

Il File System

Ivan Scagnetto

Università di Udine — Facoltà di Scienze MM.FF.NN.

A.A. 2010-2011

Copyright ©2000–04 Marino Miculan (miculan@dimi.uniud.it)

La copia letterale e la distribuzione di questa presentazione nella sua integrità sono permesse con qualsiasi mezzo, a condizione che questa nota sia riprodotta.

Alcune necessità dei processi:

- memorizzare e trattare grandi quantità di informazioni (maggiori della quantità di memoria principale),
- più processi devono avere la possibilità di accedere alle informazioni in modo concorrente e coerente, nello spazio e nel tempo,
- si deve garantire integrità, indipendenza, persistenza e protezione dei dati.

L'accesso diretto ai dispositivi di memorizzazione di massa (come visto nella gestione dell'I/O) non è sufficiente.

La soluzione sono i **file** (archivi):

- File = insieme di informazioni correlate a cui è stato assegnato un nome.
- Un file è la più piccola porzione unitaria di memoria logica secondaria allocabile dall'utente o dai processi di sistema.
- La parte del S.O. che realizza questa astrazione, nascondendo i dettagli implementativi legati ai dispositivi sottostanti, è il **file system**.
- Esternamente, il file system è spesso l'aspetto più visibile di un S.O. (S.O. **documentocentrici**): come si denominano, manipolano, accedono, quali sono le loro strutture, i loro attributi, ecc.
- Internamente, il file system si appoggia alla gestione dell'I/O per implementare ulteriori funzionalità.

Attributi dei file (**metadata**)

Nome identificatore del file. L'unica informazione umanamente leggibile.

Tipo nei sistemi che supportano più tipi di file. Può far parte del nome.

Locazione puntatore alla posizione del file sui dispositivi di memorizzazione.

Dimensioni attuale, ed eventualmente massima consentita.

Protezioni controllano chi può leggere, modificare, creare, eseguire il file.

Identificatori dell'utente che ha creato/possiede il file.

Varie date e timestamp di creazione, modifica, aggiornamento info...

Queste informazioni (**metadati**: dati sui dati) sono solitamente mantenute in apposite strutture (**directory**) residenti in memoria secondaria.

Attributi dei file (metadata)

Attribute	Meaning
Protection	Who can access the file and in what way
Password	Password needed to access the file
Creator	ID of the person who created the file
Owner	Current owner
Read-only flag	0 for read/write; 1 for read only
Hidden flag	0 for normal; 1 for do not display in listings
System flag	0 for normal files; 1 for system file
Archive flag	0 for has been backed up; 1 for needs to be backed up
ASCII/binary flag	0 for ASCII file; 1 for binary file
Random access flag	0 for sequential access only; 1 for random access
Temporary flag	0 for normal; 1 for delete file on process exit
Lock flags	0 for unlocked; nonzero for locked
Record length	Number of bytes in a record
Key position	Offset of the key within each record
Key length	Number of bytes in the key field
Creation time	Date and time the file was created
Time of last access	Date and time the file was last accessed
Time of last change	Date and time the file has last changed
Current size	Number of bytes in the file
Maximum size	Number of bytes the file may grow to

Denominazione dei file

- I file sono un meccanismo di astrazione, quindi ogni oggetto deve essere denominato.
- Il **nome** viene associato al file dall'utente, ed è solitamente necessario (ma non sufficiente) per accedere ai dati del file.
- Le regole per denominare i file sono fissate dal file system, e sono molto variabili:
 - lunghezza: fino a 8, a 32, a 255 caratteri
 - tipo di caratteri: solo alfanumerici o anche speciali; e da quale set? ASCII, ISO-qualcosa, Unicode?
 - case sensitive, insensitive, preserving
 - contengono altri metadati? ad esempio, il tipo?

Tipi dei file — FAT: name.extension

Tipo	Estensione	Funzione
Eseguibile	exe, com, bin o nessuno	programma pronto da eseguire, in linguaggio macchina
Oggetto	obj, o	compilato, in linguaggio macchina, non linkato
Codice sorgente	c, p, pas, f77, asm, java	codice sorgente in diversi linguaggi
Batch	bat, sh	script per l'interprete comandi
Testo	txt, doc	documenti, testo
Word processor	wp, tex, doc	svariati formati
Librerie	lib, a, so, dll	librerie di routine
Grafica	ps, dvi, gif	FILE ASCII o binari
Archivi	arc, zip, tar	file correlati, raggruppati in un file, a volte compressi

Tipi dei file — Unix: nessuna assunzione

Unix non forza nessun tipo di file a livello di sistema operativo: non ci sono metadati che mantengono questa informazione. Tipo e contenuto di un file slegati dal nome o dai permessi. Sono le applicazioni a sapere di cosa fare per ogni file (ad esempio, i client di posta usano i MIME-TYPES). È possibile spesso “indovinare” il tipo ispezionando il contenuto alla ricerca dei **magic numbers**: utility `file`

```
$ file iptables.sh risultati Lucidi
iptables.sh: Bourne shell script text executable
risultati: ASCII text
Lucidi: PDF document, version 1.2
```


Nel MacOS Classic ogni file è composto da 3 componenti:

- **data fork**: sequenza non strutturata, simile a quelli Unix o DOS;
- **resource fork**: strutturato, contiene codice, icone, immagini, etichette, dialoghi, . . .
- **info**: metadati sul file stesso, tra cui **applicativo creatore** e **tipo**.

L'operazione di apertura (**doppio click**) esegue l'applicativo indicato nelle info.

- In genere, un file è una sequenza di bit, byte, linee o record il cui significato è assegnato dal creatore.
- A seconda del tipo, i file possono avere struttura
 - nessuna: sequenza di parole, byte,
 - sequenza di record: linee, blocchi di lunghezza fissa/variabile,
 - strutture più complesse: documenti formattati, archivi (ad albero, con chiavi, . . .), eseguibili rilocabili (ELF, COFF),
 - i file strutturati possono essere implementati con quelli non strutturati, inserendo appropriati caratteri di controllo.
- Chi impone la struttura: due possibilità
 - Il sistema operativo: specificato il tipo, viene imposta la struttura e modalità di accesso. Più astratto.
 - L'utente: tipo e struttura sono delegati al programma, il sistema operativo implementa solo file non strutturati. Più flessibile.

Operazioni sui file

Creazione: due passaggi: allocazione dello spazio sul dispositivo, e collegamento di tale spazio al file system.

Cancellazione: staccare il file dal file system e deallocare lo spazio assegnato al file.

Apertura: caricare alcuni metadati dal disco nella memoria principale, per velocizzare le chiamate seguenti.

Chiusura: deallocare le strutture allocate nell'apertura.

Lettura: dato un file e un **puntatore di posizione**, i dati da leggere vengono trasferiti dal **media** in un buffer in memoria.

Scrittura: dato un file e un **puntatore di posizione**, i dati da scrivere vengono trasferiti sul **media**.

Append: versione particolare di scrittura.

Riposizionamento (seek): non comporta operazioni di I/O.

Troncamento: azzerare la lunghezza di un file, mantenendo tutti gli altri attributi.

Lettura dei metadati: leggere le informazioni come nome, timestamp, ecc.

Scrittura dei metadati: modificare informazioni come nome, timestamp, protezione, ecc.

Tabella dei file aperti

Queste operazioni richiedono la conoscenza delle informazioni contenute nelle directory. Per evitare di accedere continuamente alle dir, si mantiene in memoria una **tabella dei file aperti**. Due nuove operazioni sui file:

- Apertura: allocazione di una struttura in memoria (**file descriptor** o **file control block**) contenente le informazioni riguardanti un file.
- Chiusura: trasferimento di ogni dato in memoria al dispositivo, e deallocazione del file descriptor.

A ciascun file aperto si associa

- Puntatore al file: posizione raggiunta durante la lettura/scrittura.
- Contatore dei file aperti: quanti processi stanno utilizzando il file.
- Posizione sul disco.

Metodi di accesso: accesso sequenziale

- Un puntatore mantiene la posizione corrente di lettura/scrittura
- Si può accedere solo progressivamente, o riportare il puntatore all'inizio del file.
- Operazioni:
 - read next*
 - write next*
 - reset*
 - no *read* dopo l'ultimo *write*
(*rewrite*)
- Adatto a dispositivi intrinsecamente sequenziali (p.e., nastri)

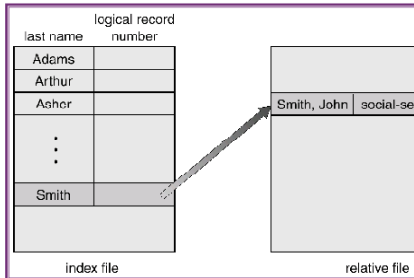
Metodi di accesso: accesso diretto

- Il puntatore può essere spostato in qualunque punto del file
- Operazioni:
 - read n*
 - write n*
 - seek n*
 - read next*
 - write next*
 - rewrite n*

n = posizione relativa a quella attuale
- L'accesso sequenziale viene simulato con l'accesso diretto.
- Usuale per i file residenti su device a blocchi (p.e., dischi).

Metodi di accesso: accesso indicizzato

- Un secondo file contiene solo parte dei dati, e puntatori ai blocchi (record) del vero file
- La ricerca avviene prima sull'indice (corto), e da qui si risale al blocco



- Implementabile a livello applicazione in termini di file ad accesso diretto
- Usuale su mainframe (IBM, VMS), database...

```

/* File copy program. Error checking and reporting is minimal. */

#include <sys/types.h>          /* include necessary header files */
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

int main(int argc, char *argv[]);    /* ANSI prototype */

#define BUF_SIZE 4096          /* use a buffer size of 4096 bytes */
#define OUTPUT_MODE 0700      /* protection bits for output file */

int main(int argc, char *argv[])
{
    int in_fd, out_fd, rd_count, wt_count;
    char buffer[BUF_SIZE];

    if (argc != 3) exit(1);        /* syntax error if argc is not 3 */

    /* Open the input file and create the output file */
    in_fd = open(argv[1], O_RDONLY); /* open the source file */
    if (in_fd < 0) exit(2);        /* if it cannot be opened, exit */
    out_fd = creat(argv[2], OUTPUT_MODE); /* create the destination file */
    if (out_fd < 0) exit(3);      /* if it cannot be created, exit */

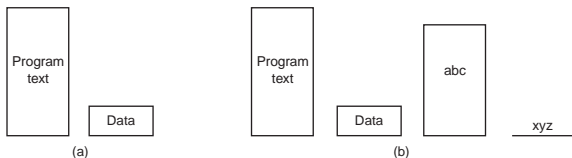
    /* Copy loop */
    while (TRUE) {
        rd_count = read(in_fd, buffer, BUF_SIZE); /* read a block of data */
        if (rd_count <= 0) break;    /* if end of file or error, exit loop */
        wt_count = write(out_fd, buffer, rd_count); /* write data */
        if (wt_count <= 0) exit(4); /* wt_count <= 0 is an error */
    }

    /* Close the files */
    close(in_fd);
    close(out_fd);
    if (rd_count == 0)              /* no error on last read */
        exit(0);
    else
        exit(5);                  /* error on last read */
}

```

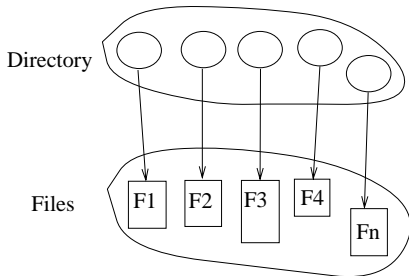

File mappati in memoria

- Semplificano l'accesso ai file, rendendoli simili alla gestione della memoria.



- Relativamente semplice da implementare in sistemi segmentati (con o senza paginazione): il file viene visto come area di swap per il segmento mappato.
- Non servono chiamate di sistema `read` e `write`, solo una `mmap`.
- Problemi:
 - lunghezza del file non nota al sistema operativo,
 - accesso condiviso con modalità diverse,
 - lunghezza del file maggiore rispetto alla dimensione massima dei segmenti.

- Una directory è una collezione di nodi contenente informazioni sui file (**metadati**).
- Sia la directory che i file risiedono su disco.
- Operazioni su una directory:
 - ricerca di un file,
 - creazione di un file,
 - cancellazione di un file,
 - listing,
 - rinomina di un file,
 - navigazione del file system.

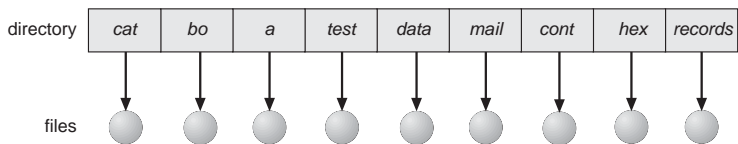


Le directory devono essere organizzate per ottenere

- efficienza: localizzare rapidamente i file
- nomi mnemonici: comodi per l'utente
 - file differenti possono avere lo stesso nome
 - più nomi possono essere dati allo stesso file
- Raggruppamento: file logicamente collegati devono essere raccolti assieme (e.g., i programmi in C, i giochi, i file di un database, ...)

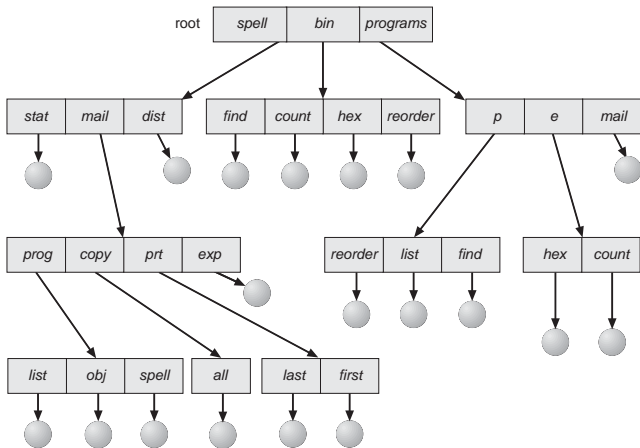
Tipi di directory: unica (“flat”)

- Una sola directory per tutti gli utenti



- Problema di raggruppamento e denominazione
- Obsoleta
- Variante: a due livelli (una directory per ogni utente)

Tipi di directory: ad albero

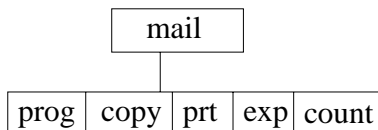


Directory ad albero (cont.)

- Ricerca efficiente
- Raggruppamento
- Directory corrente (working directory): proprietà del processo
 - **cd** /home/miculan/src/C
 - **cat** hw.c
- Nomi assoluti o relativi
- Le operazioni su file e directory (lettura, creazione, cancellazione, ...) sono relative alla directory corrente. Esempio: se la dir corrente è /spell/mail,

mkdir count

crea la situazione corrente:



- Cancellando `mail` si cancella l'intero sottoalbero.

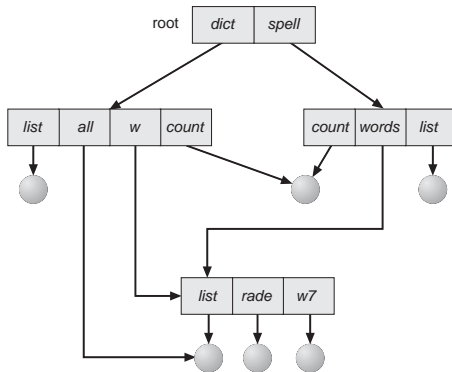
Directory a grafo aciclico (DAG)

File e sottodirectory possono essere condivise da più directory

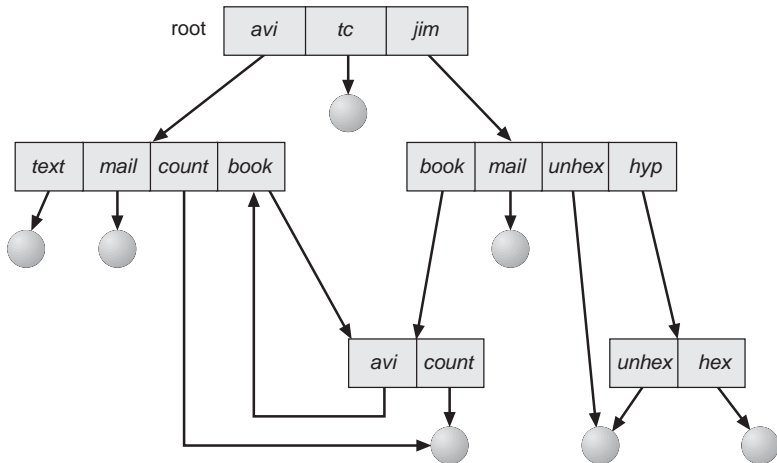
Due nomi differenti per lo stesso file (aliasing)

Possibilità di puntatori “dangling”. Soluzioni:

- Puntatori all’indietro, per cancellare tutti i puntatori. Problematici perché la dimensione dei record nelle directory è variabile.
- Puntatori a daisy chain
- Contatori di puntatori per ogni file (UNIX)



Directory a grafo



I cicli sono problematici per la

- Visita: algoritmi costosi per evitare loop infiniti
- Cancellazione: creazione di **garbage**

Soluzioni:

- Permettere solo link a file (UNIX per i link hard)
- Durante la navigazione, limitare il numero di link attraversabili (UNIX per i simbolici)
- Garbage collection (costosa!)
- Ogni volta che un link viene aggiunto, si verifica l'assenza di cicli. Algoritmi costosi.

- Importante in ambienti multiuser dove si vuole condividere file
- Il creatore/possessore (non sempre coincidono) deve essere in grado di controllare
 - cosa può essere fatto
 - e da chi (in un sistema multiutente)
- Tipi di accesso soggetti a controllo (non sempre tutti supportati):
 - Read
 - Write
 - Execute
 - Append
 - Delete
 - List

Matrice di accesso

Sono il metodo di protezione più generale

object domain	F_1	F_2	F_3	printer
D_1	read		read	
D_2				print
D_3		read	execute	
D_4	read write		read write	

Matrice di accesso (cont.)

- per ogni coppia (processo, oggetto), associa le operazioni permesse
- matrice molto sparsa: si implementa come
 - **access control list**: ad ogni oggetto, si associa chi può fare cosa.
Sono implementate da alcuni UNIX (e.g., **getfacl(1)** e **setfacl(1)** su Solaris)
 - **capability tickets**: ad ogni processo, si associa un insieme di tokens che indicano cosa può fare

Modi di accesso e gruppi in UNIX

Versione semplificata di ACL.

- Tre modi di accesso: **r**ead, **w**rite, **e**xecute
- Tre classi di utenti, per ogni file

				RWX
a) owner access	7	⇒	1	1 1
b) groups access	6	⇒	1	1 0
c) public access	1	⇒	0	0 1

- Ogni processo possiede UID e GID, con i quali si verifica l'accesso

Modi di accesso e gruppi in UNIX

- Per limitare l'accesso ad un gruppo di utenti, si chiede al sistemista di creare un gruppo apposito, sia G , e di aggiungervi gli utenti.
- Si definisce il modo di accesso al file o directory

owner group public
 | | |
chmod 761 *game*

- Si assegna il gruppo al file:

chgrp G *game*

Effective User e Group ID

- In UNIX, il dominio di protezione di un processo viene ereditato dai suoi figli, e viene impostato al login
- In questo modo, tutti i processi di un utente girano con il suo UID e GID.
- Può essere necessario, a volte, concedere temporaneamente privilegi speciali ad un utente (es: **ps**, **lpr**, ...)
 - **Effective** UID e GID (EUID, EGID): due proprietà extra di tutti i processi (stanno nella U-structure).
 - Tutti i controlli vengono fatti rispetto a EUID e EGID
 - Normalmente, EUID=UID e EGID=GID
 - L'utente `root` può cambiare questi parametri con le system call **setuid(2)**, **setgid(2)**, **seteuid(2)**, **setegid(2)**

- l'Effective UID e GID di un processo possono essere cambiati per la durata della sua esecuzione attraverso i bit **setuid** e **setgid**

- Sono dei bit supplementari dei file eseguibili di UNIX

```
miculan@coltrane:Lucidi$ ls -l
/usr/bin/lpr -r-sr-sr-x  1 root      lp          15608 Oct 23
07:51 /usr/bin/lpr* miculan@coltrane:Lucidi$
```

- Se **setuid** bit è attivo, l'EUID di un processo che esegue tale programma diventa lo stesso del possessore del file
- Se **setgid** bit è attivo, l'EGID di un processo che esegue tale programma diventa lo stesso del possessore del file
- I real UID e GID rimangono inalterati

- Si impostano con il `chmod`

```
miculan@coltrane:C$ ls -l a.out
-rwxr-xr-x 1 miculan  ricerca 12045 Feb 28 12:11 a.out*
miculan@coltrane:C$ chmod 2755 a.out
miculan@coltrane:C$ ls -l a.out
-rwxr-sr-x  1 miculan  ricerca 12045 Feb 28 12:11 a.out*
miculan@coltrane:C$ chmod 4755 a.out
miculan@coltrane:C$ ls -l a.out
-rwsr-xr-x  1 miculan  ricerca 12045 Feb 28 12:11 a.out*
miculan@coltrane:C$
```