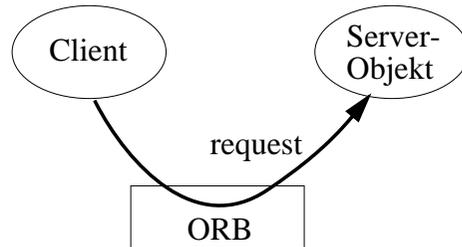


# Kommunikation zwischen Objekten

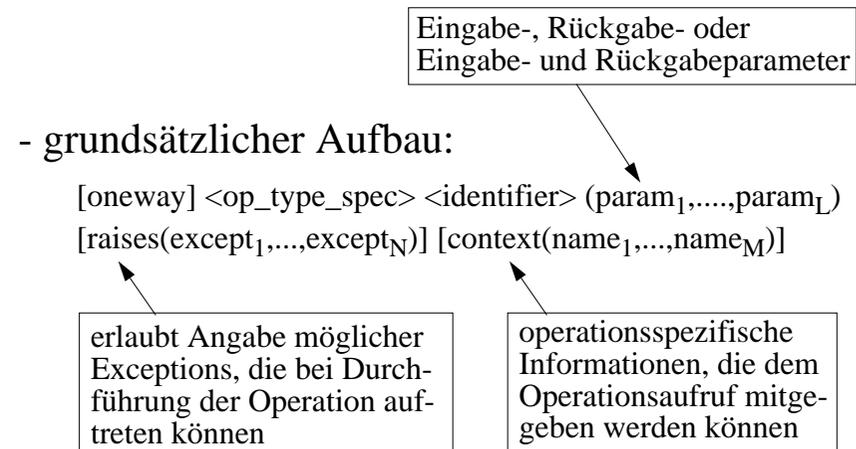
- Menge interagierender Objekte typw. in zwei Rollen
  - Client-Objekt (Aufrufer)
  - Server-Objekt



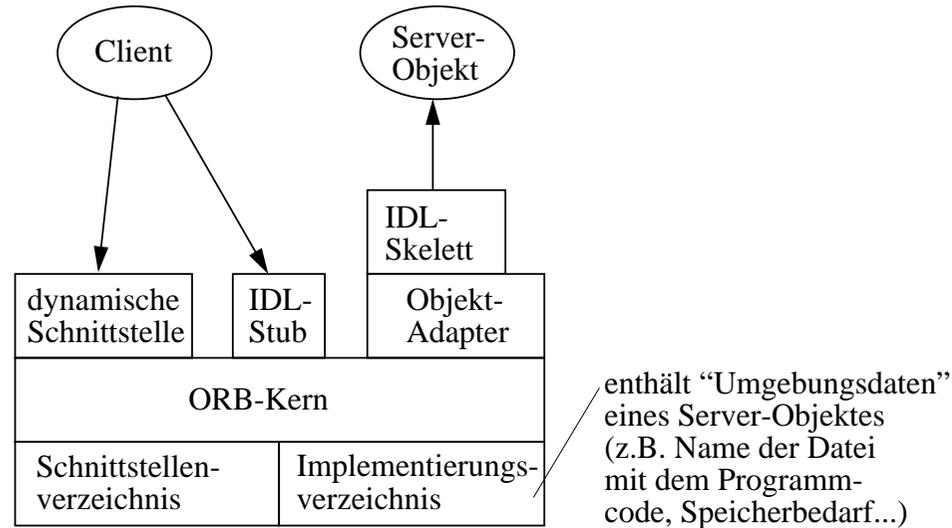
- Methodenaufwurf durch requests unterschiedl. Semantik
  - synchron (insbes. bei Rückgabewerten; analog zu RPC)
  - "verzögert synchron" (Aufrufer wartet nicht auf das Ergebnis sondern holt es sich später ab)
  - "one way" (asynchron: Aufrufer wartet nicht)
- Beim Methodenaufwurf muss angegeben werden
  - das Zielobjekt
  - die Parameter
  - ggf. Angaben über Exceptions und Rückgabewerte

# Interface Description Language (IDL)

- Sprache zur Definition von Schnittstellen (Parameter, Attribute, Superklasse bzgl. Vererbung, Exceptions...)
- lexikalisch an C++ angelehnt
- Bsp: oneway void move (in long x, in long y)



## Kommunikation (2)



### - ORB bietet einem Client zwei Arten von Schnittstellen für den Methodenaufruf an

- statische Schnittstelle (Erzeugung von Stubs aus der IDL-Beschreibung analog zu RPCs)
- dynamische Schnittstelle (Client kann zur Laufzeit das Schnittstellenverzeichnis abfragen und einen geeigneten Methodenaufruf zusammenstellen)

### - Objektadapter: Steuert anwendungsunabhängige Funktionen des Server-Objekts

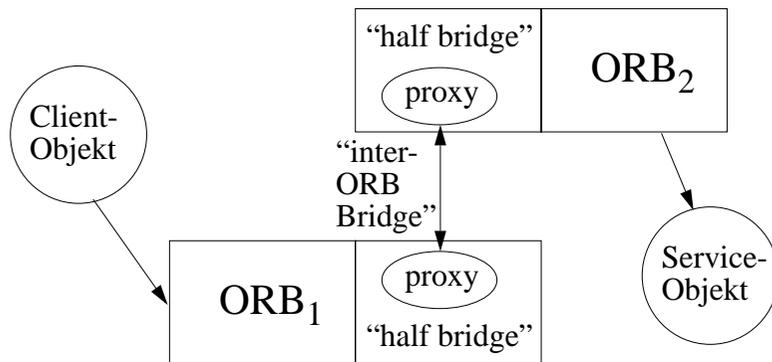
- z.B. Aktivierung des Server-Objektes bei Eintreffen eines requests, Authentifizierung von requests, Zuordnung von Objektreferenzen zu Objektinstanzen etc.
- zuständig ausserdem für Registrierung von Services
- es gibt einen standardisierten Basic Object Adapter (BOA), der für viele Anwendungen ausreichende Grundfunktionalität bereitstellt

## Server-Objekte

- Bereitstellung von Services teilweise analog zu Prozeduren, die im Rahmen von RPCs verwendet werden
- Objekte können ein aus der IDL-Spezifikation generiertes Objekt-Skelett nutzen
- Objekt muss sich beim lokalen Objekt-Adapter anmelden und dabei eine "server policy" angeben
  - *Shared Server*: kann mit mehreren anderen aktiven Server-Objekten von einem einzigen Prozess verwaltet werden
  - *Unshared Server*
  - *Server per Method*: Start eines eigenen Prozesses bei Methodenaufruf
  - *Persistent Server*: ein Shared Server, der von CORBA initial bereits gestartet wurde
- Objekt muss sich ferner beim Implementierungsverzeichnis anmelden
  - damit es bei einem Methodenaufruf gefunden wird

# CORBA 2.0

- Insbesondere Interoperabilität von ORB's verschiedener Herstellerimplementierungen gefordert



- ORB Bridge: Formatkonvertierung und Weiterleitung eines requests etc. an einen anderen ORB
  - Schnittstellen und Konventionen für solche Bridges sind im CORBA-Standard festgelegt
  - "Request Level Bridge" besteht aus zwei Teilen mit einer CORBA-Schnittstelle, welche bei Bedarf Proxy-Objekte erzeugen, die die Aufrufkonvertierung vornehmen
- Inter-ORB-Kommunikation mittels bestimmter Protokolle
  - GIOP (General Inter-ORB Protocol); es muss mindestens eine auf TCP/IP-aufbauende Realisierung geben (diese ist im "Internet Inter-ORB Protocol" (IIOP) festgelegt)
  - ESIOP (Environment-Specific Inter-ORB Protocol) ist optional; es existieren Realisierungen aufbauend auf DCE

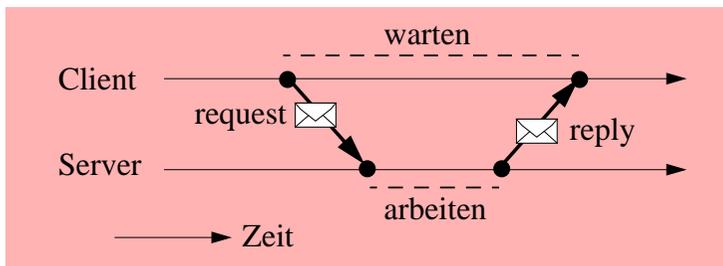
# CORBA - weitere Entwicklungen (insbesondere CORBA 3.0)

- **Messaging Service**
  - Objekte können sich asynchrone Nachrichten schicken (store & forward)
- **Objects by Value**
  - Kopie eines Objektes wird übergeben, nicht nur Referenz
- **Persistente Objekte**
  - "Abspeichern" von Objekten
- **Komponenten-Modell**
- **Java-Unterstützung**
  - Generieren von IDL aus Java bzw. Java-RMI ("reverse mapping")
- **Firewall-Unterstützung**
  - klassische Firewalltechnik (z.B. Services identifiziert mit Portnummern) versagt teilweise; Callbacks erscheinen als Aufruf von aussen...
- **Minimum CORBA**
  - Unterstützung von embedded systems (i.w. Weglassen von Dynamik)
- **Realzeit-Unterstützung**
- **Fault Tolerant CORBA**
  - durch redundante Einheiten
- **CORBA-URLs des Interoperable Naming Service**
  - z.B.: iioploc://meinefirma.com:683/NamingService
  - löst damit das Bootstrapping-Problem des Namensdienstes

hierzu gibt es z.Z. wenig mehr als gutgemeinte Absichten (bestenfalls Experimentelles)

# Neu: Messaging Service

- **Asynchrones** Kommunikationsparadigma
- Motivation:
  - mobile Geräte (PDA, Laptop,...) sind oft **nicht online**
  - bei sehr grossen verteilten Systemen sind unausweichlich stets einige Geräte bzw. Services **nicht erreichbar** (Netzprobleme etc.)
- CORBA basierte **bisher** auf einer engen (“**synchronen**”) Kopplung von Client und Server



- **Asynchron**:
  - **Entkopplung** von Sender / Empfänger
  - Sender **blockiert nicht** solange bis Nachricht angekommen ist
  - Nachricht kann von Hilfsinstanzen (“Router”) **zwischengespeichert** werden, bis Empfänger (bzw. bei Antwort: Sender) erreichbar ist
  - Antwort kann ggf. von **anderem Klient** als ursprünglichem Sender entgegengenommen werden

# Asynchronous Method Invocation

- **Bisherige** Möglichkeiten eines Methodenaufrufs in CORBA:
    - “**synchron**” (insbes. bei Rückgabewerten; analog zu RPC)
    - “**verzögert synchron**” (Aufrufer wartet nicht auf das Ergebnis, sondern holt es sich später ab)
    - “**one way**” (Aufrufer wartet nicht) mit “best effort”-Semantik (“fire and forget”)
- nur bei Dynamic Invocation Interface (DII)
- gedacht war an UDP-Implementierung; Semantik (z.B. Fehlermeldung bei Misslingen?) implementierungsabhängig

## - Neu: Asynchronous Method Invocation (**AMI**)

- geht auch bei statisch generierten Stubs
- bisher umständlich mit mehreren Threads simuliert (bzw. DII)

## - Zwei **Aufrufstechniken** bei AMI: (1) **Callback**

- Client gibt dem Aufruf eine Objektreferenz für die Antwort mit
- Callback-Objekt kann sich im Prinzip irgendwo befinden
- Kommunikations-Exceptions werden im Callback-Objekt ausgelöst

## - (2) **Polling**

- Client erhält sofort ein Objekt zurück, das er für Polling oder zum Warten auf Antwort nutzen kann

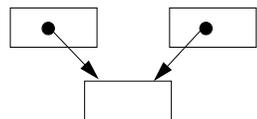
# Time-independent Invocation (TII)

- Teil des **Messaging Services**: Aufruf von Objekten, die nicht aktiv sind oder zeitweise nicht erreichbar sind
- Aufruf-Nachrichten werden von zwischengeschalteten **“Router Agents”** verwaltet
  - **Store and Forward**-Prinzip
  - Router Agent beim Client ermöglicht disconnected operations
  - Router Agent beim Server kann dessen Eingangsqueue verwalten
- **“Interoperable Routing Protocol”** sorgt dafür, dass Router Agents verschiedener Hersteller interagieren
- **Quality of Service (QoS)** steuerbar (als **“Policy”**)
  - z.B. max. **Round Trip-Zeit**: dadurch müssen Router Agents Nachrichten nicht beliebig lange aufbewahren
  - oder z.B. **Aufrufreihenfolge**: Soll Router seine gespeicherten Aufträge zeitlich geordnet oder nach Prioritäten oder... ausliefern?

---

- Beachte: QoS ist ein gewichtiger Name für ein einfaches Prinzip ohne feste Garantien

# Objects by Value

- **Bisher** war nur **Referenzübergabe** möglich
    - um es Objekten zu gestatten, Methoden anderer Objekte aufzurufen, konnten bisher **Objektreferenzen** als Parameter übergeben werden
    - Objekt selbst bleibt aber **“am Platz”**, Aufruf wird also immer als **Fernaufruf** über das Netz geschickt
    - ferner kommt es zum gelegentlich unerwünschten **Aliasing-Effekt**: unbedachte Rückwirkungen auf das **“Originalobjekt”**
  - Bei **Wertübergabe** wird das Objekt serialisiert und im Adressraum des Empfängers eine **Kopie** angelegt
    - **Marshalling** des Objektzustandes (d.h. der **Daten**)
    - auf Empfängerseite existiert eine **Factory**, die das Objekt als Kopie (mit eigener Identität) erzeugt (wie macht die Factory das?)
    - was geschieht bei Alias-Zeigern bzw. Zyklen bei der **Serialisierung komplexer Strukturen?**
- 
- Bei heterogenen Umgebungen: Wie transportiert man das **Verhalten** des Objektes zum Empfänger?
    - es handelt sich um ausführbaren Code (für welche **Maschine**?)
    - kann von verschiedenen **Sprachen** (C, Java,...) erzeugt worden sein
    - einfach bei **Java** auf beiden Seiten: Bytecode ist unabhängig vom Maschinentyp durch die JVM in gleicher Weise interpretierbar
    - ansonsten muss die **Factory** beim Empfänger (aber wo kommt die her?) sich den **Code besorgen** (aus lokaler Bibliothek, übers Netz...)
  - Leider können jedoch keine normalen CORBA-Objekte per Value übergeben werden, nur sogen. **“valuetypes”**
    - neues Konstrukt der IDL (--> für Anwender dadurch kompliziert)
    - Wertübergabe echter Objekte wäre zu schwierig

# Real-Time CORBA

- Ziel: **Vorhersagbares Ende-zu-Ende-Verhalten** (insbesondere beim entfernten Methodenaufruf)
  - sowohl für “**Hard Real-Time**”
  - als auch für “**Soft Real-Time**” (mit nur statistischen Aussagen)
- **Basiert auf einem zugrundeliegendem Realzeit-BS**
- Einige **Mechanismen**:
  - Prioritäten
  - Timeouts für Aufrufe
  - Multithreading (mit geeignetem Scheduling), Threadpools
  - private (statt gemultiplexte) Verbindungen
  - austauschbare Kommunikationsprotokolle
- **Anwendungsgebiete** z.B.:
  - verteilter Telefonswitch
  - Prozessautomatisierung
  - Avionics (?)
  - ...

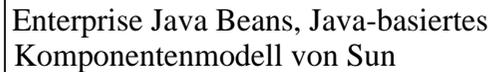
# CORBA Components: Komponenten

- Was sind Komponenten?
  - eigenständige, wiederverwendbare “Softwarebausteine”
  - wohldefinierte Schnittstelle
  - Implementierung vollständig gekapselt (unsichtbar von aussen)
- Warum Komponenten?
  - schnelle Anwendungsentwicklung
  - einfache und damit hohe Wiederverwendbarkeit
  - vorgefertigte Standard-Komponenten
  - grafische Tools zum “Zusammenstecken” der Komponenten
- Elemente eines Komponenten-Modells
  - Definition (Aussehen einer Komponente)
  - Interaktion (Austausch von Nachrichten zwischen Komponenten)
  - Komposition (Zusammenbau mehrerer Komponenten)
  - Konfiguration (Anpassen an spezielle Bedürfnisse)
  - Introspektion (Herausfinden der Schnittstellen zur Laufzeit)
  - Persistenz (Speichern/Wiederherstellen von Komponenten)
  - Verpackung (Auslieferung von Komponenten)

# CORBA Components: Allgemeines

- Serverseitiges Komponenten-Modell, Ähnlichkeiten zu EJB

Enterprise Java Beans, Java-basiertes  
Komponentenmodell von Sun



- Anbindung von EJB an CORBA Components spezifiziert
- Tiefgreifende Änderungen und Erweiterungen am CORBA-Objektmodell, dem ORB und der IDL notwendig
- Verschiedene Kategorien von Komponenten (Service, Session, Process, Entity), die sich in Lebensdauer, Vorhandensein von Zustand und Identität unterscheiden

# CORBA Components (1)

## - Definition

- spezielles CORBA-Objekt
- funktionale Schnittstelle (mehrere Interfaces, Navigation)
- Attribute für die Konfiguration
- Abhängigkeiten von anderen Komponenten
- Komponenten "leben" in Containern, die bestimmte Basisdienste bereitstellen

Sicherheit, Persistenz,  
Transaktionen, ...



## - Interaktion

- Event-Modell (*Publish-Subscribe*), vereinfachte Form des Notification-Service
- Events sind strukturiert und müssen in IDL deklariert werden
- Events können Transaktions-Charakter haben

## - Komposition

- Aggregation (Vererbung würde Zugriff auf die Implementation der Komponente erfordern)
- Aggregation bedeutet hier Verbinden der Komponenten durch Event-Kanäle und Skripte
- Container enthält die "aggregierten" Komponenten und ist selbst wieder eine Komponente mit mehreren Interfaces

## - Konfiguration

- Attribute der Komponente mit Tools auf bestimmte Werte setzen
- vordefinierte Konfigurationen (Attributwerte), die beim Erzeugen einer Komponente durch eine Factory automatisch gesetzt werden

## CORBA Components (2)

### - Introspektion

- Herausfinden der Schnittstellen einer Komponente zur Laufzeit (beispielsweise der Attribute)
- Erweiterung des Interface Repository

### - Persistenz

- Sichern / Wiederherstellen einer Komponente bzw. deren Zustand
- Überarbeitete Version des POS, Spezifikation liegt noch nicht vor

Persistent Object Service

### - Verpackung

- Auslieferung einer Komponente in Form eines speziellen Archivs (CAR Dateien)
- Enthält Implementation der Komponente, der Factory und des Attribut-Editors für mehrere Plattformen, zusätzliche Ressourcen (Bilder, Fehlermeldungen), Dokumentationen und Installations-Skripte
- Beschreibung des Archivinhalts (bzw. der Komponente) durch XML-basierte Datei (CSD Datei)
- Aggregation mehrerer Komponenten ebenfalls durch XML-basierte Datei beschrieben (CAD Datei)

CORBA ARchive

CORBA Software Descriptor

CORBA Assembly Descriptor

## CORBA und DCOM

- DCOM: verteilte Version von COM (Microsoft)

- Weitgehend gleiche Zielsetzung

Component Object Model

- Integration, Interoperabilität, Komponenten-Software, Objektmodell
- transparenter Zugriff auf entfernte Objekte
- statische und dynamische Aufrufe
- IDL heisst hier MIDL ('M' für Microsoft) und Repository "Registry"
- Aufgaben von ORB und Object Adapter werden von einem "Service Control Manager" (SCM) wahrgenommen

- DCOM ist aber proprietär statt offen

- entstanden aus einem "Dokumentenkomponentenmodell"

- Einige Unterschiede

- Schnittstellen-Aggregation statt -Vererbung
- mehrere Schnittstellen pro Objekt (aber: Komponentenmodell von CORBA 3.0)
- DCOM hat Garbage Collection mit Referenzzähler
- DCOM definiert ein "Binärformat"
- ...

- Integration von CORBA und DCOM?

- möglich bis zu einem gewissen Grad: Brücke zwischen den beiden Welten (z.B. OLE-Broker von ORBIX)

# CORBA und Java

- Java ist weit verbreitet (als “**Internetprogrammiersprache**”) und in gewissem Sinn eine “**Konkurrenz**”
  - allerdings hegemonistisch im Sinne von “überall Java / JVM”

- Ziel: **Interoperabilität** durch Zusammenführung von **Java RMI** und CORBA IIOP

- **Remote Method Invocation**: Entfernter Methodenaufruf mit Transport (und dabei Serialisierung) auch komplexer Objekte
- auch Code (**Bytecode**) wird **übertragen** und remote ausgeführt
- damit kann z.B. ein **Proxy eines Servers** (z.B. ein Druckertreiber) jeweils aktuell zur Laufzeit vom Server zum Client geschickt werden
- der Proxy kann dann (unsichtbar für den Client) z.B. mit dem Server ein **privates Protokoll** realisieren oder sonstige Dinge lokal tun

- **IDL** automatisch **aus Java-Programmen** generieren

- “**reverse mapping**” (weiterhin existiert natürlich IDL --> Java mapping)
- Java-Programmierer brauchen kein IDL zu nutzen und zu lernen
- **aus Java** heraus sind so Objekte anderer Sprachen ansprechbar (bzw. z.B. Java-Server, der von Clients anderer Sprachen genutzt werden kann)

- **Aufbrechen** des “single language Paradigmas” von Java

- Java-Objekte werden **von CORBA** aus zugreifbar

- Kleinere **Einschränkungen** jedoch notwendig

- Java-RMI und CORBA-IDL sind nicht deckungsgleich

# CORBA und Open Source

- **Open-Source-Bewegung**

- Quellcode steht allen zur Verfügung
- Weitergabe von Änderungen, Erweiterungen,... an die Community

- **Effekt** von Open-Source

- **Synergien** von sehr vielen Entwicklern und Nutzern
- Erwartung: **Schnellere** Entwicklung und **höhere Qualität**
- Konkurrenzmodell zu kommerzieller Softwareerstellung

- **Beispiele** für Open-Source

- Internet: DNS / BIND, TCP/IP, sendmail, usenet news,...
- GNU-Tools (emacs, gcc,...)
- Tex, Linux, Apache-Web-Server, Perl
- Mutanten: StarOffice, Netscape, Jini,...

- **MICO**

Mico Is CORba

- modularer Aufbau  
- Mikrokern-basiert

- Open-Source CORBA-Implementierung
- Motivation: Grundlage für Projekte in Lehre und Forschung
- Beginn Dez. 96 (Kay Römer, Arno Puder)
- Vers. 0.1 (4/97: 26k LOC); 2.0.0 (1/98, 130k ), 2.2.7 (6/99, >300k)
- Mailing-Liste mit derzeit > 1500 Teilnehmer
- CORBA 2.1-Zertifizierung durch OpenGroup
- ständige Weiterentwicklung bzgl. neuester CORBA-Versionen
- Nutzergruppen: Lehre, Forschung, Industrie

# CORBA-Produkte und Implementierungsstand

- Es gibt eine Reihe von **Implementierungen** von CORBA
  - d.h. ORB mit den wichtigsten Services, tools, Bibliotheken (Herbst '99):

## *OpenSource:*

- MICO
- JacORB
- TAO
- omniORB
- ILU

## *Kommerzielle Produkte:*

- IONA: Orbix
- Inprise: Visibroker
- BEA: ObjectBroker
- OOC: ORBacus
- Expersoft: PowerBroker

- **Implementierungsstand** ist unterschiedlich:
  - POA (CORBA 2.2): in Mico, nur Beta-Versionen in kommerziellen ORBs
  - ObV (CORBA 2.3): in Mico, noch nicht in kommerziellen ORBs
  - Firewall: erst Prototypimplementierungen
  - Messaging Service: noch nicht implementiert
  - Real Time, Fault Tolerance: nur experimentelle Systeme
  - Komponentenmodell: noch nicht endgültig spezifiziert
  - Minimum CORBA: nur experimentelle Systeme

- 
- Wie geht es danach **weiter mit CORBA**? Immer mehr Ergänzungen, neue Services...?

- CORBA kann **nicht alles selbst** machen (z.B. Fehlertoleranz, Realzeit, Mobilität, embedded systems, electronic commerce...)
- **Brücken** (und **Kompromisse**) zu anderen Systemen und Techniken (z.B. XML, DNA, Jini, DCOM, Internet-Protokolle...)