Project 6 File System 设计文档

中国科学院大学 [姓名] 蔡洛姗 [日期] 2021/1/11

1. 文件系统初始化设计

(1) 请阐述你设计的文件系统对磁盘的布局 (可以使用图例表示),包括从磁盘哪个位置开始,superblock、inode map、block 或 sector map、inode table 以及数据区各自占用的磁盘空间大小

Disk layout:

```
[ boot block | kernel image ] (512MB)
[ Superblock(512B) | block map(16KB) | inode map(512B) | inode
blocks(256KB) | data blocks ] (512MB)
```

(2) 请列出你设计的 superblock 和 inode 数据结构,并阐明各项含义。请说明你设计的文件系统能支持的最大文件大小,最多文件数目,以及单个目录下能支持的最多文件/子目录数目。

```
typedef struct superblock {
   uint32_t magic;
                               // identify the file system
                              // Size of file system image (sectors)
   uint32 t size;
   uint32_t start_sector;
                              // 在磁盘中的起始扇区号
   uint32_t blockmap_offset; // block map 的起始地址 by sector
   uint32_t blockmap_num;
                              // 所占扇区数
   uint32_t inodemap_offset;
                              // block map 的起始地址 by sector
                              // 所占扇区数
   uint32 t inodemap num;
   uint32 t inodes offset;
   uint32_t inodes_num;
   uint32_t datablock_offset;
   uint32_t datablock_num;
                             // 每个 inode 的大小
   uint32_t inode_sz;
                              // 每个 dentry 的大小
   uint32 t dentry sz;
}superblock_t;
typedef struct inode {
   uint32_t inum;
   uint8 t mode;
                              // Inode mode: FILE/DIR
```

```
uint8_t access;
                                // File mode: R/W/RW
                                // link num
   uint16_t ref;
   uint32_t size;
                                // Size of file (bytes)
                                // used data/dentry bytes
   uint32 t valid size;
   uint32 t direct bnum[NDIRECT]; // Direct data block addresses
   uint32_t indirect1_bnum;
                                // First indirect address
   uint32 t indirect2_bnum;
                                // Double indirect address
   uint64_t mtime;
                                 // modified time
}inode t;
```

目前我的文件系统能支持 8*4096B 大小的文件,一个目录下最多可容纳 4096/32=128 项文件/子目录。

2. 文件操作设计

(1)请说明创建一个文件所涉及的元数据新增和修改操作,例如需要新增哪些元数据, 需要修改哪些元数据

创建一个文件需要为新文件分配一个 inode, 初始化 inode 中的内容并分配一个 block 给新文件, 修改父目录的修改时间和大小, 修改 inodemap 和 blockmap 使用情况。

3. 目录操作设计

(1) 请说明文件系统执行 ls 命令查看一个绝对路径时的操作流程

```
void do_cd(uintptr_t dirname){
   // check if FS exist
   uintptr_t status;
   status = sbi sd read(SB MEM ADDR, 1, START SECTOR);
   superblock t *superblock = (superblock t *)(SB MEM ADDR+P2V OFFSET);
   if(superblock->magic != MAGIC_NUM){
       prints("[ERROR] No File System!\n");
       return;
   }
   // look up the path
   inode t *ionde temp=current inode;
   char *path = (char *)dirname;
   if(path[0]!='\0'){
       if(find path(path,T DIR)==0 || current inode->mode != T DIR){
           prints("[ERROR] PATH NOT FOUND!\n");
           current inode = ionde temp;
           return;
       }
   }
}
static char head_dir[30];
         char tail dir[30];
static
```

```
int find=0;
int dep=0;
//递归调用,查找每一级的目录并进入
int find_path(char * path, int type){
   inode_t *inode_temp = current_inode;
   if(dep==0){
       find=0;
   }
   /* Absolute path */
   if(path[0]=='/'){
       current_inode=(inode_t *)(INODE_MEM_ADDR+P2V_OFFSET);
       if(strlen(path)==1)
           return 1;
       int m;
       for(m=0;m<strlen(path);m++)</pre>
           path[m]=path[m+1];
   }
   int i,j;
   for(i=0,j=0;i<strlen(path) && path[i]!='/';i++,j++){</pre>
       head_dir[j]=path[i];
   }
   head_dir[j++]='\0';
   i++;
   for(j=0;i<strlen(path);i++,j++)</pre>
       tail_dir[j]=path[i];
   tail_dir[j]='\0';
   if(head_dir[0]=='\0')
                return 0;
   inode_t *ip;
   if((ip = dirlookup(current_inode,head_dir,type)) != 0){
       current_inode = ip;
       if(tail dir[0]=='\0'){
           find=1;
                    return 1;
       }
       dep++;
       find_path(tail_dir,type);
   }
```

```
if(find==0){
    current_inode = inode_temp;
    dep=0;
    return 0;
}else{
    dep=0;
    return 1;
}
```