

计算机组织结构

13 总线

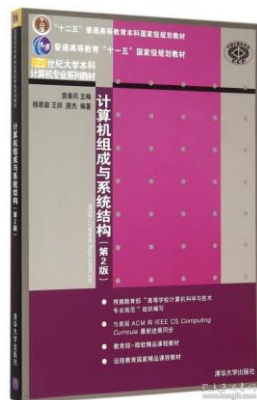
吴海军，任桐炜，刘博涵

2021年12月2日

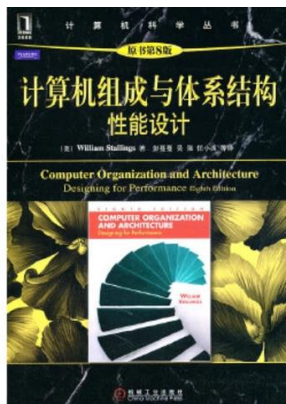


南京大学
NANJING UNIVERSITY

教材对应章节



第8章 互连及输入输出组织



第3章 计算机功能和互连的顶层视图



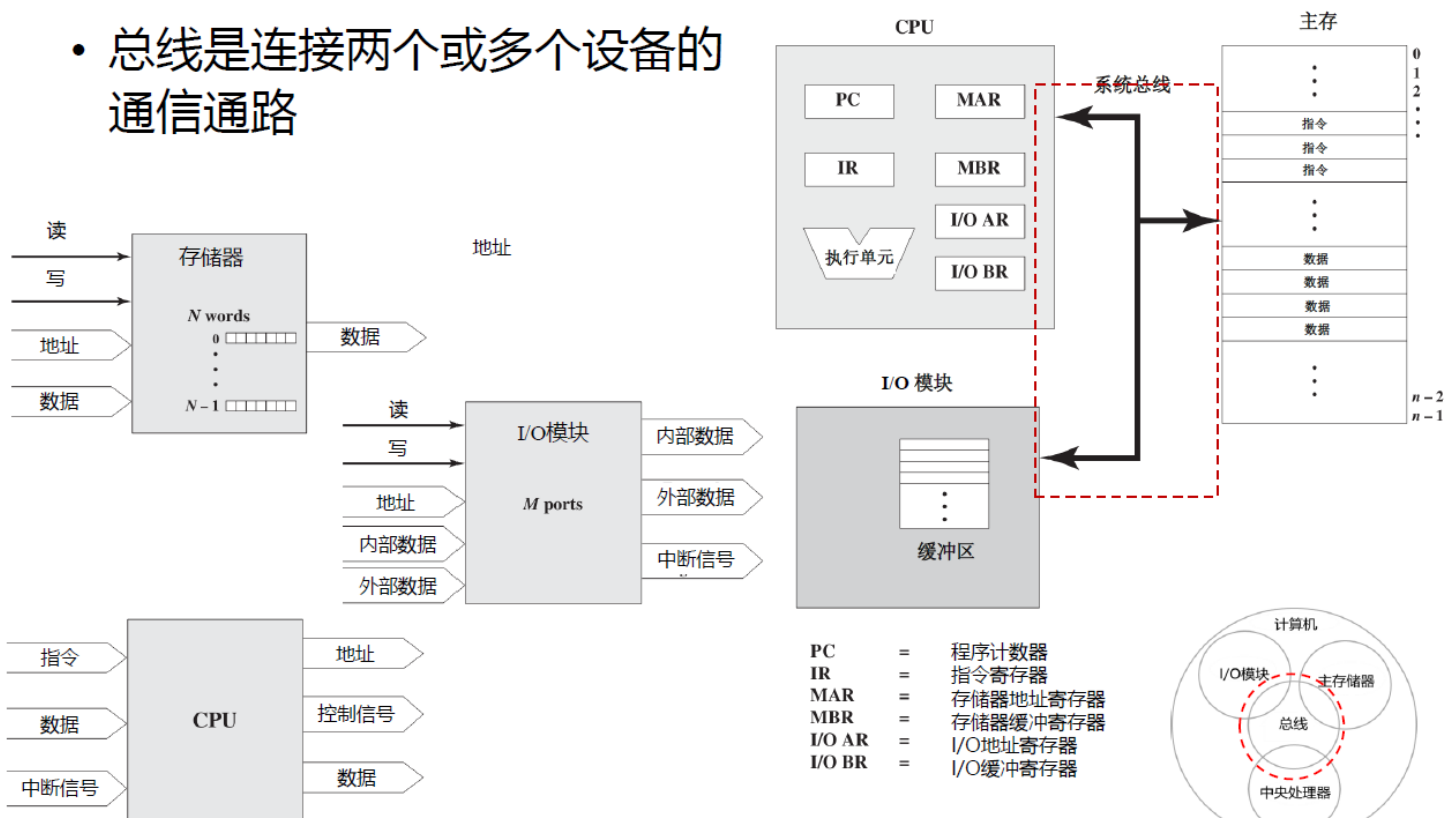
回顾：计算机组件 总线



回顾：计算机组件 总线

计算机组件：总线

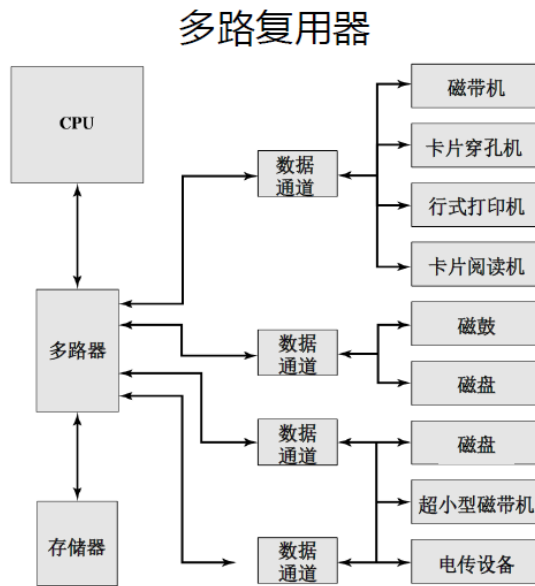
- 总线是连接两个或多个设备的通信通路



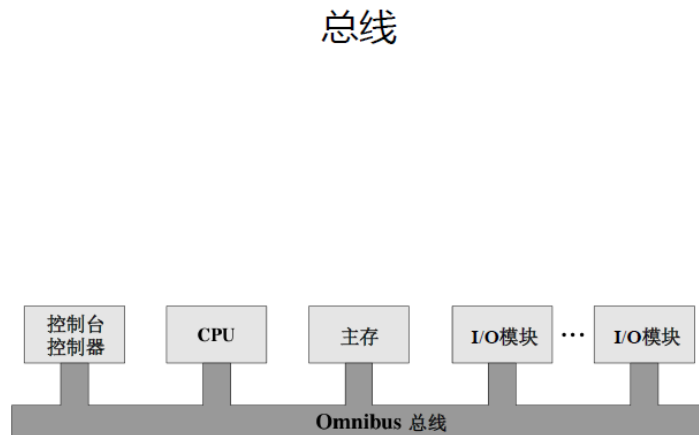
回顾：计算机组件 总线（续）

问题6：计算机部件互连复杂

- 互连方案



IBM 7094



PDP-8

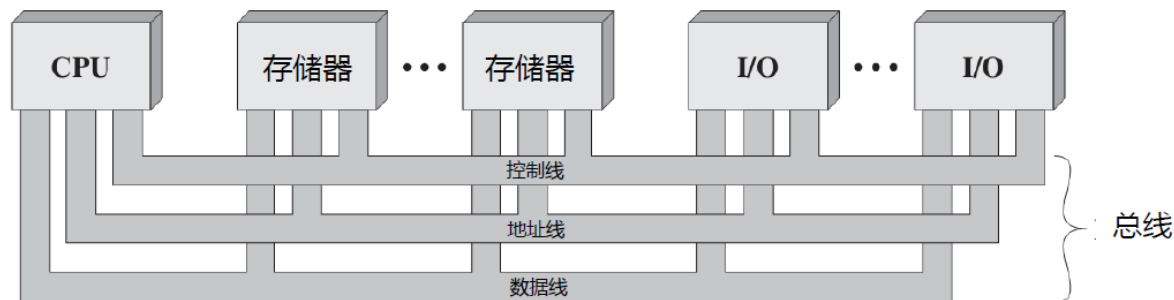
共享传输介质
简化互连布局和处理器控制



回顾：计算机组件 总线（续）

解决6：采用总线

- 数据传输类型
 - 控制线：控制数据线和地址线的访问和使用
 - 地址线：指定数据总线和地址I/O端口上数据的来源或去向
 - 数据线：在系统模块之间传送数据



✓ ~~第13讲~~：总线

13

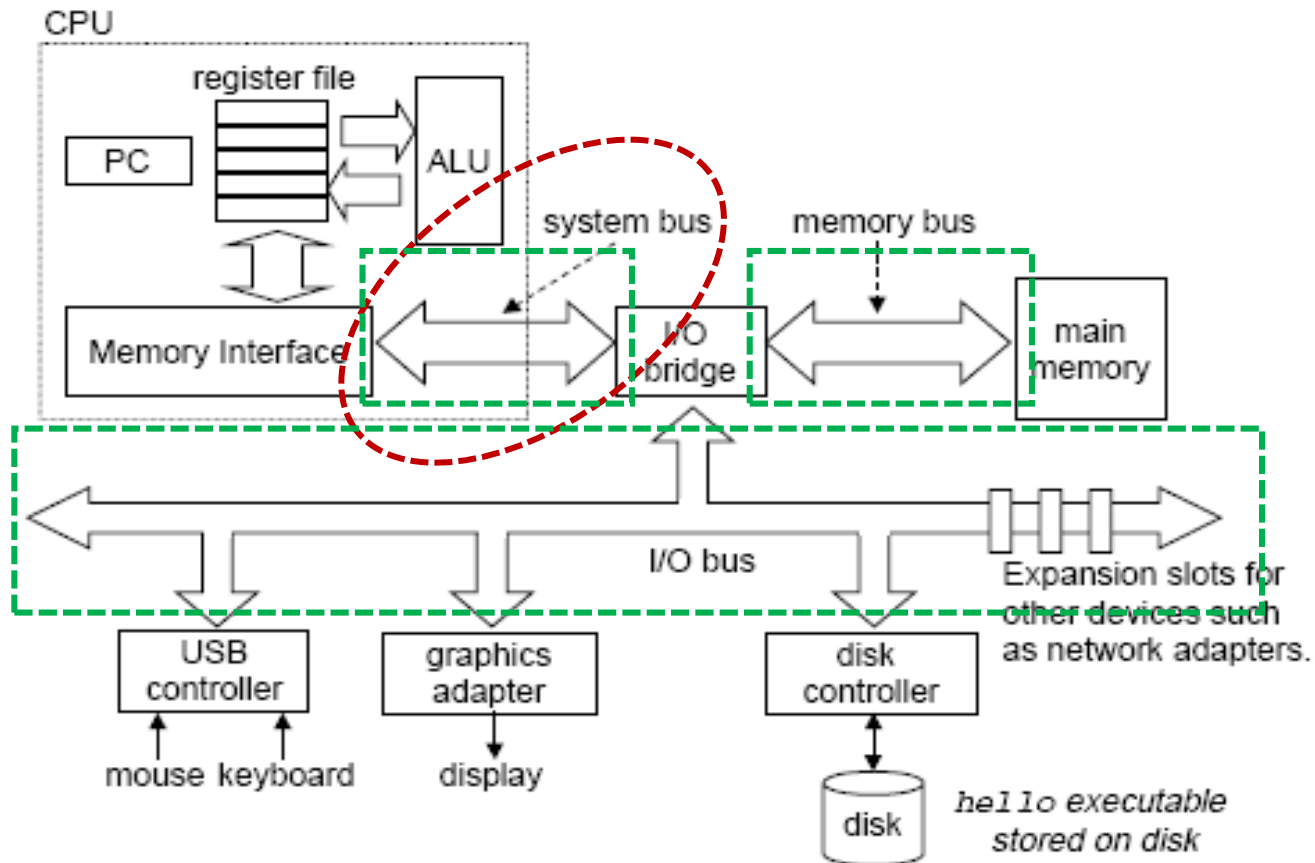


类型

- 芯片内部总线：连接芯片内部的各个部分
 - 例：CPU中连接寄存器、ALU等部分
- 系统总线：连接CPU、存储器、IO控制器和其他功能设备
- 通信总线：连接主机和I/O设备，或连接不同的计算机系统

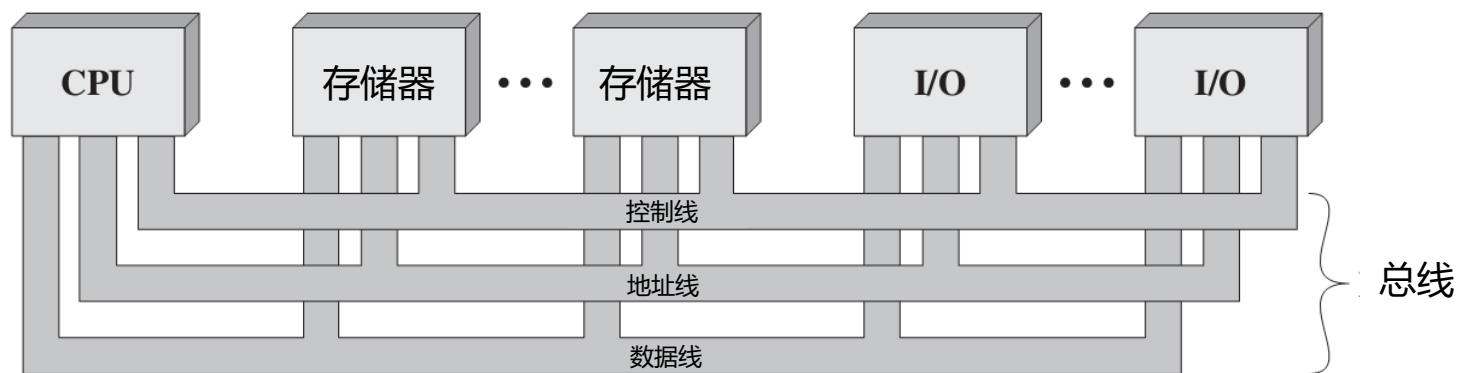


Intel架构中的“系统总线”



数据线、地址线和控制线

- 数据线：在系统组件之间传输数据
 - 数据线的数量决定了一次可以传输的数据的大小
- 地址线：在数据线和地址I/O端口上指定数据的来源和去向
 - 地址线的数量决定了寻址空间的大小



数据线、地址线和控制线（续）

- 控制线：控制对数据线和地址线的存取和使用
 - 时钟（clock）：用于总线同步操作
 - 总线请求（bus request）：表示模块需要获得对总线的控制
 - 总线允许（bus grant）：发出请求的设备已经被允许控制总线
 - 中断请求（interrupt request）：表示某个中断正在悬而未决
 - 中断响应（interrupt ACK）：未决的终端请求被响应
 - 存储器读（memory read）：从存储器读数据到总线
 - 存储器写（memory write）：将数据从总线写入存储器
 - I/O读（I/O read）：从I/O端口读数据到总线
 - I/O写（I/O write）：将数据从总线写入I/O端口
 -



总线上数据传输的特点

- 总线可以被多个设备监听，但同一时刻只能由一个设备发送数据
 - 如果同一时刻多个设备同时发送数据，会造成数据之间的混淆
 - 使用总线进行数据传输
 - 如果连在总线上的某个设备希望向另一个设备发送数据，需要：
 - 获得总线的使用权
 - 通过总线传送数据
 - 如果连在总线上的某个设备希望向另一个组件请求数据，需要：
 - 获得总线的使用权
 - 通过总线向另一个设备发送请求，等待另一个设备发送数据
- 当总线在被使用过程中，其它设备不可以抢占



设计要素

- 用途
 - 专用总线，复用总线
- 仲裁 (arbitration)
 - 集中式，分布式
- 时序 (timing)
 - 同步，异步，半同步，分离事务
- 总线带宽 (bandwidth) 和数据传输速率 (data transfer rate)
- 总线层次结构
 - 单总线，双总线，多总线



用途

- 专用 (dedicated) 总线：始终只负责一项功能，或始终分配给特定的计算机组件
 - 优点：高吞吐量，减少总线冲突
 - 缺点：增加了系统的规模 and 成本
- 复用 (multiplexed) 总线：将同一线路用于多种用途
 - 优点：使用的布线数量少，节省空间和成本
 - 缺点：每个模块需要更复杂的控制电路，且共享可能会降低性能



仲裁

- 总线仲裁
 - 当多个设备需要与总线通信时，通过某种策略选择一个设备
- 平衡因素
 - 优先级：优先级高的设备优先被服务
 - 公平性：优先级最低的设备不能一直被延迟



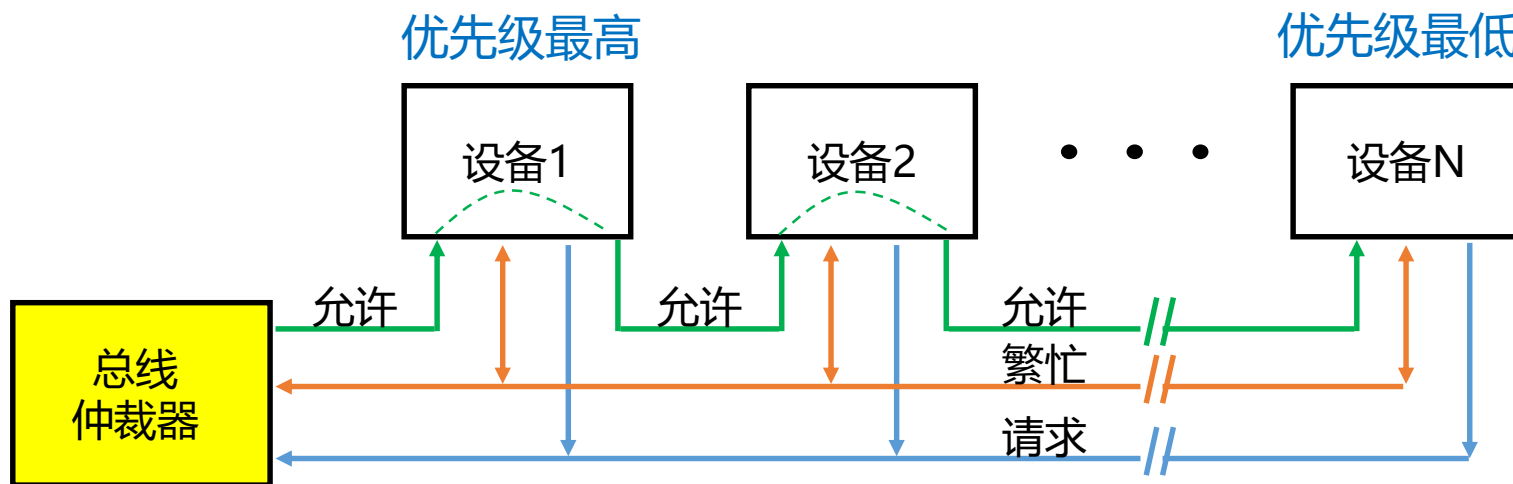
仲裁方案

- 集中式（centralized）：由仲裁器（arbiter）或总线控制器（bus controller）负责分配总线使用权
 - 链式查询 / 菊花链（daisy chain）
 - 计数器查询（query by a counter）
 - 独立请求（independently request）
- 分布式（distributed）：每个设备都包含访问控制逻辑，各设备共同作用分享总线
 - 自举式（self selection）
 - 冲突检测（collision detection）



链式查询

- 所有的设备都是串行连接的，并将允许信号从优先级最高的设备下发到优先级最低的设备
- 总线仲裁器收到请求后，在总线不忙的前提下，发起允许信号
- 如果某个设备收到了允许信号并且发起了总线请求，该设备将总线设置为繁忙状态，允许信号将不再被进一步传递



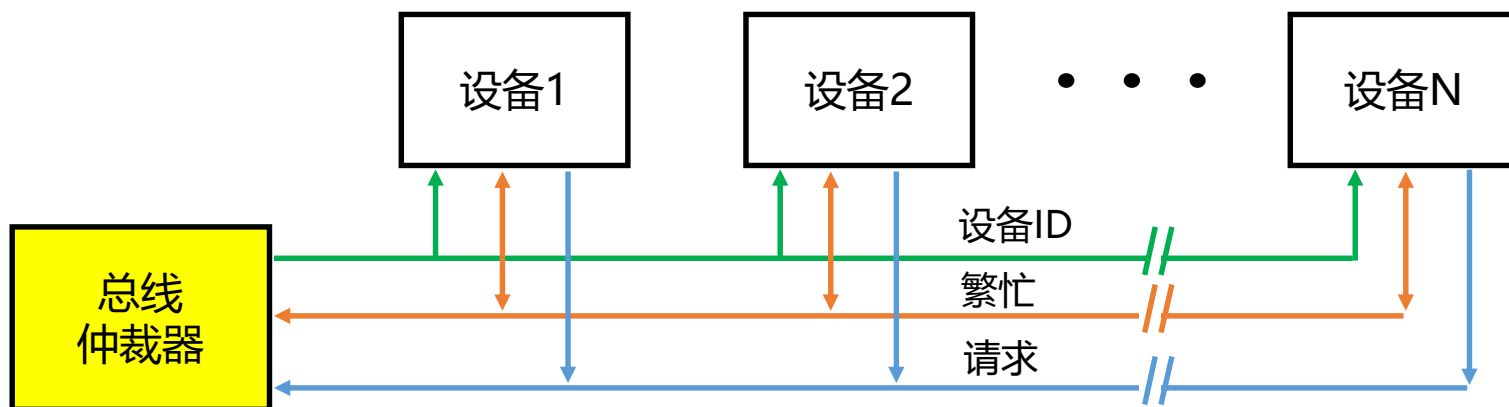
链式查询 (续)

- 优点
 - 确定优先级很简单
 - 可以很灵活地添加设备
- 缺点
 - 不能保证公平性
 - 对电路故障敏感
 - 限制总线的速度



计数器查询

- 将总线允许线替换为设备ID线
- 如果总线空闲，总线仲裁器通过设备ID线发送计数
- 如果当前发送请求的设备ID等于裁决器当前的计数，裁决器将停止计数，设备将总线设置为忙



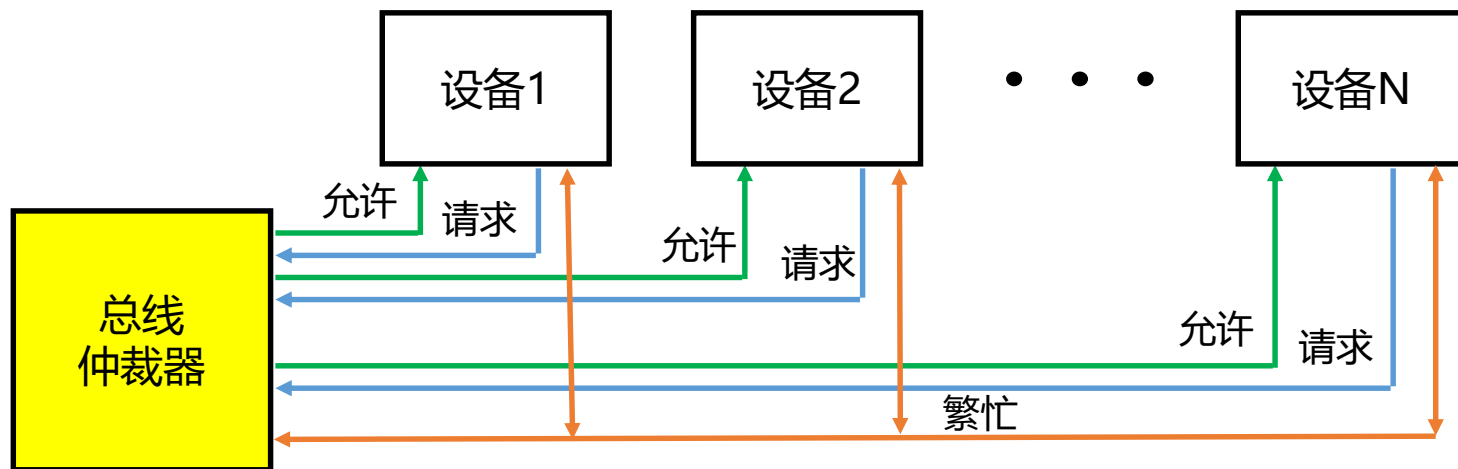
计数器查询 (续)

- 优点
 - 通过使用不同的初始计数，可以灵活地确定设备优先级
 - 强调优先级：从1开始
 - 强调公平性：从下一个设备的ID开始
 - 对电路故障不敏感
- 缺点
 - 需要添加设备ID线
 - 需要解码和比较设备ID信号
 - 限制总线的速度



独立请求

- 每个设备都有自己的总线请求线和总线允许线
- 当一个设备请求总线时，它通过总线请求线将请求信号发送给总线仲裁器
- 总线仲裁器决定哪个设备可以使用总线
 - 确定策略：固定优先级，公平链式，LRU，FIFO，...



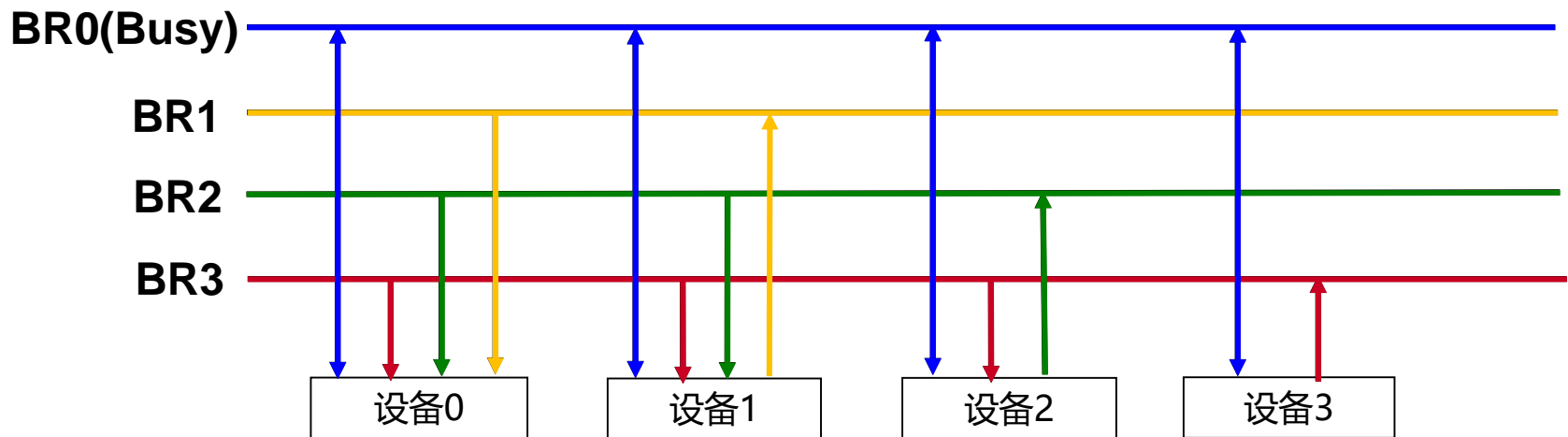
独立请求 (续)

- 优点
 - 快速响应
 - 可编程的优先级
- 缺点
 - 复杂的控制逻辑
 - 更多的控制线路



自举式

- 固定优先级
- 每个设备在其总线请求线上发送请求
 - 最低优先级的设备没有请求线
- 每个设备自行判断自己是否在请求总线的设备中优先级最高



冲突检测

- 当一个设备想要使用总线时，它会检查总线是否繁忙
 - 如果总线空闲，设备使用总线
- 冲突：如果两个设备发现总线空闲，它们可能同时使用总线
 - 在传输数据时，设备会监听总线，检查是否存在冲突
 - 如果发生冲突，所有使用总线的设备将停止数据传输，并分别在随机间隔时间后再次请求总线



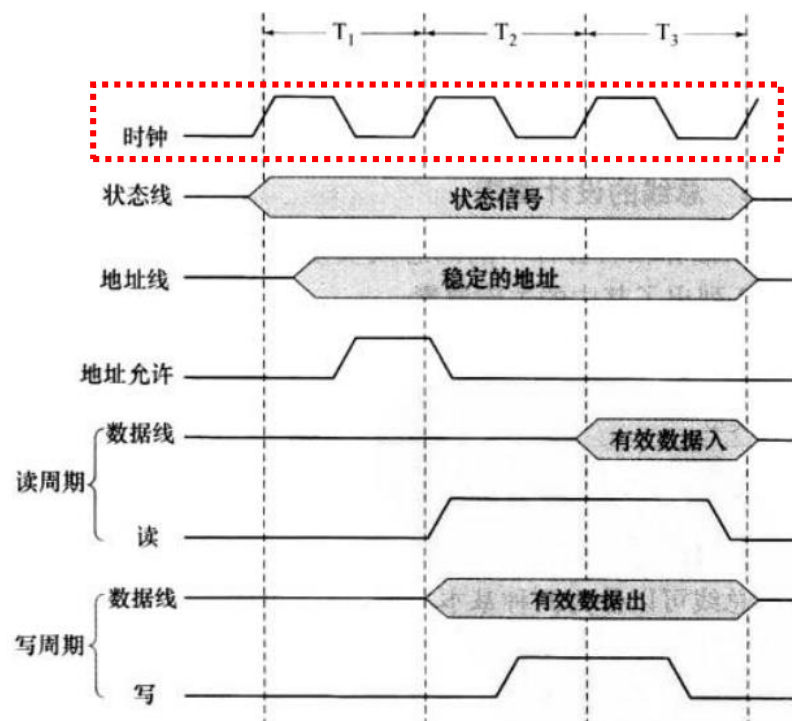
时序

- 确定每个总线事务的开始和结束时间
 - 总线事务：地址 + 数据 + ... + 数据
- 类型
 - 同步时序：事件的发生由时钟决定
 - 异步时序：一个事件的发生取决于前一个事件的发生
 - 半同步：同步时序和异步时序相结合
 - 分离事务：设备准备数据期间释放总线



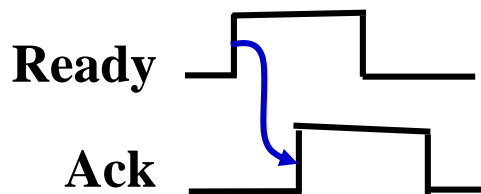
同步时序

- 优点
 - 更容易实现和测试
- 缺点
 - 所有设备共享同一个时钟
 - 总线长度受到时钟偏差的限制

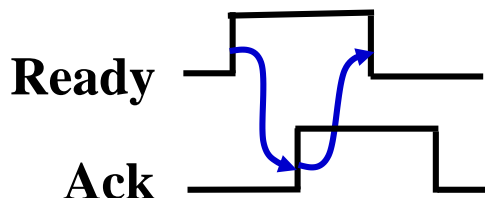


异步时序

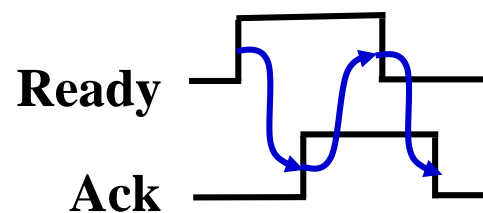
- 握手策略



非互锁
No interlock



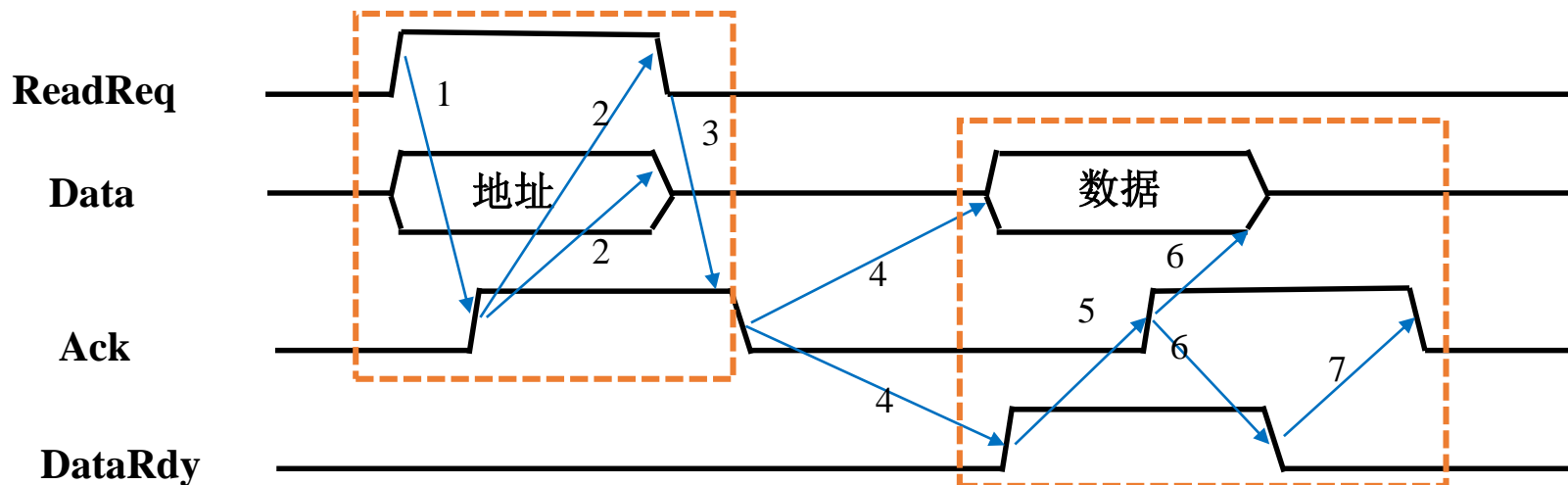
半互锁
Semi-interlock



全互锁
Interlock

异步时序 (续)

• 异步数据传输



- 1 CPU 设置地址并设置 **ReadReq 线** → 存储器读取相应地址
- 2 存储器读取相应地址并设置 **Ack 线** → CPU 释放地址线和 **ReadReq 线**
- 3 CPU 释放地址线和 **ReadReq 线** → 存储器释放 **Ack 线**
- 4 存储器释放 **Ack 线** → 存储器将数据传到数据线
- 5 存储器将数据传到数据线并设置 **DataRdy 线** → CPU 读取数据
- 6 CPU 读取数据并设置 **Ack 线** → 存储器释放数据线和 **DataRdy 线**
- 7 存储器释放数据线和 **DataRdy 线** → CPU 释放 **Ack 线**



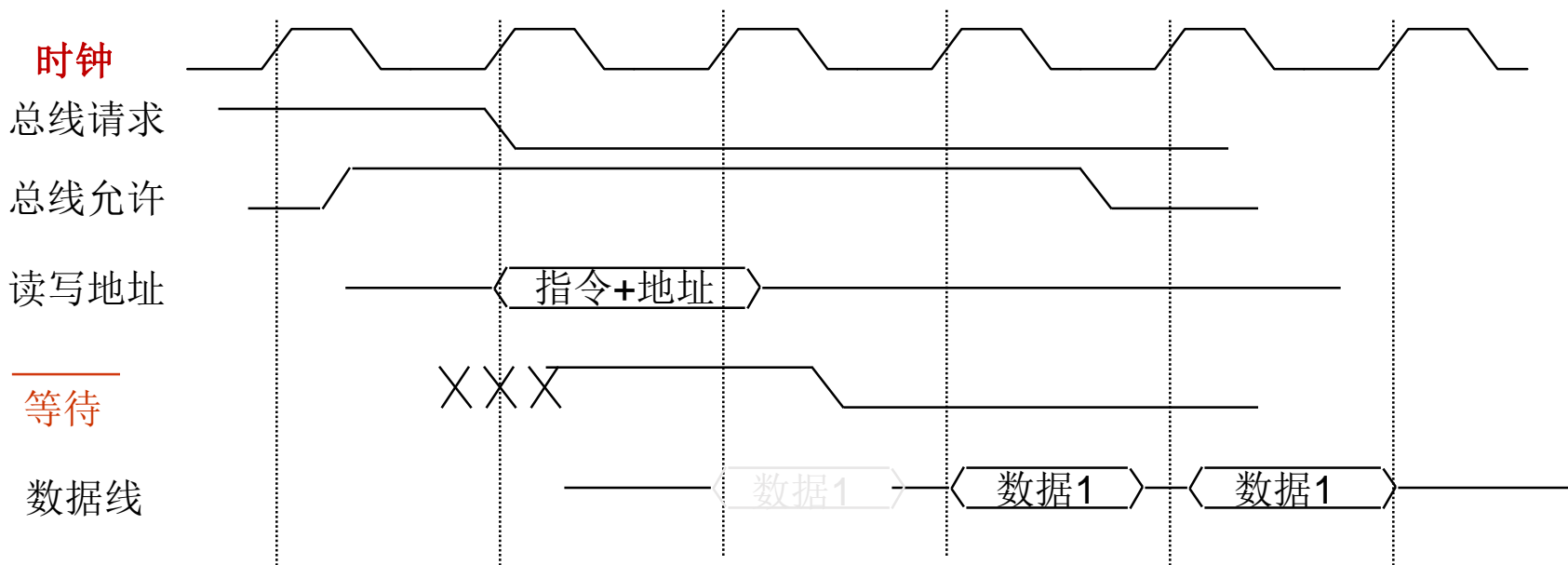
异步时序 (续)

- 优点
 - 可以灵活地协调速度不同的设备
- 缺点
 - 接口逻辑复杂
 - 对噪声敏感



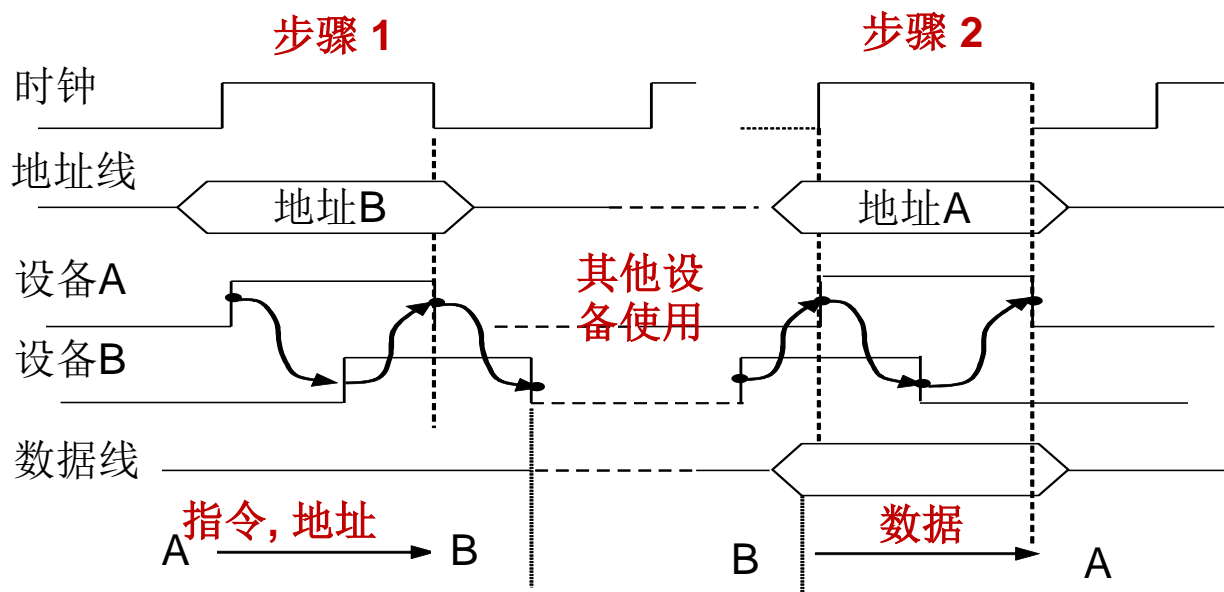
半同步时序

- 为了减少噪声的影响，在异步计时中使用时钟
 - 准备和响应信号在时钟上升沿有效
- 结合同步和异步定时的优点



分离事务

- 将一个总线事件分离为两个过程
- 优点：增加总线利用率
- 缺点：增加每个总线事件的持续时间和系统复杂度



总线带宽和数据传输速率

- 总线带宽 (bus bandwidth) : 总线的最大数据传输速率
 - 不要考虑总线仲裁、地址传输等因素
- 数据传输速率
 - 考虑地址传输、握手等因素
- 总线宽度 (bus width) : 组成总线的线数
 - 数据总线越宽, 一次传输的数据位数就越多
 - 地址总线越宽, 一次传输的地址位数就越多



同步总线和异步总线的数据传输速率

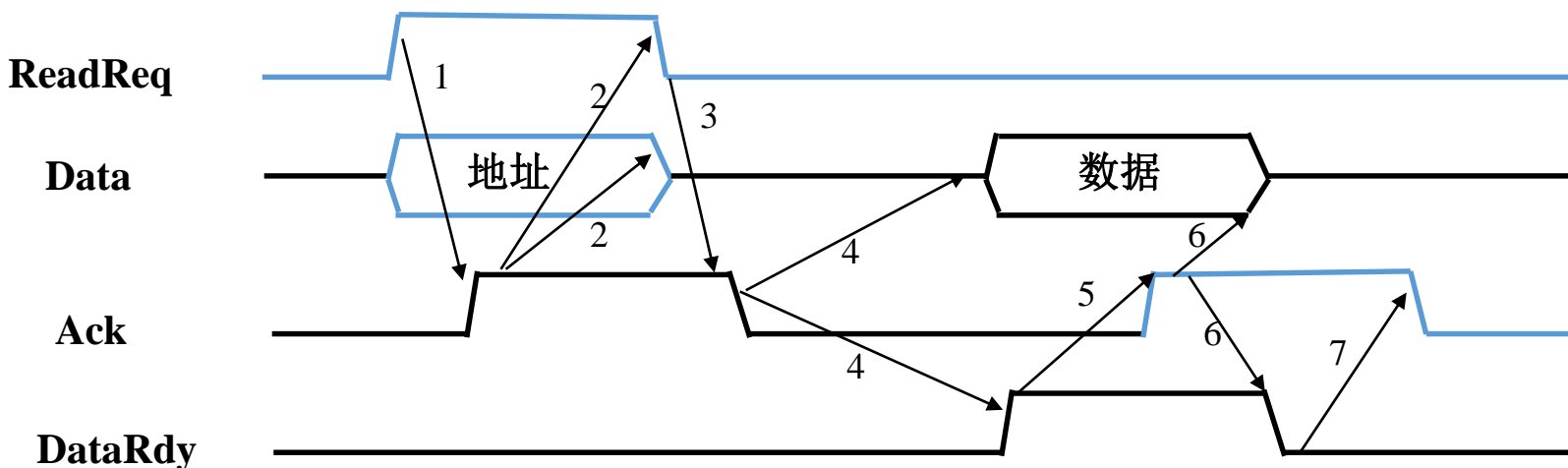
- 假设同步总线的时钟周期为50ns，每次传输需要一个时钟周期，异步总线每次握手需要40ns。两个总线都是32位宽，内存的数据准备时间为200ns。当从存储器中读出一个32位的字时，计算两个总线的数据传输速率。
- 同步总线
 - 发送指令和地址到内存：50ns
 - 内存准备数据：200ns
 - 将数据传输到CPU：50ns
 - 数据传输速率 = $32\text{bit} / (50 + 200 + 50)\text{ns} = 106.7\text{Mbps}$



同步总线和异步总线的数据传输速率（续）

- 异步总线

- 步骤1：40 ns
- 步骤2、3、4 / 数据准备： $\max(40\text{ns} * 3, 200\text{ns}) = 200\text{ns}$
- 步骤5、6、7：40ns * 3 = 120ns
- 数据传输速率 = $32\text{bit} / (40 + 200 + 120)\text{ns} = 88.9\text{Mbps}$



同步总线和异步总线的数据传输速率（续）

- 假设同步总线的时钟周期为50ns，每次传输需要一个时钟周期，异步总线每次握手需要40ns。两个总线都是32位宽，存储器的数据准备时间为230ns。当从存储器中读出一个32位的字时，计算两个总线的数据传输速率。
- 同步总线
 - 数据传输速率= $32\text{bit} / (50 + 250 + 50)\text{ns} = 91.4\text{Mbps}$
- 异步总线
 - 数据传输速率= $32\text{bit} / (40 + 230 + 120)\text{ns} = 82.1\text{Mbps}$



不同数据块大小的数据传输速率

- 假设系统具有以下特征:
 1. 它支持访问大小为4到16个字（每个字32位）的块
 2. 同步总线具有64位宽和200MHz时钟频率，需要1个时钟周期来传输地址或64位数据
 3. 在两个总线事务之间有2个空闲时钟周期
 4. 内存访问时准备前4个字需要200ns，后面每4个字准备需要20ns
 5. 当前面的数据在总线上传输时，内存可以同时读取后面的数据
- 如果读取256个字，分别计算每次传输4个字和16个字时的数据传输速率、传输时间和每秒总线事务数



不同数据块大小的数据传输速率 (续)

- 每次传输4个字
 - 总线事务：地址 + 4个字
 - 地址传输：1 个时钟周期
 - 数据准备：200ns (40个时钟周期)
 - 数据传输：2 个时钟周期
 - 空闲：2 个时钟周期
 - 总共： $256 / 4 * (1 + 40 + 2 + 2) = 2880$ 个时钟周期
 - 传输时间 = $2880 * 5\text{ns} = 14400\text{ns}$
 - 每秒总线事务数
 - = $64 * 1\text{s} / 14400\text{ns} = 4.44\text{M}$
 - 数据传输速率 = $256 * 32\text{bit} / 14400\text{ns} = 568.9\text{Mbps}$



不同数据块大小的数据传输速率（续）

- 每次传输16个字
 - 总线事务：地址 + 16 个字
 - 地址传输：1 个时钟周期
 - 数据准备（前4个字）：200ns（40个时钟周期）
 - 数据传输：2个时钟周期（同时读取后4个字：20ns）
 - 空闲：2 个时钟周期
 - 总共： $256 / 16 * (1 + 40 + 3 * \max(2, 4) + 2 + 2) = 912$ 个时钟周期
 - 传输时间 = $912 * 5\text{ns} = 4560\text{ns}$
 - 每秒总线事务数 = $16 * 1\text{s} / 4560\text{ns} = 3.51\text{M}$
 - 数据传输速率 = $256 * 32\text{bit} / 4560\text{ns} = 1796.5\text{Mbps}$



谢谢

rentw@nju.edu.cn



南京大學
NANJING UNIVERSITY