

十一、寄存器

• 1、寄存器的概念

作用

• 用于寄存一组二值代码

构成

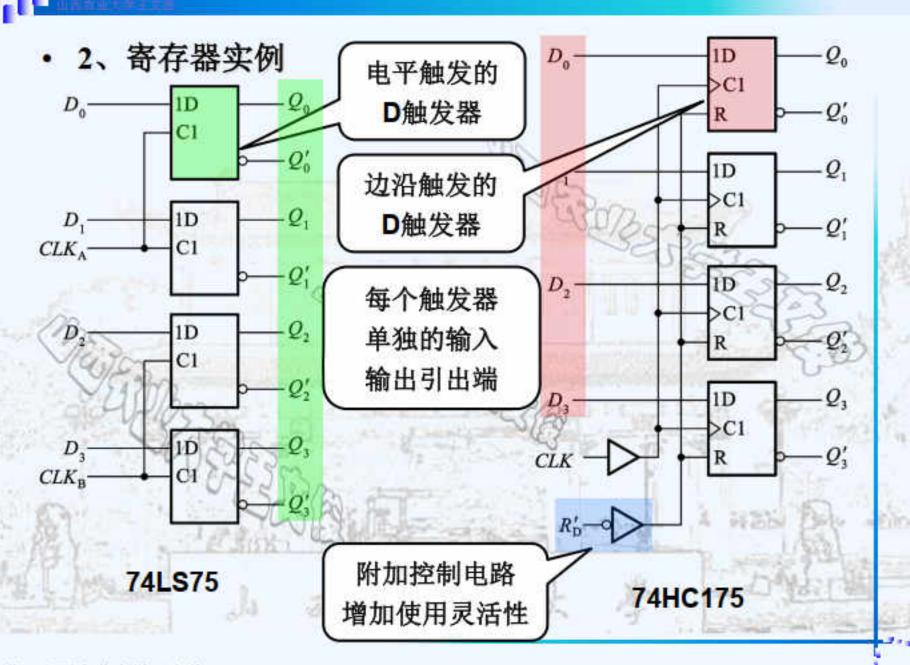
· N位寄存器由N个触发器组成,可存放一组N位二值代码

触发器

- 触发器只要求具有置1、置0功能,因此各种触发方式均可。
- 每个触发器的输入和输出都有引出端,可以直接和周围电路连接,快速的进行数据交换。

应用

• 寄存器被广泛应用于数字计算机及各种复杂数字系统中。



十二、存储器

• 1、存储器的基本概念

作用

• 用于存储大量二值信息(或数据)

关键指标

• 存储容量、存取速度

访问方式

- 由于存储单元数目庞大,器件引脚数目有限,因此需要对 每个存储单元编一个地址。
- 通过输入端的地址译码器,实现对应地址存储单元的访问。

应用

• 计算机及各种复杂数字系统中需要大量数据存储的地方。

• 2、存储器根据存/取功能分类

随机存储器 RAM

(Random - Access Memory)

- 正常工作状态下,可随时快速的向存储器里写入数据或从中读出数据。
- 断电后数据丢失,不宜长期保存数据。

只读存储器 ROM

(Read - Only Memory)

- 正常工作状态下,只能从中读取数据, 不能快速的随机修改或重新写入数据。
- 电路结构简单,断电后数据不会丢失, 适用于存储固定数据的场合。

随机存储器 (RAM) 静态存储器 (SRAM)

动态存储器 (DRAM) 存取速度快 集成度低,成本高

存取速度慢 结构简单,集成度高

掩膜ROM

只读存储器 (ROM) 可编程ROM (PROM)

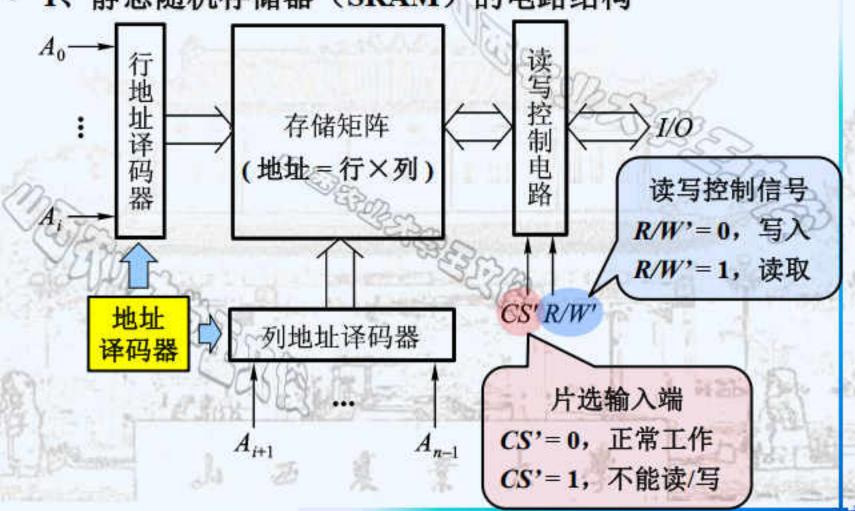
可擦除可编程ROM (EPROM) 数据在制作时已确定 无法更改

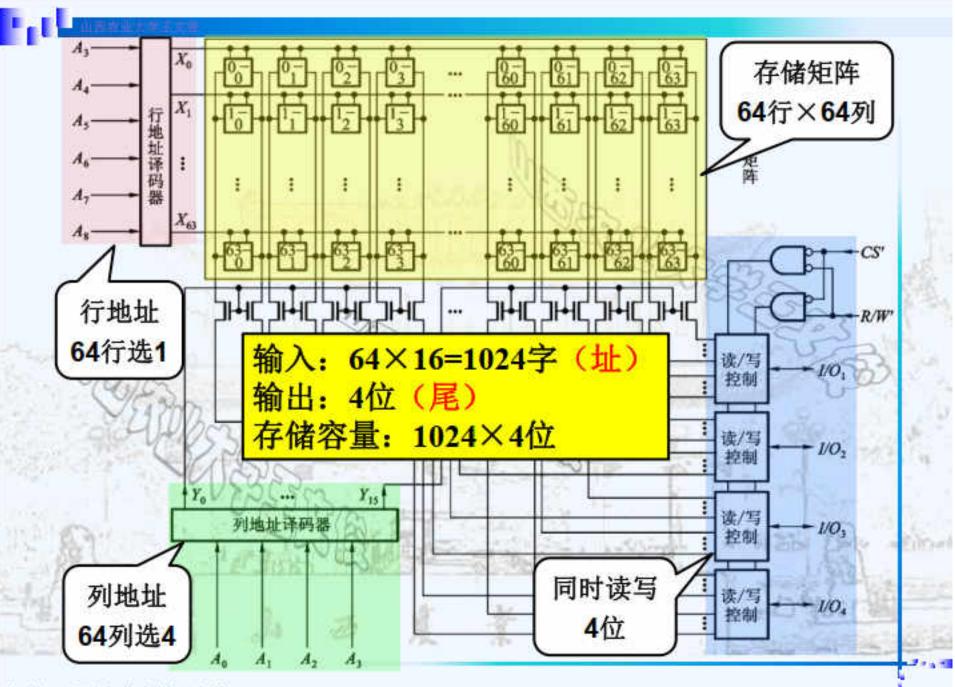
用户可自己写入数据 写入后无法修改

用户可自己写入数据 而且能擦除重写

十三、随机存储器 (RAM)

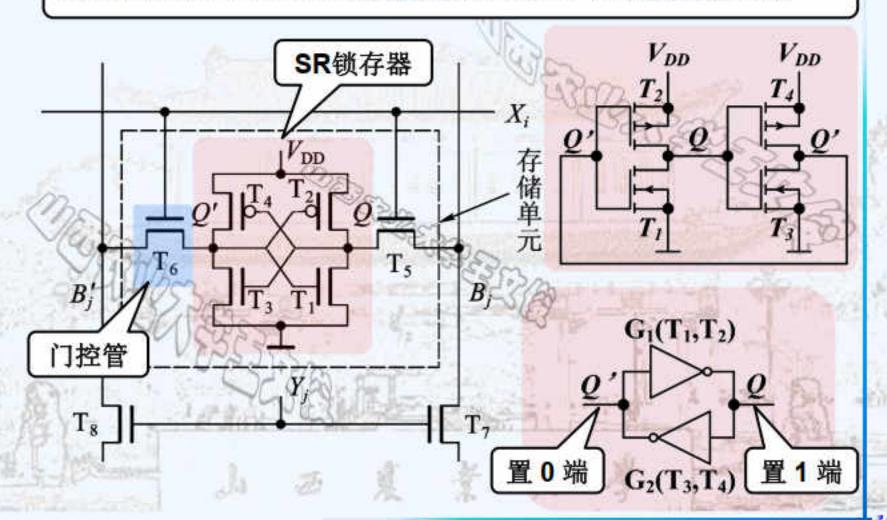
· 1、静态随机存储器(SRAM)的电路结构

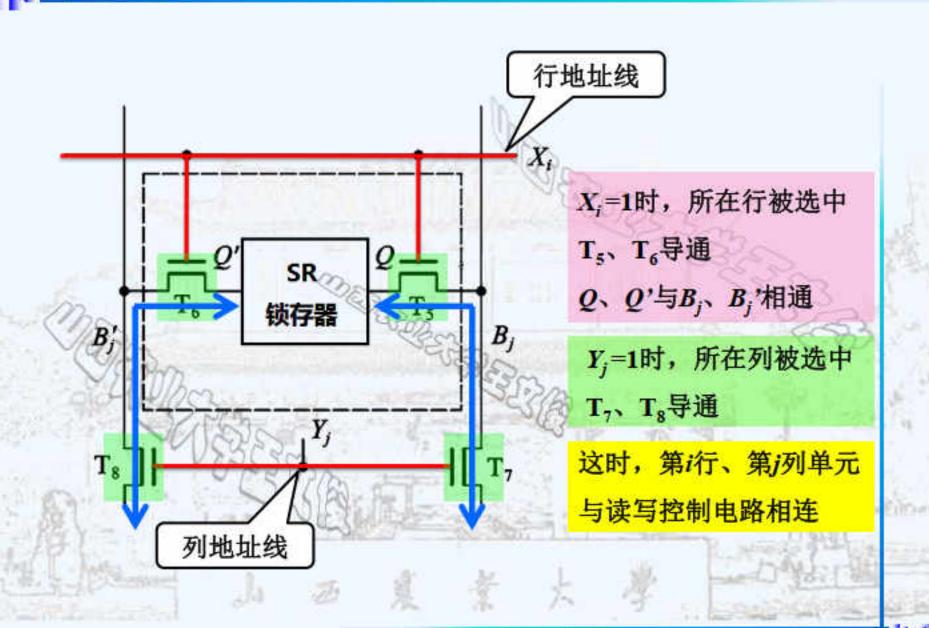




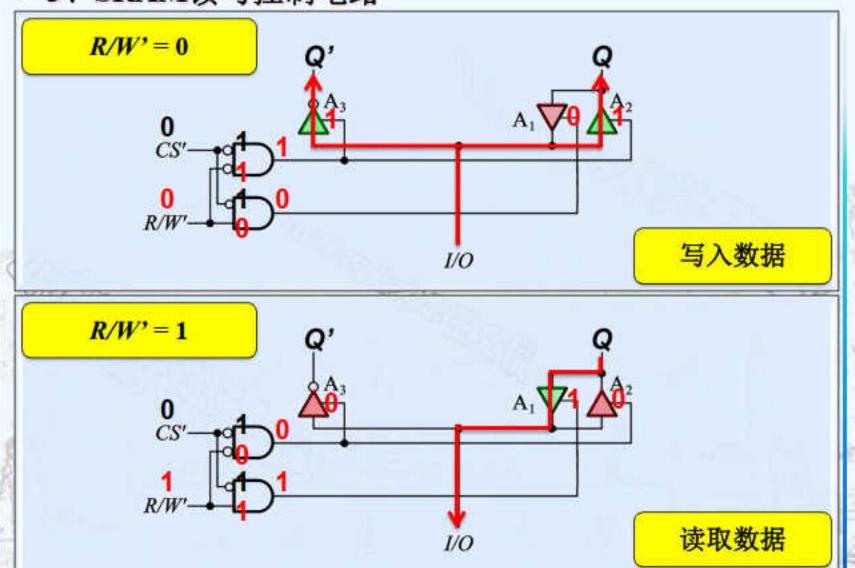
· 2、SRAM的静态存储单元

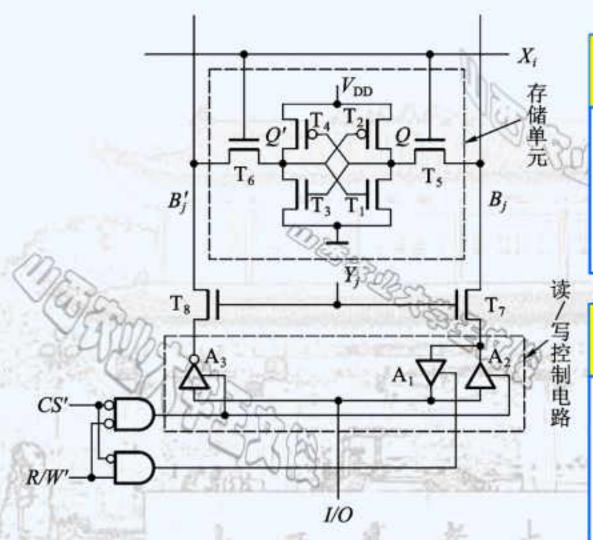
SRAM静态存储单元是在SR锁存器的基础上,附加门控管构成。





· 3、SRAM读写控制电路





CMOS工艺

- 功耗很低
- 低电压保存数据

双极型工艺

- 功耗很大
- 除超高速系统外 应用较少

· 4、动态随机存储器(DRAM)

原理

·动态存储单元利用MOS电容可存储电荷的原理制成。

刷新

• 电容容量小且漏电,导致电荷保存时间有限。

52KAR AT

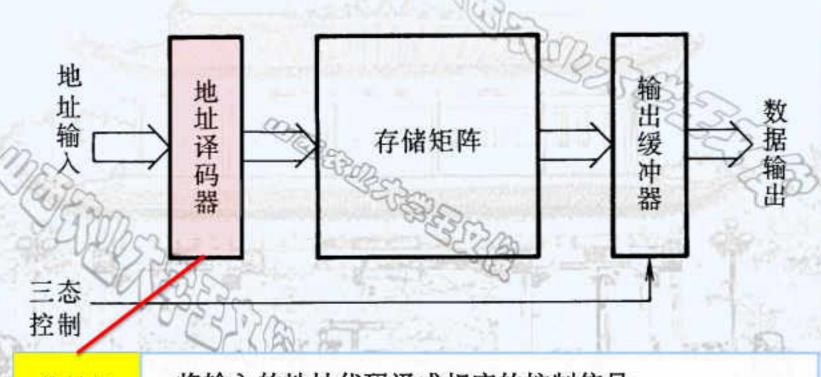
 为及时补充漏掉的电荷以避免存储信号丢失,必须定时 给电容补充电荷,称为刷新或再生。

应用

· DRAM存储单元结构简单,是大容量RAM的主流产品。

十四、只读存储器 (ROM)

· 1、ROM的电路结构

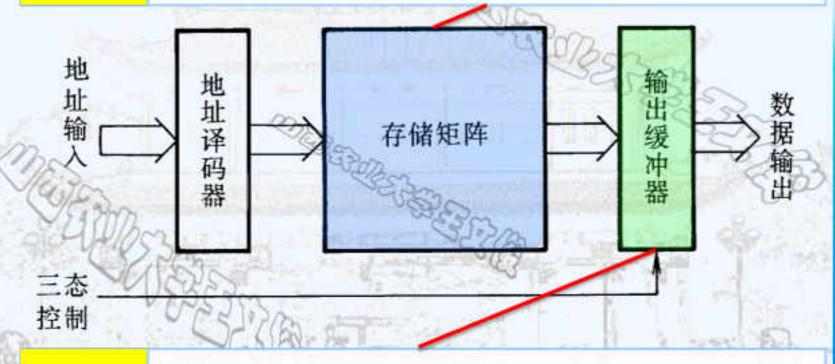


地址译 码器

- 将输入的地址代码译成相应的控制信号
- 由于采用并行输出,每个输入地址对应一组存储单元

存储 矩阵

- 存储矩阵由许多存储单元排列而成
- 每个/每组存储单元有一个对应的地址代码
- · 存储单元可由二极管、三极管、MOS管构成

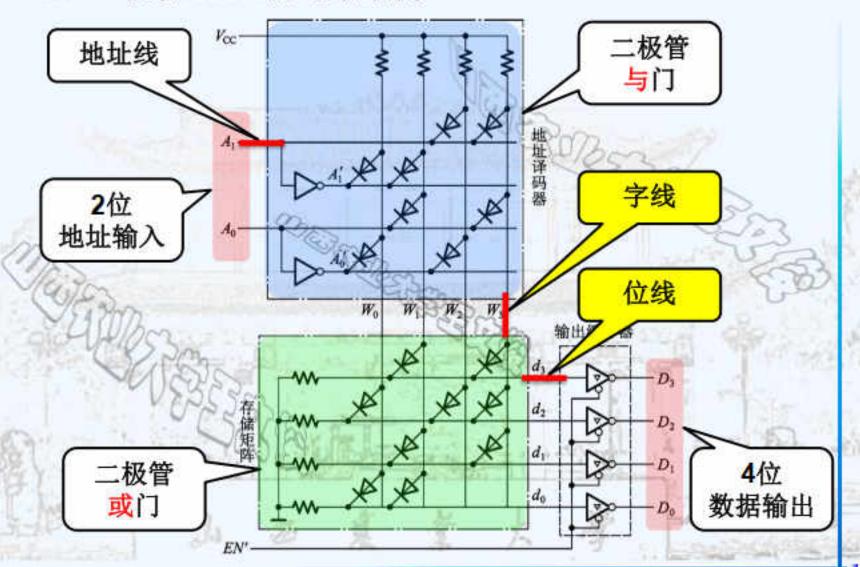


输出

缓冲器

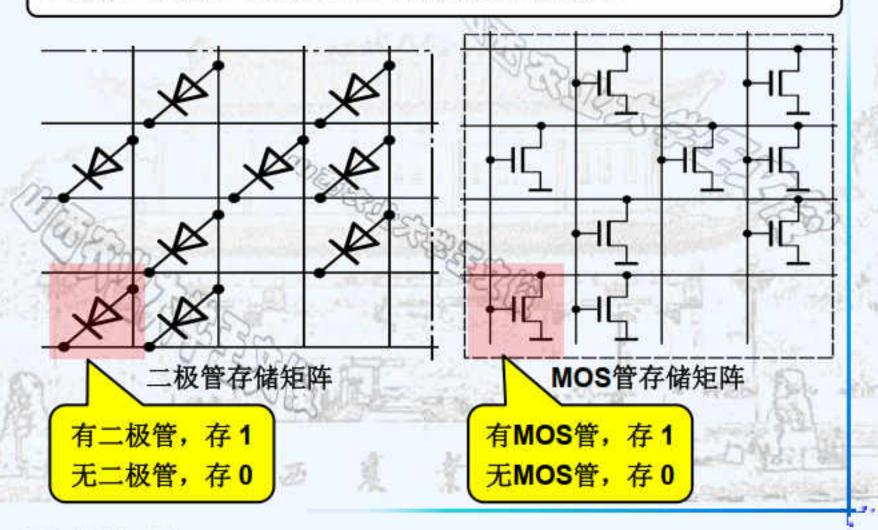
- 提高存储器带负载能力
- 实现对输出状态的三态控制,以便与系统总线连接

· 2、二极管ROM的电路结构

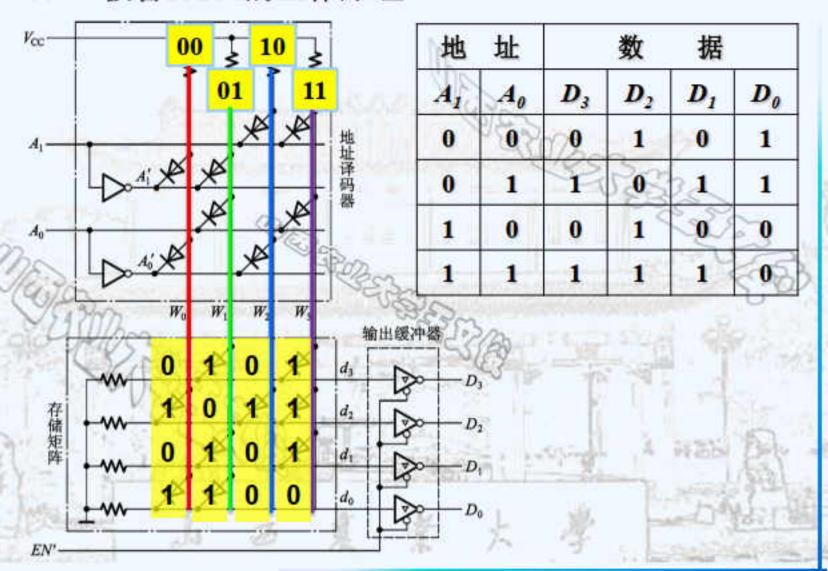


· 3、MOS管工艺的ROM

译码器、存储矩阵和输出缓冲器全用MOS管构成。



· 4、二极管ROM的工作原理



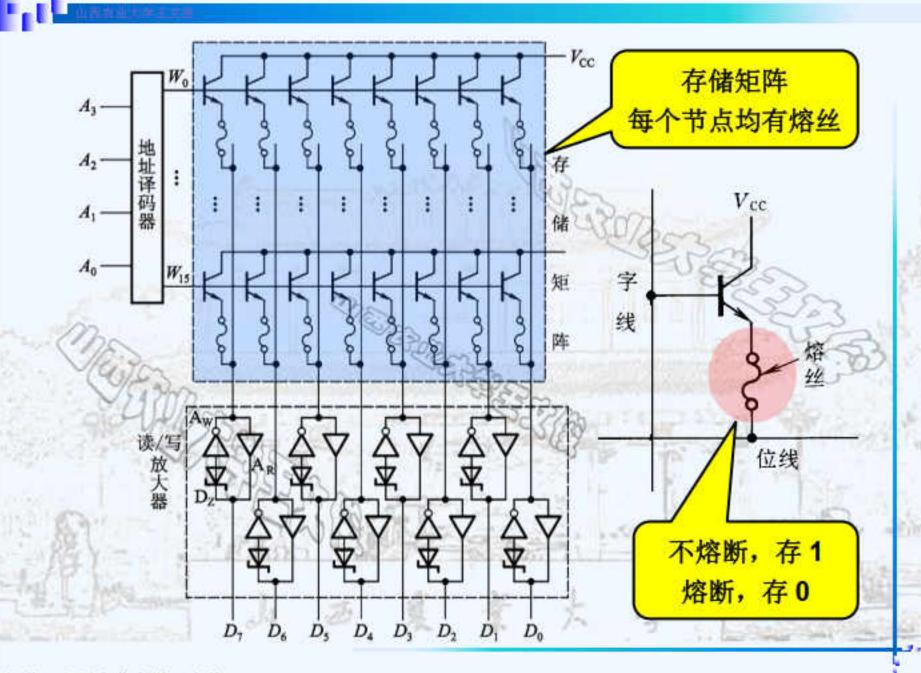
· 5、ROM的分类

掩膜只读存储器 (ROM)

- 存储的数据由制作过程中使用的掩膜板决定。
- 掩膜板按照用户要求而专门设计。
- 存储数据在制作时已经固定, 无法更改。
- ROM制作周期长、制作版图 成本高,多用于大批量、定型 的电子产品。

可编程只读存储器 (PROM)

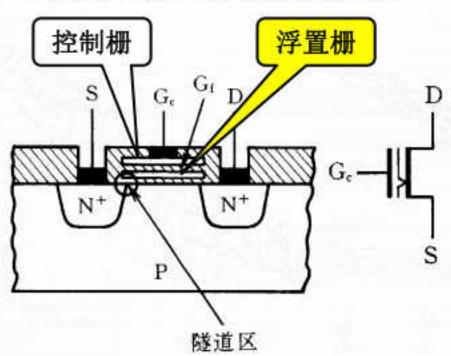
- 总体结构与掩模ROM一样, 但存储单元不同。
- 熔丝型PROM存储单元,熔丝 由易熔合金制成。
- 出厂时,每个节点上都有熔丝, 相当于全部存储为1。
- 编程时,将不用的熔断,相当 于置0。
- 一经写入,不能修改。

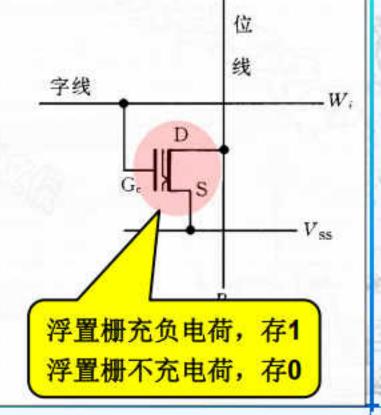


用电信号擦除的可编程只读存储器 —— 闪存 (E²PROM)

· 最初始的可擦除的可编程ROM是用紫外线照射进行擦除的, 称为 EPROM。后来出现了用电信号擦除的可编程ROM, 即"闪存"。

· 闪存的存储单元为浮栅MOS管。





十五、存储器容量的扩展

• 1、存储器容量的扩展类型

- 字数够用
- 位数不够用

- 字数不够用
- 位数够用

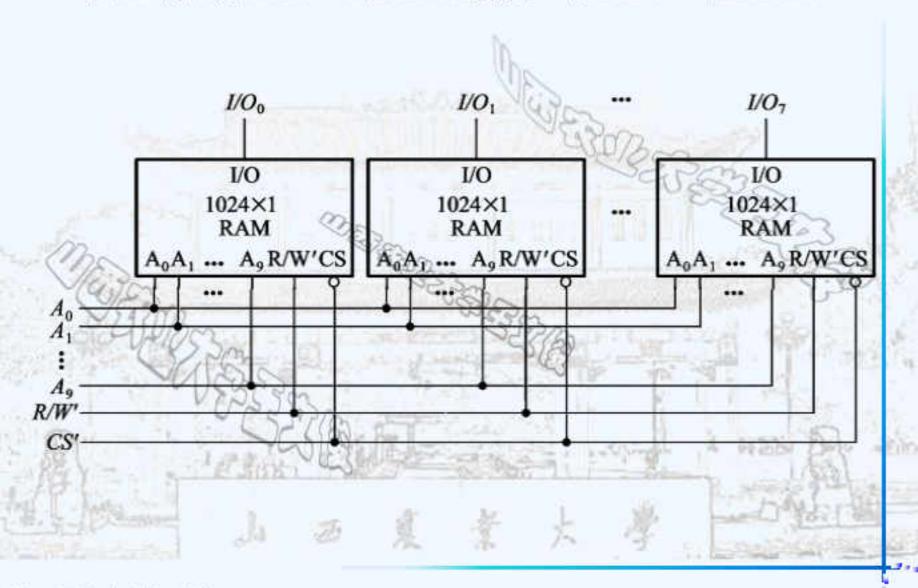
- ·字数不够用
- 位数不够用

• 2、位扩展方式

适用:每片RAM、ROM的字数够用,而位数不够时

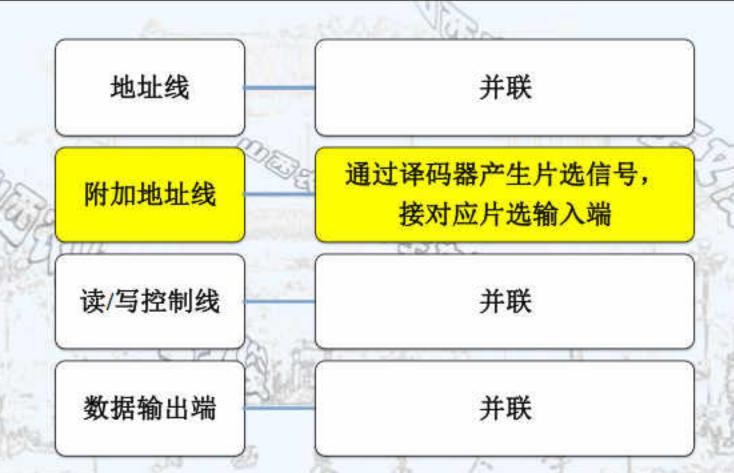


• 例8: 用8片1024×1位RAM接成一个1024×8位RAM

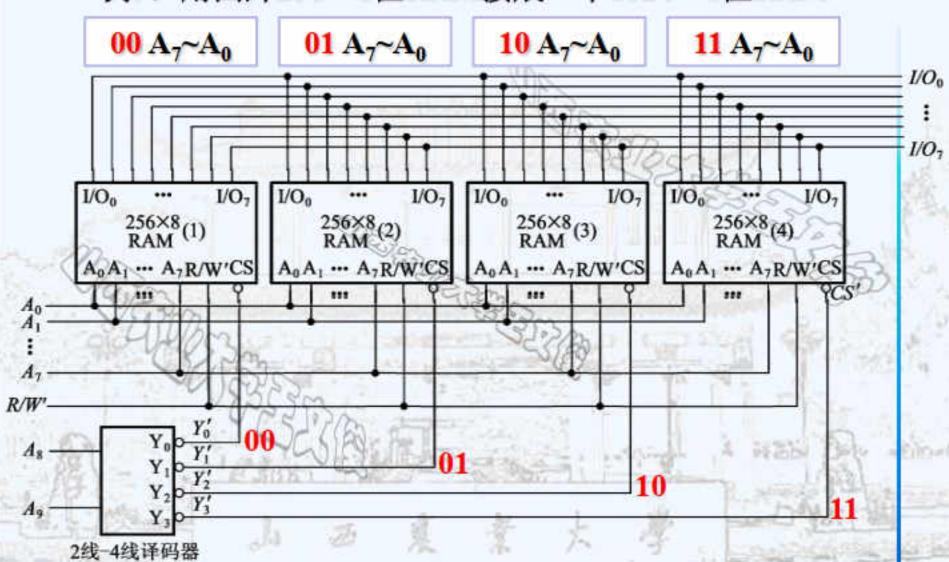


• 3、字扩展方式

适用:每片RAM、ROM的位数够用,而字数不够时



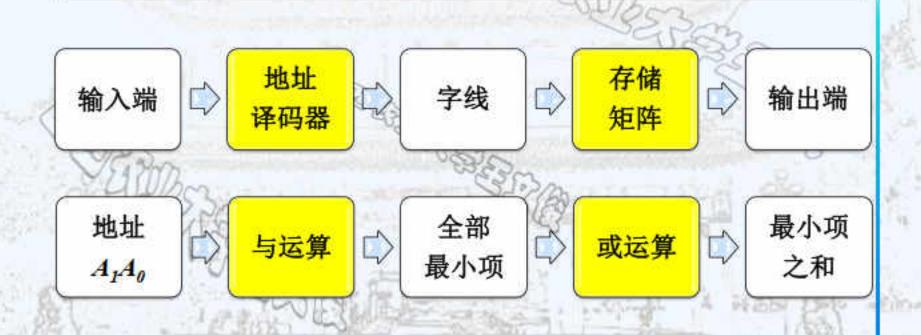
· 例9: 用四片256×8位RAM接成一个1024×8位RAM



十六、用存储器实现组合逻辑函数

1、设计原理

任何逻辑函数均可表示为最小项之和的形式。



任何形式的组合逻辑函数均能通过向ROM中写入相应数据来实现。

• 2、设计步骤

逻辑抽象

• 定变量、明含义、列表格(真值表)

逻辑函数式

写函数

逻辑函数的变换

• 将逻辑函数变换为最小项之和的形式

选器件

- 地址输入端数≥输入变量数
- 数据输出端数≥输出函数的数目

逻辑电路图

• 输入变量接地址输入端,输出端作为函数输出端

The state of the s

• 根据逻辑函数式,在存储矩阵相应位置写入数据

· 例10: 用ROM产生如下的一组多输出逻辑函数

$$\begin{cases} Y_1 = A'BC + A'B'C \\ Y_2 = AB'CD' + BCD' + A'BCD \\ Y_3 = ABCD' + A'BC'D' \\ Y_4 = A'B'CD' + ABCD \end{cases}$$

做变换

将逻辑函数变换为 最小项之和的形式

Pho

$$\begin{cases} Y_1 = \sum m(2,3,6,7) \\ Y_2 = \sum m(6,7,10,14) \\ Y_3 = \sum m(4,14) \\ Y_4 = \sum m(2,15) \end{cases}$$

选器件

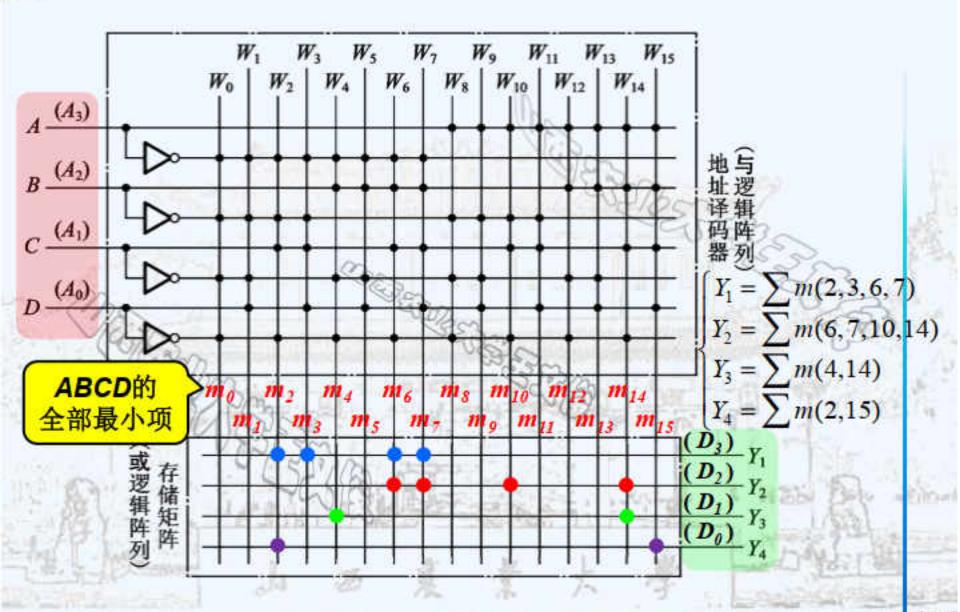
- 地址输入端数≥输 入变量数
- 数据输出端数≥输 出函数的数目

输入: 4个地址输入端

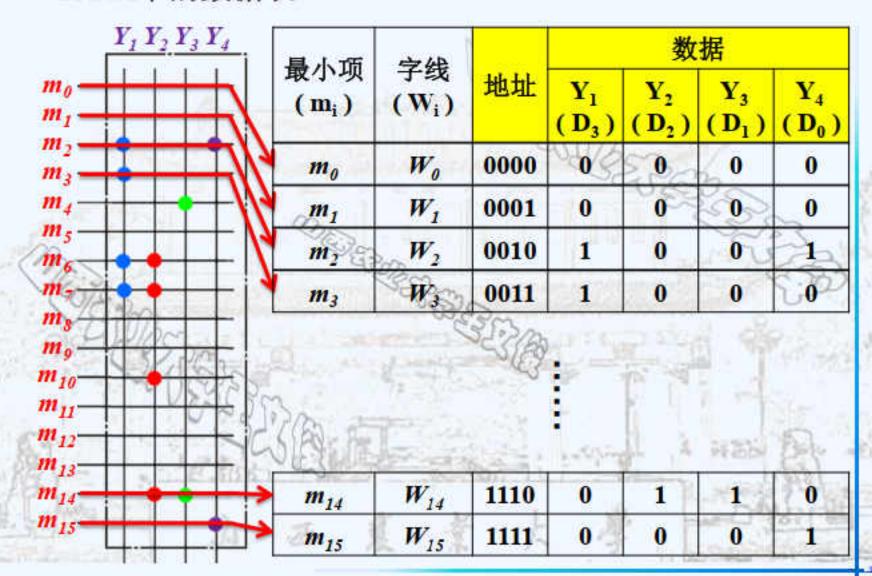
输出: 4个输出端

器件: 16×4位ROM





· ROM中的数据表



习 题

- · P250【题5.4】
- · P250【题5.5】
- · P252【题5.7】
- · P252【题5.9】
- · P253【题5.10】
- · P254【题5.13】
- · P255【题5.18】
- · P257【题5.21】
- · P259【题5.35】
- · P260【题5.36】
- · P260【题5.37】