

Memoria 2 Mappatura UNIX

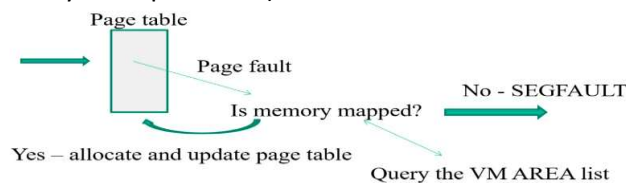
mercoledì 19 novembre 2025 14:28

Vediamo come gestire la mappatura delle pagine all'interno di un'address space :

void *mmap(void *addr, size_t length, int prot, int flags, int fd, off_t offset)	
Descrizione	valida (mappa) una regione di pagine contigue
Argomenti	1) *addr: inizio della regione da mappare (con NULL sceglie il kernel) 2) length: taglia della regione da mappare 3) prot: tipo di accesso desiderato (PROT_EXEC, PROT_READ, PROT_WRITE, PROT_NONE) 4) flags: opzioni (MAP_PRIVATE, MAP_SHARED, MAP_ANONYMOUS,) 5) fd: descrittore verso un file da mappare nelle pagine 6) offset: posizione del file pointer da dove iniziare la mappatura del file
Restituzione	NULL in caso di fallimento

x86 default page size = 4KB

Che restituisce l'indirizzo della prima zona che è stata mappata. Se PROT_NONE la pagina è inutilizzabile (almeno per ora) . Per quanto riguarda la MAP_SHARED si indica la possibilità di condivisione di una stessa pagina logica (disabilito copy-on-write); se MAP_ANONYMOUS le info all'interno sono NULL (non mappate in memoria fisica: mappate ma non materializzate). **Quindi in generale si possono mappare pagine che contengono anche contenuto di oggetti i/o.** Il primo parametro rappresenta la posizione dove vogliamo mappare le pagine. Attenzione se vado a mappare pagine in zone dove sono già mappate -> ERRORE . Tornando alle pagine anonime : vengono materializzate **solo quando vi è un page fault** (errore su accesso memoria : all'interno della page table non vi è entry corrispondente):



Andiamo a vedere degli esempi :

1. Creazione pagine

a.

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>

#define PAGE_SIZE (4096)
#define NUM_TARGET_PAGES 10

int main(int argc, char** argv){
    char* buffer;

    //cambio address space
    //in questo caso chiedo 10 pagine di 4096
    //in questo caso copy-on-write
    buffer = (char*)mmap(NULL, PAGE_SIZE*NUM_TARGET_PAGES, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_ANONYMOUS|MAP_PRIVATE, 0, 0);
    if (buffer == NULL){
        printf("mmap error\n");
        return 1;
    }

    return 0;
}
```

b. Se compilo torna 0 invece che errore -> le pagine sono state mappate con successo

2. Creazione memoria condivisa

a.

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>

#define PAGE_SIZE (4096)

#define NUM_TARGET_PAGES 10000

int gets(char*);

int main(int argc, char** argv){
    pid_t pid;
    char* buffer;
    buffer = (char*)mmap(NULL, PAGE_SIZE*NUM_TARGET_PAGES, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_ANONYMOUS|MAP_SHARED, 0, 0);
    if (buffer == NULL){
        printf("mmap error\n");
        return 1;
    }
    pid = fork();
    if (pid == -1){
        printf("fork error\n");
        return 2;
    }
    if (pid == 0){
        printf("give me a string:\n");
        gets(buffer);
        return 0;
    }
    wait(NULL);
    printf("%s\n", buffer);
    return 0;
}
```

- b. Input acquisito dal child su pagine e letto dal parent in seguito a fork
c. Se levo MAP_SHARED il child scrive su sue pagine logiche che sono copie private non viste dal parent (copy-on-write)

Analogamente all'allocazione esiste la de allocazione :

int munmap(void *addr, size_t length)	
Descrizione	de-mappa una regione di pagine contigue
Argomenti	1) *addr: inizio della regione da un-mappare 2) length: taglia della regione da un-mappare
Restituzione	-1 in caso di fallimento

Permette quindi di eliminare le pagine sia dall'address space che dalla ram . Vediamo ora invece come cambiare la regola di protezione (da applicare ora) :

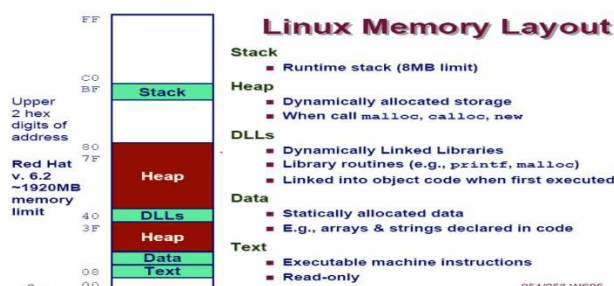
int mprotect(void *addr, size_t length, int prot)	
Descrizione	de-mappa una regione di pagine contigue
Argomenti	1) *addr: inizio della regione da un-mappare 2) length: taglia della regione da un-mappare 3) prot: tipo di protezione da applicare (PROT_READ, PROT_WRITE, PROT_EXEC, PROT_NONE)
Restituzione	-1 in caso di fallimento

Con possibile concatenazione delle modalità attraverso la pipe ("|"). Vediamo ora come usate il **program break** (limite memoria logica valida alla fine della sezione .bss fino ad arrivare a trovare pagine valide (dati non inizializzati)) . In dettaglio:

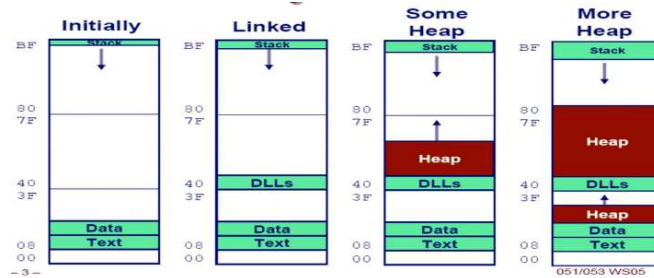
int brk(void *addr)	
Descrizione	definisce il punto di rottura del programma
Argomenti	1) *addr: nuovo punto di rottura
Restituzione	-1 in caso di fallimento

Nuovo BRK
void* sbrk(intptr_t increment)
Nuovo BRK Spostamento del BRK

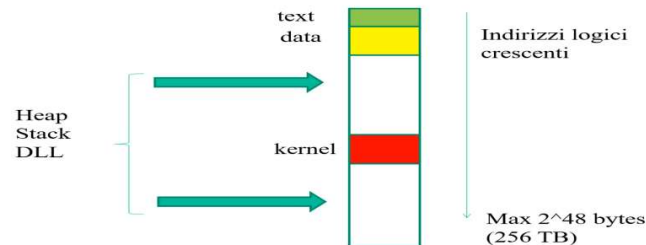
Nota non hanno la dimensione della pagine come paragone (non allineato con la fine di una pagina logica). Vediamo un esempio di un address space (x86 a 32 bit) :



Nel quale lanciando un'applicazione si ha che :



Mentre per quello che riguarda versioni più attuali (x86-64) :



Andiamo ora a vedere altri esempi:

1. Nmap performance

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>

#define PAGE_SIZE (4096)

#define NUM_TARGET_PAGES 50000

char v(PAGE_SIZE*NUM_TARGET_PAGES)
//il vettore viene allineato a multipli di 4096
__attribute__((aligned(4096)));

int main(int argc, char** argv){
    int i;
    char* buffer;
    buffer = (char*)mmap(NULL, PAGE_SIZE*NUM_TARGET_PAGES, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_ANONYMOUS|MAP_PRIVATE, 0, 0);
    buffer = v;

    #ifndef SAME_PAGE_WRITE
    for (i=0; i<NUM_TARGET_PAGES; i++){
        buffer[i*PAGE_SIZE] = 'f';
    }
    #else
    for (i=0; i<NUM_TARGET_PAGES; i++){
        buffer[0] = 'f';
    }
    #endif
}
```

- Le pagine sono mappate in address space, ma non sono materializzate
- Se viene compilata con la macro SAME_PAGE_WRITE si ha che viene quasi eseguita quasi subito nonostante la mappatura in ram ; altrimenti il tempo sale

2. Munmap

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>

#define PAGE_SIZE (4096)

#define NUM_TARGET_PAGES 10

int main(int argc, char** argv){
    char* buffer;
    int ret;
    buffer = (char*)mmap(NULL, PAGE_SIZE*NUM_TARGET_PAGES, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_ANONYMOUS|MAP_PRIVATE, 0, 0);
    if (buffer == NULL){
        printf("mmap error\n");
        return -1;
    }
    ret = munmap(buffer, PAGE_SIZE); //unmapping the initial page of the map
    if (ret == -1){
        printf("munmap error\n");
        return -1;
    }
    //using the still mapped pages
    scanf("%s", buffer+PAGE_SIZE);
    printf("%s\n", buffer+PAGE_SIZE);
    return 0;
}
```

- Unmap solo una pagina
- Uso la stessa memoria ma mi sposto alla pagina successiva (&pagina+4096)

3. Map file

a. Pagine associabili a contenuto file

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/wait.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>

#define PAGE_SIZE (4096)

int gets(char*);

int main(int argc, char** argv){
    pid_t pid;
    int fd;
    char* buffer;
    if (argc != 2) {
```

b.

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/wait.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>

#define PAGE_SIZE (4096)

int gets(char*);

int main(int argc, char** argv){
    pid_t pid;
    int fd;
    char* buffer;
    if (argc != 2) {
        printf("Syntax: prog file_name\n");
        return 1;
    }
    fd=open(argv[1], O_RDWR);
    if (fd == -1) {
        printf("open error\n");
        return 2;
    }
    buffer = (char*)mmap(NULL,PAGE_SIZE,PROT_READ|PROT_WRITE,MAP_SHARED,fd,0);
    if (buffer == NULL){
        printf("mmap error\n");
        return 3;
    }
    pid = fork();
    if (pid == -1){
        printf("fork error\n");
        return 4;
    }
    if (pid == 0){
        gets(buffer);
        return 0;
    }
    wait(NULL);
    printf("%s\n",buffer);
    return 0;
}
```

- c. **Echo "nomefile" > testo** creo un file e ci scrivo quel testo
- d. Se eseguo il programma a stampare stampa bene, ma nel file vado a cambiare il numero dei byte che erano salvati
- e. Se rimuoviamo il file ed eseguiamo si ha bus error (core dump)

4. Brk

a.

```
// moves brk by INCREMENT -- possibly also tries to mmap one page on the new brk
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

#define PAGE_SIZE 4096
int INCREMENT=0;
char v[4096];
char c;

extern char _edata; // end of initialized data section
extern char _end; // end of non initialized data section

int main(int argc, char** argv){
    void*addr, *oldboundary;
    char c;
    int i;

    if (argc < 2) {
        printf("usage: prog memory-increment [mmap]\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    printf("edata is %ld\n", &_edata);
    printf("end is %ld\n", &_end);

    addr = oldboundary = (void*)brk(0);
    printf("old program boundary is at address %x (boundary page number is %d)\n", (unsigned long)addr, (unsigned long)addr/(unsigned long)PAGE_SIZE);
    INCREMENT = atoi(argv[1]);
    brk(INCREMENT);

    addr = (void*)brk(0);
    printf("new program boundary is at address %x (boundary page number is %d)\n", (unsigned long)addr, (unsigned long)addr/(unsigned long)PAGE_SIZE);

    if (argv[2] && strcmp(argv[2], "mmap") == 0)
        mmap(addr, PAGE_SIZE, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS|MAP_FIXED, 0, 0);

    for (i=0; i++) { // eventually SEGFAULT
        printf("cycle %d accessing address %x\n", i, (unsigned long)(oldboundary+i));
        fflush(stdout);
        c = *(char*)(oldboundary+i);
    }
}
```

- b. Il che compilato ed incrementato di uno al massimo arrivo a 4096 indirizzi dopo
- c. E notiamo che l'indirizzo di partenza (vecchio) è allineato a 4096 (2^{12})
- d. Se invece incremento di 4096 vado alla pagina seguente (segmentation fault)