win10 1909 R3常规底层注入原理与实现(实战某FPS网游

1.R3经典注入原理

原理: 利用微软提供的公开API--CreateRemoteThread(),在目标进程中创建一个线程,线程执行LoadLibrary函数,

目标进程则加载指定的DLL,并调用Dllmain。



注意:因为windows每个进程创建的时候都会映射kernel32.dll,ntdll.dll等系统dll,所以每个进程中这些DLL提供的导出函数的地址

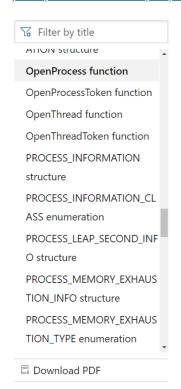
都是相同的。

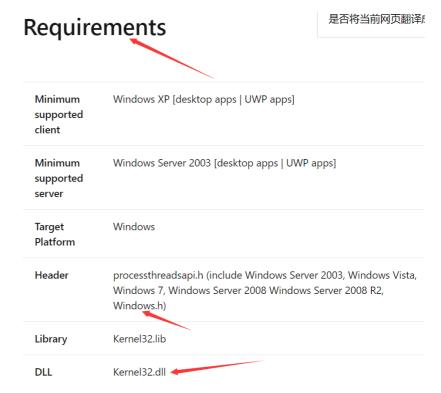
代码实现:

2.对经典注入API进行逆向

1.对OpenProcess进行逆向。

在微软官网找函数原型: https://docs.microsoft.com/en-us/windows/win32/api/processthreadsapi/p





在这个页面,往下拉,可以看到在 "Requirements" 里可以获得我们需要的信息。

在这里我们需要这样的几个信息:

1.第一个信息是 "Minimum supported client",这个信息代表了OpenProcess这个API所支持的最低windows版本。

2.第二个信息是"Header",这个信息代表了如果我们要在VS里调用这个函数,应该包含哪个头文件。 注意,通常使用的windows API 都包含在"windows.h" 这个头文件里。

3.第三个信息是最重要的,这里 "DLL"代表OpenProcess这个函数是被哪个DLL动态链接库导出来的,或者说是这个函数的具体实现是在哪个DLL中。

综上所述,我们要研究OpenProcess的底层实现,必须对 Kernel32.dll 进行逆向分析。

既然要对DLL进行逆向分析,那么就有两种可以选择,用IDA静态分析或者用OD下断点调试。

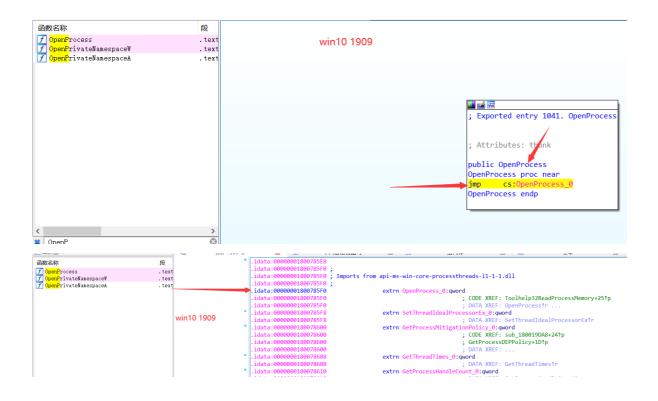
选择调试方法很简单,先用IDA反编译DLL,发现函数结构简单就不动调,函数结构复杂就动调。

第一步, 找到 "kernel32.dll" 这个DLL文件, 然后用 IDA 打开

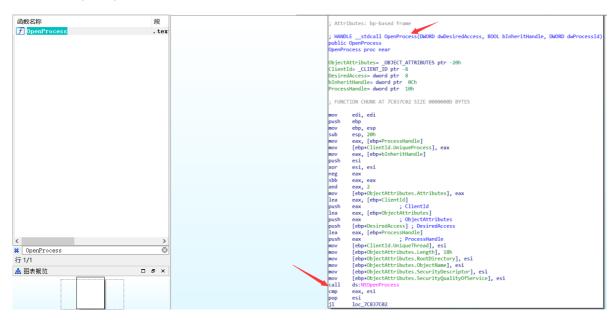
在 C:\Windows\System32目录下 找到这个DLL,复制一份到桌面,然后用IDA打开。但是,每个Windows系统都有不同版本的DLL文件。如何选择不同的DLL进行分析,这会降低我们的逆向难度。因为Windows的API,例如OpenProcess,它支持Windows XP 到Windows 10系列,这就意味着它的传参方式不会有任何变化,选择低版本windows的DLL,因为IDA符号的支持,会大大降低逆向的难度。

举例:

这是WIN10 1909的 Kernel32.dll 的 IDA 反编译图。



这是WIN7 (或XP) 的 Kernel32.dll 的 IDA 反编译图。



很明显,下面的IDA反编译容易理解,所以在文章后续,默认使用Win7(或XP)系统的DLL来分析。

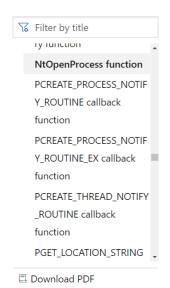
在对OpenProcess函数分析中,可以发现:OpenProcess函数只是对传进来的参数进行简单的分析,然后把原来的参数整合到个新的结构中,这些新的结构又作为参数传到了 "NtOpenProcess" 函数中。这种操作意味着如果我们掌握了 "NtOpenProcess"的 参数的构造,我们可以绕过 "OpenProcess",直接用我们构造的参数来调用 "NtOpenProcess"。

提示: "Nt"和"Zw"开头的函数都在"ntdll.dll"中,这个"ntdll"一般在 C:\Windows\System32 目录下。

接着我们在 "CSDN" 中 看看能不能找到函数的定义 ,找到了就直接用,找不到再想别的办法。

https://docs.microsoft.com/en-us/windows-hardware/drivers/ddi/ntddk/nf-ntddk-ntopenprocess 发现在 "CSDN" 中找到了所需要的函数。

NtOpenProcess function

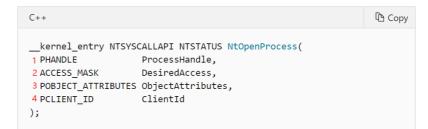


NtOpenProcess function (ntddk.h)

04/30/2018 • 2 minutes to read

The **ZwOpenProcess** routine opens a handle to a process object and sets the access rights to this object.

Syntax



这个NtOpenProcess在CSDN上面显示有 4 个参数。和我们在IDA里看到的一致。

第 1 个参数是 "PHANDLE", "P"代表我们需要传进来一个地址, "HANDLE" 表示数据的类型, 在这里相当于传进来 &(HANDLE 变量名)。

第 2 个参数是 "ACCESS_MASK", "ACCESS_MASK"只是起的一个别名,它的真正类型是 ULONG,通过阅读,我们选择 "PROCESS_ALL_ACCESS", 意思是获得全部访问权限。

指定访问权限

10/17/2018 • 2分钟阅读 • 📆 🚳 🕡

类中指定一组访问权限的位掩码类型。存取掩码一种访问控制入口.



以下标准特定的访问权限适用于所有类型的执行对象。

el/acces	旗子	描述
	删除	调用方可以删除对象。
	· 本田/党制	调用方可以读取文件的访问控制列表

第 3 个参数是 "POBJECT_ATTRIBUTES", 同第 1 个参数类似,需要穿入&(OBJECT_ATTRIBUTES 变量名)

注意: 当我们定义OBJECT_ATTRIBUTES 变量名时候,需要令 OBJECT_ATTRIBUTES 变量名={0},并且使 变量名.Length=Sizeof(OBJECT_ATTRIBUTES)。

第4个参数是 "PCLIENT_ID", 同第1个参数类似, 需要穿入&(CLIENT_ID 变量名), 但是在"MSDN"的描述里, 我们并没有找到结构的定义。 这就需要想点别的办法来找到这个结构的定义。

ClientId

[in, optional] A pointer to a client ID that identifies the thread whose process is to be opened. In Windows Vista and later versions of Windows, this parameter must be a non-NULL pointer to a valid client ID. In Windows Server 2003, Windows XP, and Windows 2000, this parameter is optional and can be set to NULL if the OBJECT_ATTRIBUTES structure that *ObjectAttributes* points to specifies an object name. For more information, see the following Remarks section.

注意: 往下拉网页,或者网上拉网页,我们可以看到"NtOpenProcess"函数是位于 "ntddk.h"中,既然位于"ntddk.h"中,就在"ntddk.h"中找

CLIENT 结构的定义。 (在这里需要安装 WDK驱动开发环境)

"HANDLE UniqueProcess" 是 进程的PID, "HANDLE UniqueThread" 是线程的PID。

到此为止,已经分析完了整个NtOpenProcess函数,接下来就是调用它。

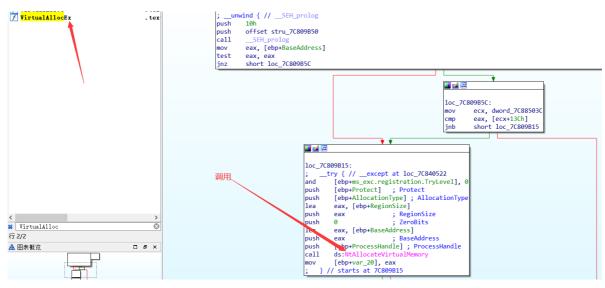
```
#include<windows.h>
#include <TlHelp32.h>
#include <stdio.h>
typedef struct _CLIENT_ID {
   HANDLE UniqueProcess;
   HANDLE UniqueThread;
} CLIENT_ID,*PCLIENT_ID;
typedef struct _OBJECT_ATTRIBUTES {
   ULONG Length;
   HANDLE RootDirectory;
   PUNICODE_STRING ObjectName;
   ULONG Attributes;
   PVOID SecurityDescriptor; // Points to type SECURITY_DESCRIPTOR
    PVOID SecurityQualityOfService; // Points to type
SECURITY_QUALITY_OF_SERVICE
} OBJECT_ATTRIBUTES,* POBJECT_ATTRIBUTES;
typedef DWORD (WINAPI* PNtOpenProcess)(
   PHANDLE
                    ProcessHandle,
   ACCESS_MASK DesiredAccess,
   POBJECT_ATTRIBUTES ObjectAttributes,
                    ClientId
   PCLIENT_ID
);
HANDLE PID = 0;
HMODULE hm = GetModuleHandle("ntdll.dll");
int main()
{
   GetPIDByName("xxxx.exe"); //顾名思义,在压缩包里看函数具体实现。
    //获取目标进程句柄
   PNtOpenProcess NtOpenProcess = 0;
   NtOpenProcess = (PNtOpenProcess)GetProcAddress(hm, "NtOpenProcess");
   HANDLE Hprocess = 0;
   CLIENT_ID ClientId;
   ClientId.UniqueProcess = PID;
   ClientId.UniqueThread = 0;
   OBJECT_ATTRIBUTES OBJECTATTRIBUTES = {0};
   OBJECTATTRIBUTES.Length = sizeof(OBJECTATTRIBUTES);
   NtOpenProcess(&Hprocess,PROCESS_ALL_ACCESS,&OBJECTATTRIBUTES,&ClientId);
```

注意:

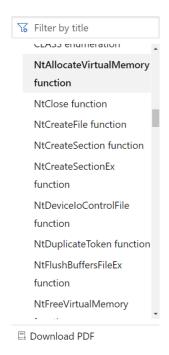
```
kernel_entry NTSYSCALLAPI
                                              用DWORD替换
         NTSTATUS
                                用WINAPI替换
         NTAPI
5959
         NtOpenProcess (
5960
              _Out_ PHANDLE ProcessHandle,
              In_ ACCESS_MASK DesiredAccess,
5962
               In POBJECT ATTRIBUTES ObjectAttributes,
5963
                               ID ClientId
5964
               In opt
5965
```

2.对VirtualAllocEx进行逆向。

同上,在IDA里反编译查看。



在CSDN里查找函数"NtAllocateVirtualMemory"。



NtAllocateVirtualMemory function (ntifs.h)

05/20/2020 • 6 minutes to read

The **NtAllocateVirtualMemory** routine reserves, commits, or both, a region of pages within the user-mode virtual address space of a specified process.

Syntax

```
C++

__kernel_entry NTSYSCALLAPI NTSTATUS NtAllocateVirtualMemory(

1 HANDLE ProcessHandle,

2 PVOID *BaseAddress,

3 ULONG_PTR ZeroBits,

4 PSIZE_T RegionSize,

5 ULONG AllocationType,

6 ULONG Protect

);
```

第1个参数是 "HANDLE",在这里是NtOpenProcess函数的第1个参数。

第 2 个参数是 "PVOID", 这是一个空指针, NtAllocateVirtualMemory函数执行成功会返回一个内存地址。

第3个参数是 "ULONG_PTR", 填0(或者NULL)就可以。

第 4 个参数是 "PSIZE_T", 在这里是&(SIZE_T 变量名), 按0x1000对齐, 不足0x1000补足0x1000。

第 5 个参数是 "ULONG AllocationType",填"MEM_COMMIT| MEM_RESERVE",在这里是给线性地址挂上物理页并且保留线性地址。一般都是填这个"MEM_COMMIT| MEM_RESERVE"。

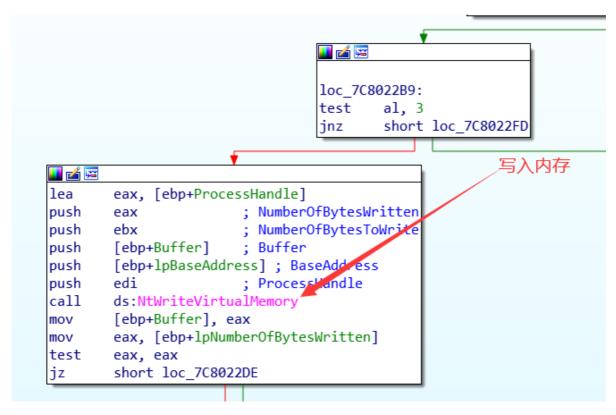
第6个参数是 "ULONG Protect",填"PAGE_EXECUTE_READWRITE",这里是设置分配好的内存地址区域的属性,一般设置为可读可写可执行。

```
typedef DWORD (WINAPI* PNtAllocateVirtualMemory)(
    HANDLE
             ProcessHandle,
   PVOID* BaseAddress,
   ULONG_PTR ZeroBits,
   PSIZE_T RegionSize,
   ULONG
            AllocationType,
            Protect
    ULONG
);
   //申请内存
   PVOID a = 0;
    SIZE_T RegionSize = 0x1000;
    PNtAllocateVirtualMemory NtAllocateVirtualMemory=
(PNtAllocateVirtualMemory)GetProcAddress(hm, "NtAllocateVirtualMemory");
    NtAllocateVirtualMemory(Hprocess,&a,0,&RegionSize,MEM_COMMIT|
MEM_RESERVE, PAGE_EXECUTE_READWRITE);
```

3.对WriteProcessMemory进行逆向。

同上,在IDA里反编译查看。

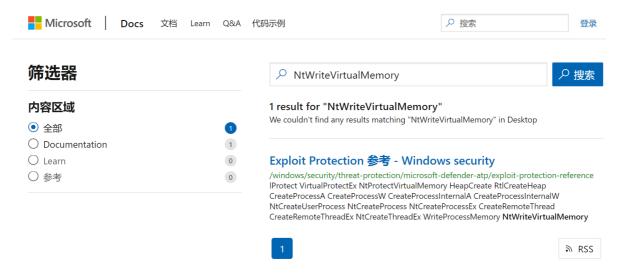
```
; BOOL __stdcall WriteProcessMemory(HANDLE hProcess, LPVOID lpBaseAddress, LPVOID lpBuffer, DWORD nSize, LPDWORD lpNumberOfBytesWritten)
public WriteProcessMemory
WriteProcessMemory proc near
BaseAddress= dword ptr -8
NumberOfBvtesToProtect= dword ptr -4
                                             有两个主要函数
ProcessHandle= dword ptr 8
lpBaseAddress= dword ptr 0Ch
Buffer= dword ptr 10h
OldAccessProtection= dword ptr 14h
lpNumberOfBytesWritten= dword ptr 18h
        edi. edi
                                                                                             先判断内存地址是否可写,判断成功可写就直
push
        ebp
        ebp, esp
                                                                                             接写入内存,不可写则就用这个函数更改内存
push
        ecx
                                                                                             属性为可写, 然后再写入
push
        eax, [ebp+lpBaseAddress]
push
        ebx, [ebp+OldAccessProtection]
mov
push
        esi
        esi, ds:NtProtectVirtualMemory
push
        edi
        edi, [ebp+ProcessHandle]
        [ebp+BaseAddress], eax
mov
        eax, [ebp+OldAccessProtection]
push
        eax
                       ; OldAccessProtection
; NewAccessProtection
push
lea
        eax, [ebp+NumberOfBytesToProtect]
push
                         ; NumberOfBytesToP
        eax
        eax, [ebp+BaseAddress]
                     ; BaseAddress
; ProcessHand
push
        eax
push
        [ebp+NumberOfBytesToProtect, ebx
call
        eax, 0C000004Eh
```



我们发现 "WriteProcessMemory" 调用了两个主要的函数,一个是 "NtProtectVirtualMemory",另一个是 "NtWriteVirtualMemory"。

注意:因为我们用 "NtAllocateVirtualMemory" 申请内存的时候,设置内存的属性为可读可写可执行。 所以我们不需要调用"NtProtectVirtualMemory",直接调用 "NtWriteVirtualMemory"即可。

很遗憾,在CSDN上,并没有找到"NtWriteVirtualMemory"的函数原型。



所以只能看"ntddk.h"中关于"NtWriteVirtualMemory"的定义。很遗憾,无论是 "NtWriteVirtualMemory"或者"ZwWriteVirtualMemory"在ntddk.h中也没有定义。



这时候只能百度参考下别人的结构,和IDA对照着看。很明显,这种方法并不是那么稳妥,如果这种方法解决不了问题,就只能用OD动调,利用GetProcAddress函数找到NtWriteVirtualMemory函数的地址下断点,看传参了。

```
typedef DWORD(WINAPI* PNtWriteVirtualMemory)( //这是在网上找的NtWriteVirtualMemory 函数改的函数指针,自测可用
    IN HANDLE hProcess,
    IN PVOID BaseAddress,
    IN PVOID Buffer, //要写入数据的缓冲区的地址。
    IN ULONG BytesToWrite,//要写入多少个字节
    OUT PULONG BytesWritten //实际写入了多少个字节
);
```

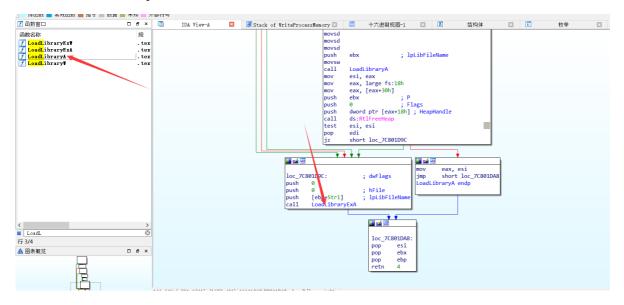
第1个参数填入 NtOpenProcess 的第一个参数。

第2个参数填入 NtAllocate Virtual Memory 的第二个参数。

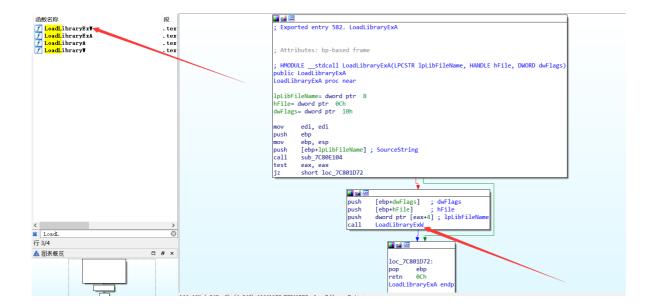
4.对LdrLoadDII进行逆向分析(重点)

用IDA反编译后查看"LoadLibrary"。

注意: 查看LoadLibrary A的函数结构, 便于分析。

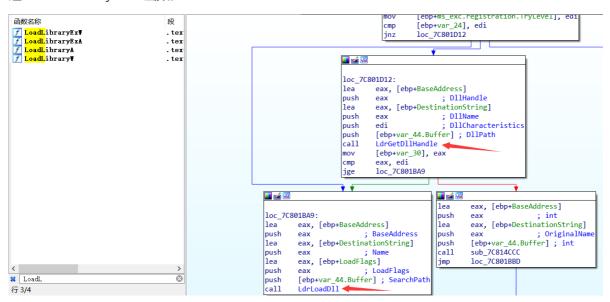


发现 LoadLibraryA 函数调用了 LoadLibraryExA。但是"LoadLibraryExA"并不是 ntdll里的函数,说明这个函数还不够底层。其次在 上面的截图里 我们可以发现 "LoadLibraryExA" 也是在 kernel32.dll 里。进入"LoadLibraryExA"函数。



发现"LoadLibraryExA" 调用了 "LoadLibraryExW"函数,但是"LoadLibraryExW"函数同样不是底层函数。所以还要跟进"LoadLibraryExA"。

进入"LoadLibraryExW"函数。



发现有两个主要的函数,一个是"LdrGetDllHandle",另一个是"LdrLoadDLL"。 顾名思义,我们可以从名字判断DLL函数的功能。

"LdrGetDllHandle" 应该是 GetModuleHandle函数的底层实现,"LdrLoadDLL" 应该是 LoadLibrary 的底层实现。

从IDA上看两个函数的参数,并没有实际的联系,经过测试,LdrLoadDLL 可以作为单独函数使用。

其次,还发现了一个次要函数

```
push eax ; SourceString lea eax, [ebp+var_44] , 写驱动经常使用这个函 push eax ; DestinationString call ds:RtlInitUnicodeString
```

数,目的是初始化一个UNICODE格式的字符串。

LdrLoadDLL 在CSDN 和 ntddk.h 中 同样没有任何定义,下面的定义 我是从"某度"上搜索的。

```
typedef DWORD (WINAPI*PLdrLoadDll)(
IN PWCHAR PathToFile OPTIONAL,
IN ULONG Flags OPTIONAL, //别人给的定义
IN PUNICODE_STRING ModuleFileName,
OUT PHANDLE ModuleHandle);
```

经过测试,每次执行这个函数都会造成进程崩溃,猜测是函数传参的问题。

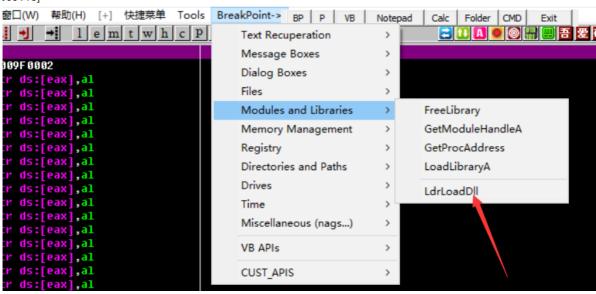
因为IDA不能看到具体传参情况,我们选择用OD动态调试。

要进行动态调试,首先要自己写一个程序来附加调试。

这个程序设计的巧妙在于:因为进程启动的时候,会映射系统DLL,这时候断下来的LdrLoadDll函数不是我们想要的,这时候我们先让程序跑完这段过程,然后用System("pause")暂停一下,再用OD附加断点LdrLoadDLL函数,这时候的参数就是我们想要的了。

提示:要断点LdrLoadDLL函数,可以用"吾爱破解OD"的自带插件。

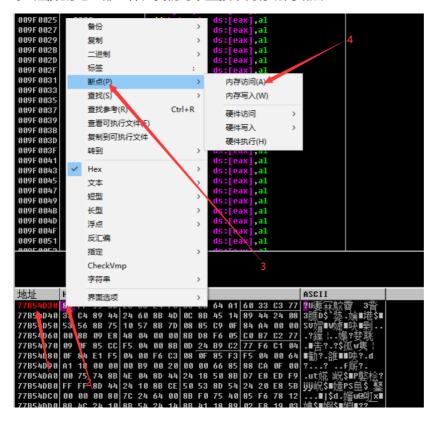
)05118]



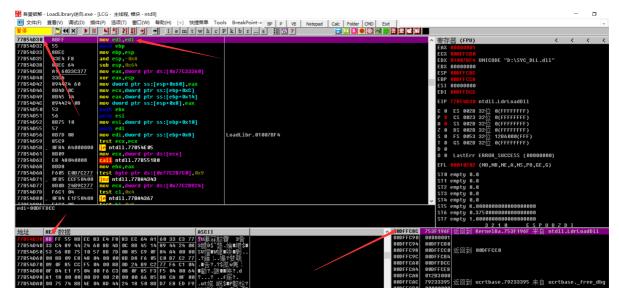
如果没有这个插件,就要用 GetProcAddress(LoadLibrary("ntdll.dll"),"LdrLoadDll")来获取函数地址,在这里LoadLibrary不是必需的,可以用GetModuleHandle来代替。

```
PLdrLoadD11 LdrLoadD11 = (PLdrLoadD11)GetProcAddress(hm, "LdrLoadD11");
           declspec(naked) void HanShu(PVOID a) {
           ±bool GetPIDByName (const char* processName)
           ⊡int main()
          ı
                 GetPIDByName("xxxx. exe");
                 PNtOpenProcess NtOpenProcess = 0;
                 NtOpenProcess = (PMtOpenProcess)GetProcAddress(hm, "NtOpenProcess");
117 % -
          ✓ 未找到相关问题
                                                                                           → Д
监视 1
                                                  ₩ 🖫
                                   搜索》 度: 3
                                值
                                                                                类型
                                ntdll.dll!0x77b54d30 (加载符号以获取其他信息)
   € LdrLoadDII
                                                                                unsigned long(_std..
```

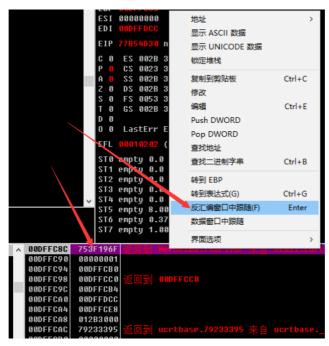
在我的系统上,LdrLoadDLL的函数地址是:0x77b54d30,因为系统启动后,每个进程的ntdll的导出函数的地址都一样。我们可以直接下内存访问断点



用这两种方法其中的一种下好断点后,然后在OD里把程序跑起来,返回到我们的程序窗口,按一下回车让程序也跑起来,这时候再会到OD界面,发现已经断下在关键位置。

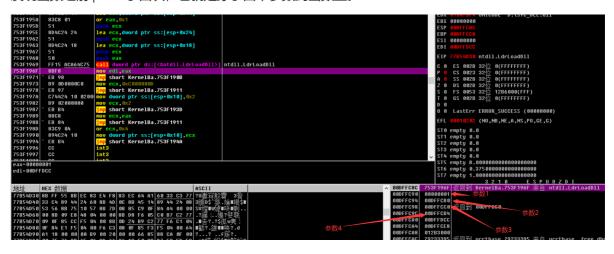


我们断在了函数的内部,可以先回到 call 函数 的位置,看看函数的传参。



```
753F194A
           F7C3 00800000
                           test ebx,0x8000
           0F85 83B10400
                            nz KernelBa.7543CAD9
753F1950
753F1956
           8D4C24 14
                           lea ecx,dword ptr ss:[esp+0x14]
                           or eax,0x1
753F195A
           8308 01
753F195D
                            ush ecx
753F195E
           8D4C24 24
                           lea ecx, dword ptr ss:[esp+0x24]
753F1962
           51
                            ush ecx
753F1963
           8D4C24 18
                           lea ecx, dword ptr ss:[esp+0x18]
           51
753F1967
                           oush ecx
753F1968
           50
                           push eax
                              dword ptr ds:[<&ntdll.LdrLoadDll>] ntdll.LdrLoadDll
753F1969
           FF15 ACA64C75
                           mov edi,eax
753F106F
                               short KernelBa.753F190B
753F1971
           EB 98
753F1973
           B9 0D0000C0
                               ecx, 0xC000000
                               short KernelBa.753F1911
753F1978
           EB 97
753F197A
           C74424 10 0200
                               dword ptr ss:[esp+0x10],0x2
753F1982
           B9 02000000
                               ecx,0
                               short KernelBa.753F193D
753F1987
           EB B4
753F1989
           8BC8
                               ecx,eax
753F198B
           EB 84
                               short KernelBa.753F1911
                           or ecx, 0x4
753F198D
           8309 04
753F1990
           894C24 10
                           mov dword ptr ss:[esp+0x10],ecx
753F1994
                               short KernelBa.753F194A
           EB B4
753F1996
           CC
753F1997
                           int3
           CC
75954000
           00
```

发现函数之前 push 了四次,也就是穿了四个参数到函数里。



可以发现,除了参数1是 0x1以外,其余的参数2 3 4,分别是0x00DFFCB0,0X00DFFCC0,0X00DCB4,从经验判断,这是三个地址,而且还是挨在一起的那种。

参数1 不用管, 先看参数2:

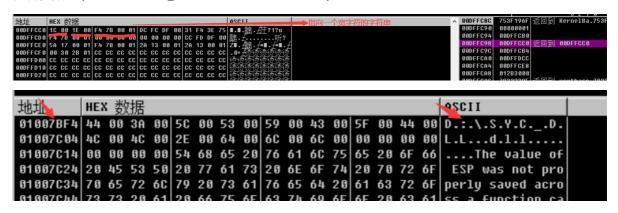


发现这个地址的前八个字节都是00,从网上嫖的别人的函数结构在参数 2的位置是 IN ULONG Flags OPTIONAL, //别人给的定义。

"OPTIONAL"意识是可选的参数,解释了为什么这里是00。

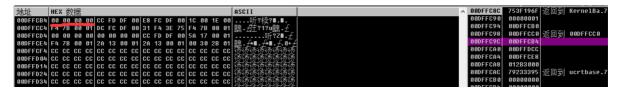
发现一个错误, ULONG 应该是直接 push 值 才对,但是这里 push 0x00DFFCB0 ,是一个地址。我们 对ULONG进行更正,应该是PULONG 或者 ULONG *

再看参数3 (IN PUNICODE_STRING ModuleFileName):



发现没有问题,符合预期值。

再看参数4 (OUT PHANDLE ModuleHandle):

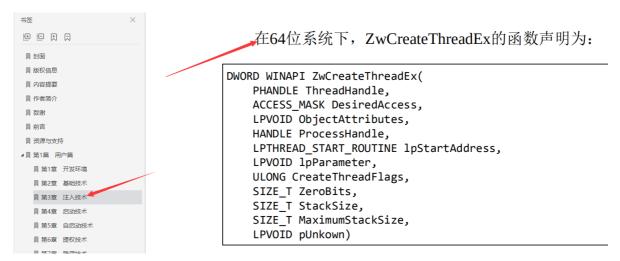


发现也没有任何问题。

这样,按照逆出来的格式,就可以自己传参调用LdrLoadDII了。

5.对NtCreateThreadEx进行逆向分析

这个函数很幸运,在<黑客编程技术详解>中有详细的使用方法。



6.对RtlInitUnicodeString进行逆向分析。

可能有人看不懂 LdrLoadDII 的参数3,因为这个函数常用于驱动程序。

```
typedef void (WINAPI* PRtlInitUnicodeString)(
    PUNICODE_STRING DestinationString,
    PCWSTR SourceString
);
```

这个函数是传入两个参数,一个是UNICODE_STRING结构的参数的地址。

另一个参数是一个宽字符的字符串。 结果是对UNICODE_STRING完成初始化。

注意: 当我们把UNICODE_STRING结构的字符串写入到别的进程时,在 PWCH Buffer 的位置保存的是一个四字节的指向真正字符串地址的指针,这时候还需要对这个指针进行修改,保证它指向目标进程的字符串地址。

3.实战某CXGO FPS网游。

首先是对上述的逆向分析的函数,进行开发。

```
#include<windows.h>
#include <TlHelp32.h>
#include <stdio.h>
typedef struct _UNICODE_STRING {
   USHORT Length;
   USHORT MaximumLength;
#ifdef MIDL_PASS
    [size_is(MaximumLength / 2), length_is((Length) / 2)] USHORT* Buffer;
#else // MIDL_PASS
    _Field_size_bytes_part_opt_(MaximumLength, Length) PWCH
                                                             Buffer;
#endif // MIDL_PASS
} UNICODE_STRING;
typedef UNICODE_STRING* PUNICODE_STRING;
typedef struct _CLIENT_ID {
   HANDLE UniqueProcess;
   HANDLE UniqueThread;
} CLIENT_ID,*PCLIENT_ID;
typedef struct _OBJECT_ATTRIBUTES {
   ULONG Length;
   HANDLE RootDirectory;
   PUNICODE_STRING ObjectName;
   ULONG Attributes;
   PVOID SecurityDescriptor; // Points to type SECURITY_DESCRIPTOR
    PVOID SecurityQualityOfService; // Points to type
SECURITY_QUALITY_OF_SERVICE
} OBJECT_ATTRIBUTES,* POBJECT_ATTRIBUTES;
typedef DWORD (WINAPI* PNtOpenProcess)(
    PHANDLE
                     ProcessHandle,
   ACCESS_MASK DesiredAccess,
   POBJECT_ATTRIBUTES ObjectAttributes,
                 ClientId
   PCLIENT_ID
);
typedef DWORD (WINAPI* PNtAllocateVirtualMemory)(
   HANDLE ProcessHandle,
   PVOID* BaseAddress,
   ULONG_PTR ZeroBits,
   PSIZE_T RegionSize,
   ULONG AllocationType,
   ULONG
            Protect
typedef DWORD(WINAPI* PNtWriteVirtualMemory)(
   IN HANDLE hProcess,
   IN PVOID BaseAddress.
   IN PVOID Buffer,
   IN ULONG BytesToWrite,
   OUT PULONG BytesWritten
   );
typedef DWORD(WINAPI* PNtCreateThreadEx)(
   PHANDLE ThreadHandle,
   ACCESS_MASK DesiredAccess,
    LPVOID ObjectAttributes,
   HANDLE ProcessHandle,
    LPTHREAD_START_ROUTINE lpStartAddress,
```

```
LPVOID lpParameter,
   ULONG CreateThreadFlags,
   SIZE_T ZeroBits,
   SIZE_T StackSize,
   SIZE_T MaximumStackSize,
   LPVOID pUnknow);
typedef void (WINAPI* PRtlInitUnicodeString)(
    PUNICODE_STRING DestinationString,
    PCWSTR SourceString
);
typedef DWORD (WINAPI*PLdrLoadDll)(
   IN PWCHAR
                      PathToFile OPTIONAL,
   IN PULONG
                      Flags OPTIONAL,
   IN PUNICODE_STRING ModuleFileName,
   OUT PHANDLE
                     ModuleHandle);
HANDLE PID = 0;
HMODULE hm = GetModuleHandle("ntdll.dll");
PLdrLoadDll = (PLdrLoadDll)GetProcAddress(hm, "LdrLoadDll");
__declspec(naked) void HanShu(PVOID a)
{
    __asm
    {
        pushad;
        mov eax, [a];
        lea ebx, [eax + 0x10];
        push ebx ;
        lea ebx, [eax + 0x8];
        push ebx;
        lea ebx, [eax + 0x14];
        push ebx;
        mov ebx, 0;
        push ebx;
        lea edx, [eax+0x20];
        mov edx, [edx];
        call edx;
        popad;
        ret 0xc;
   }
}
bool GetPIDByName(const char* processName)
{
   // 创建系统快照
   HANDLE hSnapshot = CreateToolhelp32Snapshot(TH32CS_SNAPPROCESS, 0);
   if (hSnapshot == INVALID_HANDLE_VALUE)
    {
        return false;
    }
   PROCESSENTRY32 ps;
   ZeroMemory(&ps, sizeof(PROCESSENTRY32));
   ps.dwSize = sizeof(PROCESSENTRY32);
   if (!Process32First(hSnapshot, &ps))
    {
        return false;
    }
    do
```

```
if (lstrcmpi(ps.szExeFile, processName) == 0)
            // 保存进程ID
            PID = (HANDLE)ps.th32ProcessID;
            CloseHandle(hSnapshot);
            return true;
        }
   } while (Process32Next(hSnapshot, &ps));
   return false;
}
int main()
{
   GetPIDByName("csgo.exe");
   //获取目标进程句柄
   PNtOpenProcess NtOpenProcess = 0;
   NtOpenProcess = (PNtOpenProcess)GetProcAddress(hm, "NtOpenProcess");
   HANDLE Hprocess = 0;
   CLIENT_ID ClientId;
   ClientId.UniqueProcess = PID;
   ClientId.UniqueThread = 0;
   OBJECT_ATTRIBUTES OBJECTATTRIBUTES = {0};
   OBJECTATTRIBUTES.Length = sizeof(OBJECTATTRIBUTES);
   NtOpenProcess(&Hprocess, PROCESS_ALL_ACCESS, &OBJECTATTRIBUTES, &Clientid);
   //申请内存
    PVOID a = 0;
    SIZE_T RegionSize = 0x1000;
    PNtAllocateVirtualMemory NtAllocateVirtualMemory=
(PNtAllocateVirtualMemory)GetProcAddress(hm, "NtAllocateVirtualMemory");
   NtAllocateVirtualMemory(Hprocess,&a,0,&RegionSize,MEM_COMMIT|
MEM_RESERVE, PAGE_EXECUTE_READWRITE);
    //DWORD替换HANDLE
   //写入LdrLoad的参数
    typedef struct LdrLoadData
    {
                        PathToFile = 0;
        IN WCHAR
       IN ULONG
                        Flags = 0;
        IN UNICODE_STRING ModuleFileName;
        OUT DWORD
                       ModuleHandle = 0;
    }LdrLoadDataStruct;
    LdrLoadDataStruct LdrLoadData = { 0 };
    PRtlInitUnicodeString RtlInitUnicodeString =
(PRtlInitUnicodeString)GetProcAddress(hm, "RtlInitUnicodeString");
    PCWSTR DLL路径 = L"D:\\ONETAP.d]]";
    RtlInitUnicodeString(&LdrLoadData.ModuleFileName,DLL路径);
    LdrLoadData.ModuleFileName.Buffer=(PWCHAR)((DWORD)a+0x100);
    PVOID BaseAddress = a;
    ULONG BytesToWrite=sizeof(LdrLoadData);
    ULONG BytesWritten = 0;
```

```
PNtWriteVirtualMemory NtWriteVirtualMemory=
 (PNtWriteVirtualMemory)GetProcAddress(hm, "NtWriteVirtualMemory");
     NtWriteVirtualMemory(Hprocess, a, 0, 0x1000, &BytesWritten);
     //写入结构体
 NtWriteVirtualMemory(Hprocess, BaseAddress, &LdrLoadData, BytesToWrite, &BytesWritte
 n);
     //重写DLL路径
     NtWriteVirtualMemory(Hprocess,PVOID((DWORD)a + 0x100),(PVOID)DLL路径, 0x50,
 &BytesWritten);
     //写入函数(Shellcode
     NtWriteVirtualMemory(Hprocess, PVOID((DWORD)a + 0x200), HanShu, 0x200,
 &BytesWritten);
     //写入函数地址
     DWORD LdrLoad函数地址 = (DWORD)LdrLoadDll;
     NtWriteVirtualMemory(Hprocess, PVOID((DWORD)a + 0x20), &LdrLoad函数地址, 0x4,
 &BytesWritten);
     //执行写入的函数
     HANDLE ThreadHandle = 0;
     PNtCreateThreadEx NtCreateThreadEx=(PNtCreateThreadEx)GetProcAddress(hm,
 "NtCreateThreadEx");
     NtCreateThreadEx(&ThreadHandle,PROCESS_ALL_ACCESS,0,Hprocess,
 (LPTHREAD_START_ROUTINE)((DWORD)a + 0x200),a,0,0,0,0,0,NULL);
     CloseHandle(Hprocess);
     CloseHandle(ThreadHandle);
     return 0;
 }
注意:还有一些细节并未提到。
declspec(naked) void HanShu(PVOID a)
                                        //细节: declspec(naked)
 __asm
 {
   pushad;
   mov eax, [a]; //细节1。
   lea ebx, [eax + 0x10]; // lea的使用 取逻辑地址 的细节2。
   push ebx;
   lea ebx, [eax + 0x8];
   push ebx;
   lea ebx, [eax + 0x14];
   push ebx;
   mov ebx, 0;
   push ebx;
   lea edx, [eax+0x20]; // 重要细节3,没有使用TEB和PEB,直接利用windows特性写入
```

LdrLoadDLL函数地址 mov edx, [edx];

ret 0xc; //注意平栈

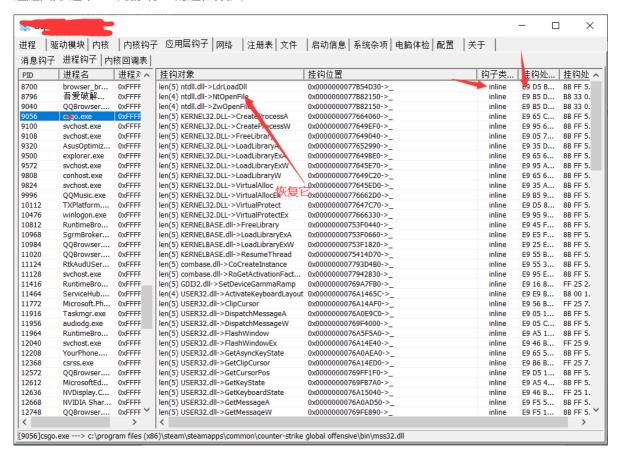
call edx; popad;

} } 比较重要的一个是细节是:这个asm格式的Shellcode的远程调试方法,也是下内存断点访问。

4.实战暴露出的漏洞。

有人可能拿一个cpp保存了上述代码,编译跑起来后,发现对游戏并没有注入成功,但是对其他进程确实成功注入。

这是因为这个FPS网游有R3的进程保护。



代码实现:

```
//恢复钩子
ULONG 实际写入的大小 = 0;
char Bytes[5] = { 0 };
PVOID NtOpenFile = GetProcAddress(hm, "NtOpenFile");
memcpy(Bytes, NtOpenFile, 5);
WriteProcessMemory(Hprocess, NtOpenFile, Bytes, 0x5, &实际写入的大小);
//NtWriteVirtualMemory(Hprocess, (PVOID)0x078000000, Bytes, 0x5, &实际写入的大小);
```

为什么用WriteProcessMemory,而不用NtWriteVirtualMemory?

0x0000000077B09000

0x0000000077B10000

0x0000000077B11000

0x0000000077C2B000

0x0000000077C31000

0x0000000077CAA000

0x0000000077CB0000

0x0000000077CB1000

地址:

<

[c•go.exe]进程内存(3211) 模块名 地址 大小 Protect State Туре 0x0000000077B00000 0x000000... Read Commit Image wow64cpt 0x0000000077B01000 0x000000... ReadExecute Commit Image wow64cpt 0x0000000077B03000 0x000000... Read Commit Image wow64cpt 0x0000000077B04000 ReadWrite Commit Image wow64cpt 0x000000... Read 0x0000000077B05000 0x000000... Commit **Image** wow64cpt 0x0000000077B06000 0x000000... ReadExecute Commit Image wow64cpt 0x0000000077B07000 0x000000... Read Commit Image wow64cpt

No Access

ReadWrite

No Access

ReadWriteExecute

大小:

Read

Read

0x0000000... ReadExecute

0x000000... No Access

Free

Commit

Commit

Commit

Commit

Commit

000000000011A000

Free

Free

Image

Image

Image

Image

Private

ntdll.dll

ntdll.dll

ntdll.dll

ntdll.dll

Dump

0x000000...

0x000000...

0x000000...

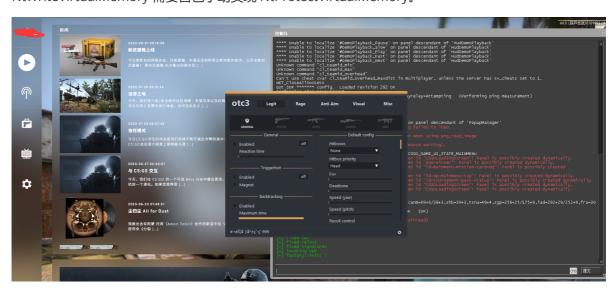
0x000000...

0x000000...

0x000000...

0000000077B11000

没有写的权限。WriteProcessMemory 默认调用 NtProtectVirtualMemory 来更改写的权限,但是用 NtWriteVirtualMemory 需要自己手动实现 NtProtectVirtualMemory。



Have Fun!

By: 0x太上

By: 0x太上

By: 0x太上