

# 文件系统的存储结构 蒋砚军 北京邮电大学计算机学院

#### ▶ 文件系统的结构



把整个逻辑设备以块(扇区) 为单位为划分,编号为0,1,2,...。 (每块512字节或其他更大2<sup>n</sup>字节大小)

引	专		Ŀ		ν.	Pol	-	A. E.	<b></b>
导	用	i节	点	X	文	件	存	储	X
块	块								

- 引导块(0号块): 用于启动系统,只有根文件系统的引导块有效
- ■专用块(1号块): 也叫管理块,或者超级块
  - ◆ 存放文件系统的管理信息。如:文件系统的大小,i节点区的大小,空闲空间大小,空闲块链表的头等等
  - ◆ mkfs命令时初始化,df命令读出部分信息,**df -i和df**



# ▶ i节点区和文件存储区



- i节点区: i节点(index node, 简记为i-node)
  - ◆i节点区由若干块构成,在mkfs命令创建文件系统时确定
  - ◆每块可容若干个i节点,每个i节点的大小是固定的(比如64字节)
  - ◆i节点从0开始编号,根据编号可以索引到磁盘块
  - ◆每个文件都对应一个i节点,i节点中的信息包括:
    - ▶指向文件存储区数据块的一些索引(index)指针(组成文件的逻辑块与硬盘的物理块之间的映射)
    - ▶文件类型,属主,组,权限,link数,大小,时戳 (i节点内不含文件名)

### ■文件存储区

3 ◆用于存放文件数据的区域,包括目录表



#### ▶ 目录的存储结构



#### Linux目录结构是树形带交叉勾连的目录结构

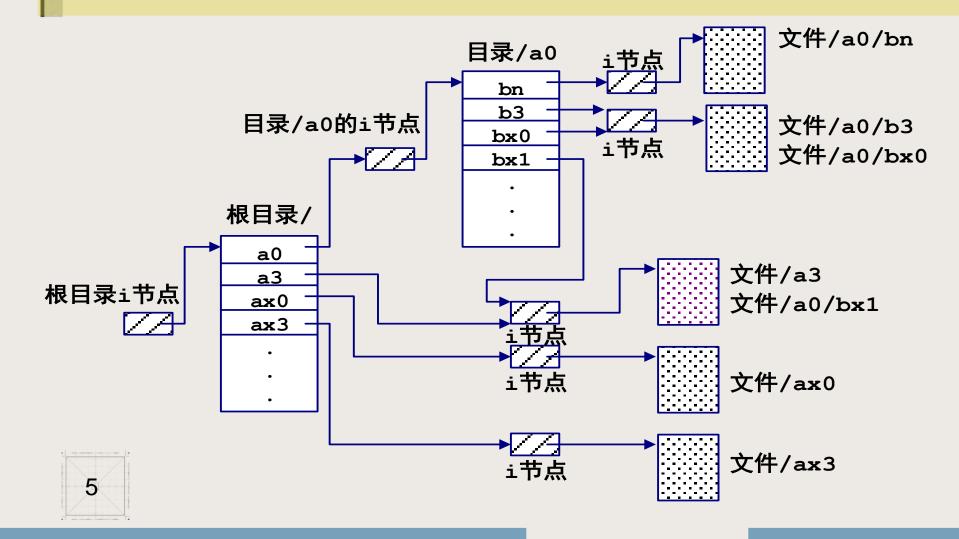
#### ■目录表

- ◆每个目录表也作为一个文件来管理,存于"文件存储区"中,有其自己的i节点和数据存储块
- ◆目录表由若干个"目录项"构成,目录项只含两部分信息:
  - ✓ 文件名
  - ✓ i节点号
- ◆用Is命令列出的目录大小是目录表文件本身的长度



# ▶ 目录存储结构示意图







# ▶ 目录表和i节点两级结构(1)



- 主要目的: 分开存放的主要目的是为了提高目录检索效率
- ■假定的环境
  - ◆存储文件名使用定长14字节,索引信息需要64字节,每磁盘块512字节
  - ◆当前目录下有100个文件,需要访问的文件的文件名mydata.bin存放在目录表的最末尾处

### ■方案一:一级结构

- ◆文件名和索引信息存放在一起,放在目录表中
- ◆每个目录项78字节,每块可容纳512÷78=6个目录项
- ◆读入目录直到第17块才找到mydata.bin以及索引信息,根据索引信息访问 文件存储区的数据块

## ▶ 目录表和i节点两级结构(2)



#### ■方案二:两级结构

- ◆文件名和索引信息分开,索引信息存放在i节点中,目录表中仅记录文件名和i节点的2字节编号
- ◆每个目录项16字节,一个磁盘块含512÷16=32个目录项
- ◆读入4块就检索到名字mydata.bin的i节点号
- ◆根据i节点号访问对应的磁盘块,读入i节点中的索引信息
- ◆总共磁盘操作5块,就可以根据名字找到文件的索引信息

# ■两种方案的比较

- ◆后者需要更少的磁盘访问次数
- ◆文件系统采用这样的存储结构,完全可以在同一目录或者不同目录中的两个 目录项,有相同的i节点号

# 命令stat: 读取i节点信息



#### stat jane.txt

File: 'jane.txt'

Size: 280025 Blocks: 560 IO Block: 4096 regular file

Device: fd01h/64769d Inode: 85804 Links: 1

Access: (0644/-rw-r--r--) Uid: (1001/ jiang) Gid: (1000/ gw)

Access: 2018-11-14 18:33:23.000000000 +0800 Modify: 2018-11-14 18:33:39.000000000 +0800

Change: 2018-11-18 01:02:30.145173450 +0800





