B+树

@M了个J

https://github.com/CoderMJLee http://cnblogs.com/mjios

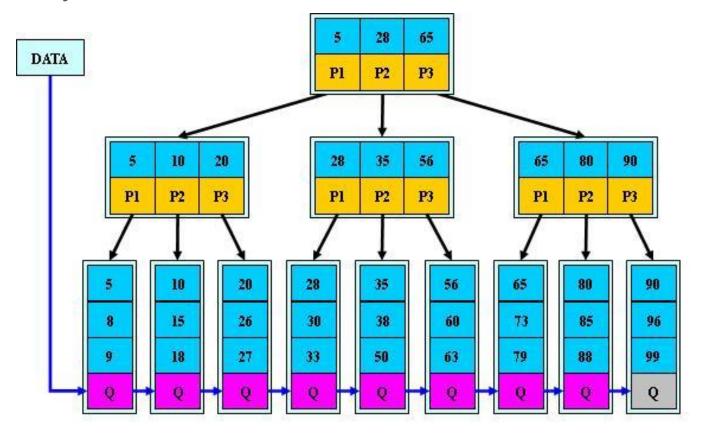


码拉松





- B+树是B树的变体,常用于数据库和操作系统的文件系统中
- ■MySQL数据库的索引就是基于B+树实现的



- B+树的特点
- □分为内部节点(非叶子)、叶子节点2种节点
- ✓ 内部节点只存储key,不存储具体数据
- ✓叶子节点存储key和具体数据
- □所有的叶子节点形成一条有序链表
- □m阶B+树非根节点的元素数量 x
- $\checkmark \Gamma m/2 \gamma \leq x \leq m$



- https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0/en/what-is-mysql.html
- ☐ The official way to pronounce "MySQL" is "My Ess Que Ell" (not "my sequel"),
- □ but we do not mind if you pronounce it as "my sequel" or in some other localized way.

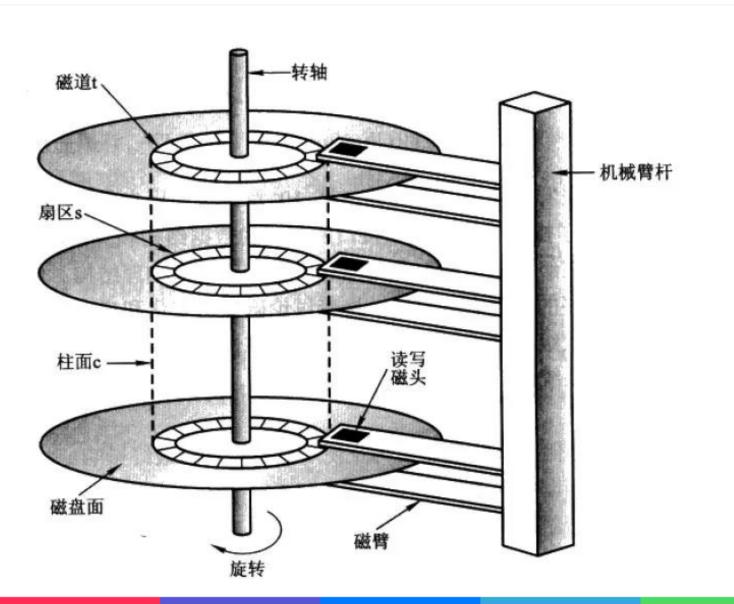


- 市面上常见的硬盘有: 机械硬盘 (Hard Disk Drive, HDD) 、固态硬盘 (Solid State Drive, SSD)
- □我们主要介绍一下机械硬盘相关概念





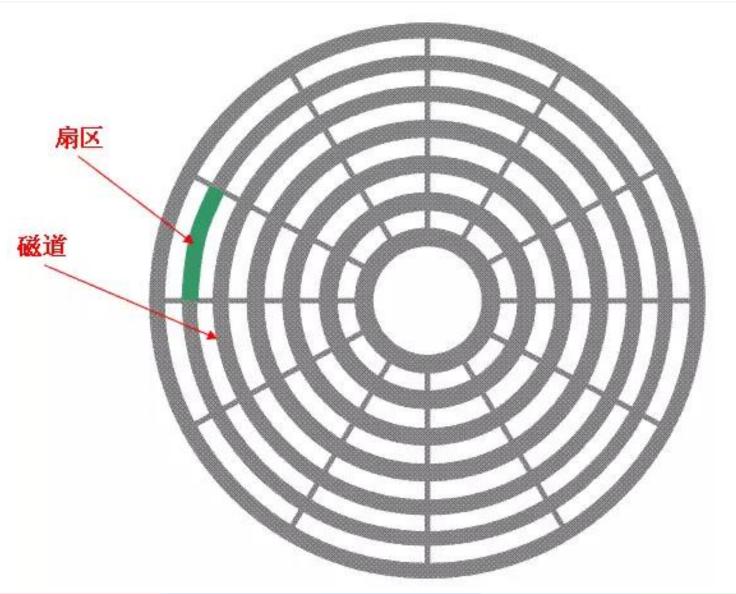
圖爾斯 盘片 (platter)、盘面 (side)、读写磁头 (head)



- 硬盘一般由多个盘片组成
- 每个盘片包含2个盘面
- 每个盘面有1个对应的读写磁头
- □盘面、磁头由上到下从0开始编号



小丹司教育 磁道 (track)、扇区 (sector)



- 盘面中的一圈圈灰色圆环为是一条条的磁道
- □磁道由外到内从0开始编号
- 每条磁道上的一个弧段叫做一个扇区
- □扇区是磁盘的最小读写单位
- □一个扇区的大小通常是512字节
- ✓ 也有4096字节的

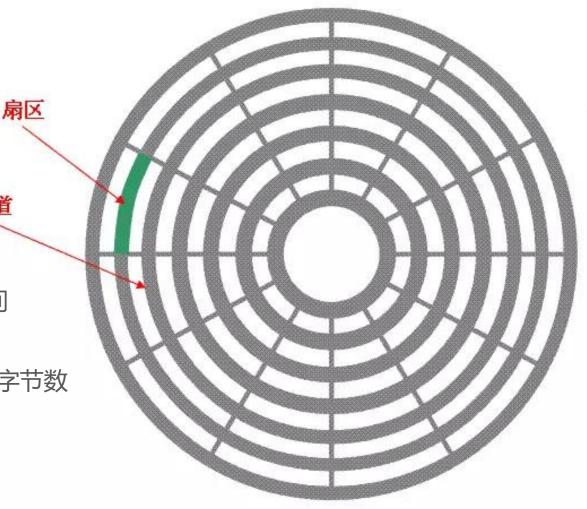


Myggaga 早期硬盘的扇区细节

磁道

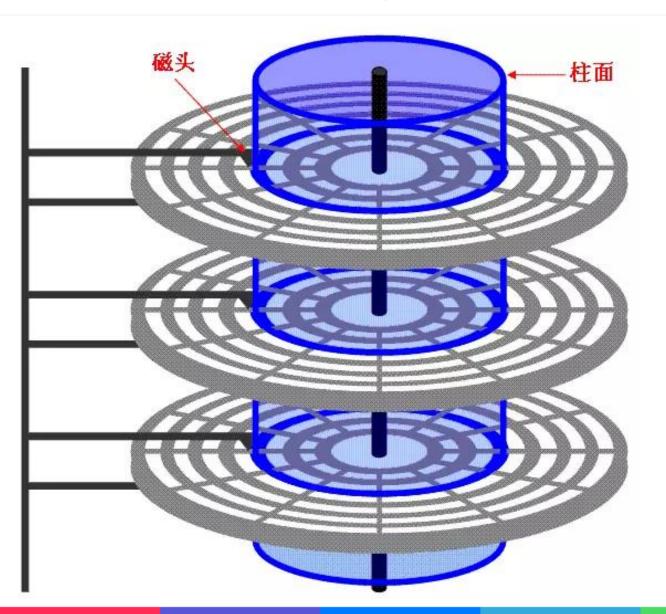
- 每条磁道的扇区数相同
- □所以外圈扇区的面积会比内圈扇区大
- 为了更好的读取数据,它们会存放相同的字节数
- □ 所以外圈扇区的记录密度要比内圈小,会浪费大量的存储空间

■ 硬盘的存储容量 = 磁头数 * 盘面磁道数 * 磁道扇区数 * 扇区字节数





社画 (cylinder)



- 相同编号的磁道形成一个圆柱, 称为柱面
- □磁盘的柱面数与一个盘面的磁道数是相等的

小码哥教育 成品块

- ■磁盘块,在Windows中叫做簇 (cluster),在Linux中叫做块 (block)
- □相邻的 2ⁿ 个扇区组合在一起,形成一个磁盘块
- □操作系统对磁盘进行管理时,以磁盘块作为最小读写单位
- ✓ 一般一个磁盘块是4096字节 (4KB, 由8个连续的512字节扇区组成)

■注意

- □磁盘块是操作系统中的一个虚拟概念
- □扇区是磁盘上真实存在的物理区域



↑ JABB N A SEE MY GO 查看硬盘信息

- Windows
- □如果是查看D盘,管理员权限打开命令行工具,输入【fsutil fsinfo ntfsinfo d:】
- □或者搜索框输入【系统信息】
- Mac
- □使用【磁盘工具】



操作系统读取硬盘数据的过程

- ① 操作系统将LBA传送给磁盘驱动器并启动读取命令
- ✓ LBA (Logical Block Address, 逻辑块地址)
- ✓ 比如类似设备号4、磁头号4、磁道号8、扇区号16、扇区计数8这样的信息
- ②磁盘驱动器根据LBA将磁头移动到正确的磁道,盘片开始旋转,将目标扇区旋转到磁头下
- ③ 磁盘控制器将扇区数据等信息传送到一个处于磁盘界面的缓冲区
- ④ 磁盘驱动器向操作系统发出"数据就绪"信号
- ⑤ 操作系统从磁盘界面的缓冲区读取数据
- ✓ 既可以按照一个字节一个字节的方式读取
- ✓ 也可以启动DMA (Direct Memory Access, 直接内存访问) 命令读取



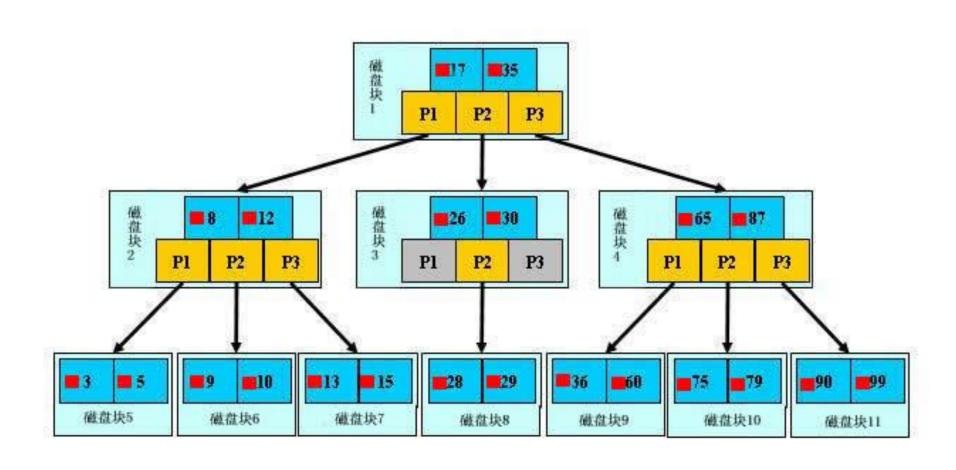
磁盘完成IO操作的时间

- 主要由寻道时间、旋转延迟时间、数据传输时间3部分构成
- □寻道时间 (seek)
- ✓ 将读写磁头移动至正确的磁道上所需要的时间,这部分时间代价最高
- □旋转延迟时间 (rotation)
- ✓ 盘片旋转将目标扇区移动到读写磁头下方所需要的时间, 取决于磁盘转速
- □数据传输时间 (transfer)
- ✓ 完成传输数据所需要的时间,取决于接口的数据传输率,通常远小于前两部分消耗时间
- 决定时间长短的大部分因素是和硬件相关的,但所需移动的磁道数是可以通过操作系统来进行控制的
- □减少所需移动的磁道数是减少整个硬盘读写时间的有效办法
- □合理安排磁头的移动以减少寻道时间就是磁盘调度算法的目的所在



MySQL的索引底层为何使用B+树?

- 为了减小IO操作数量,一般把一个节点的大小设计成最小读写单位的大小
- ■MySQL的存储引擎InnoDB的最小读写单位是16K
- ■对比B树, B+树的优势是
- □每个节点存储的key数量更多,树的高度更低
- □所有的具体数据都存在叶子节点上,所以每次查询都要查到叶子节点,查询速度比较稳定
- ■所有的叶子节点构成了一个有序链表,做区间查询时更方便





- B*树是B+树的变体: 给内部节点增加了指向兄弟节点的指针
- □m阶B*树非根节点的元素数量 x
- $\sqrt{\Gamma} 2m/3 \gamma \leq x \leq m$

