



编号: _____39061416____ 版本: _____1.0_____

北京航空航天大學

Project: 作业调度

| 编写 | 黄建宇 | 2012. 05. 01 |
|----|-----|--------------|
| 复查 | 黄建宇 | 2012. 05. 01 |
| 批准 | 黄建宇 | 2012. 05. 01 |



显量

| 1 | 小组 | 成员 | 1 |
|---|-----|--------------------|----|
| 2 | 实验 | 目的与总体结构 | 1 |
| | 2.1 | 实验目的 | 1 |
| | 2.2 | 需求说明 | 1 |
| | 2.3 | 设计说明 | 3 |
| | | 2.3.1 结构设计 | 3 |
| | | 2.3.2 功能设计 | 4 |
| 3 | 实验 | 内容 | 6 |
| | 3.1 | 实现方法 | 6 |
| | 3.2 | 测试和使用说明 | 7 |
| | | 3.2.1 程序开发环境: | 7 |
| | | 3.2.2 运行环境 | 7 |
| | | 3.2.3 安装说明 | 7 |
| | | 3.2.4 测试用例和运行结果分析: | 8 |
| 4 | 每个 | 人的工作与会议记录 | 13 |
| | 4.1 | 会议时间表与会议记录 | 13 |
| 5 | 其他 | 说明 | 13 |
| | 5.1 | 组内成员任务分工说明 | 13 |
| | 5.2 | 实验完成部分说明 | 13 |
| 6 | 程序 | 清单 | 14 |
| 7 | 实验 | 心得 | 14 |
| | 7.1 | 心得: | 14 |
| | 7.2 | 建议: | 14 |



1 小组成员

每个人的贡献大小以此排名为依据,靠前的为贡献较大者 39061416 黄建宇

2 实验目的与总体结构

了解实验的目的,对于作业的整体设计说明,要求思路清晰,表达明确

2.1 实验目的

- ▶ 理解操作系统中调度的概念与调度策略。
- ▶ 学习 Linux 系统中进程控制以及进程间通信的概念与方法。
- ▶ 理解并掌握几种常用的调度算法,能分析各算法的特征和优劣。

2.2 需求说明

本实验要求实现一个作业调度程序,通过该程序可以完成作业的入队、出队、查看和调度。具体要求如下:

1.基本要求:

(1) 实现作业调度程序scheduler, 负责整个系统的运行。

这是一个无限循环运行的进程,其任务是响应作业的入队、出队以及状态查看请求,采用适当的算法调度各作业运行。

(2) 实现作业入队命令。

格式

enq [-p num] e_file [args]

参数说明

-p num: 设定作业的初始优先级,默认值为0。num 为优先级的值,范围为0~3。

e_file: 启动作业执行的可执行文件(以回回开始的绝对路径名)。

args: e_file 的运行参数。

用户通过该命令给scheduler 发送入队请求,将作业提交给系统运行。每一个作业提交以后,若创建成功,scheduler 都将为其分配一个唯一标识jid。scheduler 调度程序为每个作业创建一个进程,并将其状态置为READY,然后放入就绪队列中,打印作业信息。

(3) 实现作业出队命令。

格式

deq jid

参数说明

jid: 由scheduler 分配的作业号。

用户通过该命令给scheduler 发送出队请求, scheduler 将使该作业出队, 然后清除相关的数据结构。若该作业正在运行, 则需先终止其运行。每个用户都只能杀掉(kill)自己提交的作业。

(4) 实现作业状态查看命令。



格式

stat

在标准输出上打印出就绪队列中各作业的信息。状态信息应该包括: 作业的jid;

- 作业提交者用户名:
- 作业执行的时间;
- 在就绪队列中的等待时间;
- 作业创建的时刻;
- 此时作业的状态(READY、RUNNING)。
- (5) 实现多级反馈的轮转调度算法。

每个作业有其动态的优先级,在用完分配的时间片后,可以被优先级更高的作业抢占运行。 就绪队列中的进程等待时间越长,其优先级越高。每个作业都具有以下两种优先级:

- 初始优先级(initial priority): 在作业提交时指定,将保持不变,直至作业结束。
- 当前优先级(current priority): 由scheduler 调度更新,用以调度作业运行。scheduler 总是选择当前优先级最高的那个作业来运行。

作业当前优先级的更新主要取决于以下两种情况:

- 一个作业在就绪队列中等待了若干个时间片(如5 个),则将它的当前优先级加1(最高为3)。
- 若当前运行的作业时间片到,则中止该作业停运行(抢占式多任务),将其放入就绪队列中,它的当前优先级也恢复为初始优先级。

通过这样的反馈处理,使得每个作业都有执行的机会,避免了使低优先级的作业拖延而不能 执行的情况发生。

出于简单的目的,假设只考虑作业的两种状态:

- READY: 就绪状态,该作业在就绪队列(ready queue)中等待调度。
- RUNNING:运行状态,该作业正在运行。

2.扩展要求:

本实验程序给出了一种多级反馈的轮转算法的实现,要求学生对其性能进行分析,改进优先级的更新方式,从而实现更合理、高效的调度算法。

此外,实验中的显示作业状态命令(stat 命令)的实现是将信息直接输出在调度程序 scheduler 终端,这样的话当时间片较短时,显示出来的作业状态信息易被其它调度信息覆 盖掉,不利于实验观察。因此,建议学生实现作业状态信息的反馈(一种实现方式是使用 FIFO 将作业状态信息传输给作业控制命令程序)。



2.3 设计说明

2.3.1 结构设计

▶ 程序逻辑设计

作业调度程序

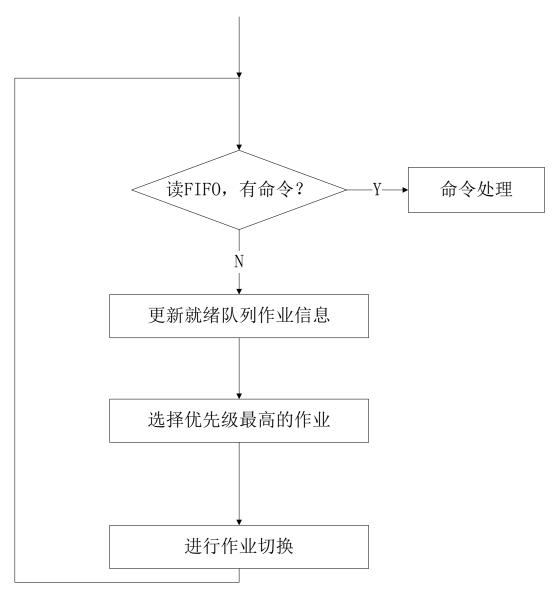


图2.1作业调度程序程序逻辑流程图

作业控制命令



命令处理 处理enq 处理deq 处理stat • 建立数据结构 • 查找该作业 • 打印运行作业 的信息 • 将作业加入就 • 若作业还在运 绪队列 行,则发出信 • 遍历就绪队列, 号中止它 打印队列中作 • 为作业创建进 业的信息 程并阻塞它 • 释放相应的数 据结构

图2.2作业控制命令程序逻辑图

2.3.2 功能设计

```
1.数据结构:
作业信息
struct jobnode
   int jid;//作业 ID
   int pid;//进程 ID
   int uid;//命令参数
   int defpri;//默认优先级
   int curpri;//当前优先级
   int runtime;//运行时间
   int waittime;//作业在等待队列中等待时间
   time_t create_time;//作业创建时间
   enum jobstate state;//作业状态
   enum cmdtype type;//命令类型 (enq, deq, stat)
   char data[BUFLEN];//记录作业对应的命令名
};
就绪队列
struct queue
```



```
struct jobnode job;
   struct queue *next;
};
作业状态
enum jobstate
{
   READY, RUNNING, DONE
};
命令类型
enum cmdtype
   ENQ=-1,DEQ=-2,STAT=-3
};
2.主要函数与接口说明
作业调度(scheduler.c)
                           //欢迎界面
void welcome();
void getEnvPath(int len,char *buf);
                           //获取环境变量
void init();
                           //初始化函数, 获取环境参数, 创建 FIFO 命名管道;
设置信号:初始化消息队列
                           //时间设置函数,设置间隔定时器的时间值
void start();
                           //退出处理函数,关闭 FIFO 命名管道
void exit_scheduler();
void sig_handler(int ,siginfo_t *,void *);//信号处理函数,对 sig 分类(SIGVTALRM,SIGCHLD)
处理
void childsig();
                           //子函数变化(退出)时的信号处理函数
void scheduler();
                           //关键的作业调度函数
                           //优先级更新函数
void update();
                           //读取 FIFO 命名管道,看有无进队列的命令读入
void newjob();
char * itoa(int);
                           //数字转为字符
void do_enq(struct jobnode);
                           //ENQ 添加作业处理函数
                           //DEQ 删除作业处理函数
void do_deq(struct jobnode);
                           //STAT 显示当前作业处理函数
void do_stat(struct jobnode);
                           //作业切换时对之前作业状态的处理函数(分两种:
void selectjob();
RUNNING,DONE)
void executejob();
                           //作业切换时更改当前工作状态为 RUNNING,发出
SIGCONT 信号的执行函数
```

作业控制 (enq.c deq.c stat.c)

void welcome(); //欢迎界面

void help(); //Usage 用法提示帮助



void transform(int argc); //转换参数,将输入参数存入到 jobnode 节点中

char * itoa(int); //数字转为字符

void init(); //初始化函数,创建 FIFO 命名管道

void writetofifo(); //将设置好参数的 jobnode 写入到 FIFO 中

void printtoscreen(); //将从作业调度函数输出结果的 FIFO 管道中读入的内

容打印到当前终端

void exitfree(); //退出处理函数,释放内存

3.接口与调用关系设计

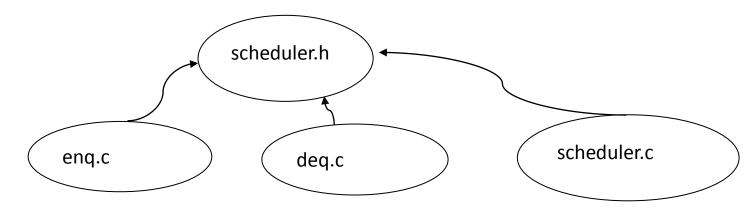


图2.3 接口与调用关系图

4. 核心逻辑或功能代码

请见3实验内容中的3.1实现方法以及详细注释。

3 实验内容

详细说明实验的过程, 实现方法及遇到的问题

3.1实现方法

▶ 进程间通信

调度者会先建立一个接受命令的管道,每个用户均向这个管道写自己的命令。每个用户接受反馈信息的命令时另建立单独的管道来读取,调度者向每个用户建立的管道中写程序运行结果。每个用户都会创建三个管道,分别接收 enq、deq 和 stat 的反馈,这样才能避免信息混杂在一起。

▶ 互斥问题

由于进程通信的设计,需要互斥的地方只用调度者接受命令的管道。对于此,经过实验,发现每一次 write (fd, buff, size) 是 buff 是一次写完,不同的 write 之间的 buff 不会交错写入管道。所以,每次向调度者发出命令时用一次 write 把命令写完,在命令中保存发出命



令者的信息,就可以保证不同用户不会同时向管道写信息导致的问题。不必采用文件锁的方法,简化了程序编写。

scheduler

初始化:建立接收命令的管道,设置 10ms 定时信号和子进程信号的响应函数。然后每 10ms 产生定时的信号。

接受到子函数状态改变信号后,查看发信号的进程的状态,有正常终止、非正常终止和 挂起三种,并在控制台输出。

接收到 10ms 的定时信号后,首先更新所有作业的状态,包括优先级、运行时间、等待时间。然后读入新的命令并执行(若没有,则跳过),命令包括三种:enq、deq、stat。然后挂起当前运行的命令,查找当前优先级最高的命令并执行。

enq 命令:首先获取新命令信息,包括用户标识符、优先级、要执行程序及参数,为作业标识符赋值。向作业链表中添加新的作业。建立子进程,子进程中 open 作业输出的 FIFO,并将标准输出重定向,然后让子进程执行新的作业。

deq 命令: 首先获取作业标识符和用户标识符。open 向用户输出结果的 FIFO。查找作业链表,寻找作业。有三种情况: (1) 找不到作业; (2) 不是用户创建的作业,不能删除; (3) 删除作业。根据情况向用户输出相应的信息。

stat 命令: open 向用户输出结果的 FIFO,遍历作业链表,向用户输出信息。

enc

解析命令,获取优先级和要执行的程序,创建用户的 enqfifo,打开 scheduler 的 FIFO,向 scheduler 发送命令,用用户 FIFO 接收运行结果,并打印。

➤ dea

解析命令,获取作业号。创建用户的 deqfifo,打开 scheduler 的 fifo,向 scheduler 发送命令,用用户 FIFO 接收运行结果,并打印。

stat

解析命令,获取优先级和要执行的程序,创建用户的 statfifo,打开 scheduler 的 FIFO,向 scheduler 发送命令,用用户 FIFO 接收运行结果,并打印。

3.2测试和使用说明

3.2.1 程序开发环境:

gcc, gdb

3.2.2 运行环境

unbuntu 9.04,linux 内核 2.6 以上版本

3.2.3 安装说明

1. 打开源码所在文件夹, make 编译。



2. 打开多个终端,分别运行 sudo ./scheduler、sudo ./enq *、sudo ./deq *、sudo ./stat 命令。 具体实例请见 3.2.4 测试用例和运行结果分析:

3.2.4 测试用例和运行结果分析:

> 输入描述

开启 6 个终端,输入命令: 首先运行左上的./scheduler 等待 FIFO 输入。再运行右侧的 3 个终端分别输入 sudo ./enq ./a、sudo ./enq ./b、sudo ./enq ./c。最后在左下的终端输入 sudo ./stat 查看作业状态。

> 输出描述

在下面的截图中有显示

> 运行结果

基本测试

开启 6 个终端,输入命令如下(左边中间一个终端窗口留作后面的./deq 测试用),首先运行左上的./scheduler 等待 FIFO 输入。再运行右侧的 3 个终端分别输入 sudo ./enq ./a、sudo ./enq ./b、sudo ./enq ./c。最后在左下的终端输入 sudo ./stat 查看作业状态。

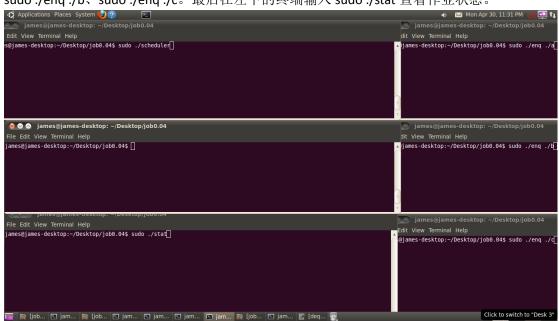


图3.1 输入命令

运行左上的./scheduler 等待 FIFO 输入。再运行右侧的 3 个终端分别输入 sudo ./enq ./a、sudo ./enq ./b、sudo ./enq ./c 后的截图:



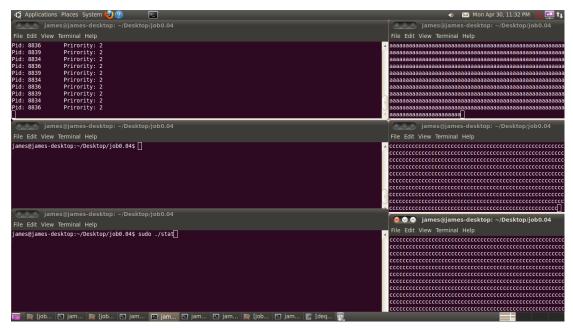


图3.2 输入./scheduler 和./enq {./a|./b|./c}运行截图

在左下的终端输入 sudo ./stat 查看作业状态的截图:

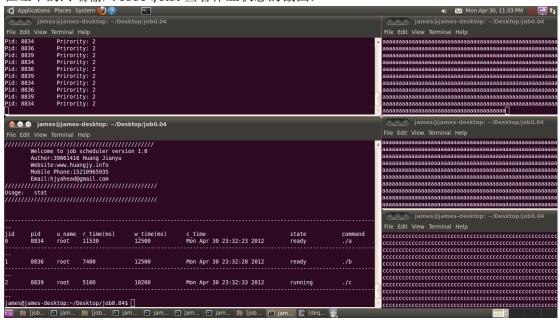


图3.3 输入./stat运行截图

在左侧中间窗口输入 sudo ./deq 0 (删除 0 号作业节点: ./a) 后的截图



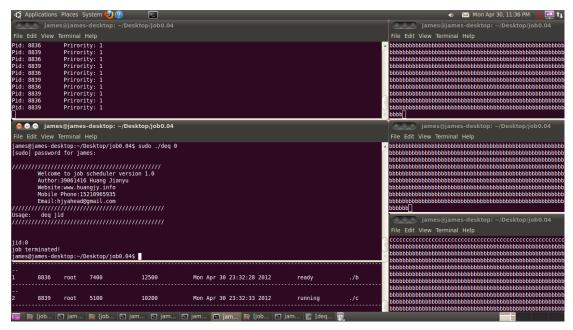


图3.4 输入./deq 0运行截图

再在左侧中间窗口输入 sudo ./deq 1 (删除 1 号作业节点: ./b) 后的截图

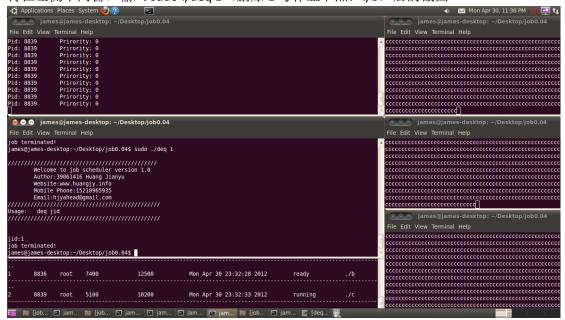


图3.5输入./deq 1运行截图

最后在左侧中间窗口输入 sudo ./deq 2 (删除 2 号作业节点: ./c) 后的截图



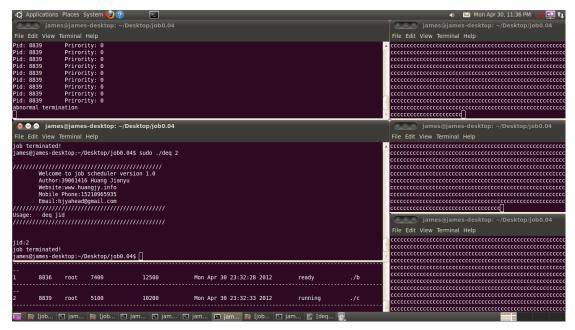


图3.6输入./deq 2运行截图

最终输入 sudo ./stat 查看状态:

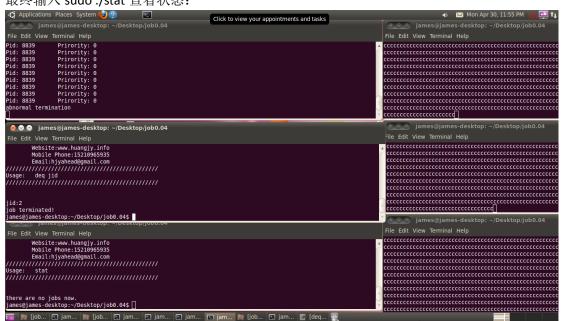


图3.7 最终截图

调度算法测试

开启 3 个终端,输入命令如下:



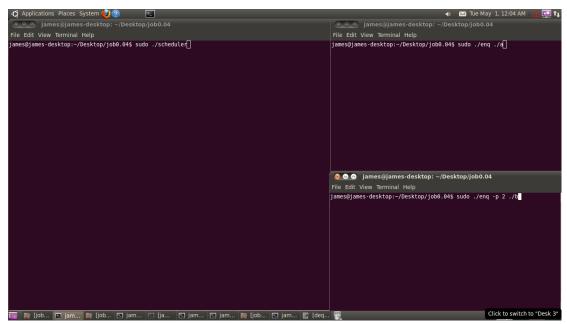


图3.8 调度算法命令截图

运行结果:

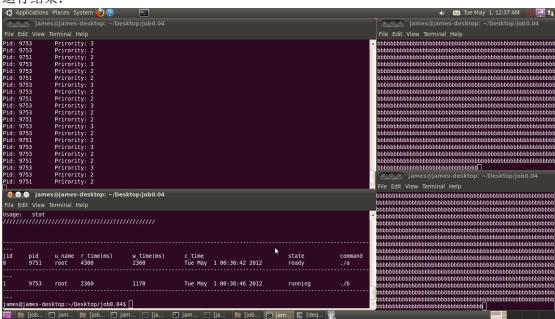


图3.9 调度算法运行结果

▶ 结果分析

- 1. 从图 3.1 到图 3.7 可以看出,本程序实现了基本要求:实现作业调度程序 scheduler,负责整个系统的运行,实现作业入队命令,实现作业出队命令,实现作业状态查看命令,实现多级反馈的轮转调度算法。
- 2. 从图 3.8 到图 3.9 可以看出,本实验程序给出了一种多级反馈的轮转算法的实现,性能高效,实现扩展要求 1。(图 3.9 中,每当 pid 为 9753 的进程执行 2 次时,pid 为 9751 的进程执行 1 次,因为 pid 为 9753 的./b 初始优先级高)
- 3. 从图 3.3 和图 3.9 可以看出,显示作业状态命令(stat 命令)实现作业状态信息的反馈(程序里实现是使用 FIFO 将作业状态信息传输给作业控制命令程序),完成了扩展要



求 2。

4 每个人的工作与会议记录

每次实验至少要开 4 次小组会议,每次会议都要记录以下内容:

- a 说明每一位组员前一阶段完成的具体工作,是否按时按量完成任务。
- b 说明每一位组员下一阶段需要完成的工作。
- c 其他会议内容(如讨论的问题以及解决方案等)

4.1 会议时间表与会议记录

| 2012年4月16日 | 作业调度设计 | 黄建宇 |
|---------------|---------------|-----|
| 2012年4月20日 | 作业调度文档书写 | 黄建宇 |
| 2012年4月22日 | 作业调度文档审查,修改 | 黄建宇 |
| 2012年4月28-30日 | 作业调度程序编写 | 黄建宇 |
| 2012年5月1-3日 | 调试,debug,完善文档 | 黄建宇 |

每次会议都基本完成上次会议所计划内容,并规划下次完成进度。

5 其他说明

5.1 组内成员任务分工说明

(注明各个组员的工作量比例) 由于本组只有1人,工作量100%。

5.2 实验完成部分说明

基本都已完成。

实现所有扩展要求:

- ▶ 本实验程序给出了一种多级反馈的轮转算法的实现,要求学生对其性能进行分析, 改进优先级的更新方式,从而实现更合理、高效的调度算法。
- ▶ 此外,实验中的显示作业状态命令(stat 命令)的实现是将信息直接输出在调度程序 scheduler 终端,这样的话当时间片较短时,显示出来的作业状态信息易被其它调度信息覆盖掉,不利于实验观察。因此,建议学生实现作业状态信息的反馈(一种实现方式是使用 FIFO 将作业状态信息传输给作业控制命令程序)。



6 程序清单

| makefile | makefile 编译文件 | |
|-------------|-----------------------------|--|
| scheduler.h | 全局数据结构保存 | |
| scheduler.c | 作业调度程序 | |
| enq.c | 作业控制命令: 作业入队 | |
| deq.c | 作业控制命令: 作业出队 | |
| stat.c | 作业控制命令: 在标准输出上打印就绪队列中各作业的信息 | |
| cmdenv.conf | 环境变量路径设置 | |
| a.c | 测试程序 1,循环打印 a | |
| b.c | 测试程序 2, 循环打印 b | |
| c.c | 测试程序 3,循环打印 c | |

7 实验心得

7.1 心得:

我感受到理论与实践之间的差距,在课堂上我感觉作业调度很简单,但到了 OS 课程设计实际模拟时,却遇到一个个困难。通过解决这一个个困难,我感觉我对课堂上的理论部分有了更深刻的理解。

特别感谢王雷老师精彩的授课,感谢助教辛苦的讲解。最终我高效率高质量的完成的实验的要求。

7.2 建议:

建议老师多给一些相关的资料,比如初步介绍一下本实验要用到的相关函数。我看了《Unix 高级环境编程》才真正理解 FIFO(命名管道)的相关知识。