操作系统第八次作业

卢雨轩 19071125

2021年12月13日

- 1. 为什么文件分配的位图必须保存在大容量存储器中,而不是主存中? 因为主存在重启后内容会全部丢失。
- 2. 假设要为一个文件换一个名字。一种选择是使用操作系统提供的 RENAME 方法,另一种方法是: 把文件复制为新文件,然后删除原来的文件以实现重命名。请问,这两种方法在实现上有什么不同? 前者实现上,是修改指向 FCB 的指针的名称,以及 FCB 中文件名。后者的实现是创建一个新的 FCB,复制数据块,最后删除旧的 FCB 和数据块。
- 请解释使用索引节点有什么好处 节省启动磁盘的次数,提高运行效率。
- 4. 在 UNIX 中 open 系统调用绝对需要么?如果没有会产生什么结果。

需要。首先,操作系统可以记录进程所拥有的文件资源,并在进程终止时回收。如果没有,直接把文件名传入 write 调用的话,可能会出现资源泄漏(如进程没有正确关闭文件,导致仍有内容在文件的输入输出缓存中)。

5. UNIX 系统中有关盘块的分配与释放是借助超级块中的栈来进行的。假如某个时刻系统状况如下图所示,若此时某个进程要删除文件 A,并归还它所占用的盘块 220,110,645,549,176。请说明过程,并给出删除完毕后有关数据及表目的更改情况。

首先放入 220,110,645。此时, 共有 100 个空闲块, 于是将栈内内容写入 549, 栈中只剩下 549。之后 176 入栈。

6. 有一个文件系统,根目录常驻内存,如图所示。目录文件采用链接结构,每个目录下最多存放 60 个文件或目录(称为下级文件)。每个磁盘块最多可存放 10 个文件目录项:如果下级文件是目录文件,则上级目录项指向该目录文件的第一块地址。假设目录结构中文件或子目录按自左向右的次序排列,…表示尚有其他文件或子目录。

| s-nfree | 97 |
|-----------|-----|
| s-free[0] | 199 |
| | 786 |
| | 278 |
| | |
| | 80 |
| | |
| | |
| | |

(a) 普通文件采用 UNIX 三级索引结构,每个索引节点可以保存 10 个直接地址,并假设每个磁盘块可以保存 128 个磁盘地址。主索引表放在目录项中,若要读/A/D/G/I/K 的第 16520 块,最少启动硬盘几次,最多几次?

目录访问: A 已经在内存里。访问 DJIK 分别需要 1, 1-6, 1-6, 1-6 次, 最少 4 次, 最多 19 次。 得到 K 的 inode 后, 需要读出 K 的 FCB, 一次。

之后需要读出 K 的二级索引, 2 次。

最后读内容, 1次。

所以, 8次到23次。

最少:
$$\underbrace{1 \times 2}_{A,D} + \underbrace{3 \times 1}_{G,I,K} + 3 = 8 \text{ 次}$$

最多: $\underbrace{1 \times 2}_{A,D} + \underbrace{3 \times 6}_{G,I,K} + 3 = 23 \text{ 次}$ 。

(b) 若普通文件采用顺序结构,若要读/A/D/G/I/K 的第 1185 块,最少启动硬盘几次,最多几次? 最少: 5+1=6 次

最多: 20 + 1 = 21 次。

- 7. 考虑一个索引节点所表示的 UNIX 文件的组织。假设有 12 个直接块指针,在每个索引节点中有一个单重、双重和三重间接指针。此外,假设系统块大小和磁盘扇区大小都是 8K,如果磁盘块指针是 32 位,其中 8 位表示物理磁盘,24 位表示物理块,那么
 - (a) 该系统支持的最大文件大小是多少?

(b) 该系统支持的最大文件分区是多少?

 $2^{24} \times 8000 = 134, 217, 728, 000 \approx 134GB$ $2^{24} \times 8192 = 128G$

(c) 假设主存中除了文件索引节点外没有其他信息,访问在位置 12423956 中的字节需要多少磁盘访问?

4 次。

2次。