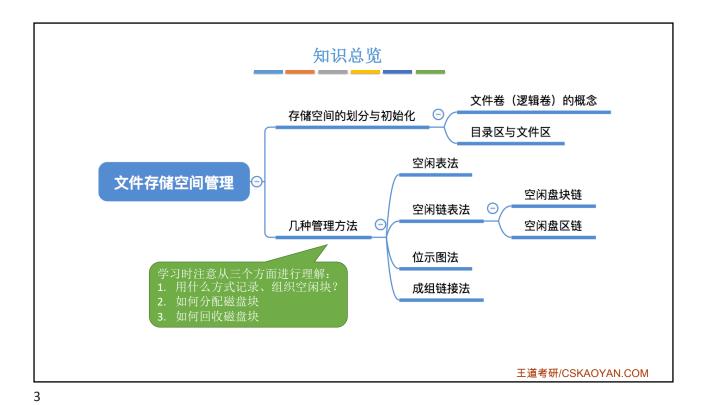
## 本节内容

文件存储空 间管理

王道考研/CSKAOYAN.COM

1

## 知识总览 对非空闲磁盘块的管理 (存放了文件数据的磁盘块) 操作系统需要对磁盘块的管理 对空闲磁盘块的管理 "文件的物理结构/文件 分配方式"要探讨的问题——连续分配、链接 分配、索引分配



存储空间的划分与初始化
安装 Windows 操作系统的时候,一个必经步骤是——为磁盘分区(C: 盘、D: 盘、E: 盘等)

存储空间的划分:将物理磁盘划分
为一个个文件卷(逻辑卷、逻辑盘)

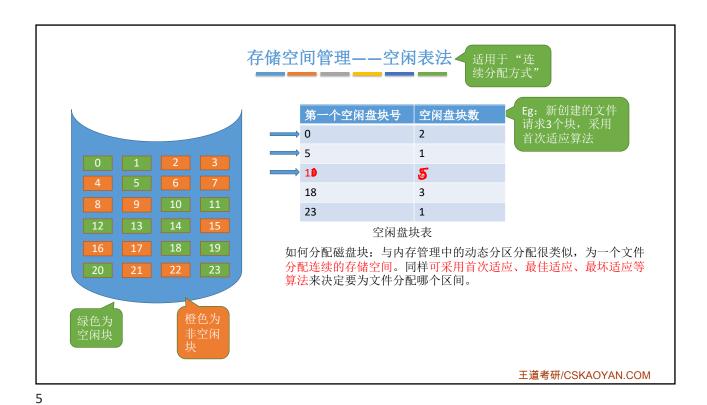


将各个文件卷划分 为目录区、文件区

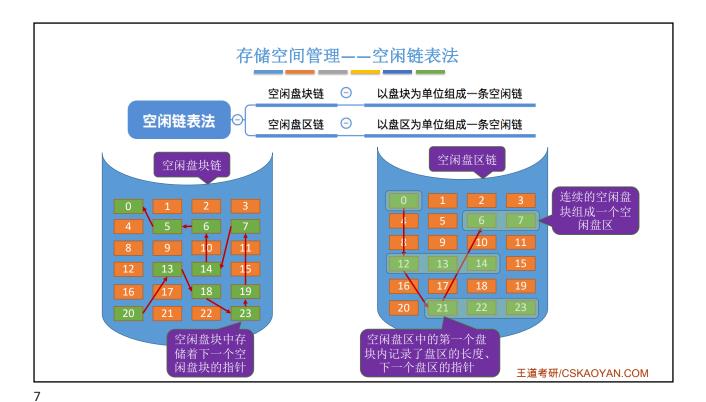
物理磁盘1

4

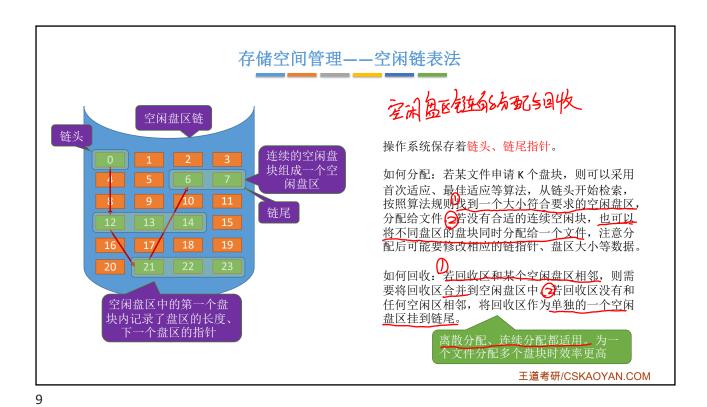
王道考研/CSKAOYAN.COM



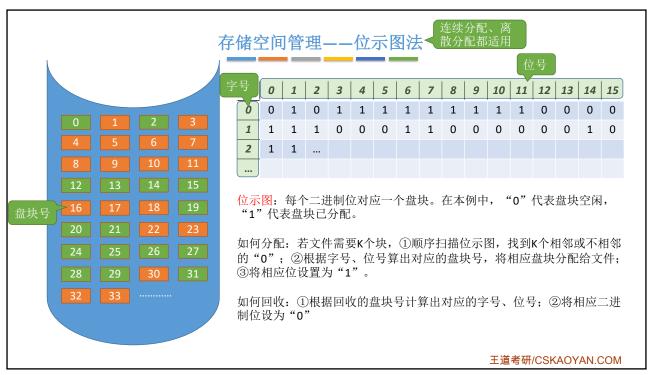
存储空间管理——空闲表法 情况② Eg: 假设 此时删除了某文件, 系统回收了它占用 的 15、16、17号 个空闲盘块号 空闲盘块数 个空闲盘块号 空闲盘块数 0 2 5 1 2 78 13 23 1 空闲盘块表 如何分配磁盘块: 与内存管理中的动态分区分配很类似, 为一个文件 分配连续的存储空间。同样可采用首次适应、最佳适应、最坏适应等 算法来决定要为文件分配哪个区间。 如何回收磁盘块: 与内存管理中的动态分区分配很类似, 当回收某个 存储区时需要有四种情况——①回收区的前后都没有相邻空闲区;② 回收区的前后都是空闲区; ③回收区前面是空闲区; ④回收区后面是 空闲区。总之, 回收时需要注意表项的合并问题。 王道考研/CSKAOYAN.COM



存储空间管理——空闲链表法
空闲盘块链
操作系统保存着链头、链尾指针。
如何分配:若某文件申请 K 个盘块,则从链头开始依次摘下 K 个盘块分配,并修改空闲链的链头指针。
如何回收:回收的盘块依次挂到链尾,并修改空闲链的链尾指针。
近用于离散分配的物理结构。为文件分配多个盘块时可能要重复多次操作



 $(0,1) \rightarrow b=16*0+1=1$  $(1,10) \rightarrow b=16*1+10=26$ 存储空间管理——位示图法  $b=13 \rightarrow i=13/16=0, j=13\%16=13$ b=31 → i=31/16=1, j=31%16=15 11 | 12 13 | 14 | Ò 位示图:每个二进制位对应一个盘块。在本例中, "0"代表盘块空闲, "1"代表盘块已分配。位示图一般用连续的"字"来表示,如本例中一 个字的字长是16位,字中的每一位对应一个盘块。因此可以用(字号,位 号)对应一个盘块号。当然有的题目中也描述为(行号,列号) <u>重要重要重要:要能自己推出盘块号与(字号,位号)相互转换的公式。</u> 注意题目条件: 盘块号、字号、位号到底是从0开始还是从1开始 如本例中盘块号、字号、位号从0开始,若n表示字长,则... (字号,位号)=(i,j)的二进制位对应的盘块号b = ni + j给出的是盘块号字号、位号都从 1开始的算法。 b号盘块对应的字号i = b/n,位号j = b%n王道考研/CSKAOYAN.COM



## 存储空间管理——成组链接法 空闲表法、空闲链表法不适用于大型文件系统,因为空闲表或空闲链表可能过大。UNIX系统中采用了成组链接法对磁盘空闲块进行管理。 文件卷的目录区中专门用一个磁盘块作为"超级块",当系统启动时需要将超级块读入内存。并且要保证内存与外存中的"超级块"数据一致。 超级块块区 文件卷E(E盘)

