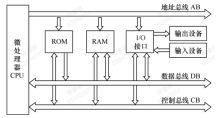
第一章 微机概述

- **地址引脚数**：为 16 条，可以寻址 $2^{16}=64\text{KB}$ 的存储单元。$2^{10}=1\text{K}$，$2^{20}=1\text{M}$，$2^{30}=1\text{G}$；b 表示位，B 表示字节。
- **补码**：补码为原码取反加 1，最高位 1 表示负数，0 表示正数。例：[-89] 补 =10100111。十六进制数后面要加 H，否则默认十进制。

微处理器	微型计算机中用 CPU 表示，由一片或几片大规模集成电路组成，具有运算和控制器功能的中央处理器部件。
微型计算机	以微处理器为核心，配上存储器、输入输出接口电路及系统总线组成，又称主机。
微型计算机系统	以微型计算机为中心，配以外围设备、电源和辅助电路（硬件系统），以及指挥工作的软件系统。
软件系统	包括：系统软件（操作系统、编译器、数据库等）和应用软件（Office、微信等）。

- **典型微机硬件系统结构**：计算机的经典结构为冯·诺依曼结构（存储程序式计算机结构），特点包括：由运算器、控制器、存储器、输入设备和输出设备五个基本部分组成；程序和数据以二进制代码形式存放在存储器中，位置由地址指定，地址码也是二进制；控制器根据存储器中的指令序列（程序）工作，并由程序计数器（PC）控制指令执行，具有判断能力，可根据计算结果选择不同动作流程。微处理器是执行指令的核心部件，包含运算器和控制器。存储器用于存储当前正在使用的程序和数据。I/O 设备和接口实现微处理器与外部设备的连接，如显示器接口、硬盘接口等。系统总线连接微处理器和其他部件，分为地址总线、数据总线和控制总线，分别传输地址、数据和控制信息。



- **总线**：CPU通过总线读取指令，与内存、外设之间进行数据交换。在CPU、内存和外设确定的情况下，总线速度是制约计算机整体性能的关键。总线是一组传输公共信息的信号线集合，是各部件之间传输地址、数据和控制信息的公共通道。处理器内部、处理器与高速缓冲器及内存之间、处理器与外围设备之间，均通过总线连接。根据结构组织方式不同，总线分为：单总线结构、双总线结构、双重总线结构（80X86 系统采用，局部总线用于 CPU 访问局部存储器和局部 I/O，全局总线用于 CPU 访问全局存储器和全局 I/O，由总线控制逻辑统一安排，实现并行操作，提高系统数据处理和传输效率）。

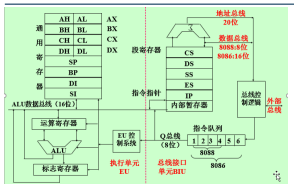
数制与计算

- **有符号数的机器表示**：真值指带正负号的实际数值（如 $+5$，-5），而机器数是计算机内部存储的编码形式。有符号数常用三种标准编码：
  - 原码：$[X]_{原}$
  - 反码：$[X]_{反}$
  - 补码：$[X]_{补}$
- **正负数的编码差异**：正数：三种表示法完全一致，即 $[X]_{原}=[X]_{反}=[X]_{补}$，符号位为 0，数值位直接表示绝对值。负数：三种表示法存在差异，所有区别仅体现在负数的编码规则上。
- **补码的主导地位**：现代计算机均采用补码。补码便于硬件实现加减法，成为实际工程标准。
- **补码加减法运算规则**：核心思想：减法变加法，即 $X-Y$ 可转化为 $X+(-Y)$，简化硬件设计。
  - 加法：$[X+Y]_{补}=[X]_{补}+[Y]_{补}$
  - 减法：$[X-Y]_{补}=[X]_{补}-[Y]_{补}=[X]_{补}+[-Y]_{补}$

符号位参与运算：补码加法时，符号位与数值位同等对待，全部参与二进制加法（逢二进一）。

- **补码求负（变补规则）**：$[-X]_{补}$ 的求法：将 $[X]_{补}$ 的所有位（包括符号位）按位取反，再加 1。即“全字取反加一”。注意：包括符号位，不区分符号和数值位。

第二章 微机结构



- **8086/8088 对比**：8086：16 位外部数据总线；8088：8 位外部数据总线（准 16 位），为兼容 8 位外设。两者均为 20 位地址线（寻址 1MB），I/O 寻址 16 位（64KB）。

BIU（总线接口）	负责取指、总线操作、物理地址形成。含指令队列、段寄存器（CS/DS/ES/SS）、IP、地址加法器。
EU（执行单元）	负责译码、执行、运算。含 ALU、通用寄存器、标志寄存器、控制电路。
并行工作	BIU 取指与 EU 执行重叠，实现流水线雏形，提高总线利用率。

- **物理地址计算**：$PA=$ 段基址 $\times 10H+$ 偏移地址。段基址由段寄存器（16 位）左移 4 位提供，偏移地址由 IP 或 EU 计算。

指令队列	8086 为 6 字节，8088 为 4 字节。FIFO 原则。当队列空出 2 字节（8086）或 1 字节（8088）时，BIU 自动取指。执行跳转/调用/返回时清空。
通用寄存器	AX（累加器），BX（基址），CX（计数），DX（数据）。可拆分为 H/L 8 位使用。
指针与变址	SP（堆栈指针），BP（基址指针），SI（源变址），DI（目的变址）。

第三章 80x86 指令系统

寻址方式

需要看清楚问的是源操作数还是目标操作数的寻址方式，如果是字操作数，要写两个单元的地址。

固定寻址	如 AAA
立即数寻址	操作数直接包含在指令中。举例 MOV AL,15H || MOV AX,1234H
寄存器寻址	操作数在寄存器中。例：MOV AX, BX
存储器寻址	比较复杂，见下文详细说明。

- **存储器寻址**：当执行单元 EU 需要读/写位于存储器的操作数时，应根据指令给出的寻址方式，由 EU 先计算出操作数的有效地址 EA(偏移地址)，并将它送给 BIU；同时请求 BIU 执行一个总线周期，BIU 将某个段寄存器的内容左移 4 位，加上 EU 送来的有效地址 EA 形成 20 位的物理地址，然后执行总线周期，读/写指令所需的操作数。有效地址 EA(偏移地址）的值要根据指令所采用的寻址方式计算得出。计算 EA 的通式为：

$$EA=\text{基址值}\left\{\begin{matrix}BX\\BP\end{matrix}\right.+\text{变址值}\left\{\begin{matrix}SI\\DI\end{matrix}\right.+\text{位移量}\left\{\begin{matrix}0\\8\\16\end{matrix}\right.$$

直接寻址	操作数的 EA 由指令直接给出。段地址默认数据段 DS，其它数据段应在指令中用段前缀指出。这种寻址方式的指令执行速度较快，主要用于存取位于存储器中的简单变量。例：MOV AX, [1234H]
间接寻址	操作数在存储器中，存储单元的有效地址由寄存器指出。 BX、SI、DI 一默认数据段 DS BP 一默认堆栈段 SS。 注意：间接寻址的地址寄存器只能是 BX、BP、SI、DI，不能是其它寄存器。指令中地址寄存器要加方括号，如：[BX]。根据所采用的地址寄存器的不同，间接寻址方式又可分为以下 3 种：
基址寻址	操作数的有效地址由基址寄存器（BX 或 BP）的内容和指令中给出的地址位移量（0 位或 8 位或 16 位）之和来确定。$EA=BX/BP+$ 0位/8位/16位移量。例：MOV AX, [BX]，假设 $BX=1122H$，$DS=3000H$，则 $PA=30000H+1122H=31122H$，$30000H+1123H=31123H$。假设 $[31122H]=34H$，$[31123H]=56H$，则指令执行后，AX = 5634H。例：假设 $BETA=8$，$DS=6000H$，$BX=5000H$，则 MOV AL, [BX+8] || MOV AL, 8[BX]；“8”是偏移地址位移量，不是乘的倍数 || MOV AL, [BX+BETA] || MOV AL, BETA [BX]。注：上面 4 条指令是等价的。$EA=5000H+8=5008H$，$PA=DS\times 16+5008H=60000H+5008H=65008H$。假设 $[65008H]=68H$，执行后，AL=68H
变址寻址	操作数的有效地址由变址寄存器（SI 或 DI）的内容与指令中给出的地址位移量（0 位、8 位或 16 位）之和来确定。EA（偏移地址）$=SI/DI+$ 0位/8位/16位移量。例：MOV BETA[DI], AX || MOV BX, [SI+BETA]
基址加变址	操作数的有效地址 EA 为以下三部分之和：基址寄存器（BX 或 BP）的值、变址寄存器（SI 或 DI）的值、指令中的地址位移量（0 位，8 位或 16 位）。$EA=[BX/BP]+[SI/DI]+0/8/16$位偏移量。例：MOV BX, [BX+SI] || MOV [BX][DI], AX || MOV AX, 8[BX][SI] || MOV AX, 8[BX+SI] || MOV AX, [BX+SI+8] || MOV AX, ES:[BX+SI+10H] “ES:”—段前缀，指定操作数在附加段，源操作数 $PA=ES\times 16+BX+SI+10H$，$ES\times 16+BX+SI+10H+1$ || MOV AX, [BP+SI+20H] BP—操作数在堆栈段，源操作数 $PA=SS\times 16+BP+SI+20H$，$SS\times 16+BP+SI+20H+1$

第四章汇编语言程序设计基础

注意：如果有图片，尽量不要插入大图。建议手绘或者用 TikZ，或者只是文字描述流程。

第五章微机总线技术

概念

- **总线定义**：总线是用来连接各部件的一组通信线。换言之，总线是一种在多于两个模块（设备或子系统）间传送信息的公共通路。为在各模块之间实现信息共享和交换，总线由传送信息的物理介质以及一套管理信息传输的协议构成。
- **三态逻辑**：除了逻辑 0 和逻辑 1 之外，还有第三种状态——高阻态（Hi-Z）。高阻态相当于断开电路，使得该信号线不对总线产生影响，从而允许其他设备驱动总线。
- **微机总线分类**：按功能可分为系统总线（内总线）和通信总线（外总线）；按信号传输方式可分为串行总线与并行总线。

片内总线	又称元件级总线，位于集成电路芯片内部，连接芯片内各功能单元
片总线	连接同一块插件板（PCB）上各个芯片的总线，常见如IIC 总线、SPI 总线等。
内总线	又称系统总线、板级总线或微机总线，用于微机系统中各插件之间的信息传输。是我们主要研究的总线类型
外总线	又称通信总线，常见如USB、PCIe、SATA等。

数据总线	双向数据线，是一个总线周期内可以传送的数据位数。
地址总线	单向地址线（通常为三态逻辑控制），位宽如16、20 等，位宽代表了芯片的寻址能力（20 位地址线意味着 2^{20} 的寻址能力）。
控制总线	传送定时与控制信号以协调各部件动作（如读/写、中断请求、复位等），控制总线一般不采用三态逻辑。

总线宽度	即数据总线的位数，决定了一个总线周期内可并行传输的数据位数。
总线频率	总线的工作时钟频率（单位为 Hz），表示每秒总线可执行的数据传输次数。
传输速率	衡量总线性能的最终指标，表示单位时间内总线可传输的数据总量（单位为 MB/s）。三者关系：传输速率 = （总线宽度/8）× 总线频率。

常用芯片

- **常用缓冲器芯片**：74LS245（双向总线收发器）、74LS244（单向三态缓冲器）、74LS373（八位透明锁存器）、74LS138（3-8 线译码器）、74LS157（4-1 线数据选择器）等。
- **74LS244**：单向三态缓冲器，8 路分为两组两个使能端均为低电平有效。常用于数据总线的缓冲与隔离。

$1A1–1A4$	$1Y1–1Y4$（由 $1G$ 控制）
$2A1–2A4$	$2Y1–2Y4$（由 $2G$ 控制）

- **74LS245**：又称收发器。在A 端和B 端之间，并联了两个方向相反的单向三态门。拥有两个控制信号：

E	全局使能信号，决定整个双向通道是否工作或处于高阻态，低电平有效。
DIR	方向控制信号，在通道被 E 使能时，选择数据是 $A\rightarrow B$ 还是 $B\rightarrow A$ 传输。

- **74LS373**：由两个独立逻辑单元组成：

D 型锁存器	存储/保持数据（由G控制）。使能时，锁存器处于透明状态，输出1Q跟随输入1D的逻辑电平变化；非使能时，锁存器被关闭，保存上一瞬间 1D 上的逻辑状态。
三态输出门	负责控制数据是否被驱动到输出总线（由OE控制，使能时传输，否则为高阻态）。

引脚复用

8086 一共的 40 个引脚不足以承载 20 位地址总线和 16 位数据总线及其他的控制线

AD0–AD15	地址/数据复用总线。在总线周期的 T1，传递地址总线低 16 位（A_0–A_{15}）；在 T2–T4，转而用作数据总线（D_0–D_{15}）。
A16/S3–A19/S6	地址/状态复用总线。在总线周期的 T1，传送地址总线高 4 位（A_{16}–A_{19}，构成 20 位完整地址）；在 T2–T4，转而输出 CPU 的内部状态信号（S_3–S_6）。

工作模式

即使复用了地址和数据总线，剩余的引脚仍不足以同时支持简单系统。

最小方式	MN/MX# 连接到高电平（V_{CC}）时激活。CPU 自行产生总线控制信号（直接输出控制信号，如 INTA#、ALE、RD#、WR#、M/IO# 等）。适用于单处理器系统，CPU 直接控制总线，无需外部总线控制器。
最大方式（Maximum Mode）	MN/MX# 连接到低电平（GND）时激活。CPU 不直接产生控制信号，而是输出编码后的状态信号。引脚 24-31 被重定义：

S0#、S1#、S2#	输出状态，需外接 8288 解码生成 RD#、WR#、ALE 等
RQ#/GT0#、RQ#/GT1#	请求/准许信号，用于总线仲裁
LOCK#	总线锁定信号，保证原子操作，适用于多处理器系统

总线时序

名词解释 一个基本的总线周期需要至少 4 个时钟周期（即 4 个 T 状态，通常标记为 T1，T2，T3，T4）。

时序	信息在总线上的出现不仅要有空间顺序，还要有严格的顺序和准确的时间。这种时间和逻辑上的配合关系被称为时序。
时钟	由时钟发生器产生的具有固定频率和占空比的脉冲序列。是整个微机系统的时间基准，所有部件的动作都必须与此信号同步。
主频	时钟的频率，衡量 CPU 处理速度的一个指标。
时钟周期	主频的倒数（$T=1/f$）。
总线周期	CPU 通过总线对存储器或 I/O 端口进行一次完整的访问（读或写）所需的时间。

常用信号 除了 CLK 外的常用控制信号包括：

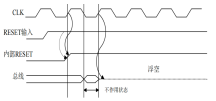
M/IO	存储器/I/O 控制信号，用于区分 CPU 是访问存储器（$M/IO=1$）还是访问 I/O 端口（$M/IO=0$）。
DT/R#	数据发送/接收信号，在 T_1 周期用于指示 245 等数据缓冲芯片的传输方向。
RD#	读控制信号。RD 信号为低电平时，表示 8086 CPU 执行读操作。在 DMA 方式时，RD 处于高阻态。
WR#	写控制信号（输出，三态）。当 8086 CPU 对存储器或 I/O 端口进行写操作时，WR 为低电平。
ALE	地址锁存允许信号（输出）。8086 CPU 在总线周期的第一个时钟周期内发出的正脉冲信号，其下降沿用来把地址/数据总线（$AD_{15}\sim AD_0$）以及地址/状态总线（$A_{19}/S_6\sim A_{16}/S_3$）中的地址信息锁住存入地址锁存器中。
DEN#	数据缓冲器使能信号
BHE#/S7	总线高允许/状态 S_7 信号。分时复用的双重总线，在总线周期开始的 T_1 周期，作为总线高半部分允许信号，低电平有效。在总线周期的其他 T 周期，该引脚输出状态信号 S_7。在 DMA 方式下，该引脚为高阻态。

BHE#	总线高允许信号，低电平有效。用于控制数据总线高 8 位（D15–D8）的读写。
A0	地址最低位，访问偶地址时，A0 必然为 0。

奇偶地址访问方式：

BHE#=0, A0=0	访问16 位偶地址（全字访问），数据线 D15–D0 全部有效。
BHE#=1, A0=0	访问8 位偶地址，仅 D7–D0 有效（低字节）。
BHE#=0, A0=1	访问8 位奇地址，仅 D15–D8 有效（高字节）。
BHE#=1, A0=1	无效访问（不选中任何字节）。

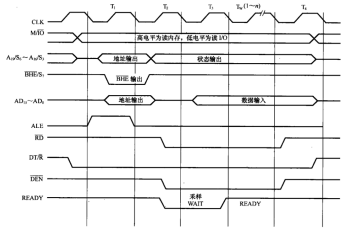
复位、启动时序 ● **RESET 信号**：需保持高电平至少 4 个时钟周期。有效期间总线处于高阻态（浮空）。



CS：IP	FFFFH：0000H（启动地址 FFFF0H）
标志位	IF=1（允许中断），其余清零
DS/SS/ES	0000H
指令队列	清空

- **复位执行流**：CPU 复位后 CS:IP = FFFFH:0000H（物理地址 FFFF0H）。从该处取出 JMP 指令，跳转至低地址空间的系统初始化程序（如 BIOS）。原因：从 FFFF0H 到内存顶端 FFFFFH 仅剩 16 字节，空间极小，无法容纳完整程序。

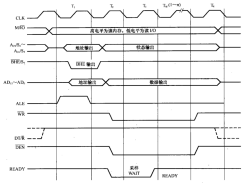
最小方式总线读操作时序 8086 CPU 需要与外部存储器或 I/O 端口交换数据，或者需要填充指令队列时，必须执行一个总线周期（四个或更多时钟周期，考虑到 T_W 的存在）。



T1	确定 $M/\overline{IO}$ 状态；输出地址信息；ALE 发出正脉冲（下降沿锁存地址）；$DT/\overline{R}$ 置低（接收）。
T2	$AD_{15}\sim AD_0$ 进入高阻态；$\overline{RD}$ 与 $\overline{DEN}$ 有效(低电平)；输出状态信号 $S_3\sim S_7$。
T3	外设将数据驱动至总线。在 T_3 前沿采样 $READY$ 信号，若为 0 则插入等待周期 T_W。
T4	在 T_4 前沿（即 T_3/T_W 结束处）采样数据；撤销 $\overline{RD}$、$\overline{DEN}$，总线周期结束。

- **关键状态位**：S_4，S_3 组合指示当前段寄存器：00:ES，01:SS，10:CS，11:DS。S_5 指示中断允许标志 IF。

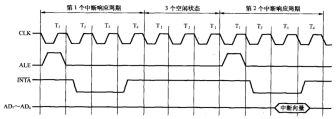
最小方式总线写操作时序 基本和读操作类似，区别在于数据传输方向相反。



T1	输出地址；ALE 发出正脉冲（锁存地址）；$DT/\overline{R}$ 置高（发送）。
T2	$\overline{WR}$ 信号变低（有效）；CPU 直接驱动数据到 AD 总线（不进入高阻态）。
T3/Tw	采样 $READY$ 信号；数据在总线上保持稳定，等待外设响应。
T4	$\overline{WR}$ 上升沿触发外设写入数据；撤销 $\overline{WR}$、$\overline{DEN}$，周期结束。

- **读写区别**：写操作中 AD 总线在 T_2 不进入高阻态，由 CPU 持续驱动；数据在 $\overline{WR}$ 上升沿锁存。

中断时序 当 CPU 接收到外部中断请求（$INTR$）且中断允许标志 IF=1 时，CPU 会执行一个中断响应操作。这个操作在总线时序上表现为两个连续的总线周期。



第一周期	CPU 发出第一个 $\overline{INTA}$ 负脉冲，用于中断握手，此周期不传输数据。
第二周期	CPU 发出第二个 $\overline{INTA}$ 负脉冲，8259A 将中断类型码送往数据总线 $AD_7\sim AD_0$。
后续动作	CPU 在 T_4 前沿采样类型码，计算向量表地址并跳转至中断服务程序（ISR）。

- **注意**：两个周期之间可能插入 T_I（空闲态）以兼容外设速度。

第六章存储系统

存储器分类与基本指标

分类	按读写功能：读写存储器（RAM）：可读可写，数据暂存；只读存储器（ROM）：只能读，存固件/引导程序
	按存储介质：半导体存储器：如 DRAM、ROM，速度快，体积小；磁存储器：如硬盘、磁带，容量大，速度慢
	按存取方式：随机存取存储器（RAM）：存取时间与位置无关；顺序存取存储器：如磁带，存取时间与位置有关
	按信息保存性：易失性存储器：断电丢失，如 RAM；非易失性存储器：断电保存，如 ROM、硬盘、SSD

内外存区别：

内存	存放当前运行的程序和数据。特点：**快**、容量小、随机存取，**CPU 可直接通过系统总线访问**。通常由半导体存储器（RAM、ROM）构成。
外存	存放非当前使用的程序和数据。特点：**慢**、容量大、顺序/块存取，**CPU 不能直接访问**，需通过**I/O 接口电路**调入内存。如硬盘、U 盘、移动硬盘等。

RAM 类型特点：

SRAM	静态 RAM。利用**双稳态触发器**存储逻辑 0/1，**无需刷新**，只要不掉电信息不丢失。集成度低，外围控制电路简单，常用于小容量存储（如 **Cache**）。
DRAM	动态 RAM，利用**MOS 管栅极分布电容**存储电荷，**需定期刷新**。集成度高，外围控制电路复杂，常用于大容量存储（如 **主存**）。

存储容量	$N \times M$（字数 × 字长）
字数 N	单元总数，决定地址线数量 k（$2^k = N$）
字长 M	每单元位数，决定数据线位宽

常用存储芯片：

6264 (SRAM)	$8K \times 8$ (8KB)，13 根地址线（$2^{13} = 8K$），8 根数据线
2114 (SRAM)	$1K \times 4$，10 根地址线，4 根数据线（常两片并联组成 8 位）
2764 (EPROM)	$8K \times 8$ (8KB)，13 根地址线，8 根数据线，用于存储固件

- **地址译码**：将 CPU 高位地址信号转换为芯片片选信号 **CS#**。常用 **74LS138** (3-8 译码器) 实现。

Bit (位)	最小存储单位，对应硬件中的**双稳态触发器**状态。
Byte (字节)	基本处理单位，**1 B = 8 bits**。
Word (字)	基本处理单位，**1 Word = 2 Bytes**。
常用容量换算	1KB=2^{10}B，1MB=2^{20}B，1GB=2^{30}B。

基本性能指标

存取时间	从 CPU 发出地址信号到数据有效（读）或写入完毕（写）的时间。
存储周期	进行一次完整读写所需的**最小时间间隔**。
二者关系	**存储周期 > 存取时间**（内部电路需恢复时间）。
读/写周期	$t_{cyc}(R)$：连续两次读最小间隔；$t_{cyc}(W)$：连续两次写最小间隔。

计算末尾地址的公式为：末尾地址 = 首地址 + 存储容量 − 1　**注**：减 1 是因为地址是从 0 开始计数的，且首地址本身占用了一个存储单元。

常见芯片

通用引脚特点

地址线 $A_0 \sim A_n$	接地址总线 AB，输入信号，决定芯片容量 $N = 2^{n+1}$。
数据线 $D_0 \sim D_m$	接数据总线 DB，双向（RAM）或输出（ROM），决定字长 M。
片选线 $\overline{CS}/\overline{CE}$	由**高位地址译码**产生，低电平有效，用于选中该芯片。
读写线	读允许 $\overline{OE}$ 接 CPU 的 $\overline{RD}$；写允许 $\overline{WE}$ 接 CPU 的 $\overline{WR}$。

6264

6264 组织	地址线 $A_0 \sim A_{12}$（$2^{13} = 8K$）；数据线 $D_0 \sim D_7$。
双片选机制	$\overline{CS1}$（低有效）和 $CS2$（高有效）。选中条件：$\overline{CS1} = 0$ 且 $CS2 = 1$。
读写控制	$\overline{OE}$（输出允许，接系统 $\overline{RD}$）；$\overline{WE}$（写允许，接系统 $\overline{WR}$）。

2114

容量与组织	$1K \times 4$ 位（0.5 KB）；地址线 $A_0 \sim A_9$（2^{10}），数据线 $D_1 \sim D_4$
位扩展	8 位系统需**两片并联**，分别负责高 4 位和低 4 位

由于只有一个 $\overline{WE}$ 而没有 $\overline{OE}$，因此 2114 的读写模式由 $\overline{CS}$ 和 $\overline{WE}$ 共同决定：

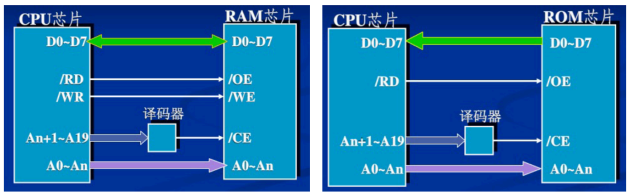
写模式	$\overline{CS} = 0, \overline{WE} = 0$，数据端口为输入（DIN）
读模式	$\overline{CS} = 0, \overline{WE} = 1$，数据端口为输出（DOUT）
待机模式	$\overline{CS} = 1$，输出为**高阻态（Hi-Z）**，实现总线隔离

2764

容量与组织	地址线 $A_0 \sim A_{12}$；数据线 $D_0 \sim D_7$。与 6264 引脚兼容。
CE#	片选使能，低电平有效。控制芯片激活及低功耗模式。
OE#	输出使能，低电平有效。读操作时打开输出缓冲器。
PGM#	编程脉冲，**低电平有效**。烧录时施加负脉冲，正常读取时置高。
Vpp	编程电压引脚，烧录时需施加高压（12.5V 或 21V）。

在对芯片进行数据烧录（编程）时，需要在 PGM# 施加特定宽度（如 50ms）的负脉冲，配合 V_{pp} 引脚的高压（通常 12.5V 或 21V），将数据写入**浮栅晶体管**（EPROM 没有 $\overline{WE}$ 引脚，因为它在正常工作时不可写。）

低位地址线用于片内寻址，高位地址线用于片选寻址：

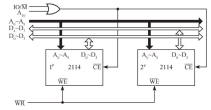


存储器扩展

- **存储器扩展**：当单片芯片容量（字数 N 或字长 M）不足以满足系统需求时，需通过多片组合进行扩展。

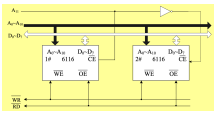
位扩展	增加**字长**，字数不变。$N \times M \rightarrow N \times (M \times k)$。各片**地址线、读写线并联**，数据线分别连接 CPU 数据总线的不同位。
字扩展	增加**字数**（容量），字长不变。$N \times M \rightarrow (N \times k) \times M$。各片**数据线、低位地址线并联**，高位地址线经**译码器**产生片选信号 $\overline{CS}$。
位和字节扩展	同时增加字长和字数。通常先通过位扩展组成满足字长要求的“存储组”，再通过字扩展（译码片选）连接各组。

位扩展 当芯片字长小于 CPU 数据总线宽度时，通过多片并联增加**存储字长**。如两片 $1K \times 4$ 的 2114 并联可组成 $1K \times 8$ 存储器。



地址/片选/读写线	全部**并联**，所有芯片接收相同地址，由同一片选信号同时选中，并同步执行读/写操作。
数据线（D_n）	**分段连接**。各芯片的数据端分别连接 CPU 数据总线的不同位段（如一片接 $D_0 \sim D_3$，另一片接 $D_4 \sim D_7$）。

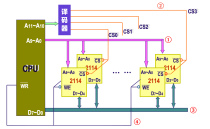
字节扩展 当芯片字长满足但容量不足时，增加**存储单元总数**（地址空间深度）。



地址线（A_n）	低位地址线全部**并联**，用于片内寻址。
数据线（D_n）	全部**并联**到系统数据总线（与位扩展的区别）。
控制线	读/写控制信号（$\overline{OE}$，$\overline{WE}$）全部**并联**。
片选线（$\overline{CS}$）	高位地址经**译码器**产生，各片**独立连接**，确保同一时刻仅一处有效。

- **核心逻辑**：通过高位地址译码，将不同芯片映射到系统内存空间的不同地址段（如 $0000H \sim 1FFFH$）。

位和字节扩展 当芯片字长和容量均不足时，需同时进行扩展。

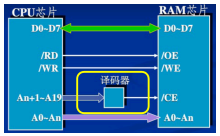


- **芯片数计算**：所需总芯片数 $Z = (M/L) \times (N/K)$。其中 M/L 为字扩展组数，N/K 为位扩展组数。L 为单片字长，K 为单片字数。

第一步：位扩展	将 N/K 片并联，地址/读写线并联，数据线分段连接，构成一个字长满足要求的存储组（Bank）。
第二步：字扩展	将 M/L 个存储组组级联，数据/低位地址线并联，高位地址经译码器产生各组的片选信号 $\overline{CS}$。

地址译码电路设计（片选）

- **译码电路设计**：1. **片内寻址**：根据芯片容量 N 确定低位线数 $k(2^k = N)$，如 4KB 需 $A_{11} \sim A_0$。2. **片选逻辑**：高位地址通过译码器（如 74LS138）或逻辑门产生 CS#。3. **范围确定**：首地址为高位固定、低位全 0；末地址为高位固定、低位全 1。



全译码	CPU **全部地址线**均被利用。低位用于片内寻址，**剩余所有高位**参与译码产生片选信号 CS#。特点：地址**唯一性**（不重叠），地址空间连续。
部分译码	**仅利用部分高位地址**参与译码。存在未使用的“悬空”地址线（Don't Care）。特点：电路简单，但会导致**地址重叠**（镜像），即一个物理单元对应多个逻辑地址。

- **地址重叠计算**：若有 n 根高位地址线未参与译码，则一个物理单元对应 2^n 个重叠地址。

存储器与 CPU 连接

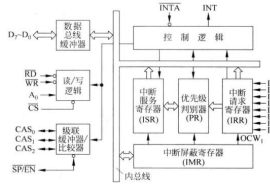
第七章 I/O 接口

概念

- **端口**：接口电路中用于缓存数据、状态、及控制信息的部件，分为：**数据端口、状态端口、控制端口**。
- **接口电路**：计算机系统中包含多个不同功能的接口电路，**每个接口电路又可能包含 1 个或多个端口**。
- **寻址端口方法**：先找到端口所在的接口电路芯片（**片选**），在该芯片上找到具体要访问的端口（**片内地址**）。若接口中仅有一个端口，则找到芯片即找到端口；若接口中有多个端口，则找到芯片后需再找端口。每个端口地址 = **片选地址（高位地址）** + **片内地址**。
- **8086/8088 的 I/O 端口编址**：采用 **I/O 独立编址方式**；I/O 操作只使用 20 根地址线中的 **16 根（A15~A0）**；可寻址的 I/O 端口数为：$2^{16} = 64K$ **(65536) 个**；I/O 地址范围为：**0~0FFFFH**。

8259A

- **8259A 特性**：**功能**：8259A 是一个功能很强的中断扩充和多中断管理芯片，具有**中断扩展、自动提供中断类型码、中断优先级裁决**等中断管理功能。**可编程**：内部有多个寄存器以及功能部件都是可编程的，使用方便。**级联扩展**：单片可连接**8 个中断请求源**，多片级联可扩展到**64 级中断**。通过编程可设置**中断触发方式、中断类型码、中断屏蔽方式、中断优先级方式、中断结束方式**等。

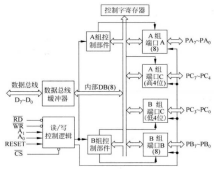


- **8259A 内部结构**：**数据总线缓冲器**：三态、双向、8 位寄存器。**读写控制逻辑**：接收 CPU 的读写控制信号。**级联缓冲/比较器**：支持单片或多片级联，主片/从片管理，最多可扩展到**64 级中断**。
控制逻辑：向片内各部件发送控制信号，向 CPU 发送中断请求信号 **INT**，接收 CPU 回送的 **INTA*** 信号，控制 8259A 进入中断管理状态。
中断请求寄存器（IRR）：8 位寄存器，记录外部中断请求，**IRi** 有请求时 IRR 的相应位 **Di** 置 1，中断响应后清除。
中断屏蔽寄存器（IMR）：**IMR** 中 **Di** 位为 1 时禁止对应 **IRi** 请求，为 0 时允许。
优先权判决器：对 IRR 中未屏蔽的中断进行优先级比较，选出当前优先级最高的中断请求。
中断服务寄存器（ISR）：记录 CPU 当前正在服务的中断标志，**IRi** 请求响应时 ISR 相应位置 1，复位由中断结束方式决定。

第八章常用接口技术

8255A

- **8255 功能介绍**：**8255** 是一种**可编程的并行通信接口芯片**，可用于 CPU 和外设之间进行并行数据传输。内部有**三个 8 位的数据端口**，有三种工作方式。端口号的 **A0A1** 为 **00、01、10** 分别表示读写 **A、B、C 口**；**11** 表示只写控制寄存器。



- **并行通信**：指**多位数据同时进行传送**的方式，其特点是**传输速度快**。

方式 0	基本的输入/输出方式，A/B/C 口均可用，C 口仅需设置方向。
方式 1	选通的输入/输出方式，A/B 口可用，支持中断方式传输，C 口部分引脚用于控制和中断信号。
方式 2	选通的双向传输方式，仅 A 口可用，支持双向传输和中断，C 口部分引脚用于控制和中断信号。

A 口	可工作在方式 0、1、2，方式 2 时支持双向传输。
B 口	可工作在方式 0、1，仅支持单向传输。
C 口	只能工作在方式 0，高四位和低四位可分开使用，方式 1/2 时部分引脚用于控制和中断。

方式 1、2：选通输入输出方式，可以**中断方式传输**，且**C 口会固定的引脚用作控制联络信号和中断请求信号**。

仅 A 口工作在方式 2 时，可以双向传输，A 口工作在方式 0、1 及 B、C 口只能单向传输。

- **控制字**：控制字分为端口的**方式选择控制字**（可使 8255 的 3 个数据端口工作在不同的方式）和 C 口的**按位置位和复位控制字**（可使 C 口的任意一位置位和复位）。 **控制字送入的端口为最后一个端口**

1

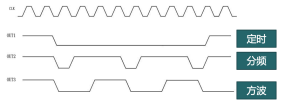
D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0

方式控制字（8255A）

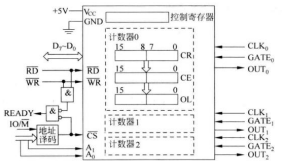
8253

- **概述**：**8253** 是一种**可编程的计数器/定时器接口芯片**，最高计数频率为 **2MHz**，可用于产生各种**定时波形**，也可用于对**外部事件计数**。内部有**三个独立的 16 位减一计数器**（互不干扰，支持**二进制（Binary）或 二-十进制（BCD 码）**计数），通过设置控制字，各计数器可以工作于 **6 种工作方式**。

功能简述：



CLK	基准信号，即输入的**计数脉冲源**。所有输出变化均以此为时间基准。
OUT1（定时）	启动后输出维持一段时间电平后跳变，用于产生确定的**时间延迟**。
OUT2（分频）	输入信号频率较高，输出频率较低，输出周期是输入周期的**整数倍**。
OUT3（方波）	分频的特殊形式，输出占空比为 50%，形成连续的**方波**。



- **系统总线接口（连接 CPU）**：

$D_7 \sim D_0$	双向数据总线，用于 CPU 读写控制字或计数值。
$\overline{CS}$	片选信号，低电平有效，由地址译码电路产生。
$\overline{RD}/\overline{WR}$	读/写信号，低电平有效，控制数据传输方向。
A_1, A_0	端口选择：00，01，10 分别对应计数器 0，1，2；11 为控制寄存器。

- **计数通道信号（连接外设）**：

CLK_{0-2}	时钟输入，计数脉冲源，**下降沿**触发减 1 操作。
$GATE_{0-2}$	门控输入，用于启动、停止或暂停计数过程。
OUT_{0-2}	输出信号，计数完成或达到条件时输出特定波形。

- **控制寄存器**：只能进行**写操作**，不能读。CPU 通过向此寄存器写入“控制字”来设定各通道的工作方式。
- **计数通道结构**：包含三个独立的计数通道（0、1、2），内部由以下三部分配合实现“预置 → 减计数 → 读出”逻辑：

初值寄存器（CR）	**16 位**。用于预置计数的起始值。
执行部件（CE）	**16 位减法计数器**。在 CLK 信号驱动下进行减 1 计数。
输出锁存器（OL）	**16 位**。用于锁存当前计数值供 CPU 读取，不影响计数进行。

8253 没有状态寄存器，CPU **无法直接读取**状态寄存器来获知当前工作状态或回读控制字。这与具有状态回读功能的 **8254** 不同。

- **端口地址分配**：8253 占用 4 个 I/O 端口。CPU 通过 A_1, A_0 选择：

00	计数通道 0
01	计数通道 1
10	计数通道 2
11	控制字寄存器

- **读写物理寄存器**：读写指向不同物理寄存器：

写（OUT）	送入 **初值寄存器（CR）**。
读（IN）	来自 **输出锁存器（OL）**。

这种“双缓冲”设计保证计数时读数稳定。

- **实例 1：连续地址（8088）**：

设定	地址范围：$0380H \sim 0383H$。地址连续（步长为 1）。
分析	$0380H(\ldots 00) \rightarrow A_1A_0 = 00$ $0381H(\ldots 01) \rightarrow A_1A_0 = 01$ $0382H(\ldots 10) \rightarrow A_1A_0 = 10$ $0383H(\ldots 11) \rightarrow A_1A_0 = 11$
连接	CPU 的 A_1, A_0 直接连接到 8253 的 A_1, A_0。每一个逻辑地址都对应一个物理端口，无地址间隙。

- **实例 2：偶地址对齐（8086）**：

设定	地址序列：$0380H, 0382H, \sim 0386H$ 只使用偶数地址。
分析	$0380H(\ldots 000) \rightarrow A_2A_1 = 00$; $0382H(\ldots 010) \rightarrow A_2A_1 = 01$; $0384H(\ldots 100) \rightarrow A_2A_1 = 10$; $0386H(\ldots 110) \rightarrow A_2A_1 = 11$。
连接	CPU A_0 恒为 0。CPU 的 A_2, A_1 错位连接到 8253 的 A_1, A_0。配合 16 位数据总线字节对齐要求。

- **读/写逻辑真值表**：

片选前提	所有操作必须在 $\overline{CS} = 0$ 时有效。
写（$\overline{WR} = 0$）	根据 A_1, A_0 写入通道 0/1/2 的计数初值寄存器，或写入控制字寄存器。
读（$\overline{RD} = 0$）	根据 A_1, A_0 读取通道 0/1/2 的当前计数值。注意：**控制字寄存器只写不读。**

- **8 位总线与 16 位计数器接口**：8253 内部的计数初值寄存器（CR）和输出锁存器（OL）都是 16 位的，但外部数据总线（$D_7 \sim D_0$）只有 8 位。必须通过**两次 I/O 操作**来完成一个 16 位数据的传输，由控制寄存器中的控制字来指定读写顺序（如：先读/写低 8 位，再读/写高 8 位）。

控制字

计数器选择		读写操作		工作方式			计数制
SC1	SC0	RL1	RL0	M2	M1	M0	BCD

D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0

8253 控制字格式

SC_1, SC_0	**计数器选择**。因共用端口（3 个计数器共用一个控制端口），需指定目标通道。 **00**：CNT0；**01**：CNT1；**10**：CNT2；**11**：非法。
RL_1, RL_0	**读写格式**。定义 CR/OL 的读写位宽及顺序。 **00**：**锁存命令**（不停止计数读取）；**01**：仅低 8 位；**10**：仅高 8 位；**11**：**先低后高**（16 位常用）。
$M_2 \sim M_0$	**工作方式**。设定方式 0 ~ 5。
BCD	**计数制**。**0**：二进制（$FFFFH$）；**1**：BCD 码（9999）。

- **实例 1：8 位读写模式**：**需求**：计数器 0，方式 2，仅使用低 8 位，初值 100，二进制计数。地址：$70H \sim 73H$。

SC	00（选择计数器 0）
RL	01（只读/写低 8 位）
M	010（方式 2，分频器）
BCD	0（二进制计数）
控制字	$00010100B = 14H$

汇编实现：

```
MOV AL, 14H
OUT 73H, AL   ; 写控制字
MOV AL, 100   ; 初值 100
OUT 70H, AL   ; 写低 8 位
```

- **实例 2：16 位读写模式**：**需求**：计数器 1，方式 1，16 位（先低后高），初值 1234，BCD 码。地址：$70H \sim 73H$。

SC	01（选择计数器 1）
RL	11（先低 8 位后高 8 位）
M	001（方式 1，单稳态）
BCD	1（BCD 码计数）
控制字	$01110011B = 73H$

汇编实现：

```
MOV AL, 73H
OUT 73H, AL   ; 写控制字
MOV AX, 1234H ;BCD 码初值
OUT 71H, AL   ; 写低 8 位
MOV AL, AH
OUT 71H, AL   ; 写高 8 位
```

- **锁存命令**：解决在计数器运行过程中读取数值不稳定的问题。通过向控制寄存器写入 $RL_1RL_0 = 00$ 的控制字，将当前计数值复制到 **输出锁存器（OL）** 中保持不变，而 **执行部件（CE）** 继续计数。
- **锁存读出示例**：

锁存机制	向控制口发送控制字，其中 $RL_1RL_0 = 00$。8253 接收后锁存当前值，不影响内部计数。
实例分析	读取计数器 0 当前值：$SC = 00, RL = 00$，其余位无关，控制字为 **00H**。
代码流程	1. MOV AL, 00H 2. OUT 73H, AL（向控制口发送锁存命令） 3. IN AL, 70H（从数据口读取低 8 位） 4. IN AL, 70H（从数据口读取高 8 位）
注意	读出操作必须符合初始化时设定的 **RL** 格式（如 16 位模式需连读两次）。

- **相关名词解释**：

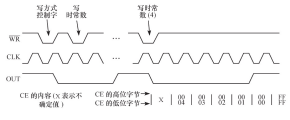
CLK 脉冲	指 **CLK** 引脚上的信号单元。在计数过程中，每一个 **CLK** 脉冲的**下降沿**到来时，计数器减 1。
计数器	与“计数通道”同义
时常数	指通过指令写入计数器的值，等同于**初值**。输出波形的周期或延时由该值决定：时间 = 初值 × T_{CLK}。

方式 0 ● **功能定义**：主要用于**定时中断**。给定时间 t_0，到达后输出信号通知 CPU。

初始化	写入方式控制字后，输出引脚 **OUT 变为低电平**。
计数过程	写入初值后开始减 1 计数，期间 **OUT 保持低电平**。
计数结束	当计数值减到 0 时，**OUT 立即跳变为高电平**。产生的**上升沿信号**通常连接 CPU 中断请求引脚。

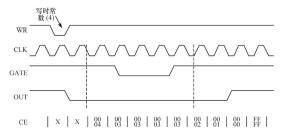
GATE 是硬件门控信号，在方式 0 中充当“计数使能开关”：

0	暂停计数，计数器保持当前值不变，忽略 CLK 脉冲。
1	允许计数，计数器正常工作。



● **时序分析（基本过程）**：重点在于 $N + 1$ 个时钟周期的由来。

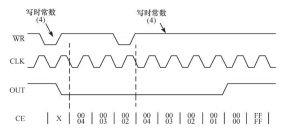
写入控制字	$\overline{WR}$ 有效 → **OUT 变低**（起始状态）。
写入初值	第二个 $\overline{WR}$ 将初值 N 写入 CR。
载入时刻	写入后第 1 个 CLK 下降沿，数据 CR → CE。
计数过程	载入后开始减 1（$N \to 0$）。总时长 $N + 1$ 个 CLK。
终值输出	CE 减为 0 时，**OUT 变高**。



● **GATE 控制（暂停）**：

GATE=0	暂停计数（CE 保持），OUT 保持低。
GATE=1	恢复计数（从暂停值继续）。

● **结论**：利用 GATE 可**加长 OUT 低电平宽度**。实际时间 = 预置 + 暂停。



● **重写初值（重启动）**：若在计数未结束时写入新初值，8253 会放弃当前进程，在下一个 CLK **重新装入新初值并重新开始**。同样实现了**加长 OUT 低电平宽度**的效果。
● **周期数**：写入时常数为 N 时，OUT 低电平宽度为 $N + 1$ 个 CLK 周期。
● **计数完成后**：CE 寄存器会变成 FFFFH，OUT（OL 锁存器）一直输出高电平，但是 CE 持续在-1 计数

● **方式 0 编程示例**：已知端口 $40H \sim 43H$，计数器 0，方式 0，初值 1500，二进制计数。

控制字	SC=00, RL=11, M=000, BCD=0 → **30H**
时常数	$1500 = 05DCH$（低位 **DCH**，高位 **05H**）

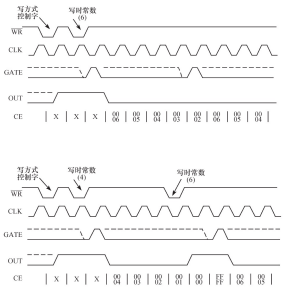
汇编实现：

```
MOV DX, 43H   ; 指向控制口
MOV AL, 30H   ; 写控制字
OUT DX, AL
MOV DX, 40H   ; 指向计数器 0 数据口
MOV AX, 1500  ;AX = 05DCH
OUT DX, AL    ; 写低 8 位 (DCH)
MOV AL, AH    ; 取高 8 位 (05H)
OUT DX, AL    ; 写高 8 位
```

● **核心逻辑**：写初值 → OUT 低 → 计数 → 0 → OUT 高。**定时时长** $= (N + 1) \times T_{CLK}$。可通过 GATE 硬件信号暂停，或重写初值延长定时。

方式 1 ● **功能定义**：**单脉冲形成**。即产生一个宽度可控的**负脉冲**。

触发源	**硬件触发**。区别于方式 0 的软件写入触发，方式 1 必须由 **GATE** 引脚的**上升沿**（由低电平变高电平）来触发。
脉冲宽度	输出负脉冲的宽度为 $N \times T_{CLK}$，其中 N 为预置的初值。



初始化	写入方式控制字后 **OUT 变高**；写入初值后 OUT 保持高电平。
触发时刻	**GATE 上升沿**触发。在随后的下一个 CLK 下降沿，OUT 由高变低。
计数与结束	计数器减 1 期间 OUT 为低；减至 0 时 OUT 跳变为高。低电平宽度 $= N \times T_{CLK}$。

● **可重触发性**：在脉冲未结束时，若 **GATE 再次出现上升沿**，8253 会在下一个 CLK 将初值寄存器（CR）的值**重新装入**执行单元（CE），使计数器重新开始，从而**延长 OUT 低电平宽度**。

● **修改初值（方式 1）**：在脉冲输出过程中，若 CPU 修改计数初值：

系统响应	新初值 N_{new} 仅存入 **初值寄存器（CR）**。当前计数器（CE）不受影响，继续按旧值 N_{old} 减至 0，当前脉冲宽度不变。
生效时刻	仅在**下一次 GATE 上升沿**到来时，新值 N_{new} 才从 CR 装入 CE。
结论	写入新初值**不会立即重启**计数，而是预置给下一次触发使用。

方式 0（软件触发）	方式 1（硬件触发）
写初值操作直接启动计数	GATE 上升沿触发启动
GATE **电平**敏感：1 计数，0 暂停	GATE **边沿**敏感：上升沿重触发
低电平宽度为 $N + 1$ 个 CLK	低电平宽度为 N 个 CLK

相同点	均为减 1 计数；工作时输出低电平；均具备定时功能。

● **实例 1-单一通道编程**：
需求：计数器 2，方式 1，初值 15，仅低 8 位。地址：控制口 **COUNTD**，计数器 2 **COUNTC**。

控制字	$SC = 10, RL = 01, M = 001, BCD = 0 \to$ **92H**

汇编实现	MOV AL, 92H
	OUT COUNTD, AL ; 写控制字
	MOV AL, 15
	OUT COUNTC, AL ; 写初值

● **实例 2-波形分析与混合**：
需求：根据波形反推。OUT0 为方式 0，OUT1 为方式 1。初值均为 7。

CNT0 控制字	$SC = 00, RL = 01, M = 000 \to$ **10H**
CNT1 控制字	$SC = 01, RL = 01, M = 001 \to$ **52H**

汇编实现	MOV AL, 10H; OUT COUNTD, AL
	MOV AL, 52H; OUT COUNTD, AL
	MOV AL, 7
	OUT COUNTA, AL ;CNT0 初值
	OUT COUNTB, AL ;CNT1 初值

方式 2 ● **功能定义**：分频脉冲形成。作为 N **分频器**使用，产生**连续的、周期性的**负脉冲。每输入 N 个时钟脉冲，输出 1 个低电平脉冲。

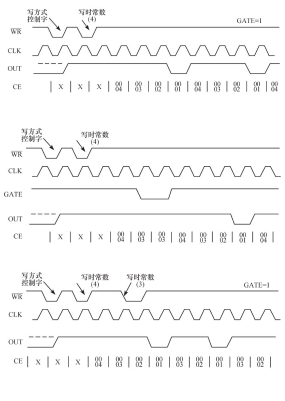
初始化	写入控制字后 **OUT 立即变高**。写入初值 N 后，在下一个 CLK 下降沿将初值装入执行单元（CE）。
计数过程	计数器从 N 开始递减。在 N 减至 1 期间，**OUT 保持高电平**。
关键跳变	当计数值减到 **1** 时（注意不是 0），**OUT 跳变为低电平**，并维持 1 个时钟周期（T_{CLK}）。
自动重装	经过 1 个周期的低电平后，**计数器自动重新装入初值 N，OUT 恢复高电平，开始新一轮计数**。

● **结论**：方式 2 输出的是周期信号，周期 $T = N \times T_{CLK}$。其中高电平持续 $N - 1$ 个周期，低电平持续 1 个周期。

● **GATE 硬件控制**：

GATE=1	允许计数，正常执行分频功能。
GATE=0	禁止计数。若在计数过程中变低，OUT 立即变高；恢复为 1 后，计数器将**重新装入初值**开始计数。

● **分频**：输出信号频率 $f_{out} = f_{in}/N$。



启动阶段	$\overline{WR}$ 写入初值 N。下一个 CLK 下降沿，CE 载入 N，OUT 保持高电平。
计数阶段	CLK 驱动 CE 递减（$N \to \cdots \to 1$）。当 **CE=1** 时，**OUT 变为低电平**。
循环阶段	维持 1 个 CLK 低电平后，CE 自动重装初值 N，OUT 恢复高电平，周而复始形成连续脉冲。

● **GATE 信号控制与硬件同步**：方式 2 下，外部硬件信号 **GATE** 对计数过程具有控制和同步作用。

GATE=0	强制停止。计数器停止计数，**OUT 强制变为高电平**（若当前为低则立即拉高）。
GATE=1	允许计数，正常执行分频。
GATE 上升沿	触发**硬件同步**。无论当前计数值，立即在下一个 CLK **重新装入初值 N，从头开始计数**。常用于使计数周期与外部信号对齐。

● **修改初值**：在计数过程中，若 CPU 通过软件修改计数初值：

本次周期	新初值仅存入 **初值寄存器（CR）**。执行单元（CE）仍按旧值继续计数，直到完成当前周期（含低电平脉冲），不会出现“半截”脉冲。
生效时刻	在当前周期结束、触发**自动重装**时，新值才从 CR 装入 CE。
对比方式 0	方式 0 写入即生效（立即重启）；方式 2 写入后**下周期生效**，确保输出波形的完整性。

● **方式 2 特性总结**：

初始状态	写入控制字后，**OUT 立即变为高电平**。
启动时机	写入初值后的下一个 **CLK** 下降沿，初值装入 **CE** 并开始减 1 计数。
输出波形	当计数减至 **1** 时，输出一个宽度为 **1** 个 T_{CLK} 的负脉冲。
分频特性	输出为连续周期信号，周期 $T = N \times T_{CLK}$，频率 $f_{out} = f_{in}/N$。
同步方式	**软件同步**：写入新初值，当前周期结束后生效；**硬件同步**：**GATE 上升沿**触发立即重装初值并重新开始。
GATE 逻辑	**0**：停止计数且 **OUT** 变高；**1**：允许计数。

方式 2 - 编程实例 ● **实例：5 分频器**：**需求**：计数器 1，方式 2，初值 5，二进制，仅低 8 位。

控制字	SC=01, RL=01, M=010, BCD=0 → **54H**

汇编实现	MOV AL, 54H
	OUT COUNTD, AL ; 写控制字
	MOV AL, 5
	OUT COUNTB, AL ; 写初值

● **波形特征**：总周期 $= N = 5$ 个 T_{CLK}；高电平持续 $N - 1 = 4$ 个周期；低电平持续 1 个周期。OUT1 在 05, 04, 03, 02 期间为高，在 01 期间为低，然后循环。

方式 2 - 时常数计算 **频率已知**：$N = \dfrac{f_{in}}{f_{out}}$

周期已知：$N = \dfrac{T_{out}}{T_{in}}$

● **实例 1**：**已知**：$f_{in} = 2$ MHz，$f_{out} = 1$ kHz

计算 $N = \dfrac{2 \times 10^6}{1 \times 10^3} =$ **2000**

● **实例 2**：**已知**：$T_{in} = 1\ \mu s$，$T_{out} = 1.3$ ms

计算 $1.3\text{ ms} = 1300\ \mu s$

$N = \dfrac{1300}{1} =$ **1300**

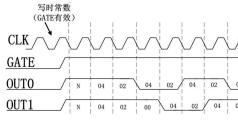
● **实例 3**：**已知**：$f_{in} = 1$ MHz（$T_{in} = 1\ \mu s$）

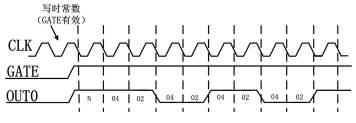
波形图 低电平 1.5 ms，高 3 ms

计算 $T_{out} = 4.5\text{ ms} = 4500\ \mu s$

$N =$ **4500**

方式 3 ● **功能定义**：**方波信号发生器**。与方式 2 类似，也是一种分频器，但输出对称或近似对称的方波。输出信号周期 $T_{out} = N \times T_{CLK}$。



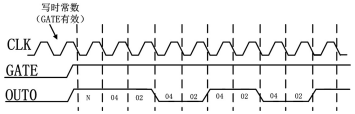


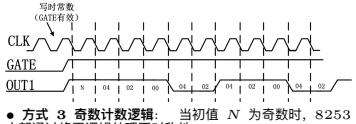
N 为偶数	输出**完全对称**方波。高电平持续 $N/2$ 个 T_{CLK}，低电平持续 $N/2$ 个 T_{CLK}。
N 为奇数	输出**近似对称**方波。高电平持续 $(N+1)/2$ 个 T_{CLK}，低电平持续 $(N-1)/2$ 个 T_{CLK}。

● **GATE 硬件控制**：与方式 2 逻辑一致：

GATE=1	允许计数，正常输出方波。
GATE=0	禁止计数，**OUT 立即跳变为高电平**。
GATE 上升沿	触发硬件同步，使计数器**重新装入初值**开始计数。

● **修改初值**：在计数过程中写入新初值，不会立即影响当前输出。新初值将在**当前半个周期（高电平或低电平）结束**、发生电平跳变时装入执行单元。



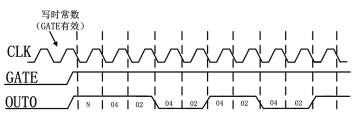


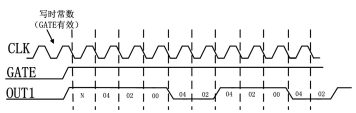
● **方式 3 偶数计数逻辑**：当计数初值 N 为偶数时，8253 内部执行单元（CE）采用**减 2 计数**方式以实现对称方波。

初始化	写入方式 3 控制字后，**OUT 端初始为高电平**。
前半周期（高）	写入偶数初值 N 后，CE 从 N 开始每隔一个 CLK **减 2**。当 $CE = 0$ 时，OUT 翻转为低，**并自动重装初值** N。
后半周期（低）	CE 再次从 N 开始每脉冲**减 2**。当 $CE = 0$ 时，OUT 翻转为高，并再次重装初值 N。
波形特征	高低电平宽度相等，均为 $(N/2) \times T_{CLK}$，输出为**完全对称方波**。

● **方式 3 奇数计数逻辑**：当初值 N 为奇数时，8253 内部通过修正逻辑处理不对称性。

第一阶段（高）	装入时硬件自动将 N 修正为偶数 $N - 1$，并进行“减 2”计数。实际输出高电平时间为 $(N + 1)/2 \times T_{CLK}$（由于修正周期的存在）。
第二阶段（低）	计数器重新装入修正后的偶数 $N - 1$，进行“减 2”计数。实际输出低电平时间为 $(N - 1)/2 \times T_{CLK}$。





● **方式 3 偶数初值时序分析（$N = 4$）**：

初始化	写入控制字后，**OUT** 端初始化为高电平。
写入初值	通过 $\overline{WR}$ 信号的负脉冲将初值 $N = 4$ 写入。
启动延迟	写入初值后的下一个 **CLK** 下降沿，计数器正式开始工作。
计数逻辑	执行单元（CE）采用 **减 2** 方式变化：$04 \to 02 \to 00$。
波形输出	CE 递减期间 **OUT 保持高电平**（2 个周期）；减至 00 后，OUT 变低，CE 自动重装为 04 并再次减至 00，此时 **OUT 保持低电平**（2 个周期）。

● **方式 3 奇数初值时序分析（$N = 5$）**：

高电平阶段	宽度为 **3** 个 T_{CLK}。内部状态：$04 \to 02 \to 00$。对应 $(N + 1)/2$。
低电平阶段	宽度为 **2** 个 T_{CLK}。内部状态：$04 \to 02$。对应 $(N - 1)/2$。
波形特征	高电平比低电平宽一个时钟周期，形成**近似对称**的方波。

● **应用场景**：方式 3 模式非常适合生成**低频时钟信号**，例如将系统高频晶振分频后提供给低速外设使用。
● **方式 3 特性总结**：

初始状态	写入控制字后，**OUT** 立即变高。
偶数初值 N	高电平 $N/2$，低电平 $N/2$，输出**完全对称**方波。
奇数初值 N	高电平 $(N + 1)/2$，低电平 $(N - 1)/2$，输出**近似对称**方波。
功能本质	产生周期为 N 的方波（即 N **分频**）。
软件同步	写入新初值后，不立即打断当前半周期，需等待当前半周期结束后在下一次翻转重装时生效。
硬件同步	**GATE 上升沿**触发，立即复位计数器并从高电平周期的起始点重新计数（相位同步）。
GATE 控制	**0**：计数停止，**OUT 保持当前电平不变**（注意：方式 2 是强制变高）；**1**：允许工作。

● **方式 3 编程示例 01：基本设计**：**场景**：8254 计数器 0 连接 CPU 的 **5 MHz** 时钟，输出 **0.5 MHz** 方波。

参数计算	输入频率 $f_{in} = 5$ MHz；输出频率 $f_{out} = 0.5$ MHz；分频系数 $N = f_{in}/f_{out} = 5/0.5 = \mathbf{10}$。
控制字	SC=00, RL=01 (低 8 位), M=011 (方式 3), BCD=0 → **16H**

汇编实现	`MOV DX, COUNTD`
	`MOV AL, 16H`
	`OUT DX, AL ; 写控制字`
	`MOV DX, COUNTA`
	`MOV AL, 10`
	`OUT DX, AL ; 写初值`

- **波形特征**：$N = 10$ 为偶数，输出**完全对称方波**。高电平持续 5 个 T_{CLK}，低电平持续 5 个 T_{CLK}。周期 $T_{out} = 10 \times 0.2\ \mu s = 2\ \mu s$，对应频率 0.5 MHz。
- **方式 3 - 编程示例 02：级联方案**：
- **级联设计题目**：**系统配置**：8086 CPU 主频为 **5 MHz**。

任务要求：

任务 A	计数器 0 输出 **1 MHz** 方波。
任务 B	计数器 2 产生 **1 Hz** 的单脉冲周期信号。

- **级联方式 1：串行级联**：
- **硬件连接逻辑**：

计数器 1	输入：**5 MHz** 系统时钟；初值：$N_1 = 5000$；输出：**1 kHz**。
计数器 2	输入：来自计数器 1 的输出 (**1 kHz**)；初值：$N_2 = 1000$；输出：**1 Hz**。

- **关键连接**：计数器 1 的 **OUT1** → 计数器 2 的 **CLK2**。
- **编程实现**：

计数器 1	控制字：**76H**；初值：**5000**。
计数器 2	控制字：**B4H**；初值：**1000**。

汇编代码：

```
MOV AL, 76H
OUT COUNTD, AL
MOV AL, B4H
OUT COUNTD, AL
MOV AX, 5000
OUT COUNTB, AL
MOV AL, AH
OUT COUNTB, AL
MOV AX, 1000
OUT COUNTC, AL
MOV AL, AH
OUT COUNTC, AL
```

- **级联方式 2：并行输入**：
- **硬件连接逻辑**：

计数器 0	输入：**5 MHz**；初值：$N_0 = 5$；输出：**1 MHz** (任务 A)。
计数器 1	输入：**5 MHz** (并行)；初值：$N_1 = 5000$；输出：**1 kHz**。
计数器 2	输入：来自计数器 1 (**1 kHz**)；初值：$N_2 = 1000$；输出：**1 Hz** (任务 B)。

- **关键连接**：计数器 0 与 1-2 组并行；计数器 1 的 **OUT1** → 计数器 2 的 **CLK2**。
- **编程实现**：

计数器 0	控制字：**16H**；初值：**5**。
计数器 1	控制字：**76H**；初值：**5000**。
计数器 2	控制字：**B4H**；初值：**1000**。

汇编代码：

```
MOV AL, 16H
OUT COUNTD, AL
MOV AL, 76H
OUT COUNTD, AL
MOV AL, B4H
OUT COUNTD, AL
MOV AL, 5
OUT COUNTA, AL
MOV AX, 5000
OUT COUNTB, AL
MOV AL, AH
OUT COUNTB, AL
MOV AX, 1000
OUT COUNTC, AL
MOV AL, AH
OUT COUNTC, AL
```

- **级联方式 3：完全串联级联**：
- **硬件连接逻辑**：充分利用计数器 0 的中间成果，形成 **C0 → C1 → C2** 的全级联结构。

计数器 0	输入：**5 MHz**；初值：$N_0 = 5$；输出：**1 MHz** (任务 A)。
计数器 1	输入：来自计数器 0 (**1 MHz**)；初值：$N_1 = 1000$；输出：**1 kHz**。
计数器 2	输入：来自计数器 1 (**1 kHz**)；初值：$N_2 = 1000$；输出：**1 Hz** (任务 B)。

- **关键连接**：计数器 0 的 **OUT0** → 计数器 1 的 **CLK1**；计数器 1 的 **OUT1** → 计数器 2 的 **CLK2**。总分频比 $= 5 \times 1000 \times 1000 = 5,000,000$。
- **编程实现**：

计数器 0	控制字：**16H**；初值：**5**。
计数器 1	控制字：**76H**；初值：**1000**。
计数器 2	控制字：**B4H**；初值：**1000**。

汇编代码：

```
MOV AL, 16H
OUT COUNTD, AL
MOV AL, 76H
OUT COUNTD, AL
MOV AL, B4H
OUT COUNTD, AL
MOV AL, 5
OUT COUNTA, AL
MOV AX, 1000
OUT COUNTB, AL
MOV AL, AH
OUT COUNTB, AL
MOV AX, 1000
OUT COUNTC, AL
MOV AL, AH
OUT COUNTC, AL
```

- **方案对比**：

方案 1 (串行)	C1 分频系数大 (5000)，C0 与 C1-C2 组独立。
方案 2 (并行)	C0 独立完成 1 MHz，C1-C2 组并行接入 5 MHz。
方案 3 (完全串联)	充分利用 C0 中间成果，形成完整级联链路。适合需要多级分频的场景。