UNIVERSIDAD DE TARAPACÁ



FACULTAD UNIVERSITARIA DE INGENIERÍA

Departamento de Ingeniería en Computación e Informática



Laboratorio 2: "Router estático"

Autor: Mino Brugos Iván Cardemil Gonzalo Vega Curso: Laboratorio de redes Profesor: Diego Aracena

Arica, 15 de septiembre de 2019.

Tabla de contenidos	
1. Introducción	3
2. Objetivos	4
2.1 Propósito del documento	4
2.2 Objetivo general	4
2.3 Objetivos específicos	4
3. Desarrollo	5
3.1 Marco teórico	5
3.1.1. ¿Qué es el enrutamiento?	5
3.1.2 Tipos de enrutamiento	5
3.1.2.1 Enrutamiento Estático	5
3.1.2.2 Enrutamiento Dinámico	6
3.2 Configuración de una red doméstica	7
3.2.1 Topología de la red	7
3.2.2 Configuración de la red	8
3.2.2.1 Configuración de hosts	9
3.2.2.1.1 Host: PC1	9
3.2.2.1.2 Host: PC3	9
3.2.2.2. Configuración de PC Router	10
3.2.2.2.1 Configuración de las interfaces	10
3.2.2.2.2 Configuración de la tabla de ruteo	10
3.3 Pruebas de conectividad	11
3.3.1 Conectividad Host - PC Router	11
3.3.1.1 Pruebas PC1 - PC Router	11
3.3.1.2 Pruebas PC3 - PC Router	12
3.3.2 Conectividad Host - Host	13
3.3.2.1 Conectividad con IP Forward desactivado	13
3.3.2.2 Conectividad con IP Forward activado	14
3.3.2.2.1 Activación de IP Forward	14
3.3.2.2.2 Pruebas de conectividad	15
4. Conclusión	17
5. Referencias	18

1. Introducción

Con el objetivo de poner en práctica nuestro conocimiento adquirido en el área de la comunicación de datos y redes es necesario experimentar el uso de dispositivos intermedios en ambientes reales, como lo puede ser una red doméstica. Pero antes de cometer la acción descrita, es de importancia estudiar cuales son los métodos y mecanismos utilizados para conectar dispositivos que se encuentren en distintas redes. Para efectos de esta parte del laboratorio, se pondrá énfasis en el ruteo estático y en los servicios que provee el mecanismo de IP Forward.

A diferencia del anterior laboratorio, el único requisito que deberá cumplir el dispositivo intermedio que hará de Router, es el de poseer un sistema operativo en específico y por lo menos dos interfaces ethernet. El equipo deberá realizar las configuraciones solicitadas en el laboratorio y utilizar diversas herramientas para comprobar el correcto flujo de datos entre las diferentes redes, y además, la obtención de mediciones que serán de ayuda a la hora de sacar conclusiones de las experiencias realizadas.

2. Objetivos

2.1 Propósito del documento

El siguiente documento busca exponer de forma clara y ordenada el resultado de la investigación realizada sobre la construcción de redes domésticas, y a partir de eso, describir de forma detallada las conclusiones obtenidas a partir de la experiencia de laboratorio.

2.2 Objetivo general

Investigar sobre el envío de paquetes entre distintas redes utilizando los dispositivos intermedios disponibles en el laboratorio, para entender de mejor forma su funcionamiento.

2.3 Objetivos específicos

- Estudiar los aspectos teóricos del envío de paquetes entre redes distintas.
- Diseñar la topología de la red a armar.
- Armar y configurar la red con los dispositivos del laboratorio.
- Asociar los resultados obtenidos con el contenido teórico.

3. Desarrollo

3.1 Marco teórico

3.1.1. ¿Qué es el enrutamiento?

Enrutamiento se refiere al proceso en el que los Router logran obtener y almacenar información sobre redes remotas, donde encuentran todas las rutas posibles para llegar a ellas y luego escogen las mejores rutas (las más rápidas) para intercambiar datos entre las mismas. En otras palabras, los routers deciden después de examinar la dirección IP de destino dónde enviar los paquetes, para que este llegue a su red de destino, o simplemente descartan los paquetes si es que, por algún motivo, fallan todos los intentos de direccionarlo. Sin embargo, al principio un Router no conoce ninguna otra red que no sea la que está directamente conectada al enrutador mismo. Para que un Router pueda llevar a cabo el enrutamiento, primero debe saber de la existencia de redes remotas, por lo que el router tiene que estar configurado con enrutamiento dinámico y/o enrutamiento estático.

3.1.2 Tipos de enrutamiento

Como se mencionó en el punto anterior, existen dos tipos de configuración para el enrutamiento, que serán descritas a continuación.

3.1.2.1 Enrutamiento Estático

Con el enrutamiento estático el Router es configurado manualmente por el administrador de redes, por lo que es él, de acuerdo a las necesidades de la organización, quien decide cómo es que se comunica hacia las redes remotas. Algunas de las ventajas del enrutamiento estático son:

- **Control sobre la selección de la ruta:** Una ruta estática le indica al Router, exactamente dónde enviar los datos, por lo tanto, implementando enrutamiento estático también en los otros Router de la red, el administrador puede crear una ruta específica y controlada, por donde los paquetes pueden llegar a su destino final.
- **Disponibilidad:** A diferencia del enrutamiento dinámico, donde en caso de alguna falla en la ruta original, este genera una ruta alternativa. En el enrutamiento estático, siempre se utilizará la misma ruta, a excepción que falle algún medio físico.
- Fácil de implementar en redes pequeñas
- Bajos gastos generales (Overhead): Debido a que el Router ha sido configurado por donde enviar los datos, no va a necesitar realizar cálculos para encontrar el mejor camino.

3.1.2.2 Enrutamiento Dinámico

El enrutamiento dinámico le permite a los routers ajustar, los caminos utilizados para transmitir paquetes. Cada protocolo posee sus propios métodos para definir rutas (camino más corto, utilizar rutas publicadas por pares, etc.). Esto se logra mediante el uso de protocolos de enrutamiento, como los son RIP, IGRP, EIGRP u OSPF.

Un router configurado con un protocolo de enrutamiento dinámico puede:

- Recibir y procesar las actualizaciones enviadas por routers vecinos, que ejecutan el mismo protocolo de enrutamiento.
- Aprender sobre redes remotas por medio de las actualizaciones recibidas de routers vecinos.
- Si existiesen múltiples rutas a una misma red remota, aplicar un algoritmo para determinar la mejor ruta, la más rápida.
- Anunciar, a routers vecinos, sobre sus rutas a redes remotas.
- Actualizar sus rutas cuando, por algún motivo, ocurre algún cambio en la topología.

A diferencia del enrutamiento estático, este tipo se adapta de mejor forma a organizaciones que poseen redes más grandes.

3.2 Configuración de una red doméstica

3.2.1 Topología de la red

En el desarrollo de la actividad el equipo diseñó la red que se puede apreciar en la siguiente figura. La red está compuesta por dos switch y dos hosts cuyo sistema operativo fue Windows 10 y Ubuntu. Además, se utilizó un PC con Ubuntu como Router. Para conectar los dispositivos se utilizaron cables directos de par trenzado.



Ilustración 1Topología de la red

En la siguiente tabla se puede muestra la dirección IPv4 asignada de forma estática a cada interfaz de los dispositivos.

Identificador	Interfaz Ethernet 1	Interfaz Ethernet 2
PC1	10.0.1.11	-
PC2	10.0.1.21	10.0.2.22
PC3	10.0.2.41	-

3.2.2 Configuración de la red

De acuerdo a la topología presentada en el punto anterior, se puede observar la siguiente imagen con la distribución de la red. Donde se puede observar que los dispositivos que se encuentran dentro de la circunferencia de color rojo, pertenecen a la **red 1**. Por su parte, los dispositivos que están en el área verde, son de la **red 2**.

Para identificar a qué red pertenece cada dispositivo, tan solo se debe fijar, en este caso, en el último byte de la porción de red en la dirección IP de cada dispositivo.



Por lo tanto, se procederá a enseñar el cómo es que se configuró cada uno de los dispositivos de la red. Cabe destacar, que, en la red armada, los switchs utilizados no fueron configurados.

3.2.2.1 Configuración de hosts

Antes de realizar las pruebas de conectividad fue necesario configurar las direcciones IPv4 en cada host. Debido a la naturaleza del ejercicio, esto se realizó de forma manual, por lo que, a continuación, se presentará cómo es que se logró configurar cada dispositivo de la red.

3.2.2.1.1 Host: PC1

Como se puede apreciar en la siguiente imagen, el sistema operativo del PC1 utiliza Windows 10. En el campo de IP se rellena con la dirección asignada que se encuentra en la tabla asociada a la topología de red. Mientras que, en la puerta de enlace predeterminada, se debe utilizar la dirección de la interfaz Ethernet de la red 1 (**10.0.1.21**).

Obtener una dirección IP automátic	amente
O Usar la siguiente dirección IP:	
Dirección IP:	10 . 0 . 1 . 11
Máscara de subred:	255 . 255 . 255 . 0
Puerta de enlace predeterminada:	10 . 0 . 1 . 21

Ilustración 3 Configuración PC 1

3.2.2.1.2 Host: PC3

En la siguiente imagen se puede apreciar la configuración del PC3, donde se puede observar que este posee Ubuntu como sistema operativo. Para configurar su dirección IP y puerta de enlace se siguió la misma lógica que la configuración del PC1, donde se utilizó la IP que se encuentra en la tabla adjunta a la topología de red. Además, su puerta de enlace debió coincidir con la interfaz ethernet de la red 2 (**10.0.2.22**).

Dirección	Máscara de red	Puerta de enlace	Añadii
10.0.2.41	255.255.255.0	10.0.2.22	
			Elimina

Ilustración 4 Configuración PC 3

3.2.2.2. Configuración de PC Router

En este caso particular, no solo se debió configurar las interfaces ethernet del dispositivo, además, se tuvo que configurar la tabla de ruteo. A continuación, se presenta el cómo es que se configuró cada uno de estos ítems.

3.2.2.2.1 Configuración de las interfaces

A diferencia de los hosts, el PC Router cuenta con cuatro interfaces ethernet, pero para efectos de este ejercicio, solo se utilizarán dos. Entonces en la siguiente tabla se mostrará el resultado de la configuración de cada interfaz ethernet.

Tabla 2 Configuración de las interfaces del PC Router

Red 1: Interfaz ethernet 1	Red 2: Interfaz ethernet 2
IPv4	IPv4
Dirección IP: 10.0.1.21	Dirección IP: 10.0.2.22
Dirección de difusión: 10.0.1.255	Dirección de difusión: 10.0.2.255
Máscara de subred: 255.255.255.0	Máscara de subred: 255.255.255.0

3.2.2.2.2 Configuración de la tabla de ruteo

La tabla de ruteo es aquella que almacena las rutas de los diferentes nodos de una red. Entonces para lograr el enrutamiento estático, se debió agregar las direcciones de los hosts descritos en el punto anterior. Para lograr esto es necesario utilizar el siguiente comando en PC con el sistema operativo Ubuntu en el modo super usuario.

route add -net dirección IP netmask máscara de red gw puerta de enlace

La configuración realizada se puede apreciar en la siguiente imagen.



Ilustración 5 Configuración de tabla de ruteo

Por lo que los comandos introducidos fueron los siguientes:

- 1. # route add -net 10.0.1.11 netmask 255.255.255.255 gw 10.0.1.21
- 2. # route add -net 10.0.2.41 netmask 255.255.255.255 gw 10.0.2.22

3.3 Pruebas de conectividad

A continuación, se mostrarán los resultados de las pruebas de conexión entre los distintos dispositivos de la red.

3.3.1 Conectividad Host - PC Router

En primer lugar, se enseñarán los resultados de las pruebas entre los distintos hosts con el PC Router, donde se utilizarán diversas técnicas y herramientas para obtener y analizar los resultados obtenidos.

3.3.1.1 Pruebas PC1 - PC Router

Para hacer las pruebas de conectividad, se realizaron una serie de ping entre el PC host y el PC Router. Los resultados de esto se pueden apreciar en la siguiente serie de imágenes.

En la siguiente captura se puede apreciar un ping desde el PC Router hacia el PC host. Como se puede observar, existe conectividad entre ambos dispositivos.

64	bytes	from	10.0.1.11:	icmp_req=4	ttl=128	time=0.776 r	າຣ
64	bytes	from	10.0.1.11:	<pre>icmp_req=5</pre>	ttl=128	time=0.929 r	าร
64	bytes	from	10.0.1.11:	icmp_req=6	ttl=128	time=0.843 r	าร
64	bytes	from	10.0.1.11:	icmp_req=7	ttl=128	time=0.760 r	าร
64	bytes	from	10.0.1.11:	icmp_req=8	ttl=128	time=0.924 r	าร
64	bytes	from	10.0.1.11:	icmp_req=9	ttl=128	time=0.843 r	าร
64	bytes	from	10.0.1.11:	icmp_req=10) ttl=128	3 time=0.756	MS
64	bytes	from	10.0.1.11:	<pre>icmp_req=11</pre>	l ttl=128	3 time=0.661	MS

Ilustración 6 Prueba de Ping de PC1 a PC Router

También se realizó el análisis utilizando la herramienta de wireshark, donde se puede observar de mejor forma el intercambio de paquetes entre los hosts. La siguiente figura ayuda a comprobar el correcto funcionamiento de la red creada.

17 4.323275	10.0.1.21	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request	id=0x0a96, seq=5/1280, ttl=64 (reply in 18)
18 4.323418	10.0.1.11	10.0.1.21	ICMP	98 Echo (ping) reply	id=0x0a96, seq=5/1280, ttl=128 (request in 17)
19 5.323304	10.0.1.21	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request	id=0x0a96, seq=6/1536, ttl=64 (reply in 20)
20 5.323450	10.0.1.11	10.0.1.21	ICMP	98 Echo (ping) reply	id=0x0a96, seq=6/1536, ttl=128 (request in 19)
21 6.323313	10.0.1.21	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request	id=0x0a96, seq=7/1792, ttl=64 (reply in 22)
22 6.323460	10.0.1.11	10.0.1.21	ICMP	98 Echo (ping) reply	id=0x0a96, seq=7/1792, ttl=128 (request in 21)
23 7.323377	10.0.1.21	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request	id=0x0a96, seq=8/2048, ttl=64 (reply in 24)
24 7.323522	10.0.1.11	10.0.1.21	ICMP	98 Echo (ping) reply	id=0x0a96, seq=8/2048, ttl=128 (request in 23)

Ilustración 7 Captura de intercambio en Wireshark

Utilizando el comando netstat en el PC1 se puede apreciar que los paquetes con red destino **0.0.0.0** se enviaran por la red identificada en la puerta de enlace por defecto, identificada como **10.0.1.21**.

IPv4 Tabla de enru	tamiento			
	=======================================			=====
Rutas activas:				
Destino de red	Máscara de red	Puerta de enlace	Interfaz Mé	trica
0.0.0.0	0.0.0.0	10.0.1.21	10.0.1.11	291
10.0.1.0	255.255.255.0	En vínculo	10.0.1.11	291
10.0.1.11	255.255.255.255	En vínculo	10.0.1.11	291
10.0.1.255	255.255.255.255	En vínculo	10.0.1.11	291
127.0.0.0	255.0.0.0	En vínculo	127.0.0.1	331
127.0.0.1	255.255.255.255	En vínculo	127.0.0.1	331
127.255.255.255	255.255.255.255	En vínculo	127.0.0.1	331
224.0.0.0	240.0.0.0	En vínculo	127.0.0.1	331
224.0.0.0	240.0.0.0	En vínculo	10.0.1.11	291
255.255.255.255	255.255.255.255	En vínculo	127.0.0.1	331
255.255.255.255	255.255.255.255	En vínculo	10.0.1.11	291

Ilustración 8 Tabla de enrutamiento de PC1

3.3.1.2 Pruebas PC3 - PC Router

De forma análoga se realizó la comprobación de conectividad entre el PC3 y el PC Router, donde se pudo comprobar su perfecto funcionamiento.

3.3.2 Conectividad Host - Host

En los siguientes puntos se mostrarán los resultados de las pruebas de conectividad en dos escenarios distintos. El factor diferenciador entre estos, es la activación del mecanismo de reenvío de paquetes que se reciben por una interfaz física, llamado IP Forwarding.

3.3.2.1 Conectividad con IP Forward desactivado

En la siguiente imagen se puede apreciar del ping realizado desde el PC1 ubicado en la red 1, hacia el PC3 que se encuentra en la red 2.

C:\Users\AICI>ping 10.0.2.41
Haciendo ping a 10.0.2.41 con 32 bytes de datos:
Tiempo de espera agotado para esta solicitud.
Tiempo de espera agotado para esta solicitud.
Tiempo de espera agotado para esta solicitud.
Tiempo de espera agotado para esta solicitud.
Estadísticas de ping para 10.0.2.41:
Paquetes: enviados = 4, recibidos = 0, perdidos = 4
(100% perdidos),

Ilustración 9 Ping desde PC1 a PC3

Como se puede apreciar en la imagen anterior, al momento de realizar el envío de paquetes desde un dispositivo hacía red resulta en total fracaso, y esto se debe a que el dispositivo intermedio (router), no es capaz de resolver esta petición. Por lo que se presenta la siguiente situación.



Ilustración 10 Diagrama de envío de paquetes sin IP Forward

Y es que, como se comprobó en la sección de pruebas de conectividad entre PC Host y PC Router, existe conectividad entre estos dispositivos, pero es justamente, el PC Router el que no es capaz de direccionar el mensaje hacía la otra red.

Realizando el análisis de wireshark, también se obtiene un mensaje de "no respuesta" al momento de enviar los paquetes al host destino.

2 3.599562	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	74 Echo	(ping) reques	t id=0x0001,	seq=96/24576,	ttl=128	(no response	found!)
7 8.580867	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	74 Echo	(ping) reques	t id=0x0001,	seq=97/24832,	ttl=128	(no response	found!)
11 13.580420	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	74 Echo	(ping) reques	t id=0x0001,	seq=98/25088,	ttl=128	(no response	found!)
13 18.579959	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	74 Echo	(ping) reques	t id=0x0001,	seq=99/25344,	ttl=128	(no response	found!)

Ilustración 11 Captura de ping entre PC1 a PC3

3.3.2.2 Conectividad con IP Forward activado

Antes de mostrar los resultados del envío de paquetes entre PC Host, se enseñará cómo es que se activó el mecanismo de IP Forward.

3.3.2.2.1 Activación de IP Forward

Como se mencionó al inicio de la sección anterior, este mecanismo permite el reenvío de paquetes que se reciben por una interfaz física. Para activarlo en un PC con Ubuntu es necesario estar en modo de superusuario y luego introducir el siguiente comando.

echo "1" > /proc/sys/net/ipv4/ip_forward

Donde el número uno representa que el mecanismo está activado. Esto se puede observar abriendo el archivo de texto donde se encuentra el ip forward.



Ilustración 12 Configuración de IP Forward de PC Router

Cabe destacar que este comando se debe utilizar cada vez que se apague y encienda el equipo, a no ser que se introduzca un comando para que esta modificación persista.

3.3.2.2.2 Pruebas de conectividad

Una vez activado el mecanismo de IP forward, se realizaron las pruebas de conectividad entre host que se pueden apreciar en las siguientes imágenes, donde se realizarán una serie de envíos desde el PC1 hacia el PC3.

C:\Users\AICI>ping 10.0.2.41
Haciendo ping a 10.0.2.41 con 32 bytes de datos: Respuesta desde 10.0.2.41: bytes=32 tiempo=1ms TTL=63 Respuesta desde 10.0.2.41: bytes=32 tiempo=1ms TTL=63 Respuesta desde 10.0.2.41: bytes=32 tiempo=1ms TTL=63 Respuesta desde 10.0.2.41: bytes=32 tiempo=1ms TTL=63
Estadísticas de ping para 10.0.2.41: Paquetes: enviados = 4, recibidos = 4, perdidos = 0 (0% perdidos), Tiempos aproximados de ida y vuelta en milisegundos: Mínimo = 1ms, Máximo = 1ms, Media = 1ms
Ilustración 13 Pruebas de conectividad de PC1 a PC3

En la imagen anterior se puede apreciar el envío de paquetes desde un dispositivo ubicado en la **red 1**, hacia un equipo en la **red 2**.

Para apreciar de mejor forma este intercambio de paquetes ICMP, se utilizará la herramienta de wireshark, pero en este caso, se capturará el envío de paquetes desde el PC3 (**red 2**) hacia el PC1 (**red 1**).

2 0.000149	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	98 Echo (ping) reply id	=0x1868, seq=1/256, ttl=128 (request in 1)
3 1.001211	10.0.2.41	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request id	=0x1868, seq=2/512, ttl=63 (reply in 4)
4 1.001385	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	98 Echo (ping) reply id	=0x1868, seq=2/512, ttl=128 (request in 3)
5 2.002635	10.0.2.41	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request id	=0x1868, seq=3/768, ttl=63 (reply in 6)
6 2.002779	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	98 Echo (ping) reply id	=0x1868, seq=3/768, ttl=128 (request in 5)
7 3.004087	10.0.2.41	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request id	=0x1868, seq=4/1024, ttl=63 (reply in 8)
8 3.004229	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	98 Echo (ping) reply id	=0x1868, seq=4/1024, ttl=128 (request in 7)
9 4.006032	10.0.2.41	10.0.1.11	ICMP	98 Echo (ping) request id	=0x1868, seq=5/1280, ttl=63 (reply in 10)
10 4.006174	10.0.1.11	10.0.2.41	ICMP	98 Echo (ping) reply id	=0x1868, seq=5/1280, ttl=128 (request in 9)

Ilustración 14 Captura del envío de paquetes entre PC1 a PC3

Otra prueba que se realizó, fue la de utilizar el comando **tracert** para obtener la ruta y los saltos que deben seguir los paquetes que son enviados desde una red a otra. A partir de esto se llegó al siguiente resultado.

C:\Users\AICI>tracert 10.0.2.41												
Traza	a 10	0.0.2.	41	sobre	cami	inos	de	30	saltos	como	máximo.	
1 2	<1 1	ms ms	<1 1	ms ms	<1 1	ms ms	10. 10.	.0.1 .0.2	1.21 2.41			
Traza	com	pleta.										

Ilustración 15 Traza que recorre el envío de paquetes desde el PC1 a PC3

Como se puede observar en la anterior imagen, antes de que el paquete llegue al host de destino, tuvo que pasar por la interfaz del router asociada al host. Una vez que el paquete haya llegado PC router, este se encarga de dirigir el paquete a la dirección de destino en la otra red.

4. Conclusión

En conclusión, de acuerdo a las actividades de investigación y experimentación realizadas, se pudo determinar la importancia de realizar configuraciones de acuerdo a las necesidades de las organizaciones con la finalidad de conservar la integridad y seguridad del flujo de datos, por lo que el uso de técnicas como el ruteo estático son muy importantes de abordar. Otro punto clave, es la implementación de mecanismos que permitan compartir información entre dispositivos ubicados en distintas redes.

Abordando la experiencia práctica del laboratorio, se pudo comprobar los aspectos teóricos que se estudiaron en la primera parte de la actividad, por ejemplo, el intento de comunicación entre host que se encuentren en distintas redes sin activar el mecanismo de IP Forward, donde utilizó herramientas como Wireshark para realizar análisis sobre el no flujo de paquetes.

Para finalizar, en el desarrollo del laboratorio logramos comprender el cómo es utilizar un dispositivo como los es un PC como un router que sea capaz de comunicar otros equipos.

5. Referencias

- Facultad de informática de Barcelona. <u>IP forwarding</u>.
- Systemadmin. <u>Rutas estáticas en Debian/Ubuntu</u>.
- Debian handbook. Enrutamiento dinámico.
- Cisco. Enrutamiento: Conceptos fundamentales.