



计算机组成原理

外存储器

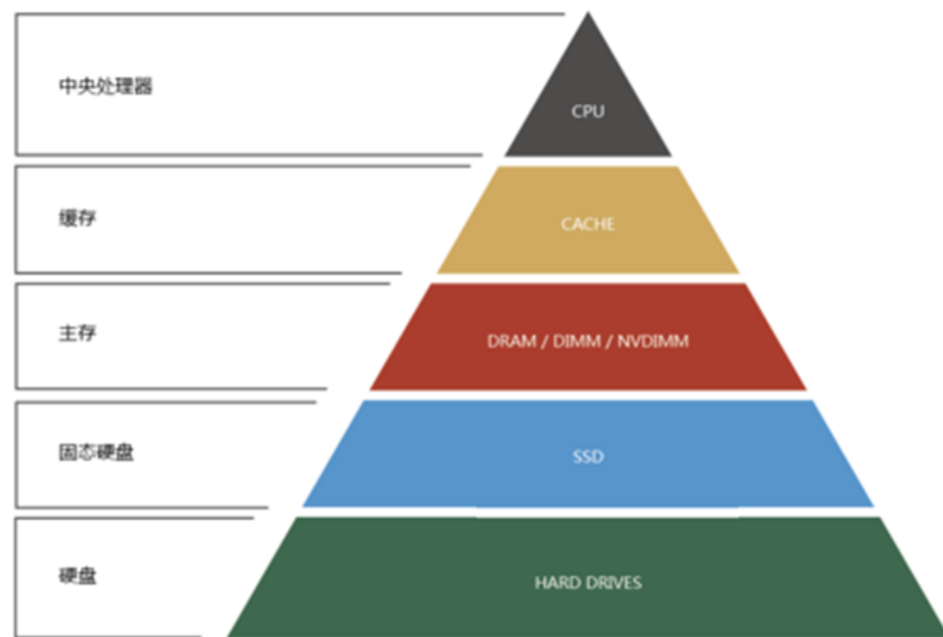
唐\$4.4, RV \$5.2.4, \$5.16

llxx@ustc.edu.cn

本章内容



- 辅助存储器
 - 半导体: *Flash*
 - U盘, SSD
 - 磁表面存储器: Disk
 - 性能参数
 - 编码方式
 - 在线, 离线
- 硬盘hard drives原理
 - 访问方式: 直接访问
 - 控制器与接口
 - 记录格式
 - 磁盘I/O调度
- 信息容错





辅助存储器

1. 磁表面存储器

- 磁记录原理和记录方式
- 硬磁盘存储器
- 软盘存储器
- 磁带存储器

2. 光盘存储器

3. 循环冗余校验码、奇偶校验码



辅助存储器的特点

• 外存

- 硬盘、软盘、磁带、光盘 (CD ROM)
- **容量大**, GigaBytes
- **速度慢**, 7200转/min, 速率 $<100\text{Mb/s}$
 - RAM: 几百兆(存取周期几十纳秒)
- **价格低**, 80G/¥800.00
 - 内存: 256M/¥400.00
- **可脱机保存信息, 具有非易失性的特点**



磁表面存储器

- **主要内容**

1. **技术指标**

- **记录密度、容量、寻址时间、传输率、误码率**

2. **磁记录原理**

3. **磁盘记录格式**

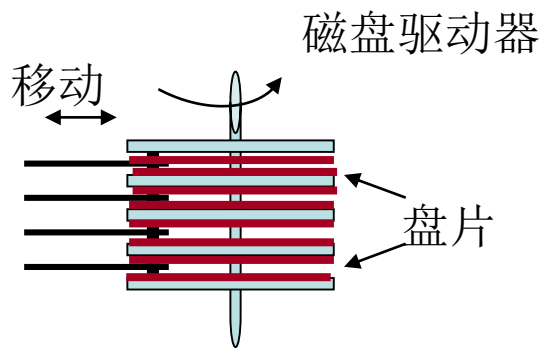
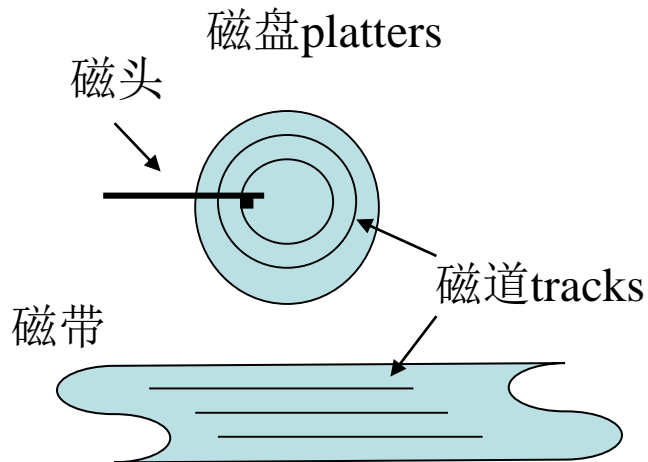
4. **评价记录方式的主要指标**

5. **硬磁盘存储器**

6. **软磁盘存储器**

7. **磁带存储器**

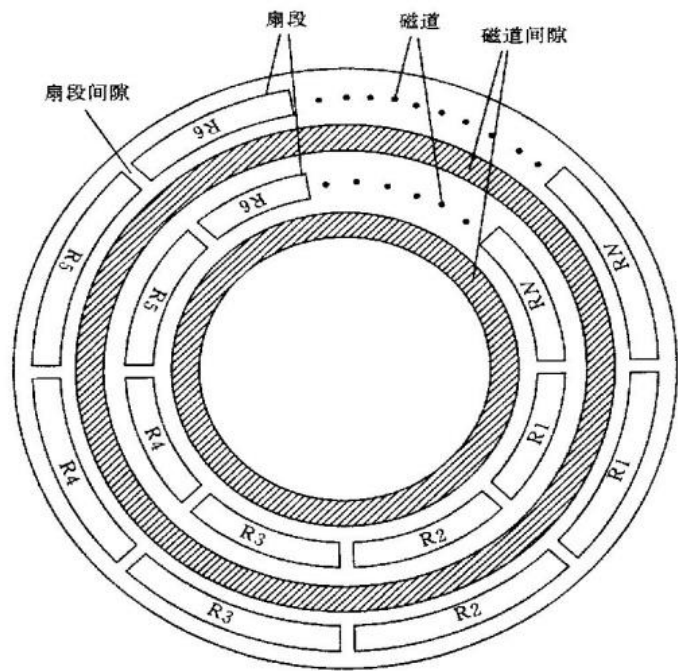
磁记录设备



•设备读写方式

- 随机方式：RAM
- 顺序方式：磁带
- 直接方式：磁盘（扇区的定位采用**随机**方式，依靠磁盘旋转可直接找到某一扇区，而扇区内则采用**顺序**读写方式）

磁盘数据分布示意图



技术指标 - 记录密度



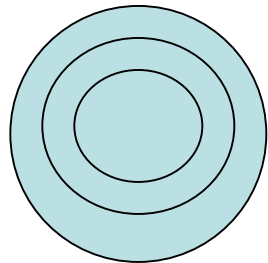
- **记录密度：道密度（磁盘）、位密度（磁盘、磁带）**

– **道密度：沿半径方向单位长度磁道数**

- **单位：道/英寸（TPI, Tracks Per Inch）** **P：道距**

$$D_t = \frac{1}{P}$$

– **位密度：单位长度磁道所记录的数据位数，单位为位/英寸（bpi）或位/毫米（bpm）**



$$D_b = \frac{f_t}{\pi \cdot d_{\min}}$$

每道总位数，各道相同

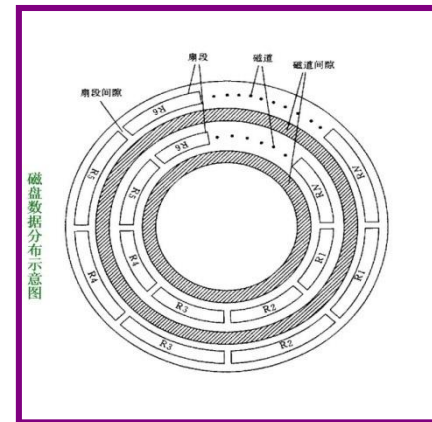
同心圆最小直径



技术指标 - 寻址时间

- 磁盘寻址过程：**直接存取**
 - **随机**寻道，扇段**顺序**定位记录
 - 寻址时间 = 寻道时间 (t_s) + 等待时间 (t_w)
 - 平均寻址时间
 - 寻道：最外、最内、相邻，各不相同
 - 等待时间：外道、内道长度不同

$$T_a = t_{sa} + t_{wa} = \frac{t_{s \max} + t_{s \min}}{2} + \frac{t_{w \max} + t_{w \min}}{2}$$



- 磁带寻址过程：**顺序存取**
 - 磁头不动，磁带空转到指定位置。
 - 寻址时间 = 空转时间



技术指标 - 传输率、误码率



- **传输率：**

- 单位时间传输的数据量（字节、位）
- $D_r = \text{记录密度 (D)} \times \text{介质运行速度 (V)}$

- **误码率：**

- 读出时，出错位数/读出的总位数
- 为了减少出错率，磁表面存储器通常采用循环冗余码CRC来发现并纠正错误。

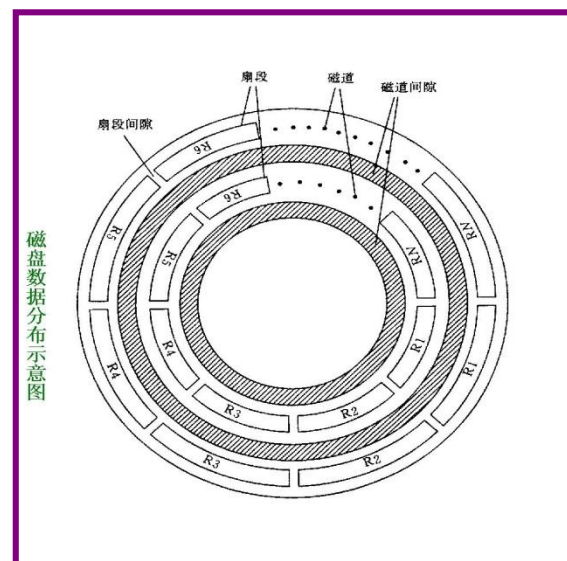
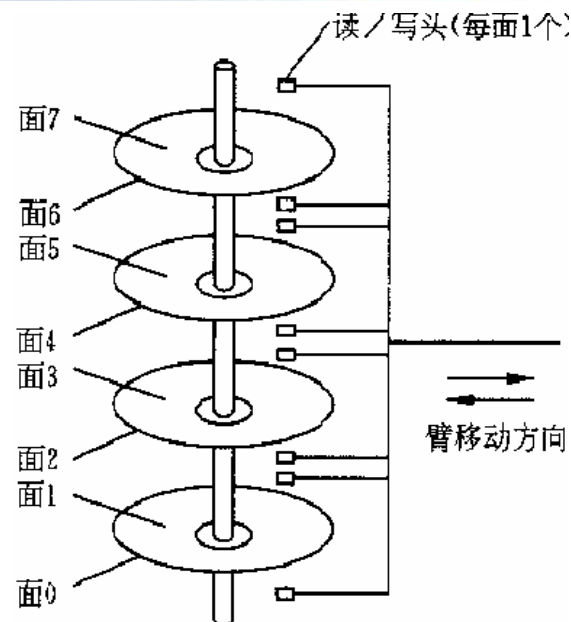
技术指标 - 容量



• 容量：存储的信息总量

– 以磁盘为例

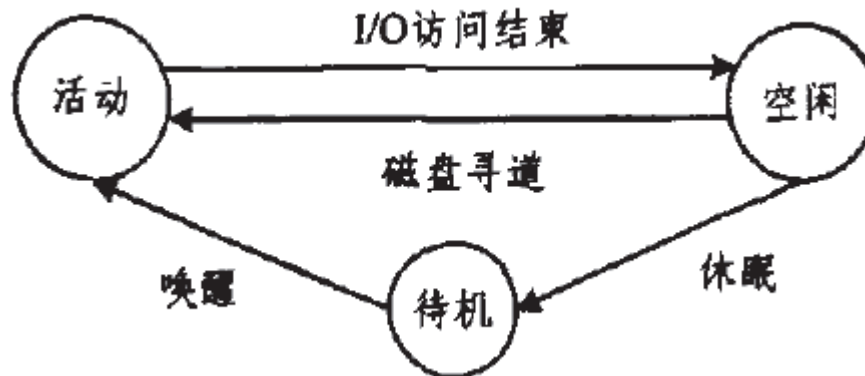
- 磁盘总容量 $C = n \times k \times s$
 - n：盘面数
 - k：每面磁道数
 - s：每道记录代码数
- 非格式化容量：磁表面可以利用的磁化单元总数。
- 格式化容量：按某种特定的记录格式所能存储信息的总量，约为非格式化容量的60%~70%



典型磁盘参数



磁盘模型	企业级硬盘	笔记本硬盘	微硬盘	
	IBM Ultrastar 36Z15	Toshiba MK5002MPL	IBM DSCM-11000	
磁盘物理参数	容量	18.4GB	5GB	1GB
	转速	15000RPM	4000RPM	3600RPM
	平均寻道延迟	3.4ms	15ms	1ms
	平均旋转延迟	2ms	26ms	20ms
	持续传输率	55MB/s	66.7MB/s	4.3MB/s
磁盘能耗参数	功率(活动/空闲/待机)	13.5W/10.2W/2.5W	1.2W/0.9W/0.2W	0.6W/0.5W/0.06W
	休眠/唤醒能量	13J/135J	N/A	N/A
	休眠/唤醒耗时	1.5s/10.9s	15s	2s



- Disks in mobile computers such as laptops consume 24 to 54 % of total system power, or more.

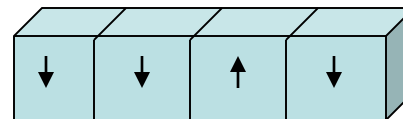
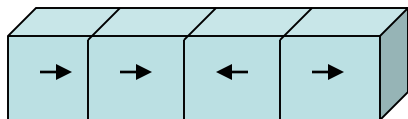
磁记录原理



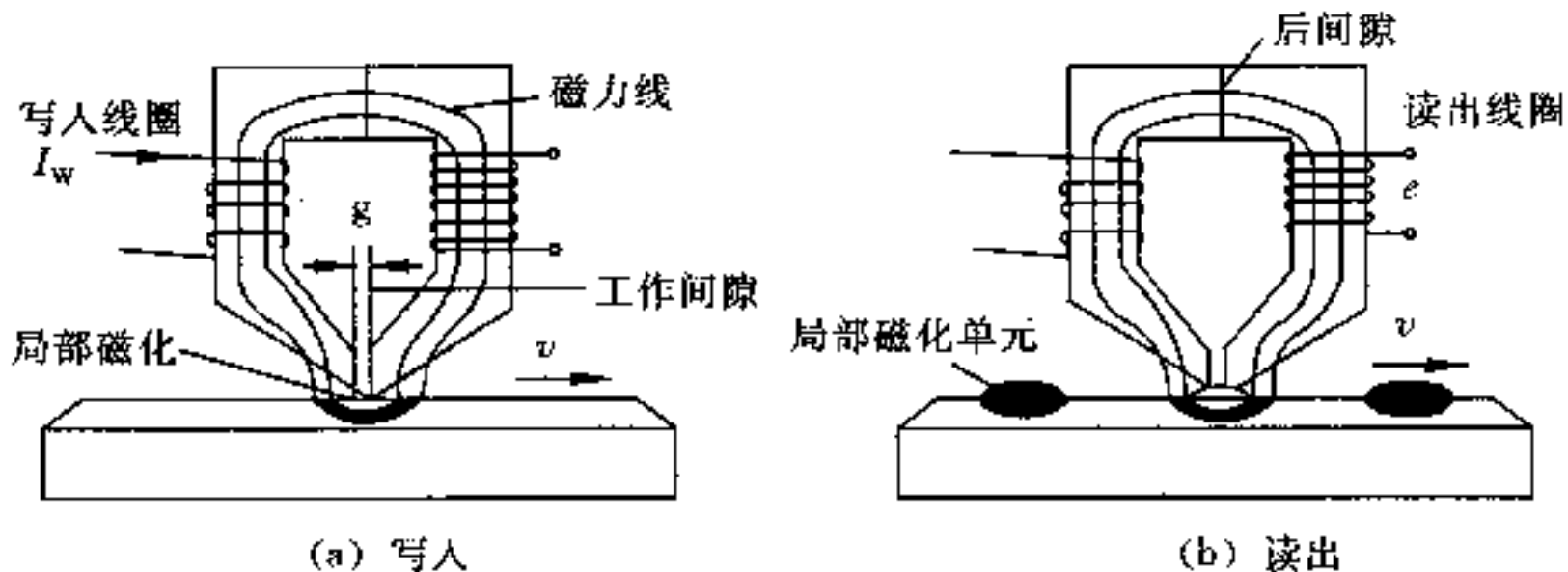
- **磁记录机制**

- 写：将磁层表面单元磁化，极性区别“0”、“1”
- 读：磁化单元的磁通，产生感应电势，方向区别“0”、“1”

- **水平记录、垂直记录**



磁记录原理—读、写过程，慢



- **写入**：记录介质在磁头下匀速通过，磁头线圈中通入一定方向和大小的电流，则会在介质上形成一个**磁化**单元。电流方向不同，则磁化方向也不同。一个磁化方向规定为“0”，另一个磁化方向就规定为“1”。
- **读出**：记录介质在磁头下匀速通过时，读出线圈会**感应**出电压，磁化方向不同，则感应电压就不同，对感应电压进行放大和整型，就可以读出“0”或“1”。

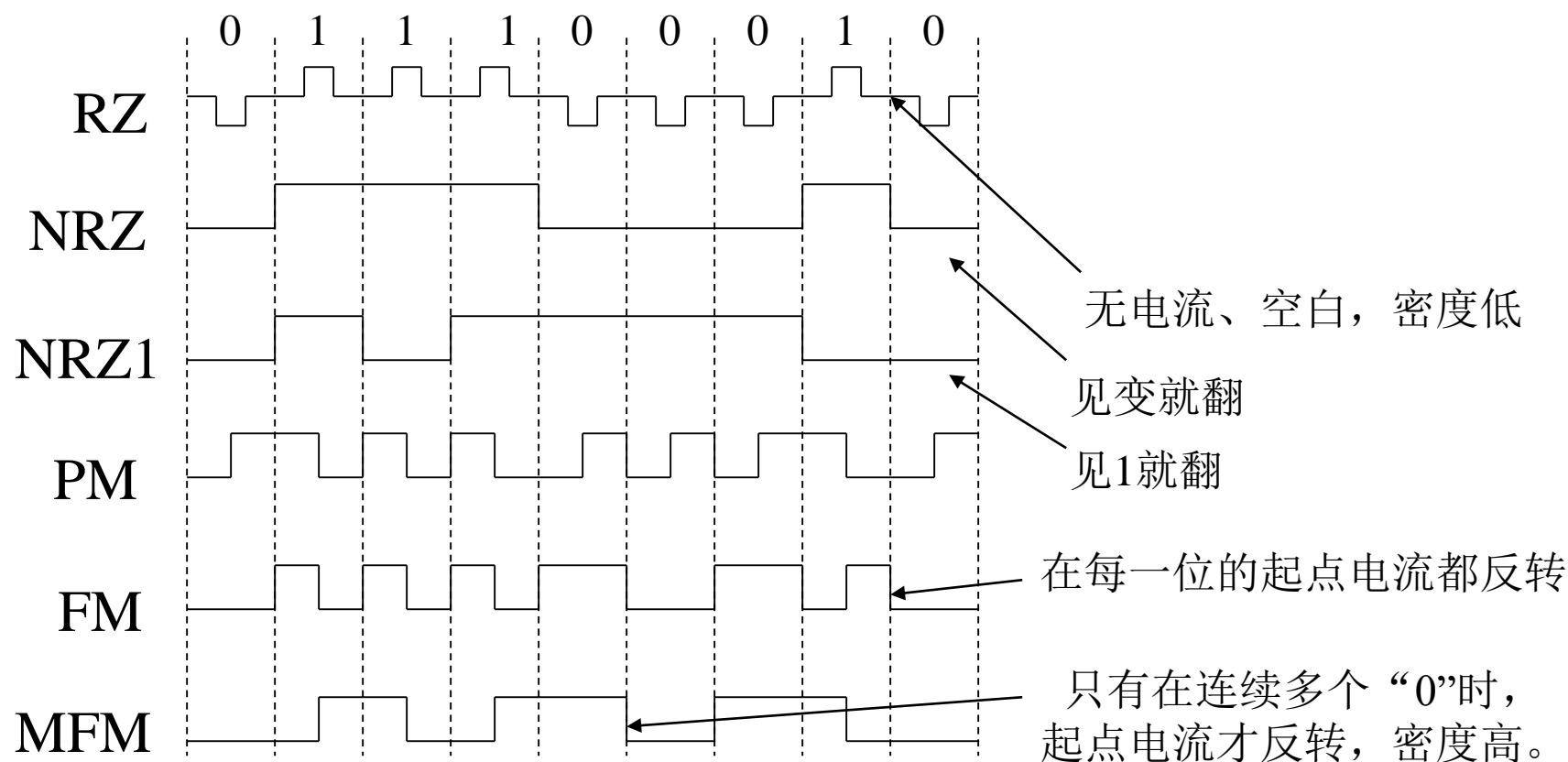


- 磁记录方式
 - 即按某种规律，将一串二进制数字信息变换成磁表面相应的磁化状态。
 - 对记录密度和可靠性有很大影响。
- 常用的编码方式有：
 1. 归零制 (NZ)
 2. 不归零制 (NRZ)
 3. 见 1 就翻的 NRZ1
 4. 调相制 (PM)
 5. 调频制 (FM)
 6. 改进调频制 (MFM)



磁记录方式 - 编码方式

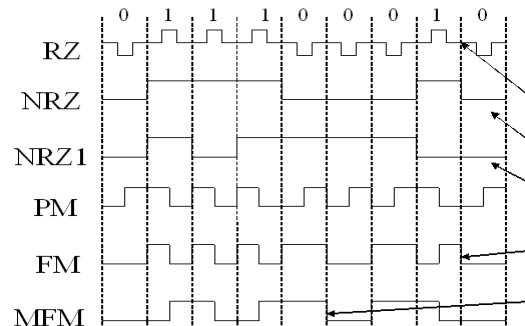
• 写电流波形的形式



评价记录方式的主要指标

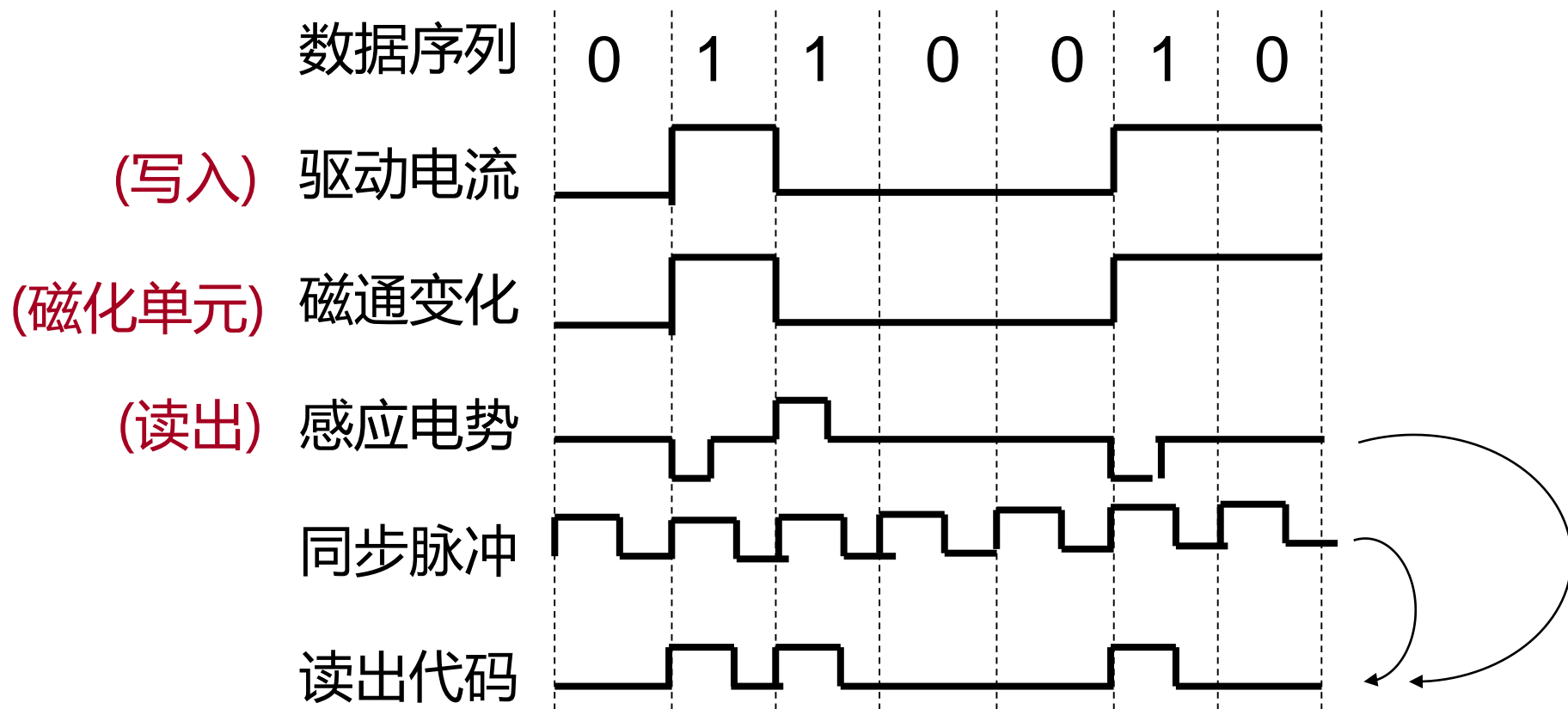


- **编码效率**：位密度与磁化翻转密度的比值，用记录一位信息的最大反转次数表示
 - FM、PM：最多需反转2次，效率50%
 - NRZ、NRZ1、MFM：最多只需反转1次，效率100%
- **自同步能力**
 - 指：从单个磁道读出的脉冲序列中提取同步脉冲的难易程度
 - 外同步：从**专门**设置的记录同步信号的**磁道**中取得同步脉冲。
 - NRZ、NRZ1
 - 自同步：记录方式中隐含同步信息
 - PM、FM、MFM
 - 自同步能力(R) = 最小反转间隔/最大反转间隔
 - FM: $R=1/2$





NRZ1的读出代码波形



- 感应电势的负波要反向。与同步信号相“与”



硬磁盘存储器

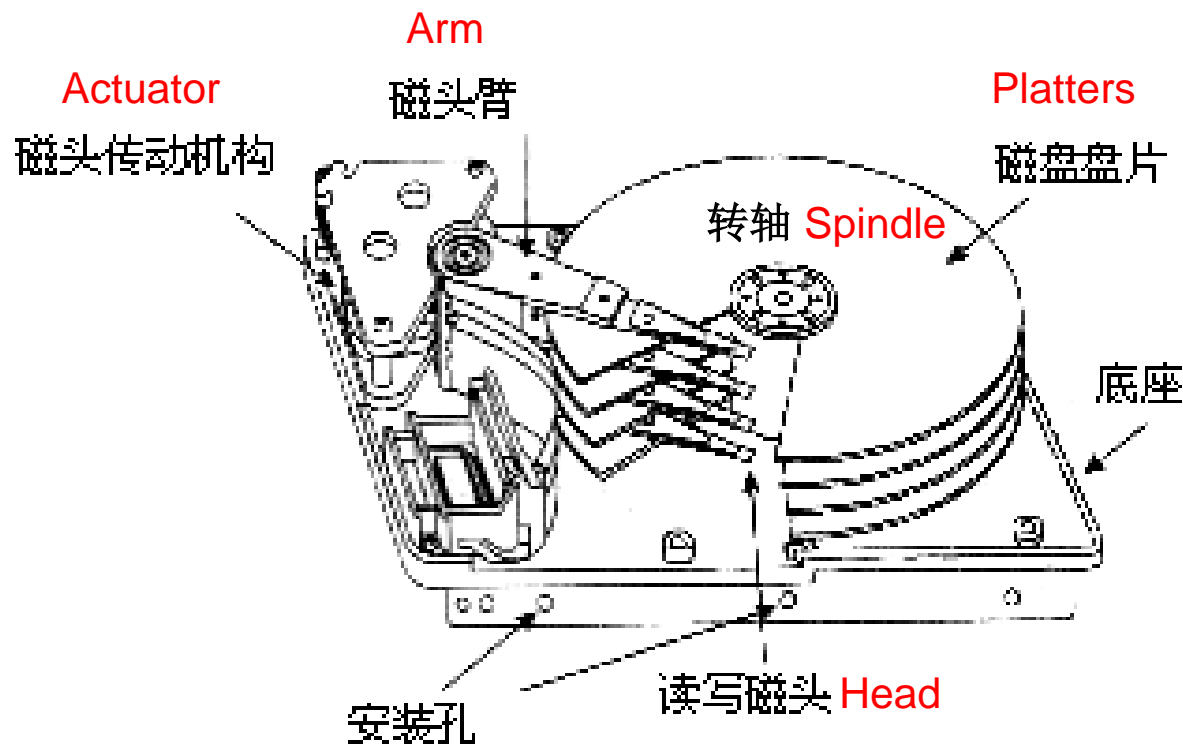
硬盘的发展和几个指标



- 1956年，IBM公司研制第一个商品化硬磁盘IBM350
 - 容量5MB，每分钟1200转，在几秒内找到数据，\$100w
 - 约有两个冰箱大
 - “使关系型数据库成为可能”，人口普查
- 1973年，IBM发明了温彻斯特(温氏)磁盘，简称温盘
 - **体积**：5.25英寸/全高、3.5英寸/半高(台式PC)；2.5英寸(笔记本PC)
 - **容量**：3TB（盘片数3，单碟容量1T，磁头数6）
 - 缓存：64MB
 - **转速**：7200rpm
 - 接口类型：SATA3.0，接口速率6Gb/秒
 - 平均寻道时间：读<8.5ms，写<9.5ms
 - 功率：运行8W，空闲5.4W，待机0.75W



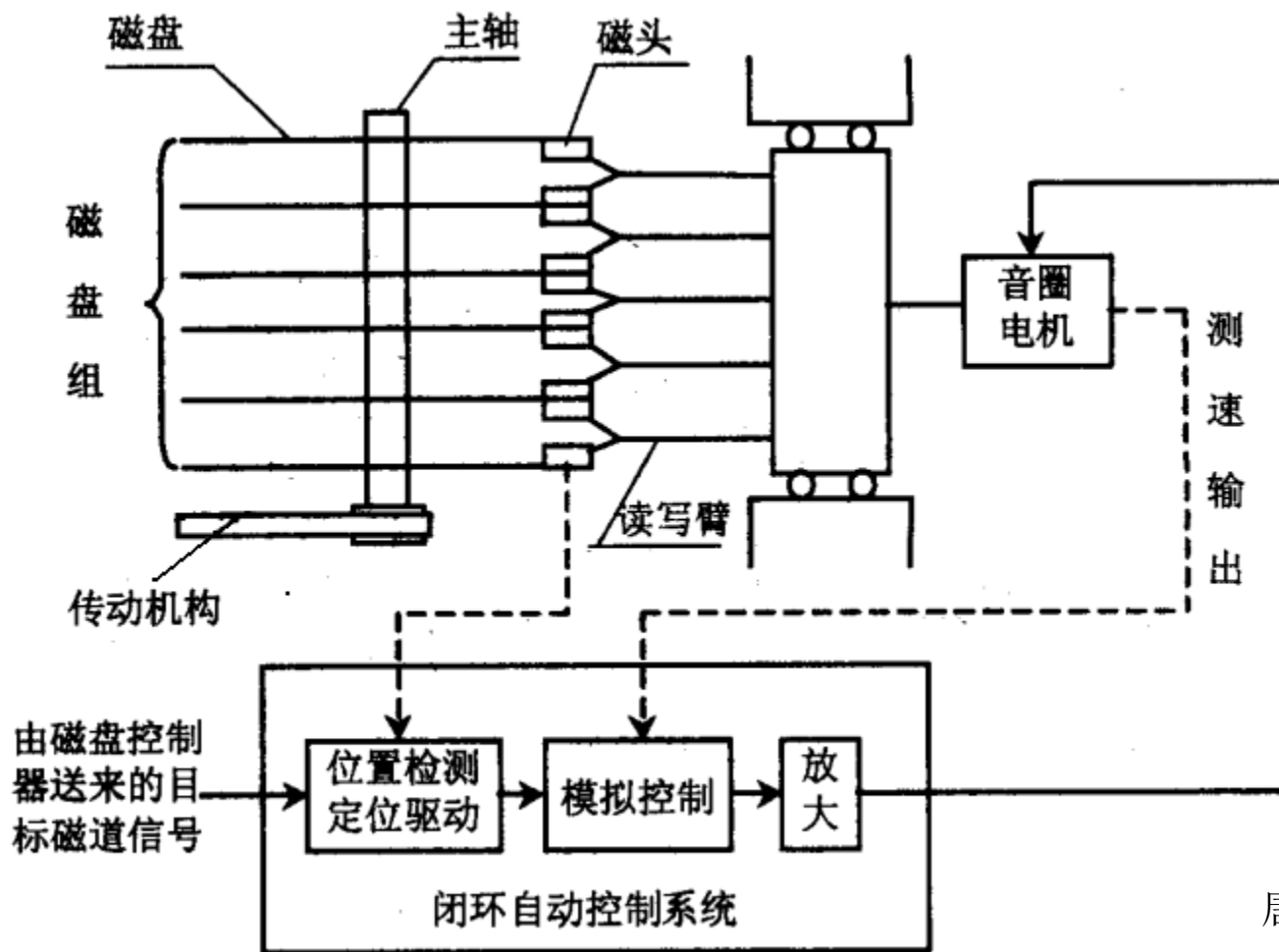
温盘 (温彻斯特)



硬盘的内部结构

- **温彻斯特技术: IBM, 1973**
 - 在高速旋转中, 磁头与磁盘表面形成一层气泡
 - 读写时间: $< 100\mu\text{s}$

磁盘驱动器的结构及定位驱动系统

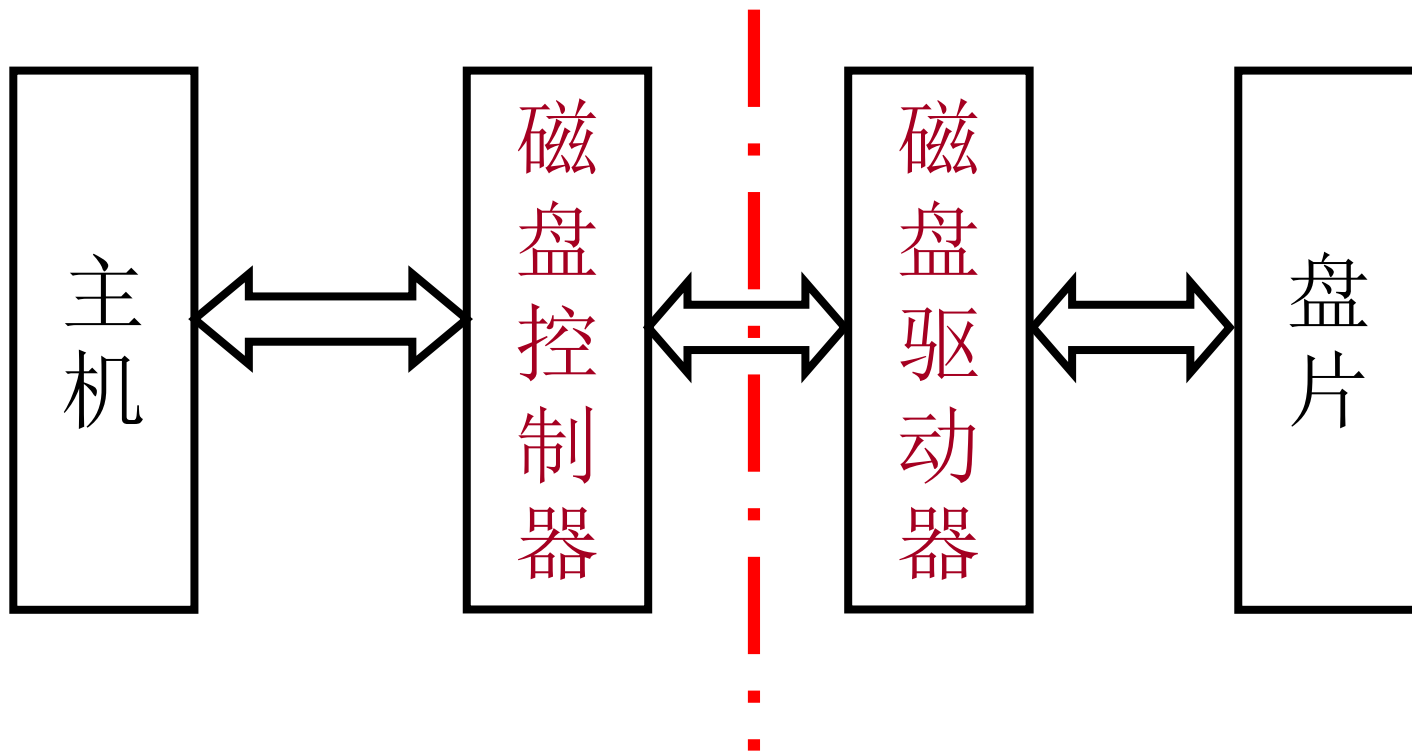


唐图4.67

磁盘驱动器又称磁盘机，包括主轴、定位驱动系统和数据控制等。

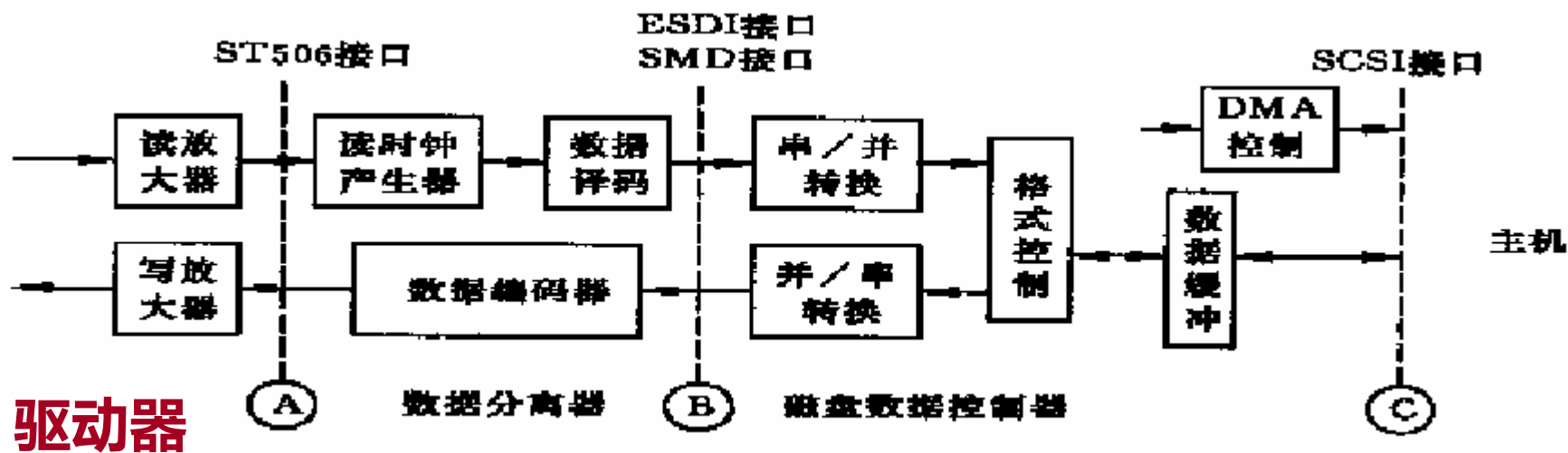
硬磁盘存储器的结构

- 硬磁盘存储器由磁盘驱动器、磁盘控制器和盘片组成。



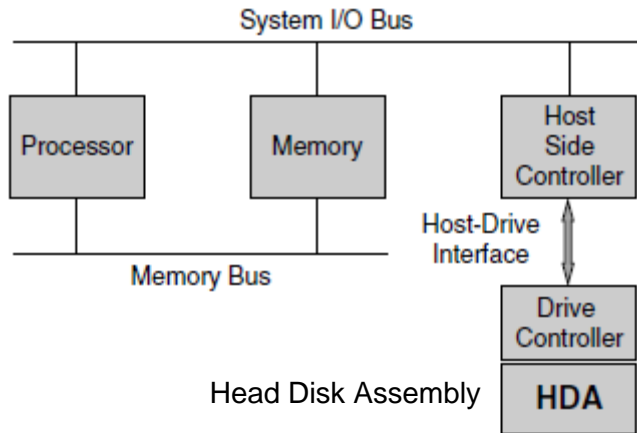
磁盘控制器

- 磁盘控制器是主机与磁盘驱动器之间的**接口**。
- 包含两个接口：
 - 对主机的接口，称作系统级接口 (host controller)
 - 界面比较清晰，只与主机的系统总线打交道，即数据的发送或接收，都是通过总线完成的。
 - 对硬盘 (设备) 的接口，称作设备级接口 (drive controller)
 - 可以放在多个不同的位置。

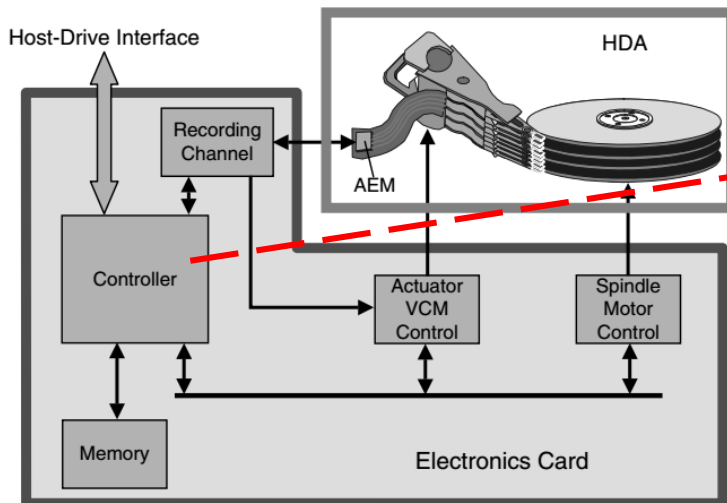
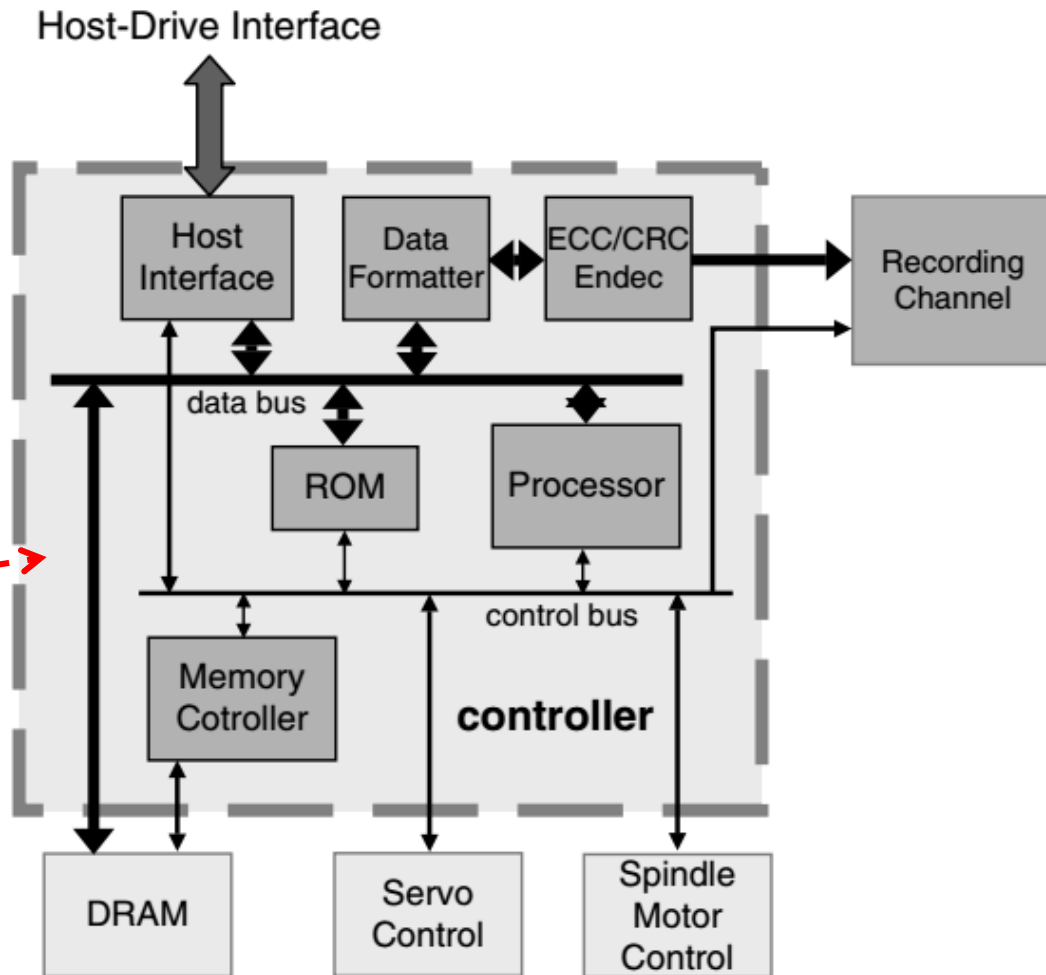


唐图4.68

Block diagram of the controller



《Memory Systems: Cache, DRAM, Disk》
FIGURE 17.30



常见接口类型



- 台式机硬盘

- IDE (Integrated Device Electronics) 接口

- 是一种类型的总称，采用16位数据并行传送方式，体积小，数据传输率可达到133Mb/s。一个IDE接口只能接两个外部设备。
 - 在实际应用中发展出多种类型，如ATA、Ultra ATA、DMA、Ultra DMA等接口都属于IDE硬盘。

- SATA (Serial ATA (AT Attachment)) 接口，“串口硬盘”

- IDE升级：采用串行连接方式，具备更强的纠错能力，支持热插拔
 - 数据传输率超过150Mb/s，新的接口规范达到600 Mb/s

- USB

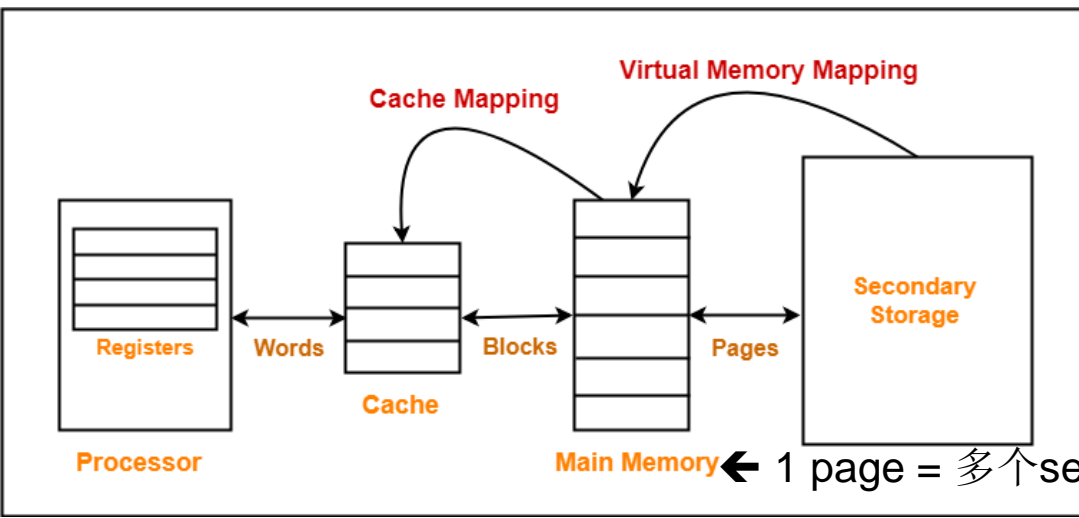
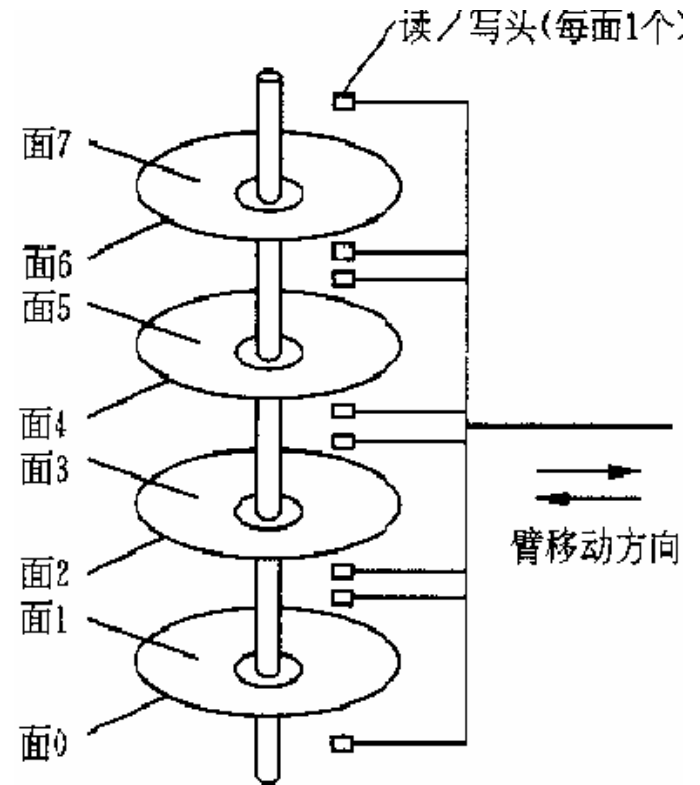
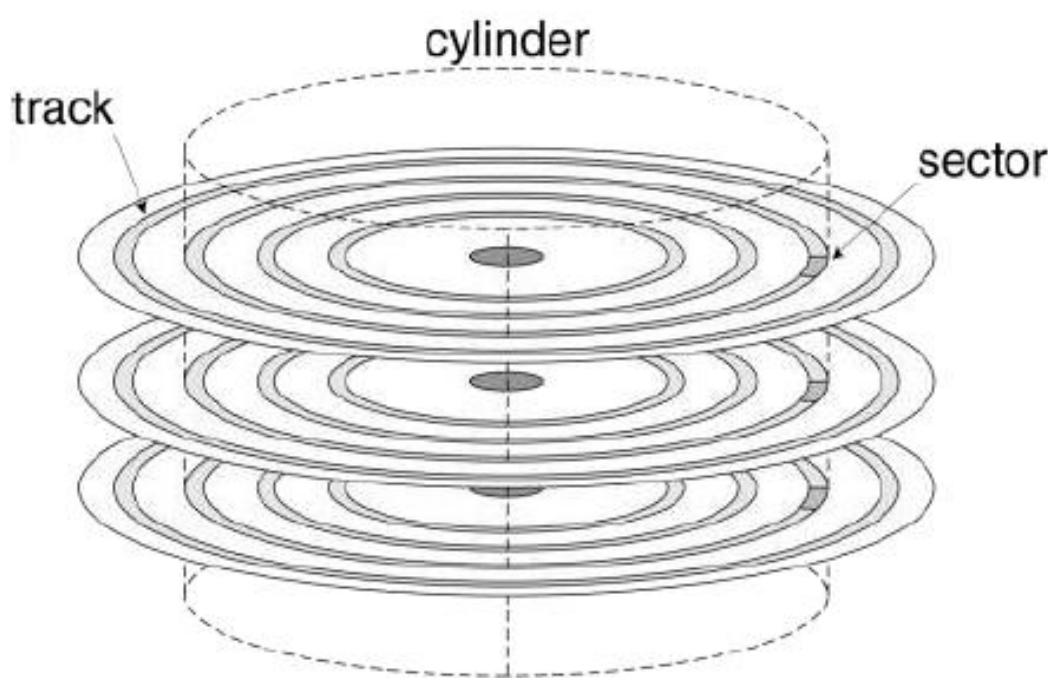
- 工作站、服务器硬盘

- SCSI接口 (Small Computer System Interface)

- 可以挂接7个设备。

- 光纤通道

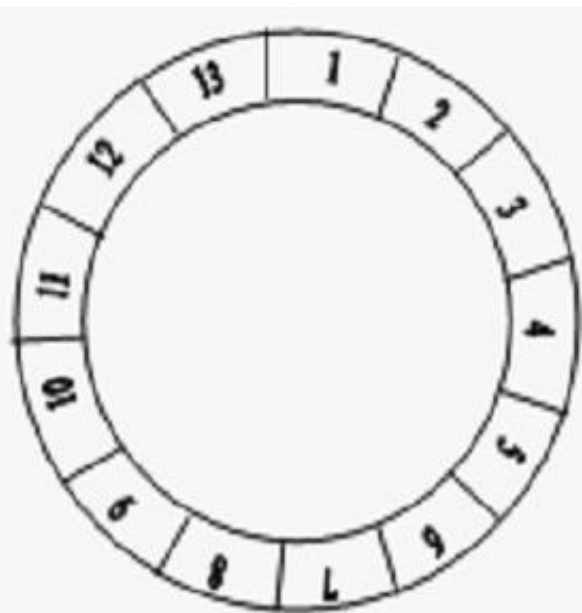
数据寻址：一次访问一个扇段sector



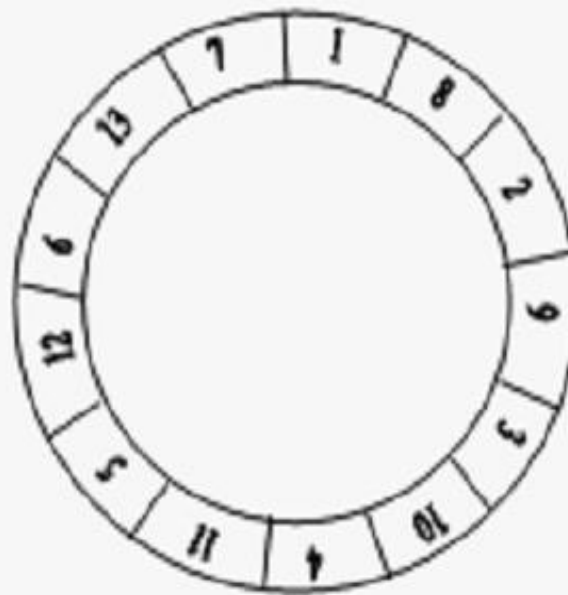
磁盘数据地址：

台号	磁道号	盘面号	扇段号
台号	柱面号	磁头号	扇段号

扇区的排列：交叉因子 (Interleave)



(1) 交叉因子为1

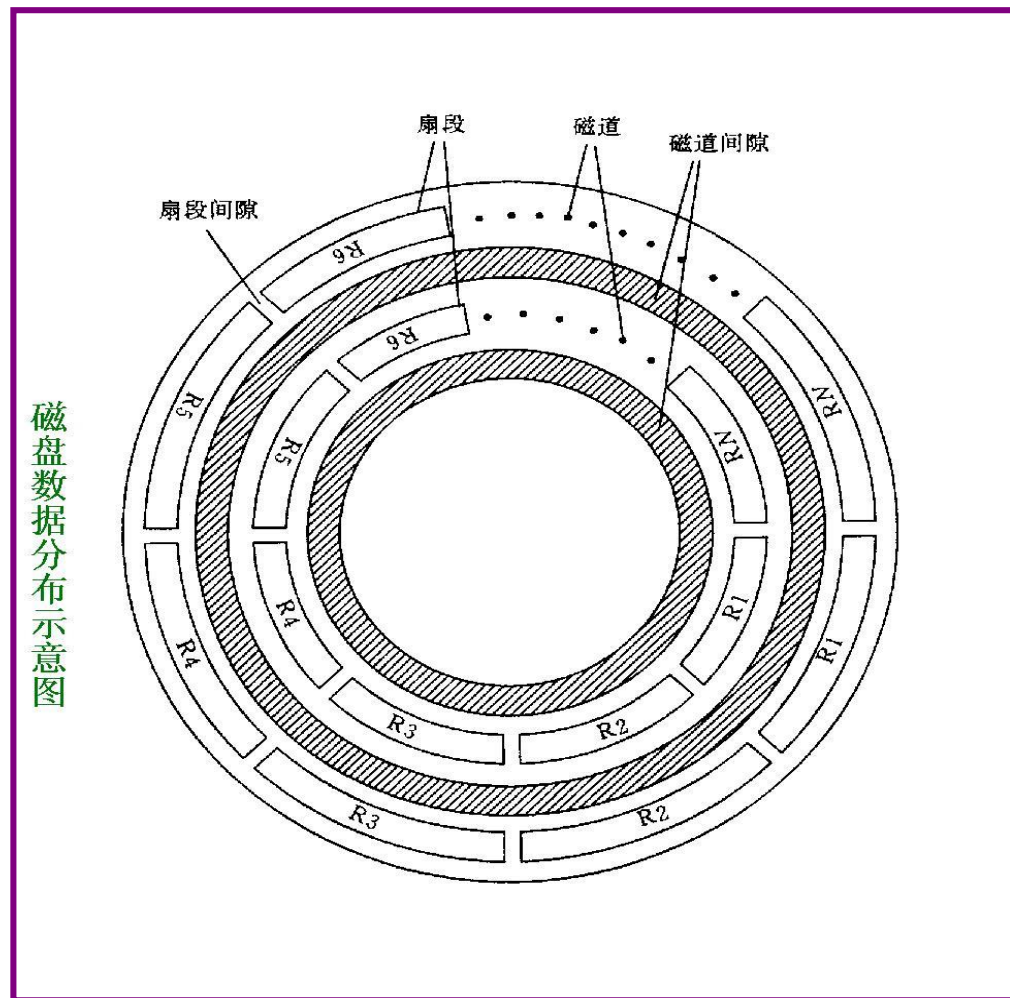
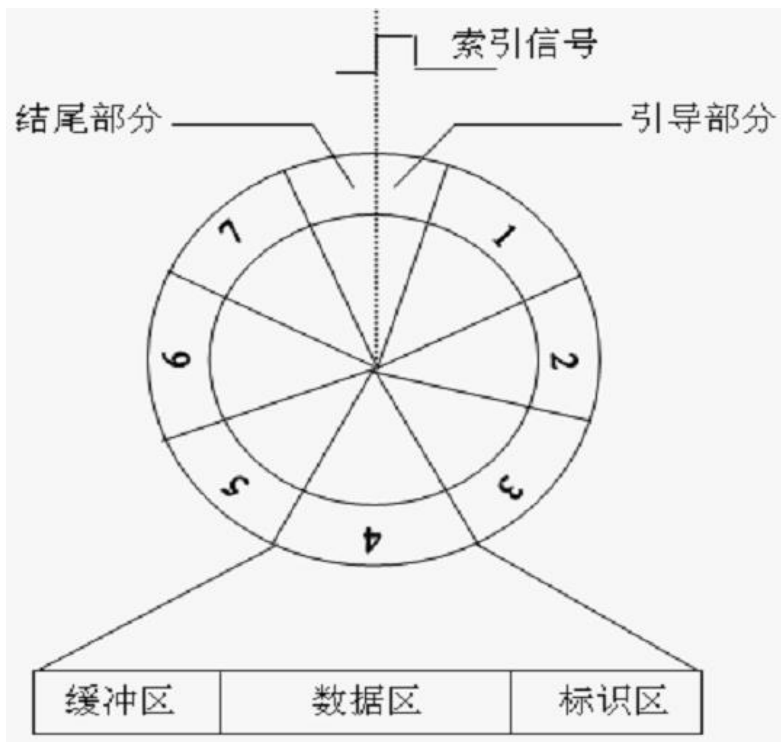


(2) 交叉因子为2

- 扇区交叉排列技术
 - 磁头读写反应速度低于盘片的旋转速度

硬盘的磁道记录格式

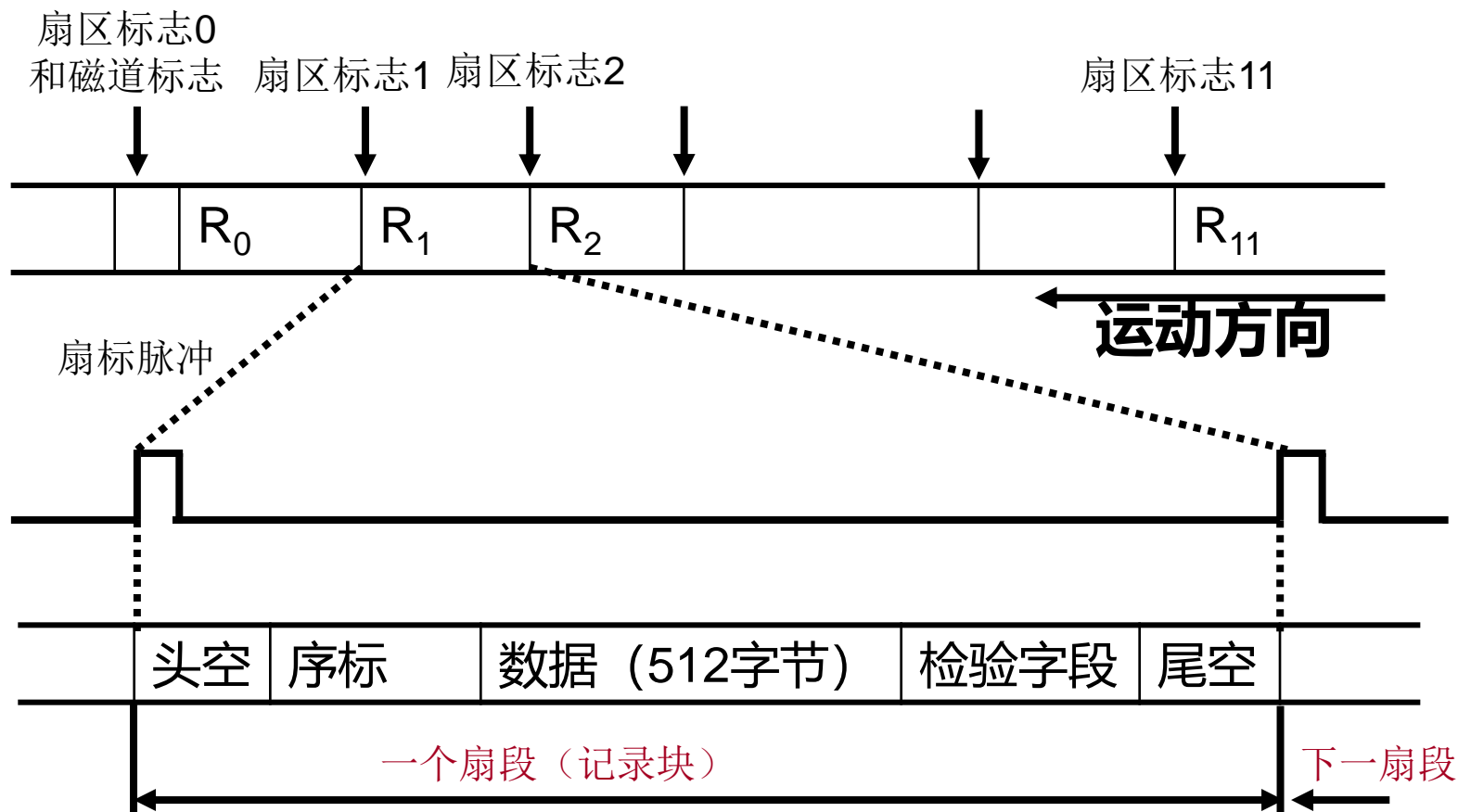
- 扇区sector的大小?
 - 定长记录格式
 - 不定长记录格式



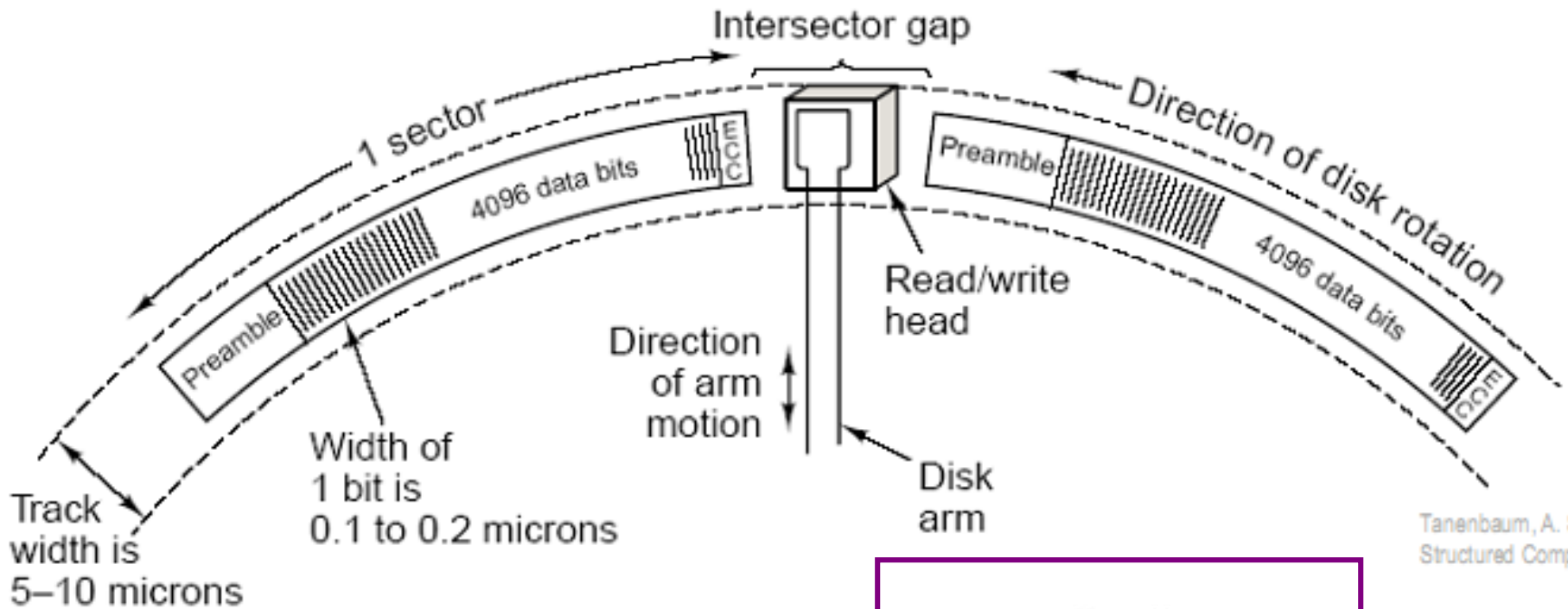
定长记录格式—ISO T型磁道记录格式



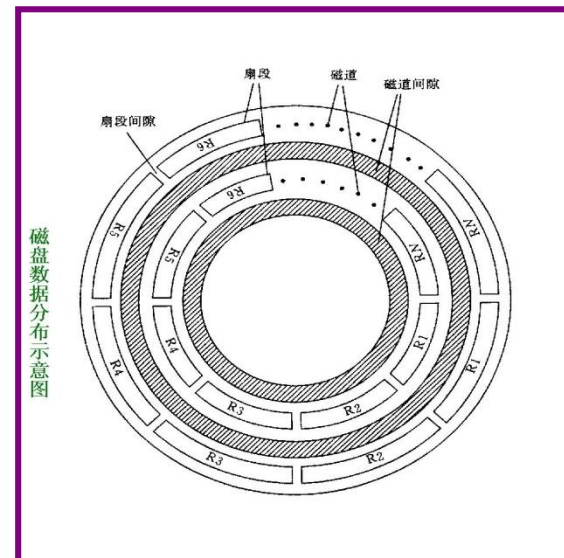
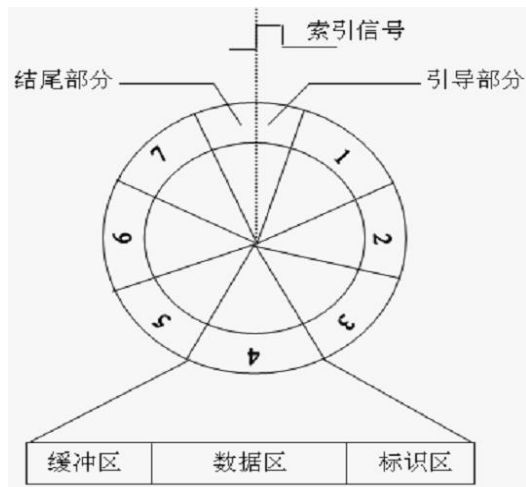
- 结构简单，可按柱面号、盘面号、扇段号进行直接寻址，但是记录区的利用率不高。



例:



Tanenbaum, A. S. (2006)
Structured Computer Orga

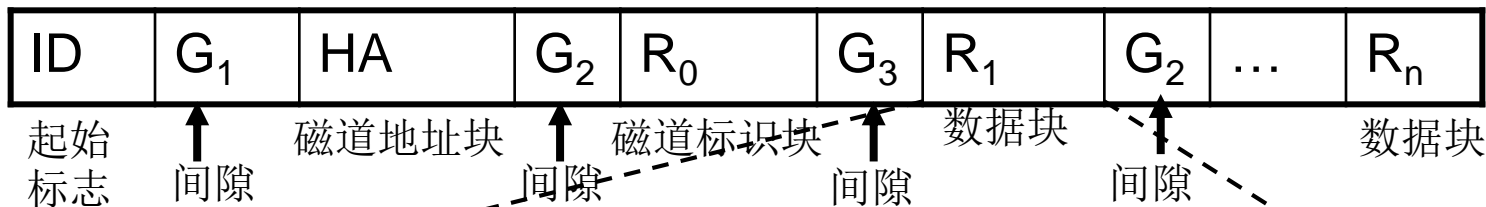


不定长记录格式

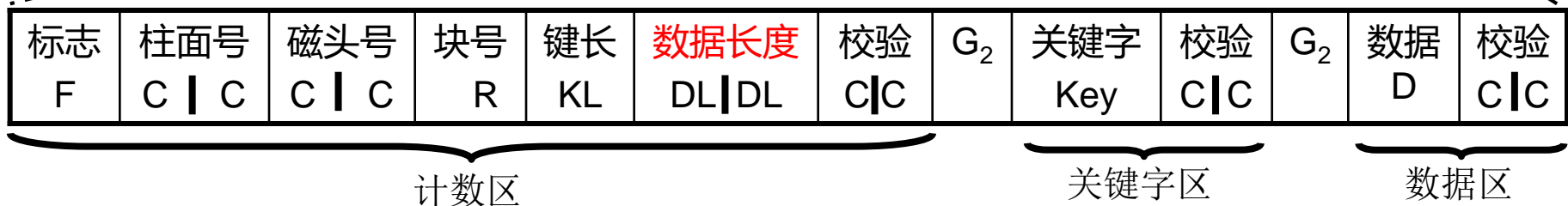


IBM2311盘的不定长度磁道记录格式

磁道
格式



数据块



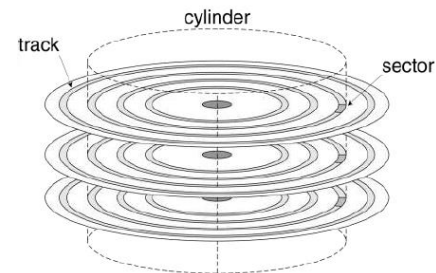
- **定长记录格式**：若文件长度不是定长记录的整数倍时，往往造成记录块的浪费
- **不定长记录格式**：根据需要来决定记录块的长度，如IBM2311、2314等磁盘驱动器。

HDD编址方式



台号	柱面号	磁头号	扇段号
----	-----	-----	-----

- C.H.S (Cylinder/Head/Sector) 物理寻址方式
 - 数据传输的开始地址28位：写入4个8位寄存器
 - 柱面地址16位【柱面低位寄存器（8位），柱面高位寄存器（8位）】，扇区地址8位，磁头地址4位（没有完全占用8位）
 - 硬盘容量=盘面数×柱面数×每面扇区数×扇区容量（512B）
 - 最大容量=总扇区数×扇区容量=2²⁸个扇区*512Bytes=137GB
- LBA(Logical Block Addressing)逻辑块寻址模式
 - 线性寻址模式（COD\$5.2.4）
 - 将磁盘上的所有扇区从0开始编号直到最大扇区数减1
 - **序号相邻**的数据块可能在**不同磁道**上！
 - 突破C.H.S模式的**容量限制**问题
 - 28位LBA硬盘寻址方式
 - 48位LBA硬盘寻址方式：2⁴⁸扇区*512Bytes=?





磁盘读写 (BIOS int 0x13)

- 寻道 -> 扇区定位 -> 读写

台号	柱面号	磁头号	扇段号
----	-----	-----	-----

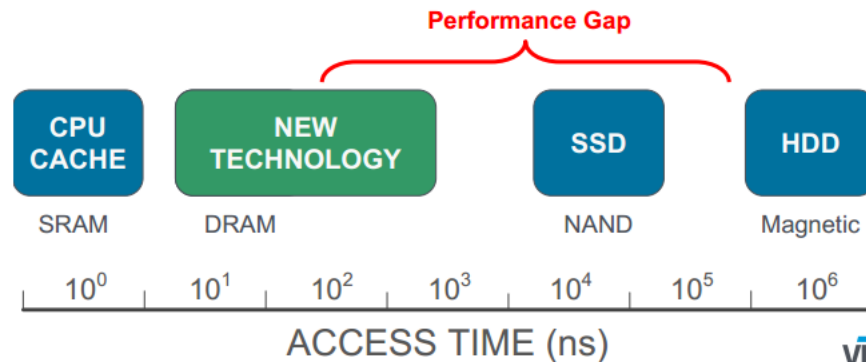
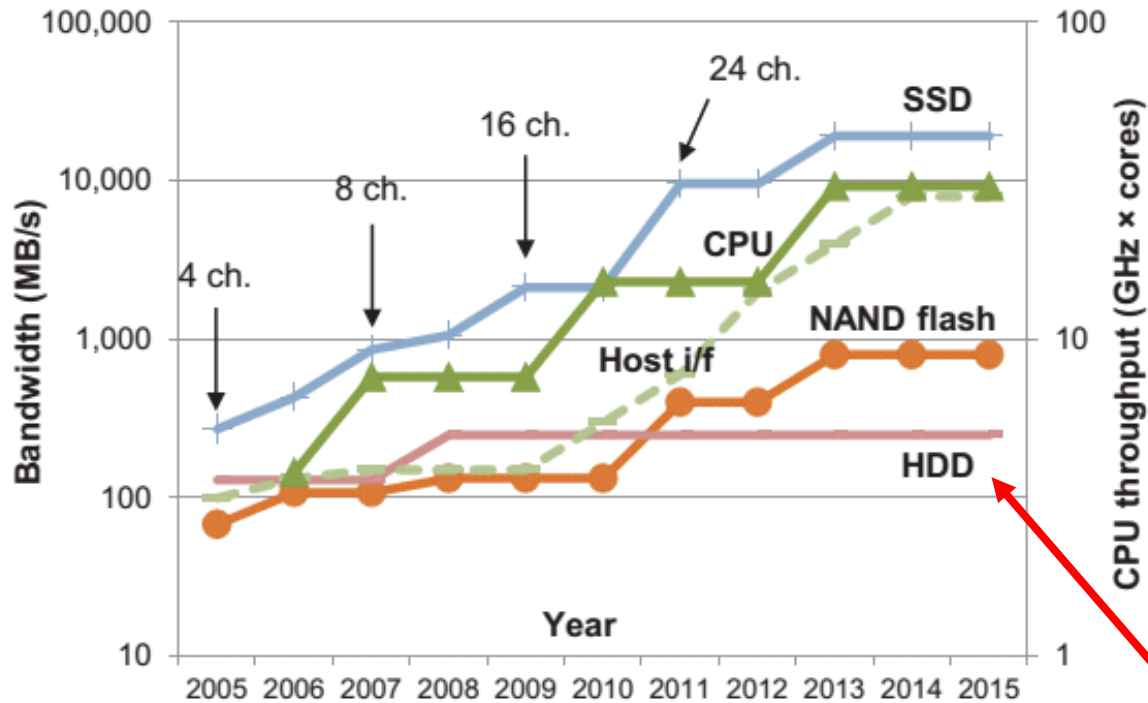
- 输入参数

- AH=0x02(读盘), =0x03(写盘), =0x04(校验)
- AL=扇区数 (同时处理连续的扇区)
- CH=柱面号&0xff
- CL=扇区号 (0-5位) |(柱面号&0x300) >>2;
- DH=磁头号
- DL=驱动器号 (台号)
- ES: BX=缓冲区地址 (校验寻道不使用)

- 返回值

- FLACS.CF==0, 没有错误, AH==0
- FLAGS.CF==1, 有错误, 错误号存在AH内

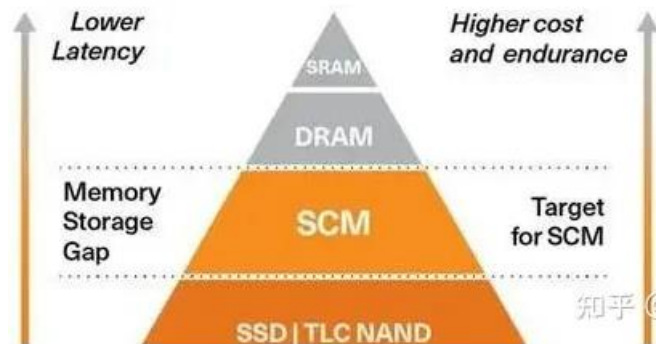
外存的性能



硬盘存储器的发展：性能、可靠性



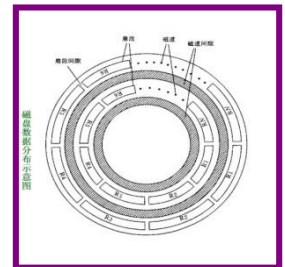
- 提高HDD传输率和缩短存取时间
 - 提高磁盘记录密度，提高主轴转速
- 半导体盘SSD：基于Flash Memory
 - 模拟硬盘，专用接口电路和控制电路
- SCM：Storage Class Memory, NVM
 - 近似于硬盘的持久性（耐用性，endurance），停产
- 磁盘Cache：驻留在内存中的盘块
 - 周期性地写回磁盘：UNIX时间间隔30s
- 磁盘IO访问调度：合并，排序
 - 读第一个字节比读同一sector中的后续字节慢10万倍
 - OS：I/O调度器；
 - 硬件：磁盘控制器



磁盘IO访问控制：并发，“批处理”



- 多进程共享DISK：决定块设备上IO操作提交的顺序
 - 提高IO吞吐量，降低IO响应时间（寻道时间）
 - 读disk的第一个字节比读同一sector中的后续字节慢10万倍
 - 在处理每一次I/O请求前，执行合并与排序的预处理操作
 - 合并：访问多个相邻扇区的I/O请求被合并为一次I/O，只发给磁盘一条寻址命令，减少寻址次数
 - 排序：按照扇区增长排列I/O请求，一次旋转可访问更多扇区，缩短实际寻道时间
- 软件方法：I/O调度器，OS“批处理”
 - FCFS：公平！
 - linux电梯算法：减小平均寻道时间
 - 假设有IO请求序列（磁道ID）：100, 500, 101, 10, 56, 1000
 - 按请求地址排序：100, 101, 500, 1000, 56, 10
 - 按逻辑地址调度可能更糟！！
- 硬件方法：磁盘控制器



谁负责调度：OS or 磁盘控制器？

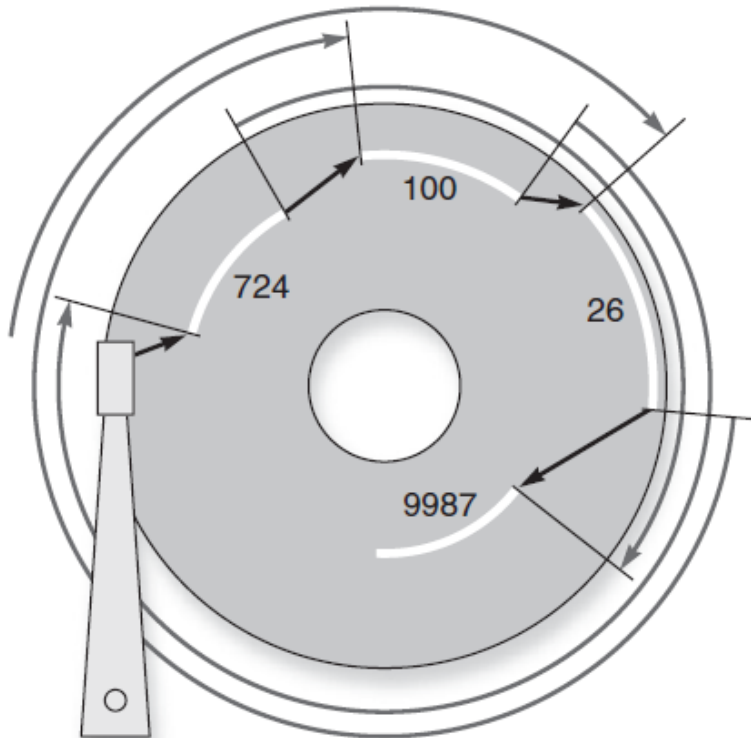


Operation	Starting LBA	Length
Read	724	8
Read	100	16
Read	9987	1
Read	26	128

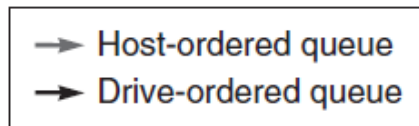


OS
电梯

Operation	Starting LBA	Length
Read	26	128
Read	100	16
Read	724	8
Read	9987	1

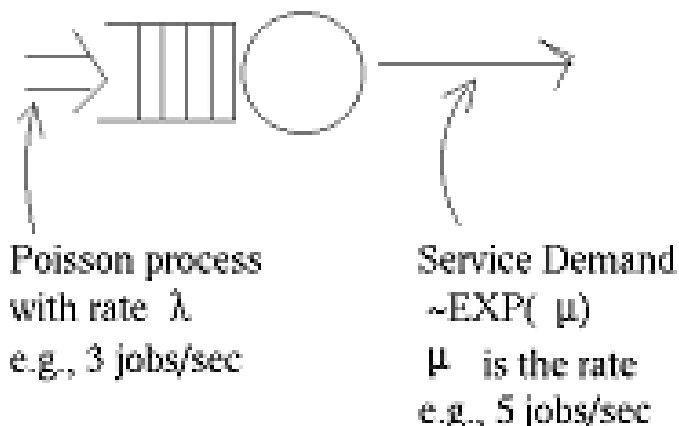
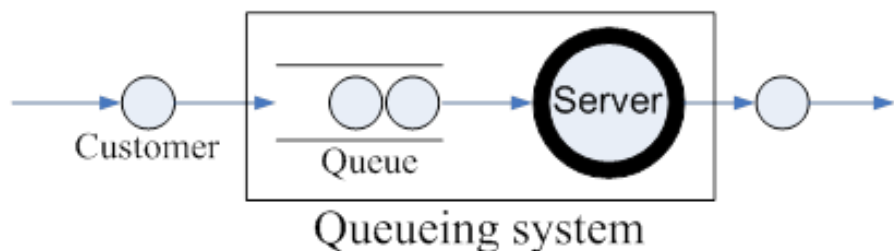


RV图5-50



- 从磁头位置开始
- OS调度：逻辑块地址，电梯，转3圈
 - Host-ordered
- 磁盘调度：物理地址，3/4圈
 - Drive-ordered: 724, 100, 26, 9987

建模：排队论



- 指标：顾客的平均等待时间，服务台的忙闲程度
- 两类经典模型：到达时间/服务时间/窗口数
 - 一个服务窗，顾客按参数为 λ 的泊松分布到达，到达的时间间隔为负指数分布
 - M/M/1：服务窗为每个顾客服务的时间为负指数分布M（马尔可夫），平均服务率为 μ
 - M/G/1：服务窗为每个顾客服务的时间是一般分布G（随机）

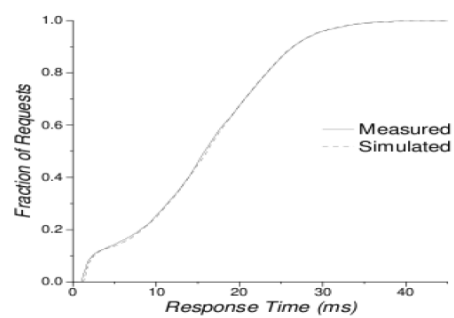
磁盘系统仿真器DiskSim



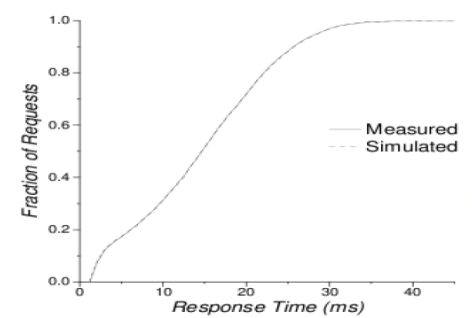
- Accurate, Highly-Configurable Storage Subsystem Simulator
 - Developed in Parallel Data Laboratory, CMU
 - developed in Linux environment
- Capabilities:
 - Simulate a hierarchy of storage components such as buses and controllers (e.g. RAID arrays) as well as disks
 - Using for performance evaluation
 - Can be integrated into full system simulators as a disk model
 - Model performance behaviour, but not actual data for each request.

示例

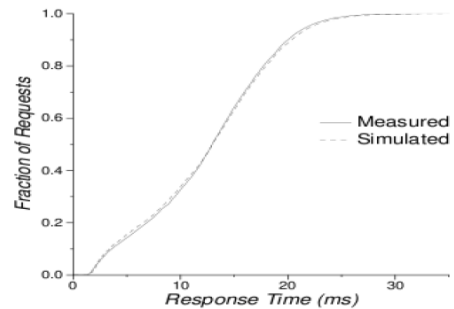
- I/O Driver Statistics
 - Idle time
 - Response time
- Disk/SSD Statistics
 - Idle time
 - Response time
 - IOPS
- Bus Statistics
 - Utilization time
 - #arbitrations
- Controller Statistics
 - Report disk cache subcomponent statistics
 - #misses/hits
 - #destages



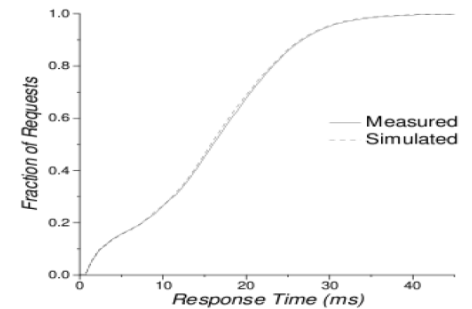
(a) DEC RZ26



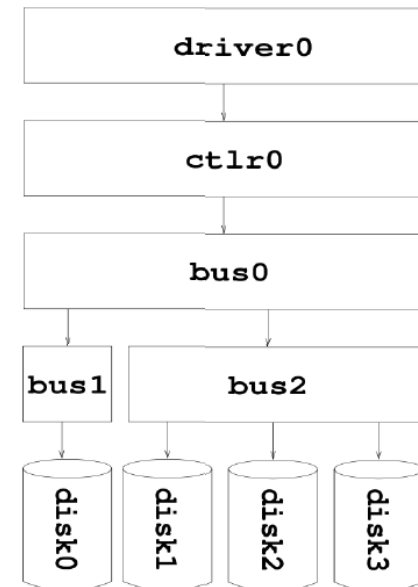
(b) Seagate Elite ST41601N



(c) HP C2490A



(d) HP C3323A



小结



- 结构，过程，指标：
 - 磁表面存储器原理与磁盘记录格式
 - 非格式化记录
 - 格式化：BOOT区、ROOT区、FAT表、数据区
 - 访问磁盘数据的过程
 - 硬盘是机械设备，需进行针对性优化
 - 直接访问：OS的磁盘（臂）I/O调度器，磁盘控制器
 - 磁盘高速缓存
 - 磁盘I/O响应时间？
- 作业
 - 唐4.38
 - （可选）C语言读盘程序设计？块方式，文件方式



Thank You