

Clase 22

Nivel de Aplicación WWW

Tema 6.- Nivel de aplicación en Internet

*Dr. Daniel Morató
Redes de Computadores
Ingeniero Técnico de Telecomunicación
Especialidad en Sonido e Imagen
3º curso*

Temario

- 1.- Introducción
- 2.- Nivel de enlace en LANs
- 3.- Interconexión de redes IP
- 4.- Enrutamiento con IP
- 5.- Nivel de transporte en Internet
- 6.- Nivel de aplicación en Internet
- 7.- Ampliación de temas

Temario

1.- Introducción

2.- Nivel de enlace en LANs

3.- Interconexión de redes IP

4.- Enrutamiento con IP

5.- Nivel de transporte en Internet

6.- Nivel de aplicación en Internet

» Nivel de aplicación: WWW

» FTP. Telnet. Ejemplos

» E-mail

» DNS. P2P. Mensajería...

7.- Ampliación de temas

Tema 6: Nivel de Aplicación

Objetivos:

- » Conceptos detrás de los protocolos de aplicación
 - Paradigma cliente-servidor
 - Paradigma peer-to-peer
 - Servicios de nivel de transporte
- » Aprender sobre protocolos analizando protocolos de servicios populares
 - HTTP
 - FTP
 - SMTP / POP3
 - DNS

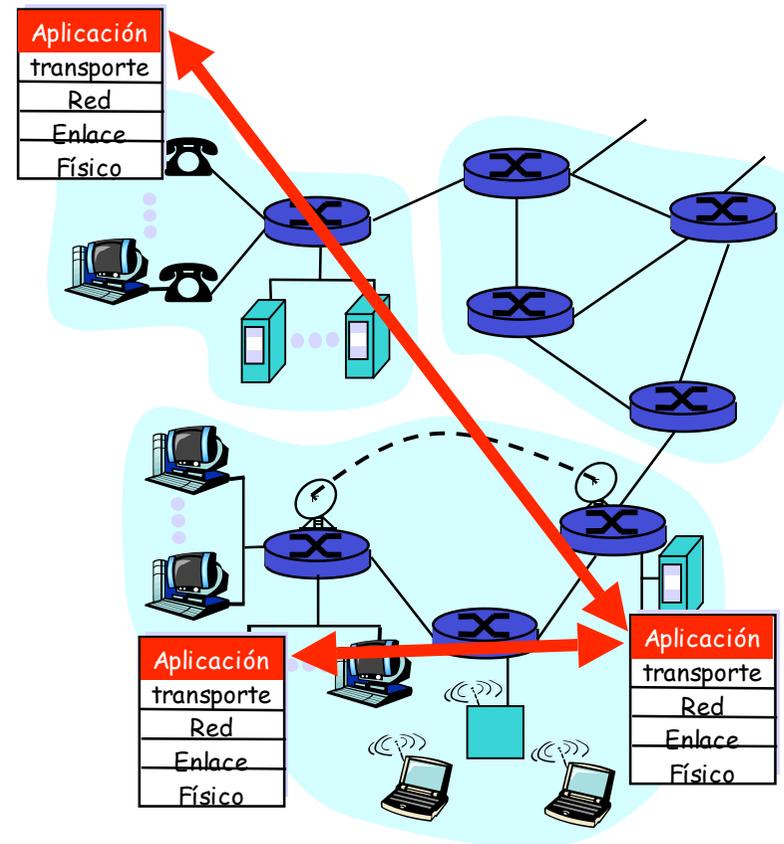
Algunas aplicaciones en red

- » E-mail
- » Web
- » Mensajería instantánea
- » login remoto
- » Compartición de ficheros P2P
- » Juegos multiusuario en red
- » Streaming de video clips
- » Telefonía por Internet
- » Videoconferencia en tiempo real
- » Computación masiva en paralelo

Aplicaciones en red

Las aplicaciones

- Son software
- Diferentes máquinas y Sistemas Operativos
- Quienes se comunican son **procesos**
- **IPC:** Inter Process Communication
- Nos interesan procesos ejecutándose en diferentes máquinas
- Se comunican a través de una red
- Intercambian **mensajes**
- Emplean **Protocolos** de nivel de aplicación (...)



Aplicaciones y Protocolos

Los **Protocolos de aplicación** son una parte de las aplicaciones de red (... ..)

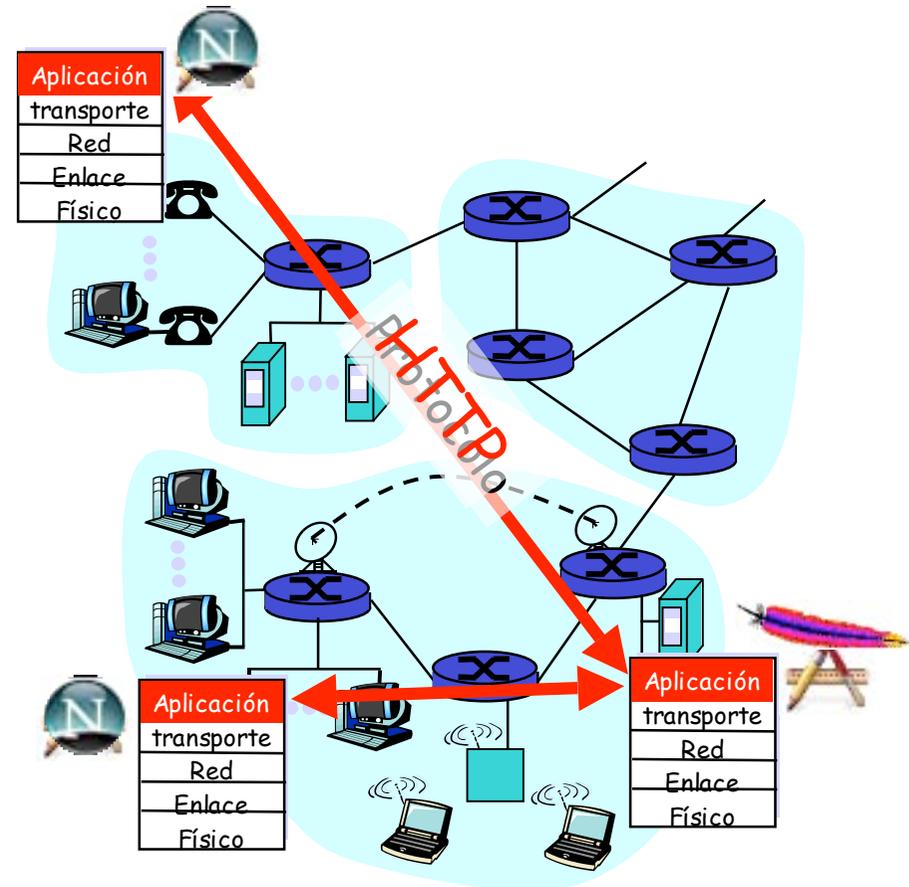
Definen:

- **Tipos** de mensajes
- Sintaxis/**formato** de mensajes
- **Significado** del contenido
- **Reglas** de funcionamiento

Ejemplo: La Web

- Navegador, Servidor Web (...)
- **HTTP** (...)

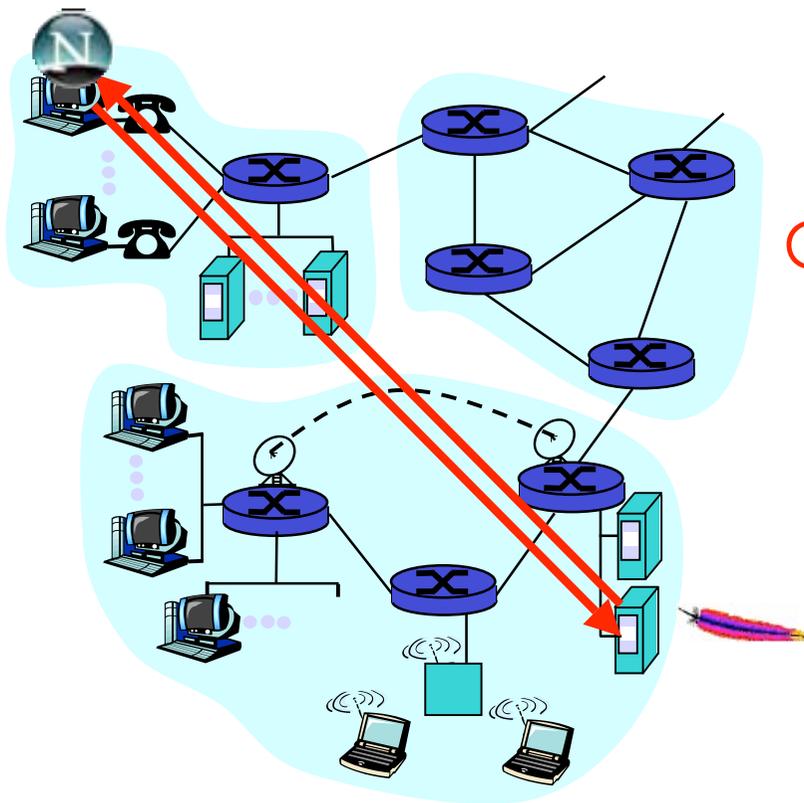
Muchos protocolos son **estándares abiertos** (en RFCs)



Paradigmas

- » Cliente-servidor
- » Peer-to-peer (P2P)
- » Híbrido de cliente-servidor y P2P

Arquitectura cliente-servidor



Servidor:

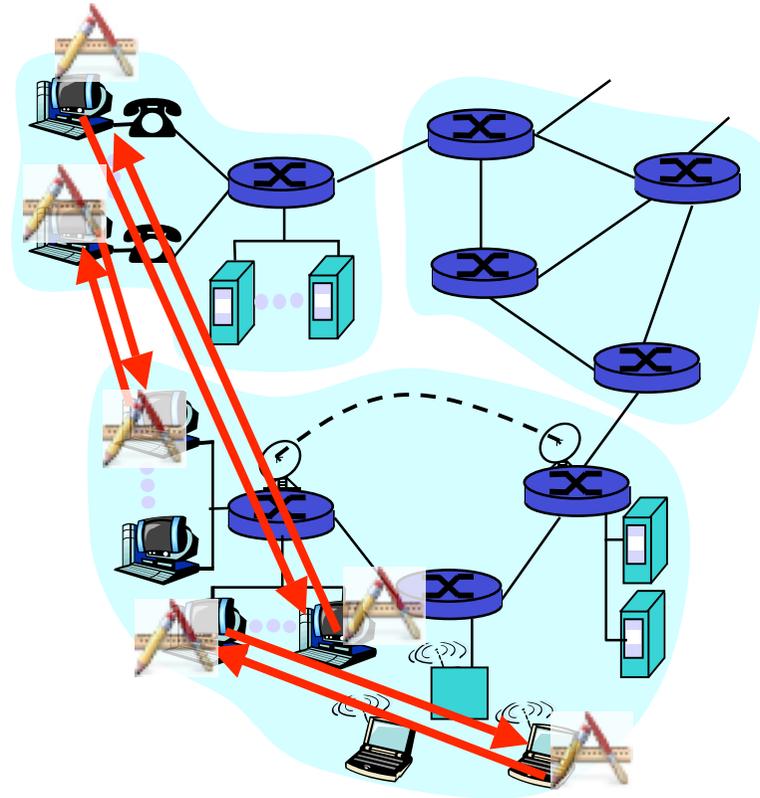
- Comienza a ejecutarse primero (...)
- **Espera a ser contactado**
- Host siempre disponible
- Dirección permanente

Cliente:

- Lanzado más tarde por el usuario (...)
- **Inicia la comunicación con un servidor (...)**
- No con clientes
- Termina cuando el usuario deja de usarlo
- Puede no tener siempre la misma dirección

Arquitectura Peer-to-Peer

- » No hay un servidor siempre disponible
- » Hosts extremos cualesquiera se comunican (**peers**) (...)
- » Pueden no estar siempre conectados (...)
- » Los peers pueden cambiar de dirección
- » El mismo proceso puede ser cliente o servidor
- » Ejemplo: Gnutella



Escalable

Difícil de controlar

Híbrido de cliente-servidor y P2P

Napster

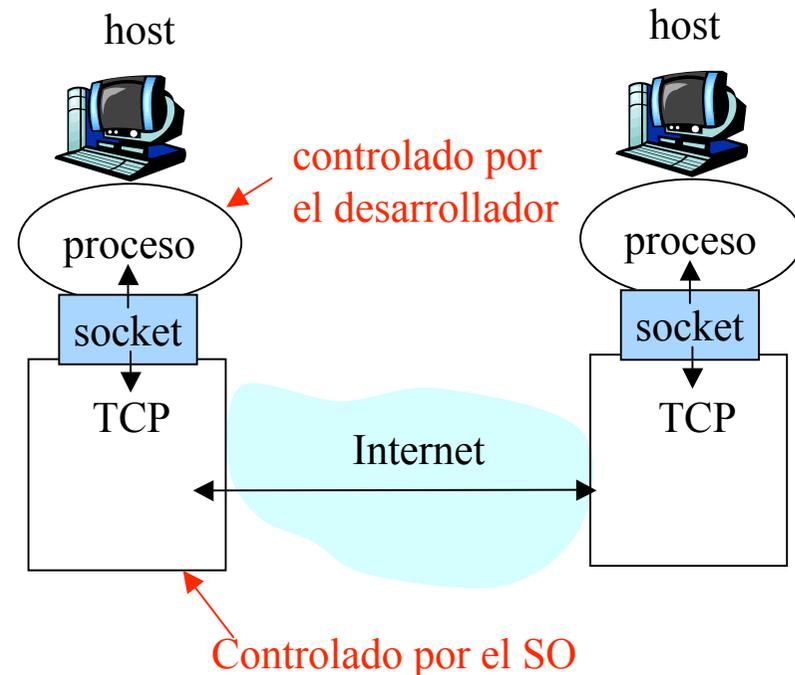
- Transferencia de ficheros P2P
- Búsqueda de ficheros centralizada:
 - » Peers registran el contenido ofrecido en un servidor central
 - » Peers preguntan al mismo servidor para buscar ficheros

Mensajería Instantánea (Instant messaging=IM)

- Conversación entre dos usuarios es P2P
- Detección de presencia y localización centralizada:
 - » Los usuarios registran su dirección en un servidor central cuando se conectan a la red
 - » Contactan con el servidor central para encontrar la dirección actual de sus contactos

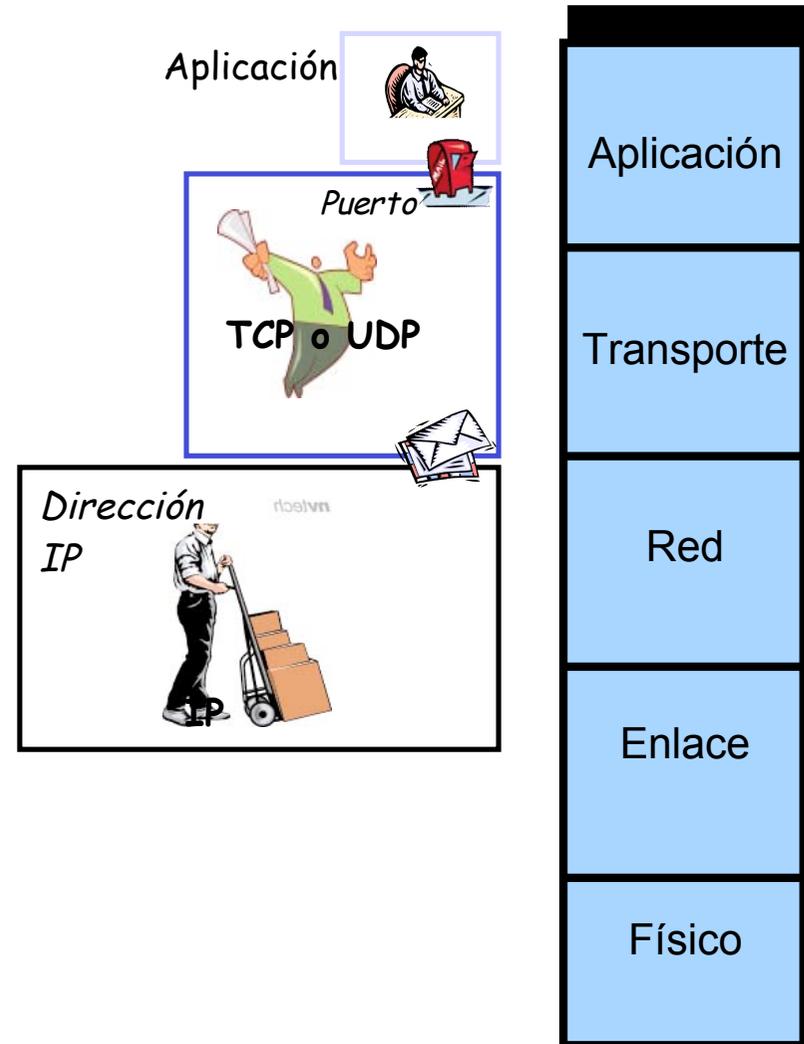
Sockets

- » Los procesos envían y reciben mensajes a través de un **socket**
- » **Delega** en el nivel de transporte para que haga llegar los mensajes al otro socket
- » Acceso a través de un **API**
- » Puede escoger el protocolo de transporte
- » Puede configurar algunos parámetros del mismo
- » No controla cómo se comporta



Identificando al proceso

- » El emisor de un mensaje debe **identificar al host** receptor
- » Un host (interfaz) tiene una **dirección IP única** (32 bits)
- » Muchos procesos en el mismo host
- » Debe **identificar al proceso** receptor que corre en ese host
- » **Número de puerto** diferente asociado a cada proceso
- » Ejemplos:
 - Servidor Web: puerto TCP 80
 - Servidor e-mail: puerto TCP 25



Servicios que necesitan las apps

Pérdidas

- » Algunas apps soportan pérdidas (ej. audio)
- » Otras requieren 100% de fiabilidad (ej. transferencia de ficheros)

Retardo

- » Algunas apps requieren bajo retardo (ej. juegos en red)

Ancho de banda

- » Algunas apps requieren un mínimo de ancho de banda (ej. audioconf)
- » Otras (**elásticas**) funcionan con cualquier cantidad pero pueden sacar provecho a todo el disponible

Tema 6: Nivel de Aplicación

Objetivos:

- » Conceptos detrás de los protocolos de aplicación
 - Paradigma cliente-servidor
 - Paradigma peer-to-peer
 - Servicios de nivel de transporte
- » **Aprender sobre protocolos analizando protocolos de servicios populares**
 - **HTTP**
 - **FTP**
 - **SMTP / POP3**
 - **DNS**

Web y HTTP

Términos

- » Una **Página Web** está compuesta por **objetos**
- » Un objeto puede ser un fichero HTML, una imagen JPEG, un applet JAVA, un fichero de sonido, etc
- » La página Web está compuesta por un **fichero HTML base** que hace referencia a otros objetos
- » Se hace referencia a cada objeto mediante un **URL**
- » Ejemplo de URL:

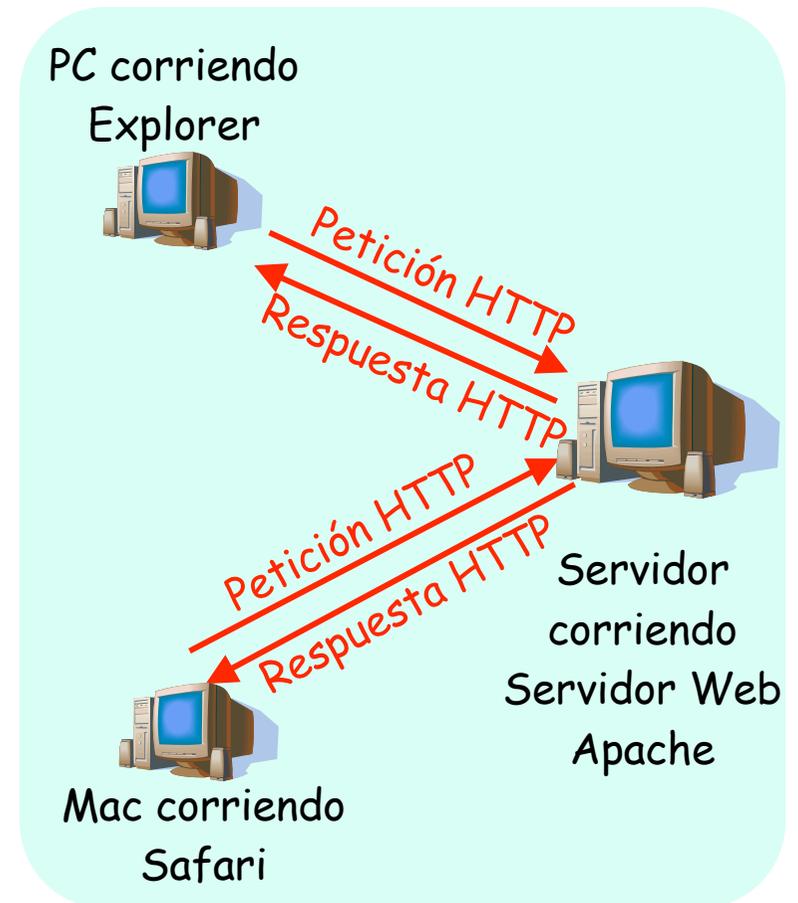
`http://www.tlm.unavarra.es/~daniel/index.html`

host path

HTTP

HTTP: HyperText Transfer Protocol

- » Protocolo de nivel de aplicación de la Web
- » Modelo cliente/servidor
 - cliente: browser (navegador) que solicita, recibe y muestra objetos de la Web
 - servidor: el servidor Web envía objetos en respuesta a peticiones
- » HTTP 1.0: RFC 1945
- » HTTP 1.1: RFC 2068



HTTP

- » Emplea TCP
- » *Well known port*: 80
- » Acciones típicas:
 - Cliente conecta con servidor
 - Solicita un objeto mediante su URI
 - Servidor envía el objeto y cierra la conexión
- » HTTP es **sin estado**
- » El servidor no mantiene ninguna información de peticiones anteriores del cliente
- » Los protocolos sin estado son más simples

HTTP no persistente

- » En cada conexión TCP se envía como máximo un objeto
- » HTTP/1.0

HTTP persistente

- » En la misma conexión TCP se pueden enviar varios objetos entre el servidor y el cliente
- » HTTP/1.1, funcionamiento por defecto

HTTP no persistente

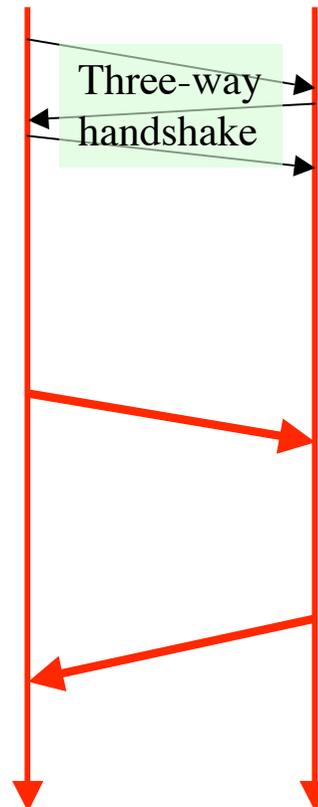
Supongamos que el usuario solicita el URL:

`www.tlm.unavara.es/~daniel/index.html`

(contiene texto y
1 referencia a
una imagen JPEG)

1a: El cliente HTTP inicia la conexión TCP con el servidor en `www.tlm.unavarra.es` puerto 80

2: El cliente HTTP envía un mensaje de petición
El mensaje indica que el cliente quiere el objeto `/~daniel/index.html`



1b: El servidor acepta la conexión, notificando al cliente

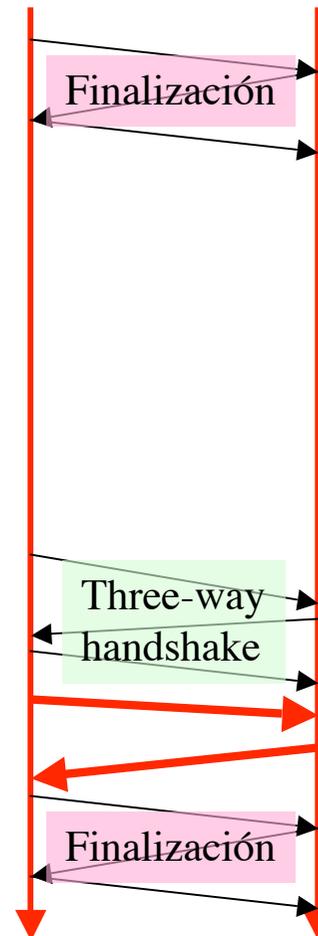
3: El servidor HTTP recibe el mensaje de petición
Forma un mensaje de respuesta que contiene el objeto solicitado y lo envía a través de su socket

HTTP no persistente

5: El cliente HTTP recibe el mensaje de respuesta que contiene el fichero HTML

Lo muestra y al interpretarlo encuentra la referencia a un objeto JPEG

6: Los pasos 1-5 se repiten para el objeto JPEG



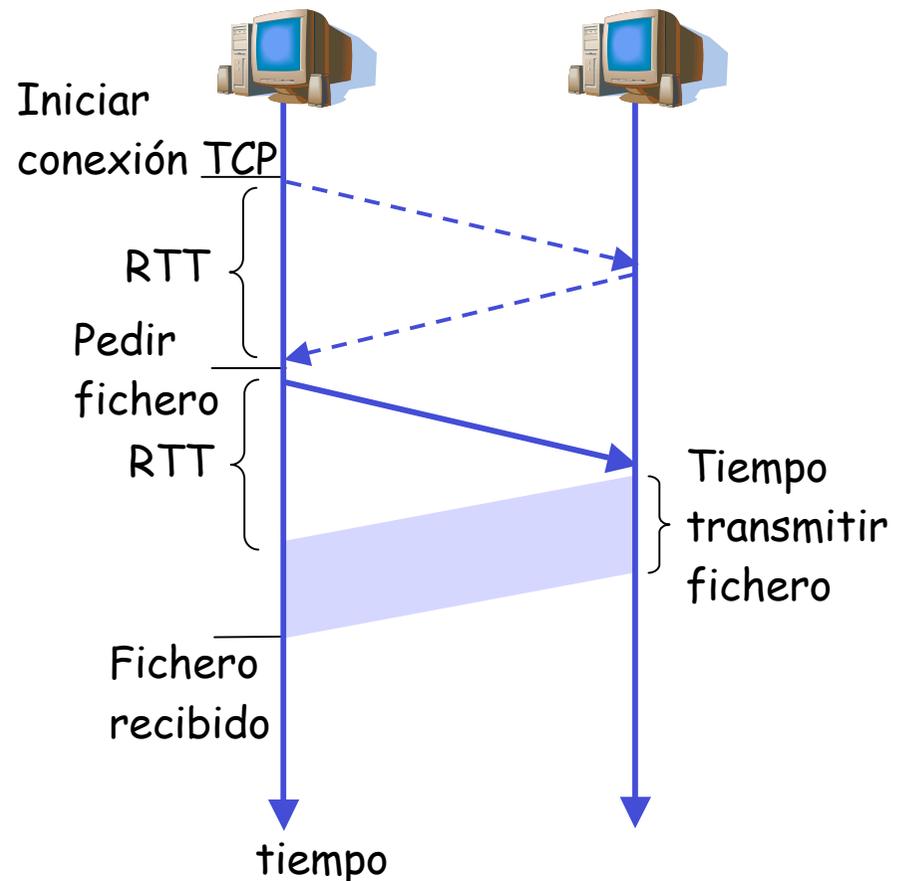
4: El servidor HTTP cierra la conexión TCP

Modelo del tiempo de respuesta

Tiempo de respuesta:

- » Un RTT para iniciar la conexión
- » Un RTT para la petición HTTP y el comienzo de la respuesta
- » Tiempo de transmisión del fichero
- » Mejor caso, ignorando mecanismos de TCP

$$\text{total} = 2x\text{RTT} + \text{tiempo_transmisión}$$



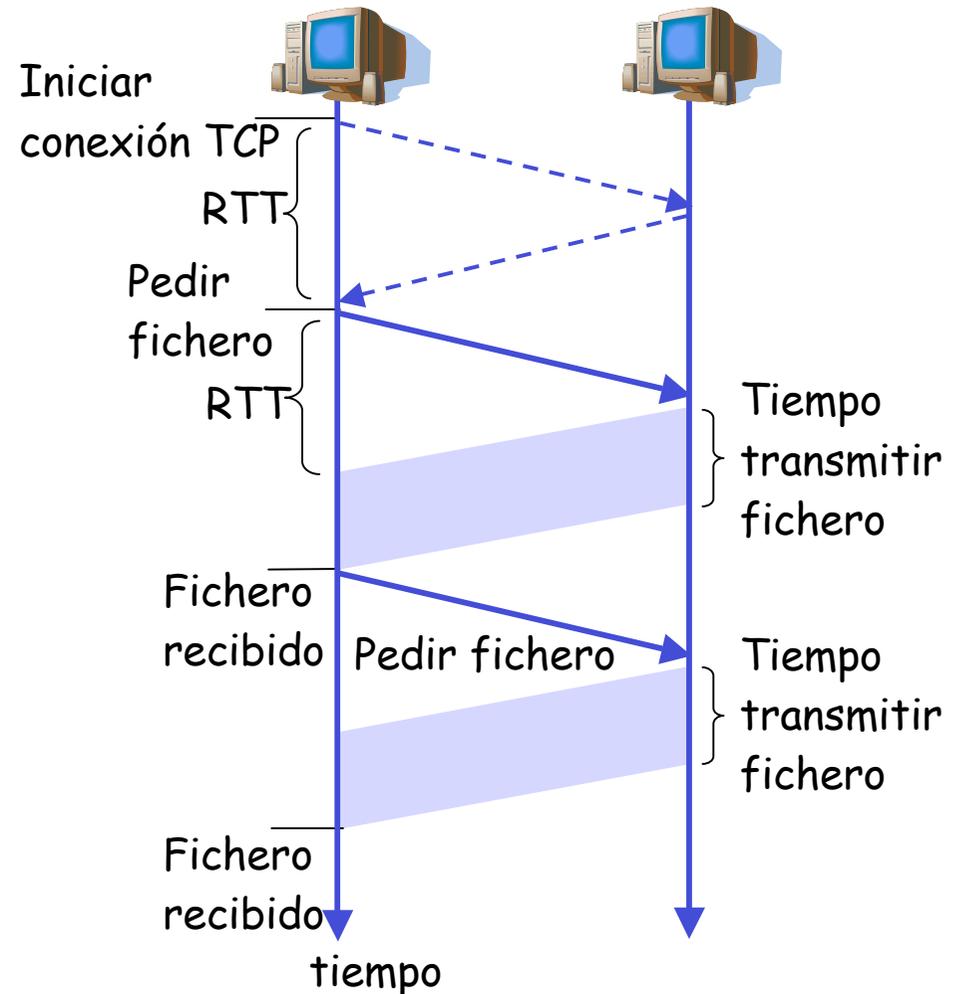
HTTP persistente

HTTP no persistente:

- » Requiere 2 RTTs por objeto
- » OS debe reservar recursos para cada conexión TCP
- » Pero el navegador suele abrir varias conexiones TCP en paralelo

HTTP persistente:

- » El servidor deja la conexión abierta tras enviar la respuesta
- » Los siguientes mensajes HTTP entre cliente y servidor van por la misma conexión



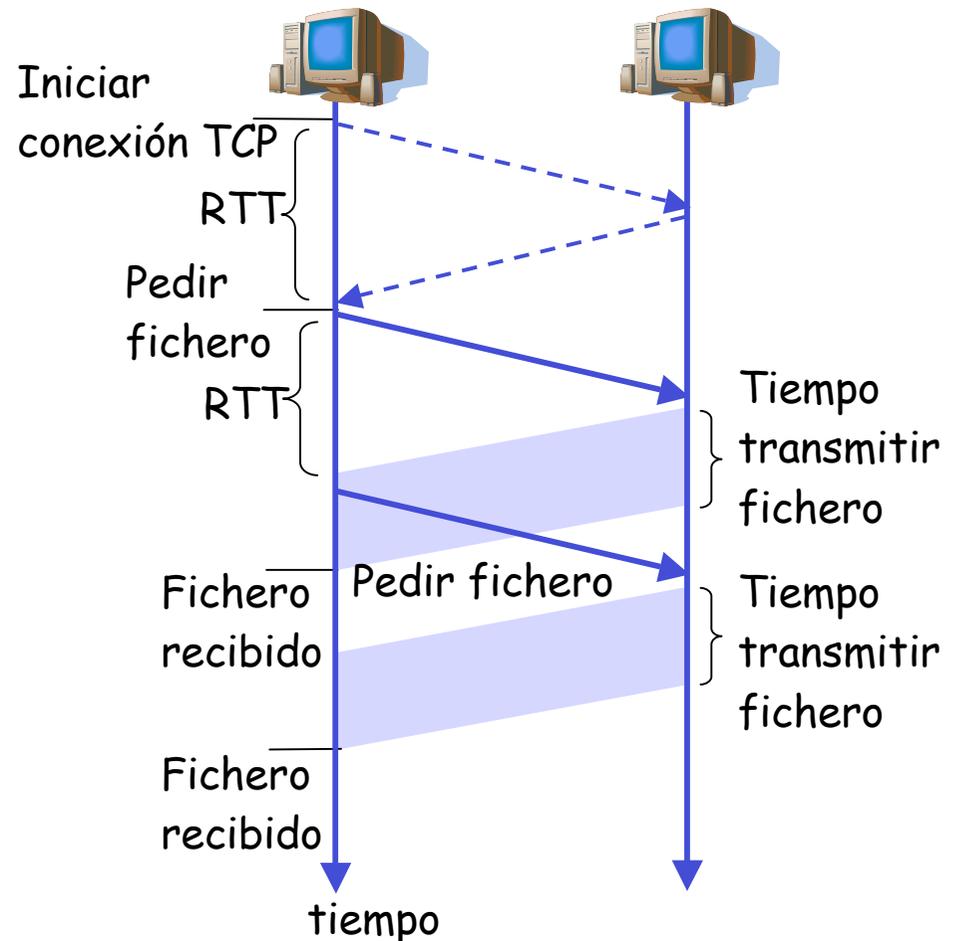
HTTP persistente

Persistente sin pipelining:

- » El cliente manda la nueva petición cuando ha terminado de recibir la respuesta anterior
- » Al menos un RTT por cada objeto

Persistente con *pipelining*:

- » *default* en HTTP/1.1
- » El cliente envía petición tan pronto como encuentra una referencia a objeto
- » Solo un RTT para todos los objetos referenciados en la página base



HTTP request message

- » Dos tipos de mensajes messages: *request*, *response*
- » Mensaje HTTP request :
 - ASCII (formato legible por humanos)



HTTP response message

línea de estado
(código de estado
frase de estado)

cabecera

datos, ej.,
fichero HTML
solicitado

```
HTTP/1.1 200 OK
Connection close
Date: Thu, 06 Aug 1998 12:00:15 GMT
Server: Apache/2.0.47 (Unix)
Last-Modified: Mon, 22 Jun 1998 ...
Content-Length: 6821
Content-Type: text/html

datos datos datos datos datos...
```

Probando HTTP desde el cliente

1. Telnet a su servidor Web favorito:

```
telnet www.tlm.unavarra.es 80
```



Abre una conexión TCP al puerto 80 (puerto por defecto del servidor HTTP) de `www.tlm.unavarra.es`
Lo que se escriba se envía por la conexión TCP

2. Escribir una petición GET de HTTP:

```
GET /~daniel/ HTTP/1.1  
Host: www.tlm.unavarra.es
```



Escribiendo esto (y retorno del carro dos veces) se envía un petición HTTP 1.1 mínima pero completa al servidor

3. Vea el mensaje de respuesta del servidor

Temario

1.- Introducción

2.- Nivel de enlace en LANs

3.- Interconexión de redes IP

4.- Enrutamiento con IP

5.- Nivel de transporte en Internet

6.- Nivel de aplicación en Internet

» Nivel de aplicación: WWW

» FTP. Ejemplos

» E-mail

» DNS. P2P. Mensajería...

7.- Ampliación de temas

Próxima clase

FTP. Ejemplos