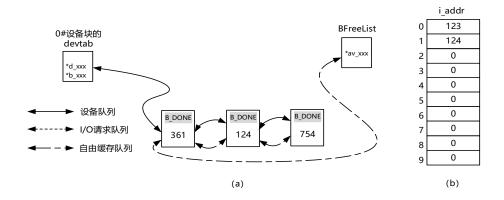
# 文件系统情景分析题 1

同济大学计算机系统课程例题

2023-12-29

## 完整的文件读写过程

int fd = open("/usr/ast/Jerry",3);//以可读可写方式打开文件 char data[300]; seek(fd, 500, 0);//将文件读写指针定位到第500字节 int count = read (fd, data, 300);//从文件读300字节到data count = write(fd, data, 300);//从 data写 300 字节到文件



缓存队列 和 Jerry 文件的索引表

- 一、open 完成后 i\_lastr == -1; seek 将 f\_offset 调成 500
- 二、read 系统调用的执行过程:

count = read (fd, data, 300)

- 1、f\_offset ==500, 文件长度 750。read 系统调用从文件中读 250 字节至 data 数组: data[0]~data[249]。data 数组是局部变量,故后 50 个字符是乱码。
- 2、细节:要读0#、1#逻辑块,分2次完成。
- 2.1 初始化 IO 参数: m\_offset = f\_offset = 500, m\_base = data, m\_count = 300
- 2.2 读 0#逻辑块:

当前逻辑块  $bn = m_offset/512 = 0$ ,块内偏移量 500,读 12 字节至块结束。 查混合索引表,得当前块 bn 的物理块号 123,下一块的物理块号 124。

bn = i\_lastr + 1, 顺序读, 执行预读操作 breada (123, 124), 当前块 123 缓存不命中, 预读块 124 缓存命中, PA 为当前块构造 IO 请求块, 睡眠等待 IO 完成。

123#块 IO 完成后,中断处理程序唤醒 PA 进程。PA 进程执行 IOmove 函数将缓存块中 500#~511#字节复制到用户空间 data[0]~data[11]。缓存使用完毕,解锁。

修改 IO 参数, m\_offset = 512, m\_base = data+12, m\_count = 300-12 非 0 并且文件没结束,继续读下一块。

#### 2.3 读 1#逻辑块:

当前逻辑块 bn = m\_offset/512 = 1, 块内偏移量 0, 读 238 个字节。

查混合索引表,得当前块 bn 的物理块号 124。文件结束,没有下一块。

 $bn = i_lastr + 1$ ,顺序读,breada(124, 0)。124#物理块缓存命中,锁住,复用这块缓存中的数据。iomove 将该缓存中 0#~237#字节复制到用户空间 data[12] ~ data[249],解锁缓存。预读块号为 0,表示无需执行预读操作。

修改 IO 参数, m\_offset = 512+238 == 文件长度 i\_size。读操作结束, 修改读写指针 f offset = 750。返回实际读入的字节数 250。

#### 三、write 系统调用的执行过程:

count = write(fd, data, 300)

- 1、 $f_{offset} == 750$ ,文件长度 750。write 系统调用将 data 数组中的 300 个字节追加写在文件尾部。写操作完成后,文件长度增加至 1050。
- 2、细节: 分 2 次写入, 要为 2#逻辑块分配新数据块。
- 2.1 初始化 IO 参数: m\_offset = f\_offset = 750, m\_base = data, m\_count = 300

#### 2.2 写 1#逻辑块:

当前逻辑块 bn = m\_offset/512 = 1, 块内偏移量 238, 写 274 字节至块结束。

查混合索引表, 得当前块 bn 的物理块号 124。

先读后写,这是因为写入的字节数 274 不足 512 字节。124#物理块缓存命中,先读操作只需锁住该缓存块。

iomove 将用户空间中的数据 data[0] ~ data[273]写入这块缓存。

修改 IO 参数, m\_offset = 1024, m\_base = data+274, m\_count = 300-274。

写至 1#逻辑块底部, 异步写回磁盘。

 $m_{count}$  非 0, 还要继续写。写操作导致文件长度增加,  $i_{size} = 1024$ 。

### 2.3 写 2#逻辑块:

当前逻辑块 bn = m\_offset/512 = 2, 块内偏移量 0, 此次写 26 个字节。

混合索引表中 2#逻辑块的物理块号是 0,系统为其分配新数据块 new,登记:  $i_addr[2] = new$ 。

先读后写,这是因为写入的字节数 26 不足 512 字节。系统为新物理块 new 分配缓存块,启动 IO 操作、同步读入磁盘数据块 new。

iomove 将用户空间中的数据 data[274] ~ data[299]写入这块缓存。

修改 IO 参数, m\_offset = 1050, m\_count = 0。。。

未写至1#逻辑块底部,延迟写。缓存块打脏标记,释放。

写操作导致文件长度增加,i\_size = 1050。m\_count 是 0,write 系统调用结束。返回实际写入文件的字节数 300。