

第 9 章 数模模数转换

Digital Analog Conversions

D/A , A/D; DAC , ADC; Digital Analog Interfacing

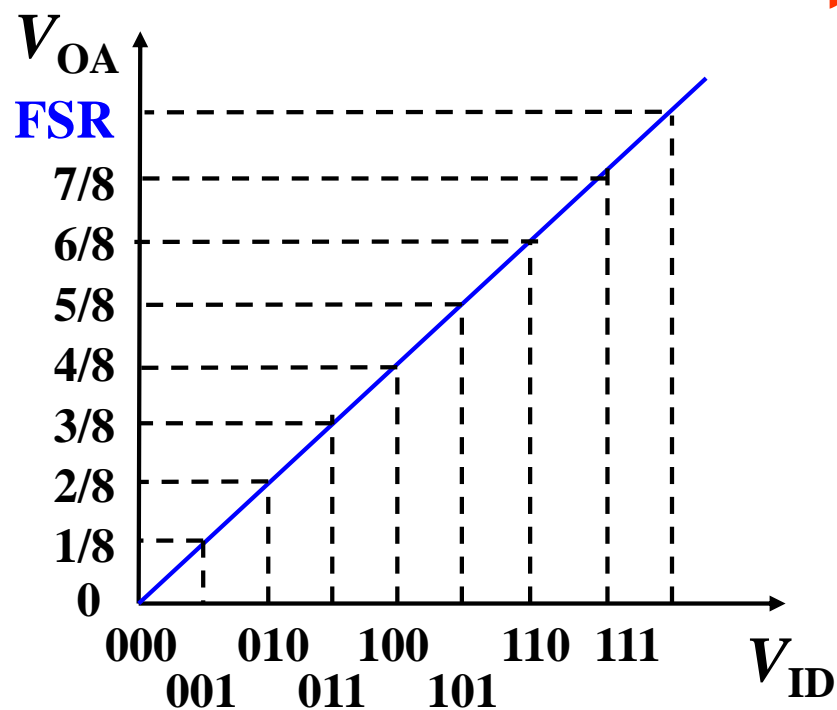
自然界的许多量为连续变化的模拟量，如：
voltage, temperature, pressure, time, rate of flow, displace,
speech and velocity etc.

要对这些量进行自动控制, 需要通过传感器把这些非电学量转化成电学量(V, I, R, C), 然后送入计算机或数字系统进行信号处理, 再返回测试系统, 并对物理量进行调整。这期间, 需要进行模数转换(A/D)和数模转换(D/A)。

§ 9.1 数模转换电路 (DAC)

9.1.1 D/A 转换关系 Relationships of D/A conversions

3-位 DAC



(Full Scale Range)

DAC 特点：

1) 一一对应

每个二进制数转换成满刻度值的一个确定的分数.

2) 归一化

将数字量表示成满刻度 (FSR) 模拟量的一个分数值.

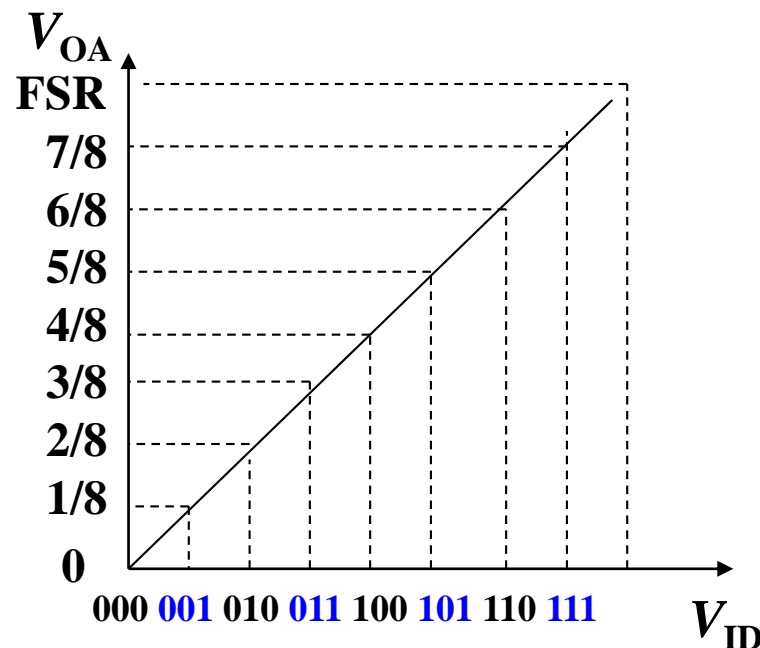
例:

$$001 \rightarrow \frac{1}{8} \text{FSR}$$

$$011 \rightarrow \frac{3}{8} \text{FSR}$$

$$111 \rightarrow \frac{7}{8} \text{FSR}$$

3位数字量: $\longrightarrow \frac{(\quad)}{2^3} \text{FSR}$



001 对应的 $\frac{1}{2^3} \text{FSR}$ 称为最低有效位 LSB
(least significant bit)

$$\text{LSB} = \frac{1}{2^n} \text{FSR}$$

练习:

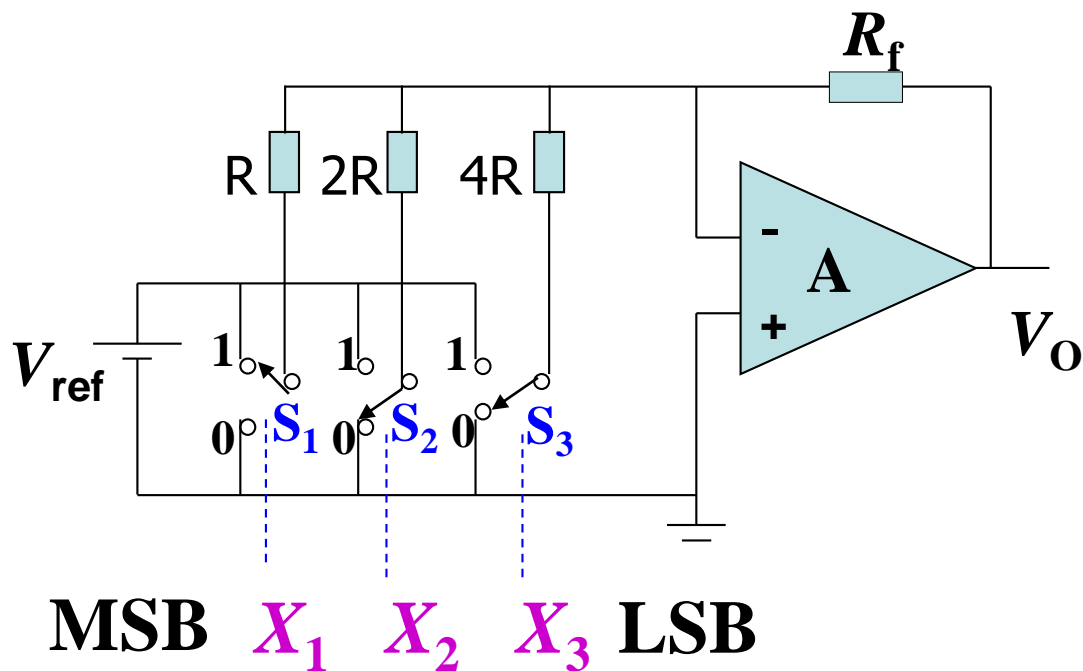
$$1001 \rightarrow \frac{9}{2^4} \text{FSR}$$

$$0011 \rightarrow \frac{3}{2^4} \text{FSR}$$

9.1.2 权电阻DAC Binary-Weighted DAC

Weighted-Resistance DAC

电路 (3 位)



V_{ref} : 参考电压

S_i : 模拟电子开关

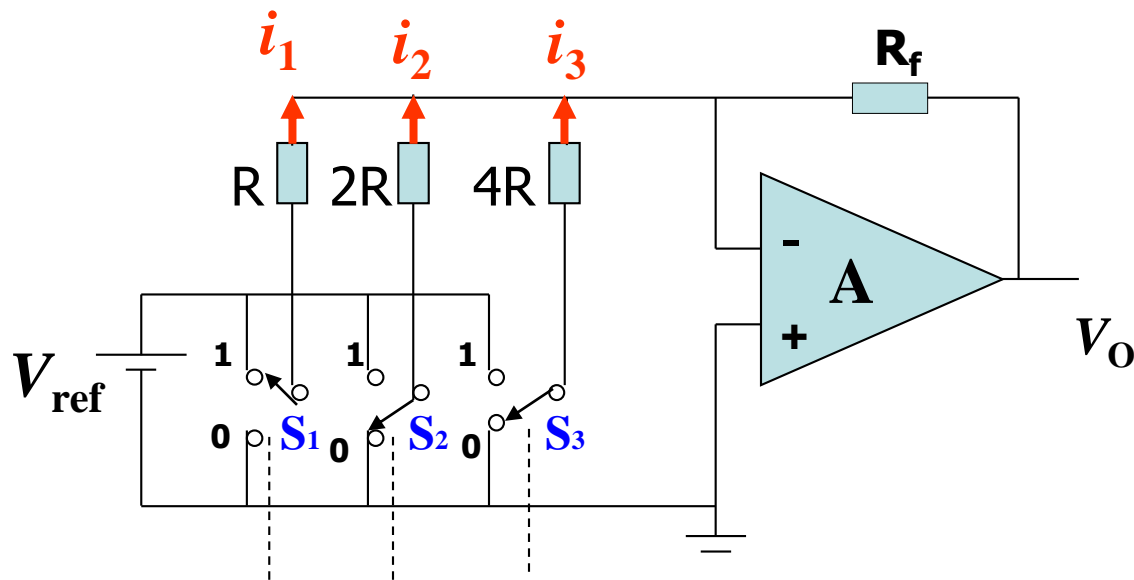
X_i : 3位数字

S_i 由 X_i 决定

$X_i = 1$, $S_i \rightarrow V_{\text{ref}}$

$X_i = 0$, $S_i \rightarrow \text{地}$

A : Amplifier 求和运放
一端为虚地



支路电阻值:

$2^0R, 2^1R, 2^2R \dots$

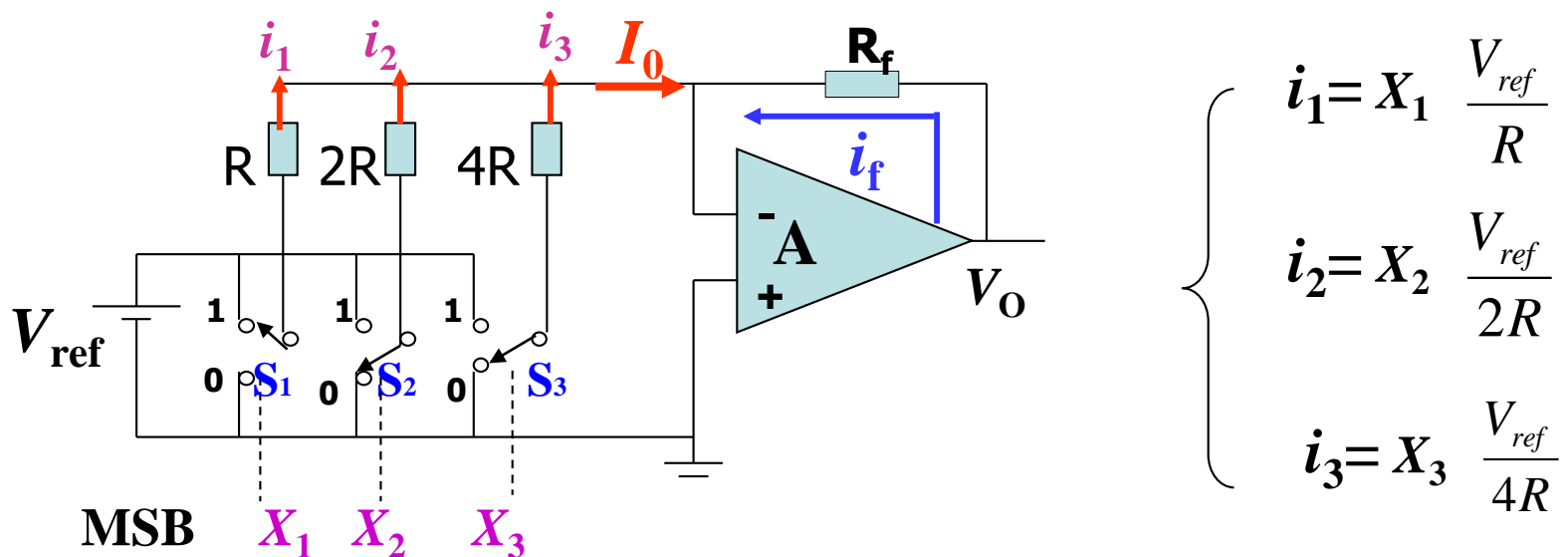
R_f 反馈电阻

MSB $X_1 X_2 X_3$

分析: 输入数字量 $X_1X_2X_3 \longrightarrow$ 输出模拟量 V_0

叠加定理

$$\left\{ \begin{array}{l} X_1 \text{ 单独作用 } (X_1=1, X_2=X_3=0) : i_1 = X_1 \frac{V_{ref}}{R} \\ X_2 \text{ 单独作用 } (X_2=1, X_1=X_3=0) : i_2 = X_2 \frac{V_{ref}}{2R} \\ X_3 \text{ 单独作用 } (X_3=1, X_1=X_2=0) : i_3 = X_3 \frac{V_{ref}}{4R} \end{array} \right.$$



X_1 的权是 X_2 的2 倍, 与二进制数的权相对应, 称为权电阻网络.

输出总电流: $I_0 = i_1 + i_2 + i_3 =$

$$X_1 \frac{V_{ref}}{R} + X_2 \frac{V_{ref}}{2R} + X_3 \frac{V_{ref}}{4R} = \frac{2V_{ref}}{R} \cdot \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3}$$

模拟输出电压: $V_O = i_f R_f = -I_0 R_f$

$$V_O = -\frac{2V_{ref}}{R} R_f \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3}$$

$$V_O \propto X_1 X_2 X_3$$

$$V_o = - \underbrace{\frac{2V_{ref}}{R} R_f}_{\text{FSR 满刻度}} \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3}$$

反向

分子：二进制数按权展开的十进制数

分母： 2^3 (3位)

n 位 权电阻 DAC 模拟输出电压 V_o :

$$V_o = - \underbrace{\frac{2V_{ref}}{R} R_f}_{\text{FSR}} \cdot \frac{X_1 2^{n-1} + X_2 2^{n-2} + \dots + X_n 2^0}{2^n}$$

FSR

优点：简单 直观

缺点：电阻值太多不易准确

$$V_o = -\frac{2V_{ref}}{R} R_f \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3} = -FSR \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3}$$

$$V_{o\min} = -\frac{2V_{ref}}{R} R_f \cdot \frac{1}{2^n}$$

Resolution
分辨率

$$s = |V_{o\min}| = \frac{1}{2^3} FSR$$

(不考虑0输出)

$$V_{o\max} = -\frac{2V_{ref}}{R} R_f \cdot \frac{2^n - 1}{2^n}$$

例：3位权电阻

DAC, $V_{ref} = 8 \text{ V}$,

$R_f = R = 2 \text{ k}\Omega$.

当 $X_1 X_2 X_3 = 011$,

110, $V_o = ?$

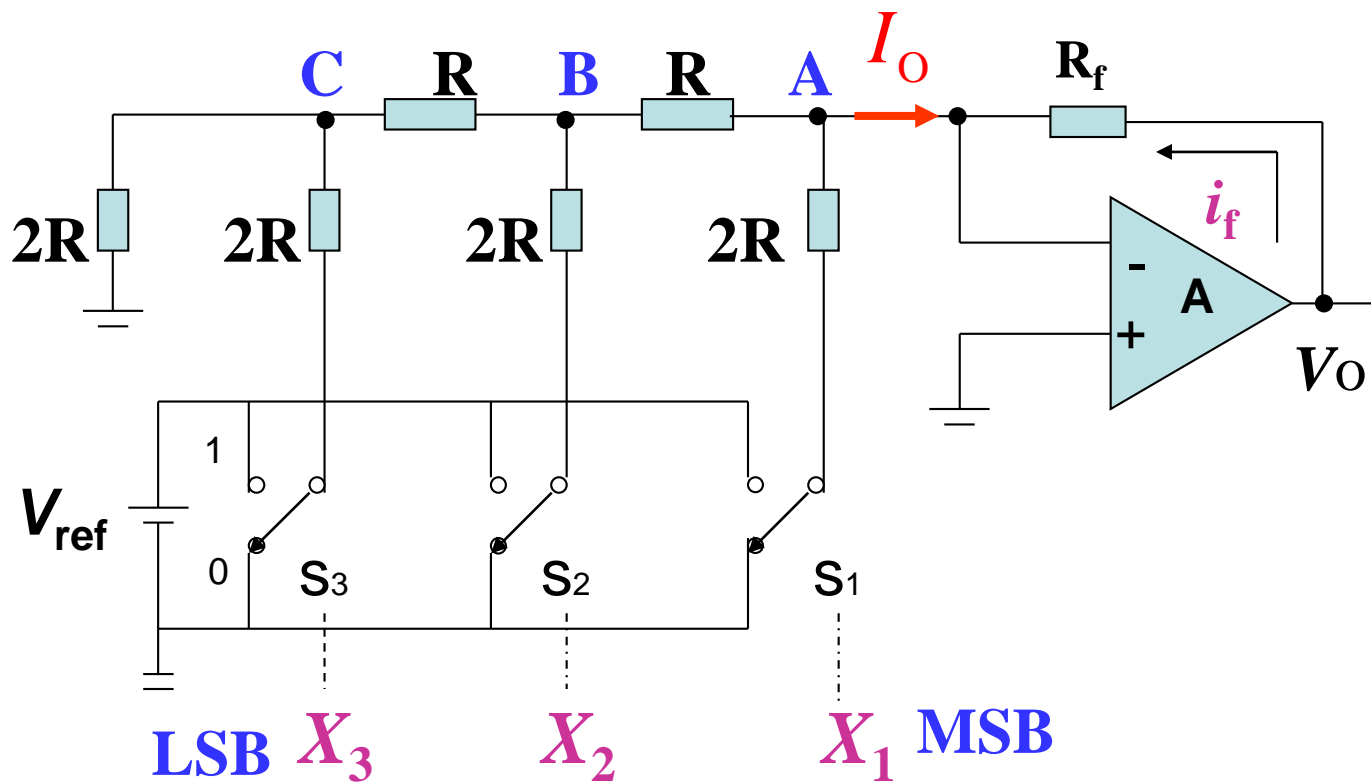
$$FSR = \frac{2V_{ref}}{R} R_f = \frac{2 \times 8 \times 2 \times 10^3}{2 \times 10^3} = 16 \text{ V}$$

$$\text{011} \quad V_o = -FSR \cdot \frac{3}{2^3} = -16 \times \frac{3}{8} = -6 \text{ V}$$

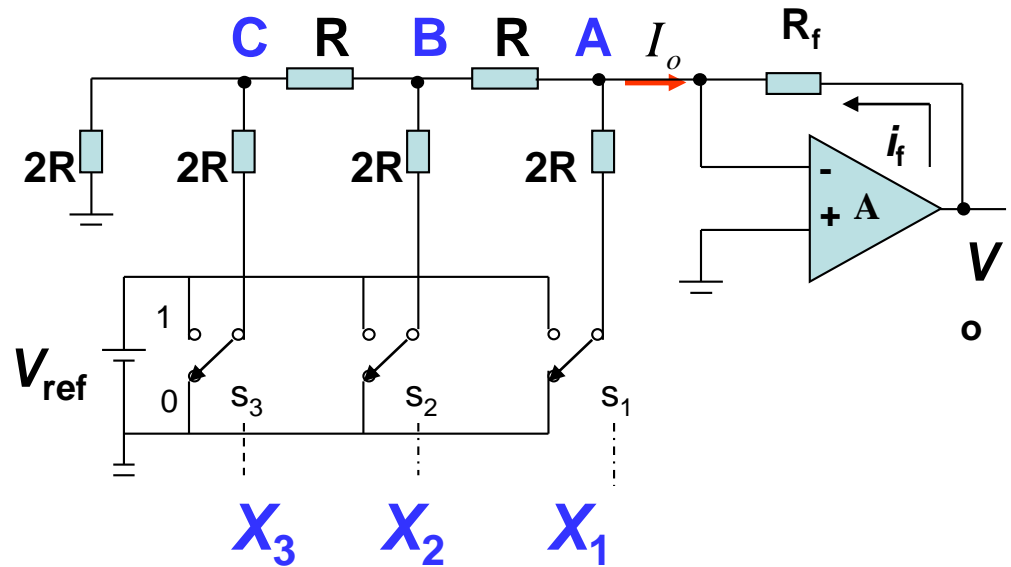
$$\text{110} \quad V_o = -16 \times \frac{6}{8} = -12 \text{ V}$$

9.1.3 R-2R 梯形DAC (Ladder)

电路



注意: X_1 MSB X_3 LSB 位置与权电阻相反.



特点:

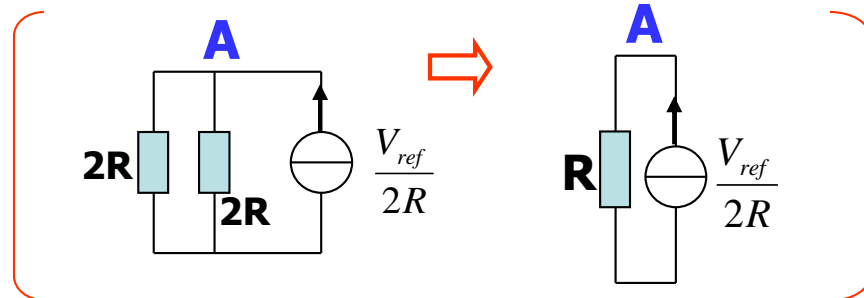
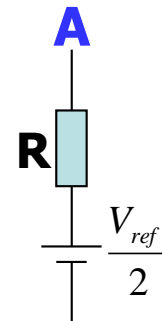
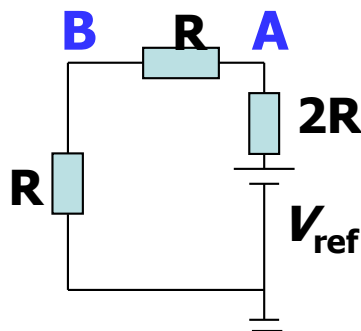
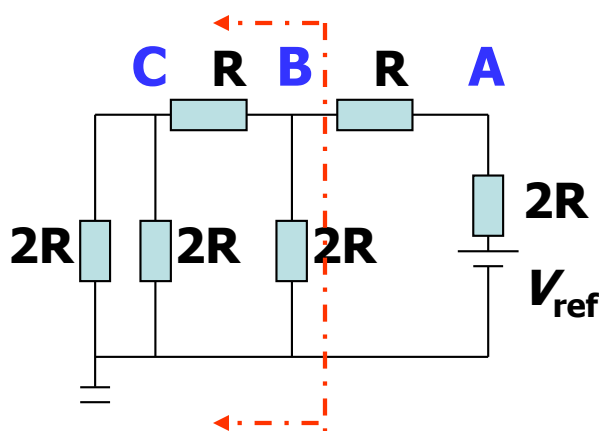
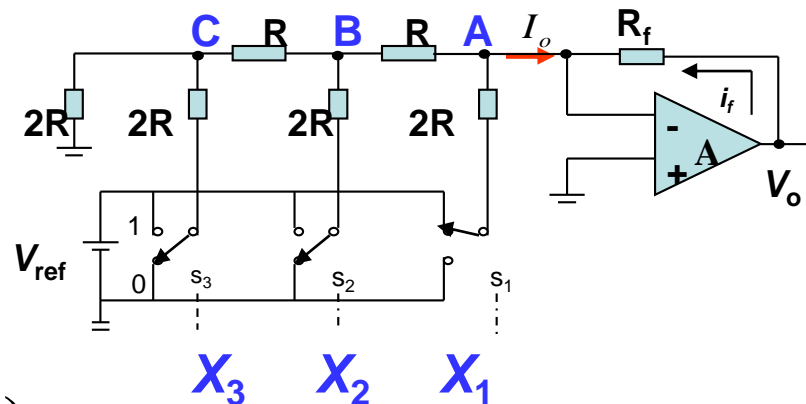
- 1) 整个网络只有 **2** 种电阻。网络由相同的电路环节组成, 每节有**2** 个电阻, 一个开关, 每节对应二进制一位数.
- 2) 每个节点 (**C.B.A**) 对地等效电阻都是 **R**.

分析

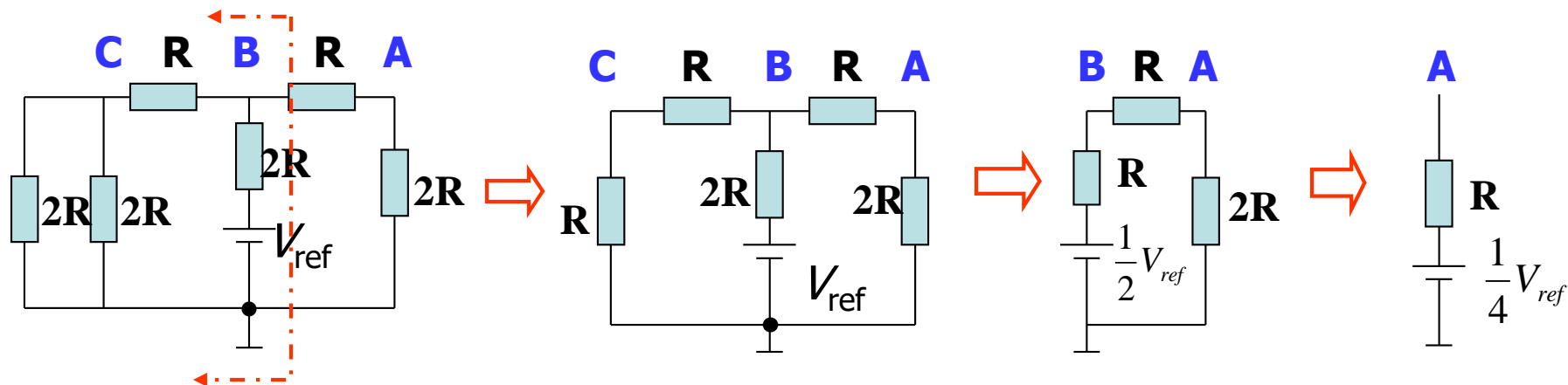
Thevenin's theorem

戴维南定理

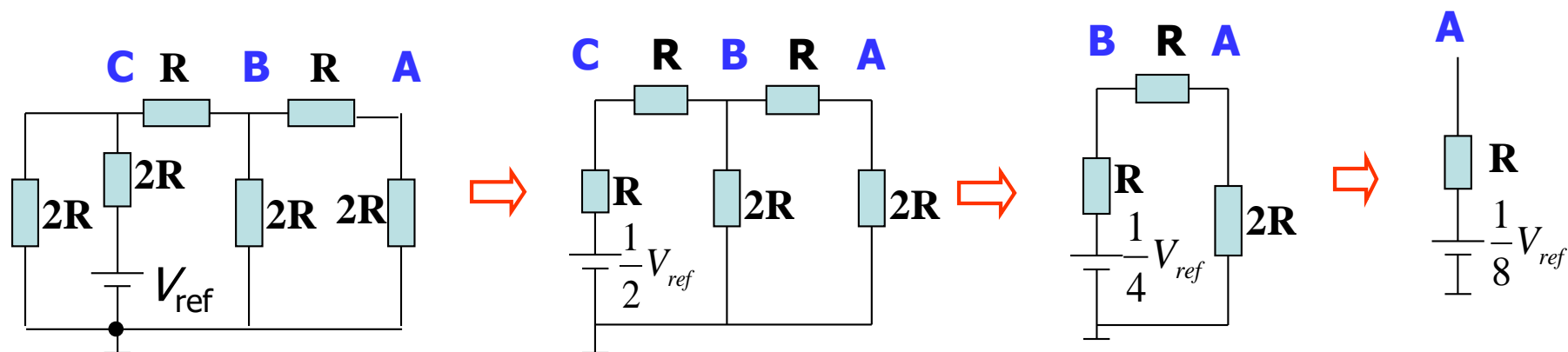
X_1 单独作用 ($X_1 X_2 X_3 = 100$)



X_2 单独作用: ($X_1X_2X_3=010$)



X_3 单独作用: ($X_1X_2X_3=001$)



从左端开始, 每右移一个节点, 等效电路中电源电压便衰减为它的一半, 而串联电阻仍为 R . 位数越低, 电压衰减越厉害. (即离A 越远, 在A 处引起的电流越小)

叠加: 总电压

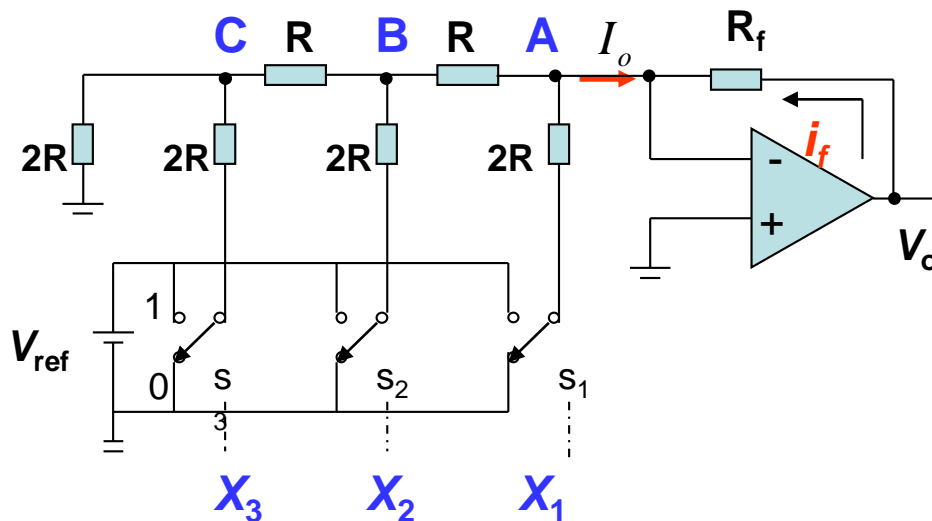
$$V_i = X_1 \frac{V_{ref}}{2} + X_2 \frac{V_{ref}}{4} + X_3 \frac{V_{ref}}{8} = V_{ref} \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3}$$

从图中有

$$I_0 = -i_f$$

$$\frac{V_i}{R} = -\frac{V_o}{R_f}$$

$$\therefore V_o = -\frac{V_i}{R} R_f$$



R-2R 梯形 DAC 模拟输出电压:

$$\therefore V_o = -\frac{V_i}{R} R_f$$

$$V_o = -\frac{V_{ref}}{R} R_f \cdot \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3}$$

FSR

FSR

$$FSR = \frac{V_{ref}}{R} R_f$$

最大值

$$V_{o\max} = -\frac{V_{ref}}{R} R_f \cdot \frac{7}{2^3} = -\frac{7}{2^3} FSR$$

最小值

$$V_{o\min} = -\frac{V_{ref}}{R} R_f \cdot \frac{1}{2^3} = -\frac{1}{2^3} FSR$$

分辨率

$$s = |V_{o\min}| = \frac{1}{2^3} FSR$$

例： 3 位 R-2R 梯形 DAC, $V_{ref} = 4 \text{ V}$, $R_f = 2 \text{ K}\Omega$, $R = 1 \text{ K}\Omega$

求： (1) FSR; (2) 当 $X_1X_2X_3 = 010$ 和 100 时, V_O 的值;
(3) 分辨率; (4) V_{Omax} ;

解： (1) FSR
$$FSR = \frac{V_{ref}}{R} R_f = \frac{4 \times 2 \times 10^3}{1 \times 10^3} = 8 \text{ V};$$

(2) **010**
$$V_o = -FSR \frac{2}{2^3} = -\frac{8 \times 2}{8} = -2 \text{ V}$$

100
$$V_o = -\frac{8 \times 4}{8} = -4 \text{ V};$$

(3) 分辨率
$$|V_{Omin}| = \left| -\frac{1}{2^3} FSR \right| = \frac{1}{8} \times 8 = 1 \text{ V}$$

(4)
$$V_{Omax} = -\frac{7}{2^3} FSR = -\frac{7}{8} \times 8 = -7 \text{ V}$$

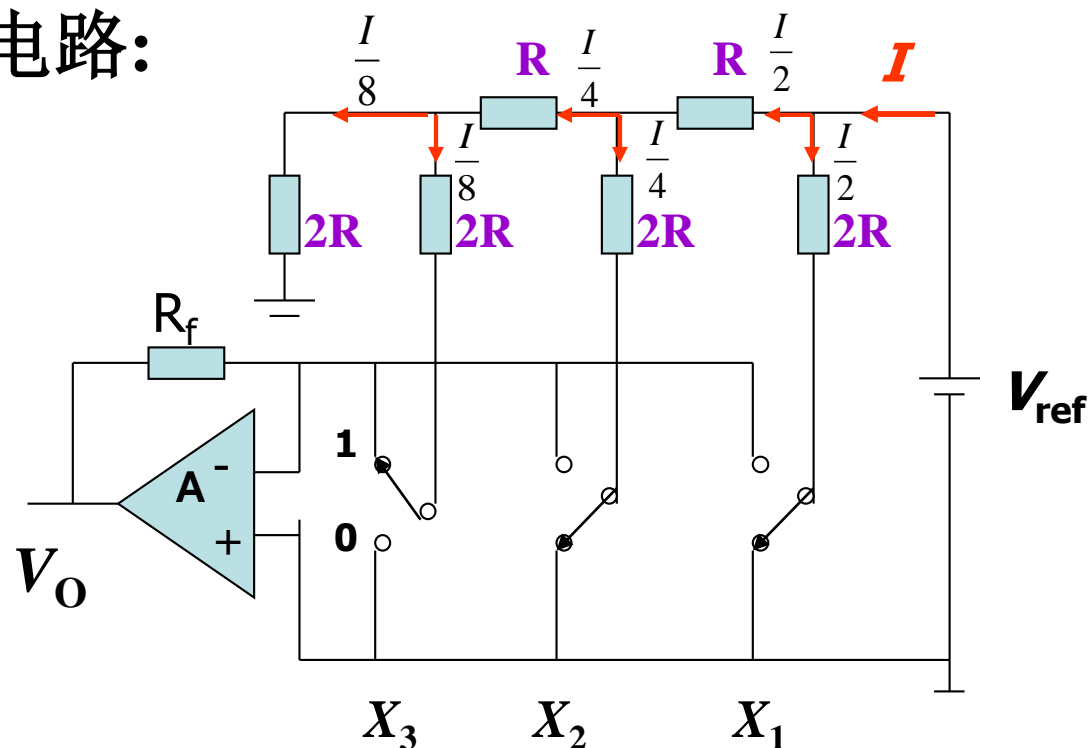
R-2R 梯形 DAC 优点:

与权电阻DAC比, 电阻种类少, 易集成;
开关工作条件相同.

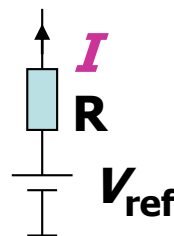
缺点: 工作速度慢 (开关接1、0换向时, 开关分布电容充放电, 有动态尖峰电流, 影响工作速度)

9.1.4 R-2R 倒梯形DAC (Inverted Ladder)

电路:



所有节点等效电阻为R,
等效于



R-2R 梯形 DAC

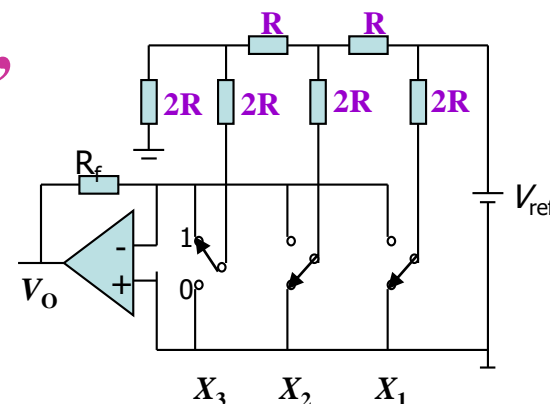
$V_{ref} \longleftrightarrow$ 运放A
换位

此网络是电流输出型, 开关1 端经运放和 R_f , 把电流转换成电压输出.

$$I = \frac{V_{ref}}{R}$$

倒梯形网络和梯形网络在工作原理, 模拟输出电压公式, 分辨率等都相同.

$$V_o = -\frac{V_{ref}}{R} R_f \cdot \frac{X_1 2^{n-1} + X_2 2^{n-2} + \dots + X_n 2^0}{2^n}$$



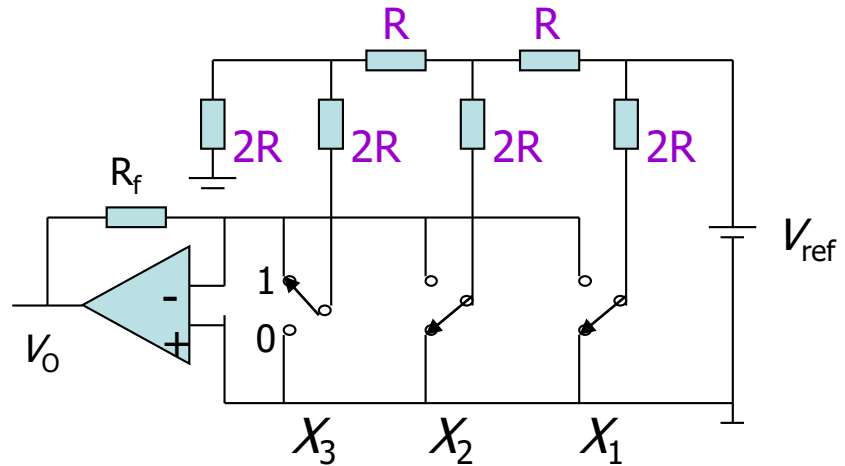
优点: 开关位置改换时电压变化很小, 各支路电流不改变, 初态尖峰电流小, 转换速度快。

(是因为它的两个输出端都接地) $\begin{cases} \mathbf{x=1} & \text{运放虚地} \\ \mathbf{x=0} & \text{运放实地} \end{cases}$

由开关两端分布电容的充放电所造成的工作速度下降得到克服)

练习

三位倒梯形电阻DAC电路中，已知 $V_{\text{ref}} = 6 \text{ V}$ ， $R = 20 \text{ k}\Omega$ ， $X_1X_2X_3 = 110$ ，求当 $V_o = -1.5 \text{ V}$ 时反馈电阻 R_f 的值。



解：

$$\begin{aligned} V_o &= -\frac{V_{\text{ref}} R_f}{R} \frac{X_1 2^2 + X_2 2^1 + X_3 2^0}{2^3} \\ &= -\frac{6 R_f}{20 \times 10^3} \times \frac{6}{2^3} = -1.5 \text{ V} \end{aligned}$$

$$\therefore R_f = 6.67 \text{ k}\Omega$$

§ 9.1.6 集成 DAC (Integrated DAC)

双极性码

正负数


3种 DAC: 二进制有权码 单极性 $V_o > 0$

有的物理量需要表示方向, 即正负. 需要双极性码.

正数 : $+13 \rightarrow 0,1101$

负数: $-13 \rightarrow -(1101)$

负数

 原码表示 1, 1101
反码表示 1, 0010
补码表示 1, 0011

另一种常用的双极性码为偏移码

实际应用中偏移码是最容易实现的双极性码。

常用的双极性码表（三位）

| FSR | 十进制分数 | 原码表示 | 补码表示 | 偏移码表示 |
|-------------------|-------|------|--------|--------|
| $+\frac{1}{2}FSR$ | + 3/4 | 0 11 | 0 11 | 1 11 |
| | + 2/4 | 0 10 | 0 10 | 1 10 |
| | + 1/4 | 0 01 | 0 01 | 1 01 |
| | + 0 | 0 00 | 0 00 | 1 00 |
| $-\frac{1}{2}FSR$ | - 0 | 1 00 | (0 00) | (1 00) |
| | - 1/4 | 1 01 | 1 11 | 0 11 |
| | - 2/4 | 1 10 | 1 10 | 0 10 |
| | - 3/4 | 1 11 | 1 01 | 0 01 |
| | - 4/4 | | 1 00 | 0 00 |

偏移码的构成：补码的符号位取反

偏移码是自然加权二进制码偏移而得名

用偏移码时, 输出模拟电压的动态范围不变.

V_O : 范围不变

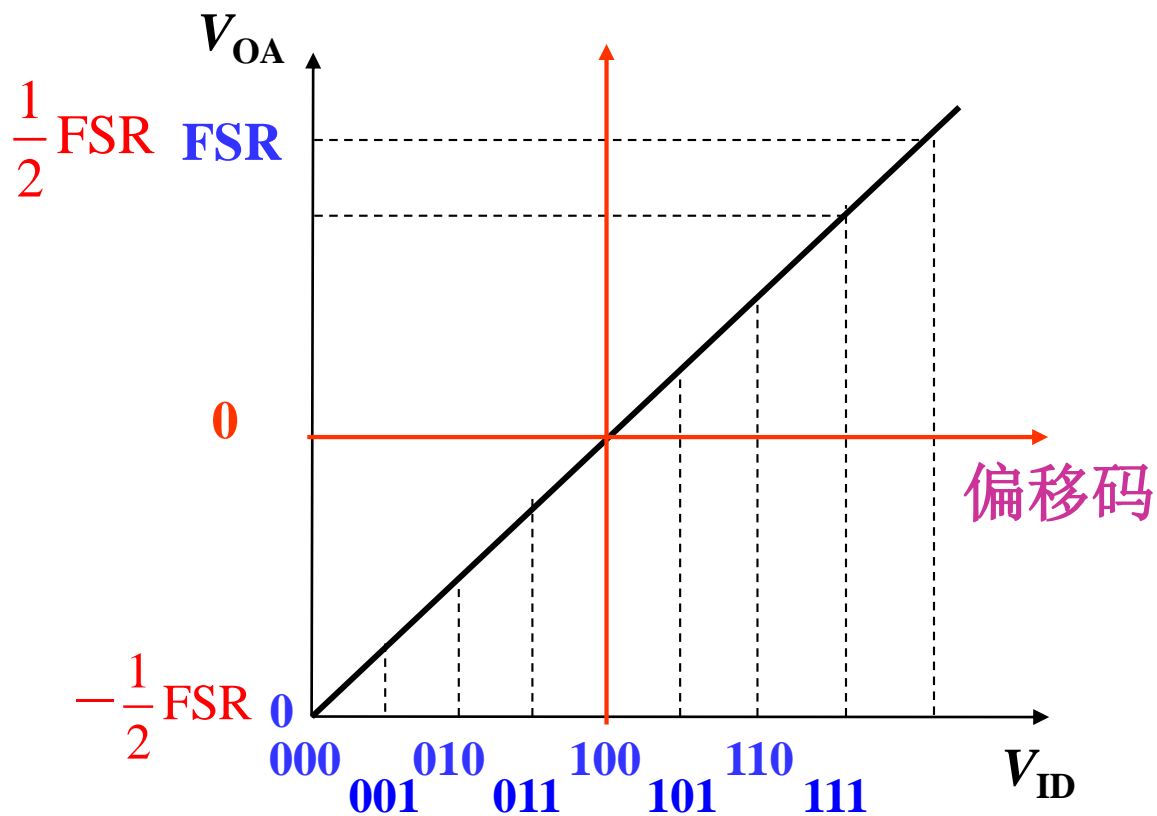
单极性码: 0 ~ 10V,

双极性码: -5 ~ +5V.

双极性码:

$$FSR_{(bi)} = \frac{1}{2} FSR_{(mono)}$$

用双极性码时, 满刻度值为单极性输出时的 1/2.



数字量 00...0 , 输出为 $-\frac{1}{2}FSR$,
数字量 11...1 , 输出为 $(\frac{1}{2}FSR - LSB)$,
数字量 10...0 , 输出为 0

例:

4 位DAC系统, $FSR=8\text{ V}$, 输入数字量 $X_1X_2X_3X_4=1011$, 当使用下列 4 种码时, 归一化模拟输出是多少?

a) 1011 为自然加权二进制

无符号位

b) 1011 为补码

c) 1011 为偏移码

d) 1011 为原码

} 有符号位

解: **1011** $V_0 = FSR \frac{X_1 2^3 + X_2 2^2 + X_3 2^1 + X_4 2^0}{2^4}$ 不考虑倒向

a) 二进制码 **1011 为 (11)₁₀** $V_0 = FSR \frac{11}{2^4} = 8 \times \frac{11}{16} = 5.5 \text{ V}$

b) 补码 \rightarrow 原码为 **1101** **(-5)** 3位负数

$$V_0 = \frac{1}{2} FSR \frac{-5}{2^3} = \frac{8 \times (-5)}{2 \times 2^3} = -2.5 \text{ V}$$

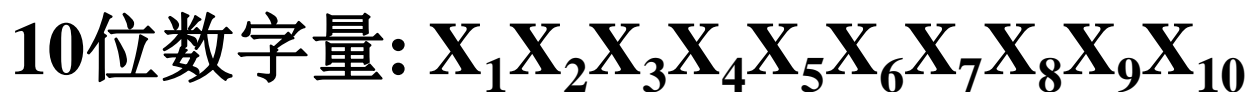
c) 偏移码 补码为 **0011**, 正数 **(+3)**

$$V_0 = \frac{1}{2} FSR \frac{3}{2^3} = \frac{1}{2} \times 8 \times \frac{3}{8} = 1.5 \text{ V}$$

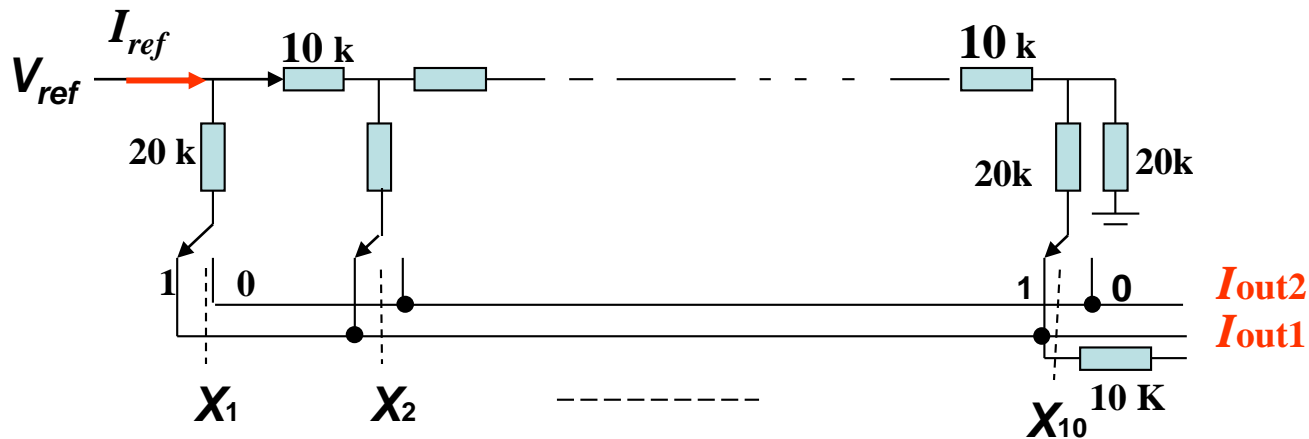
d) 原码 负数, **(-3)** $V_0 = \frac{1}{2} FSR \frac{-3}{2^3} = \frac{1}{2} \times 8 \times \frac{-3}{8} = -1.5 \text{ V}$

得到双极性模拟输出 (电路仍是4位)

1. AD7533结构



25



$$I_{ref} = \frac{V_{ref}}{R}$$

AD7533: 两个互补电流输出 I_{out1} 和 I_{out2}

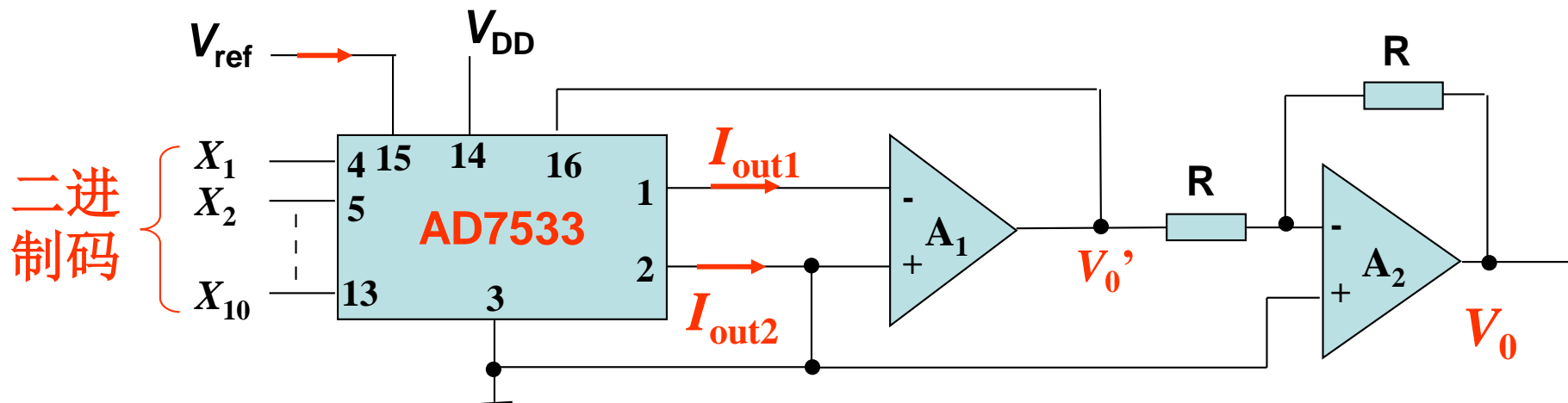
$X_i=1$, 开关向左侧, I_{out1} $I_{out1} = X_1 \frac{I_{ref}}{2} + X_2 \frac{I_{ref}}{2^2} + \dots + X_{10} \frac{I_{ref}}{2^{10}}$

$X_i=0$, 开关向右侧, I_{out2} $I_{out2} = \bar{X}_1 \frac{I_{ref}}{2} + \bar{X}_2 \frac{I_{ref}}{2^2} + \dots + \bar{X}_{10} \frac{I_{ref}}{2^{10}}$

$$I_{out1} + I_{out2} = \frac{I_{ref}}{2^1} + \frac{I_{ref}}{2^2} + \dots + \frac{I_{ref}}{2^{10}} = I_{ref} \frac{2^{10} - 1}{2^{10}} = \frac{1023}{1024} I_{ref} \approx I_{ref}$$

灌入电流 I_{ref}

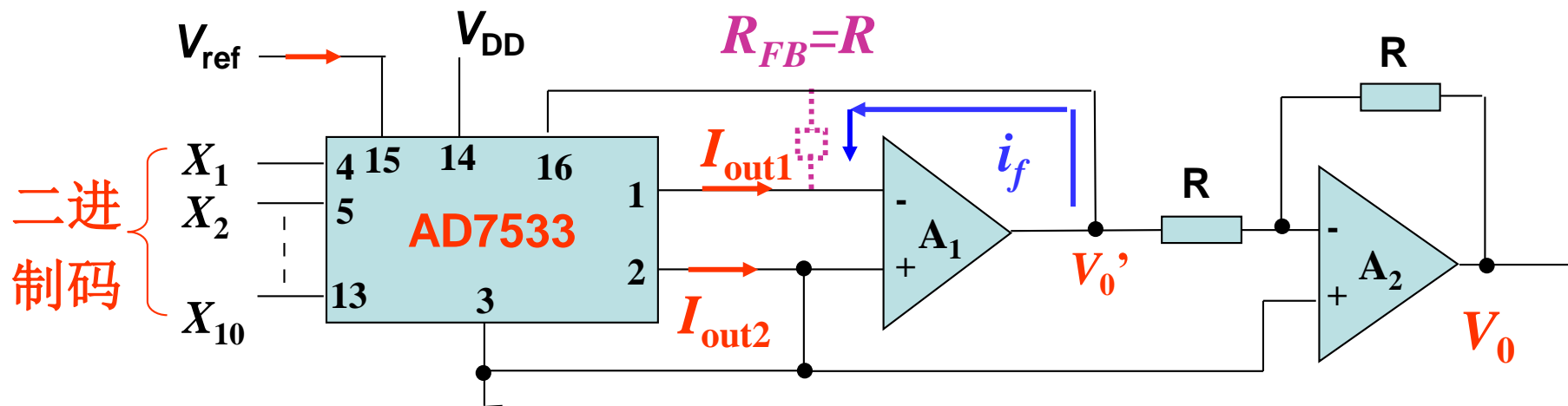
2. AD7533 接收自然加权二进制码



$$V_0 = -V_0'$$

AD7533使用说明:

- 1) I_{out1} 和 I_{out2} 可以用一个或两个. 使用一个时, 另一端接地。
- 2) 通过接运放, 可得到模拟输出电压 V_0



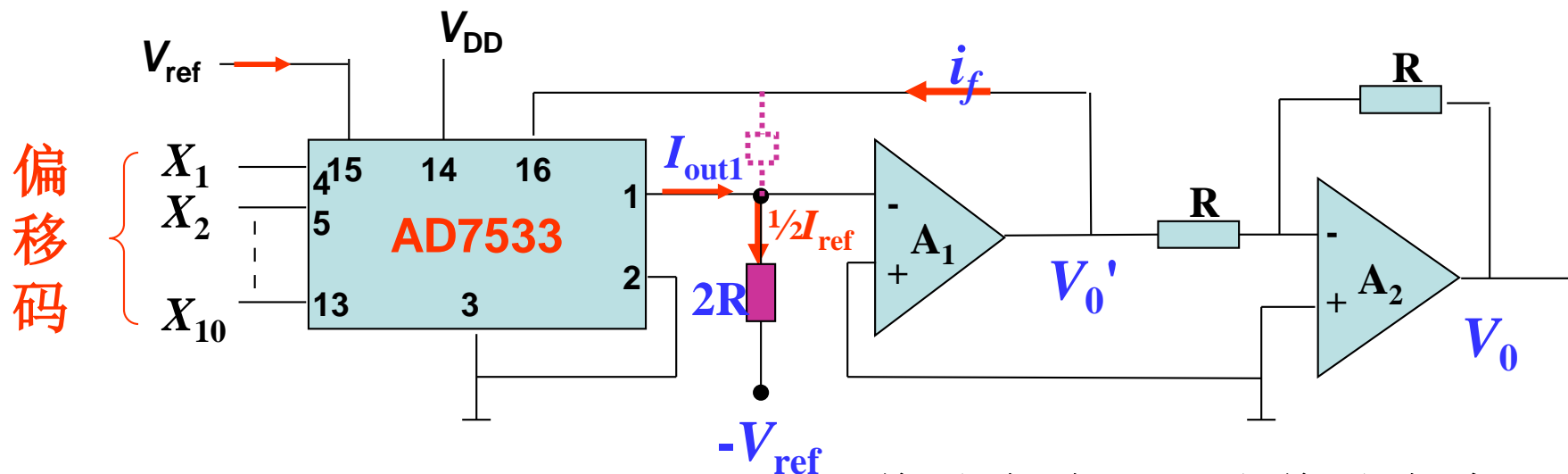
$$\begin{aligned}
 V_0' &= i_f R_{FB} = -I_{out1} R = -\left(X_1 \frac{I_{ref}}{2} + X_2 \frac{I_{ref}}{2^2} + \dots + X_{10} \frac{I_{ref}}{2^{10}}\right) R \\
 &= -I_{ref} R \frac{X_1 2^9 + X_2 2^8 + \dots + X_{10} 2^0}{2^{10}}
 \end{aligned}$$

AD7533接收自然加权二进制码的模拟输出电压

$$V_0 = -V_0' = V_{ref} \frac{X_1 2^9 + X_2 2^8 + \dots + X_{10} 2^0}{2^{10}}$$

$$V_{ref} = I_{ref} R = FSR$$

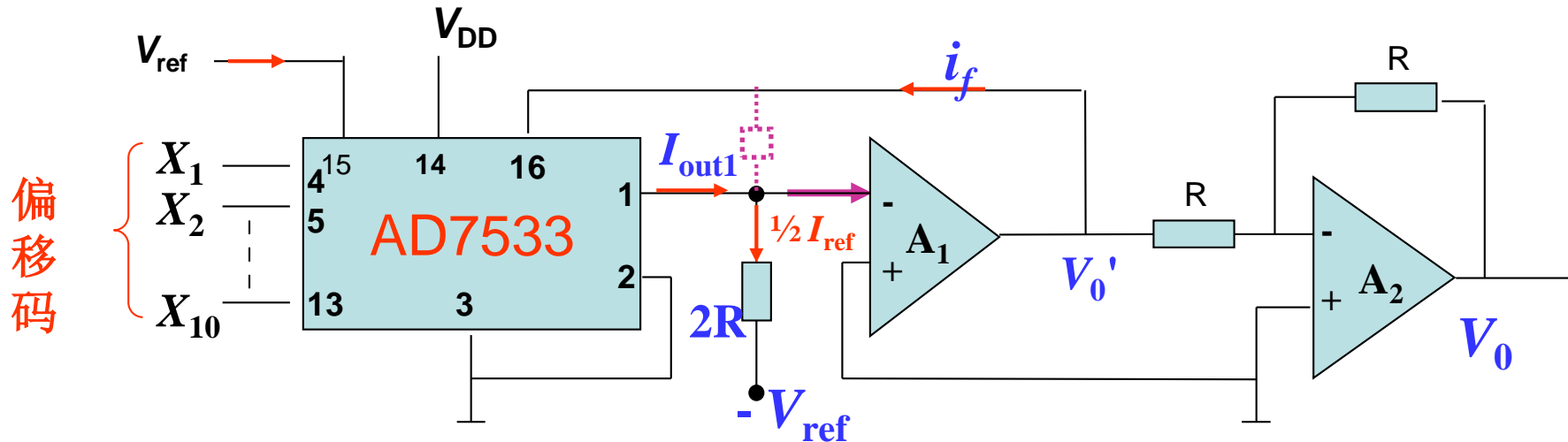
3. AD7533 接收偏移码电路



偏移电路，形成偏移电流，可直接接收偏移码

偏移电路：

外接一个负参考电源，产生一个与最高权电流数量相等，极性相反的电流 ($I_{\text{ref}} / 2$)。由运放得到双极性模拟输出。



$$V_0' = i_f R_{FB} = -\left(I_{out1} - \frac{I_{ref}}{2}\right) R_{FB} = -\left(I_{out1} - \frac{I_{ref}}{2}\right) R$$

$$V_0 = -V_0' = \left(I_{out1} - \frac{I_{ref}}{2}\right) R = \left(X_1 \frac{I_{ref}}{2} + X_2 \frac{I_{ref}}{2^2} + \cdots + X_{10} \frac{I_{ref}}{2^{10}} - \frac{I_{ref}}{2}\right) R$$

AD7533 接收偏移码:

$$V_0 = V_{ref} \frac{X_1 2^9 + X_2 2^8 + \cdots + X_{10} 2^0 - 2^9}{2^{10}}$$

$$V_{ref} = I_{ref} R$$

分子前部分是十位二进制数按权展开，
不再考虑符号位(已在偏移电流中考虑了)。

例：AD7533 接收偏移码, $V_{\text{ref}}=10\text{ V}$. 当输入数字量 $X_1\dots X_{10}$ 为下列值时求相应的模拟输出 V_0 .

$$X_1\dots X_{10}=1111111111 \quad V_0 = 10 \times \frac{2^{10}-1-2^9}{2^{10}} = 10 \times \frac{2^9-1}{2^{10}} = 10 \times \frac{511}{1024} = 4.99\text{ V}$$

补码: 0111111111 \longrightarrow $(2^9 - 1) = (+511)$

$$X_1\dots X_{10}=0111111111 \quad V_0 = 10 \times \frac{2^9-1-2^9}{2^{10}} = 10 \times \frac{-1}{1024} = -0.01\text{ V}$$

补码: 1111111111 \longrightarrow 原码 1000000001 \longrightarrow -1

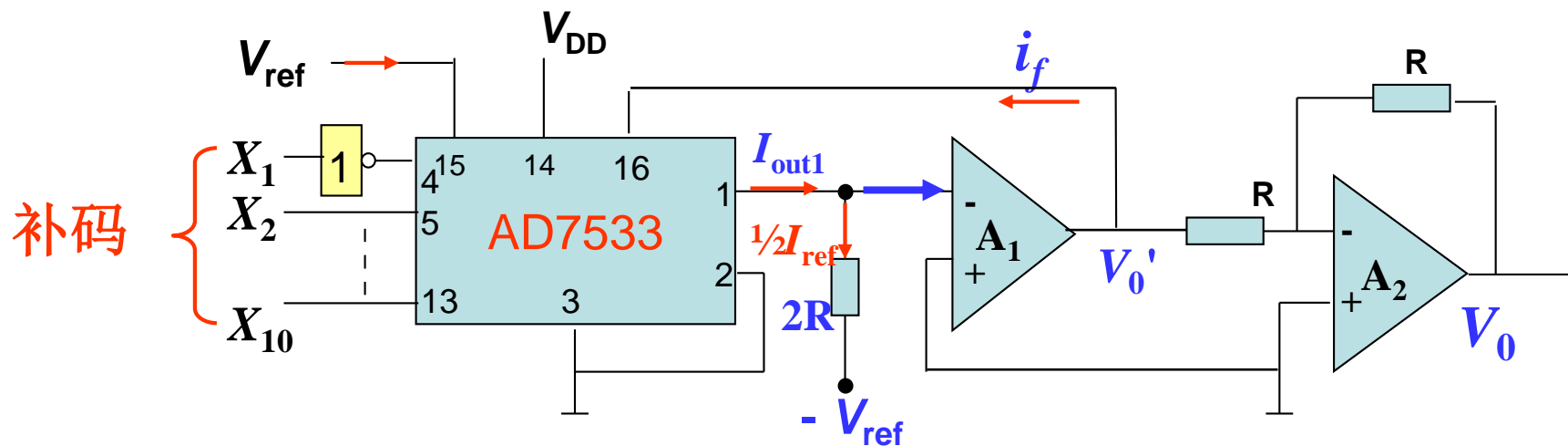
$$X_1\dots X_{10}=1000000000 \quad V_0 = 10 \times \frac{2^9-2^9}{2^{10}} = 0\text{ V}$$

$$X_1\dots X_{10}=0000000000 \quad V_0 = 10 \times \frac{0-2^9}{2^{10}} = -5\text{ V}$$

$$X_1\dots X_{10}=0000010111 \quad V_0 = 10 \times \frac{23-2^9}{2^{10}} = 10 \times \frac{-489}{1024} = -4.78\text{ V}$$

4. AD7533 接收补码

将偏移码电路的符号位取反，就可以接收补码。




模拟输出 V_0

$$V_0 = V_{ref} \frac{\overline{X_1} 2^9 + X_2 2^8 + \cdots + X_{10} 2^0 - 2^9}{2^{10}}$$


注意: $\overline{X_1}$

例：AD7533 接收补码, $V_{\text{ref}}=10\text{ V}$. 当输入数字量 $X_1\dots X_{10}$ 为下列值时求相应的模拟输出 V_0 。
保留2位小数。


$$V_0 = V_{\text{ref}} \frac{\overline{X}_1 2^9 + X_2 2^8 + \dots + X_{10} 2^0 - 2^9}{2^{10}}$$

$X_1\dots X_{10}=1111111111$

 (原码: 1000000001 \longrightarrow -1)


$$V_0 = 10 \times \frac{2^9 - 1 - 2^9}{2^{10}} = 10 \times \frac{-1}{2^{10}} = -0.01\text{ V}$$

$X_1\dots X_{10}=0111111111$


$$V_0 = 10 \times \frac{2^{10} - 1 - 2^9}{2^{10}} = \frac{10 \times (2^9 - 1)}{2^{10}} = 4.99\text{ V}$$

$X_1\dots X_{10}=0000000000$


$$V_0 = 10 \times \frac{2^9 - 2^9}{2^{10}} = 0\text{ V}$$

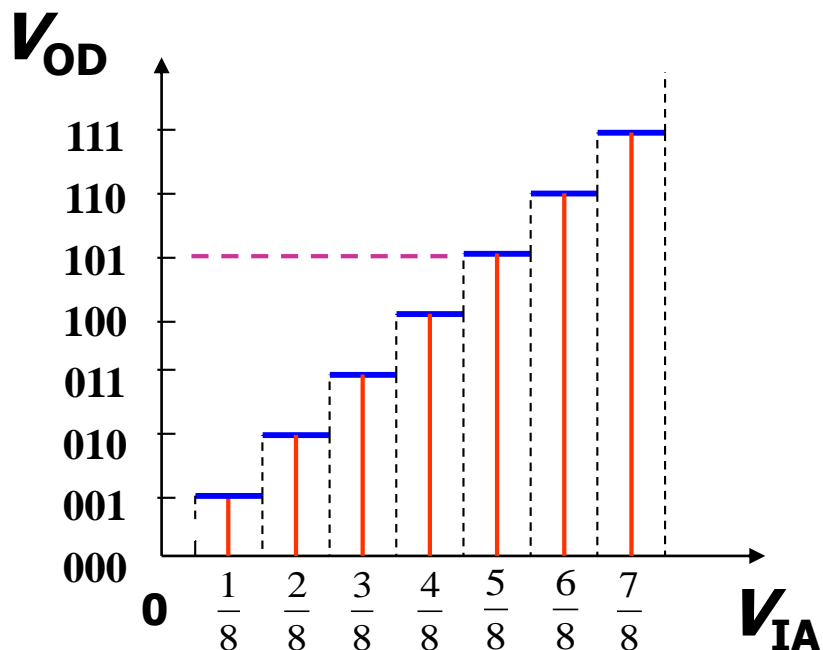
$X_1\dots X_{10}=1000000000$


$$V_0 = 10 \times \frac{0 - 2^9}{2^{10}} = -5\text{ V}$$

§ 9.3 模数转换电路 ADC

模数转换关系

3位ADC



ADC 特点

1) 不——对应:

一段连续量 \rightarrow 一个数


$$\left(\frac{1}{8} \pm \frac{1}{2} LSB \right) \longrightarrow 001$$
$$\left(\frac{5}{8} \pm \frac{1}{2} LSB \right) \longrightarrow 101$$

} 有舍有入

2) 转换误差:


也称固有误差

9.3.1 ADC 工作原理 ADC Operation

模拟：连续变化的量  数字：分立码


A/D 转换过程包括：

采样 **保持**



采样—保持电路

量化 **编码**



ADC 电路

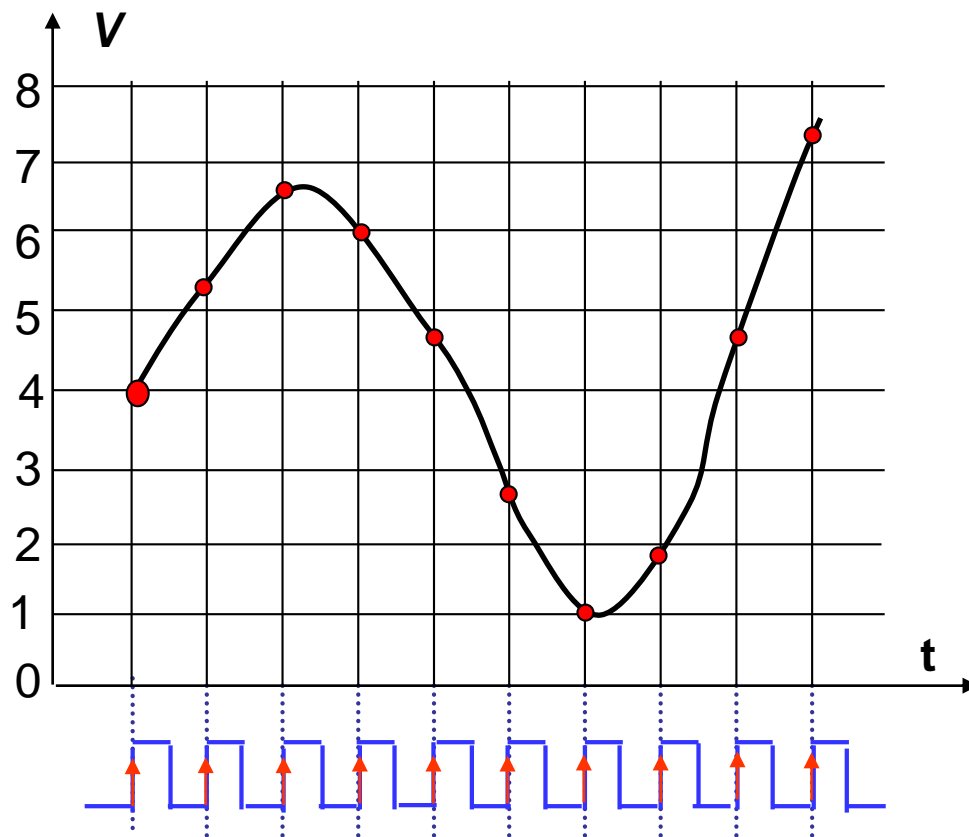
例：

模拟输入电压

采样脉冲到来时采出一系列分散的值（模拟量），并保持

采样脉冲

采样频率不能太低



量化：经采样-保持电路得到的模拟电压值按照某种方式归化到相应的离散电平上，这一过程称为数值量化。

编码：量化后的数值用代码表示出来。

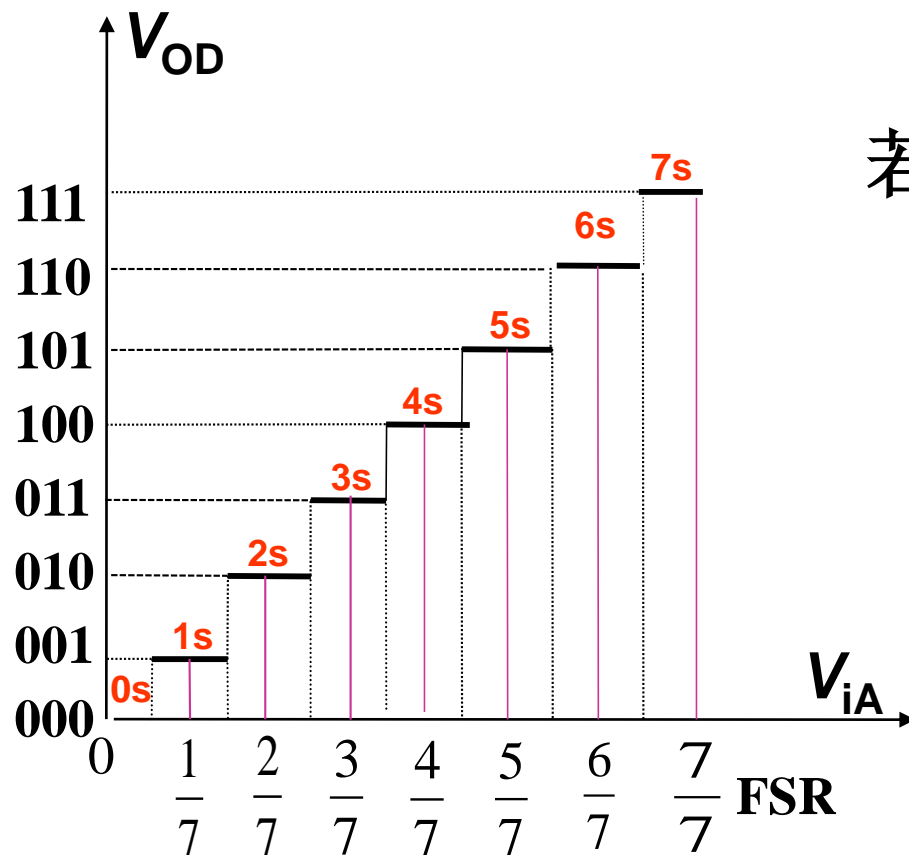
量化：{ 量化阶梯 s ：量化过程中所采取的最小数量单位。
量化误差：量化方式不同，误差不同。

量化方式有两种：

{ 四舍五入方式 **Rounding-off**
只舍不入 **No-carry**

1. 四舍五入法

(误差小)



8 个阶梯

3 位ADC

若将分母定义为 $(2^3-1)=7$, 有

FSR \rightarrow 最大输出111

若将分母定义为 $2^3=8$, 有

FSR \rightarrow 1000

而最高数字输出111只能对应

(FSR - LSB)

为了使FSR与最大数字输出对应, 取分母 $(2^3-1) = 7$

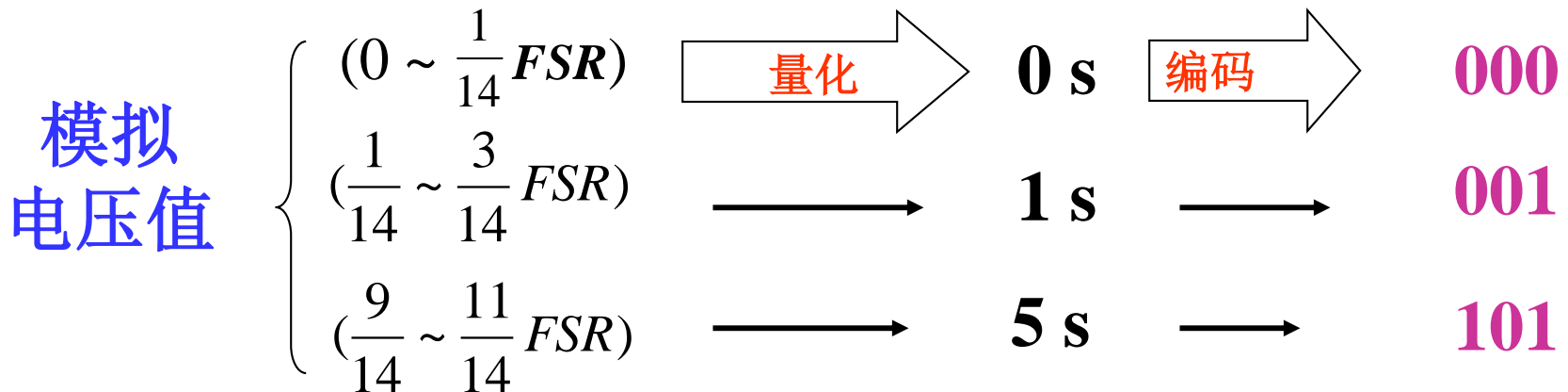
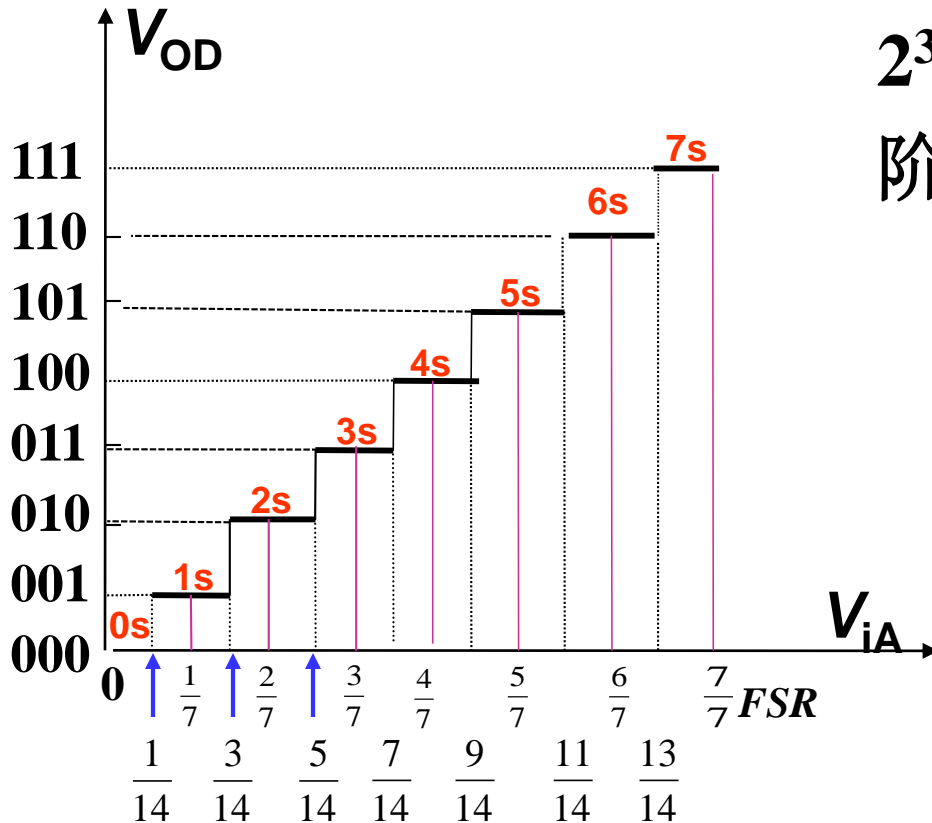
$2^3 = 8$ 量化阶梯 (0s ~ 7s).

阶梯:

$$s = \frac{1}{2^n - 1}$$

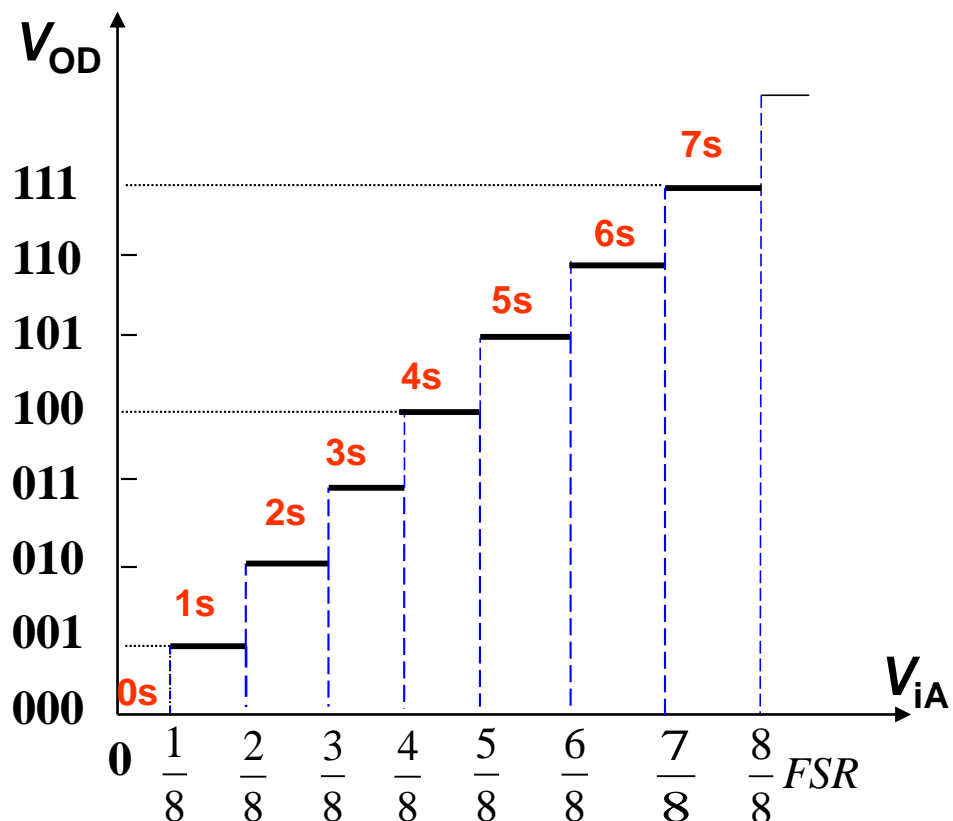
两阶梯之间为比较电平:

$$\frac{1}{14}, \frac{3}{14}, \dots, \frac{13}{14} FSR$$



2. 只舍不入方式

(误差大)



$2^3 = 8$ 个量化阶梯。

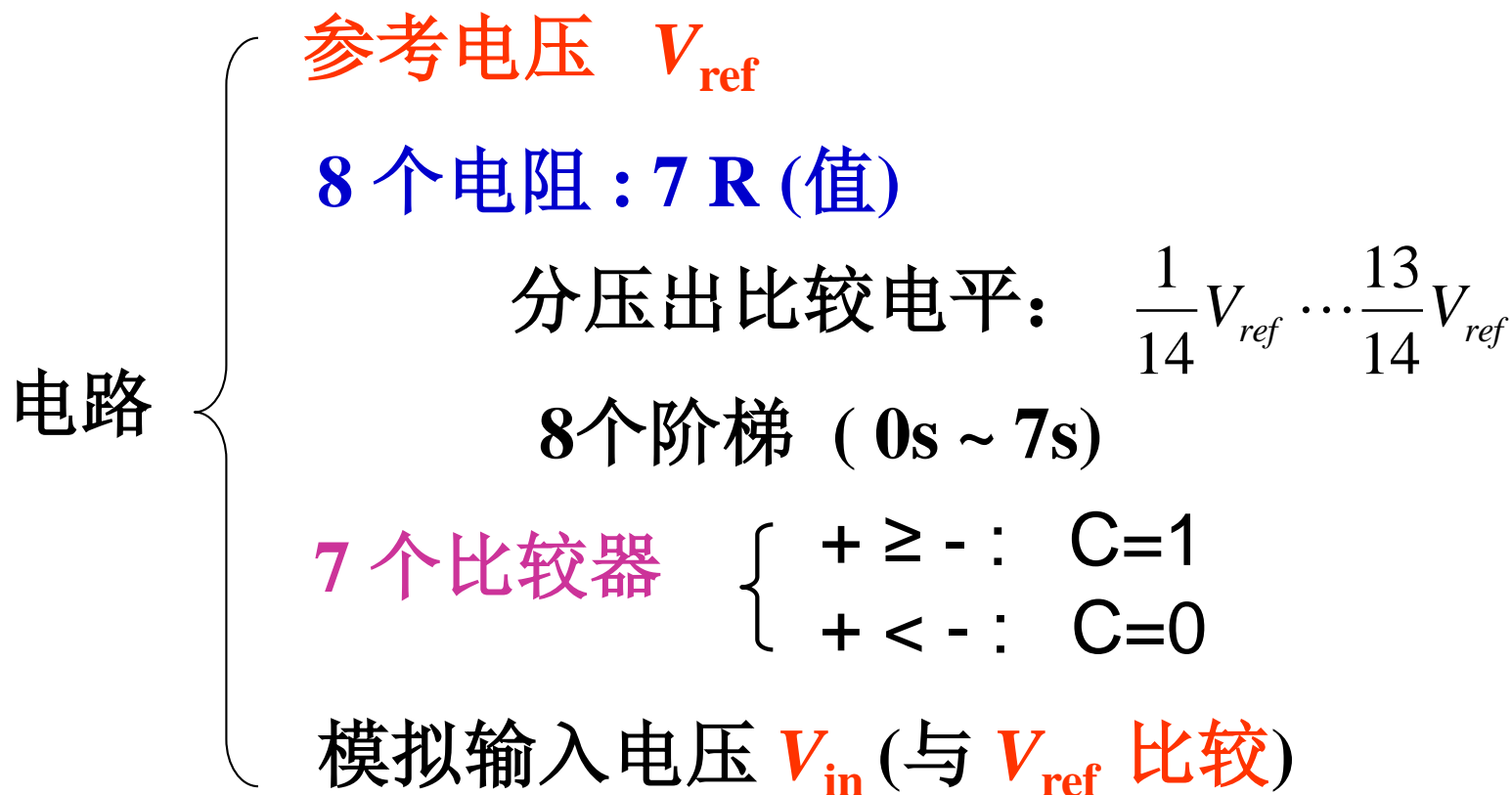
阶梯:

$$s = \frac{1}{2^n}$$

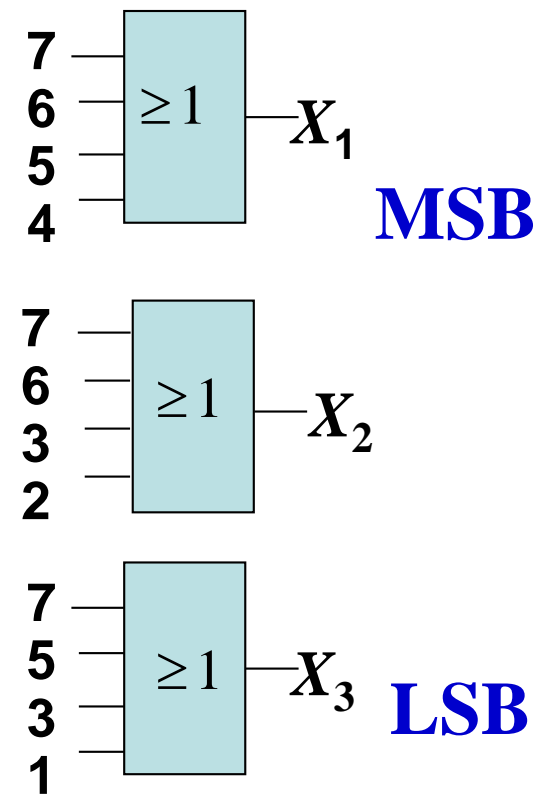
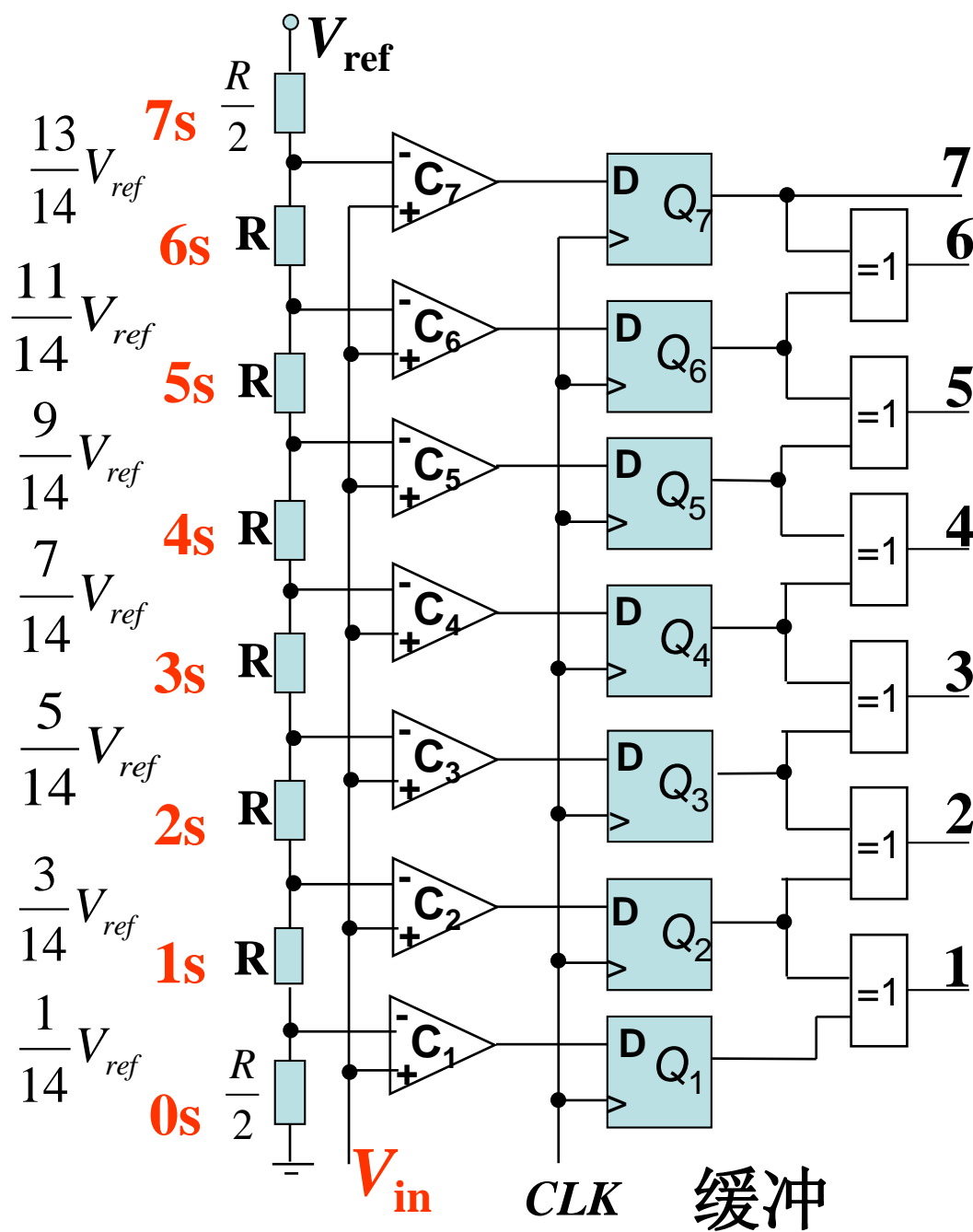
模拟输入 $\left\{ \begin{array}{l} (0 \sim \frac{1}{8} FSR) \longrightarrow 0s \longrightarrow 000 \\ (\frac{1}{8} \sim \frac{2}{8} FSR) \longrightarrow 1s \longrightarrow 001 \end{array} \right\}$ 只舍不入

9.3.2 并行比较 ADC (Flash ADC) Simultaneous ADC

1. 有舍有入并行比较ADC



$+ \geq - : C=1$
 $+ < - : C=0$



编码器

输入信号 V_{in} 在不同范围内转换成对应的数字量, 真值表如下:

| 输入模拟信号 V_{in} | 阶梯 | 等价模拟输入 $\overline{V_{in}}$ | 比较器输出 $C_7C_6C_5C_4C_3C_2C_1$ | 输出 1 异或门 | 输出 $X_1X_2X_3$ | 量化误差 |
|---|----|-------------------------------|----------------------------------|-------------|-------------------|--------------------------|
| $0 \leq V_{in} < \frac{1}{14}V_{ref}$ | 0s | 0 | 0 0 0 0 0 0 0 | No | 0 0 0 | $+\frac{1}{14}V_{ref}$ |
| $\frac{1}{14}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{3}{14}V_{ref}$ | 1s | $\frac{1}{7}FSR$ | 0 0 0 0 0 0 1 | 1 | 0 0 1 | $\pm\frac{1}{14}V_{ref}$ |
| $\frac{3}{14}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{5}{14}V_{ref}$ | 2s | $\frac{2}{7}FSR$ | 0 0 0 0 0 1 1 | 2 | 0 1 0 | $\pm\frac{1}{14}V_{ref}$ |
| $\frac{5}{14}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{7}{14}V_{ref}$ | 3s | $\frac{3}{7}FSR$ | 0 0 0 0 1 1 1 | 3 | 0 1 1 | $\pm\frac{1}{14}V_{ref}$ |
| $\frac{7}{14}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{9}{14}V_{ref}$ | 4s | $\frac{4}{7}FSR$ | 0 0 0 1 1 1 1 | 4 | 1 0 0 | $\pm\frac{1}{14}V_{ref}$ |
| $\frac{9}{14}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{11}{14}V_{ref}$ | 5s | $\frac{5}{7}FSR$ | 0 0 1 1 1 1 1 | 5 | 1 0 1 | $\pm\frac{1}{14}V_{ref}$ |
| $\frac{11}{14}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{13}{14}V_{ref}$ | 6s | $\frac{6}{7}FSR$ | 0 1 1 1 1 1 1 | 6 | 1 1 0 | $\pm\frac{1}{14}V_{ref}$ |
| $\frac{13}{14}V_{ref} \leq V_{in} < V_{ref}$ | 7s | V_{ref} | 1 1 1 1 1 1 1 | 7 | 1 1 1 | $\pm\frac{1}{14}V_{ref}$ |

看出: V_{in} 在第几号阶段内, 输出数字就是几.

例: 5 位有舍有入 ADC, $V_{\text{ref}} = 46.5 \text{ V}$, $R = 1 \text{ k}\Omega$. 求:

1) $V_{\text{in}} = 34.9 \text{ V}$, $X_1 X_2 X_3 X_4 X_5 = ?$

2) $V_{\text{in}} = 28.1 \text{ V}$, $X_1 X_2 X_3 X_4 X_5 = ?$

3) 若 $X = 10101$, $\overline{V_{\text{in}}} = ?$ V_{in} 取值范围。

解: 量化阶梯 $s = \frac{V_{\text{ref}}}{2^5 - 1} = \frac{46.5}{31} = 1.5 \text{ V}$

1) $V_{\text{in}} = 34.9 \text{ V}$, $\frac{V_{\text{in}}}{s} = \frac{34.9}{1.5} = 23.3 \rightarrow 23\text{s}$ $X_1 X_2 X_3 X_4 X_5 = 10111$

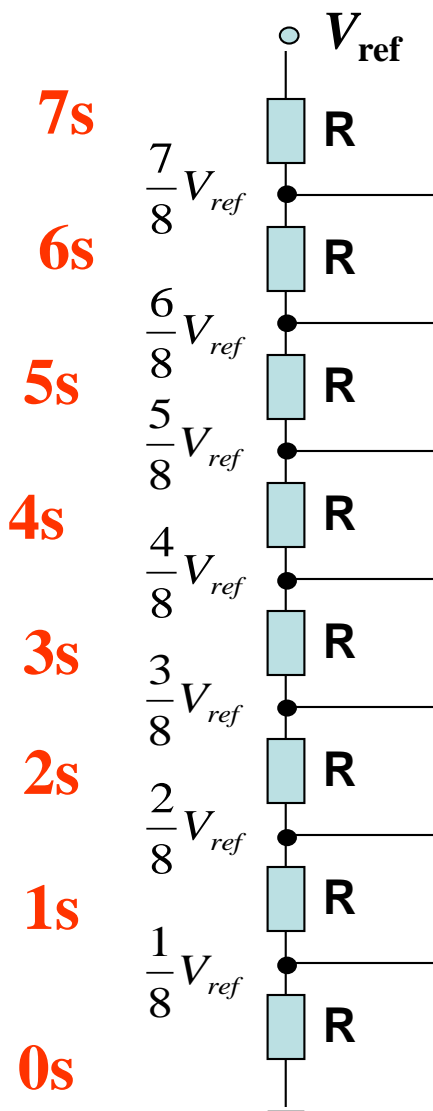
2) $V_{\text{in}} = 28.1 \text{ V}$, $\frac{28.1}{1.5} = 18.7 \rightarrow 19\text{s}$ $X_1 X_2 X_3 X_4 X_5 = 10011$

3) $X = 10101$, $(21) \rightarrow 21\text{s}$ $\overline{V_{\text{in}}} = 21 \times 1.5 \text{ V} = 31.5 \text{ V}$

$$V_i = (31.5 - \frac{1}{2} \times 1.5) \square (31.5 + \frac{1}{2} \times 1.5) \quad (\overline{V_{\text{in}}} \pm \frac{1}{2} s)$$

2. 只舍不入并行比较ADC

电路



电路其他部分与有舍有入电路相同

8 个电阻: 阻值 **8R**

分压, 比较电平: $\frac{1}{8}V_{ref} \sim \frac{7}{8}V_{ref}$

阶梯: **0s ~ 7s**

输入模拟电压 V_{in} , 与比较电平相比较, 转换成数字量.

3位 只舍不入并行比较 ADC真值表

| V_{in} | 阶梯 | $\overline{V_{in}}$ | $X_1X_2X_3$ | 误差 |
|---|-----------|----------------------|--------------|----------------------|
| $0 \leq V_{in} < \frac{1}{8}V_{ref}$ | 0s | 0 | 0 0 0 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |
| $\frac{1}{8}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{2}{8}V_{ref}$ | 1s | $\frac{1}{8}V_{ref}$ | 0 0 1 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |
| $\frac{2}{8}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{3}{8}V_{ref}$ | 2s | $\frac{2}{8}V_{ref}$ | 0 1 0 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |
| $\frac{3}{8}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{4}{8}V_{ref}$ | 3s | $\frac{3}{8}V_{ref}$ | 0 1 1 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |
| $\frac{4}{8}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{5}{8}V_{ref}$ | 4s | $\frac{4}{8}V_{ref}$ | 1 0 0 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |
| $\frac{5}{8}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{6}{8}V_{ref}$ | 5s | $\frac{5}{8}V_{ref}$ | 1 0 1 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |
| $\frac{6}{8}V_{ref} \leq V_{in} < \frac{7}{8}V_{ref}$ | 6s | $\frac{6}{8}V_{ref}$ | 1 1 0 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |
| $\frac{7}{8}V_{ref} \leq V_{in} < V_{ref}$ | 7s | $\frac{7}{8}V_{ref}$ | 1 1 1 | $\frac{1}{8}V_{ref}$ |

例: 4 位只舍不入并行比较ADC, $V_{\text{ref}}=32 \text{ V}$, $R=1 \text{ k}\Omega$. 求:

1) $V_{\text{in}}=8.9 \text{ V}$, $X_1X_2X_3X_4=?$

2) $V_{\text{in}}=25.6 \text{ V}$, $X_1X_2X_3X_4=?$

3) If $X_1X_2X_3X_4=1001$, $\overline{V_{\text{in}}}=?$ V_{in} 范围

解: 量化阶梯 $s = \frac{V_{\text{ref}}}{2^4} = \frac{32}{16} = 2 \text{ V}$

1) $V_{\text{in}}=8.9 \text{ V}$, $\frac{V_{\text{in}}}{s} = \frac{8.9}{2} = 4.45 \rightarrow 4\text{s} \rightarrow X_1X_2X_3X_4=0100$

2) $V_{\text{in}}=25.6 \text{ V}$, $\frac{25.6}{2} = 12.8 \rightarrow 12\text{s} \rightarrow X_1X_2X_3X_4=1100$

3) $X=1001$, $(9) \rightarrow 9\text{s}$ $\overline{V_{\text{in}}} = 9 \times 2 = 18 \text{ V}$

$V_{\text{in}} = 18 \sim 20 \text{ V}$ $\overline{V_{\text{in}}} \sim (\overline{V_{\text{in}}} + s)$

并行比较 ADC (flash ADC)

优点: 速度快(并行)

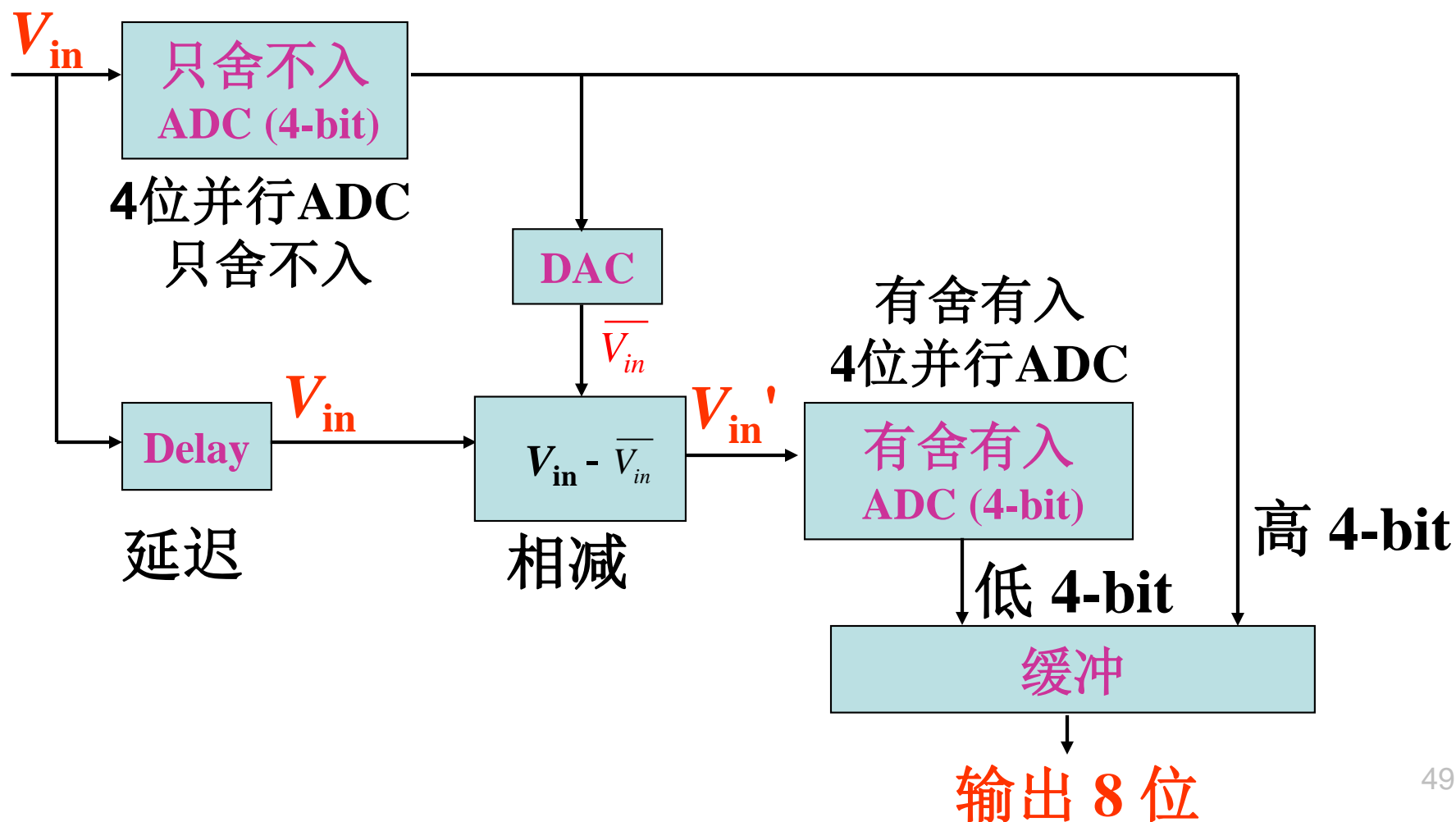
缺点: 硬件庞大

8位 flash ADC {

- $2^8 = 256$ 个电阻
- $2^8 - 1 = 255$ 个比较器
- 255 D-FFs
- $2^8 - 2 = 254$ 个异或门
- 8 个或门

9.3.3 并/串型ADC

以8-bit 并/串型ADC为例，是用两个4位并行ADC串接



过程: 1) V_{in} $\xrightarrow{\text{高 4 位 ADC}}$ $X_1X_2X_3X_4$

V_{in} 先进入高 4 位比较,
得到高 4 位的二进制数 (只舍不入)

$$S_1 = \frac{V_{ref}}{2^n}$$

2) $X_1X_2X_3X_4 \xrightarrow{\text{DAC}} \overline{V_{in}}$

把得到的 4 位二进制数经 DAC 转换成模拟量 $\overline{V_{in}}$

3) $(V_{in} - \overline{V_{in}}) = V_{in}'$

延迟后的信号与模拟量相减

4) $V_{in}' \xrightarrow{\text{低 4 位 ADC}}$ $X_5X_6X_7X_8$

差值送入低 4 位并行ADC, (有舍有入)
得到4位二进制数

$$S_2 = \frac{V_{ref}}{2^n - 1}$$

5) 输出 8 位: $X_1X_2X_3X_4X_5X_6X_7X_8$

例：8位并/串ADC, V_{in} 范围0-8.27 V, 若 $V_{in}=5.58$ V, 求输出8位二进制数 $X_1X_2X_3X_4X_5X_6X_7X_8$ (各步计算取小数点后两位)

解：

高4位只舍不入, $V_{ref} = 8.27$ V, (V_{in} 范围 0 ~ 8.27 V)

量化阶梯 $s_1 = \frac{V_{ref}}{2^4} = \frac{8.27}{16} = 0.52$ V

$$\frac{V_{in}}{s_1} = \frac{5.58}{0.52} = 10.73 \longrightarrow 10s \longrightarrow 1010 \quad (\text{高4位})$$

$$\overline{V_{in}} = 10 \times s_1 = 10 \times 0.52 = 5.20 \text{ V}$$

$$V'_{in} = V_{in} - \overline{V_{in}} = 5.58 - 5.20 = 0.38 \text{ V}$$

$$X_1X_2X_3X_4 = 1010$$

低4位需要量化的部分 V'_{in}

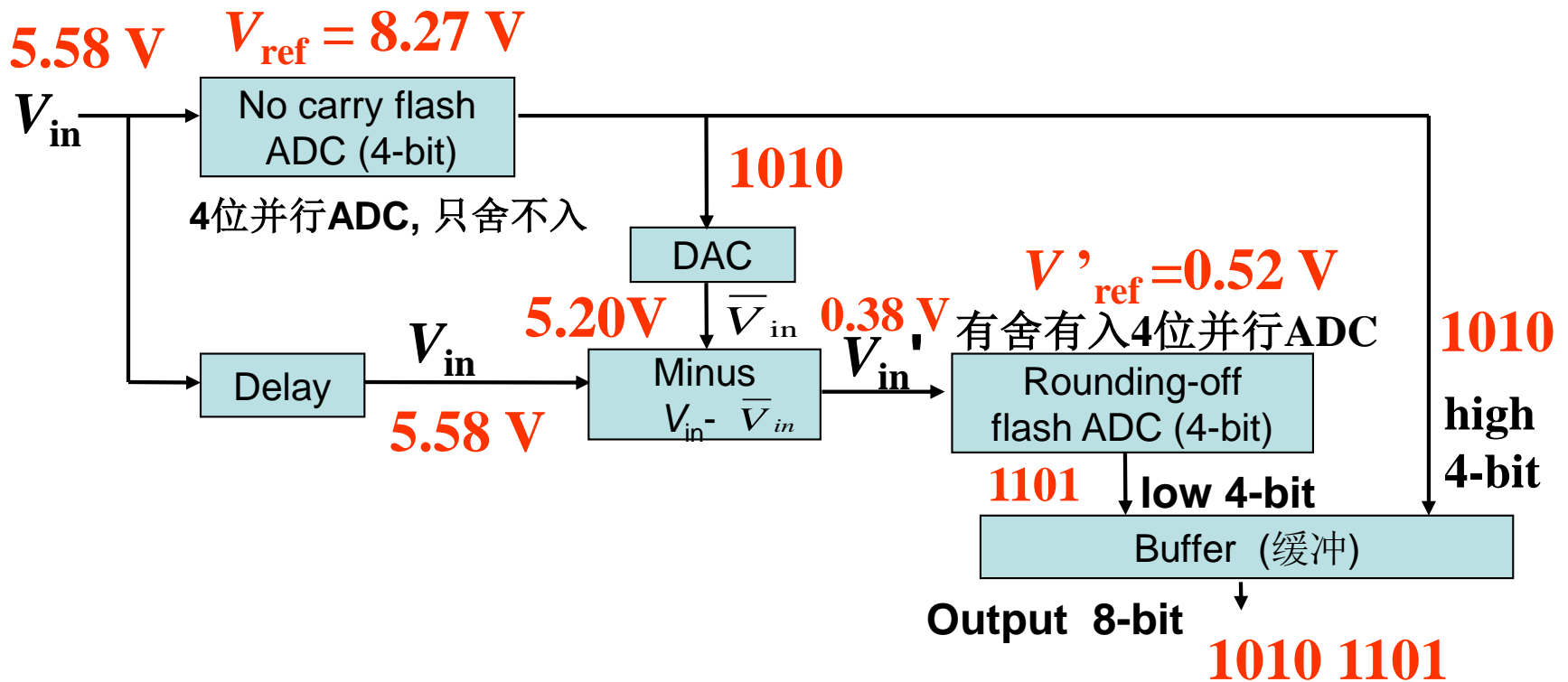
低 4 位，有舍有入 $V'_{ref} = s_1 = 0.52 \text{ V}$

阶梯 $s_2 = \frac{V'_{ref}}{2^4 - 1} = \frac{0.52}{15} = 0.03 \text{ V}$

$$\frac{V'_{in}}{s_2} = \frac{0.38}{0.03} = 12.67 \longrightarrow 13s \longrightarrow 1101 \quad (\text{低 4 位})$$

8位数字输出码:

$$X_1X_2X_3X_4X_5X_6X_7X_8 = 1010 \ 1101$$



9.3.4 逐次逼近型ADC (逐位比较型 ADC)

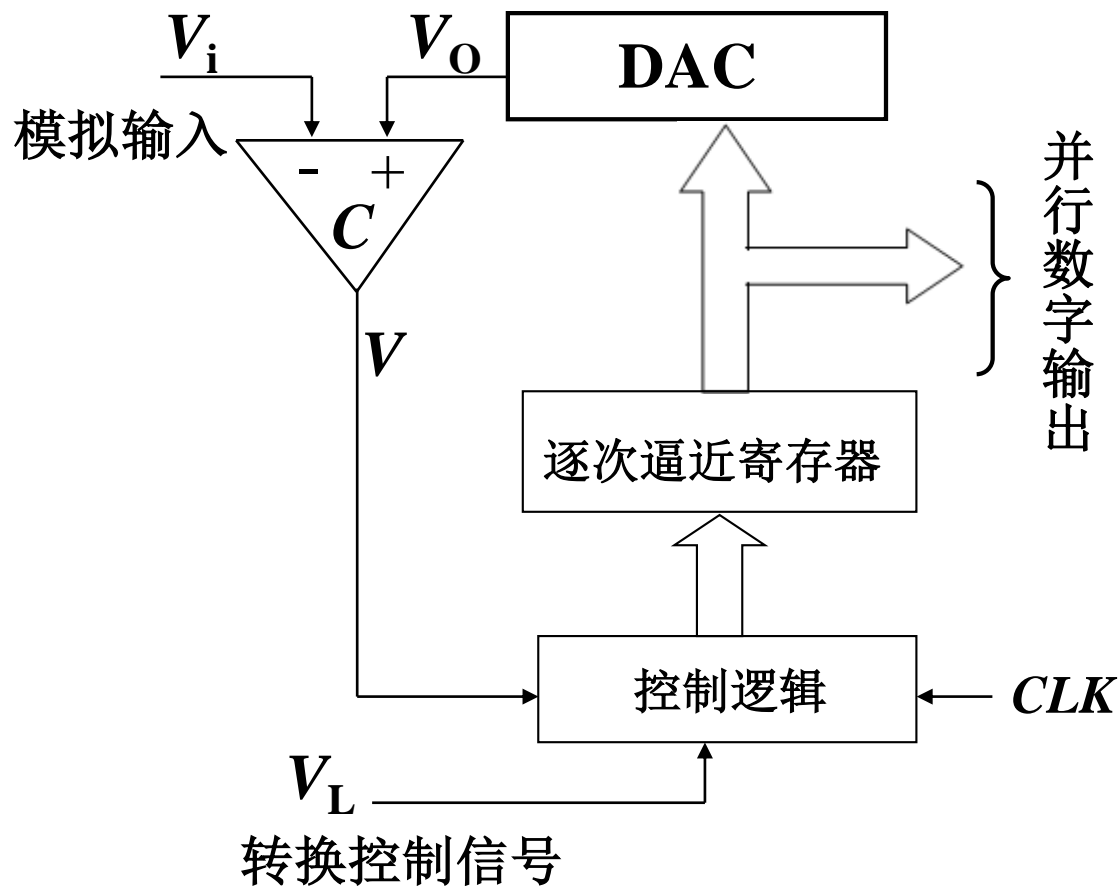
Successive Approximation ADC

用天平称物体重量

从最重的砝码开始试放，与被称物体进行比较。

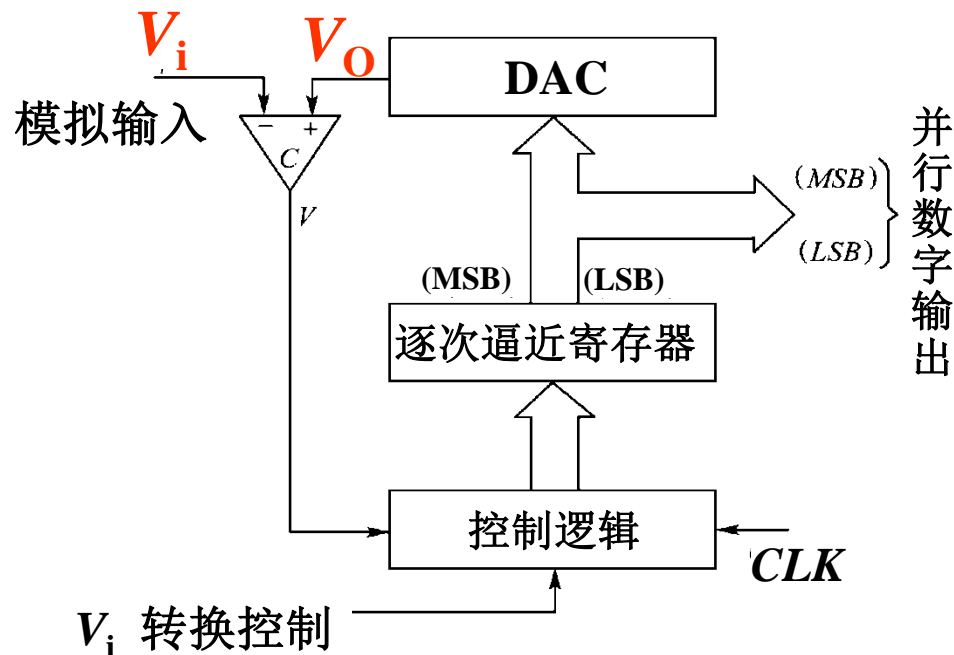
同样思路，逐次比较型A/D转换器将输入模拟信号与不同的参考电压做多次比较，使转换所得的数字量在数值上逐次逼近输入模拟量对应值。

逐次逼近型ADC框图



主要部分:

比较器 C
DAC
寄存器
 CLK 源
控制



首先，寄存器清0。
数字输出: 0...0.

寄存器高位(MSB)置1

寄存器输出: 10...0

$\xrightarrow{\text{D/A}}$ V_o (模拟)

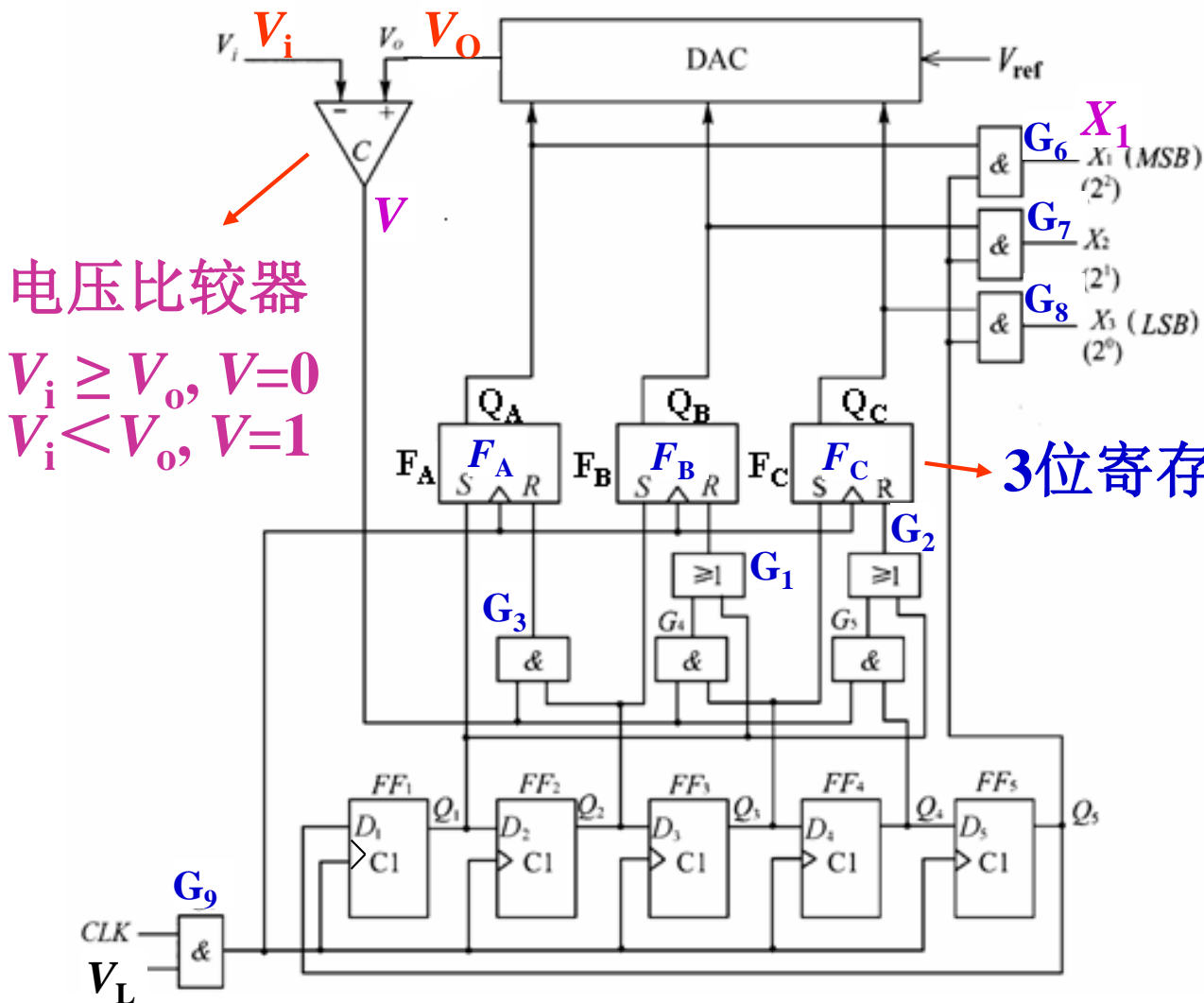
$\left. \begin{matrix} V_o \\ V_i \end{matrix} \right\}$ 比较

若 $V_o \geq V_i$ 去掉 “1”； 若 $V_o < V_i$ 保留 “1”。

同样方法处理后面每一位数字，直到最低位比较完为止。这时寄存器里所存的数码就是所求的输出数字量。

只舍不入 ADC

3位逐次逼近 ADC 电路



电压比较器

$V_i \geq V_o, V=0$
 $V_i < V_o, V=1$

3位寄存器

FF₁~FF₅ 环形寄存器 (右移)

逻辑门 G₁~G₉

控制逻辑电路

首先,

F_A, F_B, F_C 置 0

FF₁~FF₅ 置
 $Q_1Q_2Q_3Q_4Q_5$
 = 10000

$X_1X_2X_3=000$

F_A, F_B, F_C :

同步 RS-FF ↑

$S=R=0, Q$: 保持

$S \neq R, Q^{n+1}=S$

转换控制信号 V_L
 变成高电平以后,
 转换开始。



这时 $F_A \begin{cases} S = 1 \\ R = 0 \end{cases}$

$$F_B \begin{cases} S = 0 \\ R = 1 \end{cases} \quad F_C \begin{cases} S = 0 \\ R = 1 \end{cases}$$

1st CLK $F_A=1, F_B=F_C=0$

寄存器 $Q_A Q_B Q_C = 100$

$\xrightarrow{D/A} V_o \rightarrow$ 与 V_i 比较

若 $V_0 < V_i$, 则 $V = 0$

若 $V_0 \geq V_i$, 则 $V = 1$

寄存器右移一位, $Q_1Q_2Q_3Q_4Q_5 = 01000$

$$Q_1Q_2Q_3Q_4Q_5 = 01000$$

这时

$$F_A \begin{cases} S = 0 \\ R = \textcolor{red}{V} \end{cases}$$

$$F_B \begin{cases} S = 1 \\ R = 0 \end{cases}$$

$$F_C \begin{cases} S = 0 \\ R = 0 \end{cases}$$

2nd CLK $F_B = 1, F_C = 0$

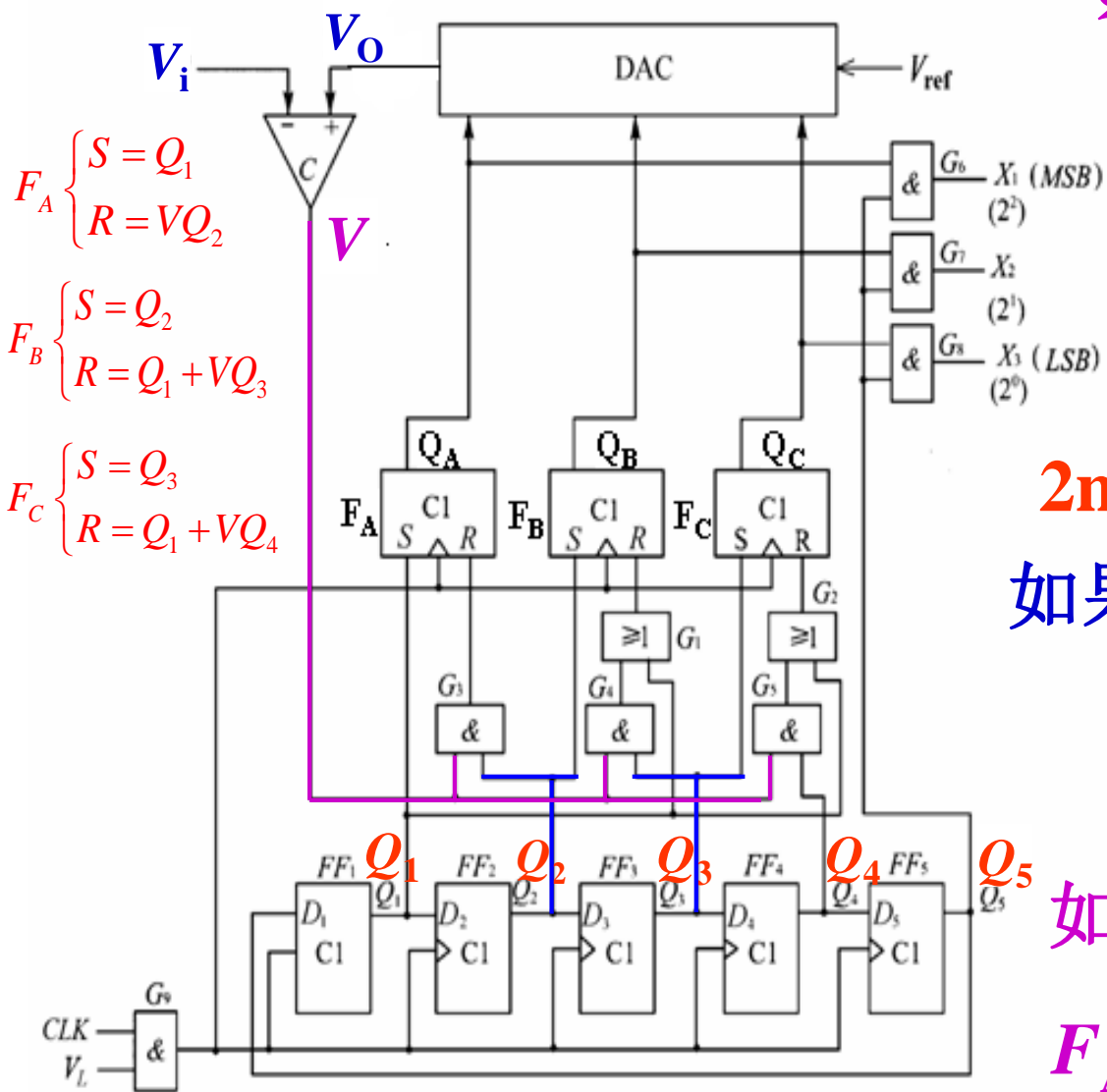
如果原来 $V = 1$ ($V_0 \geq V_j$),

$$\mathbf{F}_{\mathbf{A}} \left\{ \begin{matrix} \mathbf{S}=\mathbf{0} \\ \mathbf{R}=\mathbf{1} \end{matrix} \right\} \mathbf{Q}_{\mathbf{A}} = \mathbf{0} \ ;$$

如果原来 $V = 0$ ($V_o < V_i$) ,

$F_A \left\{ \begin{matrix} S=0 \\ R=0 \end{matrix} \right\} \quad Q_A = 1 \text{ (保持)}$

同时移位寄存器右移一位，变为 00100。



$$Q_1Q_2Q_3Q_4Q_5 = 00100$$

这时

$$F_A \begin{cases} S = 0 \\ R = 0 \end{cases}$$

$$F_B \begin{cases} S = 0 \\ R = V \end{cases}$$

$$F_C \begin{cases} S = 1 \\ R = 0 \end{cases}$$

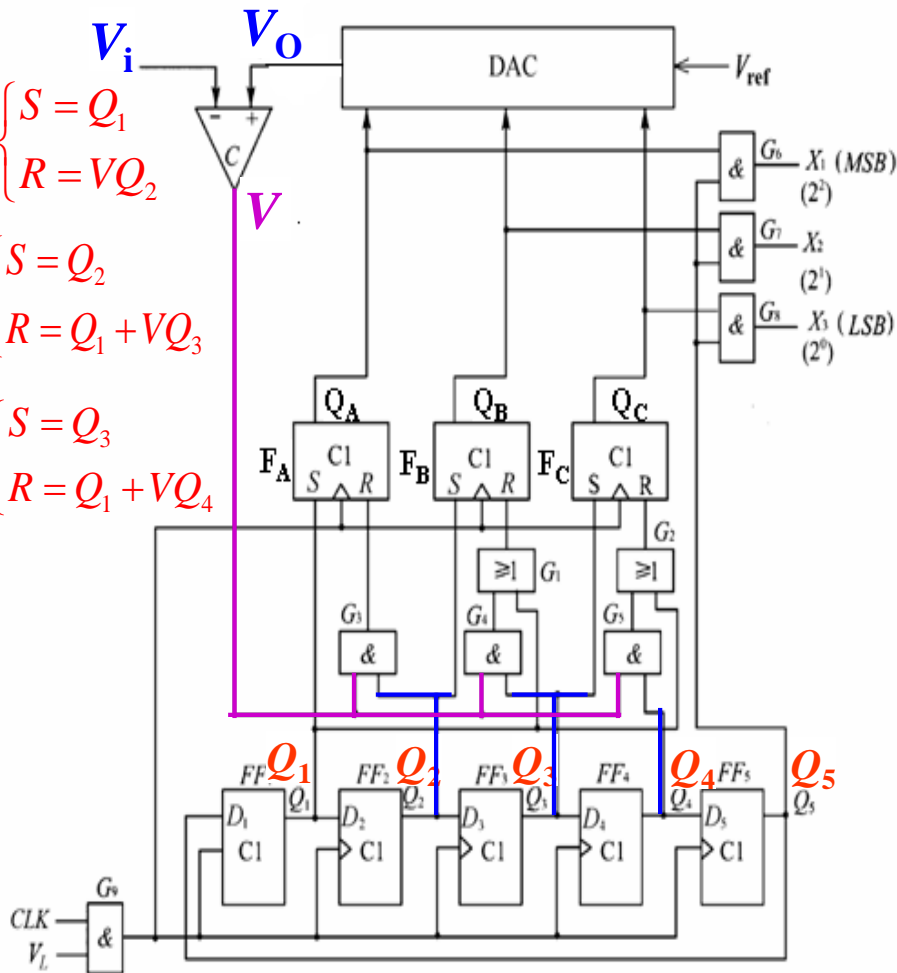
3rd CLK F_A : 保持; $F_C = 1$

如果原来 $V = 1$ ($V_O \geq V_i$),

F_B 置 0, $Q_B = 0$;

如果原来 $V = 0$ ($V_O < V_i$),

F_B 的 1 保留, $Q_B = 1$.



同时, 寄存器右移一位, 变成 00010。

$$Q_1Q_2Q_3Q_4Q_5 = 00010$$

这时 $F_A \begin{cases} S = 0 \\ R = 0 \end{cases}$

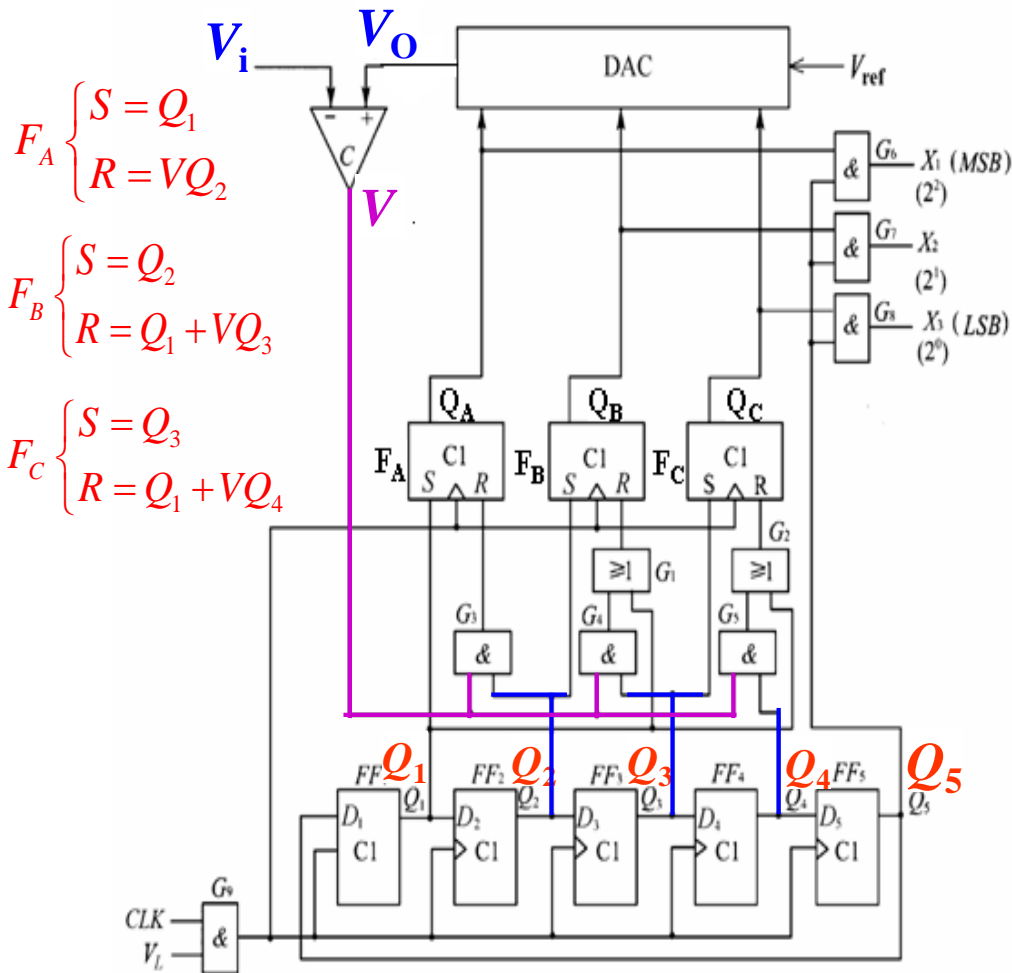
$$F_B \begin{cases} S = 0 \\ R = 0 \end{cases} \quad F_C \begin{cases} S = 0 \\ R = V \end{cases}$$

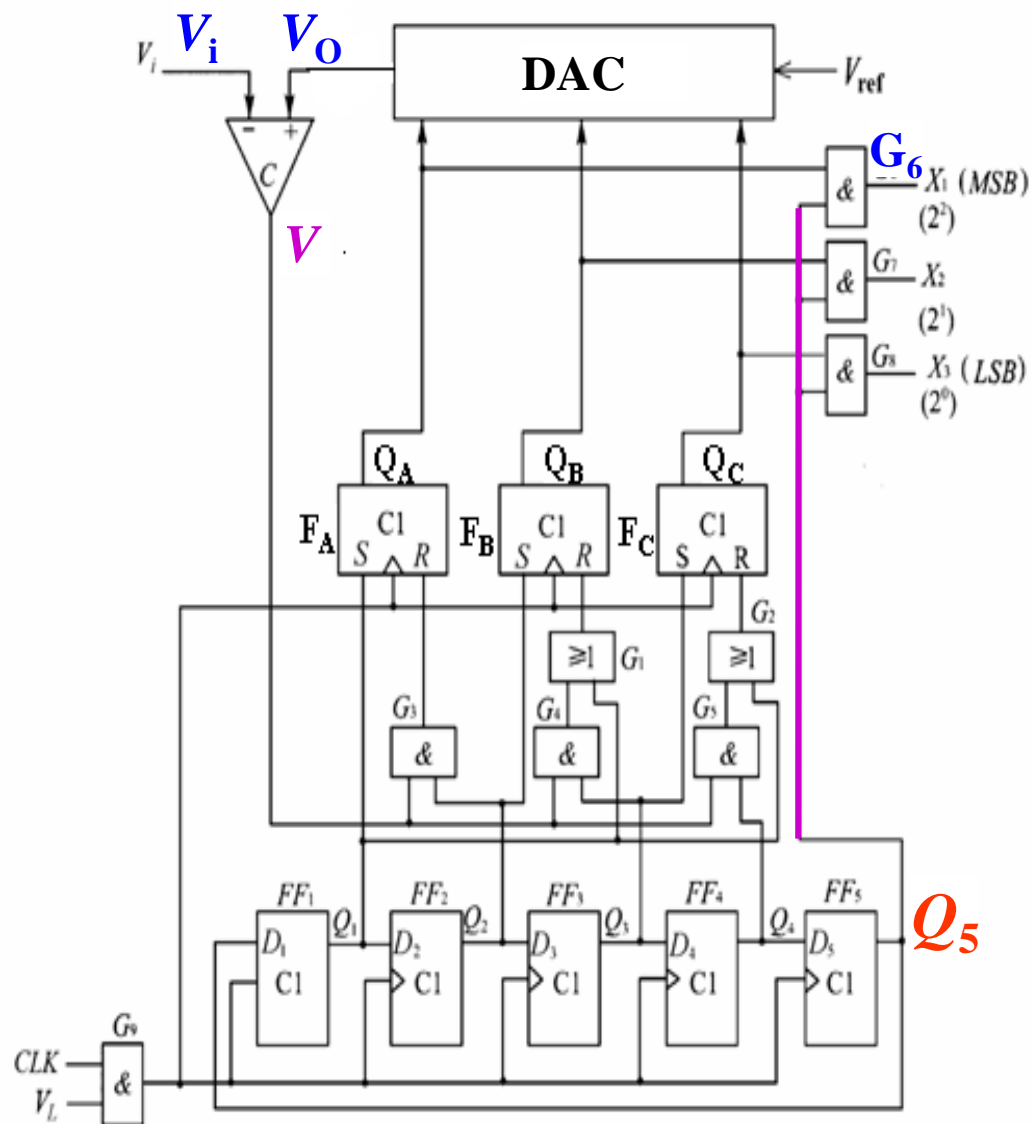
4th CLK F_A 、 F_B : 保持

如果原来 $V = 1$, $Q_C = 0$;
如果原来 $V = 0$, $Q_C = 1$.

这时 F_A 、 F_B 、 F_C 的状态就是所要的转换结果。

同时移位寄存器右移一位, 变为00001状态。





$$Q_1Q_2Q_3Q_4Q_5 = 00001$$

由于 $Q_5 = 1$, 于是 F_A 、 F_B 、 F_C 的状态通过门 G_6 、 G_7 、 G_8 送到了输出端。

5th CLK

寄存器右移一位, 变成 $Q_1Q_2Q_3Q_4Q_5 = 10000$ 。

寄存器回到初始状。

同时, $Q_5=0$, 门 G_6 、 G_7 、 G_8 都锁住, 停止输出。

转换时间

$$t = (n+2)T_{\text{CLK}} \quad n \text{ bit ADC}$$

n 个脉冲 n 次比较, 第 $(n+1)$ 个脉冲, 状态送到输出端, 第 $(n+2)$ 个脉冲, 电路恢复原状态。

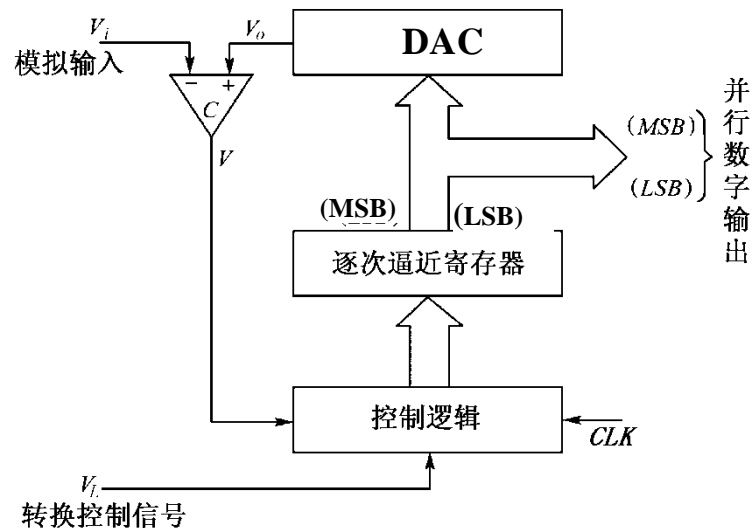
电路特点

- 1) 速度低于并行比较A/D
- 2) 输出位数较多时, 逐次逼近型A/D转换器的电路规模比并行比较A/D小得多

逐次逼近型A/D转换器是目前集成A/D转换器产品中用的最多的一种。

例：逐位逼近ADC中的10位DAC的输出电压最大值
 $V_{\text{omax}} = 12.276 \text{ V}$, 时钟脉冲的频率 $f_{\text{CLK}} = 500 \text{ kHz}$.
试解答下列问题：

- 1) 若输入电压 $V_{\text{in}} = 4.32 \text{ V}$, 转换后输出数字量 $X_1 X_2 \dots X_{10} = ?$
- 2) 完成这次转换所需要的时间 t 为多少？



解： 1) **ADC**: 只舍不入, $V_{ref}=12.276\text{ V}$

$$s = \frac{V_{ref}}{2^n} = \frac{12.276}{2^{10}} = 0.012\text{ V}$$

$$\frac{V_{in}}{s} = \frac{4.32}{0.012} = 360 \longrightarrow X_1X_2\dots X_{10} = \mathbf{0101101000}$$

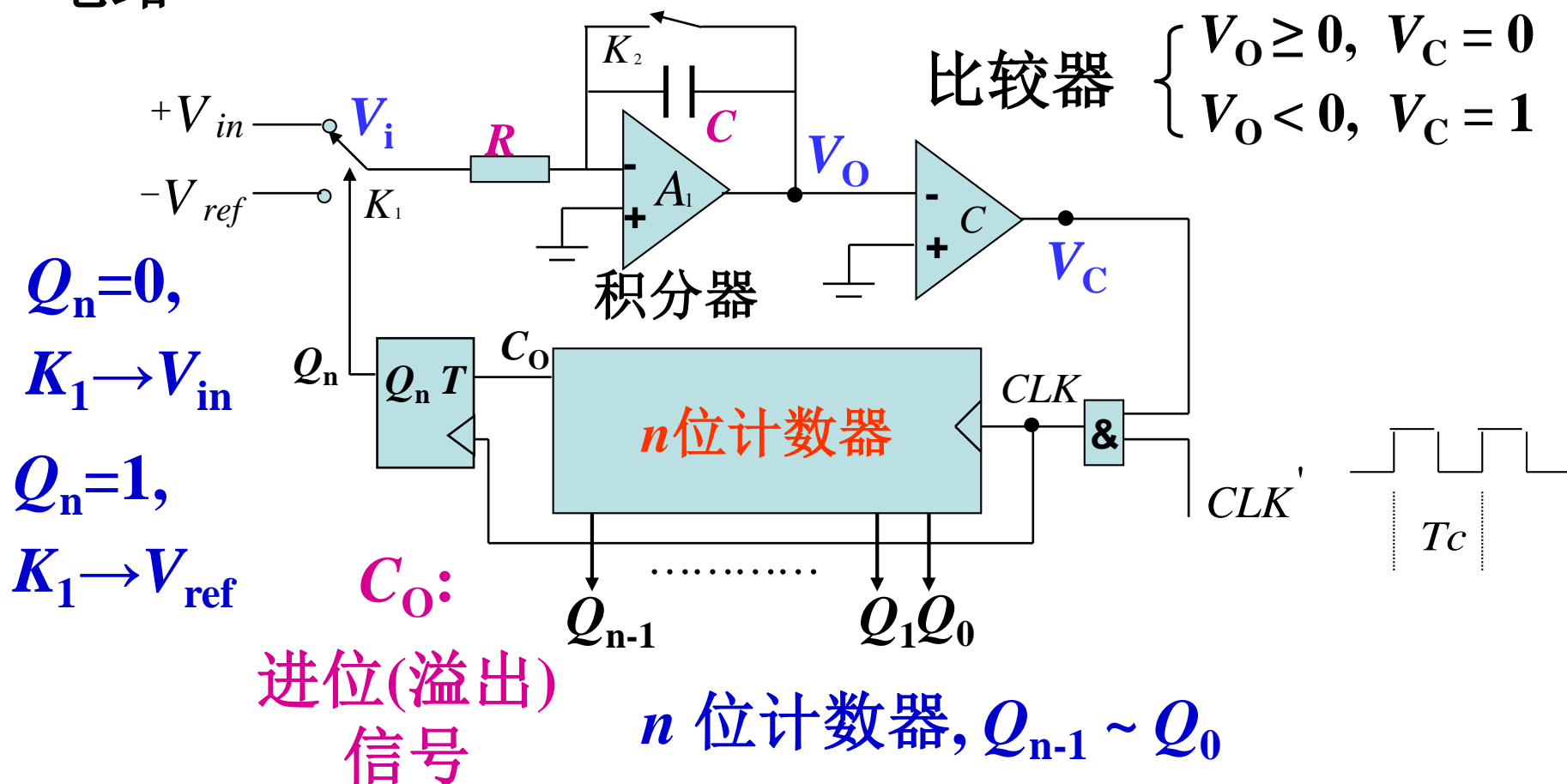
2) n 个脉冲 n 次比较, 第 $(n+1)$ 个脉冲, 状态送到输出端, 第 $(n+2)$ 个脉冲, 电路恢复原状态。

转换所需要的时间:

$$t = (n + 2)T_{CLK} = (10 + 2)\frac{1}{500 \times 10^3} = 24\text{ }\mu\text{s}$$

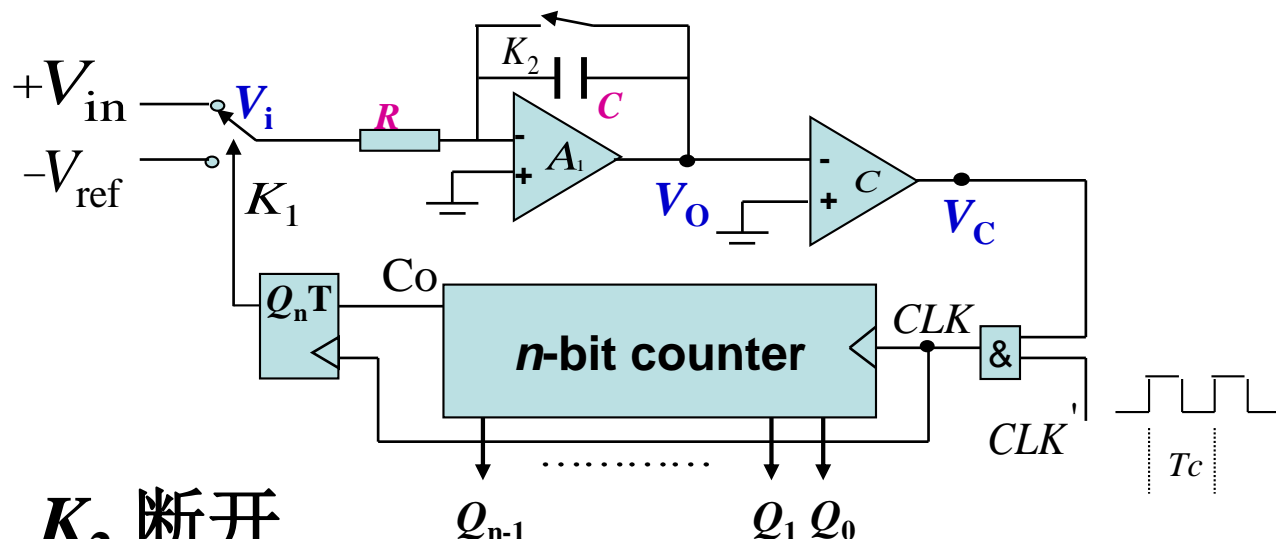
9.3.5 双积分ADC (Dual-Slop ADC)

电路



工作原理:

1. 采样阶段 (定时积分)



闭合 K_2 , C 放电. K_2 断开

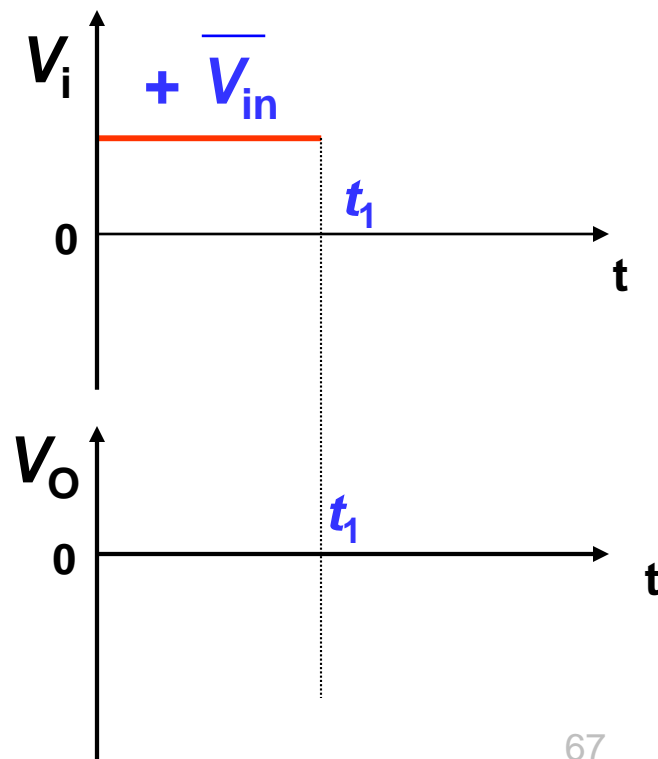
计数器清0, $Q=0$, $K_1 \rightarrow V_{in}$

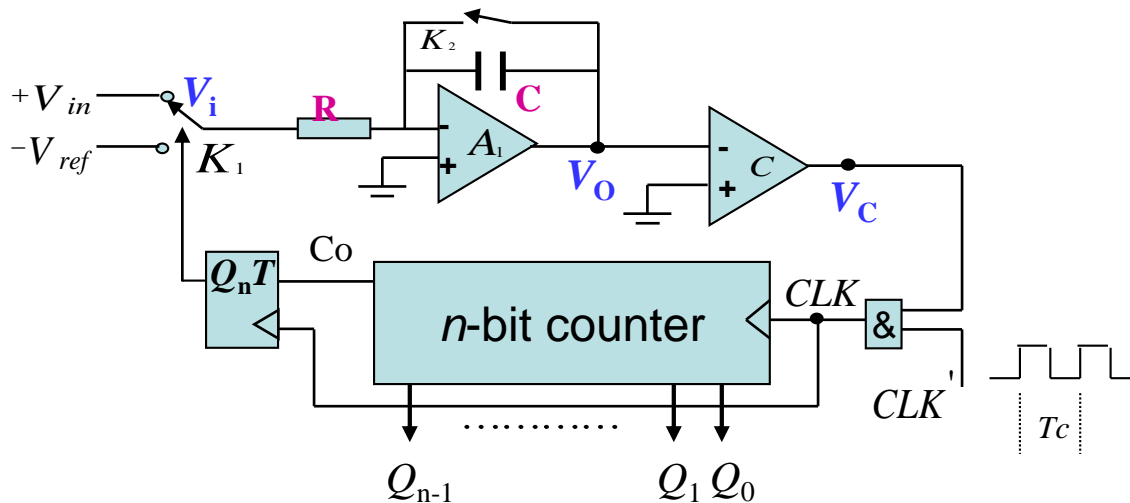
第一次积分开始, 积分器在固定时间间隔($0 \sim t_1$)内对 V_{in} 积分

C 充电.

若 V_{in} 为常数 (\bar{V}_{in}) (输入)

V_o 常数(输出)





比较器

$$\begin{cases} V_O \geq 0, & V_C = 0 \\ V_O < 0, & V_C = 1 \end{cases}$$

V_O 从 0 开始减小

$\because V_O < 0, \quad \therefore V_C = 1$

与门开

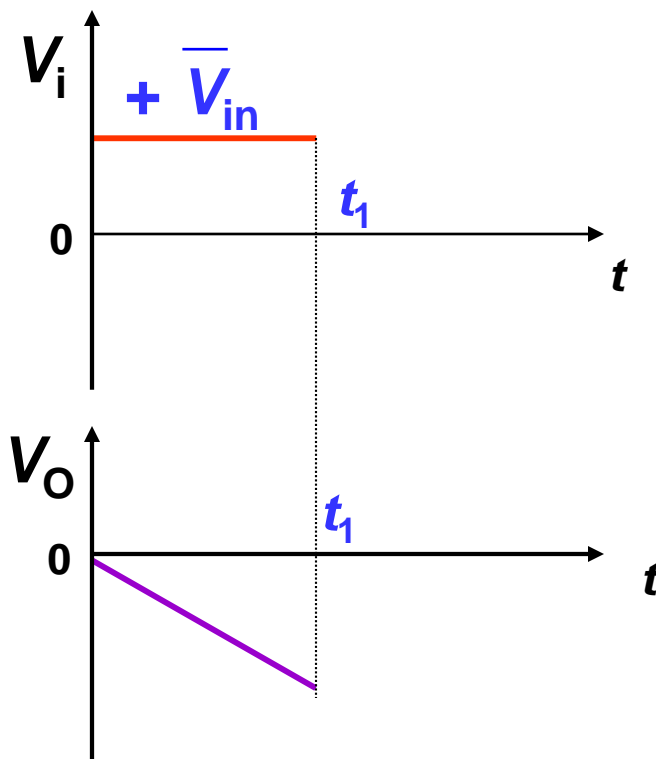
$CLK = CLK'$, 开始计数

当 $t = t_1$,

计数器收到第 $(2^n - 1)$ 个 CLK ,

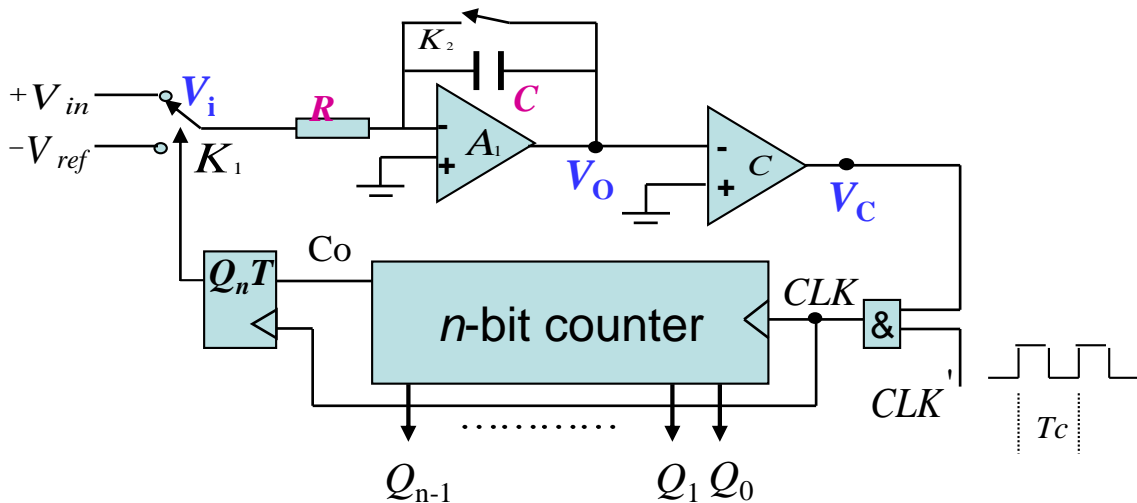
$Q_{n-1} \sim Q_0$ 从 0...0 到 1...1,

$T = 1$ ($Co = 1$)



当第 n 个 CLK 到来, 计数器清0 ,
 Q_n 从 0 到 1.

$$V_i = -V_{ref}$$



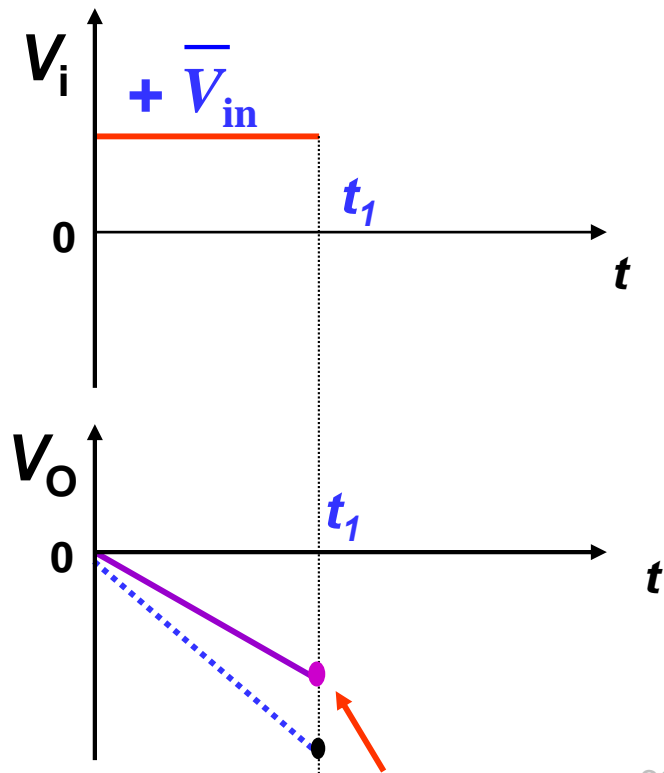
由积分原理, 得到输出 V_o 公式:

$$V_o = -\frac{1}{RC} \int_0^{t_1} V_{in} dt = -\frac{1}{RC} \overline{V_{in}} 2^n T_c$$

采样点绝对值

$2^n T_c = (t_1 - 0)$ 2^n : 计数器模
 V_{in} 越大, 采样点的绝对值越大.

$$|V_o| \propto \overline{V_{in}}$$



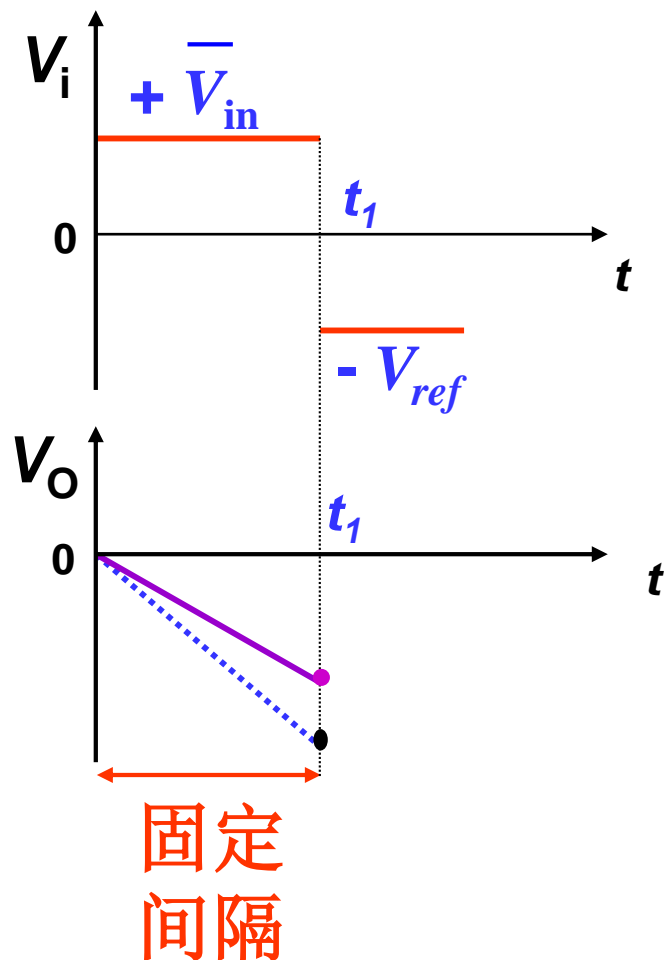
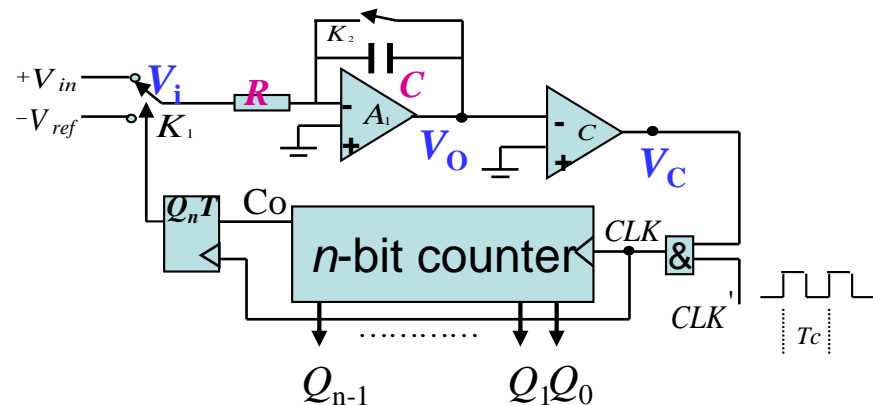
这一段积分也称定时积分，
在固定时间($2^n T_C$) 积分，
电路确定，时间间隔确定。

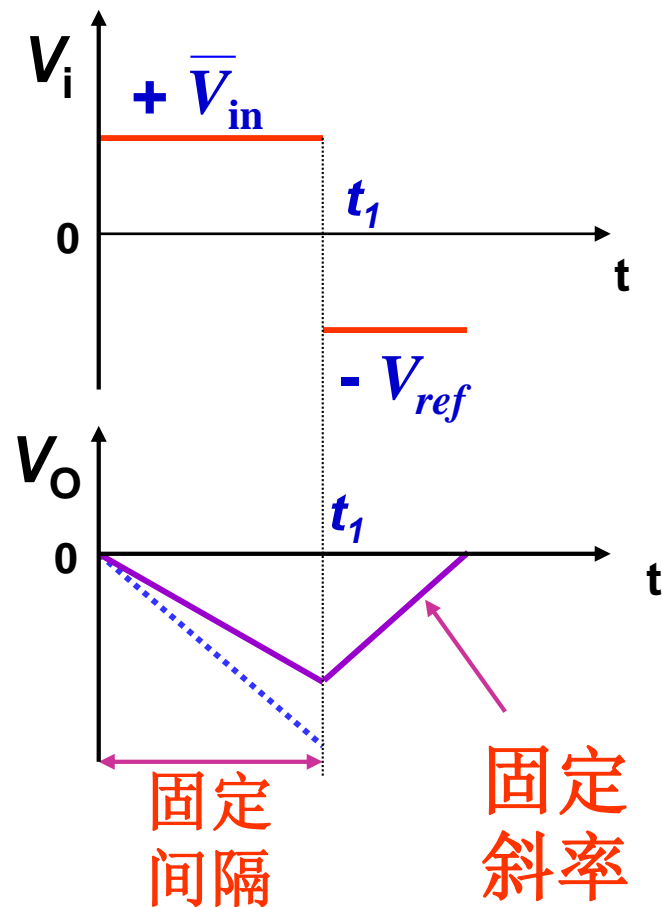
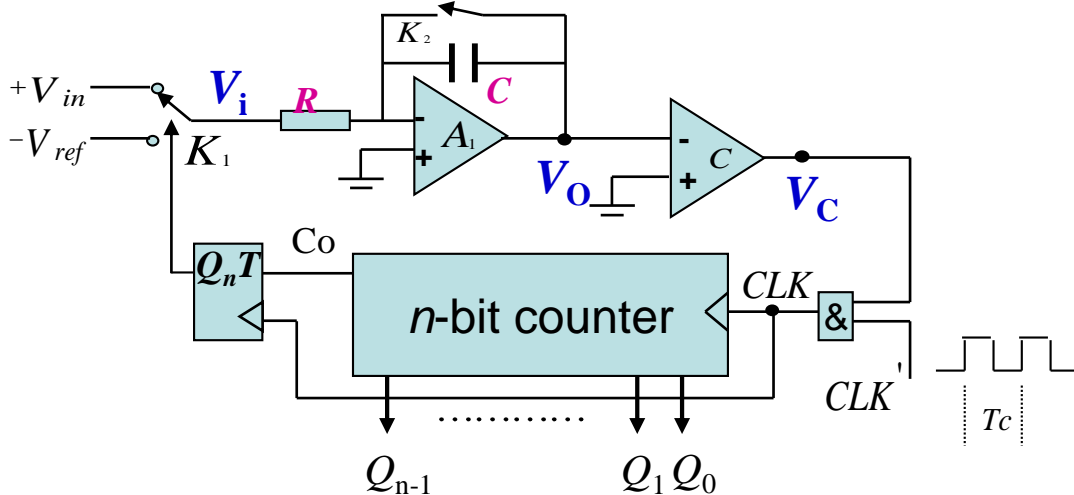
在 $t = t_1$ 时，采样结束，
开关 K_1 接相反极性的参
考电源 $-V_{ref}$

$$K_1 \rightarrow -V_{ref}$$

$$V_i = -V_{ref},$$

积分器开始第二轮积分





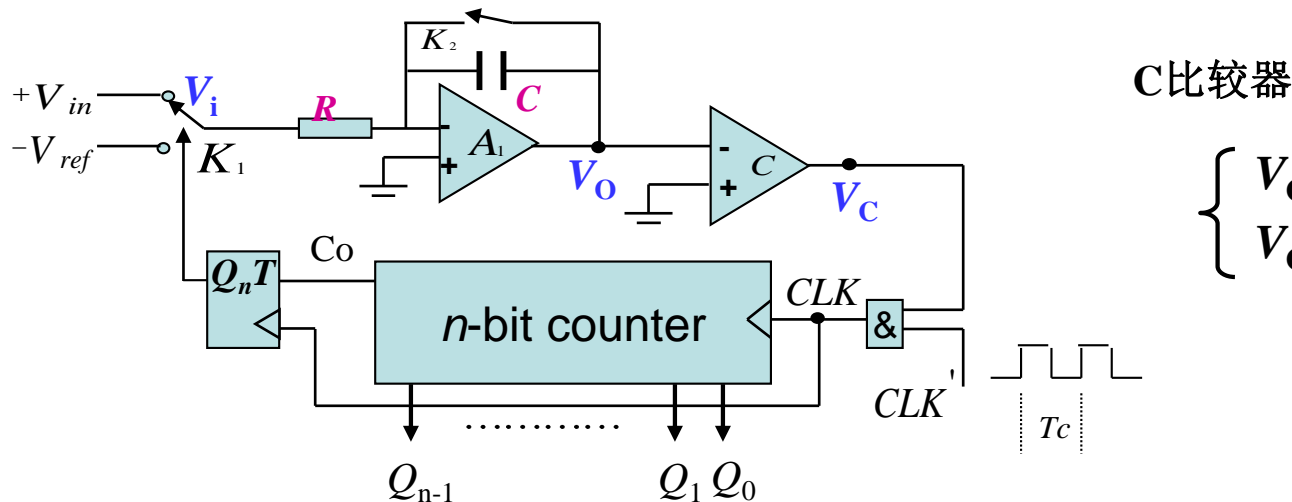
2. 比较阶段（定压积分）

C 放电

积分器 A_1 ：对 $-V_{ref}$ 积分，

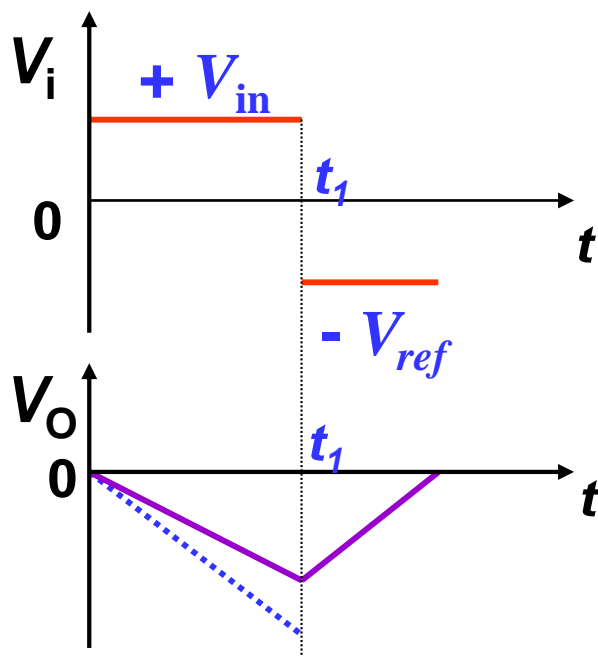
将已采样的信号，与参考电压相比较

V_o ：从采样点 $\frac{\bar{V}_{in}}{RC} 2^n T_c$ ，以一个固定的斜率增大
(R, C, V_{ref} 具有确定值)



C比较器

$$\begin{cases} V_O \geq 0, & V_C = 0 \\ V_O < 0, & V_C = 1 \end{cases}$$



$\because V_O$ 仍然 < 0 , $V_C = 1$, 与门开门,
 $CLK = CLK'$

计数器第二圈计数

当 C 放电结束,
 $V_O = 0$ (电容上电压为0)

$\therefore V_C = 0$, 与门锁住.

$t = t_2$, 计数器停止计数

N 个 CLK N : 第二圈计数器计的 CLK 个数, 十进制

$$V_O: \quad V_O(t_2 - t_1) = -\frac{1}{RC} \int_{t_1}^{t_2} (-V_{ref}) dt - \frac{1}{RC} \int_0^{t_1} V_{in} dt = 0$$

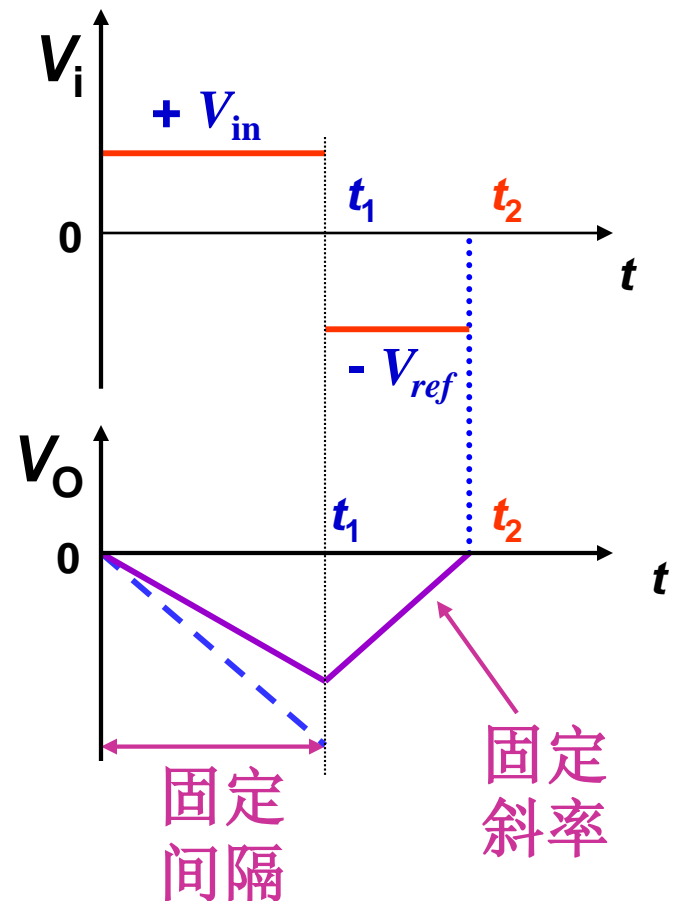
$$\frac{1}{RC} V_{ref} N T_C = \frac{1}{RC} \overline{V_{in}} 2^n T_C$$

$$N = \frac{\overline{V_{in}}}{V_{ref}} \times 2^n$$

n : n 位计数器, 二进制

2^n : 计数器模值

N : 第二圈计数器计的
 CLK 个数。十进制



结论:

1. 输入 $|V_{in}|$ 越大, 采样点越高, 数字越大。

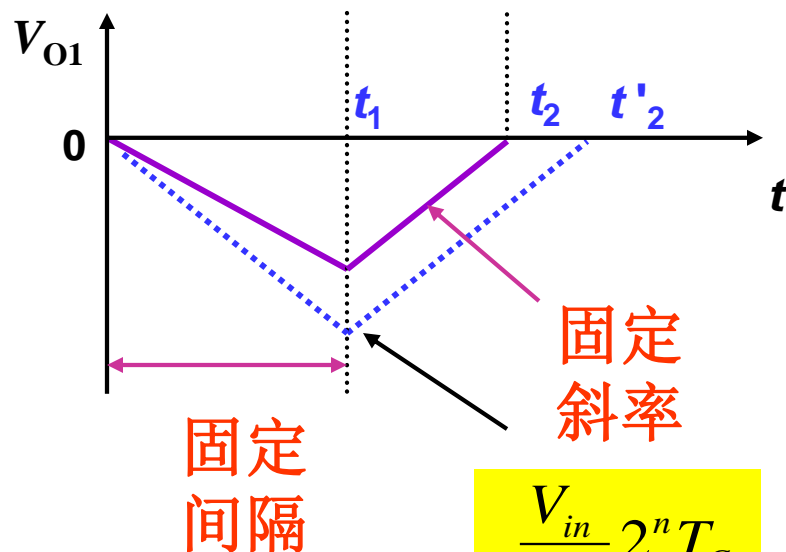
$$N (\text{十进制}) \propto |V_{in}|$$

2. $|V_{in}| < |V_{ref}|$, 确保 $N < 2^n$.

3. V_{in} 和 V_{ref} 必须反向, 才能使 V_O 回到零点

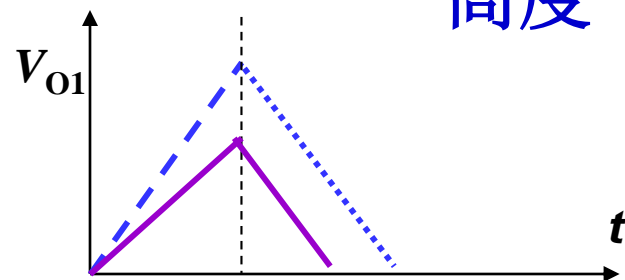
也可以 $-V_{in}$, $+V_{ref}$, 或门.
C=1封门.

4. N 是整数.



$$\frac{V_{in}}{RC} 2^n T_C$$

采样点
高度



练习：一个双积分ADC电路包含两个计数器74160，
 $V_{\text{ref}}=8\text{ V}$. 当输入 $V_{\text{in}}=2.55\text{ V}$ 时，求其二进制
输出值。

解： 两个 74160 \longrightarrow M-100

$$N = \frac{\overline{V_{\text{in}}}}{V_{\text{ref}}} \times 2^n = \frac{\overline{V_{\text{in}}}}{V_{\text{ref}}} \times 100 = \frac{2.55}{8} \times 100$$

$= 31.87$ 个CLK \longrightarrow 31 只舍不入

$(31)_{10} \longrightarrow (11111)_2$

例：双积分ADC电路，若二进制计数器位数 $n=10$ ， $V_{\text{ref}}=12\text{ V}$ ，时钟脉冲频率 $f_{\text{CLK}}=10^3\text{ Hz}$ ，完成一次转换最长需要多少时间？若输入模拟电压 $V_{\text{in}}=5\text{ V}$ ，求输出数字量 $X_1\sim X_{10}$ 是多少？

解：当第二圈积分时间 T_2 等于第一圈积分时间 T_1 时，完成转换的时间最长

$$T_{\text{max}} = T_1 + T_2 = 2T_1 = 2 \times 2^n T_C = (2 \times 2^{10}) \times \frac{1}{10^3} = 2.048\text{ s}$$

当 $V_{\text{in}}=5\text{ V}$ 时，输出的数字量：

$$N = \frac{\overline{V_{\text{in}}}}{V_{\text{ref}}} 2^n = \frac{5}{12} \times 2^{10} = 426.67 \quad 426 = (0110101010)_2$$

习题 9.26

某双积分ADC电路中，计数器为4位十进制计数，其最大计数值为 $(3000)_{10}$ ，已知计数时钟频率 $f_{CLK}=30\text{ kHz}$ ，积分器中 $R=100\text{ k}\Omega$ ， $C=5\mu\text{F}$ ，输入电压 V_{in} 的变化范围为 $0\sim 5\text{ V}$ ，试求：

(1) 第一次最大积分时间 $t_1 = ?$

$$t_1 = 3000T_C = 3000 \times \frac{1}{30k} = 100ms$$

(2) 求积分器的最大输出电压 $|V_{omax}| = ?$ 采样点

$$|V_{O_{max}}| = \frac{V_{in_{max}}}{RC} t_1 = \frac{5 \times 100 \times 10^{-3}}{100 \times 10^3 \times 5 \times 10^{-6}} = 1\text{ V}$$

(3) 若 $V_{ref} = 10\text{ V}$ ，第二次积分计数器计数值 $N=(1500)_{10}$ 时，输入电压 V_{in} 的平均值 $\overline{V_{in}} = ?$

$$N = \frac{\overline{V_{in}}}{V_{ref}} \times 3000 \quad \overline{V_{in}} = \frac{N \cdot V_{ref}}{3000} = \frac{1500 \times 10}{3000} = 5\text{ V}$$

Homeworks

9.4 **9.18**

9.5 **9.20**

9.9 **9.21**

9.10 **9.23**

9.26