

第八章 输入输出系统

- 8. 1 概述
- 8. 2 外部设备
- 8. 3 I/O接口
- 8. 4 程序查询方式
- 8. 5 程序中断方式
- 8. 6 DMA方式
- 8. 7 CPU中断系统

8. 1 概述

- 输入输出设备与特性
- 输入输出系统的发展概况
- 输入输出系统的组成
- I/O设备与主机的联系方式
- I/O设备与主机信息传送的控制方式

8. 1 概述

一、输入输出设备与特性

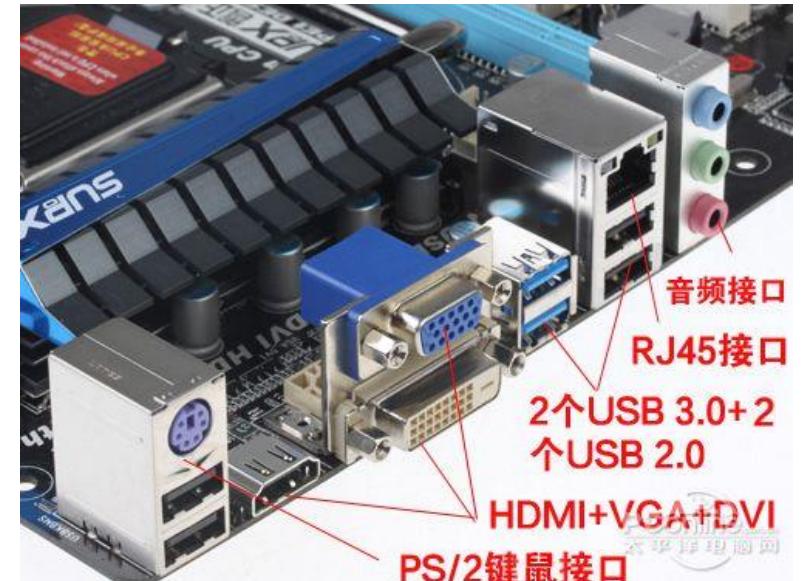
- 输入输出设备是计算机与人或者机器系统进行数据交互的装置，用于实现计算机内部二进制信息与外部不同形式信息的转换，简称外部设备或外设
 - **输入设备：**负责将数据、文字、图像、声音、电信号等转换成计算机可以识别的二进制信息，如键盘、鼠标、扫描仪、摄像头等
 - **输出设备：**负责将计算机处理结果转换成数字、文字、图形、图像、声音或电信号，如显示器、打印机等
 - **输入输出设备：**既能输入也能输出，如磁盘、网卡等
- **输入输出设备特性**
 - **异步性：**外设相对于处理机通常是异步工作的
 - **实时性：**不同的外设工作步调不同，处理机必须按照不同设备所要求的传送方式和传输速率实时的为设备提供服务。
 - **与设备无关性：**将不同的外设选择一种标准接口和处理机来进行连接，而他们之间的差别由设备本身的控制器通过软件和硬件来填补。

8. 1 概述

输入/输出系统的组成与功能

输入输出系统：外部设备、接口部件、总线以及相应的管理软件的统称，简称I/O系统

- 完成计算机内部二进制信息与外部多种信息形式间的交流
- 保证CPU能够正确选择I/O设备并实现对其控制与数据传输
- 利用数据缓冲、合适的数据传送方式，实现主机外设间速度匹配



8. 1 概述

二、输入输出系统的发展概况

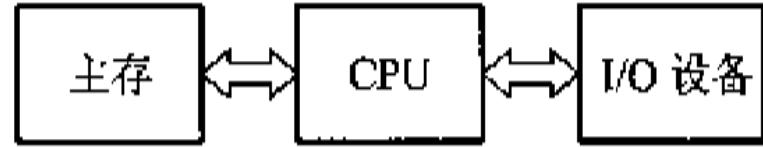
I. 早期

- 分散连接

每个I/O设备都配有一套独立的逻辑电路与CPU相连，以完成I/O设备与主存的信息交换。

- CPU 和 I/O设备 串行 工作

输入输出过程穿插在程序执行过程之中进行，当I/O设备与主机交换信息时，CPU必须等待。（比如：程序查询方式与主存交换信息）



8. 1 概述

二、输入输出系统的发展概况

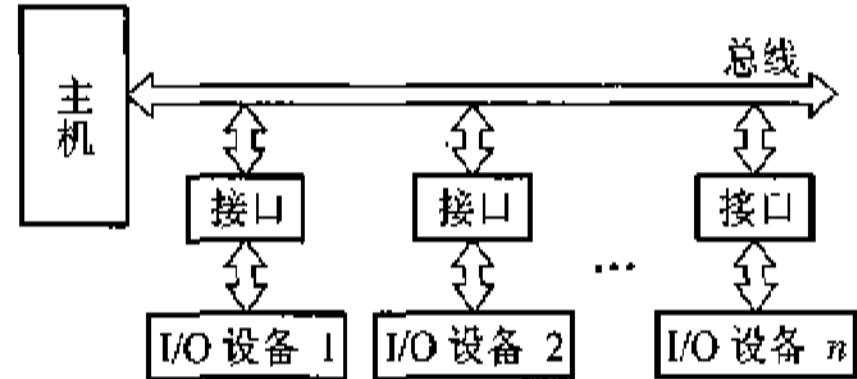
II. 接口模块和 DMA 阶段

- **总线连接**

计算机系统采用总线结构，I/O设备通过接口模块与主机连接。

- **I/O设备和CPU按照 并行 方式工作**

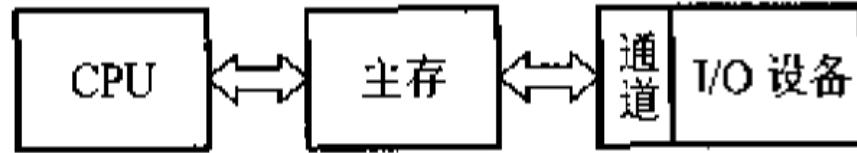
接口模块中包含有数据通路和控制通路，通过**接口**可以使得I/O设备和CPU按照**并行**方式工作，还可以使得多台I/O设备分时占用总线，使得I/O设备之间也可实现并行工作。（**比如：程序中断方式和DMA方式完成I/O设备与主机间的信息交换**）



8. 1 概述

二、输入输出系统的发展概况

III. 具有通道结构的阶段



对于大型计算机，I/O设备数量非常多，数据传输频繁，采用DMA方式进行信息交换会出现成本高、控制复杂的问题。

- 大型计算机往往采用I/O通道的方式进行数据交换。
- **I/O通道**可以视为一个具有特殊功能的**处理器**，主要负责管理I/O设备以及实现主存与I/O设备之间的信息交换。
- 依赖I/O通道管理设备，不占用CPU的资源，提高CPU的效率。

8. 1 概述

二、输入输出系统的发展概况

IV. 具有 I/O 处理机的阶段

- I/O 处理机又称为外围处理机，独立于主机（CPU）工作。
- I/O 处理机除了完成 I/O 通道需要完成的输入输出设备的 I/O 控制以外，还可以独立完成数据格式转换、数据检错纠错等任务。
- 具有 I/O 处理机的输入输出系统对主机来说具有更大的独立性，与 CPU 工作的并行性更高。

8. 1 概述

三、输入输出系统的组成

I. I/O 软件

(1) I/O 指令 CPU 指令的一部分



(2) 通道指令 通道自身的指令

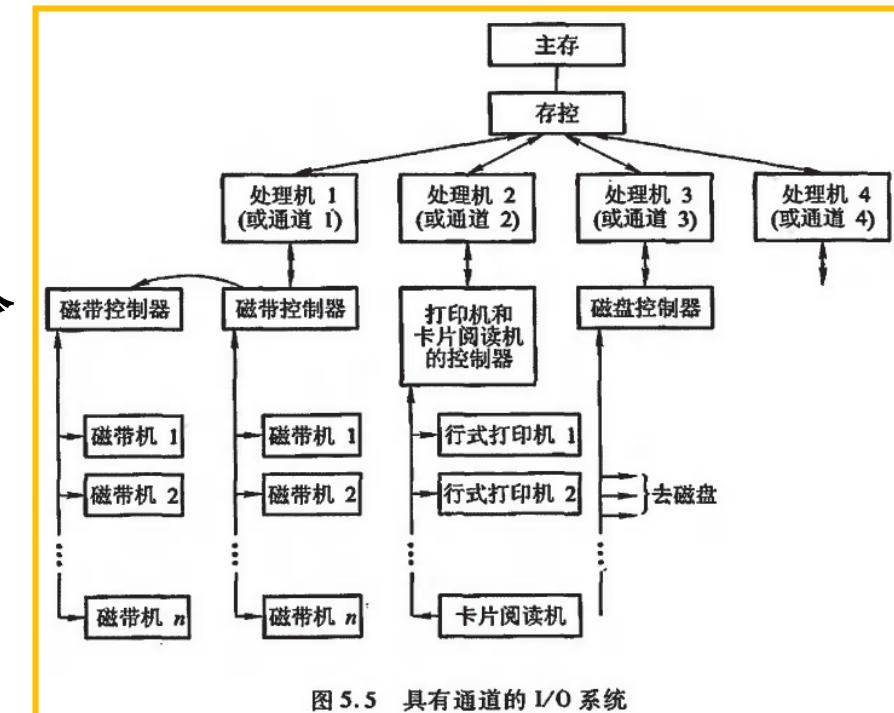
指出数组的首地址、传送字数、操作命令
如 IBM/370 通道指令为 64 位

II. I/O 硬件

设备 I/O 接口

设备 设备控制器 通道

设备码给出的是I/O设备的编码/地址，或者是IO设备当中某一个寄存器的地址。这些寄存器我们把它叫做I/O端口



8. 1 概述

四、I/O 设备与主机的联系方式

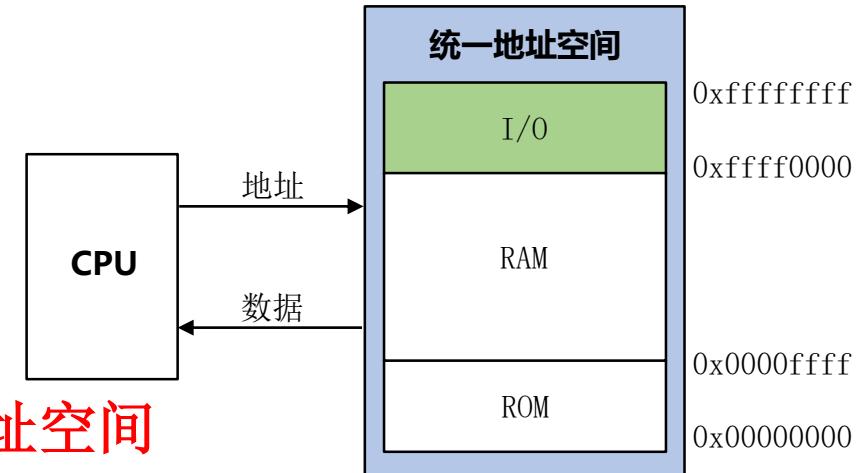
I. I/O 设备编址方式

- 统一编址

- 内存映射编址 (Memory-mapped) , 占用主存
- 外设地址与内存地址统一编址, 同一个地址空间
- 不需要设置专用的I/O指令
- 采用访存指令访问外设, 具体访问什么设备取决于地址

- 独立编址 (不统一编址)

- 端口映射编址 (Port-mapped) , 不占用主存
- I/O地址空间与主存地址空间相互独立
- I/O地址又称为I/O端口
- 不同设备中的不同寄存器和存储器都有唯一的端口地址
- 使用I/O指令访问外设



8. 1 概述

四、I/O 设备与主机的联系方式

II. 设备选址

每台I/O设备都有唯一设备号

用设备选择电路识别“I/O指令的设备码字段”是否被选中

III. 传送方式

(1) 串行

(2) 并行

8. 1 概述

四、I/O 设备与主机的联系方式

IV. 联络方式

(1) 立即响应方式

- I/O设备与CPU发生联系时，通常已经处于某种等待状态。只要CPU的I/O指令一到，这些设备就可立即响应，不需要特殊的联络信号。
- 适用于工作速度十分缓慢的I/O设备，例如：指示灯的亮与灭。

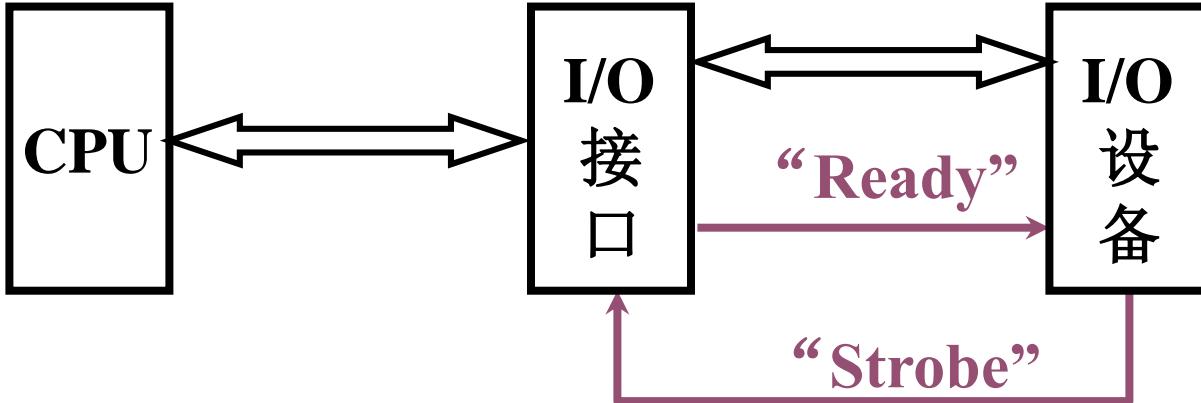
(2) 同步工作采用同步时标联络

- 需要在I/O设备和CPU之间配备专有电路，用以产生同步时标来控制同步工作。
- 例如：以I/O设备输入数据为例。假设I/O设备以2400bps的速率将数据传输到I/O接口，则CPU也必须以 $(1/2400)s$ 的速率接收每一位数据。
- 适用于I/O设备与CPU的工作速度完全同步的情况。

IV. 联络方式

(3) 异步工作采用应答信号

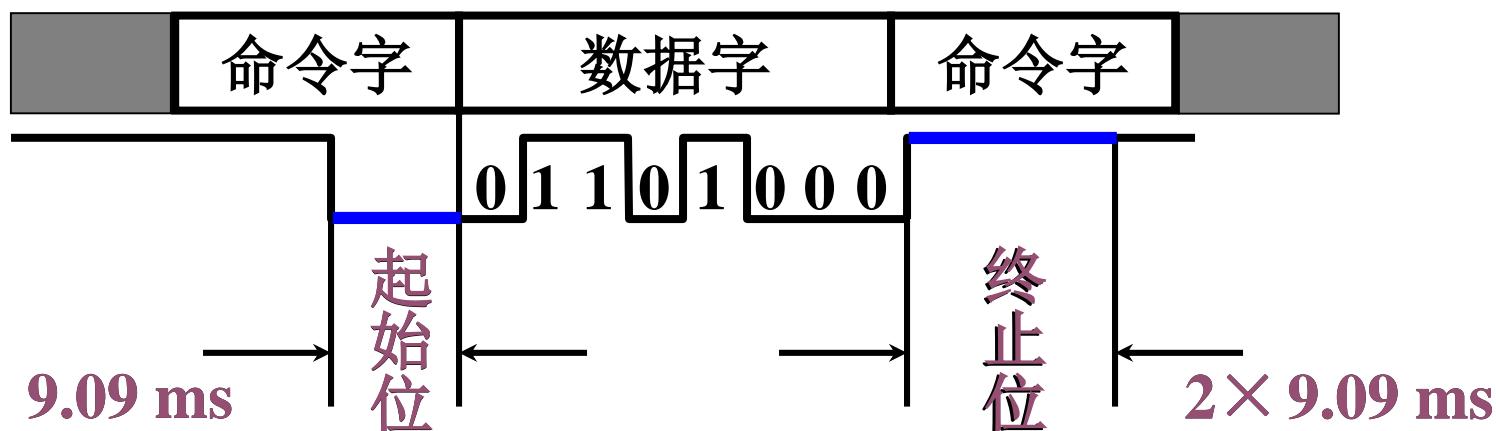
并行



- 适用于I/O设备与主机工作速度不匹配情形。
- 在交换信息前，I/O设备和CPU各自执行自己的任务，一旦出现联络信号，彼此才交换信息。

串行

I/O设备与CPU双方设定一组特殊标记，用“起始”和“终止”来建立联系

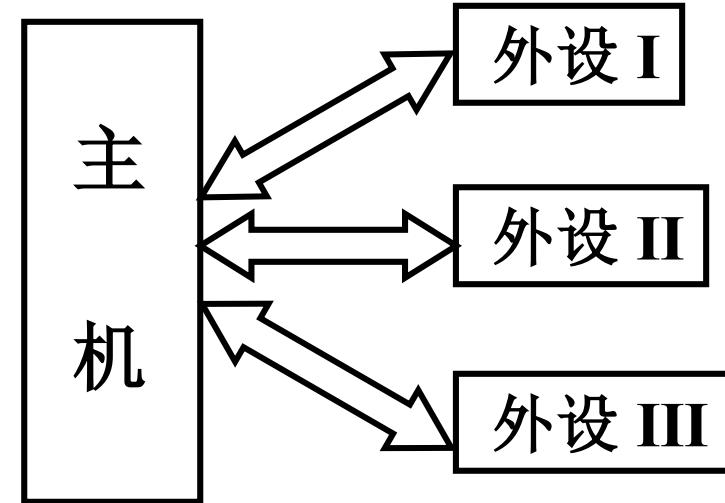


8. 1 概述

V. I/O 设备与主机的连接方式

(1) 辐射式连接

- 每台设备都配有一套控制线路和一组信号线
- 不便于增删设备



(2) 总线连接

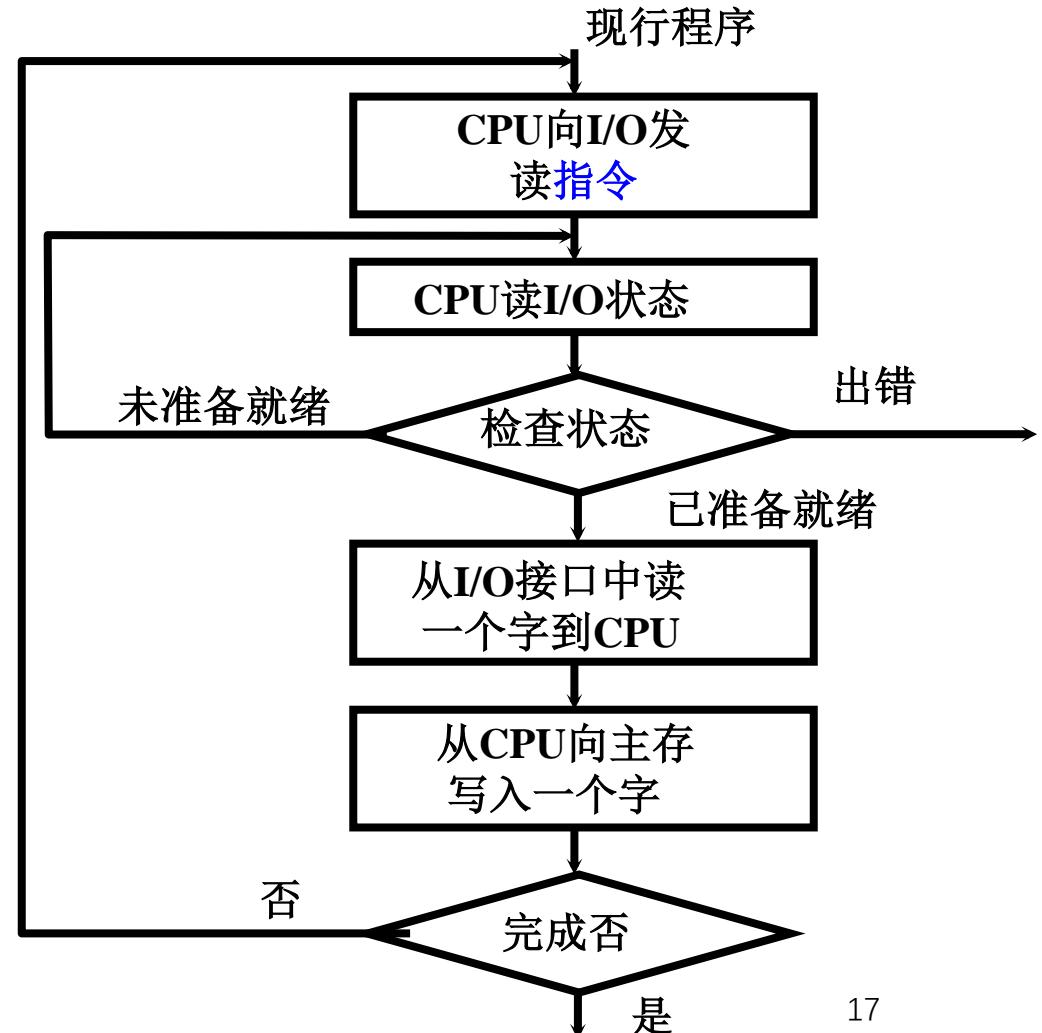
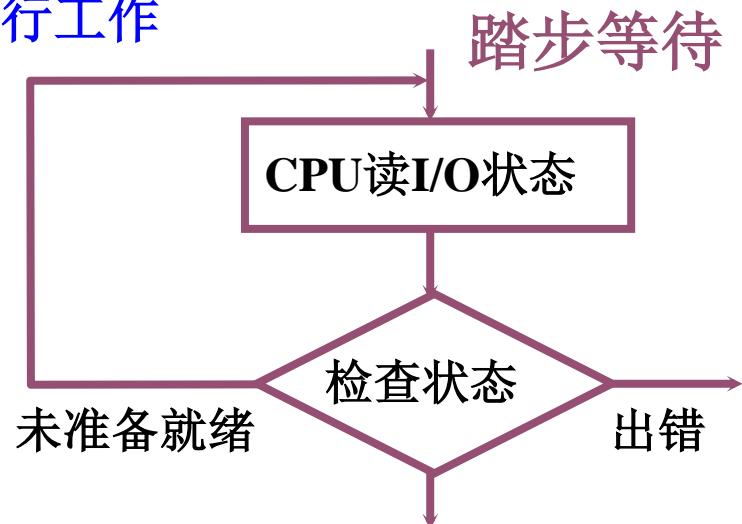
- 通过一组总线（包括地址线、数据线和控制线）将所有的I/O设备与主机相连。
- 便于增删设备

8. 1 概述

五、I/O设备与主机信息传送的控制方式

I. 程序查询方式

- CPU不断查询I/O设备是否准备就绪，根据查询结果来决定I/O设备是否与主机交换信息的工作方式。
- 需要I/O接口设置一个能反映I/O设备是否准备就绪的状态标记，供CPU查询。
- CPU 和 I/O 串行工作

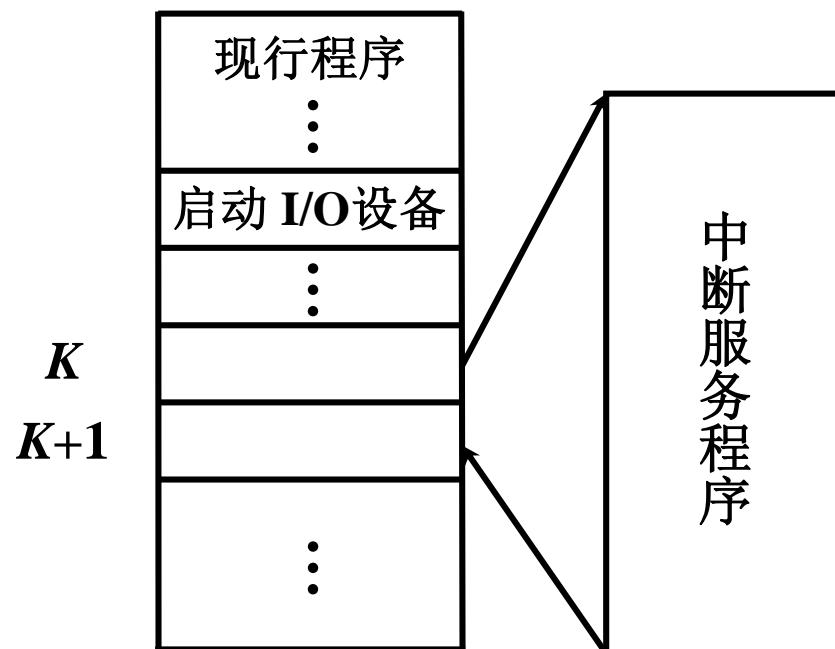


8. 1 概述

II. 程序中断方式



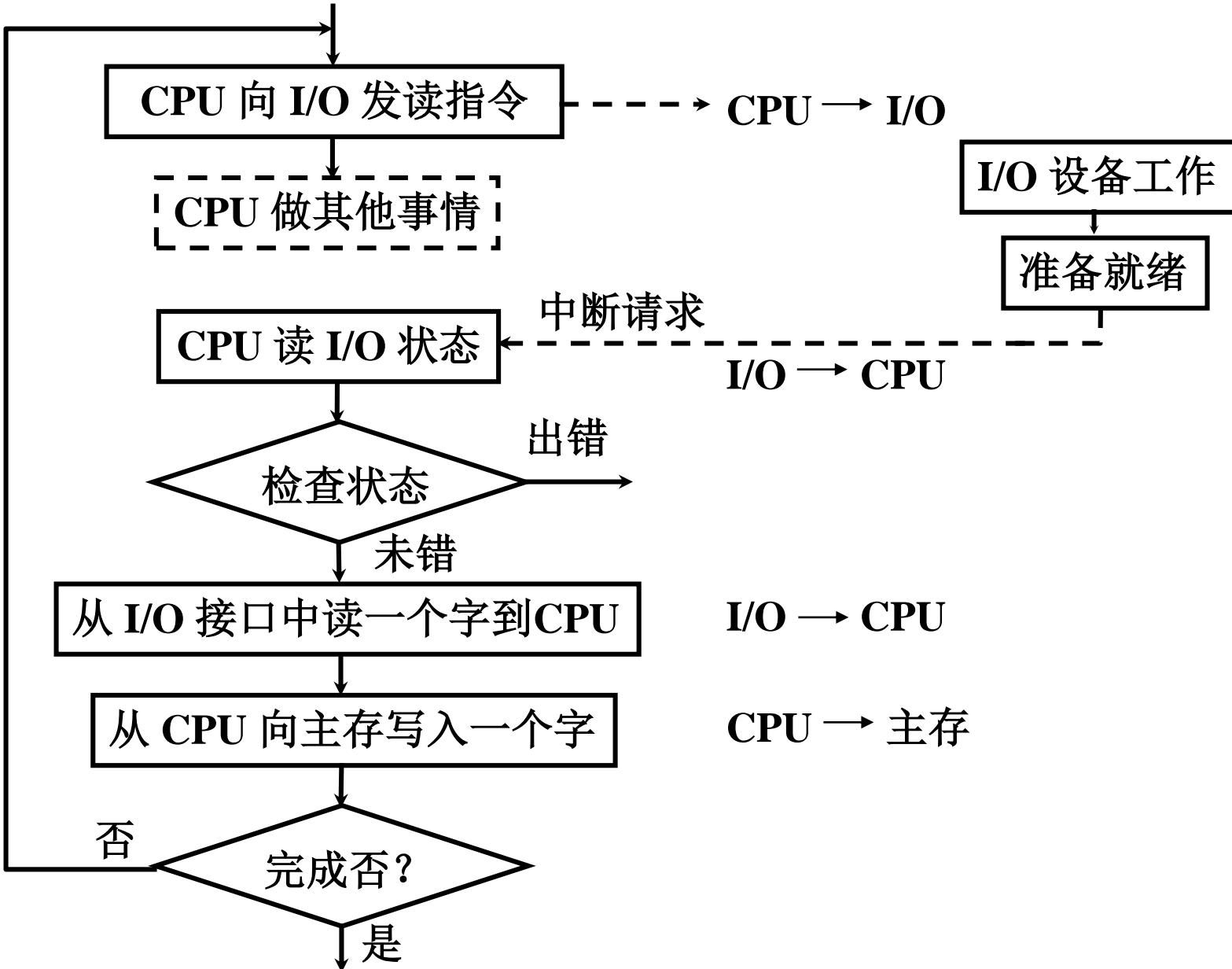
CPU 和 I/O 部分的并行工作



没有踏步等待现象

中断现行程序

程序中断方式流程



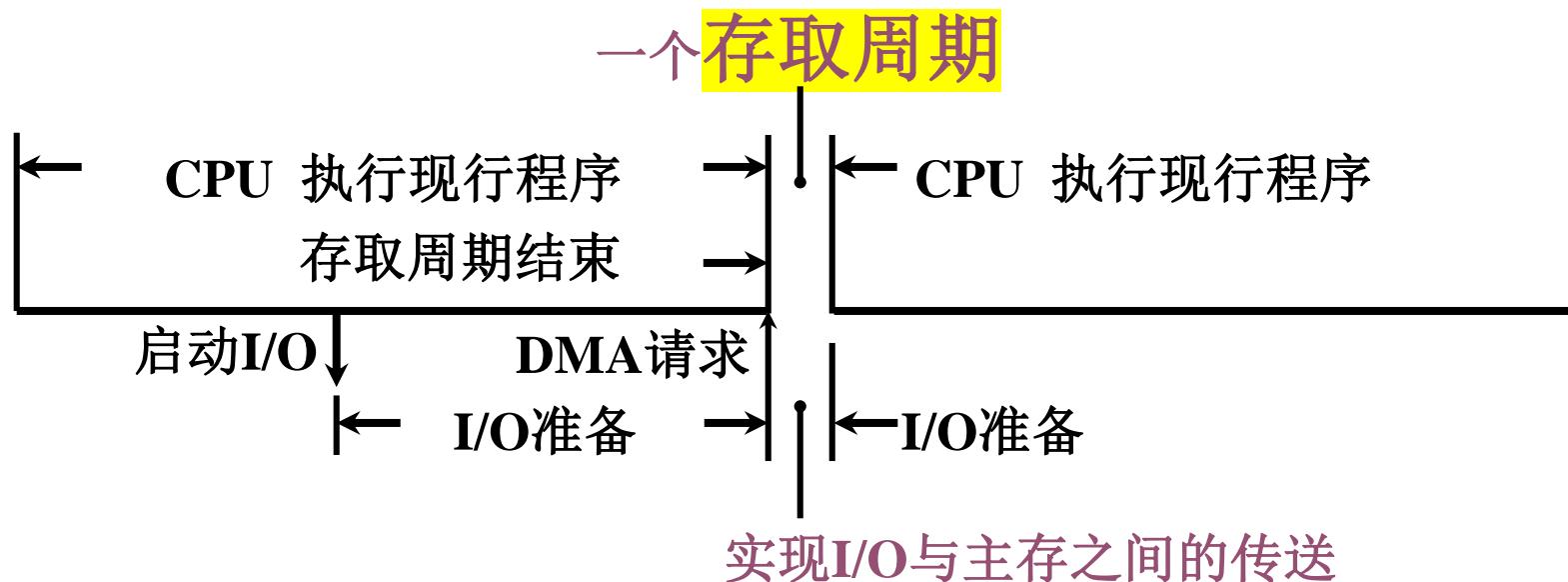
III. DMA 方式

主存和 I/O 之间有一条直接数据通道

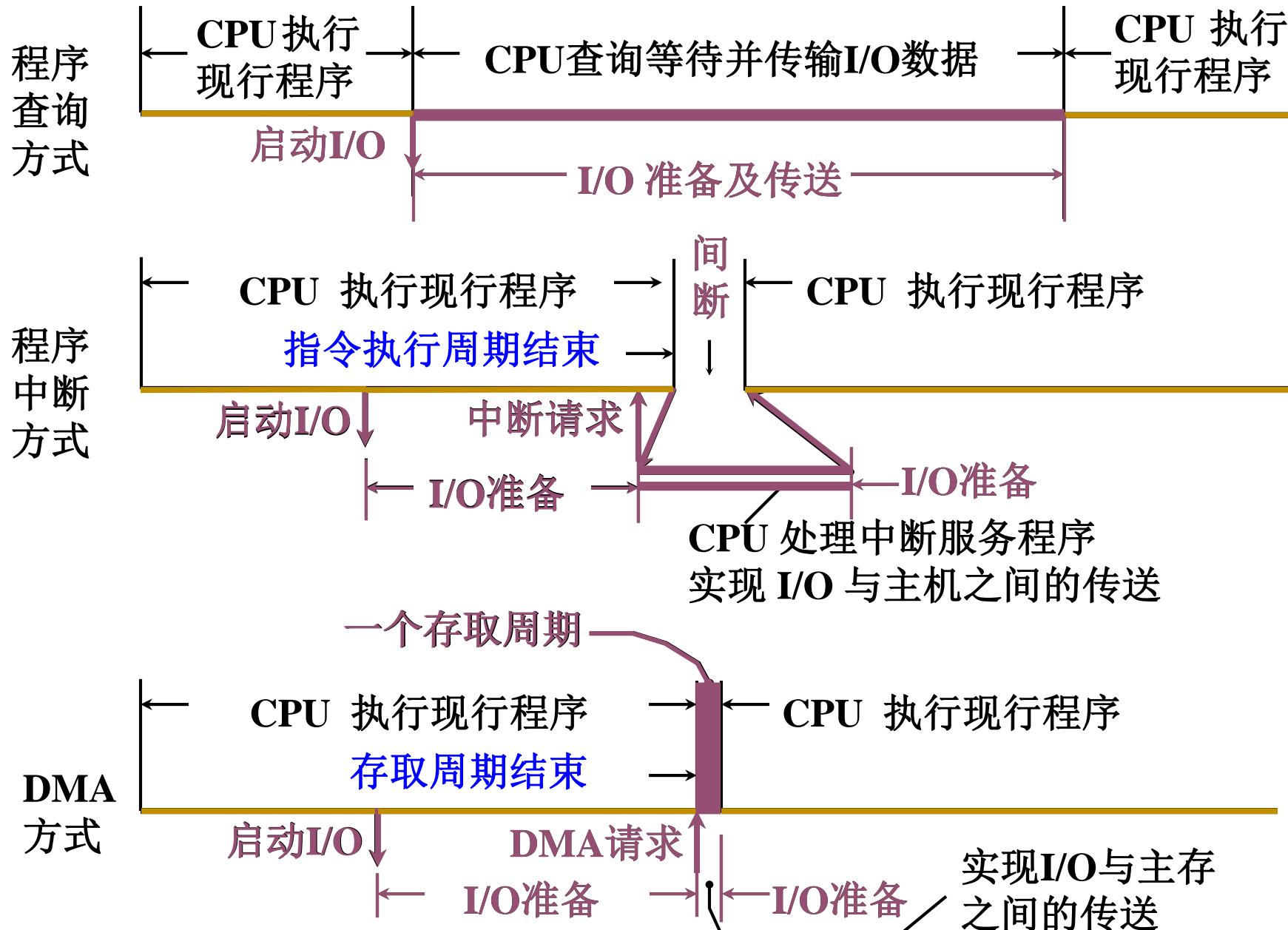
不中断现行程序

周期挪用（周期窃取）

CPU 和 I/O 并行工作



三种方式的 CPU 工作效率比较



第八章 输入输出系统

8. 1 概述

8. 2 外部设备

8. 3 I/O接口

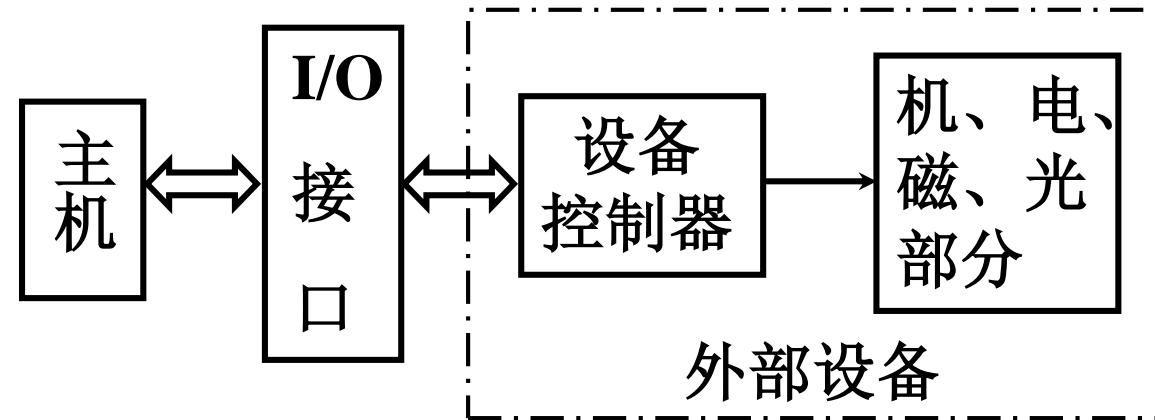
8. 4 程序查询方式

8. 5 程序中断方式

8. 6 DMA方式

8.2 外部设备

一、概述



外部设备大致分三类

- | | |
|--------------|---------------|
| 1. 人机交互设备 | 键盘、鼠标、打印机、显示器 |
| 2. 计算机信息存储设备 | 磁盘、光盘、磁带 |
| 3. 机—机通信设备 | 调制解调器等 |



8. 2外部设备

二、输入设备

1. 键盘

按键

判断哪个键按下

将此键翻译成 ASCII 码（编码键盘法）

2. 鼠标

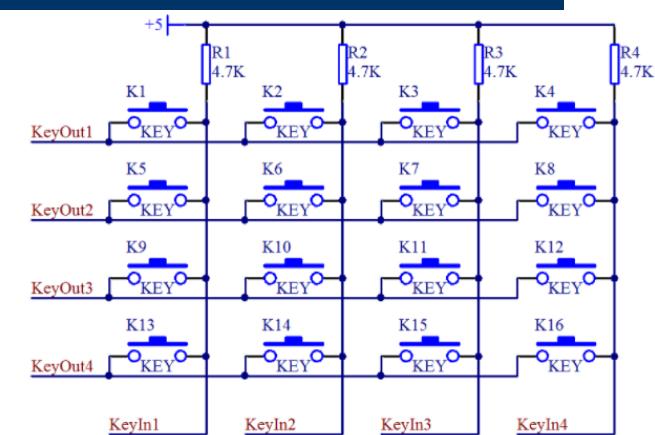
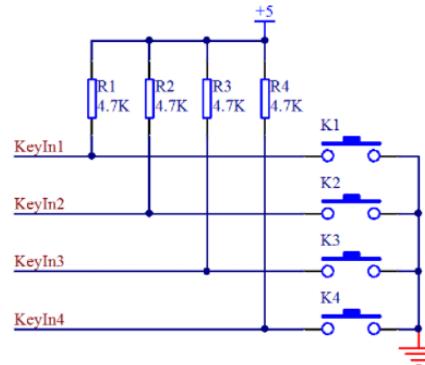
机械式

金属球 电位器

光电式

光电转换器

3. 触摸屏



8.2 外部设备

三、输出设备

1. 显示器

(1) 字符显示

字符发生器

(2) 图形显示

主观图像

由点、线、面组合成的平面或立体图形，
常用于计算机辅助设计 (CAD)

(3) 图像显示

客观图像

自然景物、医学图像等

2. 打印机

(1) 击打式

点阵式（逐字、逐行）

通过机械动作使印字机构与色带和纸撞击，从而完成字符的打印。逐行打印比逐字
打印更快

(2) 非击打式

激光（逐页） 喷墨（逐字）



8.2 外部设备

四、其他

1. A/D、D/A 模拟/数字（数字/模拟）转换器
2. 终端 由键盘和显示器组成
完成显示控制与存储、键盘管理及通信控制
3. 汉字处理 汉字输入、汉字存储、汉字输出

五、多媒体技术

1. 什么是多媒体
媒体：音乐、语言、图片、文件、视频等。
多媒体：集成多种媒体功能的系统。
2. 多媒体计算机的关键技术
视频和音频压缩与解压缩、多媒体芯片、大容量存储器、
多媒体软件等各种核心计算机技术。

第八章 输入输出系统

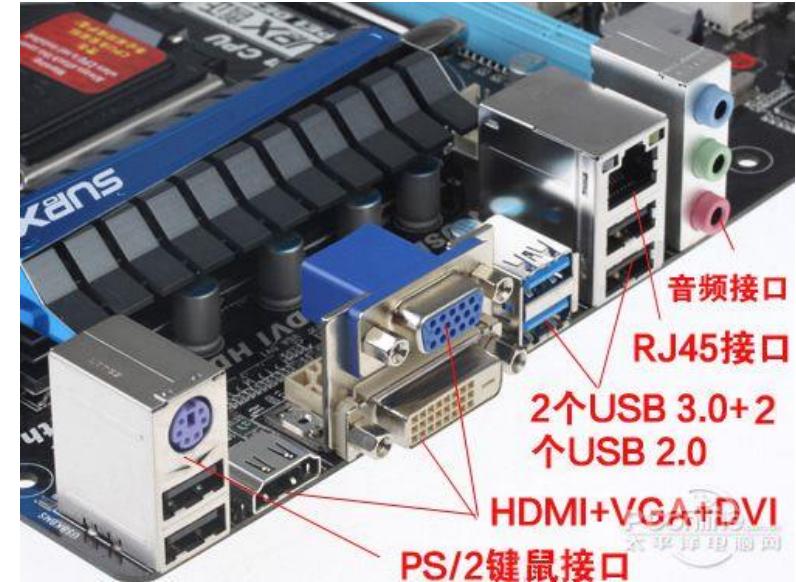
- 8. 1 概述
- 8. 2 外部设备
- 8. 3 I/O接口**
- 8. 4 程序查询方式
- 8. 5 程序中断方式
- 8. 6 DMA方式
- 8. 7 CPU中断系统

8.3 I/O接口

一、概述

为什么要设置接口？

1. 实现设备的选择
2. 实现数据缓冲达到速度匹配
3. 实现数据串—并格式转换
4. 实现电平转换
5. 传送控制命令
6. 反映设备的状态（“忙”、“就绪”、“中断请求”）

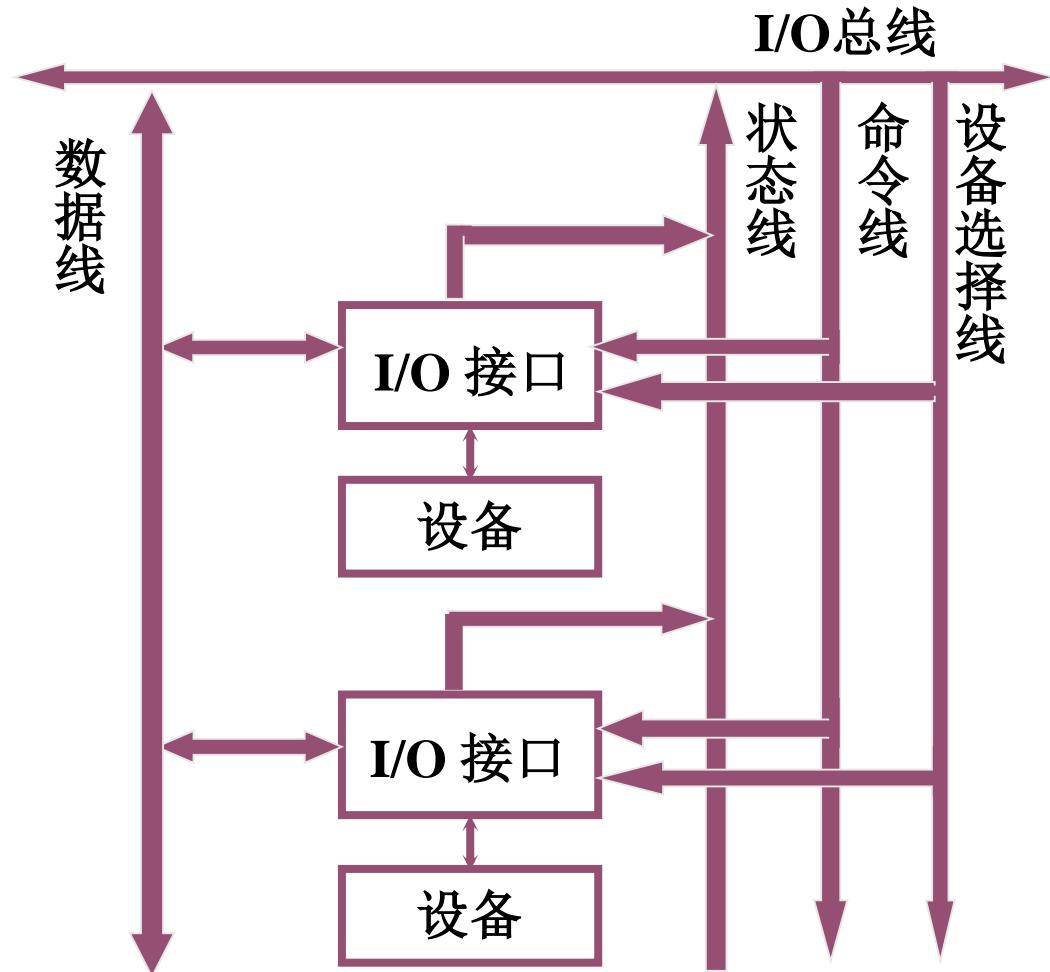


8.3 I/O接口

二、接口的功能和组成

1. 总线连接方式的 I/O 接口电路

- (1) 设备选择线
- (2) 数据线
- (3) 命令线
- (4) 状态线



2. 接口的功能和组成

功能

选址功能

传送命令的功能

传送数据的功能

反映设备状态的功能

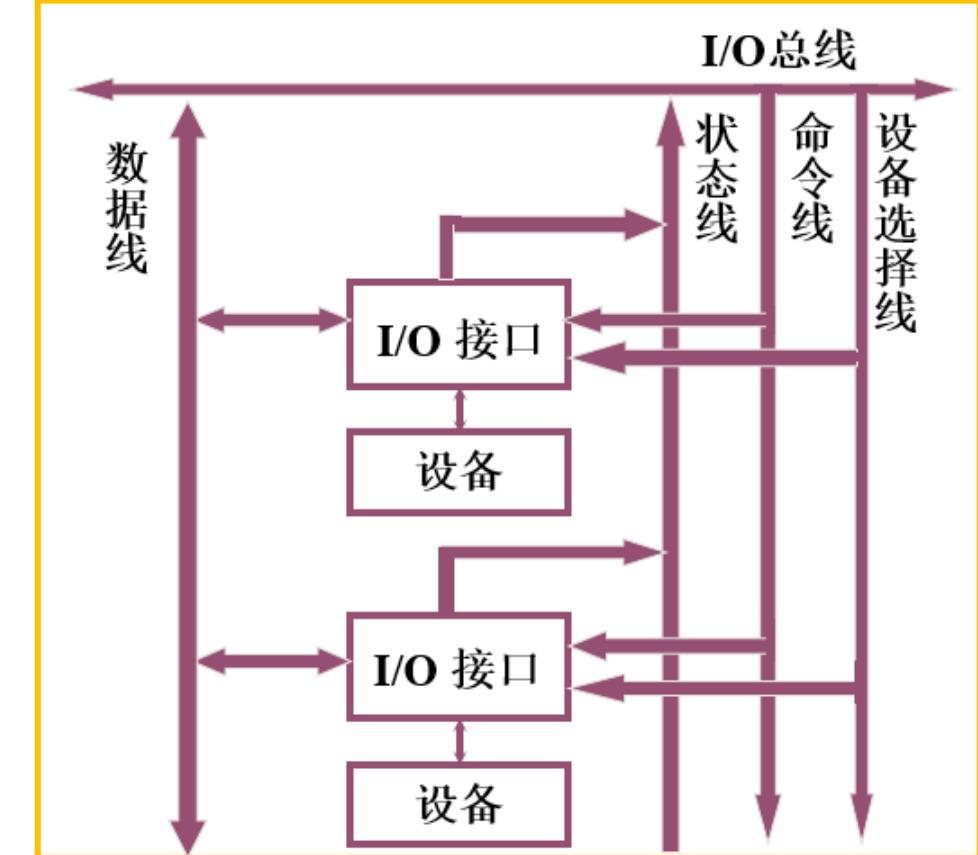
组成

设备选择电路

命令寄存器、命令译码器

数据缓冲寄存器

设备状态标记



3. I/O 接口的基本组成



三、接口类型

1. 按数据 **传送方式** 分类

并行接口

Intel 8255

可编程并行I/O接口芯片
有3个8位并行I/O口

串行接口

Intel 8251

2. 按功能 **选择的灵活性** 分类

可编程接口 Intel 8255、 Intel 8251

接口功能可用程序改变或选择

不可编程接口 Intel 8212

3. 按 **通用性** 分类

通用接口 Intel 8255、 Intel 8251

专用接口 Intel 8279、 Intel 8275 (键盘、显示器)

4. 按数据传送的 **控制方式** 分类

中断接口

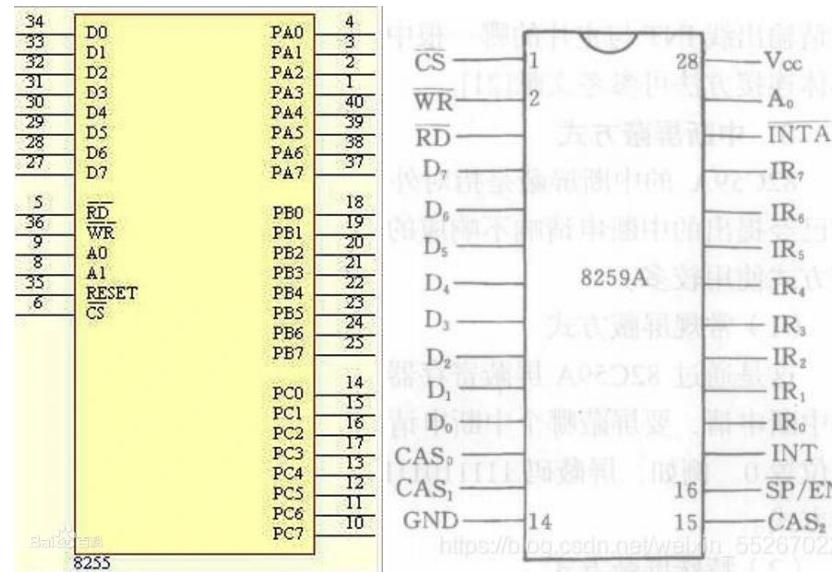
Intel 8259

主要用于速度较慢的I/O设备 (打印机等)

DMA 接口

Intel 8237

主要用于高速的I/O设备 (磁盘等)



第八章 输入输出系统

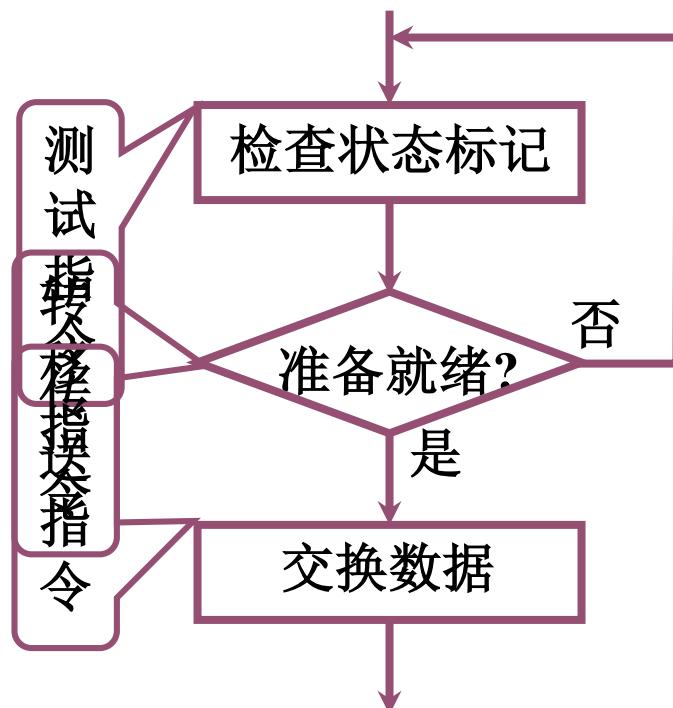
- 8. 1 概述
- 8. 2 外部设备
- 8. 3 I/O接口
- 8. 4 程序查询方式**
- 8. 5 程序中断方式
- 8. 6 DMA方式
- 8. 7 CPU中断系统

8.4 程序查询方式

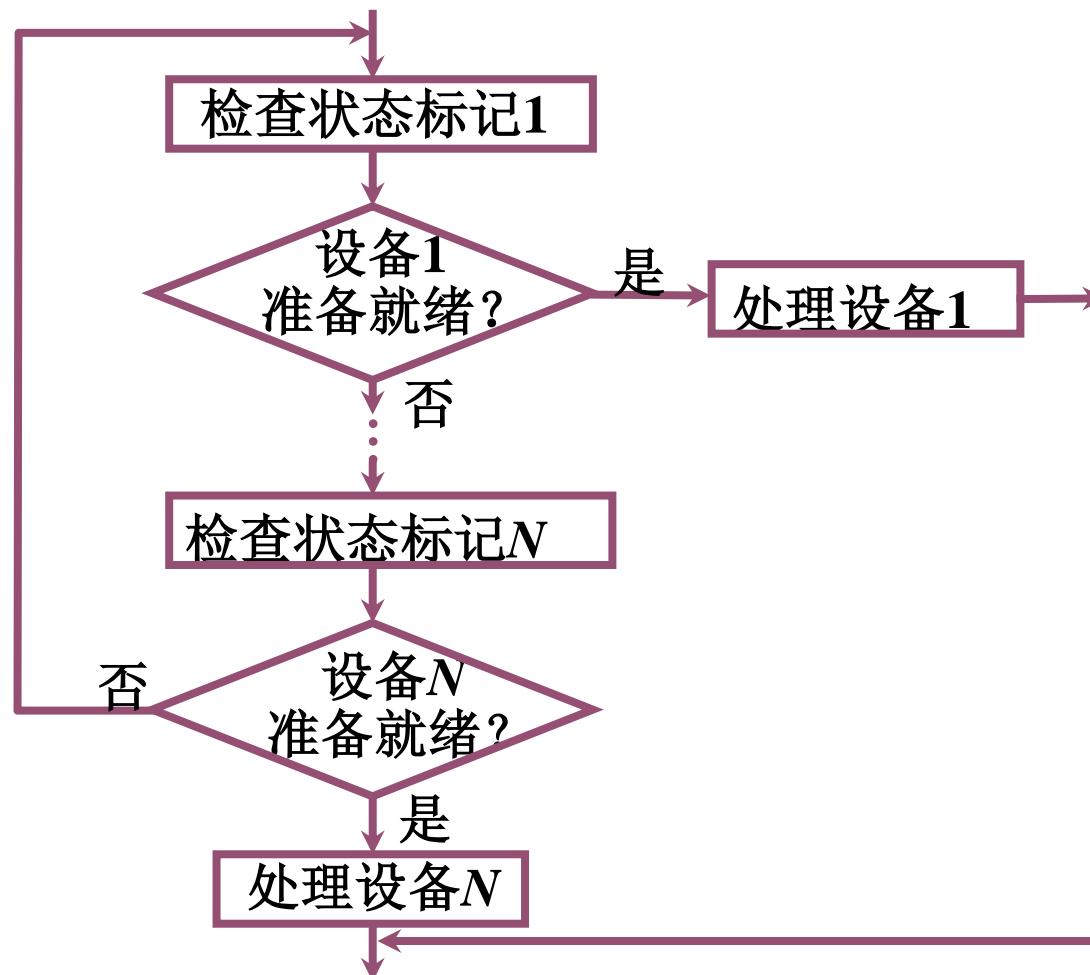
一、程序查询流程

1. 查询流程

单个设备



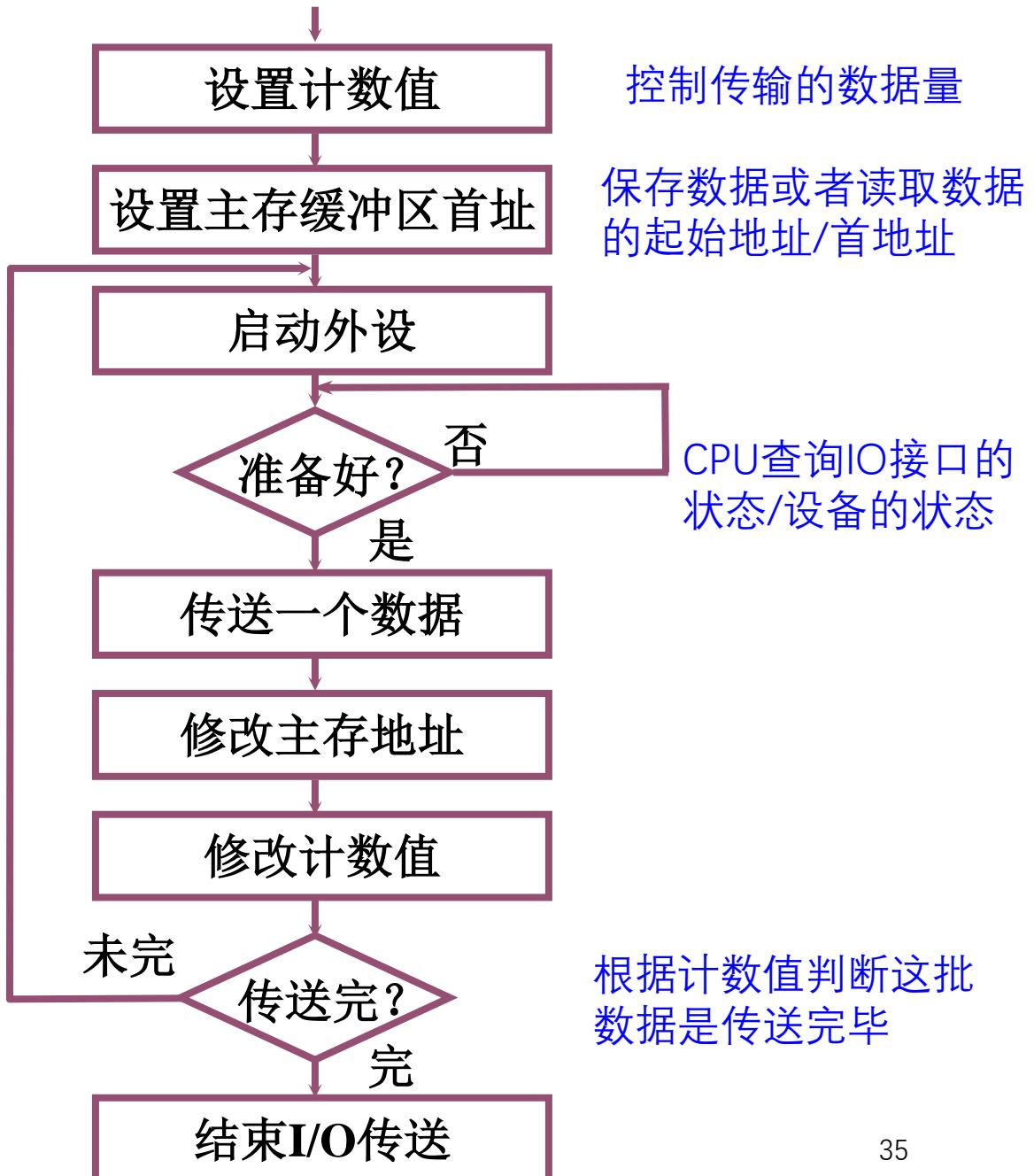
多个设备



2. 程序流程

保存寄存器内容

- 内存与外设之间的数据输入输出需要借助CPU当中的某一个寄存器对数据进行暂存
- 如果这个寄存器中的原数据是后面程序需要使用的，就需要对这个数据进行保存，把该寄存器中的值写入到某一个内存单元中（压栈）或保存到其他闲置寄存器

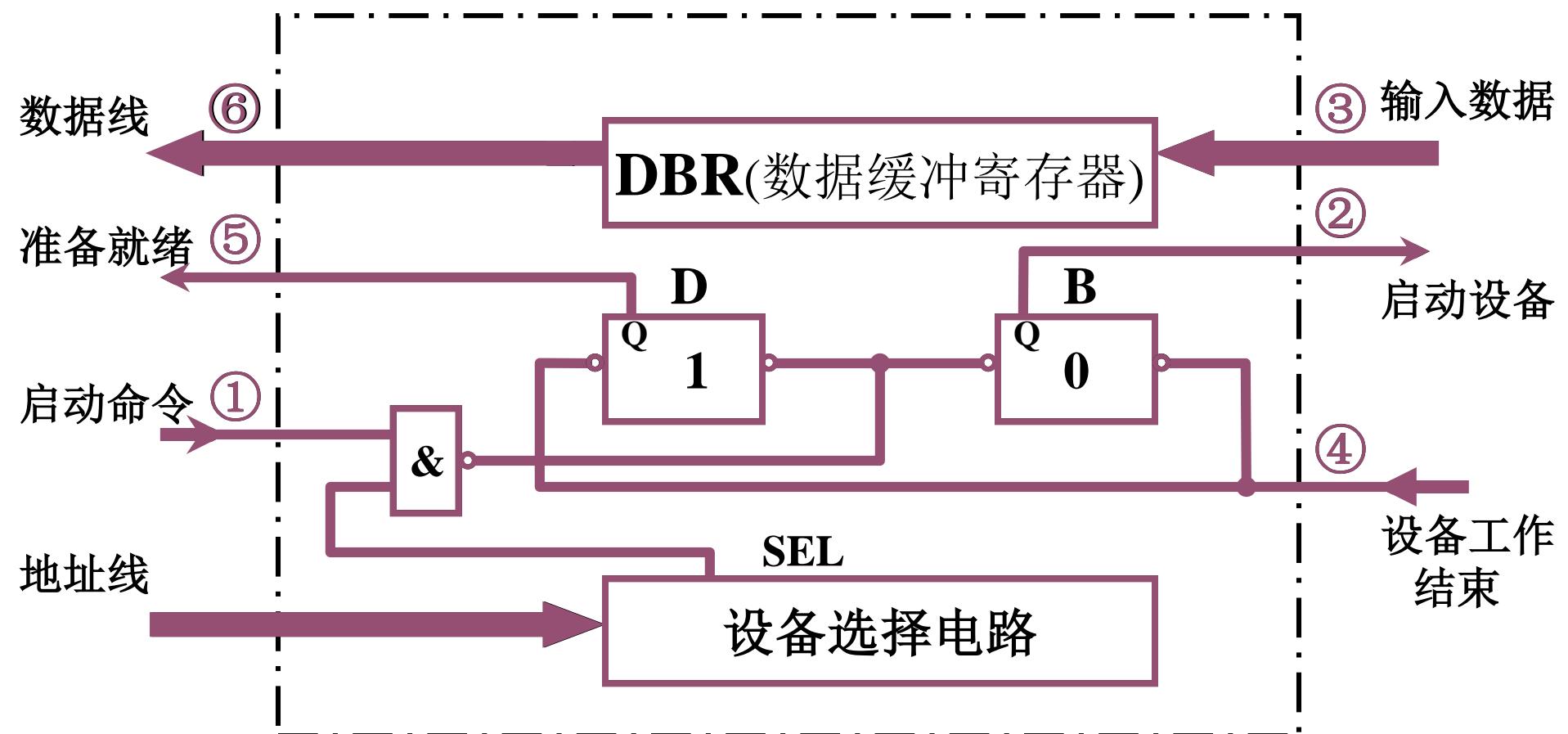


8.4 程序查询方式

二、程序查询方式的接口电路

以输入为例：外部数据输入到主机内存

D=0, B=0时，表示设备处于暂停状态；
D=1, B=0时，表示设备处于就绪状态；
D=0, B=1时，表示设备处于准备中状态。



I/O指令实现的数据传送通常发生在 ()

- A I/O设备与I/O端口之间
- B 通用寄存器和I/O设备之间
- C I/O端口和I/O端口之间
- D 通用寄存器和I/O端口之间

提交

I/O端口：接口电路中可被CPU访问的寄存器；I/O接口中用于缓冲信息的寄存器

例8.1

CPU 的时钟频率为 **50 MHz**

每个查询操作需要 **100** 个时钟周期

鼠标 **30** 次/秒查询

硬盘 以 **32** 位字长为单位传输数据 传输率为 **2 MBps**

求 CPU 对这两个设备查询所花费的时间比率

“操作”占CPU的时间片段比例

由此得出什么结论？

解： **50 MHz** 相当于 **50×10^6** 个时钟周期/秒

鼠标查询 比率 $[30 * 100 / (50 \times 10^6)] \times 100\% = 0.006\%$

鼠标查询基本不
影响CPU性能

硬盘 每秒查询 $2MB / 4B = 512$ K 次

占 $100 \times 512 \times 1024 = 52.4 \times 10^6$ 时钟周期/秒

比率 $[(52.4 \times 10^6) / (50 \times 10^6)] \times 100\% = 105\%$

CPU将全部时间用于
硬盘查询都不够用~

结论：CPU 一般 不采用 程序查询方式 与磁盘交换信息

第八章 输入输出系统

- 8.1 概述
- 8.2 外部设备
- 8.3 I/O接口
- 8.4 程序查询方式
- 8.5 程序中断方式**
- 8.6 DMA方式
- 8.7 CPU中断系统

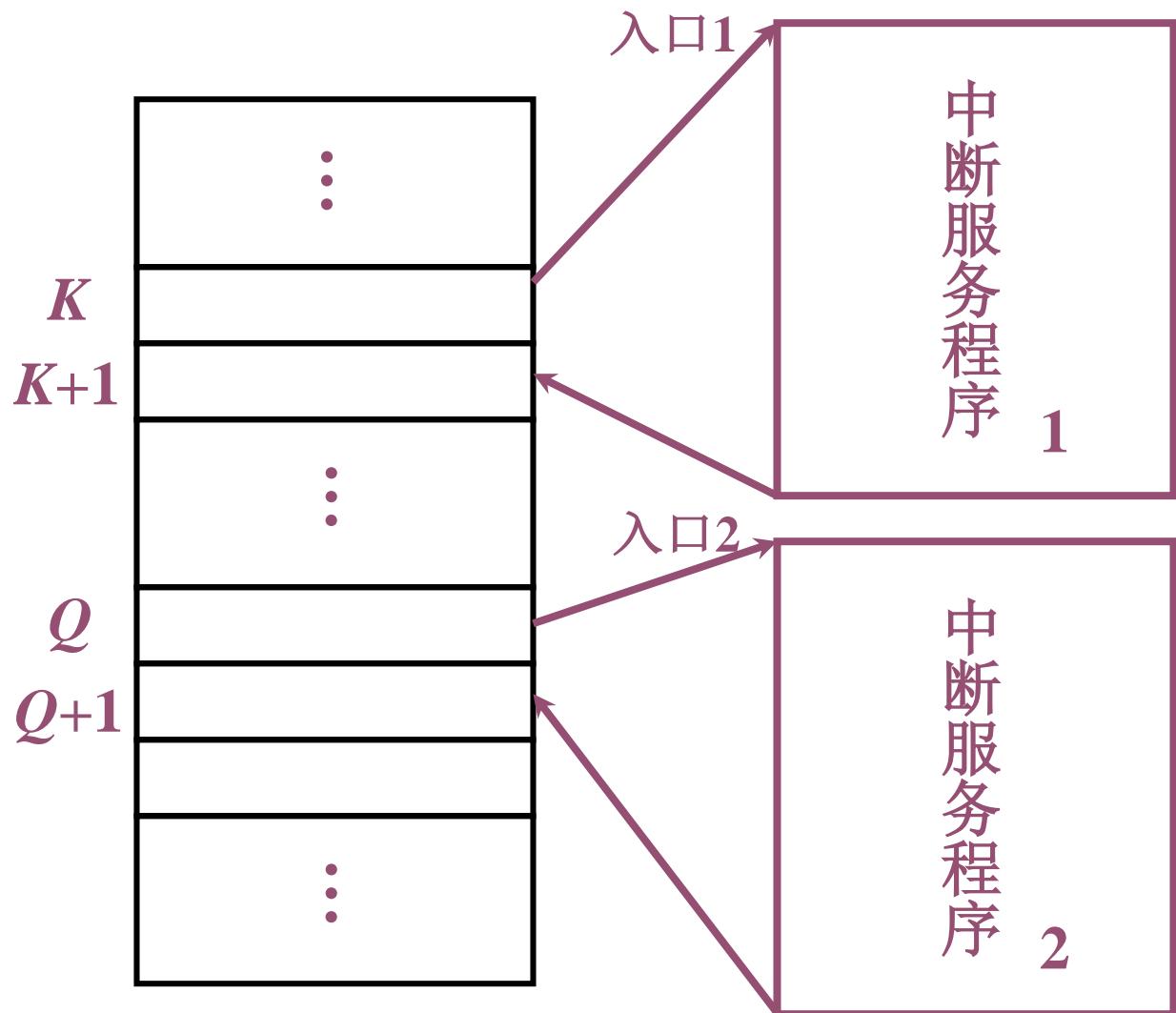
8.5 程序中断方式

- 一. 中断的概念
- 二. 中断的产生
- 三. 程序中断方式的接口电路
- 四. 中断处理过程(中断响应)
- 五. 中断服务程序流程 (CPU)
- 六. 中断屏蔽技术 (CPU)

一、中断的概念（**重要**）

计算机在执行程序的过程中，当出现**异常情况或特殊请求时**，

- 计算机停止现行程序的运行
- 转向对这些异常情况或特殊请求的处理，
- 处理结束后再返回到现行程序的中断处，继续执行原程序。



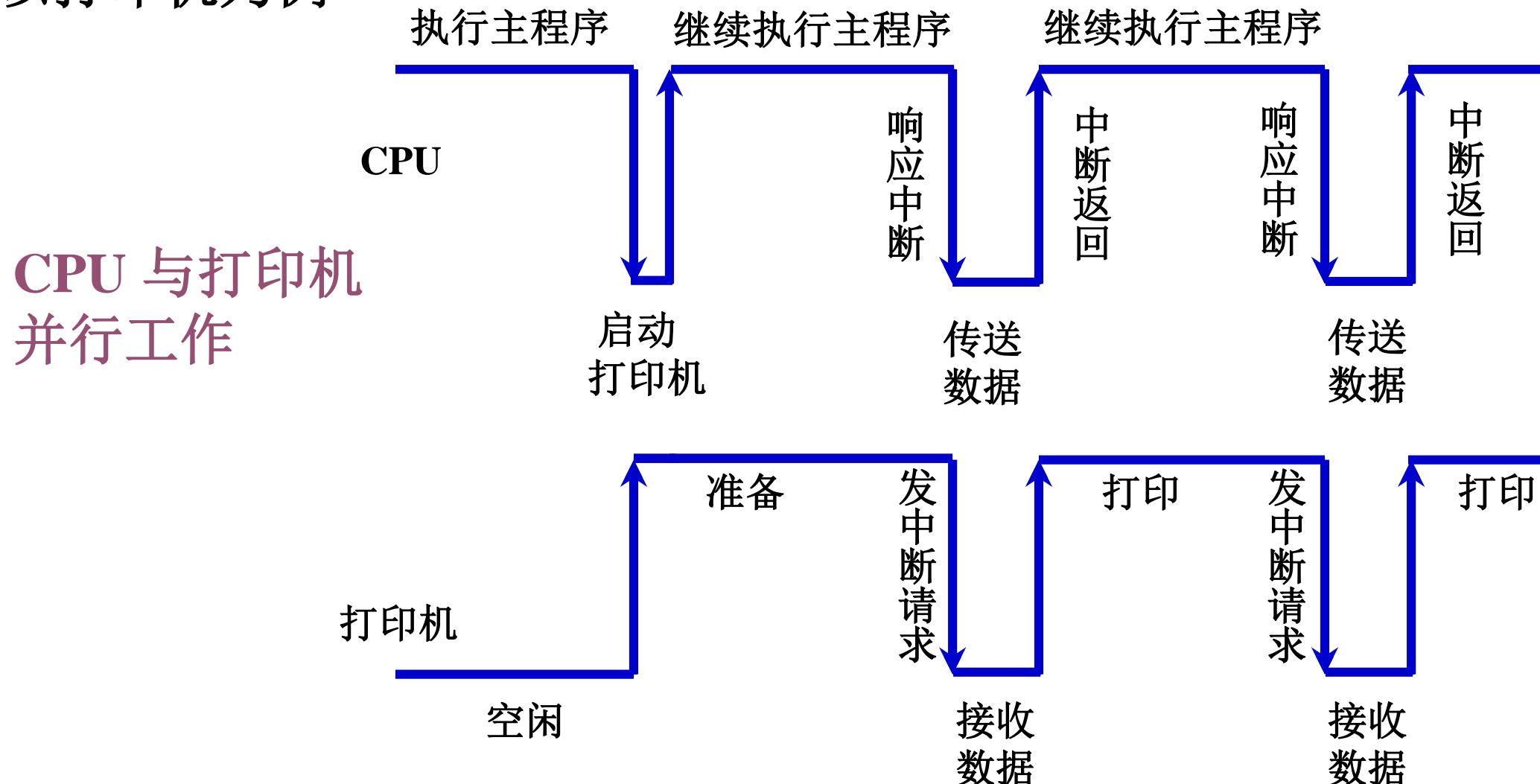
中断源：引起中断的各种因素

- 人为设置的中断 转管指令、IBM PC (Intel 8086) 的 INT TYPE 系统调用指令
- 程序异常 溢出、操作码不能识别、除法非法
- 硬件故障
- I/O 设备 磁表面损坏、电源掉电、插件接触不良
- 外部事件 用 键盘中断 现行程序

中断源 {
 不可屏蔽中断，如电源掉电
 可屏蔽中断，CPU可根据该中断源是否被屏蔽来确定是否给与响应

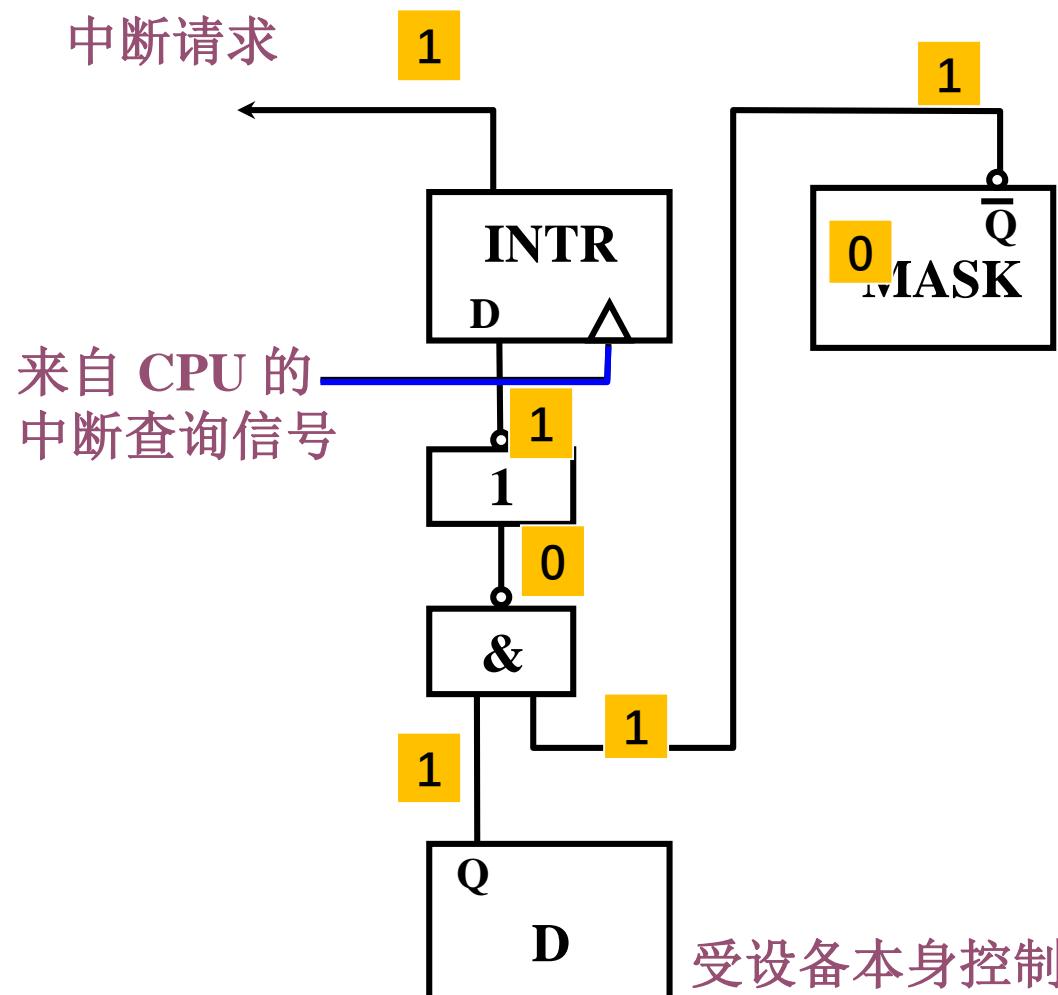
二、 中断的产生——打印机为例

以打印机为例



三、程序中断方式的接口电路

1. 配置中断请求触发器和中断屏蔽触发器



当且仅当设备准备就绪，且该设备未被屏蔽时，CPU的中断查询信号可将中断请求触发器置1

INTR
中断请求触发器

INTR = 1 有请求

MASK
中断屏蔽触发器

MASK = 0 未被屏蔽

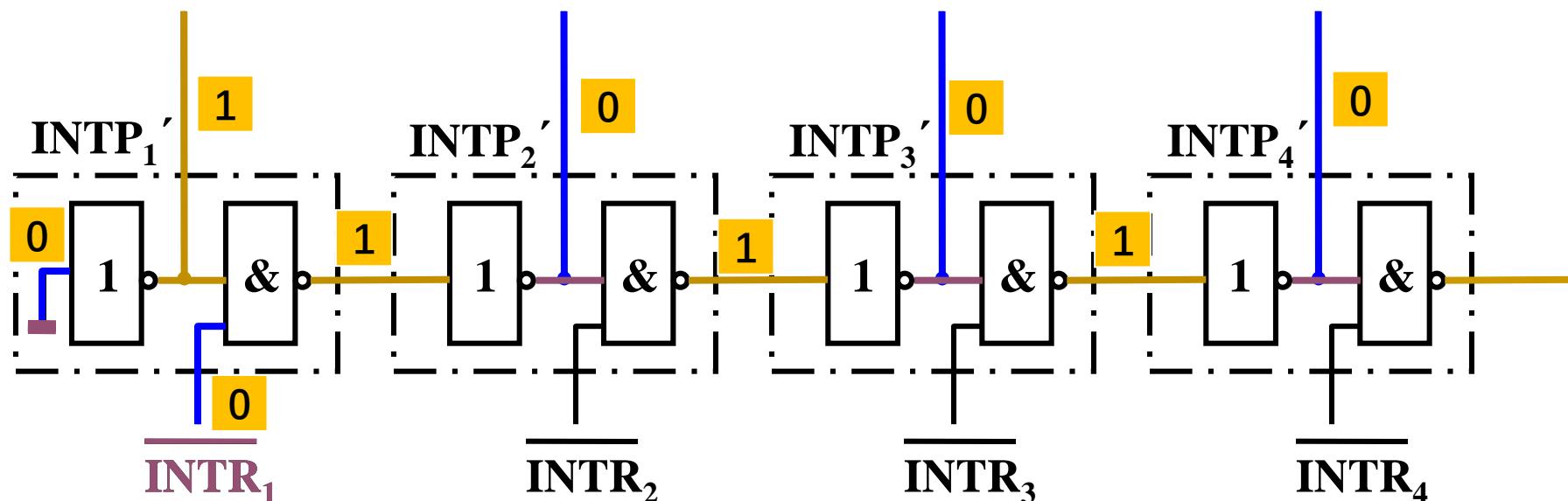
D 完成触发器

三、程序中断方式的接口电路

2. (中断) 排队器

排队 {
 硬件
 软件

- ① 分散 在各个中断源的 接口电路中 链式排队器
- ② 集中 在 CPU 内



设备 1#、2#、3#、4# 优先级按 降序排列

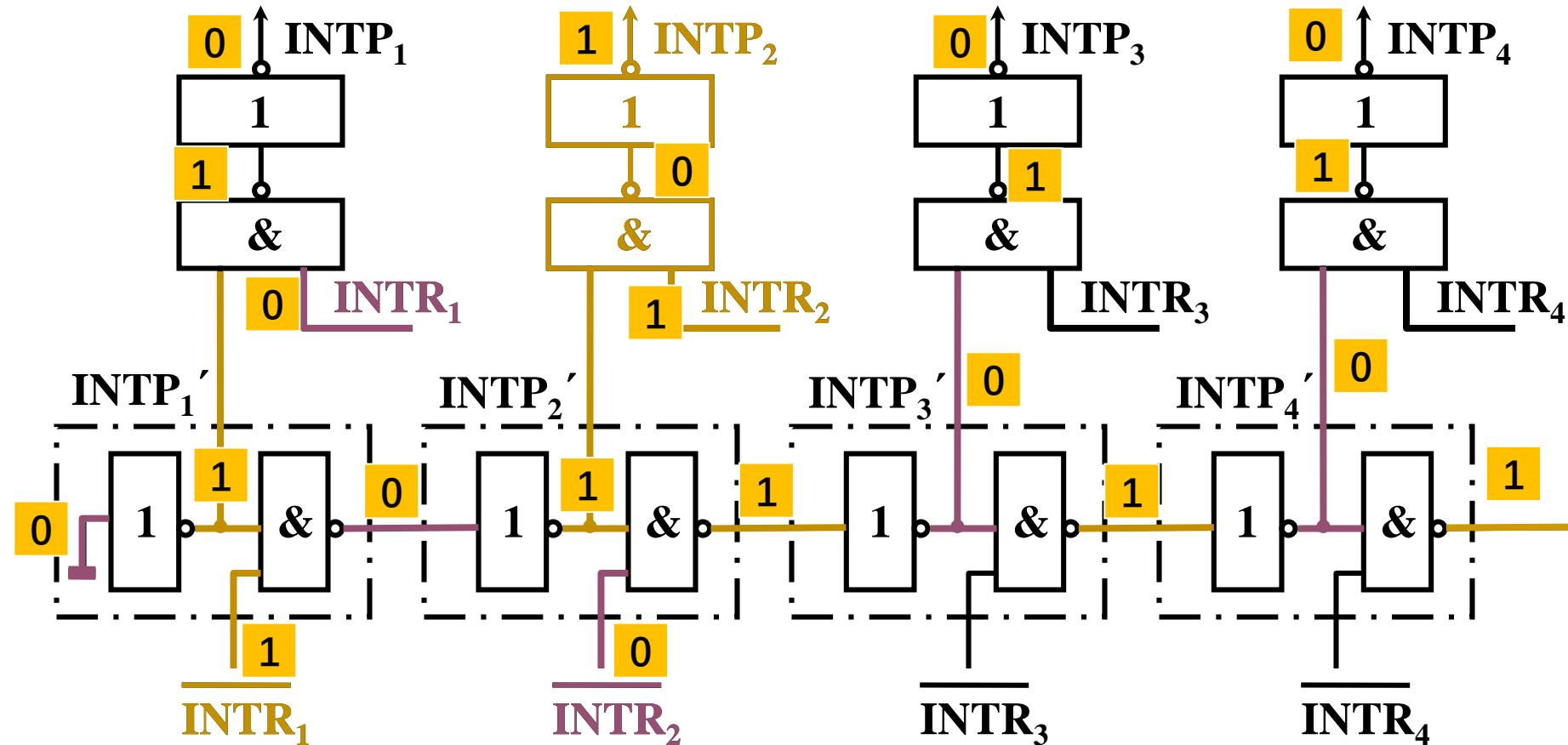
$\text{INTR}_i = 1$ 有请求 即 $\overline{\text{INTR}}_i = 0$

三、程序中断方式的接口电路

2. (中断) 排队器

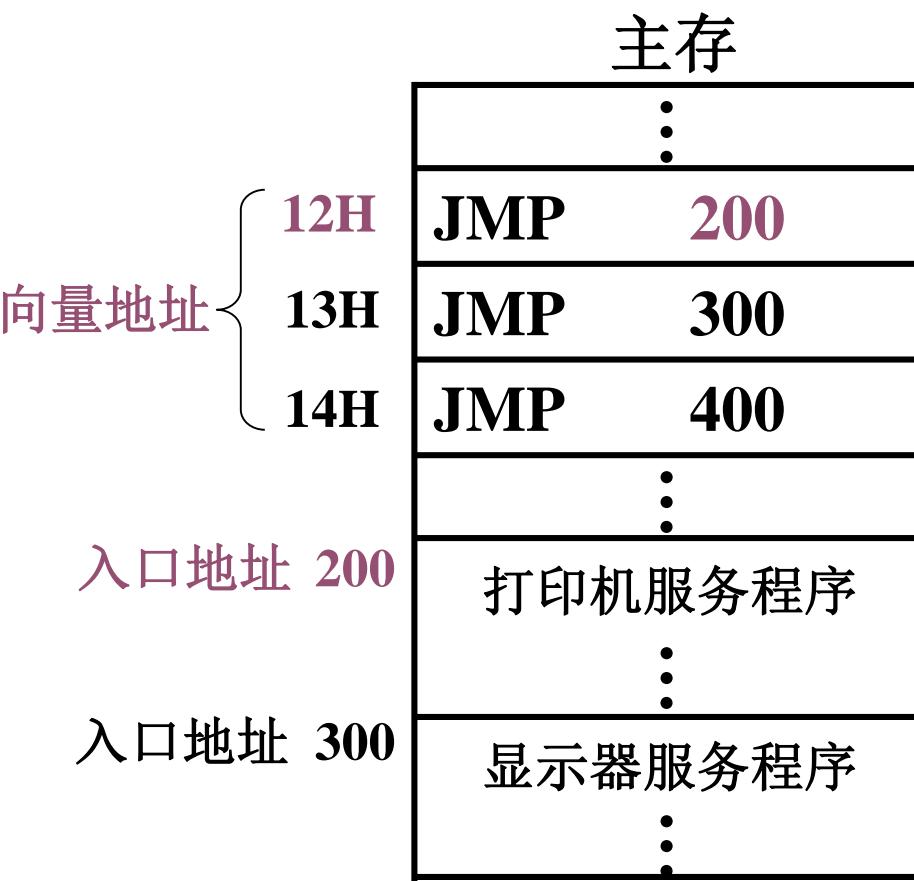
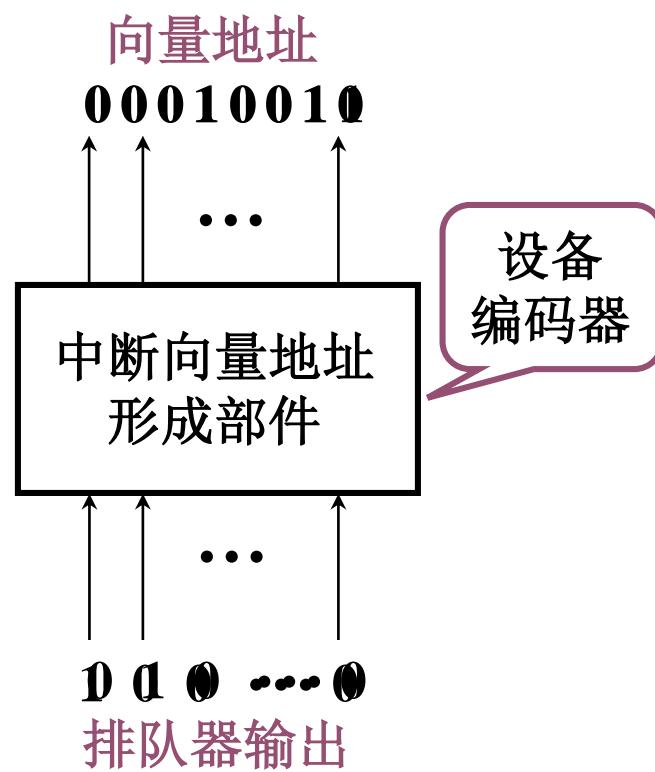
① 分散 在各个中断源的 接口电路中 链式排队器

更完备的排队器电路图



3. 中断向量地址形成部件——查找中断服务程序入口

中断服务程序入口地址 {
 由软件产生
 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



I/O 中断处理过程

1. CPU 响应中断的条件和时间

(1) 条件

允许中断触发器 **EINT = 1**

用 **开中断** 指令将 EINT 置 “1”

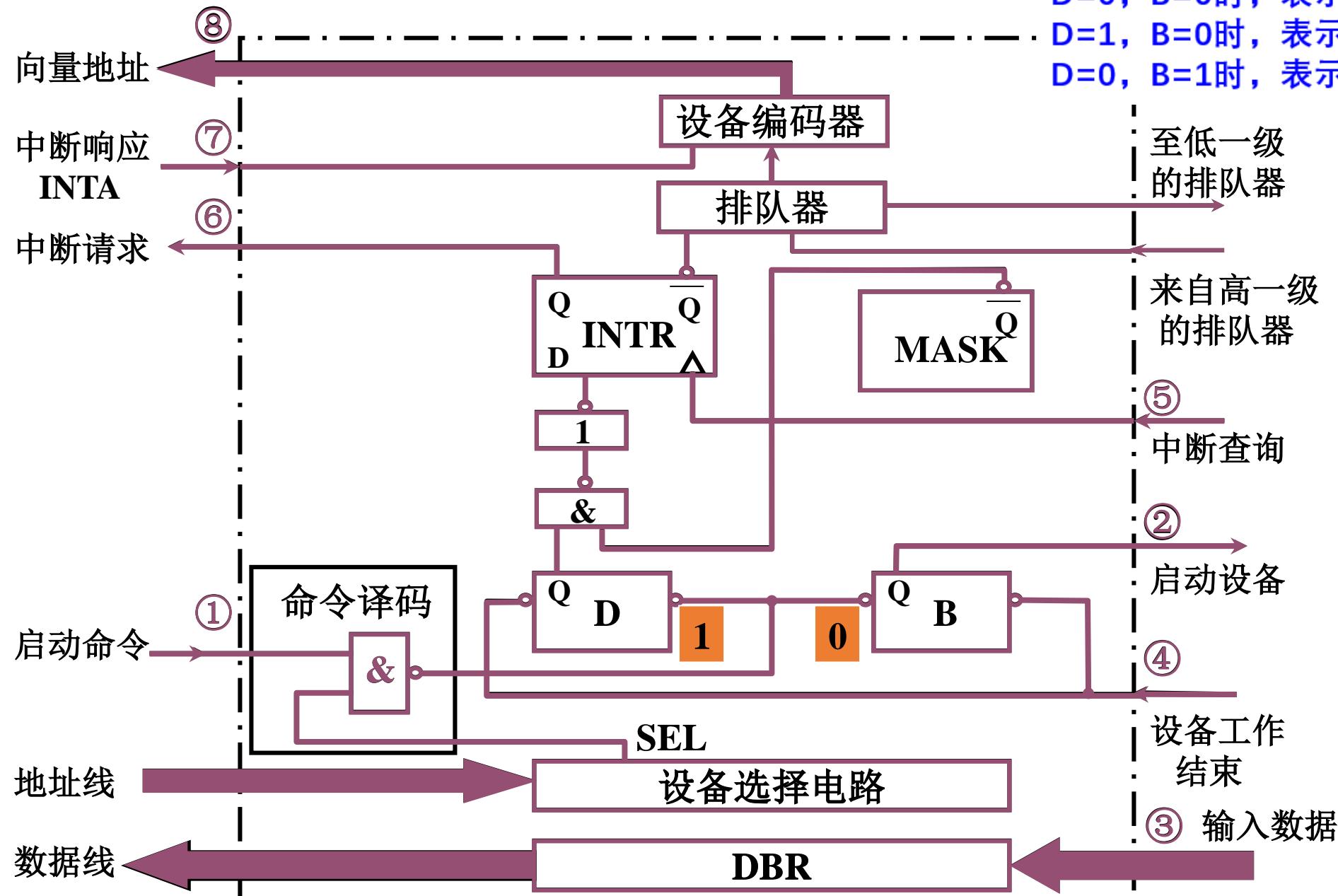
用 **关中断** 指令将 EINT 置 “0” 或硬件自动复位

(2) 时间

当 **D = 1** 且 **MASK = 0** 时

在每条指令执行阶段的结束前, CPU 发 **中断查询信号** (将 INTR 置 “1”) 以获得 I/O 中断请求。因此, CPU 响应中断的时间一定是在每条指令执行阶段的结束时刻。

2. I/O 中断处理过程 (以输入为例)



五、中断服务程序流程（重要）

1. 中断服务程序的流程

(1) 保护现场

{ 程序断点的保护 中断隐指令完成（硬件）
 { 寄存器内容的保护 中断服务器程序完成（软件，进栈指令）

(2) 中断服务

对不同的 I/O 设备具有不同内容的设备服务

(3) 恢复现场

出栈指令

(4) 中断返回

中断返回指令

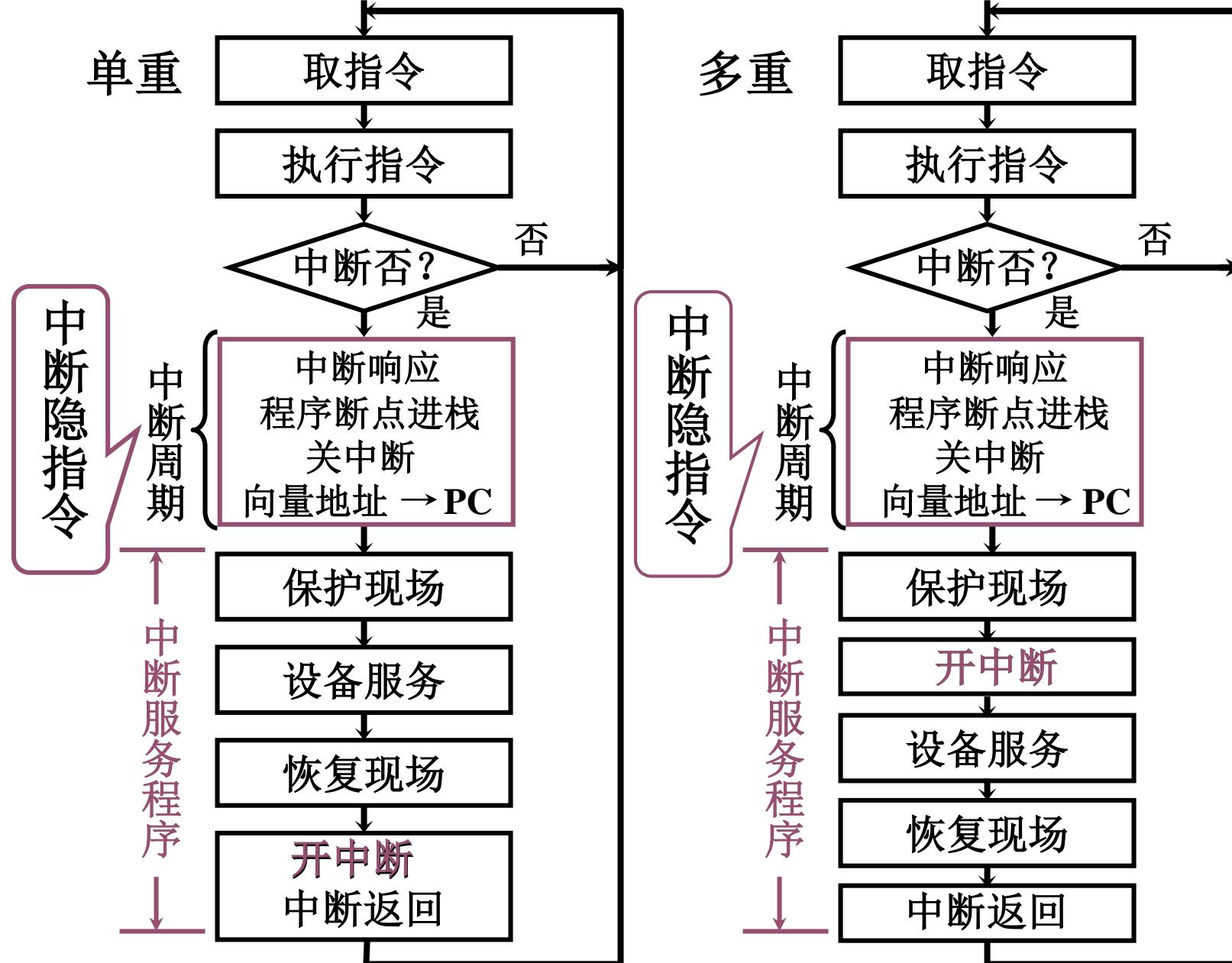
2. 单重中断和多重中断

单重 中断 不允许中断 现行的 中断服务程序

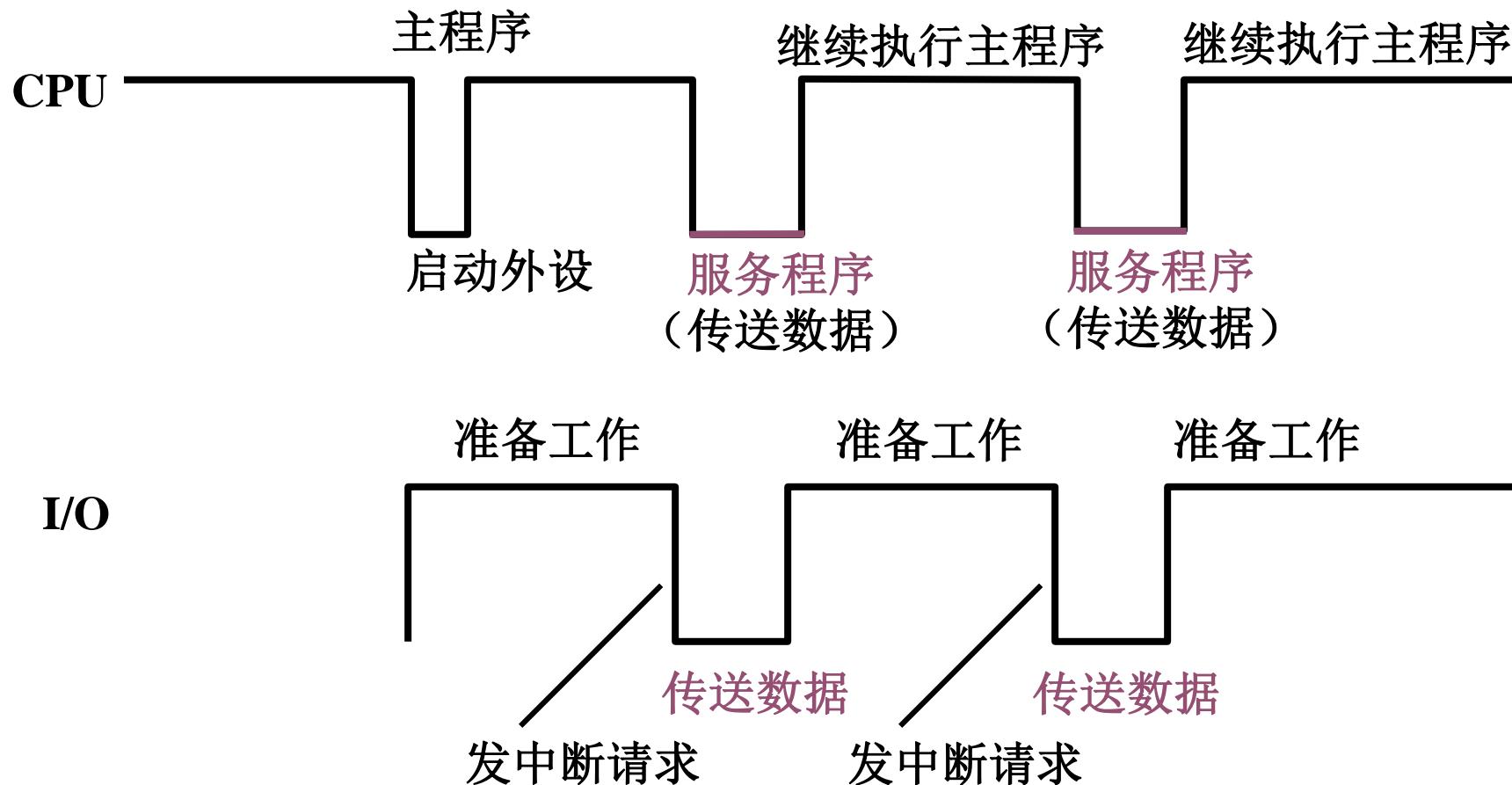
多重 中断 允许级别更高的中断源

中断 现行的 中断服务程序

3. 单重中断和多重中断的服务程序流程



主程序和服务程序抢占 CPU 示意图



宏观上 CPU 和 I/O 并行工作
微观上 CPU 中断现行程序为 I/O 服务

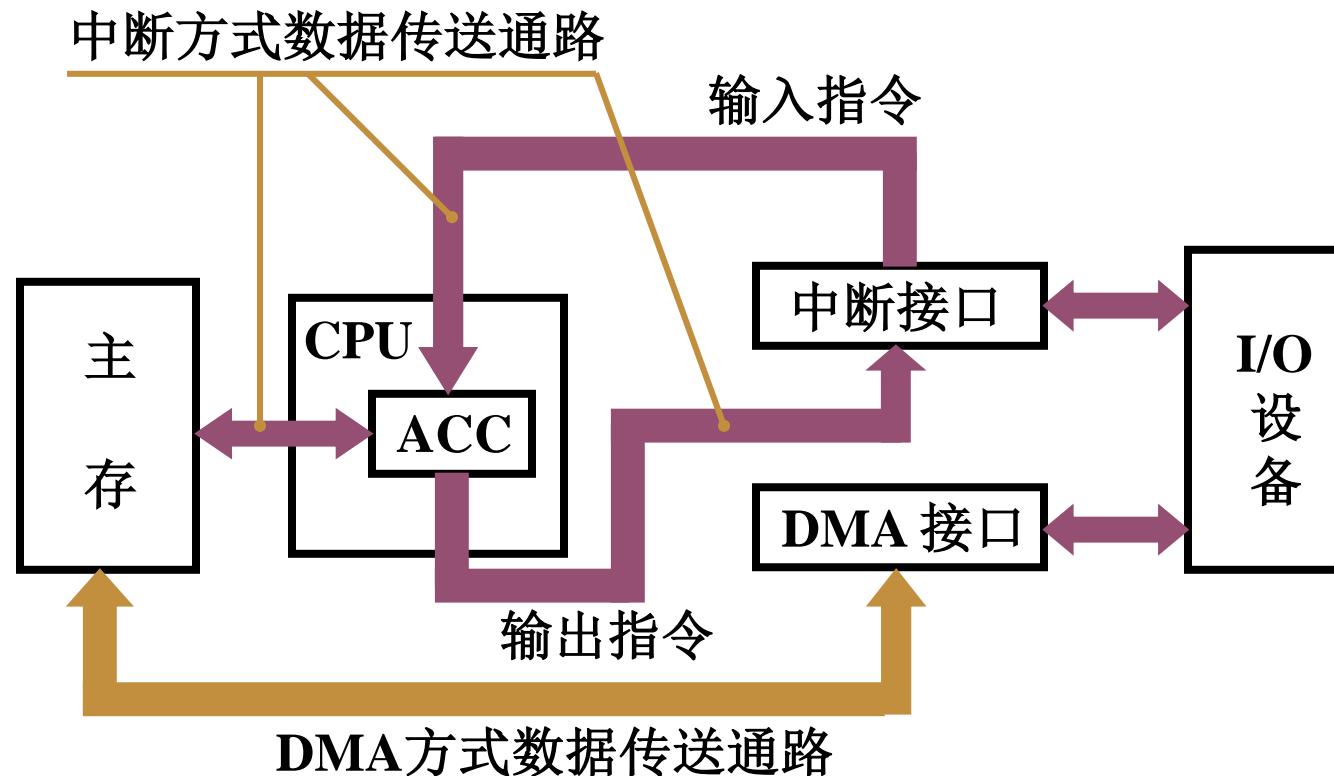
第八章 输入输出系统

- 8. 1 概述
- 8. 2 外部设备
- 8. 3 I/O接口
- 8. 4 程序查询方式
- 8. 5 程序中断方式
- 8. 6 DMA方式**
- 8. 7 CPU中断系统

8.6 DMA方式

一、DMA方式的特点

1. DMA 和程序中断两种方式的数据通路



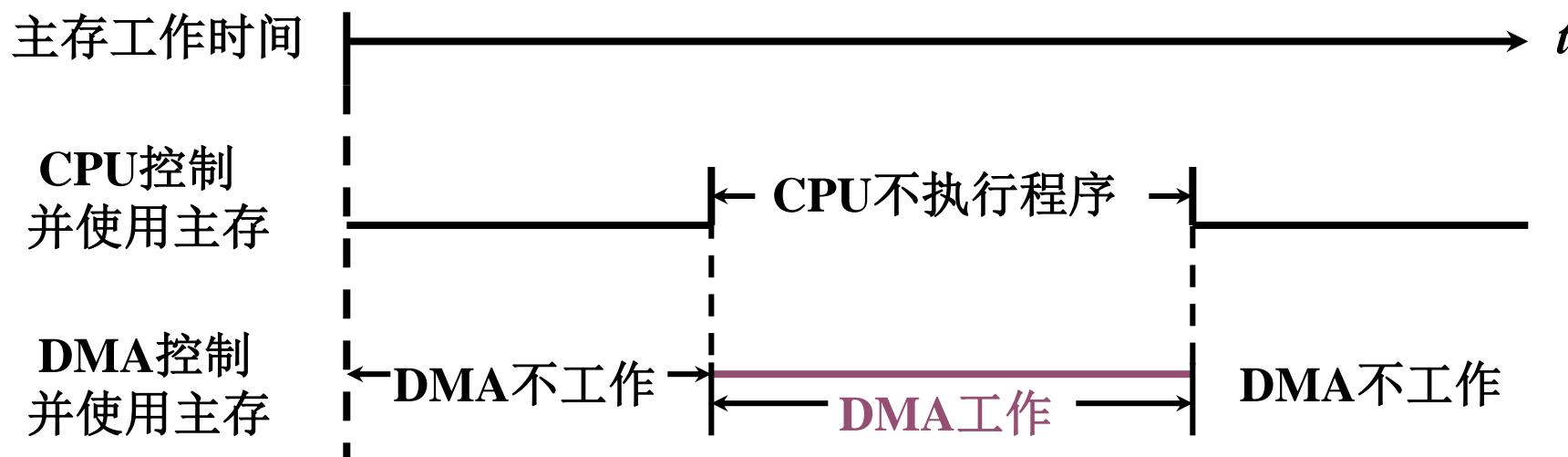
2. DMA 与主存交换数据的三种方式

(1) 停止 CPU 访问主存

控制简单

CPU 处于不工作状态或保持状态

未充分发挥 CPU 对主存的利用率



(2) 周期挪用（或周期窃取）

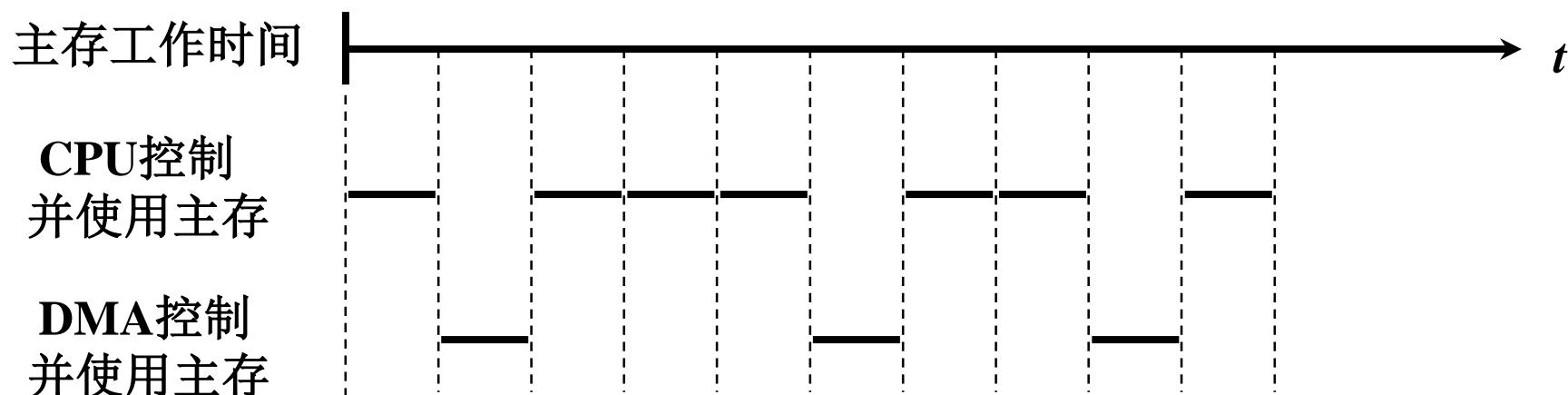
DMA 访问主存有三种可能

- CPU 此时不访存

- CPU 正在访存 等待CPU存取结束，让出总线

- CPU 与 DMA 同时请求访存

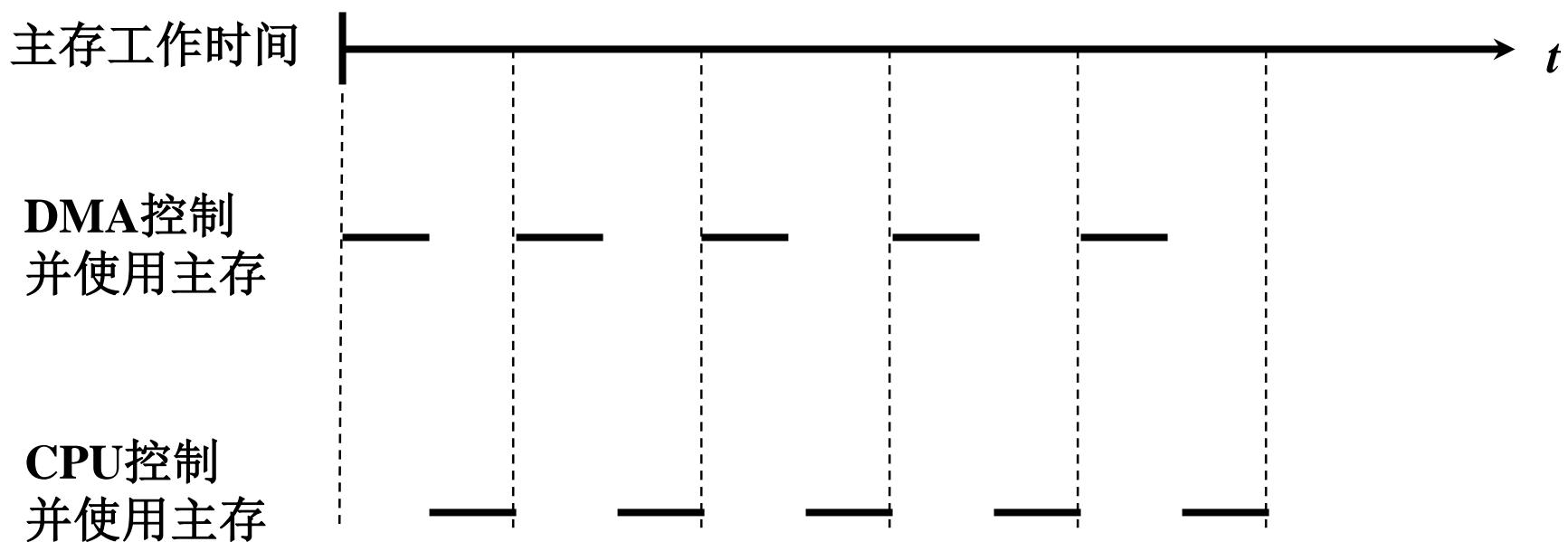
此时 CPU 将总线控制权让给 DMA



(3) DMA 与 CPU 交替访问

CPU 工作周期 $\left\{ \begin{array}{l} C_1 \text{ 专供 DMA 访存} \\ C_2 \text{ 专供 CPU 访存} \end{array} \right.$

所有指令执行过程中一个基准时间



不需要 申请建立和归还 总线的使用权

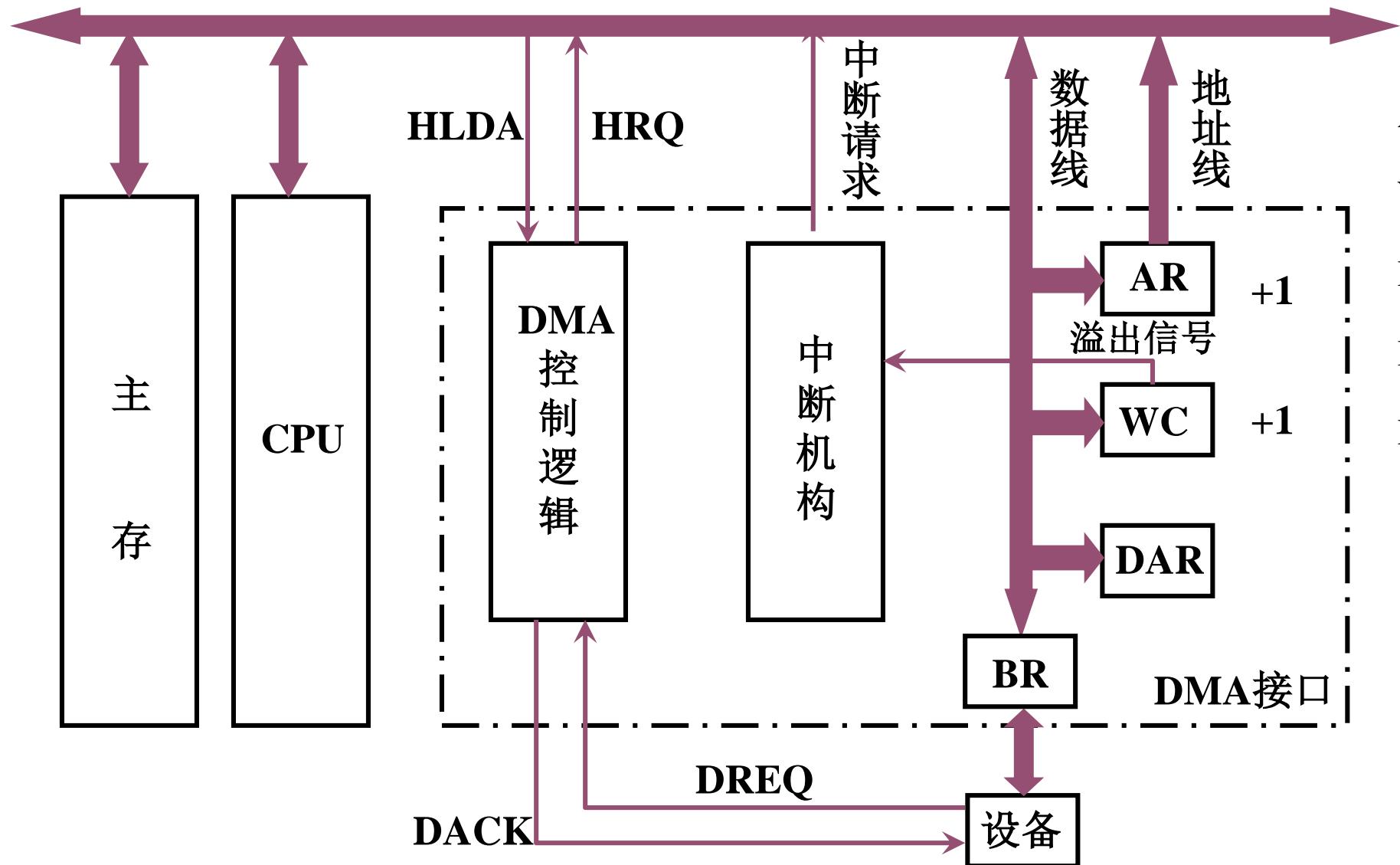
8.6 DMA方式

二、DMA 接口的功能和组成

1. DMA 接口功能

- (1) 向 CPU 申请 DMA 传送
- (2) 处理总线 控制权的转交
- (3) 管理 系统总线、控制 数据传送
- (4) 确定 数据传送的 首地址和长度
 更新 传送过程中的数据 地址 和 长度
- (5) DMA 传送结束时，给出操作完成信号

2. DMA 接口组成



AR:Address Register

WC:Word Counter

DAR: Device Address Register

BR:Buffer Register

DREQ:Device Request

8.6 DMA方式

三、DMA的工作过程

1. DMA 传送过程

预处理、数据传送、后处理

(1) 预处理

通过几条输入输出指令预置如下信息

- 通知 DMA 控制逻辑传送方向（入/出）
- 设备地址 —— DMA 的 DAR
- 主存地址 —— DMA 的 AR
- 传送字数 —— DMA 的 WC

(2) DMA 传送过程示意

CPU

预处理:

主存起始地址 → DMA
设备地址 → DMA
传送数据个数 → DMA
启动设备

数据传送: →

继续执行主程序
同时完成一批数据传送

后处理:

中断服务程序
做 DMA 结束处理

继续执行主程序

数据传送 DMA 请求

否

允许传送?

是

主存地址送总线
数据送I/O设备（或主存）
修改 主存地址
修改 字计数器

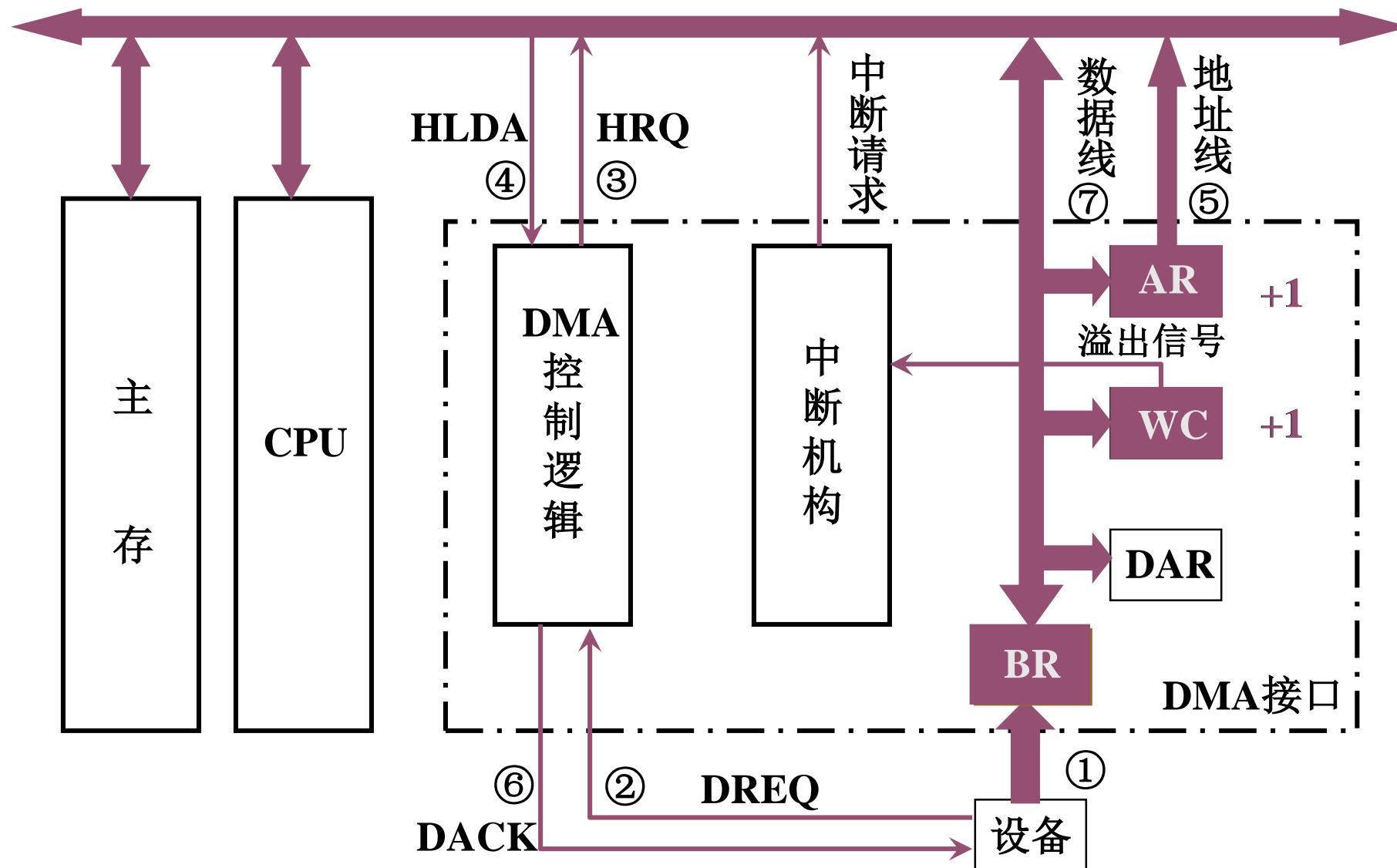
否

数据块
传送结束?

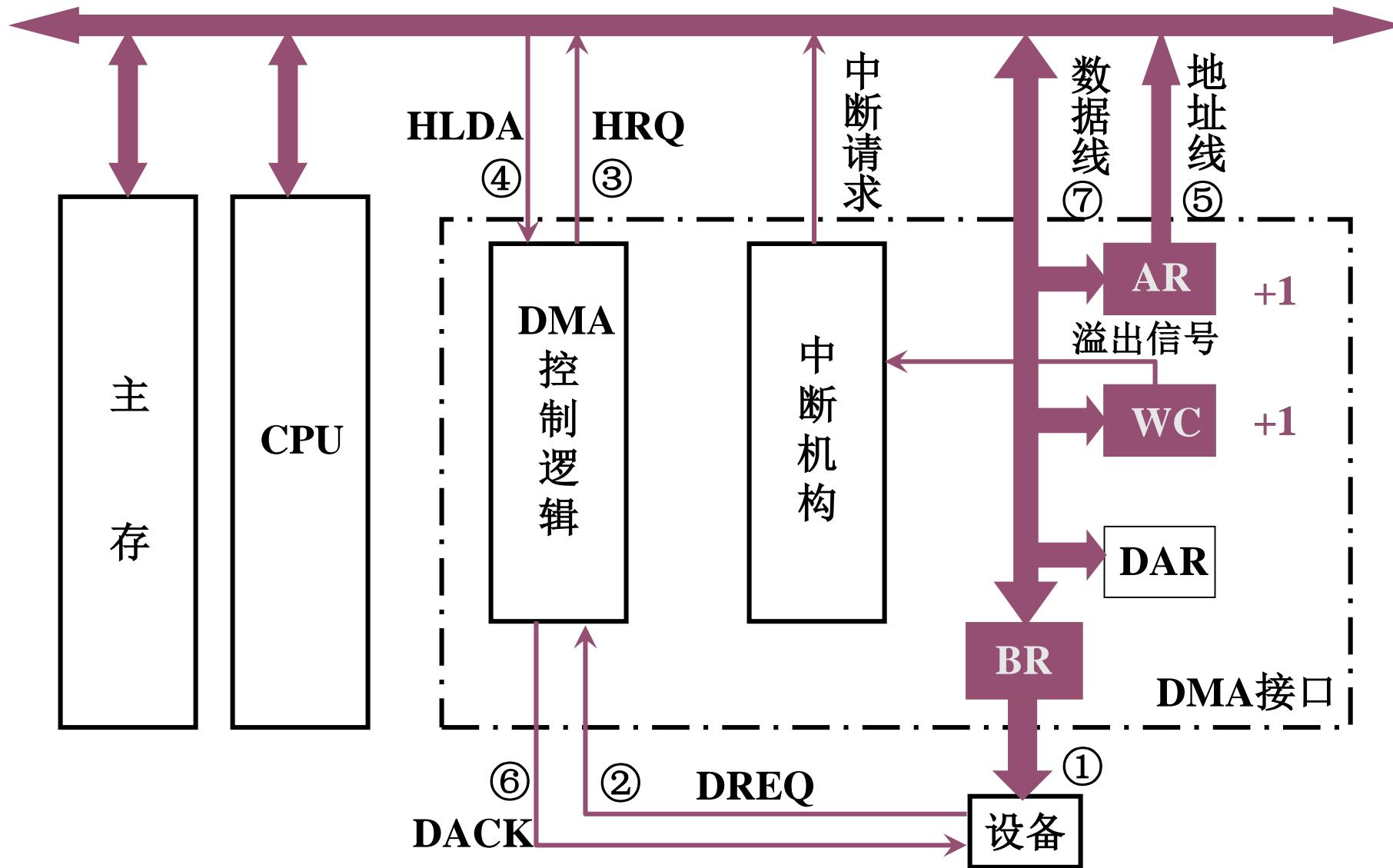
是

向CPU申请 程序中断

(3) 数据传送过程（输入）



(4) 数据传送过程（输出）



(5) 后处理

校验送入主存的数是否正确

是否继续用 DMA

测试传送过程是否正确，错则跳转到诊断程序

由中断服务程序完成

例8.2

设字符设备的传输率为 9600 bps

采用周期窃取方式把字符传送到存储器

其最大批量为 400 字节（忽略预处理时间）

若存取周期为 100 ns，处理一次中断需 5 μs

试问 (1) 用 DMA 方式每秒数据传输需多少时间？

(2) 用中断方式，需多少时间？

解：根据字符设备的传输率 9600 bps，得

每秒能传输 $9600/8 = 1200$ B，即 1200 个字符

$$\text{DMA} \quad 0.1 \mu\text{s} \times 1200 + 5 \mu\text{s} \times (1200 / 400) = 135 \mu\text{s}$$

$$\text{中断} \quad 5 \mu\text{s} \times 1200 = 6000 \mu\text{s}$$

分析：

DMA 周期窃取，每隔 400 字节进行后处理一次，引发一次中断。

中断方式：每传一个字符要申请一次中断请求

例 5.3 一个 DMA 接口可采用周期窃取方式把字符传送到存储器, 它支持的最大批量为 400 个字节。若存取周期为 100^4 ns, 每处理一次中断需 $5 \mu s$, 现有的字符设备的传输率为 9 600 bps。假设字符之间的传输是无间隙的, 若忽略预处理所需的时间, 试问采用 DMA 方式每秒因数据传输需占用处理器多少时间? 如果完全采用中断方式, 又需占用处理器多少时间?

解: 根据字符设备的传输率为 9 600 bps, 则每秒能传输

$$9\,600 / 8 = 1\,200 \text{ B} \quad (1\,200 \text{ 个字符})$$

若采用 DMA 方式, 传送 1 200 个字符共需 1 200 个存取周期, 考虑到每传 400 个字符需中断处理一次, 因此 DMA 方式每秒因数据传输占用处理器的时间是

$$0.1 \mu s \times 1\,200 + 5 \mu s \times (1\,200 / 400) = 135 \mu s$$

若采用中断方式, 每传送一个字符要申请一次中断请求, 每秒因数据传输占用处理器的时间是

$$5 \mu s \times 1\,200 = 6\,000 \mu s$$

例8.3

采用 DMA 方式实现磁盘与主机交换信息

设磁盘传输速率为 2 MBps，传输的数据长度为 4 KB

DMA的预处理需 1000 个时钟周期

DMA 的后处理需 500 个时钟周期

试问 50 MHz 的处理器需用多少时间比率进行DMA辅助操作

解： DMA 传送 4 KB 的数据长度需

$$(4\text{KB}) / (2\text{MBps}) = 0.002 \text{ s}$$

若磁盘不断进行传输，每秒 所需 DMA 辅助操作的时钟周期数

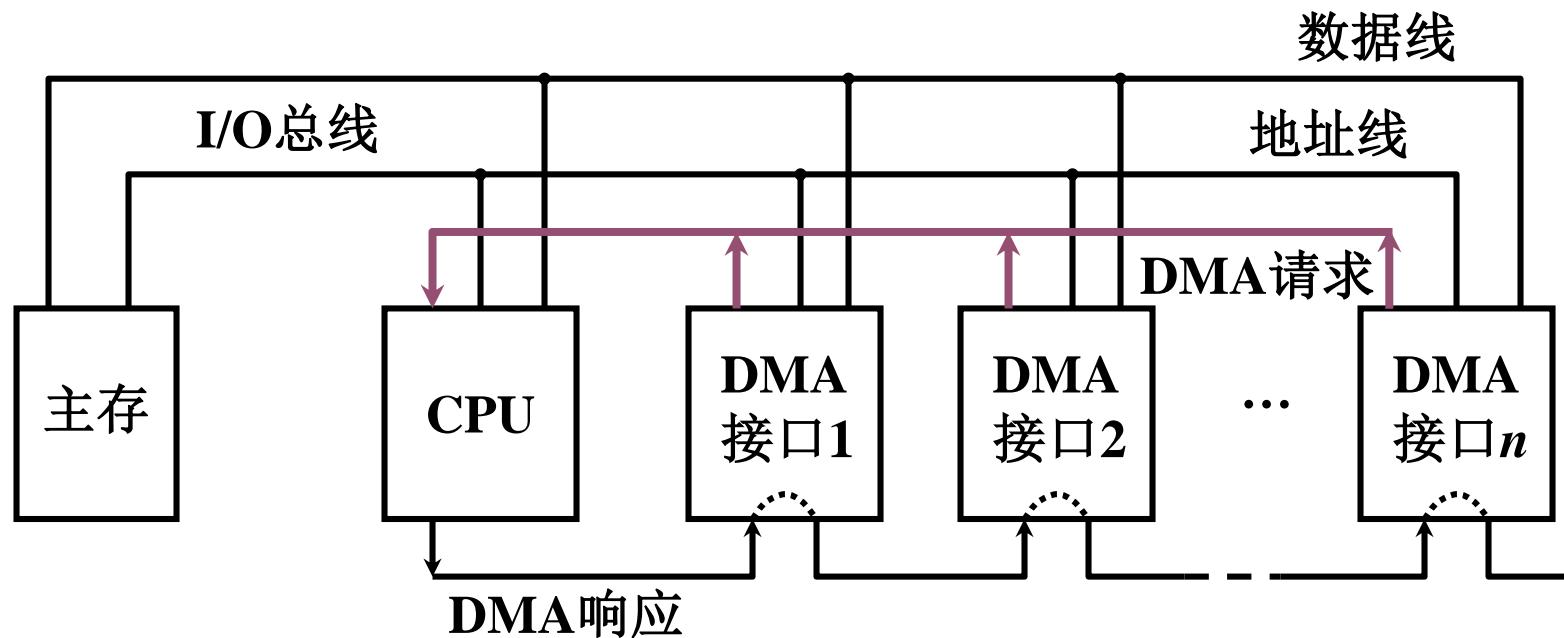
$$(1000 + 500) / 0.002 = 750000$$

故 DMA 辅助操作占用 CPU 的时间比率为

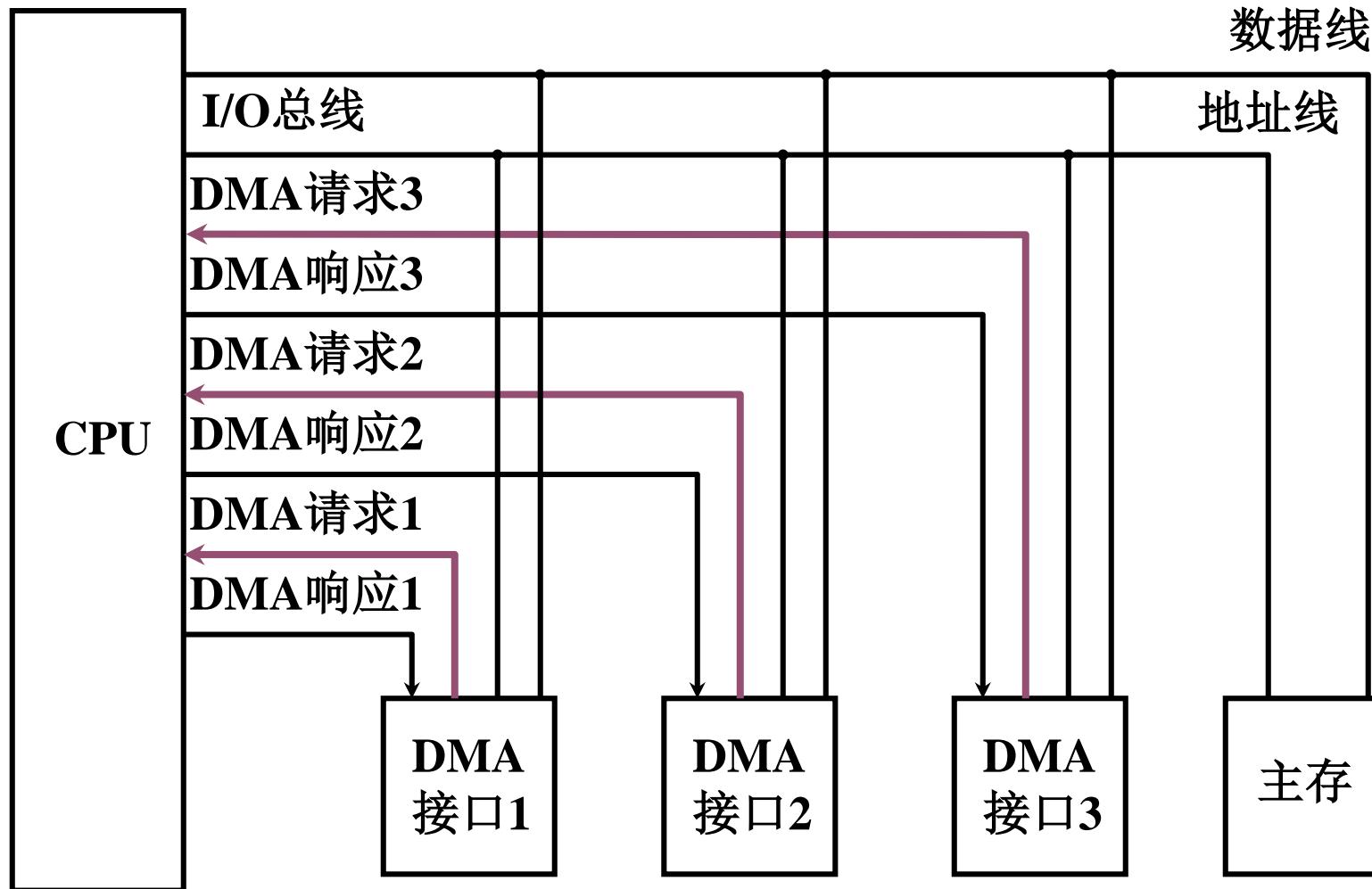
$$[750000 / (50 \times 10^6)] \times 100\% = 1.5\%$$

2. DMA 接口与系统的连接方式

(1) 具有公共请求线的 DMA 请求



(2) 独立的 DMA 请求



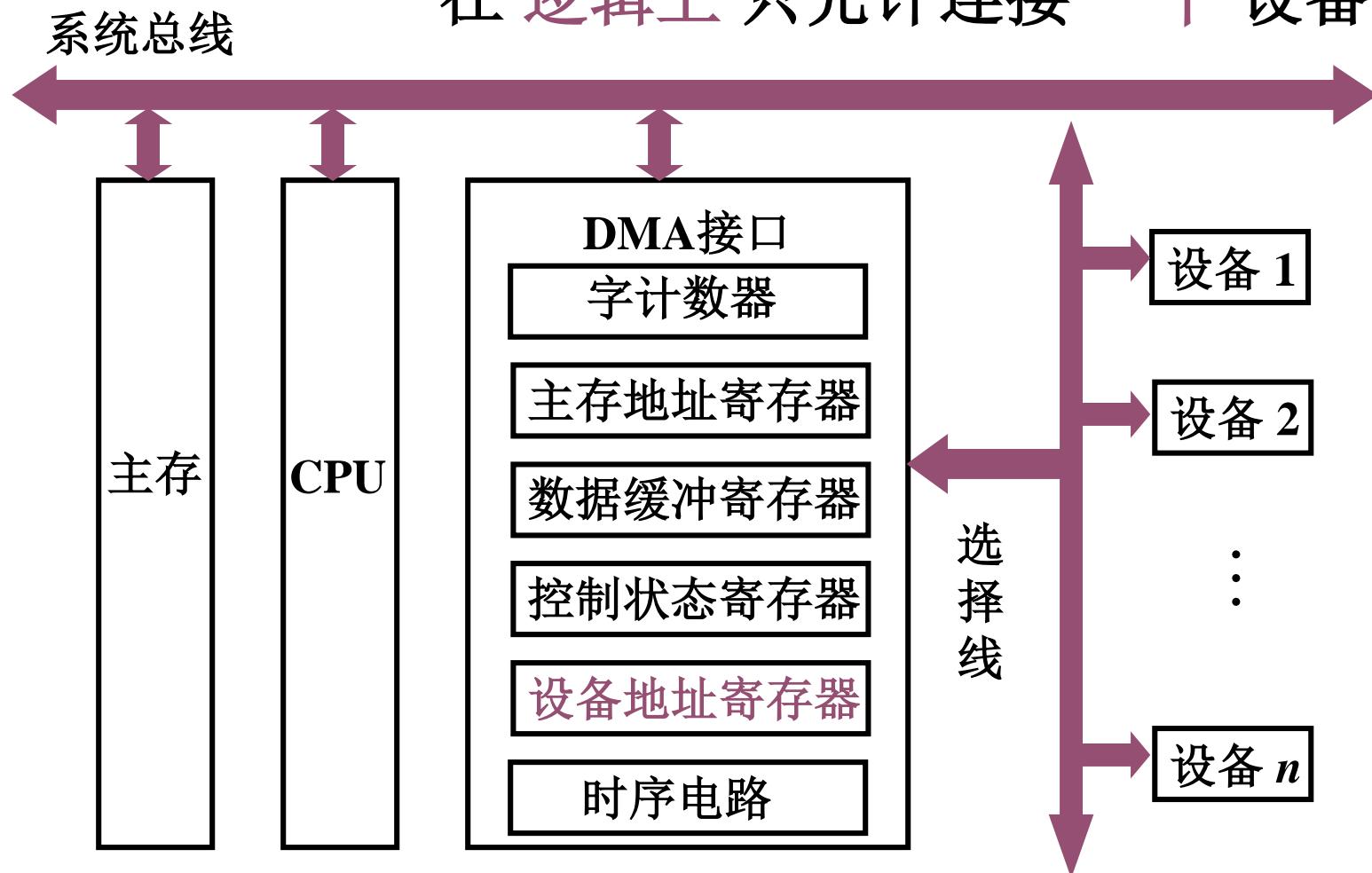
3. DMA 方式与程序中断方式的比较

	中断方式	DMA 方式
(1) 数据传送	程序	硬件
(2) 响应时间	指令执行结束	存取周期结束
(3) 处理异常情况	能	不能
(4) 中断请求	传送数据	后处理
(5) 优先级	低	高

四、DMA 接口的类型

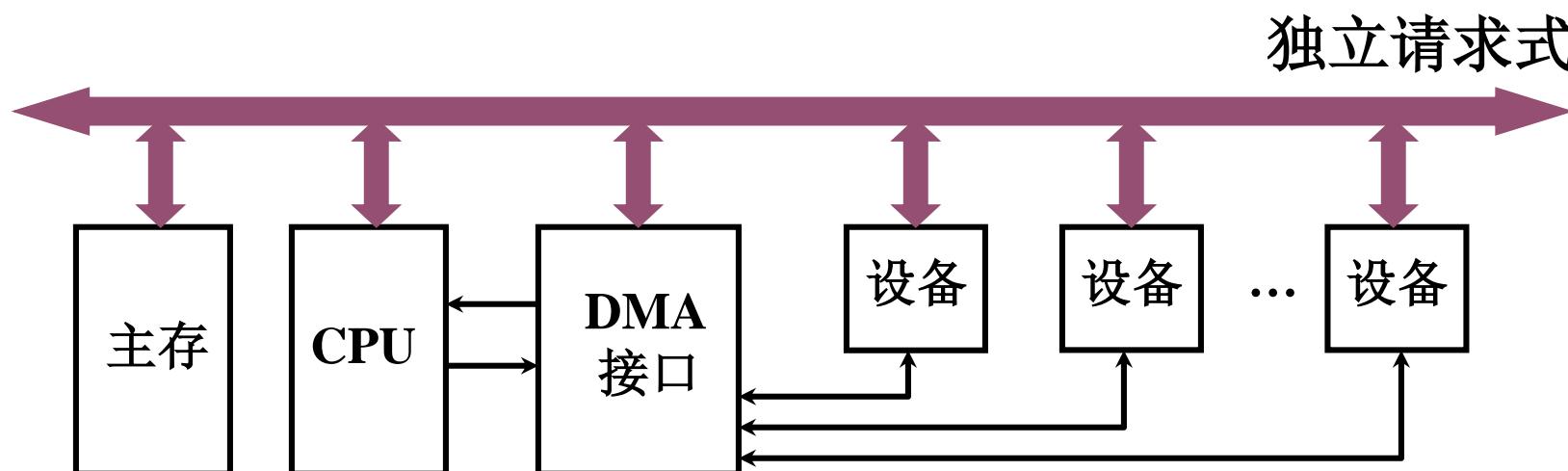
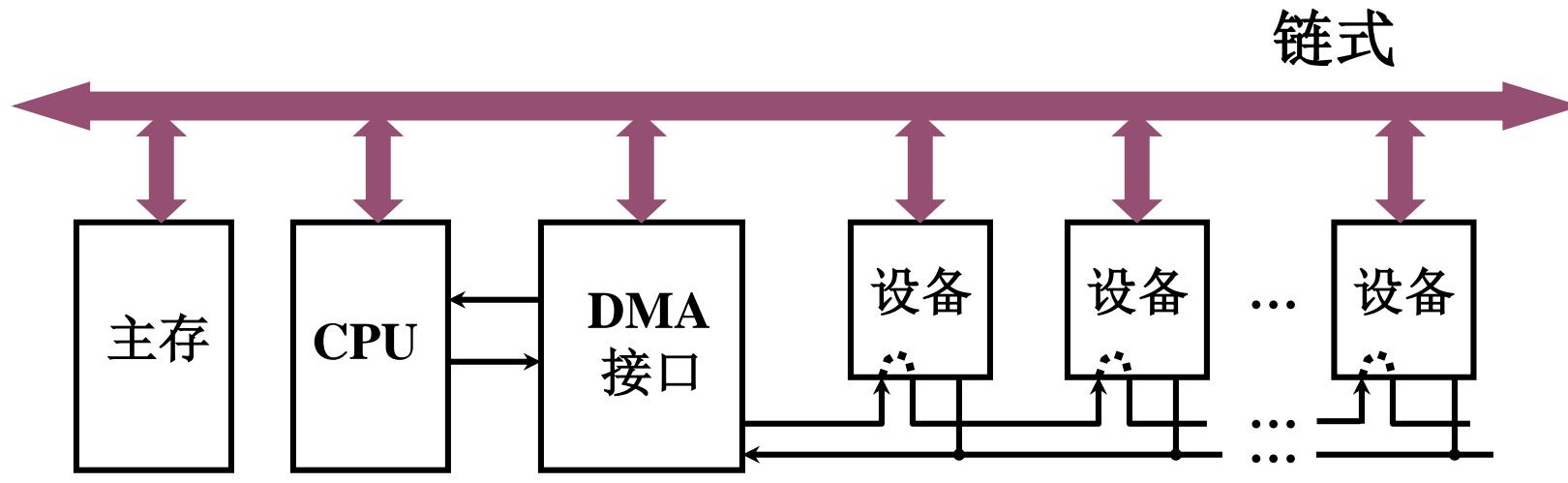
1. 选择型

在物理上连接多个设备
在逻辑上只允许连接一个设备



2. 多路型

在 物理上 连接 多个 设备
在 逻辑上 允许连接 多个 设备同时工作

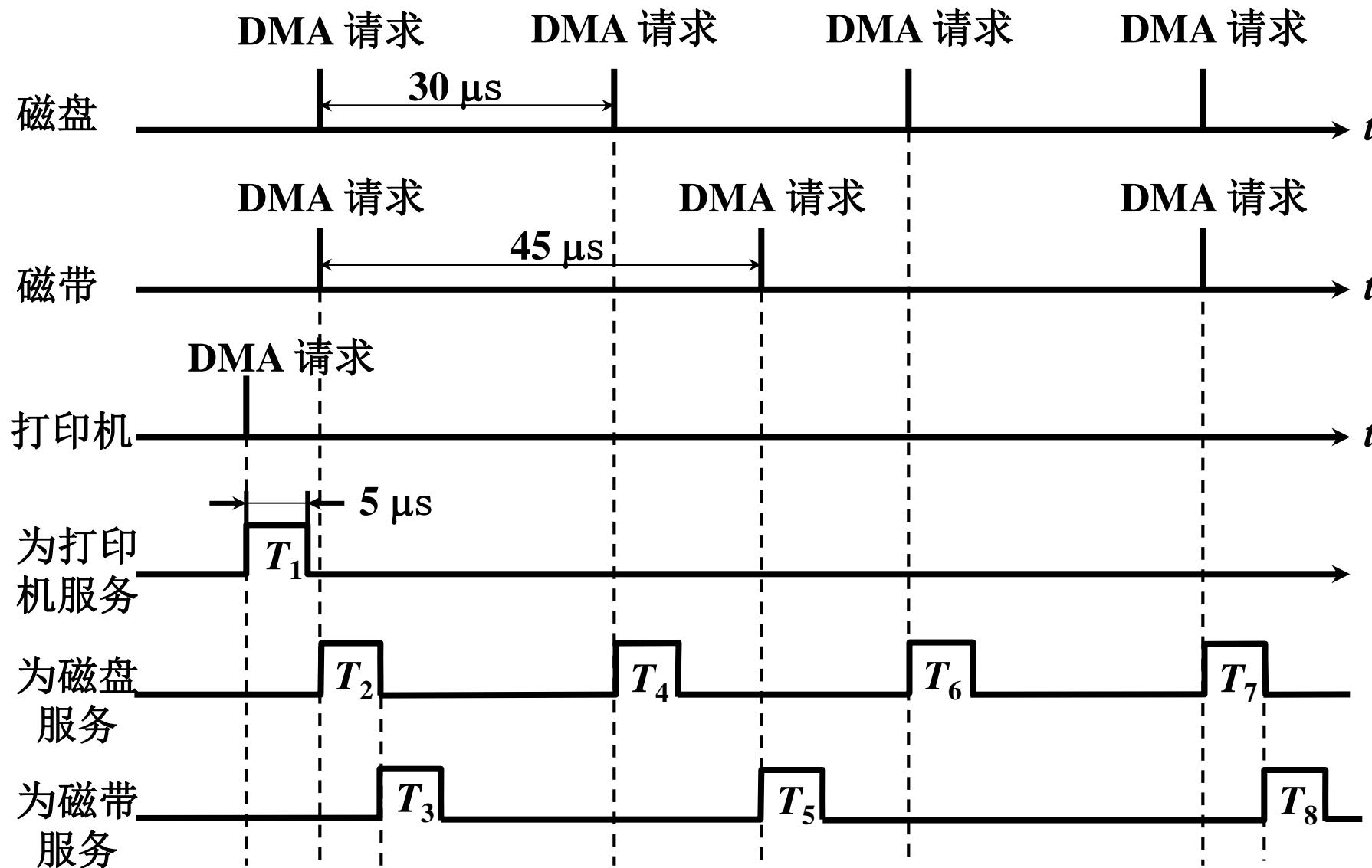


各个设备采用字节交叉的方式通过 DMA 接口进行数据传送。两种方式特别适合同时为多个数据传输率不是很高的设备服务

字节交叉：由于外围设备工作速度慢，两个字节之间有很多空闲时间，可以采用分时方式为其他外围设备服务。

3. 多路型 DMA 接口的工作原理

假设磁盘、磁带、打印机每隔 $30\mu s$ 、 $45\mu s$ 、 $150\mu s$ 向DMA接口发送请求一次



第八章 输入输出系统

- 8. 1 概述
- 8. 2 外部设备
- 8. 3 I/O接口
- 8. 4 程序查询方式
- 8. 5 程序中断方式
- 8. 6 DMA方式
- 8. 7 CPU中断系统**

一、概述

1、引起中断的各种因素

- 人为设置的中断 转管指令、IBM PC (Intel 8086) 的 INT TYPE系统调用指令
 - 程序异常 溢出、操作码不能识别、除法非法
 - 硬件故障
 - I/O 设备 磁表面损坏、电源掉电、插件接触不良
 - 外部事件 用 键盘中断 现行程序
- 中断源 {
 不可屏蔽中断，如电源掉电
 可屏蔽中断，CPU可根据该中断源是否被屏蔽来确定是否给与响应

2. 中断系统需解决的问题

- (1) 各中断源 **如何** 向 CPU 提出请求 ?
- (2) 各中断源 **同时** 提出 请求 怎么办 ?
- (3) CPU 什么 **条件**、什么 **时间**、以什么 **方式**响应中断 ?
- (4) 如何 **保护现场** ?
- (5) 如何 **寻找入口地址** ?
- (6) 如何 **恢复现场**，如何 **返回** ?
- (7) 处理中断的过程中又 **出现新的中断** 怎么办 ?

硬件 + 软件

中断请求标记寄存器

一个中断请求源 一个 INTR 中断请求标记触发器

多个INTR 组成 中断请求标记寄存器



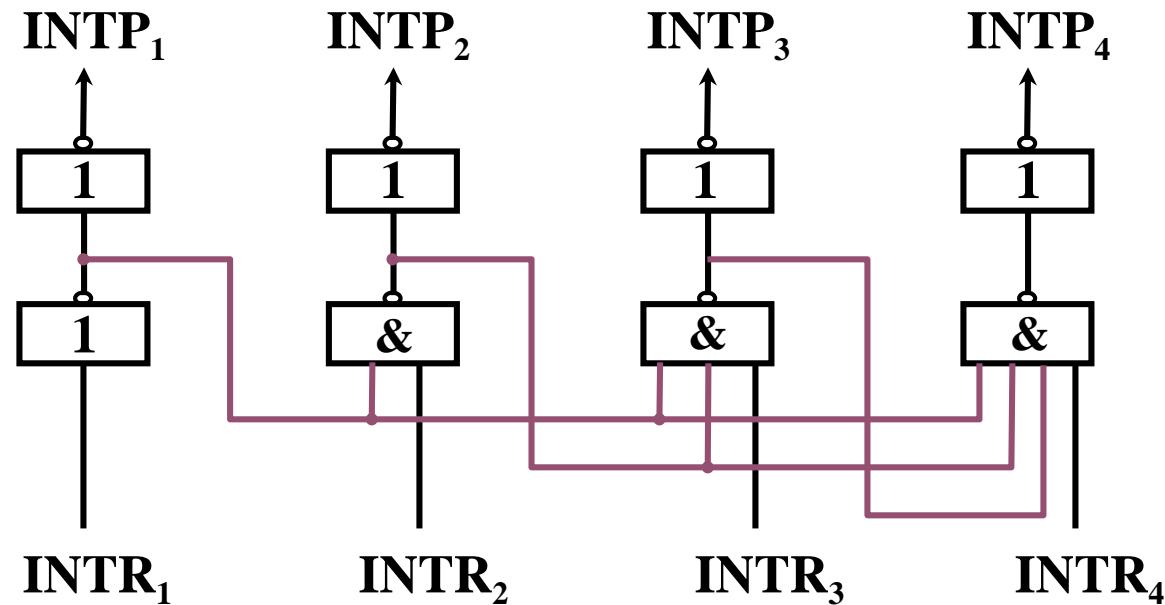
其中 INTR 可以 分散 在各个中断源的 接口电路中
也可以集中 在 CPU 的中断系统 内

中断判优逻辑 (CPU端)

(1) 硬件实现 (排队器)

① 分散 在各个中断源的 接口电路中 链式排队器

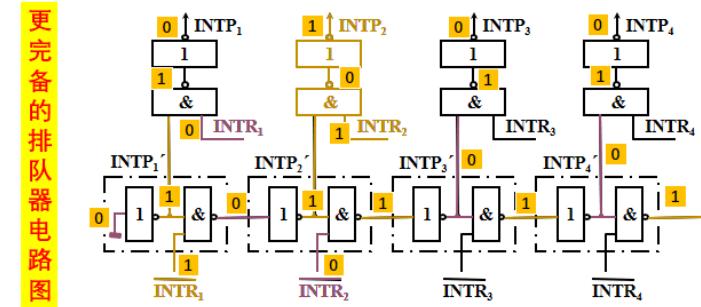
② 集中 在 CPU 内



INTR₁、INTR₂、INTR₃、INTR₄ 优先级 按 降序 排列

三、程序中断方式的接口电路

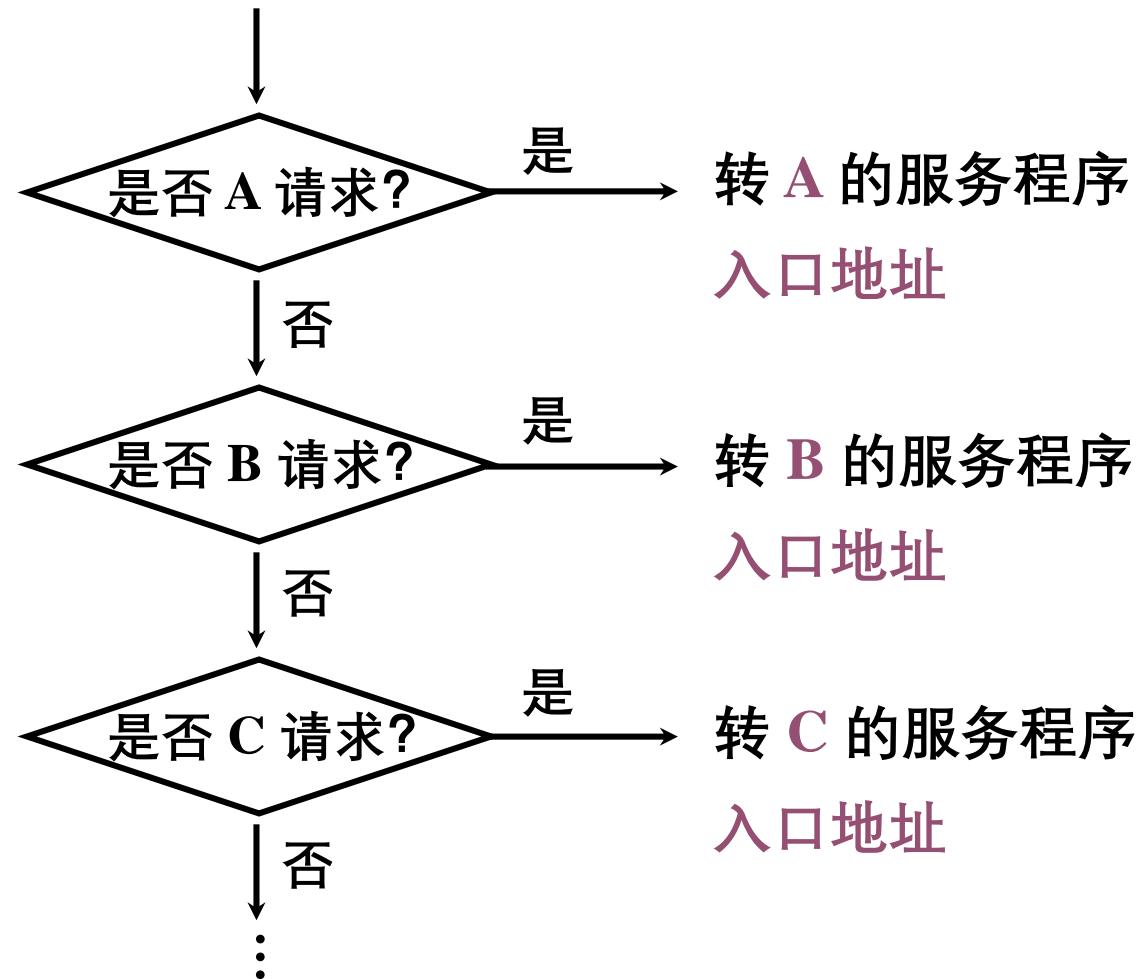
2. (中断) 排队器 ① 分散 在各个中断源的 接口电路中 链式排队器



(中断) 排队器——软件实现 (程序查询)

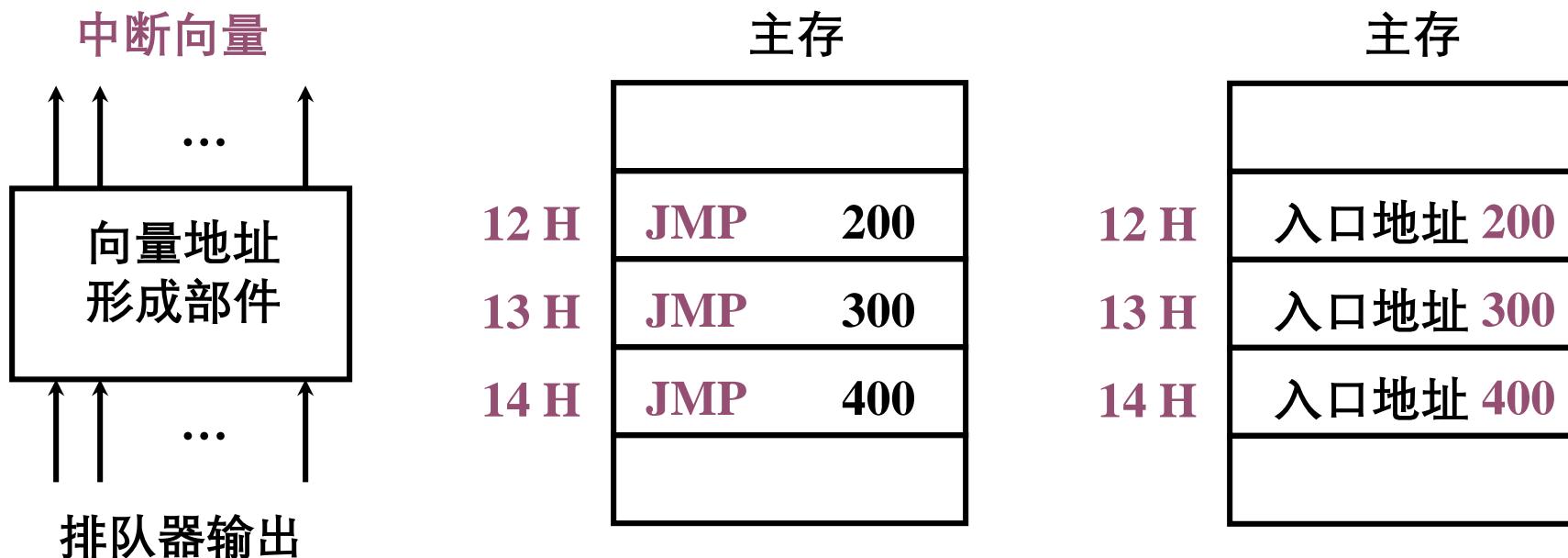
A、B、C 优先级按 **降序** 排列

优先级从高到低逐级查询



三、中断服务程序入口地址的寻找

1. 硬件向量法



向量地址 12H、13H、14H

入口地址 200、300、400

四、中断响应

1. 响应中断的 条件

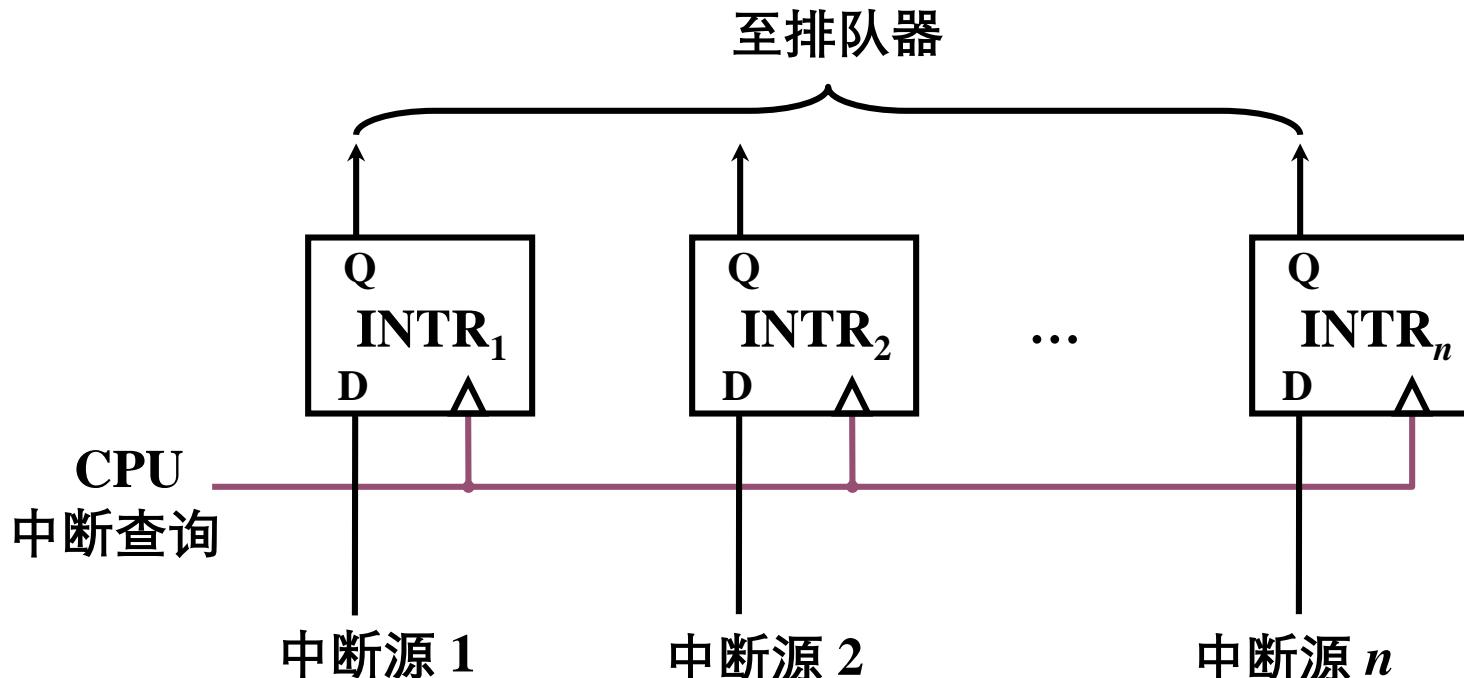
允许中断触发器 $EINT = 1$

在某些计算机中，由于指令执行时间很长，需要在指令执行过程中设置若干个查询断点，CPU在每个“查询断点”时刻均发出中断查询信号，以便及时响应中断请求。

2. 响应中断的 时间

CPU中断查询：CPU在执行周期结束时刻统一向所有中断源发出中断查询信号

指令执行周期结束后，响应中断请求



3. 中断隐指令 (机器指令系统中没有的指令，它是CPU在中断周期内由硬件自动完成的指令)

(1) 保护程序断点

断点 (程序计数器PC的内容) 存于 特定地址 (0号地址) 内 断点 进栈

(2) 寻找服务程序入口地址

向量地址 → PC (硬件向量法)

中断识别程序 入口地址 M → PC (软件查询法)

(3) 硬件 关中断

禁止CPU在执行中断服务程序过程中“再次”响应新的中断请求

INT 中断标记

EINT 允许中断

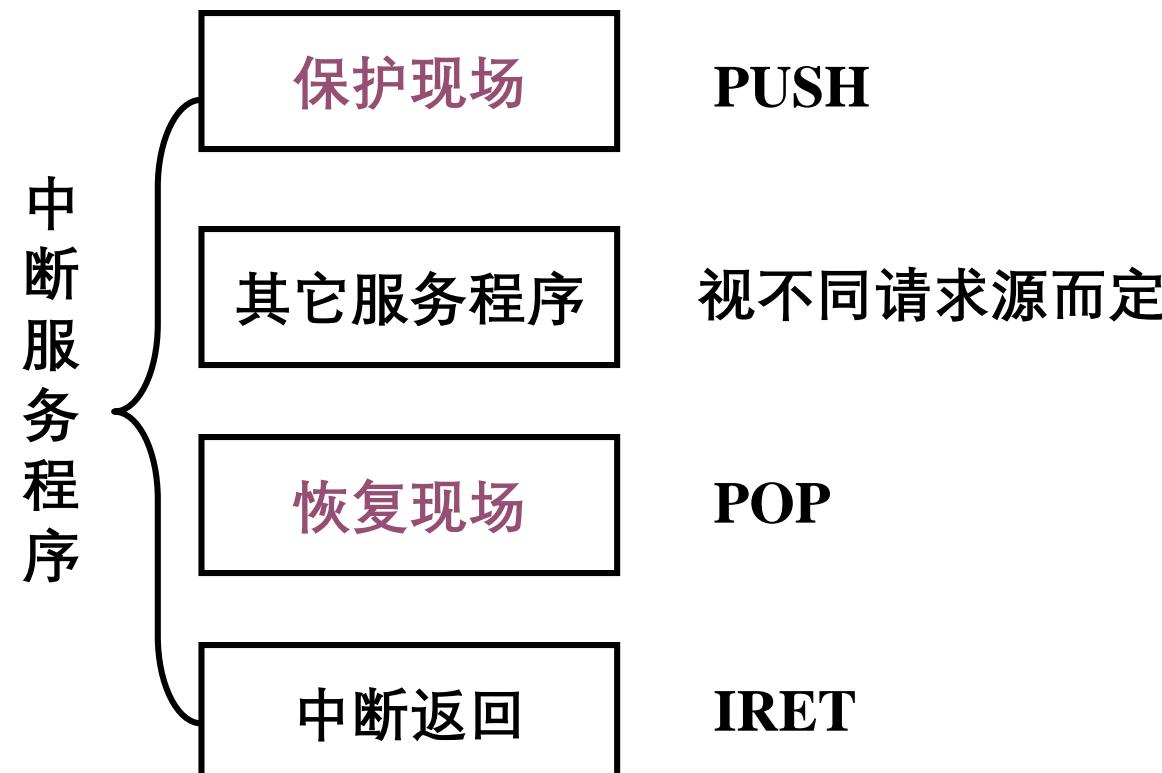
R – S 触发器

见唐书P364

保护现场和恢复现场（**重要**）

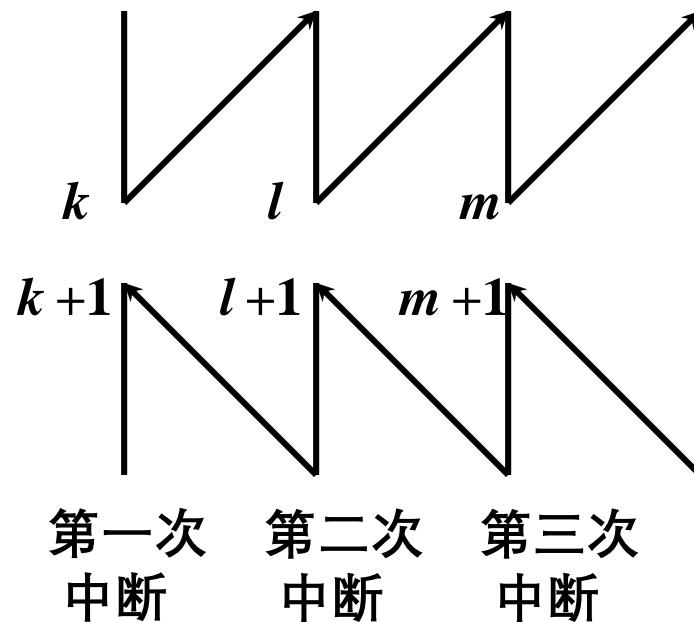
1. 保护现场 {

断点	中断隐指令 完成
寄存器 内容	中断服务程序 完成
2. 恢复现场 中断服务程序 完成



六、中断屏蔽技术

1. 多重中断的概念

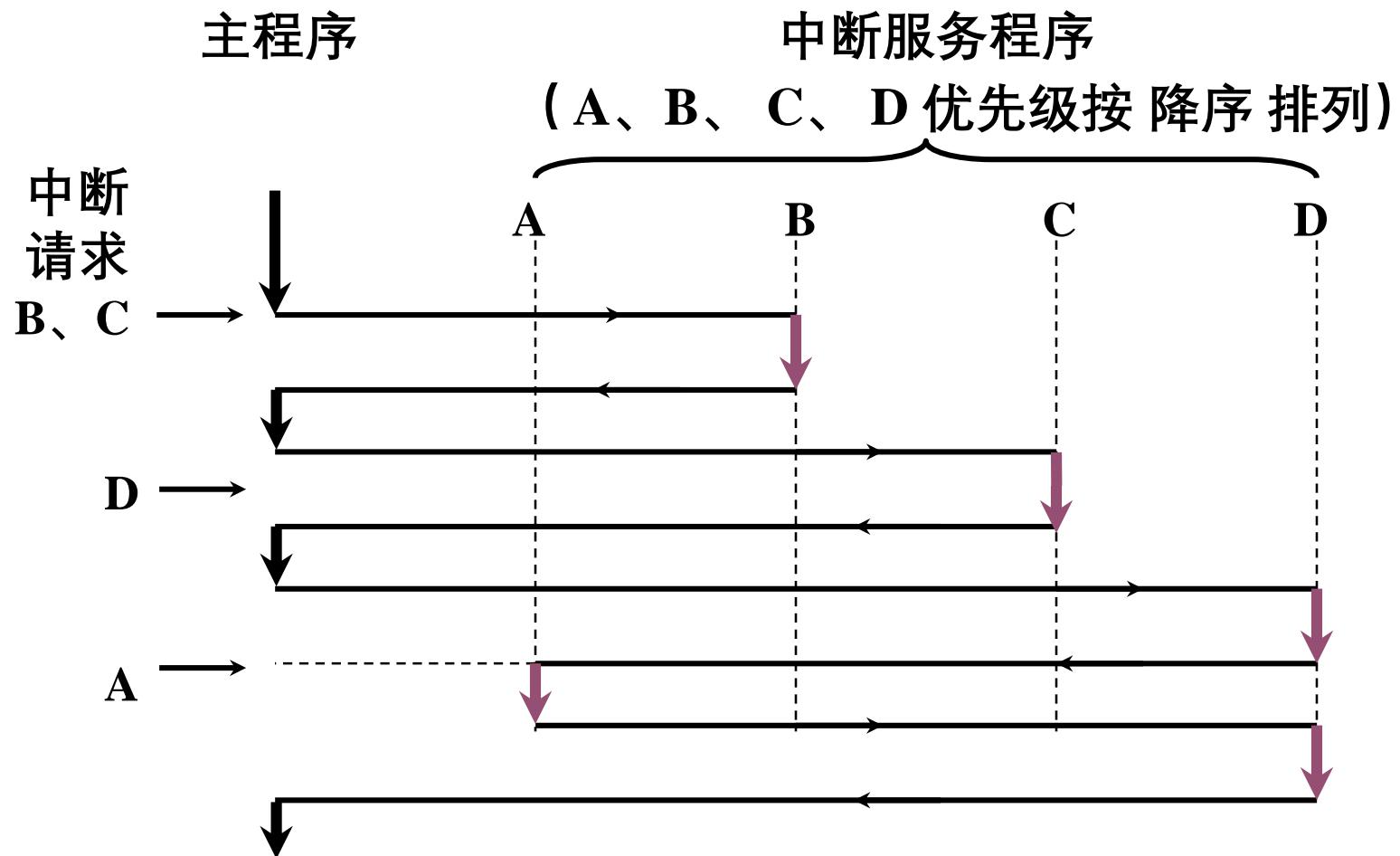


程序断点 $k+1, l+1, m+1$

2. 实现多重中断的条件

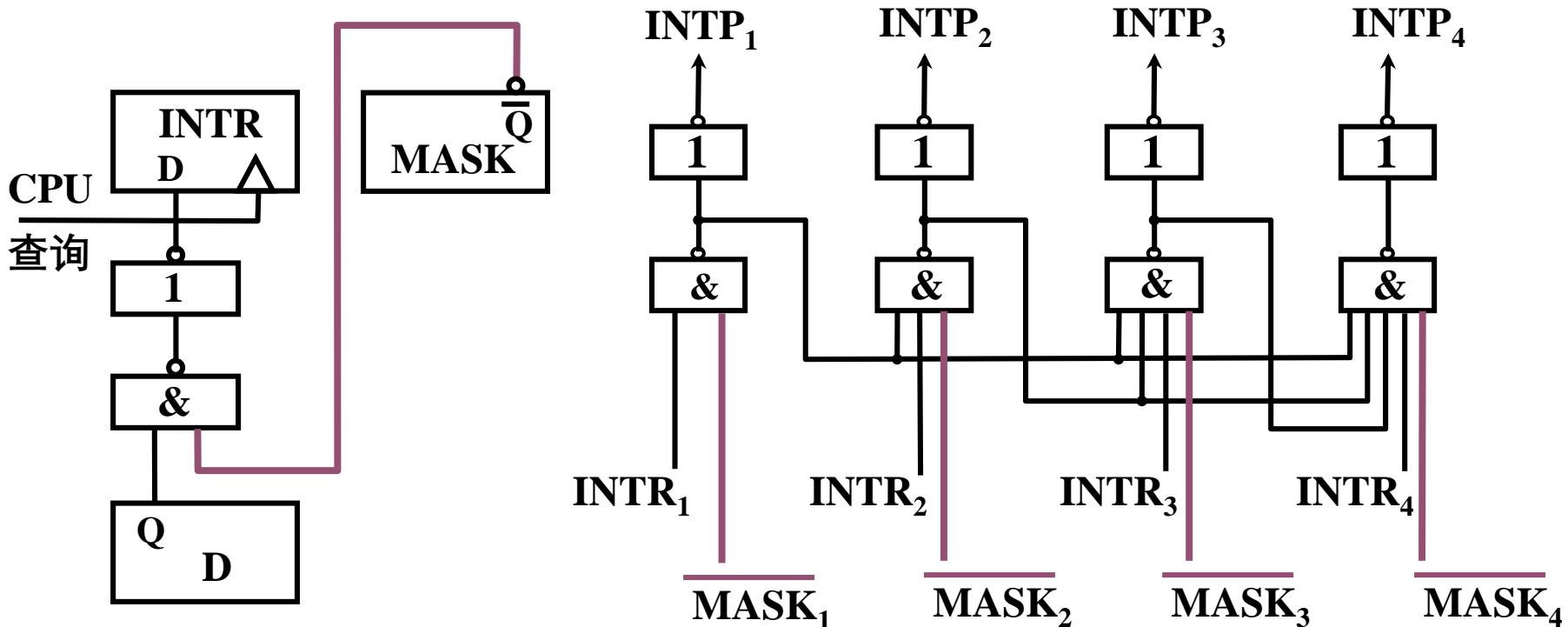
(1) 提前设置开中断指令

(2) 优先级别高 的中断源 有权中断优先级别低 的中断源



3. 屏蔽技术

(1) 屏蔽触发器的作用



$\text{MASK} = 0$ (未屏蔽)

INTR 能被置“1”

$\text{MASK}_i = 1$ (屏蔽)

$\text{INTP}_i = 0$ (不能被排队选中)

(2) 屏蔽字

16个中断源 1, 2, 3, ... 16 按降序排列

优先级	屏 蔽 字
1	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
2	0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
3	0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
4	0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
5	0 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
6	0 0 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
:	:
15	0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1
16	0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1

重要內容

(3) 屏蔽技术可改变**处理优先等级**

响应优先级

不可改变

处理优先级

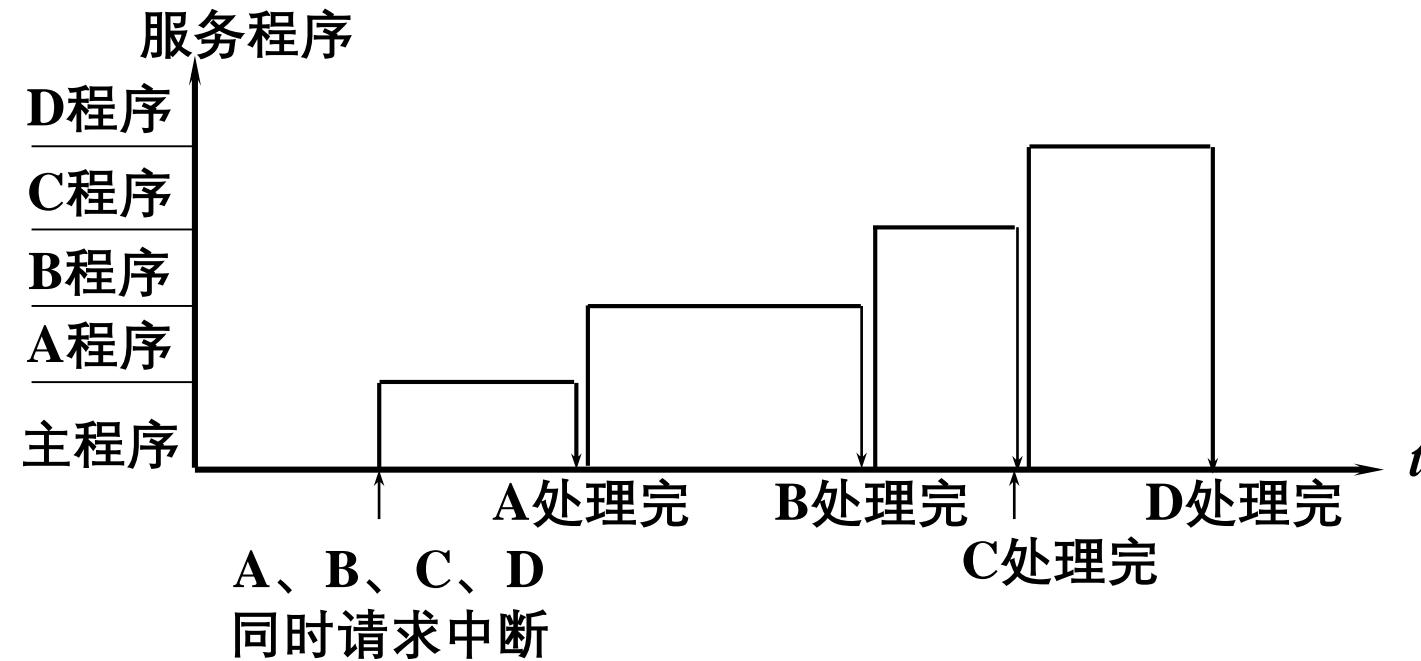
可改变 (通过重新设置屏蔽字)

中断源	原屏蔽字	新屏蔽字
A	1 1 1 1	1 1 1 1
B	0 1 1 1	0 1 0 0
C	0 0 1 1	0 1 1 0
D	0 0 0 1	0 1 1 1

响应优先级 A→B→C→D 降序排列

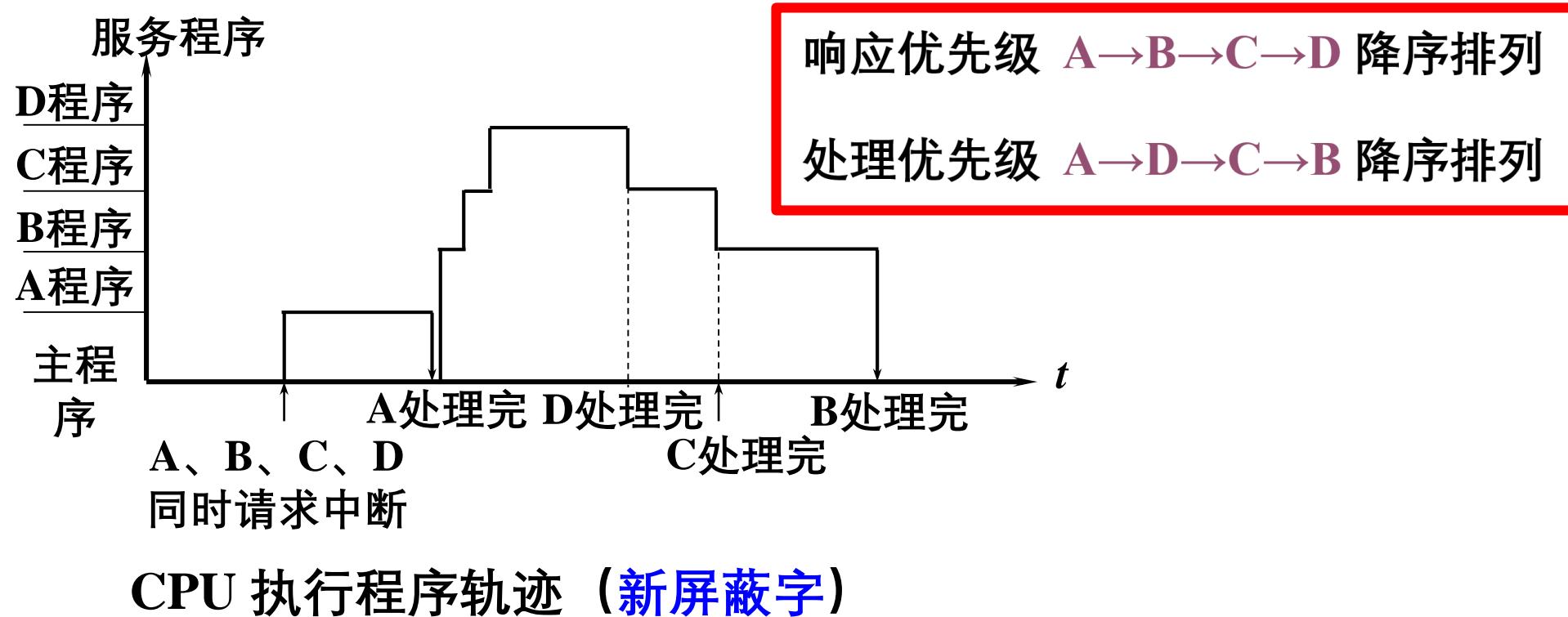
处理优先级 A→D→C→B 降序排列

(3) 屏蔽技术可改变处理优先等级



CPU 执行程序轨迹 (原屏蔽字)

(3) 屏蔽技术可改变处理优先等级



(4) 屏蔽技术的其他作用

可以人为地屏蔽 某个中断源的请求

便于程序控制

(5) 新屏蔽字的设置

