

TEMA 1- CONCEPTS OF DISTRIBUTED SYSTEMS

- Definition of distributed systems
- Challenges of distributed systems
- Architectures of distributed systems

DEFINITION OF A DISTRIBUTED SYSTEM

- Un sistema distribuït és quan la fallada d'un sistema no t'implica no poder fer alguna tasca.

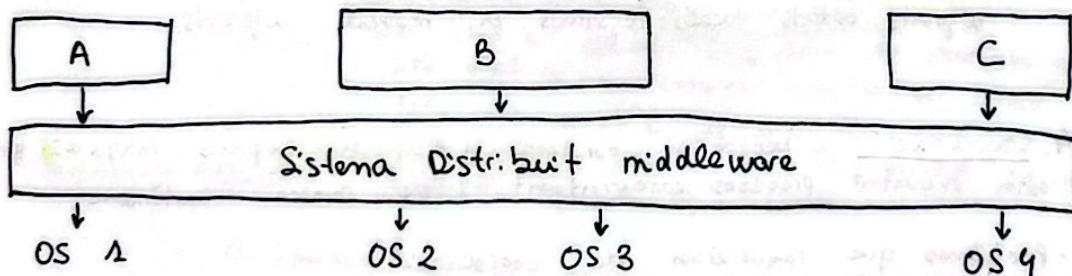
Aspectes bàsics de un sistema distribuït

1. Transparencia de distribució
2. Interdependència de components

- Conjunt de ordinadors independents que semblen un únic i coherent sistema.
- Sistema on els components estan connectats comunicats i coordinats; no és mitjançant missatges.

Independent Computers

Single-system view : middleware



Conseqüències de la definició:

- Components autònoms i heterogenis
- Coneixement local
- Relotges no sincronitzats
- Processos concurrents
- Els components poden fallar independentment
- Els components poden no sempre estar disponibles

partial failure
↑

Perquè construïm sistemes distribuïts?

Perquè els ordinadors poden tenir diferents funcionalitats, el treball pot estar dividit entre més ordinadors, hi ha redundància per si falla algun sistema, per compartir recursos i perquè és més econòmic ja que diversos ordinadors petits és més barat que un de gran.

REPTES / DESAFIOS

OBJECTIUS DELS SISTEMES DISTRIBUITS

1. Heterogeneïtat → Necessitat de adaptar cada ordinador.
2. Seguretat → necessitat de integritat, privacitat i autenticació entre dominiis
3. Falta de visió global → es impossible tenir una visió global de forma instantània i exacta.

a) Temps Global → "Tema 3"

- Baixa precisió de rellotge en cada node.
- Desviació de rellotge
- ↳ Sincronitzar les màquines amb un rellotge global
↳ Acordar l'ordre en el que s'executen els events a mes de mirar el temps en que s'han fet.

b) Estat Global → "Fora d'aquest curs"

- Cada proces és independent
- La perfecta sincronització de rellotge és inviable.
↳ Hem de fer un estat global significatiu a partir dels diferents estats locals registrats en moments diferents.

4. Coordinació → Necessitem coordinar accions en diferents màquines que estàn executant processos concurrentment i de manera autònoma.

• Problemes que requereixen de coordinació

- 1 - Exclusió mútua → coordinar l'accés a un recurs compartit
- 2 - Elecció de líder → elecció de la màquina líder
- 3 - Atomic multicast → enviamet de missatges
- 4 - Consens → posarse d'acord

5. Asincronia

• Els missatges tarden un temps variable en ser enviats
Dos tipus de sistemes distribuïts

• Síncrons

- Tenen timeouts i es temps d'execució i missatges tenen emets coneguts.

• Asíncrons

- No es pot fer suposicions sobre els intervals de temps i es temps

REPTES DELS SISTEMES DISTRIBUITS

5. Asincronia → dispositius síncrons o asíncrons

6. Accessibilitat / Obertura

1. Interoperabilitat : components de diferents proveïdors poden treballar conjuntament apoyant-se en els recursos de cadascú.

2. Portabilitat : un component fet per un sistema determinat pot correr sense ser modificat en un altre sistema.

3. Extensibilitat : poder afegir nous components o reemplaçar-los sense afectar el sistema.

=> Ofrir serveis d'acord amb interfícies estàndard que descriuen la seva semàntica i sintaxis.

7. Transparència

• Poder presentar un sistema distribuït com un sol sistema

Access	hide
Location	hide where a resource is located
Migration	hide that a resource may move to other location
Relocation	hide that a resource could be moved while in use.
Replication	hide the presence of multiple copies of a source.
Concurrency	hide that a resource may be accessed concurrently by several users.
Failure	hide the failure of a source

La transparència és un objectiu però assolir-la pot ser una altra història.

A. Latències degut a una distància molt gran (geogràfica)

B. Ocultar totes les fallades és impossible

↳ En un sistema asíncron no pots distingir un node lent d'un node que ha fallat.

C. Compensar entre transparència i rendiment

D. Exponer la distribució podria ajudar

ex. utilitzar una impressora ocupada a més d'una impressora però propera nearby

llure en un altre edifici.

distance is important

8. Tolerància a fallades

- Fallos en un únic sistema afecten a tot el sistema.
- Fallos en sistemes distribuïts poden ser parcials. **Normalment fallen alguns nodes.**
- Un sistema amb tolerància a fallades és **capaç de conèixer les seves especificacions tot i tenir fallades parcials.**
- La probabilitat de fallada **augmenta** a mesura que el **nombre de nodes també ho fa.**

Tipus de fallades

Crash

Usar detectors de fallades per saber quins processos fallen.

Omission

2 implementations → Heartbeats I'm alive!

Response

→ Pinging Are you alive? Yes!

Timing

Arbitrary

- Com de fiables són els detectors?

A. Fiables

B. No fiables

A. Fiables: un procés pot ser

ex. ha rebut
f = per un missatge

- Inesperat: evidència recent de que el procés no ha fallat.

ex. f no ha
arribat que no
rep un missatge

- Esperat: pista de que pot ser que el procés hagi fallat.

B. No Fiable: un procés pot ser inesperat o...

- Fallat: el detector ha dit que el procés ha fallat.

⇒ Això no és possible en els sistemes síncrons.

• Amagar la fallada d'altres processos usant la redundància.

1. **Informació redundent** • Afegir bits per detectar errors o per recuperar
2. **Redundància física** → "Tercer 5" • Replicar hardware o software
3. **Temps redundent** → "Tercer 2" • Repetir la operació fins que la resposta es repeteixi

REPTES PELS SISTEMES DISTRIBUITS

9. Escalabilitat :

- Poder suportar l'augment d'usuaris la localització geogràfica o el nombre de domini administratius.

A Número d'usuaris → mida escalable

B Màxima distància entre nodes → escalabilitat geogràfica

C Número de domini administratius → escalabilitat administrativa

Problemes d'escalabilitat

- Serveis centralitzats
- Informació centralitzada
- Algoritmes centralitzats

Tècniques d'escalabilitat

1. Amagar latències de comunicació
2. Distribució
3. Replicació/caching
4. Utilitzar algoritmes descentralitzats

Tècniques d'escalabilitat

1. Amagar latències de comunicació

- + Comunicació asíncrona
- + Ajuda a assolir escalabilitat geogràfica
- ↓ No totes les aplicacions poden utilitzar aquest model

2. Distribució

- + Dividir les dades i càlculs entre diferents ordinadors
- ex. DNS, move computations to clients Java Applets

3. Replicació/caching

- + Replicar components en un sistema distribuït
- + El client decideix com utilitzar el recurs. → Caching
- + Tèr múltiples còpies pot desencadenar en inconsistències.
↳ Consistència requereix de tenir una sincronització global.

4. Utilitzar algoritmes descentralitzats

- + Ninguna màquina té accés a la informació total del estat del sistema.
- + Decisions basades en la màquina local.
- + La fallada d'una màquina **no** arruïna l'algoritme.

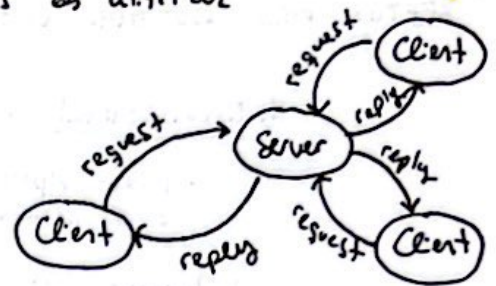
ARCHITECTURES FOR DISTRIBUTED SYSTEMS

A. Arquitectura Client-Servidor

Els servidors ofereixen serveis i els clients els utilitzen

Request-Reply

Problemes d'escalabilitat i robustesa



CLIENTS

- El software combina interfícies i solucions per aconseguir una distribució transparent.

SERVIDORS

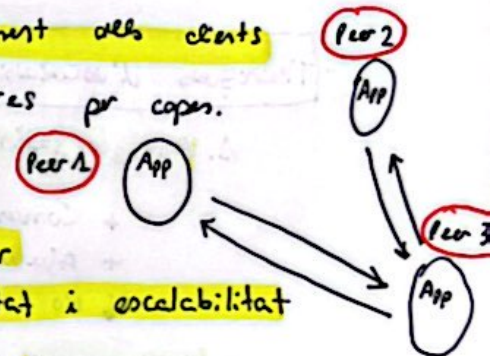
- Sequential one request at a time
- Concurrent crea un procés o thread per a cada request (petició)

- Stateless el servidor no guarda dades dels clients i pot enviar l'estat sense informació
- Stateful el servidor guarda el comportament dels clients

Els servidors poden organitzar-se en arquitectures per còpies.

B. Arquitectura punt a punt

- Elimina la diferència entre client i servidor
- Red superposada
- No control centralitzat
- Gran disponibilitat i escalabilitat
- Resiliència a fallades.



1. Arquitectures estructurades punt a punt

- Topologia construïda de mode determinista
- Nodes organitzats segons una estructura de dades basats en ID

Hash tables

2. Arquitectures desestructurades punt a punt

- Topologia basada en algoritmes aleatoris

C. Arquitectura híbrida

- Combinació client-servidor amb punt a punt