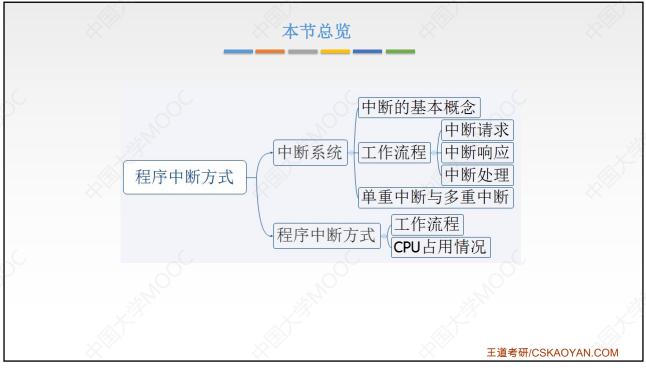
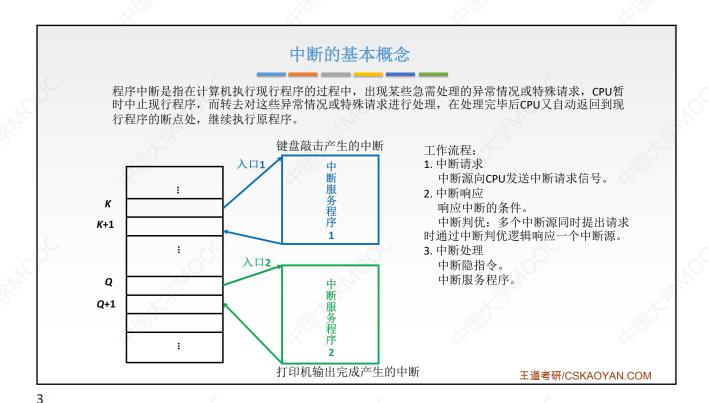


1



2

王道考妍/cskaoyan.com



中断请求的分类 自愿中断-指令中断 内中断(也称异常、 例外、陷入) 硬件故障 广义的中断 强迫中断 软件中断 外设请求 外中断 (中断 人工干预 狭义的中断 [非屏蔽中断: 关中断时也会被响应(如: 掉电) 可屏蔽中断: 关中断时不会被响应 关中断的作用: 实现原子操作 IF: Interrupt Flag,存在PSW中,8086芯片的PSW如下 IF=1表示<mark>开中断</mark>(允许中断) 15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 0 IF=0表示关中断(不允许中断) CF 王道考研/CSKAOYAN.COM

中断请求标记

如何判断是哪个设备 发来的中断信号?

每个中断源向CPU发出中断请求的时间是随机的。

为了记录中断事件并区分不同的中断源,中断系统需对每个中断源设置**中断请求标记触发器INTR**,当其状态为"1"时,表示中断源有请求。

这些触发器可组成中断请求标记寄存器,该寄存器可集中在CPU中,也可分散在各个中断源中。

中断请求标 记寄存器

INTR ₁	INTR ₂	INTR ₃	INTR4	ı	INTRn-1 INTRn		
0	0	0	1		0	1	
掉	过	鼠	键		扫	打	
电	热	标	盘		描	ED	
					仪	机	

对于**外中断**, CPU是在统一的时刻即**每条指令执行阶段结束前**向接口**发出中断查询信号**, 以获取I/O的中断请求,也就是说,CPU**响应中断的时间**是在每条**指令执行阶段的结束时刻**。

CPU响应中断必须满足以下3个条件:

- ①中断源有中断请求。
- ② CPU允许中断即开中断。
- ③ 一条指令执行完毕,且没有更紧迫的任务。

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

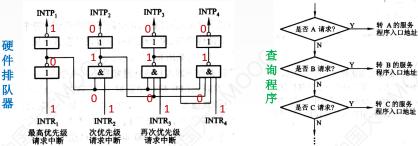
中断判优-实现-

有多个中断信号同时 到来,先处理哪个?

中断判优既可以用硬件实现,也可用软件实现:

硬件实现是通过**硬件排队器**实现的,它既可以设置在CPU中,也可以分散在各个中断源中; 软件实现是通过**查询程序**实现的。

\	INTR ₁	INTR ₂	INTR ₃	INTR4	INTRn-1 INTRn		
/	0	0	0	1	. 1	0	1
	掉	过	鼠	键	-7/3/	扫	打
	电	热	标	盘		描	ED
						仪	机



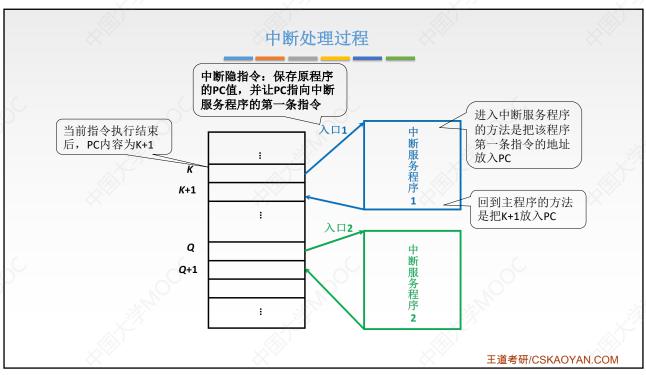
王道考研/CSKAOYAN.COM

中断判优-优先级设置

- 1. 硬件故障中断属于最高级, 其次是软件中断;
- 2. 非屏蔽中断优于可屏蔽中断;
- 3. DMA请求优于I/O设备传送的中断请求
- 4. 高速设备优于低速设备;
- 5. 输入设备优于输出设备;
- 6. 实时设备优于普通设备。

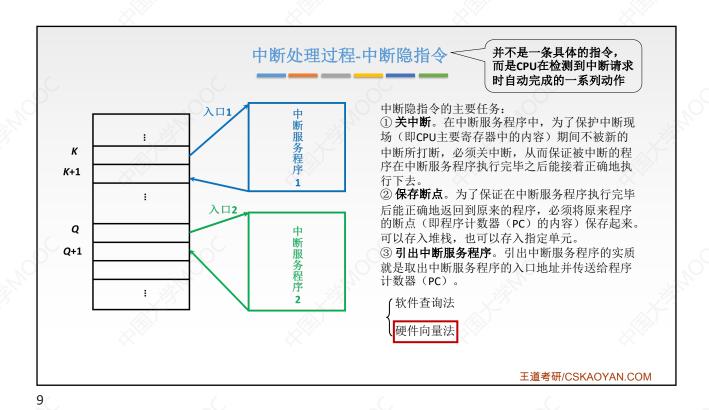
王道考研/CSKAOYAN.COM

7

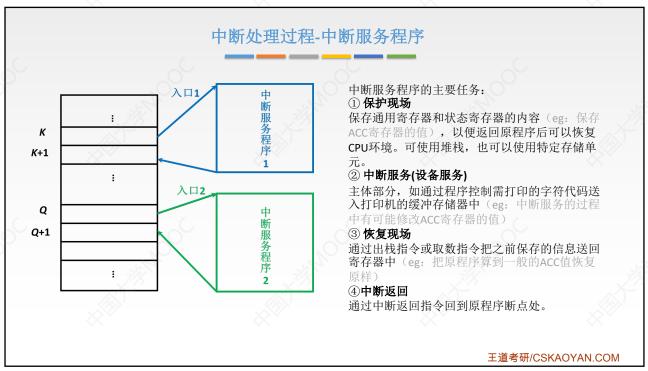


8

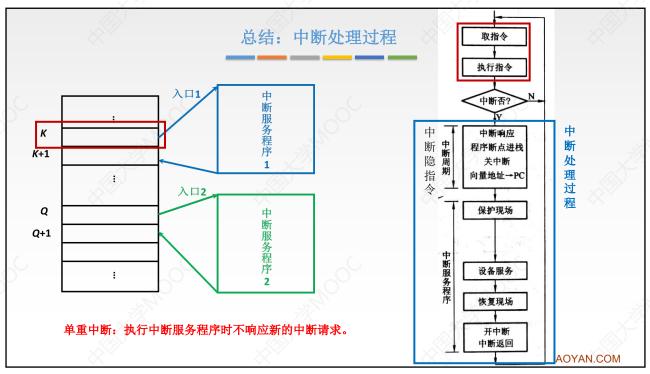
王道考妍/cskaoyan.com



中断处理过程-硬件向量法 由 硬件 产生 向量地址 再由 向量地址 找到 入口地址 中断隐指令的主要任务: ① 关中断。在中断服务程序中,为了保护中断现 中断向量 场(即CPU主要寄存器中的内容)期间不被新的 向量地址 (中断类型号) 主存 中断所打断, 必须关中断, 从而保证被中断的程 00010010 序在中断服务程序执行完毕之后能接着正确地执 行下去。 **JMP** 12H 200 ② 保存断点。为了保证在中断服务程序执行完毕 13H **JMP** 向量地址< 300 后能正确地返回到原来的程序, 必须将原来程序 **JMP** 400 中断向量地址 14H 的断点(即程序计数器(PC)的内容)保存起来。 形成部件 可以存入堆栈, 也可以存入指定单元。 ③ 引出中断服务程序。引出中断服务程序的实质 入口地址 **200** 打印机服务程序 就是取出中断服务程序的入口地址并传送给程序 计数器(PC)。 入口地址 300 显示器服务程序 0 0 0 --- 0 软件查询法 排队器输出 硬件向量法 王道考研/CSKAOYAN.COM



12



13

王道考妍/cskaoyan.com