

操作系统原理



第2章 进程的描述与控制

授课教师: 刘丹

计算机科学技术学院



- 2.1 前趋图和程序执行
- 2.2 进程的描述
- 2.3 进程控制
- 2.4 进程同步
- 2.5 经典进程的同步问题
- 2.6 进程通信
- 2.7 线程 (Threads) 的基本概念
- 2.8 线程的实现





今日学习任务整理单:

- 1.理解前趋图和程序执行的概念;
- 2. 掌握程序顺序执行和并发执行的特征;
- 3.理解进程的概念;
- 4. 掌握进程的状态转换; 5. 理解PCB的作用。

今日学习资料:

- 1. 雨课堂中的MOOC资源-第二章进程管理(1) 进程基本概念;
- 2. 雨课堂中的MOOC资源-第二章进程管理(2) 进程状态;
- 3. 雨课堂中的MOOC资源-第二章进程管理(3) 进程状态; 今日作业: 学习资源1中的主观题。

07:4. 教材2.1。

3



操作系统的复杂源于多道程序设计。

操作系统的四个特征:

并发、共享、虚拟、异步。

程序进入内存就称之为进程。

程序与进程的差别是什么?

由单道—>多道,程序执行有了什么变化?



2.1.1 前趋图

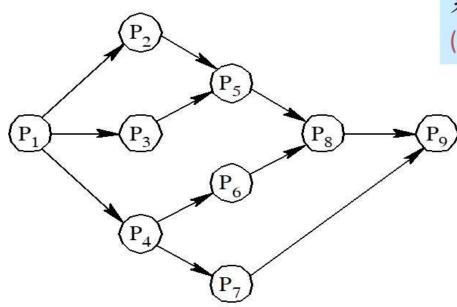
前趋关系 (Precedence Relation) "→" 前趋图 (Precedence Graph) 是一个有向无循环图 记为 →={ (P_i, P_j) | P_i must complete before P_j may start}, 如果 (P_i, P_j) \in →,可写成 P_i → P_j , 称 P_i 是 P_j 的直接前趋,而称 P_i 是 P_i 的直接后继。

在前趋图中,把没有前趋的结点称为初始结点(Initial Node), 把没有后继的结点称为终止结点(Final Node)。

每个结点还具有一个重量(Weight),用于表示该结点所含有的程序量或结点的执行时间。



2.1.1 前趋图



(a) 具有九个结点的前趋图

图 2-1 前趋图

应当注意,前趋图中必须不存在循环, 但在图2-1(b)中却有着下述的前趋关

系: $S_2 \rightarrow S_3, S_3 \rightarrow S_2$

(这种前趋关系是不可能满足的)

 $P_1 \rightarrow P_2, P_1 \rightarrow P_3, P_1 \rightarrow P_4, P_2 \rightarrow P_5,$ $P_3 \rightarrow P_5, P_4 \rightarrow P_6, P_4 \rightarrow P_7, P_5 \rightarrow P_8,$ $P_6 \rightarrow P_8, P_7 \rightarrow P_9, P_8 \rightarrow P_9$

或表示为:

 $P=\{P_{1}, P_{2}, P_{3}, P_{4}, P_{5}, P_{6}, P_{7}, P_{8}, P_{9}\}$ $\rightarrow =\{(P_{1}, P_{2}), (P_{1}, P_{3}), (P_{1}, P_{4}), (P_{2}, P_{5}), (P_{3}, P_{5}), (P_{4}, P_{6}), (P_{4}, P_{7}), (P_{5}, P_{8}), (P_{6}, P_{8}), (P_{7}, P_{9}), (P_{8}, P_{9})\}$



2.1.2 程序顺序执行

1. 程序的顺序执行

前趋关系: I_i→C_i→P_i和S₁→S₂→S₃

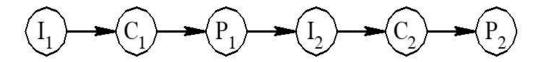
仅当前一操作(程序段)执行完后,才能执行后继操作。例如,在进行计算时,总须先输入(I)用户的程序和数据,然后进行计算(C),最后才能打印(P)计算结果。

例b:

 S_1 : a:=x+y;

 S_2 : b:=a-5;

 S_3 : c:=b+1;



 (S_1) \longrightarrow (S_2) \longrightarrow (S_3)

(a) 程序的顺序执行

(b) 三条语句的顺序执行

图 2-1 程序的顺序执行



2.1.2 程序顺序执行

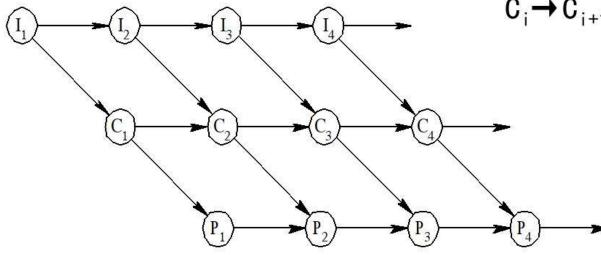
- 1. 程序的顺序执行
- 2. 程序顺序执行时的特征
 - (1) 顺序性:
 - (2) 封闭性:
 - (3) 可再现性:



2.1.3 程序并发执行

1. 程序的并发执行

批作业处理时描述为:



在该例中存在下述前趋关系:

$$I_i \rightarrow C_i$$
, $I_i \rightarrow I_{i+1}$, $C_i \rightarrow P_i$, $C_i \rightarrow C_{i+1}$, $P_i \rightarrow P_{i+1}$

而 I_{i+1} 和 C_{i} 及 P_{i-1} 是重 迭的,亦即在 P_{i-1} 和 C_{i} 以及 I_{i+1} 之间,可 以并发执行。

图 2-3 并发执行时的前趋图



2. 程序并发执行时的特征

例如,有两个循环程序A和B,它们共享一个变量N。程序A和B以不同的速度运行。

A程序:

Repeat

N := N + 1;

Untile false

B程序:

Repeat

Print(N);

N:=0;

Untile false

1) 间断性

2) 失去封闭性

3) 不可再现性

(1)执行过程:

N:=N+1

Print(N)

N:=0

输出N+1,N=0

(2)执行过程

Print(N)

N:=0

N:=N+1

输出N,N=1

(3)执行过程

Print(N)

N:=N+1

N:=0

输出N, N=0



2.2.1 进程的定义和特征

1. 进程的定义

进程控制块(Process Control Block, PCB) 操作系统用于管理进程的专门的数据结构

进程实体(进程映像)就是由代码、数据、进程控制块PCB这三部分构成。



2.2.1 进程的定义和特征

1. 进程的定义

- (1) 进程是程序的一次执行。
- (2) 进程是一个程序及其数据在处理机上顺序执行时所发生的活动。
- (3) 进程是程序在一个数据集合上运行的过程,它是系统进行资源分配和调度的一个独立单位。

在引入了进程实体的概念后,我们可以把传统OS中的进程定义为:"进程是进程实体的运行过程,是系统进行资源分配和调度的一个独立单位"。



2.2.1 进程的定义和特征

- 1. 进程的定义
- 2. 进程的特征

1) 动态性

由创建而产生,由调度而执行,由撤销而消亡。

2) 并发性

多个进程实体同存于内存之中,且能在一段时间内同时执行。

3) 独立性 独立执行、独立获得资源、独立接受调度的基本单位。

4) 异步性 按各自独立的、不可预知的速度向前推进。

雨课堂 Rain Classroom

单选题 1分



进程是一个_____概念,而程序是一个____的概念。

- A 动态,静态
- B 静态,动态
- 组合态,非组合态
- D 非组合态,组合态

08:01

居民健康档案数据迁移技术研究及系统 开发

> 雨课堂 Rain Classroom

16

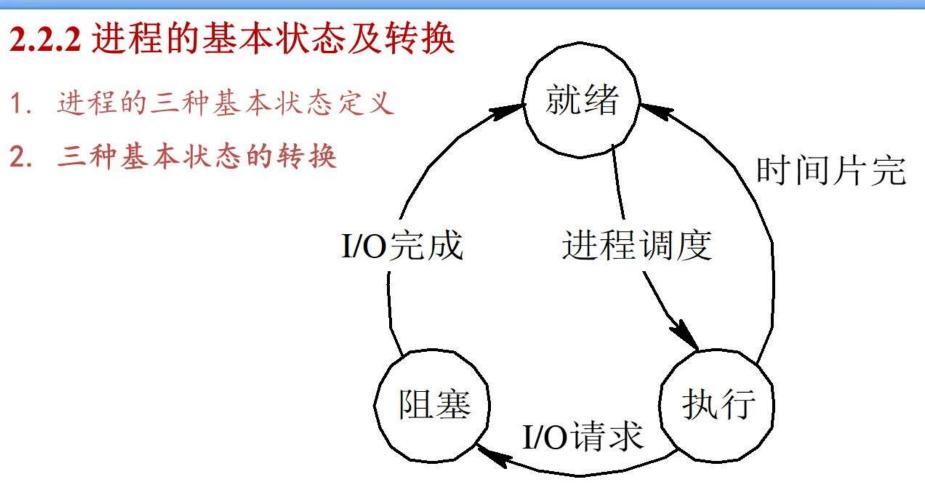


2.2.2 进程的基本状态及转换

1. 进程的三种基本状态定义

- 1) 就绪(Ready)状态
- 2) 执行(Running)状态
- 3) 阻塞(Block)状态





雨课堂 Rain Classroom

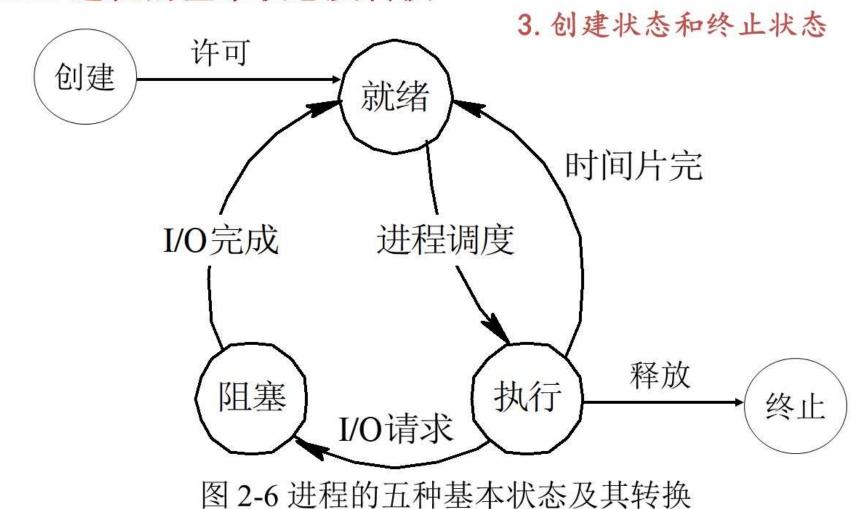


2.2.2 进程的基本状态及转换

- 1. 进程的三种基本状态定义
- 2. 三种基本状态的转换
- 3. 创建状态和终止状态
 - 1) 创建状态
 - 创建工作:分配PCB,并填写必要信息;其次将其转入就绪队列。
 - 2) 终止状态
 - 终止工作: OS做善后处理; PCB清空并归还给系统。



2.2.2 进程的基本状态及转换





2.2.3 挂起操作和进程状态的转换

1. 挂起操作的引入

- (1) 终端用户的请求。
- (2) 父进程请求。
- (3) 负荷调节的需要。
- (4) 操作系统的需要。



2.2.3 挂起操作和进程状态的转换

- 1. 挂起操作的引入
- 2. 引入挂起原语操作后,基本进程状态的改变
 - (1)活动就绪→静止就绪。
 - (2)活动阻塞→静止阻塞。
 - (3)静止就绪→活动就绪。
 - (4)静止阻塞→活动阻塞。



2.2.3 挂起操作和进程状态的转换

2. 引入挂起原语操作后,基本进程状态的改变

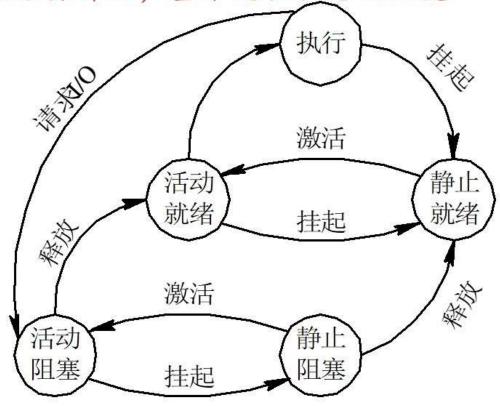


图 2-7 具有挂起状态的进程状态图

雨课堂 Rain Classroom



2.2.3 挂起操作和进程状态的转换

3. 引入挂起操作后,进程状态的转换

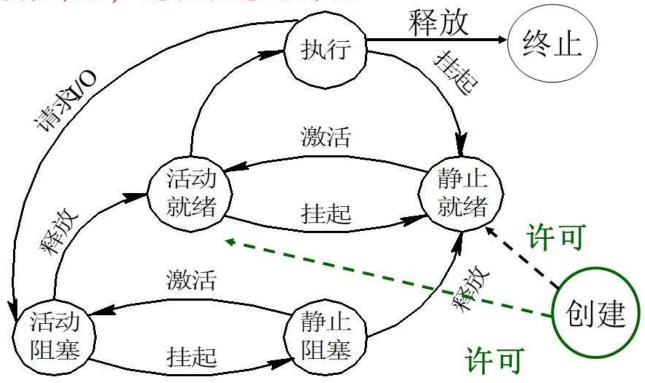
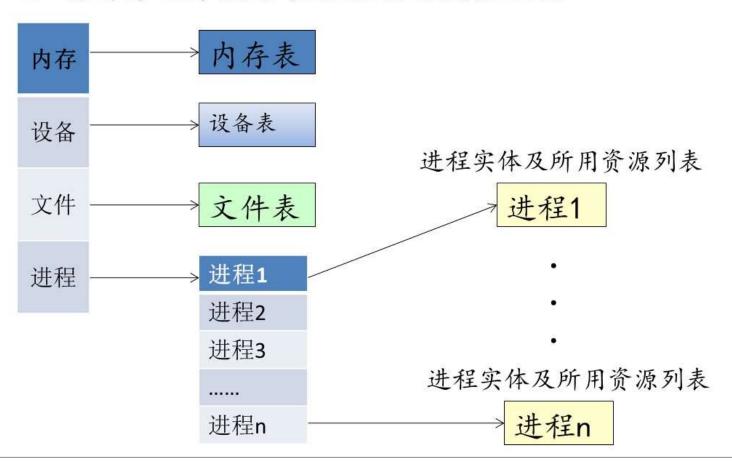


图 2-8 具有7种状态的进程状态图



2.2.4 进程管理中的数据结构

1. 操作系统中用于管理控制的数据结构



冬 9 操作系统控制表的 般结构



2.2.4 进程管理中的数据结构

- 1. 操作系统中用于管理控制的数据结构
- 2. 进程控制块PCB的作用

进程控制块的作用是使一个在多道程序环境下不能独立运行的程序(含数据),成为一个能独立运行的基本单位,一个能与其它进程并发执行的进程。或者说,OS是根据PCB来对并发执行的进程进行控制和管理的。



2.2.4 进程管理中的数据结构

- 1. 操作系统中用于管理控制的数据结构
- 2. 进程控制块PCB的作用
 - (1)作为独立运行基本单位的标志。
 - (2)能实现间断性运行方式。
 - (3) 提供进程管理所需要的信息。
 - (4) 提供进程调度需要的信息。
 - (5)实现与其它进程的同步与通信。



2.2.4 进程管理中的数据结构

- 1. 操作系统中用于管理控制的数据结构
- 2. 进程控制块PCB的作用
- 3. 进程控制块中的信息

1) 进程标识符

进程标识符用于惟一地标识一个进程。一个进程通常有两种标识符:

- (1) 内部标识符。在所有的操作系统中,都为每一个进程赋予一个惟一的数字标识符,它通常是一个进程的序号。 设置内部标识符主要是为了方便系统使用。
- (2) 外部标识符。它由创建者提供,通常是由字母、数字组成,往往是由用户(进程)在访问该进程时使用。为了描述进程的家族关系, 还应设置父进程标识及子进程标识。此外,还可设置用户标识,以指示拥有该进程的用户。



2.2.4 进程管理中的数据结构

3. 进程控制块中的信息

2) 处理机状态

处理机状态信息主要是由处理机的各种寄存器中的内容组成的

- ① 通用寄存器,又称为用户可视寄存器,它们是用户程序可以访问的,用于暂存信息,在大多数处理机中,有8~32个通用寄存器,在RISC 结构的计算机中可超过100个;
- ② 指令计数器, 其中存放了要访问的下一条指令的地址;
- ③ 程序状态字PSW, 其中含有状态信息, 如条件码、执行方式、 中断 屏蔽标志等;
- ④ 用户栈指针, 指每个用户进程都有一个或若干个与之相关的系统栈, 用于存放过程和系统调用参数及调用地址。栈指针指向该栈的栈顶。

雨课堂 Rain Classroom



2.2.4 进程管理中的数据结构

- 3. 进程控制块中的信息
- 3) 进程调度信息

在PCB中还存放一些与进程调度和进程对换有关的信息,包括:

- ① 进程状态, 指明进程的当前状态, 作为进程调度和对换时的依据;
- ② 进程优先级,用于描述进程使用处理机的优先级别的一个整数,优先级高的进程应优先获得处理机;
- ③ 进程调度所需的其它信息,它们与所采用的进程调度算法有关, 比如,进程已等待CPU的时间总和、进程已执行的时间总和等;
- ④ 事件,是指进程由执行状态转变为阻塞状态所等待发生的事件, 即阻塞原因。



2.2.4 进程管理中的数据结构

- 3. 进程控制块中的信息
- 4) 进程控制信息进程控制信息包括:
 - ① 程序和数据的地址, 是指进程的程序和数据所在的内存或外存地(首)址, 以便再调度到该进程执行时, 能从PCB中找到其程序和数据;
 - ② 进程同步和通信机制,指实现进程同步和进程通信时必需的机制,如消息队列指针、信号量等,它们可能全部或部分地放在PCB中
 - ③ 资源清单,是一张列出了除CPU以外的、进程所需的全部资源及已经分配到该进程的资源的清单;
 - ④ 链接指针, 它给出了本进程(PCB)所在队列中的下一个进程的PCB的首地址。

雨课堂 Rain Classroom



2.2.4 进程管理中的数据结构

- 1. 操作系统中用于管理控制的数据结构
- 2. 进程控制块PCB的作用
- 3. 进程控制块中的信息
- 4. 进程控制块的组织方式
 - (1)线性方式
 - (2)链接方式
 - (3)索引方式

PCB1
PCB2
PCB3
...
...
PCBn

图2-10 PCB线性表示意图



2.2.4 进程管理中的数据结构

4. 进程控制块的组织方式

(2) 链接方式

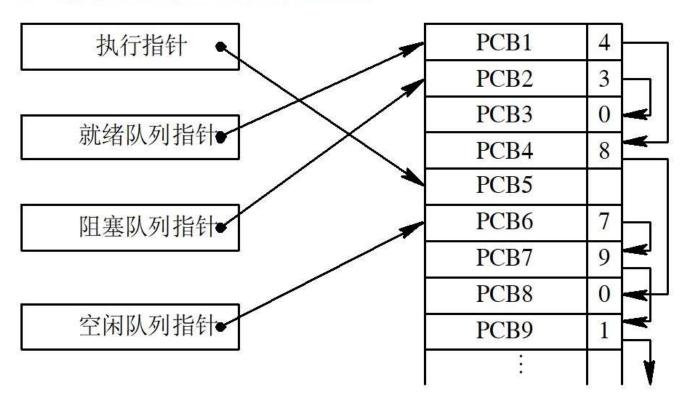


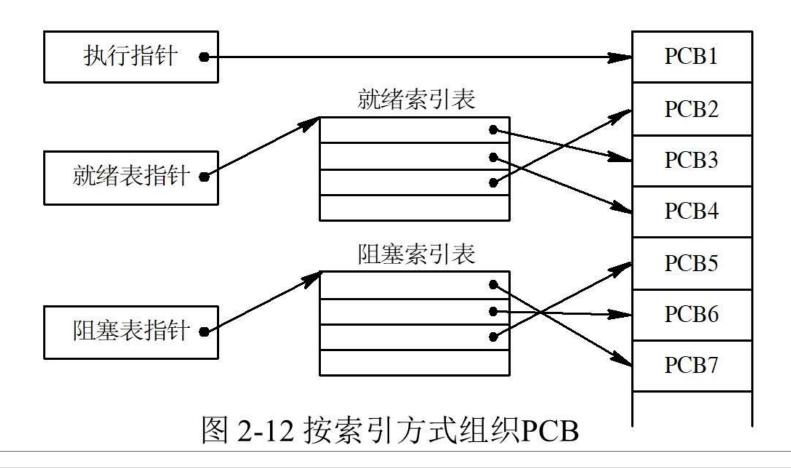
图 2-11 PCB链接队列示意图

雨课堂 Rain Classroom



2.2.4 进程管理中的数据结构

- 4. 进程控制块的组织方式
- (3)索引方式





今日学习任务整理单:

- 1.理解前趋图和程序执行的概念;
- 2. 掌握程序顺序执行和并发执行的特征;
- 3.理解进程的概念;
- 4. 掌握进程的状态转换; 5. 理解PCB的作用。

今日学习资料:

- 1. 雨课堂中的MOOC资源-第二章进程管理(1) 进程基本概念;
- 2. 雨课堂中的MOOC资源-第二章进程管理(2) 进程状态;
- 3. 雨课堂中的MOOC资源-第二章进程管理(3) 进程状态; 今日作业: 学习资源1中的主观题。

07:4. 教材2.1。

36