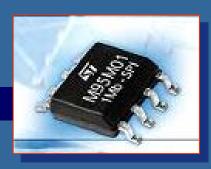
### 随机访问存储器与快闪存储器

存储器。能用于存储大量数据或信号的器件。

● 半导体存储器:通过采用专门的电路结构,以满足大量数据存储要求的半导体器件。(触发器和寄存器虽然具有存储的功能,但触发器是小规模集成电路,寄存器为中规模集成电路,采用触发器或寄存器电路结构来存储大量数据是不可能的,也是得不偿失的。)



EEPROM存储器芯片 M95M01采用128K×8

- 磁表面存储器 ——硬盘、软盘等利用电磁特性的存储器
- 光存储器——各种光盘,采用激光照射产生的高温使光盘的表面凹进去表示2进制的1,平滑的地方表示0。

(硬盘、软盘、光盘等。这些设备具有存储大量数据或信号的存储特点,但它的存储单元不属于电气部件,不可与电气设备直接联接,需要接口电路。)

# 半导体存储器的分类

从集成工艺的角度分: MOS存储器和双极型存储器。

- 双极型存储器:速度快,功耗大,价格高。 例如:CPU中高速缓存。
- MOS存储器:集成度高,功耗小,价格低。 例如:内存。

从读写方式的角度分:只读存储器(ROM)、随机访问存储器(RAM)。

- RAM (Random Access Memory)可方便地读写数据,但当电源去掉后所存的信息立即消失。目前常用的RAM有SRAM(静态RAM)、DRAM(动态RAM)等。
  - ROM (Read-Only Memory)从字面意思上看只可读, 但现在的ROM芯片均可写。

# ROM 按信息的写入方式分为:

● <mark>固定ROM</mark>:在工厂制作时就将需要存储的信息用电路结构 固定下来,使用时无法再更改。

例如:早期的主板BIOS芯片采用的是固定ROM,它的Firmware代码是 在芯片生产过程中固化的,并且 永远无法修改。(Firmware是软件,但与普通软件完全不同,它是固化在集成电路内部的程序代码,集成电路的功能就是由这些程序决定的。)

- ●可编程ROM(简称PROM):由用户按自己的需要写入信息 ,但只能写入一次,一经写入就不能修改。
- 例如:一般显卡上的ROM上多采用这种PROM,它的价格相对较低。

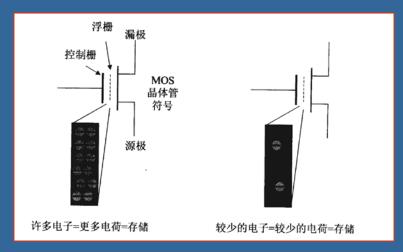
●可擦可编程ROM(简称EPROM):由用户写入信息后若需要改动时,还可以擦去重写。它具有较大的使用灵活性,但这种改写需使用专门的擦写设备,不可在线改写,而且费时,所以实际使用时常只读不写。

例如: 市窗口的EPROM心厅,这种EPROM 可以用紫外线来擦除原有的Firmware,并用 专用的读写器更新它的Firmware。

●可电改写ROM(简称EEPROM):由用户写入信息后若需要 改动时可在线改写,无须专门的擦写设备。

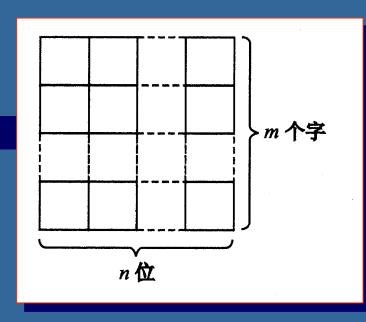
例如:现在的主板BIOS,它是一种在一定的电压、电流条件下,可对其 Firmware进行更新的集成电路块。

快闪ROM(Flash ROM):它采用以数据块为单位的电改写方式, 具有很高的写入速度。



#### 随机访问存储器 (RAM)

存储器的 内 部结构



#### 存储矩阵

存储矩阵是由基本存储 单元(可存储n位二进制数 据)构成的存储阵列。

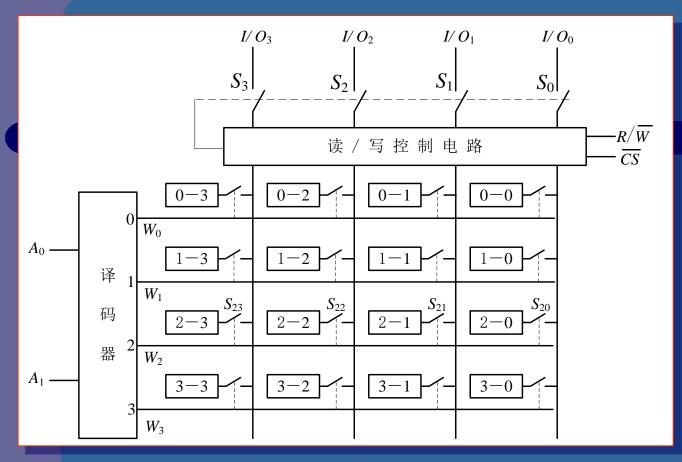
存储器的字数 能存入一"0"或一个"1"(即1bit信息),称之一个记忆单元。由n个记忆单 元组成的一条信息叫一个"字"。存储器的字数反映了存储器的存储信息的多 少。

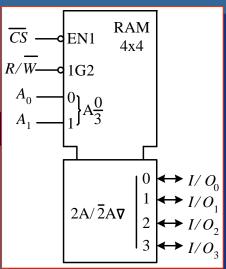
#### 存储器的位数

存储器每个"字"所具有的二进制位数称为存储器的位数。 习惯上称之为 字长。

"字数×位数"称为存储器的存储容量

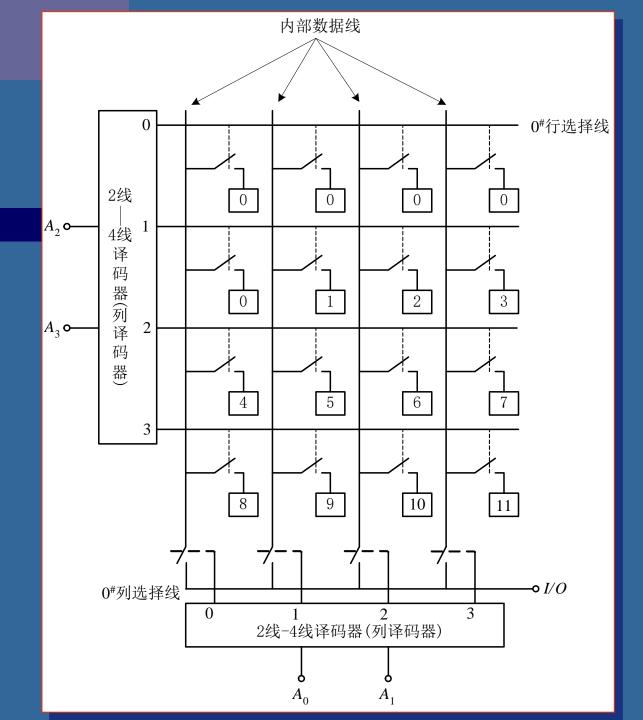
#### 例: 4×4RAM

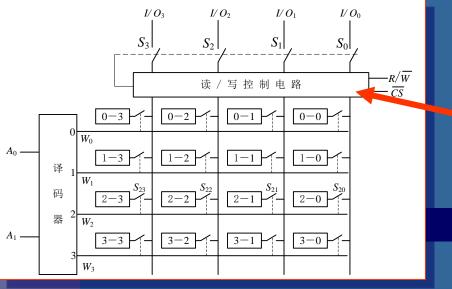


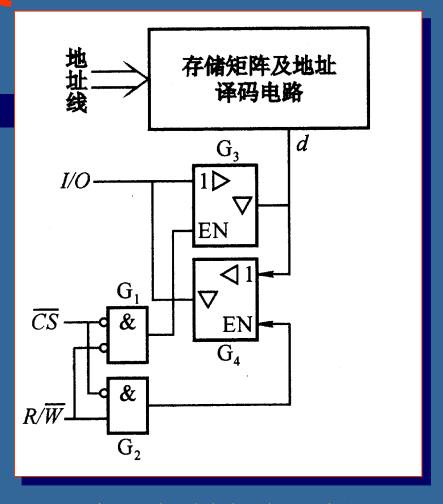


逻辑符号

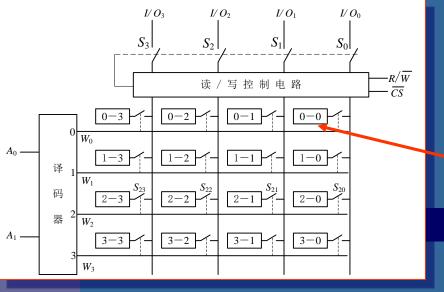
内部结构

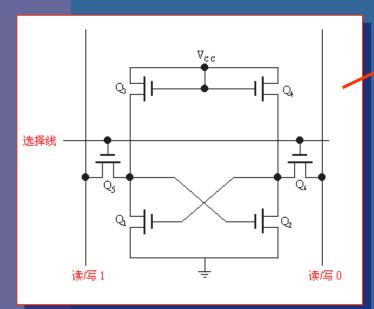






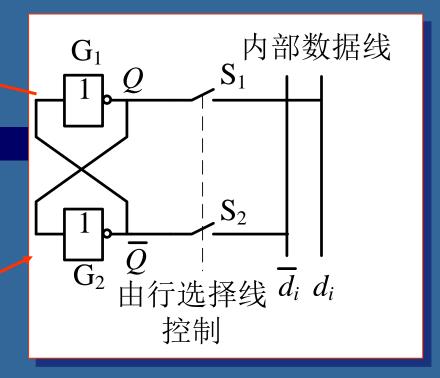
读/写控制电路示意图





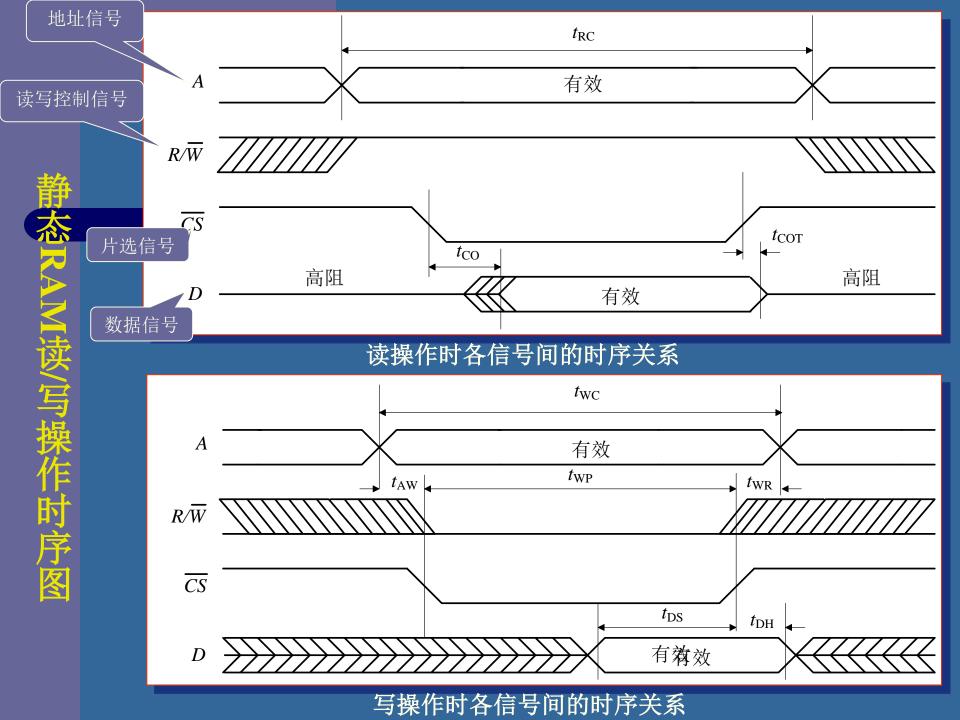
#### 静态记忆单元实际电路图

#### 静态记忆单元示意图



静态RAM特点:

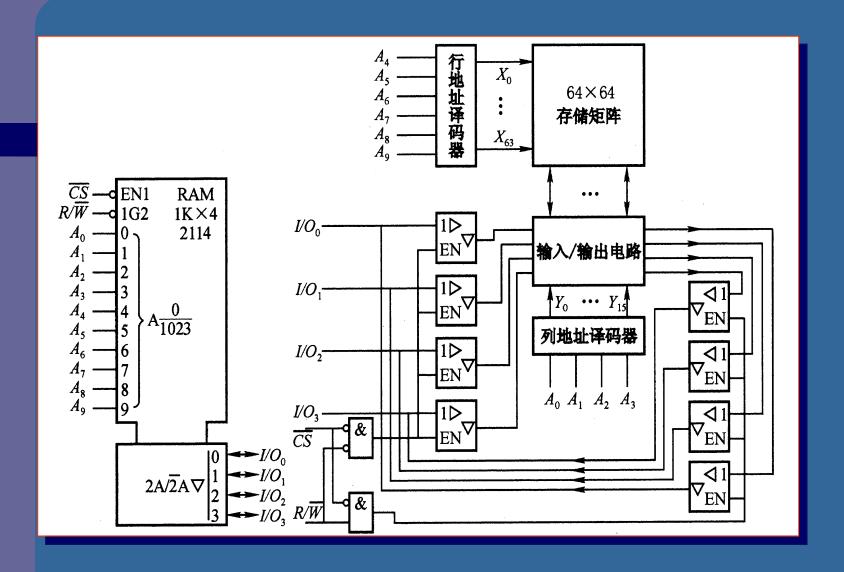
速度快,但容量小。



# 常用的静态RAM芯片

型号	容量(字×位)	型号	容量(字×位)
MB2114	1K×4	HM62256	32K×8
HM6116	2K×8	HM628128	128K×8
HM6264	8K×8		

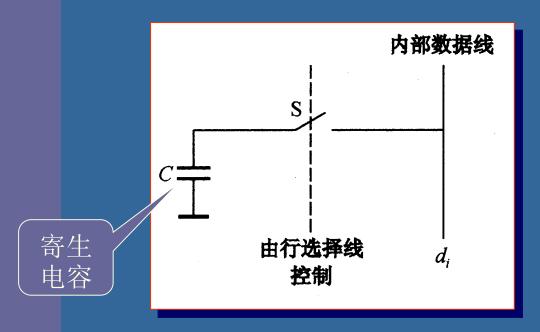
## 2114的逻辑符号及框图



# 动态记忆单元

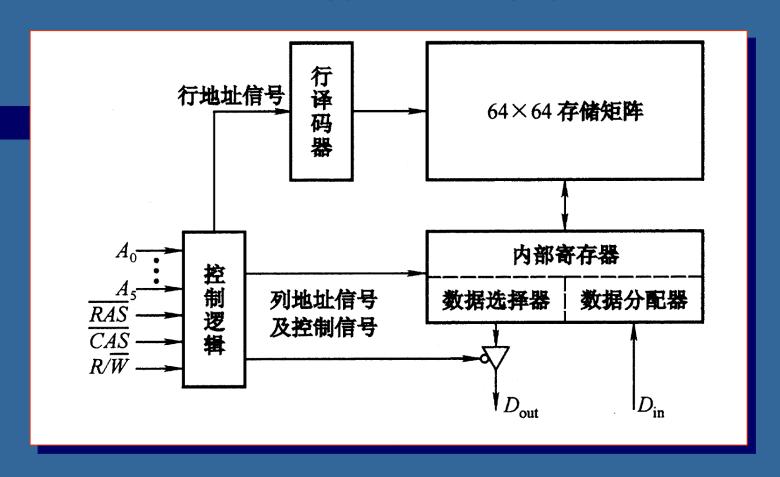
动态RAM特点:

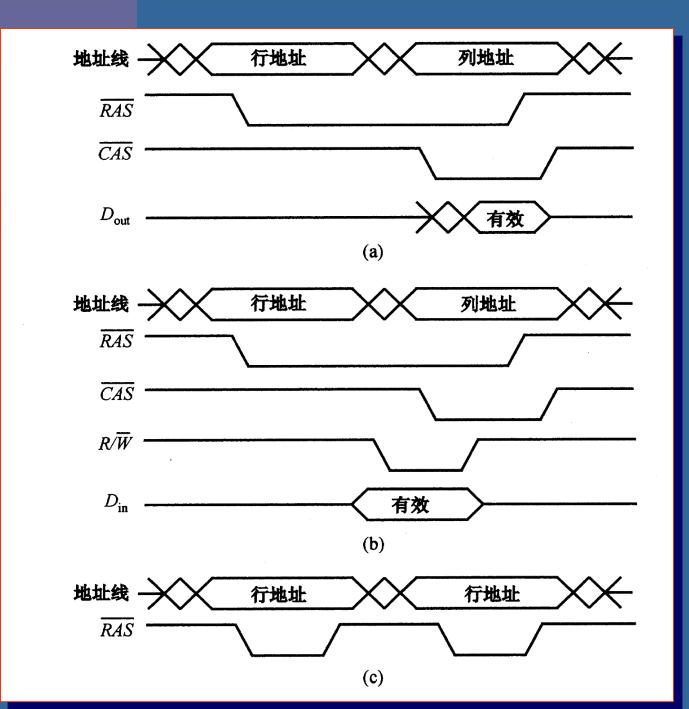
容量大,但速度慢。





# 4K×1动态RAM框图

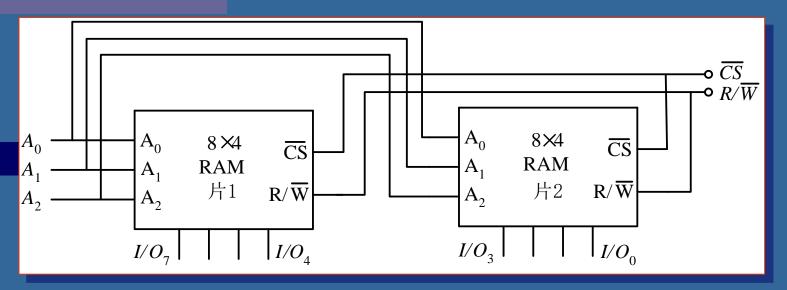


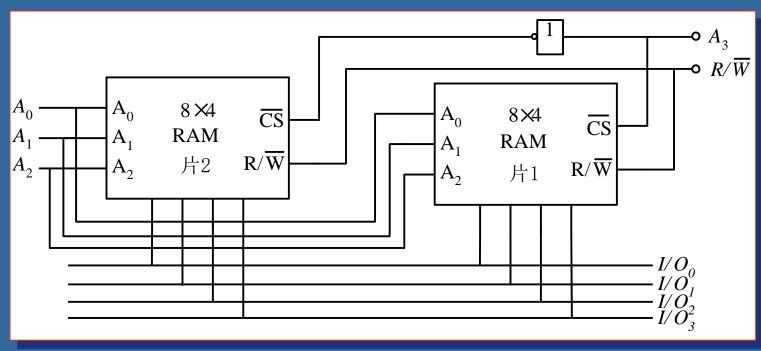


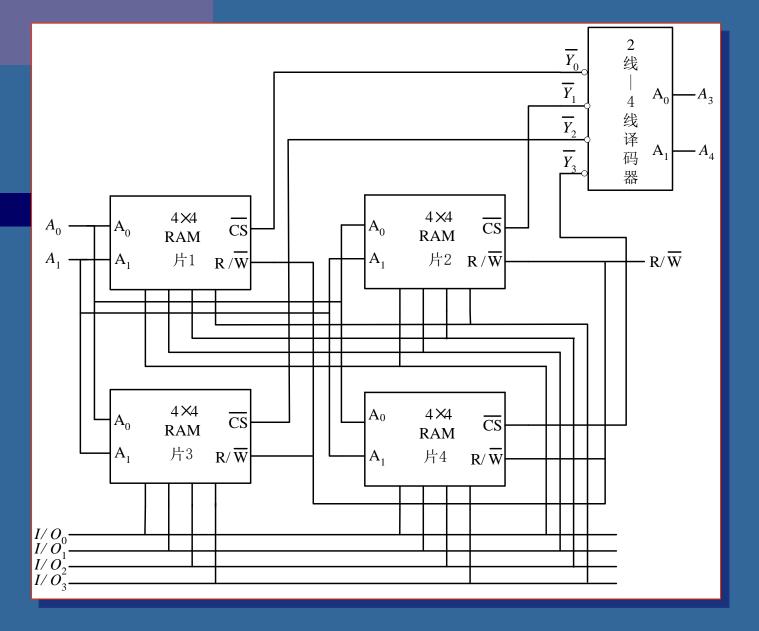
# 常用的动态RAM芯片

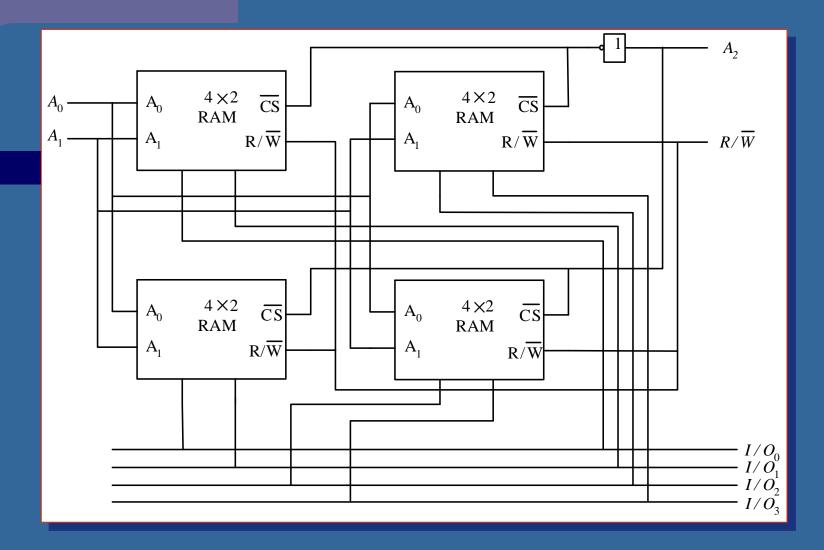
型号	容量(字×位)	型号	容量(字×位)
MB 2118	16K×1	MB 81C4256	256K×4
MB 81416	16K×4	MB 814101	4K×1
MB 81464	64K×4		

### RAM的扩展

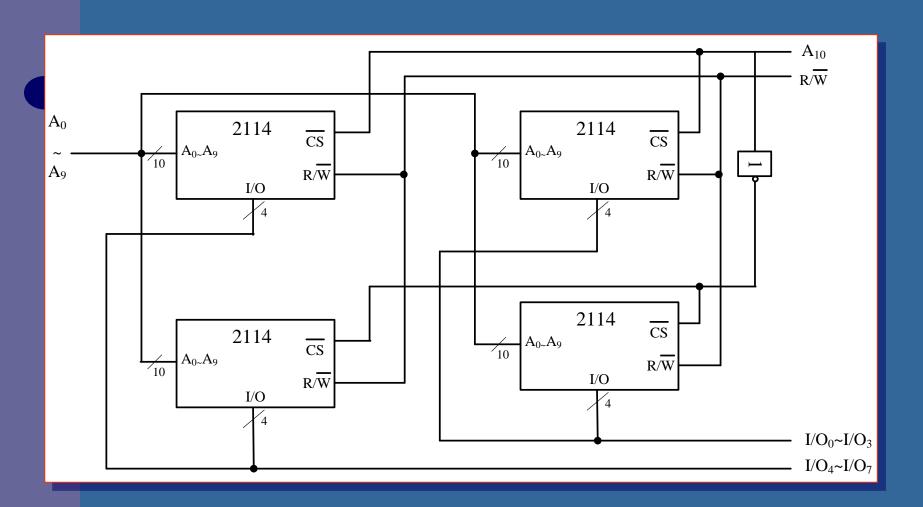




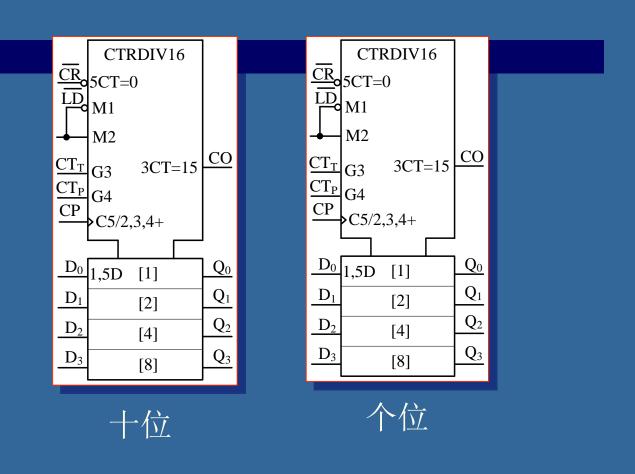




例1 习题 4.47 现欲用2114构成2K8的静态存储器,试画出其逻辑图。

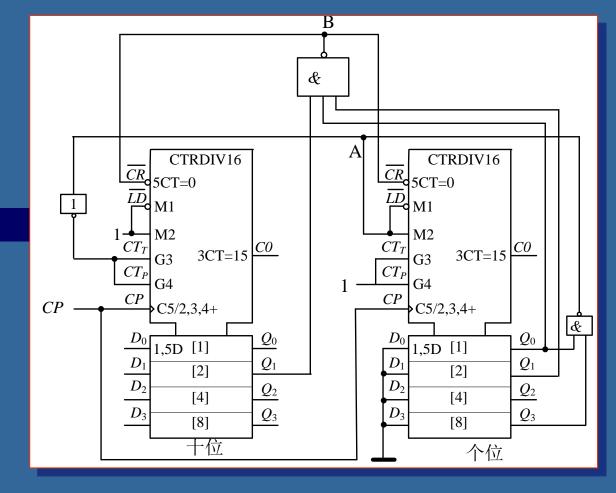


例2 试用集成计数器74163并辅以少量门电路设计一个8421BCD码的模24计数器,并简要说明其工作原理。



#### 工作原理:

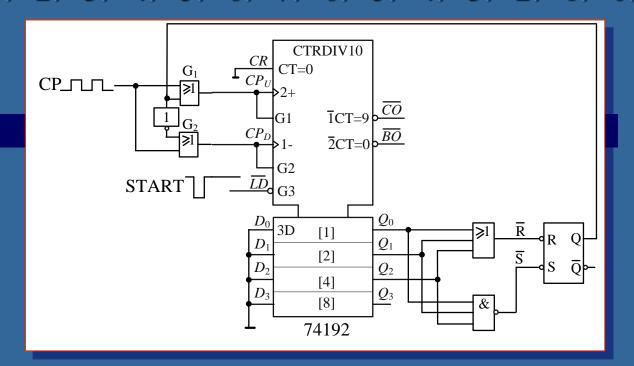
(1)个位计数器当计数到 9时(即1001)LD=0,在下一个时钟脉冲到来时,将 Q<sub>3</sub>Q<sub>2</sub>Q<sub>1</sub>Q<sub>0</sub>清0,然后重新从 0开始计数。同时,当个位 计数器当计数到9时,A点 信号经过一个非门加到上 ,使在下一个时钟脉冲到 来时十位计数器计数一次 ,而其余时间,则保持十 位Q状态端数值不变。



(2) 当个位计数器计数到 $\overline{3}$  (即0011),而同时十位计数器计数到2时(即0010),使两计数器  $\overline{CR} = 0$ ,等下一 $\overline{CP}$ 到来时,两计数器将全部清零。实现了模24(8421BCD码)的计数。

**例3** 用十进制可逆计数器74192为核心设计一个如下计数规律的计数器: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1, 0, 1,

••••



#### 工作原理:

电路启动时,在START启动脉冲作用下, $Q_2Q_1Q_0$ 被预置为000,这时, $\bar{R}$ =0, $\bar{S}$ =1 RS触发器清零,Q=0,CP时钟通过G1"或门"进行加法计数( $CP_D$ =1)。当  $Q_2Q_1Q_0$ =001~110时, $\bar{R}$ =1, $\bar{S}$ =1,Q端保持为0;而当 $Q_2Q_1Q_0$ =111时, $\bar{R}$ =1, $\bar{S}$ =0,RS触发器置位,Q=1,CP时钟通过G2"或门"进行减法计数( $CP_U$ =1)。当  $Q_2Q_1Q_0$ =110~001时, $\bar{R}$ =1, $\bar{S}$ =1,Q端仍保持为1;又当 $Q_2Q_1Q_0$ =000时,74192重新进行加法计数。因此,该电路的计数规律为:0,1,2,3,4,5,6,7,6,5,4,3,2,1,0,1,……。