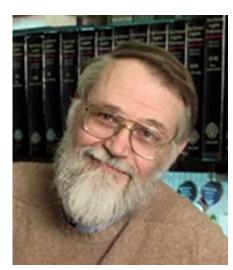
## Directory

- è un'entità del file system (FS) preposta a contenere file o altre directory
- in passato molti file system erano piatti, nel senso che i file erano definiti tutti allo stesso livello, senza alcuna organizzazione; alcuni FS consentono (anche oggi) l'uso di un solo livello di directory. In questo caso il FS è partizionato è insiemi di file
- Il primo FS gerarchico è nato con Unix ed è stato realizzato da Dennis Ritchie (Turing Award nel 1983 come creatore di Unix, insieme a Ken Thompson)



Dennis Ritchie



Brian Kernighan

#### Frances Elizabeth Allen (Pr. Turing 2006)

#### Directory

Richard Stallman

• è ur
• in p
allo
ogs

insig

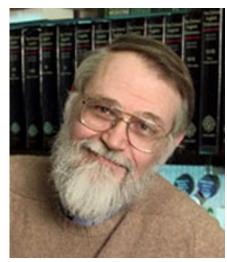
Ken Thompson

alt er nse è è

• Il primo FS gerarchico è nato con Unix ed e stato realizzato da Dennis Ritchie (Turing Award nel 1983 come creatore di Unix, insieme a Ken Thompson)



Dennis Ritchie



Brian Kernighan



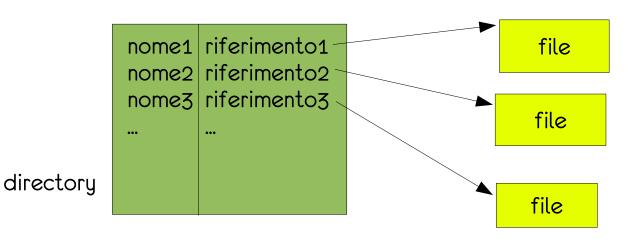
forse qualcuno di voi



Dijkstra (Pr. Turing, 1972 linguaggio Algol)

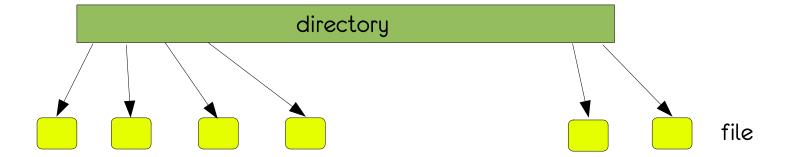
### Directory

- Da un punto di vista astratto una directory è una tabella che consente di accedere ai contenuti di un file a partire dal suo nome
- Operazioni possibili
  - scrittura: aggiungere/rimuovere file (se organizzazione gerarchica anche directory)
  - lettura: listare i contenuti
  - ricerca di un file (se organizzazione gerarchica anche directory)
  - attraversamento: percorrere la stuttura definita dalle directory



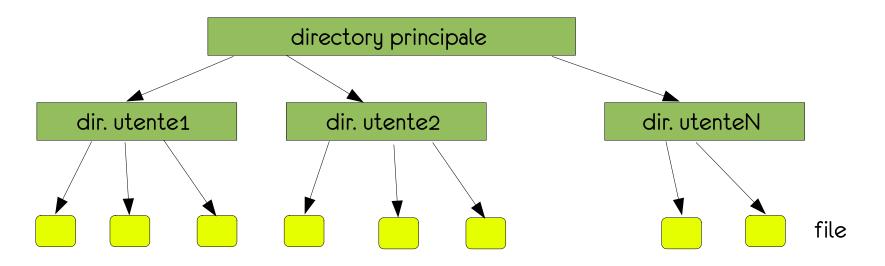
### Directory a un livello

- Tutti i file sono contenuti all'interno della stessa directory
- Limiti: non posso avere due file con lo stesso nome, molto difficile gestire la multiutenza

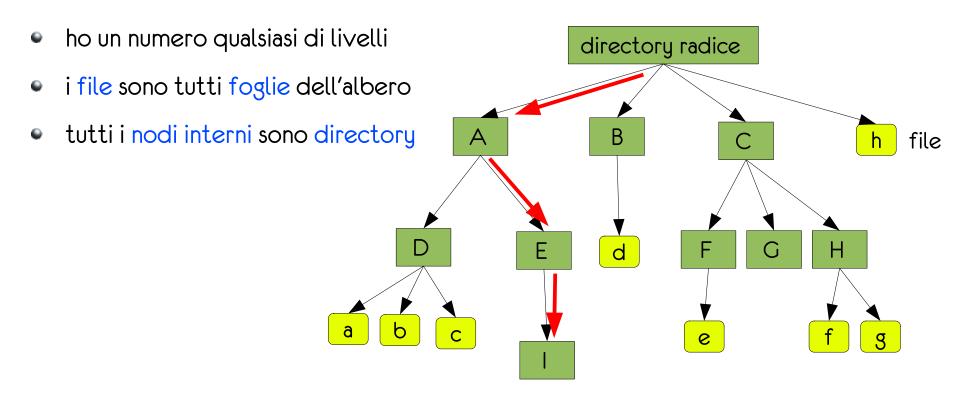


## Directory a due livelli

- Ogni utente inserisce tutti i file in una propria directory (non ulteriormente strutturabile)
- Tutte le directory utente sono riferite da una directory superiore detta directory principale
- Limiti: poco flessibile, un utente può avere molti file, due utenti potrebbero voler condividere alcuni file ma in questo modello ciò non è consentito



#### Directory ad albero



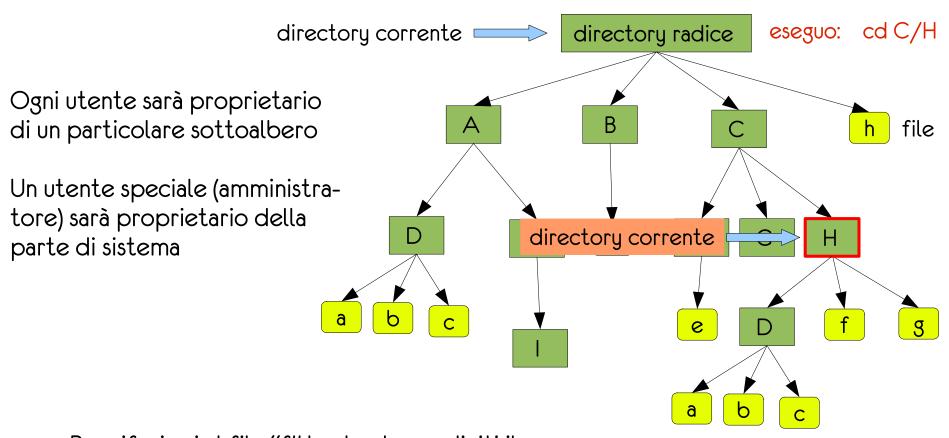
- due elementi dell'albero possono avere lo stesso nome se non sono fratelli
- ogni nodo è identificato in modo univoco dall'unico cammino assoluto che lo collega alla radice

Esempio: radice/A/E/I

#### Directory ad albero

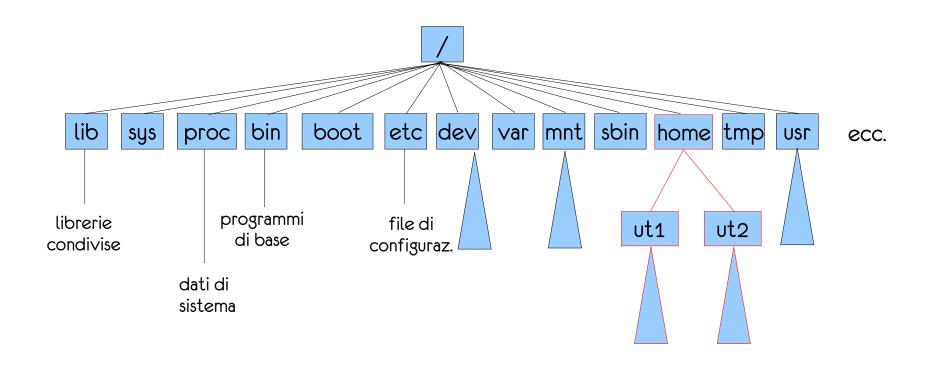
- Usare cammini assoluti per identificare i file è scomodo se i cammini sono lunghi, es: /home/utente\_pippo/documenti/2007/relazioni/rel1.txt
- Di norma si consente di definire per ogni utente una "directory di lavoro" (directory corrente): si tratta di un riferimento ad una delle directory dell'albero
- L'utente è virtualmente posizionato in quella directory:
  - per accedere ai contenuti della cartella ne digita il solo nome
  - per accedere ad altri contenuti dell'albero può utilizzare, a scelta, cammini relativi oppure cambiare directory di lavoro e poi usarne i soli nomi

## Directory ad albero



Per riferirmi al file "f" basta che ne digiti il nome Per riferirmi al file "a" della sottodirectory "D" digiterò D/a Posso indicare che intendo risalire l'albero userò un simbolo speciale, per es. ".." ../../h è un riferimento al file "h" conenuto nella directory radice

#### Esempio

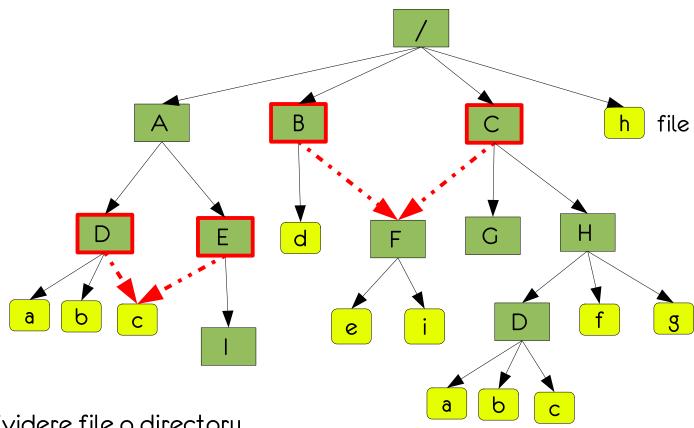


#### Mai scrivere programmi che identificano i file attraverso un cammino assoluto

Ogni SO ha una propria struttura delle directory, l'installazione del programma posiziona l'eseguibile in un punto del file system che non necessariamente ricalca la struttura usata sulla macchina su cui il programma è stato sviluppato

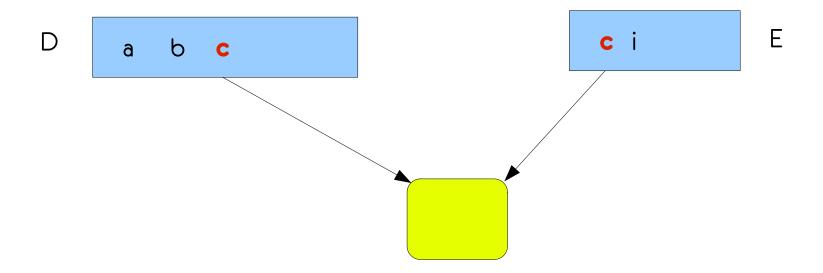
C:\Documents\Progetto\Versione3\ppp.dat non è collocabile nell'albero riportato qui sopra

### Directory con grafo aciclico



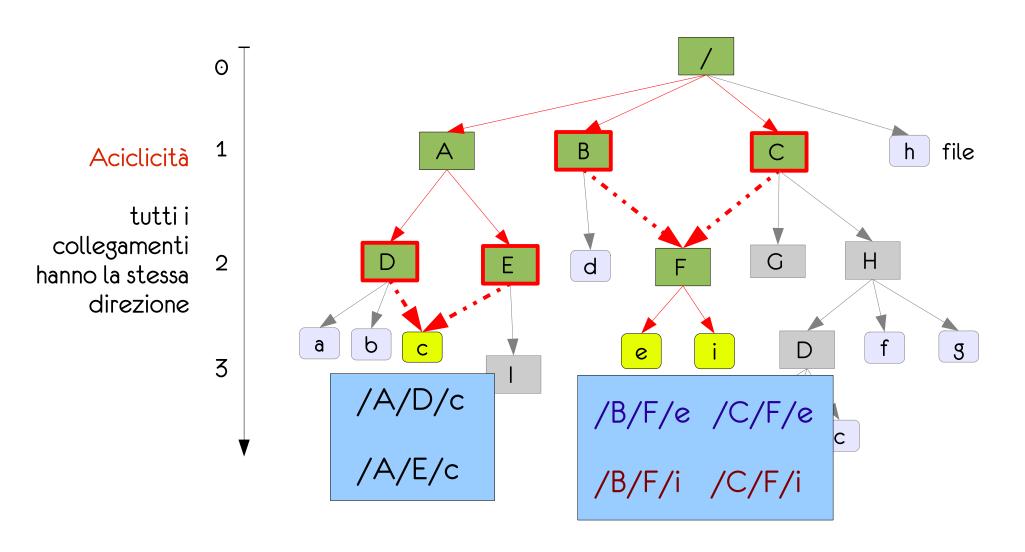
È possibile condividere file o directory Ciò significa che un file/directory sono accessibili attraverso cammini assoluti differenti Es. "c" è contenuto sia in E che in D

## Collegamenti multipli



Le directory D ed E hanno un'intersezione non nulla entrambe contengono il nome "c" con associato un riferimento allo stesso oggetto

#### Directory con grafo aciclico



## Directory con grafo aciclico

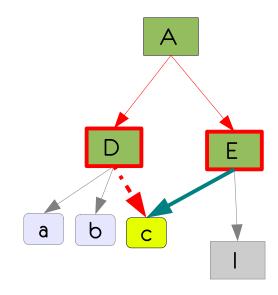
Cosa significa eseguire la cancellazione di /A/D/c? Il file verrà cancellato?

Es. supponiamo che D ed E siano le radici dei sottoalberi di proprietà di due utenti diversi "c" è un file condiviso

Cancellare "c" da "D" può significare:

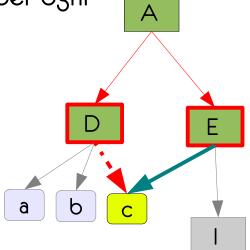
<a>"c" non serve più a nessuno dei due utenti -> "c" va rimosso</a>



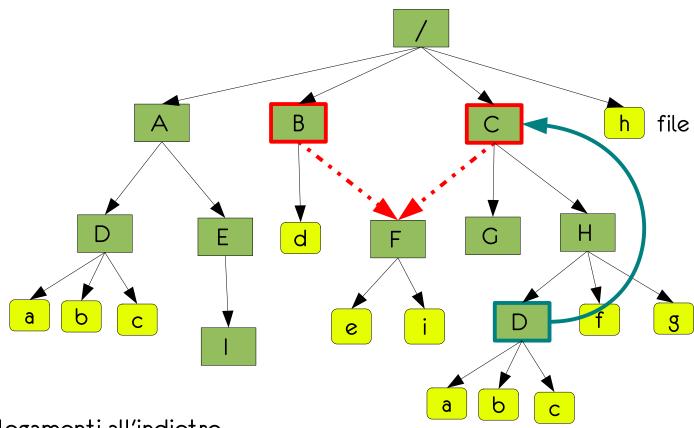


#### Link

- Soluzione demandata all'utente che può decidere come accedere a un file/directory ed effettuare collegamenti di tipo diverso fin dall'inizio. La relazione contenuto-contenitore creata con la creazione del file è forte: "rm c" rimuove il file. Invece nel caso dei link:
  - link simbolico: il collegamento rappresenta l'interesse ad usare un file, cancellare il collegamento significa dire che non ci serve più usarlo (non che vada rimosso)
  - link fisico: il collegamento ha una valenza più forte cancellarlo vuol dire cancellare il file
- Soluzione globale: mantenere un numero di riferimenti per ogni file/directory:
  - La creazione di un link incrementa il valore
  - cancellare un collegamento comporta decrementare tale numero
  - solo quando si raggiunge il valore zero il file viene rimosso

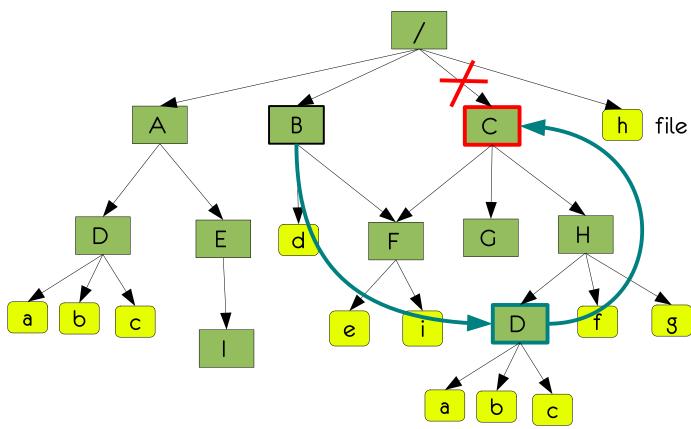


# Directory a grafo generale



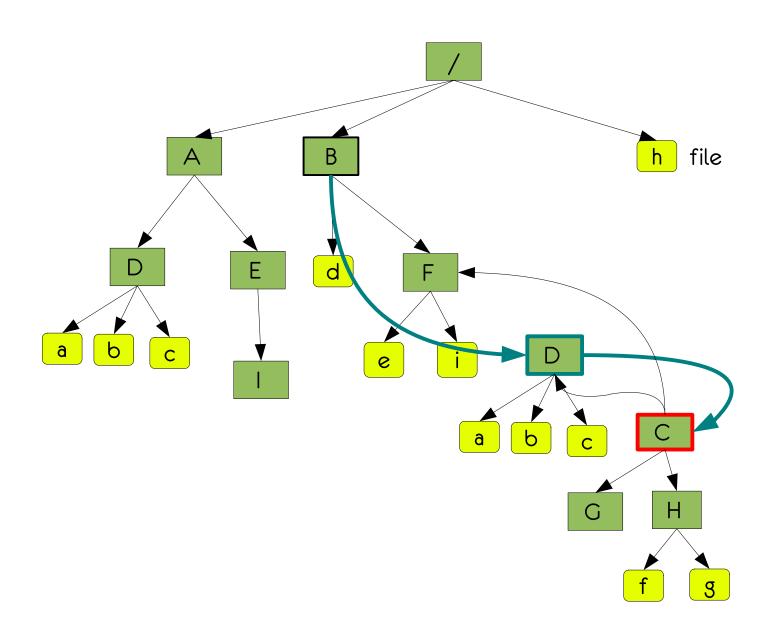
Posso avere collegamenti all'indietro con la creazione di cicli nel grafo

#### Cancellazione

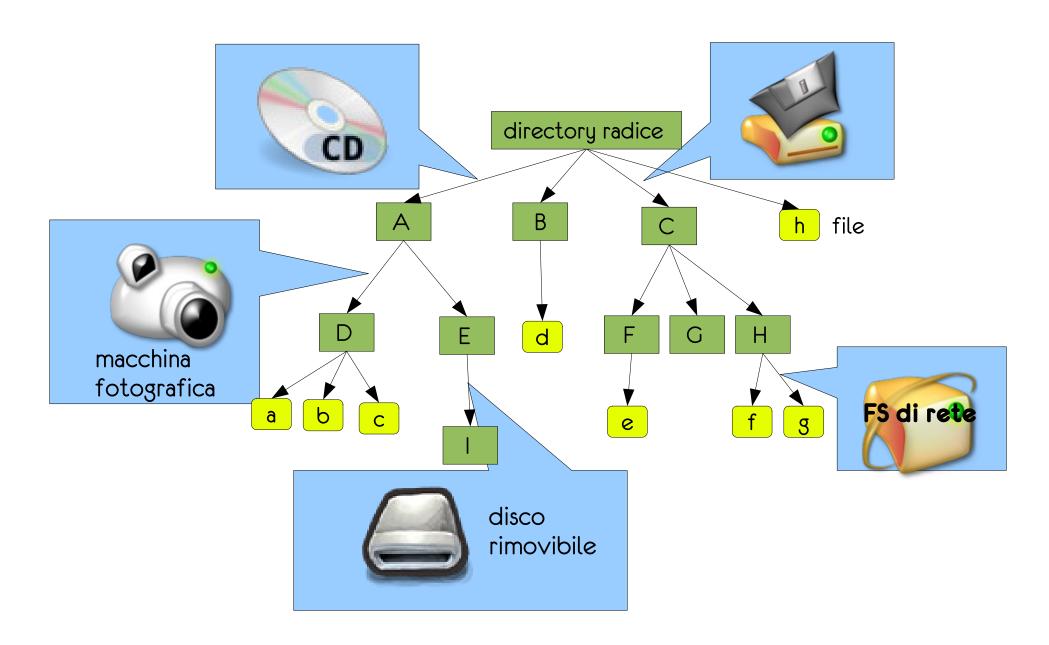


Se cancelliamo il collegamento dalla radice a C il sottoalbero con radice C è ancora accessibile attraverso B/D. È come se il grafo cambiasse forma ...

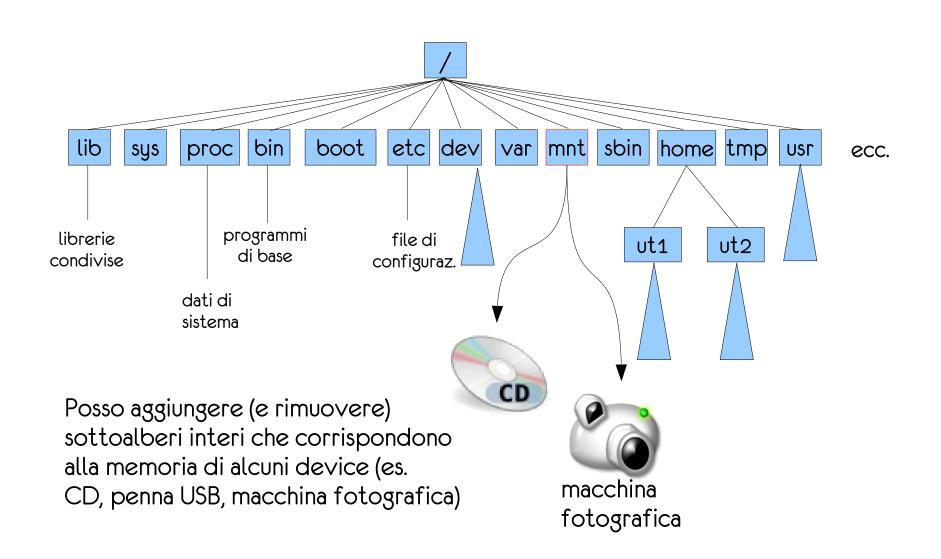
#### Cancellazione



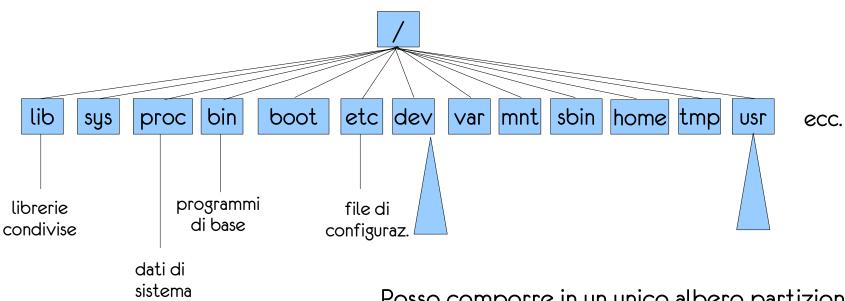
## Mounting del file system

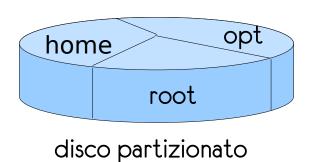


#### Mount



#### Mount

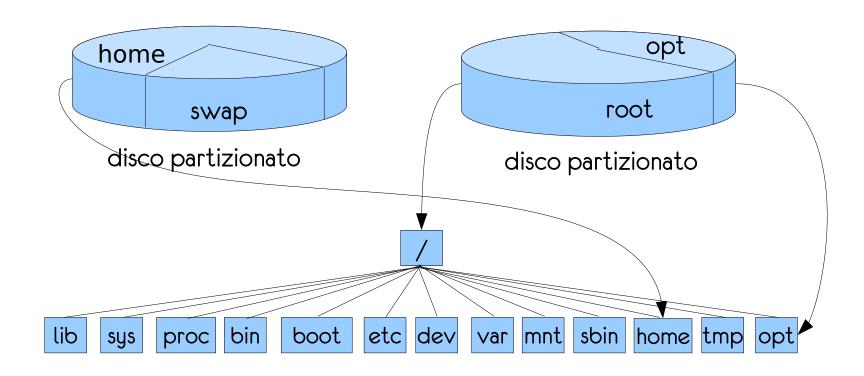




Posso comporre in un unico albero partizioni diverse di un disco, es.:

- root contiene il SO
- home le directory degli utenti
- opt il software addizionale

#### Mount



#### Posso comporre più dischi

L'utente accederà alla memoria senza rendersi conto dell'esistenza di diversi supporti distinti