实现功能：

继承之前的系统调用，加载用户程序的方式改为用文件系统的api 打开文件，用open\_file 去获取 inode 进而创建新的 task

Fstat

获取 fstat 的核心是（ino\*\*,\*\* mode\*\*,\*\* nlink）三个数据，代表inode id，文件的模式，引用数目，在Inode 中实现，给 File trait 添加一个特征方法叫 fstat()，返回三个维度的数据，

由efs来帮忙实现从块信息中读取 inode 的id

Link

模仿 Inode 中的 create 方法，新建文件的过程也是创建一个硬连接

新旧文件名的校验

在 get\_block\_cache 里，通过从 fs 得到的 block 位置信息，新建一个文件

更新目录表，插入一个新的DirEntry

unlink

遍历根目录（使用modify\_disk\_inode），在 file\_num 个文件里找到符合条件的文件，将其赋为 DirEntry::empty()

问答题：

root inode作用

root inode是根目录索引的inode, root inode 对应的数据区维护了所有的目录项;

如果损坏目录项会丢失, 导致无法根据name对文件进行操作