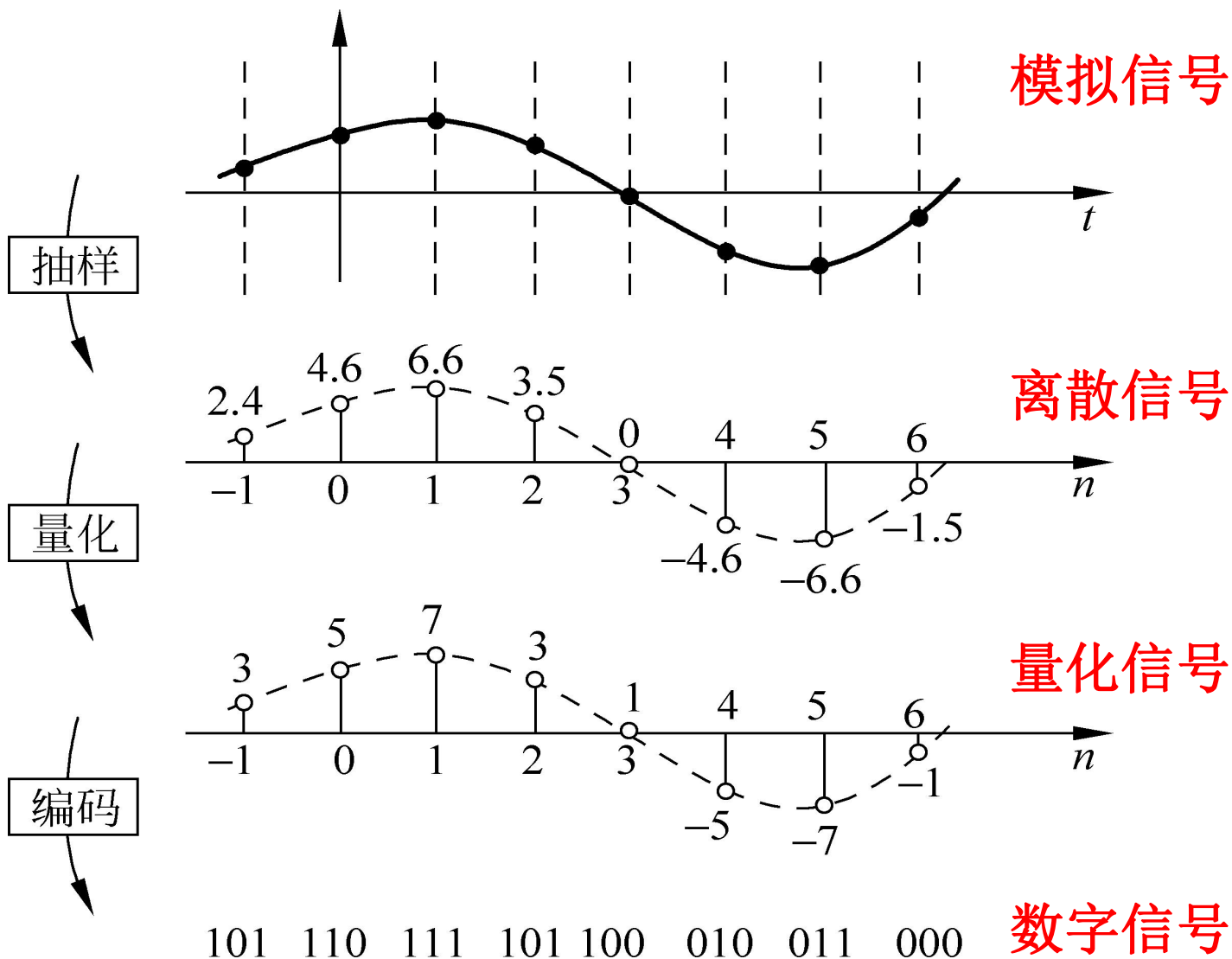




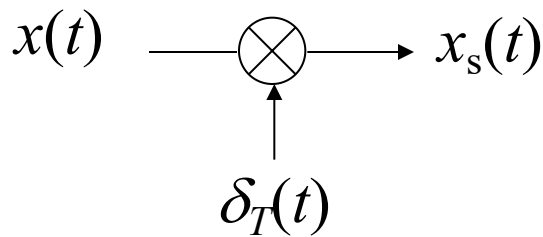
- ❑ 模拟信号的抽样 (Sample)
- ❑ 抽样信号的量化 (Quantification)
- ❑ 量化信号的编码 (Code)
- ❑ 时分复用 (TDM: Time Division Multiplexing)

模拟信号数字化的步骤



□ 理想抽样

● 抽样过程的描述



$x(t)$: 模拟信号

$\delta_T(t)$: 抽样脉冲

$x_s(t)$: 抽样信号

$$x_s(t) = x(t)\delta_T(t) = x(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_s) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(t - nT_s)$$

T_s : 抽样间隔

$f_s = 1/T_s$: 抽样频率

$\omega_s = 2\pi f_s = 2\pi / T_s$: 抽样角频率

- 频域描述（以 ω 为自变量）

$$x(t) \leftrightarrow X(\omega)$$

$$\delta_T(t) \leftrightarrow \delta_T(\omega) = \omega_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(\omega - n\omega_s)$$

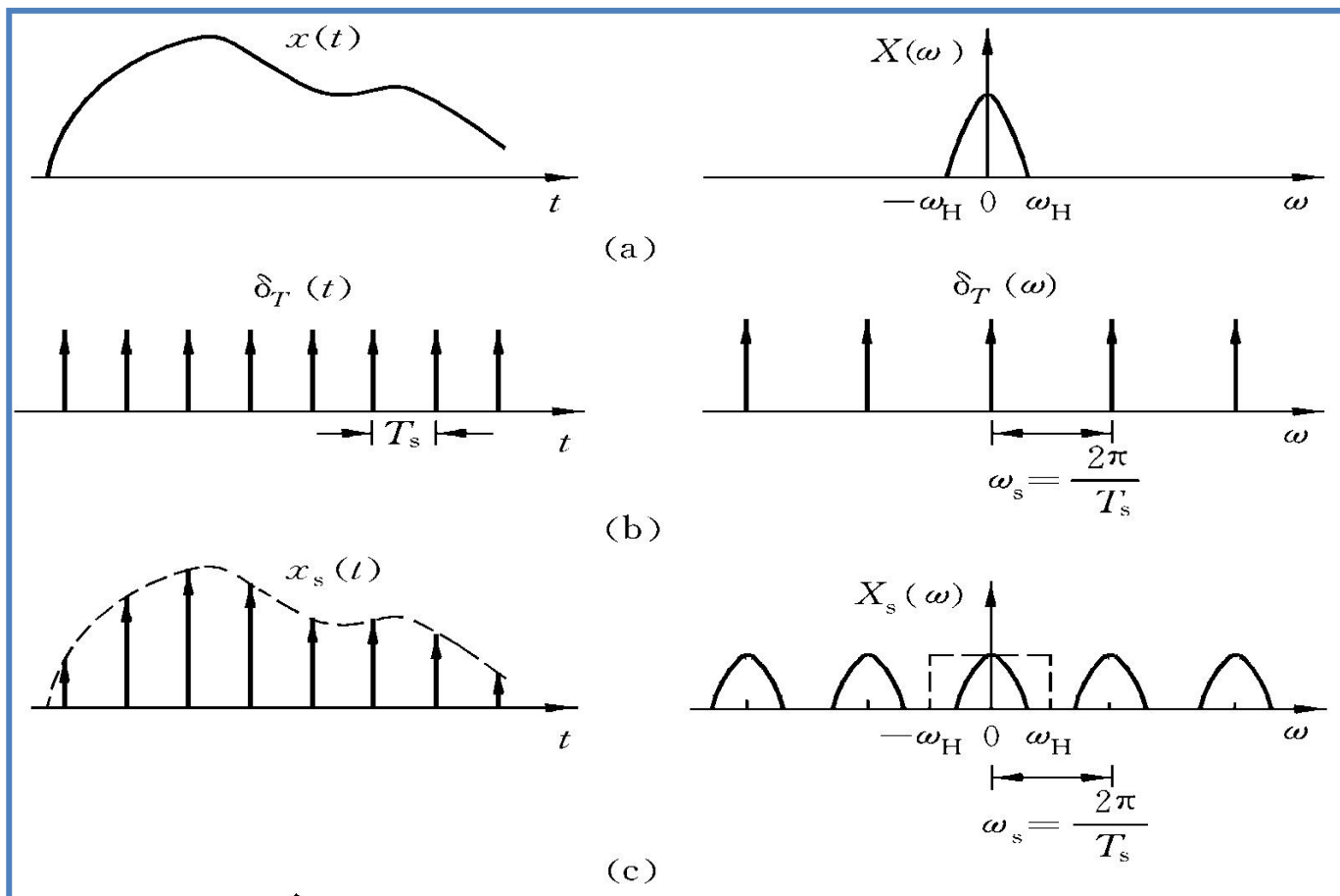
$$\begin{aligned} x_s(t) \leftrightarrow X_s(\omega) &= \frac{1}{2\pi} X(\omega) * \delta_T(\omega) = \frac{1}{2\pi} \left[X(\omega) * \omega_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(\omega - n\omega_s) \right] \\ &= f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} X(\omega - n\omega_s) \end{aligned}$$

结论：抽样信号的频谱是原模拟信号频谱的周期延拓，延拓的间隔等于抽样频率，高度上差 f_s 倍。



模拟信号的抽样

时域相乘



频域卷积

- 频域描述（以 f 为自变量）

$$x(t) \leftrightarrow X(f)$$

$$\begin{aligned}\delta_T(t) &\leftrightarrow \delta_T(f) = \omega_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(\omega - n\omega_s) \Big|_{\omega=2\pi f} \\ &= 2\pi f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(2\pi f - n2\pi f_s) = f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(f - nf_s)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}x_s(t) &\leftrightarrow X_s(f) = X(f) * \delta_T(f) \\ &= X(f) * f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(f - nf_s) \\ &= f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} X(f - nf_s)\end{aligned}$$

- 低通抽样定理

只要采样频率 f_s 不低于被采样信号最高频率 f_H 的两倍，即

$$f_s \geq 2f_H$$

就可由采样信号不失真地还原被采样信号。

通常将满足抽样定理所允许的最低抽样频率 $2f_H$ 称为奈奎斯特速率， $1/(2f_H)$ 称为奈奎斯特间隔。

● 带通抽样定理

设带通模拟信号的上下截止频率分别为 f_H 和 f_L 之间，信号带宽 $B = f_H - f_L$ ，并且满足 $B < f_L$ ，则此带通模拟信号所需最小抽样频率为

$$f_s = 2B(1 + \frac{M}{N}) = \frac{2f_H}{N}$$

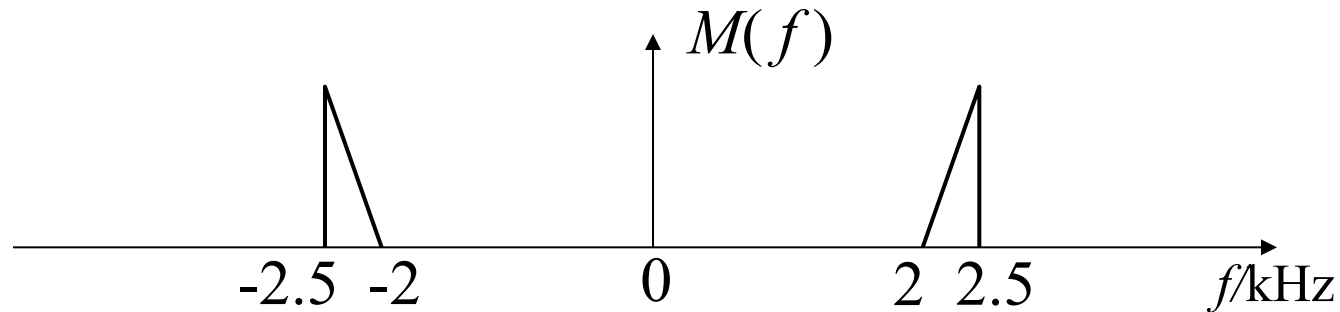
式中， N — 商 f_H / B 的整数部分， $N = 1, 2, \dots$;

M — 商 f_H / B 的小数部分， $0 < M < 1$ 。

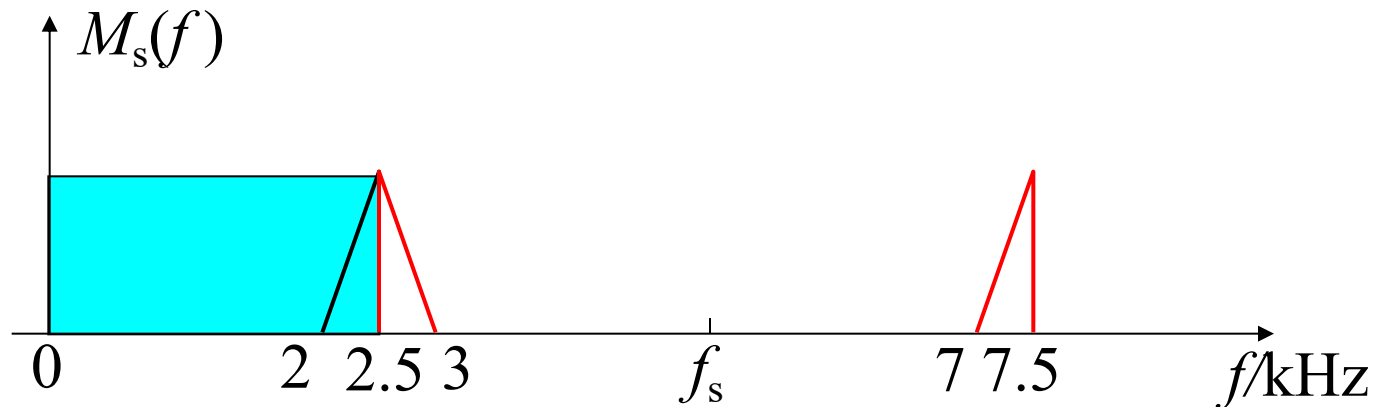
当 $f_L, f_H \gg B$ 时， $N \gg 1$ ，所以 $f_s \ll 2f_H$ 。

结论：带通抽样可以极大地降低抽样频率。

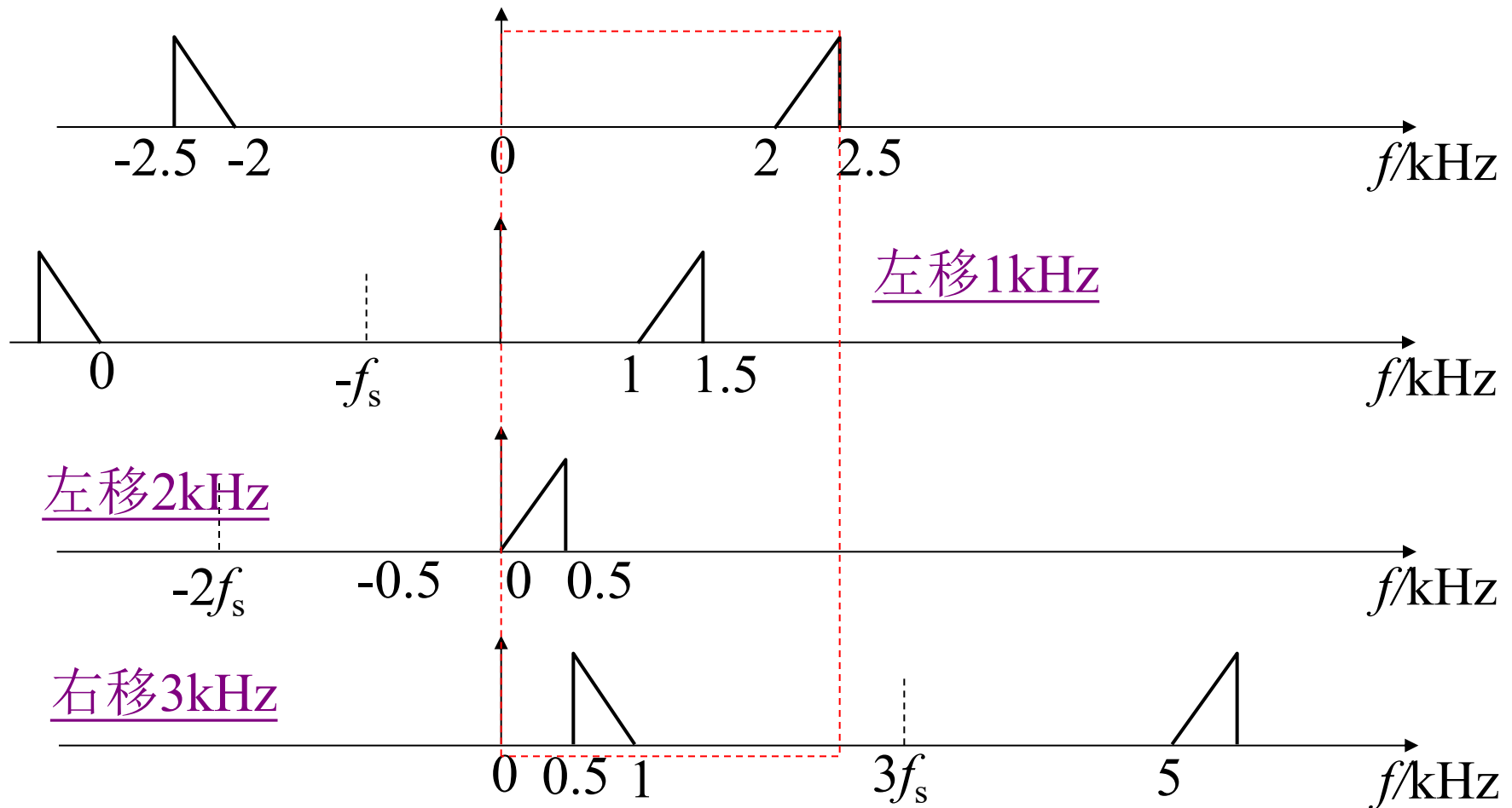
例：模拟信号如图所示。



理想低通抽样: $f_s = 5$ kHz



理想带通抽样: $f_s = 1 \text{ kHz}$



□ 实际抽样

● 自然抽样

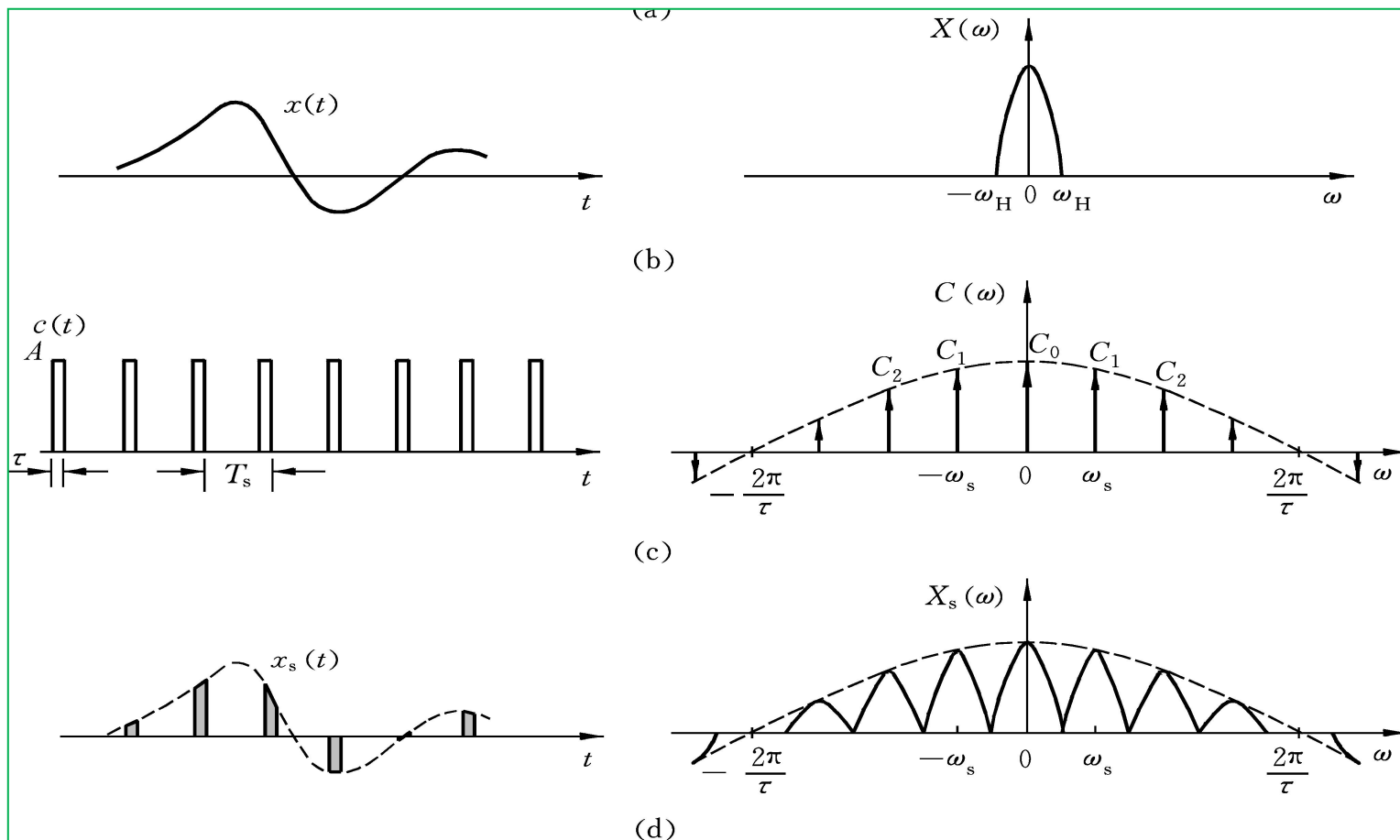
实际系统中，理想的周期冲击序列无法获得，因此用周期性矩形窄脉冲近似，这样的抽样称为**自然抽样**。

$$X_s(\omega) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} C_n X(\omega - n\omega_s)$$

结论：实际抽样信号的频谱仍然是原模拟信号频谱的延拓，只是对每个延拓波形进行了幅度加权，频谱的形状保持不变，因此仍然可以用低通滤波器进行重构。

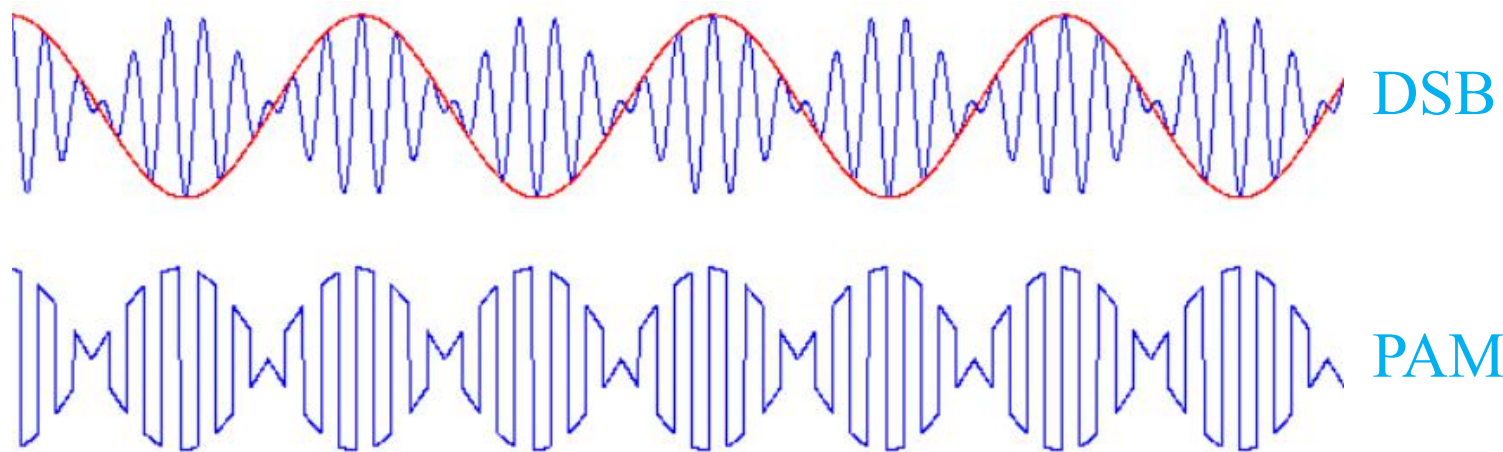


模拟信号的抽样



- 脉冲振幅调制（PAM）

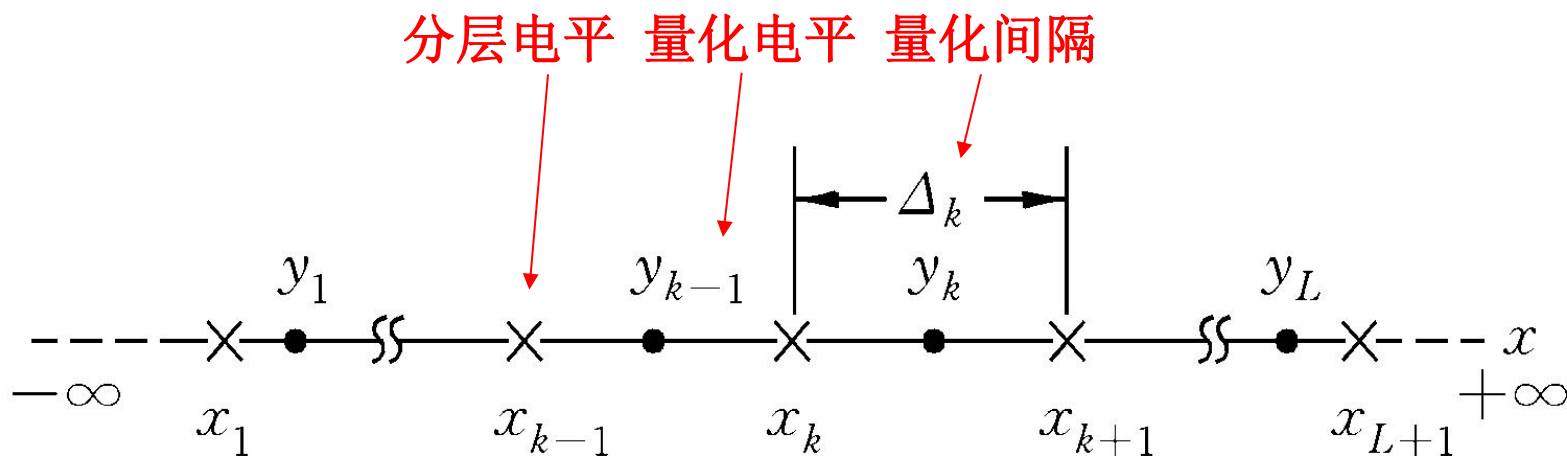
实际抽样过程相当于将周期矩形脉冲作为调制载波，对模拟信号进行振幅调制，所以实际抽样过程又称为脉冲振幅调制（PAM, Pulse Amplitude Modulation）。



□ 量化的原理

对抽样信号进行幅度上的离散化，使得在给定范围内，输出量化信号的幅度只有有限个取值，这一过程称为**量化**。

● 量化原理



对最佳量化，量化电平都取在量化间隔的中点。

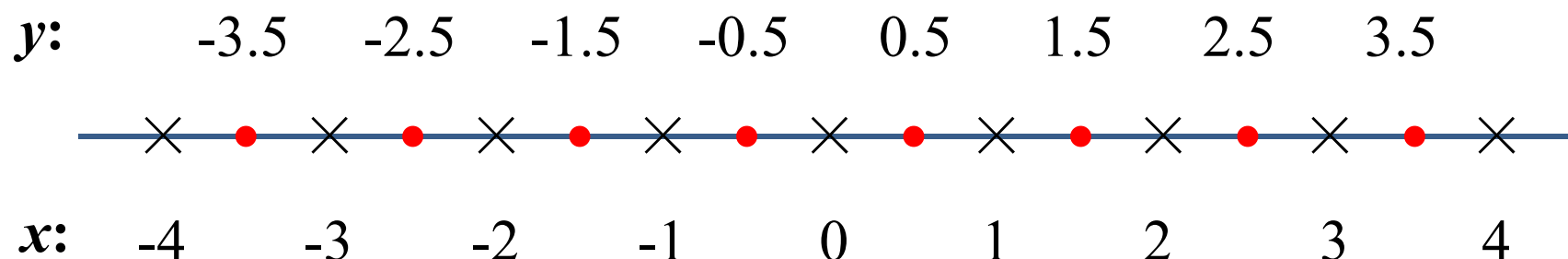
举例： $V = 4\text{ V}$ ：量化器的最大输入电平，

当 Δ 很小时，近似等于最大量化电平；

$(-V, +V)$ ： **量化范围**（抽样值一般正负对称）；

$L = 8$ ， **量化间隔数**（一般取为偶数，并且 $=2^n$ ）；

$\Delta = 2V/L = 1\text{ V}$ ：量化间隔。



← **量化范围 -4 ~ +4V** →

- 量化误差（量化噪声）

量化器输入输出之间的误差。 $q = x - y = x - Q(x)$

量化误差是一个随机信号，其平均功率等于其均方误差：

$$\sigma_q^2 = E[(x - Q(x))^2] = \int_{-\infty}^{\infty} [x - Q(x)]^2 p_x(x) dx$$

对于 $L \gg 1$ 的最佳量化，

$$\sigma_q^2 \approx \frac{1}{12} \int_{-V}^V \Delta_k^2(x) p_x(x) dx$$

式中， $p_x(x)$ 为输入信号 x 的幅度概率密度函数；

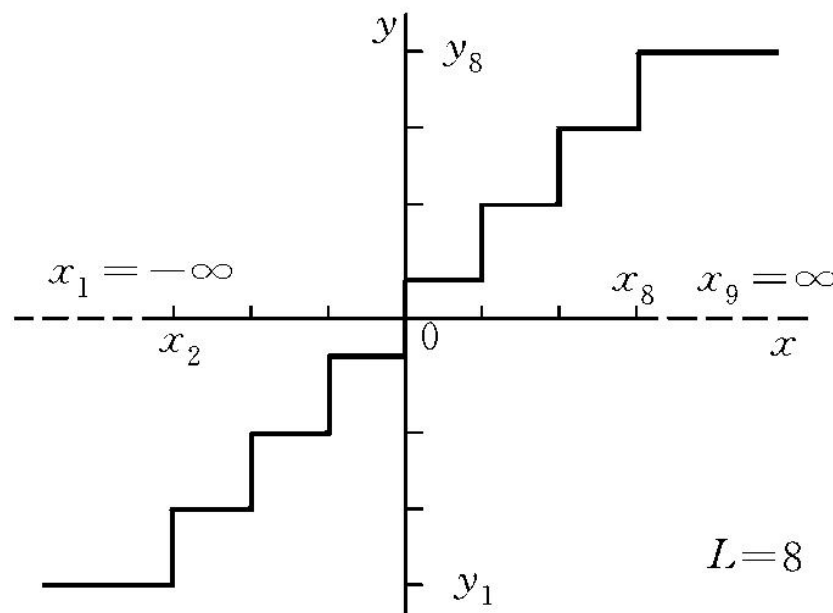
Δ_k 为第 k 个量化间隔。

□ 均匀量化

各量化区间均匀划分，量化特性是等阶距的阶梯型曲线。

不过载量化噪声的功率为

$$\sigma_q^2 \approx \frac{\Delta^2}{12} = \frac{V^2}{3L^2}$$



➤ 正弦信号的均匀量化

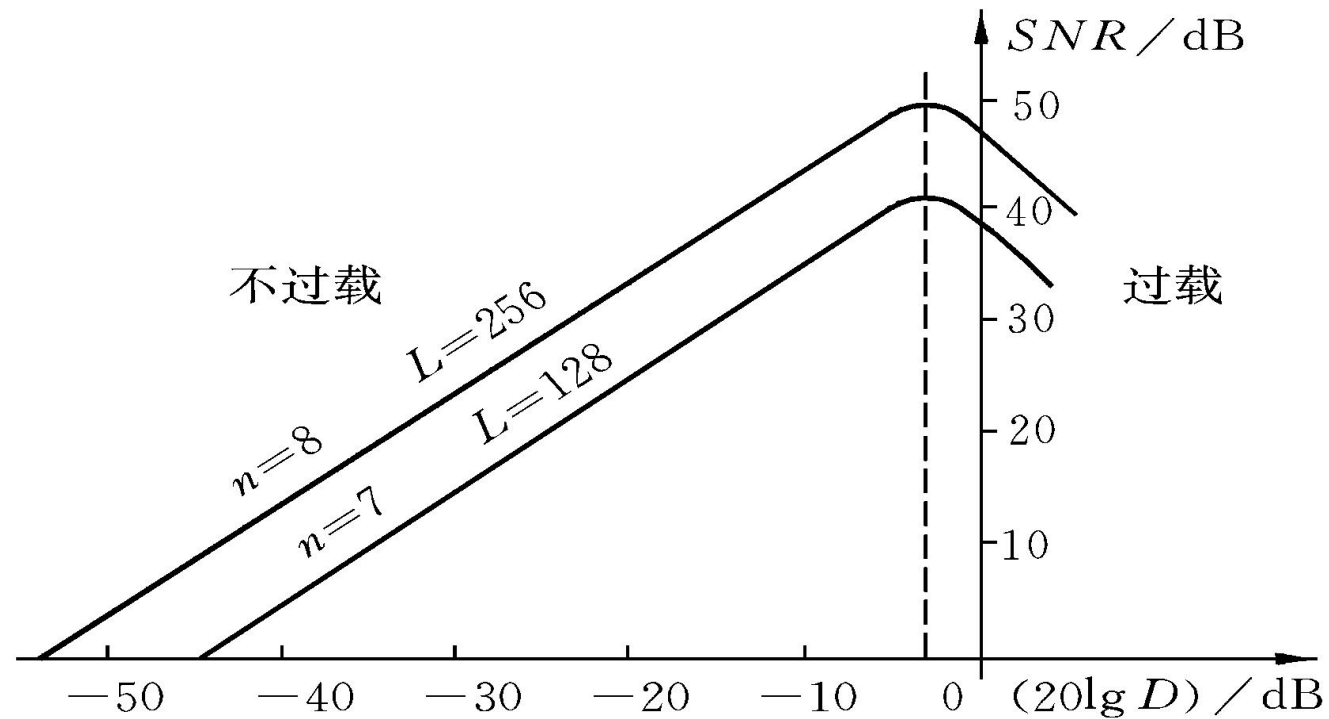
设正弦波的幅度为 A_m ，归一化有效值

$$D = A_m / (\sqrt{2}V)$$

则量化信噪比

$$\begin{aligned}\text{SNR} &= \frac{S}{\sigma_q^2} = \frac{A_m^2 / 2}{V^2 / (3L^2)} = \frac{3A_m^2 L^2}{2V^2} \\ &= 3D^2 L^2 = 3D^2 2^{2n}\end{aligned}$$

$$\text{SNR}_{\text{dB}} = 10 \log \text{SNR} \approx 4.77 + 20 \log D + 6.02n$$



量化信噪比特性曲线

说明:

✓ 满载时, $A_m=V$, $20\log D \approx -3 \text{ dB}$, 则

$$\text{SNR}_{\text{dB}} = 1.76 + 6.02n$$

表示对正弦信号进行量化时, 能够获得的最大量化信噪比;

- ✓ 信号功率 $20\log D$ 一定时, 量化信噪比随编码位数的增大而提高, 每增加一位编码, 量化信噪比提高6.02 dB。
- ✓ 量化信噪比的分贝值随正弦信号功率的分贝值 $20\log D$ 的减小而线性减小。满足一定量化信噪比要求所允许的信号功率的变化范围称为**动态范围**。

例 对正弦信号抽样后进行均匀量化，已知量化器的量化范围为 $(-5V, +5V)$ ，量化编码位数 $n=7$ 。

- 1) 求满载时的量化信噪比；
- 2) 假设正弦信号的幅度减小为 $2V$ ，求此时的量化信噪比；
- 3) 为使量化信噪比不低于 26 dB ，求正弦信号的最小幅度。

解：1) 满载时， $[\text{SNR}]_{\text{max dB}} \approx 1.76 + 6.02n = 43.9\text{ dB}$

2) 当 $A_m = 2V$ 时， $D = A_m / (\sqrt{2}V) = 2 / (\sqrt{2} \times 5) \approx 0.283$

则 $\text{SNR}_{\text{dB}} \approx 4.77 + 20\log D + 6.02n \approx 32.94\text{ dB}$

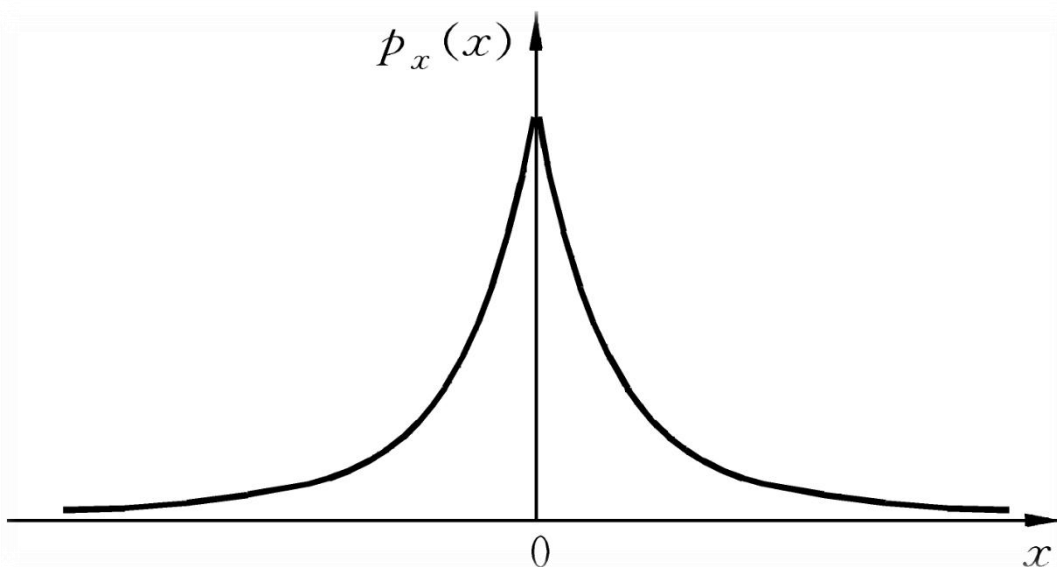
3) 由 $\text{SNR}_{\text{dB}} \approx 4.77 + 20\log D + 6.02n = 43.9 + 20\log D \geq 26$

求得 $D \geq 0.127$ ，则 $A_m = \sqrt{2}DV \geq \sqrt{2} \times 0.127 \times 5 \approx 0.898V$

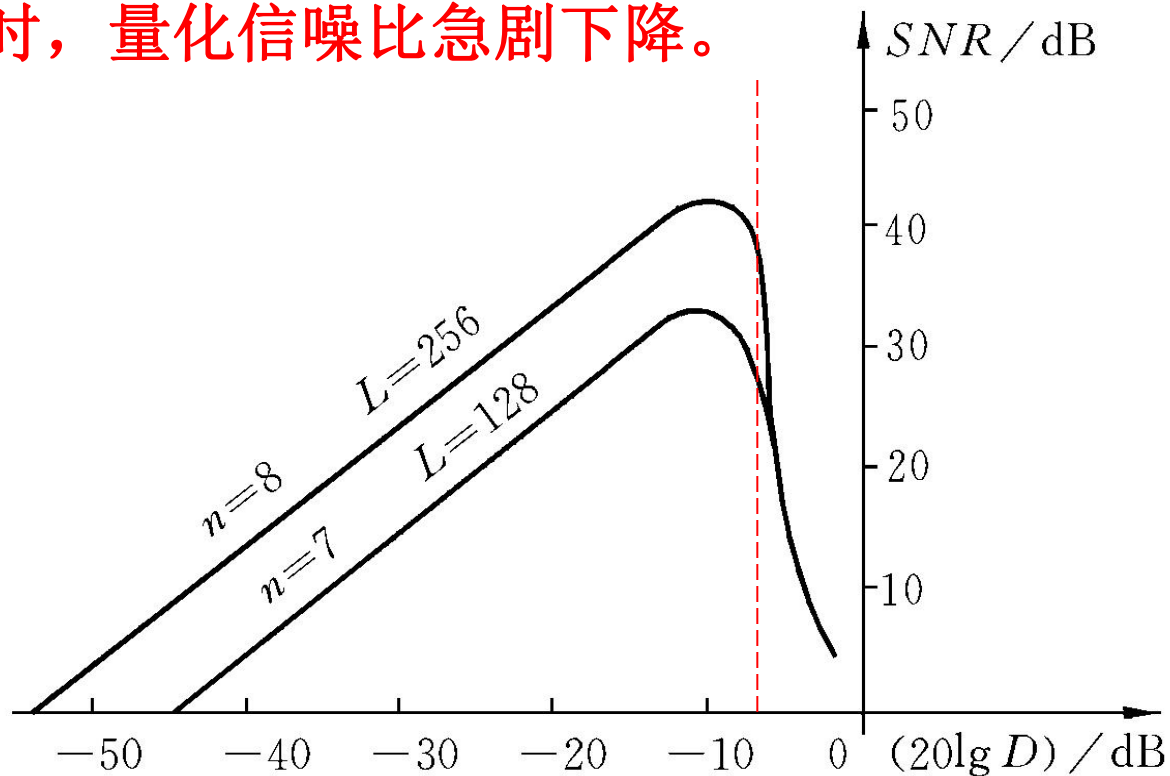
➤ 语音信号

其幅度概率密度近似服从拉普拉斯分布。

无论量化器的量化范围怎样确定，总有极小一部分信号幅度超出量化范围而造成过载。



过载时，量化信噪比急剧下降。

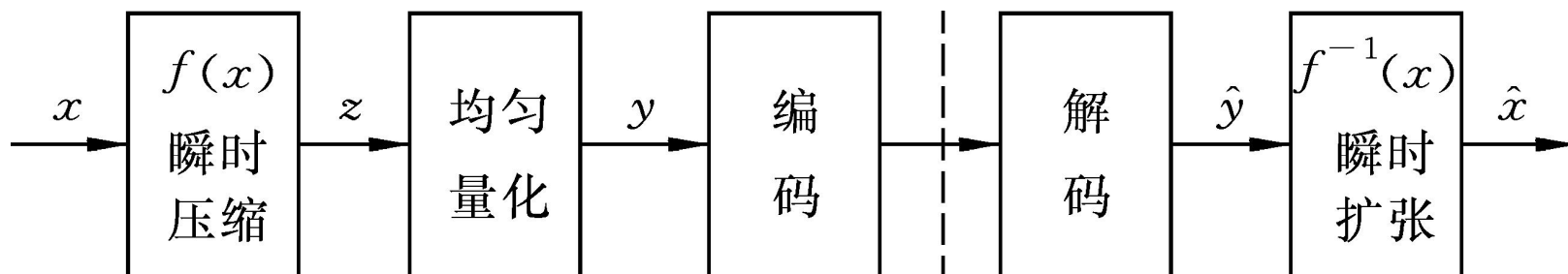


□ 非均匀量化

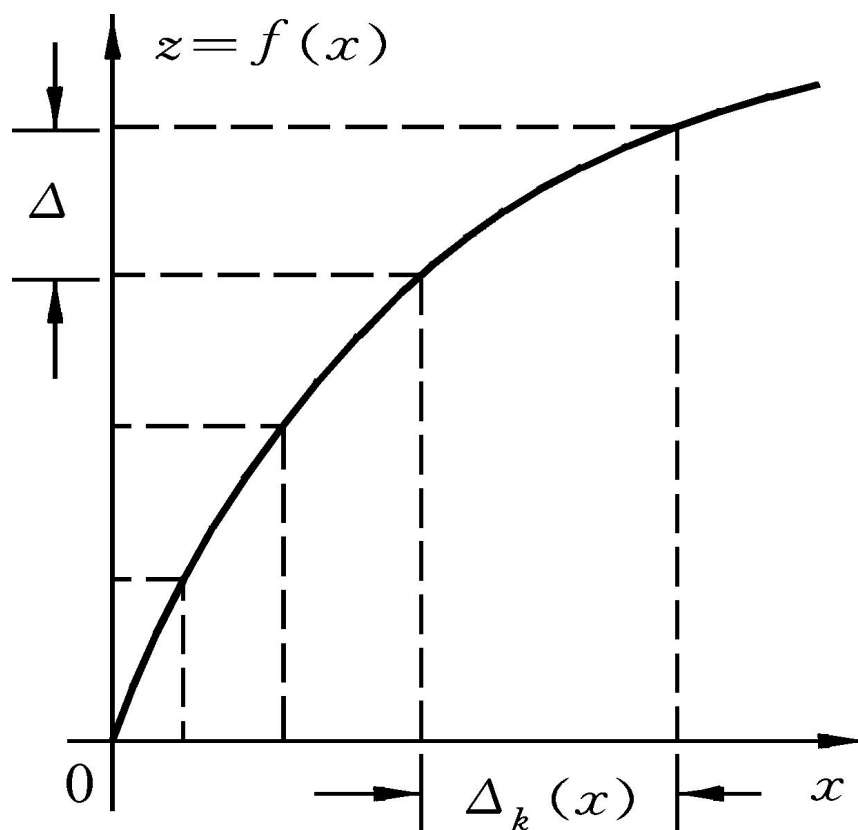
当信号幅度和功率减小时，适当减小量化间隔，从而减小量化噪声的功率，使量化信噪比得到提高。

当信号幅度和功率较大时，在保证量化信噪比满足要求的前提下，允许适当增大量化间隔和量化噪声的功率。

● 原理



压缩特性是一条曲线，当 z 信号有均匀量化间隔时，对应输入信号 x 有非均匀量化间隔，这就等效于对输入信号进行了非均匀量化。



● 对数压缩特性

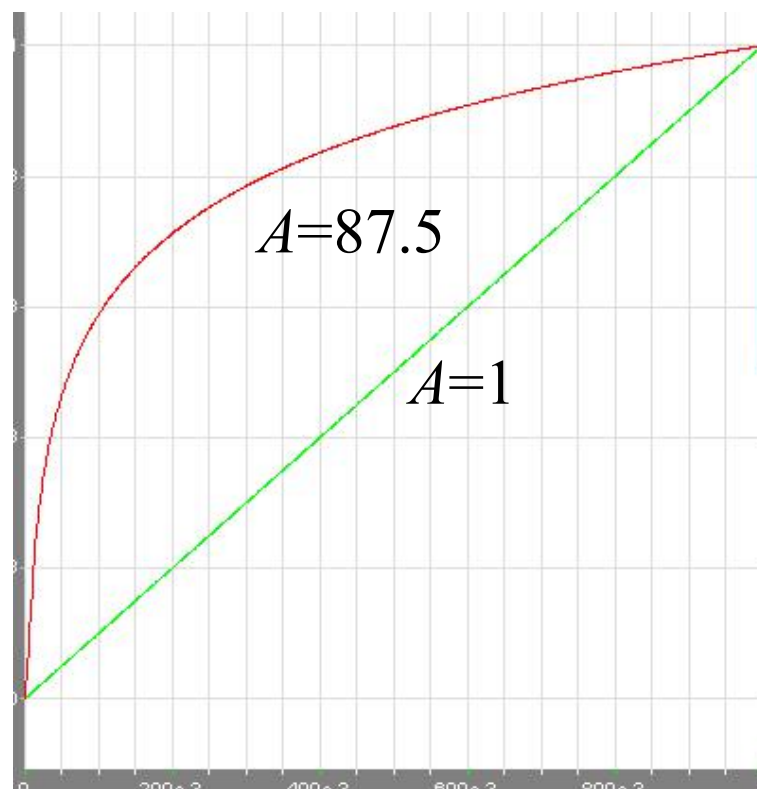
具有对数压缩特性的非均匀量化。 A 律、 μ 律。

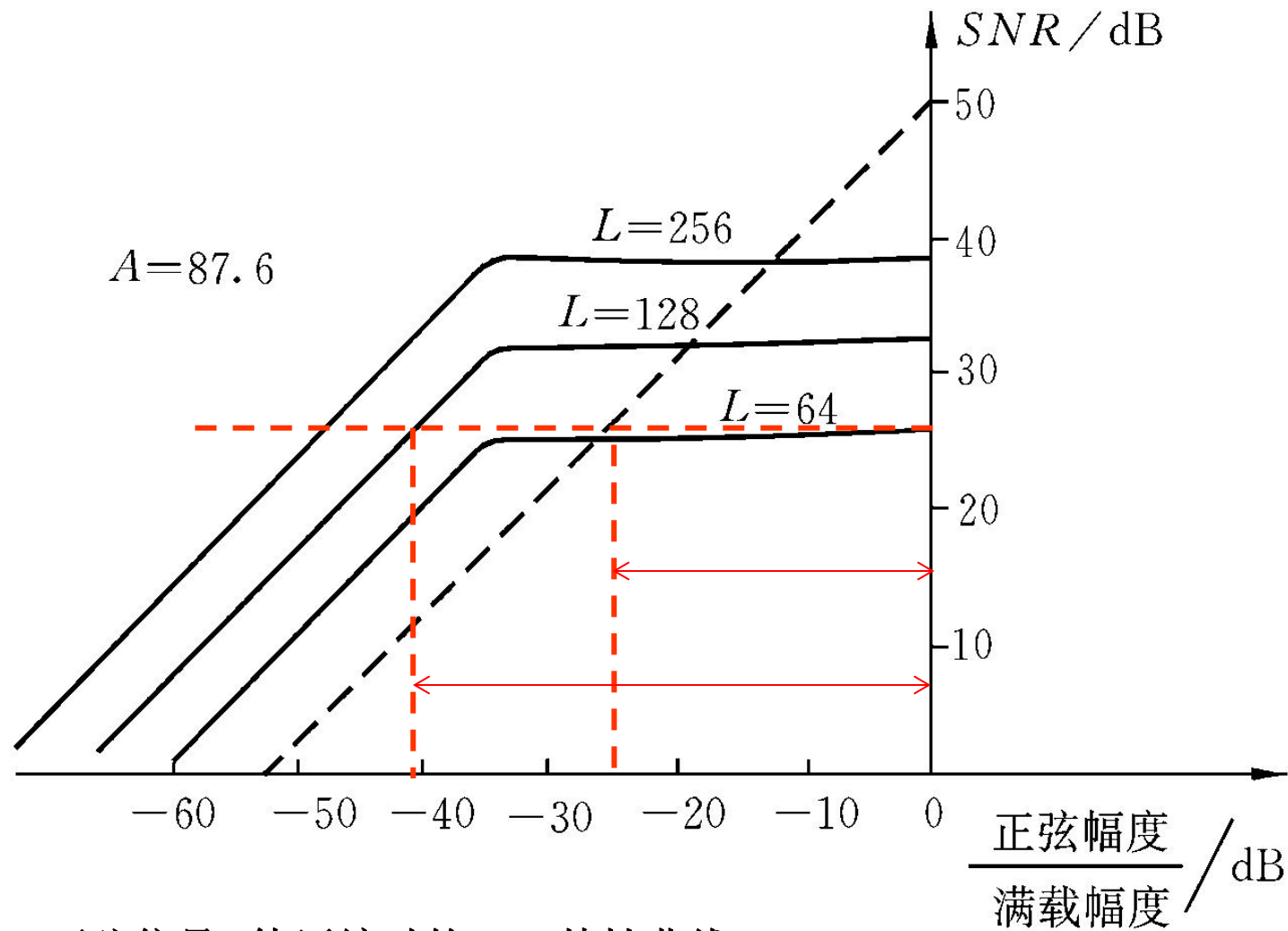
$$f(x) = \begin{cases} \frac{Ax}{1 + \ln A}, & 0 \leq x \leq \frac{1}{A} \\ \frac{1 + \ln Ax}{1 + \ln A}, & \frac{1}{A} \leq x \leq 1 \end{cases}$$

其中 x 为输入电平抽样值相

对于满量程的归一化值；

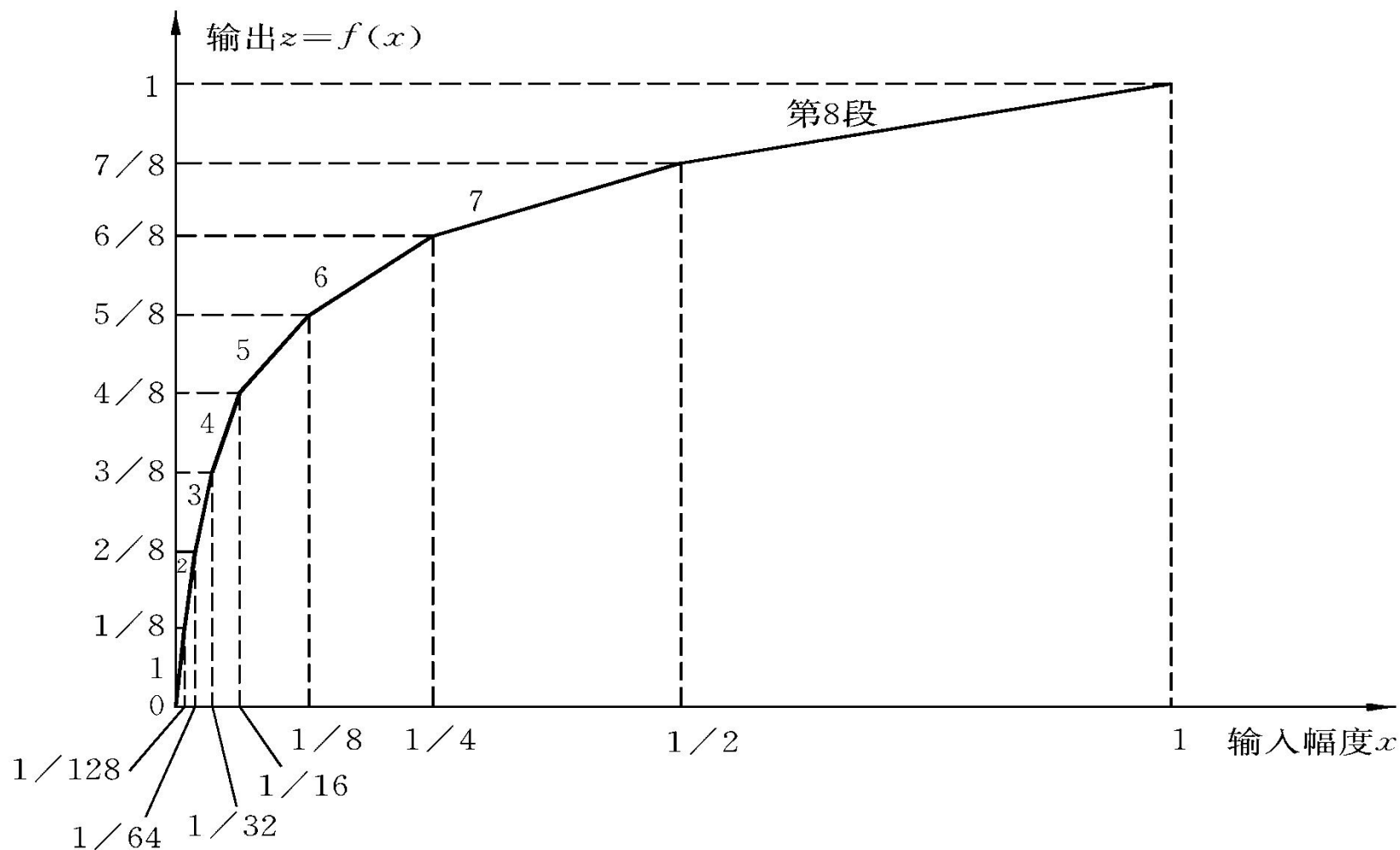
A ：压缩系数， A 越大，压缩越明显。





正弦信号A律压缩时的SNR特性曲线

● 对数压缩特性的折线近似



□ 常用的二进制码组

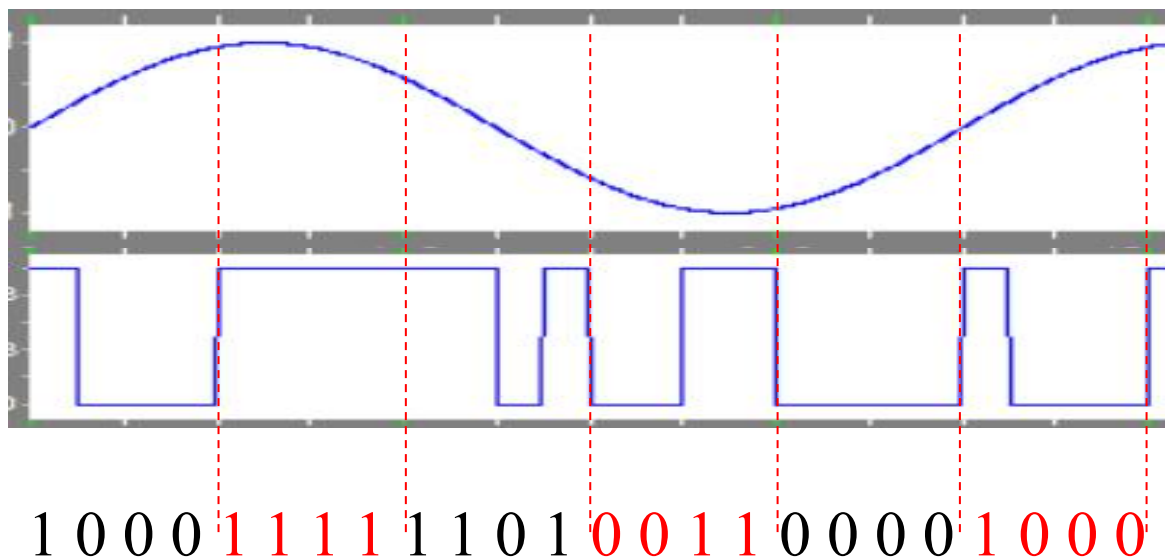
● 常用的二进制码组

- 自然码：十进制正整数的二进制表示。
- 折叠码：首位为极性码，其余位为幅度码。

电平序号	极性	自然码	折叠码	格雷码
15	正	1111	1111	1000
14		1110	1110	1001
13		1101	1101	1011
12		1100	1100	1010
11		1011	1011	1110
10		1010	1010	1111
9		1001	1001	1101
8		1000	1000	1100
7	负	0111	0000	0100
6		0110	0001	0101
5		0101	0010	0111
4		0100	0011	0110
3		0011	0100	0010
2		0010	0101	0011
1		0001	0110	0001
0		0000	0111	0000

- 均匀量化的编码——线性PCM编码

对均匀量化器输出的 $L=2^n$ 个量化电平分别用 n 位二进制代码的顺序组合表示，称为**线性PCM编码**。



自然码编码步骤

- 确定量化范围 $(-V \sim +V)$ 、量化间隔数 $L=2^n$ 或者编码位数 n ;
- 求量化间隔 $\Delta = 2V/L$;
- 设信号抽样值或者量化电平为 x , 计算 $[x - (-V)]/\Delta$;
- 将商的整数部分转换为 n 位二进制。若位数不够, 高位添0。

折叠码编码步骤

- 由 x 的正负确定最高位 a_0 (0负1正) ;
- 计算 $|x|/\Delta$;
- 将商的整数部分转换为 $n-1$ 位二进制 $a_1 a_2 \dots a_{n-1}$;
- 最后得到 n 位编码 $a_0 a_1 a_2 \dots a_{n-1}$ 。

【例】已知均匀量化的量化范围为 $-1\text{V}\sim+1\text{V}$ ，要求量化信噪比不低于 24dB ，求抽样值 $x = -0.2\text{V}$ 对应的自然码和折叠码编码。

解：由 $1.76+6.02n \geq 24$ ，取 $n = 4$ ，则 $\Delta = 2/2^4 = 0.125\text{V}$ 。

1) 自然码编码。由 $[x-(-1)]/\Delta = 6.4$ ，将整数部分转换为4位编码得到0110。

2) 折叠码编码。由 $x < 0$ 得到 $a_0 = 0$ ；

$|x|/\Delta = 0.2/0.125 = 1.6$ ，整数部分转换为3位二进制得到
 $a_1 a_2 a_3 = 001$ ；

最后得到折叠码编码为0001。

□ A律PCM编码

对A律压缩非均匀量化信号的编码（非线性PCM编码）。

- 将A律压缩特性的正（负）方向非均匀地划分为8个段落，每个段落内均匀划分为16个小区间；
- 每个小区间内指定一个量化电平，共 $16 \times 8 = 128$ 个量化电平；
- 码位安排：

极性码	段落码			段内码			
c_1	c_2	c_3	c_4	c_5	c_6	c_7	c_8

● 编码方法

设送入编码器的抽样值（模拟信号、量化电平）为 x ，以 Δ 为单位。

- 由 x 的正负确定极性码（0负1正）；
- 将 $|x|$ 与各段落起始电平 x_i 比较，确定段落码；
- 计算 $(|x| - x_i) / \Delta_i$ ，其中 Δ_i 为第 i 段落中的量化间隔；
- 将商的整数部分转换为4位二进制得到段内码。若位数不够，高位添0。

编码表（段落起始电平和量化间隔）

段落号	段落码	段落起始电平 / Δ	量化间隔 / Δ
1	0 0 0	0	2
2	0 0 1	32	2
3	0 1 0	64	4
4	0 1 1	128	8
5	1 0 0	256	16
6	1 0 1	512	32
7	1 1 0	1024	64
8	1 1 1	2048	128

例4-4 设输入信号取样值 $x=1260\Delta$ ， A 律13折线编码，求编码输出码组 C 、解码输出 \hat{x} 及量化误差 q 。

解 (1) 编码过程及码组 C

因样值为“正”，所以极性码 $M_1=1$ 。

将 x 与段落码的起始电平比较，得到段落码

$$M_2M_3M_4=110$$

再由 $(1260\Delta-1024\Delta)/64\Delta=3\dots$ 余 44Δ ，得到段内码

$$M_5M_6M_7M_8=0011$$

最后得到 $C=11100011$



(2) 译码输出电平

译码输出电平等于第八段第4级的量化电平，即该级的中间电平，即

$$\hat{x} = +(1024\Delta + 3 \times 64\Delta + 64\Delta/2) = +1248\Delta$$

(3) 量化误差

$$q = +1260\Delta - (+1248\Delta) = +12\Delta$$

- 归一化电平

将压缩特性中最大归一化值1等分为4096份，每份对应的电平称为归一化电平，即 $1\Delta=1/4096$ 。

例如，第7段：起始电平 $1/4 = (1/4)/(1/4096) = 1024\Delta$ ，

终止电平 $1/2 = (1/2)/(1/4096) = 2048 \Delta$

则该段落中，每个量化区间的归一化幅度范围（量化间隔的归一化电平）为

$$\frac{2048\Delta - 1024\Delta}{16} = 64\Delta$$

- 实际电平的归一化电平表示

若已知量化范围为 $-V \sim +V$ ，则输入样值 x 与其归一化电平 x_{Δ} 的关系为：

$$x_{\Delta} = x / (V / 4096) = 4096x / V \quad (\text{四舍五入取整})$$

$$x = x_{\Delta} V / 4096$$

例：设量化范围为 $-5V \sim +5V$ ，则抽样值 $x = -1.2V$ 对应的归一化电平为 $x_{\Delta} = -1.2 \times 4096 / 5 \approx -983\Delta$

若已知输入样值为 $+410\Delta$ ，则对应的实际量化电平为

$$x = +410 \times 5 / 4096 \approx +0.5 \text{ V}$$

例 设量化范围为-2~+2 V，已知输入信号取样值 $x = -0.12$ V。

1) 编码输出

求 x 的归一化电平： $x_{\Delta} = -0.12 \times 4096 / 2 \approx -246\Delta$

查表得到编码输出 $C = 00111110$

2) 译码输出电平

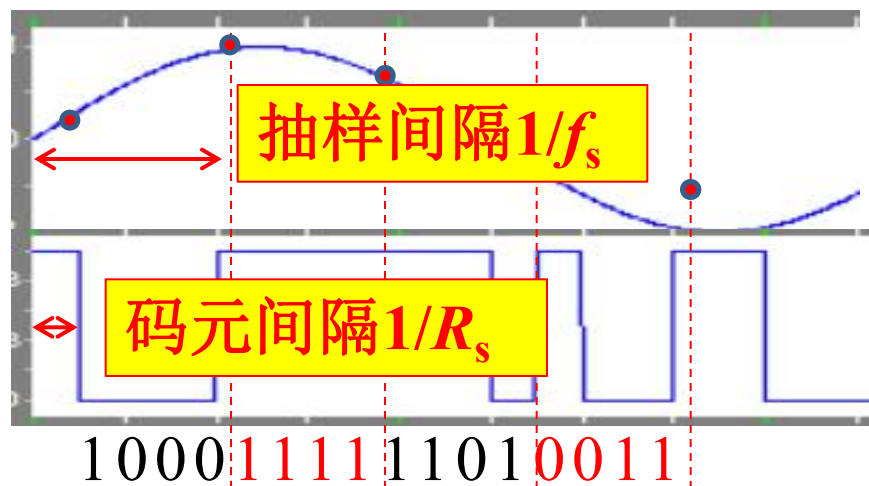
$$\hat{x} = -(128\Delta + 14 \times 8\Delta + 8\Delta/2) = -244\Delta$$

$$= -244 \times 2/4096 \approx -0.119 \text{ V}$$

3) 量化误差 $q = -0.12 - (-0.119) = -1 \text{ mV}$

□ PCM信号的码元速率和带宽（P.141）

$$R_s = nf_s$$



- 抽样速率越高，码元速率越高。在满足抽样定理的前提下，尽量降低抽样频率；
- 编码位数 n 越多，码元速率越高，占用的带宽就越大。在满足量化信噪比要求的前提下，尽量减少编码位数。

例4-2 对频率范围为30 Hz ~ 300 Hz的模拟信号进行抽样、均匀量化和线性PCM编码。

(1) 求最低抽样频率 f_s ;

(2) 若量化电平数 $L = 64$, 求PCM信号的信息速率 R_b 。

解 (1) 根据抽样定理得到 $f_s = 2f_H = 600\text{Hz}$

(2) 编码位数 $n = \log_2 L = 6$

则

$$R_b = nf_s = 3.6 \text{ kbps}$$

例4-5 模拟信号的最高频率为4000Hz，以奈奎斯特频率抽样并进行PCM编码。编码信号的波形为矩形，占空比为1。

- (1) 按4律13折线编码，计算PCM信号的第一零点带宽；
- (2) 设量化电平数 $L=128$ ，计算PCM信号的第一零点带宽。

解 (1) $f_s = 2f_H = 8 \text{ kHz}$, $R_s = nf_s = 8f_s = 64 \text{ kBd}$

$$B = R_s = 64 \text{ kHz}$$

(2) $n = \log_2 L = 7$, $R_s = nf_s = 7f_s = 56 \text{ kBd}$

$$B = R_s = 56 \text{ kHz}$$

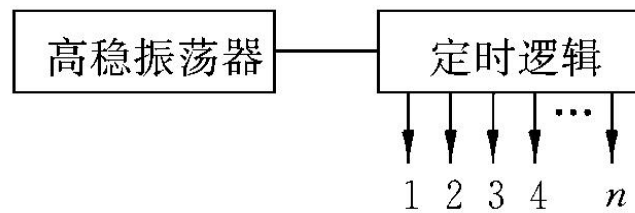
□ 时分复用的原理

时分复用：TDM，将传输时间划分为若干个互不重叠的时隙，互相独立的多路信号顺序地占用各自的时隙，合路成为一个复用信号，在同一信道中传输。

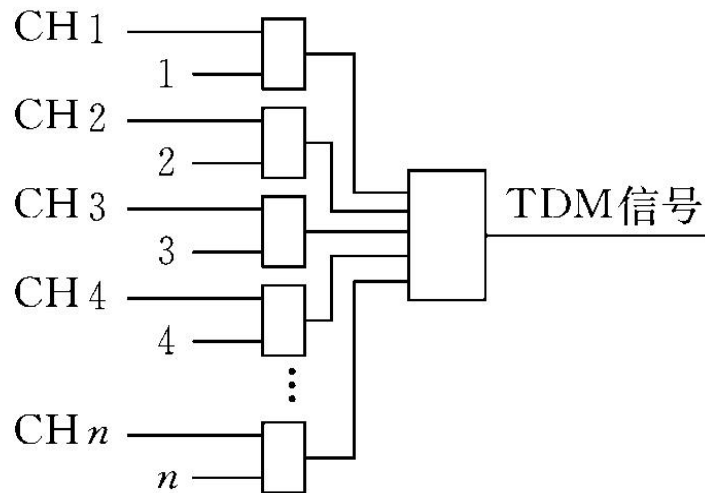
● 相关概念

- **路**（CH: channel）：通道，每个通道传输一个信号。
- **时隙**（TS: time slot）：时间片，传输一路信号一个抽样量化编码码组的时间， T_c ；
- **帧**（Frame）：各路信号顺序传送一次所需的总时间， T_s ，一般等于各路信号的抽样间隔。

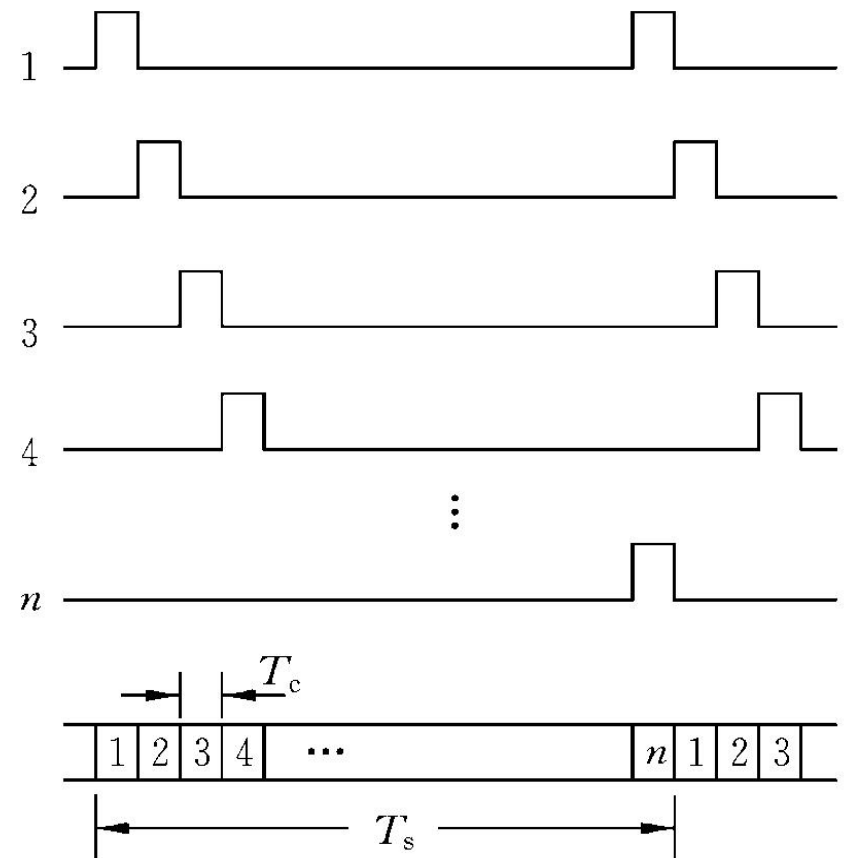
● 基本原理



(a)



(b)



(c)

● 性能及要求

- 对每一路信号的抽样间隔必须满足抽样定理的要求；
- 各路信号占用时隙不重叠，同步的问题；
- 一帧内的路数越多，时隙越窄，码元速率越高：

假设对 m 路PCM信号进行时分复用，抽样频率为 f_s ，PCM编码位数为 n ，则输出总的码元速率为

$$R_s = nmf_s$$

例4-6 10路模拟信号，最高频率为3400Hz，时分复用传输，抽样频率 $f_s = 8 \text{ kHz}$ ，量化电平 $L=256$ ，码元脉冲占空比为0.5。计算PCM编码信号的第一零点带宽。

解 码元速率

$$R_s = nmf_s = 10 \log_2 256 \times 8000 = 0.64 \text{ Mbaud}$$

码元宽度 $T_s = 1 / R_s$

码元脉冲宽度 $\tau = 0.5T_s = 1 / (2R_s)$

则第一零点带宽为

$$B = 2R_s = 1.28 \text{ MHz}$$



本章总结

- 了解模拟信号数字化的步骤以及抽样、量化、编码的基本概念。
- 掌握抽样过程的时域和频域分析方法，熟悉理想低通、带通抽样定理及其应用。
- 熟练掌握量化噪声和量化信噪比的计算，了解均匀量化存在的问题，掌握非均匀量化的基本思想和方法，掌握A律对数压缩特性及其近似实现方法。
- 了解自然码和折叠码的概念，线性和非线性PCM编码方法。
- 了解时分复用的概念。