Nicola VELLA

Università di Pisa

Software Security 1 Introduzione al Reverse Engineering





https://cybersecnatlab.it

License & Disclaimer

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.



Argomenti

- Introduzione alla categoria *binary*
- Comprensione della memoria a basso livello
- Introduzione assembly x86-64





Argomenti

- Introduzione alla categoria *binary*
- Comprensione della memoria a basso livello
- Introduzione assembly x86-64





Introduzione binary

Nella categoria **binary** rientrano tutte quelle **sfide** dove si ha a che fare con eseguibili **nativi**

```
root@oc23:/ctf/work# xxd a.out | head -n 20
00000000: 7f45 4c46 0201 0103 0000 0000 0000 0000
00000010: 0200 3e00 0100 0000 5016 4000 0000 0000
                                           ..>....P.@....
00000020: 4000 0000 0000 0000 c0b4 0d00 0000 0000
                                           0.....
00000030: 0000 0000 4000 3800 0a00 4000 1f00 1e00
                                           .....@.8....@.....
                                           . . . . . . . . . . . . . . . . .
.............................
00000080: 0010 0000 0000 0000 0010 4000 0000
                                           00000090: 0010 4000 0000 0000 bd66 0900 0000
                                           ..@.....f.....
                                           .f.............
000000d0: f484 0200 0000 0000 f484 0200 0000 0000
000000e0: 0010 0000 0000 0000 0100 0000 0600 0000
000000f0: b007 0c00 0000 0000 b017 4c00 0000 0000
                                           . . . . . . . . . . . . . . . .
00000100: b017 4c00 0000 0000 e05a 0000 0000 0000
                                           ..L.....Z.....
00000110: 90b4 0000 0000 0000 0010 0000 0000 0000
p.0....p.0....
root@oc23:/ctf/work# file a.out
a.out: ELF 64-bit LSB executable. x86-64, version 1 (GNU/Linux), statically
linked, for GNU/Linux 3.2.0, not stripped
root@oc23:/ctf/work# ./a.out
Ciao mondo!
```

Cosa sono gli eseguibili nativi?

- Sono dei file che contengono codice macchina che può essere eseguito direttamente dal processore.
- Oltre al codice macchina contengono alcune informazioni utilizzate dal sistema operativo per caricarlo in memoria.





Formato ELF

ELF (acronimo di **Executable and Linkable Format**), è un formato estremamente flessibile (e complesso) per rappresentare file binari.

Viene generalmente utilizzato nei sistemi **Linux** moderni per rappresentare **file eseguibili** e **librerie condivise**.

Ad alto livello, possiamo vederlo come un **insieme di strutture** che descrivono come caricare in memoria i dati salvati all'interno dello stesso file.





Esempio di informazione aggiuntive nei binari ELF

```
root@oc23:/ctf/work# gcc main.c
root@oc23:/ctf/work# nm -n a.out
                w cxa finalize@GLIBC 2.2.5
                w gmon start
                w ITM deregisterTMCloneTable
                w ITM registerTMCloneTable
                U __libc_start_main@GLIBC_2.34
                U puts@GLIBC 2.2.5
000000000000038c r __abi_tag
0000000000001000 T init
0000000000001060 T start
0000000000001090 t deregister tm clones
00000000000010c0 t register tm clones
0000000000001100 t do global dtors aux
0000000000001140 t frame_dummy
0000000000001149 T main
0000000000001174 T fini
00000000000002000 R IO stdin used
00000000000002010 г GNU EH FRAME HDR
000000000000020f0 г __FRAME_END__
000000000003db8 d frame dummy init array entry
000000000003dc0 d do global dtors aux fini array entry
0000000000003dc8 d DYNAMIC
000000000003fb8 d GLOBAL OFFSET TABLE
00000000000004000 D data start
0000000000004000 W data start
0000000000004008 D __dso_handle
0000000000004010 B __bss_start
0000000000004010 b completed.0
00000000000004010 D edata
00000000000004010 D TMC END
0000000000004018 B end
root@oc23:/ctf/work# ./a.out
Ciao mondo!
```



```
root@oc23:/ctf/work# strip a.out
root@oc23:/ctf/work# nm -n a.out
nm: a.out: no symbols
root@oc23:/ctf/work# ./a.out
Ciao mondo!
```





Strumenti per analizzare binari ELF

readelf: stampa le informazioni contenute nei file ELF

nm: stampa tutti i simboli contenuti nei file ELF

<u>objdump</u>: stampa le informazioni contenute nei file oggetto, ha un compito più specifico rispetto a readelf

<u>Ild</u>: stampa gli oggetti condivisi necessari all'esecuzione del programma

<u>lief</u>: Libreria python per analizzare e modificare file ELF





Tipologia di sfide binary: REV e PWN

Le sfide della categoria binary si dividono in 2 rami: Reverse Engineering e Pwn

<u>REV</u>: Richiede l'analisi di un binario per comprenderne il funzionamento.

<u>PWN</u>: Richiede l'analisi di un binario per trovare vulnerabilità, per poi sfruttarle per cambiare il comportamento originale del programma

In tutti e due i tipi di sfide è necessaria una analisi approfondita del binario.





Argomenti

- Introduzione alla categoria *binary*
- Comprensione della memoria a basso livello
- Introduzione assembly x86-64
- Introduzione alle metodologie di base per il reverse engineering





Cos'è la memoria?

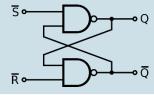


Per un programmatore potrebbe essere un insieme di variabili tipate

int numero char buffer[10]



Per un ingegnere elettronico potrebbe essere un insieme di celle bistabili





Dobbiamo scegliere un livello di astrazione





Astrazioni di memoria

Dati tipati (variabili)

Visione interpretata dei byte

Linguaggio di programmazione

Memoria virtuale

Sequenza di byte indirizzabili Spazio indipendente per-processo Solo alcune aree sono *mappate*

Sistema operativo

Memoria fisica

Sequenza di byte indirizzabili





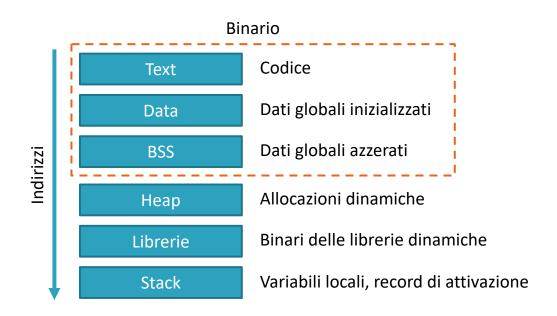
Memoria virtuale

- Spazio virtuale di dimensione fissata (4GB / 256TB)
- Mapping fra aree di memoria virtuale e fisica
- Flag di protezione degli accessi
 - Read, write, execute





Spazio virtuale Linux userspace







Spazio virtuale Linux userspace

```
int var_global;
int main()
{
    int var_stack;
    int *ptr_heap = malloc(sizeof(int));
    printf("main @ %p\n", &main);
    printf("var_global @ %p\n", &var_global);
    printf("ptr_heap = %p\n", ptr_heap);
    printf("var_stack @ %p\n", &var_stack);
    getchar();
    return 0;
}
```

```
~/cc21/o/ss1_demos > bin/address_space
main @ 0x401146
var_global @ 0x404038
ptr_heap = 0x1cec2a0
var stack @ 0x7ffcaa7adbd4
```

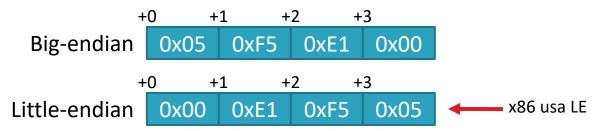
```
/cc21/oli/ss1 demos > sudo cat /proc/$(pgrep address space)/maps
00400000-00401000 r--p 00000000 fd:02 5824216
                                                                          /home/andrea/cc21/oli/ss1 demos/bin/address space
00401000-00402000 r-xp 00001000 fd:02 5824216
                                                                          /home/andrea/cc21/oli/ss1 demos/bin/address space
00402000-00403000 r--p 00002000 fd:02 5824216
                                                                         /home/andrea/cc21/oli/ss1 demos/bin/address space
00403000-00404000 r--p 00002000 fd:02 5824216
                                                                          /home/andrea/cc21/oli/ss1 demos/bin/address space
00404000-00405000 rw-p 00003000 fd:02 5824216
                                                                          /home/andrea/cc21/oli/ss1 demos/bin/address space
01cec000-01d0d000 rw-p 00000000 00:00 0
/td62dc4d000-/td62dc6t000 r--p 00000000 td:00 183/34/
                                                                         /usr/lib64/libc-2.29.so
7fd62dc6f000-7fd62ddbc000 r-xp 00022000 fd:00 1837347
                                                                         /usr/lib64/libc-2.29.so
7fd62ddbc000-7fd62de08000 r--p 0016f000 fd:00 1837347
                                                                         /usr/lib64/libc-2.29.so
7fd62de08000-7fd62de09000 ---p 001bb000 fd:00 1837347
                                                                         /usr/lib64/libc-2.29.so
7fd62de09000-7fd62de0d000 r--p 001bb000 fd:00 1837347
                                                                          /usr/lib64/libc-2.29.so
7fd62de0d000-7fd62de0f000 rw-p 001bf000 fd:00 1837347
                                                                         /usr/lib64/libc-2.29.so
7fd62de0f000-7fd62de15000 rw-p 00000000 00:00 0
7fd62de55000-7fd62de56000 r--p 00000000 fd:00 1838933
                                                                         /usr/lib64/ld-2.29.so
7fd62de56000-7fd62de76000 r-xp 00001000 fd:00 1838933
                                                                         /usr/lib64/ld-2.29.so
7fd62de76000-7fd62de7e000 r--p 00021000 fd:00 1838933
                                                                         /usr/lib64/ld-2.29.so
7fd62de7f000-7fd62de80000 r--p 00029000 fd:00 1838933
                                                                         /usr/lib64/ld-2.29.so
7fd62de80000-7fd62de81000 rw-p 0002a000 fd:00 1838933
                                                                          /usr/lib64/ld-2.29.so
7fd62de81000-7fd62de82000 rw-p 00000000 00:00 0
7ffcaa78e000-7ffcaa7b0000 rw-p 00000000 00:00 0
7ffcaa7fa000-7ffcaa7fe000 r--p 00000000 00:00 0
                                                                          [vvar]
7ffcaa7fe000-7ffcaa800000 r-xp 00000000 00:00 0
                                                                          [vdso]
fffffffff600000-ffffffffff601000 r-xp 00000000 00:00 0
                                                                          [vsyscall]
```





Rappresentazione di interi

- unsigned int: intero a 32 bit senza segno
 - Numero in [0, 4294967295]
- Esempio: valore 100.000.000
 - Esadecimale: 0x05F5E100







Rappresentazione di interi

```
In [1]: valore = 100 000 000
In [2]: print(f"0x{valore:08x}")
0x05f5e100
In [3]: from struct import pack
In [4]: pack('>I', valore) # Big-Endian
Out[4]: b'\x05\xf5\xe1\x00'
In [5]: pack('<I', valore) # Little-Endian</pre>
Out[5]: b'\x00\xe1\xf5\x05'
```





Rappresentazione di tipi C (x86)

- Interi little-endian
 - Interi con segno rappresentati secondo la notazione complemento a due
 - char, int, short, long, enum: interi a varie lunghezze
- float e double: IEEE 754
- I puntatori sono interi unsigned
 - Il loro valore è l'indirizzo puntato
 - > 32/64 bit (per indirizzare intero spazio virtuale)





Rappresentazione di tipi C (x86)

- Array
 - Elementi disposti sequenzialmente
 - > [i] @ base array + i * size elemento
- Strutture
 - Campi disposti sequenzialmente in ordine di dichiarazione
 - Campo @ base struct + somma size campi precedenti
 - > (Il compilatore potrebbe introdurre del padding)





Argomenti

- Introduzione alla categoria *binary*
- Comprensione della memoria a basso livello
- Introduzione assembly x86-64
- Introduzione alle metodologie di base per il reverse engineering





Assembly x86-64

La CPU ha una piccola memoria locale composta da registri

- A questa memoria locale ci accediamo attraverso i nomi dei registri:
 - rax, rbx, rcx, ...

Ogni istruzione assembly ha degli operandi

- Registri: rax, ebx, r13d, ...
- Memoria: [rax+4]





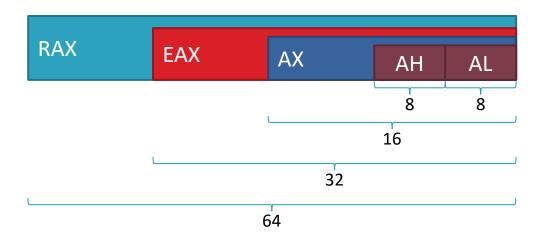
Registri x86-64

Estesi da x86: Generici: r8-Gestione Program r{a,b,c,d}x counter: rip stack r15 rbp (frame rsp (stack pointer) pointer)





Registri x86_64







Una generica istruzione x86-64

- > Sintassi Intel: operando destinazione a sinistra, operando sorgente a destra
- OPCODE <dst>, <src>: <dst> e <src> possono essere registri, registri utilizzati
 come indirizzi di memoria, indirizzi di memoria e valori immediate (max a 32 bit)
 - registers[dst] = OPCODE(registers[dst], registers[src])
 - memory[registers[dst]] = OPCODE(memory[registers[dst]], registers[src])
 - **>** ...





Alcune istruzioni di base

- MOV <dst>, <src>
- PUSH <src> / POP <dst>
- ADD/SUB <dst>, <src>
- CALL <pc> / RET
- > JMP <pc>





Salti condizionali

- CMP < opnd1>, < opnd2>
 - Confronta due valori e imposta delle flag
- J<condizione> <pc>
 - Salta a <pc> se le flag matchano <condizione>
- Salta se rax != 15:
 - > CMP rax, 15
 - > JNE ...





Argomenti

Introduzione alla categoria *binary*

Comprensione della memoria a basso livello

Introduzione assembly x86-64

Introduzione alle metodologie di base per il reverse engineering





Reverse engineering: Perché?



Analisi di Malware



Ricerca di vulnerabilità in programmi closed source



Game Cheating





Reverse Engineering: Come?





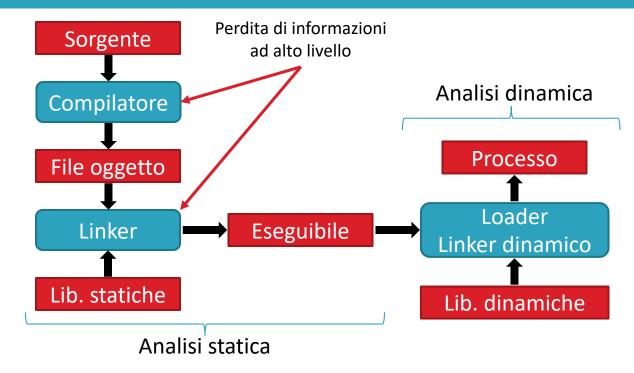
Analisi Statica

Analisi Dinamica





La vita di un programma







Tools Analisi Statica

Generici

- Ghidra
- IDA
- Binary Ninja
- Radare2

Compiti specifici

- JADX
- dnSpy/ILSpy
- uncompyle6/unpyc
- luadec





Tools Analisi Statica

GHIDRA, IDA, Binary Ninja, radare2

• Cercano di analizzare qualsiasi binario in input

JADX

Reverse di bytecode JAVA

dnSpy, ILSpy

Reverse di bytecode .NET

uncompyle6/unpyc

Reverse di bytecode Python

luadec

Reverse di bytecode LUA





Tools Analisi Dinamica

• Non pensato per analizzare binari senza informazioni di debugging, gdb da utilizzare con GEF o PWNDBG radare2 • Integra molte features comode per il reversing a differenza di GDB Timeless debugging frida • Permette di iniettare codice JS in qualsiasi punto del programma ida debugger • Debugger con GUI disponibile anche nella versione free





Nicola VELLA

Università di Pisa

Software Security 1 Introduzione al Reverse Engineering





https://cybersecnatlab.it