说明: 本视频对应王道书 5.3.3

在视频课程中,我们会在第四章提前学习"5.3 磁盘"相关知识,原因是:第四章文件管理的题目经常和磁盘一起综合考察。

建议: 学完本视频,可以接着阅读王道书5.3.3



前情回顾

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

一次磁盘读/写操作需要的时间

假设要连续读取橙色区域的 2、3、4扇区:

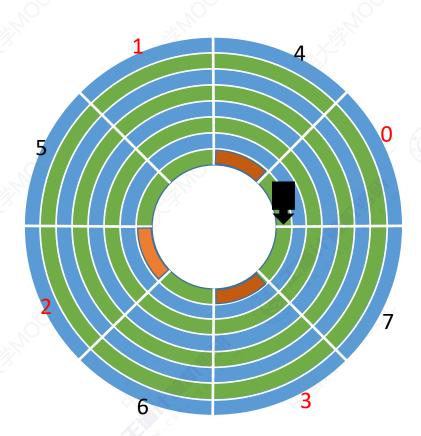
磁头读取一块的内容(也就是一个扇区的内容)后,需要一小段时间处理,而盘片又在不停地旋转因此,如果2、3号扇区相邻着排列,则读完2号扇区后无

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

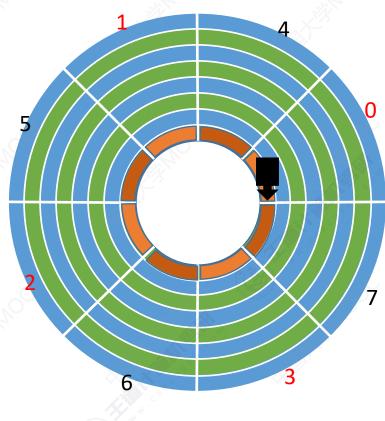
结论:磁头读入一个扇区数据后需要一小段时间处理,如果逻辑上相邻的扇区在物理上也相邻,则读入几个连续的逻辑扇区,可能需要很长的"延迟时间"

减少延迟时间的方法: 交替编号



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。

磁盘地址结构的设计



盘面号: 0



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)

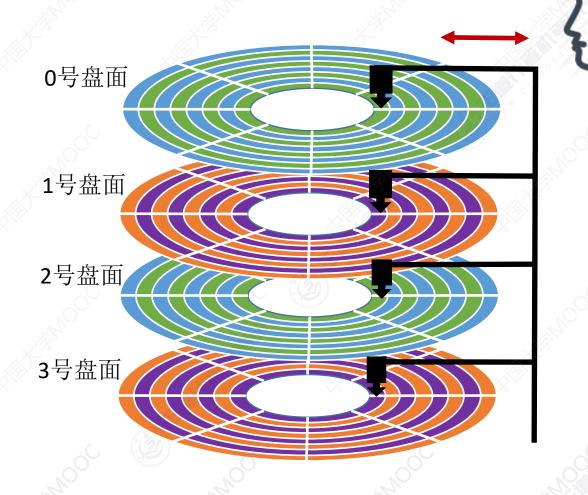
假设某磁盘有8个柱面/磁道(假设最内侧柱面/磁道号为0), 4个盘面,8个扇区。则可用3个二进制位表示柱面,2个二进 制位表示盘面,3个二进制位表示扇区。

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)~(00,001,111),需要启动磁头臂,将磁 头移动到下一个磁道

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)

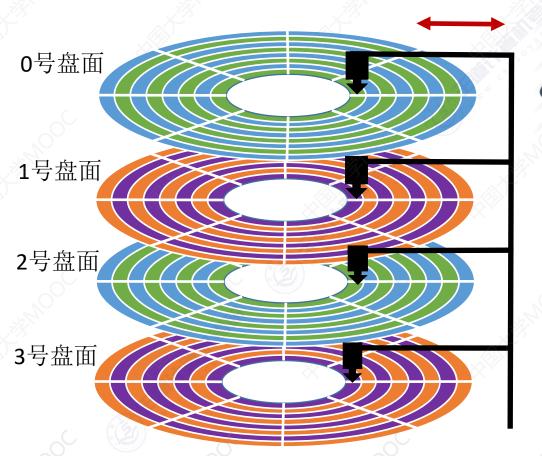
假设某磁盘有8个柱面/磁道(假设最内侧柱面/磁道号为0), 4个盘面,8个扇区。则可用3个二进制位表示柱面,2个二进 制位表示盘面,3个二进制位表示扇区。

若物理地址结构是(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:

(000,00,000)~(000,00,111)由盘面0的磁头读入数据

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

磁盘地址结构的设计

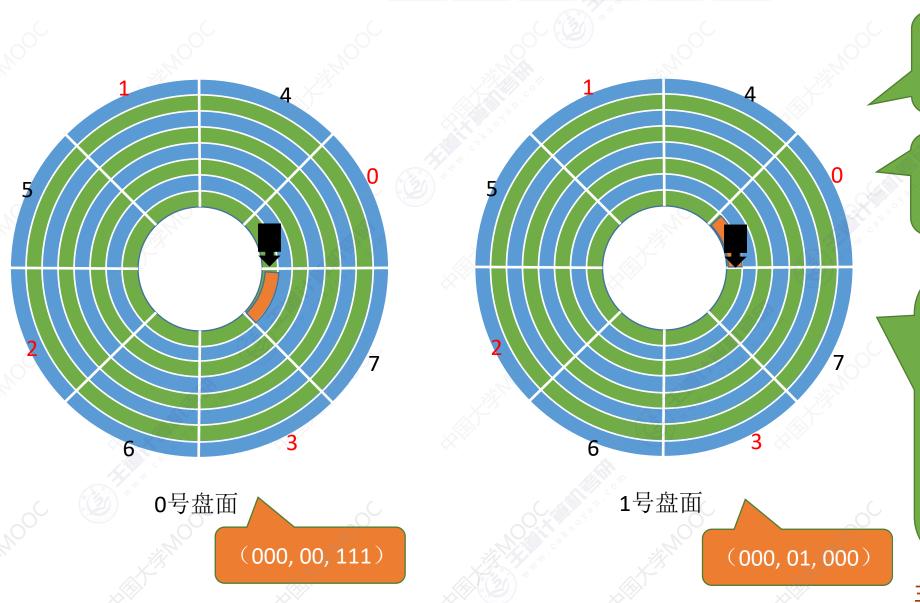




思考:为什么? 磁盘的物理地址是(柱面号,盘面号,扇区号) 而不是(盘面号,柱面号,扇区号)

答:读取地址连续的磁盘块时,采用(柱面号,盘面号,扇区号)的地址结构可以减少磁头移动消耗的时间

减少延迟时间的方法: 错位命名



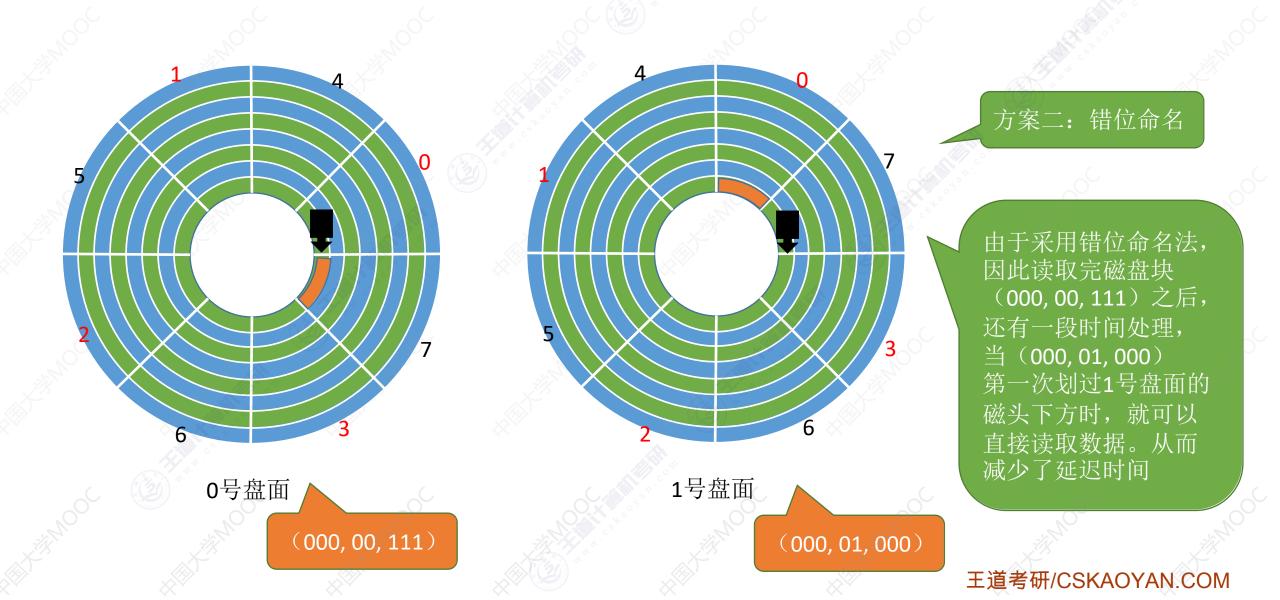
方案一: 若相邻的盘 面相对位置相同处扇 区编号相同

注意,所有盘面都是一起连轴转的

读取完磁盘块(000,000,111)之后,需要短暂的时间处理,而盘面又在不停地转动,因此当(000,01,000)第一次划过1号盘面的磁头下方时,并不能读取数据,只能再等该扇区再次划过磁头。

王道考研/CSKAOYAN.COM

减少延迟时间的方法: 错位命名



知识点回顾与重要考点

具体做法: 让编号相邻的扇区在物理上不相邻

交替编号

原理: 读取完一个扇区后需要一段时间处理才可以继续读入下一个扇区

具体做法: 让相邻盘面的扇区编号"错位"

错位命名

原理:与"交替编号"的原理相同。"错位命名法"可降低延迟时间

理解为什么要用(柱面号,盘面号,扇区号)的结构

磁盘地址结构的设计

理解为什么不用(盘面号,柱面号,扇区号)的结构

原因: 在读取地址连续的磁盘块时, 前者更不需要移动磁头

减少延迟时间的方法



△ 公众号: 王道在线



b站: 王道计算机教育



計 抖音: 王道计算机考研