看雪 FPC--reverse

原创

还木人 于 2018-10-05 12:20:59 发布 115 收藏
分类专栏： CTF 新操作

本文链接：https://blog.csdn.net/caobo_lq666/article/details/82943069


CTF 同时被 2 个专栏收录
7 篇文章 0 订阅
订阅专栏


新操作
8 篇文章 0 订阅
订阅专栏

很长时间没有在这里记录Writeup了，这次这道题目实在太让我兴奋了。有感而记。

拖进IDA；

```
; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
_main           proc near               ; CODE XREF: start+AF↓p

argc            = dword ptr  4
argv            = dword ptr  8
envp            = dword ptr  0Ch

                push    offset aCrackmeForCtf2 ; "\n Crackme for CTF2017 @Pediy.\n"
                call    sub_413D42
                add     esp, 4
                mov     dword_41B034, 10233h
                call    sub_401040
                call    sub_401080
                call    sub_4010D0
                push    offset aBadRegisterCod ; "Bad register-code, keep trying.\n"
                call    sub_413D42
                add     esp, 4
                xor     eax, eax
                retn
_main           endp
```

```
aBadRegisterCod db 'Bad register
```


惊奇的发现，除了scanf之外，只需要两个函数就执行到了"Bad.....";

依次查看两个验证函数；

1.sub_401080

```
int __fastcall sub_401080(int a1)
{
  int result; // eax
  int v2; // [esp+0h] [ebp-4h]

  v2 = a1;
  result = (int)(&v2 - 3);
  if ( a1 )
  {
    if ( v2 )
    {
      result = a1 - v2;
      if ( a1 != v2 && a1 + 4 * result + result == 3386 )// 不会成立
      {
        result = a1 + 4 * result;
        if ( result == 3386 )
          result = sub_413D42(aYouGetIt, v2);
      }
    }
  }
  return result;
}
```


会发现 a1与v2是恒等的，if 不会成立，也就是永远不会“YouGetIt”

2.sub_4010D0

```
int __fastcall sub_4010D0(int a1)
{
  int result; // eax
  int v2; // [esp+0h] [ebp-4h]

  v2 = a1;
  result = (int)(&v2 - 3);
  if ( a1 )
  {
    if ( v2 )
    {
      result = a1 - v2;
      if ( a1 != v2 && a1 + result + 12 * result == 2333386 )// 不会成立
      {
        result = a1 + 14 * result;
        if ( result == 2333386 )
          result = sub_413D42(aYouGetIt, v2);
      }
    }
  }
  return result;
}
```


同样的道理，这里也永远不会"Yougetit"

困惑：这就很不正常了，就是说程序的正常执行流程下，永远不会pass；

暗示，可能需要特殊的输入，改变程序的执行流程（栈溢出）

拖进OD，在scanf入flag后通过观察栈，得知，12个字符恰好覆盖返回地址以上部分。

```
0019FF28  0040106C  ctf2017_.0040106C
0019FF2C  0041B07C  ASCII "%s"
0019FF30  0019FF34  ASCII "aaaabbbbcccc"
0019FF34  61616161
0019FF38  62626262
0019FF3C  63636363
0019FF40  00401000  入口地址
```

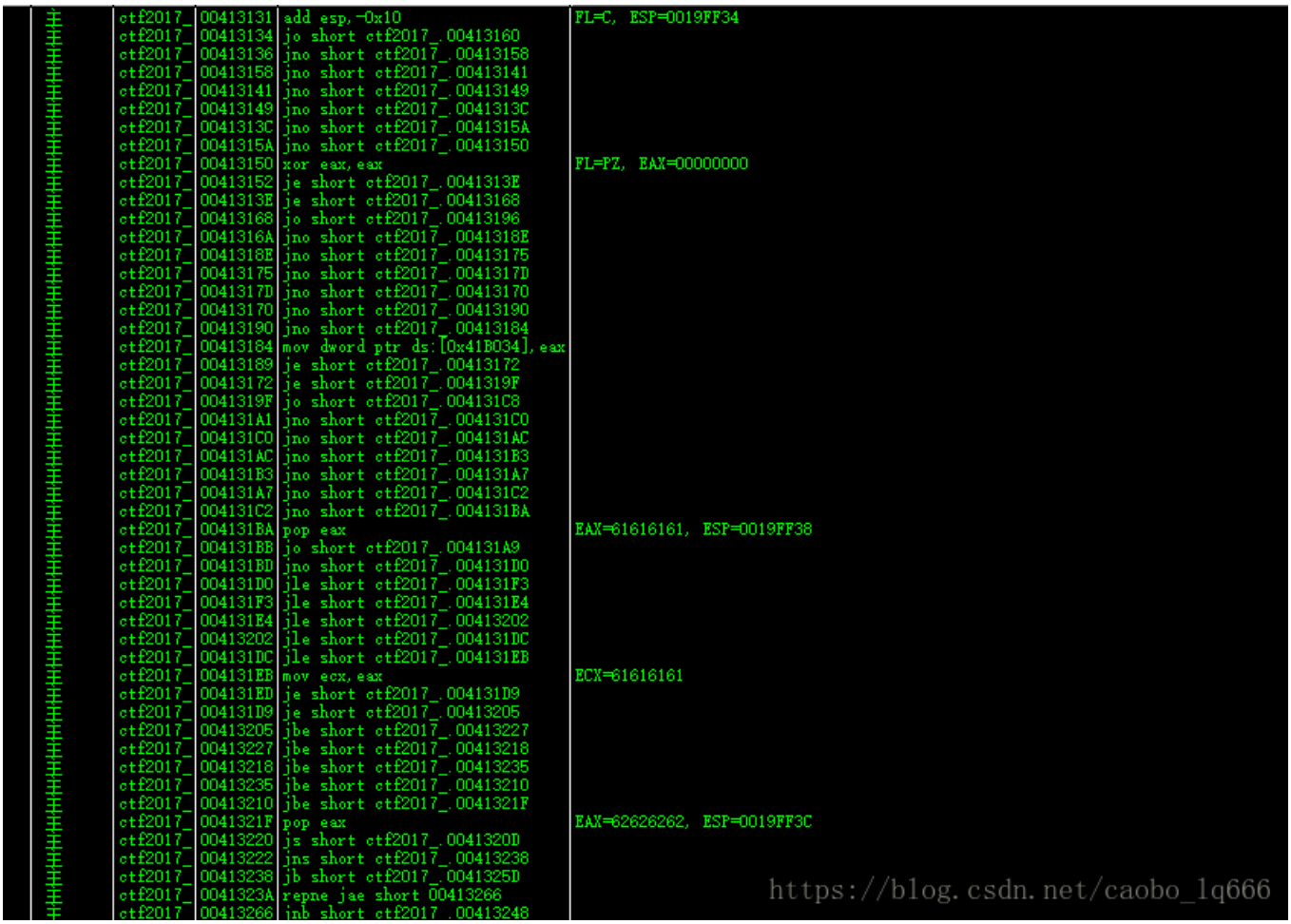

那么，要把程序带到什么地方呢（用哪个地址来覆盖原来的返回地址）；
由于输入的全部是可打印字符，可以在IDA中手动查看可疑的地址字段。发现00413131，是一段很像花指令的东西。

```
:00413131                db 83h, 0C4h, 0F0h
:00413134                dd 20712A70h, 0F1C75F2h, 28741C71h, 2E0671DDh, 870F574h
:00413134                dd 74F17169h, 0DC167002h, 0EA74C033h, 0DC261275h, 0F471E771h
:00413134                dd 6903740Fh, 0EB75EB70h, 0FDF7069h, 22712C70h, 0B8261F7Dh
:00413134                dd 2B741E71h, 3E067169h, 870F57Ch, 7CF17169h, 0DC197002h
:00413134                dd 41B034A3h, 75E77400h, 0E571DC12h, 7CDCF271h, 0E9706903h
:00413134                dd 6965E97Dh, 70B8DC70h, 3E1D7127h, 710F1971h, 0DD257019h
:00413134                dd 0F6700571h, 71DD0870h, 700270F2h, 70580F14h, 0F1171ECh
:00413134                dd 0F671EA71h, 0DD03700Fh, 0ED71ED70h, 0FE170DDh, 7F36217Eh
:00413134                dd 671A7D27h, 1D2A74B8h, 65690D7Eh, 67C067Fh, 1D361C7Eh
:00413134                dd 8BDC0E7Fh, 75EA74C8h, 7E69DC14h, 0C1F47FEFh, 0F97CFB7Fh
:00413134                dd 0EA7DE27Fh, 0D87E6965h, 772076B8h, 2E1A7F27h, 0DD2978B8h
:00413134                dd 778D0D76h, 67EF207h, 0DD261B76h, 58B80E77h, 1479EB78h
:00413134                dd 768DB865h, 0FF477EFh, 0F97EFB77h, 0EA7FE177h, 0B8D9768Dh
:00413134                dd 73F22372h, 1C756729h, 0DD2C740Fh, 66690E72h, 6740673h
:00413134                dd 0DD361E72h, 0DD261073h, 0E974D88Bh, 12751575h, 73ED72DCh
:00413134                dd 0FB730FF3h, 0E073F974h, 6966E875h, 740FD672h, 2E1D7527h
:00413134                dd 75DC1973h, 0DD267C19h, 742E0475h, 0F3751D08h, 16740272h
:00413134                dd 0ED7C58C1h, 0C1F3137Dh, 0F575EA75h, 1D03720Fh, 0EC73EC74h
:00413134                dd 0DF741D66h, 0F23EBDCh, 0EB227585h, 85261DFAh, 74D08B29h
:00413134                dd 0EBF6EB18h, 75D08BF4h, 32F2EBECh, 0E9754A3Eh, 6256F2EBh
:00413134                dd 0EDEB7A6Eh, 7D267C7Ah, 187DF21Ch, 70187D0Fh, 37D1D25h
:00413134                dd 7D69087Ch, 7C027CF4h, 0C18BDC16h, 1271ED70h, 7DEB7DDCh
```


尝试一下，输入‘aaaabbbbcccc11A’;
惊奇的发现，程序执行了验证算法，（证实了思路）

由于花指令的存在，我选择了动态调试
在OD中开启RUN TRACE,单步跟入调试(F8或者f7跟踪，遇到跳转，jz,jl 可以改变z标志位改变流程，继续跟踪）

最后查看执行过的指令。



拷贝下来，过滤得到有效的指令

分析汇编代码：

add esp,-0x10
xor eax,eax
mov dword ptr ds:[0x41B034],eax
pop eax
mov ecx,eax
pop eax
repne jae short 00413266
mov ebx,eax
pop eax
mov edx,eax
mov edx,eax
mov eax,ecx
sub eax,ebx
shl eax,0x2
add eax,ecx
add eax,edx
sub eax,0xEAF917E2

对应的方程：

(x-y0<<2 + x + z == 0xEAF917E2

```
add eax,ecx
sub eax,ebx
mov ebx,eax
shl eax,1
add eax,ebx
add eax,ecx
mov ecx,eax
add eax,edx
sub eax,0xE8F508C8
```

对应的方程：

(x-y) << 1 + (x-y) + x + z ==0XE8F508C8

```
mov eax,ecx
mov eax,ecx
sub eax,edx
sub eax,0xC0A3C68
```

对应的方程：

(x-y) << 1 + (x-y) + x - z == 0xC0A3C68

其实就是解三元方程组
用Z3求解器，或者在线求解
得到x,y,z,在加上'11A'就是flag

```
Just0For0Fun11A
```