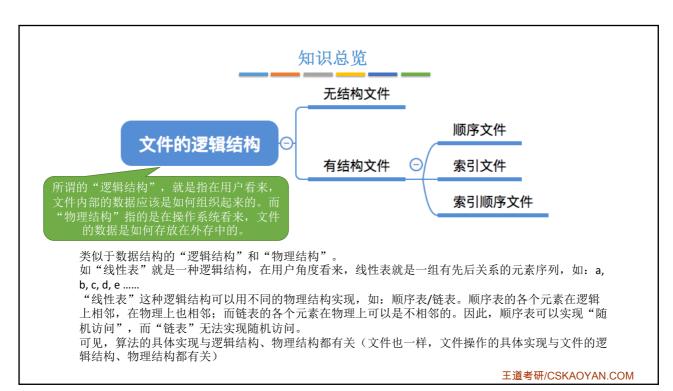
本节内容

文件的逻辑 结构

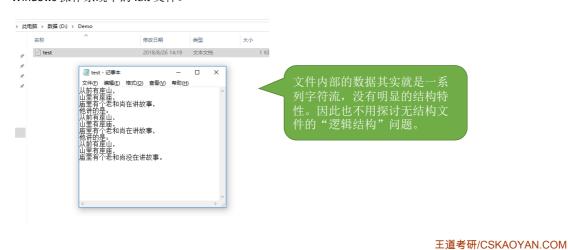
王道考研/CSKAOYAN.COM

-



## 无结构文件

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。



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(作为识别不同记录的ID)

		在本例中,	"学号"即可	1		
ı	学号	作为各个记录 姓名	录的关键字 <b>性别</b>	专业	这是一张数据风	F
i	1120112100	张三	男	挖掘机	录了各个学生的	
	1120112101	李四	女	挖掘机		
	1120112102	王五	男	数据挖掘	屈	
	1120112103	赵六	男	挖掘机		
	1120112104	钱七	女	挖掘机		
	1120112105	狗剩	男	数据挖掘	屈	
	1120112106	铁柱	女	数据挖掘	屈	
	1120112107	如花	女	数据挖掘	E A W ALTER	
ı	1120112108	二狗	男	数据挖掘	每个学生对应-	
i	1120112109	傻根.	儿 男	数据挖掘	园 记录,每条记录 艺工企数据面框	
	1120112110	旺财	女	数据挖掘	据 据 若干个数据项组	L,

王道考研/CSKAOYAN.COM

#### 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。

姓名	性别	专业
张三	男	挖掘机
李四	女	挖掘机
王五	男	数据挖掘
赵六	男	挖掘机
钱七	女	挖掘机
狗剩	男	数据挖掘
铁柱	女	数据挖掘
如花	女	数据挖掘
二狗	男	数据挖掘
傻根儿	男	数据挖掘
旺财	女	数据挖掘
	张李王赵钱狗铁如二傻 三四五六七剩柱花狗 根花狗根儿	张三     男       第四     女       男     男       我     男       女     男       女     男       女     男       優根儿     男

 32 B
 32 B
 4 B
 60 B

 学号
 姓名
 性别
 专业

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。



 32 B
 32 B
 4 B
 (长度不确定)

 学号
 姓名
 性别
 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

7

## 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可变长的。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)

记录0 记录2

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

 $\Theta$ 

 $\Theta$ 

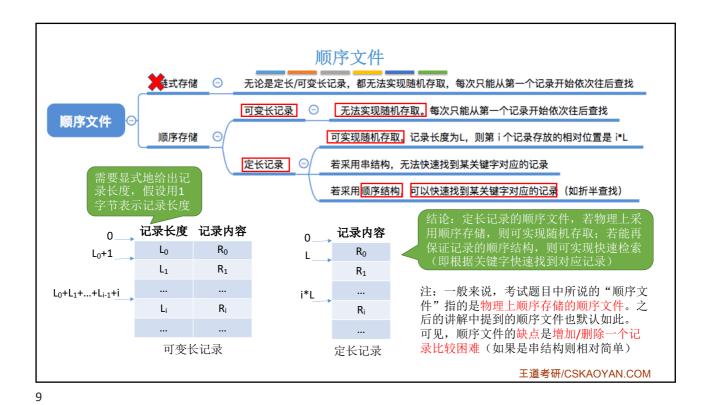
记录之间的顺序按关键字顺序排列

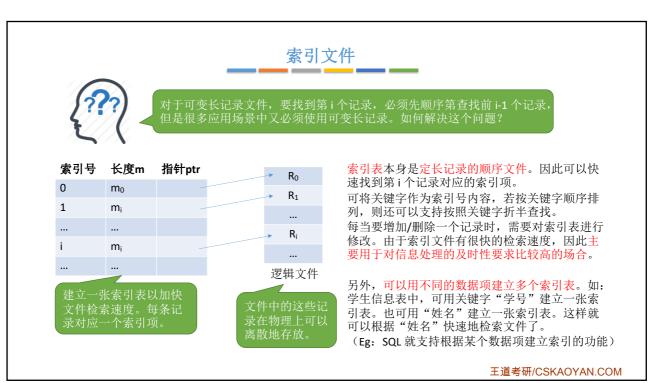
假设: 已经知道了文件的起始地址(也就是第一个记录存放的位置)

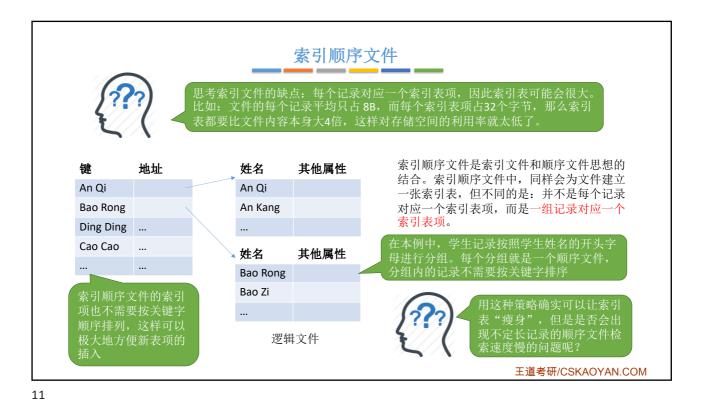
思考1: 能否快速找到第i个记录对应的地址? (即能否实现随机存取)

思考2: 能否快速找到某个关键字对应的记录存放的位置?

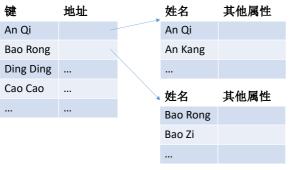
王道考研/CSKAOYAN.COM







# 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。

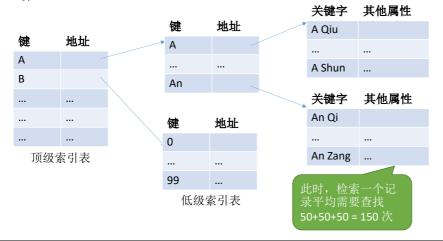
若采用<mark>索引顺序文件</mark>结构,可把 10000 个记录分为 v10000 = 100 组,每组 100 个记录。则需要先顺序查找索引表找到分组(共100个分组,因此索引表长度为 100,平均需要查 50 次),找到分组后,再在分组中顺序查找记录(每个分组100 个记录,因此平均需要查 50 次)。可见,采用索引顺序文件结构后,<mark>平均查找次数减少为 50+50 = 100 次</mark>。

同理,若文件共有10<sup>6</sup>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。这个查找次数依然很多,如何解决呢?

王道考研/CSKAOYAN.COM

#### 多级索引顺序文件

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 10<sup>6</sup> 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,为其建立顶级索引表,故顶级索引表中共有 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<sup>1/(K+1)</sup>)/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

