## Sistemas distribuidos Grado en Ingeniería Informática

#### Tema 05-01: Sistemas de Ficheros Distribuidos

Departamento de Ingeniería Informática Universidad de Cádiz



Escuela Superior de Ingeniería Dpto. de Ingeniería Informática



Curso 2019 - 2020

## Indice

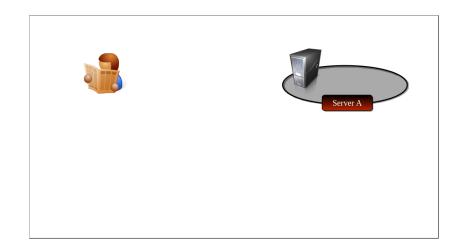
- Introducción
- 2 Arquitectura de Servicio de Ficheros
- Network File System
- 4 Otros

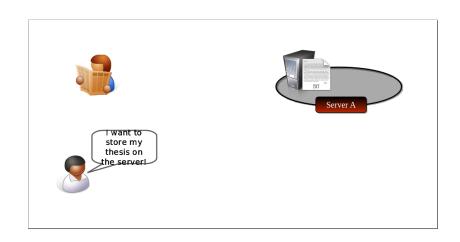
: Introducción

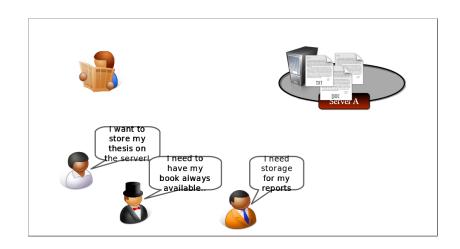
Sección 1 Introducción

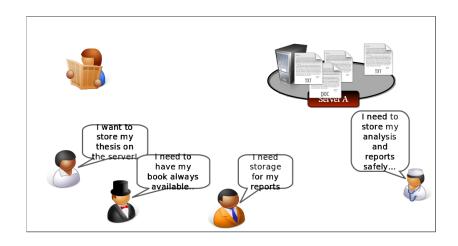
#### Introducción

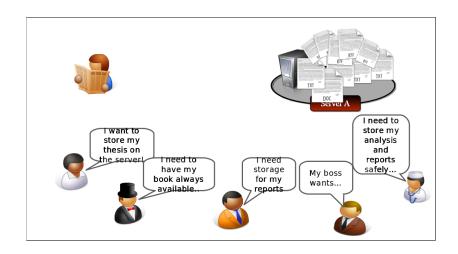
- Objetivo Compartir información almacenada en localizaciones distribuidas
- Enfoques de almacenamiento
  - No persistente:
    - Almacenamiento en memoria compartida
    - Almacenamiento de objetos: CORBA, EJB, etc.
  - Persistente:
    - Datos no estructurados (Ficheros) (NFS, xFS..gNutella, Peer-to-Peer)
    - Datos Estructurados: BBDD distribuidas/federadas/paralelas,
       Datawarehousing

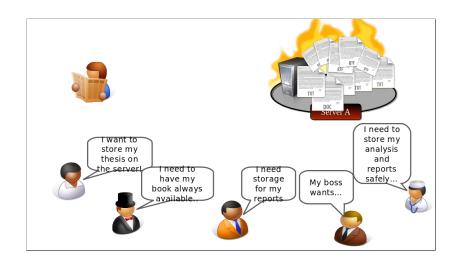


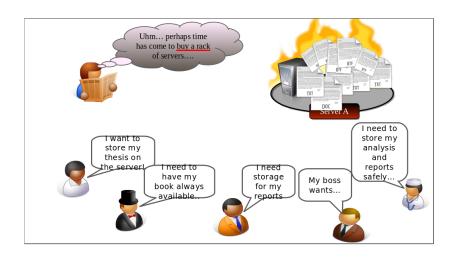


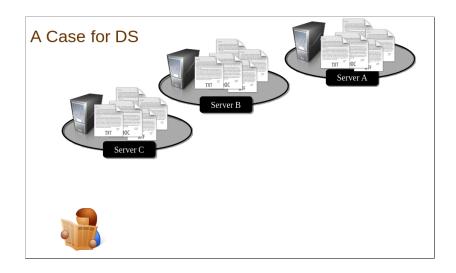


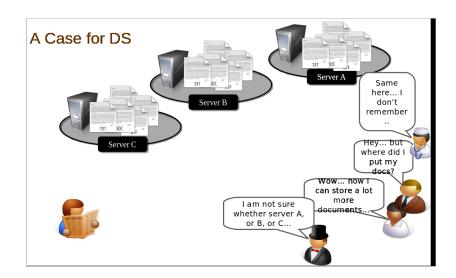


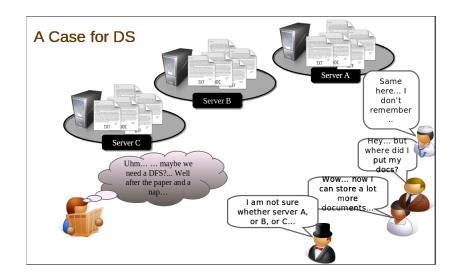






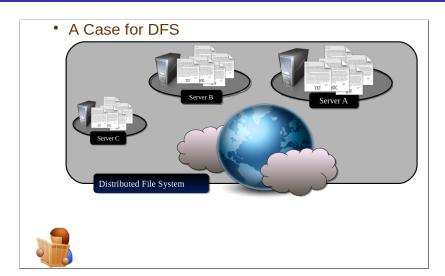


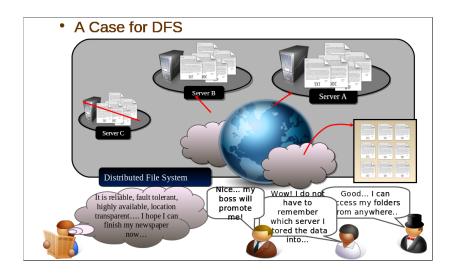




## Introducción

Un caso de SD





## Introducción

#### Conceptos

#### Caracterización

- <u>Sistema o servicio de ficheros distribuido:</u> software cuyo propósito es <u>emular la funcionalidad de un sistema de ficheros no distribuid</u>o
- Objetivo: permitir a programas clientes acceder a los ficheros como si estuvieran en su nodo local

#### Conceptos implicados

- Ficheros elementos almacenados formados por "datos" (secuencias de bits) y "atributos" (longitud, tipo, timestamp, propietario, ACL, etc.)
- **Directorios** ficheros especiales que contienen nombres (id) <u>de ficheros</u> dependientes de él
- Metadatos: información usada para la gestión del sistema de ficheros
- Operaciones: crear, abrir, cerrar, leer escribir, posicionar, eliminar, renombrar, asignar atributos.

## Introducción Reguisitos

- <u>Transparencia</u>: <u>equilibrio entre flexibilidad y escalabilidad de la</u> transparencia frente a complejidad y rendimiento del SW
  - <u>De acceso</u>: los clientes <u>no deben ser conscientes de la distribución</u> de <u>los fichero</u>s → <u>conjunto único de operaciones</u>
  - De localización: los clientes deben ver un único espacio de nombres de ficheros uniforme → transferencia de ficheros sin que cambie el "pathname"
  - De movilidad: información en los clientes acerca de los ficheros no debe variar cuando se migra un fichero
  - <u>De rendimiento:</u> los clientes deben seguir con su rendimiento aun cuando la carga del servicio de ficheros distribuidos aumenta
  - De escalabilidad: el sistema de ficheros debe ser capaz de escalar sin que mermen sus capacidades

Requisitos

# Introducción

- Concurrencia: Los <u>cambios hechos a un fichero por parte de un cliente</u> no deben afectar al acceso a ese fichero por parte de otros clientes
  - Replicación: un mismo nombre de fichero puede referirse a varios ficheros replicados.
    - Ventaja: reparto de carga y tolerancia a fallos
    - Desventaja: actualizaciones y mantenimiento de copias
- Heterogeneidad
  - El servicio puede ser accedido por clientes que utilizan plataformas o sistemas operativos diferentes
  - El <u>diseño</u> debe ser <u>compatible con los sistemas de ficheros de los</u> <u>diferentes sistemas operativos</u>
  - Se necesita saber la especificación de API para acceder a los servicios

## Introducción

#### Requisitos

- Tolerancia a fallos: recuperación ante fallos del cliente o del servidor
  - Consistencia: debido a la existencia de replicación, todas las copias de un fichero deben ser iguales propagación de cambios
- Seguridad: mecanismos de control de acceso a los ficheros
- Eficiencia: un sistema de ficheros distribuidos debe ofrecer, al menos, la misma eficiencia que uno local

## Evolución

#### 1974-1995

En la primera generación de los sistemas distribuidos, los sistemas de ficheros (como NFS), eran solo sistemas de almacenamiento en red.

## 1995-hoy

Con los avances de los sistemas de objetos distribuidos (como **CORBA**, **Java**) y la web han creado sistemas más complejos

#### Actualmente

Los sistemas a gran escala y con almacenamiento escalable

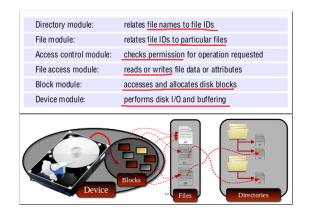
- Google File System
- Amazon S3
- Cloud Storage (e.g., Dropbox)

### Introducción

#### Sistemas de almacenamiento y sus propiedades

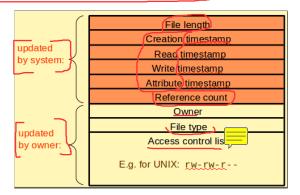
	Sharing	Persistence	Distributed cache/replicas	Consistency maintenance	Example
Main memory	X	×	×	1	RAM
File system	×	/	×	1	UNIX file system
Distributed file system	/	/	/	/	Sun NFS
Web	/	<b>/</b>	<b>/</b> )	×	Web server
Distributed shared memory	/	×	/	/	Ivy (DSM, Ch. 6)
Remote objects (RMI/ORB)	/	×	×	1	CORBA
Persistent object store	/	$\checkmark$	×	1	CORBA Persistent State Service
Peer-to-peer storage system	<u>/</u>	/	/	2	OceanStore (Ch. 10)

#### Módulos típicos para un sistema no Distribuido



Estructura típica del registro de atributos

Los sistemas de archivos son responsables de la organización, almacenamiento, recuperación, nominación, compartición y protección de los archivos. Los archivos contiene datos y atributos



## Ejemplos de sistemas de ficheros distribuidos

- Arquitectura de servicio de ficheros:
  - Modelo arquitectónico genérico sobre el que se asientan NFS o AFS
  - Basado en la división de responsabilidades entre el cliente y el servidor
- NFS: Network File System
  - Idea de Sun Microsystems (1985)
  - Protocolo NFS: RFC 1813 (1995)
  - Relación simétrica entre clientes y servidores (multiplataforma)
- AFS: Andrew File System
  - Entorno de computación distribuido de la CMU (1986)
  - Basado en la transferencia de grandes bloques de ficheros y el uso de cachés

para aumentar la eficiencia a la hora de pasar leer, etc ficheros Sección 2 Arquitectura de Servicio de Ficheros

## Arq. de Servicio de Ficheros

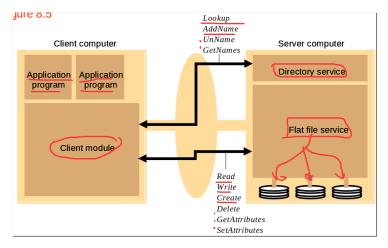
Componentes

El alcance de la extensibilidad y configurabilidad se mejora si el servicio se estructura en tres componentes encargados de lo concerniente al acceso a ficheros

- Servicios de Ficheros Planos
  - Implementa las operaciones en los tenidos de los ficheros para su acceso
  - Crear UFIDs (Unique File identifiers) para representar cada fichero físico
- Servicios de directorio
  - Mapea nombres (texto) a UFIDs
     Maping (clave(id unico), valor)
  - Gestiona ficheros y directorios
- Módulo cliente
  - Integra y extiende las operaciones del servicio de ficheros planos y del servicio de directorio como un simple API.
  - Crea un interfaz común de acceso para aplicaciones cliente.

#### Estructura típica del registro de atributos

#### Los módulos y sus relaciones.



Interfaces/operaciones del Servicio

- Interfaz del servicio de ficheros planos
  - Conjunto de operaciones usadas por un cliente para operar con los ficheros
- Internaz del servicio de directorio
  - <u>Propósit</u>o: <u>ofrecer una forma de trasladar nombres de ficheros planos a</u> UFIDs
  - Ofrece también operaciones sobre directorios.

#### Interfaces/operaciones del Servicio

Directory service Flat file service id fich Lookup(Dir, Name) -> FileId Read(FileId,(i), n) -> Data position of first byte AddName(Dir, Name, FileId) Write(FileId, i) Data) UnName(Dir, Name) Create() -> FileId GetNames(Dir, Pattern) -> NameSeq Delete(FileId) busqueda en un directorio GetAttributes(FileId) -> Attr SetAttributes(FileId, Attr)

¿Suficiente?

#### ¿Asunto zanjado? No todo está resuelto:

- Resolución de nombre de fichero

  Cliente y varios servidores involucrados.

  Cómo se reparten trabajo?
- Acceso a los datos:
  - ¿Se transfiere sólo lo pedido? ¿más cantidad? ¿todo el fichero?
  - Uso de cache en el cliente. Coherencia entre múltiples caches
- Otros
  - Migración
  - Replicación

Sección 3 Network File System

Introducción

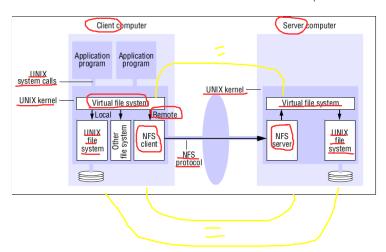
- Desarrollado por Sun Microsystems in 1985
- Muy popular, abierto y ampliamente usado
- Estandarizado: Versión 3 IETF (RFC 1813), Versión 4 RFC-3010

#### Características

- Soporta mucho de los requerimientos de diseño mencionados
  - Transparencia, Heterogeneidad, Eficiencia, Tolerancia a fallos
- Comportamiento limitado respecto a
  - Concurrencia, Replicación, Consistencia, Seguridad
- El protocolo no ofrece mecanismos de control de concurrencia (Protocolo independiente de NFS: Network Lock Manager)

#### Arquitectura NFS

el cliente a traves del modulo nfs cliente hace uso del protocolo nfs, y acceder al sistema de ficheros virtual de ese servidor. Todo esto es transparente al usuario



#### Operaciones NFS

- read(fh, offset, count) -> attr, data
- write(fh, offset, count, data) -> attr
  - create(dirfh, name, attr) -> newfh, attr
- remove(dirfh, name) status
- getattr(fh) -> attr
- setattr(fh, attr) -> attr
- lookup(dirfh, name) -> fh, attr
- rename(dirfh, name, todirfh, toname)
- link(newdirfh, newname, dirfh, name)
- readdir(dirfh, cookie, count) -> entries
- symlink(newdirfh, newname, string) -> status
- readlink(fh) -> string
- mkdir(dirfh, name, attr) -> newfh, attr
- rmdir(dirfh, name) -> status
- statfs(fh) -> fsstats

fh = file handle:

Filesystem identifier | i-node number | i-node generation

Conceptos Básicos

- Protocolo NFS: conjunto de llamadas a procedimiento remoto que ofrecen las capacidades necesarias para que los clientes puedan realizar operaciones sobre un almacenamiento de ficheros remoto.
- Clientes y servidores NFS:
  - Se comunican por RPCs siguiendo el protocolo NFS
  - Comunicación con operaciones síncronas
  - Con TCP o UDP por debajo
- Únicas restricciones de uso que la petición esté bien formulada y que el usuario tenga las credenciales adecuada

- Un excelente ejemplo de sistema distribuido sencillo, robusto y alto rendimiento.
- Acceso: Excelente. El API se esta intergrado en el infefaz de llamadas locales y remotas de UNIX.
- Localización No se garantiza pero normalmente funciona. El nombre de sistemas de ficheros es controlado por los intes durante las operaciones de montado, pero la transparenciá se puede asegurar mediante una configuración apropiada del sistema
- Concurrencia Limitada, pero adecuada para la mayoría de los propositos. Cuando ficheros de lectura-escritura son compartidos de manera concurrente entre cliente la consistencia no es perfecta
- Réplica Limitada a los ficheros de solo lectura, para los de escritura, el SUN Network Informaticon Service (NIS) corre sobre NFS y es usado para sistema esencial de réplica

#### Resumen

- Tolerancia a fallos Limitado pero eficaz. El servicio es suspendido si un servidor falla.
- Movilidad Apenas conseguido. La reubicación entre servidores se puede realizar pero la actualización de las tablas de montado remoto en cada cliente deber hacerse de manera individual.
- Rendimiento Bueno. Los servidores multiprocesador permiten un alto rendimiento.
- Escalabilidad Buena. Se puede aumentar las prestaciones de un servidor mediante la adición de procesadores. Los grupos de ficheros pueden ser subdivididos y realojados en otros servidores.

: Otros

Sección 4 Otros

# Google File System (GFS) Desarrollo

#### Google File System (GFS)

- Características
- Arquitectura
- Funciones del servidor Master y Chunk
- Cómo se resuelve una consulta de un cliente
- GFS API
- Replicaciones
- Consistencia

# Hadoop Distributed File System (HDFS)

Desarrollo

### Hadoop Distributed File System (HDFS)

- Características
- Arquitectura
- Funciones de los servidores
- Cómo se resuelve una consulta de un cliente
- HDFS API
- Replicaciones
- Consistencia