



Sistemi
Operativi

Bruschi
Monga Re

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura
L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali
Esercizio

Sistemi Operativi¹

Mattia Monga

Dip. di Informatica
Università degli Studi di Milano, Italia
mattia.monga@unimi.it

a.a. 2013/14

¹ © 2008–14 M. Monga. Creative Commons Attribuzione — Condividi allo stesso modo 4.0 Internazionale. <http://creativecommons.org/licenses/by-sa/4.0/deed.it>. Immagini tratte da [2] e da Wikipedia.



Sistemi
Operativi

Bruschi
Monga Re

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali

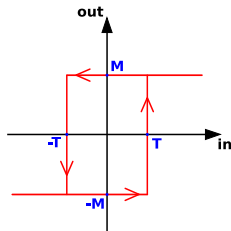
Esercizio

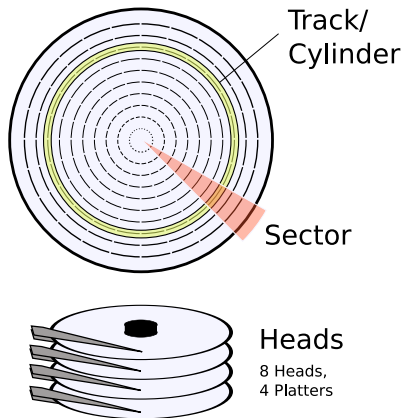
Lezione XI: Memoria di massa

Il disco fisso (*hard disk*) è generalmente una memoria magnetica.

Viene sfruttato il fenomeno del *ciclo di isteresi* di elementi magnetici (L'isteresi è la caratteristica di un sistema di reagire in ritardo alle sollecitazioni applicate e in dipendenza dello stato precedente).

Un ciclo di isteresi può essere ottenuto anche elettronicamente (*Schmitt trigger*).
Le memorie USB, invece, sono basate su transistor NAND.



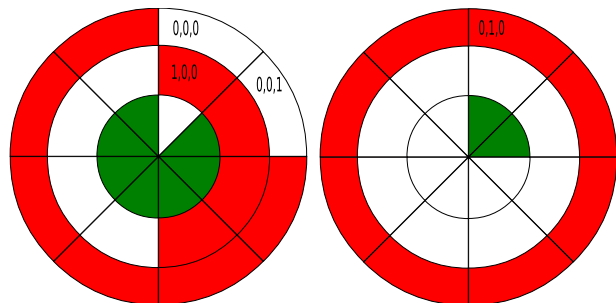


- Gli elementi contenenti dati (blocchi fisici) sono definiti da tre coordinate
 - 1 **Cylinder** Il cilindro definito dall'insieme delle tracce corrispondenti dei vari piatti
 - 2 **Head** La testina (per esempio, sopra e sotto)
 - 3 **Sector** Lo spicchio


$$\begin{aligned} \text{blocksPerPlatterSide} &= \\ &(\text{cylindersPerPlatter}) * (\text{SectorsPerPlatter}) \\ \text{blocksPerPlatter} &= (\text{blocksPerPlatterSide}) * (\text{HeadsPerPlatter}) \\ \text{blocksPerPlatter} &= \\ &(\text{cylindersPerPlatter}) * (\text{SectorsPerPlatter}) * (\text{HeadsPerPlatter}) \\ \text{blocks} &= (\text{Cylinders}) * (\text{Heads}) * (\text{Sectors}) \end{aligned}$$

Example

Un floppy disk con 80 cilindri, 2 testine, 18 settori \rightsquigarrow 2880



- $C = 3H = 2S = 8$ totale blocchi 48
- zona (partizione) rossa $0,0,2 \rightsquigarrow 1,0,3$

$$(1*(2*8)+0*8+3*1)-(0*(2*8)+0*8+2*1) = 19-2 = 17$$

In realtà 18 perché contiamo da zero

Sistemi
Operativi

Bruschi
Monga Re

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura
L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali
Esercizio



Sistemi
Operativi

Bruschi
Monga Re

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali
Esercizio

$$T = \text{TempoDiRotazione} + \text{TempoDiRicerca} + \text{TempoDiAccesso}$$

Il tempo di rotazione è detto anche *latenza*

Il tempo di ricerca (*seek time*) può essere ottimizzato con algoritmi opportuni



Example

76 124 17 269 201 29 137 12

- First Come First Served
- Shortest Seek First
- Scan/Look (Elevator)

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali
Esercizio



L'astrazione fornita dal s.o. per il disco è quella del **device a blocchi**. Il blocco è un *blocco logico*, potenzialmente diverso dal blocco fisico.

I device a blocchi sono *file speciali*, identificati da

- **Major number**: identifica la categoria del device (disco IDE, floppy)
- **Minor number**: numero d'ordine del device all'interno di una categoria



I file speciali si creano con `/usr/bin/mknod` generalmente in `/dev`

- *Device a blocchi* `b`
- *Device a caratteri* `c`
- *Named pipe* `p` (non ha major e minor)

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali

Esercizio



Sistemi
Operativi

Bruschi
Monga Re

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali

Esercizio

Lo spazio di memoria di uno hard-disk è ripartito in porzioni indipendenti (**partizioni**): in linea di principio possono contenere anche sistemi differenti. Generalmente contengono sotto-file-system il cui backup e/o aggiornamento è indipendente.

Partition table sector Contiene la descrizione di 4 partizioni (primarie) agli offset 446, 462, 478, 494

Partizione Una zona *contigua* del disco (CHS)

Partizione estesa Una partizione che permette una nuova suddivisione (**partizioni logiche**) grazie ad un nuovo PTS

Partition table



Sistemi
Operativi

Bruschi
Monga Re

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

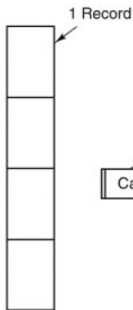
Dischi virtuali

Esercizio

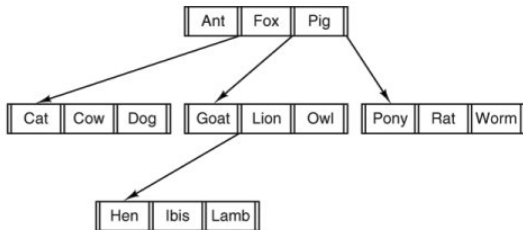
```
1 struct partition {  
2 char active;  
3 char begin[3];  
4 char type;  
5 char end[3];  
6 int start;  
7 int length;  
8 };
```



(a)



(b)



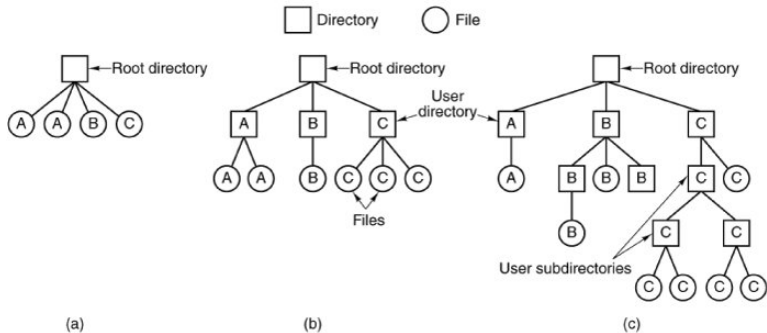
(c)

Directory



Sistemi Operativi

Bruschi Monga Re



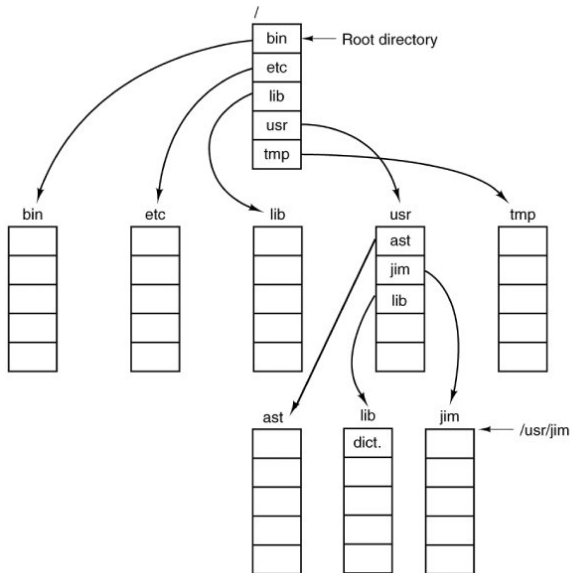
Memorie di massa

Tempi di lettura e scrittura

L'astrazione del s.o.

Dischi virtuali

Esercizio



Sistemi Operativi

Bruschi Monga Re

Memorie di massa

Tempi di lettura e scrittura

L'astrazione del s.o.

Dischi virtuali

Esercizio

Disk layout



Sistemi Operativi

Bruschi
Monga Re

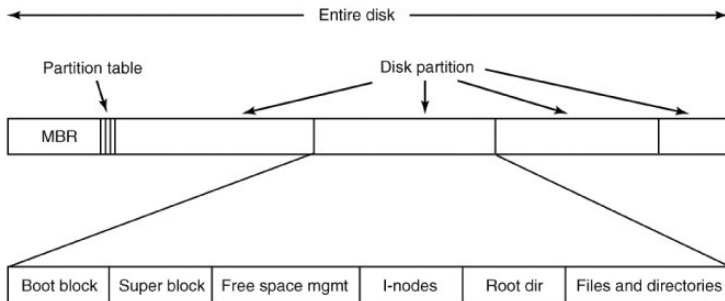
Memorie di massa

Tempi di lettura e scrittura

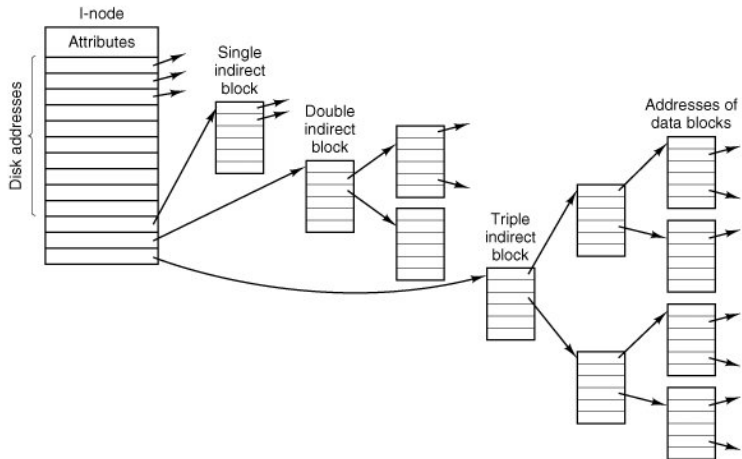
L'astrazione del s.o.

Dischi virtuali

Esercizio



I-node



Sistemi Operativi

Bruschi Monga Re

Memorie di massa

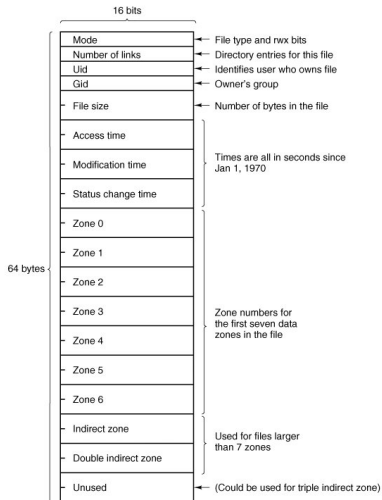
Tempi di lettura e scrittura

L'astrazione del s.o.

Dischi virtuali

Esercizio

Un esempio di i-node



Con blocchi da 1KB, zone da 32 bit (default con EXT-2, che però ha 12 zone dirette):

- Qual è la dimensione massima di un file con un solo blocco di overhead?
- Qual è la dimensione massima di un file?
- Quanti blocchi di overhead sono necessari per un file da 100MB di dati?

Sistemi Operativi

Bruschi Monga Re

Memorie di massa

Tempi di lettura e scrittura
L'astrazione del s.o.

Dischi virtuali
Esercizio



- Un file system va *creato* (`mkfs`)
- Un file system va *montato* (`mount`)
- Corrispondentemente va smontato (`umount`)
- Ogni file è caratterizzato da un i-node e conosciuto tramite uno o piú **link** o nomi (`ln`)



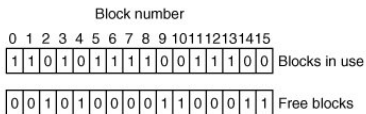
- Directory (`mkdir`)
- Link simbolici (`ln -s`)

Programmi utili per lavorare sui
nomi o percorsi

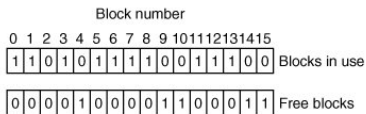
- `dirname`
- `basename`

Programmi utili per lavorare
sugli i-node

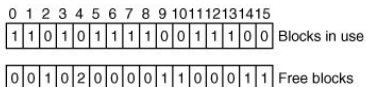
- `stat`
- `readlink`



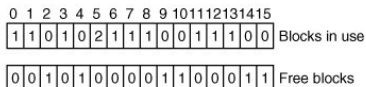
(a)



(b)



(c)



(d)

- (b) Missing block
- (c) Duplicate block in free list
- (d) Duplicate data block
- inconsistenze sul numero di link



Fuori dalla macchina virtuale `qemu-img create disco.img 100M`
Poi può essere usato aggiungendo `-hdb disco.img`
In generale (anche al di là delle macchine virtuali) un file può
facilmente essere usato come “disco”: i *loop device* servono
proprio per utilizzare un file (che è uno stream di caratteri)
come *device a blocchi*

- 1 `dd if=/dev/zero of=prova.img seek=10M bs=1 count=0`
- 2 `/sbin/mkfs.ext2 prova.img`
- 3 `sudo mount -o loop prova.img /mnt`
- 4 `echo ciao > /mnt/pippo`
- 5 `sudo umount prova.img`



Sistemi
Operativi

Bruschi
Monga Re

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali

Esercizio

- 1 Creare un disco virtuale
- 2 Partizionare il disco
- 3 Creare il file system
- 4 Montare il file system



**Sistemi
Operativi**

**Bruschi
Monga Re**

Memorie di
massa

Tempi di lettura
e scrittura

L'astrazione del
s.o.

Dischi virtuali

Esercizio