

HỌC VIỆN CÔNG NGHỆ BƯU CHÍNH VIỄN THÔNG

BÀI GIẢNG MÔN

KIẾN TRÚC MÁY TÍNH

ThS. Nguyễn Trọng Huân Khoa Kỹ thuật Điện tử 2 2021



CHUONG 5 EXTERNAL MEMORY



Nội dung

- 1. Giới thiệu
- 2. Đĩa từ
- 3. Đĩa quang
- 4. RAID
- 5. NAS và SAN



1. GIỚI THIỆU

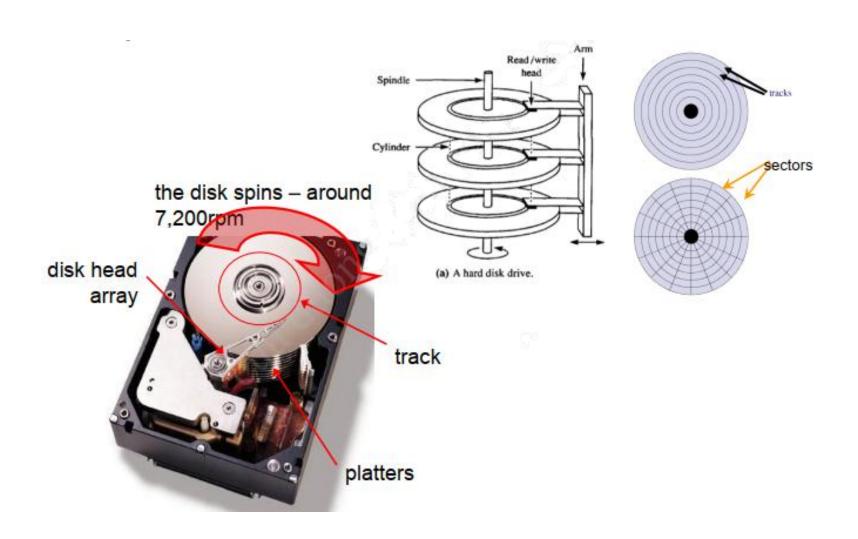
- Bộ nhớ ngoài: Tồn tại dưới dạng các thiết bị lưu trữ
- Các kiểu bộ nhớ ngoài
- Băng từ: ít sử dụng
- Đĩa từ: Ở đĩa cứng HDD (Hard Disk Drive)
- Đĩa quang: CD, DVD
- Bộ nhớ Flash:
 - √ Ô nhớ thể rắn SSD (Solid State Drive)
 - ✓ USB flash
 - ✓ Thẻ nhớ



2. ĐĨA TỪ

- Cấu trúc vật lý của đĩa từ:
- Hình tròn, gồm nhiều mặt gọi là head.
- Mỗi mặt có nhiều đường tròn đồng tâm gọi là track.
- Trên các đường tròn (track) được chia thành các cung tròn gọi là sector.
- Tập các track đồng tâm gọi là cylinder
- Mỗi cung tròn chứa 4096 điểm từ (~ 4096 bit = 512 bytes).
- Mỗi mặt có 1 đầu đọc để đọc ghi dữ liệu
- Mỗi lần đọc/ghi ít nhất 1 cung tròn (512B)







HARD DISK DRIVE (HDD)

- > Đặc điểm:
- Dung lượng lớn
- Tốc độ đọc/ghi chậm
- Tốn năng lượng
- Dễ bị lỗi cơ học
- Rẻ tiền



SOLID STATE DRIVE (SSD)

- > Đặc điểm:
- Bộ nhớ bán dẫn flash
- Tốc độ nhanh
- Tiêu thụ năng lượng ít
- Gồm nhiều chip nhớ flash và cho phép truy cập song song
- Ít bị lỗi
- Đắt tiền



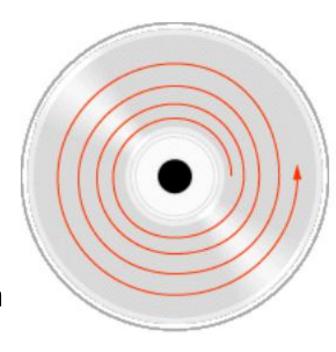
3. ĐĨA QUANG

- CD (Compact Disc)
- Dung lượng thông dụng 650MB
- > DVD
- Digital Video Disc hoặc Digital Versatile Disk
- Ghi một hoặc hai mặt
- Một hoặc hai lớp trên một mặt
- Thông dụng: 4,7GB/lớp



CD

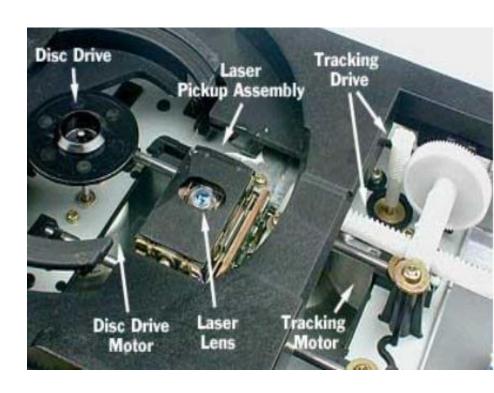
- Đường dữ liệu chạy theo đường xoắn ốc từ trong (trung tâm) ra ngoài.
- Kích thước CD có thể nhỏ hơn 4,8 inch nếu muốn (trên thực tế có nhiều mẫu CD với kích thước rất bé, dung lượng khoảng 2MB)
- Bề rộng của đường xoắn ốc là 0,5 µm
- Khoảng cách giữa 2 đường tròn xoắn ốc liên tiếp là 1,6 µm
- Các Bump (gờ) nằm trên đường đi của vòng xoắn ốc này





CD

- Drive Motor quay đĩa: được điều khiển quay chính xác 200 đến 500 vòng
- Laser và một hệ thống thấu kính hội tụ để đọc Bump.
- Hệ thống truyền động: điều khiển tia laser theo những track xoắn ốc





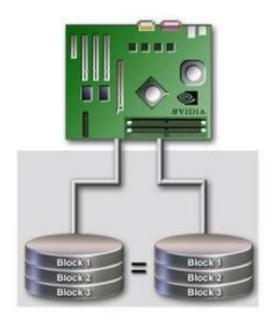
DVD

- Lớp nhôm có tác dụng phản xạ ở bên trong, ngoài ra còn có 1 lớp vàng mỏng làm lớp bán phản xạ cho phép tia sáng xuyên qua.
- Loại đĩa 1 mặt thì nhãn được in trên mặt không lưu trữ, đối với loại 2 mặt thì việc in nhãn được thực hiện trong phần giữa trục của đĩa
- Dữ liệu được ghi trên những vòng tròn xoắn ốc gồm nhiều track



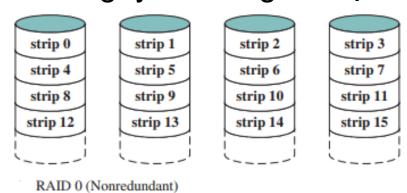
4. RAID

- > Redundant Array of Inexpensive Disks
- > Hệ thống lưu trữ dung lượng lớn
- ➤ Tập các ổ đĩa cứng vật lý (ít nhất 2) được OS coi như một ổ logic duy nhất → dung lượng lớn
- Dữ liệu được lưu trữ phân tán trên các ổ đĩa vật lý → truy cập song song (nhanh)
- ▶ Lưu trữ thêm thông tin dư thừa, cho phép khôi phục lại thông tin trong trường hợp đĩa bị hỏng → an toàn thông tin
- ➤ Các loại phổ biến: RAID 0 6, 0+1





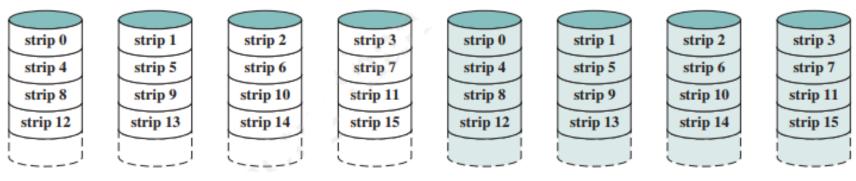
- Cần ít nhất 2 ổ cứng
- ▶ Dữ liệu được ghi theo phương thức Striping (1 –1, 2 2, 3 3, ...).
- Không dư thừa
- Các nhu cầu về dữ liệu có thể không nằm chungđĩa
- Ưu điểm: Tăng tốc độ truy xuất dữ liệu
- > Nhược điểm: Tiềm ẩn nguy cơ hỏng dữ liệu





Raid 1

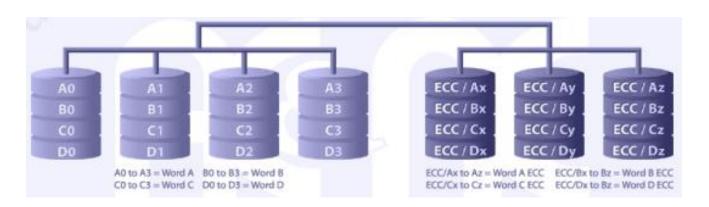
- Cần ít nhất 2 ổ cứng
- Dữ liệu được ghi theo phương thứ bản sao (Mirroring).
- Việc khôi phục dữ liệu rất đơn giản
- Ưu điểm: An toàn dữ liệu
- Nhược điểm: Không tăng tốc khả năng truy xuất



(b) RAID 1 (Mirrored)

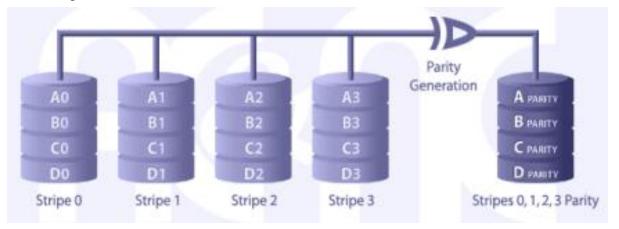


- Các đĩa được đồng bộ
- Chỉ phân chia một ít dữ liêu (byte/word)
- Việc sửa lỗi được tính nhờ các bit tương ứng trên các đĩa
- Nhiều đĩa parity chứa mã sửa lỗi Hamming tại các vị trí tương ứng
- > Nhiều dư thừa: Chi phí cao, không được sử dụng



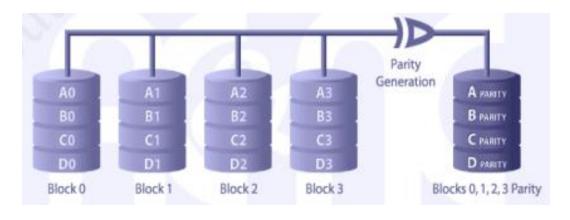


- ➤ Tương tự RAID 2
- Chỉ 1 đĩa dư thừa
- > Parity bit đơn giản cho mỗi tập các bit tương ứng
- Dữ liệu trên đĩa lỗi có thể được tái tạo lại dựa vào các dữ liệu còn lại và thông tin parity
- > Tốc độ truy xuất dữ liệu rất cao



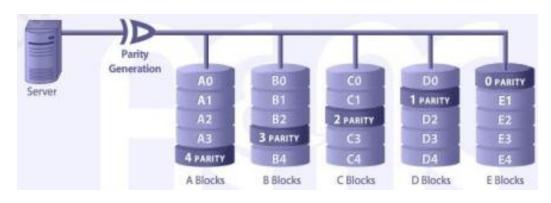


- Mỗi đĩa hoạt đồng độc lập
- > Phù hợp với các yêu cầu I/O tốc độ cao
- Lượng dữ liệu được phân chia trên các đĩa khá lớn
- Việc kiểm tra parity được thực hiện từng bit một dọc theo các dữ liệu được phân chia trên mỗi đĩa
- Parity được lưu trên parity disk



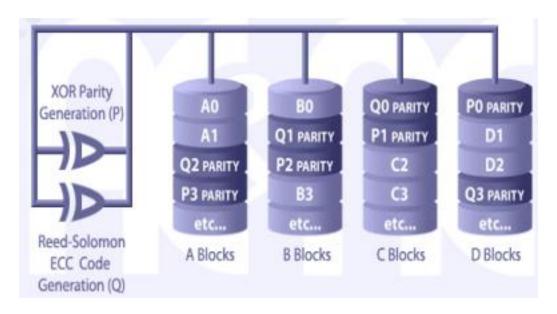


- Giống RAID 4
- Parity được phân chia đều trên tất cả các đĩa
- Round robin.
- 1 1; 2 2; 1, 2 3; 3 1; 4 3; 3, 4 2; 5 2; 6 –3; 5, 6 1; 7 1; 8 2; 7, 8 3
- Tránh hiện tượng nghẽn cổ chai ở parity disk của RAID 4
- > Thường được sử dụng trong các network servers





- Dữ liệu được ghi trên các đĩa độc lập, sử dụng phối hợp 2 parity riêng biệt
- Tương tự như RAID 5, nhưng RAID 6 sử dụng thêm 1 parity chịu lỗi thứ 2





Raid 0+1

- Cần ít nhất 4 ổ cứng
- Dữ liệu được ghi lên 2 đĩa cứng theo phương thức bản sao (Mirroring) và 2 đĩa theo phương thức Stripping
- Ưu điểm: An toàn dữ liệu và tăng tốc tốt
- Nhược điểm: Tốn kém: 50%



5. NAS VÀ SAN

Network Attached Storage (NAS)

- Két nối: NAS dùng TCP/IP Network (Ethernet, FDDI, ATM)
- Giao thức: NAS dùng TCP/IP và NFS/CIFS/HTTP

Storage Area Network (SAN)

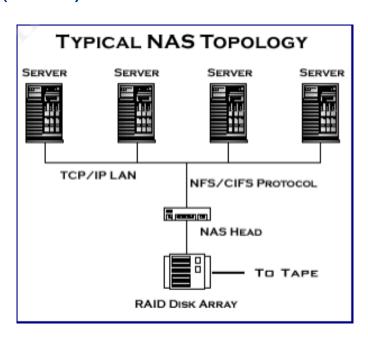
- Kết nối: SAN dùng Fibre Channel
- Giao thức: SAN dùng Encapsulated SCSI

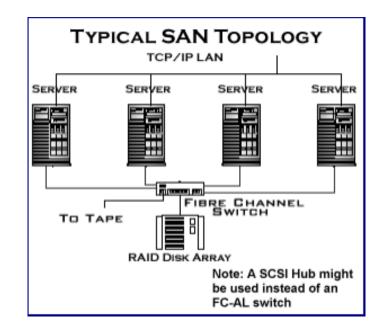


5. NAS VÀ SAN

Network Attached Storage (NAS)

Storage Area Network (SAN)







5. NAS VÀ SAN

Network Attached Storage (NAS)

- Tất cả các máy có thể kết nối đến NAS thông qua LAN hoặc WAN để chia sẻ files
- Xác định dữ liệu dựa vào tên file và các byte offsets, truyền file data hoặc file meta-data
- Cho phép khả năng chia sẻ thông tin giữa các hệ điều hành khác nhau
- File System được quản lý bởi NAS
- Backups và mirrors được thực hiện trên files, tiết kiệm bandwidth và thời gian

Storage Area Network

(SAN)

- Chỉ có server dùng SCSI Fibre Channel mới có thể kết nối đến SAN. Khoảng cách giới hạn 10km
- Xác định dữ liệu dựa trên số hiệu khối và truyền các khối dữ liệu thô
- File Sharing phụ thuộc hệ điều hành và không có nhiều hệ điều hành hỗ trợ
- File System được quản lý bởi servers
- Backups và mirors dữ liệu trên từng block một



HÉT CHƯƠNG 5