## FS 作业一

钟赟 2016K8009915009

1. 假设磁盘的平均寻道时间是6ms,旋转速率是15,000 RPM(即每分钟15,000转),每条磁道1MB。请计算大小分别为512B、1KB和4KB的数据块的传输带宽。

15000RPM = 250转/秒;

大小为512B时: 传输时间: 6ms+512B/(1MB×250/1000r/ms)=6.002ms

传输带宽: (512/1024)KB/(6.002/1000ms)=83.3KB/s

大小为1KB时: 传输时间: 6ms+1KB/(1MB×250/1000r/ms)=6.004ms

传输带宽: 1KB/(6.004/1000ms)=166.6KB/s

大小为4KB时: 传输时间: 6ms+4KB/(1MB×250/1000r/ms)=6.016ms

传输带宽: 4KB/(6.016/1000ms)=664.9KB/s

- 2. 一个UNIX 文件系统的文件块索引采用多级间址,10直接指针,1个一级间址指针,1个二级间址指针,1个三级间址指针。假设块大小为4KB(4096 字节),磁盘块地址为4个字节。
  - 1) 请问该索引结构能够索引的最大文件是多大?

一个磁盘块可存储4KB/4B=1024个地址。

10个直接指针可索引10个磁盘块; 1个一级间址指针可索引1024个磁盘块; 一个二级间址指针可存储1024^2 个磁盘块; 1个三级间址指针可索引1024^3个磁盘块。所以能够索引的最大文件大小为 (10+1×1024+1×1024^2+1×1024^3) ×4KB=4299165726KB≈4100GB

- 2) 请问一个1GB 的文件需要几级间址? 它总共有多少间址块? 其中,各级间址块分别是多少? 1GB 的文件需要1GB/4KB=262144个磁盘块,10+1024<262144<10+1024+1024^2,故需要二级间址。其中直接间址块有10个,一级间址块有1024个,二级间址块有26214-10-1024=261110个。
- 3) 一个10GB 的文件需要几级间址? 它总共有多少间址块? 其中,各级间址块分别是多少? 如何找到第 2,000,000 块?

10GB 的文件需要10GB/4KB=2621440个磁盘块.

10+1024+1024^2<262144<10+1024+1024^2+1024^3, 故需要三级间址。其中直接间址块有10个, 一级间址块有1024个, 二级间址块有1024^2=1048576个, 三级间址块有2621440-10-1024^2=1571830个。

2000000>10+1024+1024^2, 故在三级间址块中, 2000000-(10+1024+1024^2)=950390, 只需在三级间址块中 找到第 950390 块即可。

13. One way to use contiguous allocation of the disk and not suffer from holes is to compact the disk every time a file is removed. Since all files are contiguous, copying a file requires a seek and rotational delay to read the file, followed by the transfer at full speed. Writing the file back requires the same work. Assuming a seek time of 5 msec, a rotational delay of 4 msec, a transfer rate of 80 MB/sec, and an average file size of 8 KB, how long does it take to read a file into main memory and then write it back to the disk at a new location? Using these numbers, how long would it take to compact half of a 16-GB disk?

复制或写回 8KB 的文件所需时间为: 5ms+4ms+8KB/80MB/s=9.089ms, 故复制和写回文件共需要 9.089×2=18.20ms。

16GB=2^21×8KB, 压缩 16GB 的磁盘相当于复制和写回 2^21 个文件, 时间为 18.2ms×2^21≈38168.2s。

37. A certain file system uses 4-KB disk blocks. The median file size is 1 KB. If all files were exactly 1 KB, what fraction of the disk space would be wasted? Do you think the wastage for a real file system will be higher than this number or lower than it? Explain your answer.

由于 2KB 的磁盘块的实际存储容量略小于 2KB, 如果所有文件均为 1KB, 那么在该磁盘中只能存储一个文件, 浪费空间的比例为 1KB/2KB=50%。

时间文件系统中,文件大小不一,可以更好地利用磁盘空间,因此磁盘的浪费率应该小于 50%。