

# XCTF-Windows\_Reverse1

原创

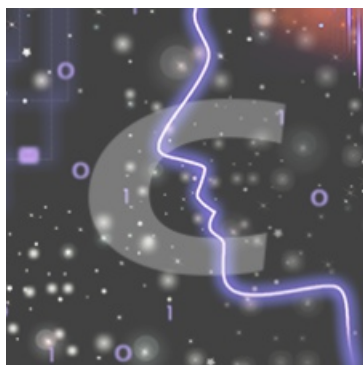
Lu1u~ 于 2021-06-23 22:52:48 发布 56 收藏 1

分类专栏: [CTF-RE练习](#) 文章标签: [信息安全](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: [https://blog.csdn.net/qq\\_52974719/article/details/118164150](https://blog.csdn.net/qq_52974719/article/details/118164150)

版权



[CTF-RE练习](#) 专栏收录该内容

9 篇文章 2 订阅

订阅专栏

## XCTF-Windows\_Reverse1

- 1、查壳
- 2、ida静态分析
- 3、提取索引字符串

### 1、查壳

查出upx壳, 老套路了, 本想直接一波esp把壳子脱掉, 结果出现内存访问失败的错误, 呜呜, 爬去upx -d

### 2、ida静态分析

```

int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
{
    char v4; // [esp+4h] [ebp-804h] BYREF
    char v5[1023]; // [esp+5h] [ebp-803h] BYREF
    char v6; // [esp+404h] [ebp-404h] BYREF
    char v7[1023]; // [esp+405h] [ebp-403h] BYREF

    v6 = 0;
    memset(v7, 0, sizeof(v7));
    v4 = 0;
    memset(v5, 0, sizeof(v5));
    printf("please input code:");
    scanf("%s", &v6);
    sub_401000(&v6); // 需要得到v6既为flag
    if ( !strcmp(&v4, "DDCTF{reverseME}") )
        printf("You've got it!!%s\n", &v4);
    else
        printf("Try again later.\n");
    return 0;
}

```

[https://blog.csdn.net/qq\\_52974719](https://blog.csdn.net/qq_52974719)

比较简洁，输入v6，调用函数sub\_401000处理v6，最后判断v4的结果，芜湖，看似v4和v6毫无关系，其实细看调用401000函数前的汇编便能找到v4与v6间的联系。

```

:004010B7      lea     eax, [esp+82Ch+var_404] ; v6
:004010BE      push   eax
:004010BF      lea     ecx, [esp+830h+var_804] ; v4
:004010C3      call   sub_401000 ; 调用主要处理函数前 404和804和v6 v4的地址相关

```

注意到初始时v4和v6在栈内的位置便可以知道，eax中存放的是v6，ecx中存放的是v4，借助寄存器来实现参数传递，ida就分析不出来v4和v6的联系了。

```

unsigned int __cdecl sub_401000(const char *a1)
{
    _BYTE *v1; // ecx ecx其实就是v4数组 v4为DDCTF{reverseME}
    unsigned int v2; // edi
    unsigned int result; // eax
    const char *v4; // ebx

    v2 = 0;
    result = strlen(a1);
    if ( result )
    {
        v4 = (const char *)(a1 - v1); // 地址的差值
        do
        {
            *v1 = byte_402FF8[(char)v1[(DWORD)v4]]; // 分析一下 原来v1[v4]就是顺序遍历v6 即我们的输入
            ++v2;
            ++v1;
            result = strlen(a1); // v4[i]=byte_402ff8[v6[i]] 需要借助OD将该字符dump出来
        }
        while ( v2 < result );
    }
    return result;
}

```

[https://blog.csdn.net/qq\\_52974719](https://blog.csdn.net/qq_52974719)

进入401000函数，有些小细节 v4(临时变量)，是地址v6和v4的差值 也就是400,分析可知：

```
v1[v4] == *(v1+v4) == *(ebp-804+400) == *(ebp-404)
```

出现了，也就是这也就是在遍历v6数组，可知最后v1\*即v4的值为一个字符串[v6的ascii码]，所以只需拿到这个byte\_402FF8字符串就ok了

### 3、提取索引字符串

#### 1、提取的两种方式:一种在ida中巧妙分析

```
.rdata:00402FF8 ; char byte_402FF8[]
.rdata:00402FF8 byte_402FF8 db ? ; DATA XREF: sub_401000+24↑
.rdata:00402FF9 align 10h
.rdata:00402FF9 _rdata ends
.rdata:00402FF9
.data:00403000 ; Section 3. (virtual address 00003000)
.data:00403000 ; Virtual size : 000003E4 ( 996.)
.data:00403000 ; Section size in file : 00000200 ( 512.)
.data:00403000 ; Offset to raw data for section: 00001600
.data:00403000 ; Flags C0000040: Data Readable Writable
.data:00403000 ; Alignment : default
.data:00403000 ; =====
.data:00403000
.data:00403000 ; Segment type: Pure data
.data:00403000 ; Segment permissions: Read/Write
.data:00403000 _data segment para public 'DATA' use32
.data:00403000 assume cs:_data
.data:00403000 ;org 403000h
.data:00403000 ; uintptr_t __security_cookie
.data:00403000 ___security_cookie dd 0BB40E64Eh ; DATA XREF: _main+6↑
.data:00403000 ; ___security_check_cookie(x)↑r ...
.data:00403004 dword_403004 dd 44BF19B1h ; DATA XREF: ___report_gsfailure+B0↑
.data:00403004 ; ___security_init_cookie+2B↑w ...
.data:00403008 db 0FFh
.data:00403009 db 0FFh
.data:0040300A db 0FFh
.data:0040300B db 0FFh
.data:0040300C db 0FFh
.data:0040300D db 0FFh
.data:0040300E db 0FFh
.data:0040300F db 0FFh
.data:00403010 dword_403010 dd 0FFFFFFEh ; DATA XREF: _pre_c_init+CC↑
.data:00403014 dword_403014 dd 1 ; DATA XREF: _pre_c_init+B2↑
.data:00403018 aZyxwvutsrqponm db '~}|{zyxwvutsrqponmlkjihgfedcba`_^]\\ZYXWVUTSRQPONMLKJIHGFEDCBA@?>'
.data:00403018 db '<:;9876543210/._,+*)(',27h,'&$$#! ',0
```

观察到改字符串从偏移量0x2FF8到0x3018到最后0，计算这两个地址的差值得到32,32我的天，一开是没想到，后来看师傅wp知道，前32的ASCII码对应的字符都是不可打印字符，而v6是我们的输入，所以根本不可能有前32位，而后面的字符串我们知道了，相当于字符串我们都知道了，写脚本就ok。

```
a='7E 7D 7C 7B 7A 79 78 77 76 75 74 73 72 71 70 6F 6E 6D 6C 6B 6A 69 68 67 66 65 64 63 62 61 60 5F 5E 5D 5C 5B 5A 59 58 57 56 55 54 53 52 51 50 4F 4E 4D 4C 4B 4A 49 48 47 46 45 44 43 42 41 40 3F 3E 3D 3C 3B 3A 39 38 37 36 35 34 33 32 31 30 2F 2E 2D 2C 2B 2A 29 28 27 26 25 24 23 22 21'
a=a.split(' ')
for i in range(len(a)):
    a[i]=int('0x'+a[i],16)
v4='DDCTF{reverseME}'
for i in v4:
    for j in range(len(a)):
        if a[j]==ord(i):
            print(chr(j+32),end='')#加32是因为前面32位虽然不可打印，但在表中做下标
            break
```

## 2、OD动调找字符串，所有字符串都能提出来

虽然脱壳失败，但是我们用esp定律定位真正的程序还是挺简单的。

先单步，在esp数据窗口前四个字节下内存访问断点，之后运行，之后单步步入大跳，进入大跳内可以中文搜索引擎搜索一下，定位主要内容的位置。

00111019	74 26	je short 3ec68237.00111041	
0011101B	53	push ebx	
0011101C	8BDD	mov ebx,ebp	
0011101E	2BD9	sub ebx,ecx	
00111020	0FBE 040B	movsx eax,byte ptr ds:[ebx+ecx]	eax存储的是v6我们的输入
00111024	8A90 F82F1100	mov dl,byte ptr ds:[eax+0x112FF8]	
0011102A	8BC5	mov eax,ebp	
0011102C	8811	mov byte ptr ds:[ecx],dl	
0011102E	47	inc edi	
0011102F	41	inc ecx	
00111030	8D70 01	lea esi,dword ptr ds:[eax+0x1]	
00111033	8A10	mov dl,byte ptr ds:[eax]	
00111035	40	inc eax	
00111036	84D2	test dl,dl	

堆栈 ds:[007CF630]=31 ('1')  
eax=00000031

[https://blog.csdn.net/qq\\_52974719](https://blog.csdn.net/qq_52974719)

00111019	74 26	je short 3ec68237.00111041	
0011101B	53	push ebx	
0011101C	8BDD	mov ebx,ebp	
0011101E	2BD9	sub ebx,ecx	
00111020	0FBE 040B	movsx eax,byte ptr ds:[ebx+ecx]	eax存储的是v6我们的输入
00111024	8A90 F82F1100	mov dl,byte ptr ds:[eax+0x112FF8]	
0011102A	8BC5	mov eax,ebp	
0011102C	8811	mov byte ptr ds:[ecx],dl	
0011102E	47	inc edi	
0011102F	41	inc ecx	
00111030	8D70 01	lea esi,dword ptr ds:[eax+0x1]	
00111033	8A10	mov dl,byte ptr ds:[eax]	
00111035	40	inc eax	
00111036	84D2	test dl,dl	

ds:[00113029]=6D ('m')  
dl=6D ('m')

地址	HEX 数据	ASCII
00113029	6D 6C 6B 6A	m l k j i h g f
00113031	65 64 63 62	e d c b a ` ^
00113039	5D 5C 5B 5A	] \ [ Z Y X W V
00113041	55 54 53 52	U T S R Q P O N
00113049	4D 4C 4B 4A	M L K J I H G F
00113051	45 44 43 42	E D C B A @ ? >
00113059	3D 3C 3B 3A	= < ; : 9 8 7 6
00113061	35 34 33 32	5 4 3 2 1 0 / .
00113069	2D 2C 2B 2A	- , + * ( ' &
00113071	25 24 23 22	% \$ # ' ! . f
00113079	00 00 00 00	. . . . █ █ █ █
00113081	26 08 01 00	& █ f . . . .
00113089	00 00 00 00	. . . . .

[https://blog.csdn.net/qq\\_52974719](https://blog.csdn.net/qq_52974719)

通过第一张图的eax=0x31；dl串的地址为eax+0x112FF8，可知首地址为0x112FF8，而0x6D正好为第50个，即下标索引的49，其实eax为啥为0x31呢，因为在前面输入的时候输入123，而1的ASCII正好为49即0x31，这样也能看到是一个索引操作，索引后存到dl中之后dl赋值给ecx，即v4。我们已经知道最后变换过的v4了，而表也知道了，所以可以只需要逆向出v6就ok。

```
a='00 00 00 00 00 00 00 00 BC 7D 32 6D 43 82 CD 92 FF FF FF FF FF FF FE FF FF FF 01 00 00 00 7E 7D 7C 7B 7
A 79 78 77 76 75 74 73 72 71 70 6F 6E 6D 6C 6B 6A 69 68 67 66 65 64 63 62 61 60 5F 5E 5D 5C 5B 5A 59 58 57 56 55
 54 53 52 51 50 4F 4E 4D 4C 4B 4A 49 48 47 46 45 44 43 42 41 40 3F 3E 3D 3C 3B 3A 39 38 37 36 35 34 33 32 31 30
2F 2E 2D 2C 2B 2A 29 28 27 26 25 24 23 22 21 20 00 01 00 00 00 00 1B 08 01 60 26 08 01'
a=a.split(' ')
for i in range(len(a)):
    a[i]=int('0x'+a[i],16)
#print(a)
v4='DDCTF{reverseME}'
v=[]
for i in v4:
    for j in range(len(a)):
        if a[j]==ord(i) and j>32:
            print(chr(j),end='') #这才是真正的flag
```

注意，如果是把所有表提出来，如过是在前32位内找到的不能要，因为v6是可打印的，必须ASCII码大于32!!!

对于脱壳后产生的问题，师傅们可以参考下这个师傅的链接：[链接: 传送门](#)

---

完结线:re弟弟的做题笔记，有时可能会带点稀奇古怪的思路，如有问题还望师傅们指正，专栏内容会随着比赛记录而不断更新哦。爬~