



# Sistemi Operativi<sup>1</sup>

Mattia Monga

Dip. di Informatica  
Università degli Studi di Milano, Italia  
[mattia.monga@unimi.it](mailto:mattia.monga@unimi.it)

a.a. 2012/13

<sup>1</sup> © 2011–13 M. Monga. Creative Commons Attribuzione-Condividi allo stesso modo 3.0 Italia License. <http://creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/it/>. Immagini tratte da [?] e da Wikipedia.



# Lezione XX: Esecuzione di un programma utente in JOS



# Riassunto gestione memoria

- Il setup della memoria avviene in mem\_init
- La funzione di servizio principale è boot\_map\_region
- Allo scopo serve:
  - Gestire la relazione con la MMU: pgdir\_walk, page\_insert, page\_remove, page\_lookup
  - Gestire le strutture dati struct PageInfo pages[] e page\_free\_list: page\_init, page\_alloc, page\_free, page\_decref



# Il mapping finale

- 1 PGSIZE = 4096 (0x1000)
- 2
- 3 PTSIZE = 4M (0x400000)

simbolo	va	PDX	fisico
(4G)	0xffff ffff	0x3ff	va - KERNBASE
KERNBASE, KSTACKTOP	0xf000 0000	0x3c0	va - KERNBASE
MMIOLIM	0xefc0 0000	0x3bf	...page_alloc...
MMIOBASE, ULIM	0xef80 0000	0x3be	...page_alloc...
UVPT	0xef40 0000	0x3be	...page_alloc...
UPAGES	0xef00 0000	0x3bc	...page_alloc...
UXSTACKTOP, UTOP, UENVS	0xeec0 0000	0x3bb	
USTACKTOP	0xeebf e000	0x3ba	
UTEXT	0x0080 0000	0x2	
PFTEMP	0x007f f000	0x1	
UTEMP	0x0040 0000	0x1	
USTABDATA	0x0020 0000	0x0	
EXTPHYSMEM	0x0010 0000	0x0	
IOPHYSMEM	0x000a 0000	0x0	
(0)	0x0000 0000	0x0	



La gestione è simile a quella di pages

```

1 struct Env {
2   struct Trapframe env_tf; // Saved registers
3   struct Env *env_link; // Next free Env
4   env_id_t env_id; // Unique environment identifier
5   env_id_t env_parent_id; // env_id of this env's parent
6   enum EnvType env_type; // Indicates special system environment
7   unsigned env_status; // Status of the environment
8   uint32_t env_runs; // Number of times environment has run
9
10  // Address space
11  pde_t *env_pgdir; // Kernel virtual address of page dir
12 };
    
```

Per ogni programma è previsto un nuovo mapping (env\_pgdir)!  
I programmi sono nella memoria del kernel, non nel file system (che non c'è): li carica load\_icode (per scriverla conviene copiare la gestione ELF dal boot)



Il nocciolo è nel fatto che gli indirizzi contenuti nel programma utente fanno riferimento allo spazio di indirizzamento user. Per rendere "facile" il ciclo cambio la paginazione.

```

1 struct Elf *eb = (struct Elf*) binary;
2 struct Proghdr *ph, *eph;
3
4 if (eb->e_magic != ELF_MAGIC) panic("Invalid binary!");
5
6 ph = (struct Proghdr *) (binary + eb->e_phoff);
7 eph = ph + eb->e_phnum;
8 lcr3(PADDR(eb->env_pgdir));
9 while (ph < eph){
10  if (ph->p_type == ELF_PROG_LOAD){
11   region_alloc(e, (void*)ph->p_va, ph->p_memsz);
12   memset((void*)ph->p_va, 0, ph->p_memsz);
13   memcpy((void*)ph->p_va, (void*)(binary + ph->p_offset), ph->p_filesz);
14  }
15  ph += 1;
16 }
17
18 lcr3(PADDR(kern_pgdir));
19 eb->env_tf.tf_eip = eb->e_entry;
    
```



Il meccanismo hardware è il medesimo, logicamente si tratta di un *protected control transfer*

**Interrupt** asincrono, generato dalle periferiche

**Exception** sincrono, generato dai programmi (per errori o esplicite istruzioni come int)

Il punto fondamentale è che deve essere il **kernel** a decidere l'indirizzo di esecuzione della "gestione" e non chi genera l'eccezione.



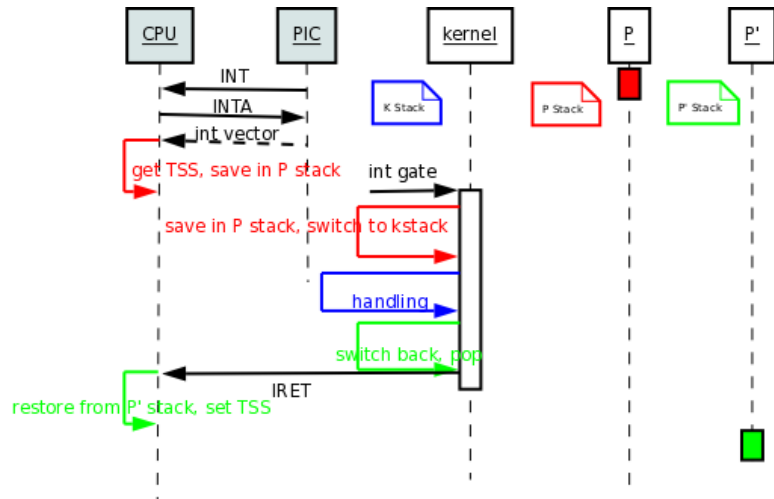
Il meccanismo hardware per imporre il trasferimento di controllo è che la gestione passa per l'IDT.

```

1 mov eax, 3
2 int 0x80
    
```

Il vettore 0x80 seleziona una riga dell'IDT che contiene (ce li ha messi il kernel...)

- eip e cs (fondamentale per i privilegi della gestione)
- TSS: serve per tenere uno stack speciale (kernel) dove salvare lo stato dei programmi utente interrotti.



In JOS per il momento è piú semplice...



```

1
2 name: /* function starts here */
3     pushl $(num) /* error code */
4     jmp _alltraps
5
6 _alltraps:
7     pushl %ds // see Trapframe in inc/trap.h
8     pushl %es // see Trapframe in inc/trap.h
9     pushal
10    movw $GD_KD, %ax
11    movw %ax, %ds
12    movw %ax, %es
13    pushl %esp
14    call trap
    
```

Per popolare la IDT usare SETGATE  
SETGATE(idt[...], 1, GD\_KT, ..., 0);



```

1 env_pop_tf(&curenv->env_tf);
    
```

“Ripristina” lo stato del programma utente...