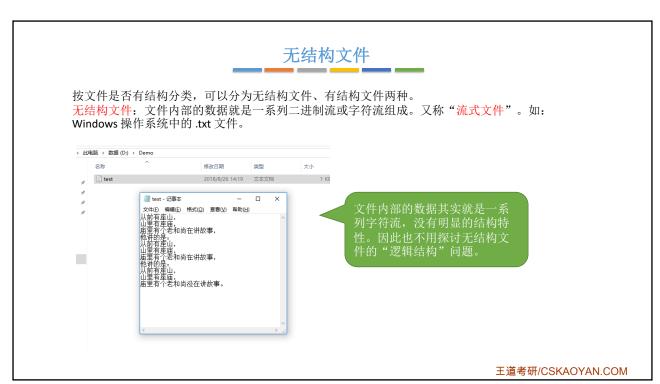
本节内容

文件的逻辑 结构

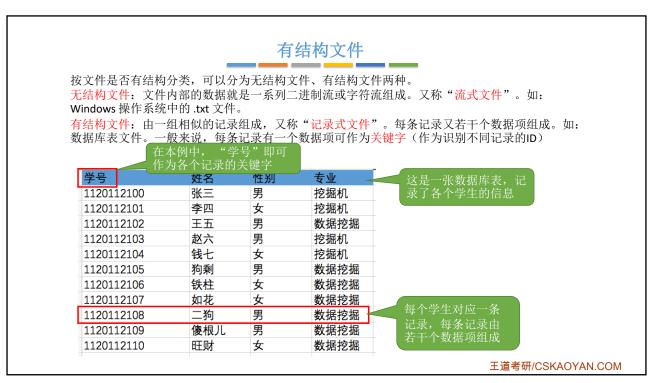
王道考研/CSKAOYAN.COM

1

知识总览 无结构文件 顺序文件 文件的逻辑结构 (有结构文件 \subseteq 索引文件 所谓的"逻辑结构",就是指在用户看来, 文件内部的数据应该是如何组织起来的。而 "物理结构"指的是在操作系统看来,文件 的数据是如何存放在外存中的。 索引顺序文件 类似于数据结构的"逻辑结构"和"物理结构"。 如"线性表"就是一种逻辑结构,在用户角度看来,线性表就是一组有先后关系的元素序列,如: a, "线性表"这种逻辑结构可以用不同的物理结构实现,如:顺序表/链表。顺序表的各个元素在逻辑 上相邻,在物理上也相邻;而链表的各个元素在物理上可以是不相邻的。因此,顺序表可以实现"随 机访问",而"链表"无法实现随机访问。 可见,算法的具体实现与逻辑结构、物理结构都有关(文件也一样,文件操作的具体实现与文件的逻 辑结构、物理结构都有关) 王道考研/CSKAOYAN.COM



3



有结构文件

按文件是否有结构分类,可以分为无结构文件、有结构文件两种。

无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如:Windows 操作系统中的.txt 文件。

有结构文件:由一组相似的记录组成,又称"记录式文件"。每条记录又若干个数据项组成。如:数据库表文件。一般来说,每条记录有一个数据项可作为关键字。根据各条记录的长度(占用的存储空间)是否相等,又可分为定长记录和可变长记录两种。

学号	姓名	性别	专业
1120112100	张三	男	挖掘机
1120112101	李四	女	挖掘机
1120112102	王五	男	数据挖掘
1120112103	赵六	男	挖掘机
1120112104	钱七	女	挖掘机
1120112105	狗剩	男	数据挖掘
1120112106	铁柱	女	数据挖掘
1120112107	如花	女	数据挖掘
1120112108	二狗	男	数据挖掘
1120112109	傻根儿	男	数据挖掘
1120112110	旺财	女	数据挖掘



这个有结构文件由定长记录组成,每条记录的长度都相同(共 128 B)。各数据项都处在记录中相同的位置,具有相同的顺序和长度(前32B一定是学号,之后32B一定是姓名.....

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

有结构文件

按文件是否有结构分类, 可以分为无结构文件、有结构文件两种。

无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如:Windows 操作系统中的.txt 文件。

有结构文件:由一组相似的记录组成,又称"记录式文件"。每条记录又若干个数据项组成。如:数据库表文件。一般来说,每条记录有一个数据项可作为关键字。根据各条记录的长度(占用的存储空间)是否相等,又可分为定长记录和可变长记录两种。

学号	姓名	性别	特长
1120112100	张三	男	腿特长
1120112101	李四	女	腿毛特长
1120112102	王五	男	
1120112103	赵六	男	
1120112104	钱七	女	
1120112105	狗剩	男	
1120112106	铁柱	女	
1120112107	如花	女	
			熟读唐诗三百首,琴棋书画样样精通,上得了厅堂下得了厨房,精通 Java、C++、Python和任意一种脚本
1120112108	二狗	男	语言…(后面还有1万字)
1120112109	傻根儿	男	
1120112110	旺财	女	

32 B 32 B 4 B 学号 姓名 性别

(长度不确定) 特长

这个有结构文件由<mark>可变长记录</mark>组成,由于各个学生的特长存在很大区别,因此"特长" 这个数据项的长度不确定,这就导致了各条 记录的长度也不确定。当然,没有特长的学 生甚至可以去掉"特长"数据项。

王道考研/CSKAOYAN.COM

有结构文件的逻辑结构

按文件是否有结构分类,可以分为无结构文件、有结构文件两种。

无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如: Windows 操作系统中的 .txt 文件。

有结构文件:由一组相似的记录组成,又称"记录式文件"。每条记录又若干个数据项组成。如: 数据库表文件。一般来说,每条记录有一个数据项可作为关键字。根据各条记录的长度(占用的 存储空间)是否相等,又可分为定长记录和可变长记录两种。

根据有结构文件中的各 条记录在逻辑上如何组 织,可以分为三类

有结构文件的逻辑结构

顺序文件

索引文件

索引顺序文件

王道考研/CSKAOYAN.COM

顺序文件

顺序文件:文件中的记录一个接一个地顺序排列(逻辑上),记录可以是定长的或<mark>可变长</mark>的。各个记 录在物理上可以顺序存储或链式存储。

记录0 记录1 记录2 记录3

顺序存储——逻辑上相邻的记录 物理上也相邻(类似于顺序表)

 Θ

Θ

链式存储——逻辑上相邻 的记录物理上不一定相邻 (类似于链表)

串结构

记录之间的顺序与关键字无关

通常按照记录存入的时间决定记录的顺序

顺序文件

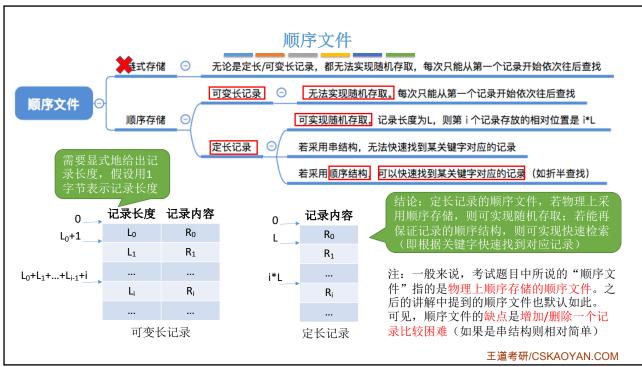
顺序结构

记录之间的顺序按关键字顺序排列



思考2: 能否快速找到某个关键字对应的记录存放的位置?

王道考研/CSKAOYAN.COM



索引文件 对于可变长记录文件,要找到第 i 个记录,必须先顺序第查找前 i-1 个记录 但是很多应用场景中又必须使用可变长记录。如何解决这个问题? 索引号 长度m 指针ptr 索引表本身是定长记录的顺序文件。因此可以快 $R_0 \\$ 速找到第i个记录对应的索引项。 m_0 R_1 可将关键字作为索引号内容, 若按关键字顺序排 1 mi 列,则还可以支持按照关键字折半查找。 每当要增加/删除一个记录时,需要对索引表进行 R_{i} 修改。由于索引文件有很快的检索速度,因此主 i m_i 要用于对信息处理的及时性要求比较高的场合。 逻辑文件 另外,可以用不同的数据项建立多个索引表。如: 学生信息表中,可用关键字"学号"建立一张索 文件检索速度。每条记 录对应一个索引项。 引表。也可用"姓名"建立一张索引表。这样就 录在物理上可以 离散地存放。 可以根据"姓名"快速地检索文件了。 (Eg: SQL 就支持根据某个数据项建立索引的功能) 王道考研/CSKAOYAN.COM

9

索引顺序文件



思考索引文件的缺点:每个记录对应一个索引表项,因此索引表可能会很大。 比如:文件的每个记录平均只占8B,而每个索引表项占32个字节,那么索引 表都要比文件内容本身大4倍,这样对存储空间的利用率就太低了。

	键	地址		姓名	其他属性	
	An Qi			An Qi		
	Bao Rong	\		An Kang		
	Ding Ding					
	Cao Cao			姓名	其他属性	
				Bao Rong		-
索引顺序文件的索引			Bao Zi			
项也不需要按关键字			•••			
顺序排列,这样可以				逻辑文件		

索引顺序文件是索引文件和顺序文件思想的结合。索引顺序文件中,同样会为文件建立一张索引表,但不同的是:并不是每个记录对应一个索引表项,而是一组记录对应一个索引表项。

在本例中,学生记录按照学生姓名的开头字母进行分组。每个分组就是一个顺序文件,分组内的记录不需要按关键字排序

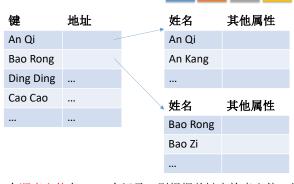


用这种策略确实可以让索引表"瘦身",但是是否会出现不定长记录的顺序文件检索速度慢的问题呢?

王道考研/CSKAOYAN.COM

11

索引顺序文件(检索效率分析)





用这种策略确实可以让索引表"瘦身",但是能否解决不定长记录的顺序文件检索速度慢的问题呢?

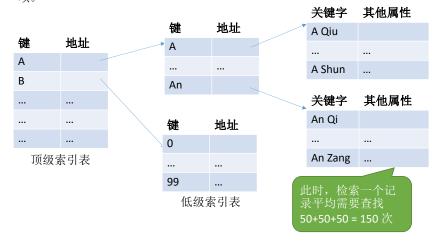
若一个<mark>顺序文件</mark>有10000个记录,则根据关键字检索文件,只能从头开始顺序查找(这里指的并不是定长记录、顺序结构的顺序文件),平均须查找 5000 个记录。

同理,若文件共有 10⁶个记录,则可分为 1000 个分组,每个分组 1000 个记录。根据关键字检索一个记录平均需要查找 500+500 = 1000 次。这个<mark>查找次数依然很多</mark>,如何解决呢?

王道考研/CSKAOYAN.COM



为了进一步提高检索效率,可以为顺序文件<mark>建立多级索引表</mark>。例如,对于一个含 10⁶个记录的文件,可先为该文件建立一张低级索引表,每 100 个记录为一组,故低级索引表中共有 10000 个表项(即10000个定长记录),再把这 10000 个定长记录分组,每组100个,为其建立项级索引表,故项级索引表中共有 100 个表项。



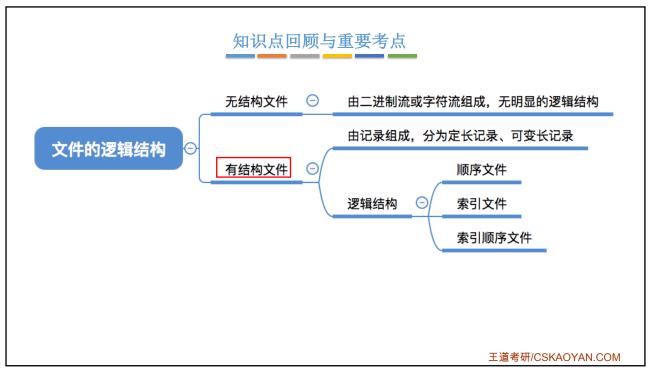
Tips: 要为 N 个记录的文件 建立 K 级索引,则最优的 分组是每组 N^{1/(K+1)} 个记录。

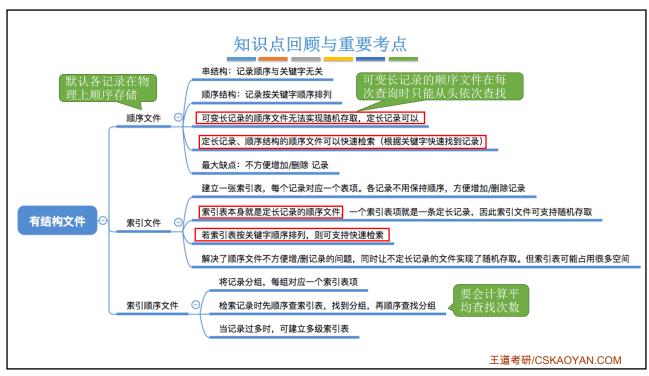
检索一个记录的平均查找 次数是 ((N^{1/(K+1)})/2)* (K+1)

如:本例中,建立2级索引,则最优分组为每组100000^{1/3}=100个记录,平均查找次数是(100/2)*3=150次

王道考研/CSKAOYAN.COM

13





15

