

# OS进程管理与 内存管理习题

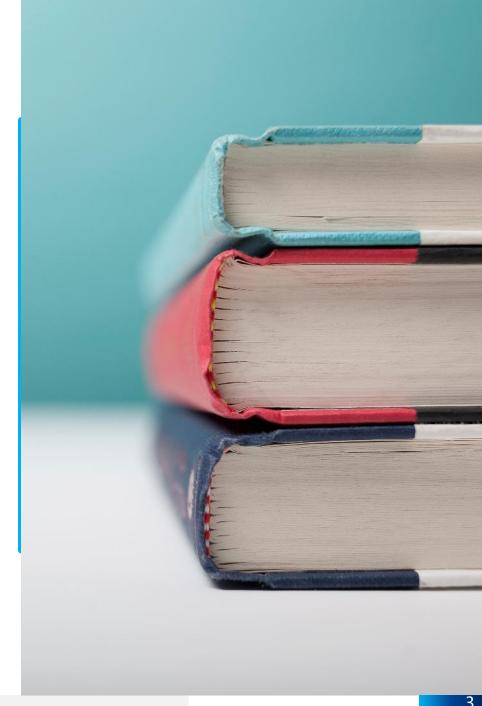
批处理操作系统是一种( )操作系统。

- A 交互性
- B 分时
- 4 非交互性
- 实时

# 操作系统类型

不同类型的操作系统各有特点

- 批处理操作系统
- 分时操作系统
- 实时操作系统



### 引入多道程序的目的是()。

- A 充分利用主存
- B 增强系统交互能力
- **建高实时响应速度**
- ₽ 提高CPU利用率

### 例题

桌子上有一只盘子,每次只能放入一只水果;爸爸专向盘子中放苹果,妈妈专向盘子中放桔子,一个儿子专等盘子中的桔子吃,一个女儿专等盘子中的苹果吃。

### 进程分析

- 爸爸
- 妈妈
- 儿子
- 女儿

### 例题

桌子上有一只盘子,每次只能放入一只水果;爸爸专向盘子中放苹果,妈妈专向盘子中放桔子,一个儿子专等盘子中的桔子吃,一个女儿专等盘子中的苹果吃。

### 同步关系分析

- 妈妈生产苹果给儿子吃.
- 爸爸生产桔子给女儿吃
- 两对生产者消费者共享同一个大小为1的 缓冲区

### 例题

桌子上有一只盘子,每次只能放入一只水果;爸爸专向盘子中放苹果,妈妈专向盘子中放桔子,一个儿子专等盘子中的桔子吃,一个女儿专等盘子中的苹果吃。

### 信号量设置

- 同步信号量empty.
- 同步信号量apple, orange
- 互斥信号量mutex,保护临界资源"盘子" 的使用

Semaphore mutex=1; Semaphore apple=0; Semaphore orange=0; Semaphore empty=1;

# Father(){ while(1){ P(empty); P(mutex); 把苹果放入盘子里; V(mutex); V(apple); }

```
例题
```

桌子上有一只盘子,每次只能放入一只水果;爸爸专向盘子中放苹果,妈妈专向盘子中放桔子,一个儿子专等盘子中的桔子吃,一个女儿专等盘子中的苹果吃。

```
mother(){
    while(1){
        P(empty);
        P(mutex);
        把桔子放入盘子里;
        V(mutex);
        V(orange);
      }
}
```

```
daughter(){
while(1){
P(apple);
从盘子里拿一个苹果;
V(empty);
}
```

```
Son(){
while(1){
P(orange);
从盘子里拿一个桔子;
V(empty);
}
```

【例】在三种基本类型的操作系统中,都设置了进程调度,在批处理系统中还应设置()调度

- A 作业
- B进程
- C中级
- D多处理机

【例】下列算法中, () 只能采用非抢占调度方式

A 高优先权法

B时间片轮转法

C FCFS调度算法

D短作业优先算法

【例】最适合分时系统的进程调度算法是()

A FCFS

**B** SSJF

C优先数法

D轮转法

【例】进程调度是从()选择一个进程投入运行。

- A就绪队列
- B 等待队列
- C作业后备队列
- D 提交队列

- 【例】进程调度主要负责()
- A 选作业进入内存
- B选一进程占有CPU
  - C建立一进程
  - D撤销一进程

【例】()优先权是在创建进程时确定的,确定之后在整个进程运行期间不再改变

- A 先来先服务
- B静态
- C动态
- D短作业

# 【例】若进程P一旦被唤醒就能够投入运行,系统可能为()

- A 分时系统,进程P的优先级最高
- B 抢占调度方式,就绪队列上的所有进程的 优先级皆比P的低
- C就绪队列为空队列
- D 抢占调度方式,P的优先级高于当前运行的 进程

当一个进程P被唤醒后,()。

AP就占有了CPU

BP的PCB被移到就绪队列的对首

CP的优先级肯定最高

DP的状态变为就绪

【例】为了照顾紧迫型作业,应采用()

- A 先来先服务调度算法
- B短作业优先调度算法
- C时间片轮转调度算法
- D优先权调度算法

【例】以优先级为基础的进程调度算法可以 保证在任何时候正在运行的进程总是非等 待状态下进程中优先级最高的进程,上述 描述是

A 正确的

B错误的

【例】以优先级为基础的进程调度算法可以 保证在任何时候正在运行的进程总是非等 待状态下进程中优先级最高的进程,上述 描述是

A 正确的

B错误的

进程调度算法采用时间片轮转法时,时间片过大,就会使轮转法趋近于(FCFS)调度算法。

【例】若使当前运行进程总是优先级最高的进程,则应选择()进程调度算法

【解答】剥夺式优先级

【例】当进程调度未能选中一个进程运行时,就绪队列和阻塞队列一定为空。 X

### 死锁练习

有三类资源A(17)、B(5)、C(20)。有5个进程P1-P5.T0时刻系统状态分配如下

|    | 最大需求   | 已分配   |
|----|--------|-------|
| P1 | 5 5 9  | 2 1 2 |
| P2 | 5 3 6  | 402   |
| Р3 | 4 0 11 | 405   |
| P4 | 4 2 5  | 204   |
| P5 | 424    | 3 1 4 |

### 问基于银行家算法:

- (1)T0时刻是否为安全状态,若安全,请给出安全系列。
- (2)T0时刻, P2:Request(0,3,4),能否分配, 为什么?
- (3)在(2)的基础上P4:Request(2,0,1),能否分配,为什么?
- (4)在(3)的基础上P1:Request(0,2,0),能否分配,为什么?

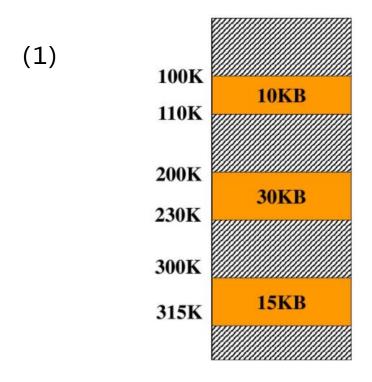
某系统采用动态分区存储管理技术,某时刻内存中有三个空闲区,它们的首地址和大小分别为:空闲区1(100KB,10KB) 空闲区2(200KB,30KB) 空闲区3(300KB,15KB)

- (1)画出该时刻内存分配图;
- (2)用首次适应法和最佳适应法画出此时的空闲分区链;
- (3)有如下作业序列:

作业1 需求15KB, 作业2 需求16KB,

作业3 需求10KB,

用哪种算法能将该作业序列装入内存?(给出简要分配过程)



某系统采用动态分区存储管理技术,某时刻内存中有三个空闲区,它们的首地址和大小分别为:空闲区1(100KB,10KB) 空闲区2(200KB,30KB) 空闲区3(300KB,15KB)

- (1)画出该时刻内存分配图;
- (2)用首次适应法和最佳适应法画出此时的空闲分区链:
- (3)有如下作业序列:

作业1 需求15KB, 作业2 需求16KB,

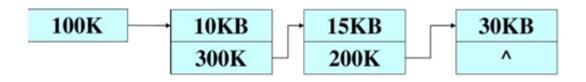
作业3 需求10KB,

用哪种算法能将该作业序列装入内存?(给出简要分配过程)

# (2) 首次适应法 100K → 10KB → 30KB

200K

### 最佳适应法



300K

**15KB** 

٨

在一个采用页式虚存管理的系统中,有一进程,它依次访问的地址序列为:110,215,128,86,456,119,301,445,266,337。单位(字)。若该进程的第0页已经装入内存,现分配给该作业的主存共300字,页的大小为300字,请问:(1)按照FIFO进行页置换,会产生多少次缺页中断,缺页率为多少?(2)按照LRU算法呢?

计算得出依次访问的虚页号是: 1, 2, 1, 0, 4, 1, 3, 4, 2, 3

在一个采用页式虚存管理的系统中,有一进程,它依次访问的地址序列为:110,215,128,86,456,119,301,445,266,337。单位(字)。若该进程的第0页已经装入内存,现分配给该作业的主存共300字,页的大小为300字,请问:(1)按照FIFO进行页置换,会产生多少次缺页中断,缺页率为多少?(2)按照LRU算法呢?

#### **FIFO**

| 虚页号 | 1 | 2 | 1 | 0 | 4 | 1 | 3 | 4 | 2 | 3 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
|     | 0 | 0 |   |   | 4 |   | 4 |   |   |   |
|     | 1 | 1 |   |   | 1 |   | 3 |   |   |   |
|     |   | 2 |   |   | 2 |   | 2 |   |   |   |
| 缺页  | Υ | Υ |   |   | Υ |   | Υ |   |   |   |

在一个采用页式虚存管理的系统中,有一进程,它依次访问的地址序列为:110,215,128,86,456,119,301,445,266,337。单位(字)。若该进程的第0页已经装入内存,现分配给该作业的主存共300字,页的大小为300字,请问:(1)按照FIFO进行页置换,会产生多少次缺页中断,缺页率为多少?(2)按照LRU算法呢?

LRU

| 虚页号 | 1 | 2 | 1 | 0 | 4 | 1 | 3 | 4 | 2 | 3 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
|     | 0 | 0 |   |   | 0 |   | 3 |   | 3 |   |
|     | 1 | 1 |   |   | 1 |   | 1 |   | 2 |   |
|     |   | 2 |   |   | 4 |   | 4 |   | 4 |   |
| 缺页  | Υ | Υ |   |   | Υ |   | Υ |   | Υ |   |

若在一分页存储管理系统中,某进程的页表如下表所示。已知页面大小为1024字节,试将逻辑地址1011,2148,3000,5012翻译为对应的物理地址。

| 页号 | 页帧号 |
|----|-----|
| 0  | 2   |
| 1  | 3   |
| 2  | 1   |
| 3  | 6   |

