# 大连理工大学

## 本科实验报告

课程	名称:	操作系统实验
学院	(系)	:电信学部
专	业:	计算机科学与技术
班	级:	电计 1604 班
学	号:	201624229
学生生	<b>姓名</b> :	盛君如

2019年 06月 13日

## 实验项目列表

<del> </del>	实验项目名称	»4 n-1-				
序号		学时	预习	操作	结果	指导教师
1	进程管理					
2	处理器调度					
3	存储管理					
4	磁盘移臂调度算法					
5	文件管理					
6						
7						
8						
9						
10						
11						
12						
13						
14						
15						
16						
17						
18						
总计	学分:					

学院(系):	电信学	部	_专业:	<u>计算机和</u>	斗学与技术	年级:	2016届
班级: _ 电记	十1604 班	姓	名:	盛君如	_学号:	20162422	29
实验时间:	2019.05	实验	室:	综一 401	指导教	<b>师</b> : 杨	志豪

## 实验一、进程管理

## 1、实验目的

加深对于进程并发执行概念的理解。实践并发进程的创建和控制方法。观察和体验进程的动态特性。进一步理解进程生命期期间创建、变换、撤销状态变换的过程。掌握进程控制的方法,了解父子进程间的控制和协作关系。练习 Linux 系统中进程创建与控制有关的系统调用的编程和调试技术。

## 2、实验说明

进程可以通过系统调用 fork()创建子进程并和其子进程并发执行.子进程初始的执行映像是父进程的一个复本.子进程可以通过 exec()系统调用族装入一个新的执行程序。父进程可以使用 wait()或 waitpid()系统调用等待子进程的结束并负责收集和清理子进程的退出状态。fork()系统调用语法:

#include

pid t fork(void);

fork 成功创建子进程后将返回子进程的进程号,不成功会返回-1. exec 系统调用有一组 6 个函数,其中示例实验中引用了 execve 系统调用语法:

#include

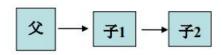
int execve(const char \*path, const char \*argv[], const char \* envp[]); path 要装入的新的执行文件的绝对路径名字符串.argv[] 要传递给新执行程序的完整的命令参数列表(可以为空).

envp[] 要传递给新执行程序的完整的环境变量参数列表(可以为空). Exec 执行成功后将用一个新的程序代替原进程,但进程号不变,它绝不会再返回到调用进程了。如果 exec 调用失败,它会返回-1。getpid()---获取进程的 pid

## 3、实验内容

#### 3.1.1 内容一

● 每个进程都执行自己独立的程序,打印自己的 pid,每个父进程打印其子进程的 pid;



#### 3.1.2 实验分析

本题的思想实现,首先是用 fork 函数创建父进程并且先执行,然后父进程创建一个子进程 p1,父进程根据自己的 pid>0 判断自己是父进程,打印出自己的 pid,然后其子进程 p1 根据 pid==0 判断自己是子进程,然后打印自己的 pid,子进程 p1 接着又创建一个子子进程 p2,子进程作为新的父进程打印出自己的 pid,子子进程 p2 依据 pid==0 判断自己是子子进程 p2 然后打印自己的 pid。

#### 3.1.3 源程序

```
//实现实验的第一个内容: 父进程->子进程 1->子进程 2
#include<stdio.h>
#include(unistd.h>
int main()
   int pid, pid1;
   pid=fork();
   if(pid==0)//创建子进程
      printf("其子进程1的pid为: %d.\n", getpid());
      pid1=fork();
      if (pid1==0)
         printf("其子子进程 2 的 pid 为: %d. \n\n", getpid());
         printf("我是子子进程 2, 子子进程 2 的 pid 为: %d. \n", getpid());
      else if (pid1>0)
         printf("我是子进程 1, 子进程 1 的 pid 为: %d. \t", getpid());
      else
         //操作系统出错,可能进程数量达到上限或者其他原因
         printf("fork() error. \n");
         return −1;
   else if (pid>0)
```

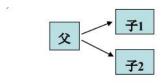
```
//创建父进程
{
    printf("我是一个父进程,父进程的pid为: %d.\t",getpid());
}
else
{
    //操作系统出错,可能进程数量达到上限或者其他原因
    printf("fork() error.\n");
    return -1;
}
return 0;
}
```

## 3.1.4 实验结果与截图

如截图所示,清晰地表现出**父进程->子进程 1->子子进程 2** 的关系,父进程的 pid: 11496,子进程 pl 的 pid: 4748,子子进程的 pid: 9596。内容显示与实验要求一致。

### 3.2.1 内容二

● 每个进程都执行自己独立的程序,打印自己的 pid,父进程打印其子进程的 pid;



#### 3.2.2 实验分析

本实验实现的思路是父进程先后使用 fork 函数创建两个子进程,父进程通过 fork 返回的 pid 判断自己后,打印出子进程 p1 的 pid,子进程 p1 打印自身 pid。父进程通过 fork 创建子进程 p2,并打印出其 pid,子进程 p2 打印自身 pid。

### 3.2.3 源程序

```
//实现实验内容第二部分
#include<stdio.h>
#include<unistd.h>
int main()
   int pid1, pid2;
  /*这里创建了一个进程*/
  pid1=fork();
   if (pid1==0)
     printf("我是第一个子进程 pl。子进程 pl的 pid 为: %d. \n", getpid());
   else if (pid1>0)
     printf("我是父进程。我的第一个子进程 pl 的 pid 为: %d. \n", pid1);//pid1
     pid2=fork();
     if (pid2==0)
        /*这里创建了一个子进程 2*/
        printf("我是第二个子进程 p2。子进程 p2 的 pid 为: %d. \n", getpid());
     else if (pid2>0)
        //
        printf("我是父进程。我的第二个子进程 p2 的 pid 为: %d. \n", pid2);//pid2
     else
        //操作系统出错,可能进程数量达到上限或者其他原因
        printf("fork() error. \n");
        printf("我是父进程,我的第二个子进程 p2 分配出错!");
  }
  else
     //操作系统出错,可能进程数量达到上限或者其他原因
     printf("fork() error. \n");
     printf("我是父进程,我的第一个子进程 p1 分配出错!");
     return -1;
  return 0;
```

#### 3.2.4 实验结果与截图

```
君如@DESKTOP-GRGGAKB /cygdrive/g/test1
$ ./test1_2
我是第一个子进程p1。子进程p1的pid为: 2212.我是父进程。我的第一个子进程p1的pid为: 2212.
我是父进程。我的第二个子进程p2的pid为: 7400.我是第二个子进程p2。子进程p2的pid为: 7400.
君如@DESKTOP-GRGGAKB /cygdrive/g/test1
$ ./test1_2
我是父进程。我的第一个子进程p1的pid为: 7216.
我是第一个子进程p1。子进程p1的pid为: 7216.
我是第一个子进程p1。子进程p2的pid为: 10812.
我是第二个子进程p2。子进程p2的pid为: 10812.
君如@DESKTOP-GRGGAKB /cygdrive/g/test1
```

如截图所示,清晰地表现出**父进程->子进程 1、子进程 2** 的关系,内容显示与实验要求一致。

### 3.3.1 内容三

编写一个命令处理程序,能处理max(m,n),min(m,n)和average(m,n,1)这几个命令(使用 exec函数族)。

#### 3.3.2 实验分析

在本次实验内容,我编写了一个命令处理程序 shell 模拟功能,同时配合 max、min 和 average 这三个函数,可以实现多次调用函数实现功能,我采用的是 exec 函数族中的 execve 函数实现系统中断调用功能。

我的 shell 程序有如下功能实现:

- 1、采用命令行参数,能够判断输入的命令、参数个数并调用正确的可执行文件;
- 2、如果输入为空,则一直显示 JUNRU CMD:,继续等待用户的输入,直到输入有效;
- 3、对非法输入有判断功能,如命令不存在,参数个数不匹配等,进行提示
- 4、当调用可执行文件结束之后还要返回到 shell 中继续等待用户的输入,知道用户输入 quit 命令或者 q 命令时,显示 See You!并退出。

max、min、average 三个函数我也做了相应的改进,以配合 shell 程序实现功能,让可执行文件执行结束之后回到 shell,我在 max、min 和 ave 函数结束之后又使用 ececve 函数调用 shell,使之继续执行。

#### 3.3.2 源程序

## • shell.cpp)

```
#include <iostream>
#include <unistd.h>
#include <sstream>
#include <vector>
using namespace std;
int main(int argc, char *argv[])
```

```
string cmd;
      cout<<"JUNRU_CMD:";
      while (getline (cin, cmd))
         stringstream ss(cmd);
         vector<string> cmdlist;//定义 string 数组
         string temp;
         while(ss>>temp)//把 cmd 串压入数组中
             cmdlist.push back(temp);
         if(cmdlist.empty())//cmd 为空时,
             cout<<"JUNRU CMD:";</pre>
             continue;
         else if (cmdlist[0]=="max")//当为 max 时
             if(cmdlist.size()>3)//判断非法性
                cout << "expected 2 arguments, but got
"<<cmdlist.size()-1<<endl;</pre>
                cout<<"JUNRU_CMD:";</pre>
                continue;
             char arg1[50], arg2[50];
             strcpy(argl, cmdlist[1].c_str());//cmdlist[1].c_str()最后指向的
内容是垃圾,因为 arg1 对象被析构,所以不能直接利用 c_str 返回的字符串,要利用
strcpy 等函数进行复制后再使用
             strcpy(arg2, cmdlist[2].c_str());
             char * argv[] = {"./max", arg1, arg2, NULL};
             char * envp[] = {NULL};
             else if (cmdlist[0]=="min")
             if (cmdlist. size()>3)
                cout << "expected 2 arguments, but got
"<<cmdlist.size()-1<<endl;
                cout<<"JUNRU CMD:";</pre>
                continue;
             char arg1[50], arg2[50];
             strcpy(arg1, cmdlist[1].c_str());
```

```
strcpy(arg2, cmdlist[2].c_str());
               char * argv[]={"./min", arg1, arg2, NULL};
               char * envp[] = {NULL};
               execve ("./min", argv, envp);
           else if (cmdlist[0]=="ave")
               if (cmdlist. size()!=4)
                   cout<<"expected 3 arguments, but got</pre>
"<<cmdlist.size()-1<<endl;
                   cout<<"JUNRU_CMD:";</pre>
                   continue;
               }
               char arg1[50], arg2[50], arg3[50];
               strcpy(arg1, cmdlist[1].c str());
               strcpy(arg2, cmdlist[2].c_str());
               strcpy(arg3, cmdlist[3].c str());
               char * argv[] = {"./ave", arg1, arg2, arg3, NULL};
               char * envp[] = {NULL};
               execve ("./ave", argv, envp);
           else if (cmdlist[0]=="quit" | | cmdlist[0]=="q")
               cout<<"See you!"<<endl;</pre>
               return 0;
           else
               cout<<"UNKNOW JUNRU CMD:"<<cmdlist[0]<<endl;</pre>
           cout<<"JUNRU CMD:";</pre>
    max.c)
   #include <stdio.h>
   #include <unistd.h>
   #include <stdlib.h>
   int main(int argc, char *argv[])
       char * argvv[]={"./she11", NULL};
       char * envp[] = {NULL};
       if (argc!=3)
           printf("expected 2 arguments, but got %d\n", argc-1);
       else
```

```
int num1=atoi(argv[1]);
       int num2=atoi(argv[2]);
       if(num1>=num2)
           printf("max number is %d\n", num1);
       else
       {
           printf("max number is %d\n", num2);
   execve ("./shell", argvv, envp);
   return 0;
min.c)
#include<stdio.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char *argv[])
   char * argvv[]={"./shell", NULL};
   char * envp[] = {NULL};
   if (argc!=3)
       printf("expected 2 arguments, but got %d\n", argc-1);
   else
       int num1=atoi(argv[1]);
       int num2=atoi(argv[2]);
       if(num1)=num2)
           printf("min number is %d\n", num2);
       else
       {
          printf("min number is %d\n", num1);
   execve ("./shell", argvv, envp);
   return 0;
ave.c)
#include <unistd.h>
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
int main(int argc, char *argv[])
```

```
char * argvv[]={"./she11", NULL};
char * envp[] = {NULL};
if (argc!=4)
   printf("expected 3 arguments, but got %d\n", argc-1);
else
   float num1=atof(argv[1]);
   float num2=atof(argv[2]);
   float num3=atof(argv[3]);
   printf("average is %. 2f n", (num1+num2+num3)/3.0);
execve ("./shell", argvv, envp);
return 0;
```

3.3.3 实验结果和分析

```
@DESKTOP-GRGGAKB /cygdrive/g/test1/she111
  ./shell
UNRU_CMD:max 3 4
max number is 4
JUNRU_CMD:min 3 5
min number is 3
JUNRU_CMD:sfg
JNKNOW JUNRU_CMD:sfg
TUNRU CMD:
[UNRU_CMD:
JUNRU_CMD:ave 4 56 5
average is 21.67
JUNRU_CMD:ave 3 45 7 3
expected 3 arguments, but got 4
JUNRU_CMD:q
See you!
```

程序的测试结果如图所示, 当输入 max、min 和 ave 等正确的命令都能正常识别并输 出结果, 当遇到空回车时 shell 自动忽略, 当用户输入错误的命令时, 例如 stg 错输入 时,提示 unknown junru cmd, 当用户输入的参数个数错误时, shell 进行提示参数个数与 预期不匹配,输入 quit 或者 q 命令后 shell 程序退出。可见程序达到了预期的效果。

学院(系):_	电信学部	3	专业:_	计算机科	斗学与技术	_年级:	2016届
班级:电计	1604 班	_姓	名 <b>:</b>	盛君如	_学号:	20162422	9
实验时间: 20	019.05	实验室	í •	综一 401	指导教师	币: 杨:	志豪

## 实验二、处理器调度

## 一、 实验题目

随机给出一个进程调度实例,模拟进程调度,给出按照先来先服务 算法 FCFS、轮转 RR、最短进程优先 SJF、最高响应比 HRN 进行调度各进程 的完成时间、周转时间、带权周转时间。

## 二、源程序

```
#include<stdio.h>
#include iostream. h>
#include<stdlib.h>
#include<windows.h>
FILE *p fcfs, *p rr, *p sjf, *p hrn;
//**************
struct {
  char id;//进程名--
  int arrive time;//到达时间--
  int serve_time;//服务时间--
  int remain servetime://剩余服务的时间
  int start time;//开始执行时间
  int finish time;//完成时间
  int route time;//周转时间
  float rrt;//带权周转时间
}Process[20];//定义进程的相关结构信息
//**************
//下面是全局变量定义
//**************
int N://总进程数目
int allover time=0;//一共的执行时间
int ready queue[20];//进程就绪队列
int time=0;//时间参数
int count of queue=0;//就绪队列中的进程数目
```

```
//****************
  //初始化每个进程
  void Initialize Process()
     int i=0;
     for (; i \le N; i++)
        Process[i].start time=0;
        Process[i].finish_time=0;
        Process[i].route time=0;
        Process[i].rrt=0;
        Process[i].remain servetime=Process[i].serve time;
        allover_time+=Process[i].serve_time;//计算总共执行的时间
        ready queue[i]=-1;//就绪队列为空
     }
  }
  //打印,将结果以美观的格式显示出来
  void Print()
     float aver rrt=0;//平均带权周转时间
     float aver routetime=0;//平均周转时间
     ****\n");
      printf("进程名 到达时间 服务时间 开始时间 完成时间 周转时间 带权周转
时间\n");
     for (int i=0; i< N; i++)
        aver rrt+=Process[i].rrt;
        aver routetime+=Process[i].route time;
        printf("%2c\t", Process[i].id);
        printf("%5d\t", Process[i].arrive_time);
        printf("%5d\t", Process[i]. serve_time);
        printf(" %5d\t", Process[i]. start_time);
        printf(" %5d\t", Process[i]. finish time);
        printf(" %5d\t", Process[i].route_time);
        printf(" %7.2f\n", Process[i].rrt);
     printf("\n\t 平均周转时间:%.2f\t 平均带权周转时
间:%. 2f\n", aver routetime/N, aver rrt/N);
     ****\n");
```

```
//执行先来先服务算法
   void fcfs()
      p_fcfs=fopen("./FCFS.txt", "w+");
      printf("
                              ^{^{^{^{^{\prime}}}}}\n");
                               欢迎进入 FCFS 调度\n\n");
      printf("
      printf("
                        <时间序列>\n");
      printf("
      printf("-
                               ----\n");
      printf("时间:");
      for (int q=0; q \le 30; q++)
         if(q<9)
             printf("%d ", q);
            printf("%d ", q);
      printf("\n");
      printf("进程名: ");
      int earliest_arrive_time;//就绪队列中最早到达的进程的到达时间
      int pid;//模拟的最早到达的进程的进程号
      time=0;
      count of queue=0;
      while(time<=allover_time)</pre>
         int i;
         count_of_queue=0;
         for(i=0;i<N;i++)//将到达时间在当前的 time 前的所有进程加入队列中
             if(Process[i].arrive_time<=time &&</pre>
Process[i].remain servetime!=0)
             //两个保证,一个是到达时间不能超过当前时间,一个是剩余服务时间不
能为0
                ready_queue[count_of_queue]=i;
                count_of_queue++;
         if(count_of_queue==0)//说明就绪队列为空
             printf(" ");//记录过程
```

```
time++;
          else
             //寻找此时最先到来的进程
             earliest arrive time=Process[ready queue[0]].arrive time;
             pid=ready queue[0];
             for(i=1;i<count_of_queue;i++)</pre>
   if (earliest arrive time>Process[ready queue[i]].arrive time)//swap
   earliest_arrive_time=Process[ready_queue[i]].arrive_time;
                    pid=ready_queue[i];
             Process[pid].start time=time;//find the first process's start
time;
             int t1=time;
             time+=Process[pid].serve time;
             for(;t1<time;t1++)
                 char ch=Process[pid].id;
             // fputc(ch, p_fcfs);/////
                 fprintf(p fcfs, "%c\n", ch);
                 S1eep(100);
                 printf("%c ", Process[pid].id);//记录过程
             Process[pid].finish time=time;
             Process[pid].remain servetime=0;
   Process[pid].route_time=Process[pid].finish_time-Process[pid].arrive_time
   Process[pid].rrt=(float)Process[pid].route time/Process[pid].serve time;
      printf("\n");
      printf("
                             FCFS 先来先服务算法模拟\n");
      Print();//调用打印函数输出显示结果;
      fclose(p_fcfs);
```

```
void rr()
   p_rr=fopen("./RR.txt", "w+");
   printf("
                           `^^\n");
                            欢迎进入 RR(q=1) 调度\n\n");
   printf("
   printf("
                           ^^^\n"):
   printf("
                     <时间序列>\n");
   printf("
   printf("-
                              ----\n");
   printf("时间:");
   for (int q=0; q <=30; q++)
      if(q<9)
         printf("%d ", q);
         printf("%d ", q);
   printf("\n");
   printf("进程名: ");
   count_of_queue=0;
   int flag=-1;//标记进程是否执行完毕,-1为执行完毕,否则为未执行完毕
   int i;
   time=0;
   while(time<=allover_time)</pre>
      //将在当前 time 时刻到达的进程加入就绪队列
      for (i=0; i< N; i++)
         if(Process[i].arrive_time==time)
             ready_queue[count_of_queue++]=i;
      if(flag!=-1)//执行没有完毕,把该编号加入队列尾部
         ready_queue[count_of_queue++]=flag;
      if(count of queue==0)//队列无进程
         if(time<=allover_time)</pre>
             printf(" ");//记录过程
         time++;
```

```
else//取队首
   if (Process[ready queue[0]].remain servetime==Process[ready queue[0]].serv
e time)
                Process[ready_queue[0]]. start_time=time;//计算进程的开始时
间
             if (Process[ready queue[0]]. remain servetime<=1)//q=1, 进程将要结
束,两种情况,一种是本次执行完后变成结束状态,另一种是已经为结束状态
                 int t1=time;
                 time+=Process[ready queue[0]].remain servetime;
                 for(;t1<time;t1++)
                    char ch=Process[ready queue[0]].id;
                    fprintf(p_rr, "%c\n", ch);
                    Sleep (100);
                    printf("%c ", Process[ready_queue[0]].id);//记录过程
                Process[ready queue[0]].finish time=time;
   Process[ready_queue[0]].route_time=time-Process[ready_queue[0]].arrive_ti
me;
   Process[ready queue[0]].rrt=(float)Process[ready queue[0]].route time/Pro
cess[ready queue[0]].serve time;
                f1ag=-1;
             else//进程未结束
                 time++;
                char ch=Process[ready queue[0]].id;
                fprintf(p_r, "%c\n", ch);
                Sleep (100);
                            ", Process[ready queue[0]].id);//记录过程
                printf("%c
                Process[ready queue[0]].remain servetime--;
                flag=ready queue[0];
             //此时需要将进程调离出就绪队列
             for(i=0; i < (count_of_queue-1); i++)
                ready_queue[i]=ready_queue[i+1];
             count_of_queue--;
```

```
printf("\n----
      printf("\n");
      printf("
                         RR 轮转(q=1)\n");
      Print();//调用打印函数输出显示结果;
      fclose(p_rr);
   }
   void SJF()//算法思想和 FCFS 一样,只是参考的标准不一样
      p_sjf=fopen("./SJF.txt", "w+");
      printf("
                            ^{\hat{}} \n");
                            欢迎进入 SJF 调度\n\n");
     printf("
      printf("
     printf("
                      〈时间序列〉\n");
      printf("
      printf("-
      printf("时间:");
      for (int q=0; q <=30; q++)
        if (q<9)
           printf("%d ", q);
        else
           printf("%d ", q);
      printf("\n");
      printf("进程名: ");
      int shortest serve time;//就绪队列中服务时间最短的进程的服务时间
      int pid;//模拟的服务时间最短的进程的进程号
      time=0;
      count_of_queue=0;
      while(time<=allover time)
        int i;
        count_of_queue=0;
        for(i=0;i<N;i++)//将到达时间在当前的 time 前的所有进程加入队列中
            if(Process[i].arrive time<=time &&
Process[i].remain_servetime!=0)
           //两个保证,一个是到达时间不能超过当前时间,一个是剩余服务时间不
```

能为0

```
ready queue[count of queue]=i;
                 count_of_queue++;
          if (count_of_queue==0) //说明就绪队列为空
             if (time <= allover time)
                 printf("
                            ");//记录过程
             time++;
          else
             //寻找此时最先到来的进程
             shortest serve time=Process[ready queue[0]].serve time;
             pid=ready queue[0];
             //找出就绪队列中最短服务时间的进程
             for (i=1; i < count_of_queue; i++)</pre>
   if (shortest_serve_time>Process[ready_queue[i]].serve_time)//swap
                    shortest_serve_time=Process[ready_queue[i]].serve_time;
                    pid=ready queue[i];
             Process[pid].start_time=time;//find the first process's start
time;
             int t1=time;
             time+=Process[pid].serve_time;
             for(;t1<time;t1++)
                 char ch=Process[pid].id;
                 fprintf(p_sjf, "%c\n", ch);
                 Sleep (100);
                 printf("%c ", Process[pid].id);//记录过程
             Process[pid].finish time=time;
             Process[pid].remain_servetime=0;
   Process[pid].route_time=Process[pid].finish_time-Process[pid].arrive_time
;
   Process[pid].rrt=(float)Process[pid].route_time/Process[pid].serve_time;
```

```
printf("\n----
      printf("\n");
      printf("
                           SJF 最短进程优先\n");
      Print();//调用打印函数输出显示结果
      fclose(p_sjf);
   }
   //最高响应比优先算法
   //思想: R=1+(wait ime/serve time), 其中 R 为优先权, 根据优先权来进行调度进程
的执行
   //记W_S=wait_ime/serve_time
   void HRN()
      p_hrn=fopen("./HRN.txt", "w+");
      printf("
                             `^^\n"):
      printf("
                          欢迎进入 HRN 调度\n\n");
      printf("
                        <时间序列>\n");
      printf("
      printf("
      printf("时间:");
      for (int q=0; q <=30; q++)
         if (q<9)
            printf("%d ", q);
         else
            printf("%d ", q);
      printf("\n");
      printf("进程名: ");
      float W_S;///记W_S=max(wait_ime/serve_time)
      int pid;//模拟的WS的进程的进程号
      time=0;
      count_of_queue=0;
      time=0;
      while(time<=allover_time)
         int i;
         count_of_queue=0;
         for(i=0;i<N;i++)//将到达时间在当前的 time 前的所有进程加入队列中
```

```
if(Process[i].arrive_time<=time &&</pre>
Process[i].remain servetime!=0)
              //两个保证,一个是到达时间不能超过当前时间,一个是剩余服务时间不
能为0
                 ready queue[count of queue]=i;
                 count_of_queue++;
              }
          }
          if (count of queue==0) //说明就绪队列为空
              if (time <= allover time)
                            ");//记录过程
                 printf("
              time++;
          else
   W S=(float)(time-Process[ready queue[0]].arrive time)/Process[ready queue
[0]]. serve time;
              pid=ready queue[0];
              ///找出就绪队列中WS进程
              for (i=0; i < count_of_queue; i++)</pre>
   if (W S<(float) (time-Process[ready queue[i]].arrive time)/Process[ready qu
eue[i]].serve_time)
   W S=(float)(time-Process[ready queue[i]].arrive time)/Process[ready queue
[i]]. serve time;
                    pid=ready_queue[i];
                 }
              Process[pid].start_time=time;//find the first process's start
time;
              int t1=time;
              time+=Process[pid].serve_time;
              for(;t1<time;t1++)
                 char ch=Process[pid].id;
                 fprintf(p_hrn, "%c\n", ch);
                 S1eep(100);
                 printf("%c ", Process[pid].id);//记录过程
              }
```

```
Process[pid].finish_time=time;
           Process[pid].remain servetime=0;
  Process[pid].route time=Process[pid].finish time-Process[pid].arrive time
  Process[pid].rrt=(float)Process[pid].route_time/Process[pid].serve_time;
     printf("\n--
                          ----\n\n"):
     printf("
                        HRN 最高响应比优先\n");
     Print();
     fclose(p_hrn);
  void main()
     printf("本次运行的进程数目(不大于20个):");
     cin>>N;
     cout<<"************************请输入有关进程
cout<<"请按照如右格式输入进程信息:〈进程名〉〈到达时间〉〈服务时
间>"<<endl<<endl;
     for (int i=0; i< N; i++)
        cout<<"第"<<ii+1<<"个进程: "<<'\t';
        cin>>Process[i].id>>Process[i].arrive_time>>Process[i].serve_time;
     end1;
     //进行 fcfs 算法
     Initialize Process();
      fcfs();
     //进行轮转法(q=1)
      Initialize Process();
     rr();
     //进行 S.JF 最短进程优先
     Initialize Process();
      SJF();
     //HRN 最高响应比优先
     Initialize Process();
      HRN();
```

```
}
```

```
Python 动画程序(以 FCFS 为例子)
   # -*- coding: utf-8 -*-
   Created on Tue Jun 11 19:33:17 2019
   @author: 君如
   from tkinter import *
   import numpy as np
   import matplotlib.pyplot as plt
   import time
   FCFS=[]
   btn=[]
   btn0=[]
   btnd=[]
   with open (r"FCFS. txt", "r") as f1:
       data1=f1. readlines()
   for line in datal:
       FCFS. append (line. split()[0])
   root = Tk()
   root.title("电计 1604 班盛君如的<FCFS>")
   a = LabelFrame(root, height=800, width=900, text='FCFS Schedule')
   a. pack (side='top', fill='both', expand=True)
   sb = Scrollbar(root)
                           #垂直滚动条组件
   sb. pack(side=RIGHT, fill=Y) #设置垂直滚动条显示的位置
   listb=Listbox(root, yscrollcommand=sb. set) #Listbox 组件添加 Scrollbar 组
件的 set()方法
   listb = Listbox(root)
                                     # 第一个小部件插入数据
   for item in FCFS:
       listb.insert(END, item)
   len fcfs=len(FCFS)
   for i in range (0, len fcfs):
       btnn=Button(a, text=i, heigh=3, width=5)
       btnn.grid(row=0, column=i)
       btn0. append (btnn)
   for i in range (0, len fcfs):
       btna=Button(a, text=i, heigh=3, width=5, fg='red')
       btna.grid(row=1, column=i)
       btnd. append (btna)
```

```
def Btn():
        for i in range (0, len fcfs):
            if FCFS[i]=='A':
                btn1=Button(a, text=FCFS[i], heigh=3, width=5, bg='wheat')
            elif FCFS[i]=='B':
                btn1=Button(a, text=FCFS[i], heigh=3, width=5, bg='purple')
            elif FCFS[i]=='C':
                btn1=Button(a, text=FCFS[i], heigh=3, width=5, bg='blue')
            elif FCFS[i]=='D':
                btn1=Button(a, text=FCFS[i], heigh=3, width=5, bg='gray')
            elif FCFS[i]=='E':
                btn1=Button(a, text=FCFS[i], heigh=3, width=5, bg='cyan')
            btn1.grid(row=1, column=i)
            btn1.update()
            btn. append (btn1)
            time. s1eep(0.5)
    btns=Button(a, text="FCFS", heigh=3, width=5, fg='red', bg='yellow', command=Bt
n)
    btns.grid(row=4, column=9)
    listb.pack(fill=BOTH)
    sb. config (command=listb. yview)
    root.mainloop()
```

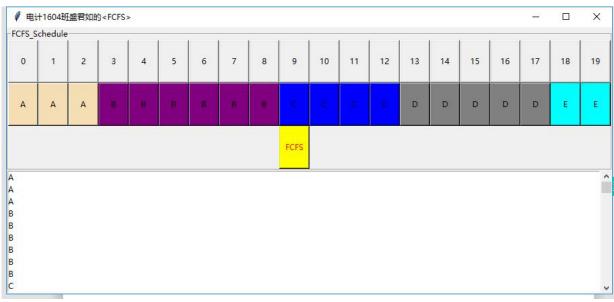
## 三、 实验结果与截图

```
■ **C+Users\partial_Postkop\u00e4fesssess(1)\u00e42bugs\partial_postbooks\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00e4a\u00
```

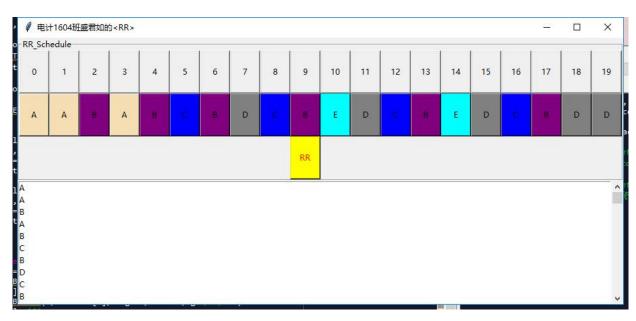
■ "C:\Users\君如\Desktop\操作系统实验(1)\2.处理器调度\Debug\处理器调度.exe"							
欢迎进入RR(q=1)调度							
《时间序列》							
RR轮转(q=1)							
*************************************							
A 0 3 0 4 4 1.33 B 2 6 2 18 16 2.67							
C 4 4 5 17 13 3.25 D 6 5 7 20 14 2.80							
E 8 2 10 15 7 3.50							
平均周转时间:10.80   平均带权周转时间:2.71 ************************************							
■ "C:\Users\君如\Desktop\操作系统实验(1)\2.处理器调度\Debug\处理器调度.exe"							
*************************************							
《时间序列》							
SJF最短进程优先							
*************************************							
A 0 3 0 3 3 1.00 B 2 6 3 9 7 1.17 C 4 4 11 15 11 2.75							
D 6 5 15 20 14 2.80 E 8 2 9 11 3 1.50							
平均周转时间:7.60 平均带权周转时间:1.84							
*************************************							
HRN最高响应比优先							
*************************************							
A 0 3 0 3 3 1.00 B 2 6 3 9 7 1.17 C 4 4 9 13 9 2.25							
B 2 6 3 9 7 1.17 C 4 4 9 13 9 2.25 D 6 5 15 20 14 2.80 E 8 2 13 15 7 3.50							
平均周转时间:8.00 平均带权周转时间:2.14							

FCFS:

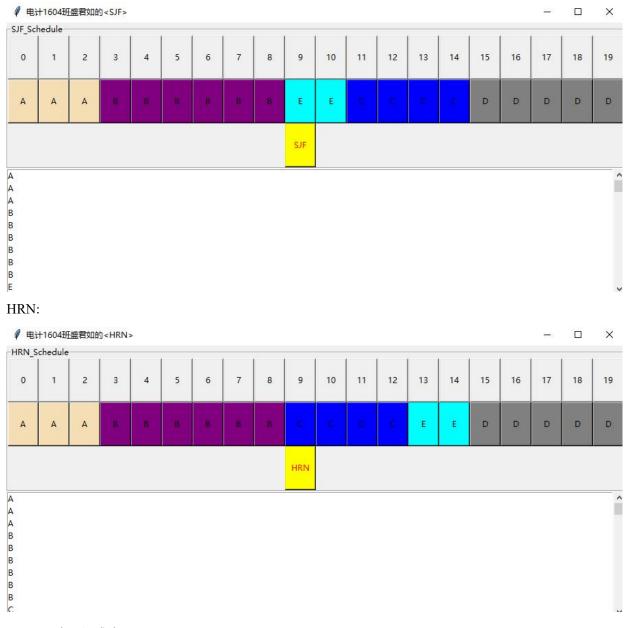




## RR(q=1):



#### SJF:



## 四、实验感想

本次四个算法实现均采用了队列的思想,通过各自的思想标准来实现调度问题,如上 图所示,很好地模拟了处理机调度的过程。也很好地锻炼了我的编程能力。

学院(系):	电信学	部	_专业:	计算机和	斗学与技术	_年级:	2016 届
班级:	计 1604 班	姓	名:	盛君如	_学号:	20162422	9
实验时间:	2019.05	实验的	室 <b>:</b>	综一 401	指导教具	师 <b>:</b> 杨:	志豪

## 实验三、存储管理

## 一、实验题目

模拟两种页面置换算法: LRU 算法和 FIFO 算法,给定任意的访问序列与页面数目,显示两种算法的页面置换过程,统计和报告不同置换算法依次淘汰的页号、缺页次数和缺页率。

## 二、源程序

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<windows.h>
#define N 50
int page_num;//内存中物理页面数目 m
int len;//页面引用序列长度
int ready_queue[N];//存放页面引用序列的队列 a
int mem queue[N];//存放在主存中的序列的队列 b
int flag[N];//缺页状态标记,0为不缺页,1为缺页
int miss num; //缺页数目 no
float miss ratio;//缺页率 gyl
int f,r;//队列的首,尾
int checkup(int i)//检查内存中是否有这队列的页号, LRU 和 FIFO 共享使用
  for (int j=f; j \le r; j++)
      if (mem queue[j]==ready queue[i])
        return 1;
  return 0;
}
void Unfull page(int i)//物理页面未满时的页面调度,LRU和FIFO共享使用
```

```
int j;
   int k;
   if(checkup(i)==0)//缺页时,将新页面加进去,不缺页时不用操作
         mem queue[++r]=ready queue[i];
         flag[i]=1;
   printf("调入页号:%d", ready_queue[i]);
   printf("\t");
   for(j=f; j<=r; j++)//输出这次的过程
      printf("%d ", mem_queue[j]);
   k=page num-(r-f+1);
   switch(k)
   {
      case 0:
         printf("\t淘汰页:None\t缺页: %d\n",flag[i]);
         break;
      case 1:
                   \t淘汰页:None\t缺页: %d\n",flag[i]);
         printf("
         break;
      }
      case 2:
                     \t 淘汰页: None\t 缺页: %d\n", flag[i]);
         printf("
         break;
      }
}
void FIFO()
{
   int i, j;
   miss_num=0;
   miss_ratio=0.00;
   f=r=0;
   mem_queue[0]=ready_queue[0];
   flag[0]=1;
   printf("调入页号:%d", ready_queue[0]);////////
   printf("\t%d", mem_queue[0]);
   for (i=0; i < page_num-2; i++)
```

```
printf("\t");
     printf("淘汰页:None\t 缺页: %d\n", flag[0]);
     for (i=1; i < len; i++)
      {
        flag[i]=0;
        //说明物理页面未满
        if((r-f+1) \leq page_num)
           Unfull_page(i);
        else//说明物理页面已满
           if(checkup(i)==0)//缺页
           {
              flag[i]=1;
              mem_queue[++r]=ready_queue[i];
              f++;
              printf("调入页号:%d", ready_queue[i]);
              printf("\t");
              for(j=f; j<=r; j++)//输出这次的过程
                 printf("%d ", mem_queue[j]);
              printf("\t 淘汰页:%d\t 缺
页: %d\n'', mem_queue[f-1], flag[i]);
           else//不缺页
              printf("调入页号:%d", ready_queue[i]);
              printf("\t");
              for(j=f; j<=r; j++)//输出这次的过程
                 printf("%d ", mem_queue[j]);
              printf("\t 淘汰页:None\t 缺页: %d\n", flag[i]);
     //计算缺页数目
     for (i=0; i<1en; i++)
```

```
if(flag[i]==1)
          miss_num++;
   miss_ratio=(float)miss_num/len;
int search_LRU(int i)//查找最近使用的m个页面中最近最少使用的页号
   int j, t, cnt=0;
   int buff[N];//数值为1表示最近有使用
   for(j=0;j<N;j++)//清0
      buff[j]=0;
   for (t=i-1; t>=0; t--)
      if(buff[ready_queue[t]]==0)
          buff[ready_queue[t]]=1;
          cnt++;
          if(cnt==page_num)//达到了物理页面数目
             for (j=f; j \le r; j++)
                 if (mem_queue[j]==ready_queue[t])
                    return j;
   return 0;
//模拟 LRU 算法
void LRU()
   int i, j;
   miss_num=0;
   miss_ratio=0.00;
   f=r=0;
   mem_queue[0]=ready_queue[0];
   flag[0]=1;
   printf("调入页号:%d", ready_queue[0]);
   printf("\t%d", mem_queue[0]);
```

```
for (i=0; i < page_num-2; i++)
  printf("\t");
printf("淘汰页:None\t 缺页: %d\n", flag[0]);
//置换执行
for (i=1; i < len; i++)
   flag[i]=0;
   //说明物理页面未满,操作同 FIFO 一样
   if((r-f+1) \leq page_num)
        Unfull_page(i);
   else
   //说明物理页面已满,操作与 FIFO 不同
     if(checkup(i)==0)//缺页
        flag[i]=1;
        //替换
        int tmp=mem_queue[search_LRU(i)];//调用寻找LRU的索引
        mem_queue[search_LRU(i)]=ready_queue[i];
        printf("调入页号:%d", ready queue[i]);
        printf("\t");
        for(j=f; j<=r; j++)//输出这次的过程
           printf("%d ", mem_queue[j]);
        printf("\t 淘汰页:%d\t 缺页: %d\n", tmp, flag[i]);
     else//不缺页
        printf("调入页号:%d", ready queue[i]);
        printf("\t");
        for(j=f; j<=r; j++)//输出这次的过程
           printf("%d ", mem_queue[j]);
        printf("\t淘汰页:None\t缺页: %d\n",flag[i]);
   }
}
```

```
//计算缺页数目
  for (i=0; i<1en; i++)
     if(flag[i]==1)
       miss num++;
  miss_ratio=(float)miss_num/len;
}
void main()
  printf("
               欢迎来到页面置换存储管理\n");
  printf("页面引用序列长度:");
  scanf ("%d", &len);
  printf("物理页面数目: ");
  scanf ("%d", &page num);
  printf("\n 请输入页面引用序列: \t");
  for (int i=0; i<1en; i++)
     scanf("%d", &ready_queue[i]);
  *FIFO 算法*\n");
  printf("
  printf("
                      ******\n\n");
  FIFO();
  printf("\n\t 缺页次数: %d\t 缺页率: %. 2f\n", miss_num, miss_ratio);
  printf("
                      *LRU 算法*\n");
                      ******(n\n");
  printf("
  LRU();
  printf("\n\t 缺页次数: %d\t 缺页率: %.2f\n", miss_num, miss ratio);
```

## 三、实验结果及分析

```
III "C:\Users\君如\Desktop\操作系统实验(1)\3.存储管理\Debug\存储管理.exe"
        欢迎来到页面置换存储管理
********************
页面引用序列长度:10
物理页面数目:3
请输入页面引用序列:
                  1235424453
***********************
               *FIFO算法*
               okokokokokokokokokok
                  淘汰页:None
泡汰页:None
           1
                              缺页: 1
           1 2 2 3 5 4 5 4
                               页: 1
           淘汰页:None
                               央页:
                  淘汰页:1
                              缺页:
                 缺页:
                              缺页.
                              缺页. 0
                              缺负. 0
  分号:5
页号:3
                              缺页: 0
           423
                              缺页:
     缺页次数:7
                 缺页率: 0.70
*LRU算法*
               ****
                  淘汰页:None
泡汰页:None
            1
           页: 1
                 海淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘淘
                              缺页:
                              缺页:
                              缺页:
                              缺页.
                              缺负. ō
                              缺页. 0
      :4
      :5
                              缺页: 0
                              缺页: 1
     缺页次数:7
                  缺页率: 0.70
Press any key to continue
```

给出十个序列,五个物理页面,同时得出如上结果对比,经过分析比较,符合实际情况。 四、讨论、建议、质疑

存储管理中的这两个调度算法,算法结构有很多相似性,但思想却不同,尤其是当页面满时,且缺页时的调度策略不同,导致如上不同的结果。

学院(系):	电信学部	专业:_	计算机科	学与技术	_年级: _	2016 届
班级:电计1	<u>604 班</u> 姓	名:	盛君如	_学号:	201624229	
实验时间: 20	19.05 实际	脸室 <b>:</b>	综一 401	指导教师	币 <b>:</b> 杨志	豪

## 实验四、磁盘移臂调度算法

## 一、实验题目

- 1. 示例实验程序中模拟两种磁盘移臂调度算法:SSTF 算法和 SCAN 算法;
- 2. 能对两种算法给定任意序列不同的磁盘请求序列,显示响应磁盘请求的过程;
- 3. 能统计和报告不同算法情况下响应请求的顺序、移臂的总量

## 二、源程序

P\_SSTF=fopen("SSTF.txt","w+");//C:\\Users\\君如\\Desktop\\操作系统实验\\4.磁盘调度算法

```
int i,tmp,min distance;
    int begin_SSTF=begin;
    fprintf(P_SSTF,"%d\n",begin_SSTF);
    sum=0;
    for(i=0;i<len;i++)
    {
        min distance=INT MAX;//定义最小距离并设定初始值
        for(int j=0;j<len;j++)//寻找最小距离
        {
            if(min distance>abs(disk queue[j]-begin SSTF) && flag[j]==0)
                min_distance=abs(disk_queue[j]-begin_SSTF);
                tmp=j;
            }
        }
        flag[tmp]=1;//tmp 为寻找的索引号
        sum+=min_distance;
        fprintf(P_SSTF,"%d\n",disk_queue[tmp]);
        printf("\t\t%d\t
                       %d\n",disk queue[tmp],min distance);
        begin_SSTF=disk_queue[tmp];//调整磁道开始位置
    }
    fclose(P SSTF);
}
void SCAN()
{
    P_SCAN=fopen("SCAN.txt","w+");//C:\\Users\\君如\\Desktop\\操作系统实验\\4.磁盘调度算法
    int i,tmp,min distance;
    int begin SCAN=begin;
    fprintf(P SCAN,"%d\n",begin SCAN);
```

```
int 1 r;//判断方向,为 1 表示向右边进行,为 0 表示向左边方向进行
   //
       int len l,len r;//处在磁盘开始位置的左右边的磁道数目
       sum=0;
       len r=len l=0;
       //计算处在磁盘开始位置的左右边的磁道数目
        for(i=0;i<len;i++)
        {
           if(begin SCAN<=disk queue[i])
               len r++;
        }
       len_l=len-len_r;
        for(i=0;i<len_r;i++)
           min distance=INT MAX;//定义最小距离并设定初始值
           for(int j=0;j<len;j++)//寻找最小距离
            {
               if((disk queue[j]-begin SCAN)>=0 && min distance>(disk queue[j]-begin SCAN)
&& flag[j]==0)
               {
                   min_distance=disk_queue[j]-begin_SCAN;
                   tmp=j;
           }
           flag[tmp]=1;
           sum+=min_distance;
           fprintf(P_SCAN,"%d\n",disk_queue[tmp]);///
           printf("\t\%d\t %d\n",disk_queue[tmp],min_distance);
           begin SCAN=disk queue[tmp];//调整磁道开始位置
        }
        for(i=0;i<len 1;i++)
```

```
min distance=INT MAX;//定义最小距离并设定初始值
          for(int j=0;j<len;j++)//寻找最小距离
           {
              if((disk queue[j]-begin SCAN)<0 && min distance>(begin SCAN-disk queue[j]) &&
flag[j]==0
              {
                  min distance=begin SCAN-disk queue[j];
                  tmp=j;
              }
          flag[tmp]=1;
          sum+=min_distance;
          fprintf(P_SCAN,"%d\n",disk_queue[tmp]);//
          printf("\t\t%d\t %d\n",disk_queue[tmp],min_distance);
          begin SCAN=disk queue[tmp];//调整磁道开始位置
   }
   void main()
   {
       printf("\n
                        欢迎来到磁盘移臂调度\n");
       printf("磁盘访问序列长度:");
       scanf("%d",&len);
       printf("读写头起始位置:");
       scanf("%d",&begin);
       printf("请输入磁盘访问序列:");
       for(int i=0;i<len;i++)
       {
          scanf("%d",&disk queue[i]);
```

```
}
       printf("***********************************/n");
       printf("
                               *SSTF 算法*\n");
       printf("
                               *******\n\n");
       printf("\t 访问的次磁道号\t 移动的磁道数\n");
       SSTF();
       printf("\n\t\tSSTF 移臂总量: %d\n",sum);
       *SCAN 算法*\n");
       printf("
                               *******\n\n");
       printf("
       printf("\t 访问的次磁道号\t 移动的磁道数\n");
       for(i=0;i<len;i++)
       {
           flag[i]=0;
       }
       SCAN();
       printf("\n\t\tSCAN 移臂总量: %d\n",sum);
   }
Python 动画程序(以 STTF 为例 ):
   # -*- coding: utf-8 -*-
   ,,,,,,
   Spyder Editor
   This is a temporary script file.
   ,,,,,,
   import matplotlib.pyplot as plt,time
   import numpy as np
   # 绘制普通图像
   sstf=[]
```

flag[i]=0;

```
with open(r"SSTF.txt","r") as f1:
    data1=f1.readlines()

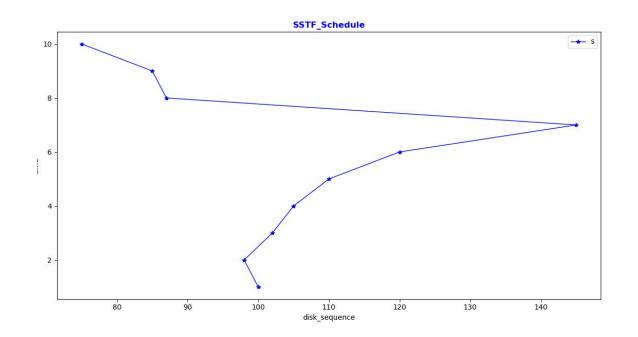
for line in data1:
    sstf.append(int(line.split()[0]))

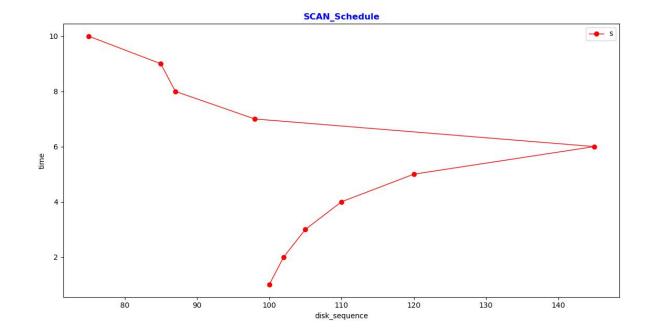
for i in range(12):
    plt.ion()
    plt.clf()
    X=plt.plot(sstf[:i+1],list(range(1, len(sstf[:i+1]) + 1)),"b*-",linewidth=1) #在当前绘图对象绘图

(X 轴, Y 轴, 线类型, 线宽度)
    plt.xlabel("disk_sequence") #X 轴标签
    plt.ylabel("time") #Y 轴标签
    plt.title("SSTF_Schedule",fontsize='large',fontweight='bold',color='blue') #图标题
    plt.legend(X,'sstf')
    plt.pause(0.8)
    plt.ioff()
```

### 三、实验结果与分析

```
🔳 "C:\Users\君如\Desktop\操作系统实验(1)\4.磁盘调度算法\Debug\磁盘移臂调度算法.exe"
         欢迎来到磁盘移臂调度
************************
磁盘访问序列长度: 9
读写头起始位置: 100
请输入磁盘访问序列: 105 98 87 120 145 110 102 85 75
*********************
                *SSTF算法*
                **********
      访问的次磁道号
98
                    移动的磁道数
                       2
4
             102
                       #35
             105
             110
             120
                       10
                       25
58
             145
             87
                       2
10
             85
             75
             SSTF移臂总量: 119
************************
                 *SCAN算法*
                 okokolokolokokoloko
      访问的次磁道号
                    移动的磁道数
                       235
             102
             105
             110
             120
                       10
                       25
             145
             98
                       47
                       11
                       2
10
             85
             75
             SCAN移臂总量: 115
Press any key to continue_
```





手动输入序列,得到如上图的次磁道号和移动磁道数以及移臂总数,并用 Python 实现动画效果,如上图清晰可见其工作过程。

### 四、讨论、建议、质疑

本次的磁盘调度算法较为简单,清晰可理解其工作原理以及工作过程,我也较好地模拟出了其工作过程,再接再厉。

## 大连理工大学实验报告

学院(系):电	信学部	专业: <u>计</u>	算机科学与技术	<u>:</u> 年级:	2016届
班级:电计16045	姓 4	名:盛君生	如学号:	20162422	29
实验时间: 2019.05	实验室	· 综一	- 401 - 指导	教师: 杨	志豪

## 实验五、文件管理

#### 一、实验题目

给出一个磁盘块序列:1、2、3、.....、500, 初始状态所有块为 空的, 每块的大小为 2k。使用空闲表、空闲盘区链、位示图 三种算法之一来管理空闲块。对于基于块的索引分配以下步骤:

- (1) 随机生成 2k-10k 的文件 50 个,文件名为 1.txt、2.txt、.....、 50.txt,按照上述算法存模拟磁盘中。
- (2) 删除奇数.txt(1.txt、3.txt、.....、49.txt)文件。
- (3) 新创建 5 个文件(A.txt、B.txt、C.txt、DE.txt), 大小为:7k、5k、2k、9k、3.5k, 按照与(/1)相同的算法存储 到模拟磁盘中。
- (4)给出文件 A.txt、B.txt、C.txt、D.txt、E.txt 的盘块存储状态和所有空闲区块的状态。

#### 二、源程序

#include <iostream>

#include <sstream>

#include <vector>

#include <ctime>

#include <string>

using namespace std;

#define N1 50

#define N2 500

bool bitmap[N2]={0};//位示图初始为0,代表没有占位

```
int signal;//选择位示图
typedef struct filetable
   string filename;
   int indexed_block_node;//文件块索引号
}filetable;
vector<filetable> fat_Tab;//建立文件分配表数组
class Index_Block_Node
public:
   int Block[5];//文件的5个块的存放内容(其实是序号),可见运行结果
   Index_Block_Node()
      for (int i=0; i<5; i++)
         Block[i]=0;
   Index_Block_Node(int* x)
   {
      for (int i=0; i<5; i++)
      {
         Block[i]=*(x+i);
};
Index_Block_Node* M=new Index_Block_Node[N2];//定义 500 个磁盘块序列
void Createfiles()
   srand((unsigned)time(NULL));
```

```
{
         filetable file_buff;
         stringstream st;
         st << (i+1);
         string str=st.str();
         file_buff.filename=str+".txt";
         for (int j=0; j<N2; j++)
             if(bitmap[j]==false)//该块空闲
                file_buff.indexed_block_node=j;
                bitmap[j]=true;
                //因为每块大小为 2K, 所以我们随机产生 1-5 个块, 并放入其中
                int blocks=(rand()\%5)+1;
                for(int k=1;k<=blocks;k++)</pre>
                {
   M[file_buff.indexed_block_node].Block[k-1]=k+file_buff.indexed_block_node;
//注意《有修改,可能有错
                   bitmap[k+file_buff.indexed_block_node]=true;
                }
                break;
         fat_Tab. push_back(file_buff);//把这次的新的分配表插入
   }
   void Delete_Odd_File()//删除奇数的文件占位
```

for (int i=0; i< N1; i++)

```
vector<filetable> ::iterator tmp=fat Tab.begin();
   for (int i=0; i< N1; i+=2)
    {
       bitmap[tmp->indexed_block_node]=false;
       for (int j=0; j<5; j++)
       {
           int t=M[tmp->indexed_block_node].Block[j];
           if(t!=0)
           {
              bitmap[t]=false;
              M[tmp->indexed_block_node].Block[j]=0;
           else
              break;
       //删除对应的文件
       tmp=fat_Tab.erase(tmp);
       tmp++;
}
void New_File()
   string name[5]={"A.txt", "B.txt", "C.txt", "D.txt", "E.txt"};
   double size[5] = \{7, 5, 2, 9, 3.5\};
   for (int i=0; i<5; i++)
       filetable tmp;
       tmp. filename=name[i];
```

```
for(int j=0; j<N2; j++)
       {
          if(bitmap[j]==0)//表示未被占位
             bitmap[j]=true;
              tmp.indexed_block_node=j;
              for (int k=0; k \le ize[i]/2.0; k++)
                 for (int t=j+1; t<N2; t++)
                     if(bitmap[t]==0)
                        bitmap[t]=true;
                        M[tmp.indexed_block_node].Block[k]=t;
                        break;
                     }
              break;
          }
      fat_Tab. push_back(tmp);///把这次的新的分配表放入
}
void Print()
   vector<filetable> ::iterator tmp=fat_Tab.begin();
   cout<<"
```

```
----\n";
                       cout<<"
                                                                                                   盛君如>······\n";
                       cout<<"
  -----\n":
                       cout<<' \t'<<' \t'<<"
                                                                                                                                 "<<"=== 文件名=="<<"== 文件块索引号
===="<<<"======文件存放块号======="<<end1;
                       for(;tmp!=fat Tab.end();tmp++)
                                  cout <<' \ \ '' <<' \ \ '' <<' \ '' <<' \ '' <<' \ '' <<' \ \ '' <<' \ \ '' <<' \ \ '' <<' \ \ '' <<' \ \ '' <<' \ \ '' <<' \ '' <<' \ '' <<' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' < '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ '' \ 
                                  printf("% 3d\t\t", tmp->indexed_block_node);
                                  for (int i=0; i<5; i++)
                                   {
                                              printf("%3d ", M[tmp->indexed_block_node].Block[i]);
                                  cout<<end1;</pre>
                       }
                       cout<<end1;</pre>
                         -----\n";
                       if(signal==1)
            printf("-------
                               ··· ·· ·· < 创
                                                                                                                                  建 文 件
                                                                                                                                                                                          后
                                                                                                                                                                                                               的
                                                                                                                                                                                                                                  位
                                                                                                                                                                                                                                                     示
图>------
n'';
                        else
                                  if (signal==2)
```

```
printf(".....
··· ··· ··· ·· 〈 删 除 文 件
                        后 的
                              位
                                示
图>------
n'';
   else
 printf(".....
··· ··· ··· ·· 〈 添 加 文 件 后 的
                              位
图>------
n'';
   cout<<"----";
   int u;
   for (u=0; u<10; u++)
   {
    cout<<"0"<<u<<" ";
   }
   for (; u < 50; u++)
   {
    cout<<u<<" ";
   }
   cout<<"----"<<endl;
 ----\n";
   int j=0;
```

```
for (int i=0; i< N2-1; i++)
    {
       if(i==0)
        {
           cout<<"--"<<"0"<<j<<"-- ";
        }
        j++;
       cout<<br/>bitmap[i]<<" ";
        if((i+1)\%50==0)
           cout<<"----";
           cout<<end1;</pre>
           cout<<"--0"<<j/50<<"--";
       }
    cout<<"----";
    cout<<end1;</pre>
    cout<<"----";
-----\n";
    cout<<end1;</pre>
 }
 int main()
    Createfiles();
    signal=1;
```

```
Print();
Delete_Odd_File();
signal=2;

Print();
New_File();
signal=3;

Print();
return 0;
}
```

三、实验结果与分析

\Desktop\操作系统实验(1)\5.文件管理\Debug	)\文件管理.exe"						
		 班 盛君如	>				
	文件块索引号===	=======>	件仔				
1. txt	<u>o</u>	1	0	ō	0	0	
2. txt	2	3	4	5	6	0	
3. txt	7	8	9	10	11	12	
4. txt	13	14	15	16	17	0	
5. txt	18	19	20	21	22	23	
6. txt	24	25	26	0	0	0	
7. txt	27	28	29	30	0	0	
8. txt	31	32	0	0	0	0	
9. txt	33	34	35	36	37	0	
10. txt	38	39	40	41	0	0	
11. txt	42	43	44	45	46	0	
12. txt	47	48	49	50	51	52	
13. txt	53	54	0	0	0	0	
14. txt	55	56	57	58	0	0	
15. txt	59	60	61	0	0	0	
16. txt	62	63	0	0	0	0	
17. txt	64	65	0	0	0	0	
18. txt	66	67	68	69	70	0	
19. txt	71	72	73	0	0	0	
20. txt	74	75	76	77	0	0	
21. txt	78	79	80	81	82	0	
22. txt	83	84	85	0	0	0	
23. txt	86	87	88	0	0	0	
24. txt	89	90	91	0	0	0	
25. txt	92	93	94	95	96	97	
26. txt	98	99	0	0	0	0	
27. txt	100	101	0	0	0	0	
28. txt	102	103	104	105	106	107	
29. txt	108	109	110	111	112	113	
30. txt	114	115	0	0	0	0	
31. txt	116	117	118	119	120	0	
32. txt	121	122	123	124	125	126	
33. txt	127	128	129	130	0	0	
34. txt	131	132	0	0	0	0	
35. txt	133	134	135	0	0	0	
36. txt	136	137	0	0	0	0	
37. txt	138	139	0	0	0	0	
38. txt	140	141	142	0	0	0	
39. txt	143	144	0	0	0	0	
40. txt	145	146	0	0	0	0	
41. txt	147	148	149	150	151	0	
42. txt	152	153	154	155	156	157	

	 								43. 44. 45. 46. 47. 48. 49. 50.	txt txt txt txt txt txt				1 1 1 1 1 1	58 60 65 71 77 83 87 92		 		159 16 16 17 17 18 18 19	1 6 2 8 4 8 8 8	0 162 167 173 179 185 189		0 163 168 174 180 186 195	15 18 19 19	69 75 31 0 91 96		6 2 0 0 0				 							 											 
																																											44 4		46	17	48	49 -	-
01 01 03 04 05 06 07 08	 1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	((		111110000000000000000000000000000000000	1 1 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	1 1 1 1 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0	111111111111111111111111111111111111111	1 1 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1	1 1 1 1 1 1 1 0 0 0 0 0	1 : 1 : 1 : 1 : 1 : 1 : 1 : 1 : 1 : 1 :	1 1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0	1 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0 0	1 1 1 0 0 0 0					

					-						- 5		-																									
									文化			;===:	===	:====7																								
						2. tx				2 10				3 11	4 12		5																					
						4. tx				10 19				20	21	1:	5																					
						8. tx				25				26	0																							
						10. t				33				34	35		)																					
						12. t				39				40	41	4		43																				
						14. t				49				50	51	5:	2 !	53																				
						16. t				57 64				58 65	59 66	6	7 1	61 68																				
						20. t				74				75	76		7	78	79																			
						22. t	txt			85				86	87		)																					
						24. t				94				95	96																							
						26. t				10 10				101	0 107																							
						28. t				11				106 114	107		)																					
						32. t				11				119	120																							
						34. t				12				125	126																							
						36. t				13				133	134			36																				
						38. t				14 14				144 148	0 149		)																					
						42. t				15				158	159																							
						44. t				16				168	169		Ď																					
						46. t				17				174			)																					
						48. t				18 18				182 189	183 190		)	0 92																				
						50. t				19				189	190			92 14																				
						B. tx				15				16	17			0																				
						C. tx	xt			23				24																								
						D. tx				27				28	29 38				32																			
						E. tx	хt			36					38		)																					
																…〈清	対加文	件后	的位	示图	⊴>…																	
																																		45		7 40	40	
00 01	02 03	U4 I	05 06	) 07	υ×	09 1	10 1	11 12	2 13	14	15 1	o 17	18	19 20	21	22 2	3 24	25 2	26 2	7 28	29	30 3	1 3	2 33	34	35 3	56 31	38	39	4U -	41 43	2 43	44	45 4	eb 41	48	49 -	
0 1 1	1 1			1	1			1 1	1	1	1	1 1		1 1			1 1		1	1 1				1 1	1							1 1			0 0			
Ĩ Ĩ Ĩ	1 1			) 1					ō			$1 \overline{1}$		õ			ī			$\tilde{1}$				ō ō								ōō			1			
	0 0			. 1				0 0	) 1			0 0		1 1			) 1			0 0				1 1			1 (				0 (	0 1			0 1	1		
2 1 1			0 (	1				0 0	0			0 1		1 (			1 1		0 0				1	$\begin{array}{ccc} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{array}$			0 (	1			1	10			0 0	) ()		
2 1 1 3 1 0	Λ-0																		0	V V N N			0 I	0 0			0 (	. 0			, I	v V			o l	, 0		
2 1 1 3 1 0 4 0 0	0 0		ň	ň					n n			าก		n 1		Λ :																nΩ						
2 1 1 3 1 0 4 0 0 5 0 0	0 0		0 1	0				0 0	0			0 0 0		0 (			) ( ) (		0 (	0 0			Ŏ	0 0			0 (	) 0			0 (	U U 0 0			0 0	) ()		

如上图所示,我采用了位示图的方法编写算法,实现了文件建立,删除,增加的功能。

#### 四、讨论、建议、质疑

位示图法则是对于每个块使用 1bit 来记录这个块的当前使用状态,0 代表空闲,1 代 表已经使用了,为了方便起见,本程序使用了一个长为 500 的布尔数组来记录每个块是 否使用,增加文件时查看是否有连续且足够的位块,删除文件则较为简单,直接将相应的 位的记录置 0。

# 实验感想

通过本次操作系统实验,从理论课走出来,进入实践环节,这是我们计算机专业动手编程能力的十分正确的教学模式,我也对操作系统中所学习的重要的算法有了更深层次的理解。

一开始我以为只是把算法实现了就可以了,但是后来发现其实并没有那么简单,算法的思想不理解深入,编程过程中很容易走偏,导致事倍功半。而且同学们的完成的作业非常认真且优秀,各种动画界面效果,很好地直观地展示出算法的运行过程,我也努力地去学习更好地完善自己的工作,在第一个实验中编写了 shell 程序使之能过多次调用 max、min、ave 函数。其他的实验也做了相应的动画效果。

台上三分钟,台下十年功,虽然在给老师演示时就短短几分钟,但是我私下十分努力去学习相应的程序编写,也得到了老师的认可,我也可以在自己的这门课程上画上完整的句号,这令我欣慰,计算机科学不同于其他学科,兼具理论和实践,而且是理论服务于实践,在老师的多次强调计算机学生要多锻炼自己的编程动手能力,我深有体会,感谢老师!