

操作系统 实验报告

课程名称	操作系统实验	课程编号	0906553
实验项目名称	磁盘调度算法		
学号		年级	
姓名		专业	计算机科学与技术
学生所在学院	计算机科学与技术学院	指导教师	
实验室名称地点			

哈尔滨工程大学
计算机科学与技术学院

磁盘调度算法

一. 实验概述:

1.实验名称: 磁盘调度算法

2.实验目的:

1) 通过学习 EOS 实现磁盘调度算法的机制, 掌握磁盘调度算法执行的条件和时机;
2) 观察 EOS 实现的 FCFS、SSTF 和 SCAN 磁盘调度算法, 了解常用的磁盘调度算法;

3) 编写 CSCAN 和 N-Step-SCAN 磁盘调度算法, 加深对各种扫描算法的理解。

3.实验类型: 验证、设计

4.实验内容:

- 1) 准备实验, 创建一个 EOS Kernel 项目;
- 2) 验证先来先服务 (FCFS) 磁盘调度算法;
- 3) 验证最短寻道时间优先 (SSTF) 磁盘调度算法;
- 4) 验证 SSTF 算法造成的线程“饥饿现象”;
- 5) 验证扫描 (SCAN) 磁盘调度算法;
- 6) 改写 SCAN 算法;
- 7) 编写循环扫描 (CSCAN) 磁盘调度算法;
- 8) 验证 SSTF、SCAN 及 CSCAN 算法中的“磁臂粘着”现象;
- 9) 编写 N-Step-SCAN 磁盘调度算法。

二. 实验环境

操作系统: windows XP

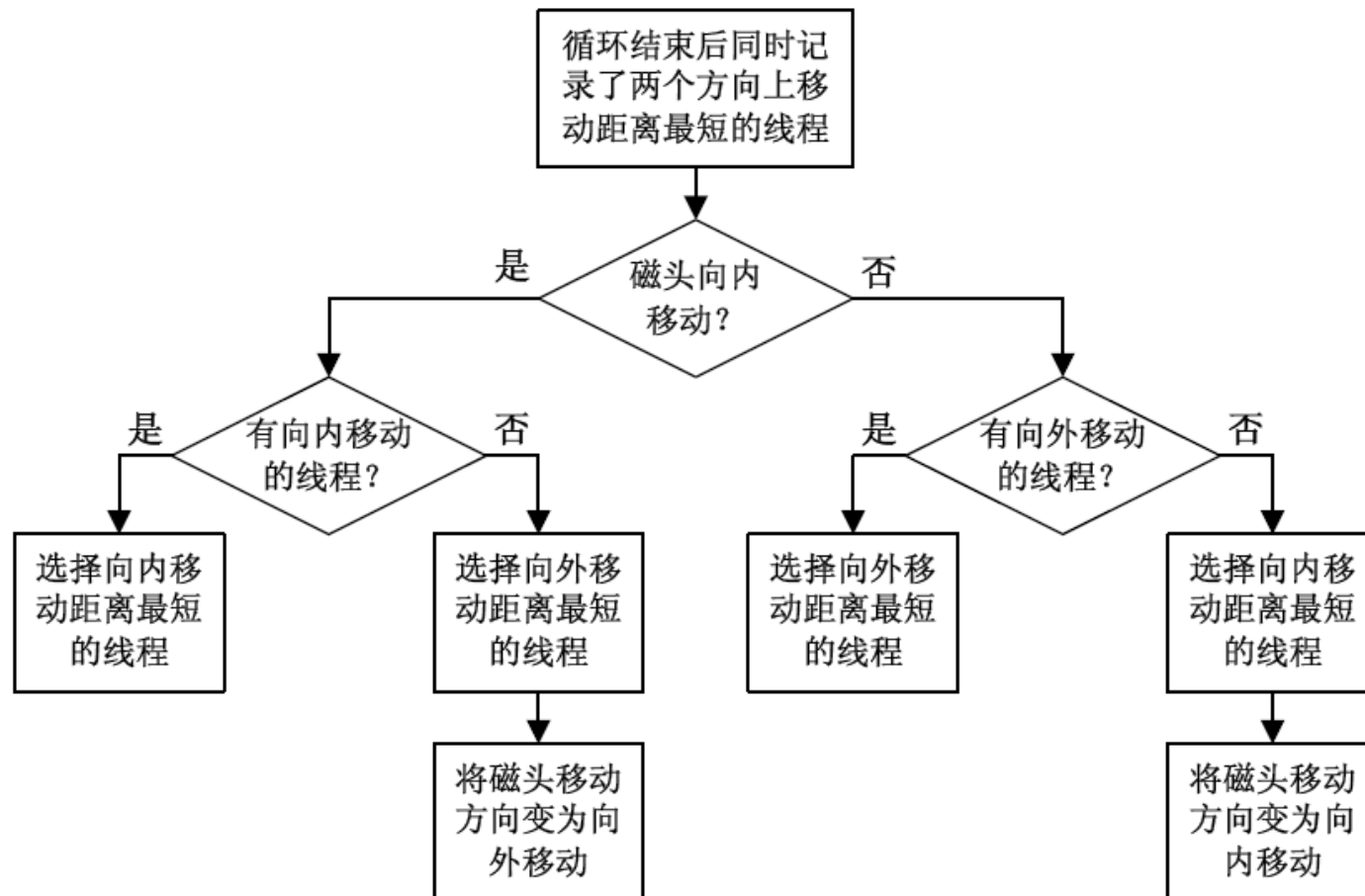
编译器: Tevalaton OS Lab

语言: C

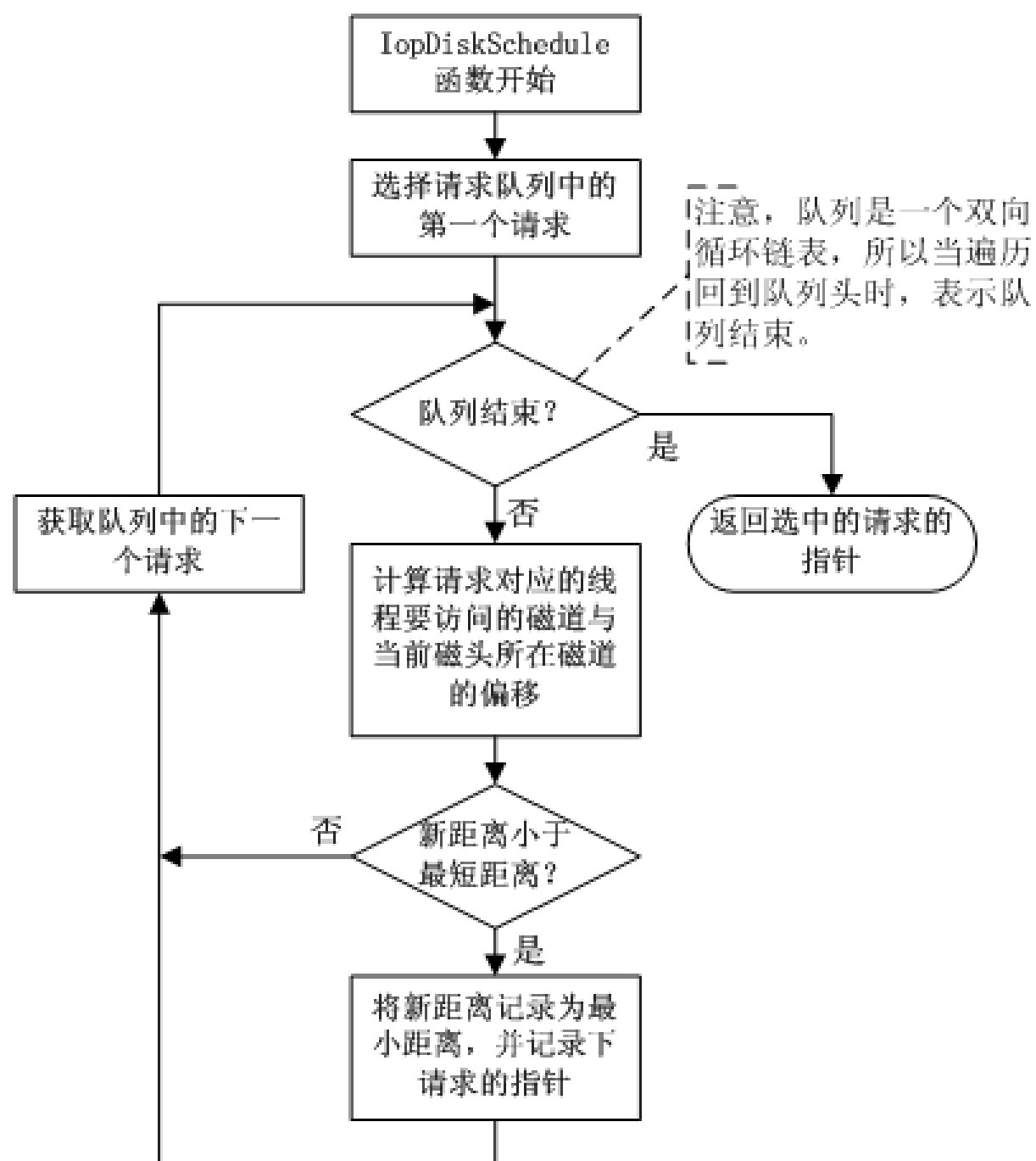
三. 实验过程

1.设计思路和流程图:

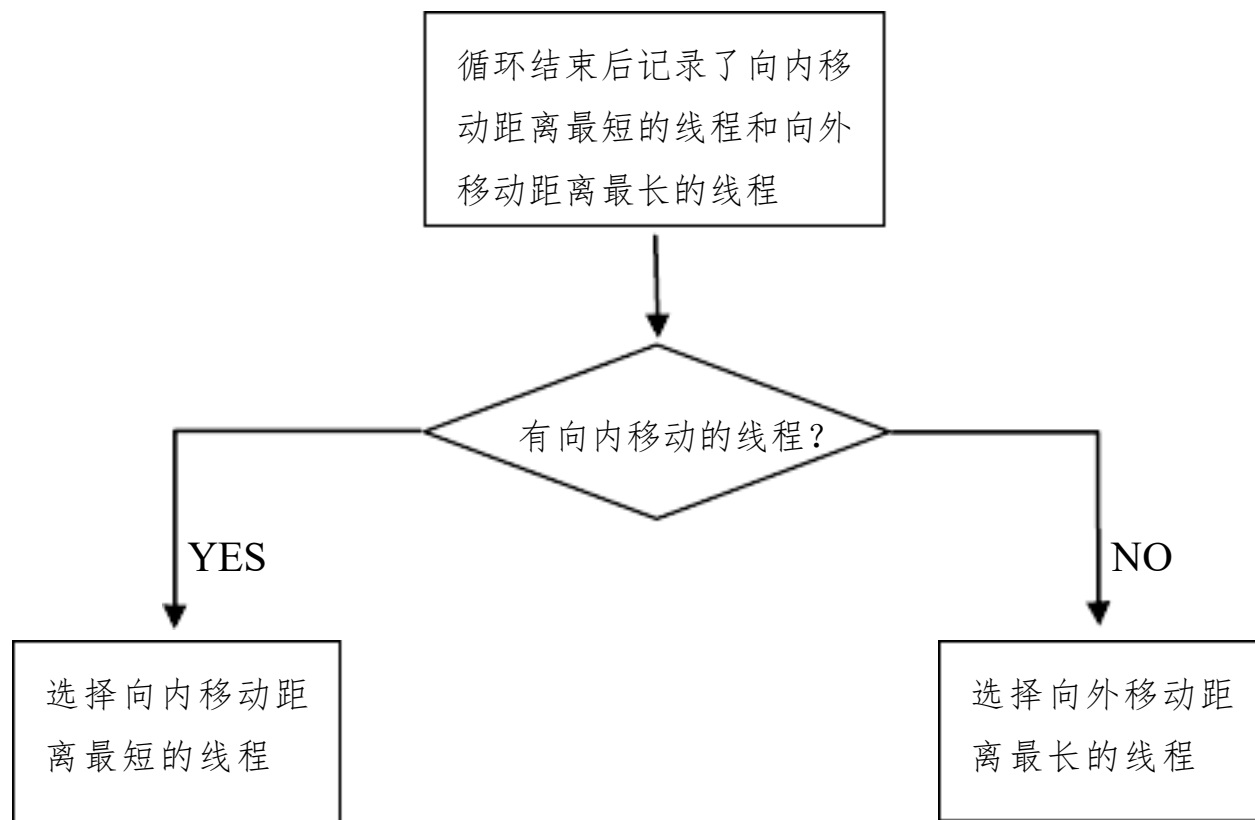
SCAN 算法流程图:



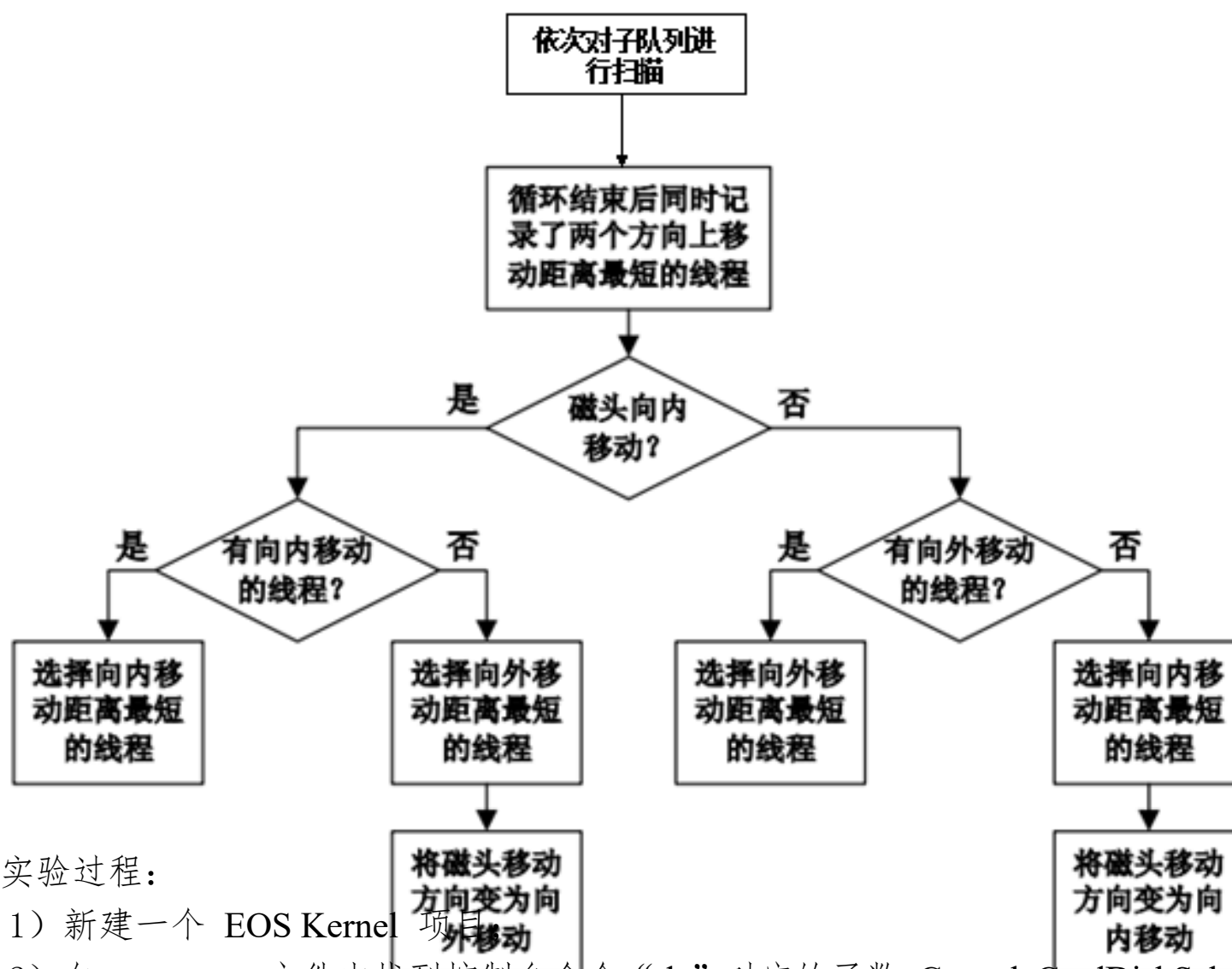
SSTF 算法的流程图:



CSACN 流程图:

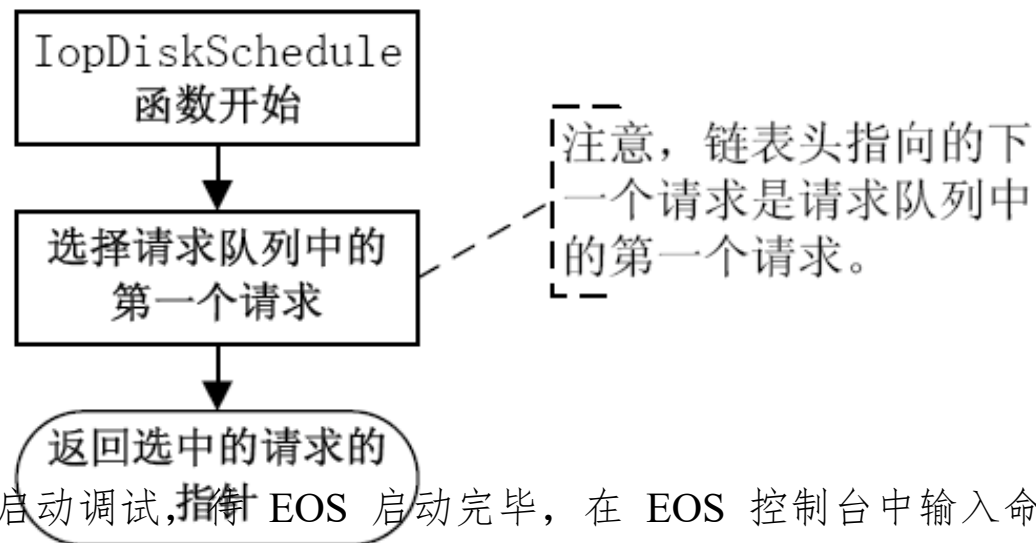


N-STEP-SCAN 算法调度:



2. 实验过程:

- 1) 新建一个 EOS Kernel 项目
- 2) 在 `sysproc.c` 文件中找到控制台命令“ds”对应的函数 `ConsoleCmdDiskSchedule`。“ds”命令专门用来测试磁盘调度算法。阅读该函数中的源代码，目前该函数使磁头初始停留在磁道 10，其它被阻塞的线程依次访问磁道 8、21、9、78、0、41、10、67、12、10；
- 3) 打开 `io/block.c` 文件，在第 378 行找到磁盘调度算法函数 `IopDiskSchedule`。阅读该函数中的源代码，目前此函数实现了 FCFS 磁盘调度算法，流程图如下:



4) 生成项目，启动调试，指针 EOS 启动完毕，在 EOS 控制台中输入命令“ds”后按回车；

```

OS Lab PC - Microsoft Virtual PC 2007
Action Edit CD Floppy Help
CONSOLE-1 (Press Ctrl+F1~F8 to switch console window...)
Welcome to EOS shell
>ds
Start Cylinder: 10
TID: 31 Cylinder: 8
TID: 32 Cylinder: 21
TID: 33 Cylinder: 9
TID: 34 Cylinder: 78
TID: 35 Cylinder: 0
TID: 36 Cylinder: 41
TID: 37 Cylinder: 10
TID: 38 Cylinder: 67
TID: 39 Cylinder: 12
TID: 40 Cylinder: 10
>
  
```

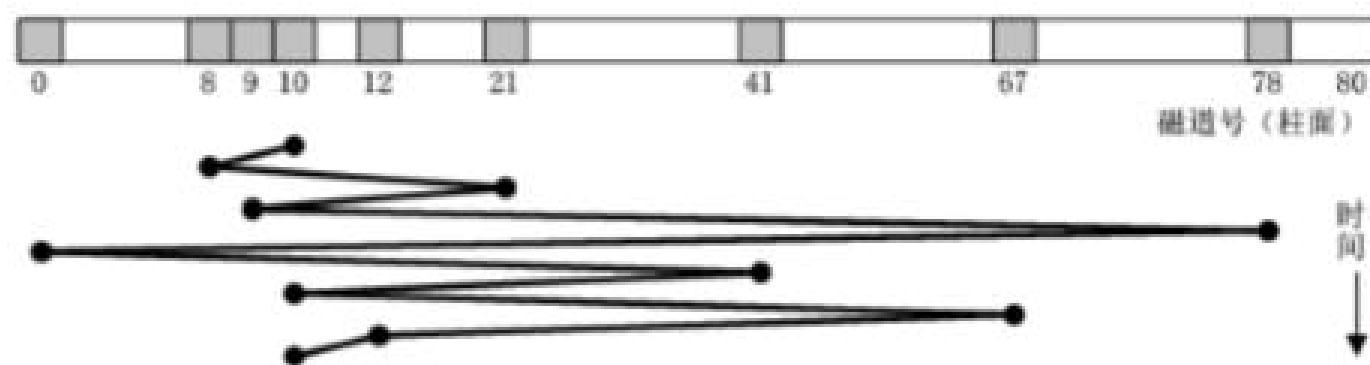
```

输出
调试
***** Disk schedule start working *****
Start Cylinder: 10
TID: 31 Cylinder: 8 Offset: 2 -
TID: 32 Cylinder: 21 Offset: 13 +
TID: 33 Cylinder: 9 Offset: 12 -
TID: 34 Cylinder: 78 Offset: 69 +
TID: 35 Cylinder: 0 Offset: 78 -
TID: 36 Cylinder: 41 Offset: 41 +
TID: 37 Cylinder: 10 Offset: 31 -
TID: 38 Cylinder: 67 Offset: 57 +
TID: 39 Cylinder: 12 Offset: 55 -
TID: 40 Cylinder: 10 Offset: 2 -

Total offset: 360 Transfer times: 10 Average offset: 36
***** Disk schedule stop working *****
  
```

在 EOS 控制台中会首先显示磁头的起始位置是 10 磁道，然后按照线程被阻塞的顺

序依次显示线程的信息(包括线程 ID 和访问的磁道号)。磁盘调度算法执行的过程中,在 OS Lab 的“输出”窗口中也会首先显示磁头的起始位置,然后按照线程被唤醒的顺序依次显示线程信息(包括线程 ID、访问的磁道号、磁头移动的距离和方向),并在磁盘调度结束后显示此次调度的统计信息(包括总寻道数、寻道次数和平均寻道数)。对比 EOS 控制台和“输出”窗口中的内容,可以发现 FCFS 算法是根据线程访问磁盘的先后顺序进行调度的。下图显示了本次调度执行时磁头移动的轨迹:



5) 打开 `sstf.c` 文件, 该文件提供的 `IopDiskSchedule` 函数实现了 SSTF 磁盘调度算法, 其中应注意:

①变量 `Offset` 是有符号的长整型, 用来表示磁头的偏移(包括距离和方向)。`Offset` 大于 0 时表示磁头向内移动(磁道号增加); 小于 0 时表示磁头向外移动(磁道号减少); 等于 0 时表示磁头没有移动。而名称以“`Distance`”结尾的变量都是无符号长整型, 只表示磁头移动的距离(无方向)。所以在比较磁头的偏移和距离时, 或者在将偏移赋值给距离时, 都要取偏移的绝对值(调用 C 库函数 `abs`)。本实验在实现其它磁盘调度算法时也同样遵守此约定;

②在开始遍历之前, 将最小距离 (`ShortestDistance`) 初始化为最大的无符号长整型数, 这样, 第一次计算的距离一定会小于最小距离, 从而可以使用第一次计算的距离来再次初始化最小距离。本实验在实现其它磁盘调度算法时也同样使用了此技巧。

6) 生成项目, 启动调试, 待 EOS 启动完毕, 在 EOS 控制台中输入命令“`ds`”后按回车;

对比 EOS 控制台和“输出”窗口中的内容(特别是线程 ID 的顺序), 可以发现, SSTF 算法唤醒线程的顺序与线程被阻塞的顺序是不同的。图 18-4 显示了本次调度执行时磁头移动的轨迹。对比 SSTF 算法与 FCFS 算法在“输出”窗口中的内容, 可以看出, SSTF 算法的平均寻道数明显低于 FCFS 算法。

```
OS Lab PC - Microsoft Virtual PC 2007
Action Edit CD Floppy Help
CONSOLE-1 (Press Ctrl+F1~F8 to switch console window...)
Welcome to EOS shell
>ds
Start Cylinder: 10
TID: 31 Cylinder: 8
TID: 32 Cylinder: 21
TID: 33 Cylinder: 9
TID: 34 Cylinder: 78
TID: 35 Cylinder: 0
TID: 36 Cylinder: 41
TID: 37 Cylinder: 10
TID: 38 Cylinder: 67
TID: 39 Cylinder: 12
TID: 40 Cylinder: 10
>
```

```
输出
调试
***** Disk schedule start working *****
Start Cylinder: 10
TID: 37 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 40 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 33 Cylinder: 9 Offset: 1 -
TID: 31 Cylinder: 8 Offset: 1 -
TID: 39 Cylinder: 12 Offset: 4 +
TID: 32 Cylinder: 21 Offset: 9 +
TID: 36 Cylinder: 41 Offset: 20 +
TID: 38 Cylinder: 67 Offset: 26 +
TID: 34 Cylinder: 78 Offset: 11 +
TID: 35 Cylinder: 0 Offset: 78 -

Total offset: 150 Transfer times: 10 Average offset: 15
***** Disk schedule stop working *****
```

7) 验证 SSTF 算法造成的线程“饥饿现象”，使用 SSTF 算法时，如果不断有新线程要求访问磁盘，而且其所要访问的磁道与当前磁头所在磁道的距离较近，这些新线程的请求必然会被优先满足，而等待队列中一些老线程的请求就会被严重推迟，从而使老线程出现“饥饿”现象。

8) 修改 sysproc.c 文件 ConsoleCmdDiskSchedule 函数中的源代码，仍然使磁头初始停留在磁道 10，而让其它线程依次访问磁道 78、21、9、8、11、41、10、67、12、10，生成项目，启动调试，待 EOS 启动完毕，在 EOS 控制台中输入命令“ds”后按回车；

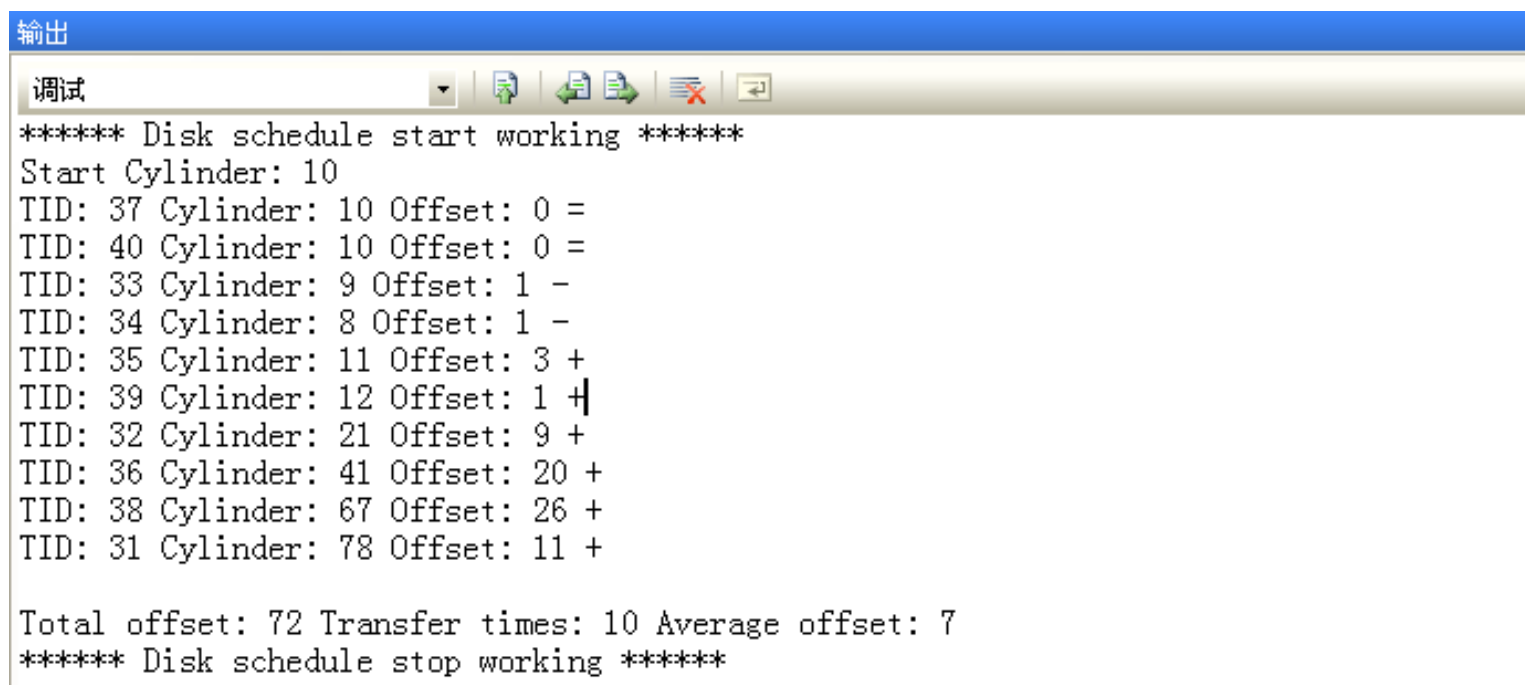
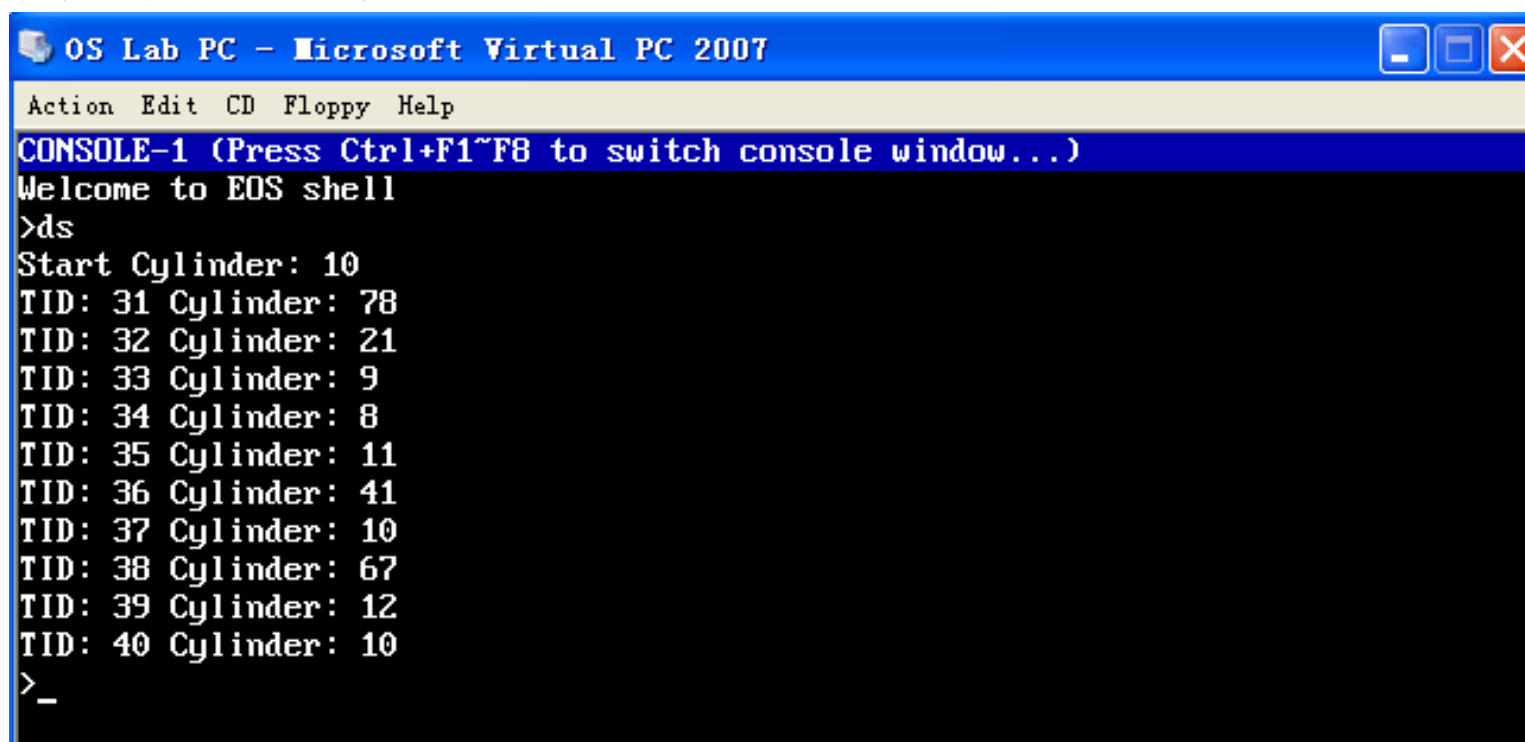
查看“输出”窗口中显示的内容，可以发现，虽然访问 78 号磁道的线程的请求第一个被放入请求队列，但却被推迟到最后才被处理，出现了“饥饿”现象。如果不断有新线程的请求到达并被优先满足，则访问 78 号磁道的线程的“饥饿”情况就会更加

严重;

修改访问磁道顺序:

```
614 //
615 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 78);
616 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 21);
617 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 9);
618 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 8);
619 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 11);
620 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 41);
621 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 10);
622 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 67);
623 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 12);
624 NewThreadAccessCylinder (StdHandle, 10);
625
626 //
```

修改后执行“ds”命令的结果:



多次输入“ds”命令:


```

***** Disk schedule start working *****
Start Cylinder: 10
TID: 47 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 50 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 43 Cylinder: 9 Offset: 1 -
TID: 41 Cylinder: 8 Offset: 1 -
TID: 49 Cylinder: 12 Offset: 4 +
TID: 42 Cylinder: 21 Offset: 9 +
TID: 46 Cylinder: 41 Offset: 20 +
TID: 48 Cylinder: 67 Offset: 26 +
TID: 44 Cylinder: 78 Offset: 11 +
TID: 45 Cylinder: 0 Offset: 78 -
|
Total offset: 150 Transfer times: 10 Average offset: 15

```

9) 对 SSTF 算法稍加改进后可以形成 SCAN 算法, 可防止老线程出现“饥饿”现象。打开 scan.c 文件, 该文件提供的 IopDiskSchedule 函数实现了 SCAN 磁盘调度算法。其中应注意下面几点:

①在 block.c 文件中的第 374 行定义了一个布尔类型的全局变量 ScanInside, 用于表示扫描算法中磁头移动的方向。该变量值为 TRUE 时表示磁头向内移动(磁道号增加); 值为 FALSE 时表示磁头向外移动(磁道号减少)。该变量初始化为 TRUE, 表示 SCAN 算法第一次执行时, 磁头向内移动;

②在 scan.c 文件的 IopDiskSchedule 函数中使用了双重循环。第一次遍历队列时, 查找指定方向上移动距离最短的线程, 如果在指定方向上已经没有线程, 就变换方向, 进行第二次遍历, 同样是查找移动距离最短的线程。在这两次遍历中一定能找到合适的线程。

10) 使用 scan.c 文件中 IopDiskSchedule 函数的函数体, 替换 block.c 文件中 IopDiskSchedule 函数的函数体, 生成项目, 启动调试, 待 EOS 启动完毕, 在 EOS 控制台中输入命令“ds”后按回车;

```

输出
调试
***** Disk schedule start working *****
Start Cylinder: 10
TID: 37 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 40 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 39 Cylinder: 12 Offset: 2 +
TID: 32 Cylinder: 21 Offset: 9 +
TID: 36 Cylinder: 41 Offset: 20 +
TID: 38 Cylinder: 67 Offset: 26 +
TID: 34 Cylinder: 78 Offset: 11 +
TID: 33 Cylinder: 9 Offset: 69 -
TID: 31 Cylinder: 8 Offset: 1 -
TID: 35 Cylinder: 0 Offset: 8 -

Total offset: 146 Transfer times: 10 Average offset: 14

```

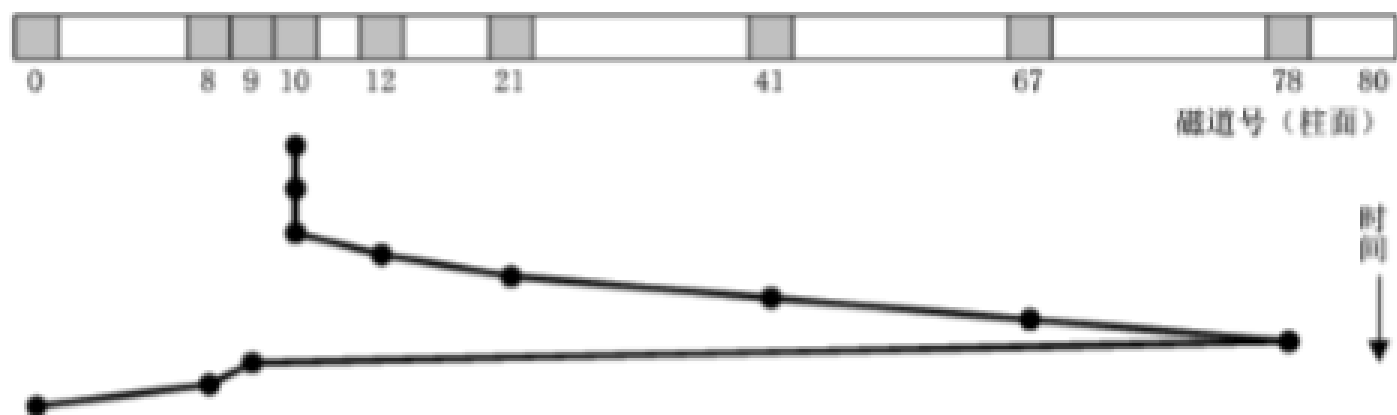
```

输出
调试
***** Disk schedule start working *****
Start Cylinder: 10
TID: 47 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 50 Cylinder: 10 Offset: 0 =
TID: 43 Cylinder: 9 Offset: 1 -
TID: 41 Cylinder: 8 Offset: 1 -
TID: 45 Cylinder: 0 Offset: 8 -
TID: 49 Cylinder: 12 Offset: 12 +
TID: 42 Cylinder: 21 Offset: 9 +
TID: 46 Cylinder: 41 Offset: 20 +
TID: 48 Cylinder: 67 Offset: 26 +
TID: 44 Cylinder: 78 Offset: 11 +

Total offset: 88 Transfer times: 10 Average offset: 8

```

SCAN 算法与 SSTF 算法在“输出”窗口中的内容，可以看出，SCAN 算法的平均寻道数有可能小于 SSTF 算法，所以说 SSTF 算法不能保证平均寻道数最少。下图显示了本次调度执行时磁头移动的轨迹：



11) 改写 SCAN 算法，算法提示：

①在一次遍历中，不再关心当前磁头移动的方向，而是同时找到两个方向上移动距离最短的线程所对应的请求，这样就不再需要遍历两次；

②在计算出线程要访问的磁道与当前磁头所在磁道的偏移后，可以将偏移分为三种类型：偏移为 0，表示线程要访问的磁道与当前磁头所在磁道相同，此情况应该优先被调度，可立即返回该线程对应的请求的指针；偏移大于 0，记录向内移动距离最短的线程对应的请求；偏移小于 0，记录向外移动距离最短的线程对应的请求；

③循环结束后，根据当前磁头移动的方向选择同方向移动距离最短的线程，如果在同方向上没有线程，就变换方向，选择反方向移动距离最短的线程；

流程如下所示：

SCAN 改写代码：

```

PREQUEST
IopDiskSchedule(
    VOID
){
    PLIST_ENTRY pListEntry;

```

以上内容仅为本文档的试下载部分，为可阅读页数的一半内容。如要下载或阅读全文，请访问：<https://d.book118.com/088020131002006034>