

有一多道程序设计系统，1) 进程调度（处理器低级调度）采用时间片调度算法，不考虑进程的输入输出和操作系统的调度开销；2) 存储管理采用可变分区方式，用户空间为100K，采用最先适应算法分配主存且不允许移动；3) 系统配有4台磁带机，对磁带机采用静态分配策略。今有如下作业序列：

作业名	进输入并时间	需执行时间	主存量要求	申请磁带机数
J1	10:00	25分钟	15K	2 11:10~12:00
J2	10:20	30分钟	60K	1 12:00~12:40
J3	10:30	10分钟	50K	3 11:00~11:10
J4	10:35	20分钟	10K	2 11:40~12:20
J5	10:40	15分钟	30K	2 11:10~11:40

假定操作系统从11:00开始调度，当作业调度采用“响应比最高优先算法”时，分别写出J1、J2、J3、J4、J5装入主存和离开主存的时间。

11:00 J₃进 0~50 ③
J2装入主存时间：； J3装入主存时间：11:10 J₃完 J₁进 J₅进 0~15 16~45 ④

11:40 J₅完 J₄进 0~15 16~25 ④
J4装入主存时间：； J5装入主存时间：12:00 J₁完 J₂进 16~25 26~85 ⑤

4. （感谢tcj提供）PV操作。

一个仓库，最多能放A，B产品各m个。每次生产需要A，B产品各一个。两组供应商分别生产A，B产品。当某个产品的数量比另一个产品数量多n(n<m)个时，仓库暂时停止该产品的进货，集中进货另一个产品。

5. （感谢tcj提供）管程。

三个生产者P1，P2，P3进行生产活动，需要从供应商仓库获得原料。原料有三种：糖，橘子精，水。每个生产者已经有其中的两种。当容器为空时，供应商会往容器放一种原料。P1已经有：糖，橘子精 P2已经有：糖，水 P3已经有：橘子精，水

semaphore mutex=1, int a=0, b=0

```

void consumer() {
    while(1) {
        p(mutex)
        if (a > 0 && b > 0) {
            // 得到原料
            a--;
            b--;
            v(mutex)
            // 生产
        } else v(mutex)
    }
}

void producer() {
    while(1) {
        p(mutex)
        if (a-b > n) b++
        else if (b-a > n) a++
        else if (a < m && b == m) a++
        else if (a == m && b < m) b++
        else if (a < m && b < m) (a或b随机一个)++
        v(mutex)
    }
}

```

Semaphore G; int G-count
type company = monitor
Interface Module IM
Semaphore S[i] int S-count[i]
define get, put int plate = -1
use enter, leave, wait, signal
void get(int i) {
 enter(IM)
 if (plate != i)
 wait(S[i], S-count[i], IM)
 signal(G, count, IM) (leave(IM))
}
void put(int i) {
 enter(IM)
 if (plate != -1)
 wait(G, count, IM)
 plate = i
 signal(S[i], S-count[i], IM)
 leave(IM)
}