

Linux
Android
Linux
OpenStack
Mac OS
Windows



# 进 程 及 其 实

# 本讲内容

- 1. 进程定义
- 2. 进程的类型和特性
- 3. 进程的状态和转换
- 4. 进程控制块
- 5. 进程要素

## 进程定义

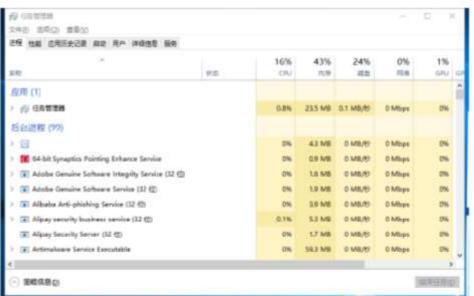
# ■ 定义

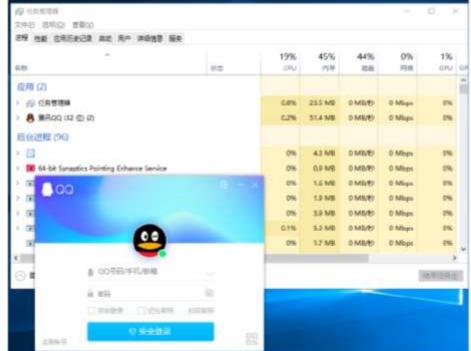
- →进程是为了描述程序在并发执行时对系统 资源的共享,所需的一个描述程序执行时动 态特征的概念。
- →进程是具有独立功能的程序关于某个数据 集合上的一次运行活动,是系统进行资源分配、调度和保护的一个独立单位。

# 进程的类型和特性

- 3 程序与进程之间的区别
  - ⇒进程能真实地描述并发,而程序不能
  - ⇒进程是由程序和数据和控制块组成
  - →程序是静态的,进程是动态的
  - 进程有生命周期,程序是相对长久的
  - → 一个程序可对应多个进程, 反之亦然
  - ⇒进程具有创建其它进程的功能,程序没有

### 进程的概念





# 进 程 及 其 实

# 本讲内容

- 1. 进程定义
- 2. 进程的类型和特性
- 3. 进程的状态和转换
- 4. 进程控制块
- 5. 进程要素

# 进程的类型和特性

1 进程分类

系统进程

用户进程

# 进程的类型和特性

2 进程的属性

结构性

共享性

动态性

独立性

制约性

并发性

### 进程的特征

程序是静态的, 进程是动态的, 相比于程序, 进程拥有以下特征:

### 动态性是进程最基本的特征 0 动态性 进程是程序的一次执行过程、是动态地产生、变化和消亡的 内存中有多个进程实体,各进程可并发执行 并发性 0 独立性 0 进程是能独立运行、独立获得资源、独立接受调度的基本单位 进程的特征 各进程按各自独立的、不可预知的速度向前推进, 异步性 0 操作系统要提供"进程同步机制"来解决异步问题 每个进程都会配置一个PCB。结构上看,进程由程序段、数据段、PCB组成 结构性 0

异步性会导致并发程序 执行结果的不确定性。 具体会在"进程同步" 相关小节进行学习

# 进 程 及 其 实

# 本讲内容

- 1. 进程定义
- 2. 进程的类型和特性
- 3. 进程的状态和转换
- 4. 进程控制块
- 5. 进程要素

1 三种进程状态

### 屬 运行态 (Running) :

⇒进程占有CPU,并在CPU上运行

### 屬 就绪态(Ready):

- →一个进程已经具备运行条件,但没有分配CPU,暂时不能运行
- ⇒当调度给该进程CPU时,立即可以运行

1 三种进程状态

### 屬 等待态(Blocked):

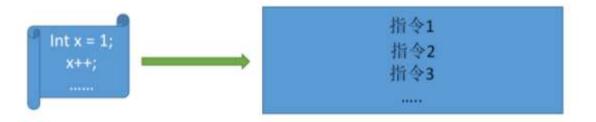
- ●阻塞态、封锁态、睡眠态
- ●进程因等待某事件的发生而暂时不能运行的状态
- ⇒即使CPU空闲,该进程也不可运行

### 知识滚雪球:程序是如何运行的?





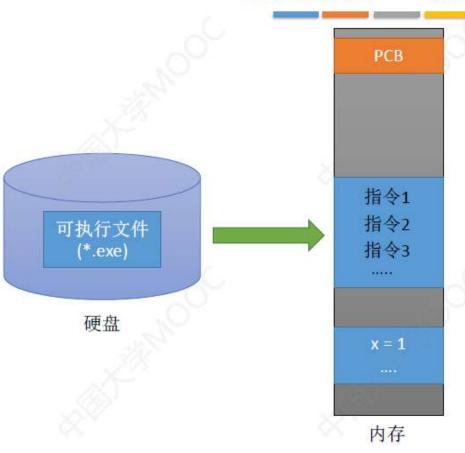
一条高级语言的代 码翻译过来可能会 对应多条机器指令





程序运行的过程其实就 是CPU执行一条一条的 机器指令的过程

### 进程的状态——创建态、就绪态

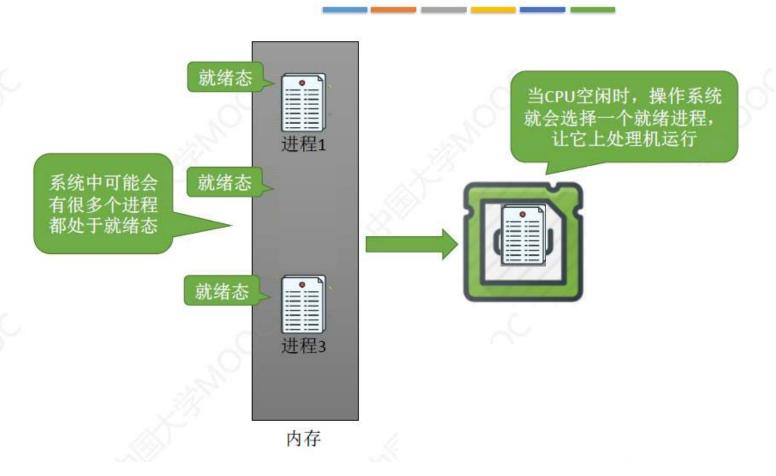


进程正在被创建时,它的状态是"创建态",在这个阶段操作系统会为进程分配资源、初始化PCB

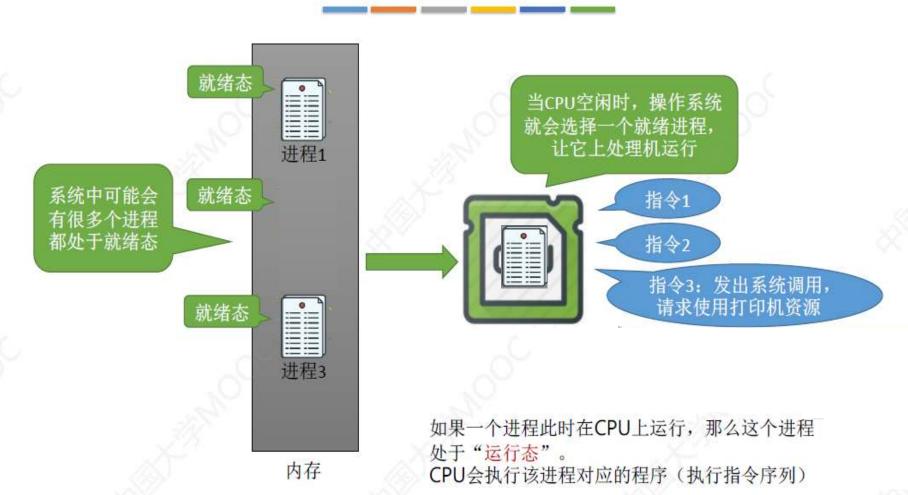


当进程创建完成后,便进入"<mark>就绪态</mark>", 处于就绪态的进程已经具备运行条件, 但由于没有空闲CPU,就暂时不能运行

### 进程的状态——运行态



### 进程的状态——运行态





老子很忙, 正在为别的 进程服务



内存

当CPU空闲时,操作系统就会选择一个就绪进程, 让它上处理机运行



指令2

指令3:发出系统调用, 请求使用打印机资源

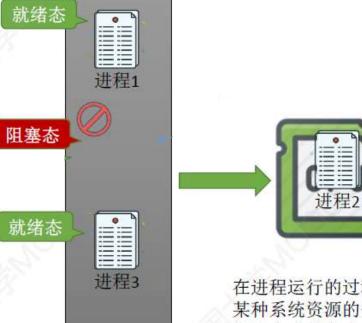
指令4:输出 数据到打印机



在获得所需资源 之前,进程无法 再往下执行

如果一个进程此时在CPU上运行,那么这个进程 处于"运行态"。

CPU会执行该进程对应的程序(执行指令序列)

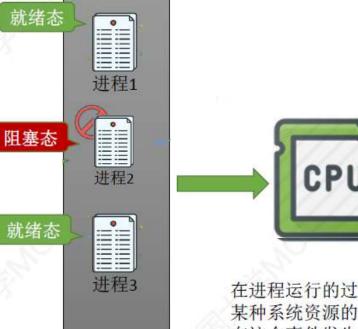


内存

老子很忙,正在为别的进程服务

在进程运行的过程中,可能会<mark>请求等待某个事件的发生</mark>(如等待某种系统资源的分配,或者等待其他进程的响应)。

在这个事件发生之前,进程无法继续往下执行,此时操作系统会 让这个进程下CPU,并让它进入"阻塞态"

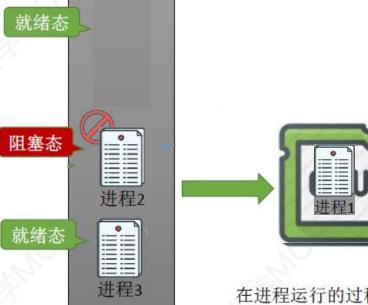


内存



在进程运行的过程中,可能会<mark>请求等待某个事件的发生</mark>(如等待某种系统资源的分配,或者等待其他进程的响应)。

在这个事件发生之前,进程无法继续往下执行,此时操作系统会让这个进程下CPU,并让它进入"阻塞态"



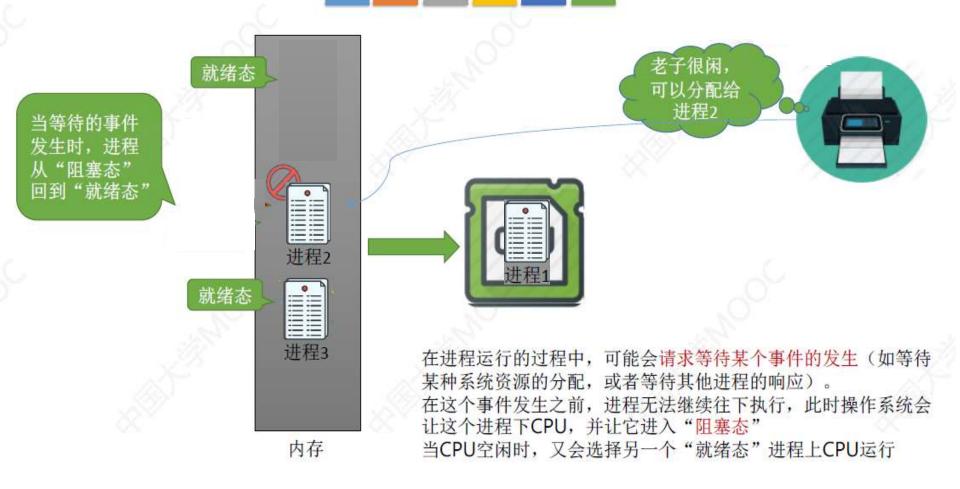
内存



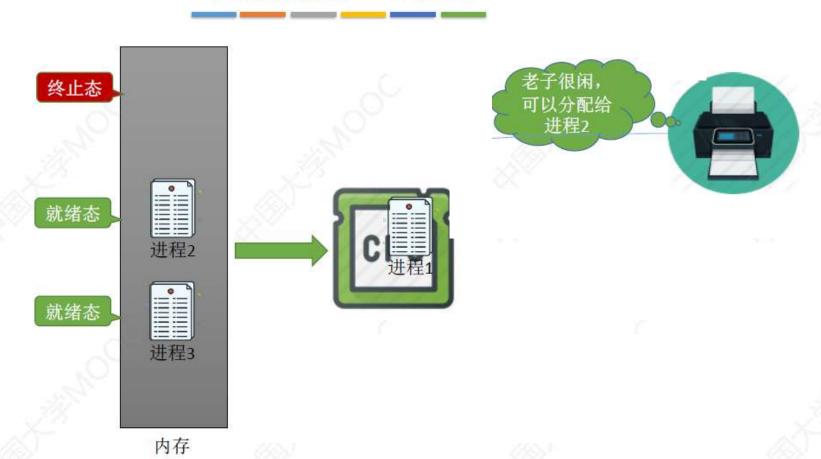
在进程运行的过程中,可能会请求等待某个事件的发生(如等待某种系统资源的分配,或者等待其他进程的响应)。

在这个事件发生之前,进程无法继续往下执行,此时操作系统会让这个进程下CPU,并让它进入"阻塞态"

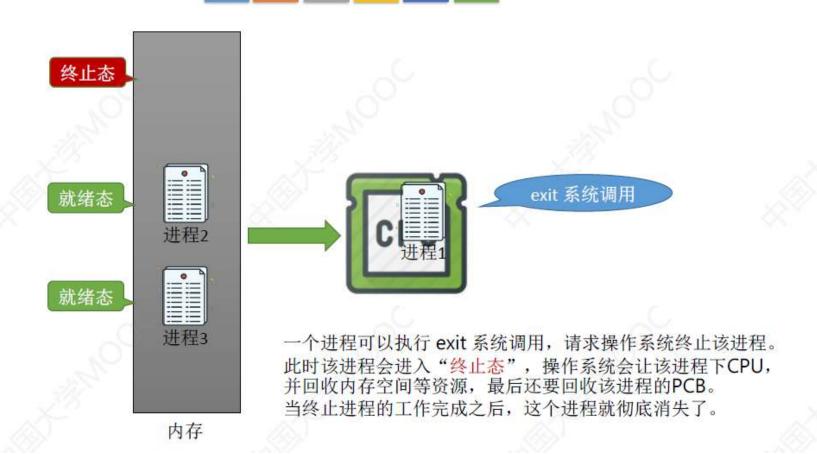
当CPU空闲时,又会选择另一个"就绪态"进程上CPU运行



### 进程的状态——终止态



### 进程的状态--终止态



1 三种进程状态

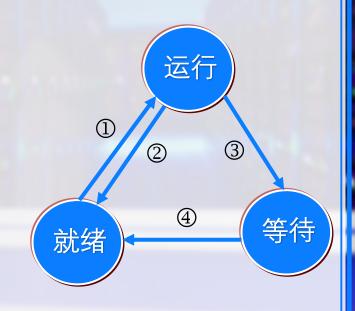
就绪 一〉运行

调度程序选择进程运行

运行 一〉就绪

运行进程用完了时间片

当时间片到或者处理机被抢占了,就转换到就绪态;



1 三种进程状态

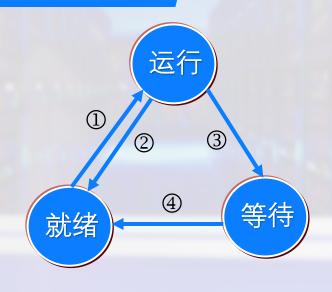
运行 一〉等待

操作系统尚未完成服务

对资源的访问尚不能进行

初始化I/O且须等待结果

等待某一进程提供输入

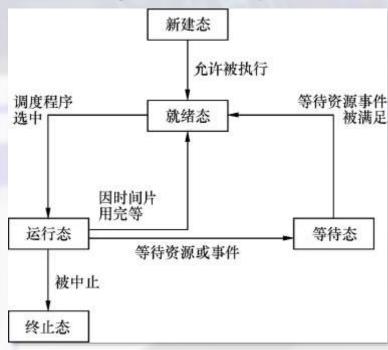


等待 一〉就绪

等待的事件发生

2 五种进程状态

三种进程状态一〉五状态进程模型



- 2 五种进程状态
  - → 新建态: 创建子进程
  - 新建态→就绪态:系统完成进程创建操作,且当前系统的性能和内存的容量均允许
  - ○运行态→终止态:进程到达自然结束点,或出现了无法克服的错误,或被操作系统所终结,或被其它有终止权的进程所终结

- 2 五种进程状态
  - ⇒终止态→NULL: 完成善后操作
  - ●就绪态→终止态: 父进程终结子进程
  - ●等待态→终止态: 父进程终结子进程

### 进程状态的转换

处理机Ⅴ 处理机× 其他Ⅴ 其他Ⅴ 进程被调度 运行态 创建态 就绪态 终止态 进程运行结束,或 系统完成创建进 运行过程中遇到不 处理机被抢占 程的一系列工作 可修复的错误 阻塞态→就绪态 进程用"系统调用" 申请的资源被 是不是进程自身 的方式申请某种系统 分配,或等待 能控制的,是一 阻塞态 资源,或者请求等待 的事件发生 种被动行为。 某个事件发生 运行态→阻塞态是一 处理机× 注意:不能由阻塞态直接转换为运行态, 种进程自身做出的主 其他× 也不能由就绪态直接转换为阻塞态(因为 动行为 进入阻塞态是进程主动请求的, 必然需要 进程在运行时才能发出这种请求)

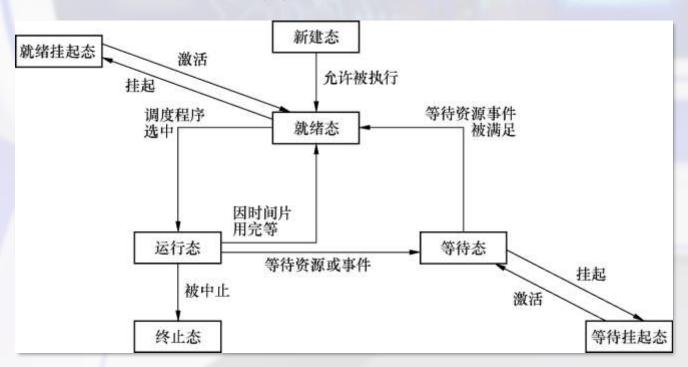
### 进程的状态

单CPU情况下,同一时刻只会有一 进程的整个生命周期 个进程处于运行态,多核CPU情况 中,大部分时间都处 下,可能有多个进程处于运行态 于三种基本状态 占有CPU,并在CPU上运行 运行态(Running) 已经具备运行条件, 但由于没有空闲CPU, 而暂时不能运行 就绪态 (Ready) 三种基本状态 阻塞态(Waiting/Blocked,又称:等待态 因等待某一事件而暂时不能运行 创建态 (New, 又称: 新建态) 进程正在被创建,操作系统为进程分配资源、初始化PCB 另外两种状态 终止态 (Terminated, 又称: 结束态) 进程正在从系统中撤销、操作系统会回收进程拥有的资源、撤销PCB

进程PCB中,会有一个变量 state 来表示进程的当前状态。如:1表示创建态、2表示就绪态、3表示运行态…为了对同一个状态下的各个进程进行统一的管理,操作系统会将各个进程的PCB组织起来。

3 七种进程状态

## 五状态进程模型一〉七状态进程模型



3 七种进程状态

五状态进程模型一〉七状态进程模型

为什么要有"挂起"状态?

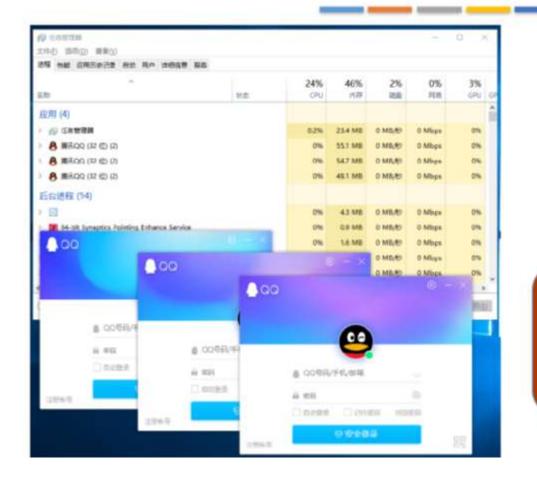
- →进程的不断创建,系统资源(内存)已不能满足进程运行的要求
- □ 某些进程挂起,对换到磁盘镜像区中,暂时不参与进程调度,平滑系统操作的负荷

# 进 程 及 其 实

# 本讲内容

- 1. 进程定义
- 2. 进程的类型和特性
- 3. 进程的状态和转换
- 4. 进程控制块
- 5. 进程要素

### 进程的概念



程序:是静态的,就是个存放在磁盘里的可执行文件,就是一系列的指令集合。

进程(Process):是动态的,是程序的一次执行过程

同一个程序多 次执行会对应 多个进程

思考:操作系 统是这些进程 的管理者,它 要怎么区分各 个进程?



## 进程控制块

# 1 定义

- →进程控制块 (Process Control Block, PCB) 是系统 为了管理进程设置的专门数据结构, 用来记录进程 的外部特征, 描述进程的变化过程
- ●系统利用PCB来控制和管理进程, PCB是系统感知 进程存在的唯一标志
- ⇒进程与PCB——对应

PCB 是系统感知进程的唯一方式 删除某个进程的PCB,等于在系统中清 除该进程

# 进程控制块

2 构成

进程描述信息

进程控制信息

所拥有的资源和使用情况

CPU 现场保护信息

- 2 构成
  - 1. 进程描述信息
  - →进程标识符(process ID), 唯一, 通常是一个整数
  - ●进程名,通常基于可执行文件名(不唯一)
  - ⇒用户标识符(user ID)
  - ●进程组关系

- 2 构成
  - 2. 进程控制信息

- ⇒当前状态
- ⇒优先级
- ●代码执行入口地址
- → 程序的外存地址
- ⇒运行统计信息
- ⇒进程间同步和通信
- 阻塞原因
- ⇒进程的队列指针
- ●进程的消息队列指针

- 2 构成
  - 3、所拥有的资源和使用情况

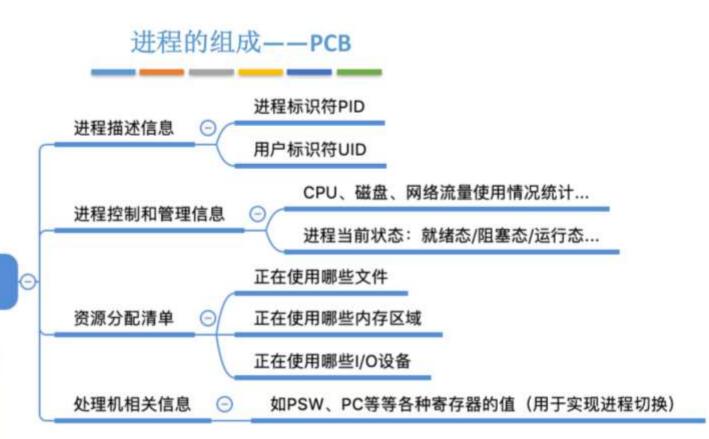
虚拟地址空间的现状

打开文件列表

4、CPU现场保护信息

寄存器值(通用、程序计数器PC、状态PSW,地址包括栈指针)

指向赋予该进程的段/页表的指针



操作系统对进程进行管理工作所需的信息都存在PCB中

#### 进程控制块 (PCB)

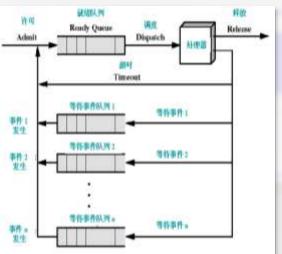
PCB是进程存在的唯一标志,当进程被创建时,操作系统为其创建PCB,当进程结束时,会回收其PCB。

- 3 组织
  - ⇒ 系统把PCB组织在一起,放在内存,构成PCB表
  - ◆ PCB表大小决定了系统中最多可同时存在的进程个数, 称为系统的 并发度

就绪状态的进程 1. 就绪队列

阻塞状态的进程

2.等待队列



- 等待队列为多个
- 等待同一类资源 的放在同一个队 列中

# 进 程 及 其 实

# 本讲内容

- 1. 进程定义
- 2. 进程的类型和特性
- 3. 进程的状态和转换
- 4. 进程控制块
- 5. 进程要素

1 构成

PCB是给操作 系统用

进程控制块

进程程序

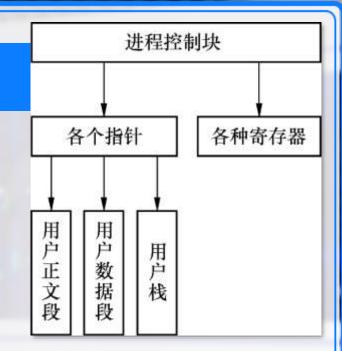
:程序的代码(指令序列)

程序段、数据段 是给进程自己用

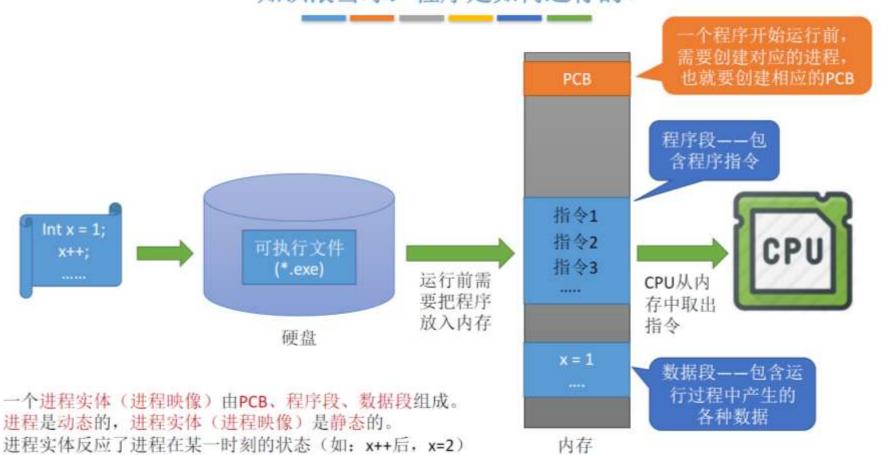
进程数据

:运行过程中产生的各种数据

栈



#### 知识滚雪球:程序是如何运行的?



1 构成

进程控制块PCB (进程属性)

- ⇒处于核心段(内核)
- ●用户进程不能直接访问、修改自身的PCB

- 2 进程上下文
  - (1) 进程上下文:进程本身+运行环境 对进程执行活动全过程的静态描述

由进程的用户地址空间内容、硬件寄存器内容及与该进程相关的核心数据结构组成

2 进程上下文

进程的CPU现场信息

⇒ 寄存器级上下文: PSW寄存器、处理器状态寄存器、栈指针、通用寄存器的值

CPU中信息

● 系统级上下文:

静态部分: PCB和资源表格

动态部分:核心栈(核心过程的栈结构,不同进程在调用相同核心过程时有不同核心栈)

内存中信息

→ 用户级上下文: 进程的用户地址空间,包括用户正文段、用户数据段和用户栈

- 2 进程上下文
- (2) 进程上下文切换 = 进程在系统中的调度、切换
  - ⇒保存被中断进程的处理器现场信息
  - ◎修改被中断进程的进程控制块的有关信息,如 进程状态等
  - ⇒把被中断进程的进程控制块加入有关队列
  - ●选择下一个占有处理器运行的进程

2 进程上下文

### (2) 进程上下文切换

- ◎修改被选中进程的进程控制块的有关信息
- →根据被选中进程设置操作系统用到的地址转换和存储保护信息
- ➡根据被选中进程恢复处理器现场

完成一个进程切换出CPU, 另外一个进程切换进CPU 的过程

# 进 程 及 其 实

# 本讲内容

- 1. 进程定义
- 2. 进程的类型和特性
- 3. 进程的状态和转换
- 4. 进程控制块
- 5. 进程要素