Proyecto 3 Capa de Red

Para esta 3ra etapa del proyecto de redes incorporaremos nuevos dispositivos y conceptos relacionados con la capa de red.

Elementos a implementar

- 1. **Dirección** *IP*. La dirección *IP* está compuesta por 4 bytes (32 *bits*). Varios dispositivos de la red, en particulas los *hosts* y los *routers*, tendrán a partir de ahora uno o varios *IP* asociados.
 - Para los humanos, la dirección IP son 4 números enteros (0..255) separados por '.' por ejemplo 10.10.240 o 192.168.20.45. Para los dispositivos de red el IP son 32 bits consecutivos.
- 2. **Subred**. Una subred es un conjunto de *hosts* cuyos *IP* tienen todos un prefijo común.
 - La dirección *IP* de una subred se define como el prefijo común de todos los dispositivos de la subred y el resto de los *bits* son ceros.
 - La dirección de *broadcast* de una subred (no confundir con la dirección *MAC* de *broadcast*) se define como el prefijo común de todos los dispositivos de la subred y el resto de los *bits* son **unos**
 - **Por ejemplo:** en la subred con *IP* **10.6.122.0**
 - La dirección de la subred ocupa 24 bits (los primeros 3 bytes)
 - Esa subred puede tener hasta 256 (el último *byte*) posibles direcciones *IP* (desde 10.6.122.0 hasta 10.6.122.255)
 - El prejifo común de todas las direcciones de esa subred es 10.6.122
 - La dirección 10.6.122.0 (contiene el prefijo y todos los demás *bits* son ceros) está reservada como dirección de la subred (no se le puede asignar a ningún *host* ni *router*)
 - La dirección 10.6.122.255 (contiene el prefijo y todos los demás *bits* son unos) está reservada como dirección de *broadcast* (no se puede asignar a ningún *host* ni *router*)
 - Lo que deja 254 posibles *IP* que se pueden usar en esa subred para los diferentes dispositivos (desde 10.6.122.1 hasta 10.6.122.254)
 - O lo que es lo mismo (los primeros 3 octetos coinciden con 10, 6, 122:
 - desde: 00001010 00000110 01111010 00000001
 - hasta: 00001010 00000110 01111010 11111110
 - Otro ejemplo: en la subred con IP 10.8.0.0
 - La dirección de la subred ocupa 16 bits (los primeros 2 bytes)
 - Esa subred puede tener hasta 65536 (los últimos 2 bytes) posibles direcciones IP (desde 10.8.0.0 hasta 10.8.255.255)

- El prefijo común de todas las direcciones de esa subred es 10.8
- La dirección 10.8.0.0 (contiene el prefijo y el resto de los *bits* son ceros) está reservada como dirección de la subred (no se le puede asignar a ningún *host* ni *router*)
- La dirección 10.8.255.255 (contiene el prefijo y el resto de los *bits* son unos) está reservada como dirección de *broadcast* (no se puede asignar a ningún *host* ni *router*)
- Lo que deja 65534 posibles *IP* que se pueden usar en esa subred para los diferentes dispositivos (desde 10.8.0.1 hasta 10.8.255.254)
- En este caso seria:
 - desde: 00001010 00001000 00000000 00000001
 - hasta: 00001010 00001000 11111111 11111110
- 3. **Máscara** de subred. La máscara es un número entero de 32 *bits* que siempre va a contener varios 1 en la parte más significativa y el resto serán ceros.
 - Ejemplos de máscaras comunes:
 - 255.255.255.0 => 11111111 11111111 11111111 00000000
 - 255.255.0.0 => 11111111 11111111 00000000 00000000
 - 255.255.192.0 => 11111111 11111111 11000000 00000000
 - Las máscaras se usan para poder determinar 2 cosas:
 - 1. si un *host* pertenece a una subred
 - para identificar un *host* a que subred pertenece se realiza una operación **AND** entre el *IP* y la máscara.
 - Por ejemplo el *IP* 10.6.122.44 con máscara 255.255.25.0. si uno aplica un **AND** entre ambos números queda 10.6.122.0
 - 2. la dirección de *broadcast* de un *host* (y de una subred).
 - Se hace una operación similar a la enterior, pero luego se rellenan con 1 toda la parte del número resultante que es cero en la máscara.
 - O sea, usando el mismo ejemplo anterior, si se quiere saber cual es la dirección de *broadcast* quedaría 10.6.122.255.
 - 0 10.6.122.44 => 00001010 00000110 01111010 00101100
 - · 255.255.255.0 => 11111111 11111111 11111111 00000000
 - o un **AND** entre ambos números daría
 - 0 10.6.122.0 => 00001010 00000110 01111010 00000000
 - La máscara tiene ceros en los últimos 8 bits por tanto, los últimos 8 bits puestos en 1 serían la dirección de broadcast, o sea:
 - 0 10.6.122.55 => 00001010 00000110 01111010 11111111

- 4. **Protocolo ARP.** (*Address Resolution Protocol*) Este protocolo permite obtener una *MAC* a partir de un número *IP*. Funciona de la siguiente forma:
 - El *host* origen desea enviar una información a otro *host* del cual conoce su *IP* pero no conoce su *MAC*.
 - Crea un *frame* "especial" que tiene las siguientes características:
 - la *MAC* destino es FFFF (dirección de *broadcast*)
 - la *MAC* origen es la *MAC* del *host* que envia el *frame* (como siempre) que en este caso es el *host* que está preguntando por la *MAC* de cierto *IP*
 - la *data* solo contiene 8 *bytes*
 - los primeros 4 bytes: exáctamente "ARPQ" (ARP Query)
 - los próximos 4 *bytes*: el *IP* de destino del cual no se conoce la *MAC*)
 - no hay info extra
 - Todos los dispositivos de la subred reciben el mensaje (los *hubs* envían la trama por todos sus puertos, como siempre, los *switches* tambien envían la trama por todos)
 - Solo el *host* que tenga el *IP* anteriormente mencionado (en caso de que esté presente en la red, porque puede no haber nadie con ese *IP* nadie responde) debe responder el mensaje. Y lo hace con otro *frame* "especial" de respuesta, que tiene las siguientes características:
 - la MAC destino es la MAC del host que preguntó (en el mensaje de preguntar esta dirección venía en el campo MAC origen, ahora es el MAC destino, porque es una respuesta)
 - la *MAC* origen es ahora la *MAC* del host que tiene el IP por el cual se estaba preguntando. (esta es la respuesta)
 - la *data* contiene solamente contiene 8 *bytes*
 - los primeros 4 bytes: exáctamente "ARPR" (ARP Response)
 - los proximos 4 bytes: el mismo IP que se envió anteriormente
 - no hay datos extras
- 5. *IP Packet*. Un paquete *IP* se utiliza para comunicar 2 *hosts* que "hablan" entre ellos a nivel de capa de Red. En esta capa la comunicación entre *hosts* incluye los números *IP* de ambos, y se desconocen las *MAC* (la *MAC* es un concepto de la capa de enlace). Los paquetes *IP* tienen las siguientes características:
 - **NOTA**: normalmente un *IP packet* viaja "dentro" de un *frame*.
 - Los primeros 4 *bytes*: *IP* destino
 - o Próximos 4 bytes: IP origen
 - El próximo *byte* (1 solo *byte*): *TTL* (*time to live*) que por el momento dejaremos en cero.
 - El proximo *byte* (1 solo *byte*): Protocolo. Que también será cero por el momento.

- El próximo *byte* (1 solo *byte*): *Payload size* (cantidad de *bytes* a enviar)
- A continuación vienen una cantidad de bytes que coincide con el valor del campo anterior y son los datos a enviar. (similar al campo data de los frames)
- 6. **Router** (enrutador): Es un dispositivo de capa de red que viene varios puertos (similar al *hub* y al *switch*). El *router* tiene internamente una tabla de rutas que le permite enrutar los paquetes entre diferentes subredes.
 - **NOTA:** todos los broadcasts que lleguen a un router por alguno de sus puertos, "mueren" ahí. O sea, los routers nunca propagan un broadcast de ningún tipo.
- 7. **Tabla de rutas**. Cada *router* (o *host*) tiene un tabla (que se le configura a través de comandos que veremos en la próxima sección) que permite decidir la ruta correcta para cada paquete, basado en el *IP* de destino.
 - Cada **ruta** contiene los siguientes campos:
 - *Destination*: un número *IP* que puede ser de un *host* o de una subred
 - *Mask*: la máscara que se aplicará para comparar con el *destination*
 - Gateway: un número IP de otro router al cual se enviará el paquete. Este valor será cero (0.0.0.0), en el caso en el que la comunicación entre el host y el destino sea "directa". (Comunicación directa significa que no pasa por ningún otro router, que están en la misma subred)
 - Interface: un número entre 1 y N (cantidad de puertos del router o host).
 - Las rutas se ejecutan en orden de **prioridad**. La prioridad la da la cantidad de unos de la máscara.
 - La máscara 255.255.255.255 (todo en 1) es la más prioritaria.
 - La máscara 0.0.0.0 (todo en 0) es la última en ejecutarse.
 - Cuando llega un paquete a un *router*, se analiza el *IP* de destino de ese paquete y se analizan cada una de las rutas (en orden de prioridad) hasta que una de ellas sea capaz de enrutar ese paquete hacia su destino.
 - Para determinar cual ruta es la que puede enrutar ese paquete hacia su *IP* de destino:
 - 1. Se coge una ruta R
 - 2. Se le hace un AND al *IP* de destino con el campo máscara de la ruta R
 - 3. Se compara el resultado del AND con el campo destination de la ruta R
 - 4. Si el resultado es igual, el paquete se envía por la interfaz correspondiente (especificada en el campo *inteface* de la ruta) hacia el *IP* especificado en el campo *Gateway*.
 - 5. Si el resultado del AND no coincide con el *destination* se pasa a evaluar la próxima ruta.
 - 6. Si ninguna ruta puede enrutar dicho paquete se le envia el host de origen un paquete ICMP con "destination host unreachable".

8. Tabla de rutas de un host:

- Además de los *routers*, los *hosts* también van a tener una tabla de rutas, aunque tengan una sola interfaz de red.
- La tabla de rutas más simple que puede tener un *host* contiene solamente 2 rutas:
 - una ruta para especificar la subred en la que se encuentra el host
 - y la ruta por defecto

• Ejemplo:

- un *host* con *IP* 10.6.122.40 y máscara 255.255.0 es un *host* que se encuentra en la subred 10.6.122.0 y que en esa subred debe haber un *gateway* que por lo general es 10.6.122.1.
- **1**0.6.122.0 255.255.255.0 0.0.0.0 1
- 0.0.0.0 0.0.0.0 10.6.122.1 1
- esto se puede leer de la siguiente forma:
- todos los paquetes que vayan a un *IP* de la subred 10.6.122.0 se envian directo
- todos los paquetes que no sean para la subred 10.6.122.0 se envian a 10.6.122.1 que el debe saber como llegar a ese otro IP.
- 9. **Protocolo** *ICMP*: es un protocolo de capa de red, que usa la misma estructura de los paquetes *IP* pero con un *payload* de 1 *byte*. (*ICMP* viene de las siglas en inglés *Internet Control Message Protocol*)
 - En el paquete *IP* hay un campo Protocolo que habíamos dejado en cero. A partir de ahora si el campo protocolo vale **1** (0000001) significa que nos encontramos con un paquete *IP* que contiene un mensaje *ICMP*.
 - El campo payload size en el caso de los mensajes ICMP siempre va a ser 1.
 - El *payload* va a ser un *byte*, y va a ser una de las siguientes opciones:
 - $0 \rightarrow echo reply$ (la respuesta a un *Ping*, tambien conocido como *Pong*)
 - 3 → destination host unreachable
 - 8 → *echo request* (lo que conocemos como *Ping*)
 - 11 → time exceeded (tiene que ver con el campo TTL que todavía no estamos usando)

Instrucciones

A continución de muetran las posibles instrucciones adicionales que se incluyen en este 4to proyecto que puede tener el Script.txt

<time> mac <host>[:<interface>] <mac address>

- Esto es una modificación al comando.
- La <interface> es opcional, si no se especifica, se asume por defecto que tiene como valor uno.
- En caso de aparecer el <interface> será un número entre 1 y N (N = cantidad de puertos de red del dispositivo)
- esto no se va a usar en el caso de las *PC*, pero se usará en los *routers*. las *PC* continuarán teniendo una sola interfaz de red y una sola *MAC*.
- ejemplo: 10 mac pc1 A4B5
- ejemplo: 20 mac pc1:1 A4B5 # este caso es equivalente al anterior
- ejemplo: 30 mac pc1:2 D4F7 # significa que pc1 tiene 2 interfaces de red

<time> ip <host>[:<interface>] <ip address> <mask>

- La <interface> es opcional, si no se especifica, se asume como valor cero.
- En caso de aparecer el <interface> será un número entre 1 y N (N = cantidad de puertos de red del dispositivo).
- La <mask> tiene un formato similar al *IP*
- Este comando le asigna un par *IP/mask* a un dispositivo (*PC* o *router*)
- ejemplo: 10 ip pc1 10.6.122.44 255.255.255.0
- ejemplo: 20 ip router1:1 10.6.122.1 255.255.0.0
- ejemplo: 30 ip router1:2 10.6.145.1 255.255.128.0

<time> send packet <host> <ip destino> <data>

- o con este comando se crea un paquete *IP* y se transmite
- el paquete a enviar debe contener todos los campos especificados:
 - *IP* destino
 - *IP* origen
 - TTL
 - Protocolo
 - tamaño
 - datos
- la *IP* de origen, el tamaño, etc. se rellenan a partir de la información que se tiene.
- Los datos se especifican en formato hexadecimal
- NOTA: el packet debe "meterse" dentro de un frame y transmitir el frame
- ejemplo: 20 send packet pcl 10.6.122.50 AAAABBBBCCCCDDDDEEEEFFF1111...

<time> create router <name> <number-of-ports>

- Crea un *router* con esa cantidad de puertos
- **Nota**: El *IP* de cada interfaz y las *MAC* se asignan con los comandos **ip** y **mac** respectivamente.
- ejemplo: 10 create router rt 4

• <time> ping <host> <ip-address>

- El *host* correspodiente envia **4** mensajes *ICMP* (*ping*) al *IP* especificado.
- Cada ping se envia 100 ms después del anterior.
- ejemplo: 30 ping pc1 10.10.10.10

<time> route reset <name>

o borra la tabla de rutas completa de un *router*.

<time> route add <name> <destination> <mask> <gateway> <interface>

- o adiciona una nueva ruta a la tabla del *router* especificado
- ejemplo: 10 route add rt 10.6.122.0 255.255.255.0 10.6.122.1 1

- <time> route delete <name> <destination> <mask> <qateway> <interface>
 - elimina una ruta a la tabla del *router* especificado.
 - o **nota**: el comando **route delete** tiene que tener exactamente los mismos campos especificados en el comando **route add** de lo contrario el comando no hace nada.
 - ejemplos:
 - 10 route add rt 10.6.1.0 255.255.255.0 10.6.1.1 1 # se crea la ruta
 - 10 route delete rt 10.6.1.0 255.255.255.0 # este no hace nada
 - 10 route delete rt 10.6.1.0 255.255.255.0 10.6.1.1 3 # no hace nada
 - 10 route delete rt 10.6.1.0 255.255.255.0 10.6.1.1 1 # este funciona

Transmisión de información.

- Cuando un *host* quiera transmitir un *packet* hacia otro *host* teniendo el *IP* de antemano. Si El *host* de origen no tiene la *MAC* del *host* de destino, debe realizar un *request ARP* (preguntarle a todo el mundo quien es el que tiene el *IP*) para obtener la *MAC* correspondiente y luego enviar el mensaje correspondiente.
- En la medida que la que sigamos subiendo de capas, cada capa inferior **encapsula** la información que llega de capas superiores.
- Aunque ya tengamos números *IP*, la comunicación entre 2 computadoras tiene que mantenerse como hasta ahora, tiene quen que conocerse las direcciones *MAC*, tiene que seguir habiendo colisiones (donde las haya), etc.
- Cuando un *host* reciba un mensaje *ping* (paquete *IP* con protocolo *ICMP* y *payload* = 8) debe responder un *pong* (paquete *IP* con protocolo *ICMP* y *payload* 0)
- Cuando un *host* recibe un mensaje *ICMP* con *payload* = 3 (*destination host unreachable*) debe detener el envío de paquetes hacia ese *IP* debido a que ese *IP* no se encuentra en la red y/o no es accesible por las rutas configuradas.
- A partir de ahora, cuando se haga un **send packet** ese paquete puede pasar por varios *routers*, en cada uno de ellos se evaluará la tabla de rutas correspondiente para determinar el próximo paso del paquete.

Salida

- Además de todo lo que se escribe actualmente se deben crear ahora unos ficheros nuevos por cada computadora de la red. Este fichero tendrá el nombre de la compudora seguido de payload.txt
- En este fichero se escribirán solamente los datos recibidos por esa computadora (en la capa de red) y quién se los envió. Aquí hay que tener en cuenta los datos que fueron enviados directamente a esa computadora, y también los datos que fueron enviados a todo el mundo (todavia no hemos visto broadcast en la capa de red pero lo veremos en el próximo proyecto).
- El formato de salida debe tener en cada línea (separadas por espacio)
 - o tiempo final de recepción de los datos
 - *IP* que envió los datos
 - datos
- En el fichero _payload.txt se escribirán, en caso de que un host reciba un mensaje ICMP, escribirá como hasta ahora el payload (que es 1 byte) y a continuación el significado del payload.
 - Si recibe un 0 escribe todo lo de siempre y ademas un "echo reply"
 - Si recibe un 8 escribe "echo request"
 - ... y asi con todos los demás mensajes ICMP
- **Ejemplo**: fichero pc data.txt
 - 100 10.6.122.45 A6F43400FFB34E...

Hasta el Momento

Entregables

Archivo steve_rodgers_311_natasha_romanov_312.zip subido al EVEA que contenga:

- README. txt con información para compilar y ejecutar el programa
- [1] archivo script.txt
- [2] archivo config.txt
- [1] directorio docs/
 - [1] decisiones tomadas en la capa física
 - [2] decisiones tomadas en la capa de enlace
 - [2] algoritmos de detección y corrección de errores
 - [3] decisiones tomadas en la capa de red
 - o [1] cualquier otra cosa que nos ayude a entender mejor el proyecto
- directorio output/
 - [1] un archivo .txt por cada dispositivo
 - [2] un archivo _data.txt por cada host
 - [3] un archivo payload.txt por cada host

Elementos Configurables

- [1] **signal time** = <time in ms>
- [2] error_detection = <algorithm name>

Elementos Físicos

- [1] Cable
- [1] Computadora / Host
- [1] Concentrador / Hub
- [2] Cable *Duplex*
- [2] Conmutador / Switch
- [3] Enrutador / *Router*

Conceptos

- [2] Dirección MAC (Dirección MAC de broadcast)
- [21 Trama / Frame
- [2] Detección y Corrección de Errores
- [3] Dirección *IP* y Máscara (Dirección de subred, Dirección de *broadcast*)
- [3] Protocolo *ARP*
- [3] Paguete IP / IP Packet
- [3] **Tabla** de rutas
- [3] **Ruta**
- [3] Protocolo *ICMP*

Instrucciones

- [1] <time> create host <name>
- [1] <time> create hub <name> <number-of-ports>
- [1] <time> connect <port1> <port2>
- [1] <time> disconnect <port>
- [1] <time> send <host-name> <data>
- [2] <time> create switch <name> <number-of-ports>
- [2] <time> mac <host-name> <mac-address>
- [2] <time> send frame <host-name> <mac-addreess> <data>
- [3] <time> mac <host-name>[:<interface>] <mac-address>
- [3] <time> ip <host-name>[:<interface>] <ip-address> <mask>

- [3] <time> send_packet <host-name> <ip-address> <data>
- [3] <time> create router <name> <number-of-ports>
- [3] <time> ping <host-name> <ip-address>
- [3] <time> route reset <name>
- [3] <time> route add <name> <destination> <mask> <gateway> <interface>
 [3] <time> route delete <name> <destination> <mask> <gateway> <interface>