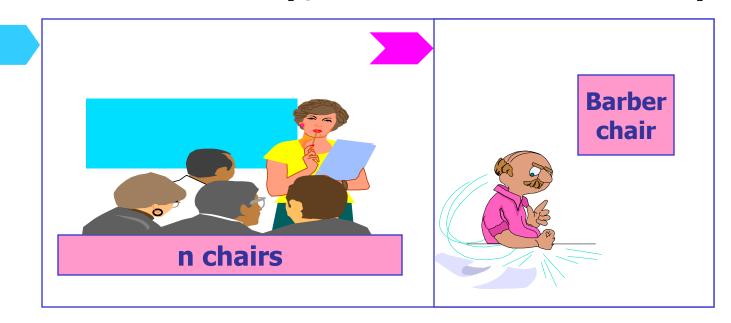
APPLIED OPERATING SYSTEM CONCEPTS

Homework and Experiments

The Sleeping-Barber Problem

- Barbershop consists of a waiting room with n chairs, and a barber room with one barber chair
- No customer, barber goes to sleep
- If barber is asleep, new customer wakes up him



Var empty, full, mutex: semaphore:=n,0,1;

```
Begin
 parbegin
 Customer:
   begin
    repeat
    wait(empty);
    wait(mutex);
      find a seat;
    signal(mutex);
    signal(full);
   until false;
  end
 parend
end
```

Barber: begin repeat wait(full); signal(empty); cutting; until false; end

```
Var int waiting=0;
    semaphore customers, barber, mutex;
    customers=0; barber=0; mutex=1;
```

```
{parbegin
 Customer:
                            Barber:
  {wait(mutex);
                             {repeat
    if (waiting<n)
                                wait(customers);
     { waiting++
                                wait(mutex);
       signal(customers);
                                 waiting--;
       signal(mutex);
                                signal(mutex);
       wait(barber) ; }
                                 cutting;
                                signal(barber);
   else
     singal(mutex);
                              until false;
 parend
```

实验一 CPU Scheduling

一、实验内容

选择或者自行设计一个调度算法,实现处理机调度二、实验目的

多道系统中,当就绪进程数大于处理机数时,须按照某种策略决定哪些进程优先占用处理机。本实验模拟实现处理机调度,加深了解处理机调度的工作过程

三、实验题目

- 1、设计一个按优先权调度算法实现处理机调度的程序
- 2、设计一个按时间片轮转实现处理机调度的程序



构建 PCB, 内容至少涵盖:

进程名 /PID;

要求运行时间(单位时间);

优先权:

状态:

PCB 指针:

- 1、可随机输入若干进程,并按优先权排序
- 2、采用动态优先权调度,从就绪队首选进程运行:

优先权-1/要求运行时间-1

要求运行时间为 0 时,撤销该进程

3、重新排序,进行下轮调度

- - 最好采用图形界面
 - ■可动态增加进程
 - 规定道数,设置后备队列和挂起状态
 - 如果内存中进程数少于规定道数,可自动从 后备队列通过作业调度选择一作业进入,作 业调度算法可自行选择
 - 被挂起进程入挂起队列,设置解挂功能用于 将指定挂起进程解挂并入就绪队列
 - 每次调度后,显示各进程状态。

实验二 Allocation & Reclaim

一、实验内容

主存储器空间的分配和回收

二、实验目的

帮助了解在不同的存储管理方式下, 应怎样实现主存空间的分配和回收

三、实验题目

在可变分区管理方式下,采用最先适应算法实现主存空间的分配和回收

自行假设主存空间大小,预设操作系统所占大小并构造未分分区表;

表目内容:起址、长度、状态(未分/空表目)

- 2、结合实验一, PCB 增加为:
 - {PID,要求运行时间,优先权,状态,所需主存大小,主存起始位置, PCB指针}
- 3、采用最先适应算法分配主存空间;
- 4、进程完成后,回收主存,并与相邻空闲分区合并。

Report

- 程序中使用的数据结构及符号说明
- 提交一份源程序并附注释
- 针对输入的数据, 给出程序执行结果

实验三 Virtual Memory

一、实验内容

模拟分页虚存管理中硬件的地址转换和缺页中断,以及选择页面调度算法处理缺页中断

二、实验目的

帮助理解在分页式存储管理中,如何实现主存空间的分配和回收

三、实验题目

模拟分页式存储管理中硬件的地址转换和产生缺页中断,并利用 LRU 页面调度算法处理缺页中断

- 1、内存分页管理,设每个页框 128B
- 2、每个作业创建一个页表,页表格式:

页号,标志,页框号,磁盘位 置

- 3、页表初始化(见右表)
- 4、定义一个数组,保存作业已在主 存的页号
- 5、作业执行时,输入一组逻辑地址

页号	标志	页框号	外存 地址
0	1	5	011
1	1	8	012
2	1	9	013
3	1	1	021
4	0		022
5	0		023
6	0		121

- 6、将逻辑地址转换为 (P,d) 格式, 并判断地址的合法性; 非法:提示越界; 合法:转下一步
- 7、按 (P,d) 访问页表
 - 对应标志为 0:

按 LRU 算法置换,修改页表,重新执行指令

对应标志为 1:

按下列算式转换为绝对地址,并输出 绝对地址 = 页框号*页长

+d

8. 讲程完成后 回收主存

Report

- 程序中使用的数据结构及符号说明
- 提交一份源程序并附注释
- 针对输入的数据, 给出程序执行结果