



浙江大学
ZHEJIANG UNIVERSITY

数字信号处理

主讲人：金浩然 研究员

电话：13645717238

办公室：开物苑3-232



数字信号处理

- 一、数字信号处理的基本步骤
- 二、信号数字化出现的问题
- 三、离散傅里叶变换

数字信号处理的基本步骤



浙江大学
ZHEJIANG UNIVERSITY

数字信号处理的基本步骤

研究信号的构成和特征值称为信号分析；

把信号经过必要的加工变换，以获得有用信息的过程称为信号处理。

由以上定义可知，信号分析并不影响信号本身的结构，而信号处理则有可能改变信号本身的结构。

信号分析和处理的方法主要有模拟分析方法和数字处理分析方法。

数字信号处理可以在专用计算机上进行，也可以在通用计算机上实现。

数字信号处理的基本步骤

模拟信号与数字信号处理系统

模拟信号处理系统由一系列能实现模拟运算的电路，诸如模拟滤波器、乘法器、微分放大器等环节组成。模拟信号处理也作为任何数字信号处理的前奏，例如滤波、限幅、隔直、解调等预处理。数字处理之后也常需作模拟显示、记录。

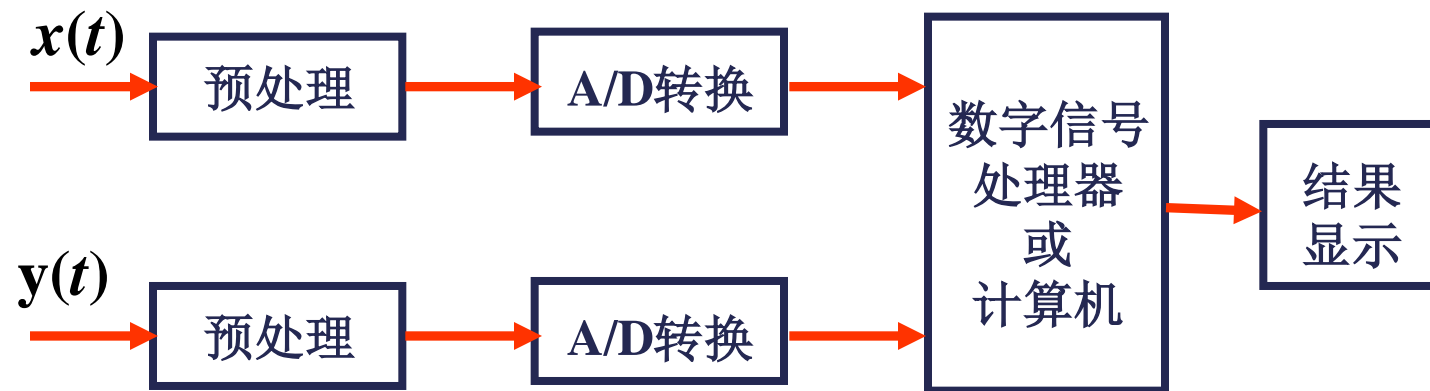
数字信号处理是用数字方法处理信号，它既可在通用计算机上借助程序来实现，也可以用专用信号处理机来完成。数字信号处理具有稳定、灵活、快速、高效、应用范围广、设备体积小重量轻等优点，在各行业中得到广泛的应用。

数字信号处理的基本步骤

数字信号处理基本步骤

用数字序列表示信号，并用数字计算方法对这些序列进行处理，称为数字信号处理。

数字信号处理的基本步骤



数字信号处理系统

数字信号处理的基本步骤

1) 预处理

信号的预处理把信号变成适于数字处理的形式, 以减轻数字处理的困难。预处理包括：

- (1) 电压幅值调理, 以便适宜于采样。
- (2) 必要的滤波, 以提高信噪比, 并滤去信号中的高频噪声。
- (3) 隔离信号中的直流分量。
- (4) 如原信号经过调制, 则应先行解调。

数字信号处理的基本步骤

2) A/D 转换

模-数 (A/D) 转换是模拟信号经采样、量化并转化为二进制数的过程。

3) 信号处理

数字信号处理器对离散的时间序列进行运算处理。计算机只能处理有限长度的数据, 所以首先要把长时间的序列截断, 对截取的数字序列有时还要进行加权(乘以窗函数)以成为新的有限长的序列。对数据中的奇异点(由于强干扰或信号丢失所引起的数据突变)应予以剔除。对温漂、时漂等系统性干扰所引起的趋势项(周期大于记录长度的频率成分)也应予以分离。如有必要, 还可以设计专门的程序来进行数字滤波。然后把数据按给定的程序进行运算, 完成各种分析。

数字信号处理的基本步骤

4) 结果显示

运算结果可以直接显示或打印。如果后接 D/A 和记录仪则可以绘图等。如有需要可将 数字信号处理结果送入后接计算机或通过专门程序再做后续处理。

信号数字化过程中存在的问题



浙江大学
ZHEJIANG UNIVERSITY

信号数字化过程中存在的问题

1. 时域采样→混叠

2. 量化→量化误差

3. 时域截断→泄漏

4. 频域采样→栅栏效应

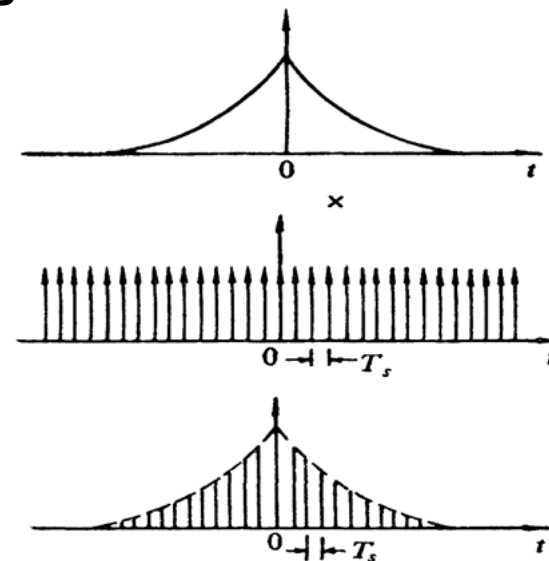
信号数字化过程中存在的问题

1. 时域采样、混叠和采样定理

采样：连续时间信号离散化的过程。

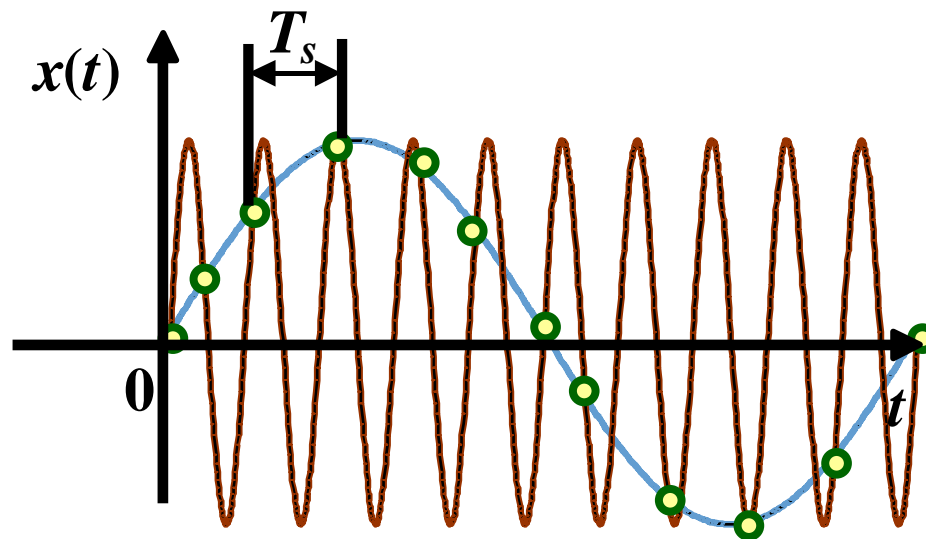
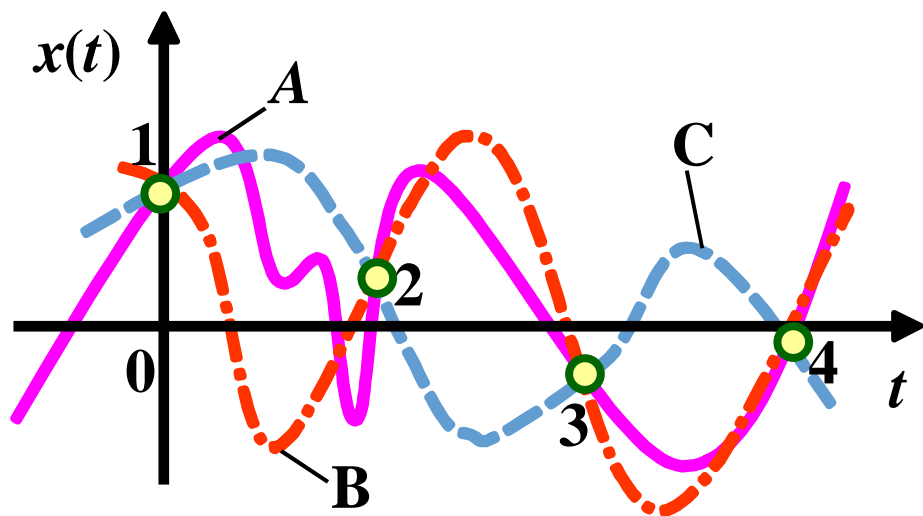
设采样时间间隔为 T_s ，则 $x(t)$ 经采样后的离散序列 $x_s(t)$ 为：

$$\begin{aligned}x_s(t) &= x_a(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_s) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_a(t) \cdot \delta(t - nT_s) \\&= \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_a(nT_s) \cdot \delta(t - nT_s)\end{aligned}$$



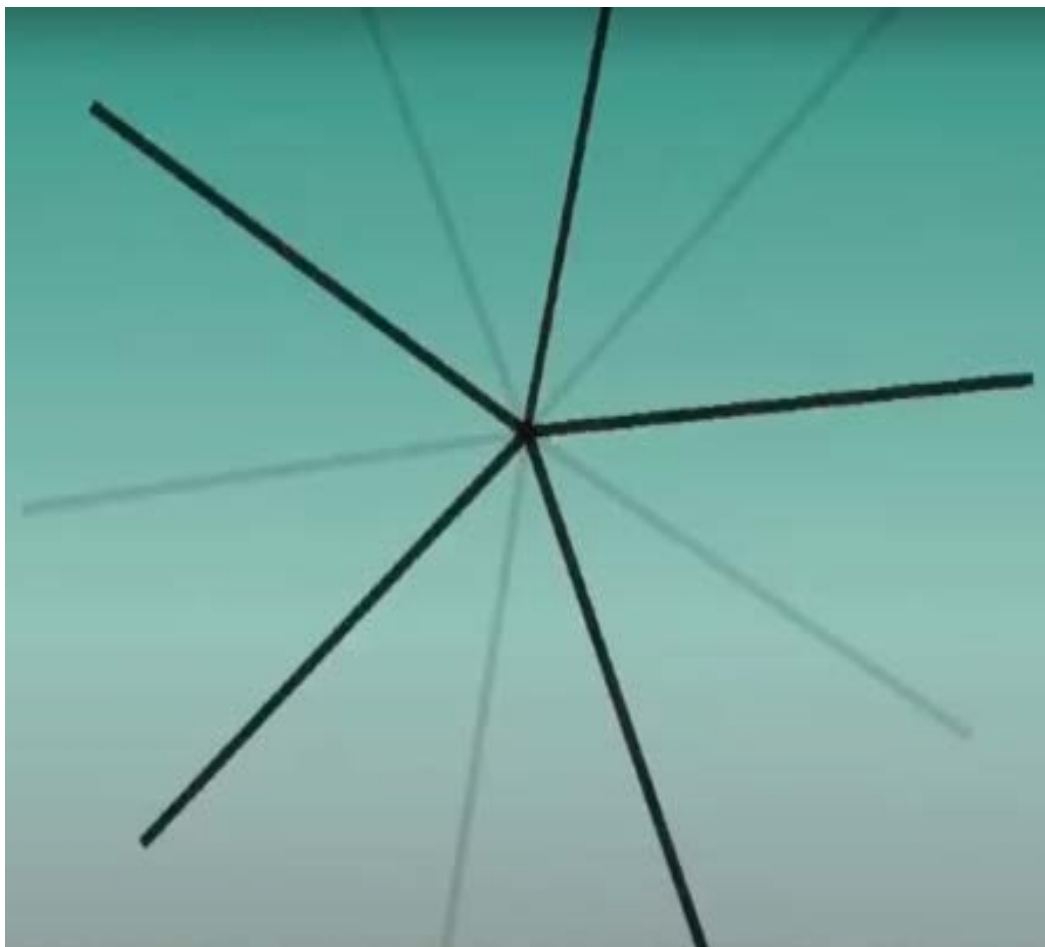
$x_s(t)$ 与 $x(t)$ 是局部与整体的关系。显然，能否由 $x_s(t)$ 唯一确定或恢复出 $x(t)$ ，或能否通过对 $x_s(t)$ 的分析获得 $x(t)$ 的全部信息是采样最关心的问题。

信号数字化过程中存在的问题

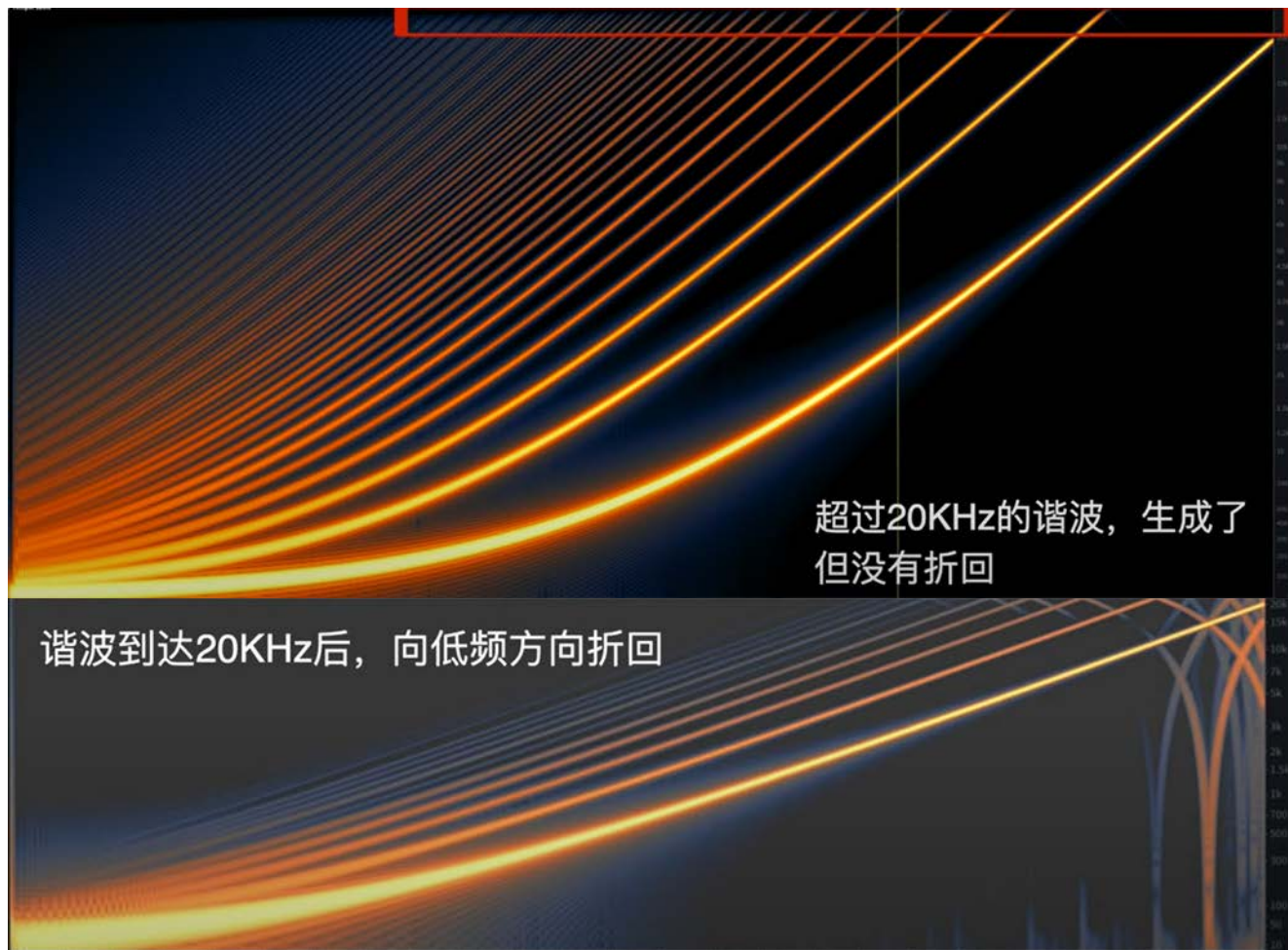


混叠现象举例

信号数字化过程中存在的问题



视觉混叠



音频混叠

信号数字化过程中存在的问题

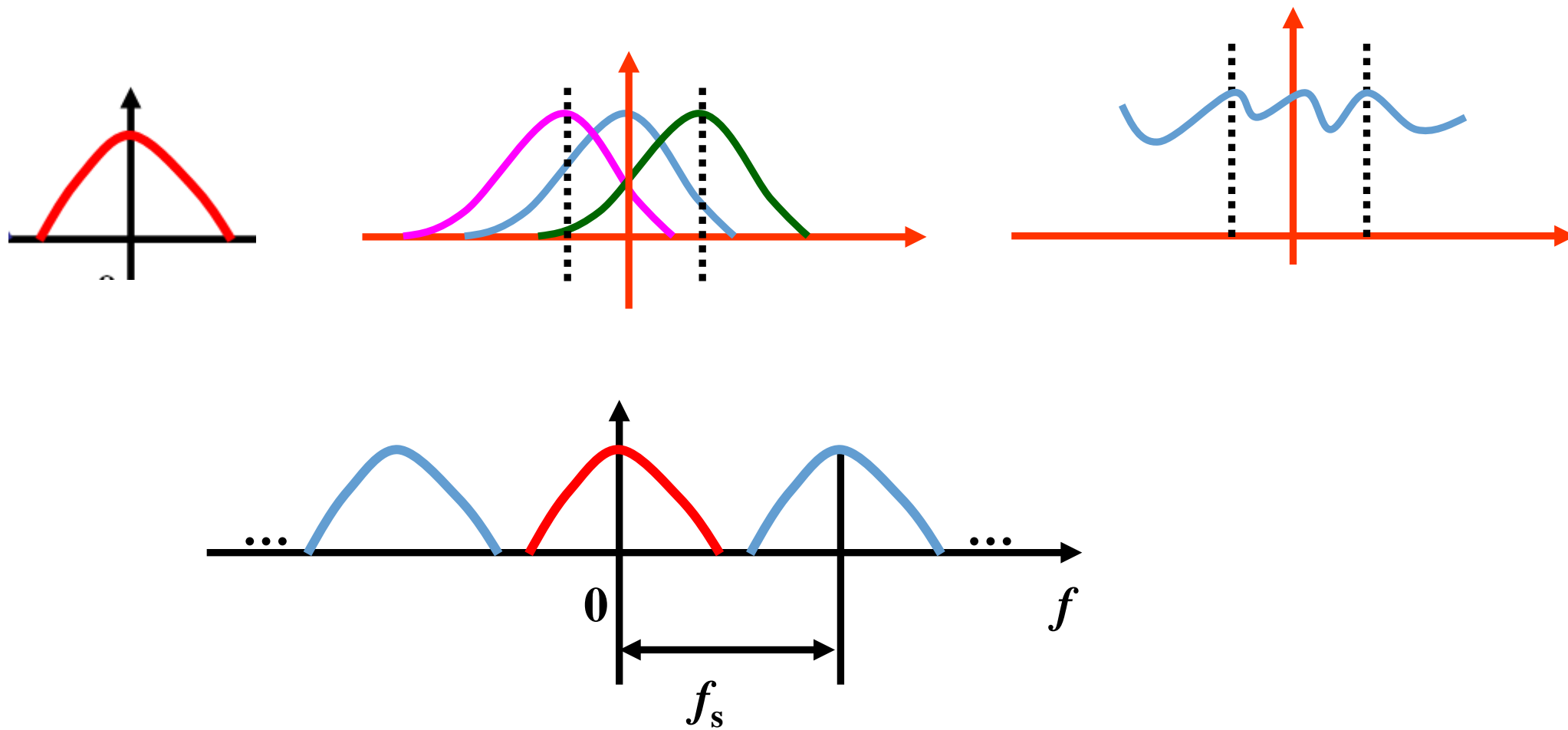
$$p(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_s) \Leftrightarrow P(f) = \frac{1}{T_s} \sum_{r=-\infty}^{\infty} \delta\left(f - \frac{r}{T_s}\right)$$

$$x(t)p(t) \Leftrightarrow X(f) * P(f)$$

所以
$$F[x_s(t)] = X(f) * P(f) = \frac{1}{T_s} \sum_{r=-\infty}^{\infty} X\left(f - \frac{r}{T_s}\right)$$

即采样信号 $x_s(t)$ 的频谱是无穷多个原始信号频谱放大 $1/T_s$ 倍后，以采样频率 f_s 为周期重复叠加而成。若频谱叠加出现局部重叠，则合成的总频谱将失去原信号 $x(t)$ 单独频谱的波形形状，虽经滤波也不能获得 $x(t)$ 的正确频谱，在时域也无法恢复原波形造成失真。

信号数字化过程中存在的问题



信号数字化过程中存在的问题

由图可见，混叠总是出现在 $f = f_s/2$ 左右两侧的频率处，混叠的后果是原来的高频信号将被误认为是某种相应的低频信号。

如果 $f_m \leq 1/2 T_s$ ，即 $f_s \geq 2f_m$ 就不会出现混叠现象。

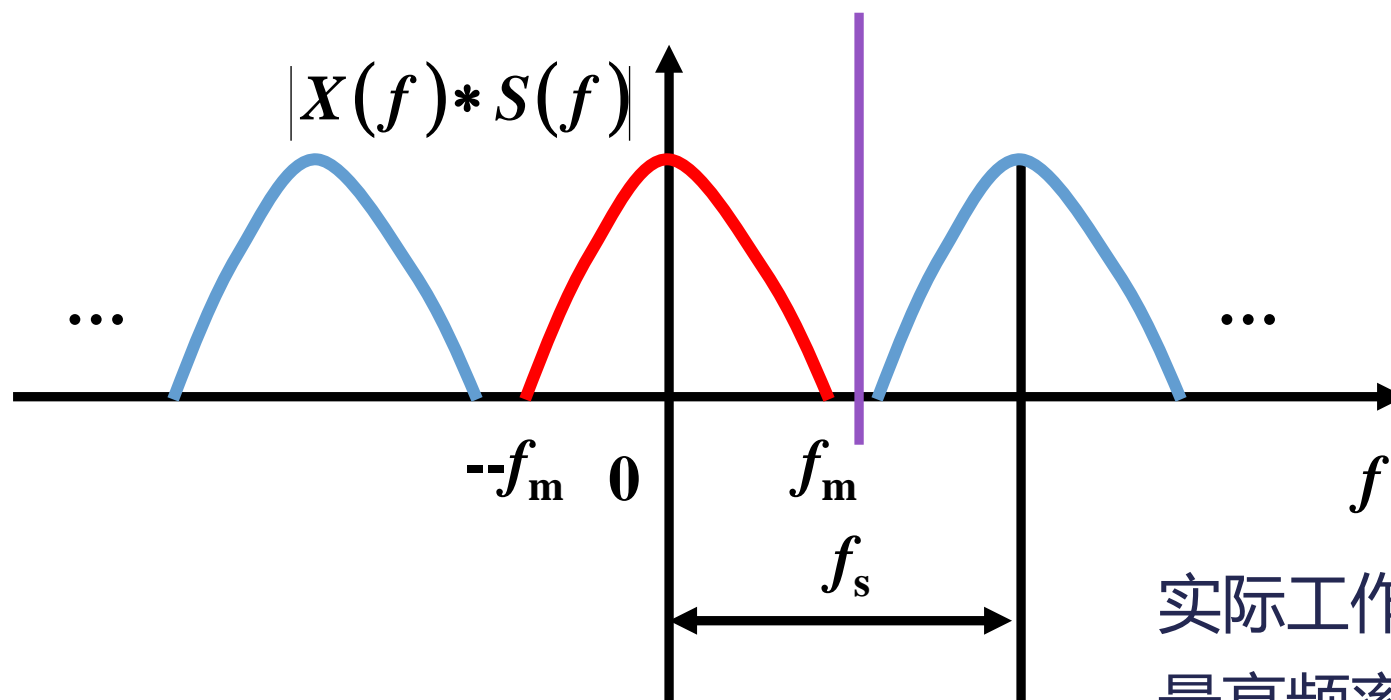
这就是采样定理。

最低采样频率值 $f_{s \min} = 2f_m$ 称为Nyquist采样频率，也称为折叠频率。

$$\text{采样定理} \implies f_s \geq 2f_m$$

信号数字化过程中存在的问题

显然，若原始信号是带限信号，则采样后信号频谱不发生重叠的条件为： $f_s \geq 2f_m$ (如下图)。



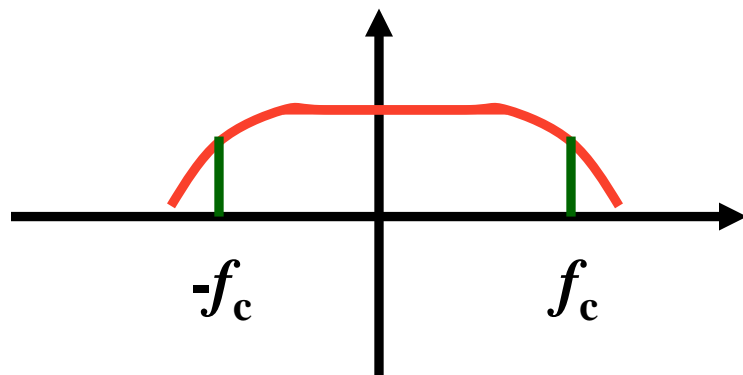
不产生混叠的条件

实际工作中， f_s 常取为信号最高频率的3~4倍。

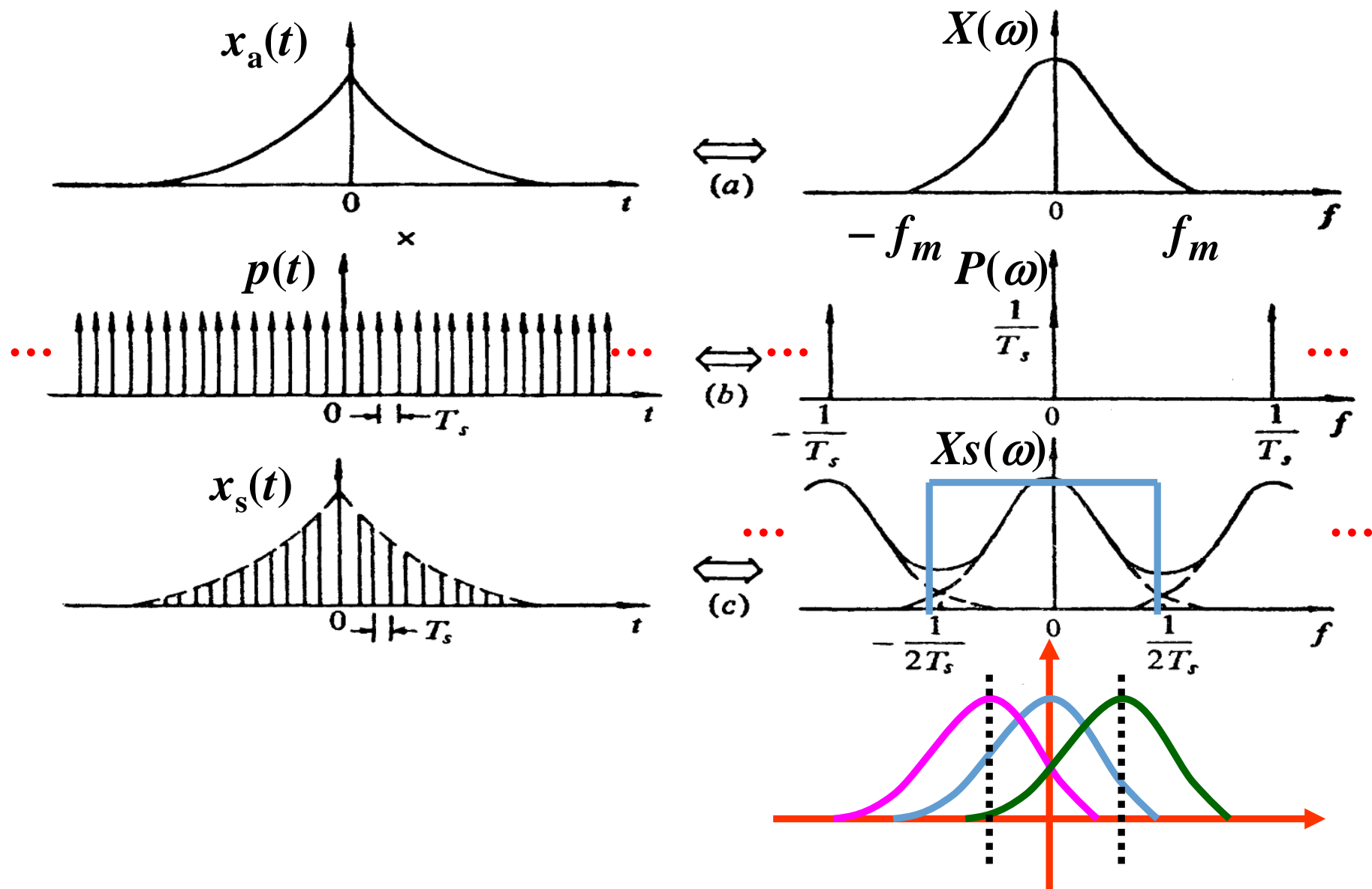
信号数字化过程中存在的问题

消除混叠的措施

- ① 提高采样频率 f_s 。但提高采样频率将导致在同样信号长度下，采样点数 M 随之提高，增加计算负担。
- ② 应用抗混滤波器降低信号中的最高频率 f_m 。从理论上讲，由于抗混滤波器的非理想特性，信号中高频分量不可能完全衰减，因此不可能彻底消除混叠。



信号数字化过程中存在的问题



信号数字化过程中存在的问题

2. 量化与量化误差

模拟信号经采样后得到的离散信号转变为数字信号（幅值离散化）的过程称为**量化**。由此引起的误差称为**量化误差**。

量化由A/D转换器实现，量化误差取决于其分辨力。若A/D转换器的位数（字长）为 b （二进制输出，最高位为符号位，实际字长为 $b-1$ ），允许的动态工作范围为 D （如 $\pm 5V$ ， $\pm 10V$ 或 $0\sim 5V$ ， $0\sim 10V$ 等），则A/D幅值离散化的间隔为：

$$q = D / 2^{b-1} \quad \text{看是否设置符号位}$$

最大量化误差的绝对值为： $e = D / 2^b$

信号数字化过程中存在的问题

一般，量化误差可以忽略，如12位A/D在动态范围为 $\pm 10V$ 时的量化误差为： $\pm 2.44mV$ ，满量程（10V）时的相对误差为0.0244%，若将量化误差视为噪声，则此时信噪比为：

$$20 \log \frac{10}{2.44 \times 10^{-3}} = 72dB$$

出现的问题

量化噪声

相应的对策

提高A/D的位数

信号数字化过程中存在的问题

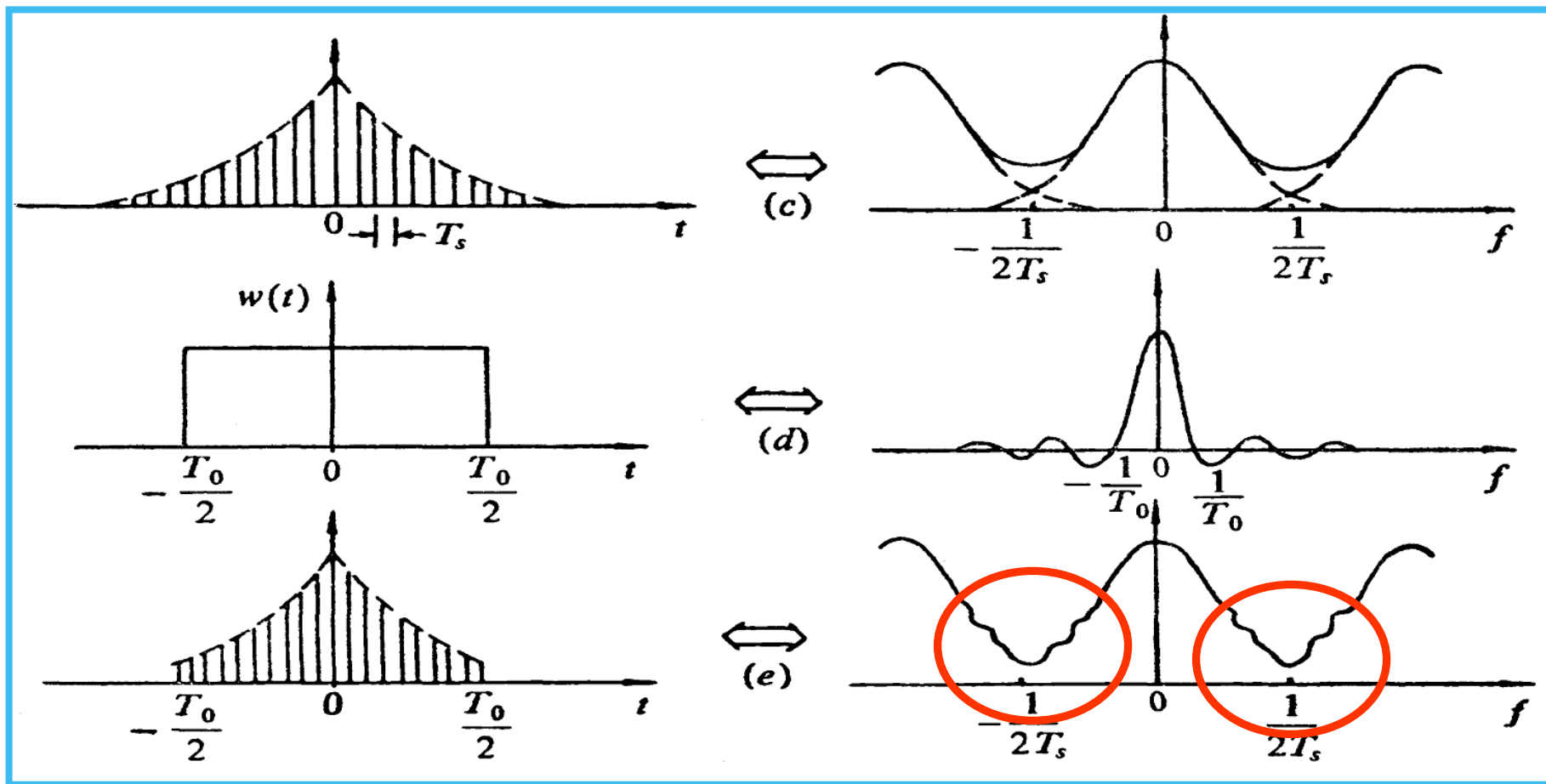
3.截断、泄漏和窗函数

计算机处理的数据长度是有限的，进行数字信号处理必须对过长时间历程的信号进行截断处理。截断相当于对信号进行加窗处理，如无特殊要求，通常截断即是将信号乘以时域的有限宽矩形窗函数：

$$w(t) = \begin{cases} 1 & |t| < T/2 \\ 0 & |t| > T/2 \end{cases}$$

即：采样后信号 $x(t)p(t)$ 经截断成为 $x(t)p(t)w(t)$ 。

信号数字化过程中存在的问题



信号数字化过程中存在的问题

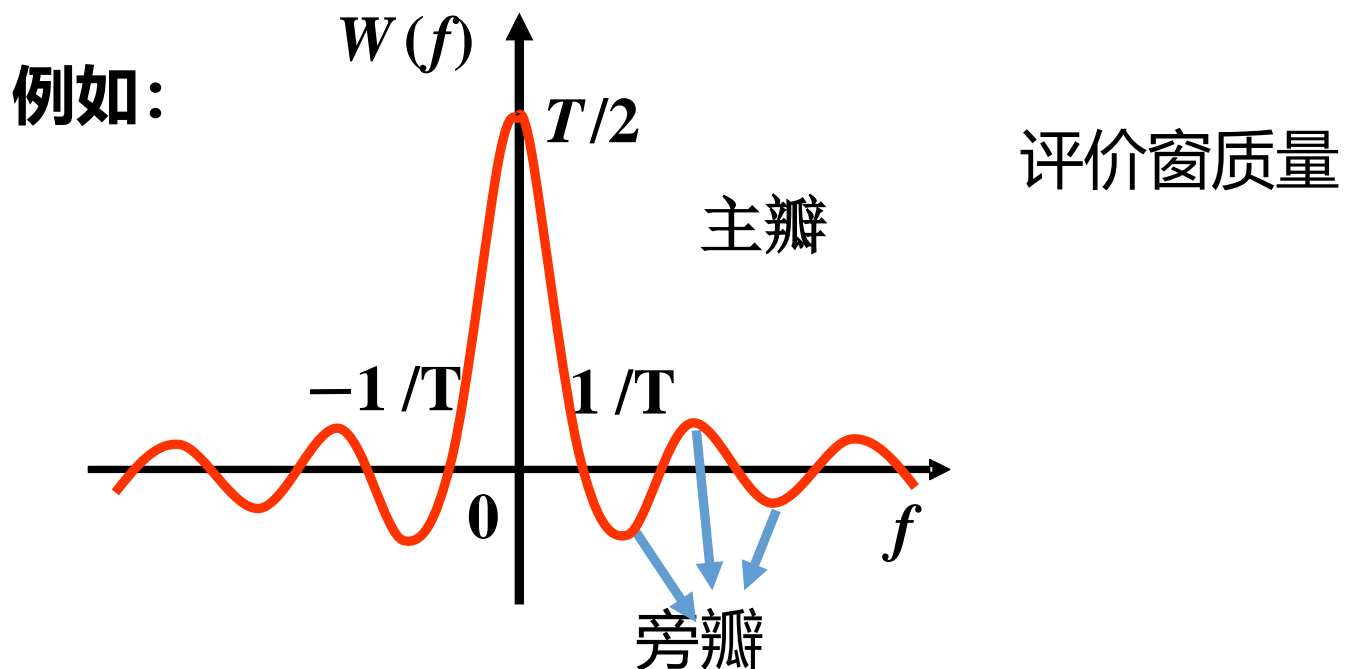
由于矩形窗函数的频谱为无限带宽的sinc函数，所以即使 $x(t)$ 为带限信号，经截断后必然成为无限带宽信号，这种信号的能量在频率轴分布扩展的现象(Gibbis现象)称为泄漏。显然，此时无论采样频率多高，信号总是不可避免地出现混叠，引起失真。

减小泄漏的措施

① 提高截断信号长度，即提高矩形窗宽度，此时sinc函数主瓣变窄，旁瓣向主瓣密集，由于旁瓣衰减较快，故可减小泄漏，但显然采样点数随之提高，增加计算负担。

信号数字化过程中存在的问题

② 采用其它窗函数。一个好的窗函数应当：主瓣尽可能窄（提高频率分辨力）、旁瓣相对于主瓣尽可能小，且衰减快（减小泄漏）。但实际上的窗函数总是二者不可兼得，应视使用目的而决定采用什么样的窗函数。



信号数字化过程中存在的问题

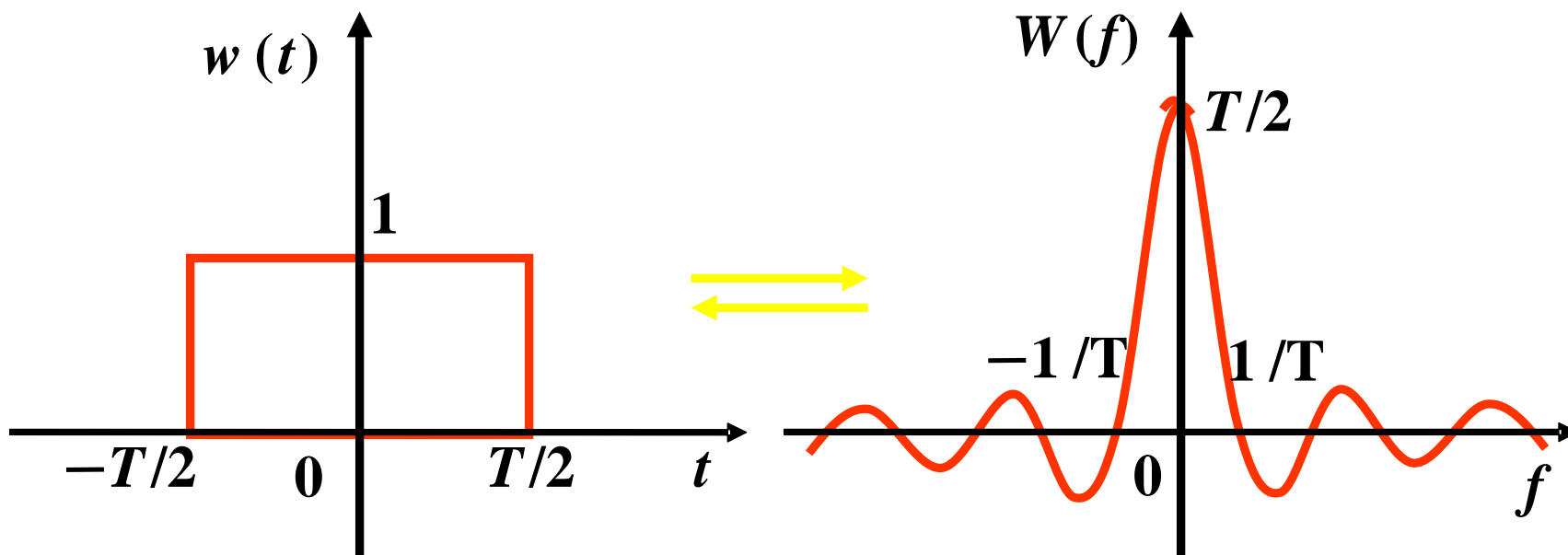
常用窗函数

1、矩形窗

$$w(t) = \begin{cases} 1 & |t| < T/2 \\ 0 & |t| > T/2 \end{cases}$$



$$W(f) = T \operatorname{sinc}(\pi f T)$$

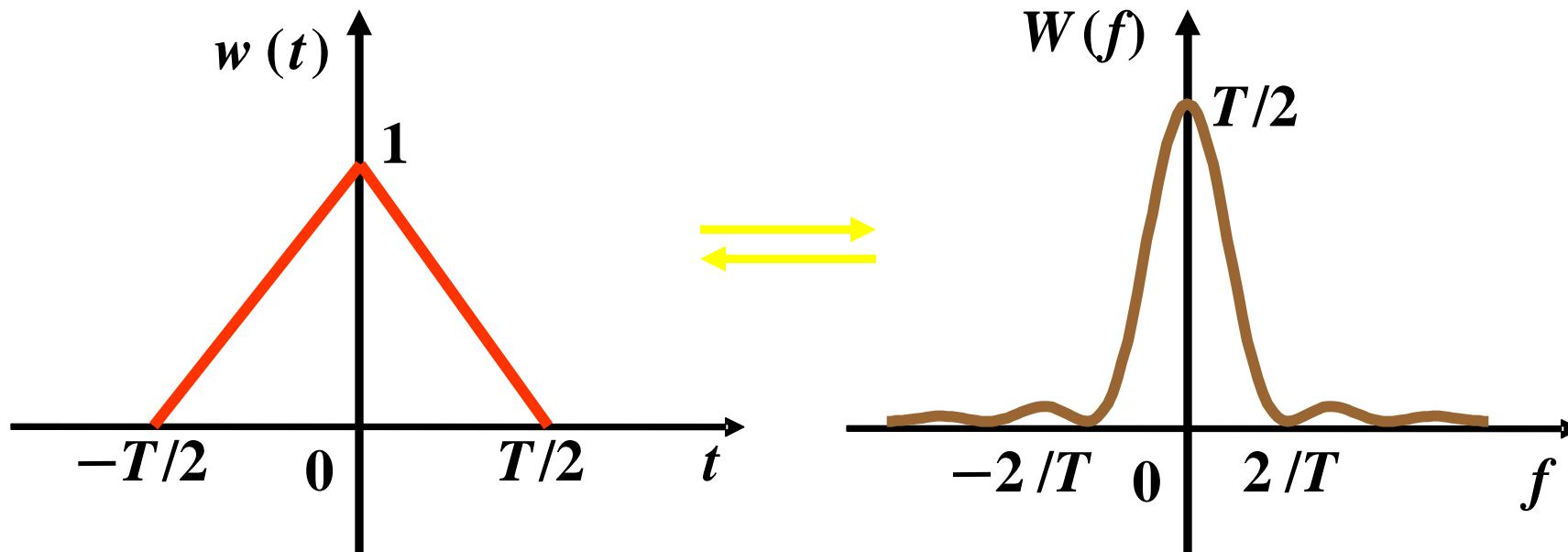


特点：主瓣最窄，频率分辨率高；旁瓣高，泄漏大。

信号数字化过程中存在的问题

2、三角窗

$$w_T(t) = \begin{cases} 1 - \frac{2}{T}|t| & |t| \leq T/2 \\ 0 & |t| > T/2 \end{cases} \longleftrightarrow W_T(f) = \frac{T}{2} \text{sinc}^2\left(\frac{\pi f T}{2}\right)$$



特点：主瓣宽，频率分辨率低；旁瓣低且无负值，泄漏小。

信号数字化过程中存在的问题

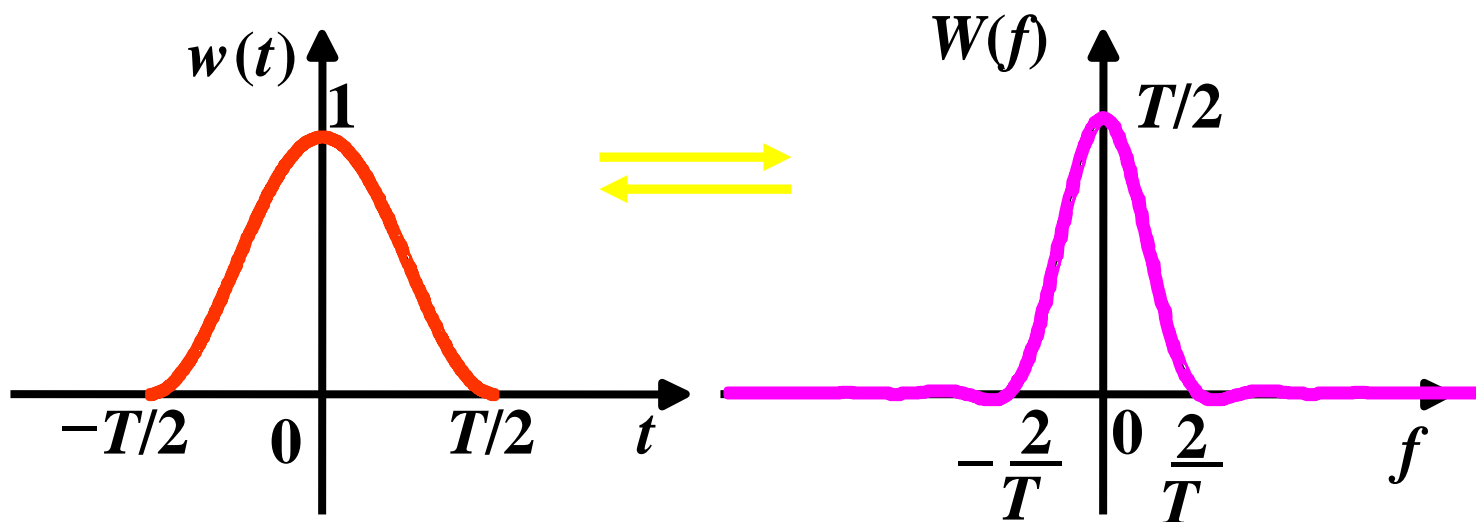
◆ 3、汉宁窗（余弦窗）

$$w(t) = \begin{cases} 0.5 + 0.5 \cos\left(\frac{2\pi t}{T}\right) & |t| < T/2 \\ 0 & |t| \geq T/2 \end{cases}$$

特点：主瓣宽，频率分辨率低；
旁瓣非常低，大大抑制泄漏。

$$W(f) = \frac{1}{2}W_R(f) + \frac{1}{4}[W_R(f + 1/T) + W_R(f - 1/T)]$$

其中 $W_R(f) = T \operatorname{sinc}(\pi f T)$



信号数字化过程中存在的问题

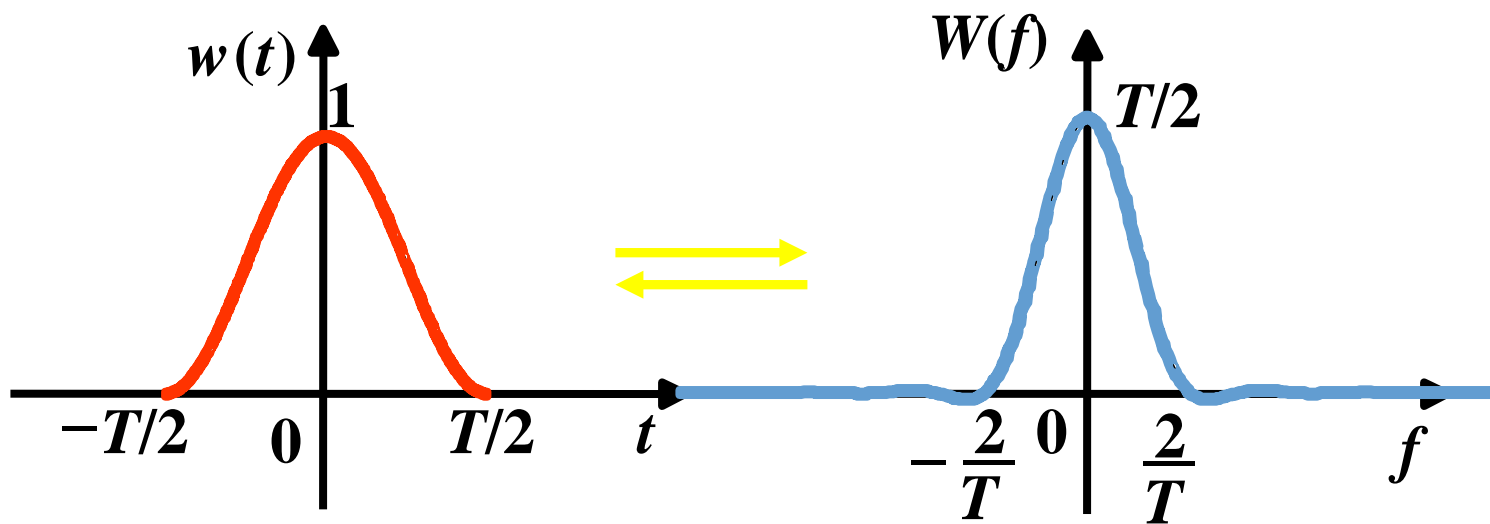
4、哈明窗 (余弦窗) Hamming

$$w(t) = \begin{cases} 0.54 + 0.46 \cos\left(\frac{2\pi t}{T}\right) & |t| < T/2 \\ 0 & |t| \geq T/2 \end{cases}$$

特点：同Hanning但旁瓣比汉宁窗衰减得快，应用也很广。

$$W(f) = 0.5W_R(f) + 0.23[W_R(f + 1/T) + W_R(f - 1/T)]$$

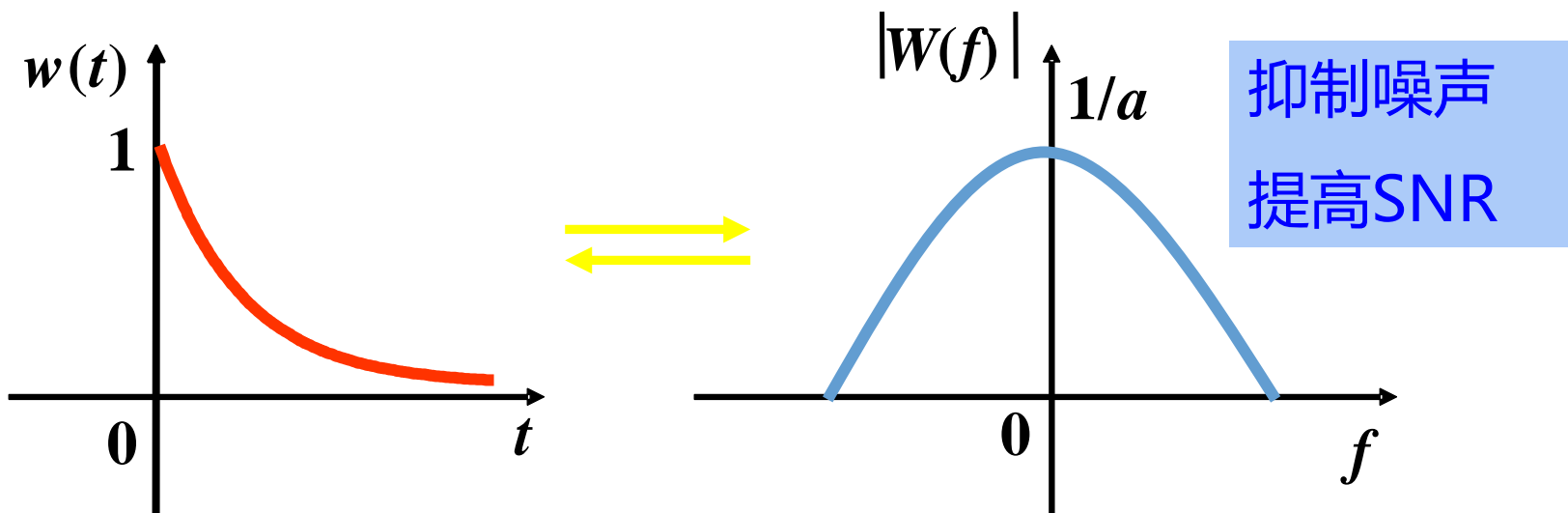
其中 $W_R(f) = Tsinc(\pi fT)$



信号数字化过程中存在的问题

5、指数窗

$$w(t) = \begin{cases} e^{-at} & t \geq 0 \\ 0 & t < 0 \end{cases} \quad a > 0 \quad \longleftrightarrow \quad |W(f)| = \frac{1}{\sqrt{a^2 + (2\pi f)^2}}$$



特点：主瓣很宽，频率分辨极低；无旁瓣，大大抑制泄漏。
适于测量脉冲等随时间变化迅速衰减的信号。

信号数字化过程中存在的问题

我们讲了多种窗函数，在选择时应依据被分析信号的性质与处理要求。

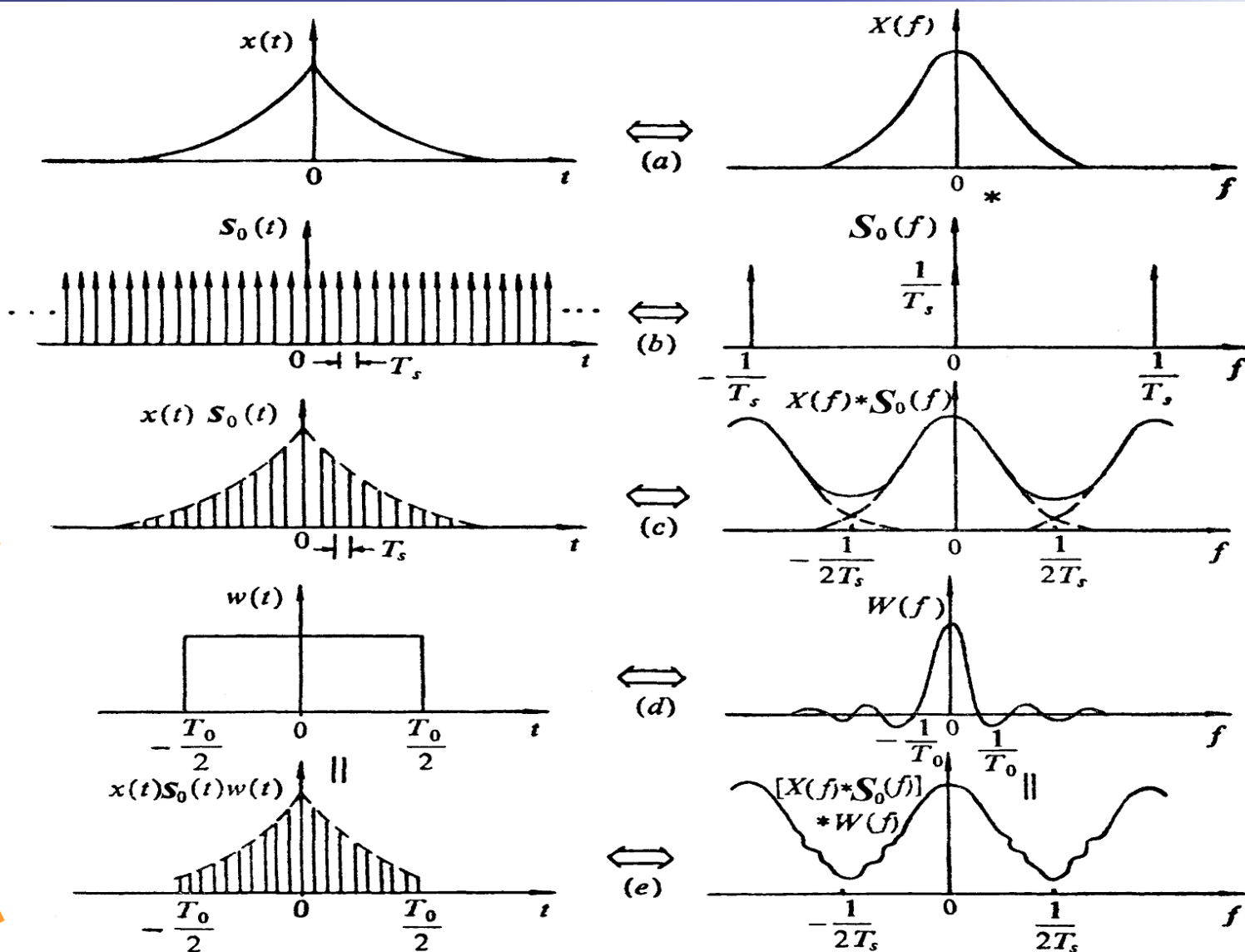
- 要求精确读出主瓣频率，而不考虑幅值精度，则可选用主瓣宽度比较窄而便于分辨的矩形窗；
- 分析窄带信号，且有较强的干扰噪声，则应选用旁瓣幅度小的窗函数，如三角窗、Hanning窗、Hamming窗；
- 对于随时间按指数衰减的函数，可采用指数窗来提高 SNR 。

信号数字化过程中存在的问题

4. 频域采样与栅栏效应

时域采样

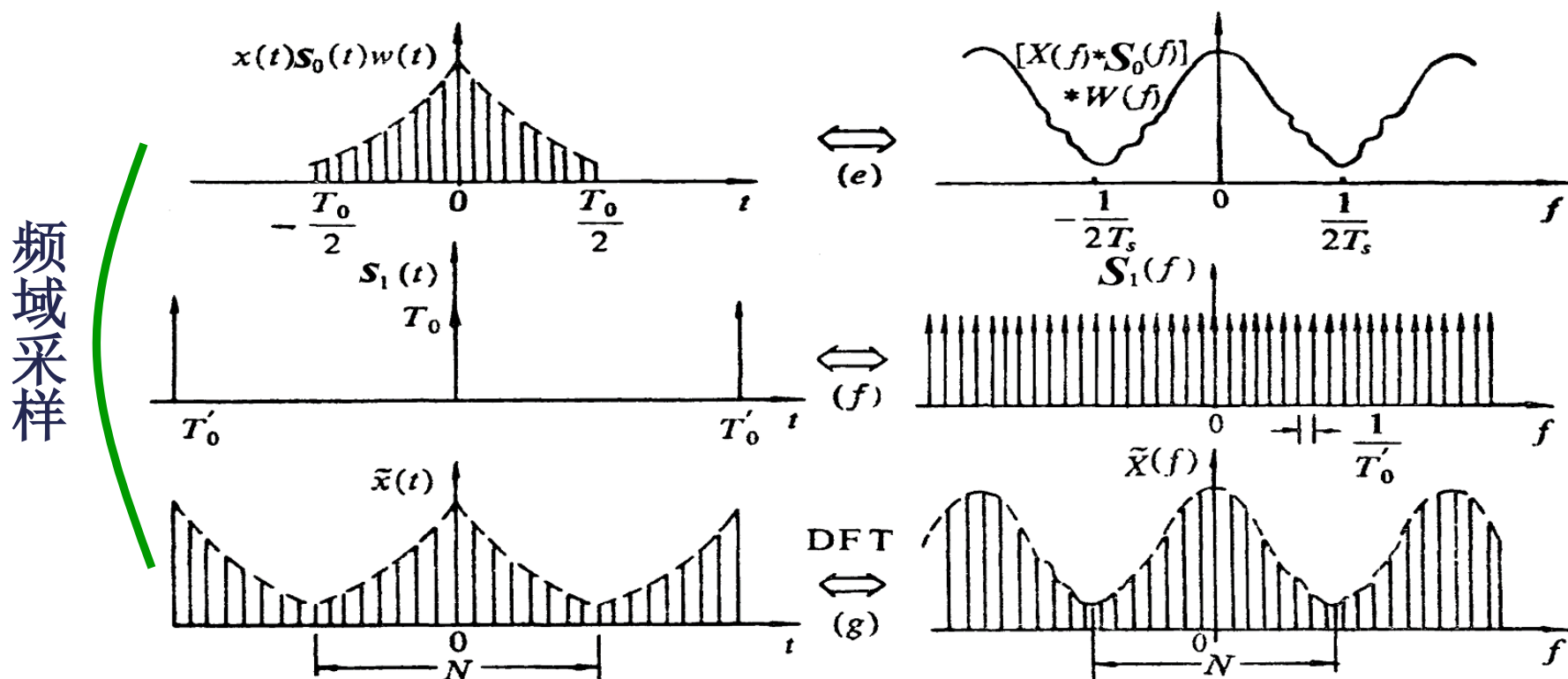
时域截断



信号数字化过程中存在的问题

由上图可见，经过时域采样与时域截断后，在频域内信号的频谱仍是连续的。如果使之数字化，则必须使频率离散化，进行频域采样。这一步与时域中的采样是相类似的。频域采样导致对时域截断信号进行周期延拓，将时域截断信号“改造”为周期信号。

信号数字化过程中存在的问题



经频域采样后的频谱仅在各采样点上存在，而非采样点的频谱则被“挡住”无法显示，这种现象称为**栅栏效应**。显然，频域采样必然带来栅栏效应。

在时域，只要满足采样定理，栅栏效应不会丢失信号信息，但在频域，则有可能丢失的重要的或具有特征的频率成分，导致谱分析结果失去意义。

信号数字化过程中存在的问题

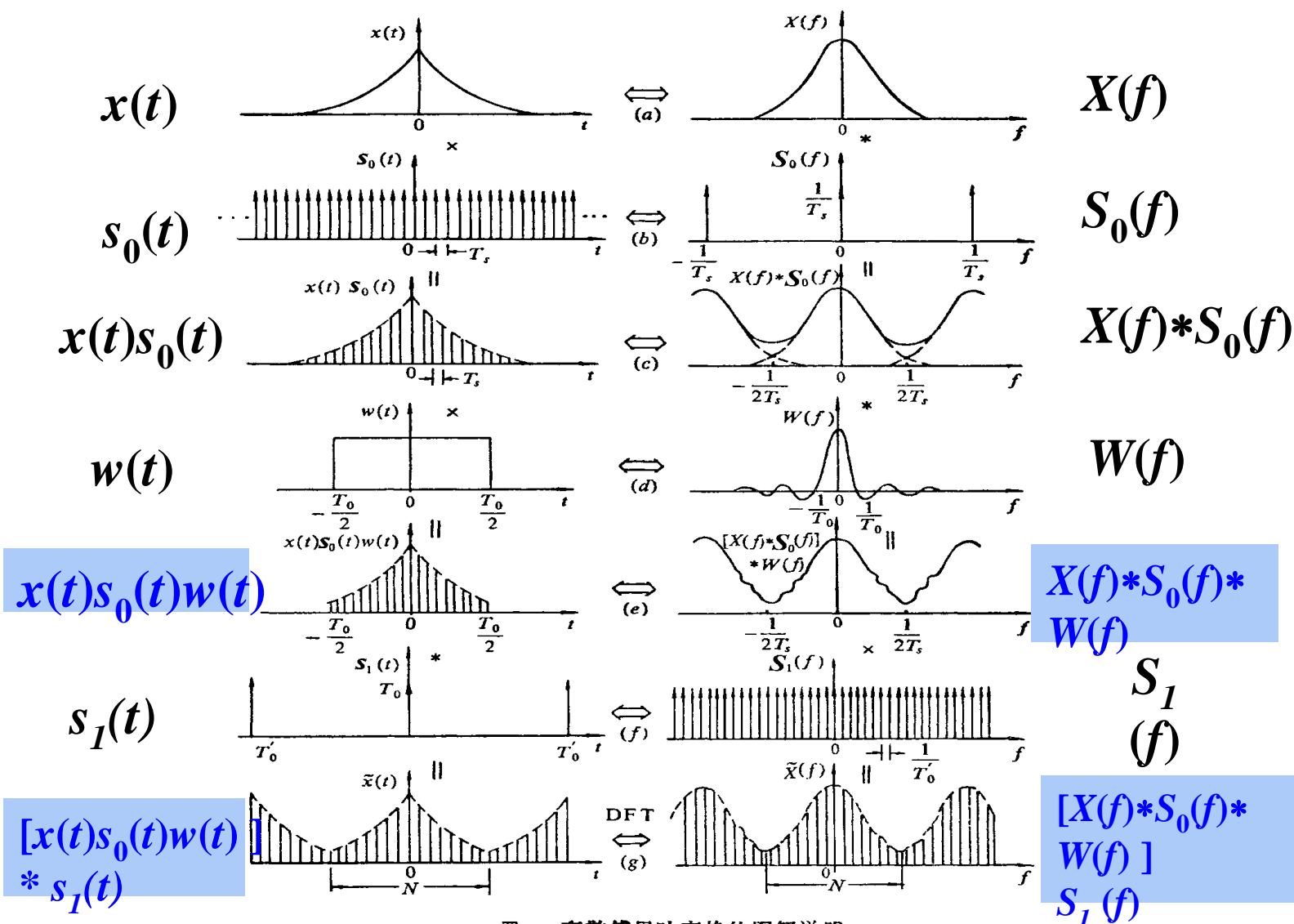


图5-2 离散傅里叶变换的图解说明

第三次作业：

见PDF



浙江大学
ZHEJIANG UNIVERSITY

离散傅里叶变换



浙江大学
ZHEJIANG UNIVERSITY

离散傅里叶变换

FT的定义式为

$$X(f) = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) e^{-j2\pi ft} dt \quad \leftarrow \text{正变换}$$

$$x(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} X(f) e^{j2\pi ft} df \quad \leftarrow \text{反变换}$$

由于其连续的形式，不可能在数字系统中得到应用，必须离散化。因此，有DFT (Discrete Fourier Transform) 。

离散傅里叶变换

设时域采样周期为 T_s , 进行时域离散化, 得信号序列 $x(nT_s)$ ($0 \leq n \leq N - 1$)

同时, 以 Δf 为频率间隔进行频域离散化, 得离散频谱 $X(k\Delta f)$ ($0 \leq k \leq N - 1$)

存在以下关系 $\Delta f = \frac{1}{NT_s}$ (why? !)

因此, 有 $T_s \rightarrow dt$ $\Delta f \rightarrow df$

$nT_s \rightarrow t$ $k\Delta f = \frac{k}{NT_s} \rightarrow f$

$$\sum_{n=0}^{N-1} \text{ 或 } \sum_{k=0}^{N-1} \rightarrow \int_{-\infty}^{+\infty}$$

离散傅里叶变换

代入FT与IFT的定义式, $X(f) = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t)e^{-j2\pi ft} dt$ 和 $x(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} X(f)e^{j2\pi ft} df$ 得

$$\begin{aligned} X(k\Delta f) &= \sum_{n=0}^{N-1} x(nT_s) e^{-j2\pi \times \frac{k}{NT_s} \times nT_s} T_s \\ &= T_s \sum_{n=0}^{N-1} x(nT_s) e^{-j\frac{2\pi}{N} \times kn} \quad (0 \leq k \leq N-1) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x(nT_s) &= \sum_{k=0}^{N-1} X(k\Delta f) e^{j2\pi \times \frac{k}{NT_s} \times nT_s} \frac{1}{NT_s} \\ &= \frac{1}{NT_s} \sum_{k=0}^{N-1} X(k\Delta f) e^{j\frac{2\pi}{N} \times kn} \quad (0 \leq n \leq N-1) \end{aligned}$$

将 T_s 和 Δf 归一化, 得

离散傅里叶变换

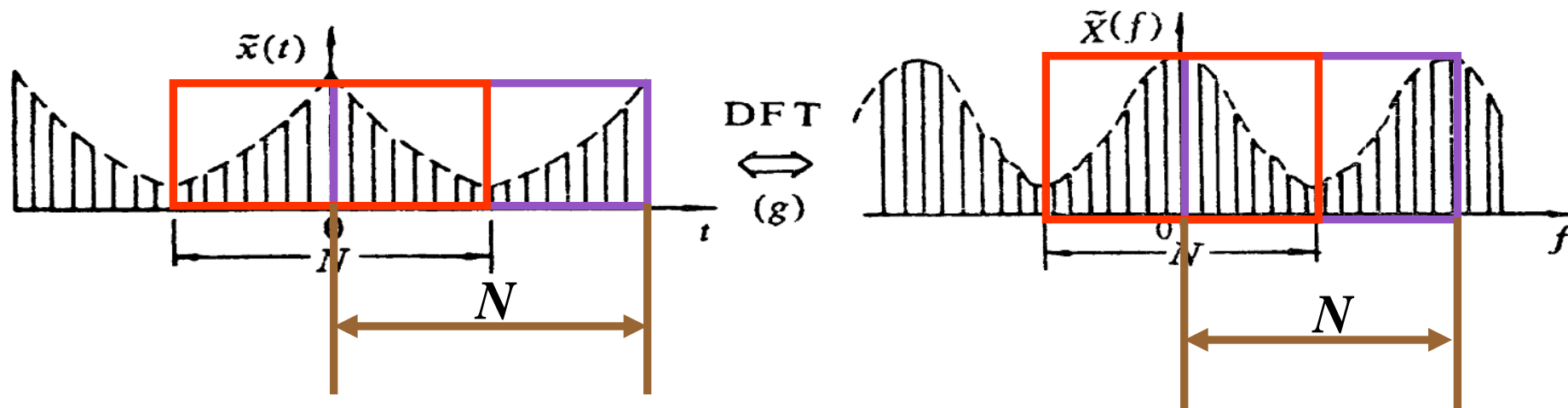
离散傅里叶变换:

N个主值序列

$$W_N = e^{-j2\pi / N}$$

$$\boxed{DFT} \quad X(k) = \begin{cases} \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W_N^{kn} & 0 \leq k \leq N-1 \\ 0 & \text{其它} \end{cases}$$

$$\boxed{IDFT} \quad x(n) = \begin{cases} \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) W_N^{-kn} & 0 \leq n \leq N-1 \\ 0 & \text{其它} \end{cases}$$



离散傅里叶变换

频率分辨力、整周期截断

频率采样间隔 Δf 决定了频率分辨力。 Δf 越小，分辨力越高，被挡住的频率成分越少。

由于DFT在频域的一个周期内（周期为： $1/T_s$ ）输出 N 个有效谱值，故频率间隔为：

$$\Delta f = \frac{1/T_s}{N} = \frac{f_s}{N} = \frac{1}{T}$$

显然，可以通过降低 f_s 或提高 M 以提高 Δf 。①但前者受采样定理的限制，不可能随意降低，②后者必然增加计算量。

为了解决上述矛盾，可以采用ZOOM-FFT或Chip-Z变换，或采用基于模型的现代谱分析技术。

离散傅里叶变换

由于谱线是离散的，因此频谱谱线对应的频率值都是 Δf 的整数倍。对于简谐信号，为了得到特定频率 f_0 的谱线，必须满足：

$$\frac{f_0}{\Delta f} = \text{整数} \quad \longrightarrow \quad \frac{T}{T_0} = \text{整数}$$

T ：信号分析时长。 T_0 ：频率为 f_0 信号的周期。

上式表明：只有信号的截断长度 T 为待分析信号周期的整数倍时，才可能使谱线落在 f_0 ，获得准确的频谱

整周期截断

离散傅里叶变换

DFT是离散信号分析的有力工具，但是，这种方法的特点是计算工作量很大，实际应用起来很是困难。

在1965年，美国人J.W Cooley-W.Tukey（图利 - 库基）首先提出了DFT的一种快速算法——FFT（Fast Fourier Transform），这种快速算法使得计算工作量大大减少，从而使时域问题转换到频域的高效处理成为可能，一度被认为是信号分析技术划时代的进步。

离散傅里叶变换

- 长度为N的有限长序列x(n)的DFT为

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{kn}, k = 0, 1, \dots, N-1$$

- 考虑x(n)为复数序列的一般情况，对某一个k值，直接按此公式计算X(k)值需要N次复数乘法、(N-1)次复数加法。

N点DFT则需:

N²次复数乘法
N(N-1)次复数加法。

离散傅里叶变换

□ N点DFT的复乘次数等于 N^2 。显然, 把N点DFT分解为几个较短的DFT, 可使乘法次数大大减少

□ 旋转因子 W_N^m 具有明显的周期性和对称性。其周期性表现为

$$W_N^{m+lN} = e^{-j\frac{2\pi}{N}(m+lN)} = e^{-j\frac{2\pi}{N}m} = W_N^m$$

其对称性表现为

$$W_N^{-m} = W_N^{N-m} \text{ 或者 } [W_N^{N-m}]^* = W_N^m$$

$$W_N^{m+\frac{N}{2}} = -W_N^m$$

$$W_N = e^{-j\frac{2\pi}{N}}$$

离散傅里叶变换

$$W_N^{in} = W_{N/i}^n$$

$$W_N = e^{-j\frac{2\pi}{N}}$$

$$W_N^n = (W_N^{-n})^*$$

离散傅里叶变换

- 设序列 $x(n)$ 的长度为 N ，且满足

$$N = 2^M, \quad M \text{ 为自然数}$$

按 n 的奇偶性将 $x(n)$ 分解为两个 $N/2$ 点的子序列

$$x_1(r) = x(2r), \quad r = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

$$x_2(r) = x(2r + 1), \quad r = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

离散傅里叶变换

• 则 $x(n)$ 的DFT为

$$\begin{aligned} X(k) &= \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{kn} + \sum_{n=N}^{2N-1} x(n)W_N^{kn} \\ &= \sum_{r=0}^{N/2-1} x(2r)W_N^{2kr} + \sum_{r=0}^{N/2-1} x(2r+1)W_N^{k(2r+1)} \\ &= \sum_{r=0}^{N/2-1} x_1(r)W_N^{2kr} + W_N^k \sum_{r=0}^{N/2-1} x_2(r)W_N^{2kr} \end{aligned}$$

由于

$$W_N^{2kr} = e^{-j\frac{2\pi}{N}2kr} = e^{-j\frac{2\pi}{N}kr} = W_{N/2}^{kr}$$

所以

$$X(k) = \sum_{r=0}^{N/2-1} x_1(r)W_{N/2}^{kr} + W_N^k \sum_{r=0}^{N/2-1} x_2(r)W_{N/2}^{kr} = X_1(k) + W_N^k X_2(k)$$

离散傅里叶变换

- 其中 $X_1(k)$ 和 $X_2(k)$ 分别为 $x_1(r)$ 和 $x_2(r)$ 的N/2点DFT，即

$$X_1(k) = \sum_{r=0}^{N/2-1} x_1(r) W_{N/2}^{kr} = DFT[x_1(r)]$$

$$X_2(k) = \sum_{r=0}^{N/2-1} x_2(r) W_{N/2}^{kr} = DFT[x_2(r)]$$

由于 $X_1(k)$ 和 $X_2(k)$ 均以 $N/2$ 为周期，且 $W_N^{k+\frac{N}{2}} = -W_N^k$ 所以 $X(k)$ 又可表示为

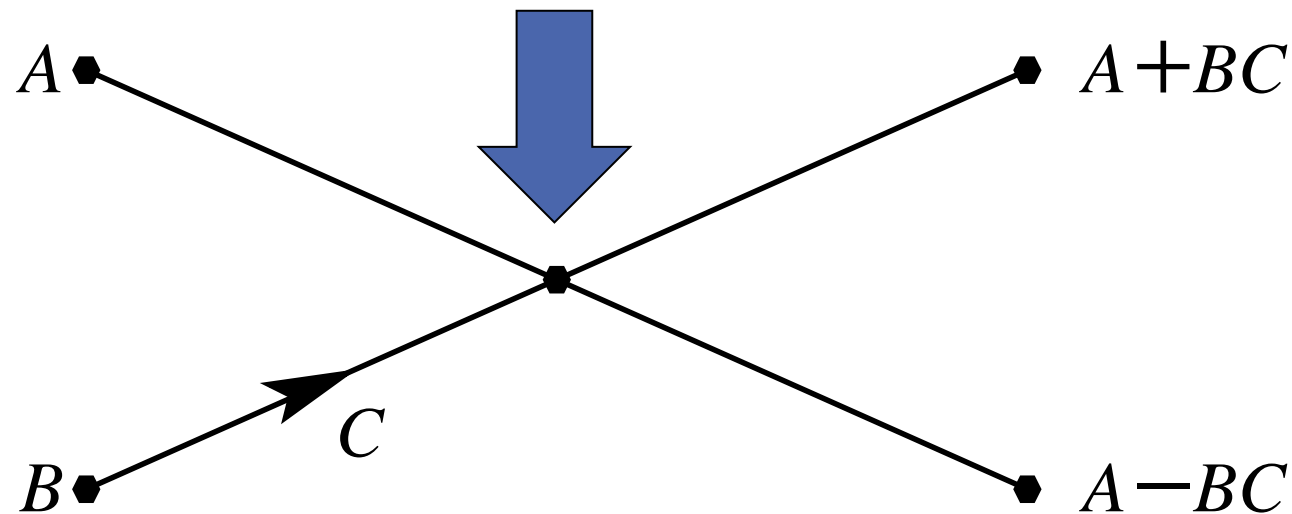
$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

$$X(k + \frac{N}{2}) = X_1(k) - W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

离散傅里叶变换

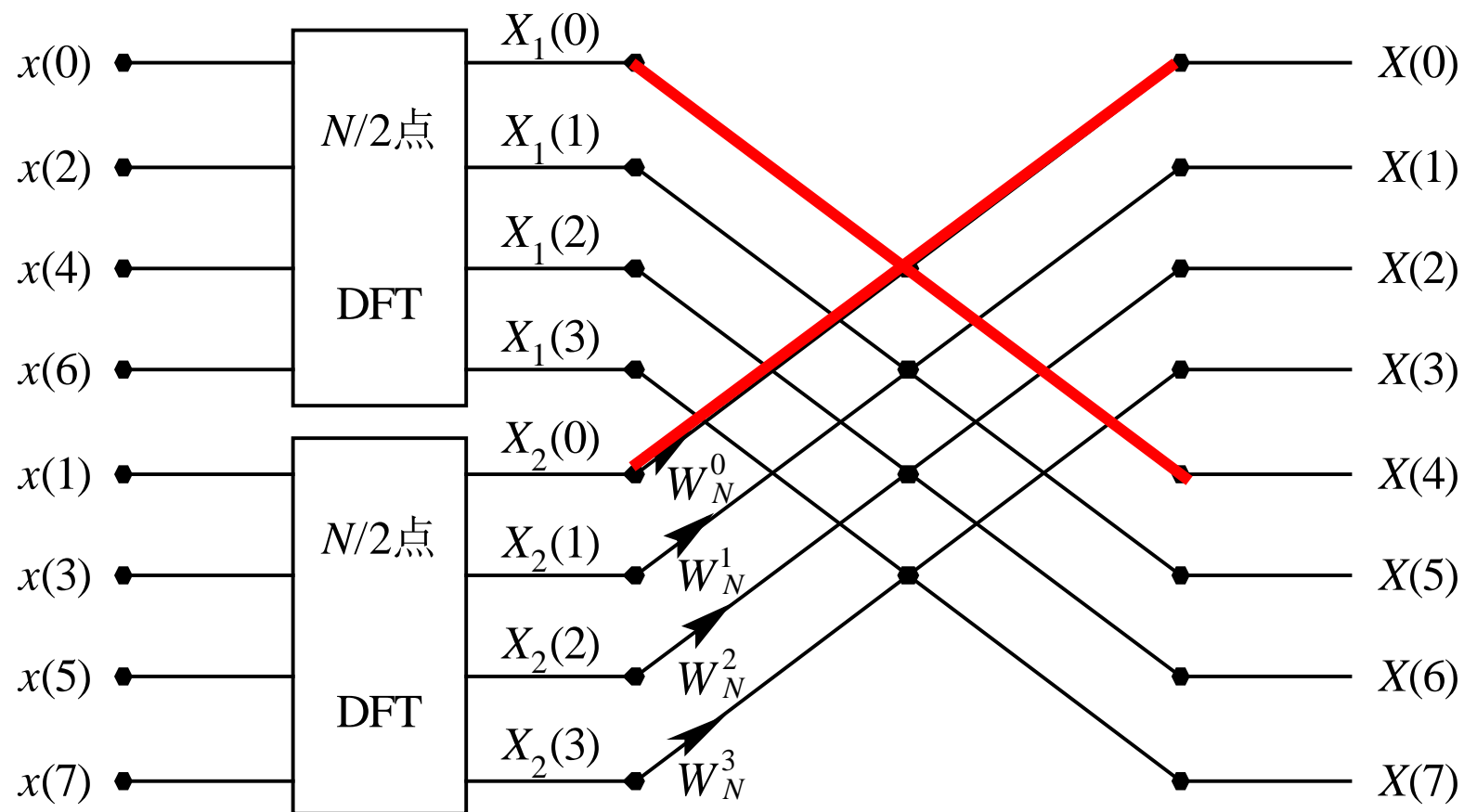
$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

$$X(k + \frac{N}{2}) = X_1(k) - W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$



蝶形运算符号

离散傅里叶变换



N点DFT的一次时域抽取分解图(N=8)

$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

$$X(k + \frac{N}{2}) = X_1(k) - W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

离散傅里叶变换

与第一次分解相同，将 $x_1(r)$ 按奇偶分解成两个 $N/4$ 长的子序列 $x_3(l)$ 和 $x_4(l)$ ，即

$$\left. \begin{aligned} x_3(l) &= x_1(2l) \\ x_4(l) &= x_1(2l+1) \end{aligned} \right\}, l = 0, 1, \dots, \frac{N}{4} - 1$$

那么， $X_1(k)$ 又可表示为

$$\begin{aligned} X_1(k) &= \sum_{l=0}^{N/4-1} x_1(2l) W_{N/2}^{2kl} + \sum_{l=0}^{N/4-1} x_1(2l+1) W_{N/2}^{k(2l+1)} \\ &= \sum_{l=0}^{N/4-1} x_3(l) W_{N/4}^{kl} + W_{N/2}^k \sum_{l=0}^{N/4-1} x_4(l) W_{N/4}^{kl} \\ &= X_3(k) + W_{N/2}^k X_4(k), k = 0, 1, \dots, N/2 - 1 \end{aligned}$$

离散傅里叶变换

式中

$$X_3(k) = \sum_{l=0}^{N/4-1} x_3(l)W_{N/4}^{kl} = DFT[x_3(l)]$$
$$X_4(k) = \sum_{l=0}^{N/4-1} x_4(l)W_{N/4}^{kl} = DFT[x_4(l)]$$

同理，由 $X_3(k)$ 和 $X_4(k)$ 的周期性和 $W_{N/2}^m$ 的对称性 $W_{N/2}^{k+N/4} = -W_{N/2}^k$ 最后得到：

$$\left. \begin{aligned} X_1(k) &= X_3(k) + W_{N/2}^k X_4(k) \\ X_1(k + N/4) &= X_3(k) - W_{N/2}^k X_4(k) \end{aligned} \right\}, k = 0, 1, \dots, N/4 - 1$$

离散傅里叶变换

用同样的方法可计算出

$$\left. \begin{aligned} X_2(k) &= X_5(k) + W_{N/2}^k X_6(k) \\ X_2(k + N/4) &= X_5(k) - W_{N/2}^k X_6(k) \end{aligned} \right\}, k = 0, 1, \dots, N/4 - 1$$

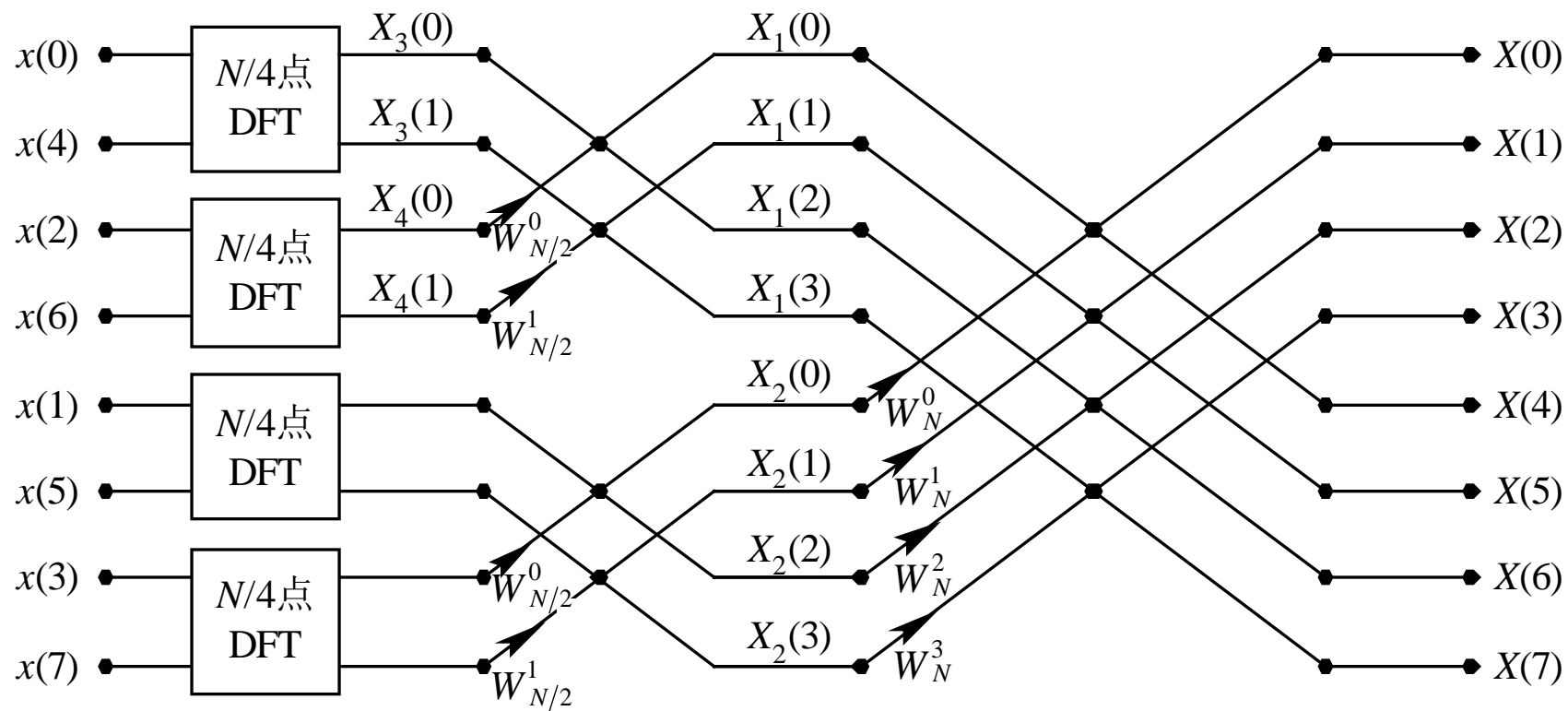
其中

$$X_5(k) = \sum_{l=0}^{N/4-1} x_5(l) W_{N/4}^{kl} = DFT[x_5(l)]$$

$$X_6(k) = \sum_{l=0}^{N/4-1} x_6(l) W_{N/4}^{kl} = DFT[x_6(l)]$$

$$\left. \begin{aligned} x_5(l) &= x_2(2l) \\ x_6(l) &= x_2(2l + 1) \end{aligned} \right\}, l = 0, 1, \dots, N/4 - 1$$

离散傅里叶变换

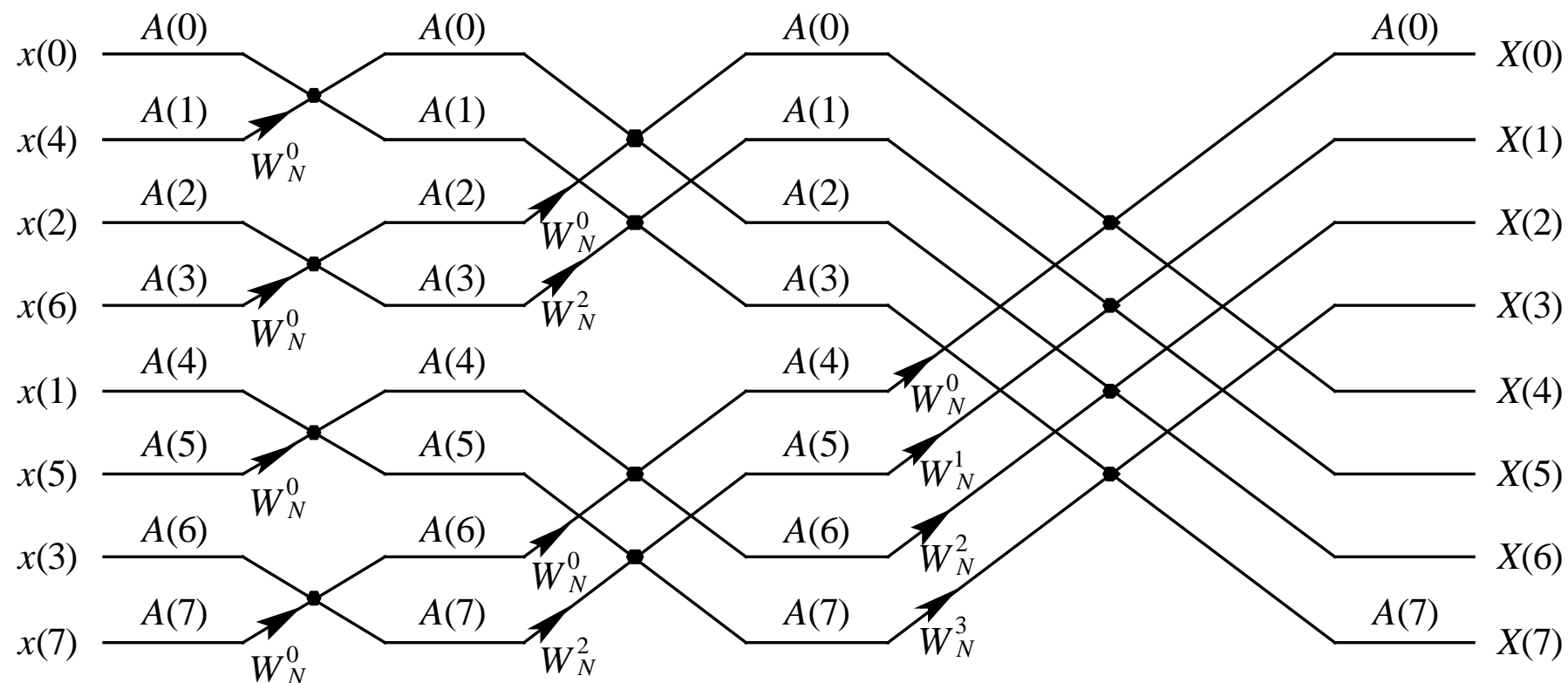


N点DFT的第二次时域抽取分解图(N=8)

$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

$$X(k + \frac{N}{2}) = X_1(k) - W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

离散傅里叶变换



N点DIT-FFT运算流图(N=8)

$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$
$$X(k + \frac{N}{2}) = X_1(k) - W_N^k X_2(k) \quad k = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

离散傅里叶变换

DIT-FFT每一级运算都需要 $N/2$ 次复数乘和 N 次复数加(每个蝶形需要两次复数加法)。

所以， M 级运算总共需要的复数乘次数为

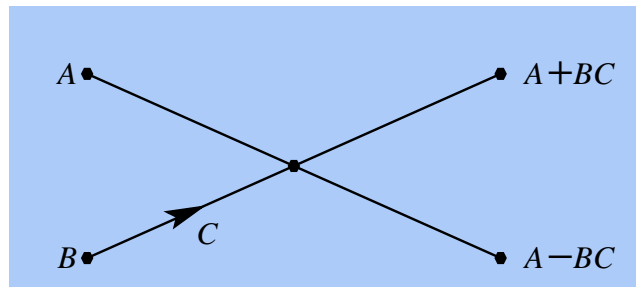
$$C_M(2) = \frac{N}{2} \cdot M = \frac{N}{2} \log_2 N$$

复数加次数为

$$C_A(2) = N \cdot M = N \log_2 N$$

例如， $N=2^{10}=1024$ 时($m=10$),复数乘法计算比较

$$\frac{N^2}{(N/2) \log_2 N} = \frac{1048576}{5120} = 204.8$$

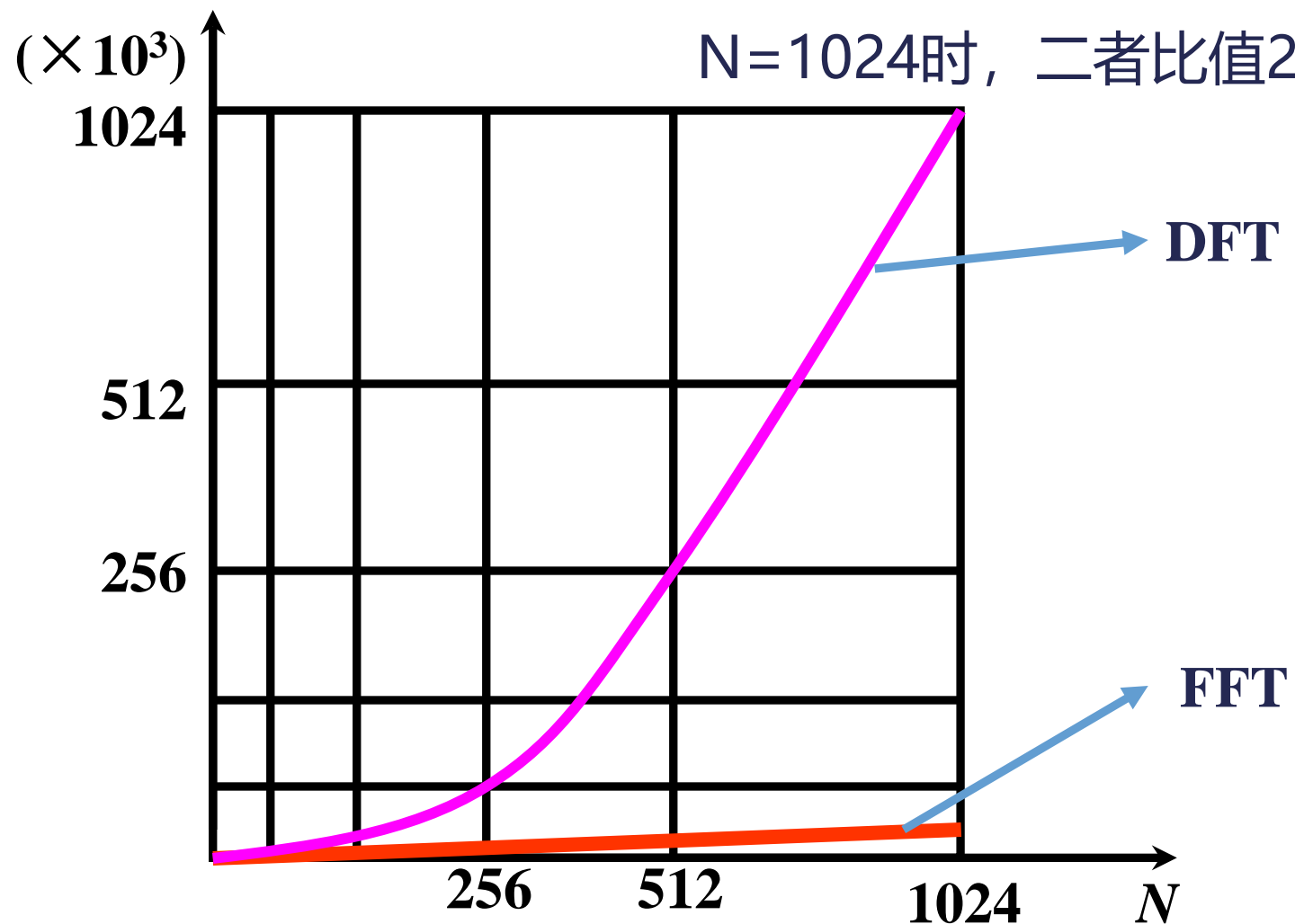


离散傅里叶变换

DFT与FFT的计算工作量比较:

$N=256$ 时, 二者比值64

$N=1024$ 时, 二者比值204.8



谢

谢



浙江大学
ZHEJIANG UNIVERSITY