CE-248 Lab Race Condition

Vitor Pimenta dos Reis Arruda

Março de 2019

1 7.1

Não tem. Se o teste do **access()** passar, é porque o RUID já tem permissão para escrever em /**etc/passwd**, ou seja, já é um usuário privilegiado. Não é possível, sendo um usuário não-privilegiado, "enganar" o programa para que o teste de **access()** recaia sobre outro arquivo (já que a string está, como dizem, **hard-coded** no código-fonte do programa).

2 7.2

Reproduzimos abaixo o código da questão (note que está reformatado!) com numeração de linhas para facilitar referências (assumimos que **tmp/XYZ** é um erro de digitação e deveria ser /**tmp/XYZ**):

```
int main() {
     struct stat stat1 , stat2;
     int fd1, fd2;
     if (access("/tmp/XYZ", O_RDWR)) {
       fprintf(stderr, "Permission denied\n");
6
      else
       fd1 = open("/tmp/XYZ", O.RDWR);
     if (access ("/tmp/XYZ", O.RDWR)) {
       fprintf(stderr, "Permission denied\n");
10
11
      else
       fd2 = open("/tmp/XYZ", ORDWR);
13
     // Check whether fd1 and fd2 have the same inode.
14
     fstat(fd1, &stat1);
fstat(fd2, &stat2);
16
     if (stat1.st_ino == stat2.st_ino) {
17
       write_to_file(fd1);
18
19
       fprintf(stderr, "Race condition detected\n");
20
21
       return -1;
22
     return 0;
23
```

Premissoas para responder à questão são que access() usa o RUID (real user id) para testar permissão, enquanto open() usa o EUID para tal.

Assim sendo, há uma condição de corrida "óbvia" entre as linhas 4 e 8. Outra menos óbvia está entre as linhas 8 e 9: na linha 8, /tmp/XYZ deveria ser um symlink apontando para um arquivo privilegiado, enquanto, na linha 9, deveria apontar para um arquivo não-privilegiado. Finalmente, há outra condição de corrida "óbvia" entre as linhas 9 e 13. Ao todo, portanto, são 3 condições de corrida.

3 7.3

Não há condição de corrida, porque a chamada a **open()** é atômica. Isso significa que, uma vez invocada **open()**, o sistema operacional assegura a impossibilidade de outra instrução ser executada em meio ao tratamento de **open()**. Confira a seção 2.9.7 da especificação de "System Interfaces" do POSIX

4 7.4

Não é possível defender contra **buffer overflow** meramente desabilitando temporariamente os privilégios (ou seja, desabilitando de maneira que o privilégio seja recuperável pelo programa). Isso porque, quando um **buffer overflow** é bem sucedido e insere código arbitrário para ser executado, uma dessas instruções do atacante pode ser muito bem recuperar os privilégios!

5 7.5

Reproduzimos abaixo o código da questão (note que está reformatado !) com numeração de linhas para facilitar referências:

```
1 #include <stdio.h>
  #include <sys/stat.h>
  #include <sys/types.h>
  #include <unistd.h>
  int main() {
    struct stat statbuf;
    uid_t real_uid;
    FILE* fp;
9
    fp = fopen("/tmp/XYZ", "a+");
10
    stat("/tmp/XYZ", &statbuf);
    printf("The file owners user ID: %d\n", statbuf.st_uid);
    printf("The processs real user ID: %d\n", getuid());
13
14
    // Check whether the file belongs to the user
    if (statbuf.st_uid == getuid()) {
15
16
      printf("IDs match, continue to write to the file.\n");
      // write to the file ...
      if (fp) fclose(fp);
18
    } else ·
19
      printf("IDs do not match, exit.\n");
```

```
21     if (fp) fclose(fp);
22     return -1;
23     }
24     return 0;
25 }
```

Existe situação de corrida, provocada pelas linhas 10 e 11 do código. Imagine a situação em que, antes da execução da linha 10, /tmp/XYZ é um symlink apontando para /etc/passwd, o que dá êxito à invocação de fopen() - já que EUID é root, o qual tem acesso a /etc/passwd.

Em seguida, depois da execução da linha 10, mas antes da execução da linha 11, o atacante redefine o symlink para que ele aponte para /home/seed/somefile. Supondo que o usuário seed seja o dono desse arquivo, a invocação de stat() vai preencher a variável statbuf com o UID do usuário seed, dando êxito ao teste executado na linha 15. Está feito o ataque.

6 7.6

Reproduzimos abaixo o código da questão (note que está reformatado !) com numeração de linhas para facilitar referências:

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <sys/stat.h>
  #include <sys/types.h>
4 #include <unistd.h>
6 int main() {
    struct stat statbuf;
    uid_t real_uid;
    FILE* fp;
9
    fp = fopen("/tmp/XYZ", "a+");
10
    fstat(fileno(fp), &statbuf);
11
    printf("The file owners user ID: %d\n", statbuf.st_uid);
12
    printf("The processs real user ID: %d\n", getuid());
13
    // Check whether the file belongs to the user
14
     if (statbuf.st\_uid == getuid()) {
       printf("IDs match, continue to write to the file.\n");
16
         write to the file
17
       if (fp) fclose(fp);
18
    } else {
19
       printf("IDs do not match, exit.\n");
20
       if (fp) fclose(fp);
21
       return -1;
23
24
    return 0;
25 }
```

A princípio, parece que as linhas 10 e 11 introduzem condição de corrida, mas isso não é verdade.

Na execução de **fopen()**, mesmo que /**tmp/XYZ** seja um symlink, ele será seguido e o arquivo para o qual ele aponta será aberto, retornando um **FILE***. Esse **FILE*** é uma abstração por cima dos **file descriptors** do Linux (que são simplesmente do tipo **int**).

A função fileno() só faz aceitar um FILE* e retornar seu file descriptor original (de certa forma, essa função "desfaz" a abstração para revelar o file descriptor "cru" armazenado no FILE*).

De qualquer modo, observe que, uma vez aberto, o **FILE*** (e, por extensão, o **file descriptor**) identificam unicamente o arquivo aberto, e nenhuma informação sobre /tmp/XYZ (o symlink do início) permanece. Em outras palavras, neste ponto não importa mais o fato de que o arquivo foi alcançado a partir de um symlink.

Assim, quando **fstat()** é invocada usando o **file descriptor** como argumento, ela preencherá a variável **statbuf** com as informações do arquivo aberto. Dessa forma, poderemos checar se o RUID do processo corresponde ao proprietário do arquivo aberto, não importando o que um atacante faça com o symlink /**tmp/XYZ** (o qual, nota-se, só é acessado uma única vez).