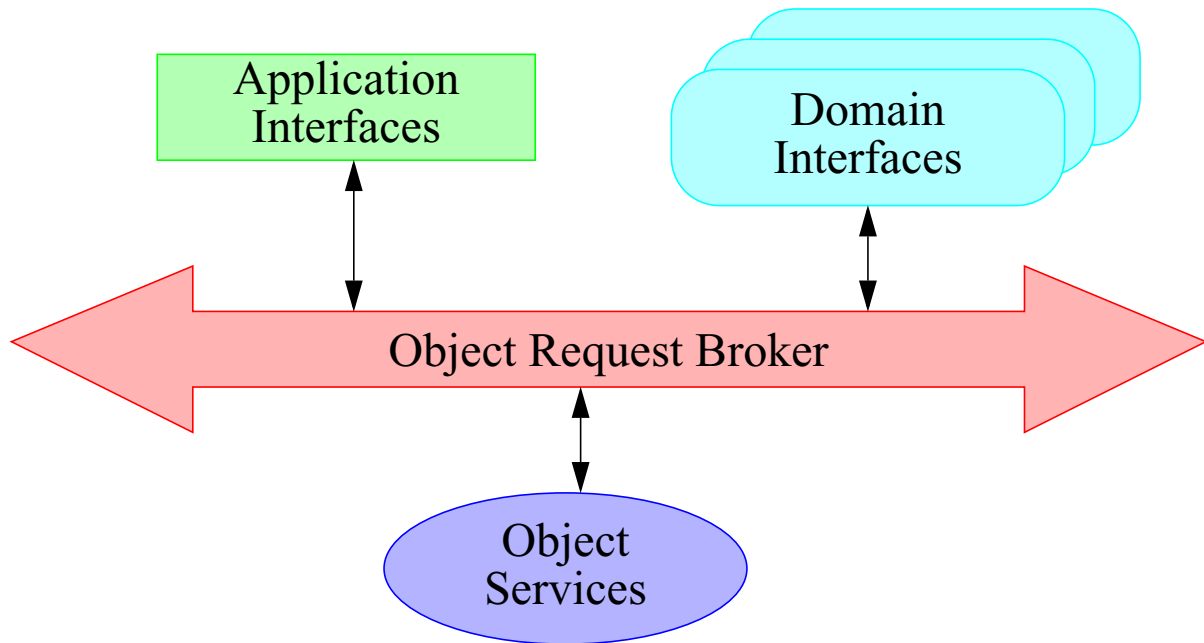
## □ Client und Server sind nur Rollen

# CORBA (1) - Einführung

- ❑ CORBA:  
*Common Object Request Broker Architecture*
  
- ❑ objektorientierte, universelle Middleware-Plattform
  - ⇒ Objektbus- und Komponenten-Architektur
  - ⇒ erweitert RPC zu einem objektorientierten bzw. komponentenorientierten Programmiermodell
  - ⇒ sprachunabhängig
  - ⇒ plattformunabhängig
  
- ❑ OMG
  - ⇒ Industriekonsortium (gegründet 1989, 11 Mitglieder)
  - ⇒ heute über 1000 Mitglieder
  - ⇒ keine Standards, keine Referenzimplementierungen, Herstellerunabhängigkeit
  - ⇒ Produkt: Object Management Architecture (OMA)
    - Objektmodell definiert die Beschreibung von Objektschnittstellen
    - Referenzmodell definiert Interaktionen zwischen Objekten
  
- ❑ erste Produktentwicklungen Anfang der 90er, z. B. 1993 *Orbix* (erste, kommerziell verfügbare CORBA-Implementierung, für C und C++) von *IONA*

# CORBA (2) - Referenzmodell

## ❑ Object Management Architecture (OMA)



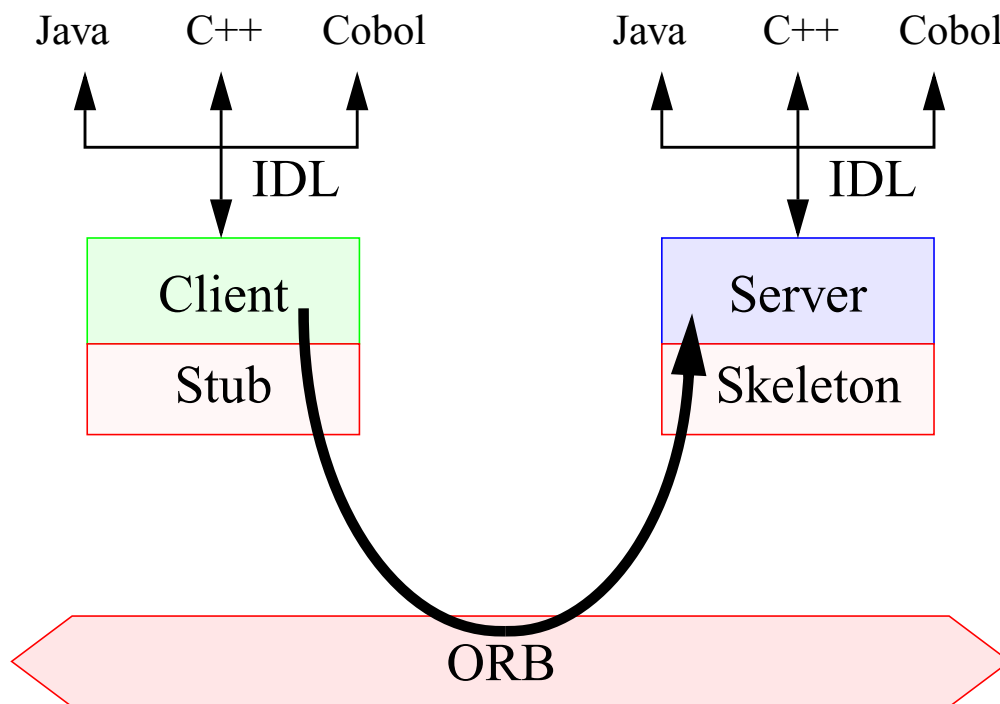
## ❑ Interfaces in unterschiedlichen Kategorien

- ⇒ Object Services (horizontal)
- ⇒ Domain Interfaces (vertikal)
  - Telekommunikation
  - Finanzdienstleistungen
  - E-Commerce
  - Medizin
  - ...
- ⇒ Application Interfaces

# CORBA (3) - Ortstransparenz

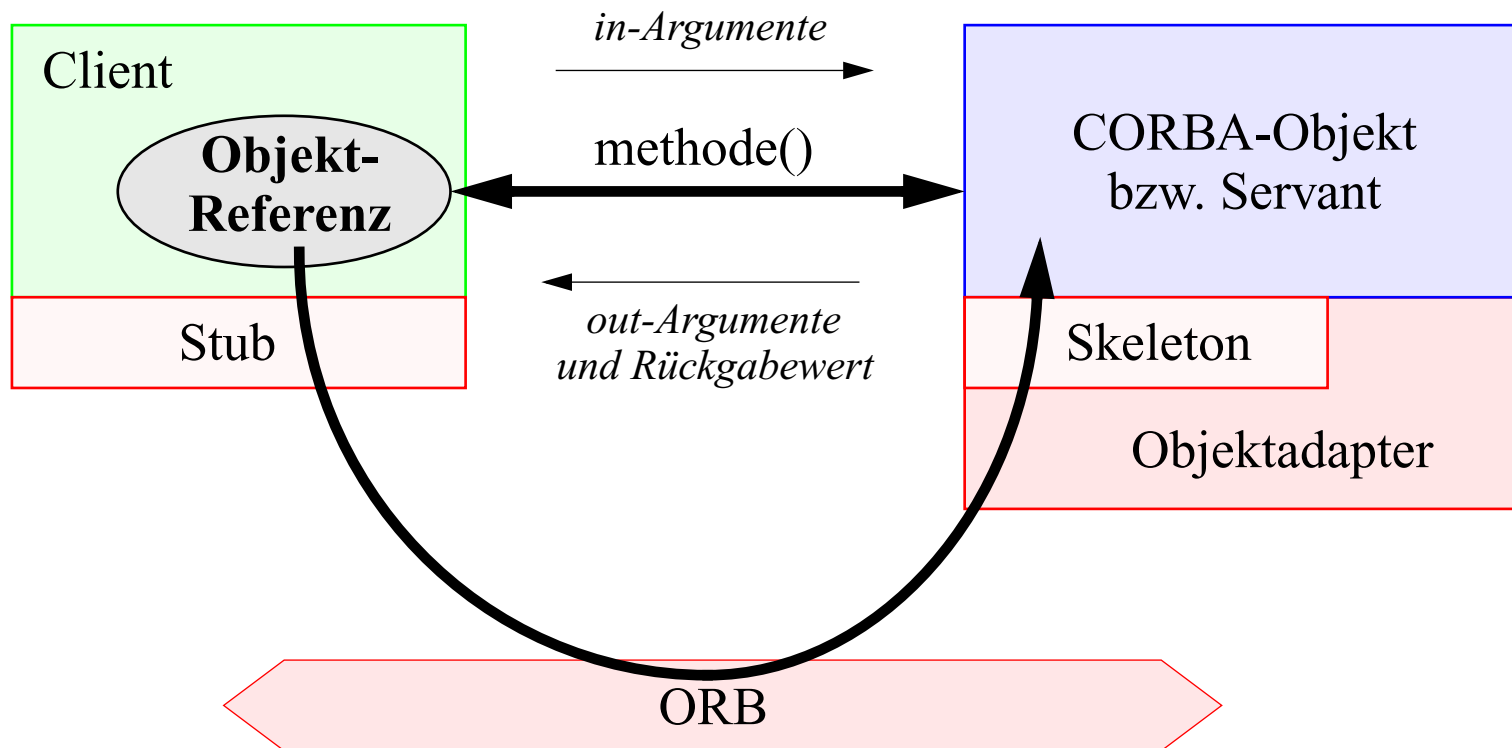
## ❑ Object Request Broker (ORB)

- ⇒ Vermittlung der Dienstaufrufe zwischen verschiedenen Interfaces



# CORBA (4) - Ortstransparenz

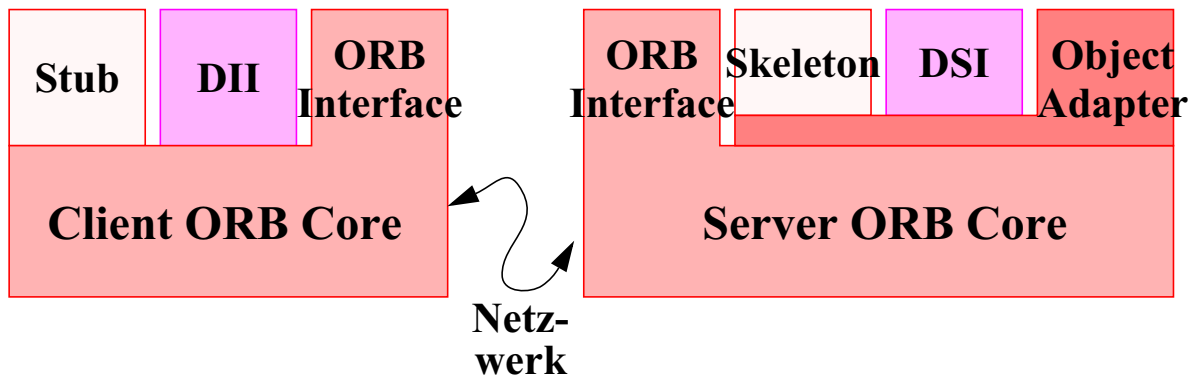
## □ Kommunikation



# CORBA (5) - Ortstransparenz

## ❑ CORBA-Kernkomponenten

- ⇒ Objektreferenzen (Interoperable Object References, IOR)
- ⇒ Object Request Broker (ORB)
- ⇒ Objektadapter
- ⇒ Stubs und Skeletons
- ⇒ Dynamic Invocation/Skeleton Interface (DII/DSI)



- ⇒ Dienst-spezifisch
  - Stub
  - Skeleton
- ⇒ identisch für alle Anwendungen
  - ORB Interface
  - DII
  - DSI



# CORBA (6) - Ortstransparenz

## □ IOR

- ⇒ jede IOR identifiziert genau eine Objektinstanz
- ⇒ unterschiedliche IORs können auf dieselbe Objektinstanz verweisen
- ⇒ eine IOR kann NIL sein
- ⇒ *dangling IOR* möglich
- ⇒ der interne Aufbau von IOR bleibt den Clients verborgen
- ⇒ IORs sind streng getypt (erlaubt Typprüfung zur Compilezeit)
- ⇒ IORs unterstützen *late binding* (und damit Polymorphismus)
- ⇒ IORs können persistent sein
- ⇒ der interne Aufbau ist standardisiert
- ⇒ IORs können vom ORB in einen String mit standardisiertem Format umgewandelt und daraus wieder rekonstruiert werden

## □ ORB

- ⇒ übernimmt die Netzwerkkommunikation und das Verbindungsmanagement
- ⇒ verwaltet Stubs (Client-Seite)
- ⇒ bildet Methodenaufrufe auf Objektadapter ab (Server-Seite)
- ⇒ bietet Hilfsfunktionen an (z. B. Konvertierung von Objektreferenzen)
- ⇒ Scheduling von Dienstaufrufen auf Threads

# CORBA (7) - Ortstransparenz

## ❑ Objektadapter

- ⇒ erzeugt Objektreferenzen
- ⇒ bildet CORBA-Methodenaufrufe auf Servants ab
- ⇒ aktiviert/deaktiviert Servants (ggf. mit Anwendungsunterstützung)
- ⇒ Unzulänglichkeiten des *Basic Object Adapter* (BOA, CORBA 1.0)
  - keine portable Verknüpfung von Skeletons und Servants
  - undefinierte Registrierung der Servants
  - keine Berücksichtigung von Multithreading
  - unpräzise Spezifikation der Server-Zustände (Bereitschaft)
- ⇒ *Portable Object Adapter* (POA)
  - aktuell
  - bereits in Produkten, wie Orbix2000 enthalten

## ❑ ORB + Objektadapter realisieren den Request Broker

# CORBA (8) - Ortstransparenz

## □ statische Objektaufrufe

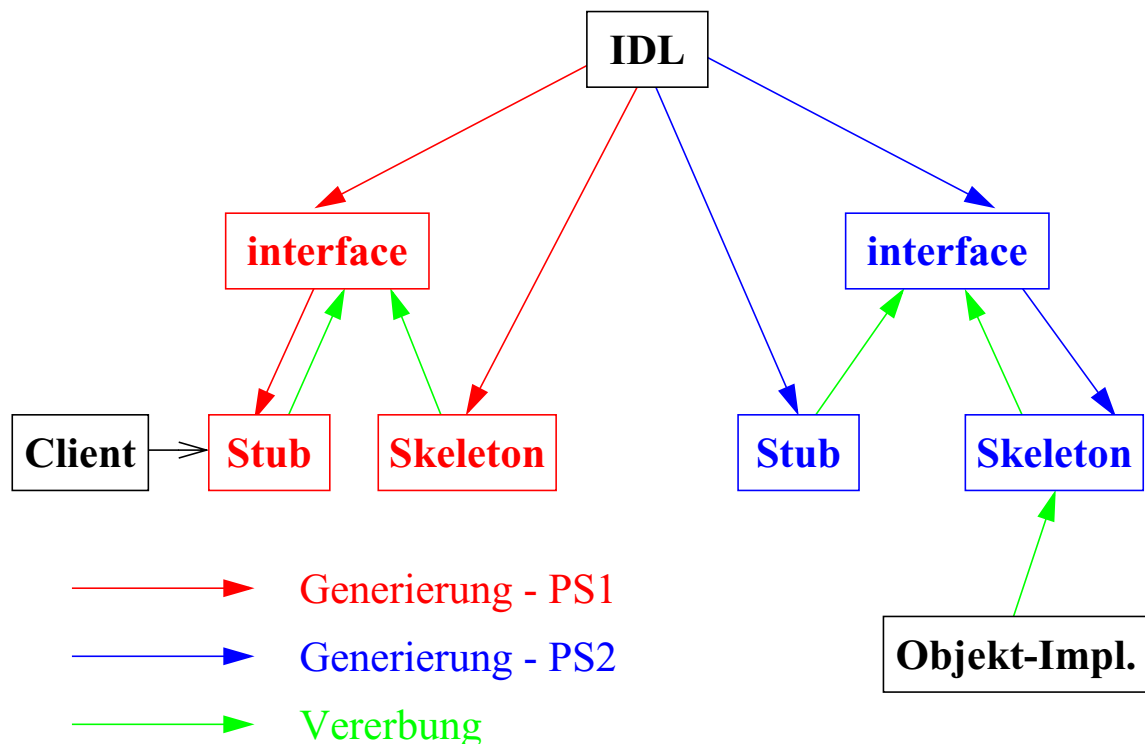
- ⇒ Stub und Skeleton werden aus der Dienstbeschreibung generiert
- ⇒ Skeleton bildet generischen Aufruf des Objektadapters auf tatsächlichen Methodenaufruf ab
- ⇒ statische Typprüfung zur Compilezeit
- ⇒ effizienter als dynamische Aufrufe (s. u.)

## □ dynamische Objektaufrufe

- ⇒ Objektschnittstellen/Objektaufrufe werden zur Laufzeit ermittelt/generiert (rein syntaktisches Matching, z. B. über ein Interface Repository)
- ⇒ DII und DSI sind unabhängig von Dienstbeschreibungen
- ⇒ Typüberprüfung zur Laufzeit beim Aufruf
- ⇒ unterstützen Flexibilität

# CORBA (9) - Sprachunabhängigkeit

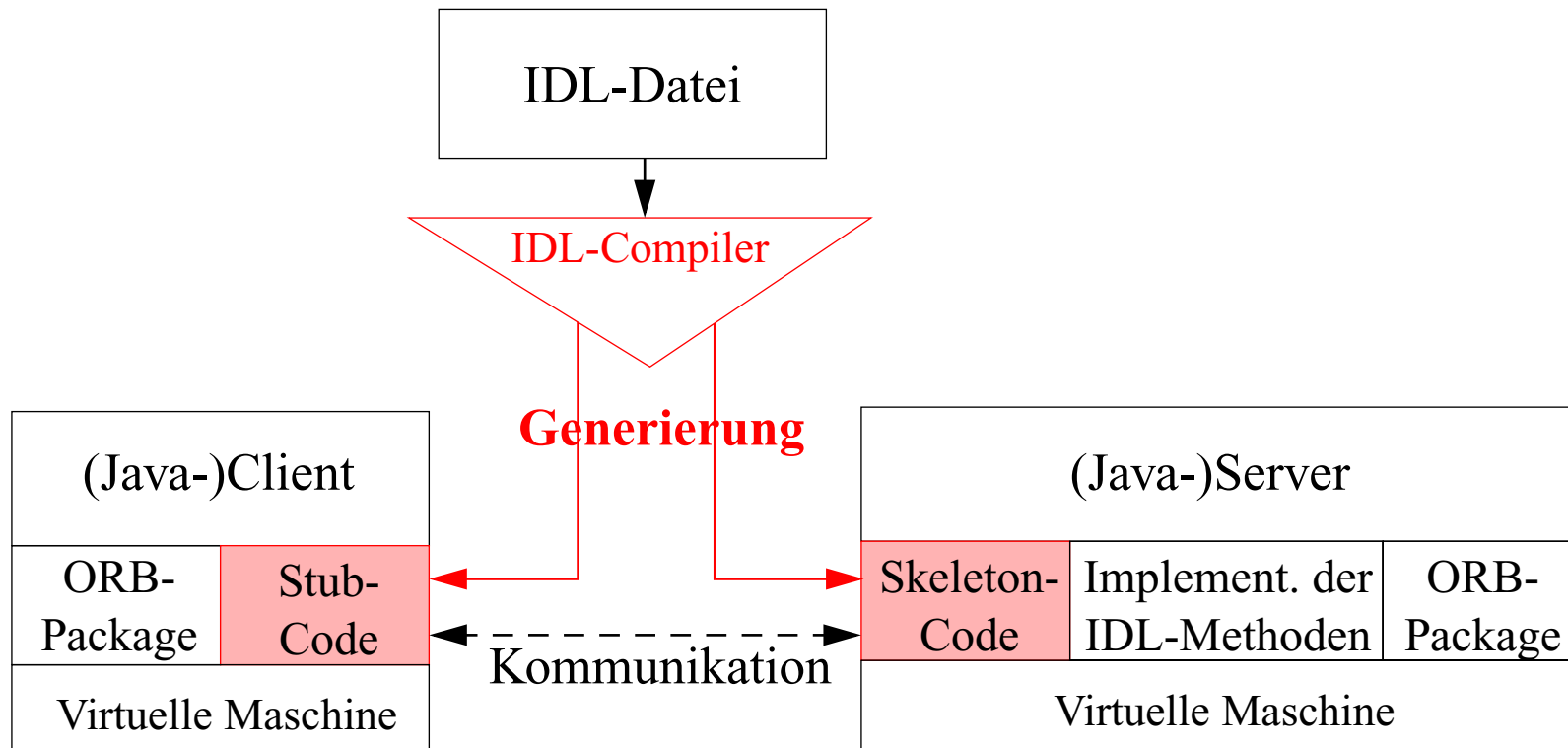
- ❑ Ziel: Entwicklung von Clients und Servern in unterschiedlichen Programmiersprachen
  - ⇒ Trennung von Interface und Implementierung
  - ⇒ Beschreibung des Interface in Programmiersprachen-unabhängiger *Interface Definition Language* (IDL)
  - ⇒ Codegenerierung: Stubs, Skeletons
  - ⇒ Language Mappings; normalerweise IDL-Compiler pro Programmiersprache (PS)



- ❑ IDL definiert (rein deklarativ):
  - ⇒ Typen
  - ⇒ Konstanten
  - ⇒ Objekt-Interfaces (Attribute, Methoden und Exceptions)

# CORBA (10) - Sprachunabhängigkeit

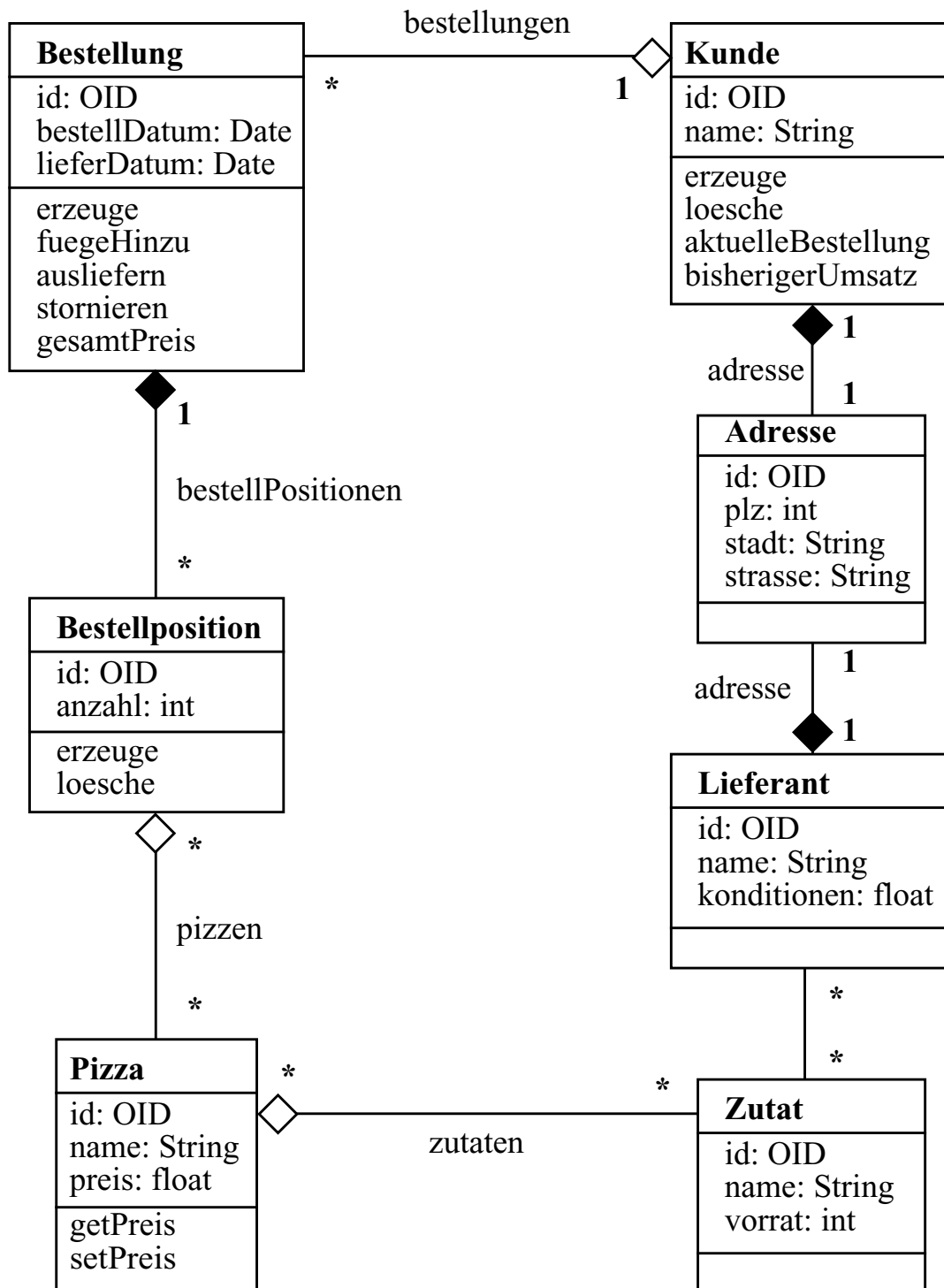
- Interface Definition Language (IDL)



# CORBA (11) - Sprachunabhängigkeit

## □ Beispiel

### ⇒ Klassendiagramm *Pizza-Service*



# CORBA (12) - Sprachunabhängigkeit

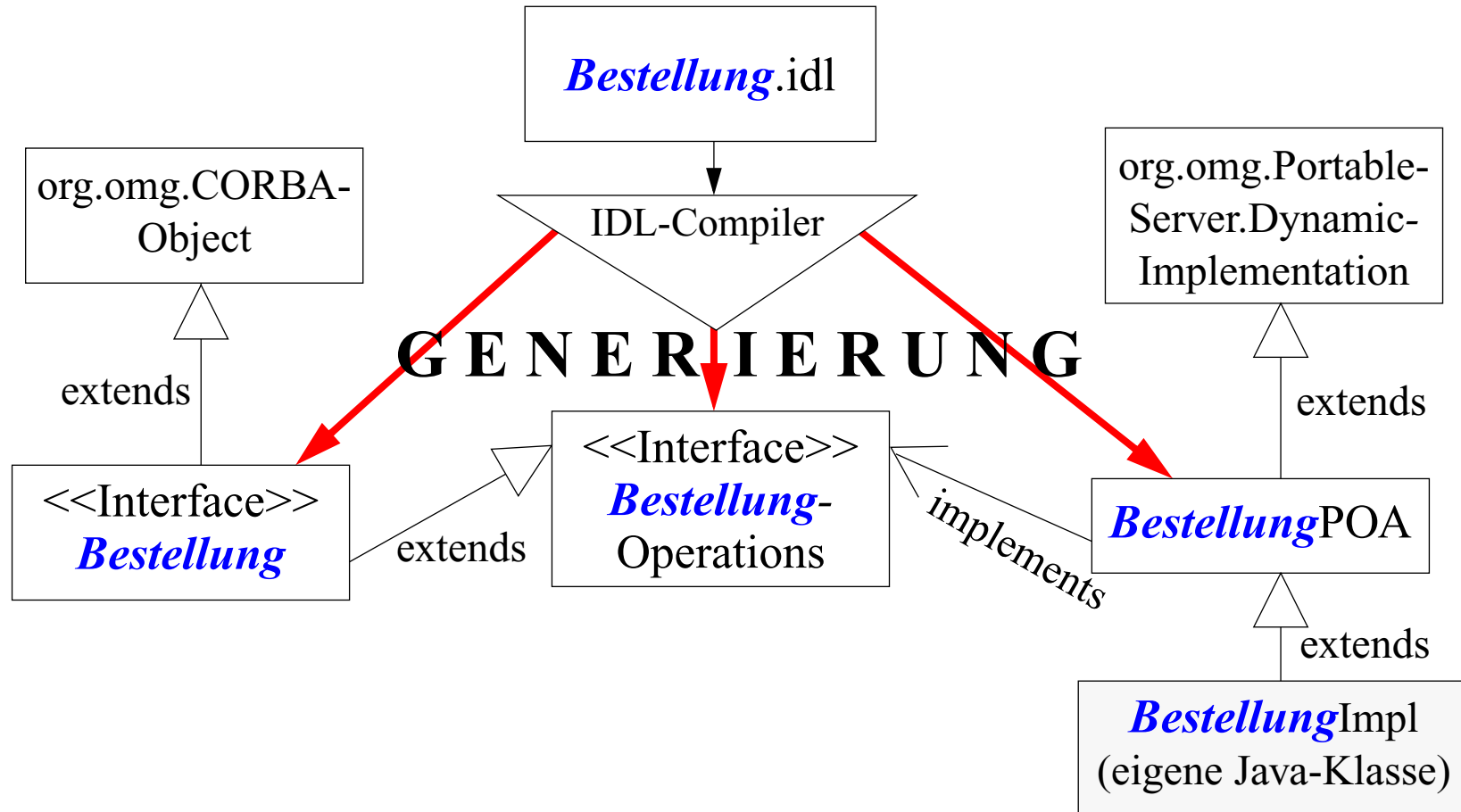
## □ Beispiel (Forts.)

### ⇒ IDL-Spezifikation *Bestellungsdienst*

```
module PizzaService {  
  interface Bestellungsdienst {  
    void neueBestellung(in long kundennr, out long bestellNr);  
    void weitereBestellPosition( in long bestellnr,  
      in long pizzanr,  
      in long anzahl);  
  };  
  interface Auslieferungsdienst {  
    long auslieferung(in long kundennr);  
  };  
};  
  
interface Bestellung {  
  readonly attribute long id; // nur Get-Methode  
  attribute Datum lieferDatum; // Datum sei ein IDL-Interface  
  void neueBestellPosition(in long pizzaId, in long pizzaAnz);  
};
```

# CORBA (13) - Sprachunabhängigkeit

- Beispiel: Codegenerierung





# CORBA (14) - Plattformunabhängigkeit

## □ Dienstreferenzen:

- ⇒ enthalten alle Informationen zum Senden eines Requests
  - minimal
    - Aufenthaltsort des Dienstes (IP-Adresse des Rechnerknotens, Identifikation des Prozesses)
    - vom Server unterstütztes Interaktions-/Kommunikationsprotokoll
  - ergänzend
    - alternative Kommunikationsprotokolle
    - weitere Anlaufstellen (z. B. bei einem Server-Lastverbund)
    - Dienstgüteanforderungen
    - herstellerspez. Information ohne Einfluß auf die Interoperabilität
  - sollte erweiterbar sein
- ⇒ *Interoperable Object Reference (IOR)*

## □ “On the wire”-Datenformat:

- ⇒ Aufgaben
  - definiert die Kodierung von Datentypen
  - definiert die Verantwortlichkeit für notwendige Konvertierungen (kononisch vs. “receiver makes it right”)
- ⇒ *Common Data Representation (CDR)*

# CORBA (15) - Plattformunabhängigkeit

## □ Kommunikationsprotokoll

- ⇒ definiert die Interaktionen zwischen Client und Server
  - Nachrichtenaufbau
  - Nachrichtensequenzen
- ⇒ CORBA 2.0: General Inter-ORB Protocol (GIOP)
- ⇒ Internet-Inter-ORB-Protocol (IIOP)
  - konkretisiert GIOP für TCP/IP
  - Internet als “Backbone-ORB”
- ⇒ Kür
  - Environment-Specific Inter-ORB Protocols (ESIOP)  
Beispiel: DCE Common Inter-ORB Protocol (DCE-CIOP)

# CORBA (16) - CORBA Services

## □ Namensdienst

### ⇒ Fragestellungen

- Wie findet ein Client seine Server?
- Wie kann ein Server seinen Dienst anbieten?
- Abbildung symbolischer Namen auf Dienstreferenzen (= Bindungen)

### ⇒ Analogie: Telefonbuch

### ⇒ hierarchische Namen

- Kontexte (Mengen von Bindungen) sind CORBA-Objekte
- alle Bindungen verweisen auf Dienstreferenzen

### ⇒ standardisierte Schnittstellen

- Abfragen/Eintragen/Entfernen/Ändern von Bindungen
- Iterieren über alle Bindungen eines Kontextes

### ⇒ “Namensgraph” verfügt über mindestens einen initialen Kontext

- Einstiegspunkte in den Namensgraph

### ⇒ unterstützt verteilte Namensdienste

- da Kontexte wiederum CORBA-Objekte sind
- initialer Namenskontext über ObjektID *NameService*

# CORBA (17) - CORBA Services

## ❑ Trading

### ⇒ Situation

- Client kennt den Typ des benötigten Dienstes, nicht aber dessen genauen Namen

### ⇒ Analogie: Branchenbuch

### ⇒ Trader

- speichert Dienstangebote in *Service-Type Repository*
  - Diensttyp(hierarchie)
  - Dienstbeschreibung
  - Dienstreferenz
- unterstützt Suchanfragen und Iteration über Dienstangebote
- kann selbst verteilt sein

# CORBA (18) - CORBA Services

## □ Security

### ⇒ Aufgaben

- Authentisierung, Identität sicherstellen
  - von Benutzern
  - von Diensten
- Autorisierung, Zugriffskontrolle
- Sicherheits-Log
- Verwaltung von Sicherheitseinstellungen
- Verschlüsselte Datenübertragung
- Unleugbarkeit, Verantwortlichkeit

### ⇒ unterschiedliche Sichten

- Client-Anwendung (Authentisierung)
- Server-Anwendung (Rechte, Kontrollen)
- Systemverwalter  
(Verwaltung von Zugriffsrechten, Zugriff auf Log)
- Schutzdienst-Entwickler  
(interne Nutzung von Schutzmechanismen)

# CORBA (19) - CORBA Services

## □ Security (Forts.)

- ⇒ Level 1: Schutz transparent für die Anwendung
  - auf einem sicheren ORB
  - Authentisierung von Benutzern durch das System
  - Zugriffskontrolle
  - sichere Übertragung
  - Logging
  
- ⇒ Level 2: Anwendung selbst nutzt Schutzdienst
  - Client
    - Authentisierung von Benutzern
    - Kontrollierte Weitergabe von Rechten
  - Server
    - Ändern von Zugriffsrechten
    - Prüfen von Identität und Rechten von Aufrufern
  - optional: Unleugbarkeit (Non-Repudiation)

# CORBA (20) - CORBA Services

## ❑ Security (Forts.)

### ⇒ Sicherer Objektaufufruf

- Aufbau einer Sicheren Verbindung
  - beidseitige Authentisierung,
  - Mitteilung der Berechtigungen des Clients an den Server
  - Schutz vor Modifikation der Nachrichten, z. B. Signaturen
  - Schutz vor Abhören (Verschlüsselung)
- Zugriffskontrolle und Logging
  - auf Client- und Server-Seite möglich
  - durch den ORB und möglicherweise durch die Anwendung

# CORBA (21) - CORBA Services

## ❑ Security (Forts.)

### ⇒ Berechtigungen

- Credential-Objekte
- Sicherheitsmerkmale
  - Identität
  - Funktion des Benutzers (z. B. Administrator)
  - Gruppe
  - Autorisierungsrang (z. B. 'geheim')
  - Capabilities  
(Recht, bestimmte Methoden bestimmter Objekte aufzurufen)
  - andere
- Erlangen von Berechtigungen
  - frei zugänglich
  - durch Authentisierung
  - von einem Client übertragen (Delegation)



# CORBA (22) - CORBA Services

## ❑ Security (Forts.)

### ⇒ Autorisierung, Client

- Level 1
  - automatische Zuordnung von Credentials bei Login des Benutzers
- Level 2
  - Aufrufe mit eingeschränkten Rechten möglich
  - (De-)Aktivierung von Sicherheitsfunktionalität

### ⇒ Autorisierung, Server

- Level 1
  - Objekte sind einer Security Domain mit festgelegten Policies zugeordnet
  - ORB prüft Zugriffe gemäß dieser Policies basierend auf vorgelegten Berechtigungen sowie Zielobjekt/Methode
- Level 2
  - Current-Objekt enthält Aufrufkontext (liefert Credentials des Aufrufers)
  - Änderung der Zugriffs-Policies für eigene Objekte
  - Zugriffskontrolle durch Anwendung selbst (flexibler)

### ⇒ Sichere Protokolle

- Secure Inter-ORB-Protocol (SECIOP)
- SSL

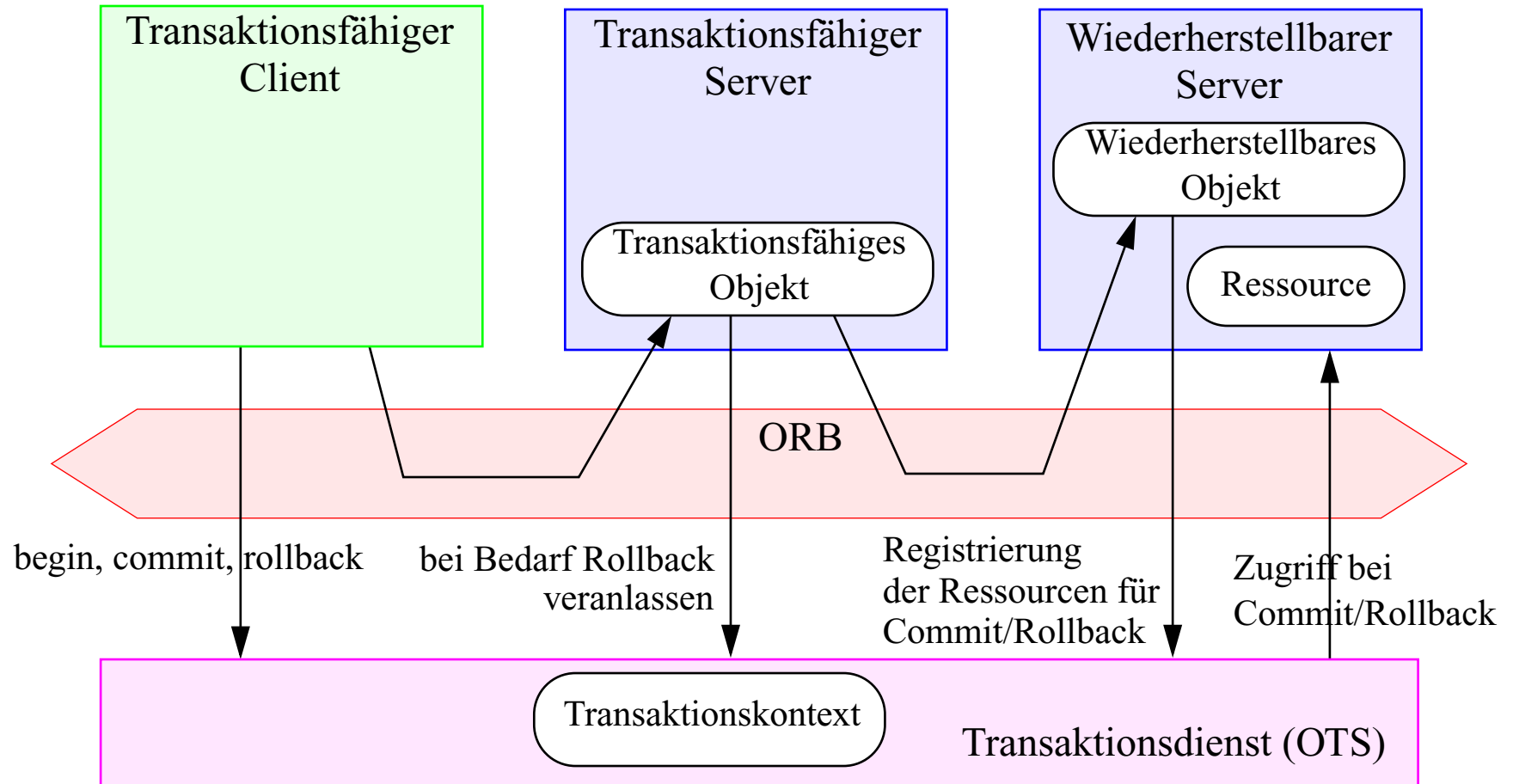
# CORBA (23) - CORBA Services

## ☐ Transactions

- ⇒ flache, geschachtelte Transaktionen
- ⇒ X/OPEN DTP
- ⇒ Aufgaben des Object Transaction Service (OTS) entsprechen im wesentlichen denen des TA-Managers im X/OPEN-Modell

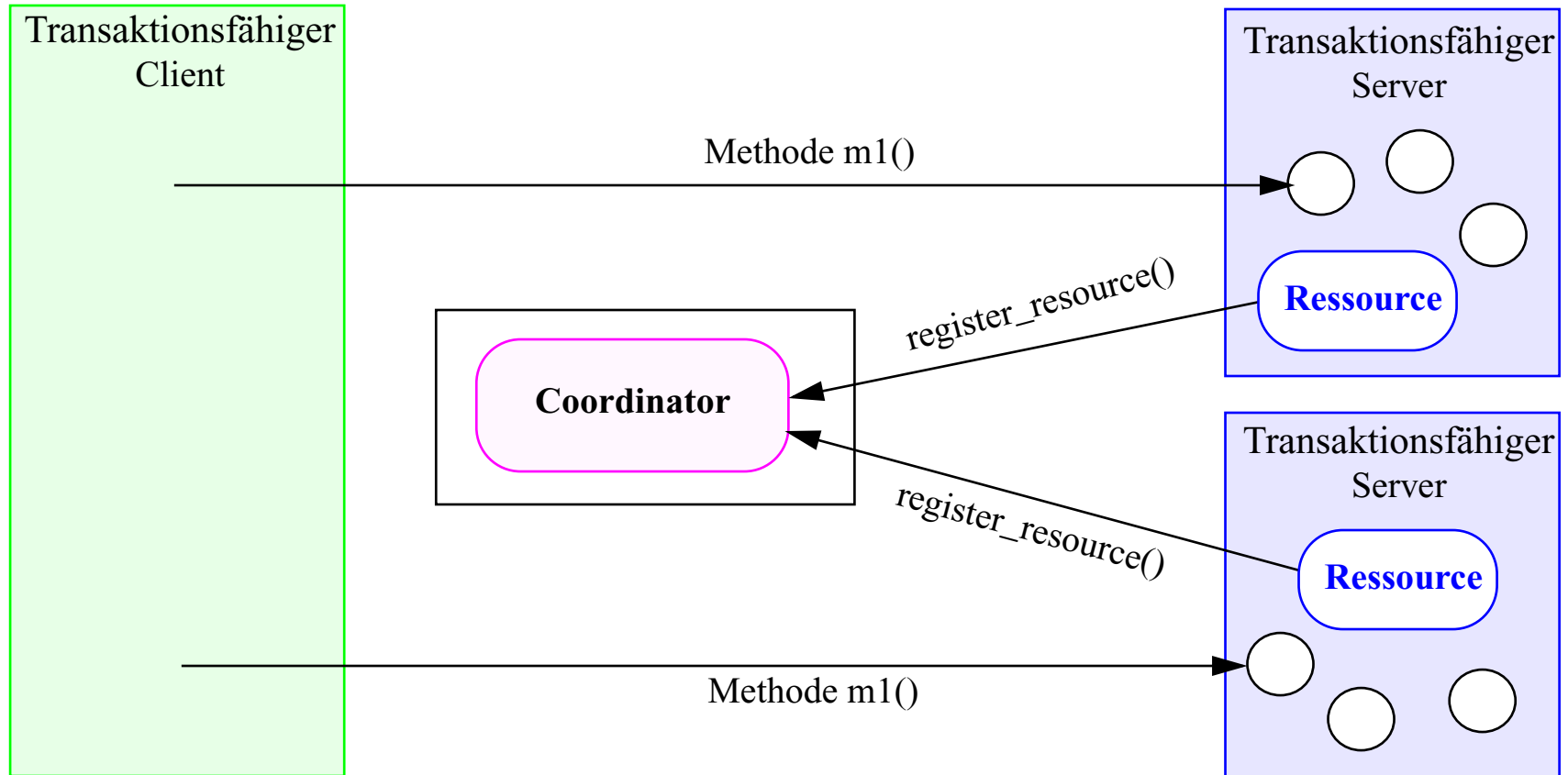
# CORBA (24) - CORBA Services

## ❑ Transactions (Forts.) - Object Transaction Service (OTS)



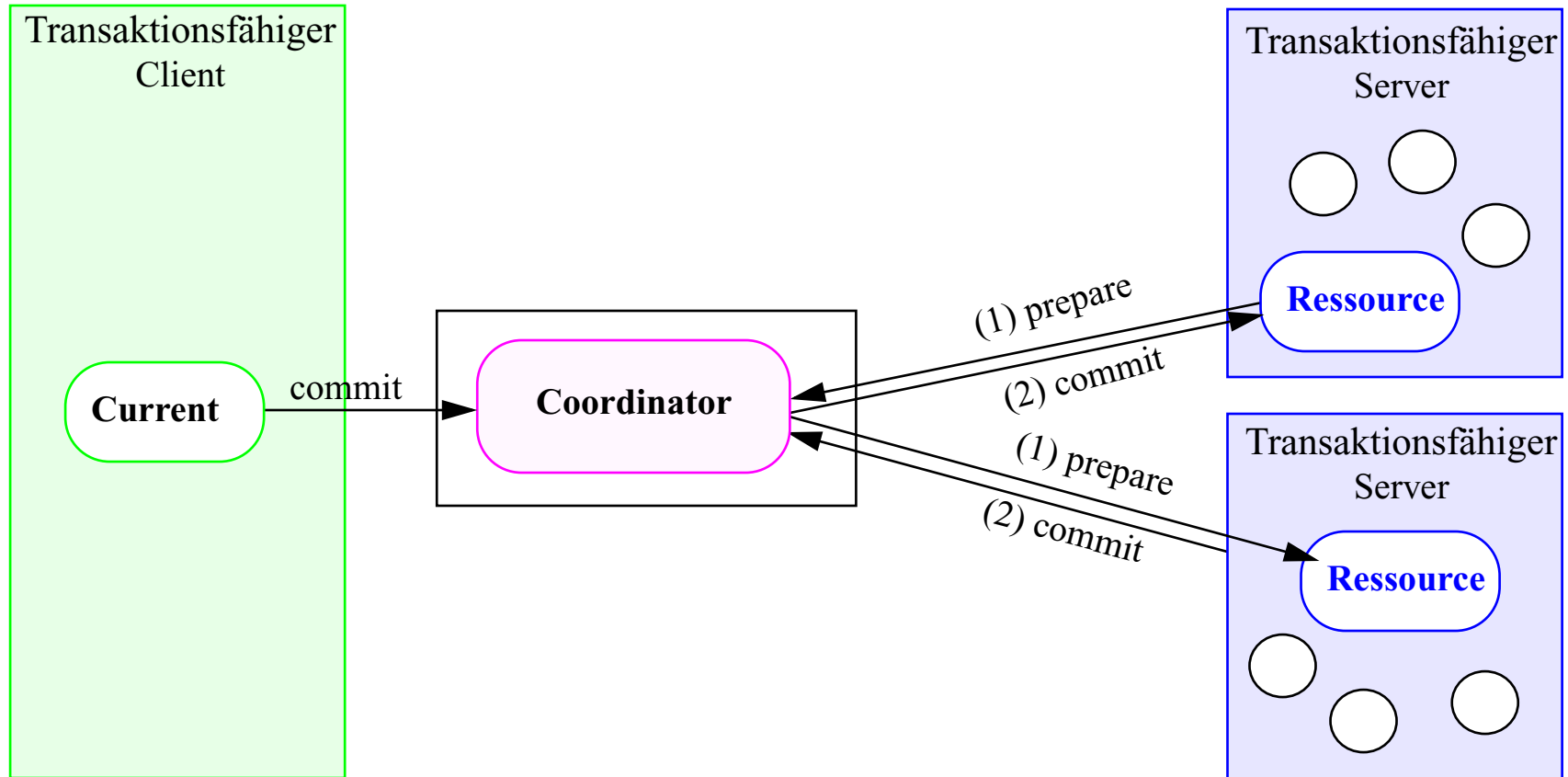
# CORBA (25) - CORBA Services

## ☐ Transactions (Forts.) - OTS - Schnittstellen



# CORBA (26) - CORBA Services

## ☐ Transactions (Forts.) - OTS - Schnittstellen



# CORBA (27) - CORBA Services

## □ Concurrency

- ⇒ Interfaces zum Anfordern und Freigeben von Sperren auf *shared resources*
- ⇒ falls im Dienst eines transaktionalen Clients:  
Freigabe von Sperren wird durch den OTS veranlaßt
- ⇒ falls im Dienst eines nicht-transaktionalen Clients:  
Verantwortlichkeit für die Sperrfreigabe bei Client
- ⇒ Serialisierbarkeit
- ⇒ R/X/Intention/U-Sperren
- ⇒ Methode *try\_lock* gibt Kontrolle zurück, statt zu blockieren
- ⇒ Locksets
  - Menge von Sperren , die später als Einheit freigegeben werden sollen
  - mehrere Locksets können miteinander assoziiert werden
- ⇒ Lock-Coordinator
  - koordinierte Freigabe von Locksets
  - wird vom OTS genutzt

# CORBA (28) - CORBA Services

## ❑ Persistent Objects

- ⇒ Ziel: einheitliches Interface für unterschiedliche Datenspeicher
- ⇒ Komponenten des POS (*Persistent Object Service*)
  - PO: *Persistent Object*
    - werden identifiziert durch *PID* (*persistent object identifier*)
    - PID beschreibt Objekt-Lokation
  - POM: *Persistent Object Manager*
    - Mediator zwischen POs und PDS
    - realisiert Interface für Persistenz-Operationen
    - interpretiert PIDs
    - implementierungsunabhängig
  - PDS: *Persistent Data Store*
    - Mediator zwischen POM und persistenten Datenspeichern
    - Austausch von Daten zwischen Objekt und Datenspeicher
    - implementierungsabhängig

# CORBA (29) - CORBA Services

## □ Weitere Services

### ⇒ Query Service

- mengenorientierte Anfragen zum Auffinden von CORBA-Objekten
- SQL, OQL
- Query-Ergebnisse werden durch *Collection*-Objekte repräsentiert

### ⇒ Relationship Service

- Verwaltung von Objektabhängigkeiten
- Relationship: Typ, Rollen, Kardinalitäten

### ⇒ Object Lifecycle Service

- Erzeugen, Löschen, Kopieren und Migrieren von einfachen und strukturierten Objekten

### ⇒ Event Service

- Event-Kanäle zwischen *suppliers* and *consumers*
- *supplier* produzieren Events
- *consumer* verarbeiten Events mittels *Event-Handler*
- *Push* und *Pull*-Modelle



# CORBA (30) - CORBA Services

## □ Weitere Services (Forts.)

- ⇒ Externalization Service
  - Abbildung zwischen Objektzustand und Bytestrom
- ⇒ Licensing Service
  - unterstützt Vielzahl von Lizenzmodellen
- ⇒ Property Service
  - Verwaltung von Eigenschaften als Paare von Name und Wert (außerhalb der IDL-Strukturen)
  - z. B. Markieren eines Objekte mit “ready to be archived”
- ⇒ Time Service
  - Uhr, Zeitintervalle, Timer Events
- ⇒ Change Management Service
  - einfache Versionierung

# CORBA (31) - Zusammenfassung

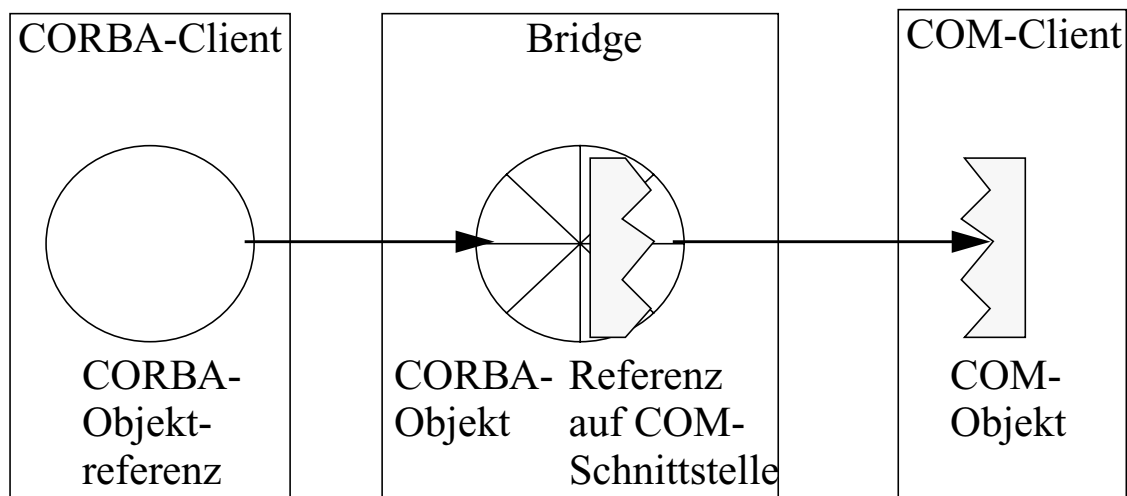
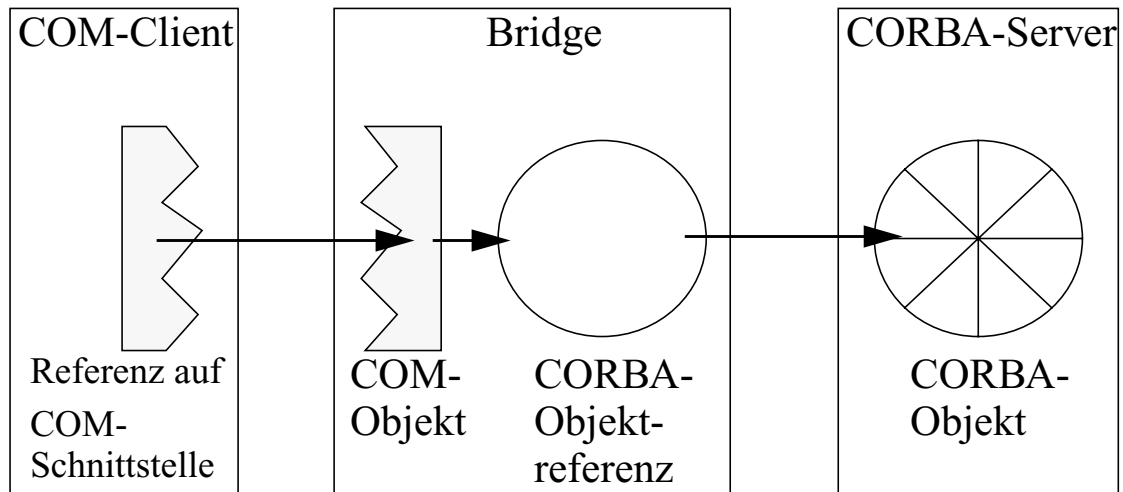
- ❑ universellste aller Komponenten-Architekturen
  - ⇒ Ortstransparenz
  - ⇒ Plattformunabhängigkeit
  - ⇒ Sprachunabhängigkeit
  
- ❑ DB-Bezug durch DB-orientierte Basisdienste, wie  
OTS, Concurrency Service, Persistent Object Service,  
Query Service, Security Service, ...

## (D)COM/COM+

- ❑ COM+ erstmals mit *Windows 2000* ausgeliefert
- ❑ Integration von
  - ⇒ Component Object Model (COM, 1993)
    - Kommunikation von COM-Komponenten innerhalb eines Prozesses oder zwischen verschiedenen Prozessen auf dem gleichen Rechnerknoten
    - COM-Objekt kann mehrere Schnittstellen bereitstellen
    - jede Schnittstelle enthält Menge funktional zusammengehörender Methoden
    - COM-Client interagiert mit COM-Objekt, in dem eine Referenz auf eine der Schnittstellen benutzt wird
    - jede Schnittstelle muß bestimmtem Speicherlayout folgen (vgl. *Virtual Function Table* in C++)
    - Spezifikation auf binärer Ebene ermöglicht Nutzung verschiedener Programmiersprachen (heute vor allem *Java*, *C++*, *VisualBasic*)
  - ⇒ Distributed COM (DCOM, 1996)
    - Kommunikation über verschiedene Rechnerknoten hinweg
    - baut auf DCE-RPC auf
  - ⇒ Microsoft Transaction Server (MTS, 1996)
    - ermöglicht Kommunikation über DCOM mit Windows- und Unix-Clients
    - Speicherung von Objekten und Koordination verteilter TA
    - Applikationsserver-Laufzeitumgebung
  - ⇒ *COM+ Services*

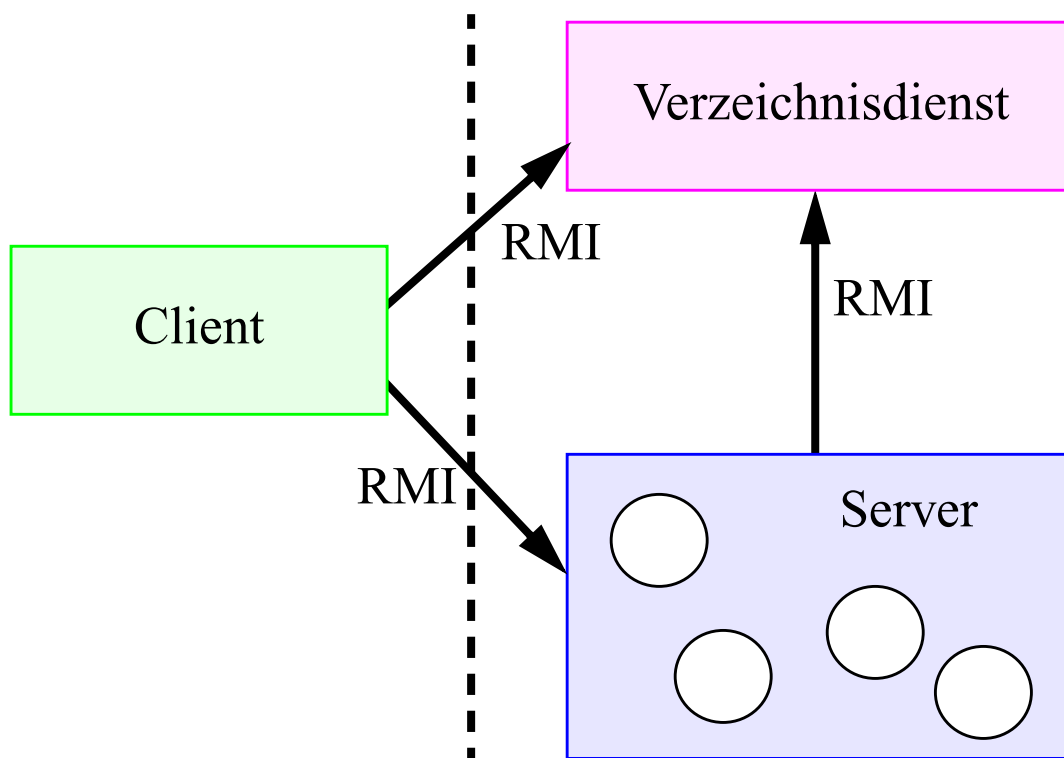
# CORBA-COM-Bridge

## □ Bridge



# Java-RMI (1)

- ❑ Mechanismus zur Kommunikation
  - zwischen Java-Programmen
  - zwischen Java-Programmen und Applets
- ❑ Kommunikationsbeziehungen



- ❑ Aufgaben
  - Lokalisierung entfernter Objekte
  - Transparente Kommunikation mit entfernten Objekten
  - Laden von Java-Bytecode für entfernte Objekte

## Java-RMI (2)

### ❑ Stub

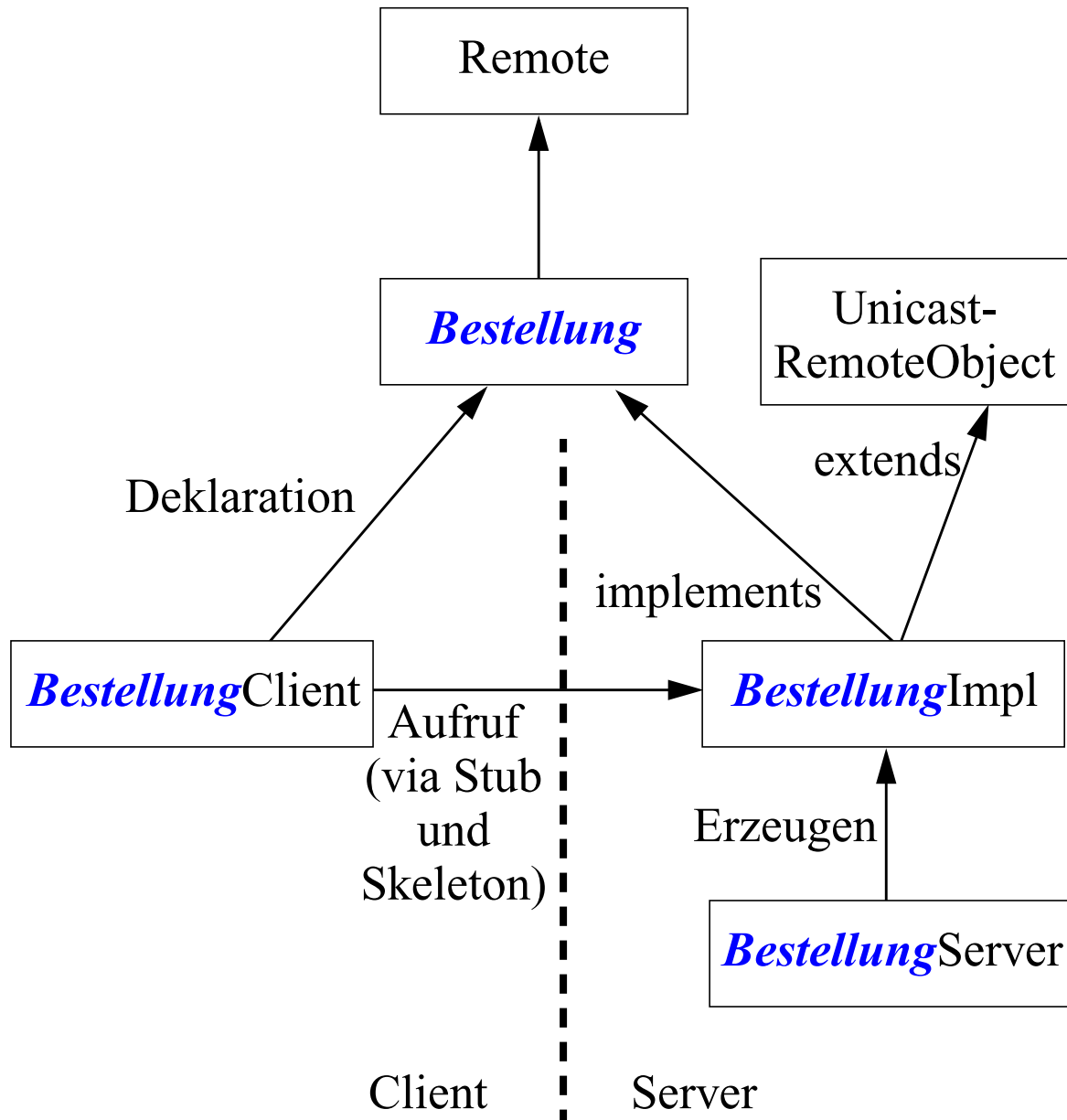
- ⇒ Herstellen der Verbindung mit der VM, die das entfernte Objekt enthält
- ⇒ *Marshalling* der Methodenargumente
- ⇒ Warten, bis Server die Methode abgearbeitet hat und Resultate zurückgibt
- ⇒ *Unmarshalling* (Rückgabewert oder Ausnahme)
- ⇒ Weiterreichen des ermittelten Wertes an die ursprüngliche Aufrufstelle des Clients

### ❑ Skeleton

- ⇒ *Unmarshalling* (Argumente)
- ⇒ Ausführung der Methode
- ⇒ *Marshalling* (Resultat)

## Java-RMI (3)

- Beispiel - Zusammenspiel der Klassen



# Java-RMI (4)

## □ Beispiel (Forts.)

```
import java.rmi.*;
import java.util.Date;
public interface Bestellung extends Remote {
    public void neuebestellPosition(int pizzaId, int anzahl)
        throws RemoteException;
    public Date getLieferDatum() throws RemoteException;
    public Date setLieferDatum(Date neuesDatum) throws RemoteException;

import java.rmi.*;
import java.rmi.server.UnicastRemoteObject;
import java.util.*;
public class BestellungImpl
    extends UnicastRemoteObject
    implements Bestellung {
    private Vector fBestellPositionen;
    private Date fLieferDatum;
    public BestellungImpl(String name) throws RemoteException {
        super();
        try {
            Naming.rebind(name, this); // Registrierung bei Nameserver
            fBestellPositionen = new Vector();
            fLieferDatum = null;
        }
        catch (Exception e) {
            System.err.println("Ausnahme: " + e.getMessage());
            e.printStackTrace();
        }
    }
    public void neueBestellPosition(int pizzaId, int anzahl )
        throws RemoteException {
        // die Klasse bestellPosition sei bekannt
        BestellPosition bestellPosition = new BestellPosition(pizzaId, anzahl);
        fBestellPositionen.addElement(bestellPosition);
    }
    ... // Impl. v. getLieferDatum und setLieferDatum
}
```



# Java-RMI (5)

## □ Beispiel (Forts.)

```
import java.rmi.*;
public class BestellungClient {
    public static void Main(String args[]) {
        try {
            Bestellung bestellung = (Bestellung)
                Naming.lookup("rmi://berlin:9000/meine_best");
            int pizzaId = Integer.parseInt(args[0]);
            int anzahl = Integer.parseInt(args[1]);
            bestellung.neueBestellPosition(pizzaId, anzahl);
        }
        catch (Exception e) {
            System.err.println("Systemfehler: " + e);
        }
    }
}
```

```
import java.rmi.*;
import java.server.*;
public class BestellungServer {
    public static void main(String args[]) {
        try {
            BestellungImpl bestellung = newBestellungImpl("meine_best");
            System.out.println("Der Bestellungsserver laeuft");
        }
        catch (Exception e) {
            System.err.println("Ausnahme: " + e.getMessage());
            e.printStackTrace();
        }
    }
}
```

## Java-RMI (6)

### □ Beispiel (Forts.)

- ⇒ Übersetzung Quellcode in Java-Bytecode:  
*javac Bestellung.java BestellungImpl.java BestellungClient.java BestellungServer.java*
- ⇒ Erzeugung von Stub- und Skeleton-Code:  
*rmic BestellungImpl*
- ⇒ administrative Schritte:
  - Starten des Verzeichnisdienstes: *start rmiregistry*
  - Starten des RMI-Servers: *start java BestellungServer*
  - Aufruf eines Clients: *java BestellungClient*

# Zusammenfassung

## ❑ Verteilte Objektarchitekturen

- ⇒ Anwendung besteht aus interoperablen Objektkomponenten, mglw. über Rechnernetz verteilt
- ⇒ Remote Method Invocation
- ⇒ Zusätzliche Dienste (Transaktionen, Sicherheit, ...)

## ❑ CORBA

- ⇒ universell, flexibel
- ⇒ Ortstransparenz, Plattformunabhängigkeit, Sprachunabhängigkeit
- ⇒ CORBA object services - sehr reichhaltig

## ❑ (D)COM

- ⇒ herstellerabhängig, plattformabhängig
- ⇒ Ortstransparenz, Sprachunabhängigkeit
- ⇒ object services zusammen mit MTS/COM+

## ❑ Java RMI

- ⇒ Java-spezifisch
- ⇒ Ortstransparenz, Plattformunabhängigkeit
- ⇒ object services durch andere Javatechnologien (JNDI, JTS, ...)