

Processi e concorrenza

SCD

Anno accademico 2007/8
 Corso di Sistemi Concorrenti e Distribuiti

Tullio Vardanega, 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

Tratto 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 server – 2

- Localizzazione del server
 - A un server 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 server corrispondente
 - Super-Server
 - Quando le richieste di servizio sono sporadiche non conviene mantenere i rispettivi server (o *daemon*) inutilmente attivi
 - Un super-server ascolta **tutte** le porte corrispondenti e per ogni richiesta in arrivo risveglia (o crea dinamicamente) il server corrispondente
 - P.es. *inetd* di UNIX e GNU/Linux

7/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

Localizzazione del server

The diagram illustrates two methods of server localization. On the left, 'Assegnazione dinamica di porta servernte (interazione tramite daemon)', a client asks for an endpoint (1. Ask for end point), and the daemon registers the endpoint (Register end point) in an endpoint table, which the server then uses to request service (2. Request service). On the right, 'Attivazione dinamica di servernte (interazione tramite super-server)', a client requests service (1. Request service), and the super-server creates a server for the requested service (Create server for requested service), which then continues service (2. Continue service).

8/27

Sistemi distribuiti: processi e concorrenza

Problematiche di lato server – 3

- Interrompibilità del server
 - 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 server di dare ascolto prioritario ad alcuni dati fuori sequenza ma di maggiore urgenza
 - Cliente e server 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 server – 4

- Server senza stato (*stateless*)
 - Non ricorda lo stato del cliente e non deve informarlo di eventuali cambi di stato di lato server
 - **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
- Server con stato (*stateful*)
 - Il server ricorda lo stato del cliente
 - **Esempio:** il *MW* di lato cliente deposita *cookie* per fornire al server 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. Two object adapters (Object Adapter 1 and Object Adapter 2) bridge these to a standard interface. A daemon dispatcher of RMI manages the nodes.

Can be generic for more objects because it does not need to know the specific interfaces of the objects that are active.

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 server
 - Esempio: un cliente deve effettuare una sequenza complessa di transazioni su base dati dove ciascuna transazione mobilita grandi volumi di informazione
 - Conviene che la parte coinvolta del cliente operi localmente al server per limitare il trasporto dati su rete
- Migrazione del server presso il cliente
 - Esempio: un server 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 server 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 server → delicato, richiede autenticazione del cliente
- Causata dal luogo di destinazione (*receiver-initiated*)
 - Da server 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 mechanisms. Weak mobility branches into Sender-initiated mobility (Execute at target process, Execute in separate process) and Receiver-initiated mobility (Execute at target process, Execute in separate process). Strong mobility branches into Sender-initiated mobility (Migrate process, Clone process) and Receiver-initiated mobility (Migrate process, Clone process).

Fuggetta, A., Frco, 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
	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

The diagram plots binding types on the y-axis (By identifier, By value, By type) against migration types on the x-axis (Unattached, Fastened, Fixed). A diagonal arrow indicates increasing binding strength from bottom-left to top-right. Specific resource types are placed in boxes: MV (GR se condivisa) and GR o MV are in the Unattached/Fastened area; CP (MV o GR se condivisa) and GR o CP are in the Fastened area; RB (GR o CP se non disponibile a destinazione) and RB (GR se non disponibile a destinazione) are in the Fixed area. A box labeled 'GR (memoria globale)' is also shown.

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