

Bien

2 = ~~2~~ Llamemos:

R: Browser de Rogon

J: Browser de Juliano

P: Proxy

W: Servidor de onlinypicture

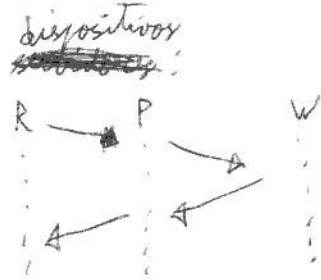
a) La siguiente conversación se da entre los ~~dispositivos~~ ^{dispositivos}:

R pide index.html a P

P pide index.html a W

W responde a P con index

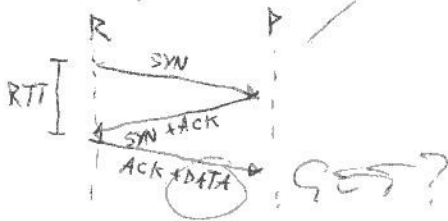
P responde a R con index



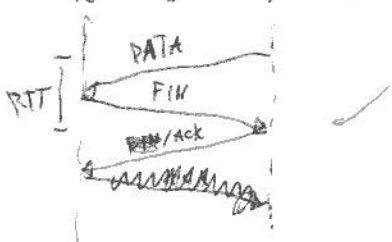
R lee el contenido de la página y apenas encuentra la imagen realiza la misma conversación de recién, pero pidiendo esta vez la imagen.

Veamos cuanto tiempo toma esto:

Cuando R pide a P o P pide a W, debe abrir una conexión TCP y mandar el request. Esto toma $1.5 RTT_x$ si tomamos T_{tx} como despreciable.



Cuando W responde a P o P responde a R, se envían los datos (que están en un segmento TCP) y se cierra la conexión. Esto toma $\frac{1}{2} RTT$ hasta obtener los datos y luego $1 RTT$ para cerrar la conexión.



Finalmente, vemos que tardan $1.5 + 1.5 + 0.5 + 0.5 = 4 \text{ RTT}$ s hasta que W recibe el HTML y luego $1.5 + 1.5 + 0.5 + 0.5 + 1 = 5 \text{ RTT}$ s hasta que recibe la imagen y se cierran todas las conexiones.

Tiempo total: 9 RTT ✓

b) V pide el HTML a P:

GET /index.html HTTP/1.1 Host: <hostname>

- P chequea si el recurso se modificó en W ✓

GET /index.html HTTP/1.1

Host: <hostname>

If-Modified-After: <date> ✓

- W responde que no se modificó

GET index.html HTTP/1.1 ~~EST~~ NO ESTARIA

3?? Not Modified

- P responde al V con el HTML cacheado

GET /index.html HTTP/1.1

200

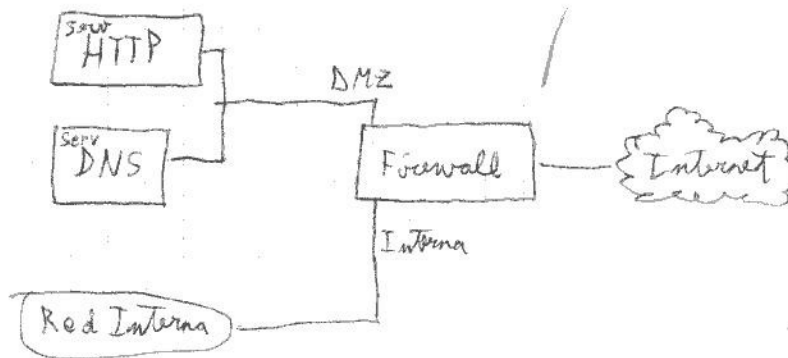
Mime-type: Text/html

~~new~~ <newline> ✓

<contenido html>

Luego se vuelve a realizar la misma conversión, pero pidiendo el recurso de la imagen en vez de /index.html; por lo que se devuelve el contenido correspondiente con un Mime-type apropiado. ✓

3) a. La red se organiza de la siguiente manera:



El firewall cuenta con las siguientes reglas, y una política por defecto DROP.

<interna , * , Serv HTTP , HTTP , ALLOW>	} no hace falta.
<interna , * , Serv DNS , DNS , ALLOW>	
<interna , * , internet , HTTP , ALLOW>	} ¿pueden?
<interna , * , internet ^{Server DNS} , HTTP , ALLOW>	
<Serv DNS , * , internet , DNS , ALLOW>	
<internet , * , Serv HTTP , HTTP , ALLOW>	/ filtro interno
<internet , * , Serv DNS , DNS , ALLOW>	/ TCP/UDP

b. La nueva api. recibe los siguientes parámetros get:

method: getPriceSecupe

fruit: <fruit>

user: <user>

digest: <digest>

donde <digest> es el resultado de correr una función de hash predefinida sobre la ~~querystring~~ ^{sin el digest} ~~con~~ ^{con} el secreto compartido concatenado al final.

El servidor debe computar el hash de la misma forma usando su secreto compartido y compararlo con el valor del digest para verificar la integridad. /

B-

f/A

4) RTT	SSTHRESH	RWND	LBS	Flight Size	CWND	
2) 1	64 KB	64 KB	4 KB	4 KB	4 KB ✓	CWND = 1W
2	"	60 KB	12 KB	8 KB	8 KB ✓	
3	"	52 KB	28 KB	16 KB	16 KB ✓	
4	"	36 KB	60 KB	32 KB	32 KB ✓	
5	"	4 KB	64 KB	4 KB	64 KB ✓	
6	"	0 KB	64 KB	0 KB	65 KB ✓	CWND > SSTHRESH
7	"	0 KB	64 KB	0 KB	65 KB ✓	
8	"	0 KB	64 KB	0 KB	4 KB ✓	Reinicio por tiempo Idle
9	64 KB	64 KB	68 KB ✓	4 KB ✓	4 KB ✓	
10	64 KB	64 KB	76 KB ✓	8 KB ✓	8 KB ✓	
11	64 KB	64 KB	80 KB ✓	4 KB ✓	16 KB ✓	Se envía lo que queda

b) Como paso ⁴mas de un RTO se reinicia CWND. RWND se mantiene constante en 64 KB. La siguiente tabla muestra el comportamiento de las variables:

RTT	CWND	SS THRESH	LBS	Flight Size	
1	4KB	64KB	4KB	4KB	✓
2	8KB	64KB	12KB	8KB	✓
3	16KB	64KB	28KB	16KB	✓ Se caen todos los paquetes
4	2KB	8KB	14KB	2KB	✓ Se caen todos
5	4KB	8KB	18KB	4KB	✓
6	8KB	8KB	26KB	8KB	✓
7	9KB	8KB	35KB	9KB	✓ CWND ≥ SS THRESH
8	10KB	8KB	45KB	10KB	
9	11KB	8KB	56KB	11KB	
10	12KB	8KB	60KB	60KB	✓ Se envía lo que resta

Hay que
RTT
esperando
los ACKs

CWND = 7
Δ MSS = 4

En total tardó 10 RTTs = 2s