《软件安全》实验报告

姓名: 陆皓喆 学号: 2211044 班级: 信息安全

实验名称:

API函数自搜索

实验要求:

复现第五章实验七,基于示例5-11,完成API函数自搜索的实验,将生成的exe程序,复制到windows 10操作系统里验证是否成功。

实验过程:

本次实验,我们需要编写通用的shellcode代码,使其能够在不同的系统中都能运行,让我们的 shellcode代码具有动态API函数地址自搜索的能力。本次实验,我们通过复现书本上的例子,输出弹窗 "westwest",来介绍如何一步一步实现API函数自搜索的具体步骤。

(1)编写逻辑

我们首先需要完成shellcode通用代码的编写,理清其中的逻辑。

- 1. MessageBoxA 位于 user32.d11 中, 用于弹出消息框。
- 2. ExitProcess 位于 kernel32.d11 中,用于正常退出程序。所有的 Win32 程序都会自动加载 ntd11.d11 以及 kernel32.d11 这两个最基础的动态链接库。
- 3. LoadLibraryA 位于 kernel32.dll 中,并不是所有的程序都会装载 user32.dll,所以在调用 MessageBoxA 之前,应该先使用 LoadLibrary ("user32.dll")装载 user32.dll。

因此,我们的总体步骤分为以下四个:

- 第一步: 定位 kernel32.dll。
- 第二步: 定位 kernel32.dll 的导出表。
- 第三步:搜索定位 LoadLibrary 等目标函数。
- 第四步: 基于找到的函数地址, 完成 Shellcode 的编写。

(2)具体流程

1.定位kernel32.dll

代码如下所示:

```
//=====压入"user32.d11"
       bx,0x3233
mov
           ebx
                              //0x3233
push
           0x72657375
                              //"user"
push
push
           esp
xor
       edx,edx
                       //edx=0
//=====找kernel32.dll的基地址
       ebx, fs: [edx+0x30] //[TEB+0x30] --> PEB
mov
       ecx,[ebx+0xC] //[PEB+0xC]--->PEB_LDR_DATA
mov
       ecx,[ecx+0x1c]
                           //[PEB_LDR_DATA+0x1C]---
mov
>InInitializationOrderModuleList
                       //进入链表第一个就是ntdll.dll
       ecx,[ecx]
mov
       ebp, [ecx+0x8]
                        //ebp= kernel32.dll的基地址
mov
```

首先,我们将 user32.dl1 的地址压入栈,将 edx 的值赋值为0,然后再去寻找 kernel32.dl1 的基地址。通过 fs 段寄存器定位到当前的线程块 TEB,通过对其偏移 0x30,指向进行环境块 PEB 的指针,保存在 ebx 寄存器中,PEB 再偏移 0x0C,地址处存放了 PEB_LDR_DATA 的结构体指针; PEB_LDR_DATA 结构体偏移 0x1C 的地址处存放了模块初始化链表头指针(InInitializationOrderModuleList),进入这个链表,第一个结点就是我们的 ntd11.d11,再偏移8位,链表中的第二个位置就是我们要找的 kernel32.d11,上面就是我们的定位 kernel32.d11 的过程。

2.定位kernel32.dll的导出表

代码如下所示:

```
find_functions:
       pushad
                                //保护寄存器
             eax, [ebp+0x3C]
                                //dll的PE头
      mov
              ecx,[ebp+eax+0x78] //导出表的指针
      mov
      add
              ecx,ebp
                               //ecx=导出表的基地址
              ebx,[ecx+0x20]
                               //导出函数名列表指针
      mov
                                //ebx=导出函数名列表指针的基地址
              ebx,ebp
       add
              edi,edi
       xor
```

kernel32.dll 是一个PE文件,所以我们可以通过其结构特征去定位它的导出表,进而定位导出的函数列表信息,遍历搜索出我们需要的API函数。

首先,我们将 ebp 寄存器的地址偏移 0x3c 位,所指向的地方就是PE头指针; PE头偏移 0x78 处,存放着导出表的指针,将导出表的指针地址加上 ebp 寄存器,就获得了导出表的基地址。我们将导出表的基地址偏移 0x20 ,指向导出函数名的列表指针,最后还是通过加上 ebp 基地址,去获得函数名列表的基地址。后续我们只需要通过——比对,就可以通过 hash 值来找到我们需要的函数。

3.搜索定位LoadLibrary等目标函数

在得到函数名列表的基地址后,为了找到我们所需要的具体函数,我们还需要通过 hash 值的搜索,去找到我们所需要的函数,因为通过函数名去对比不是特别方便,所以我们通过函数的 hash 值去寻找。 代码如下所示:

```
#include <stdio.h>
#include <windows.h>
DWORD GetHash(char *fun_name)
{
```

```
DWORD digest=0;
    while(*fun_name)
    {
       digest=((digest<<25)|(digest>>7)); //循环右移7位
           movsx eax,byte ptr[esi]
            cmp
                   al,ah
                   compare_hash
            jz
            ror edx, 7; ((循环)) 右移, 不是单纯的 >>7
            add
                   edx,eax
            inc
                   esi
                   hash_loop
            jmp
       */
       digest+= *fun_name ; //累加
       fun_name++;
    }
    return digest;
}
main()
{
    DWORD hash;
    hash= GetHash("MessageBoxA");
    printf("%#x\n", hash);
}
```

这部分代码实现了对函数名的 hash 值的计算,帮助我们获取到了 MessageboxA 、 Exit Process 、 Load Library A 的函数 hash 值。

```
CLD//清空标志位DFpush0x1E380A6A//压入MessageBoxA的hash-->user32.dllpush0x4FD18963//压入ExitProcess的hash-->kernel32.dllpush0x0C917432//压入LoadLibraryA的hash-->kernel32.dllmovesi,esp//esi=esp,指向堆栈中存放LoadLibraryA的hash的地址leaedi,[esi-0xc]//空出8字节应该是为了兼容性
```

然后再程序的开头,我们首先将这三个函数的 hash 值入栈,然后我们通过前面提到的find_lib_functions 、 find_functions 、 next_function_loop 这三个函数来进行循环,从而找到我们所需要的函数地址。

```
find_lib_functions:
      lodsd
             //即move eax,[esi], esi+=4, 第一次取LoadLibraryA的hash
                            //与MessageBoxA的hash比较
             eax,0x1E380A6A
      cmp
             find_functions //如果没有找到MessageBoxA函数,继续找
      jne
                           //-----> |
      xchg eax,ebp
                        //LoadLibraryA("user32")
      call
            [edi-0x8]
             eax,ebp //ebp=user132.dll的基地址,eax=MessageBoxA的hash <-- |
      xchg
      //====导出函数名列表指针
find functions:
                              //保护寄存器
      pushad
             eax,[ebp+0x3C]
      mov
                             //dll的PE头
             ecx,[ebp+eax+0x78] //导出表的指针
      mov
                             //ecx=导出表的基地址
             ecx,ebp
      add
                              //导出函数名列表指针
             ebx, [ecx+0x20]
      mov
      add
             ebx,ebp
                              //ebx=导出函数名列表指针的基地址
```

```
xor edi,edi

//=====找下一个函数名

next_function_loop:
    inc edi
    mov esi,[ebx+edi*4] //从列表数组中读取
    add esi,ebp //esi = 函数名称所在地址
    cdq //edx = 0
```

可以看到,第一个函数 find_lib_functions 调用了后面第二个函数 find_functions 来完成寻找 函数的功能;第三个函数的作用是,如果不符合 hash 值的要求,那么就继续往后遍历来进行寻找。我们 通过比较 hash 值来判断是否需要跳出循环,找到一样的 hash 值后,我们就跳出循环, hash 循环和 hash 比较的代码如下所示:

```
hash_loop:
             eax,byte ptr[esi]
       movsx
                              //字符串结尾就跳出当前函数
              al,ah
       cmp
              compare_hash
       jz
       ror
              edx,7
       add
             edx,eax
       inc
              esi
              hash_loop
       jmp
       //=====比较找到的当前函数的hash是否是自己想找的
compare_hash:
             edx,[esp+0x1C]
                             //lods pushad后,栈+1c为LoadLibraryA的hash
       cmp
             next_function_loop
       jnz
             ebx,[ecx+0x24] //ebx = 顺序表的相对偏移量
       mov
                             //顺序表的基地址
       add
             ebx,ebp
              di,[ebx+2*edi] //匹配函数的序号
       mov
              ebx,[ecx+0x1C] //地址表的相对偏移量
       mov
              ebx,ebp
                             //地址表的基地址
       add
              ebp,[ebx+4*edi] //函数的基地址
       add
              eax,ebp
                             //eax<==>ebp 交换
       xchg
              edi
       pop
                              //把找到的函数保存到edi的位置
       stosd
              edi
       push
       popad
       cmp
              eax,0x1e380a6a
                             //找到最后一个函数MessageBox后,跳出循环
              find_lib_functions
       jne
```

hash_loop 函数完成了对函数 hash 值查找的循环;而 compare_hash 则完成了对于函数 hash 值的比较。最后,通过以上的这些函数,我们成功找到了三个函数的地址,通过 edi 保存。之后,我们就可以用 edi 寄存器来进行访问了。

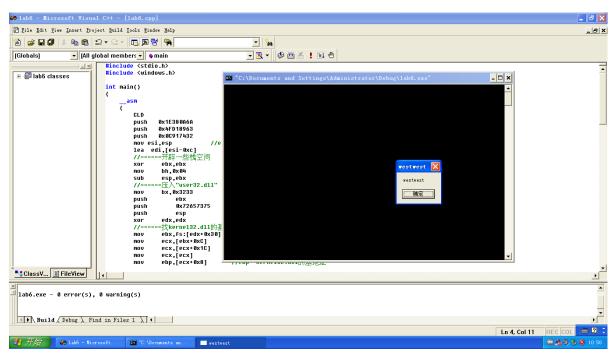
4.基于找到的函数地址,完成shellcode代码的编写

根据源代码,我们本次需要输出的就是"westwest",因此,我们编写以下的shellcode代码:

```
function_call:
    xor    ebx,ebx
    push    ebx
    push    0x74736577
    push    0x74736577    //push "westwest"
    mov    eax,esp
```

```
push
                 ebx
        push
                 eax
        push
                 eax
        push
                 ebx
                 [edi-0x04]
                                   //MessageBoxA(NULL,"westwest","westwest",NULL)
        call
        push
                 ebx
        call
                 [edi-0x08]
                                   //ExitProcess(0);
        nop
        nop
        nop
        nop
    }
    return 0;
}
```

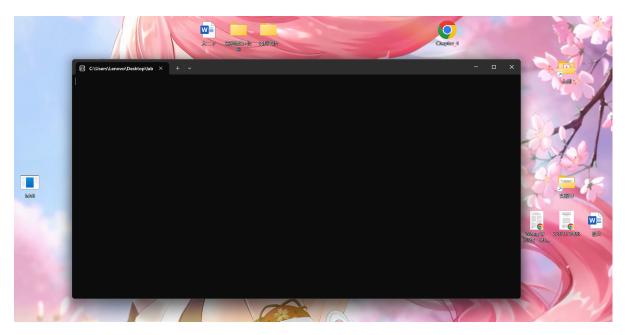
我们综合上面的所有代码,然后在VC6.0运行,得到结果如下所示:



说明我们成功找到了 Messagebox 函数并且运行了shellcode代码。

(3)在win10系统运行,验证API自搜索性

为了验证API函数的可移植性,我们将vmware中生成的 exe 文件移植到自己的win11系统下(电脑是win11)查看是否能够运行,结果如下:



我们发现,在win11系统下,exe 文件仍然可以运行,证明了我们编写的shellcode代码是通用的,在不同的系统上都能实现API函数的自搜索。

心得体会:

- 通过本次实验,我掌握了API函数的子搜索技术,学会了在不适用导入表的情况下,根据 TEB、PEB 等逐步通过偏移定位到导出表,然后再利用哈希值对比找到我们需要的API函数。
- 提高了自己对于汇编语言代码的理解能力。本次实验采用了内联汇编,在C语言代码中嵌入了很多 asm 汇编代码,在实验过程中,我对一些寄存器的使用了解更加深了,可以自己调试汇编语言代码,完成我们需要完成的任务。