

# Software Security 09

Format strings vulnerabilities

Gianluca Amato

Università di Chieti-Pescara



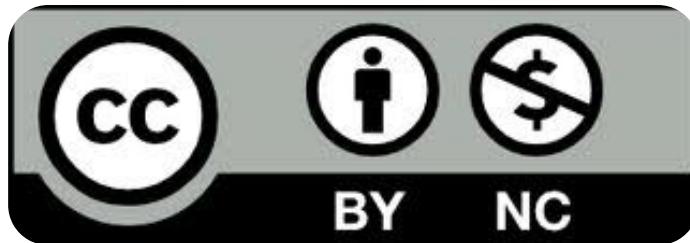
<https://cybersecnatlab.it>

# License & Disclaimer

2

## License Information

This presentation is licensed under the  
Creative Commons BY-NC License



To view a copy of the license, visit:

<http://creativecommons.org/licenses/by-nc/3.0/legalcode>

## Disclaimer

- We disclaim any warranties or representations as to the accuracy or completeness of this material.
- Materials are provided "as is" without warranty of any kind, either express or implied, including without limitation, warranties of merchantability, fitness for a particular purpose, and non-infringement.
- Under no circumstances shall we be liable for any loss, damage, liability or expense incurred or suffered which is claimed to have resulted from use of this material.

# Vulnerabilità delle stringhe di formato

3

- Le vulnerabilità della stringa di formato (**format strings vulnerabilities**) sono una serie di bug
  - identificati nella seconda metà degli anni 2000;
  - relative alle *stringhe di formato* che si trovano come primo parametri di varie funzioni C (printf, sprintf, fprintf, ...);
  - consentono all'attaccante di corrompere la memoria (come in un buffer overflow)

```
printf("The answer is %d!", 42);
```

# Uso delle stringhe di formato

4

- Le stringhe di formato consentono di
  - Convertire vari tipi nella loro rappresentazione come stringa.
  - Specificare il formato della rappresentazione.
  - Cambiare il contenuto delle variabili !!
- Quest'ultima possibilità dà origine, se non usate correttamente, a vulnerabilità molto serie!
- Vedremo che questo tipo di vulnerabilità ricorda molto quelle di tipo **SQL injection** e **Cross-site scripting**.

# Vulnerabilità

5

- Consideriamo il seguente programma

```
#include <stdio.h>

int main(int argc, char *argv[]) {
    if (argc > 1) {
        printf(argv[1]);
        printf("\n");
    } else {
        printf("Please, give me a value to echo.\n");
    }
    return 0;
}
```

echo.c

# Vulnerabilità

6

- Possiamo osservare che nel programma il primo argomento di linea di comando viene passato a printf nello spazio normalmente dedicato alla stringa di formato

```
(arg[0] - 1) {\n    printf(argv[1]);\n    printf("\n");\n}
```

- Cosa accade se nella riga di comando vengono passate stringhe contenenti il simbolo % ?

```
$ ./echo %s%s%s%s%s%s%s\nSegmentation fault (core dumped)
```

# Vulnerabilità

7

- Possiamo far andare in crash il programma aggiungendo un numero adeguato di %s
  - Per ogni %s, la funzione printf cerca il successivo parametro (puntatore alla stringa da stampare) nello stack o nei registri.
  - La funzione main non ha messo niente di specifico né nello stack né nei registri
    - I valori presi da printf sono quindi valori che stanno lì per altri motivi
  - Se uno di questi valori punta ad una zona di memoria non allocata, si genera un errore di *segmentation fault*.

# Vedere il contenuto dello stack

8

- La stessa vulnerabilità si può usare per leggere il contenuto dello stack, con lo specificatore di formato `%x`
  - Lo specificatore `%x` legge un valore dallo stack e lo visualizza in esadecimale.
  - Possiamo usare `%nx` (con  $n$  intero) per stampare il valore su  $n$  cifre
  - Possiamo usare `%n$x` (con  $n$  intero) per stampare il valore dell' $n$ -esimo parametro (senza dovere scrivere tutti i `%x` precedenti)

# Vedere il contenuto dello stack

9

- Consideriamo la seguente variazione:

```
#include <stdio.h>

int main(int argc, char** argv) {
    long long value1 = 0xabababababababab;
    long long value2 = 0xcdcdcdcdcdcdcdcd;
    long long value3 = 0xefefefefefefefef;

    if (argc > 1) {
        printf(argv[1]);
        printf("\n");
    } else {
        printf("Please, give me a value to echo.\n");
    }
    return 0;
}
```

echo2.c

# Vedere il contenuto dello stack

10

- Possiamo usare le format string vulnerabilities per vedere il contenuto dello stack.
- Nei sistemi a 32 bit, possiamo leggere le tre variabili value1, value2 e value3 con

```
$ ./echo2-32 "%x %x %x %x %x %llx %llx %llx"
f7f3c000 0 0 0 0 efefefefefefefef cdcdcdcdcdcdc ababababababab
```

- I primi cinque %x visualizzano solo semplici valori di padding aggiunti all'inizio di main per far sì che la cima dello stack fosse allineata a 16 byte.

# Vedere il contenuto dello stack

11

- Nei sistemi a 64 bit la procedura è simile ma la stringa è leggermente diversa.

```
$ ./echo2 "%llx %llx %llx %llx %llx %llx %llx %llx %llx %lx"  
7fff29a3a678 7fff29a3a690 402e00 7fbf01674680 7fbf01676000 7fff29a3a678 200000000 0 efefefefefefefef cdcdcddcdcdcdcd abababababababab
```

- In questo caso:
  - I primi cinque %llx visualizzano i valori dei registri rsi, rdx, rcx, r8, r9 che, secondo le convenzioni, contengono i primi parametri
    - rdi contiene la stringa di formato
  - Il sesto e settimo %llx contengo i valori di argc e argv che la funzione main si salva nello stack quando viene chiamata
  - L'ottavo %llx visualizza un dato per il padding
  - Seguono gli %llx che visualizzano le variabili

# Corruzione della memoria

12

- La vulnerabilità delle stringhe di formato consente anche di modificare la memoria.
  - Lo specificatore %n interpreta il proprio parametro come un indirizzo di memoria, nella quale la printf salverà il numero di caratteri stampati.
  - Se riusciamo a fornire nello stack in corrispondenza del parametro %n un valore a nostra scelta, possiamo modificare qualunque locazione di memoria.

# Corruzione della memoria

13

changeit.c

```
#include <stdio.h>

int flag;

int main(int argc, char** argv) {
    if (argc < 1) {
        printf("Please, enter your name!\n");
    }

    printf(argv[1]);

    if (flag) {
        printf("\n\nYou win!\n");
    } else {
        printf("\n\nTry again.\n");
    }
}
```

# Corruzione della memoria

14

- Notate che la variabile flag è globale
  - non si trova quindi nello stack ma nel segmento dati
- L'idea dell'attacco è:
  - Individuare la posizione in memoria della variabile flag
  - Fornire una stringa in input che:
    - Contiene questo indirizzo
    - Legge con %x tutti i valori nello stack fino ad arrivare alla posizione che contiene che questo indirizzo
    - Termina con un %n

# Posizione di flag

15

- La posizione di flag la si può individuare disassemblando il codice.
- In questo caso, poiché la variabile è globale e il binario contiene la tabella dei simboli, possiamo direttamente usare readelf.
  - `readelf -a changeit-32 | grep flag`
  - Otteniamo:
    - 37: 0804b014 4 OBJECT GLOBAL DEFAULT 25 flag



# Software Security 09

Format strings vulnerabilities

FINE

Gianluca Amato

Università di Chieti-Pescara



<https://cybersecnatlab.it>