

OS Lab-6 Report

一、实验思考题

Thinking 6.1

示例代码中，父进程操作管道的写端，子进程操作管道的读端。如果现在想让父进程作为“读者”，代码应当如何修改？

将 `switch` 中 `case 0:` 和 `default:` 部分的语句块互换

Thinking 6.2

上面这种不同步修改 `pp_ref` 而导致的进程竞争问题在 `user/fd.c` 中的 `dup` 函数中也存在。请结合代码模仿上述情景，分析一下我们的 `dup` 函数中为什么会出现预想之外的情况？

假设父子进程，有一对管道 `p[2]`，其中父进程关闭 `p[0]` 完毕，准备测试 `ispipeclosed(p[1])`。子进程 `dup(p[1])` 刚 `dup` 完毕 `fd`，还没开始 `dup` Pipe 结构体。

此时 `p[1]` 引用数为3，`p[0]` 引用数为1，Pipe 结构体所在页因为被 `map` 到父进程的 `p[0]` 和子进程的 `p[0]`、`p[1]` 的 `fdData` 处，引用数也为3，此时 `pageref(wfd) = pageref(pipe)` 父进程的 `ispipeclosed(p[1])` 就会被误判为 `true`。

Thinking 6.3

阅读上述材料并思考：为什么系统调用一定是原子操作呢？如果你觉得不是所有的系统调用都是原子操作，请给出反例。希望能结合相关代码进行分析。

所有的系统调用都是原子操作。用户进程执行 `syscall` 后到操作系统完成操作返回的过程中，不会有其他程序执行。系统调用开始时，操作系统就会关闭中断（`syscall.S` 中的 `CLI` 指令）。因此系统调用不会被打断。对于 `sys_ipc_rcv`，应理解为设置进程进入 `recv` 状态，这个设置过程不会被打断，因而也是原子操作。

Thinking 6.4

仔细阅读上面这段话，并思考下列问题

- 按照上述说法控制 `pipeclose` 中 `fd` 和 `pipe unmap` 的顺序，是否可以解决上述场景的进程竞争问题？给出你的分析过程。
- 我们只分析了 `close` 时的情形，那么对于 `dup` 中出现的情况又该如何解决？请模仿上述材料写写你的理解。

可以，因为原情况出现的原因是：`a, b` 二值，`a > b` 当先减少 `a` 再减少 `b` 时，就可能会出现 `a == b` 的中间态。改变顺序后 `b` 先减少 `a > b > b*` 不会出现这种状态。

`dup` 是类似的，只不过情况变成了先增加 `b` 再增加 `a`，改变顺序之后先增加 `a` 再增加 `b`，也就不会有这种情况发生。

Thinking 6.5

bss 在 ELF 中并不占空间，但 ELF 加载进内存后，bss 段的数据占据了空间，并且初始值都是 0。请回答你设计的函数是如何实现上面这点的？

Load 二进制文件时，根据 bss 段数据的 memsz 属性分配对应的内存空间并清零。

Thinking 6.6

**为什么我们的 .b 的 text 段偏移值都是一样的，为固定值？*

user.ld 中有如下内容，规定了 .text 段在链接中第一个被链接，因此开始位置相同。

```
. = 0x00400000;

_text = .;    /* Text and read-only data */
.text : {
    *(.text)
    *(.fixup)
    *(.gnu.warning)
}
```

Thinking 6.7

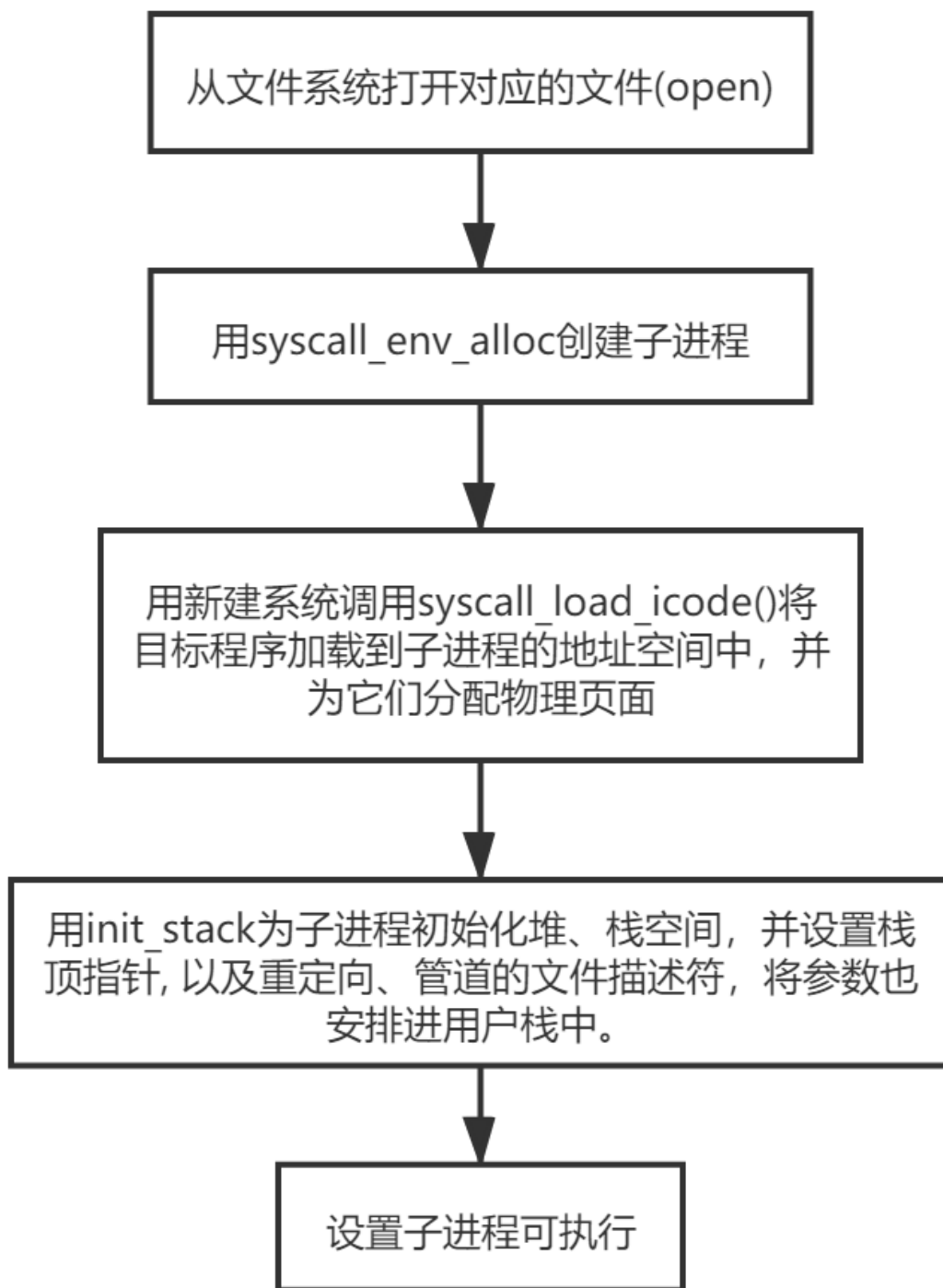
在哪步，0 和 1 被“安排”为标准输入和标准输出？请分析代码执行流程，给出答案。

user/init.c 中。

```
if ((r = opencons()) < 0)
    user_panic("opencons: %e", r);
if (r != 0)
    user_panic("first opencons used fd %d", r);
if ((r = dup(0, 1)) < 0)
    user_panic("dup: %d", r);
```

二、实验难点图示

- spawn 过程



这次我的spawn采用系统调用来加载程序，有效复用了Lab-3的代码。

三、体会与感想

本次实验难度一般，难点在于pipe在多线程并发环境下可能出现的一些问题和spawn函数的设计，其中后者我利用系统调用巧妙地避开了。

实验内容方面，真正测试shell才发现我们的小系统还是有太多这样那样的不完善之处，但是这样能让一个小系统跑起来，也是一个很大的收获。

四、【可选】指导书反馈

lab6-extra的测试真的是，绝了。大多数测试点的不过都是因为调度或者fork导致的时序问题，在PV操作的语义上都是正确的。这点我觉得不太合适。测试程序应当利用信号量（Barrier）以及check_val函数将多进程并发的不确定性缩小在很少的几条语句上，然后再进行大量循环来尽可能使另一个程序先执行。而事实上fork的时间长短都会影响测试的结果，说明测试只是用一定的循环（循环量还不是很大）来得到一个“大概率（并不大，看看多少11/13）正确”的东西，这样对实验很不友好。（交了30多次最后发现是时间跟评测机对不上啊喂）