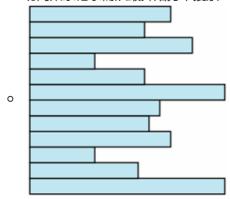
# 文件管理

### 前引

- 文件: 存储在某种介质上并具有文件名的一组有序信息的集合
  - 。 长期存在
  - 。 进程间可以共享
- 文件系统:操作系统的一部分
  - 。 功能
    - 为文件分配磁盘空间
    - 管理文件集合
    - 数据可靠和安全
    - 提供的文件操作: 打开, 删除, 创建......
- 文件结构
  - 。 域:基本数据元素,包含一个值
  - 。 记录: 若干个域组成记录
    - 记录的关键狱:通过关键域来唯一标识一条记录,相当于key
  - 。 文件: 若干个记录组成文件
  - 。 数据库

## 文件组织

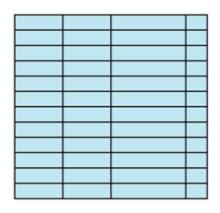
- 堆文件
  - 。 每条记录中域的个数可以不同, 域的种类也可以不同
  - 。 按数据的到达时间堆放
  - 。 访问某条记录需从最开始穷举搜索



- 顺序文件
  - 。 记录的格式固定
    - 每条记录域的格式相同,个数相同,域同序排放
  - 。 插入记录不方便
    - 一般将新纪录放在日志文件或者事务文件中,之后通过批更新来合并日志文件或者事务 文件

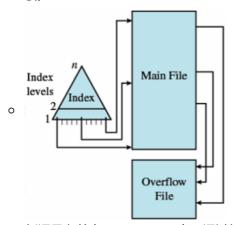
。 访问记录: 从顺序文件的开头进行穷举搜索

С



#### • 索引顺序文件

- 基于顺序文件,建立一个index table,index table 中存放某条记录的关键域及指向该记录的指针
- 一对一索引(个人感觉并不能真正提高查找记录的效率) or 一对多索引(大多采用一对多索引)



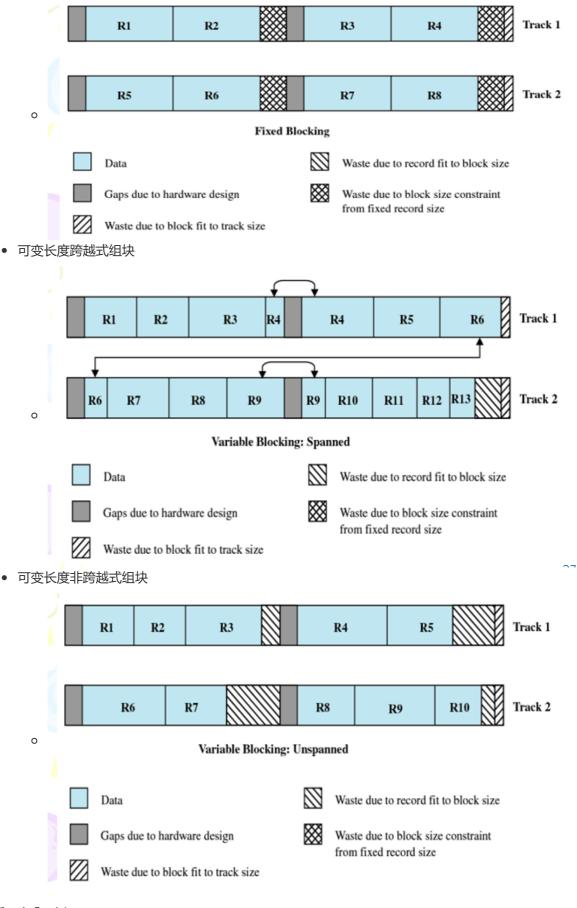
- 。 新记录存放在overflow file中,通过批更新来合并overflow file和主文件
- 索引文件
  - 。 利用不同的关键域建立index table
  - 。 支持变长记录
- 散列文件
  - 。 通过关键域直接定位记录
  - $\circ$  address = Hash(key)

# 文件目录

- 包含了文件的相关信息,如文件名,文件所有者,文件权限,文件在磁盘上的位置等
- 本身是一个文件,提供了文件名到文件本身的映射
- 简单目录结构
  - 。 每个文件拥有不同的文件名
- 两级目录结构
  - "文件名"=文件名+路径

# 组块分配

#### • 固定组块

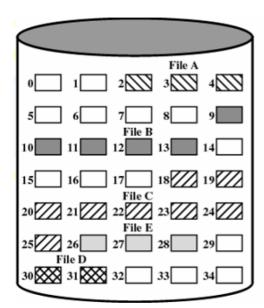


# 文件分配

- 连续分配
  - 。 将文件存放在连续的Block中

- 。 会产生类似于外部碎片
  - 通过磁盘压缩去除外部碎片
- 。 存取效率高

0



File Allocation Table

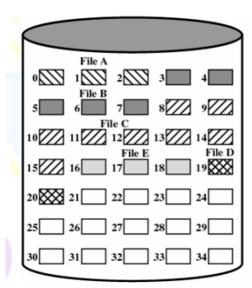
File Name	Start Block	Length
File A	2	3
File B	9	5
File C	18	8
File D	30	2
File E	26	3

文件读取操作效率高



文件长度变化?

0



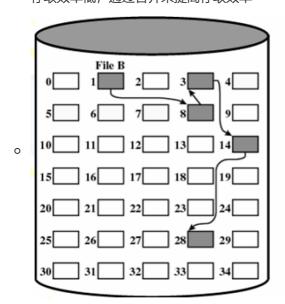
File Allocation Table

File Name	Start Block	Length
File A	0	3
File B	3	5
File C	8	8
File D	19	2
File E	16	3

压缩后

#### • 链式分配

。 存取效率低,通过合并来提高存取效率

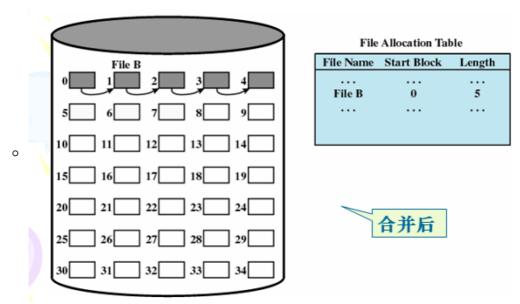


File Allocation Table

File Name	Start Block	Length
File B	1	5

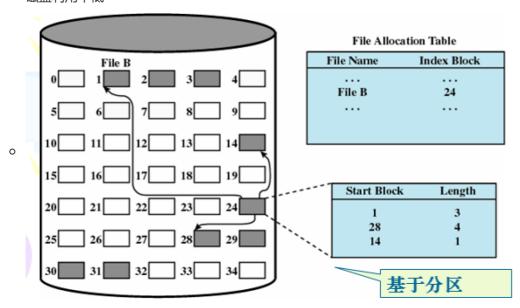
创建、增大、缩小很容易 难以实现随机读取,可靠性差

不满足局部性 需要合并



#### • 索引分配

- 。 除了文件内容存放的块之外,申请一个新的块,用于记录文件存放的块
- 。 磁盘利用率低



# 空闲空间管理

- 磁盘分配表/位表
  - 外存上建立一张张位示图(Bitmap), 记录文件存储器的使用情况。每一位对应文件存储器上的一个物理块, 取值0和1分别表示空闲和占用。文件存储器上的物理块依次编号为0、1、2......。假如系统中字长为32位, 那么在位示图中的第一个字对应文件存储器上的0、1、2......31号物理块; 第二个字对应文件存储器上的32、33、34、......63号物理块,以此类推。
  - 。 位表大小: 磁盘大小/(8\*块的大小)
  - 。 缺点: 位操作复杂, 记录了所有的块, 过大
- 链式空闲区
  - 每个空闲块中有指向下一个空闲块的指针,每次申请空闲块,只要找到链的头就可以。
- 索引空闲区
  - 。 申请一块block用于存放空闲表

0	序号	第一个空闲块号	空闲块数	状态
	1	18	20	可用
	2	56	7	可用

#### • 空闲块表

- 。 给每个块分配一个固定大小的序号, 所有空闲块的序号构成的空闲块表很大(相比于位表)
- 。 空闲块表的一部分存放于主存中,空闲块申请释放优先对主存中的空闲块表进行操作
- 。 存放于主存的空闲块表的组织形式
  - 桟 (后进先出)
  - FIFO队列