

ls、wc 命令实现及源代码对比文档

161250030

弓宇德

1. 程序功能概述

`ls -l (-d, -R, -a, -i)`

显示当前目录下的文件及其相关信息（默认指令为`-l`），支持`-d`：仅显示当前目录，`-i`：显示 inode，`-a`：显示隐藏文件和隐藏文件夹，`-R`：递归显示当前目录下所有子目录文件夹

`wc [filename]`

统计指定目录下若干文件的字符数、行数、byte 数，如果文件多于一个，会统计总量。

2. 程序设计介绍

(1) `ls`

1. `argv` 用于接受参数（`-d, -R, -a, -i`），然后保存在 `char` 型数组 `parmas (char[4])` 中。
2. 调用 `file_operation()` 方法进行处理
3. 在 `file_operation` 方法中，根据传入参数的不同分别进行处理。使用了 `stat` 结构体和 `dirent` 结构体来获取文件的相关信息，这些方法主要写在 `file_guid.c` 和 `file_mode.c` 中。
4. 用 `char dirs[100][100]` 保存子目录，用于 `-R` 命令的递归调用。

(2) `wc`

1. 用 `fopen`、`fgetc` 方法获取文件内容，`\n` 作为行分隔符，`EOF` 代表文件结尾。
2. 用空白符（`\t, \v, \n, \r, \f, 空格`）作为词分隔符
3. 使用全局变量来保存总用量

3. 与源码进行比较

(1) `ls`

源码中 `ls` 的实现更为复杂，比如考虑了对应不同文件，输出的颜色不同，对于链接，会显示链接的源文件等多功能。

此外，在源码中，`ls` 指令通过 `pending_dirs` 结构实现了输出的正序，而我的实现当中，所有文件的输出顺序是杂乱的。源码使用 `active_dir_set` 结构避免软链接死循环，而我则是采用递归时忽略“.”和“..”来实现的。

(2) `wc`

源码中 wc 的实现是使用一次遍历，多个变量用于保存；而我实现的 wc 中，词和行的统计是分开的。此外，源码中对于字符的定义，是采用宏或 typedef 来定义的，这样使得 wc 命令可以在不同的平台、不同的字符编码集下能有更好的兼容性表现，而我实现的 wc 命令中没有考虑这些因素，因此兼容性较差。