



### 什么是进程同步



知识点回顾: 进程具有<mark>异步性</mark>的特征。异步性是指,各并发执行的进程以各自 独立的、不可预知的速度向前推进。

操作系统要提供"进程同步机制"来解决异步问题





#### 进程A:

- ①从缓冲区中读数据
- ②数据预处理
- ③将预处理完的数据写回缓冲区
- ④进行其他任务



内存缓冲区

### 进程B:

- ①进行准备工作
- ②从缓冲区中读数据
- ③数据的后续处理

王道考研/CSKAOYAN.COM

## 什么是进程互斥



进程的"并发"需要"共享"的支持。各个并发执行的进程不可避免的需要共享一些系统资源(比如内存,又比如打印机、摄像头这样的I/O设备)

互斥共享方式

多个进程使用,但一个时间段内只允

系统中的某些资源,允许一个时间段

两种资源共享方式

同时共享方式

我们把一个时间段内只允许一个进程使用的资源称为临界资源。许多物理设备(比如摄像头、打印机)都 属于临界资源。此外还有许多变量、数据、内存缓冲区等都属于临界资源。

对临界资源的访问,必须互斥地进行。互斥,亦称间接制约关系。进程互斥指当一个进程访问某临界资源 时,另一个想要访问该临界资源的进程必须等待。当前访问临界资源的进程访问结束,释放该资源之后, 另一个进程才能去访问临界资源。

王道考研/CSKAOYAN.COM

## 什么是进程互斥

对临界资源的互斥访问,可以在逻辑上分为如下四个部分:

负责检查是否可进入临界区,若可进入,则应 设置*正在访问临界资源的标志*(可理解为"上 锁"),以阻止其他进程同时进入临界区

do {
 entry section;
 critical section;
 exit section;
 remainder section;
} while(true)

//进入区 //临界区 //临界区 //退出区 负责解除*下在访问临*复

贝贡解除*止在访问临券货源出 - <u>标志</u>(可理解为"解锁")* 

做其他处理

//剩余区

注意:

临界区是进程中访问临界资源的代码段。 进入区和退出区是负责实现互斥的代码段。 临界区也可称为"临界段"。



如果一个进程暂时不能进入临界区,那么该进程是否应该一直占着处理机?该进程有没有可能一直进不了临界区?

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

## 什么是进程互斥

为了实现对临界资源的互斥访问,同时保证系统整体性能,需要遵循以下原则:

- 1. 空闲让进。临界区空闲时,可以允许一个请求进入临界区的进程立即进入临界区;
- 2. 忙则等待。当已有进程进入临界区时,其他试图进入临界区的进程必须等待;
- 3. 有限等待。对请求访问的进程,应保证能在有限时间内进入临界区(保证不会饥饿)
- 4. 让权等待。当进程不能进入临界区时,应立即释放处理机,防止进程忙等待。

```
do {
    entry section; //进入区
    critical section; //临界区
    exit section; //退出区
    remainder section; //剩余区
} while(true)
```

王道考研/CSKAOYAN.COM

6





# 你还可以在这里找到我们

快速获取第一手计算机考研信息&资料



- 微博:@王道计算机考研教育
- B站: @王道计算机教育
- ₩15 小红书:@王道计算机考研
- 知 知乎: @王道计算机考研
- 抖音: @王道计算机考研
- 淘宝: @王道论坛书店