

《软件安全》实验报告

姓名：禹相祐

学号：2312900

班级：计算机科学与技术

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：

本次实验需要编写能在不同系统中通用的 shellcode 代码，让其不仅能在 x86 同时也要在 windows 11 下运行。要想实现这个功能，就要求我们的 shellcode 代码能有动态 API 函数地址自搜索的功能。

1. 梳理全程的思路

- MessageBoxA 位于 user32.dll 中，能拿来弹出对话框；
- ExitProcess 位于 kernel32.dll 中，能拿来退出程序。需要注意的是，所有程序都会自动加载 kernel32.dll 这个库，所以也就成为了我们实现定位的切入点。
- 而 LoadLibraryA 位于 kernel32.dll 中。所以我们需要先通过 kernel32.dll 实现定位，再定位 LoadLibraryA 等函数，最终实现 shellcode 编写。

2. 定位 kernel32.dll

代码如下：

```
01 // 压入 user32.dll
02 mov bx,0x3233
03 push ebx
04 push 0x72657375
05 push esp
06 xor edx,edx
07 // 找 kernel32.dll 的基址
08 mov ebx,fs:[edx+0x30] // [TED+0x30]-->PEB
09 mov ecx,[ebx+0xC] // [PEB+0xC]-->PEB_LDR_DATA
```

```

10 mov ecx,[ecx+0x1C]
11 //[PEB_LDR_DATA+0x1C]--->InInitializationOrderMoudleList
12 mov ecx,[ecx]          // 进入链表第一个就是 ntdll.dll
13 mov ebp,[ecx+0x8]      // ebp= kernel32.dll 的基址

```

理解:

首先将 user32.dll 的地址压入栈中, 并且通过 xor 将 edx 设置为 0, 然后通过 fs 段寄存器定位到当前的线程块 TEB, 加上 0x30 的偏移量得到 PEB 并保存在 ebx 内, 然后再偏移 0xC 到 PEB_LDR_DATA, 然后再是 0x1C 的偏移量到 InInitializationOrderMoudleList。直到找到这个链表后, 第一个就是节点 ntdll.dll, 再偏移 8 位就是 kernel32.dll, 至此实现定位。

3. 定位 kernel32.dll 的导出表

代码如下:

```

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

```

理解:

首先将 ebp 地址偏移 0x3C 指向 PE 头指针, 而 PE 头指针偏移 0x78 处存放着导出表的指针, 所以将 ebp+eax+0x78 就得到了导出表的基地址, 然后再偏移 0x20 指向函数名的指针, 最后再加上 ebp 去获得函数名列表的基本地址。后续只需要一个个对比 hash 值就能找到我们所需要的特定函数。

4. 定位 LoadLibrary 等特定目标函数

代码如下:

```

01 #include <stdio.h>
02 #include <windows.h>
03 DWORD GetHash(char *fun_name)
04 {
05     DWORD digest=0;
06     while(*fun_name)
07     {
08         digest=((digest<<25)|(digest>>7)); //循环右移7位
09         /* movsx eax,byte ptr[esi]
10         cmp al,ah
11         jz compare_hash

```

```

12     ror edx, 7 ; ((循环))右移,不是单纯的 >>7
13     add edx,eax
14     inc esi
15     jmp hash_loop
16     */
17     digest+= *fun_name ; //累加
18     fun_name++;
19 }
20 return digest;
21 }
22 main()
23 {
24     DWORD hash;
25     Hash = GetHash("MessageBoxA");
26     printf("%#x\n",hash);
27 }
28

```

然后将三个函数名称的 hash 值入栈:

```

1 CLD //清空标志位 DF
2 push 0x1E380A6A //压入 MessageBoxA 的 hash-->user32.dll
3 push 0x4FD18963 //压入 ExitProcess 的 hash-->kernel32.dll
4 push 0x0C917432 //压入 LoadLibraryA 的 hash-->kernel32.dll
5 mov esi,esp //esi=esp,指向堆栈中存放 LoadLibraryA 的 hash 的地址
6 lea edi,[esi-0xc] //为了兼容性空出 8 字节

```

然后通过三个函数 find_lib_functions & find_functions & next_function_loop 进行循环从而找到我们需要的三个函数的地址。

```

01 find_lib_functions:
02     lodsd //即 move eax,[esi], esi+=4, 第一次取 LoadLibraryA 的 hash
03     cmp eax,0x1E380A6A // 与 MessageBoxA 的 hash 比较
04     jne find_functions // 如果没有找到 MessageBoxA 函数, 继续找
05     xchg eax,ebp
06     call [edi-0x8] // LoadLibraryA("user32") |
07     xchg eax,ebp //ebp=user32.dll 的基地址,eax=MessageBoxA 的 hash
08
09 //=====导出函数名列表指针
10 find_functions:
11     pushad // 保护寄存器
12     mov eax,[ebp+0x3C] // dll 的 PE 头
13     mov ecx,[ebp+eax+0x78] // 导出表的指针
14     add ecx,ebp // ecx=导出表的基地址

```

```

15     mov ebx,[ecx+0x20] // 导出函数名列表指针
16     add ebx,ebp // ebx=导出函数名列表指针的基地址
17
18 //=====找下一个函数名
19 next_function_loop:
20     inc edi
21     mov esi,[ebx+edi*4] // 从列表数组中读取
22     add esi,ebp // esi = 函数名称所在地址
23     cdq // edx = 0

```

理解:

其实这些函数就如名字一样：Find_lib_functions 通过调用 find_functions 实现寻找函数，next_function_loop 即如果不符合要求，那就一直往后寻找，找到就跳出循环。

Hash 循环和 Hash 值对比的函数如下:

```

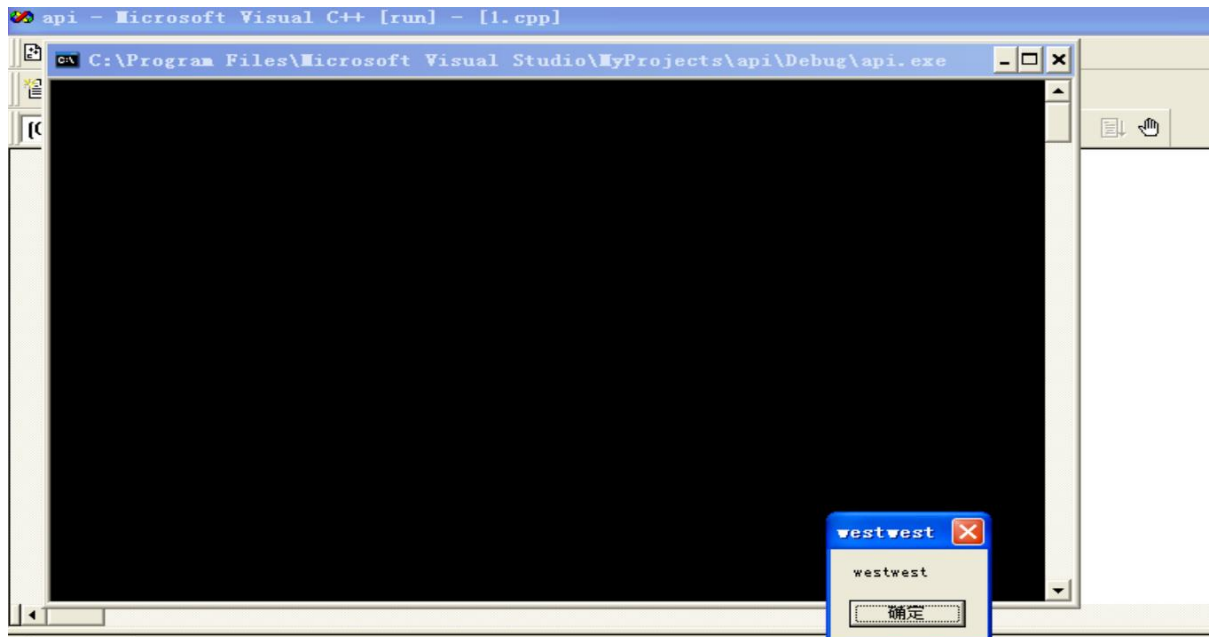
01 hash_loop:
02     movsx eax,byte ptr[esi]
03     cmp al,ah //字符串结尾就跳出当前函数
04     jz compare_hash
05     ror edx,7
06     add edx,eax
07     inc esi
08     jmp hash_loop
09
10 //=====比较当前函数的 hash 是否是自己想找的 hash
11 compare_hash:
12     cmp edx,[esp+0x1C] // lods pushad 后,栈+1c 为 LoadLibraryA 的 hash
13     jnz next_function_loop
14     mov ebx,[ecx+0x24] // ebx = 顺序表的相对偏移量
15     add ebx,ebp // 顺序表的基地址
16     mov di,[ebx+2*edi] // 匹配函数的序号
17     mov ebx,[ecx+0x1C] // 地址表的相对偏移量
18     add ebx,ebp // 地址表的基地址
19     add ebp,[ebx+4*edi] // 函数的基地址
20     xchg eax,ebp // eax & ebp 交换
21     pop edi
22     stosd // 保存到 edi 的位置
23     push edi
24     popad
25     cmp eax,0x1e380a6a //找到 MessageBox 后, 跳出循环
26     jne find_lib_functions

```

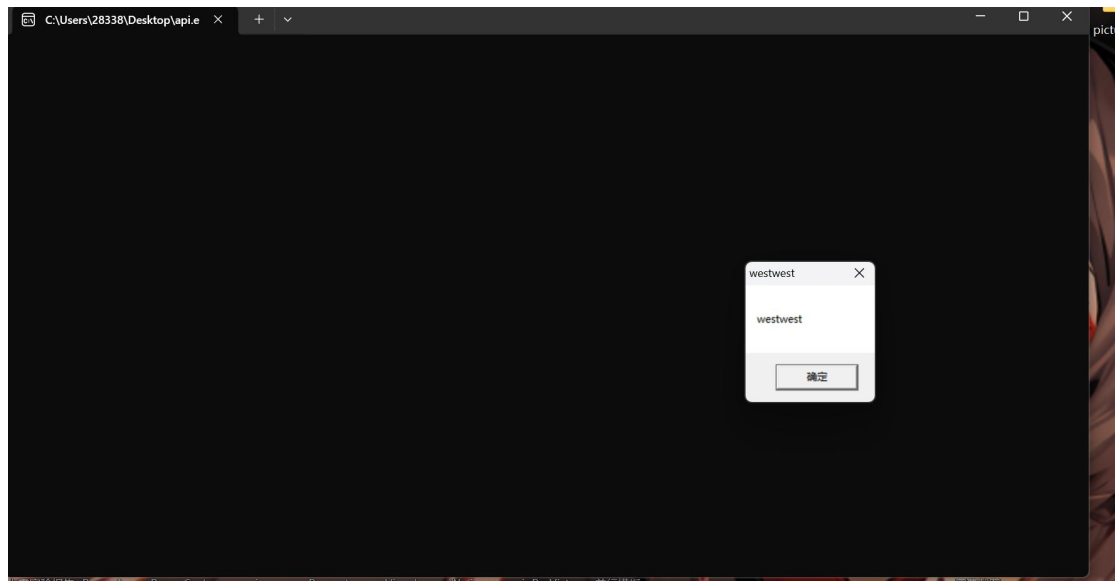
5. 完成 shellcode 代码的编写:

```
01 function_call:
02     xor ebx,ebx
03     push ebx
04     push 0x74736577
05     push 0x74736577 // push "westwest"
06     mov eax,esp
07     push ebx
08     push eax
09     push eax
10     push ebx
11     call [edi-0x04] // MessageBoxA(NULL,"westwest","westwest",NULL)
12     push ebx
13     call [edi-0x08] // ExitProcess(0);
14     nop
15     nop
16     nop
17     nop
18     }
19     return 0;
20 }
```

运行如图:



在 windows11 上运行：



心得体会：

此次实验让我掌握了 API 函数的子搜索技术，学会了通过 TEB、PEB 等逐步通过加偏移量实现定位，并通过比较 hash 值最终确定需要的函数；另外，通过此次实验，也让我对汇编指令有了更深的理解。