

SISTEMI DISTRIBUITI

Al posto d' comprare un PC grande
si prendono n microprocessori
Un sistema distribuito e:

- network di workstation
 - distribuzione manifatturiera
 - network di P.C. d'ufficio
- (ANALISI DATI
per x@home)

Praticamente tutto il web si basa su reti di sistemi distribuiti

Alcuni aspetti

Vantaggi dei sistemi distribuiti rispetto a centralizzati:

- Più economico
- Più veloce, meno delay
- Migliore distribuzione di dati
- Reliability
- Crescita incrementale

Svantaggi:

- Software e sincronizzazione, e coordinazione
- Saturazioni di rete
- Sicurezza: accesso facile e protetto ai dati

Obiettivo Primario

Scambio di Risorse e dati

- Coordinazione
- Sincronizzazione

Coordinazione

Alcune considerazioni

- serve concorrenza spaziale e temporale
- Non c'è clock GLOBALE
- Latenze non controllabili
- Problemi

Per disegnare un sistema distribuito si devono gestire:

- | | |
|--|---|
| - Eterogeneità su più punti | - Concorrenza |
| - Apertura (interfacce pubbliche API) | - Flessibilità (se down una funzione tutto) |
| - Sicurezza (C.I.A) | - Performance (performance gain) |
| - Scalabilità (growth esponenziale, accesso risorse on demand) | - Trasparenza |
| - Affidabilità (più affidabili sistemi singoli) | |

In generale non mi devo accorgere di che macchine del sistema sto usando!

Sicurezza: (C.I.A)

- **Confidenzialità**: limitare accesso a risorse a chi non è autorizzato
- **Integrità**: protezione da alterazione e corruzione di dati.
- **Availability**: protezione da interferenze per accedere a dati.

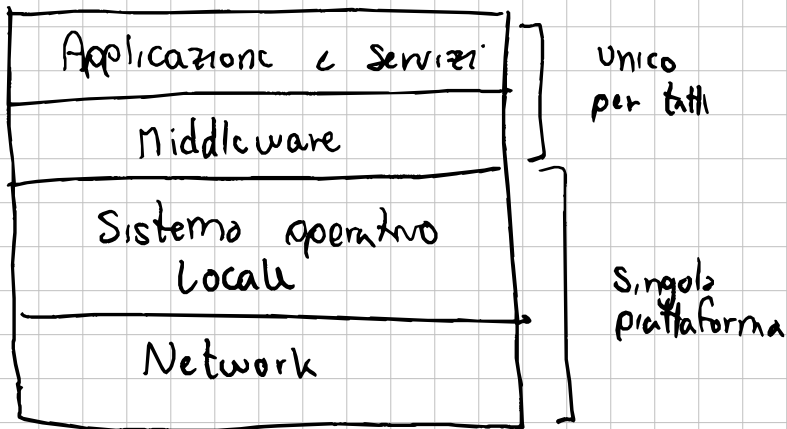
2 MODELLI DI INTERAZIONE

- Client-server
- Peer-to-peer

Layer di hw e sw

Se si vogliono progettare sistemi distribuiti è necessario fare cambiamenti.

SISTEMA UNICO di comunicazione



Alcuni problemi del middleware

- Estrema eterogeneità da gestire: OS, tipi di dati, clock.
- Non c'è conoscenza globale di tutti i node
- Asincronia locale e di rete

↳ Il middleware deve saper gestire queste situazioni attraverso un set di API

COMPUTING CLIENT-SERVER

- Client sono computer single client che lasciano un'interfaccia user-friendly
- Server rilascia una serie di risorse condivise ai client
- il server permette l'accesso simultaneo a più client per accedere a stesso database

La logica applicativa è fatta lato client.
La comunicazione passa attraverso, spesso, TCP-IP

Alcune componenti dell'applicazione

- logica di presentazione
- I/O di processing
- Business Processing
- Data storage

4 classi di elaborazione

HOST BASED

- mainframe tradizionali.
- tutto gestito da server,
- client solo mouse+teclado+ schermo!

COOPERATIVE PROCESSING

- logica applicativa è shared
- complessa da mantenere

SERVER BASED

- server fa tutto processing
- client fa logica presentazione

CLIENT-BASED PROCESSING

- client fa logica di presentazione, applicazione e database
- server fa logica DBMS e DB

ARCHITETTURA a 3 LIVELLI

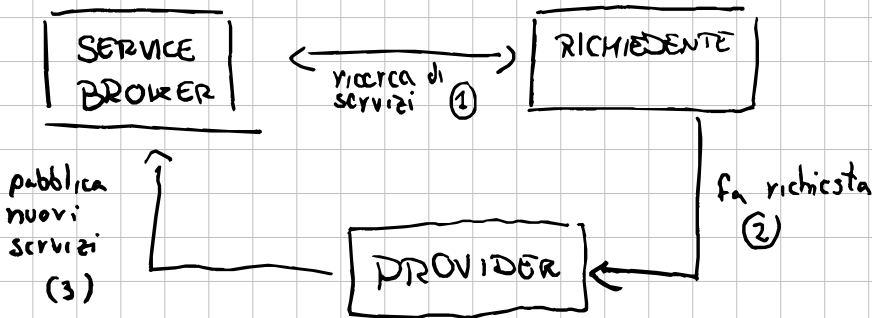
La logica software dell'applicazione è a 3 livelli di macchine

- USER MACHINE
- MIDDLE TIER SERVER
 - Gateway
 - Server di smistamento
- BACKEND SERVER

SERVICE - ORIENTED ARCHITECTURE

Usato in sistemi enterprise, organizza funzioni in struttura modulare, più che app. monolitica ad ogni dipartimento.

Insieme di servizi e appl. client che li usano, che comunicano attraverso interfacce standardizzate (e.g., XML)



REMOTE PROCEDURE CALL

- Fa in modo di avere interazioni tra diverse macchine attraverso statement e return
- STANDARDIZZATO
 - ↳ il codice di comunicazione può essere generato automaticamente
 - ↳ Modularizzabile
- Server che contiene funzioni e procedure.

Passaggio parametri

- per valore è semplice
- per puntatore è difficile:
 - necessario sistema di puntamento universale
 - not worth.

BINDING

Abbinamento (anche persistente) tra macchine.

[come con TCP e UDP]

Nel caso del binding persistente è comodo perché basta una sola connessione e quella può essere usata per ogni procedure call

Nel binding temporaneo può essere comodo se si usa la RPC una o due volte.

RPC SINCRONE vs ASINCRONE

Synchronous:

- Sistema si blocca fino all'arrivo del risultato
- più facile da gestire, ma performance peggiori!
- non sfrutta PARALLELISMO

Asynchronous:

- Non blocca il caller
- client procede in parallelo con il server

ERRORI

Ci possono essere tre tipi di errori:

- (1) Invio messaggio
- (2) Elaborazione
- (3) Ricezione risposta

Bisogna gestire ogni tipo d'errore!

Gestione:

CLUSTER

gruppo di computer interconnessi che si comportano come una sola macchina.

Ogni pc che appartiene al cluster è detto nodo

failure management

il failover è quello che si fa quando si passano dati e applicazioni da una macchina fail a una funzionante

il fallback è invece il restore di app e dati nel pc dopo che è stato messo a posto.

controllo carichi

il cluster ha bisogno di un sistema di monitoraggio, avvio e trasferimento di task

Middleware tiene traccia dei programmi, del carico