



秦 娜
qinna@swjtu.cn
电气工程学院





第5章 信号的分析及处理

- 5.1 信号的采样
- 5.2 数字化电气测量常用算法 重点 谐波分析
- 5.3 频谱分析 重点: 2,4,8点蝶形流图
- 5. 4 数字滤波 ***





5.1 信号的采样

■ 频谱混叠



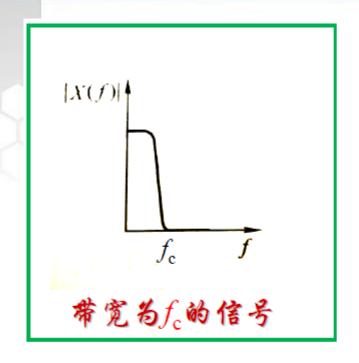


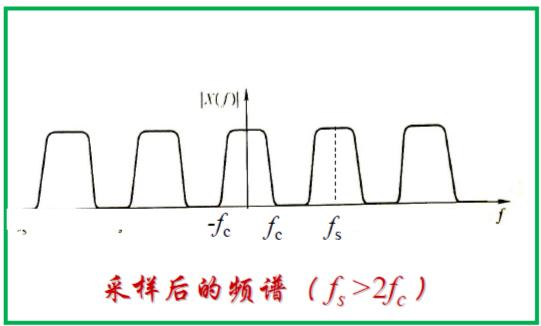
1. 奈奎斯特采样定理

为保证采样后的信号能真实地保留原模拟信号的信息,采样频率至少应为信号最高频率的2倍。

采样定理说明了采样频率与信号频谱之 间的关系,是连续信号离散化的基本依据。



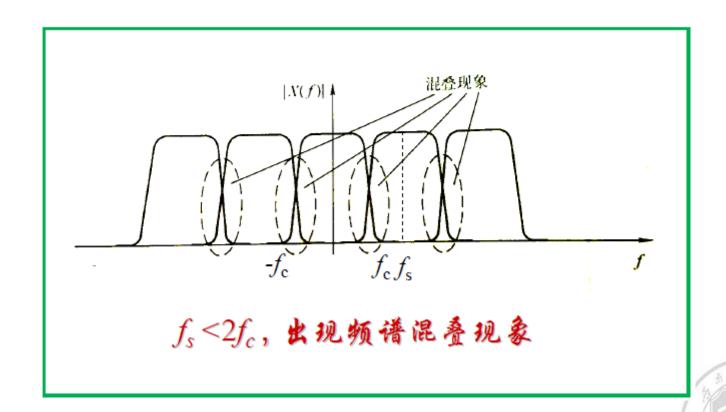




能够根据采样后的信号准确地恢复原信号。 实际中采样频率通常这择为被测信号最高频率的3~5倍。



2. 频谱混叠





2. 频谱混叠

当采样频率小于2f_{max}时,频谱图中高频与低频部分发生**重叠**,这种现象称为频谱混叠。



一旦出现频谱混叠,信号复原时将 丢失原始信号中的高频信息。





在实际工程中往往会遇到频带较宽,甚至无限宽的信号。

采样频率的何设置才能避免混叠?

此时要避免混叠,必须采用抗混叠低通滤波器,令其截止频率小于等于f_s/2, 滤掉信号中大于f_s/2的频率成分,迫使其最高频率变成有限。



5.2 数字化电气测量的常用算法

谐波分析





2. 谐波分析

重要!

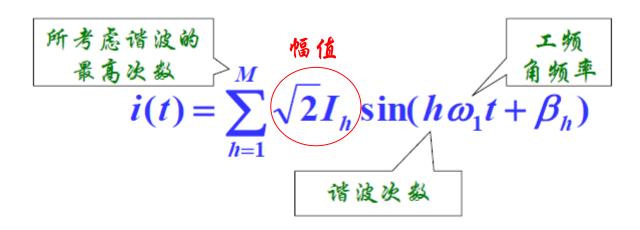
电力系统中大容量电力设备、用电整流 或换流设备以及其它非线性负荷造成电力网 内的谐波分量,导致波形畸变,影响电网的 电能质量。因此需要对电网中的电压和电流 进行谐波分析,找到电力网谐波治理及改善 的方法。



对信号进行谐波分析,主要是分析各次谐波含量、含有率及谐波总畸变率等参数。



畸变的周期性电流可分解为傅里叶级数:



★ 谐波电流含量:

$$I_H = \sqrt{\sum_{h=2}^M I_h^2}$$

h次谐波均方根值, 有效值



★ h次谐波电流的含有率:

已流的含有率:
$$HRI_n = \frac{I_n}{I_1} \times 100\%$$
基波均方根值,有致值

★ 总畸变率 (反映谐波引起的畸变波形偏离 正弦波形的程度):

THD_I =
$$\frac{\sqrt{\sum_{h=2}^{M} I_h^2}}{I_1} \times 100\%$$





■谐波分析常用算法

对周期为T的电流信号i(t),每周期采样N次,得到电流采样信号 $i(k\frac{T}{N})$,简写为 i_k ,即:

$$\{i_k\}=i_0,i_1,i_2,\cdots,i_{N-1}$$





对于该有限长的时间序列,求该序列的离散傅里叶变换,得频谱序列 $\left\{ I_{h} ight\}$,即:

由于

根据欧拉公式 $e^{ix} = cosx + isinx$ 指数函数 三角函数

$$\dot{I}_h = \frac{1}{2} (a_h - jb_h)$$
h決谐波的正弦项系数

h次谐波的余弦项系数





对于该有限长的时间序列,求该序列的离 散傅里叶变换,得电流信号的频谱序列 $\left\{ I_{\mu}
ight\}$,

即:

$$\dot{I}_h \approx \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} i_k e^{-j\frac{2\pi}{N}kh} \quad h = 0,1,2,\dots,N-1$$

h決谐波的余弦项系数
$$a_h = \frac{2}{N} \left[i_0 + \sum_{k=1}^{N-1} i_k \cos \frac{2kh\pi}{N} \right]$$

h決谐波的正弦项系数
$$b_h = \frac{2}{N} \left[\sum_{k=1}^{N-1} i_k \sin \frac{2kh\pi}{N} \right]$$





则可得h次谐波的有效值为:

$$I_h = \sqrt{\frac{a_h^2 + b_h^2}{2}} \quad h = 0, 1, 2, \dots, N-1$$

谐波含有率:
$$\frac{IRI}{I_1} = \frac{I_h}{I_1} \times 100\%$$

总畸变率:
$$\frac{\sqrt{\sum_{h=2}^{M} I_h^2}}{I_1} \times 100\%$$







■谐波分析常用算法

对周期为T的电流信号i(t),每周期采样N次,得到电流采样信号 $i(k\frac{T}{N})$,简写为 i_k ,即:

$$\{i_k\}=i_0,i_1,i_2,\cdots,i_{N-1}$$





利用下式确定 a_h 和 b_h 。

$$a_h = \frac{2}{N} \left[i_0 + \sum_{k=1}^{N-1} i_k \cos \frac{2kh\pi}{N} \right]$$

$$b_h = \frac{2}{N} \left[\sum_{k=1}^{N-1} i_k \sin \frac{2kh\pi}{N} \right]$$





则可得h次电流谐波的有效值(均方根值)

为:

$$I_h = \sqrt{\frac{a_h^2 + b_h^2}{2}} \quad h = 0, 1, 2, \dots, N-1$$

谐波含有率:
$$HRI_h = \frac{I_h}{I_1} \times 100\%$$

总谐波畸变率:
$$\frac{\sqrt{\sum\limits_{h=2}^{M}I_{h}^{2}}}{I_{1}} \times 100\%$$





对于电压信号, h次谐波的有效值(均方根值)为:

$$U_h = \sqrt{\frac{a_h^2 + b_h^2}{2}} \quad h = 0, 1, 2, \dots, N-1$$

谐波含有率:
$$\frac{U_h}{U_1} = \frac{U_h}{U_1} \times 100\%$$

总谐波畸变率:
$$\frac{\sqrt{\sum_{h=2}^{M} U_h^2}}{U_1} \times 100\%$$



电力系统中的电流或电压能够满足狄里赫 利条件,可以分解为傅里叶级数。

$$f(t) = \frac{a_0}{2} + \sum_{h=1}^{\infty} \left[a_h \cos(h\omega t) + b_h \sin(h\omega t) \right] = \frac{a_0}{2} + \sum_{h=1}^{\infty} A_h \sin(h\omega t + \phi_h)$$

连续信号

其中

$$a_0 = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(\omega t) d(\omega t)$$

$$a_h = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(\omega t) \cos(h\omega t) d(\omega t)$$

$$b_h = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(\omega t) \sin(h\omega t) d(\omega t)$$

h次谐波的幅值

$$A_h = \sqrt{a_h^2 + b_h^2}$$

$$\phi_h = \tan^{-1}(\frac{a_h}{b_h})$$





由于 A_h 为h次谐波的幅值,因此h次谐波的有效值(均方根值)为:

有致值
$$\frac{A_h}{\sqrt{2}} = \sqrt{\frac{a_h^2 + b_h^2}{2}}$$
 $I_h = \sqrt{\frac{a_h^2 + b_h^2}{2}}$

对周期为T的电流信号i(t),每周期采样N次,得到电流采样序列 i_k ,即:

$$\{i_k\}=i_0,i_1,i_2,\cdots,i_{N-1}$$





则

$$a_h = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(\omega t) \cos(h\omega t) d(\omega t)$$

离散信号

$$a_h = \frac{2}{N} \left[i_0 + \sum_{k=1}^{N-1} i_k \cos \frac{2kh\pi}{N} \right]$$

$$b_h = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(\omega t) \sin(h\omega t) d(\omega t)$$

$$b_h = \frac{2}{N} \left[\sum_{k=1}^{N-1} i_k \sin \frac{2kh\pi}{N} \right]$$

可得的有效值
$$I_h = \sqrt{\frac{a_h^2 + b_h^2}{2}}$$





5.3 频谱分析

■ 频谱分析

★ DFT变换

Discrete Fourier Transformation



1. 频谱分析

在频域中分析信号的**频率分量**的情况。通过对信号进行傅立叶变换,将信号表示成一个基波分量和许多谐波分量 之和的形式,确定信号的频谱。





周期信号

高次谐波

幅

值

谱

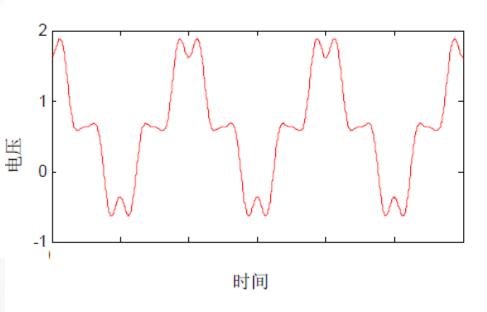
相

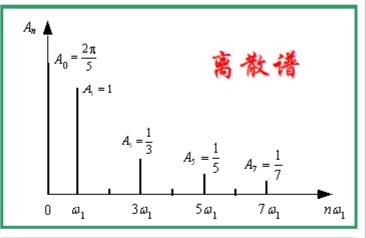
佐

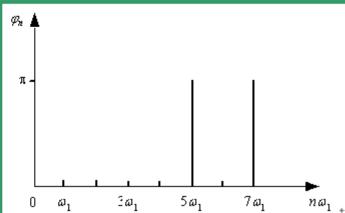
谱

$$U(t) = \frac{\pi}{5} + \cos\omega_1 t + \frac{1}{3}\cos(3\omega_1 t) + \frac{1}{5}\cos(5\omega_1 t + \pi) + \frac{1}{7}\cos(7\omega_1 t + \pi)$$

直流分量 基波分量

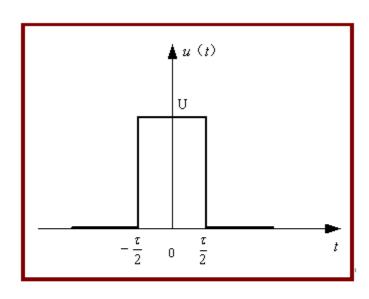


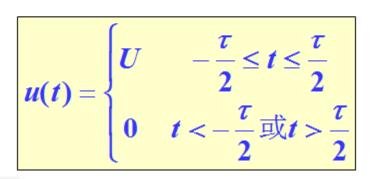


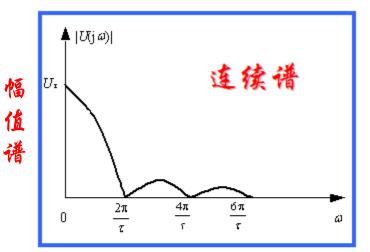


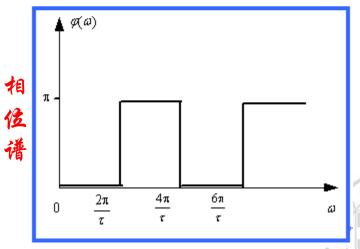


浆周期信号











2. 离散傅里叶变换(DFT)

Discrete Fourier Transformation

设x(n)是一个长度为M的有限长序列,则 定义x(n)的N点离散傅里叶变换为:

$$X(k) = \text{DFT}[x(n)] = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)e^{-j\frac{2\pi}{N}nk} = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{nk}$$

X(k)的离散傅里叶逆变换为:

离散傅里叶 变换的点数

$$x(n) = \text{IDFT}[X(k)] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j\frac{2\pi}{N}nk} = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) W_N^{-nk}$$

采样信号的序号

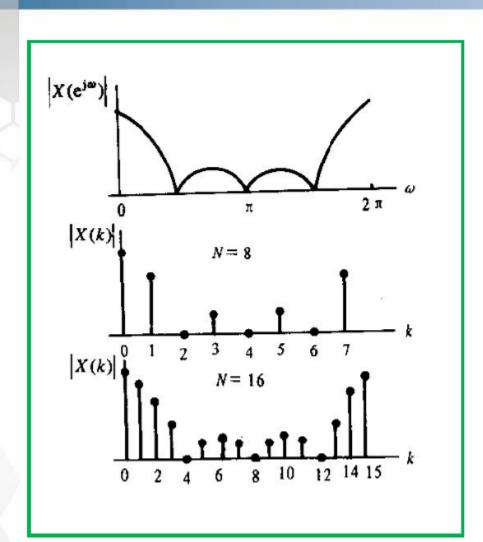
频谱的序号 $n=0.1,\cdots N-1$ $k=0.1,\cdots N-1$



通过离散傅里叶变换,有限长的时间序列变为有限长的频谱序列。







离散时间信号进 行离散傅里叶变换后 ,频谱是离散的。

离散傅里叶变换 的点数越多,频率分 辨率越高。





要完成全部的DFT的运算要进行 N^2 次复数乘法和N(N-1)次复数加法,计算量太大,很难实时处理。

$$X(k) = \mathbf{DFT}[x(n)] = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{nk}$$





■ 快速傅里叶变换(FFT)

FFT是离散傅里叶变换的一种快速算法,采用这种算法能使计算机计算DFT所需的乘法次数大为减少。正是它的出现,使离散傅里叶变换得到了广泛的应用。







■ 快速傅里叶变换(FFT)

基本思想:

根据离散傅里叶变换周期性和对称性的特点,将大抽样点序列的DFT分解为小抽样点序列的DFT的组合,从而减少运算量。



後移因3 W_N (即 $e^{-\mathrm{j}\frac{2\pi}{N}}$)因子具有两个特性

 $n = 0,1, \dots N-1$ $k = 0,1, \dots N-1$

频谱的序号

■ 周期性 $W_N^{n(k+N)} = W_N^{nk} = W_N^{(n+N)k}$

根据欧拉公式 $e^{ix} = \cos x + i \sin x$

$$W_N^{n(k+N)} = e^{-j\frac{2\pi}{N}n(k+N)} = e^{-j\frac{2\pi}{N}nk} e^{-j2\pi n} = W_N^{nk}$$

$$W_N^{(n+N)k} = e^{-j\frac{2\pi}{N}(n+N)k} = e^{-j\frac{2\pi}{N}nk} = W_N^{nk} = W_N^{nk}$$



■ 对称性
$$W_N^{(k+N/2)} = -W_N^k$$

$$W_N^{(k+N/2)} = e^{-j\frac{2\pi}{N}(k+N/2)} = e^{-j\frac{2\pi}{N}k} e^{-j\pi} = -W_N^k$$
= -1

根据欧拉公式 $e^{ix} = cosx + isinx$





■ 按时间抽取的快速傅里叶变换(DIT)

序列 x(n)的离散傅里叶变换为:

$$X(k) = DFT[x(n)] = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{nk}$$

将序列x(n)按奇偶项分解为两组

$$\begin{cases} x(2r) = x_1(r) \\ x(2r+1) = x_2(r) \end{cases} \qquad r = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$



$$X(k) = \sum_{r=0}^{N/2-1} x(2r)W_N^{2rk} + \sum_{r=0}^{N/2-1} x(2r+1)W_N^{(2r+1)k}$$

$$= \sum_{r=0}^{N/2-1} x_1(r) W_N^{2rk} + \sum_{r=0}^{N/2-1} x_2(r) W_N^{(2r+1)k}$$

$$= \sum_{r=0}^{N/2-1} x_1(r) W_N^{2rk} + \underline{W_N^k} \sum_{r=0}^{N/2-1} x_2(r) W_N^{2rk}$$

由于

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





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

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

其中 $X_1(k)$ 、 $X_2(k)$ 分别是两个小序列(N/2 点)的DFT。



同理可得: 后半部分

频谱的

$$X(k+\frac{N}{2}) = X_1(k+\frac{N}{2}) + W_N^{k+N/2}X_2(k+\frac{N}{2})$$

根据周期性:

$$X_1(k+\frac{N}{2}) = X_1(k), \quad X_2(k+\frac{N}{2}) = X_2(k)$$

 $W_N^{k+N/2} = -W_N^k$ 根据对称性:

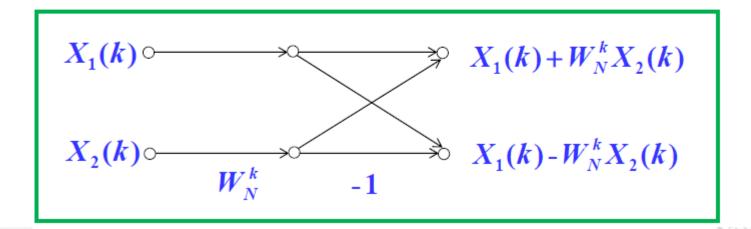
$$\text{III:} \quad X(k+\frac{N}{2}) = X_1(k) - W_N^k X_2(k) \quad (k=0,1,\dots,\frac{N}{2}-1)$$



N点的DFT为:

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

用的碟形符号来表示

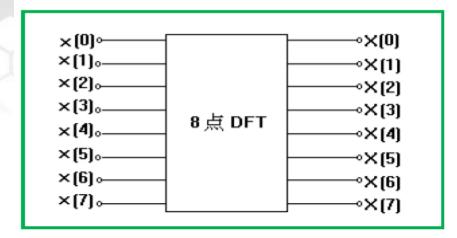


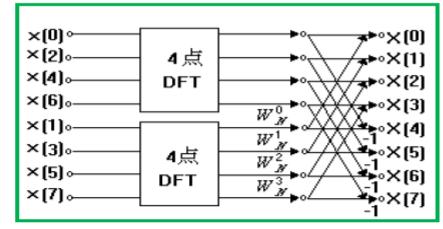
AOTONG UNIT

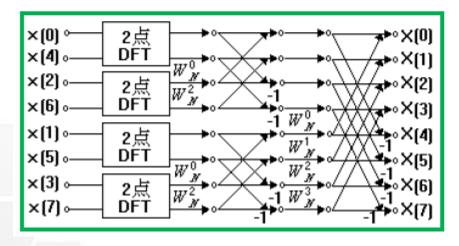


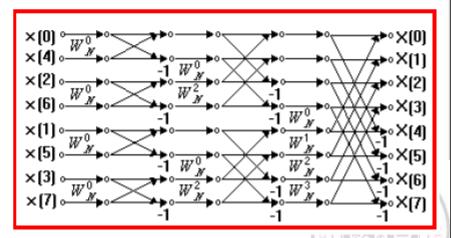
8点FFT运算流程图

重要!

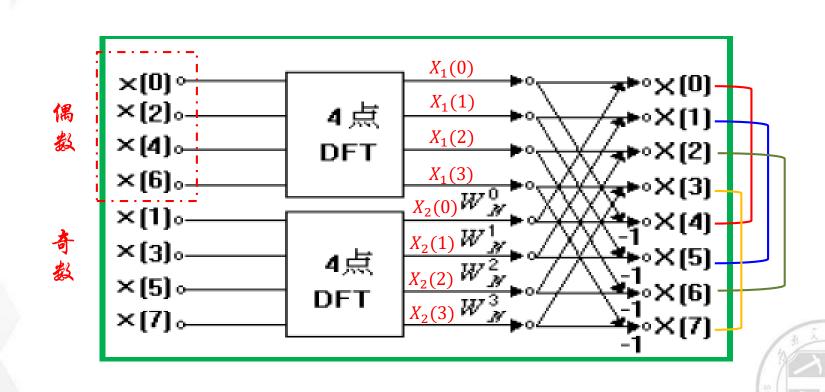






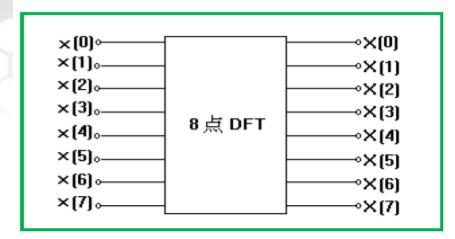


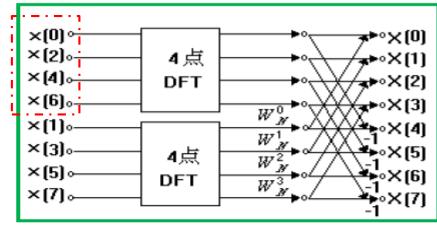
频谱前半部分
$$X(k) = X_1(k) + W_N^k X_2(k) , \qquad (k = 0,1, \cdots, \frac{N}{2} - 1)$$
 频谱后半部分
$$X(k + \frac{N}{2}) = X_1(k) - W_N^k X_2(k)$$

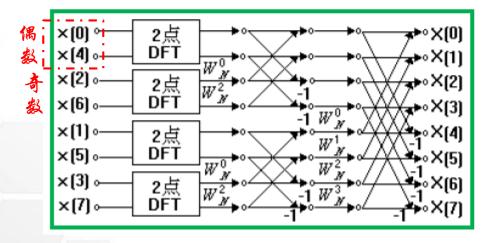


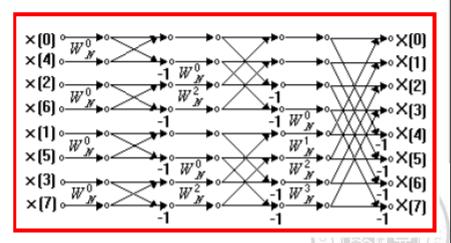


8点FFT运算流程图





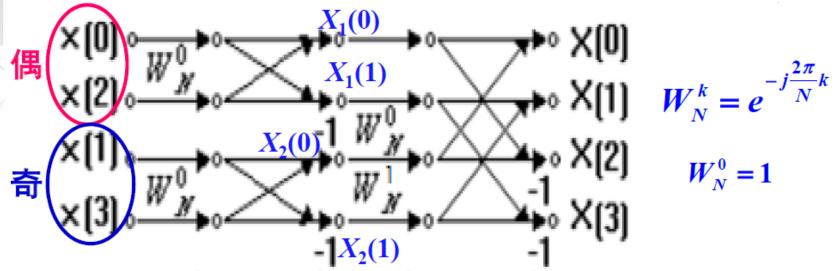






利用碟形流图写出计算4点序列的DFT的表达式





(1) 先算2点DFT

$$X_1(0) = x(0) + W_N^0 x(2) = x(0) + x(2)$$

$$X_1(1) = x(0) - x(2)$$

$$X_2(0) = x(1) + x(3)$$

 $X_2(1) = x(1) - x(3)$

$$X_{2}(1) = x(1) - x(3)$$

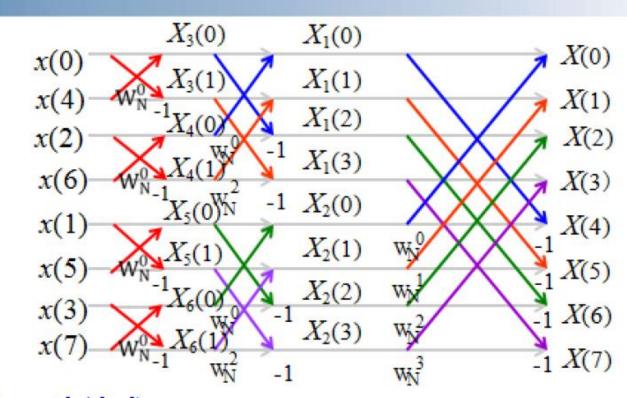


$$X[0] \circ W^0 \to X_1(0)$$

 $X[2] \circ W^0 \to X_1(1)$
 $X[1] \circ W^0 \to X_2(0)$
 $X[2] \to X_2(1)$
 $X[3] \circ W^0 \to X_2(0)$
 $X[3] \to X_2(1)$
 $X[3] \to X_1(1)$
 $X[3] \to X_1(1)$

 $X(3) = X_1(1) - W_N^1 X_2(1) = x(0) - x(2) + j(x(1) - x(3))$







8点序列的DFT表达式 $X(0) = X_1(0) + W_N^0 X_2(0)$

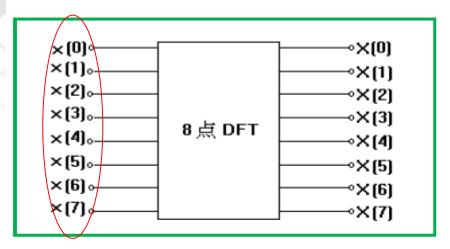
$$= X_{3}(0) + W_{N}^{0}X_{4}(0) + W_{N}^{0}\left(X_{5}(0) + W_{N}^{0}X_{6}(0)\right)$$

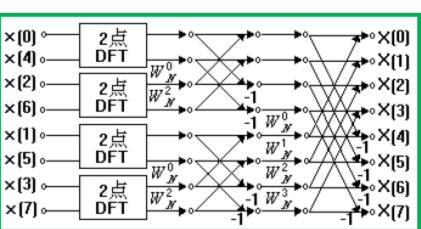
$$= x(0) + W_{N}^{0}x(4) + W_{N}^{0}\left(x(2) + W_{N}^{0}x(6)\right)$$

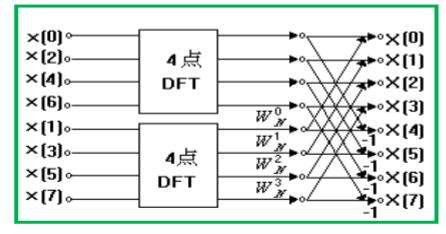
$$+ W_{N}^{0}\left[x(1) + W_{N}^{0}x(5) + W_{N}^{0}\left(x(3) + W_{N}^{0}x(7)\right)\right]$$

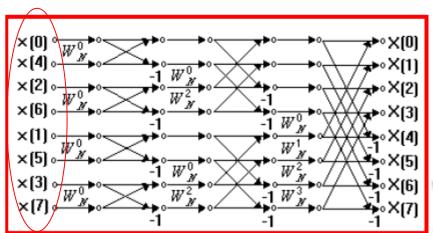


8点FFT运算流程图











码位倒置

自然顺序	二进制表示	码位倒置	码位倒置顺序
0	000	000	0
1	001	100	4
2	010	010	2
3	011	110	6
4	100	001	1
5	101	101	5
6	110	011	3
7	111	111	7





FFT算法的两个特点

▶原位运算

当数据输入到存储器中心后,每一级运算的结果仍然存储在原来的存储器中,直到最后输出。

原位运算的结构可以专省存储单元,降低设备成本。

▶变址

数据一般先按自然顺序输入存储单元,然后通过变址运算将自然顺序的存储变为"码位倒置"的顺序。