JOS Lab5 文档

杨健邦 515030910223

本文档描述了本次 LAB 各个 Exercise 实现的方法或者我自己的理解。至于对 Question 的解 答以及以及 Challenge 的实现方法,请阅读 answers-lab5.txt。

Disk Access

Exercise 1

在 env_create 中判断 type 是否等于 ENV_TYPE_FS,如果等于的话,就将 e->env_tf.tf_eflags I= FL_IOPL_3,这表示的是在这个 env 中,RING 3 及以上特权可以进行 IO 操作,以及用户态可以操作 IO。

The Block Cache

Exercise 2.

先用 sys_page_alloc 分配一块物理页,接着用 ide_read 将文件的内容读入物理页,最后 sys_page_map 清除 dirty_bit。

The Block Bitmap

Exercise 3.

从 0 开始一直到 super->s_nblocks,逐一搜索 bitmap,直到找到第一个为 0 的位,将其置为 1,并且立刻将 bitmap block flush,然后再返回这个位在 bitmap 中的位置(第几个 bit)。

File Operations

Exercise 4.

对于 file_block_walk,先判断 filebno 有没有超出 NDIRECT 以及 NINDIRECT 之和,如果是在 NDIRECT 之内的,直接返回 f_direct 数组中的结果。如果在 NINDIRECT 里面,则根据参数,如果有需要的话分配一个新的物理页来存放 NINDIRECT 数组,并且返回数组中的结果。

对于 file_get_block,其逻辑与 file_block_walk 类似,如果文件相对应的 block 不存在的话,还需要调用 alloc_block 的方法分配一个新的 block。

Client/Server File System Access

Exercise 5.

在 serve_read 中, 先根据文件 id 找到相应的 openfile 对象,通过 file_read 的方法读出文件的内容,并修改 fd 中的 offset,要注意读取字符的数量等于 MIN(req->req_n, PGSIZE),防止 buf 溢出。

在 devfile_read 中, 将要读的文件 id 以及要读的字符数设置好,并将 IPC 的方法标识号设置为 FSREQ_READ,如果 IPC 的返回值大于等于 0,则将返回的内容 move 到 buf 中。

Exercise 6.

在 serve_write 中,先根据文件 id 找到相应的 openfile 对象,通过 file_write 将内容写入文件,并修改 fd 中的 offset,要注意写入的字符数量等于 MIN(req->req_n, PGSIZE - (sizeof(int) + sizeof(size_t))),防止 buf 溢出。

在 devfile_write 中,将要写的文件 id 以及要写的字符数设置好,并将 buf 的内容 move 到 fsipcbuf.write.req.buf 中,move 的字符数量为 MIN(n, PGSIZE - (sizeof(int) + sizeof(size_t))),防止 buf 溢出,最后将 IPC 的方法标识号设置为 FSREQ_WRITE,调用 IPC。

Client-Side File Operations

Exercise 7.

先调用 fd_alloc 得到一个未被使用的 fd,这里不需要为这个 fd 分配一块物理页。然后调用 IPC,方法标识号为 FSREQ_OPEN,这个 IPC 会自动为这个刚分配的 fd 分配一块物理页,并将相应文件打开,绑定到这个 fd 上。最后通过 fd2num(fd_store)返回这个 fd 的 index。要注意 IPC 返回失败结果时,要关闭 fd,释放掉 IPC 为这个 fd 分配的物理页。

Spawning Processes

Exercise 8.

在 sys_env_set_trapframe 中,先检查 tf 的地址是否有效,然后将 tf 拷贝到对应的 env 的 tf 中,最后将 env 的 tf 的 cs 或上 0x3、tf_flags 或上 FL_IF,以确保新的 env 是运行在用户态并且中断是开启的。