UNIVERSIDAD DE GRANADA

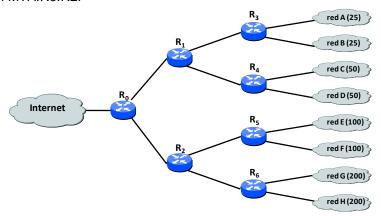
Fundamentos de Redes

3º del Grado en Ingeniería Informática



Ejercicios – Tema 5

1. En la figura siguiente suponga que R₀ corresponde con el servidor DNS raíz de un espacio de nombres de dominio ficticio, R₁ y R₂ son los servidores de los dominios .R1 y .R2 respectivamente, R₃ corresponde con el servidor del dominio .R3.R1, etc. Suponiendo resolución recursiva, describa paso a paso los mensajes DNS intercambiados para enviar un correo desde un MUA situado en la red A, a un destinatario cuya MTA estuviera instalada en MTA.R6.R2.



- 2. ¿Qué tienen en común HTTP y SMTP?
- 3. Discuta breve y razonadamente los principales retos y soluciones para el desarrollo de servicios IP multimedia (voz, vídeo, ...) desde la perspectiva de: (a) consumo de ancho de banda, (b) retardo de transmisión y (c) confidencialidad de los datos.
- 4. Explique detalladamente (incluyendo los mensajes de resolución de nombres que sean necesarios suponiendo resolución recursiva) todos los mensajes de aplicación intercambiados en el envío y recepción de un correo electrónico (suponga IMAP) entre dos MUAs.
- 5. Suponga dos usuarios de correo electrónico, *user1* y *user2*, situados en sendos puestos de trabajo *H1* y *H2*. Las estafetas de correo correspondientes son *mailserver.com* y *servidormail.es*. Describa todos los pasos y protocolos involucrados en los siguientes procesos:
 - a) Redacción y envío de un email de *user1* a *user2*, desde el punto de vista del primero de ellos.
 - b) Recepción del mensaje en servidormail.es.
 - c) Descarga y lectura del correo por parte de user2.
- 6. ¿Qué diferencias o semejanzas hay entre POP e IMAP?
- 7. Desde un ordenador se arrancan tres navegadores diferentes, Internet Explorer, Mozilla Firefox y Google Chrome, y se accede desde los tres a un servidor web en la dirección 147.156.1.4 (el mismo desde los tres) ¿Cuántos sockets y cuantas conexiones TCP están implicados, tomando en cuenta tanto el lado servidor como el cliente?
- 11. Discuta las características de las siguientes aplicaciones en términos de su tolerancia a la pérdida de datos, los requisitos temporales, la necesidad de rendimiento mínimo y la seguridad.



3º del Grado en Ingeniería Informática



- a. La telefonía móvil
- b. WhatsApp
- c. YouTube
- d. Spotify
- e. Comercio electrónico

Nótese que el diseño de una aplicación siempre debe tener en cuenta todas las características anteriores. No obstante, varias de estas características son difíciles de conseguir de forma simultánea, cuando no son antagónicas. Por este motivo, el diseño de una aplicación debe considerar qué características primar en detrimento de otras.

Se propone la siguiente tabla de asignación de prioridades, utilizando la siguiente notación:

Requisito fundamental: ↑ Requisito relevante: ↔ Requisito secundario: ↓

	Tolerancia a pérdidas	Requisitos Temporales (Delay)	Rendimiento (Throughput)	Seguridad
Telefonía móvil	↓	1	1	\leftrightarrow
WhatsApp	1	↓	↓	\leftrightarrow
YouTube	1	\leftrightarrow	1	↓
Spotify	\	\leftrightarrow	1	↓
Comercio Electrónico	1	\leftrightarrow	\leftrightarrow	1

- 12. ¿Es posible que un host tenga varias direcciones IP y un único nombre de dominio? Discuta un caso.
 - Sí. Por ejemplo un host que tenga varias interfaces de red.

¿Es posible que un host tenga varios nombres de dominio y una única dirección IP? Discuta un caso.

Sí, típicamente un host tiene un nombre canónico y varios alias.

¿Es posible que varios host tengan el mismo nombre de dominio, aunque direcciones IP distintas? Discuta un caso.

UNIVERSIDAD DE GRANADA

Fundamentos de Redes

3º del Grado en Ingeniería Informática



Si, esto puede hacerse para que el servidor DNS realice balanceo de tráfico, rotando su respuesta ante solicitudes de un determinado nombre de dominio (ej. www.google.com es, en realidad, un grupo de hosts con diferentes direcciones IP)

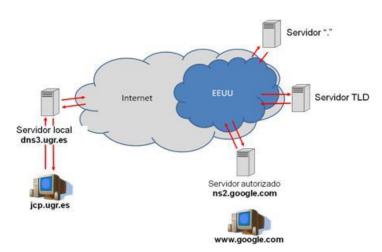
13. ¿Qué carga más un servidor DNS, accesos iterativos o recursivos?

Desde el punto de vista de un servidor DNS que debe solicitar la traducción de un nombre a otro servidor, al primero le cargan más accesos iterativos que recursivos, pues en el primer caso es él mismo el que se encarga de ir contactando con los respectivos servidores DNS hasta resolver completamente la petición del cliente. Si bien es cierto que un servidor que resuelve iterativamente está liberando de carga a los servidores DNS con los que contacta.

¿Cuál de estos dos accesos carga más la red?

Los dos por igual, ya que el número de solicitudes y respuestas necesario para resolver una determinada solicitud de DNS es la misma.

14. En la siguiente figura se ilustra un ejemplo de acceso DNS por parte de una máquina (jcp.ugr.es) que quiere acceder a los servicios de www.google.com. Para obtener la dirección IP del servidor, es necesario que la consulta pase por todos los servidores del gráfico. Considerando unos retardos promedio de 8 μs dentro de una red LAN, de 12 ms en cada acceso a través de Internet (4 ms si la conexión se restringe a EEUU) y de 1 ms de procesamiento en cada servidor:



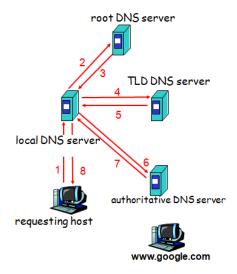
a. Calcule el tiempo que se tardaría si la solicitud al servidor local es recursiva, pero el propio servidor local realiza solicitudes iterativas.

En definitiva, el esquema que se propone analizar es el siguiente:



3º del Grado en Ingeniería Informática





El tiempo total invertido en la resolución es:

$$r_{resoluci\'on} = ret_{LAN} + ret_{Internet};$$

Donde:

$$ret_{LAN} = 2 \cdot r_{LAN} + r_{servidor};$$

 $ret_{Internet} = 6 \cdot r_{España-EEUU} + 3 \cdot r_{servidor};$

Teniendo en cuenta los datos del ejercicio:

$$r_{LAN}=8\mu s;$$

$$r_{Espa\~na-EEUU}=12\cdot 10^3\mu s; \quad r_{EEUU-EEUU}=4\cdot 10^3\mu s; \quad r_{servidor}=1\cdot 10^3\mu s$$

Tenemos que:

$$r_{resolución} = 76,016 ms$$

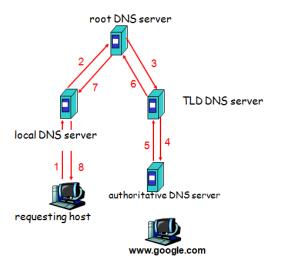
b. Especifique una política (recursiva-iterativa) más rápida de solicitudes y el tiempo que tardaría la solicitud en ser respondida. ¿Qué desventaja tiene sobre la solución anterior?

Una política más rápida en el supuesto que nos ocupa es esta:



3º del Grado en Ingeniería Informática





En este caso tenemos que:

$$ret_{Internet} = 2 \cdot r_{España-EEUU} + 4 \cdot r_{EEUU-EEUU} + 3 \cdot r_{servidor}$$

Con lo cual:

$$r_{resolución} = 44,016 ms$$

El principal problema de esta estrategia es la sobrecarga del servidor raíz, aunque en todo caso se ha intentado minimizar haciendo a su vez una solicitud recursiva al servidor TLD.

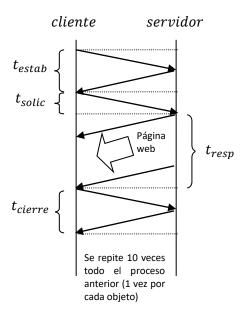
- 15. Compare el rendimiento en términos temporales de HTTP persistente y no persistente considerando los siguientes parámetros:
 - a. Descarga de una página web con 10 objetos incrustados
 - b. Tiempo de Establecimiento de conexión TCP → 5 ms
 - c. Tiempo de Cierre de conexión TCP \rightarrow 5 ms
 - d. Tiempo de solicitud HTTP → 2 ms
 - e. Tiempo de respuesta HTTP (página web u objeto) → 10 ms

Para <u>HTTP no persistente</u> tenemos que el proceso de descarga sería el siguiente:



3º del Grado en Ingeniería Informática

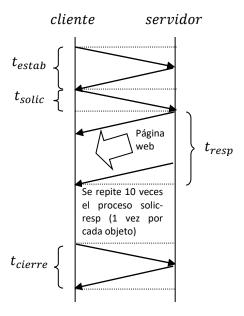




El tiempo de descarga para el modo HTTP no persistente es por lo tanto:

$$r_{descarga}^{np} = 11 \times \left(t_{estab} + t_{solic} + t_{resp} + t_{cierre}\right) = 242ms$$

Para <u>HTTP persistente</u> tenemos que el proceso de descarga sería el siguiente:



El tiempo de descarga para el modo HTTP persistente es por lo tanto:



3º del Grado en Ingeniería Informática



$$r_{descarga}^{p} = t_{estab} + 11 \times (t_{solic} + t_{resp}) + t_{cierre} = 142ms$$

16. Una sucursal con 50 empleados en Granada tiene una red interna basada en FastEthernet (100Mbps) que se conecta a Internet con una red de acceso ADSL de 0,5 Mbps de subida y 1,5 Mbps de bajada. Cada empleado, en el desempeño de su trabajo, realiza un promedio de 2000 solicitudes de información a la hora a un servidor de Base de Datos ubicado en la central del banco, en Madrid, donde cada solicitud supone el envío por parte del servidor de un promedio de 10 registros de 1KB cada uno. Adicionalmente, la modificación de datos tras algunas de estas solicitudes supone el envío promedio de 100 actualizaciones, de 10 registros de media, a la hora desde la sucursal al servidor. El resto de los servicios telemáticos se restringe.

Calcule el promedio de la velocidad de transmisión requerida. ¿Es la velocidad del enlace de acceso suficiente?

Despreciando los paquetes de solicitud y confirmación, que contarán simplemente con cabeceras, podemos ver la velocidad requerida en promedio:

$$v_{download} = 10 \frac{KB}{sol} \times (8 \times 1024) \frac{b}{KB} \times 2000 \frac{sol}{emp \times hora} \times 50 \ emp \\ \times \frac{1}{3600} \frac{hora}{s}$$

$$v_{download} = 2,28 \cdot 10^6 bps = 2,28 Mbps$$

$$\begin{aligned} v_{upload} &= 10 \frac{KB}{act} \times (8 \times 1024) \frac{b}{KB} \times 100 \frac{act}{emp \times hora} \times 50 emp \\ &\quad \times \frac{1}{3600} \frac{hora}{s} \end{aligned}$$

$$v_{upload} = 0.11 Mbps$$

La velocidad del enlace es insuficiente, ya que el download requerido en promedio es menor que el de la red.

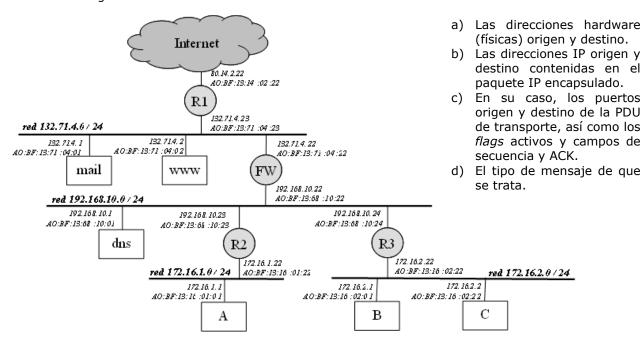
UNIVERSIDAD DE GRANADA

Fundamentos de Redes

3º del Grado en Ingeniería Informática



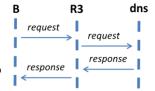
17. Dada la topología adjunta correspondiente a una red corporativa, en la que se especifican tanto las direcciones IP como las MAC de cada uno de los dispositivos que la forman, analice el tráfico generado al hacer un acceso de correo electrónico desde el host "B" al servidor "mail", especificando en una tabla, y para cada trama Ethernet generada:



NOTA: suponga todas las tablas ARP son conocidas y, por simplicidad utilice sólo el último de los 6 octetos de las direcciones físicas de las NIC (interfaces o tarjetas de red)

1) PASO 1: Petición DNS y Respuesta

Es una **petición sobre UDP** 🛘 no hay establecimiento de conexión previo



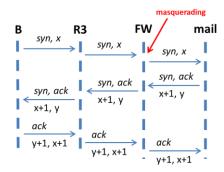
ETH	ETH	IP ORI.	IP DEST.	PORT	PORT.	FLAGS	MENSAJE	COMENTARIOS
ORI.	DES.			ORI.	DES.			
01 (B)	22 (R3)	172.16.2.1	192.168.10.1	(1*)	53		Solicitud DNS.	A través de R3
		(B)	(dns)				Dominio mail	
24 (R3)	01 (dns)	172.16.2.1	192.168.10.1	(1*)	53		Solicitud DNS.	Retransmisión a dns
		(B)	(dns)				Dominio mail	
01 (dns)	24 (R3)	192.168.10.1	172.16.2.1	53	(2*)		Respuesta DNS	A través de R3
		(dns)	(B)				IP de mail	
22 (R3)	01 (B)	192.168.10.1	172.16.2.1	53	(2*)		Respuesta DNS	Retransmisión a B
		(dns)	(B)				IP de mail	

(1*) Asignado por el S.O. . (2*) Puerto elegido en (1*)

2) PASO 2: Establecimiento conexión TCP

SMTP → sobre TCP en el puerto 25

Masquerading es una traducción de IPs entre subredes. Hay que hacerlo para poder salir a la zona de direcciones públicas de la red





3º del Grado en Ingeniería Informática



ETH ORI.	ETH DES.	IP ORI.	IP DEST.	PORT ORI.	PORT. DES.	FLAGS	MENSAJE	COMENTARIOS
02:01 (B)	02:22 (R3)	172.16.2.1 (B)	132.71.4.1 (mail)	(1*)	25	SYN x (3*)	Solicitud estab. TCP a mail	A través de R3
10:24 (R3)	10:22 (FW)	172.16.2.1 (B)	132.71.4.1 (mail)	(1*)	25	SYN x (3*)	Solicitud estab. TCP a mail	Retransmisión a FW
04:22 (FW)	04:01 (mail)	132.71.4.22 (FW)	132.71.4.1 (mail)	(5*)	25	SYN x (3*)	Solicitud estab. TCP a mail	Masquerading (4*) FW entrega a mail
04:01 (mail)	04:22 (FW)	132.71.4.1 (mail)	132.71.4.22 (FW)	25	(5*)	SYN, ACK x+1, y	Aceptación y estab. en el otro sentido	mail hacia FW
10:22 (FW)	10:24 (R3)	132.71.4.1 (mail)	172.16.2.1 (B)	25	(2*)	SYN, ACK x+1, y	Aceptación y estab. en el otro sentido	Deshace Masquerading (4*) FW retransm. a R3
02:22 (R3)	02:01 (B)	132.71.4.1 (mail)	172.16.2.1 (B)	25	(2*)	SYN, ACK x+1, y	Aceptación y estab. en el otro sentido	R3 retransm. a B
02:01 (B)	02:22 (R3)	172.16.2.1 (B)	132.71.4.1 (mail)	(2*)	25	ACK x+1, y+1	Aceptación en el otro sentido	A través de R3
10:24 (R3)	10:22 (FW)	172.16.2.1 (B)	132.71.4.1 (mail)	(2*)	25	ACK x+1, y+1	Aceptación en el otro sentido	Retransmisión a FW
04:22 (FW)	04:01 (mail)	132.71.4.22 (FW)	132.71.4.1 (mail)	(5*)	25	ACK x+1, y+1	Aceptación en el otro sentido	Masquerading (4*) FW entrega a mail

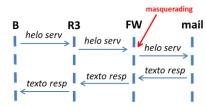
(1*) Asignado por el S.O. (2*) Puerto elegido en (1*) (3*) Num. Aleatorio elegido por el emisor

(4*) FW al hacer masquerading mapea
 [IP intranet, puerto host intranet] → [IP pública FW, puerto libre en FW]
 (5*) Puerto elegido por FW en (4*)

3) PASO 3: Acceso a correo electrónico

SMTP → sobre TCP en el puerto 25

Masquerading es una traducción de IPs entre subredes.



Sólo se inicia la conexión...Se podrían enviar más mensajes

ETH	Е	IP	IP	Р	PORT	FLAGS	MENS	COMENTAR
ORI.	TH DES.	ORI.	DEST.	ORT ORI.	DES.		AJE	IOS
02:01 (B)	02:22 (R3)	172.16.2.1 (B)	132.71.4.1 (mail)	(2*)	25	x+1	helo servidor	Conexión inicial a servidor SMTP. A través de R3
10:24 (R3)	10:22 (FW)	172.16.2.1 (B)	132.71.4.1 (mail)	(2*)	25	x+1	helo servidor	Retransmisión a FW
04:22 (FW)	04:01 (mail)	132.71.4.22 (FW)	132.71.4.1 (mail)	(5*)	25	x+1	helo servidor	Masquerading (4*) FW entrega a mail
04:01 (mail)	04:22 (FW)	132.71.4.1 (mail)	132.71.4.22 (FW)	25	(5*)	ACK x+1+NB(helo) y+1	texto respuesta servidor	mail hacia FW
10:22 (FW)	10:24 (R3)	132.71.4.1 (mail)	172.16.2.1 (B)	25	(2*)	ACK x+1+NB(helo) y+1	texto respuesta servidor	Deshace Masquerading (4*) FW retransm. a R3
02 :22 (R3)	0 2:01 (B)	132.71. 4.1 (mail)	172.16. 2.1 (B)	5	(2*)	ACK x+1+NB(helo) y+1	texto respuesta servidor	R3 retransm. a B



3º del Grado en Ingeniería Informática



(4*) FW al hacer masquerading mapea
 [IP intranet, puerto host intranet] → [IP pública FW, puerto libre en FW]
 (5*) Puerto elegido por FW en (4*)
 NB: Número de bytes del mensaje

4) PASO 4: Cierre de la conexión TCP

Se envía confirmación del último mensaje del servidor, junto con la solicitud de cierre de conexión

NB1
ightarrow longitud en bytes del mensaje "helo"<math>NB2
ightarrow longitud en bytes de la respuesta

- La tabla y los campos son iguales que los del establecimiento de la conexión, salvo los flags, números de acuse y acks que se muestran en la figura.
 - ** Primero se indican los acuses y luego los identificadores (números de secuencia) de cada segmento **

