

Process Format and Phases

Grep

Permette di ricercare stringhe all'interno di un file `grep [options] pattern [FILE]`

[GREP Cheat Sheet](#)

```
-c print a count of the number of lines that match
-i ignore case
-v print out the lines that don't match the pattern
-n print out the line number before printing the matching line
-w searches for full words only, ignoring your string if it's a part of another word.
-r enables recursive search in the current directory

grep -vi hello *.txt
searches all txt files in the current dir for lines that do not contain any form
of the word hello eg Hello, HELLO or Hello

grep query file1 file2 file3 // multiple files
```

grep usa espressioni regolari

```
? The preceding item is optional and matched at most once.
* The preceding item will be matched zero or more times.
+ The preceding item will be matched one or more times.
{n} The preceding item is matched exactly n times.
{n,} The preceding item is matched n or more times.
{,m} The preceding item is matched at most m times.
{n,m} The preceding item is matched at least n times, but not more than m times.
^ start of the line
$ end of the line
```

```
grep ^..[l-z]$ hello.txt
```

any line in hello.txt that contains a three characters sequence that ends with a lowercase letter from l to z. es. [abl] [xyz]

VIM/VI

(è stato il primo editor di linux)

```
vi / vim filename
```

VIM Cheat Sheet

```

command mode, input mode, visual mode,
hjkl move the courser
^ move to begin of line
$ move to end
w start of word, b end of prev word
G end of file

cut and paste → 5dd delete 5 lines move to position and p to paste
copy and paste → yank 5yy

:w save file
:wq save and exit
:ZZ
:q! force exit
:e filename to edit another file
:x write file, then quit.
u - undo last edit.
ctrl-r redo.
/ search forward in the file.
? search backward in the file.

```

```

#include <stdio.h>

int main(){
    char buf[80];
    int cookie;
    printf("buf: %08x cookie: %08x\n",&buf,&cookie);
    gets(buf);
    if(cookie == 0x41424344)
        printf("You Win!\n");
}

```

gcc compile without buffer overflow checks

```

gcc -m32 -z execstack -fno-stack-protector prog.c -o prog.out

install GEF for GDB
https://github.com/hugsy/gef
bash -c "$(curl -fsSL https://gef.blah.cat/sh)"
disas main // main is the function is guess
shell python -c 'print(0x80)'
run < <(python -c 'print("A"*84+"\x0f\x12\x40\x00")')

```

vim ha 9 buffer per fare cut/paste

Esecuzione di un programma

Il file compilato contiene una serie di informazioni che servono all'OS per far eseguire il programma.

Il codice sorgente `.c` viene dato in pasto al compilatore, il compilatore solitamente generava un codice oggetto `.o` che viene dato al linker. Adesso gcc compilatore fa entrambe compile + linking. L'unico formato eseguibile è quello binario.

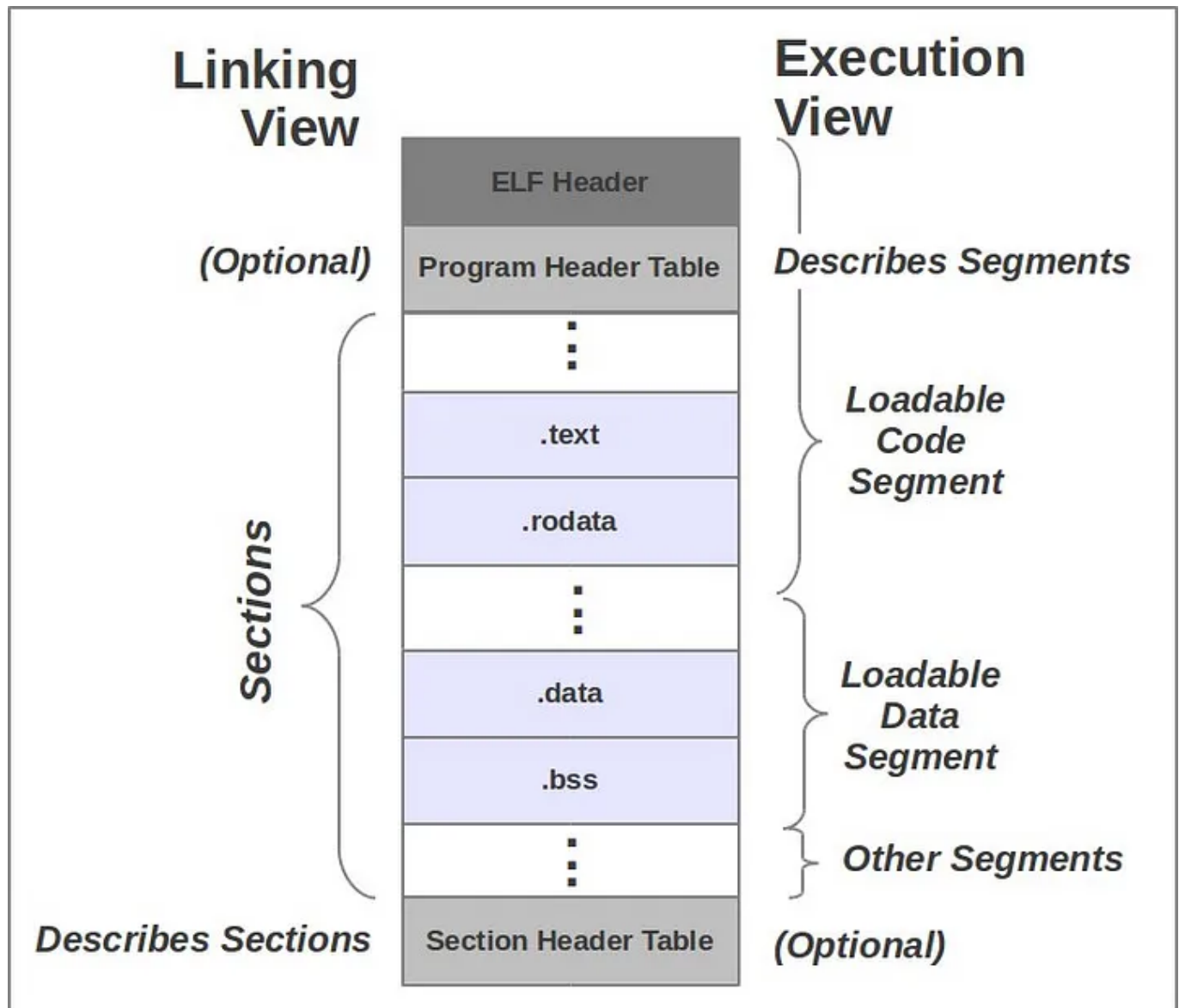
Il compilatore fa due passate nella prima passata trasforma il programma in assembler (assemblatore è contenuto dentro il compilatore), assembler trasforma in un programma oggetto, l'oggetto entra dentro il linker, il linker recupera le librerie per poi generare il formato eseguibile.

Una volta che il programma è in formato eseguibile esiste un programma dell'OS che si chiama **Loader** che carica il programma.

Il **loader di UNIX** è `ld`

Executable and Linkable Format - ELF

Le informazioni di un file eseguibile/oggetto creato dal compilatore è formattato in un formato standard ben definito, nel caso di UNIX è il formato **Executable and Linkable Format ELF**. Nel mondo Windows si chiama **Portable Executable PE**. (ELF è usato anche da PlayStation)



Componenti di ELF

I componenti di un file ELF sono tre: Header, Section, Segments.

```

ELF Header
Program header table
.text // codice del programma tradotto in codice binario
.rodata // initialized read only data
...
.data // initialized data
.bss // uninitialized data
.plt // PLT (Procedure Linkage Table) IAT equivalent
.symtab // global symbol table
...
Section header table
  
```

`readelf -h filename` # legge un file ELF

```
// ELF Header
magic_number: un numero che rappresenta il tipo di file
e_entry: entry point dell'applicazione l'indirizzo di memoria della prima
istruzione eseguibile del programma;
e_phoff: file offset of the program header table;
e_shoff: offset of the section header table;
e_flag: processor-specific flags associated with the file;
e_ehsize: ELF header size;
e_phentsize: program header entry size in program header table;
e_phnum: number of program header;
e_shentsize: section header entry size in section header table;
e_shnum: number of section headers;
e_shstrndx: index in section header table denoting section dedicated to hold
section names.
```

Le sezioni sono tutte le informazioni che servono per costruire l'eseguibile, viene usato per la fase successiva del linking. Il numero di sezioni dipende dalla grandezza del programma, dalle librerie che il programma usa, ecc. Quindi, non sono presenti tutte le sezioni del programma nel file ELF.

```
(kali㉿kali)-[~/lab-sp/20231012]
$ readelf -h prog.bin
ELF Header:
  Magic:      7f 45 4c 46 01 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00
  Class:                      ELF32
  Data:                      2's complement, little endian
  Version:                    1 (current)
  OS/ABI:                     UNIX - System V
  ABI Version:                0
  Type:                      DYN (Position-Independent Executable file)
  Machine:                   Intel 80386
  Version:                   0x1
  Entry point address:        0x1080
  Start of program headers:    52 (bytes into file)
  Start of section headers:    13816 (bytes into file)
  Flags:                      0x0
  Size of this header:         52 (bytes)
  Size of program headers:     32 (bytes)
  Number of program headers:    11
  Size of section headers:     40 (bytes)
  Number of section headers:    30
  Section header string table index: 29
```

Section Header Table

Sezioni sono delle strutture dati e servono per costruire segmenti.

`readelf -S filename` # per vedere le sezioni del file

```
// Section Header
sh_name : name of the section
sh_type : section type categoria della sezione
sh_flag : 1-bit flags describe attributi
```

sh_addr : indirizzo del primo byte della sezione se la sezione è nella memoria del processo.
 sh_offset : offset dal primo byte del file al primo byte della sezione
 sh_size : section size in bytes
 sh_link : section header table index link
 sh_info : informazioni extra sulla sezione

```
(kali㉿kali)-[~/lab-sp/20231012]
```

```
$ readelf -S prog.bin
```

```
There are 30 section headers, starting at offset 0x35f8:
```

Section Headers:

[Nr]	Name	Type	Addr	Off	Size	ES	Flg	Lk	Inf	Al
[0]		NULL	00000000	000000	000000	00		0	0	0
[1]	.interp	PROGBITS	00000194	000194	000013	00	A	0	0	1
[2]	.note.gnu.bu[...]	NOTE	000001a8	0001a8	000024	00	A	0	0	4
[3]	.note.ABI-tag	NOTE	000001cc	0001cc	000020	00	A	0	0	4
[4]	.gnu.hash	GNU_HASH	000001ec	0001ec	000020	04	A	5	0	4
[5]	.dynsym	DYNSYM	0000020c	00020c	0000a0	10	A	6	1	4
[6]	.dynstr	STRTAB	000002ac	0002ac	0000b2	00	A	0	0	1
[7]	.gnu.version	VERSYM	0000035e	00035e	000014	02	A	5	0	2
[8]	.gnu.version_r	VERNEED	00000374	000374	000040	00	A	6	1	4
[9]	.rel.dyn	REL	000003b4	0003b4	000040	08	A	5	0	4
[10]	.rel.plt	REL	000003f4	0003f4	000020	08	AI	5	23	4
[11]	.init	PROGBITS	00001000	001000	000020	00	AX	0	0	4
[12]	.plt	PROGBITS	00001020	001020	000050	04	AX	0	0	16
[13]	.plt.got	PROGBITS	00001070	001070	000008	08	AX	0	0	8
[14]	.text	PROGBITS	00001080	001080	00019a	00	AX	0	0	16
[15]	.fini	PROGBITS	0000121c	00121c	000014	00	AX	0	0	4
[16]	.rodata	PROGBITS	00002000	002000	000029	00	A	0	0	4
[17]	.eh_frame_hdr	PROGBITS	0000202c	00202c	00002c	00	A	0	0	4
[18]	.eh_frame	PROGBITS	00002058	002058	0000b4	00	A	0	0	4
[19]	.init_array	INIT_ARRAY	00003ee8	002ee8	000004	04	WA	0	0	4
[20]	.fini_array	FINI_ARRAY	00003eec	002eec	000004	04	WA	0	0	4
[21]	.dynamic	DYNAMIC	00003ef0	002ef0	0000f0	08	WA	6	0	4
[22]	.got	PROGBITS	00003fe0	002fe0	000014	04	WA	0	0	4
[23]	.got.plt	PROGBITS	00003ff4	002ff4	00001c	04	WA	0	0	4
[24]	.data	PROGBITS	00004010	003010	000008	00	WA	0	0	4
[25]	.bss	NOBITS	00004018	003018	000004	00	WA	0	0	1
[26]	.comment	PROGBITS	00000000	003018	00001e	01	MS	0	0	1
[27]	.symtab	SYMTAB	00000000	003038	000290	10		28	18	4
[28]	.strtab	STRTAB	00000000	0032c8	00022b	00		0	0	1
[29]	.shstrtab	STRTAB	00000000	0034f3	000105	00		0	0	1

Key to Flags:

W (write), A (alloc), X (execute), M (merge), S (strings), I (info),
 L (link order), O (extra OS processing required), G (group), T (TLS),
 C (compressed), x (unknown), o (OS specific), E (exclude),
 D (mbind), p (processor specific)

Segment Header

Sezioni servono per costruire l'eseguibile, **i segmenti per compongono l'eseguibile**. Vengono chiamati **Program Header**, sono dei pezzi di codice e dei dati, preparati per essere caricati nella memoria.

```
// Program Header
p_type : kind of segment
```

p_offset : offset from the beginning of the file to the first byte of the segment
 p_vaddr : virtual address of first byte of the segment in memory
 p_paddr : physical address
 p_filesz : the number of bytes in the file image of the segment
 p_memsz : the number of bytes in the memory image of the segment
 p_flags : flags relevant to the segment

// Type of Segments

pt_null : seg informativi

pt_load : sono quelli che vengono caricati in memoria dal loader

pt_interp : specifica il punto e la grandezza di un path name da invocare come interprete

`readelf -l filename` # per vedere segmenti.

```
(kali㉿kali)-[~/lab-sp/20231012]
$ readelf -l prog.bin

Elf file type is DYN (Position-Independent Executable file)
Entry point 0x1080
There are 11 program headers, starting at offset 52

Program Headers:
  Type           Offset             VirtAddr           PhysAddr          FileSiz MemSiz  Flg Align
  PHDR           0x00000034          0x000000034        0x000000034        0x00160 0x00160 R   0x4
  INTERP         0x00000194          0x000000194        0x000000194        0x00013 0x00013 R   0x1
      [Requesting program interpreter: /lib/ld-linux.so.2]
  LOAD           0x00000000          0x000000000        0x000000000        0x00414 0x00414 R   0x1000
  LOAD           0x0001000          0x000001000        0x000001000        0x00230 0x00230 R E 0x1000
  LOAD           0x0002000          0x000002000        0x000002000        0x0010c 0x0010c R   0x1000
  LOAD           0x0002ee8          0x000003ee8        0x000003ee8        0x00130 0x00134 RW 0x1000
  DYNAMIC        0x0002ef0          0x000003ef0        0x000003ef0        0x000f0 0x000f0 RW 0x4
  NOTE           0x0001a8            0x000001a8         0x000001a8         0x00044 0x00044 R   0x4
  GNU_EH_FRAME   0x000202c          0x00000202c        0x00000202c        0x0002c 0x0002c R   0x4
  GNU_STACK      0x0000000          0x000000000        0x000000000        0x00000 0x00000 RW 0x10
  GNU_RELRO      0x0002ee8          0x000003ee8        0x000003ee8        0x00118 0x00118 R   0x1

Section to Segment mapping:
Segment Sections ...
 00
 01      .interp
 02      .interp .note.gnu.build-id .note.ABI-tag .gnu.hash .dynsym .dynstr
 03      .init .plt .plt.got .text .fini
 04      .rodata .eh_frame_hdr .eh_frame
 05      .init_array .fini_array .dynamic .got .got.plt .data .bss
 06      .dynamic
 07      .note.gnu.build-id .note.ABI-tag
 08      .eh_frame_hdr
 09
 10      .init_array .fini_array .dynamic .got
```

`objdump -S` per leggere ELF header

`objdump -d` **disassembmly** mostra il codice assembler del file ELF.

`objcopy` to copy ELF sections.

type dice il tipo di file:

`gcc -c` crea un file di tipo **REL rilocabile** (una che si può spostare) compilatore come prima cosa fa traduce il programma assumendo che sia l'unico programma eseguibile, programma viene me.

Vantaggio: gli si può modificare gli indirizzi.

`gcc -o` crea un file di tipo **DYN eseguibile**.

```
(kali@kali)-[~/lab-sp/20231012]
$ diff obin.txt oobj.txt
8c8
<  Type:                                DYN (Position-Independent Executable file)
---
>  Type:                                REL (Relocatable file)
11,13c11,13
<  Entry point address:                 0x1080
<  Start of program headers:           52 (bytes into file)
<  Start of section headers:          13816 (bytes into file)
---
>  Entry point address:                 0x0
>  Start of program headers:           0 (bytes into file)
>  Start of section headers:          796 (bytes into file)
16,17c16,17
<  Size of program headers:            32 (bytes)
<  Number of program headers:          11
---
>  Size of program headers:            0 (bytes)
>  Number of program headers:          0
19,20c19,20
<  Number of section headers:          30
<  Section header string table index: 29
---
>  Number of section headers:          15
>  Section header string table index: 14
```

Object file disassembly `objdump -d filename`:

Disassembly of section .text:

```

00000000 <main>:
 0: 8d 4c 24 04      lea     0x4(%esp),%ecx
 4: 83 e4 f0        and     $0xffffffff0,%esp
 7: ff 71 fc        push   -0x4(%ecx)
 a: 55             push   %ebp
 b: 89 e5          mov     %esp,%ebp
 d: 53             push   %ebx
 e: 51             push   %ecx
 f: 83 ec 60        sub     $0x60,%esp
12: e8 fc ff ff ff   call    13 <main+0x13>
17: 81 c3 02 00 00 00 add     $0x2,%ebx
1d: 83 ec 04        sub     $0x4,%esp
20: 8d 45 a4        lea     -0x5c(%ebp),%eax
23: 50             push   %eax
24: 8d 45 a8        lea     -0x58(%ebp),%eax
27: 50             push   %eax
28: 8d 83 00 00 00 00 lea     0x0(%ebx),%eax
2e: 50             push   %eax
2f: e8 fc ff ff ff   call    30 <main+0x30>
34: 83 c4 10        add     $0x10,%esp
37: 83 ec 0c        sub     $0xc,%esp
3a: 8d 45 a8        lea     -0x58(%ebp),%eax
3d: 50             push   %eax
3e: e8 fc ff ff ff   call    3f <main+0x3f>
43: 83 c4 10        add     $0x10,%esp
46: 8b 45 a4        mov     -0x5c(%ebp),%eax
49: 3d 44 43 42 41   cmp     $0x41424344,%eax
4e: 75 12          jne     62 <main+0x62>
50: 83 ec 0c        sub     $0xc,%esp
53: 8d 83 18 00 00 00 lea     0x18(%ebx),%eax
59: 50             push   %eax
5a: e8 fc ff ff ff   call    5b <main+0x5b>
5f: 83 c4 10        add     $0x10,%esp
62: b8 00 00 00 00   mov     $0x0,%eax
67: 8d 65 f8        lea     -0x8(%ebp),%esp
6a: 59             pop     %ecx
6b: 5b             pop     %ebx
6c: 5d             pop     %ebp
6d: 8d 61 fc        lea     -0x4(%ecx),%esp
70: c3             ret

```

Come nasce un processo dal shell

Prima cosa che fa la shell è visualizzare la shell → legge il comando → fa `fork()` (dopo la fork abbiamo due shell) → Il figlio esegue `exec(getcommand(cmdline))` con exec metto il codice del comando → e controlla se `fg` o `bg` (un programma che non è in interazione con utente).

Loading a Process

L'OS legge argomento dell'`exec` che è un **path** (path a un file binario/eseguibile) → va **cercare quel file** → **carica in memoria** → va **verificare che sia un ELF** → (come fa?) lo verifica dal header leggendo il **magic number** → legge header per acquisire informazioni → header gli dice indirizzi dei segmenti (dove si trova il codice, i dati, le librerie, ecc.).

magic number ogni file ha il suo magic number. Serve per riconoscere il tipo di file.

Se il file inizia con `#!` sh-bang allora shell chiama l'interprete riferimento e gli passa il file.

Differenza tra un file dinamicamente linkato / staticamente linkato

File **dinamicamente linkato** : linka a runtime le cose che sono condivise. Risparmio spazio, es. perché se uso la stessa libreria in diversi processi mi basta tenere in memoria solo copia della libreria. Ma è lento perché devo andare a cercare la parte che mi serve nella memoria centrale. inoltre, serve un programmino che intercetta le richieste.

File **staticamente linkato** : è autonomo, contiene tutto quello che serve per essere eseguito auto consistente.

`readelf -a nameOfExec` # per capire l'interprete.

Linux Process

un processo è costituito: da una parte di testo binario, librerie, heap, stack, eventuale zone di memoria che programma usa, kernel code.

A questo punto il processo è generato. (quello che fa exec da shell).