看雪 FPC--reverse



还木人 于 2018-10-05 12:20:59 发布 115 火 收藏

分类专栏: CTF 新操作

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/caobo_lq666/article/details/82943069

版权



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
argv
               = dword ptr 8
               = dword ptr 0Ch
envp
               push
                       offset aCrackmeForCtf2; "\n Crackme for CTF2017 @Pediy.\n"
               call
                       sub_413D42
                       esp, 4
               add
                       dword_41B034, 10233h
               mov
               call
                       sub_401040
               call
                       sub_401080
               call
                       sub 4010D0
                       offset aBadRegisterCod ; "Bad register-code, keep trying.\n"
               push
               call
                       sub_413D42
               add
                       esp, 4
                                                       aBadRegisterCod db 'Bad register
               xor
                       eax, eax
               retn
                                      https://blog.csdn.net/caobo_lq666
_main
               endp
```

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"YouGetlt"

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;
        https://blog.csdn.net/caobo_lq666
```

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。

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。

```
db 83h, 0C4h, 0F0h
                           dd 20712A70h, 0F1C75F2h, 28741C71h, 2E0671DDh, 870F574h
:00413134
:00413134
                            dd 74F17169h, 0DC167002h, 0EA74C033h, 0DC261275h, 0F471E771h
:00413134
                            dd 6903740Fh, 0EB75EB70h, 0FDF7069h, 22712C70h, 0B8261F7Dh
:00413134
                           dd 2B741E71h, 3E067169h, 870F57Ch, 7CF17169h, 0DC197002h
                           dd 418034A3h, 75E77400h, 0E571DC12h, 7CDCF271h, 0E9706903h
dd 6965E97Dh, 7088DC70h, 3E1D7127h, 710F1971h, 0DD257019h
:00413134
:00413134
                           dd 0F6700571h, 71DD0870h, 700270F2h, 70580F14h, 0F1171ECh
.00413134
:00413134
                           dd 0F671EA71h, 0DD03700Fh, 0ED71ED70h, 0FE170DDh, 7F36217Eh
                           dd 671A7D27h, 1D2A74B8h, 65690D7Eh, 67C067Fh, 1D361C7Eh
:00413134
:00413134
                           dd 8BDC0E7Fh, 75EA74C8h, 7E69DC14h, 0C1F47FEFh, 0F97CFB7Fh
                           dd 0EA7DE27Fh, 0D87E6965h, 772076B8h, 2E1A7F27h, 0DD2978B8h
:00413134
                           dd 778D0D76h, 67EF207h, 0DD261B76h, 58B80E77h, 1479EB78h
.00413134
:00413134
                           dd 768DB865h, 0FF477EFh, 0F97EFB77h, 0EA7FE177h, 0B8D9768Dh
                           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
:00413134
                           dd 0ED7C58C1h, 0C1F3137Dh, 0F575EA75h, 1D03720Fh, 0EC73EC74h
                           dd 0DF741D66h, 0F23EBDCh, 0EB227585h, 85261DFAh, 74D08B29h
:00413134
                           dd 0EBF6EB18h, 75D08BF4h, 32F2EBECh, 0E9754A3Eh, 6256F2EBh
dd 0EDEB7A6Eh, 7D267C7Ah, 187DF21Ch, 70187D0Fh, 37D1D25het/caobo_lq666
:00413134
:00413134
: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。

1 主	etf2017_ 00413131		FL=C, ESP=0019FF34
1 =	ctf2017 00413134	jo short ctf201700413160	
	etf2017 00413136		
主	ctf2017 00413158		
	ctf2017 00413141		
幸			
1 +	ctf2017_ 00413149		
美	etf2017_ 0041313C		
	etf2017_ 0041315A		
	etf2017_ 00413150		FL=PZ, EAX=00000000
l È	ctf2017_ 00413152		
 	ctf2017 0041313E	je short ctf201700413168	
1 =	ctf2017 00413168		
	ctf2017_ 0041316A		
主	ctf2017 0041318E		
	ctf2017 00413175		
1 ±	ctf2017_ 0041317D		
+	ctf2017_ 00413170		
1 =	etf2017_ 00413190		
	ctf2017_ 00413184		
主	ctf2017_ 00413189		
	etf2017_ 00413172		
主	ctf2017_ 0041319F	jo short ctf2017004131C8	
1 1	ctf2017 004131A1		
1 =	etf2017 004131C0		
	ctf2017_ 004131AC		
	ctf2017 004131B3		
主	ctf2017 004131A7		
士	ctf2017 004131C2		
∓	ctf2017 004131BA		EAX=61616161, ESP=0019FF38
 ∓	ctf2017 004131BB		EAR GIGIGIGI, EST GGIGITIGG
□ ±			
	ctf2017_ 004131D0		
美	otf2017_ 004131F3		
美	ctf2017_ 004131E4		
	etf2017_ 00413202		
	otf2017_ 004131DC		
主	ctf2017_ 004131EB		ECX=61616161
主	otf2017_ 004131ED		
T I È	etf2017 004131D9	je short ctf201700413205	
T I T	ctf2017 00413205		
 	ctf2017 00413227		
	ctf2017 00413218		
	ctf2017 00413235		
	ctf2017 00413210		
■ 	ctf2017_ 0041321F	17	EAX=62626262, ESP=0019FF3C
- 幸		pop eax js short ctf20170041320D	ERR GEOEGECE, EST-GOTOFFOC
- 幸			
-	etf2017_ 00413222	jns short ctf201700413238	
- I ±	ctf2017_ 00413238	jb short ctf20170041325D	https://blog.csdn.net/caobo_1q666
	ctf2017_ 0041323A	repne jae short 00413266	it tps.//biog. csdii. het/caobo_iqooo
+	cti2017 UU413266	jnb short ctf2017 .00413248	

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 edx,eax
sub eax,ebx
shl eax,0x2
add eax,ecx

对应的方程:

add eax,edx

sub eax,0xEAF917E2

(x-y) << 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