

Trabajo Práctico N°2 Software-Defined Networks

 $[75.43/95.60] \ {\rm Introducci\'on\ a\ los\ Sistemas\ Distribuidos}$ Segundo cuatrimestre 2022

Grupo 7

Alumno	Padrón
Joaquin Hojman	102264
Facundo Mastricchio	100874
Santiago Tissoni	103856
Francisco Vazquez	104128
Andrés Zambrano	105500

$\mathbf{\acute{I}ndice}$

Introducc	ión	2
Preguntas	s a responder	2
Hipótesis	y supuestos realizados	3
Código y	configuración de reglas	3
Pruebas		5
5.1. pingal	1	6
5.2. Firewa	all	7
		10
		10
		11
5.2.2.		13
0.2.2.	•	13
		15
523		17
0		21
5.2.4.		21
		23
		25
5.2.5.	Conexión sin pasar por firewall	29
Dificultad	es encontradas	32
Conclusio	nes	32
	Preguntas Hipótesis Código y Pruebas 5.1. pingal 5.2. Firewa 5.2.1. 5.2.2. 5.2.3. 5.2.4. Dificultad	5.1. pingall

1. Introducción

El objetivo del trabajo será construir una topología dinámica, donde se pedirá utilizar Open-Flow para poder implementar un Firewall a nivel de capa de enlace. Para poder plantear este escenario se emulará el comportamiento de la topología a través de *Mininet*. El trabajo cuenta con múltiples pasos y requisitos.

La topología que buscaremos armar será como la siguiente:

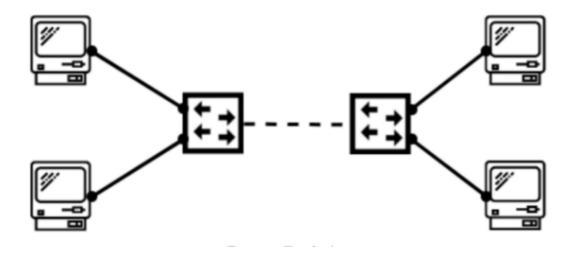


Figura 1: Topología buscada, 4 hosts y N switches

2. Preguntas a responder

1. ¿Cuál es la diferencia entre un Switch y un router? ¿Qué tienen en común?

Un switch trabaja en la capa de enlace, mientras que un router lo hace en la capa de red, tanto en el plano de datos como el de control. Además, un router puede conectar dispositivos de diferentes redes (conmuta paquetes a partir de la dirección IP), mientras que un switch solo puede conectar dispositivos de la misma red (conmuta paquetes a partir de la dirección MAC).

Un switch no necesita configuración para comenzar a funcionar. Para prevenir que se retransmitan paquetes infinitamente, una red de switches no puede tener ciclos. Como las direcciones MAC no tienen ningún tipo de jerarquía, para cada una de ellas se necesita guardar una entrada en sus tablas.

Un router necesita que se le asigne una dirección IP por cada interfaz (y también a los hosts a los que está conectado) para poder funcionar. Como funciona con direcciones IP que siguen una estructura jerárquica, y además utiliza la información del header IP para evitar retransmisiones infinitas, no necesita que su red no tenga ciclos.

Por otro lado, ambos dispositivos tienen en común que son capaces de enrutar (o conmutar) paquetes de datos, ofrecen conectividad entre dispositivos, y pueden determinar por donde tiene que salir un paquete en función de sus direcciones de origen y de destino.

2. ¿Cuál es la diferencia entre un Switch convencional y un Switch OpenFlow?

La diferencia entre un switch convencional y un switch OpenFlow es que en un switch convencional, las funcionalidades de la capa de datos y de la capa de control se realizan en el mismo dispositivo.

Sin embargo, en los switches OpenFlow el plano de control se realiza en un controlador externo, mientras que el plano de datos se realiza en el switch, y ambos se comunican por medio del protocolo OpenFlow. Esta metodología, conocida como SDN permite implementar políticas de retransmisión basadas en los flujos de manera más generalizada, utilizando información de las capas superiores, de red y transporte.

3. ¿Se pueden reemplazar todos los routers de la Internet por Switches OpenFlow? Piense en el escenario interASes para elaborar su respuesta.

Si para responder nos basamos en nuestro conocimiento sobre el escenario interASes, podemos decir que los routers que permiten la comunicación tienen la obligación de implementar el protocolo BGP, por ende se necesitaría que cada dispositivo tenga una enorme cantidad de entradas BGP almacenadas.

Luego el control centralizado que proponen los switches OpenFlow sirve para redes triviales, lo cual no nos sirve pensando en la masividad de internet, por ende decimos que si bien sería 'posible' es poco probable que se pueda llevar a cabo en la realidad.

3. Hipótesis y supuestos realizados

Para el presente trabajo práctico se plantearon las siguientes hipótesis y supuestos:

- Suponemos que si el usuario desea definir nuevas reglas, las mismas serán similares a las ya utilizadas para la realización del trabajo práctico, esto a fin de no tener que realizar cambios en el código para que estas reglas nuevas puedan activarse.
- El programa fue testeado en ambientes con distribuciones Linux. No contemplamos que un usuario desee usarlo en Windows o macOS y no podemos garantizar que funcionara.
- Asumimos que aquel que desee utilizar nuestro programa, habrá instalado previamente las dependencias (ver sección Pruebas).

4. Código y configuración de reglas

Los pasos seguidos para armar topología de la red fueron los siguientes, utilizando el paquete mininet de Python:

- 1. Se reciben por parámetro la cantidad de switches que vamos a tener.
- 2. Se agregan 4 hosts a la topología.
- 3. Se agregan los N switches a la topología. En este punto todavía no conectamos nada.
- 4. Conectamos únicamente los switches entre sí, en formato de "cadena" o "hilera".
- 5. Luego conectamos los dos hosts de "la izquierda" al primero switch, posteriormente conectamos los dos hosts de "la derecha" al último switch.
- 6. De esta manera la topología queda armada y lista para usarse.

El código puede encontrarse en el directorio src/, con el nombre de topology.py.

Luego programamos el firewall en el archivo *firewall.py* (el cual se encuentra en la raíz del proyecto) y funciona de la siguiente manera: se reciben dos parámetros, el archivo de reglas y el id del switch donde estará ubicado el firewall. Luego de determinar esto, en el switch del firewall se configurarán todas las reglas del archivo de reglas.

Nuestro archivo de reglas está presentado como un JSON donde está ubicado un array de reglas, donde cada elemento del array es un diccionario que tiene campos que nos indican qué

se debe bloquear. Por ejemplo, si un elemento tiene como claves "protocol" y "dst_port", deben bloquearse los mensajes del protocolo especificado que vayan al puerto especificado. Si en cambio dijera "src_port", serán los mensajes que salgan de ese puerto, independientemente del protocolo de transporte. Es decir, las reglas pueden tener uno o más elementos a bloquear por el firewall.

- src ip bloquea los paquetes que provengan de esa dirección IP.
- dst ip bloquea los paquetes que vayan a esa dirección IP.
- \bullet src_port bloquea los paquetes que provengan de ese puerto.
- dst port bloquea los paquetes que vayan a ese puerto.
- src mac bloquea los paquetes que provengan de esa dirección MAC.
- dst mac bloquea los paquetes que vayan a esa dirección MAC.
- protocol bloquea los paquetes que usen ese protocolo.

Para implementar esto se utiliza la librería POX, que incluye OpenFlow. En particular, se hizo uso de la función _handle_ConnectionUp donde cada switch es configurado en el momento que se conecta a la red. Además, se utilizaron los módulos de forwarding.l2_learning (los switches aprenden automáticamente la topología) y openflow.of_01. Al mismo tiempo, se decidió comentar (es decir, hacer un simple "pass") la función _handle_PacketIn de manera de poder tomar las capturas de Wireshark sin ver los paquetes provenientes de los eventos PacketIn y PacketOut.

Cabe destacar que por la forma en que está diseñado el código, bloquear algo para una regla no implica que ese bloqueo persista para las otras reglas, es decir si por ejemplo bloqueamos src_port 80 para UDP, no quiero decir que se bloquee también para TCP, a menos que también lo especifiquemos en otra regla.

Nuestro archivo de reglas para cumplir las especificaciones del trabajo práctico es el siguiente:

Figura 2: Formato del archivo de reglas

Las primeras dos reglas permiten al firewall cumplir con el punto 1 del trabajo, que implica que se deben descartar todos los mensajes cuyo puerto destino sea 80.

La tercera regla genera el cumplimiento del segundo punto, el 2, del trabajo, descartar todos los mensajes que provengan del host 1, tengan como puerto destino el 5001, y estén utilizando el protocolo UDP.

Por último, las reglas 4 y 5 permiten implementar el punto 3 del trabajo. El mismo dice que se debe elegir dos hosts cualquiera, y los mismos no deben poder comunicarse de ninguna forma. En nuestro caso las reglas indican que los hosts que no podrán comunicarse son los hosts 1 y 3, pero eso fácilmente se puede cambiar modificando las direcciones MAC.

Téngase presente que para evitar que dos hosts cualesquiera no puedan comunicarse entre sí, deben usarse dos reglas, una donde uno de los hosts es el origen y la otra donde es el destino. Esto nos brinda el beneficio y la posibilidad de, usando una sola regla, bloquear una comunicación de forma unidireccional.

5. Pruebas

En el repositorio se adjuntan diversos archivos .sh que permiten correr el programa sin tener que preocuparse por las especificaciones propias de la implementación. En el README se encuentra como correr cada y que parámetros reciben. Se deberán levantar dos terminales: una para la topología y una para el firewall.

Es menester instalar las dependencias especificadas en el archivo requirements.txt, puede usarse el comando:

```
> pip install -r requirements.txt
```

Por otro lado, se debe dar permiso de ejecución a cada uno de los scripts dentro del directorio de scripts/

```
> {
m chmod} \, + {
m x} \, . / \, {
m scripts} / *
```

5.1. pingall

Para la ejecución de este ejercicio, se utilizó una topología de 2 switches, capturando con Wireshark por la interfaz switch 1-eth1 del primer switch:

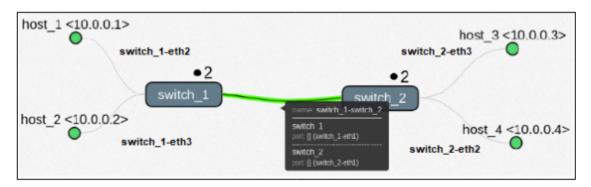


Figura 3: Topología de prueba con 2 switches

Levantamos el controlador sin el firewall:

```
> ./\operatorname{scripts/pox.sh}
```

Levantamos la topología con 2 switches:

```
> ./scripts/topo.sh 2
```

```
mininet> pingall

*** Ping: testing ping reachability
host_1 -> host_2 host_3 host_4
host_2 -> host_1 host_3 host_4
host_3 -> host_1 host_2 host_4
host_4 -> host_1 host_2 host_3

*** Results: 0% dropped (12/12 received)
```

Figura 4: Output de pingall en Mininet

Como no había ningún firewall activado, no se pierde ningún paquete.

Appl	Apply a display filter <ctrl-></ctrl->											
No.	Time	Source	Destination	Protocal	Length In	nfo						
1	0.803838698	10.0.0.1	10.0.0.3	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	1d-8xa1e7,	seq-1/256,	tt1-64	(reply in 2)
2	0.003243317	10.0.0.3	10.0.0.1	ICMP	98 E	cho	(ping)	reply	id=9xa1e7,	seq=1/256,	ttl=64	(request in 1)
3	0.809691321	10.0.0.1	10.0.0.4	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	1d=8x85a6,	seq=1/256,	tt1=64	(reply in 4)
4	0.012556658	10.0.0.4	10.0.0.1	ICMP	98 E	cho	(ping)	reply	1d=0x85a6,	seq=1/256,	ttl=64	(request in 3)
5	0.026320207	10.0.0.2	10.0.0.3	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	id=8xf8d7,	seq=1/256,	ttl=64	(reply in 6)
6	0.029844005	10.0.0.3	10.0.0.2	ICMP	98 E	cho	(ping)	reply	1d-0xf0d7,	seq-1/256,	ttl-64	(request in 5)
7	0.936728943	10.0.0.2	10.0.0.4	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	id=9xd6ad,	seq=1/256,	ttl=64	(reply in 8)
8	0.039470715	10.0.0.4	10.0.0.2	ICMP	98 E	cho	(ping)	reply	1d-8xd6ad,	seq-1/256,	tt1-64	(request in 7)
9	0.045254299	10.0.0.3	10.0.0.1	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	id=0xf274,	seq=1/256,	ttl=64	(reply in 10)
16	0.847483518	10.0.0.1	10.0.0.3	ICMP	98 8	cho	(ping)	reply	1d=8xf274,	seq=1/256,	tt1=64	(request in 9)
11	0.053860903	10.0.0.3	10.0.0.2	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	1d=0x556a,	seq=1/256,	ttl=64	(reply in 12)
12	0.056279496	10.0.0.2	10.0.0.3	ICMP	98 E	cho	(ping)	reply	1d=0x556a,	seq=1/256,	ttl=64	(request in 11)
13	0.867471195	10.0.0.4	10.0.0.1	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	id-0x6ecf,	seq-1/256,	tt1-64	(reply in 14)
14	0.079339107	10.0.0.1	10.0.0.4	ICMP	98 E	cho	(ping)	reply	id=0x6ecf,	seq=1/256,	ttl=64	(request in 13)
15	0.076465924	10.0.0.4	10.0.0.2	ICMP	98 E	cho	(ping)	request	1d-8x8869,	seq-1/256,	tt1-64	(reply in 16)
16	0.079121681	10.0.0.2	10.0.0.4	ICMP	98 E	cho	(ping)	reply	id=0x0069,	seq=1/256,	ttl=64	(request in 15)

Figura 5: Captura de Wireshark (pingall) sobre switch_1-eth1

La captura de Wireshark en la interfaz switch_1-eth1 nos permite visualizar los paquetes enviados del host 1 y 2 al 3 y 4, y viceversa. Los paquetes que van del host 1 al 2, del 2 al 1, del 3 al 4 o del 4 al 3 no pasan por esta interfaz, y por lo tanto no lo podemos capturar.

Cada uno de los 2 hosts de los 2 lados le envía un paquete a los 2 del otro lado, quienes a su vez responden. Esto resulta en los 16 paquetes que podemos visualizar en la captura.

5.2. Firewall

Usando la misma topología que en el inciso anterior, y aplicando el firewall en el primer switch, tenemos lo siguiente:

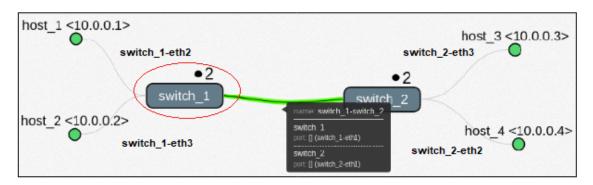


Figura 6: Topología con Firewall en switch 1

Para comprobar el correcto funcionamiento del firewall se hizo uso de iperf sobre mininet para enviar paquetes sobre la red.

Primero, se comienza corriendo el firewall en el primer switch en una consola:

```
> ./scripts/firewall-with-rules.sh 1
```

```
$ ./scripts/firewall-with-rules.sh

POX 0.7.0 (gar) / Copyright 2011-2020 James McCauley, et al.

DEBUG:firewall:Rules loaded:
{'rules': {'protocol': 'tcp', 'dst_port': 80}, {'protocol': 'udp', 'dst_port': 80}, {'protocol': 'udp', 'dst_port': 5001, 'src_ip': '10.0.0.1'}, {'src_mac': '00:00:00:00:00!', 'dst_mac': '00:00:00:00:00!', 'dst_mac': '00:00:00:00:00!'}}}

DEBUG:firewall:Enabling Firewall Module

DEBUG:core:Running on CPython (3.10.6/Mov 2 2022 18:53:38)

DEBUG:core:Running on CPython (3.10.6/Mov 2 2022 18:53:38)

DEBUG:core:Platform is Linux-5.15.1-53-generic-x80_64-with-glibc2.35

WARNING:version:POX requires one of the following versions of Python: 3.6 3.7 3.8 3.9

WARNING:version:If you run into problems, try using a supported version.

INFO:core:POX 0.7.0 (gar) is up.

DEBUG:openflow.of_01:Listening on 0.0.0.0:6633
```

Figura 7: Output de controlador con firewall

En una terminal aparte, levantamos la topología con 2 switches:

```
> ./scripts/topo.sh 2
```

```
• • •
$ ./scripts/topo.sh 2
Starting Topology with 2 switches
*** Creating network
*** Adding controller
Unable to contact the remote controller at 127.0.0.1:6653
Connecting to remote controller at 127.0.0.1:6633
*** Adding hosts:
host_1 host_2 host_3 host_4
*** Adding switches:
switch_1 switch_2
*** Adding links:
(host_1, switch_1) (host_2, switch_1) (host_3, switch_2) (host_4, switch_2) (switch_1, switch_2)
*** Configuring hosts
host_1 host_2 host_3 host_4
*** Starting controller
*** Starting 2 switches
switch_1 switch_2 ...
*** Starting CLI:
mininet>
```

Figura 8: Output red creada en Mininet

Al iniciar la topología, podremos apreciar en la consola del firewall la configuración de las reglas.

```
• • •
INFO:openflow.of_01:[00-00-00-00-00-02 2] connected
DEBUG:forwarding.l2_learning:Connection [00-00-00-00-00-02 2]
INFO:openflow.of_01:[00-00-00-00-00-01 3] connected
DEBUG:forwarding.l2_learning:Connection [00-00-00-00-00-01 3]
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet to port 80
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet over TCP
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet to port 80
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet over UDP
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet from IP address 10.0.0.1
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet to port 5001
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet over UDP
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet from MAC 00:00:00:00:00:01
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet to MAC 00:00:00:00:00:03
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet from MAC 00:00:00:00:00:00
DEBUG:firewall:Rule installed: dropping packet to MAC 00:00:00:00:00:00:01
DEBUG:firewall:Firewall rules installed on 00-00-00-00-00-01 - switch 1
```

Figura 9: Configuración de reglas

Para las pruebas que se presentan a continuación, la captura con Wireshark se realizó en la interfaz 1 del switch 1, switch_1-eth1. En el caso que sea necesario, se especificará sobre cuál otra interfaz se realizó la captura.

5.2.1. Conexión exitosa

5.2.1.1. TCP

Comenzamos levantando un servidor TCP en el host 2 conectado al puerto 1234 y vamos a conectarnos a él desde el host 4. Esta interacción no está prohibida por el firewall que se configuró por lo que el servidor debería recibir los paquetes.

```
> {
m xterm~host\_2~host\_4}
```

En la terminal para el host 2 (servidor).

```
> {
m iperf} - {
m s} - {
m p} \ 1234 - {
m i} \ 1
```

```
Server listening on TCP port 1234
TCP window size: 85.3 KByte (default)

    local 10.0.0.2 port 1234 connected with 10.0.0.4 port 45130

 ID] Interval
                     Transfer
                                  Bandwidth
  1] 0.0000-1.0000 sec
                         1.53 GBytes
                                      13.1 Gbits/sec
  1] 1.0000-2.0000 sec 1.61 GBytes
                                      13.8 Gbits/sec
  1] 2.0000-3.0000 sec
                         1.53 GBytes
                                      13.1 Gbits/sec
                         1.60 GBytes
                                      13.7 Gbits/sec
     3.0000-4.0000 sec
  1] 4.0000-4.4711 sec
                          757 MBytes
                                      13.5 Gbits/sec

    0.0000-4.4711 sec

                         7.00 GBytes
                                      13.4 Gbits/sec
```

Figura 10: Output server

En la terminal para el host 4 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.2 -p 1234
```

```
Client connecting to 10.0.0.2, TCP port 1234
TCP window size: 85.3 KByte (default)

[ 1] local 10.0.0.4 port 45130 connected with 10.0.0.2 port 1234
^C[ ID] Interval Transfer Bandwidth
[ 1] 0.0000-4.4815 sec 7.00 GBytes 13.4 Gbits/sec
```

Figura 11: Output cliente

Mientras, en Wireshark podemos ver que el host 2 recibe paquetes del host 4 y viceversa.

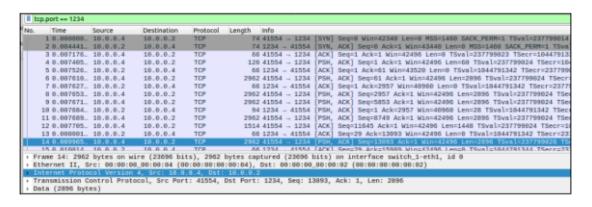


Figura 12: Captura Wireshark sobre switch 1-eth1

5.2.1.2. UDP

A continuación, haremos la misma prueba pero utilizando UDP.

```
> {
m xterm~host\_2~host\_4}
```

En la terminal para el host 2 (servidor).

```
> iperf -s -p 1234 -u -i 1
```

```
Server listening on UDP port 1234
UDP buffer size: 208 KByte (default)
  1] local 10.0.0.2 port 1234 connected with 10.0.0.4 port 46074
 ID] Interval
                     Transfer
                                 Bandwidth
                                                   Jitter
                                                           Lost/Total Datagrams
  1] 0.0000-1.0000 sec
                         131 KBytes 1.07 Mbits/sec
                                                      0.006 ms 0/91 (0%)
  1] 1.0000-2.0000 sec
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
                                                      0.011 ms 0/89 (0%)
  1] 2,0000-3,0000 sec
                                                      0.002 ms 0/89 (0%)
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
  1] 3,0000-3,8871 sec
                                                      0.006 ms 0/80 (0%)
                         115 KBytes
                                     1.06 Mbits/sec
  1] 0.0000-3.8871 sec
                                                      0.006 ms 0/349 (0%)
                         501 KBytes
                                     1.06 Mbits/sec
```

Figura 13: Output server

En la terminal para el host 4 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.2 -p 1234 -u
```

```
Client connecting to 10.0.0.2, UDP port 1234
Sending 1470 byte datagrams, IPG target: 11215.21 us (kalman adjust)
UDP buffer size: 208 KByte (default)

    local 10.0.0.4 port 46074 connected with 10.0.0.2 port 1234

^C[ ID] Interval
                      Transfer
                                   Bandwidth
  1] 0,0000-3,8918 sec
                          501 KBytes 1.05 Mbits/sec
  1] Sent 350 datagrams
  Server Report:
 ID] Interval
                    Transfer
                                  Bandwidth
                                                            Lost/Total Datagrams
  1] 0.0000-3.8871 sec
                          501 KBytes 1.06 Mbits/sec
                                                       0.005 ms 0/349 (0%)
```

Figura 14: Output cliente

Mientras, en Wireshark podemos ver que el host 2 recibe paquetes del host 4.

	udp.port == 1234					
N	o. Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
Г	- 314551 1233.130	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
П	314552 1233.139	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314553 1233.139	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314554 1233.150	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314555 1233.161	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314556 1233.173	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314557 1233.184	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314558 1233.195	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314559 1233.206	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314560 1233.218	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314561 1233.229	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314562 1233.240	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314563 1233.251	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	314564 1233.262	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	46074 → 1234 Len=1470
Ш	21/15/65 1222 27/		10 0 0 2			46074 . 1234 Len=1470
Þ			•			tured (12096 bits) on interface swit
Þ						00:00:00_00:00:02 (00:00:00:00:00:0
-	Internet Protocol V					
•	User Datagram Proto	ocol, Src Po	ort: 46074, Ds	t Port: 1	234	
•	Data (1470 bytes)					

Figura 15: Captura Wireshark sobre UDP

5.2.2. Bloqueo de puerto de destino 80

5.2.2.1. TCP

Ahora, probamos los casos en los cuales el Firewall debe bloquear el envío de paquetes destinados al puerto 80. Comenzamos por el caso de un servidor TCP en el host 2 escuchando en el puerto 80 y con un cliente en el host 4.

```
> xterm host_2 host_4
```

En la terminal para el host 2 (servidor).

```
> iperf -\mathrm{s} -\mathrm{p} 80 -\mathrm{i} 1
```

```
Server listening on TCP port 80
TCP window size: 85.3 KByte (default)
```

Figura 16: Output server

En la terminal para el host 4 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.2 -p 80
```

```
tcp connect failed: Connection timed out

Client connecting to 10.0.0.2, TCP port 80

TCP window size: -1.00 Byte (default)

[ 1] local 0.0.0.0 port 0 connected with 10.0.0.2_port 80
```

Figura 17: Output cliente

Figura 18: Captura Wireshark TCP puerto 80

Como se puede ver, en este caso el servidor 2 no recibe nada. Esto se debe a que el firewall entró en acción bloqueando los paquetes del host 4 ya que cumplen con la primera regla del firewall, y por lo tanto, el host 4 retransmite paquetes hasta llegar el timeout.

Si vemos la interfaz del switch 1 que directamente está linkeada con el host 2 vemos que efectivamente no recibe ningún paquete que tenga como destino el puerto 80 y el protocolo sea TCP.

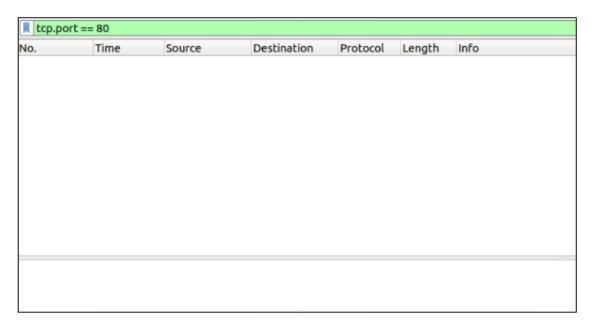


Figura 19: Captura Wireshark TCP puerto 80 switch 1-eth3

5.2.2.2. UDP

Probemos el siguiente caso, puerto 80 pero con el protocolo UDP.

```
> {
m xterm~host\_2~host\_4}
```

En la terminal para el host 2 (servidor).

```
> iperf -s -p 80 -u -i 1
```

```
Server listening on UDP port 80
UDP buffer size: 208 KByte (default)
```

Figura 20: Output server

En la terminal para el host 4 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.2 -u -p 80
```

```
Client connecting to 10.0.0.2, UDP port 80
Sending 1470 byte datagrams, IPG target: 11215.21 us (kalman adjust)
UDP buffer size: 208 KByte (default)

[ 1] local 10.0.0.4 port 45114 connected with 10.0.0.2 port 80
[ ID] Interval Transfer Bandwidth
[ 1] 0.0000-10.0153 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec
[ 1] Sent 896 datagrams
[ 5] WARNING: did not receive ack of last datagram after 10 tries.
```

Figura 21: Output cliente

,	udp.port == 80					udp.port == 80											
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info											
П	1 0.000000	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	! 56694 → 80 Len=1470											
	2 0.011335	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	! 56694 → 80 Len=1470											
	3 0.011351	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	4 0.021232	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	5 0.032485	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	6 0.043709	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	7 0.054924	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	. 56694 → 80 Len=1470											
	8 0.066157	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	9 0.077353	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	10 0.088549	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	! 56694 → 80 Len=1470											
	11 0.099848	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	12 0.110986	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	13 0.122200	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
	14 0.133456			UDP	1512	56694 → 80 Len=1470											
4	15 A 1///718			LIDE		56694 . 8A Len=147A											
						(12096 bits) on interface switch_1-eth1											
						00:00:00_00:00:02 (00:00:00:00:00:00:02)											
	Internet Protocol \																
	Jser Datagram Proto	ocol, Src Po	rt: 56694, D	st Port: 80)												
+ [Data (1470 bytes)																

Figura 22: Captura Wireshark UDP puerto 80

En un caso similar al explicado anteriormente, el servidor 2 no recibe nada pero podemos ver que en la interfaz que proviene del lado del host 4 se capturan los paquetes UDP con puerto de destino 80. El firewall entró en acción bloqueando los paquetes del host 4 ya que cumplen con la primera regla del firewall, y por lo tanto, el host 4 retransmite paquetes hasta llegar el timeout.

Si vemos la interfaz del switch 1 que directamente está linkeada con el host 2 vemos que efectivamente no recibe ningún paquete que tenga como puerto de destino el 80 y el protocolo sea UDP.

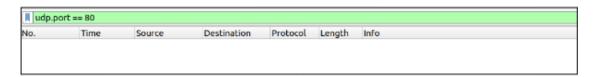


Figura 23: Captura Wireshark UDP puerto 80 switch 1-eth3

5.2.3. Bloqueo de puerto 5001, UDP proveniente del host 1

A continuación se hace una prueba con un servidor UDP en host 2 en el puerto 5001 con el host 4 como cliente. A priori, esta comunicación debería funcionar ya que si bien se cumple que el puerto de destino sea el 5001 y el protocolo sea UDP, el firewall está especificado para el host 1.

```
> {
m xterm~host\_2~host\_4}
```

En la terminal para el host 2 (servidor).

```
> iperf -\mathrm{s} -\mathrm{p} 5001 -\mathrm{u} -\mathrm{i} 1
```

```
Server listening on UDP port 5001
UDP buffer size: 208 KByte (default)
  1] local 10.0.0.2 port 5001 connected with 10.0.0.4 port 33039
 ID] Interval
                    Transfer
                                 Bandwidth
                                                  Jitter Lost/Total Datagrams
                         131 KBytes 1.07 Mbits/sec 0.012 ms 0/91 (0%)
  1] 0.0000-1.0000 sec
  1] 1.0000-2.0000 sec
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
                                                      0.009 ms 0/89 (0%)
  1] 2.0000-3.0000 sec
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
                                                      0.011 ms 0/89 (0%)
  1] 3,0000-4,0000 sec
                         129 KBytes 1.06 Mbits/sec
                                                      0.010 ms 0/90 (0%)
  1] 4.0000-5.0000 sec
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
                                                      0.005 ms 0/89 (0%)
                                                     0.008 ms 0/89 (0%)
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
  1] 5,0000-6,0000 sec
  1] 6,0000-7,0000 sec
                                                     0.005 ms 0/89 (0%)
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
  1] 7,0000-8,0000 sec
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
                                                      0.005 ms 0/89 (0%)
  1] 8,0000-9,0000 sec
                         128 KBytes 1.05 Mbits/sec
                                                      0.014 ms 0/89 (0%)
  1] 9,0000-10,0000 sec
                         129 KBytes 1.06 Mbits/sec
                                                      0.014 ms 0/90 (0%)
  1] 0.0000-10.0101 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec
                                                       0.013 ms 0/895 (0%)
```

Figura 24: Output servidor

En la terminal para el host 4 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.2 -u -p 5001
```

```
Client connecting to 10.0.0.2, UDP port 5001
Sending 1470 byte datagrams, IPG target: 11215.21 us (kalman adjust)
UDP buffer size: 208 KByte (default)
  1] local 10.0.0.4 port 33039 connected with 10.0.0.2 port 5001
[ ID] Interval
                    Transfer
                                 Bandwidth
  1] 0.0000-10.0154 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec
  1] Sent 896 datagrams
  1] Server Report:
                     Transfer
                                  Bandwidth
  ID] Interval
                                                   Jitter
                                                            Lost/Total Datagrams
  1] 0.0000-10.0101 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec
                                                       0.013 ms 0/895 (0%)
```

Figura 25: Output cliente

ī	udp.port == 5001											
No	. Time	Source	Destination	Protocol L	ength	Info						
г	1 0.000800	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	2 0.008853	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	3 0.008885	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	4 0.019823	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	5 0.031090	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	6 0.042306	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	7 0.053517	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	8 0.064717	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	9 0.075948	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	10 0.087168	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	11 0.098384	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	12 0.109600	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	13 0.120884	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	14 0.132026	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	15 0.143305	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	16 0.154508	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	17 0.165657	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	18 0.176873	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	19 0.188093	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	33039 →	5001 L	en=1470				
	Frame 1: 1512 bytes	on wire (12	996 bits), 15	12 bytes ca	antured	(12896 b	nits) o	n interface	switch 1-eth1.			
	Ethernet II, Src: 0											
	Internet Protocol V							15010011				
	User Datagram Proto											
	Data (1470 bytes)											
_	Ducu (1410 bytes)											

Figura 26: Captura Wireshark UDP puerto 5001

Observamos que los paquetes pasan por la interfaz switch_1-eth1. Para asegurarnos, vamos a mirar la interfaz que está linkeada con el host 2 para ver si efectivamente le llegaron los paquetes.

	udp.port == 5001						
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info	
г	1 0.000000	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	L Len=1470
П	2 0.086696	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	3 0.006743	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	4 0.017415	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	5 0.028668	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	6 0.039882	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	7 0.051242	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	8 0.062395	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	9 0.073551	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	10 0.084739	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	11 0.096038	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	12 0.107262	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	L Len=1470
	13 0.118524	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	14 0.129680	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	15 0.140906	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	16 0.152172	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	L Len=1470
	17 0.163386	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	Len=1470
	18 0.174553	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	L Len=1470
	19 0.185816	10.0.0.4	10.0.0.2	UDP	1512	58653 - 5001	L Len=1470
F	Frame 1: 1512 bytes	s on wire (1	2096 bits),	1512 bytes	captured	(12096 bits	on interface switch_1-eth3,
							:00:02 (00:00:00:00:00:02)
F	Internet Protocol \	/ersion 4, S	rc: 10.0.0.4	, Dst: 10.0	9.0.2		
	User Datagram Proto Data (1470 bytes)	ocol, Src Po	rt: 58653, D	st Port: 50	001		

Figura 27: Captura Wireshark UDP puerto 5001 switch_1-eth3

Vemos que en la interfaz switch_1-eth3, los paquetes llegan correctamente y se dirigen hacia el host 2.

Ahora si, probemos con un caso similar al anterior pero usando al host 1 como cliente.

```
> xterm host_2 host_1

En la terminal para el host 2 (servidor)
```

```
> iperf -s -p 5001 -u -i 1
```

```
Server listening on UDP port 5001
UDP buffer size: 208 KByte (default)
```

Figura 28: Output server

En la terminal para el host 1 (cliente)

```
> \mathrm{iperf} \ -\mathrm{c} \ 10.0.0.2 \ -\mathrm{u} \ -\mathrm{p} \ 5001
```

Figura 29: Output cliente

Ħ	udp.port == 5001					
No	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
_	1 0.008800	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP		2 55118 → 5001 Len=1470
	2 0.011417	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	3 0.011441	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	4 0.022572	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	5 0.033880	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	6 0.045083	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	7 0.056314	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	8 0.067525	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	9 0.078732	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	10 0.089955	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	11 0.101175	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	12 0.112384	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	13 0.123648	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	14 0.134723	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	15 0.145916	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	16 0.157266	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	17 0.168466	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	18 0.179663	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	19 0.190886	10.0.0.1	10.0.0.2	UDP	1512	2 55118 → 5001 Len=1470
	Erame 1: 1512 bytes	on wire /	12006 hite)	1512 hytes	cantured	d (12096 bits) on interface switch_1-eth2
						: 08:00:80_00:00:02 (08:00:00:00:00:02)
	Internet Protocol					00.00.00_00.00.02 (00.00.00.00.00.02)
	User Datagram Proto					
	Data (1470 bytes)	July Sit Fi	J. C. JJ110, D	ac roit. ac	701	
	Data (1410 bytes)					

Figura 30: Captura Wireshark UDP puerto 5001

En la interfaz switch_1-eth2 linkeada del lado del host 1, vemos que los paquetes llegan al switch 1.

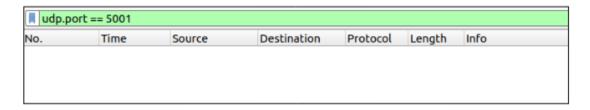


Figura 31: Captura Wireshark UDP puerto 5001 switch 1-eth3

Sin embargo, si vamos a la interfaz switch_1-eth3 (linkeada del lado del host 2) vemos que no llega ningún paquete proveniente del host 1 que tengan como puerto de destino 5001 y sean por el protocolo UDP.

${\bf 5.2.4.} \quad {\bf Bloqueo} \ {\bf de} \ {\bf MAC} \ {\bf entre} \ {\bf host} \ {\bf 1} \ {\bf y} \ {\bf host} \ {\bf 3}$

5.2.4.1. TCP - host 1 a host 3

En este caso vamos a probar enviar paquetes entre el host 1 y el host 3. Utilizaremos un servidor TCP en el host 3 y como cliente el host 1.

```
> {
m xterm~host\_1~host\_3}
```

En la terminal para el host 3 (servidor).

```
> iperf -s -p 1234 -i 1
```

```
Server listening on TCP port 1234
TCP window size: 85.3 KByte (default)
```

Figura 32: Output server

En la terminal para el host 1 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.3 -p 1234
```

```
tcp connect failed: Connection timed out

Client connecting to 10.0.0.3, TCP port 1234

TCP window size: -1.00 Byte (default)

[ 1] local 0.0.0.0 port 0 connected with 10.0.0.3 port 1234
```

Figura 33: Output cliente

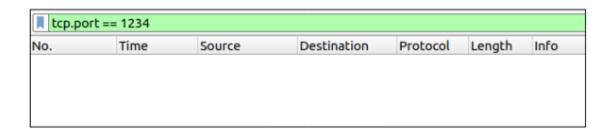


Figura 34: Captura Wireshark TCP puerto 1234

Vemos que ningún paquete llega al host 3, por lo cual el firewall está cumpliendo su función. Sin embargo, si capturamos paquetes en la interfaz switch_1-eth2 (linkeada del lado del host 1) vemos que los paquetes sí llegan al switch 1 para luego ser filtrados como se ve en la imagen anterior.

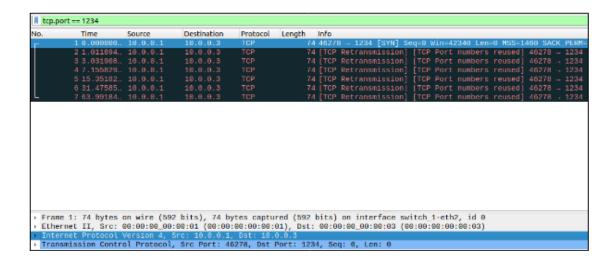


Figura 35: Captura Wireshark TCP puerto 1234 switch_1-eth2

5.2.4.2. UDP - host 1 a host 3

Ahora, probemos el mismo escenario pero usando UDP en lugar de TCP.

```
> xterm host_1 host_3
```

En la terminal para el host 3 (servidor).

```
> iperf -s -p 1234 -u -i 1
```

```
Server listening on UDP port 1234
UDP buffer size: 208 KByte (default)
```

Figura 36: Output servidor

En la terminal para el host 1 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.3 -u -p 1234
```

```
Client connecting to 10.0.0.3, UDP port 1234
Sending 1470 byte datagrams, IPG target: 11215.21 us (kalman adjust)
UDP buffer size: 208 KByte (default)

[ 1] local 10.0.0.1 port 45667 connected with 10.0.0.3 port 1234
[ ID] Interval Transfer Bandwidth
[ 1] 0.0000-10.0153 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec
[ 1] Sent 896 datagrams
[ 5] WARNING: did not receive ack of last datagram after 10 tries.
```

Figura 37: Output cliente

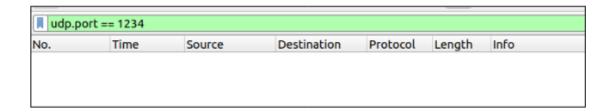


Figura 38: Captura Wireshark UDP puerto 1234

Vemos que ningún paquete llega al host 3, por lo cual el firewall está cumpliendo su función. Sin embargo, si capturamos paquetes en la interfaz switch_1-eth2 (linkeada del lado del host 1) vemos que los paquetes sí llegan al switch 1 para luego ser filtrados como se ve en la imagen anterior.

	udp.port == 1234			Goto	the last pa	cket			
No	. Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info			
Г	1 0.000000	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	2 0.011483	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	3 0.011510	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	4 0.022572	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	5 0.033808	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	6 0.045026	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	7 0.056313	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	8 0.067526	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	9 0.078741	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	10 0.089927	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	11 0.101123	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	12 0.112365	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	13 0.123523	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	14 0.134729	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	15 0.146002	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	16 0.157244	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	17 0.168400	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	18 0.179615	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
	19 0.190885	10.0.0.1	10.0.0.3	UDP	1512	37604	→ 1234	Len=1470	
þ	Frame 1: 1512 bytes	on wire	12096 bits).	1512 bytes	captured	(1209	6 bits)	on interface	switch 1-eth2.
	Ethernet II, Src: 6								
•	Internet Protocol \	/ersion 4,	Src: 10.0.0.1	., Dst: 10.0	9.0.3				
	User Datagram Proto Data (1470 bytes)	col, Src (ort: 37604, D	st Port: 12	234				

Figura 39: Captura Wireshark UDP puerto 1234 switch 1-eth2

Ahora probemos la vuelta, es decir, host 3 como cliente y host 1 como servidor.

5.2.4.3. TCP - host 3 a host 1

Vamos a probar enviar paquetes entre el host 3 y el host 1. Utilizaremos un servidor TCP en el host 1 y como cliente el host 3.

```
> xterm host_1 host_3

En la terminal para el host 1 (servidor).
```

```
> iperf -s -p 1234 -i 1
```

```
Server listening on TCP port 1234
TCP window size: 85.3 KByte (default)
```

Figura 40: Output servidor

En la terminal para el host 3 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.1 -p 1234
```

```
top connect failed: Connection timed out

Client connecting to 10.0.0.1, TCP port 1234

TCP window size: -1.00 Byte (default)

[ 1] local 0.0.0.0 port 0 connected with 10.0.0.1 port 1234
```

Figura 41: Output cliente

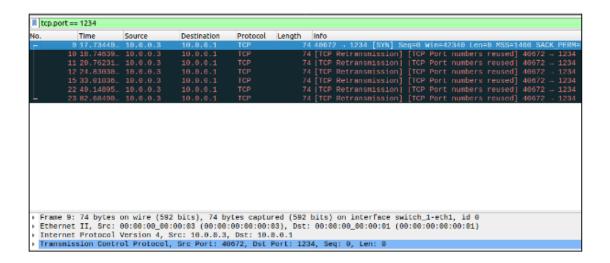


Figura 42: Captura Wireshark TCP puerto 1234

Vemos que ningún paquete llega al host 1 y que llegan los paquetes de retransmisión al switch 1 por medio de la interfaz switch_1-eth1 por lo cual el firewall está cumpliendo su función. Si capturamos paquetes en la interfaz switch_1-eth2 (linkeada del lado del host 1) vemos que ningún paquete llega al host 1.

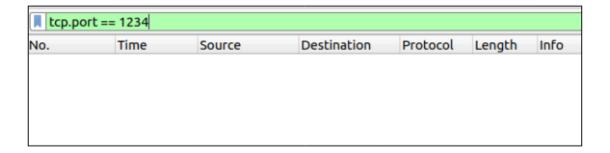


Figura 43: Captura Wireshark TCP puerto 1234 switch_1-eh2

5.2.4.4. UDP - host 3 a host 1

Ahora, probemos el mismo escenario pero usando UDP en lugar de TCP.

```
> xterm host_1 host_3
```

En la terminal para el host 1 (servidor).

```
> iperf -s -p 1234 -u -i 1
```

```
Server listening on UDP port 1234
UDP buffer size: 208 KByte (default)
```

Figura 44: Output server

En la terminal para el host 3 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.1 -u -p 1234
```

```
Client connecting to 10.0.0.1, UDP port 1234
Sending 1470 byte datagrams, IPG target: 11215.21 us (kalman adjust)
UDP buffer size: 208 KByte (default)

[ 1] local 10.0.0.3 port 45430 connected with 10.0.0.1 port 1234
[ ID] Interval Transfer Bandwidth
[ 1] 0.0000-10.0154 sec 1.25 MBytes 1.05 Mbits/sec
[ 1] Sent 896 datagrams
[ 5] WARNING: did not receive ack of last datagram after 10 tries.
```

Figura 45: Output cliente

	■ udp.port == 1234											
No	. Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info						
Г	1 0.000800	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 - :	1234 Len=1470					
	2 0.009366	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	3 0.009383	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → :	1234 Len=1470					
Ш	4 0.020257	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	5 0.031502	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	6 0.042814	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	7 0.054907	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	8 0.065225	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	9 0.076436	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	10 0.087586	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	11 0.098859	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	12 0.110011	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	13 0.121270	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	14 0.132542	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	15 0.143772	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	16 0.154991	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	17 0.166137	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
Ш	18 0.177408	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 → 3	1234 Len=1470					
	19 0.188553	10.0.0.3	10.0.0.1	UDP	1512	45430 →	1234 Len=1470					
Þ	Frame 1: 1512 bytes	s on wire (12	096 bits), 15	12 bytes	captured	(12096 b	oits) on interface switch_1-eth1,					
Þ	Ethernet II, Src: 6	90:00:00_00:0	0:03 (00:00:0	0:00:00:0	3), Dst:	89:00:00	0_00:00:01 (00:00:00:00:00:01)					
Þ	Internet Protocol \	/ersion 4, Sr	c: 10.0.0.3,	Dst: 10.0	.0.1							
-	User Datagram Proto	ocol, Src Por	t: 45430, Dst	Port: 123	34							
١	Data (1470 bytes)											

Figura 46: Captura Wireshark UDP puerto 1234

Vemos que ningún paquete llega al host 1 y que llegan los paquetes de retransmisión al switch 1 por medio de la interfaz switch_1-eth1 por lo cual el firewall está cumpliendo su función. Si capturamos paquetes en la interfaz switch_1-eth2 (linkeada del lado del host 1) vemos que ningún paquete llega al host 1.

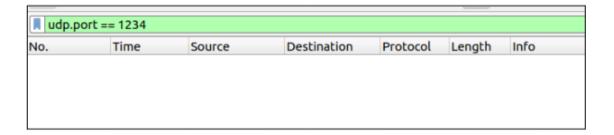


Figura 47: Captura Wireshark UDP puerto 1234 switch 1-eth2

5.2.5. Conexión sin pasar por firewall

La siguiente prueba apunta a ver que si bien el firewall, de acuerdo a las reglas definidas, debe bloquear todo el tráfico que esté destinado al puerto 80, esto no quiere decir que se descarte el tráfico si el mismo no pasa por el switch configurado con el firewall. En particular, si intentamos comunicar mediante TCP al host 3 (como servidor) y al host 4 como cliente entonces deberíamos ver una comunicación exitosa.

```
> {
m xterm~host\_3~host\_4}
```

En la terminal para el host 3 (servidor).

```
> \mathrm{iperf} \ -\mathrm{s} \ -\mathrm{p} \ 80 \ -\mathrm{i} \ 1
```

```
Server listening on TCP port 80
TCP window size: 85.3 KByte (default)

    local 10.0.0.3 port 80 connected with 10.0.0.4 port 59624

 ID] Interval
                     Transfer
                                  Bandwidth
  1] 0.0000-1.0000 sec
                         2.15 GBytes
                                      18.5 Gbits/sec
                         2.23 GBytes
  1] 1.0000-2.0000 sec
                                      19.2 Gbits/sec
  1] 2,0000-3,0000 sec
                         2.26 GBytes
                                      19.4 Gbits/sec
                         2.25 GBytes

    3.0000-4.0000 sec

                                      19.3 Gbits/sec
  1] 4.0000-5.0000 sec
                         2.27 GBytes
                                      19.5 Gbits/sec

    5.0000-6.0000 sec

                         2.27 GBytes
                                      19.5 Gbits/sec
                                      19.2 Gbits/sec
  1] 6.0000-7.0000 sec
                         2.23 GBytes
  1] 7,0000-8,0000 sec
                                      19.3 Gbits/sec
                         2.24 GBytes
  1] 8.0000-9.0000 sec
                         2.24 GBytes
                                      19.3 Gbits/sec
  1] 9.0000-10.0000 sec 2.26 GBytes 19.4 Gbits/sec
                          22.4 GBytes
  1] 0.0000-10.0005 sec
                                       19.2 Gbits/sec
```

Figura 48: Output server

En la terminal para el host 4 (cliente).

```
> iperf -c 10.0.0.3 -p 80
```

```
Client connecting to 10.0.0.3, TCP port 80
TCP window size: 85.3 KByte (default)

[ 1] local 10.0.0.4 port 59624 connected with 10.0.0.3 port 80
[ ID] Interval Transfer Bandwidth
[ 1] 0.0000-10.0318 sec 22.4 GBytes 19.2 Gbits/sec
```

Figura 49: Output cliente

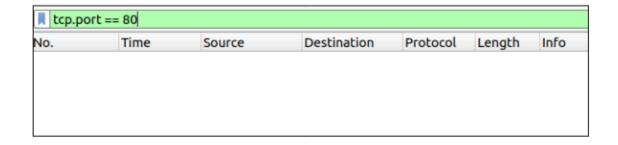


Figura 50: Captura Wireshark TCP puerto 80 switch_1-eth1

Lógicamente, por la interfaz switch 1-eth1 no transita ningún paquete.

Ī.	tcp.port == 80											
No	. Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info						
г	1 0.000000	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	74	35470 → 80	[SYN]	Seq=0 Win=42340				
	2 0.000030	10.0.0.3	10.0.0.4	TCP	74	80 → 35470	[SYN,	ACK] Seq=0 Ack=1				
	3 0.002194	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	66	$35470 \rightarrow 80$	[ACK]	Seq=1 Ack=1 Win=				
	4 0.002344	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	126	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=1 Ack=1				
	5 0.002366	10.0.0.3	10.0.0.4	TCP	66	80 - 35470	[ACK]	Seq=1 Ack=61 Wir				
	6 0.002392	10.0.0.3	10.0.0.4	TCP	94	80 → 35470	[PSH,	ACK] Seq=1 Ack=6				
	7 0.002421	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	4410	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=61 Ack=				
	8 0.002449	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	4410	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=4405 Ac				
	9 0.002469	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	4410	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=8749 Ac				
	10 0.002627	10.0.0.3	10.0.0.4	TCP				Seq=29 Ack=13093				
	11 0.003868	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	2962	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=13093 A				
	12 0.003900	10.0.0.3	10.0.0.4	TCP	66	80 → 35470	[ACK]	Seq=29 Ack=15989				
	13 0.004801	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP				Seq=15989 Ack=29				
	14 0.005785	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	11650	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=15989 A				
	15 0.005791	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	7306	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=27573 A				
	16 0.005815	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	7306	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=34813 A				
	17 0.006280	10.0.0.3	10.0.0.4	TCP	66	80 → 35470	[ACK]	Seq=29 Ack=42053				
	18 0.006345	10.0.0.4	10.0.0.3	TCP	5858	35470 → 80	[PSH,	ACK] Seq=42053 A				
	19 0.006356	10.0.0.3	10.0.0.4	TCP	66	80 → 35470	[ACK]	Seq=29 Ack=47845				
Þ	Frame 1: 74 bytes o	n wire (592	bits), 74	bytes captur	red (592 l	bits) on int	terfac	e switch 2-eth2,				
	Ethernet II, Src: 0											
	Internet Protocol V					_		•				
	Transmission Contro					Seq: 0, Ler	n: 0					

Figura 51: Captura Wireshark TCP puerto 80 switch 2-eth2

Por la interfaz switch 2-eth2 (del lado del host 4), se ve que llegan los paquetes al switch 2.

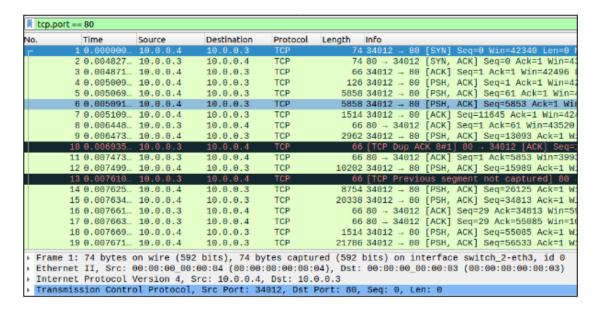


Figura 52: Captura Wireshark TCP puerto 80 switch 2-eth3

Al mismo tiempo, por la interfaz switch_2-eth3 (del lado del host 3), se ve que llegan los paquetes al host 3.

6. Dificultades encontradas

- Determinar la mejor manera de armar el archivo *rules.json* para hacerlo lo más extensible posible sin necesidad de cambiar el código, a fin de poder usar más combinaciones de reglas.
- Debimos usar variables globales para los parámetros de entrada del firewall (el archivo de reglas y cuál switch sería el firewall) debido a que no pudimos pasarlos directamente como parámetros.

7. Conclusiones

En el trabajo práctico pudimos observar el comportamiento de una red al que se le instaló un cortafuegos en uno de sus switches, y siendo configurado gracias a las Software Defined Networks, implementada en el protocolo de OpenFlow.

De esta manera vimos que al enviar paquetes desde los diferentes hosts, estos mismos no llegaban a su destino debido a las diferentes reglas configuradas dentro del cortafuegos. Además vimos como OpenFlow y SDN permiten que la configuración de los routers sea de una manera sencilla, determinista y escalable, permitiendo al administrador de la red (nosotros) gestionarla desde un nivel más alto, utilizando software para conseguirlo.

Consideramos el trabajo práctico y la experiencia de realizarlo muy enriquecedora para la correcta comprensión de cómo pueden funcionar este tipo de sistemas en la vida real y las posibilidades que se ofrecen, además de profundizar en los conceptos teóricos y poder llevarlos correctamente a la práctica.