



## Processi e concorrenza

SCD

Anno accademico 2007/8  
 Corso di Sistemi Concorrenti e Distribuiti  
 Tullio Vardanega, [tullio.vardanega@math.unipd.it](mailto:tullio.vardanega@math.unipd.it)

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 1/27



Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Cliente e servente concorrenti – 1

**Lato cliente**

- La concorrenza interna può mitigare l'effetto del ritardo di rete indotto dalle comunicazioni implicate dall'interazione distribuita tra cliente e servente
- P.es.: a un *Web browser* (lato cliente) conviene eseguire **in parallelo**
  - Attivazione della connessione TCP/IP → operazione bloccante
  - Lettura ed elaborazione dei dati in ingresso → può operare in *pipeline*
  - Trasferimento su video → può operare in *pipeline*
- Grazie alla concorrenza interna il cliente può anche **attuare più sessioni parallele** con queste caratteristiche
  - P.es.: i "tab" di Mozilla

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 2/27

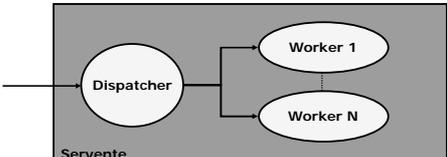


Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Cliente e servente concorrenti – 2

**Lato servente**

- La concorrenza interna offre
  - Maggiore efficienza prestazionale, ancor più utile e desiderabile che nel cliente
  - Utile modularizzazione (e semplificazione) nella struttura del servente



Servente

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 3/27



Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Problematiche di lato cliente – 1

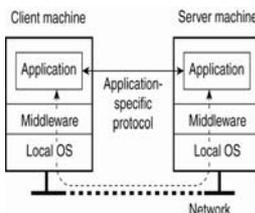
Trasparenza	Ruolo del MW di lato cliente
Accesso	Fondamentale – <i>stub</i> (RPC) o <i>proxy</i> (RMI)
Collocazione	Fondamentale
Migrazione / Spostamento	Desiderabile – gestione dinamica delle corrispondenze nome-indirizzo ( <i>naming</i> )
Replicazione	Utile per nascondere la possibile interazione con più repliche del servente
Concorrenza	Utile (fondamentale dal lato servente)
Malfunzionamento	Desiderabile – p.es. il <i>caching</i> del <i>Web browser</i>
Persistenza	Non significativa (fondamentale dal lato servente)

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 4/27

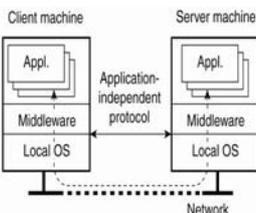


Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Problematiche di lato cliente – 2



Architettura *Fat-client*



Architettura *Thin-client*

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

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 5/27



Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Problematiche di lato servente – 1

**Due possibili organizzazioni di servente**

- **Iterativa → distribuzione verticale**
  - Il servente interpellato soddisfa la richiesta (anche) utilizzando servizi di altri serventi (interni o esterni) e fornisce la risposta corrispondente
  - La prossima richiesta potrà essere accettata **solo dopo** il completamento di quella corrente
  - Per soddisfare più richieste simultanee occorre completa replicazione dell'intero servente
- **Concorrente → distribuzione orizzontale**
  - Il servente interpellato si occupa solamente di accogliere richieste, demandandone il soddisfacimento a un *thread* o processo distinto
  - Nuove richieste possono essere accolte **subito dopo** che quella corrente sia stata affidata all'esecutore selezionato
  - Per soddisfare più richieste simultaneamente basta replicare gli esecutori (1 *dispatcher* – N *worker*)

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 6/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Problematiche di lato servernte – 2

- Localizzazione del servernte
  - A un servernte corrisponde una porta (*end-point*) del nodo sulla quale un processo apposito si pone in ascolto
  - Porta preassegnata e nota
    - Esempio: IANA (*Internet Assigned Numbers Authority*) attribuisce porte predefinite a specifici protocolli di livello Applicazioni
    - HTTP:80, FTP:20-1, SMTP:25, ... (Vedi <http://www.iana.org/assignments/port-numbers>)
  - Porta assegnata dinamicamente
    - Un *daemon* ascolta su una porta preassegnata le richieste in arrivo per alcuni servizi
    - Le richieste per lo stesso servizio vengono tutte inviate su una porta assegnata dinamicamente della quale viene informato il servernte corrispondente
  - Super-Servernte
    - Quando le richieste di servizio sono sporadiche non conviene mantenere i rispettivi servernti (o *daemons*) inutilmente attivi
    - Un super-servernte ascolta **tutte** le porte corrispondenti e per ogni richiesta in arrivo risveglia (o crea dinamicamente) il servernte corrispondente
    - P.es. *inetd* di UNIX e GNU/Linux

7/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Localizzazione del servernte

The diagram illustrates two methods of server localization. On the left, 'Assegnazione dinamica di porta servernte (interazione tramite daemon)', a client asks for an end-point, and a daemon on the server machine registers the end-point to the server. On the right, 'Attivazione dinamica di servernte (interazione tramite super-server)', a client requests a service, and a super-server on the server machine creates an actual server for that request.

8/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Problematiche di lato servernte – 3

- Interrompibilità del servernte
  - Modello TCP/IP: la rottura della connessione (p.es. per abbandono del cliente) comporta l'interruzione del servizio
    - Non immediata ma garantita, senza confusione con richieste successive
  - Dati "out-of-band": il cliente può richiedere al servernte di dare ascolto prioritario ad alcuni dati fuori sequenza ma di maggiore urgenza
    - Cliente e servernte devono intrattenere più di una sottoconnessione logica entro una stessa connessione di servizio
      - Una porta distinta per ogni sottoconnessione
      - Designazione di urgenza nell'intestazione dei pacchetti dati (p.es. TCP)

9/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Problematiche di lato servernte – 4

- Servernte senza stato (*stateless*)
  - Non ricorda lo stato del cliente e non deve informarlo di eventuali cambi di stato di lato servernte
  - **Esempio:** un *Web server* accoglie richieste HTTP sulla porta 80, le soddisfa, dimentica il cliente subito dopo, e può cambiare locazione, stato ed esistenza dei propri *file* senza doverne informare alcun cliente
- Servernte con stato (*stateful*)
  - Il servernte ricorda lo stato del cliente
  - **Esempio:** il *MW* di lato cliente deposita *cookie* per fornire al servernte informazioni correnti sullo stato di servizio del cliente
    - *Cookie* validi entro o tra sessioni

10/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Servernte di oggetto – 1

- Non fornisce alcun servizio di per se ma agisce come tramite di invocazione locale per conto di clienti remoti
- La realizzazione concreta del servernte determina se e come l'interfaccia e l'oggetto a lui associati possano essere separati
- È desiderabile che il servernte di oggetto sia capace di supportare diverse politiche di attivazione (accesso e gestione) dell'oggetto remoto

11/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Servernte di oggetto – 2

- Le politiche di attivazione dell'oggetto determinano le modalità con le quali un oggetto remoto può essere invocato
  - Per richiedere il caricamento dell'oggetto (*servant*) nel proprio spazio di indirizzamento
    - Cui consegue l'attivazione dell'oggetto (che può essere transitorio o persistente)
  - Per disaccoppiare il MW dalle politiche di servizio dell'oggetto
- La politica comune su un nodo viene realizzata tramite un singolo *object adapter*
  - Concetto poi recepito come *design pattern* (GoF)
  - Fornisce metodi per
    - Ricevere invocazioni remote in arrivo dal MW di distribuzione (servizio funzionale)
    - Inviare le invocazioni agli oggetti *servant* di destinazione (servizio funzionale)
    - Registrare o rimuovere oggetti *servant* e influenzare il trattamento delle richieste (amministrazione)

12/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Servente di oggetto – 3

Diagram illustrating the Object Adapter pattern in a distributed system. It shows three objects (Oggetto A, Oggetto B, Oggetto C) each with an interface and a skeleton. Object Adapter 1 and Object Adapter 2 bridge these to a standard interface. A Daemon dispatcher of RMI is at the bottom, connected to a Node. A note states: "Può essere generico per più oggetti perché non deve conoscere le specifiche interfacce degli oggetti che attiva".

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 13/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 1

□ Bilanciamento di carico

- Molto importante nel passato
- Oggi meno critica vista la potenza di calcolo disponibile
- L'onere di comunicazione è diventato il vero collo di bottiglia
- Migrazione del cliente presso il servernte
  - Esempio: un cliente deve effettuare una sequenza complessa di transazioni su base dati ove ciascuna transazione mobilita grandi volumi di informazione
  - Conviene che la parte coinvolta del cliente operi localmente al servernte per limitare il trasporto dati su rete
- Migrazione del servernte presso il cliente
  - Esempio: un servernte che richiede al cliente molti dati da fornire in piccole unità di formato prefissato (p.es. form) come prerequisito a una transazione
  - Conviene inviare una parte del servernte localmente al cliente per predisporre più velocemente i dati trattati

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 14/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 2

□ Miglioramento delle prestazioni

- Esempio: parallelizzazione di ricerca su più siti inviando su ciascuno una copia dell'agente di ricerca

□ Flessibilità di configurazione del sistema

- Fissare staticamente una configurazione è difficile e rischioso quando le condizioni di lavoro non siano note o stimabili a priori
  - Conviene di più poterla adattare dinamicamente

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 15/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 3

□ Modelli di mobilità (1/2)

- Debole (*weak mobility*)
  - Solo segmento codice e dati di inizializzazione → il programma migrato riparte sempre dal suo stato iniziale (p.es. Java *applet*)
  - Richiede portabilità del codice, oppure speciale supporto dal compilatore
- Forte (*strong mobility*)
  - Migra anche lo stato di esecuzione → l'esecuzione continua a destinazione
  - Grande complessità realizzativa
- Causata dal luogo di residenza iniziale (*sender-initiated*)
  - Da cliente verso servernte → delicato, richiede autenticazione del cliente
- Causata dal luogo di destinazione (*receiver-initiated*)
  - Da servernte verso cliente (p.es. Java *applet*) → più facile e sicura

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 16/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 4

□ Modelli di mobilità (2/2)

- Esecuzione nel processo destinatario
  - Esempio: le Java *applet* eseguono nello spazio di indirizzamento del processo *browser* di destinazione (lato cliente)
  - Il processo destinatario deve essere protetto da codice malintenzionato
- Esecuzione in processo dedicato
  - Maggiore protezione da intrusione al costo di maggior onere di comunicazione locale
- Clonazione
  - Simile al modello `fork()` di UNIX, con il processo clonato che eredita codice e stato dal processo clonante

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 17/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 5

Diagram illustrating Mobility mechanism. It branches into Weak mobility and Strong mobility. Weak mobility further branches into Sender-initiated and Receiver-initiated, each with sub-options for execution location. Strong mobility branches into Sender-initiated and Receiver-initiated, each with sub-options for migration and cloning.

Fuggetta, A., Pico, G.P., Vigna, G.: *Understanding Code Mobility*. IEEE Transactions on Software Engineering, 24(5):342-361, maggio 1998.

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 18/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 6

❑ Modelli di migrazione delle risorse su cui opera il codice mobile (1/2)

- Legame forte (*binding by identifier*)
  - La risorsa ha identità fisica (p.es. indirizzo IP)
- Legame debole (*binding by value*)
  - La risorsa non ha identità fisica ma solo specifiche caratteristiche attese e dunque può essere copiata a destinazione
    - Esempio: riferimenti a librerie standard in linguaggi come C, C++, Java, Ada
- Legame flebile (*binding by type*)
  - La risorsa deve solo appartenere a un tipo dato fissato che può dunque avere più rappresentazioni
    - Esempio: una stampante PostScript, un dispositivo

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 19/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 7

❑ Modelli di migrazione delle risorse (2/2)

- Risorse mobili (*unattached resources*)
  - Il legame tra risorsa e nodo è lasco e lo spostamento ha basso costo
    - Esempio: un file dati
- Risorse legate (*fastened resources*)
  - Il legame può essere lasco ma lo spostamento è oneroso
    - Esempio: una intera base dati, un intero sito Web
- Risorse immobili (*fixed resources*)
  - Il legame è così stretto da non poter essere sciolto
    - Esempio: un dispositivo locale

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 20/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 8

		Legame risorsa – nodo		
		Unattached	Fastened	Fixed
Legame processo – risorsa	+ forte	By identifier MV (GR se condivisa)	GR (o MV)	GR
	+ debole	By value CP (MV o GR se condivisa)	GR (o CP)	GR (memoria globale)
	+ debole	By type RB (GR o CP se non disponibile a destinazione)	RB (o GR o CP)	RB (o GR)

Cosa fare con le risorse associate a codice che migra

- MV: la risorsa può essere spostata
- CP: il valore della risorsa può essere copiato a destinazione
- GR: la risorsa può essere univocamente riferita da ogni parte del sistema distribuito
- RB: la risorsa può essere rappresentata a destinazione da una risorsa analoga disponibile

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 21/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Migrazione di codice – 9

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 22/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Agenti software – 1

❑ Definizione 1

- Unità autonome capaci di eseguire compiti collaborando con altri agenti anche remoti

❑ Definizione 2

- Processo autonomo capace di reagire a cambiamenti nel proprio ambiente e di provocarne, eventualmente in collaborazione con utenti od altri agenti

❑ Caratteristiche salienti

- Capacità di lavoro autonomo e di collaborazione
  - Agenti collaborativi

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 23/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Agenti software – 2

❑ Agenti mobili

- Con mobilità forte (più spesso) ma anche debole

❑ Agenti di interfaccia

- Assistono uno o più utenti nell'uso di una o più particolari applicazioni
  - Esempio: gli assistenti di molte applicazioni da ufficio
- Hanno capacità di apprendimento

❑ Agenti di informazione

- Stazionari: agiscono su informazione in ingresso
  - Esempio: un filtro di posta elettronica
- Mobili: cercano attivamente informazione ove essa risiede

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 24/27

# Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Agenti software – 3

Proprietà	Di tutti?	Capacità implicata
<b>Autonomia</b>	Si	Prendere iniziative proprie
<b>Reattività</b>	Si	Rispondere prontamente a cambiamenti nell'ambiente
<b>Proattività</b>	Si	Intraprendere azioni che producano cambiamenti nell'ambiente
<b>Comunicazione</b>	Si	Scambiare informazioni con utenti e altri agenti
<b>Continuità</b>	No	Avere un tempo di vita medio-lungo
<b>Mobilità</b>	No	Poter migrare da un sito all'altro
<b>Adattività</b>	No	Apprendimento

Proprietà comportamentali degli agenti software

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 25/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Agenti software – 4

Tratto da: <http://www.mscl.memphis.edu/~franklin/AgentProg.html>

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 26/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

## Agenti software – 5

Modello di piattaforma di agente secondo FIPA  
(Foundation for Intelligent Physical Agents)

Corso di Laurea Specialistica in Informatica, Università di Padova 27/27