本节内容

减少延迟时 间的方法

王道考研/CSKAOYAN.COM

1

前情回顾

-次磁盘读/写操作需要的时间

寻找时间(寻道时间):启动磁臂、移动磁头所花的时间

延迟时间: 将目标扇区转到磁头下面所花的时间

传输时间: 读/写 数据花费的时间

假设要连续读取橙色区域的 2、3、4扇区:

磁头读取一块的内容(也就是一个扇区的内容)后,需要一小段时间处理,而盘片又在不停地旋转

因此,如果2、3号扇区相邻着排列,则读完2号扇区后无 法连续不断地读入3号扇区

必须等盘片继续旋转, 3号扇区再次划过磁头, 才能完成扇区读入

结论:磁头读入一个扇区数据后需要一小段时间处理,如果逻辑上相邻的扇区在物理上也相邻,则读入几个连续的逻辑扇区,可能需要很长的"延迟时间"

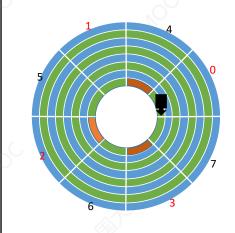
王道考研/CSKAOYAN.COM

2

王道考研/cskaoyan.com

1

减少延迟时间的方法: 交替编号



盘面号: 0

若采用交替编号的策略,即让逻辑上相邻的扇区在物理上有一定 的间隔,可以使读取连续的逻辑扇区所需要的延迟时间更小。

王道考研/CSKAOYAN.COM

3

磁盘地址结构的设计



思考:为什么? 磁盘的物理地址是(柱面号,盘面号,扇区号) 而不是(盘面号,柱面号,扇区号)

假设某磁盘有8个柱面/磁道(假设最内侧柱面/磁道号为0), 4个盘面,8个扇区。则可用3个二进制位表示柱面,2个二进 制位表示盘面,3个二进制位表示扇区。

若物理地址结构是(盘面号,柱面号,扇区号),且需要连续读取物理地址(00,000,000)~(00,001,111)的扇区:

(00,000,000) ~ (00,000,111) 转两圈可读完

之后再读取物理地址相邻的区域,即 $(00,001,000) \sim (00,001,111)$, 需要启动磁头臂,将磁 头移动到下一个磁道

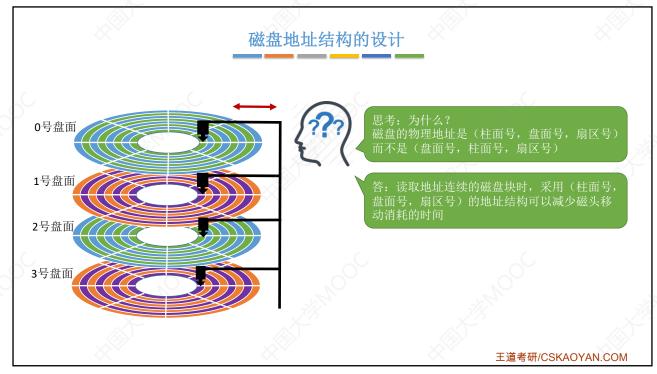
王道考研/CSKAOYAN.COM

4

王道考研/cskaoyan.com

磁盘地址结构的设计 思考;为什么? 磁盘的物理地址是(柱面号,盘面号,扇区号) 而不是(盘面号,柱面号,扇区号) 0号盘面 假设某磁盘有8个柱面/磁道(假设最内侧柱面/磁道号为0), 4个盘面,8个扇区。则可用3个二进制位表示柱面,2个二进 制位表示盘面,3个二进制位表示扇区。 1号盘面 若物理地址结构是(柱面号,盘面号,扇区号),且需要连 续读取物理地址 (000,00,000)~(000,01,111)的扇区: 2号盘面 (000,00,000)~(000,00,111)由盘面0的磁头读入数据 3号盘面 之后再读取物理地址相邻的区域,即 (000,01,000)~(000,01,111),由于柱面号/磁道号相同, 只是盘面号不同,因此不需要移动磁头臂。只需要激活相邻 盘面的磁头即可 王道考研/CSKAOYAN.COM

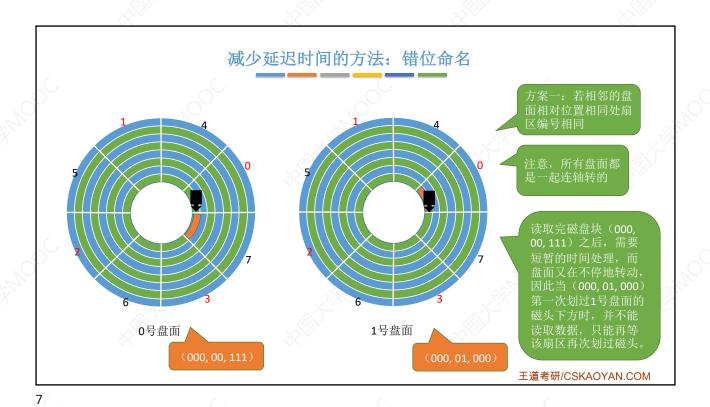
5



6

王道考姗/cskaoyan.com

3



减少延迟时间的方法: 错位命名

方案二: 错位命名

由于采用错位命名法, 因此读取完磁盘块 (000, 00, 111) 之后, 还有一段时间处理, 当 (000, 01, 000) 第一次划过1号盘面的 磁头下方时,就可以直接读取数据。从而 减少了延迟时间



q

王道考研/cskaoyan.com