



Hệ thống quản lý tập tin

Môn học: Hệ điều hành

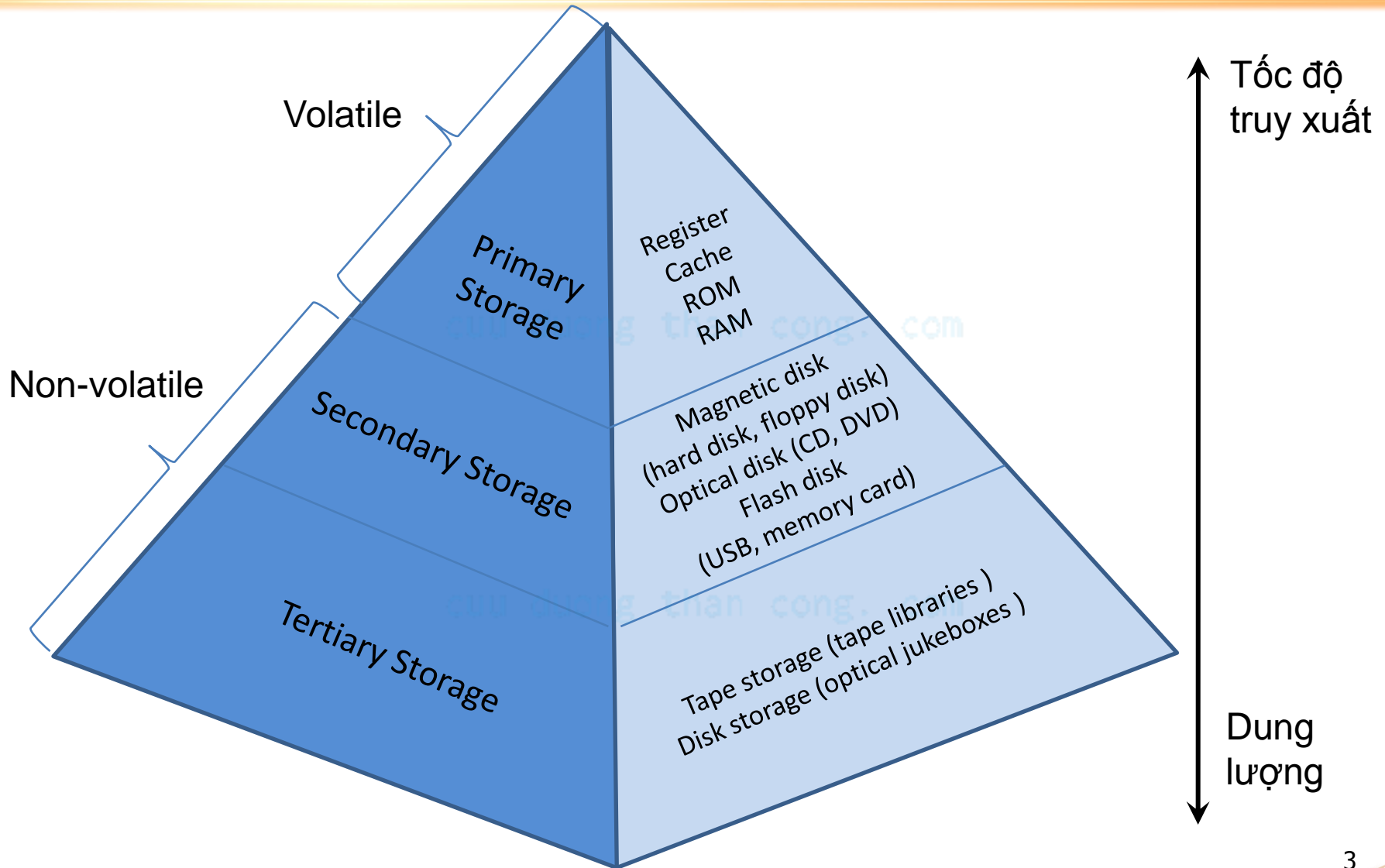
Mục tiêu

- Trình bày cấu tạo đĩa từ
- Trình bày các khái niệm liên quan hệ thống tập tin
- Trình bày một số vấn đề khi cài đặt hệ thống quản lý tập tin trên đĩa [duong than cong. com](http://duongthancong.com)
- Trình bày mô hình tổ chức hệ thống tập tin của một số hệ điều hành thông dụng

[cuu duong than cong. com](http://cuuduongthancong.com)



Phân cấp hệ thống lưu trữ



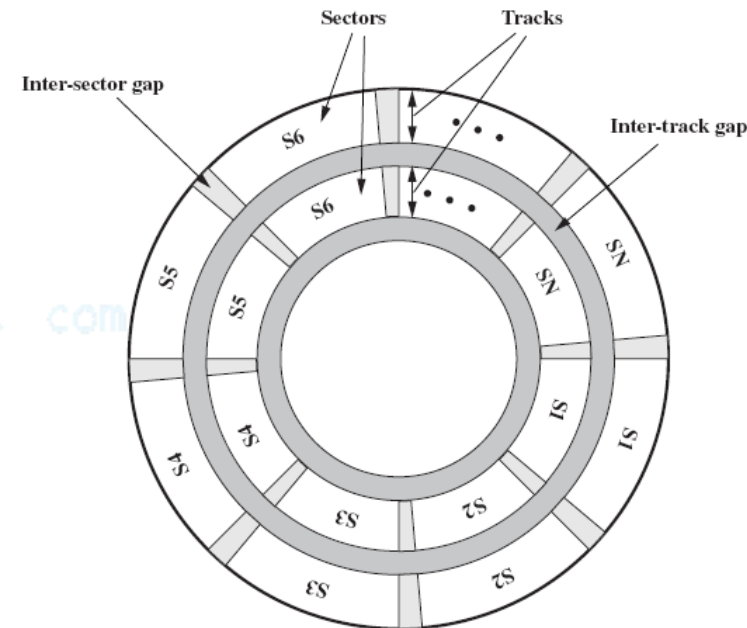
Đĩa từ

- Đĩa từ - là những đĩa phẳng bằng thủy tinh hay bằng kim loại cứng được phủ từ để lưu dữ liệu



Cấu trúc vật lý

- Gồm nhiều lớp hình tròn, mỗi lớp phủ từ 1 hoặc cả 2 mặt (side)
- Mỗi mặt có tương ứng 1 đầu đọc (head) để đọc hoặc ghi dữ liệu
- Mỗi mặt có nhiều đường tròn đồng tâm (track)
- Mỗi đường tròn được chia nhỏ thành các cung tròn (sector), thông thường mỗi cung chứa 4096 điểm từ (~ 4096 bit = 512 byte)
- Mỗi lần đọc/ghi ít nhất 1 sector (512 byte)

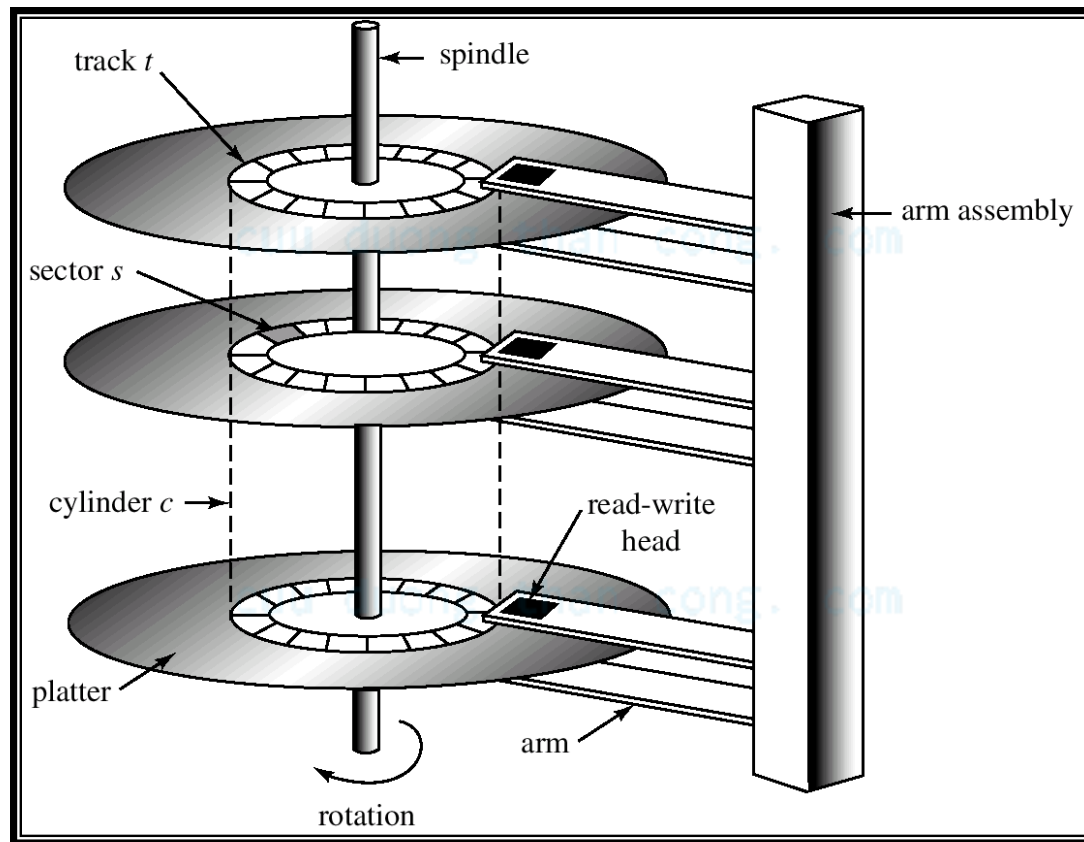


Truy xuất mức vật lý

- Để truy xuất 1 sector cần phải chỉ ra vị trí của sector đó. Vị trí sector được thể hiện bằng 3 thông số: chỉ số sector, track và head
 - Head được đánh số từ trên xuống bắt đầu từ 0
 - Track được đánh số theo thứ tự từ ngoài vào bắt đầu từ 0
 - Sector được đánh số bắt đầu từ 1 theo chiều ngược với chiều quay của đĩa
- Địa chỉ sector vật lý có ký hiệu: (**sector, track, head**)
- Hàm truy xuất mức vật lý trong C for DOS:
`int biosdisk (int cmd, int drive, int head, int track, int sector, int nsects, void *buffer)`
- Hàm truy xuất mức vật lý trong C for Windows ???

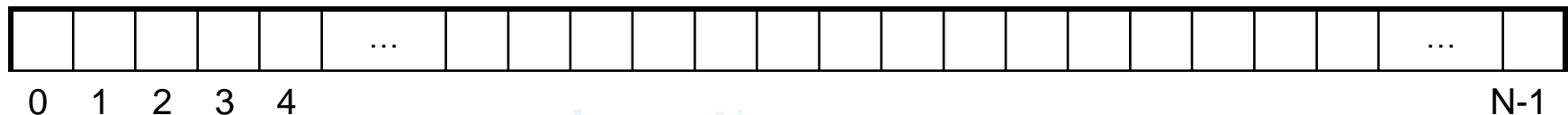
Cơ chế đọc đĩa

- Access time = Seek time + Rotational time + Read time



Tổ chức logic

- Do truy xuất mức vật lý phải dùng đến 3 tham số rất bất tiện nên tổ chức logic được đưa ra để dễ hiểu, dễ thao tác, dễ tính toán hơn
- Cylinder: là tập các track có cùng bán kính (cùng số hiệu) trên tất cả các mặt
→ Nhận xét: truy xuất sector theo từng cylinder sẽ đảm bảo *sau khi truy xuất sector K thì truy xuất sector K+1 là nhanh hơn so với tất cả các sector khác*
- Tổ chức logic là một dãy sector được đánh chỉ số theo từng cylinder, bắt đầu từ 0



- Mỗi lần truy xuất (đọc/ ghi đĩa) chỉ có thể thực hiện trên N sector liên tiếp ($N \geq 1$)
- Hàm truy xuất mức logic trong C for DOS:
`int absread (int drive, int nsects, long lsect, void *buffer).`
`int abswrite (int drive, int nsects, long lsect, void *buffer);`
- Hàm truy xuất mức logic trong C for Windows ???

Sector vật lý ↔ Sector logic

- Sector vật lý \rightarrow Sector logic
$$l = t * st * hd + h * st + s - 1$$
- Sector logic \rightarrow Sector vật lý
$$s = (l \bmod st) + 1$$
$$t = l \div (st * hd)$$
$$h = (l \div st) \bmod hd$$

Trong đó:

l	: chỉ số sector logic	st	: số sector /track
h	: chỉ số head (head)	th	: số track /side
t	: chỉ số track	hd	: tổng số side (head)
s	: chỉ số sector vật lý		

Đĩa mềm 1.44 MB

- Có 2 head /disk, 80 track /head, 18 sector /track
- Dung lượng đĩa:
 $2 \text{ head/disk} * 80 \text{ track/head} * 18 \text{ sector/track} = 2880 \text{ sector/disk}$
 $= 0.5 \text{ KB/sector} * 2880 \text{ sector/disk} = 1440 \text{ KB/disk} (\sim 1.44 \text{ MB})$
- Sector logic có chỉ số từ 0 đến 2879 và tương ứng với sector vật lý như sau:

Sector Logic	Sector vật lý (Sector, Track, Head)
0	(1, 0, 0)
1	(2, 0, 0)
...	...
17	(18, 0, 0)
18	(1, 0, 1)
19	(2, 0, 1)
...	...
35	(18, 0, 1)
36	(1, 1, 0)
37	(2, 1, 0)
...	...

Bài tập

1. Một đĩa cứng có 16 head, mỗi mặt có 684 track, và mỗi track có 18 sector thì sẽ có kích thước là bao nhiêu Megabyte ?
2. Cho biết sector vật lý (head 0, track 19, sector 6) tương ứng với sector logic nào trên đĩa mềm 1.44MB
 - a. 347
 - b. 348
 - c. 689
 - d. 690

Một số khái niệm

- Tập tin
- Thư mục

cuu duong than cong. com

cuu duong than cong. com



Bộ nhớ ngoài & Tập tin

- Một số hạn chế của bộ nhớ trong
 - Không lưu trữ dữ liệu lâu dài
 - Không chứa lượng thông tin lớn.
- Cần các thiết bị lưu trữ ngoài(bộ nhớ ngoài) để lưu trữ dữ liệu
- Tuy nhiên, có nhiều loại thiết bị lưu trữ ngoài (đĩa từ, CD/DVD, USB, thẻ nhớ,...); đa dạng về cấu trúc, khả năng lưu trữ, phương thức truy xuất, tốc độ truy xuất
- HĐH cung cấp cái nhìn logic và đồng nhất về việc lưu trữ thông tin
 - Trừu tượng hóa thông tin vật lý thành đơn vị lưu trữ logic
 - tập tin



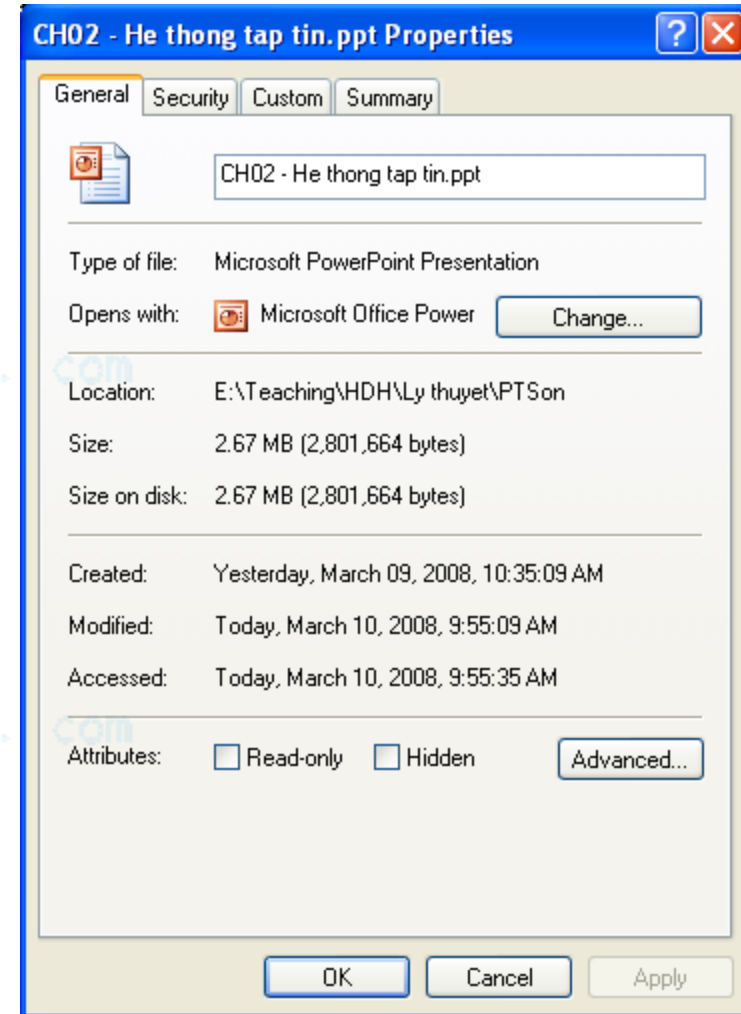
Tập tin

- Tập tin là gì ?
 - Lưu trữ tập hợp các thông tin có liên quan với nhau
 - Là một đơn vị lưu trữ luận lý che tổ chức vật lý của các thiết bị lưu trữ ngoài
 - Thường bao gồm 2 thành phần:
 - Thuộc tính
 - Nội dung
 - Mỗi hệ thống tập tin có cách thức tổ chức tập tin khác nhau



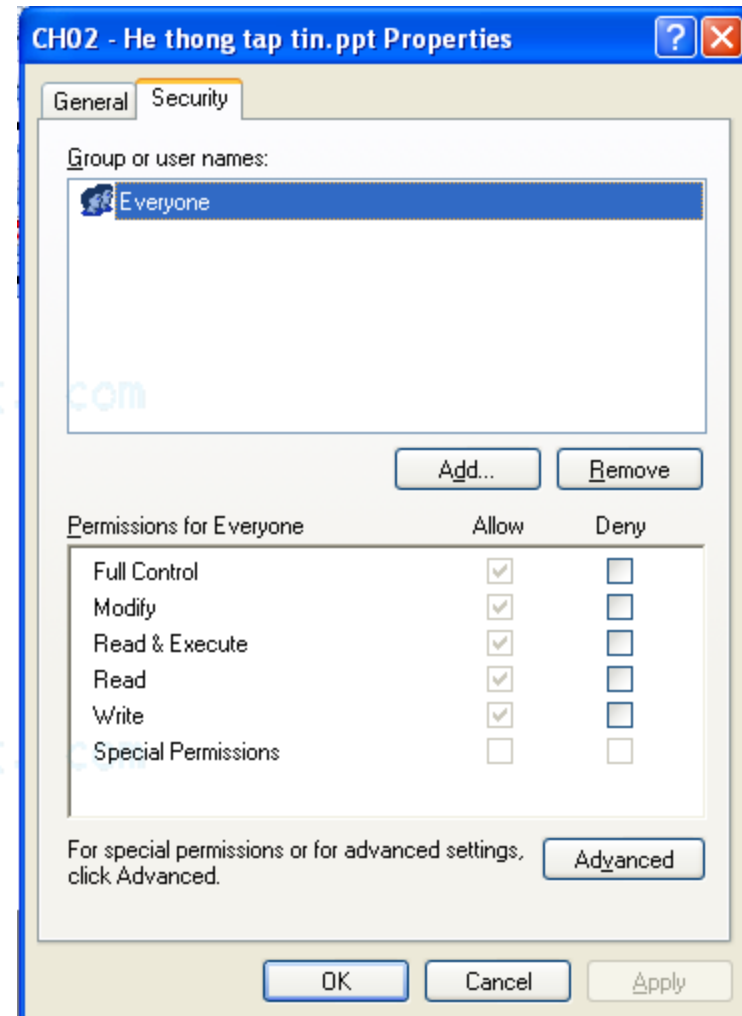
Thuộc tính tập tin

- Thuộc tính của tập tin trên các hệ thống tập tin khác nhau sẽ khác nhau, nhưng thường gồm các thuộc tính sau:
 - Tên (tên + phần mở rộng)
 - Người sở hữu
 - Thuộc tính trạng thái: chỉ đọc, ẩn,...
 - Kích thước
 - Ngày giờ (tạo, truy cập, thay đổi)
 - Thuộc tính bảo vệ
 - Vị trí lưu trữ trên đĩa



Cơ chế bảo vệ tập tin

- Người tạo /sở hữu tập tin có quyền kiểm soát:
 - Ai (người dùng /nhóm người dùng) có quyền gì trên tập tin
 - Đọc
 - Ghi
 - Thực thi
 - Thêm
 - Xóa
 - Liệt kê
 - Một số quyền đặc biệt khác



Thao tác trên tập tin

- Một số thao tác cơ bản trên tập tin
 - *Tạo*
 - *Xóa*
 - *Đọc*
 - *Ghi*
 - *Định vị (seek)*
 - *Xóa nội dung (truncate)*
 - *Mở*
 - *Đóng*
- Một số thao tác khác: sao chép, di chuyển, đổi tên, ...



Một số tính chất khác của tập tin

- Cấu trúc tập tin – do HĐH hay chương trình ứng dụng quyết định
 - Không cấu trúc
 - Có cấu trúc
- Loại tập tin
 - Tập tin văn bản (text file): chứa các dòng văn bản, cuối dòng có ký hiệu kết thúc dòng (end line)
 - Tập tin nhị phân (binary file): là tập tin có cấu trúc.
- Truy xuất tập tin
 - Tuần tự - Phải đọc từ đầu tập tin đến vị trí mong muốn, có thể quay lui (rewind)
 - Ngẫu nhiên - Có thể di chuyển (seek) đến đúng vị trí cần đọc



Thư mục

- Thư mục là một loại tập tin đặc biệt, giúp tổ chức có hệ thống các tập tin trên hệ thống lưu trữ ngoài
 - Thuộc tính của thư mục tương tự của tập tin
 - Nội dung của thư mục: quản lý các tập tin, thư mục con của nó
 - Một cấp: đơn giản nhất, tất cả tập tin trên hệ thống cùng thư mục
 - Hai cấp: mỗi người dùng có 1 thư mục riêng
 - Cây phân cấp: được sử dụng phổ biến hiện nay
- Một số thao tác trên thư mục
 - Tạo
 - Xóa
 - Mở
 - Đóng
 - Liệt kê nội dung thư mục
 - Tìm kiếm tập tin
 - Duyệt hệ thống tập tin

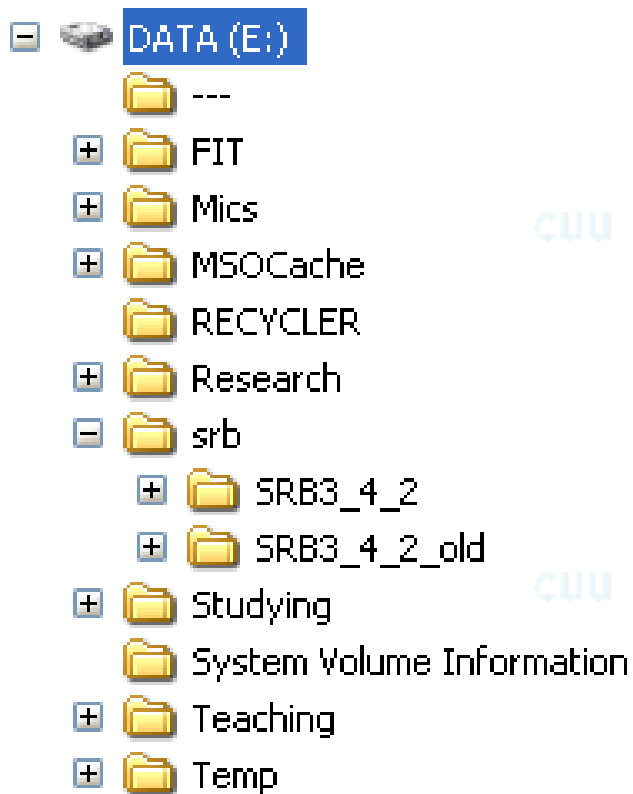


Một số vấn đề tổ chức hệ thống tập tin

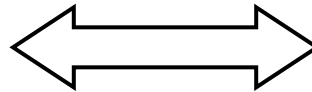
- Tổ chức thư mục
- Tổ chức tập tin
- Quản lý đĩa trống
- Tổ chức hệ thống tập tin trên đĩa từ
- Tổ chức hệ thống tập tin trong bộ nhớ
- Kết buộc hệ thống tập tin



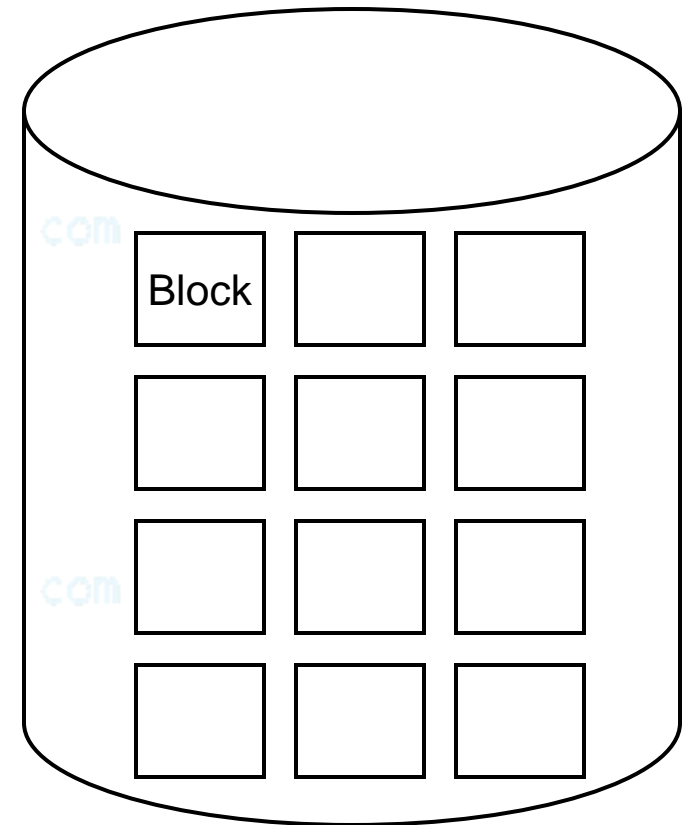
Vấn đề



???



Thiết bị lưu trữ

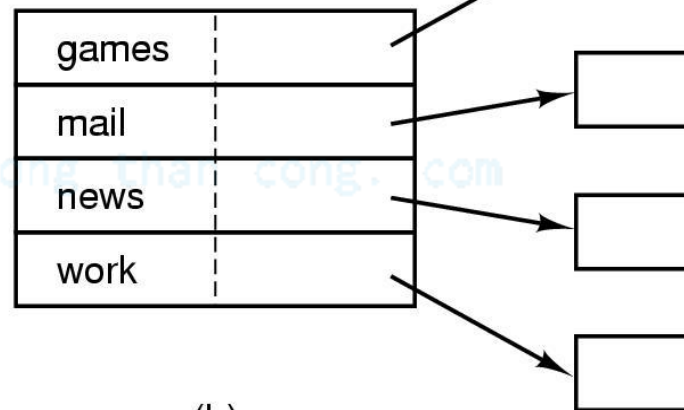


Tổ chức thư mục

- Thường được tổ chức thành một bảng các phần tử (*directory entry*), gọi là bảng thư mục
- 2 cách tổ chức directory entry:
 - Entry chứa tên và các thuộc tính
 - Entry chứa tên và một con trỏ trỏ tới 1 cấu trúc chứa các thuộc tính

games	attributes
mail	attributes
news	attributes
work	attributes

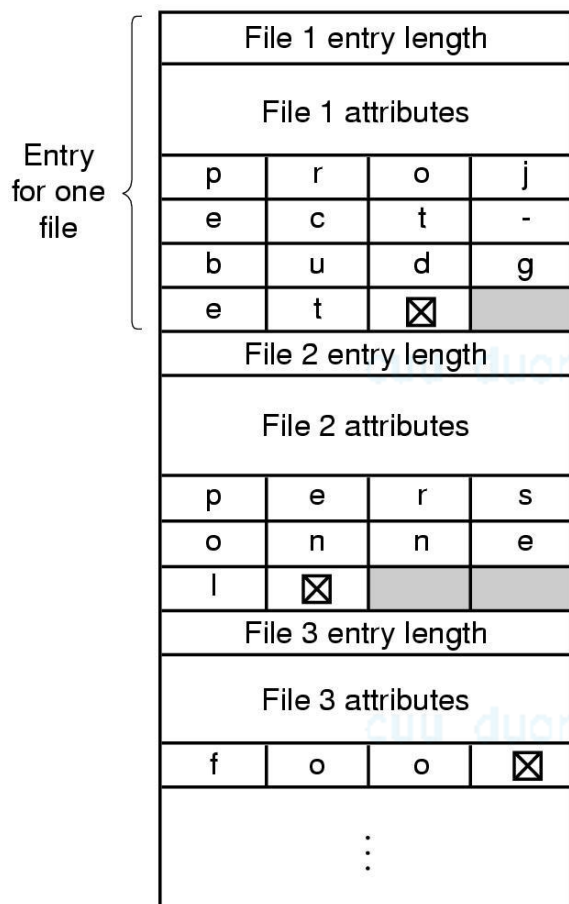
(a)



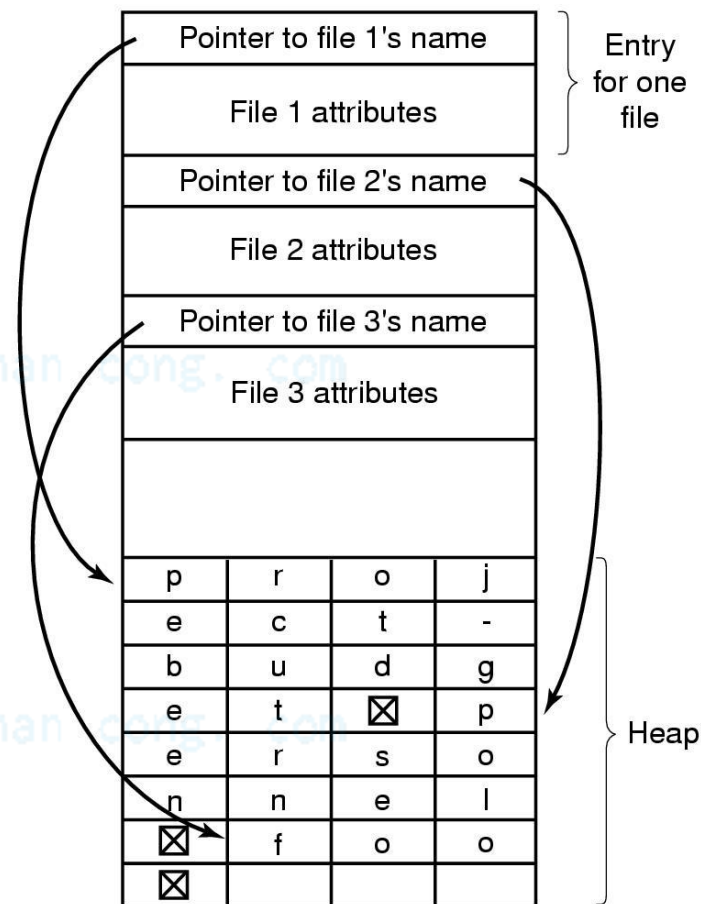
(b)

Data structure
containing the
attributes

Vấn đề tên dài (long file name - LFN)



(a)



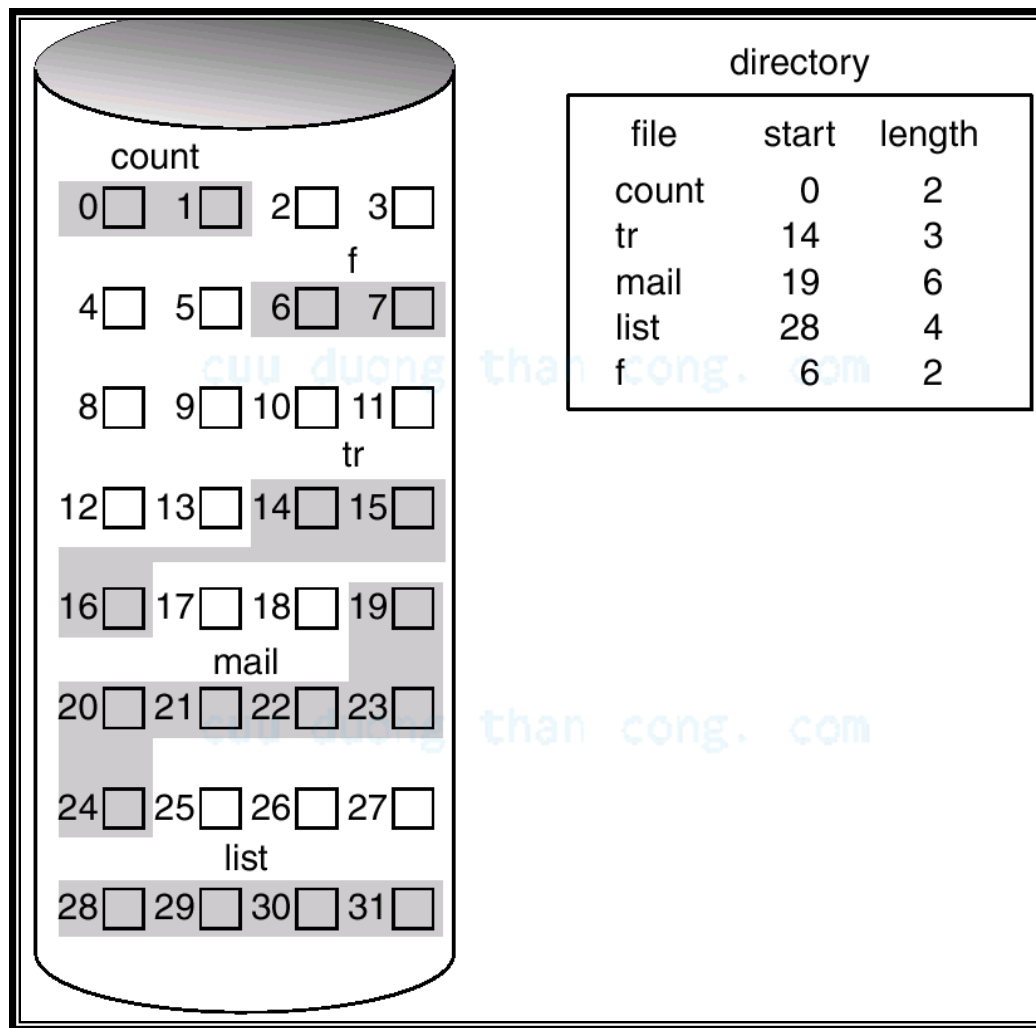
(b)

Tổ chức tập tin

- Mỗi tập tin lưu nội dung trên một số block (khối lưu trữ) của thiết bị lưu trữ
→ Làm sao biết được tập tin đang chiếm những block nào ?
- Phương pháp cấp phát mô tả cách thức cấp phát các block cho các tập tin
- Có 3 phương pháp cấp phát chính:
 - Cấp phát liên tục
 - Cấp phát theo kiểu danh sách liên kết
 - Cấp phát theo kiểu chỉ mục



Cấp phát liên tục



Cấp phát liên tục (tt)

- Mỗi tập tin chiếm các block liên tục trên đĩa
- Đơn giản, chỉ cần quản lý vị trí (chỉ số) block bắt đầu và chiều dài (số block)
- Hỗ trợ truy xuất tuần tự & truy xuất trực tiếp
- Vấn đề External fragmentation
- Vấn đề khi kích thước tập tin tăng

cuu duong than cong. com

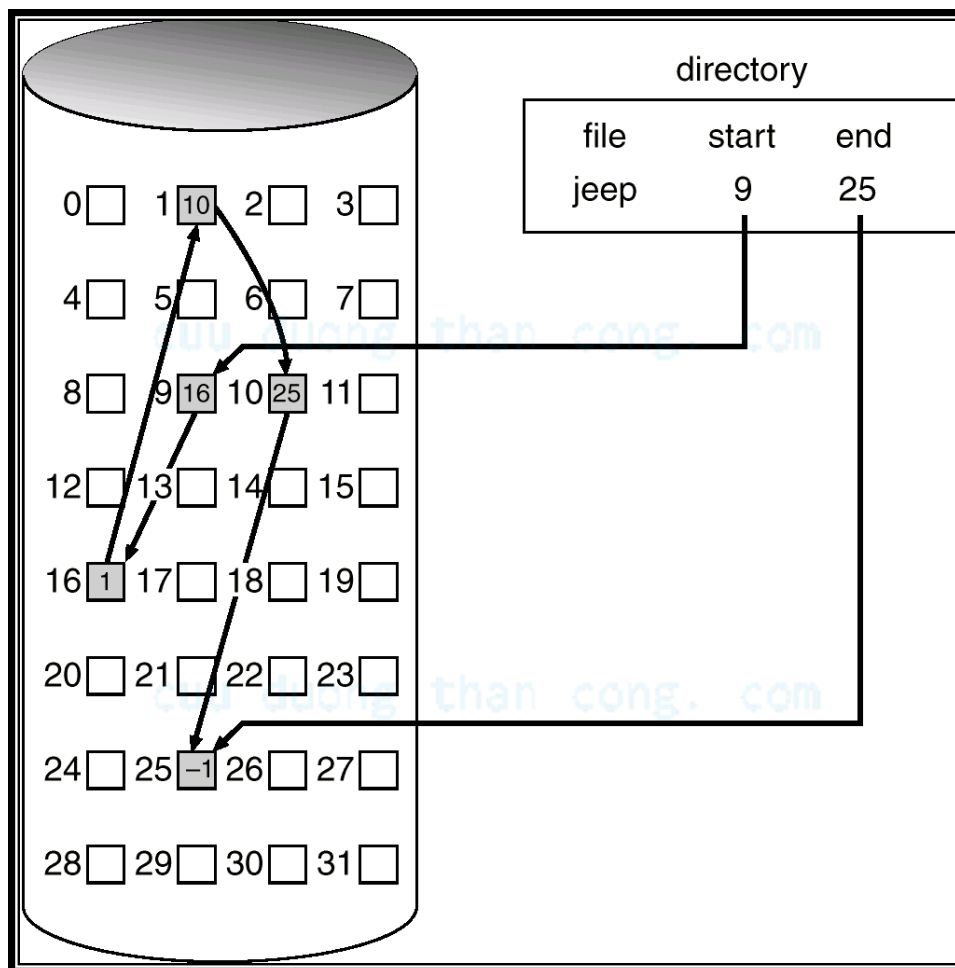


Cấp phát liên tục (tt)

- Hệ thống tập tin cấp phát theo *extent*:
 - Extent là một tập các block liên tục
 - Cấp phát cho tập tin theo từng extent
 - Một tập tin có thể chiếm một hoặc nhiều extent không liên tục nhau
 - Kích thước các extent có thể khác nhau
 - Cần quản lý 3 thông tin: vị trí block bắt đầu, số block và một con trỏ trỏ tới block đầu tiên của extent kế tiếp
 - Vấn đề Internal fragmentation và External fragmentation



Cấp phát theo kiểu danh sách liên kết

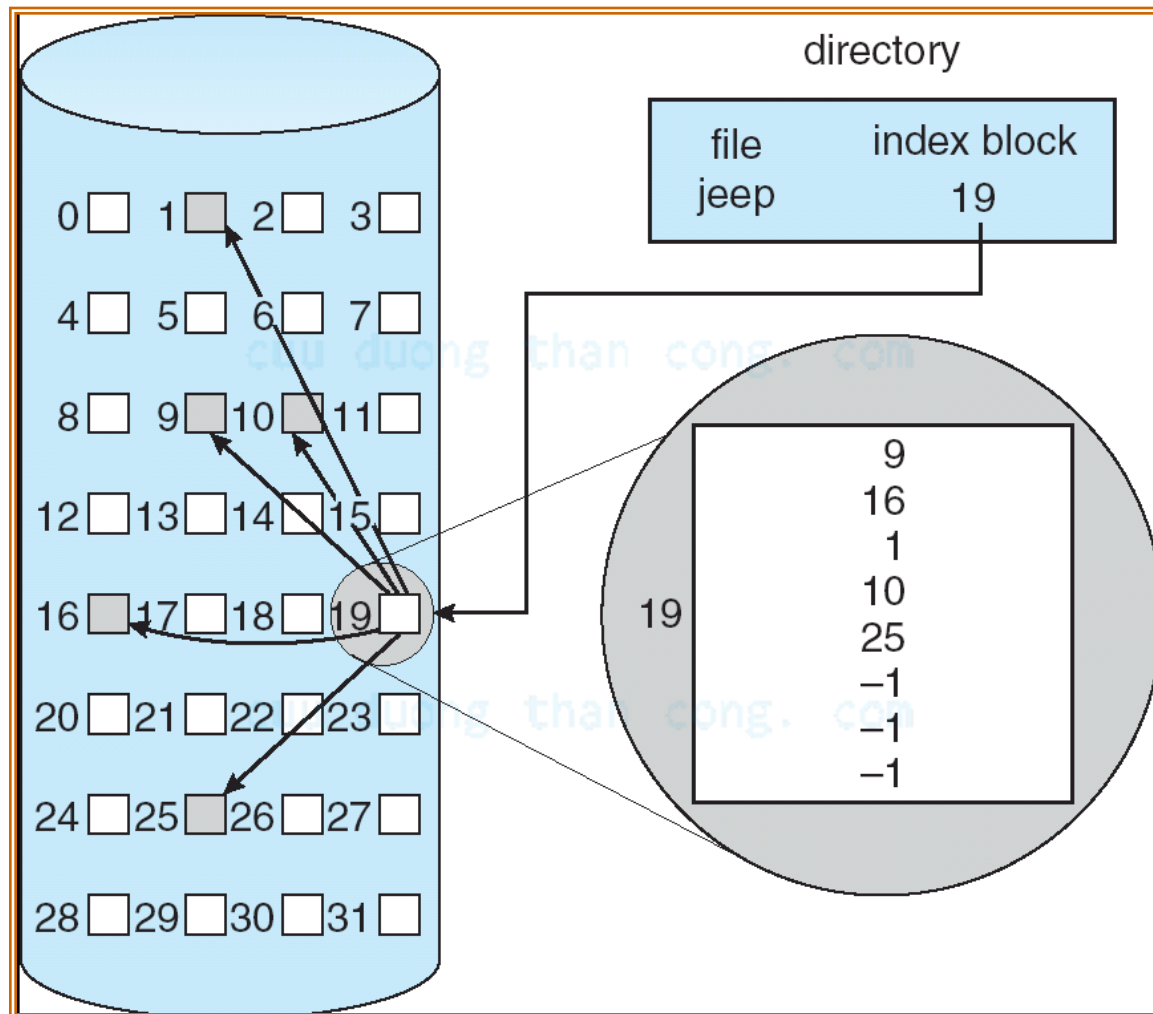


Cấp phát theo kiểu danh sách liên kết (tt)

- Mỗi tập tin chiếm một tập các block theo kiểu danh sách liên kết.
- Mỗi block sẽ chứa thông tin về địa chỉ của block kế tiếp
- Các block có thể nằm rải rác trên đĩa
- Chỉ hỗ trợ truy xuất tuần tự
- Đơn giản, chỉ cần quản lý vị trí (chỉ số) block bắt đầu
- Không bị External fragmentation
- Tốn chi phí lưu địa chỉ block kế tiếp



Cấp phát theo kiểu chỉ mục

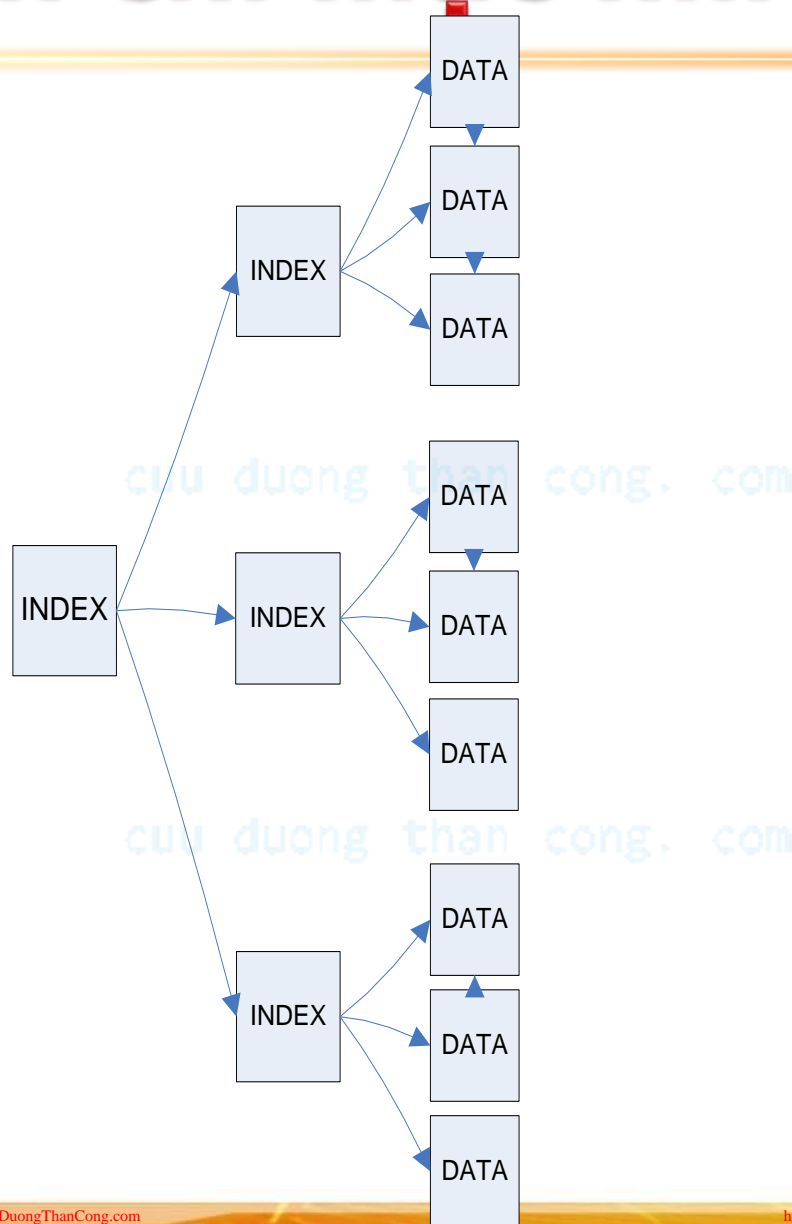


Cấp phát theo kiểu chỉ mục (tt)

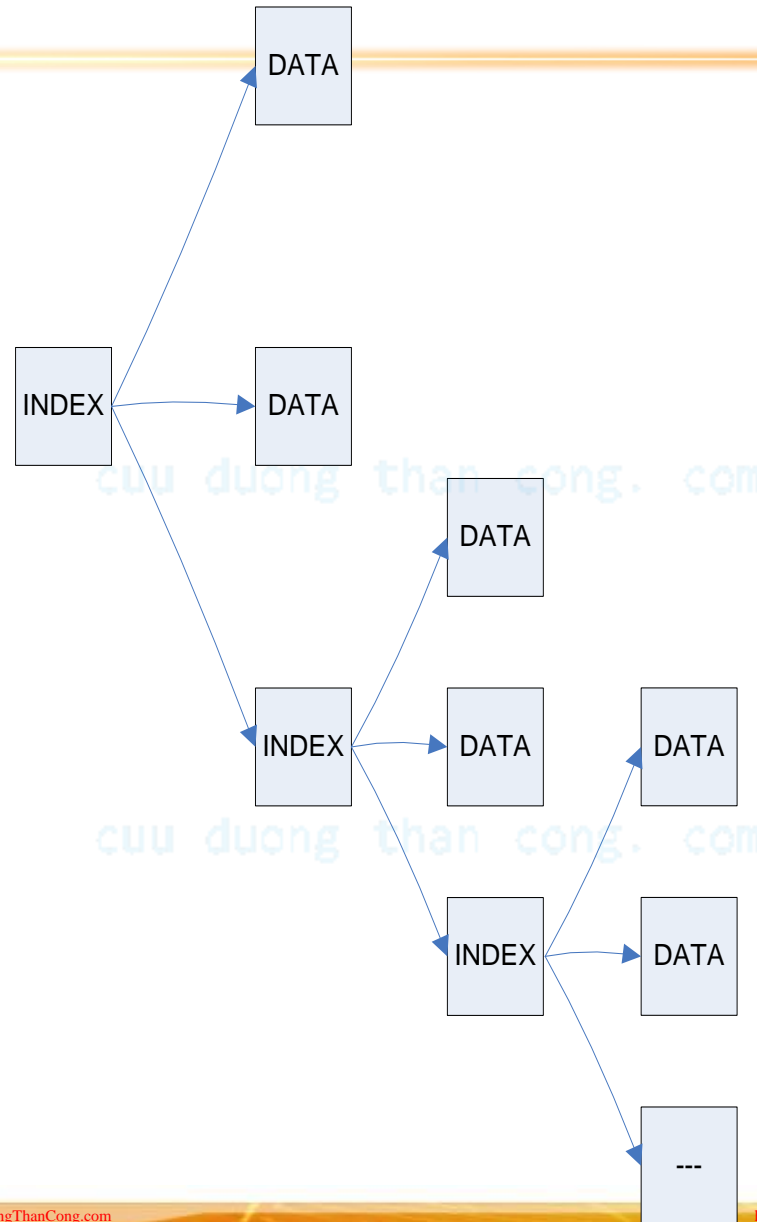
- Gồm một hoặc nhiều block làm bảng chỉ mục chứa địa chỉ của các block dữ liệu
- Hỗ trợ truy xuất tuần tự & truy xuất trực tiếp
- Tốn không gian đĩa để lưu các block chỉ mục
- Không bị External fragmentation
- Một số mô hình mở rộng
 - Mô hình chỉ mục nhiều cấp
 - Mô hình chỉ mục kết hợp danh sách liên kết
 - Mô hình chỉ mục nhiều cấp kết hợp danh sách liên kết



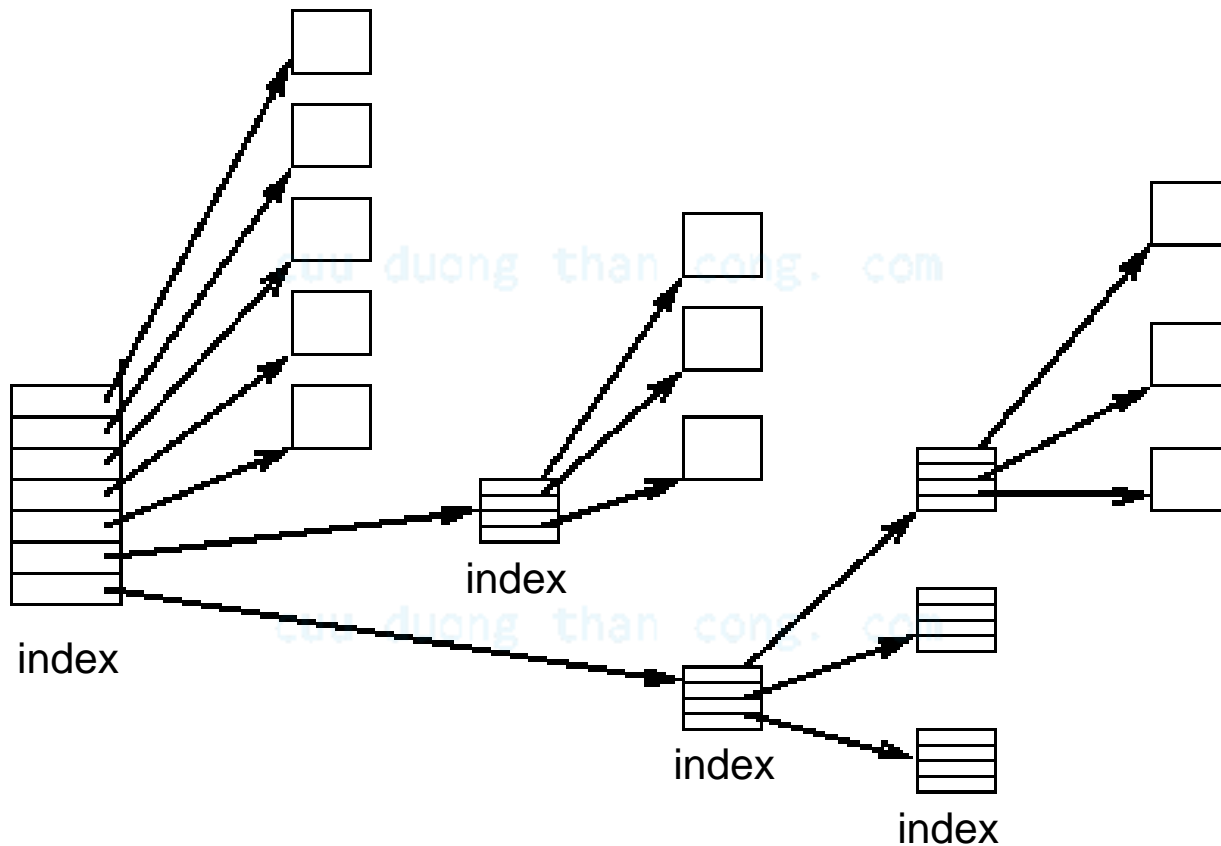
Mô hình chỉ mục nhiều cấp



Mô hình chỉ mục kết hợp danh sách liên kết

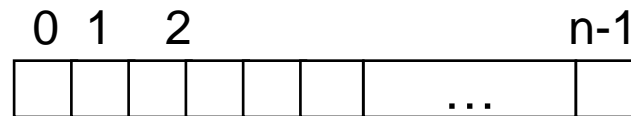


Mô hình chỉ mục nhiều cấp kết hợp danh sách liên kết



Quản lý không gian đĩa trống

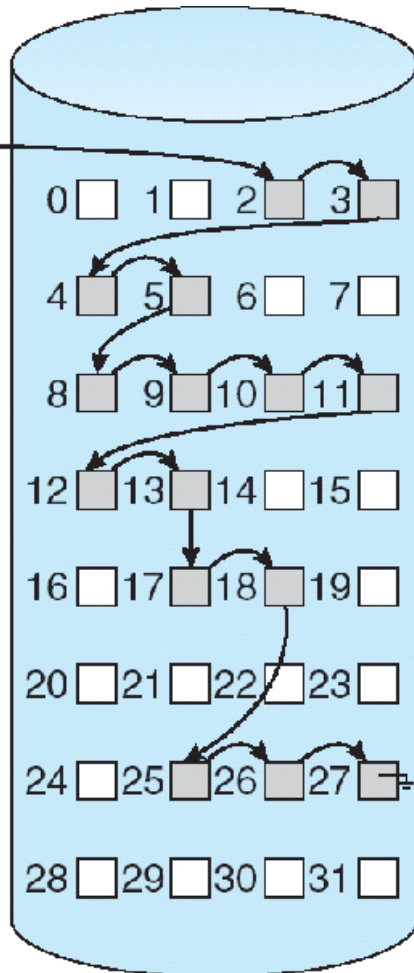
- Bit vector (Bit map)
 - Mỗi block được biểu diễn bằng 1 bit



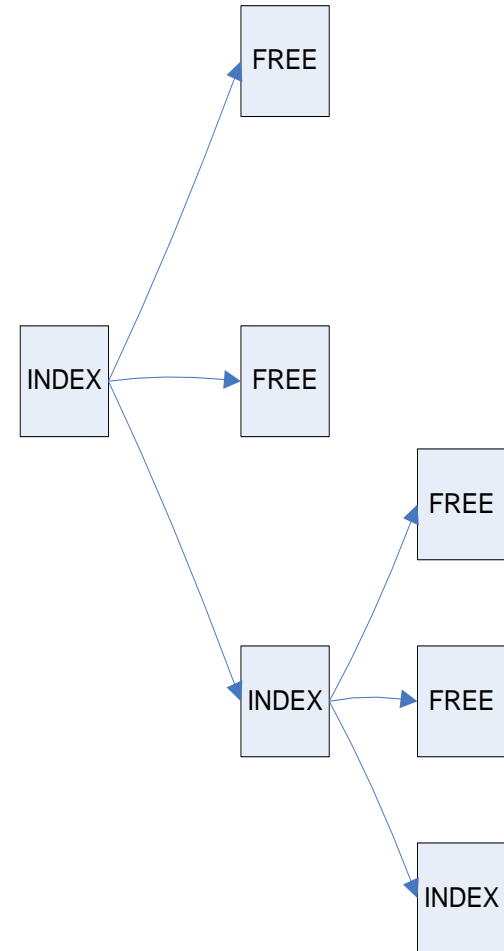
$$\text{bit}[i] = \begin{cases} 0 \Rightarrow \text{block}[i] \text{ trống} \\ 1 \Rightarrow \text{block}[i] \text{ đã dùng} \end{cases}$$

- Bit vector tốn không gian đĩa. Ví dụ:
 - kích thước 1 block = 2^{12} bytes
 - kích thước đĩa = 2^{30} bytes (1 gigabyte)
 - $n = 2^{30}/2^{12} = 2^{18}$ bits (or 32K bytes)
- HĐH Macintosh

Quản lý không gian đĩa trống (tt)

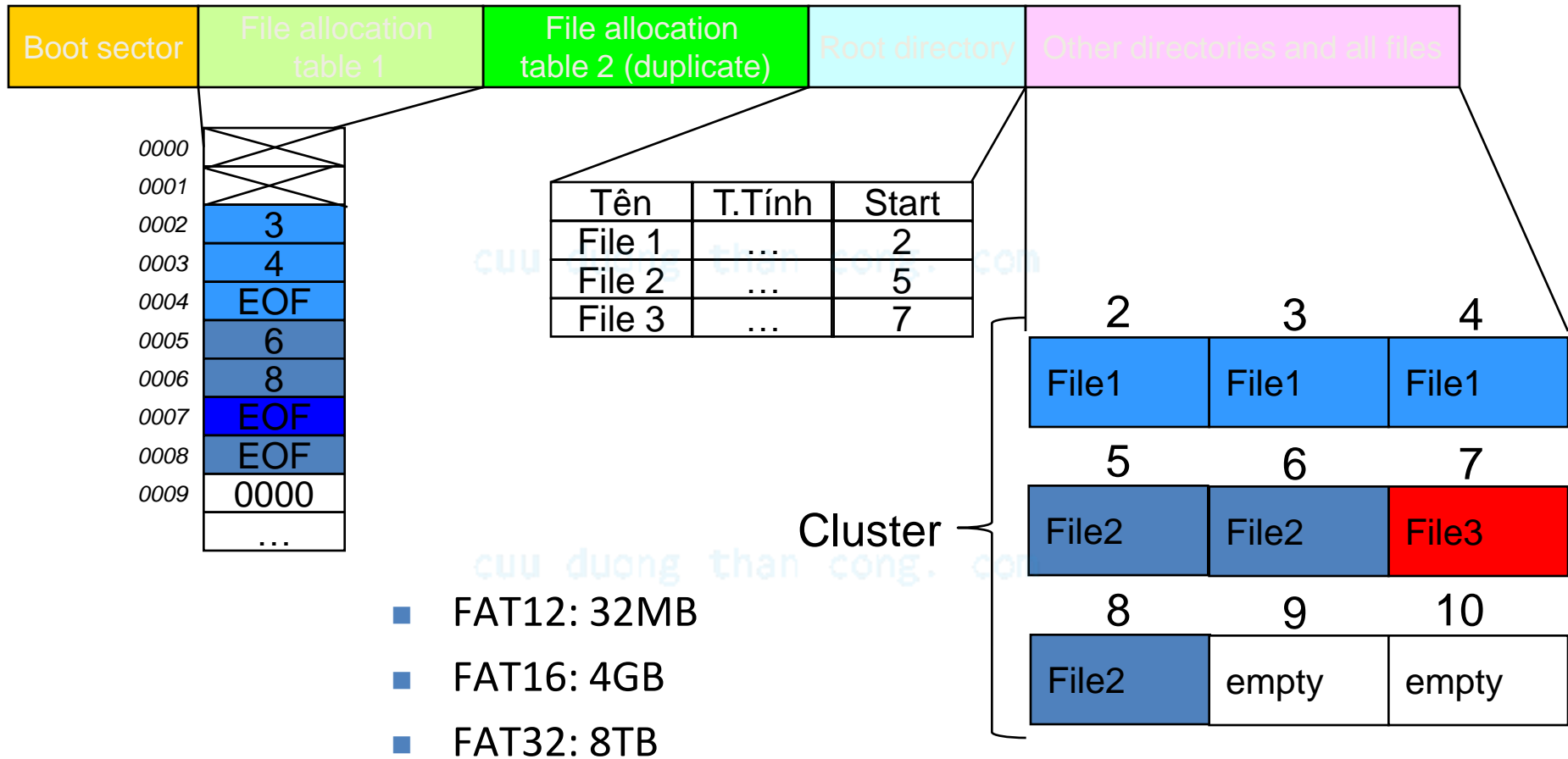


- Danh sách liên kết
 - Chi phí duyệt danh sách cao
 - Không tốn không gian đĩa
- Grouping
 - Chứa danh sách các block trống
 - Dễ tìm một lượng lớn các block trống
- Counting
 - Chứa địa chỉ block trống đầu tiên và số lượng các block trống liên tục tiếp theo



Hệ thống tập tin FAT (12, 16, 32)

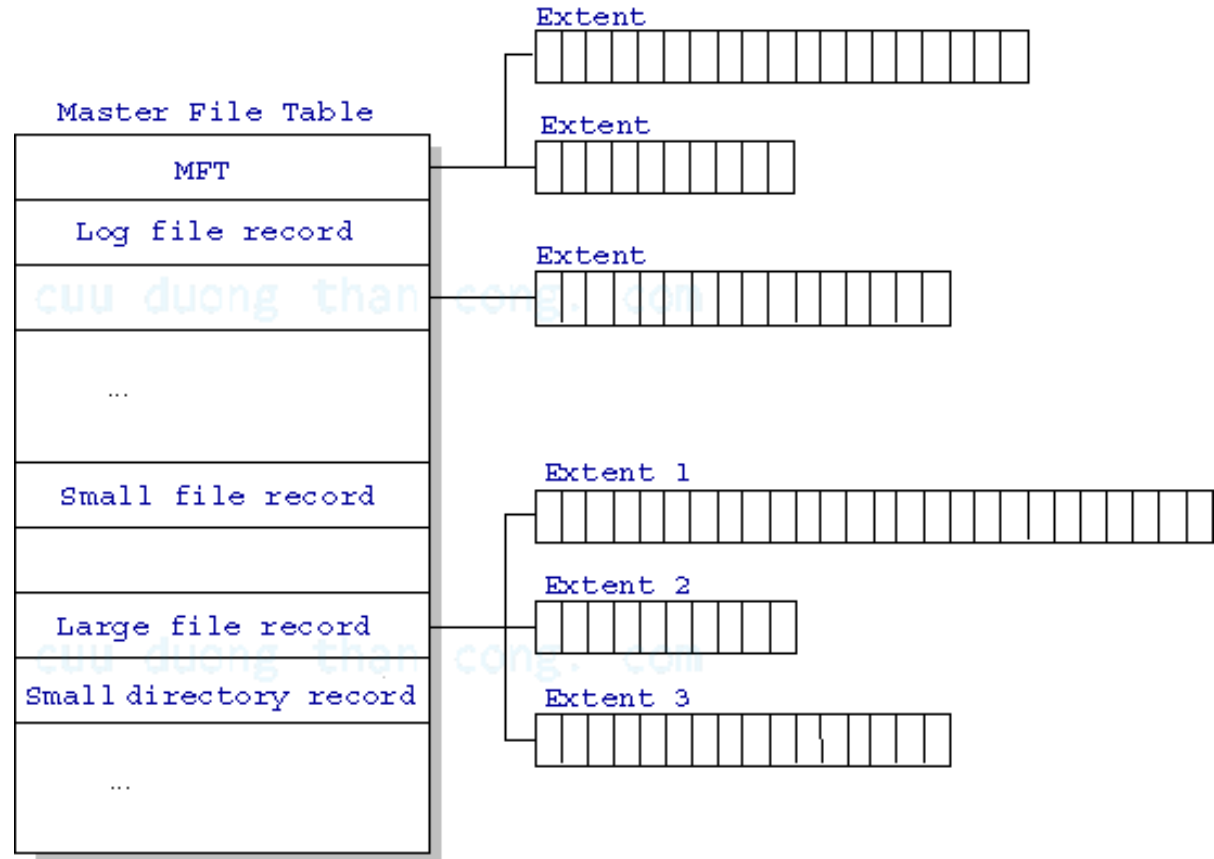
File Allocation Table



NTFS (New Technology File System)



16 exabytes
(16 billion GB)



Standard information	Filename	Security descriptor	Data
-------------------------	----------	------------------------	------

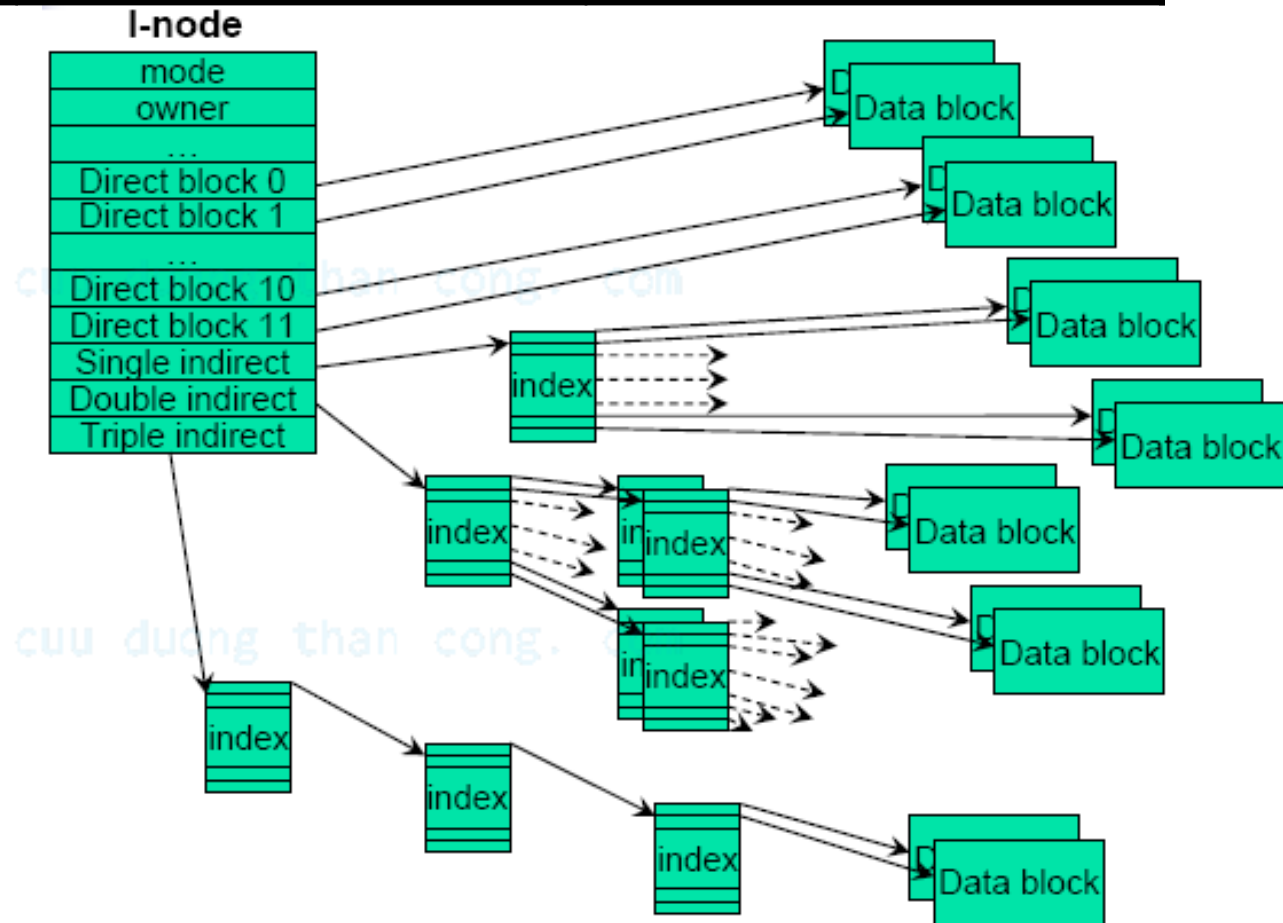


Hệ thống tập tin trên Unix /Linux

Cấu trúc I-node

boot block	super block	I-node	files and directories
------------	-------------	--------	-----------------------

- Gián tiếp cấp 1:
cấp này trở tới 256
địa chỉ. Tổng 256KB
- Gián tiếp cấp 2:
 $256 \times 256 = 65 \text{ MB}$
- Gián tiếp cấp 3:
 $256 \times 256 \times 256 = 16 \text{ GB}$



Hệ thống tập tin trên UNIX V7

Root directory

1	.
1	..
4	bin
7	dev
14	lib
9	etc
6	usr
8	tmp

Looking up
usr yields
i-node 6

I-node 6
is for /usr

Mode size times
132

I-node 6
says that
/usr is in
block 132

Block 132
is /usr
directory

6	.
1	..
19	dick
30	erik
51	jim
26	ast
45	bal

/usr/ast
is i-node
26

I-node 26
is for
/usr/ast

Mode size times
406

I-node 26
says that
/usr/ast is in
block 406

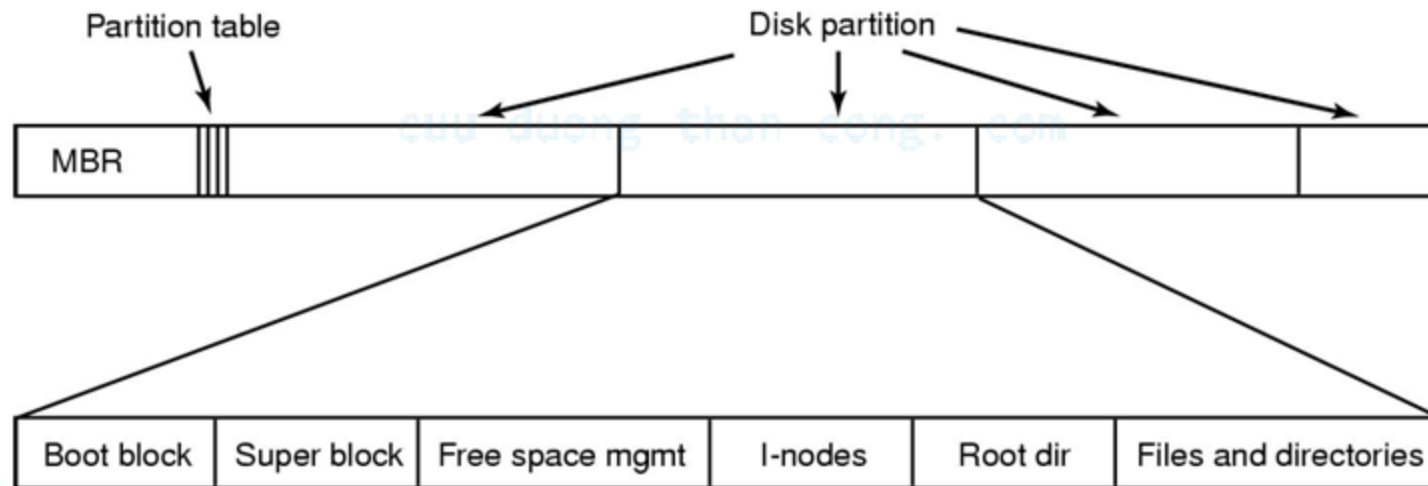
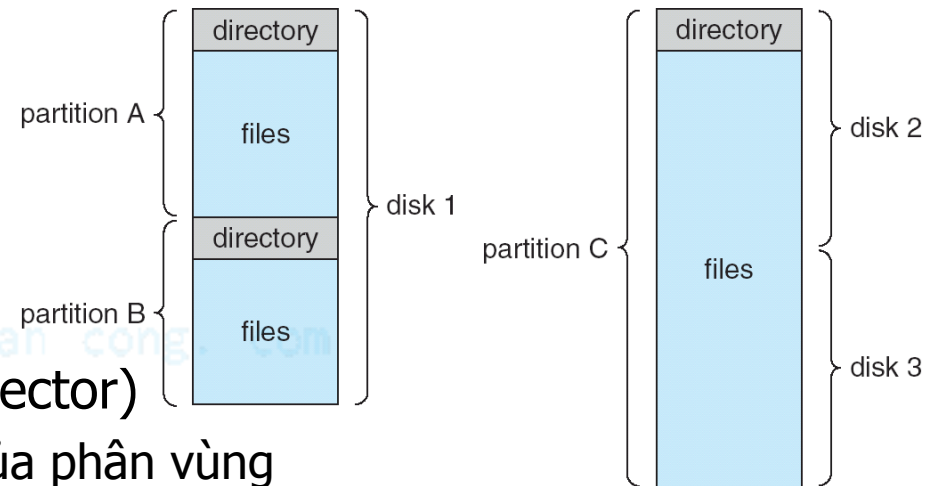
Block 406
is /usr/ast
directory

26	.
6	..
64	grants
92	books
60	mbox
81	minix
17	src

/usr/ast/mbox
is i-node
60

Tổ chức hệ thống tập tin trên đĩa từ

- Master Boot Record (MBR): thường nằm tại sector logic 0, kích thước 512 bytes
- Phân vùng (Partition):
 - Primary
 - ExtendedTối đa 4 phân vùng
- Boot block + Super block (Boot sector)
 - Chứa các thông số quan trọng của phân vùng
 - Chứa một đoạn chương trình nhỏ để nạp HĐH khi khởi động máy



Master Boot Record

Master Boot Record, Base Offset: 0

Offset	Title	Value
0	Master boot	B8 00 00 8E D0 BC 00 7C 8E D8 FC B9 00 01 8B F4 B
1B8	Windows di	8C73F4D0
1B8	Same revers	D0F4738C

- Đoạn chương trình để giúp khởi động hệ thống
- Bảng mô tả thông tin các phân vùng logic
 - TYPE-ID = 0x07 : Windows
 - TYPE-ID = 0x83 : Linux
 - TYPE-ID = 0x00 : Không sử dụng.
- Thông tin nhân diện MBR

Partition Table Entry #1

1B8	80 = active	00
1BF	Start head	1
1C0	Start sector	1
1C0	Start cylinde	0
1C2	Partition typ	DE
1C3	End head	254
1C4	End sector	63
1C4	End cylinder	5
1C6	Sectors pre	63
1CA	Sectors in p	96327

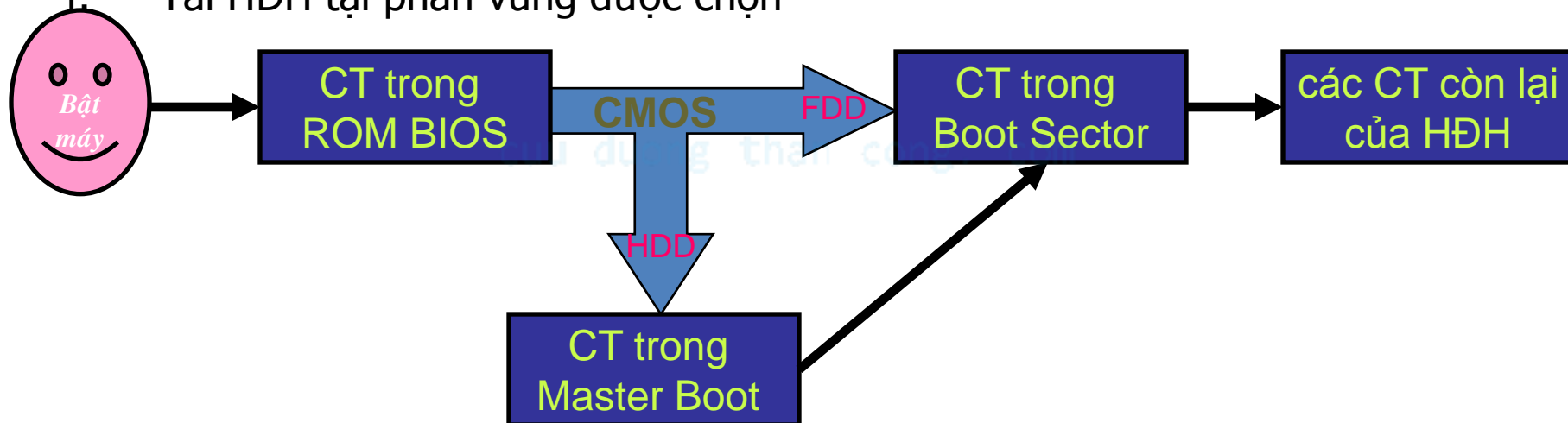
Partition Table Entry #2

1CE	80 = active	80
1CF	Start head	0
1D0	Start sector	1
1D0	Start cylinde	6

Address		Description	Size in bytes
Hex	Dec		
0000	0	Code Area	max. 446
01B8	440	Optional Disk signature	4
01BC	444	Usually Nulls; 0x0000	2
01BE	446	Table of primary partitions (Four 16-byte entries, IBM Partition Table scheme)	64
01FE	510	55h	MBR signature; 0xAA55 ^[1]
01FF	511	AAh	
MBR, total size: 446 + 64 + 2 =			512

Quá trình khởi động hệ thống từ đĩa cứng

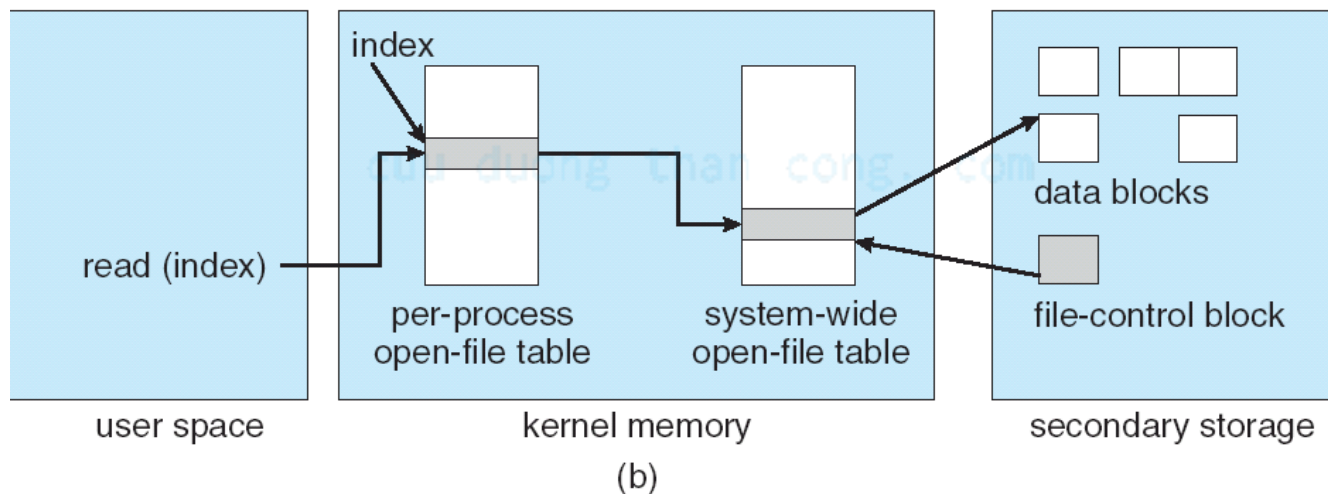
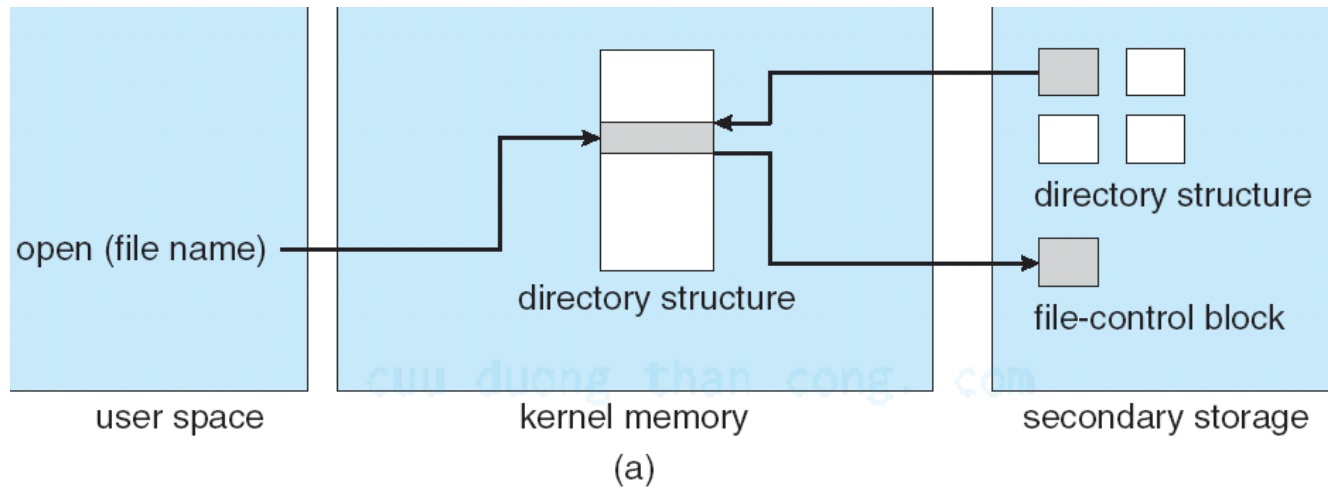
1. POST (Power-On Self-Test)
2. Tải MBR để đọc thông tin bảng phân vùng.
Tìm phân vùng "active".
Nếu không tìm thấy phân vùng "active", MBR có thể tải một boot loader và chuyển điều khiển cho nó. Boot loader này sẽ cho phép chọn HĐH trên một phân vùng
3. Chuyển quyền điều khiển về cho đoạn mã chương trình nằm trong Boot Sector của phân vùng được chọn
4. Tải HĐH tại phân vùng được chọn



Tổ chức hệ thống tập tin trong bộ nhớ chính

- Vấn đề:
 - Thao tác với nhiều tập tin tại một thời điểm ?
 - Thao tác trên cùng một tập tin tại một thời điểm ?
- Các thông tin cần lưu trữ trong bộ nhớ:
 - Mounted Volume Table – Danh sách các volume được sử dụng trên hệ thống
 - Directory Structure – Thông tin các thư mục mới được sử dụng
 - Con trỏ trỏ tới volume tương ứng
 - System-wide open-file Table – Danh sách các tập tin đang được mở trên hệ thống
 - Con trỏ tập tin, định vị tập tin trên đĩa
 - Quyền truy cập
 - Biến đếm tập tin đang mở
 - Per-process open-file Table – Danh sách các tập tin mà tiến trình đang thao tác
 - Con trỏ trỏ tới tập tin đang mở tương ứng trong system-wide open-file table

Tổ chức hệ thống tập tin trong bộ nhớ chính



Kết buộc (Mount) hệ thống tập tin

- Một hệ thống tập tin phải được kết buộc (mount) trước khi có thể truy xuất (giống như tập tin phải được mở trước khi sử dụng)
- Các HĐH thường phát hiện và tự động kết buộc các hệ thống tập tin tồn tại trên hệ thống
 - Windows kết buộc hệ thống tập tin vào ổ đĩa
 - Linux kết buộc hệ thống tập tin vào một thư mục
- Một số HĐH cung cấp lệnh để thực hiện việc kết buộc hệ thống tập tin
 - Ví dụ: lệnh *mount* (Linux)

