本节内容

减少延迟时 间的方法

王道考研/CSKAOYAN.COM

1

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

-次磁盘读/写操作需要的时间

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





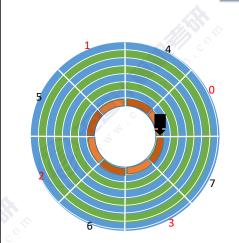


若采用交替编号的策略,即让逻辑上相邻的扇区在物理上有一定的间隔,可以使读取连续的逻辑扇区所需要的延迟时间更小。

王道考研/CSKAOYAN.COM

3

磁盘地址结构的设计



盘面号: 0

£33

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

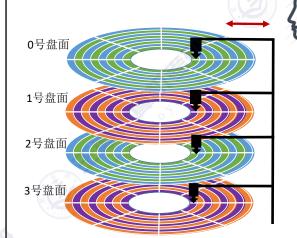
之后再读取物理地址相邻的区域,即 (00,001,000) ~ (00,001,111) ,需要启动磁头臂,将磁头移动到下一个磁道

王道考研/CSKAOYAN.COM

4







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:

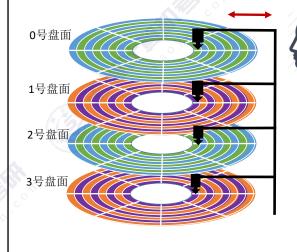
(000,00,000) ~ (000,00,111) 由盘面0的磁头读入数据

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

王道考研/CSKAOYAN.COM

磁盘地址结构的设计



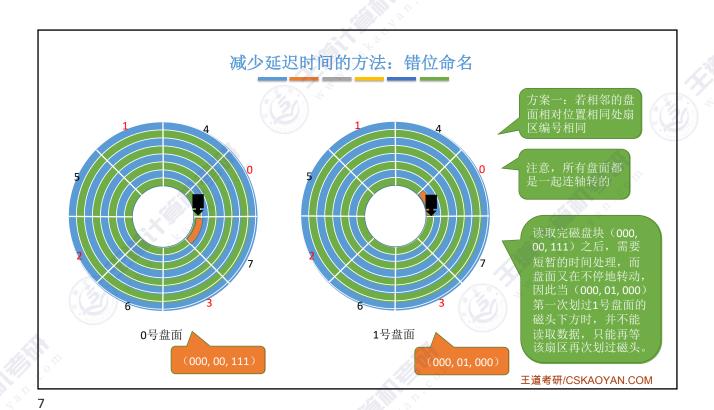
思考:为什么? 磁盘的物理地址是(柱面号,盘面号,扇区号) 而不是(盘面号,柱面号,扇区号)

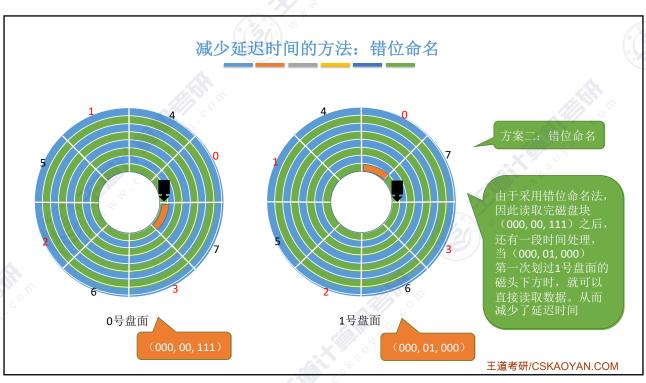
答:读取地址连续的磁盘块时,采用(柱面号,盘面号,扇区号)的地址结构可以减少磁头移动消耗的时间

王道考研/CSKAOYAN.COM

6









你还可以在这里找到我们

快速获取第一手计算机考研信息&资料



- 微博: @王道计算机考研教育
- B站: @王道计算机教育
- ₩15 小红书: @王道计算机考研
- 知 知乎: @王道计算机考研
- 抖音: @王道计算机考研
- 淘宝:@王道论坛书店