file system

capitolo 10 del libro (VII ed.)

Introduzione

- Programmi e dati sono conservati in memoria secondaria: tipicamente un insieme di dischi. Gli utenti (voi, io) vedono la memoria secondaria come organizzata in file e directory. Qualcuno ha sentito il termine "file system"
- dopo alcuni anni di uso inconsapevole di questi termini un utente potrebbe cominciare a porsi alcune domande ...



File

- Il termine file rappresenta un concetto logico (astratto)
- Un file è un insieme di informazioni correlate, definito da un creatore (a volte tramite l'ausilio di un programma, es. editor), a cui è associato un nome
- Dal punto di vista dell'utente i file sono gli elementi di base in cui è organizzata la memoria, sono indifferenziati
- Però esistono file e file ...



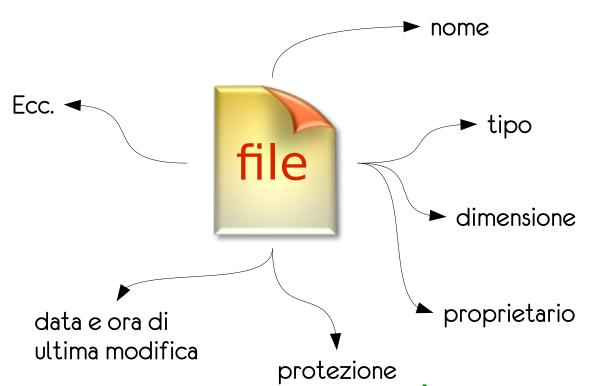
Metadati

- il fatto che esitano tipi di file, con estensioni e icone differenti implica che un file non sia soltanto un insieme di dati correlati
- un file è in parte contenuto e in parte oggetto descritto attraverso un insieme di caratteristiche che lo riguardano. Tali caratteristiche sono anche dette attributi o metadati (dati inerenti i dati)

Esempio

- provate ad applicare, in linux, il comando file a un file qualsiasi (es. clock.png), otterrete una risposta tipo:
- clock.png: PNG image data, 128 x 128, 8-bit/color RGBA, non-interlaced
- provate a rinominare il file in modo da ingannare il comando, per es. rinominiamolo semplicemente clock:
- clock: PNG image data, 128 x 128, 8-bit/color RGBA, non-interlaced
- queste informazioni devono essere associate al file stesso indipendentemente dalla sua estensione, non sono dei contenuti, sono metadati

Metadati



Posso associare programmi di gestione a tipi di file, es. acroread o xpdf ai file di tipo pdf: cliccando sull'icona che rappresenta un file pdf viene avviato dal SO il gestore di default.

Basta mantenere una tabella di associazioni <tipo, applicativo>

Fra i diversi modi per associare a un file il suo tipo, particolarmente rilevante l'uso di "magic number"

Altri SO si affidano alle estensioni dei file

Magic Number

MAGIC NUMBER: un codice conservato all'interno del file stesso. Unix adotta questo meccanismo

ESEMPI:

- Java class file: CAFEBABE (esadecimale)
- Linux script: "shebang" (#!, 23 21) seguito dal path dell'interprete necessario
- File postscript:

%!

File PDF:

%PDF

File GIF: codice ASCII per "GIF89a", cioè 47 49 46 38 39 61

File di tipo diverso

perché ho bisogno di diversi tipi di file? Perché tutte queste diverse estensioni?

Ogni tipo/estensione corrisponde a un particolare formato con cui i dati

sono organizzati, es.



file immagine

matrice di pixel colorati

però posso avere png, gif, tiff, eps, raw, svg, jpg, xcf, ... %%Page: 1 1
% Translate for offset
14.173228346456694 14.173228346456694 translate
% Translate to begin of first scanline
0 63.97795275590552 translate
63.97795275590552 -63.97795275590552 scale
% Image geometry
64 64 8
% Transformation matrix
[64 0 0 64 0 0]
% Strings to hold RGB-samples per scanline
/rstr 64 string def
/gstr 64 string def
/bstr 64 string def
/currentfile /ASCII85Decode filter /

ACROREAD KGHOSTVIEW si aspettano i dati in questo formato II85Decode filter /RunLengthDecode filter gstr readstring pop}
II85Decode filter /RunLengthDecode filter bstr readstring pop}

12861 ASCII Bytes

t/vn%en srqo \ 100~> lMh%en'8Qfo \ TUu~>

File di tipo diverso

- perché non posso usare Microsoft Word (o OpenOffice o un editor di pagine HTML) per scrivere un programma C?
- perché se lo faccio il compilatore si arrabbia?

```
void push(lista *p_L, double x)
{
    printf("push %.2f \n",x);
    //stack vuoto
    if(p_L == NULL)
    {
        *p_L = (lista) malloc (sizeof(struct if(p_L == NULL) return;
        (*p_L) -> info = x;
    }
}
```

Grassetto, colori, indentazione ecc. sono esplicitamente rappresentati da questi programmi, quindi il contenuto del file è il codice + tutta l'informazione relativa alla sua rappresentazione

else ...

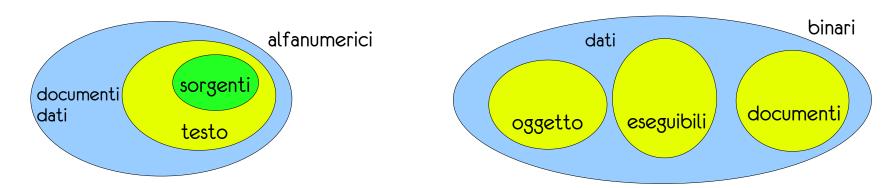
File di tipo diverso

- perché non posso usare Microsoft Word (o OpenOffice o un editor di pagine html) per scrivere un programma C?
- perché se lo faccio il compilatore si arrabbia?

```
<font color="#0000ff">//push sullo stack</font>
 <fort color="#298a52"><b>void</b></fort> push(lista *p_L, <fort
color="#298a52"><b>double</b></font> x)
                                      in HTML lo stesso codice sarebbe
   printf(<font color="#ff00ff">&quo
                                       rappresentato in questo modo
   <font color="#6b59ce">%.2f</fon</pre>
   <font color="#ff00ff"> </font><font color="#ff00ff"> </font>
   <font color="#ff00ff">&quot;</font>,x);
   <fort color="#0000ff">//stack vuoto</fort>
   <fort color="#a52829"><b>if</b></fort>
   (p_L == <font color="#ff00ff">NULL</font>)
     *p_L = (lista) malloc (<font color="#a52829"><b>sizeof</b>
     </font>(<font color="#2 98a52"><b>struct</b></font> nodo)); ...
```

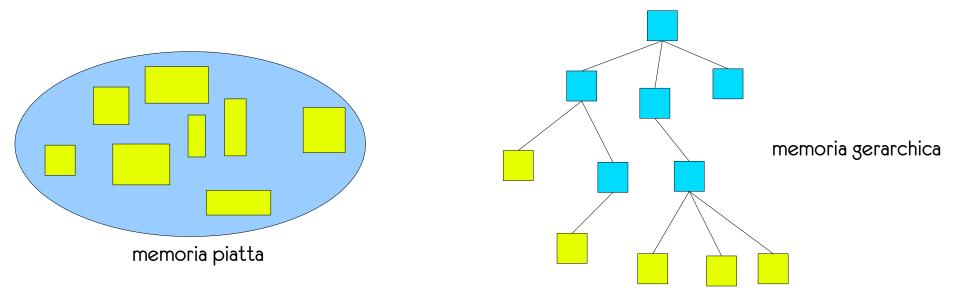
Tipi di file

- I file possono essere caratterizzati anche da tipologie più generali rispetto alla specifica applicazione che li gestirà, in particolare:
 - file alfanumerici, contengono sequenze di caratteri. Fra questi:
 - file di testo: sequenze di caratteri divise in righe
 - file sorgenti: sequenze di procedure e funzioni strutturate
 - file binari, contengono byte organizzati secondo una struttura precisa, non sono visualizzabili come testo. Fra questi:
 - file oggetto: sequenze di byte comprensibili per il linker
 - file eseguibili: sequenze di byte comprensibili per il loader
 - altri tipi di documenti: es. file compressi, documenti word, immagini png, ecc.



File system

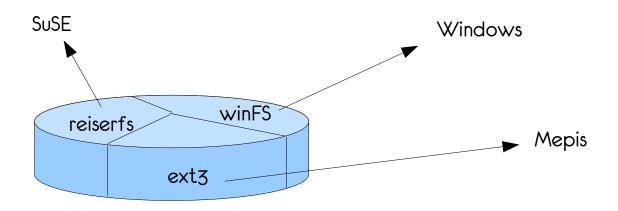
- I file possono essere organizzati in vari modi
- La struttura logica secondo la quale sono organizzati i file è detta file system
- Due visioni classiche:
 - organizzazione piatta: la memoria secondaria è strutturata a livello logico in un insieme di file piatto, non posso avere due file con lo stesso nome
 - organizzazione gerarchica: la memoria secondaria è organizzata ad albero, i nodi intermedi fungono da contenitori e sono detti directory



Tipi di file system

- Un file system è mantenuto attraverso l'utilizzo di strutture dati interne, preposte al mantenimento dei metadati (dati inerenti i file e dati inerenti le directory)
- La scelta dei metadati da gestire, la scelta di particolari strutture atte a implementare tali metadati e l'organizzazione in generale della struttura in cui i file sono organizzati porta alla realizzazione di uno specifico file system
- Esistono molti tipi di file system:
 - ext2, ext3 (Tweedie, 1999), ext4 gestisce volumi fino a 1 exabyte (exa: 10¹⁸byte, trilioni di byte)
 - ReiserFS, Reiser4 (Namesys 2004)
 - FAT, WinFS
 - Amiga Fast File System
 - ADFS (Acorn computers)
 - file system per flash memory, es: JFFS, YAFFS, smxFFS

Disco e file system

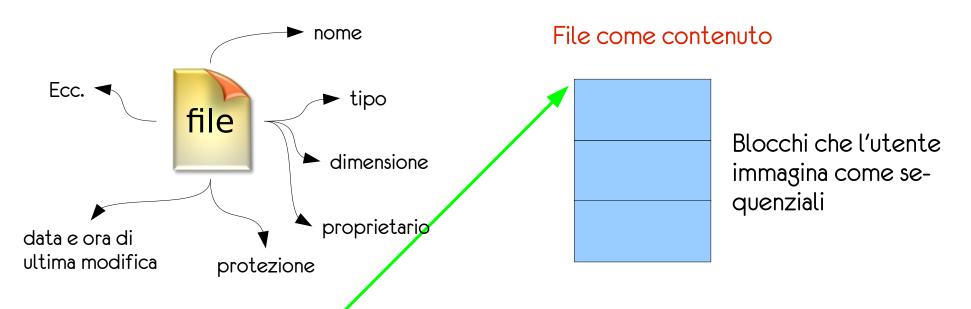


La memoria secondaria può essere suddivisa in partizioni ciascuna delle quali è un diverso file system

I file system delle varie partizioni possono essere di tipo differente

Questa possibilità è molto utile quando si desidera installare su di uno stesso computer più di un SO

File



File come oggetto gestito dal FS: descrittore

nome
id
tipo
locazione
protezione
data/ora creazione
data/ora ultima modifica
data/ora ultimo accesso
...

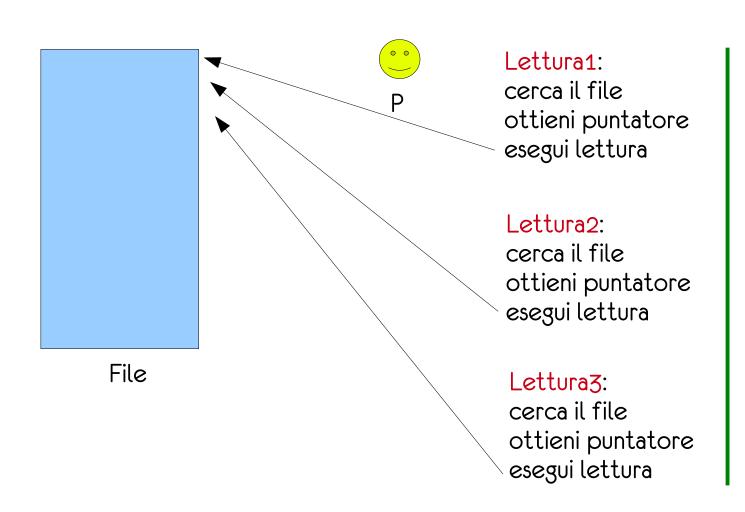
è l'analogo di un PCB (descrittore di processo)

File: operazioni

- Un file è una struttura dati astratta utilizzabile solo attraverso operazioni predefinite
- creazione: occorre trovare spazio sufficiente nel disco, occorre registrare i metadati relativi al file in un'apposita struttura (file system)
- scrittura: occorre identificare la posizione occupata dal file, occorre trovare la posizione in cui scrivere, occorre aggiornare i metadati
- lettura: occorre identificare la posizione occupata dal file, occorre trovare la posizione da cui leggere, occorre aggiornare i metadati
- riposizionamento: si assegna un nuovo valore a un puntatore ai contenuti del file; non è richiesto alcun accesso effettivo in lettura o scrittura, quindi si lavora solo a livello di meta-dati
- cancellazione: occorre individuare il file, aggiornare le strutture di sistema che mantengono informazioni sulla memoria libera, aggiornare le strutture di sistema che mantengono l'organizzazione dei file (file system)
- troncamento: vengono cancellati i contenuti di un file ma vengono mantenuti i metadati

Esempio

 Consideriamo, per es., un processo che debba leggere un intero file ed elaborare i dati così acquisiti



Più efficiente

Apri il file: cerca il descrittore del file ottieni puntatore

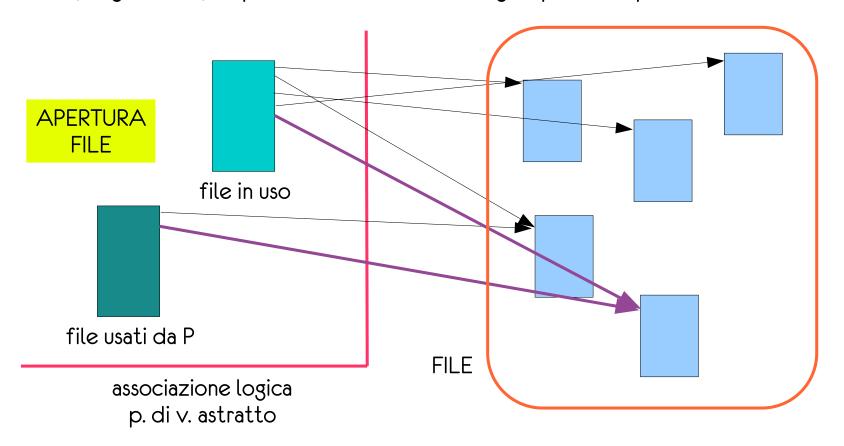
Lettura1: esegui lettura

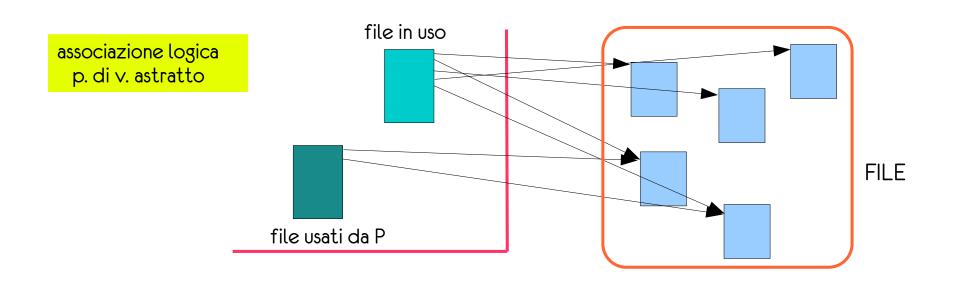
Lettura2: esegui lettura

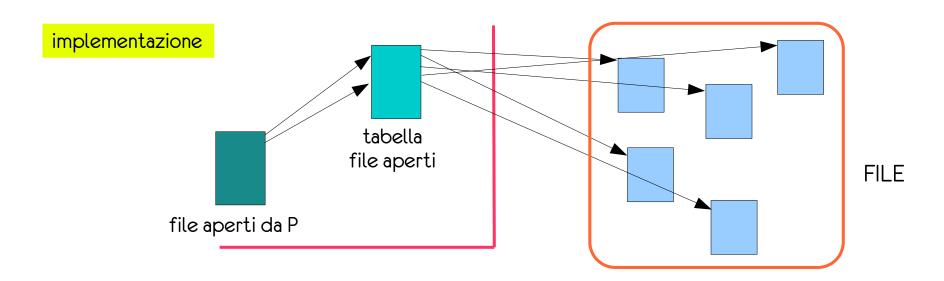
Lettura3: esegui lettura

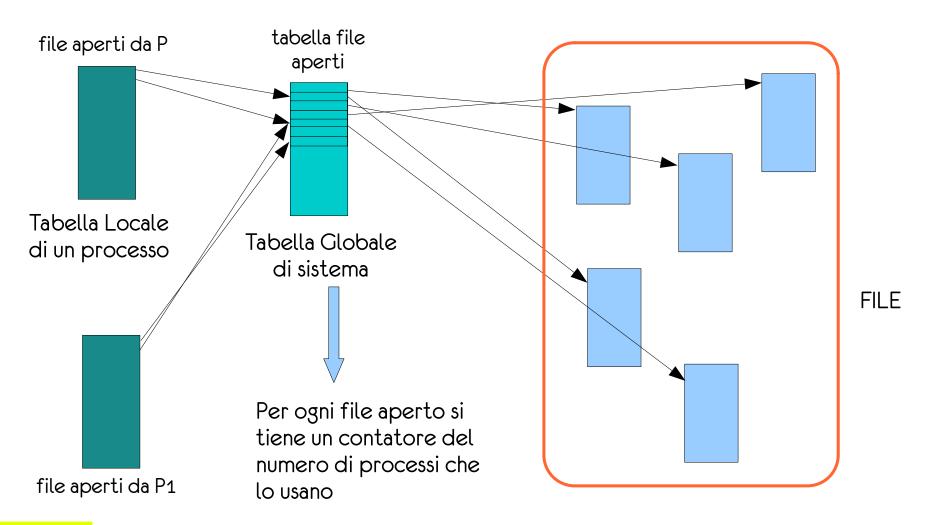
Chiudi il file

- L'operazione di apertura di un file consente di ottenere un handle del file, cioè un riferimento che consente di operare effettivamente sul file stesso
- Questa operazione modifica alcune strutture gestite dal SO, che tracciano quali file sono in uso, in generale, e quali file sono in uso da ogni specifico processo



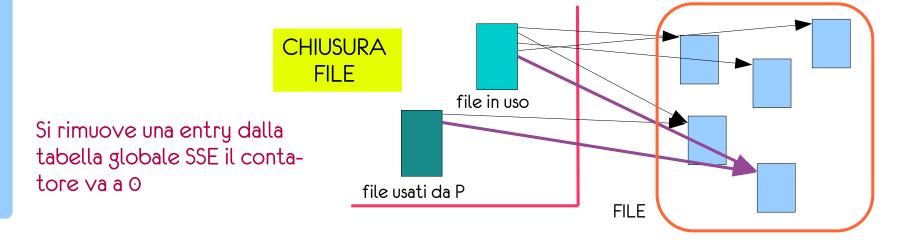






implementazione

- Più in generale l'operazione di apertura di un file consente di ottenere un handle del file, cioè un riferimento che consente di operare effettivamente sul file stesso
- Questa operazione modifica alcune strutture gestite dal SO, che tracciano quali file sono in uso, in generale, e quali file sono in uso da ogni specifico processo
- Un file aperto da un processo è inteso come una risorsa in uso da parte del processo
- L'apertura di un file comporta (come vedremo in dttaglio) l'allocazione di un insieme di risorse di file system che consentono l'accesso al file stesso
- Chiudere un file significa rilasciare le risorse di file system allocate



- Più in generale l'operazione di apertura di un file consente di ottenere un handle del file, cioè un riferimento che consente di operare effettivamente sul file stesso
- Questa operazione modifica alcune strutture gestite dal SO, che tracciano quali file sono in uso, in generale, e quali file sono in uso da ogni specifico processo
- Un file aperto da un processo è inteso come una risorsa in uso da parte del processo
- L'apertura di un file comporta (come vedremo) l'allocazione di un insieme di risorse di file system che consentono l'accesso al file stesso
- Chiudere un file significa rilasciare le risorse di file system allocate
- La chiusura comporta un insieme di operazioni sulle strutture gestite dal SO per indicare che un certo processo ha terminato di usare un file.
- Se il processo era l'unico utilizzatore del file, le pagine di RAM usate per consentire un'elaborazione efficiente dei dati possono essere liberate
- A differenza da altri tipi di risorse, in genere i file sono risorse condivisibili

Apertura di un file

- Esempio, in C posso usare:
 - fopen: funzione di libreria, restituisce come handle un FILE *
 - open: system call, restituisce come handle un numero intero detto file descriptor

```
struct_IO_FILE {
int _flags;
                /* High-order word is _IO_MAGIC; rest is flags. */
 /* The following pointers correspond to the C++ streambuf protocol. */
 /* Note: Tk uses the _IO_read_ptr and _IO_read_end fields directly. */
char*_IO_read_ptr; /* Current read pointer */
char*_IO_read_end; /* End of get area. */
char*_IO_read_base; /* Start of putback+get area. */
char*_IO_write_base; /* Start of put area. */
char* _IO_write_ptr; /* Current put pointer. */
char*_IO_write_end; /* End of put area. */
char* _IO_buf_base; /* Start of reserve area. */
char*_IO_buf_end; /* End of reserve area. */
 /* The following fields are used to support backing up and undo. */
char *_ IO_save_base; /* Pointer to start of non-current get area. */
char *_ IO_backup_base; /* Pointer to first valid character of backup area */
char *_ IO_save_end; /* Pointer to end of non-current get area. */
 ... ecc ...
```

Chiusura di un file

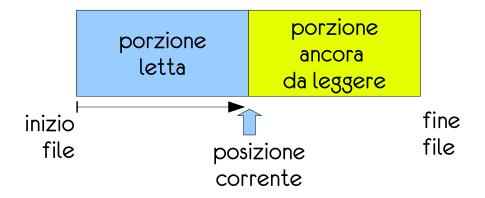
- Per esempio in C si utilizzano
 - fclose: funzione di libreria, ha come parametro un FILE *, l'handle ottenuta tramite fopen
 - close: system call, ha come parametro un file descriptor (un numero intero), l'handle ottenuta tramite open

Lettura e scrittura su file

- Anche lettura e scrittura richiedono di solito una handle come argomento
- Inoltre occorre definire il punto del file da cui leggere o in cui scrivere
 - accesso sequenziale: il programmatore non deve specificare la posizione in modo esplicito, il SO manterrà un puntatore alla posizione corrente di lettura/scrittura per il processo. Questa informazione è mantenuta nella tabella di file aperti locale (del processo).
 - accesso diretto: si può leggere/scrivere da/in specifiche posizioni del file, che vanno indicate espressamente

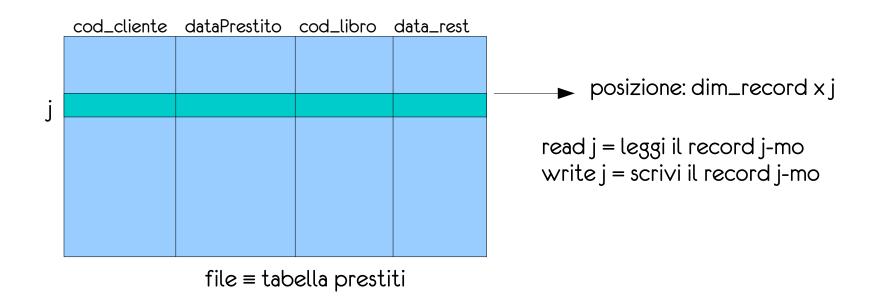
Accesso sequenziale

- è il metodo di accesso a file più comune
- i contenuti di un file vengono percorsi secondo l'ordine logico sequenziale dei dati stessi
- ogni operazione di lettura fa avanzare un puntatore che indica la posizione raggiunta correntemente all'interno del file
- ogni operazione di scrittura aggiunge del contenuto in fondo al file
- alcuni SO consentono una terza operazione: riportare il puntatore alla posizione corrente all'inizio del file



Accesso diretto

- presupposto: i dati contenuti in un file hanno un formato prestabilito
- il file è visto come una sequenza di record di pari dimensione
- conoscendo tale dimensione e la posizione del record di interesse è possibile accedervi senza scorrere l'intero file
- es. tabella di una base di dati



Accesso a indice

- definito sulla base del precedente
- un file indicizzato è in realtà costituito da due file:
 - il file dei contenuti veri e propri, memorizzati secondo un preciso formato

dati

- un file indice, contenente riferimenti ai record
- l'indice non è necessariamente numerico

mantenendo
l'indice ordinato
si possono effettuare ricerche
veloci
Anna
Ugo
Pia
Mario
Isa
Luca
ecc.

indice

Es. molti cosiddetti data base contenenti dati relativi a esperimenti medici/biologici sono in realtà file indicizzati