# "ATAQUES Y EVALUACIÓN DE VULNERABILIDADES – ATAQUES ACTIVOS"

Informe N°1

# Laboratorio de Seguridad en Redes

# Melanny Dávila

Ingeniería en Telecomunicaciones Facultad de Eléctrica y Eléctronica Quito, Ecuador melanny.davila@epn.edu.ec

## Alejandra Silva

Ingeniería en Telecomunicaciones Facultad de Eléctrica y Eléctronica Quito, Ecuador alejandra.silva@epn.edu.ec

Abstract—Mediante el siguiente documento se presentará el desarrollo de la sesión de laboratorio de la materia Seguridad en Redes, con el fin de describir el ataque de hombre en el medio.

Index Terms—Vulnerabilidad, ARP, KALI Linux, Metasploitable 2, ataque.

#### I. Introducción

En el área de las seguridades se tiene dos tipos de ataques, pasivos y activos en este documento se hablara acerca de los activos que hace referencia a cambiar o modificar el flujo de datos o crear a su vez otro falso haciendo uso de la misma información que se recopilo como nombre de usuarios y contraseña. Este ataques se subdivide en:

- Hombre en Medio: Como su nombre lo dice se encuentra en la mitad entre dos elementos de la red.
- Envenenamiento ARP: Consiste en que la dirección IP que esta asociada a una dirección MAC inventada pertenece a una maquina real.
- Secuestro de sesión: Se hace uso mediante las cookies, lo que le permite robar y controlar la información cuando se encuentra en un sitio web.

#### II. OBJETIVOS

- Implementar, en un entorno aislado y virtualizado, el ataque de "hombre en el medio" con el fin de evidenciar en la práctica sus consecuencias en una red.
- Analizar técnicamente los resultados de las distintas fases del ataque de "hombre en el medio".

### III. CUESTIONARIO

A. Presente la configuración realizada en el laboratorio.

Para iniciar la práctica se configuraron las interfaces de red de todos los dispositivos que interactúan en la red que se va a analizar. Proceso que se explica a continuación:

Una vez que ambas máquinas virtuales se encontraban abiertas, se procedió a la configuración de los adaptadores de

red con el fin de que tengan acceso a internet. Los adaptadores deben estar configurados de la siguiente manera:

• Primer adaptador: NAT

• Segundo adaptador: Host-only

Esto se presenta en la figura 1, donde dentro del recuadro rojo se presentan dichas configuraciones. Mientras, se realizó la configuración de las direcciones IP de las máquinas virtuales Kali y Metasploitable2.

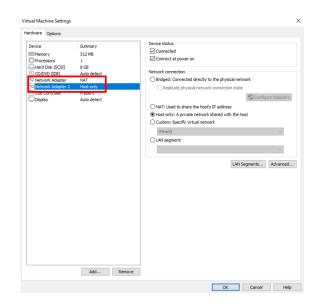


Fig. 1. Configuración de la máquina virtual

Posterior a eso, se configuró la dirección IP de la máquina física como se muestra en la figura 2.

| Propiedades: Internet Protocol Version 4 (TCP/IPv4)   |                         |
|---|-------------------------|
| General   |                         |
| Puede hacer que la configuración IP se a<br>red es compatible con esta funcionalidad<br>consultar con el administrador de red cuá<br>apropiada. | De lo contrario, deberá |
| Obtener una dirección IP automática   | amente                  |
| Usar la siguiente dirección IP:   |                         |
| Dirección IP:   | 192 . 168 . 191 . 2     |
| Máscara de subred:  | 255 . 255 . 255 . 0     |
| Puerta de enlace predeterminada:  |                         |
| Obtener la dirección del servidor DN  | S automáticamente       |
| Usar las siguientes direcciones de se   | ervidor DNS:            |
| Servidor DNS preferido:   |                         |
| Servidor DNS alternativo:   |                         |
| Validar configuración al salir  | Opciones avanzadas      |
|   | Aceptar Cancelar        |

Fig. 2. Configuración de la dirección IP dentro de la máquina anfritrión

Luego, en metasploitable, se configuró la segunda tarjeta de red de la manera en la que se muestra en la figura 3.

Fig. 3. Configuración de la dirección IP en Metasploitable dentro del archivo de configuración de interfaz de red

A continuación, se editó la interfaz de red de Kali y se reinicio el servicio de red del mismo.

Para poder recrear un escenario real se hace uso de un router que estará conectado al internet representado por la nube como se muestra en la figura 5. Este se configura de tal manera que se le asignan direcciones a las interfaces que usa como se muestra en la figura 6.

Para finalizar este primer proceso se verifica conectividad entre cada uno de los miembros como se puede observar en las figuras 7 y 8.

Para la segunda parte de la simulación de este escenario se procede a verificar las tablas ARP como se muestra en las

figuras 9 y 10. Esto con el fin de verificar las direcciones MAC de cada uno de los miembros conectados, previo a la realización del ataque y así evidenciar la suplantanción de dirección MAC por parte del atacante.

Como primer paso a la realización del ataque se tiene que se vacía la tabla ARP del atacante y de la víctima como se muestra en las figuras 11 y 12.

Luego, empieza el ataque propiamente dicho con la inundación de mensajes ARP por parte del atacante. Esto se puede apreciar en la 13. Además, como una forma de verificación del ataque, se evidencian los mensajes ARP en wireshark mostrados en la figura 14.

Luego de dejar pasar un poco de tiempo para que el ataque surta efecto, se puede visualizar en la tabla ARP de la víctima que ahora el atacante es tomado como el default gateway. Mientras que, en la tabla ARP del router, el atacante es tomado con el host como se muestra en la figura 16.

B. Presentar las capturas de pantalla, con la debida explicación de los resultados mostrados.

Como se indicó previamente, para poder efectuar el ataque es importante que cada uno de los dispositivos esten conectados entre ellos.

Para cada uno de los casos se configura o dentro de la propia máquina anfitrión (interfaces de red virtuales), que se muestra en la figura 1 y 2, o con los archivos de configuración de red propios del sistema operativo como los que se muestran en la figura 3

En la figura 4 se verifica la configuración IP del interfaz de red de la máquina virtual a la vez que se ejecuta el comando "networking restart" para que se adopten todas las configuraciones realizadas.

```
File Actions Edit View Help

eth1: flags=4099<UP,BROADCAST,MULTICAST> mtu 1500
    ether 00:0c:29:b8:b9:0b txqueuelen 1000 (Ethernet)
    RX packets 42 bytes 3238 (3.1 KiB)
    RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
    TX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
    TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
    device interrupt 18 base 0×2080

lo: flags=73cUP,LOOPBACK,RUNNINO> mtu 65536
    inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
    inet6::1 prefixlen 128 scopeid 0×10<host>
    loop txqueuelen 1000 (Local Loopback)
    RX packets 22 bytes 1322 (1.2 KiB)
    RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
    TX packets 22 bytes 1322 (1.2 KiB)
    TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0

(kali@kali)=[~]
    sudo vi /etc/network/interfaces

(kali@kali)=[~]
    sudo service networking restart

(kali@kali)=[~]
    sudo service networking restart
```

Fig. 4. Configuración de red en la máquina kali realizada y aplicada

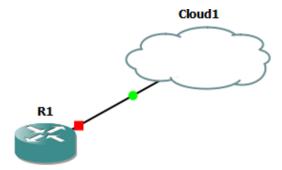


Fig. 5. Simulación de la conexión de internet con la red

En las figuras 6, 7 y 8 se pueden visualizar la configuración de las interfaces del router y las pruebas de conectividad entre los dispositivos de la red.

```
R1(config)#interface fa
R1(config)#interface fastEthernet 0/0
R1(config)#interface fastEthernet 0/0
R1(config-if)#ip add
R1(config-if)#ip address 192.168.191.254
% Incomplete command.
R1(config-if)#ip address 192.168.191.254 255.255.265.0
R1(config-if)#ip address 192.168.191.254 255.255.268.
R1(config-if)#ip shutdown
R1(config-i
```

Fig. 6. Configuración de las interfaces del router

```
Archyo Miquina Ver Entrada Dispositivos Ayuda

Nsfadminimentasploitable: $ netstat -nr

Kernel IP routing table

Destination Gateway Gennask Flags MSS Window irtt Iface

10.0.2.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U 0 0 0 cth0

192.168.191.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U 0 0 0 cth0

192.168.191.254 0.0.0.0 UG 0 0 cth1

3.0.0.0 10.0.2.2 0.0.0.0 UG 0 0 cth1

3.0.0.0 192.168.191.1556.191.1568.191.1

FING 192.168.191.1 (192.168.191.1) 56(84) bytes of data.

14 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=1 ttl=64 tine=0.382 ns

14 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=5 ttl=64 tine=0.387 ns

14 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=5 ttl=64 tine=0.539 ns

14 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=5 ttl=64 tine=0.539 ns

15 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=6 ttl=64 tine=0.539 ns

16 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=1 ttl=64 tine=0.530 ns

17 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=1 ttl=64 tine=0.386 ns

18 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=1 ttl=64 tine=0.386 ns

19 bytes from 192.168.191.1 icnp_seq=1 ttl=64 tine=0.386 ns
```

Fig. 7. Prueba de conectividad en la máquina metasploitable

Fig. 8. Prueba de conectividad en la máquina kali

Para poder evidenciar los efectos del ataque sobre cada uno de los miembros que participan en él, se visualizan las tablas ARP de cada uno de ellos, esto por medio del comando "*arp* -*a*" para poder ver todo el contenido de las tablas. Esto se puede visualizar en las figuras 9 y 10.

```
(kali@ kali)-[~]

$ arp -a

? (10.0.2.2) at 52:54:00:12:35:02 [ether] on eth0

? (192.168.191.254) at c2:01:2a:74:00:00 [ether] on eth1

? (192.168.191.2) at 0a:00:27:00:00:07 [ether] on eth1

? (192.168.191.136) at 08:00:27:84:a9:6d [ether] on eth1
```

Fig. 9. Tabla ARP de la máquina kali

```
nsfadmin@metasploitable:"$ arp -a
? (192.168.191.254) at C2:01:2A:74:00:00 [ether] on eth1
? (192.168.191.1) at 08:00:27:E3:57:78 [ether] on eth1
? (10.0.2.2) at 52:54:00:12:35:02 [ether] on eth0
? (192.168.191.2) at 0A:00:27:00:00:07 [ether] on eth1
```

Fig. 10. Tabla ARP de la máquina metasploitable

El primer paso para realizar el ataque es el limpiar las tablas ARP de todos los miembros que intervienen en la red. Esto, para los sistemas operativos linux se realiza con el comando "ip -s -s neigh flush all" con permisos de administrador (root), esto se evidencia en las figuras 11 y 12.

```
(kali⊕ kali)-[~]

$ sudo ip -s -s neigh flush all
[sudo] password for kali:
10.0.2.2 dev eth0 lladdr 52:54:00:12:35:02 used 137/132/107 probes 1 STALE
192.168.191.254 dev eth1 lladdr c2:01:2a:74:00:00 used 322/318/293 probes 1 STALE
192.168.191.2 dev eth1 lladdr 0a:00:27:00:00:07 used 141/138/113 probes 1 STALE
192.168.191.136 dev eth1 lladdr 08:00:27:84:a9:6d used 95/92/46 probes 1 STALE
192.168.191.136 dev eth1 lladdr 08:00:27:84:a9:6d used 95/92/46 probes 1 STALE
*** Round 1, deleting 4 entries ***
*** Flush is complete after 1 round ***
```

Fig. 11. Limpieza de la tabla ARP de la máquina kali

```
nsfadmin@metasploitable:"$ sudo ip -s -s neigh flush all
192.168.191.254 dev eth1 lladdr c2:01:2a:74:00:00 ref 2 used 0/0/0 STALE
192.168.191.1 dev eth1 lladdr 08:00:27:e3:57:78 ref 2 used 0/0/0 STALE
10.0.2.2 dev eth0 lladdr 52:54:00:12:35:02 ref 2 used 0/0/0 STALE
192.168.191.2 dev eth1 lladdr 0a:00:27:00:00:07 ref 2 used 0/0/0 STALE
*** Round 1, deleting 4 entries ***
*** Flush is complete after 1 round ***
```

Fig. 12. Limpieza de la tabla ARP de la máquina metasploitable

Luego, para realizar el ataque, se usa el comando "-i eth1 -t [ip] -r [ip]" donde se colocan las direcciones IP del host auténtico de la red y la IP del default gateway respectivamente. Esto se evidencia la figura 13. Hay que destacar que no se debe detener este comando hasta que se haya terminado el ataque, ya que de lo contrario las tablas ARP se actualizarán a como estaban antes.

Fig. 13. Realización del envenenamiento ARP

Finalmente, se evidencia tanto la inundación ARP con la captura de paquetes de wireshark que se muestra en la figura 14. Como el cambio de direcciones MAC del host y el default gateway en las tablas ARP de cada uno de los miembros de la red, que se muestran en las figuras 15, 16 y 28. Consecuencias todas del envenenamiento ARP y muestras del éxito del ataque.

```
Capturing from VirtualBox Host-Only Network (arp)
                                                                                                                                             П
File Edit View Go Capture Analyze Statistics
                                                                   Telephony
    ■ <u>∅</u> ⊚ | ... ... 🖹 🗷 | २ ⇔ ⇔ ≊ 賽 👢 📃 @ Q Q Q 🎹
Apply a display filter ... <Ctrl-
                                                                                                          Length Info
                                                                                                               60 192.168.191.136 is at 0...
60 192.168.191.136 is at 0...
60 192.168.191.136 is at 0...
       37 71.945199
                                 PcsCompu e3:57:78
                                                                 c2:01:2a:74:00:00
        38 73.945580
39 75.947124
40 77.948515
                                 PcsCompu_e3:57:78
PcsCompu_e3:57:78
                                                                c2:01:2a:74:00:00
c2:01:2a:74:00:00
c2:01:2a:74:00:00
                                 PcsCompu e3:57:78
                                                                c2:01:2a:74:00:00
                                                                                                                60 192.168.191.136 is at 0...
        41 79.949713
                                 PcsCompu_e3:57:78
                                                                c2:01:2a:74:00:00
                                                                                                                60 192.168.191.136 is at 0...
                                 PcsCompu_e3:57:78
0a:00:27:00:00:07
0a:00:27:00:00:07
                                                                                                                60 Who has 192.168.191.2? _
42 192.168.191.2 is at 0a:_
42 192.168.191.2 is at 0a:_
42 Who has 192.168.191.1? _
        42 110.961710
                                                                Broadcast
       43 110.961757
44 110.961784
45 115.642743
                                                                PcsCompu_e3:57:78
PcsCompu_e3:57:78
PcsCompu_e3:57:78
                                 0a:00:27:00:00:07
        46 115.642756
                                 0a:00:27:00:00:07
                                                                PcsCompu e3:57:78
                                                                                                                42 Who has 192.168.191.1?
                                                                0a:00:27:00:00:07
        47 115.643000
                                PcsCompu e3:57:78
                                                                                                               60 192.168.191.1 is at 08:...
   Frame 1: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) on interface \Device\NPF {35355931-B
   Ethernet II, Src: PcsCompu_e3:57:78 (08:00:27:e3:57:78), Dst: c2:01:2a:74:00:00 (c2:01:2a:74:00:00) Address Resolution Protocol (reply)
       C2 01 2a 74 00 00 08 00 27 e3 57 78 08 06 00 01 08 00 06 04 00 02 08 00 27 e3 57 78 c0 a8 bf 88 c2 01 2a 74 00 00 c0 a8 bf fe 00 00 00 00 00 00
```

Fig. 14. Paquetes obtenidos en Wireshark

```
msfadmin@metasploitable:~$ arp -a
? (192.168.191.254) at 08:00:27:E3:57:78 [ether] on eth1
? (192.168.191.1) at 08:00:27:E3:57:78 [ether] on eth1
? (10.0.2.2) at 52:54:00:12:35:02 [ether] on eth0
```

Fig. 15. Configuración de la dirección IP

```
R1#config t
Enter configuration commands, one per line. End with CNTL/Z.
R1(config)#do show arp
Protocol Address Age (min) Hardware Addr Type Interface
Internet 192.168.191.1 4 0800.27e3.5778 ARPA FastEthernet0/0
Internet 192.168.191.136 0 0800.27e3.5778 ARPA FastEthernet0/0
Internet 192.168.191.254 - c201.2a74.0000 ARPA FastEthernet0/0
R1(config)#
```

Fig. 16. Configuración de la dirección IP

```
"CCleaning up and re-arping targets...
8:0:27:e3:57:78 8:0:27:84:39:60 0806 42: arp reply 192.168.191.136 is-at 8:0:2
1:2a:74:010
8:0:27:e3:57:78 2:11:2a:74:0:0 0806 42: arp reply 192.168.191.254 is-at 8:0:2
7:84:39:6d
8:0:27:e3:57:78 8:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.254 is-at 6:1
2:a:74:0:0
8:0:27:e3:57:78 6:2:12:a:74:0:0 0806 42: arp reply 192.168.191.136 is-at 8:0:2
7:84:39:6d
8:0:27:e3:57:78 8:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.254 is-at 6:1
2:a:74:0:0
8:0:27:e3:57:78 6:2:12:2a:74:0:0 0806 42: arp reply 192.168.191.36 is-at 8:0:2
7:84:39:6d
8:0:27:e3:57:78 8:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.254 is-at 6:1
8:0:27:e3:57:78 6:0:17:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.36 is-at 8:0:2
7:84:39:6d
8:0:27:e3:57:78 8:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.254 is-at 6:21
2:a:74:0:0
8:0:27:e3:57:78 8:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.254 is-at 6:21
2:a:74:0:0
8:0:27:e3:57:78 8:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.254 is-at 6:21
7:a:74:0:0
8:0:27:e3:57:78 6:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.36 is-at 8:0:2
7:82:39:6d
8:0:27:e3:57:78 6:0:27:84:39:6d 0806 42: arp reply 192.168.191.36 is-at 8:0:2
7:82:39:6d
```

Fig. 17. Configuración de la dirección IP

C. Implemente el ataque de envenenamiento ARP usando la interfaz gráfica de Ettercap, disponible en Kali Linux (Applications/09-Sniffing and Spoofing/ettercap-graphical). Incluya capturas de pantalla y comentarios breves.

Para implementar el ataque con ese interfaz se debe modificar 4 líneas de código como se indica en al figura a continuación y me de permiso para escanear los hosts que se tiene [1].

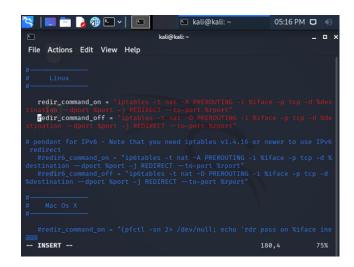


Fig. 18. Cambio de archivo de configuración.

Luego se debe dirigir a las aplicaciones que tiene la maquina virtual Kali y escoger ettercap-graphical como se indica.



Fig. 19. Abrir la interfaz.

Antes de realizar cualquier escaneo se debe escoger la opción en modo Promiscuo y selección el visto para iniciar el interfaz.



Fig. 20. Configuración de la Interfaz.

Una vez inicializada la interfaz se debe dirigir a la opción Hosts y seleccionar host list como se indica a continuación.



Fig. 21. Visualización de Hosts.

Se desplegara al lista de Host en la que se debe seleccionar primera la del Metasploitable y seleccionar la opción Add Target 1 tal como se indica.

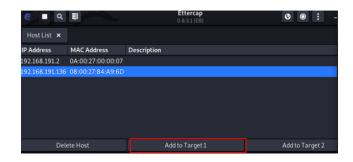


Fig. 22. Añadir víctima.

Lo mismo sera en el siguiente paso pero se debe escoger la IP del Host-only tal como se indica y seleccionar Add Target 2.

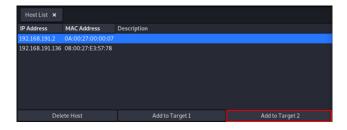


Fig. 23. Selección de la 2 víctima.

Ahora se procede a dar click en el icono MITM menú que se presenta en la siguiente figura.

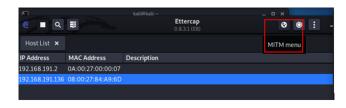


Fig. 24. MITM Menú.

Posteriormente, se debe seleccionar la opción de ARP poisoning.

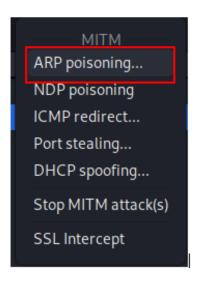


Fig. 25. ARP Poisoning.

Después de esto se despliega una pantalla que permite que se detecte que la opción de Sniff remote connection este habilitada y finalmente se da click en OK.

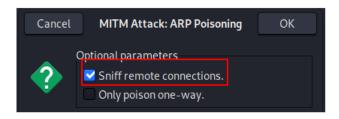


Fig. 26. Verificación de Sniff Connection.

Ahora casi por finalizar se da click en el icono de reproducir que se encuentra en la esquina superior izquierda de play para relizar los cambios.



Fig. 27. Play a la Configuración.

Finalmente, podemos observar que desde un cmd de la computadora física se observa que las direcciones MAC son las mismas que de la maquina virtual Kali [1].

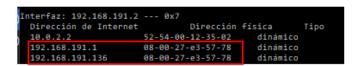


Fig. 28. Visualización de la MAC igual.

#### D. Conclusiones

- A través del uso del sistema operativo Kali Linux se puede profundizar los conocimientos de aplicaciones que permiten implementar seguridad de redes.
- Con el uso de Metasploitable2 se pudo implementar una prueba básica de penetración de seguridad con el fin de poder analizar vulnerabilidades del protocolo ARP.
- Mediante la visualización de la tabla arp de la maquina víctima se puede visualizar que el ataque se realizo con éxito ya que se observa que la dirección MAC de la maquina víctima es al misma que la MAC de la maquina que esta atacando, haciendo exitoso el ataque ARP.

#### E. Recomendaciones

- Es importante conocer los comandos básicos y herramientas que permitirán llevar acabo la administración de la seguridad de redes.
- Se debe verificar que la máquina virtual pueda acceder a internet mediante un adaptador puente.
- Verificar el uso correcto del adaptador Host Only para poder realizar el objetivo de la practica que son los dos diferentes tipos de ataques.

#### REFERENCES

[1] "Uso de Kali Linux ettercap". https://programmerclick.com/article/8802549131/ (accedido jun. 17, 2021).