



Il modello CORBA

SCD

Anno accademico 2015/16
Sistemi Concorrenti e Distribuiti
Tullio Vardanega, tullio.vardanega@math.unipd.it

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

1/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Architettura del modello – 2

- **Modello cliente-servente a oggetti distribuiti**
 - La realizzazione dell'oggetto risiede nello spazio di indirizzamento del suo processo servente
- **Oggetti e servizi specificati in uno specifico *Interface Description Language***
 - CORBA IDL
- **Precise regole di corrispondenza tra specifiche in CORBA IDL e la semantica equivalente in linguaggi di programmazione (C++, Java, Ada, ...)**

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

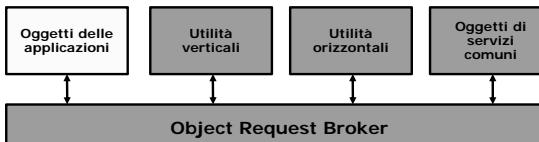
3/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Architettura del modello – 1

- **Standard industriale promosso da OMG (*Object Management Group*) come modello di riferimento**
 - <http://www.omg.org/gettingstarted/corbafaq.htm>



CORBA = Common ORB Architecture

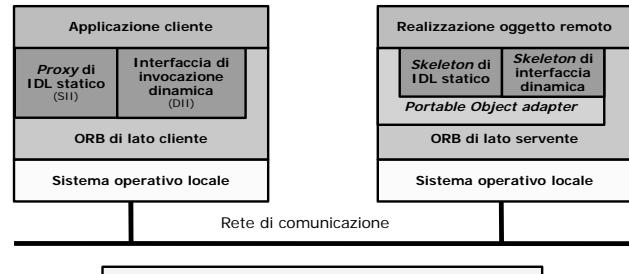
Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

2/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Architettura del modello – 3



Nodo del cliente

Nodo del servente

Applicazione cliente

Realizzazione oggetto remoto

ORB di lato cliente

ORB di lato servente

Sistema operativo locale

Sistema operativo locale

Rete di comunicazione

Architettura generale di un sistema CORBA

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

4/35



Architettura del modello – 4

- L'ORB è l'infrastruttura di comunicazione tra cliente e servente
 - Dal punto di vista dei processi applicativi l'ORB tratta riferimenti a oggetti (*object reference*)
 - Ciascuna istanza di ORB dovrà rendere questi riferimenti comprensibili ad altri ORB e processi residenti su nodi distinti
- Compito principale dell'ORB è localizzare i servizi disponibili a un processo cliente
 - Un sistema CORBA non è compilato come applicazione unica dunque non conosce a priori i nomi dei servizi disponibili



Architettura del modello – 6

- Un *object adapter* fa da tramite tra l'ORB e l'oggetto remoto per le richieste in ingresso
 - L'*unmarshalling* delle invocazioni viene eseguito dallo *skeleton* dell'oggetto
- 2 tipi di *skeleton*
 - Statico → compilato
 - **Dinamico** → *skeleton* generico con realizzazione specifica del metodo *invoke* offerto al cliente
 - Questo espone l'interfaccia «nascosta» della realizzazione dell'oggetto distribuito che abbiamo già visto in relazione a Java RMI



Architettura del modello – 5

- L'interfaccia tra *proxy* e ORB non deve essere necessariamente realizzata in forma standard
 - Essendo specificato in CORBA IDL può essere compilato in un linguaggio a scelta e quindi integrato nella realizzazione concreta del *proxy*
- Non tutti i *proxy* e le relative interfacce ORB possono essere realizzati/e staticamente
 - Un'applicazione può voler/dover determinare il servizio di interesse solo a tempo d'esecuzione e invocarlo dinamicamente
 - L'interfaccia offre un metodo *invoke* generico



Architettura del modello – 7

- Anagrafe (*directory*) delle interfacce
 - Basato sulle definizioni IDL statiche con identificatore attribuito dal compilatore IDL
 - Senza garanzie di unicità (!)
 - Operazioni standard di navigazione nel repertorio
 - Uguali per ogni ORB
- Anagrafe delle implementazioni
 - Designa ciò che occorre per realizzare e attivare oggetti
 - Modalità strettamente legate alle specifiche istanze ORB



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Architettura del modello – 8

Service	Description
Collection	For grouping objects into lists, queue, sets, etc.
Query	For querying collections of objects in a declarative manner
Concurrency	To allow concurrent access to shared objects
Transaction	Flat / nested transactions on method calls over multiple objects
Event	For asynchronous communication through events
Notification	For event-based asynchronous communication (with filtering)
Externalization	For marshaling and unmarshaling of objects
Life cycle	For creation, deletion, copying, and moving of objects
Licensing	For attaching a license to an object
Naming	For systemwide name of objects
Property	For associating (attribute, value) pairs with objects
Trading	To publish and find the services on object has to offer
Persistence	For persistently storing objects
Relationship	For expressing relationships between objects
Security	Mechanisms for secure channels, authorization, and auditing
Time	For obtaining current time within specified error margins

Servizi CORBA

Utilità orizzontali
simili ai servizi di interesse generale offerti dal sistema operativo

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova **9/35**



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Modalità di comunicazione – 2

Richiesta sincrona differita

- Asincrona rispetto all'invocazione**
 - Il chiamante procede
- Sincrona rispetto alla risposta**
 - Il chiamante si sospende volontariamente in attesa

Request type	Failure semantics	Description
Synchronous	At-most-once	Caller blocks until response returned or exception raised
One-way	Best-effort	Caller continues immediately without waiting for any response from server
Deferred synchronous	At-most-once	Caller continues immediately but can later block until response delivered

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova **11/35**



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Modalità di comunicazione – 1

Modello base: richiesta sincrona

- L'interfaccia rappresenta all'esterno come "oggetto" qualunque sia la sua possibile realizzazione
- Semantica at-most-once**
 - Per invocazioni che prevedono ritorno
 - Garanzia fornita dall'infrastruttura CORBA
 - Solleva eccezione nel chiamante in caso di problemi

Richiesta asincrona (one-way)

- Solo se non ha valori di ritorno
- Semantica best-effort** → senza garanzia di consegna

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova **10/35**



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

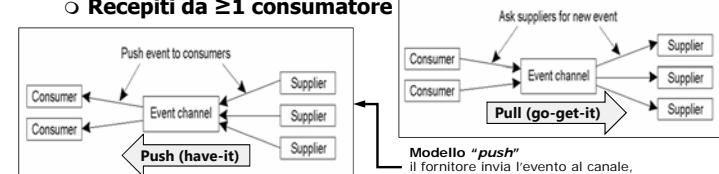
Modalità di comunicazione – 3

Comunicazioni disaccoppiate: notifica di eventi non persistenti

- Rappresentati da un oggetto
- Generati da un fornitore
- Notificati (senza garanzia) tramite un canale eventi
- Recepiti da ≥ 1 consumatore

Modello "push"
il consumatore interroga il canale sulla presenza di eventi ed il canale interroga i suoi fornitori

Modello "pull"
il fornitore invia l'evento al canale, che lo passa ai suoi consumatori



Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova **12/35**

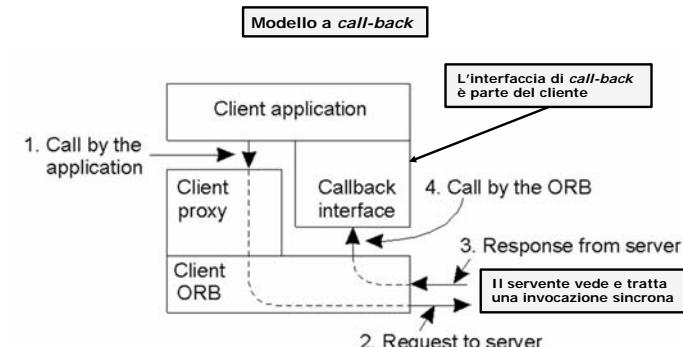


Modalità di comunicazione – 4

- ❑ **RMI e notifica di evento non conservano la richiesta fino alla consegna della risposta**
 - Comunicazioni transitorie
- ❑ **Il modello a code di messaggi permette comunicazioni persistenti**
 - Adottato da CORBA in forma basata su oggetti
 - 2 stili di realizzazione, entrambi a carico del chiamante
 - Modello a *call-back*
 - Modello a *polling*
 - Comportano accoppiamento tra chiamante e chiamato



Modalità di comunicazione – 6



Modalità di comunicazione – 5

- ❑ **Modello a *call-back***
 - Il cliente fornisce il riferimento a un proprio oggetto che realizza un interfaccia di *call-back* cui trasmettere i risultati della richiesta
 - La richiesta diventa **asincrona** per il chiamante
 - La richiesta resta **sincrona** per il servente
 - **L'interfaccia del cliente verso il servente viene sdoppiato**
 - Uno contiene i metodi invocabili dal cliente trasformati in modo che nessuno di essi contenga parametri di ritorno
 - Quasi come un normale *proxy*
 - L'altro (aggiuntivo) contiene i metodi che l'ORB dovrà invocare per restituire il valore di ritorno prodotto dalle richieste del cliente
 - Interfaccia di *call-back*



Modalità di comunicazione – 7

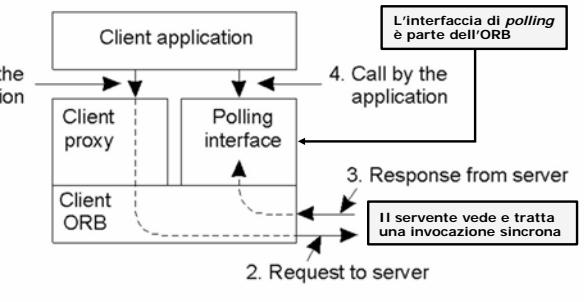
- ❑ **Modello a *polling***
 - L'ORB fornisce un insieme di operazioni astratte che consentono al cliente di interrogarlo circa la presenza di risposte di ritorno
 - L'invocazione sincrona viene così resa asincrona nella vista del cliente
 - **Il cliente utilizza queste operazioni per la sua vista dell'interfaccia del servente**
 - Con una operazione invia la chiamata all'ORB richiedendo di trattenere la risposta fino a una futura interrogazione esplicita
 - Realizzata nel *proxy* del cliente
 - Con l'altra il cliente interroga l'ORB per ottenere la risposta
 - Realizzata nell'ORB ma automaticamente a partire dall'IDL della richiesta



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Modalità di comunicazione – 8

Modello a polling



1. Call by the application

2. Request to server

3. Response from server

4. Call by the application

L'interfaccia di polling è parte dell'ORB

Il servente vede e tratta una invocazione sincrona

Client application

Client proxy

Polling interface

Client ORB

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

17/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Interoperabilità tra ORB – 2

Tipo di messaggio	Per conto di	Descrizione
Request	Cliente	Il messaggio contiene una richiesta di invocazione
Reply	Servente	Il messaggio contiene la risposta ad una invocazione
LocateRequest	Cliente	Il messaggio contiene la richiesta di localizzazione di un particolare oggetto
LocateReply	Servente	Il messaggio contiene informazione sulla collocazione di un particolare oggetto
CancelRequest	Cliente	Il messaggio indica che il cliente non è più interessato ad una particolare richiesta
CloseConnection	Entrambi	Il messaggio indica che una particolare connessione verrà chiusa
MessageError	Entrambi	Il messaggio contiene informazioni di errore
Fragment	Entrambi	Il messaggio contiene parte di una comunicazione più ampia

Tipo di messaggi richiesti dalla specifica GIOP

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

19/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Interoperabilità tra ORB – 1

- L'infrastruttura CORBA si basa su un insieme di ORB eterogenei residenti sui nodi del sistema
 - CORBA specifica ciò che ciascun ORB deve fare ma non ne fornisce realizzazioni standard
- Un protocollo standard consente agli ORB di comunicare
 - GIOP (*General Inter-ORB Protocol*) ne è la specifica, che richiede *middleware* di comunicazioni affidabili
 - IIOP (*Internet Inter-ORB Protocol*) ne è realizzazione base che si poggia su TCP/IP
 - DIIOP (*Datagram Inter-ORB Protocol*) specializza GIOP con semantica *asynchronous one-way* utilizzando UDP/IP

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

18/35



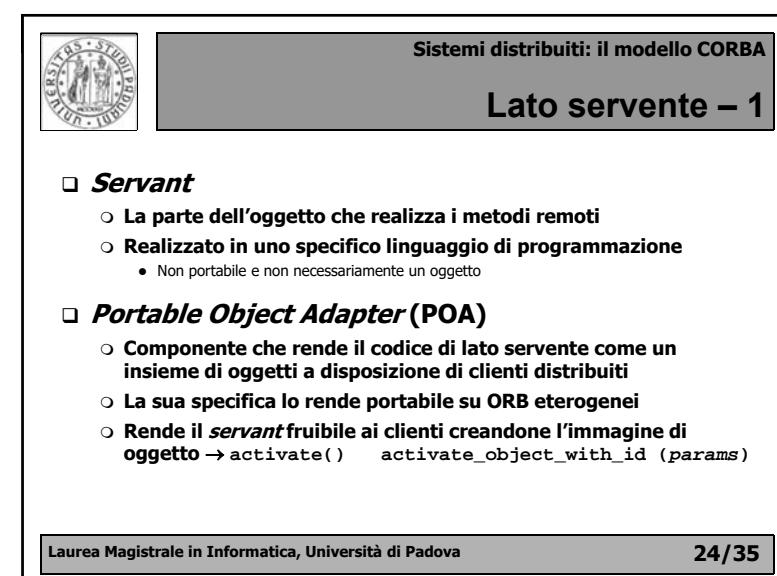
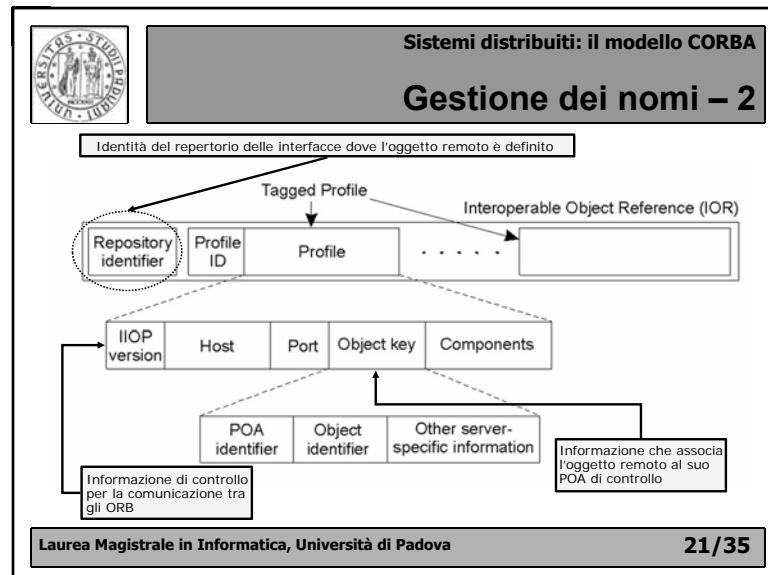
Sistemi distribuiti: il modello CORBA

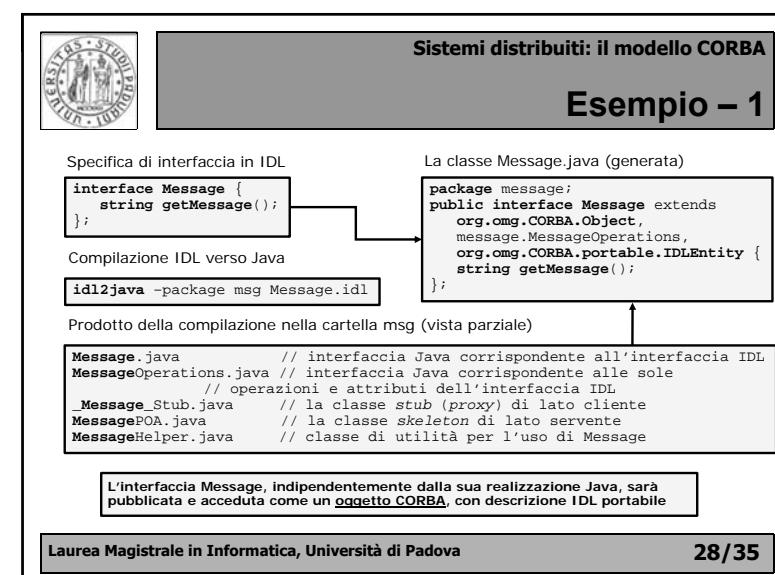
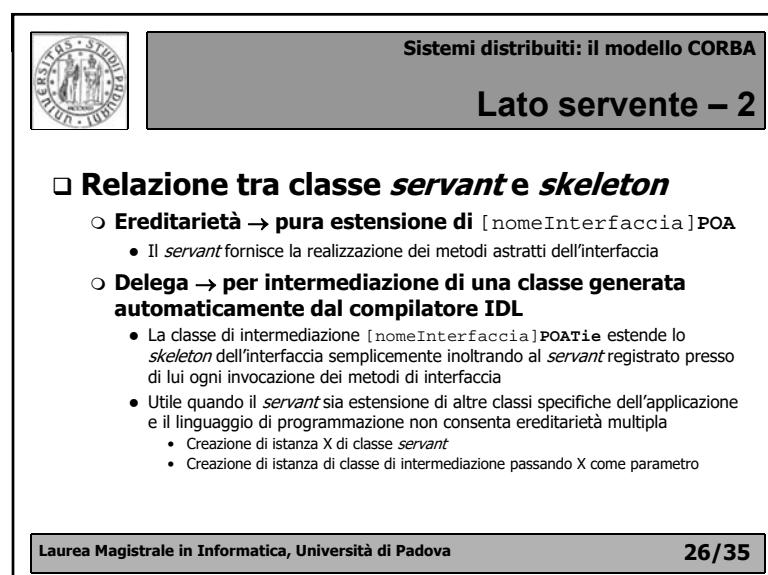
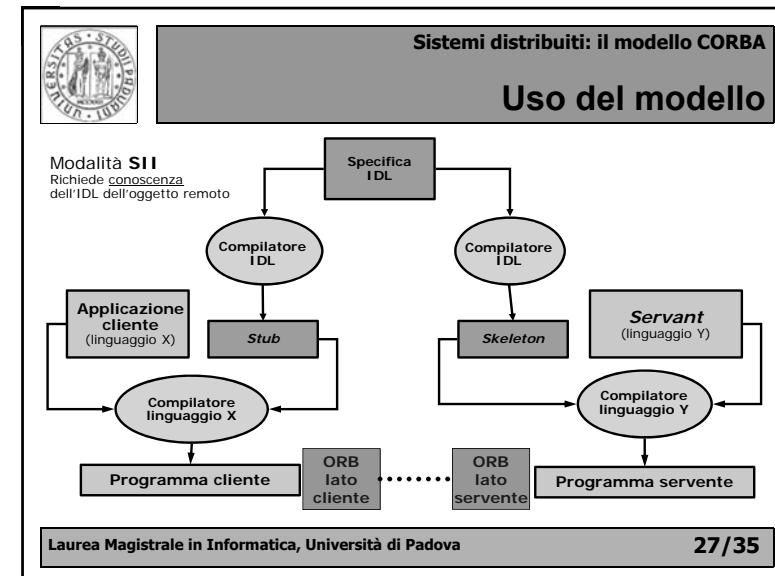
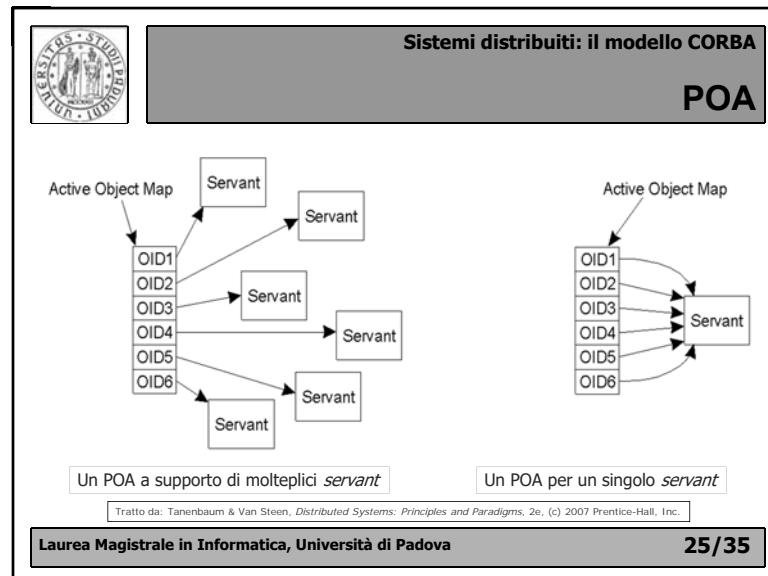
Gestione dei nomi – 1

- Il riferimento agli oggetti CORBA deve essere portabile su diversi linguaggi di programmazione
- Il riferimento portabile è usato dall'ORB
 - Il cliente ne usa una versione specifica del linguaggio di programmazione
- La versione portabile è detta *Interoperable Object Reference (IOR)*

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova

20/35







Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Esempio – 2 (lato cliente)

Le azioni dell'applicazione cliente

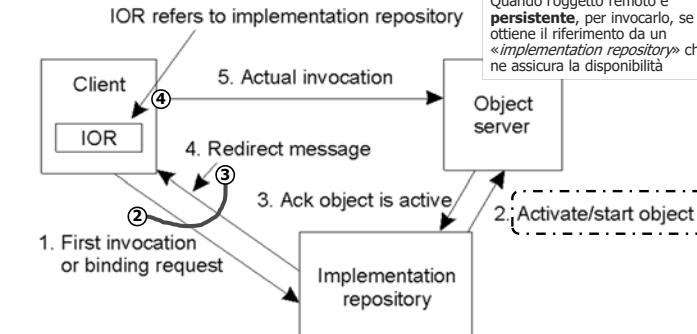
1. Inizializzare dell'ORB sul proprio nodo traendone un riferimento locale e ottenendo la propria registrazione
2. Acquisire lo IOR del **servant** (oggetto remoto)
 - Pubblicazione dello IOR in formato stringa per utilizzo diretto
 - Acquisizione tramite servizio di **Naming** e **Trading**
3. Creare istanze della classe **stub** del **servant** identificato
 - Servizio di *narrowing* reso dalla classe **Helper** generata automaticamente dal compilatore IDL ed effettuato a partire dallo IOR dell'oggetto remoto
4. Invocare i metodi del **proxy** in un blocco **try-catch** per catturare e trattare eventuali errori

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova 29/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Binding indiretto



Quando l'oggetto remoto è **persistente**, per invocarlo, se ne ottiene il riferimento da un «*implementation repository*» che ne assicura la disponibilità

IOR refers to implementation repository

Tratto da: Tanenbaum & Van Steen, *Distributed Systems: Principles and Paradigms*, 2e, (c) 2007 Prentice-Hall, Inc.

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova 31/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Esempio – 3 (lato cliente)

```
import message.*;
public class Cliente {
    public static void main(String[] args) {
        // attiva l'ORB sul nodo del cliente e lo registra
        ① org.omg.CORBA.ORB orb = org.omg.CORBA.ORB.init (args,null);
        // l'ORB trasforma lo IOR ricevuto da stdin in un riferimento
        // a un oggetto CORBA
        ② org.omg.CORBA.Object obj = orb.string_to_object (args[0]);
        // crea l'istanza dello stub dell'oggetto remoto
        // tramite servizio di narrowing reso dall'Helper di Message
        ③ message.Message mess_proxy = message.MessageHelper.narrow (obj);
        // invoca il servizio all'oggetto remoto
        ④ String messaggio = mess_proxy.getMessage ();
        System.out.println ("n Messaggio ricevuto dal servente: " + messaggio);
        System.out.println ("... Fine esecuzione.");
    }
}

La vista dell'oggetto distribuito presso il cliente è necessariamente quella del suo interfaccia nella rappresentazione del linguaggio di programmazione utilizzato
```

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova 30/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Esempio – 4 (lato servente)

Le azioni del processo servente

1. Inizializzare l'ORB sul proprio nodo traendone un riferimento locale e ottenendo la propria registrazione
2. Creare un'istanza del POA di nodo configurando le politiche di attivazione degli oggetti (p.es. persistenza)
 - Gli oggetti **transitori** sono disponibili solo finché il loro POA esiste
 - Per quelli **persistenti** serve passare attraverso un «*implementation repository*» per ottenere la loro disponibilità
3. Registrare il **servant** sul POA traendone il riferimento IOR all'oggetto CORBA corrispondente
4. Attivare il POA
5. Lanciare l'esecuzione della propria «vista» dell'ORB

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova 32/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Esempio – 5 (lato servente)

La classe **servant** realizza l'interfaccia astratta di MessagePOA ereditata da MessageOperations

```
import org.omg.PortableServer.*;
import message.*;
public class MessImpl extends MessagePOA { // per ereditarietà
    public String getMessage () { return ("Utilizzo di CORBA con successo!"); }
}
```

Il processo servente istanzia il **servant** lo registra come oggetto CORBA e si pone in attesa

```
import org.omg.PortableServer.*;
public class Server {
    public static void main (String[] args) {
        try {
            ① org.omg.CORBA.ORB orb = org.omg.CORBA.ORB.init (args,null);
            ② POA rootPOA = POAHelper.narrow (orb.resolve_initial_references ("RootPOA"));
            ③ MessImpl myservant = new MessImpl ();
            ④ org.omg.CORBA.Object obj = rootPOA.servant_to_reference (myservant);
            ⑤ rootPOA.the_POAManager ().activate ();
            System.out.println (orb.object_to_string (obj)); // da IOR a stringa su stdout
            orb.run ();
        } catch (Exception e) { e.printStackTrace (); }
    }
}
```

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova
33/35

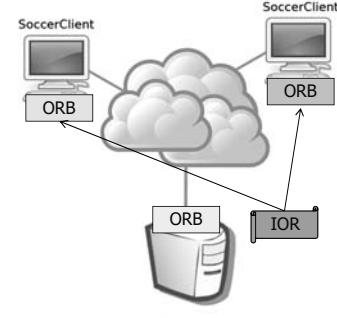


Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Esempi d'uso: progetto calcio

- ❑ Unico interfaccia di lato **server**
- ❑ Il suo IOR viene pubblicato all'avvio e reso noto «per altra via» agli altri partecipanti
- ❑ In questo modo il lato **client** non ha bisogno di interrogare il NS

```
module Monitor {
    typedef float BallCoordinates_Type[3];
    typedef float PlayerCoordinates_Type[3][11][2];
    typedef GameStatus_Type[3];
    interface ClientToServer {
        boolean Subscribe (in string ior);
        boolean Unsubscribe (in string ior);
        BallCoordinates_Type GetBallPosition();
        PlayerCoordinates_Type GetPlayersPosition();
    };
    interface ServerToClient {
        void PublishGameStatus (in GameStatus_Type GameStatus);
    };
}
```

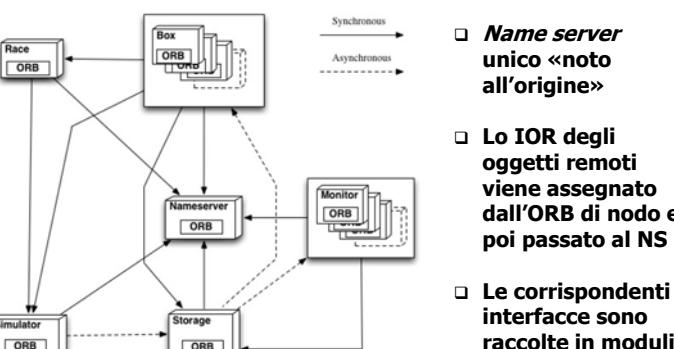


Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova
35/35



Sistemi distribuiti: il modello CORBA

Esempi d'uso: progetto F1



- ❑ **Name server** unico «noto all'origine»
- ❑ Lo **IOR** degli oggetti remoti viene assegnato dall'ORB di nodo e poi passato al NS
- ❑ Le corrispondenti interfacce sono raccolte in moduli distinti

Laurea Magistrale in Informatica, Università di Padova
34/35

UniPD - SCD 2015/16 - Sistemi Concorrenti e Distribuiti

9