

表 5-4 FAT 的块大小

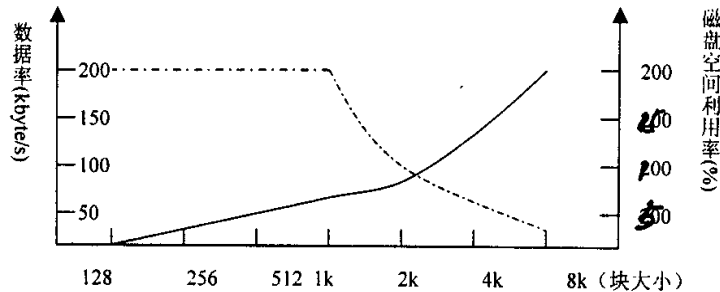


图 5-4 在平均文件长度为 1k 的情况下，磁盘的数据率与使用效率

所有这些给系统提出的要求是：根据磁盘的大小，自动寻找空间和效率的最佳结合点。我们的做法是：在不违反 FAT 的“最大簇数”规定的情况下，使得簇的大小尽量的小，以满足嵌入式系统的特殊需要。

5.2 文件系统调用和算法举例

5.2.1 文件系统调用

现在的文件系统版本提供了以下文件系统系统调用：

| 函数名称 | 函数原型 | 函数功能 |
|------------|---|---|
| dfs_open | int dfs_open(char *path, int flag) | 打开一个已存在的文件 |
| dfs_close | int dfs_close(int fd) | 关闭一个已打开的文件 |
| dfs_creat | int dfs_creat(char *path, int attrib) | 创建一个新文件 |
| dfs_delete | int dfs_delete(char * path) | 删除指定路径下的文件 |
| dfs_read | int dfs_read(int fd, void * buffer, unsigned int count) | 函数从 fd（文件描述符）所指向的文件中读取长度为 count 的数据内容，并放到 buffer 所指向的目的缓冲区去 |
| dfs_rename | int dfs_rename(char * path1, | 修改文件名，将 path1 所在路径的文 |

| | | |
|--------------|--------------------------------|-----------------------------|
| | char * path2) | 件名改为 path2 所在路径的文件名 |
| dfs_getfsi | long dfs_getfsi(int fd) | 获得一个指定文件的长度 |
| dfs_getfoffs | long dfs_getfoffset(int fd) | 获得当前文件的偏移量 |
| et | | |
| dfs_splitpat | int fs_splitpath(char * fd,int | 将该完整的文件描述符 fd, 分解成 |
| h | * drive,char * dir,char * | 盘符 drive; 路径 dir; 文件名 name; |
| | name,char * ext); | 扩展名 ext。 |
| dfs_getcufsi | long dfs_getcufsize(int fd) | 获得一个文件当前文件的长度 |
| ze | | |
| dfs_setfsi | int dfs_setfsi(int fd, long | 设置一个指定文件的长度 |
| | size) | |
| dfs_write | int dfs_write(int fd, void * | 函数把 count 个字节从 buffer 所指向 |
| | buffer, unsigned int count) | 的缓冲区写入到 fd 指向的文件中 |
| dfs_lseek | long dfs_lseek(int fd, long | 把 fd 文件描述符所指向的指针定位 |
| | foffset, int origin) | 到 foffset 和 origin 所指定的位置 |
| dfs_getfattr | int dfs_getfattr(char | 获得一个指定文件的属性 |
| | *name,char attrp) | |
| dfs_setfattr | int dfs_setfattr(char | 设置一个指定文件的属性 |
| | *name,char attrp) | |
| dfs_rmdir | int dfs_rmdir(char * path) | 删除由 path 所指定的路径名下的目 |
| | | 录 |
| dfs_mkdir | int dfs_mkdir(char * dir) | 在 dir 所指向的路径名下建立一个新 |
| | | 的目录 |

5.2.2 实现举例

到将上面提到的函数实现去描述清楚无疑是一件繁琐的事情。在这一小节中,采用自顶向下的描述方法,扼要的介绍文件系统中典型的调用: dfs_read。