

# **第三章 离散傅里叶变换**

## **(Discrete Fourier Transform)**

# 主要内容:

**§3.1 引言**

**§3.2 离散傅里叶级数及其性质**

**§3.3 离散傅里叶变换及其性质**

**§3.4 利用循环卷积计算线性卷积**

**§3.5 频率取样**

**§3.6 快速傅里叶变换**

**§3.7 FFT应用**

## §3.1 引言(Introduction)

### 3.1.1 四种傅里叶变换

时间函数	频域函数
连续和非周期	非周期和连续
连续和周期 ( $T_p$ )	非周期和离散 ( $\Omega_0 = \frac{2\pi}{T_p}$ )
离散 ( $T$ ) 和非周期	周期 ( $\Omega_s = \frac{2\pi}{T}$ ) 和连续
离散 ( $T$ ) 和周期	周期 ( $\Omega_0 = \frac{2\pi}{T}$ ) 和离散

- ① **连续时间傅里叶变换(CTFT)**: 连续时间,连续频率的傅里叶变换 ;
- ② **傅里叶级数 (FS)**: 连续时间,离散频率的傅里叶变换 ;

③ 序列的**离散时间**傅里叶变换(DTFT):离散时间,连续频率的傅里叶变换;

④ 离散傅里叶变换(DFT):**离散时间,离散频率** 的 傅 里 叶变换。

### 3.1.2 傅里叶变换回顾

《信号与线性系统》：连续时间信号的傅里叶变换(CTFT)和傅里叶级数(FS); 本教材第二章：离散时间信号的傅里叶变换(DTFT)。

共同的缺点：前三种变换至少总有一个域不是离散的，计算机不能直接计算；

希望的变换：不仅在时间域上离散，在频率域上也离散。

### 3.1.3 连续时间信号的傅里叶级数

任意**周期为**  $T_0$  的信号  $x_a(t)$  均可表示为：

$$x_a(t) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} x_k e^{j\frac{2\pi}{T_0}kt}$$

$$x_k = \frac{1}{T_0} \int_{\alpha}^{\alpha+T_0} x_a(t) e^{-j\frac{2\pi}{T_0}kt} dt$$

其中：  $\Omega_0 = \frac{2\pi}{T_0}$  为**基波角频率**，  $f_0 = \frac{1}{T_0}$  为**基频**，

$f_k = kf_0$  是  $k$  次谐波（离散非周期性频谱）

其中：  $\alpha = 0$  或  $\alpha = -\frac{T_0}{2}$

## §3.2 离散傅立叶级数及其性质

(Discrete Fourier Series)

### 3.2.1 离散傅里叶级数 (DFS)

周期序列:

- 性质1  $\tilde{x}(n) = \tilde{x}(n + kN)$
- 性质2  $\tilde{x}(n) = x((n))_N$
- 性质3  $\tilde{x}(n) = \sum_{r=-\infty}^{+\infty} x(n - rN)$

其中:  $k$ 、 $r$  - 任意整数,  $N$  - 周期;

其ZT不收敛, 不能进ZT。

对周期为 $N$ 的复指数序列或正弦序列:

$$e_1(n) = e^{j\frac{2\pi}{N}n} \quad \text{—基波} \quad e_k(n) = e^{j\frac{2\pi}{N}nk} = e^{j\frac{2\pi}{N}(k+mN)n} = e_{k+mN}(n)$$

— $k$ 次谐波。

在《信号与线性系统》中，用**傅里叶级数**表示**连续时间**周期信号。

对应地，可用**离散傅里叶级数**表示**离散周期序列**，即用**周期为N的复指数序列**来表示：

$$\tilde{x}(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{X}(k) e^{j\frac{2\pi}{N}kn} \quad \dots(3.2.1a)$$

两边  $\times e^{-j\frac{2\pi}{N}nr}$  并从  $n=0 \sim N-1$  求和得：

$$\sum_{n=0}^{N-1} \tilde{x}(n) e^{-j\frac{2\pi}{N}nr} = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{X}(k) e^{j\frac{2\pi}{N}(k-r)n} \quad \text{(交换右边求和次序)}$$

$$= \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{X}(k) \left[ \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} e^{j\frac{2\pi}{N}(k-r)n} \right]$$

$$= \tilde{X}(r)$$

$$\text{式中：} \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} e^{j\frac{2\pi}{N}(k-r)n} = \begin{cases} 1, k = r \\ 0, k \neq r \end{cases}$$

用k置换r得:  $\tilde{X}(k) = \sum_{n=0}^{N-1} \tilde{x}(n) e^{-j\frac{2\pi}{N}kn}$  ... (3.2.1b)

注: ①  $\sum_{n=0}^{N-1} a^n = \frac{1-a^N}{1-a}$

②  $\sum_{n=0}^{N-1} e^{j\frac{2\pi}{N}(k-r)n} = \begin{cases} \sum_{n=0}^{N-1} e^{j0} = N, & k = r \\ \frac{1 - e^{j\frac{2\pi}{N}(k-r)N}}{1 - e^{j\frac{2\pi}{N}(k-r)}} = \frac{1 - e^{j2\pi(k-r)}}{1 - e^{j\frac{2\pi}{N}(k-r)}} = 0, & k \neq r \end{cases}$

设  $W_N = e^{-j\frac{2\pi}{N}}$  (旋转因子), 可得周期序列的傅里叶级数变换对:

$$\tilde{x}(n) = IDFS[\tilde{X}(k)] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{X}(k) W_N^{-kn}, -\infty < n < +\infty$$

... (3.2.1c)

$$\tilde{X}(k) = DFS[\tilde{x}(n)] = \sum_{n=0}^{N-1} \tilde{x}(n) W_N^{kn}, -\infty < k < +\infty$$

... (3.2.1d)



## 注意:

①  $n$ 、 $k$ 均为离散变量,  $n$ 当作**时间**,  $k$ 当作**频率**;

上式为 **频域 $\leftrightarrow$ 时域** 之间的变换。

② 从上两式可知: 离散周期序列既可用  $\tilde{x}(n)$  表示,  
也可用  $\tilde{X}(k)$  表示。

③ **周期性时间信号的频谱是离散的,**

**离散时间信号的频谱是周期性的;**

**周期性离散时间信号的频谱为离散周期性的。**

## 注意:

- ①  $\tilde{x}(n)$  ,  $\tilde{X}(k)$  都是离散和周期性的,  
且周期均为N;
- ② DFS只取k次谐波分量中N个谐波分量;
- ③ n为离散时间变量, 理解为nT; k是离散频率变量,  
理解为  $\Delta\omega k$  ;
- ④ DFS、IDFS具有唯一性。

## 3.2.2 离散傅里叶级数的性质 (The Properties of the Discrete Fourier Series)

### 1. 线性:

设周期序列  $\tilde{x}_1(n)$  和  $\tilde{x}_2(n)$  的周期均为N, 且:

$$\tilde{X}_1(k) = DFS[\tilde{x}_1(n)] , \quad \tilde{X}_2(k) = DFS[\tilde{x}_2(n)];$$

如果:  $\tilde{x}_3(n) = a\tilde{x}_1(n) + b\tilde{x}_2(n)$  (a,b均为常数)

则有:

$$\tilde{X}_3(k) = DFS[a\tilde{x}_1(n) + b\tilde{x}_2(n)] = a\tilde{X}_1(k) + b\tilde{X}_2(k)$$

## 2. 周期序列的移位:

设  $DFS[\tilde{x}(n)] = \tilde{X}(k)$

则:

$$DFS[\tilde{x}(n - m)] = W_N^{mk} \tilde{X}(k)$$

$$IDFS[\tilde{X}(k - l)] = W_N^{-nl} \tilde{x}(n) \quad (m, l \text{ 为常数})。$$

备注:

上面性质的推导请同学参考教材自己推导。

### 3. 周期卷积 (Periodic Convolution) :

设  $\tilde{x}_1(n)$  和  $\tilde{x}_2(n)$  都为周期序列，周期都为N，且：

$$\tilde{X}_1(k) = \sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m) W_N^{km} ,$$

$$\tilde{X}_2(k) = \sum_{r=0}^{N-1} \tilde{x}_2(r) W_N^{kr} ,$$

$$\tilde{Y}(k) = \tilde{X}_1(k) \tilde{X}_2(k) , \text{ 则:}$$

$$\tilde{y}(n) = IDFS[\tilde{X}_1(k) \tilde{X}_2(k)] = \sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m) \tilde{x}_2(n-m)$$

**证明:**

$$\tilde{y}(n) = IDFS[\tilde{X}_1(k)\tilde{X}_2(k)] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{X}_1(k)\tilde{X}_2(k)W_N^{-kn}$$

$$= \sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m) \sum_{r=0}^{N-1} \tilde{x}_2(r) \left[ \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} W_N^{-k(n-m-r)} \right]$$

$$= \sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m) \tilde{x}_2(n-m+lN)$$

$$\frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} W_N^{-k(n-m-r)} = \begin{cases} 1, & r = (n-m) + lN \\ 0, & r \neq (n-m) + lN \end{cases}, l : \text{int}$$

$$= \sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m) \tilde{x}_2(n-m)$$

$$= \tilde{x}_1(n) * \tilde{x}_2(n)$$

## 结论:

①周期卷积的操作步骤与非周期序列的线性卷积相同，不同的是周期卷积仅在一个周期内求和；

②周期卷积中  $\tilde{x}_1(m), \tilde{x}_2(n-m)$  对m是周期性的，周期为N；  $\tilde{y}(n)$  的周期为N；

③周期卷积满足交换律。

同理可得：

如果：  $\tilde{y}(n) = \tilde{x}_1(n)\tilde{x}_2(n)$

则有： 
$$\tilde{Y}(k) = DFS[\tilde{x}_1(n)\tilde{x}_2(n)] = \frac{1}{N} \sum_{l=0}^{N-1} \tilde{X}_1(l)\tilde{X}_2(k-l) = \frac{1}{N} \tilde{X}_1(k) * \tilde{X}_2(k)$$





## §3.3 离散傅立叶变换及其性质 (DFT and Its Properties)

### 3.2.1 离散Fourier变换

因果有限长序列的Fourier变换称为离散Fourier变换(DFT)。定义方法：由DFS导出DFT。

1. 将有限长序列  $x(n)$   $0 \leq n \leq N-1$  延拓成周期序列  $\tilde{x}(n)$ ;
2. 求周期序列  $\tilde{x}(n)$  的DFS得  $\tilde{X}(k)$ ;
3. 取出  $\tilde{X}(k)$  的一个周期作为  $x(n)$  的DFT。

$$X(k) = \tilde{X}(k)R_N(k)$$

- 因此，由DFS得出  $x[n]$   $0 \leq n \leq N-1$  的N点DFT为：

$$x(n) = IDFT[X(k)] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j \frac{2\pi}{N} kn} = \begin{cases} \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) W_N^{-kn}, & 0 \leq n \leq N-1 \\ 0, & \text{others} \end{cases} \dots (3.3.1a)$$

$$X(k) = DFT[x(n)] = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j \frac{2\pi}{N} kn} = \begin{cases} \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W_N^{kn}, & 0 \leq k \leq N-1 \\ 0, & \text{others} \end{cases} \dots (3.3.1b)$$

注意:DFT运算中，符号  $((n))_N$  表示n对模N的余数，若以整数 k 代表商， $n_0$  代表余数；即： $n = kN + n_0$ ，其中k为整数。

- 由DTFT  $X(e^{j\omega})$  得出N点DFT  $X[k]$  为：

对  $X(e^{j\omega})$  在  $0 \leq \omega \leq 2\pi$  等角距取样N个角频率  $\omega_k = 2\pi k/N$   $0 \leq k \leq N-1$

$$X[k] = X(e^{j\omega}) \Big|_{\omega=2\pi k/N} = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] e^{-j \frac{2\pi}{N} kn},$$

$$0 \leq k \leq N-1$$

## 注意:

- ①  $x(n), X(k)$  均为有限长, 长度一样, 取值范围均为  $0, 1, \dots, N-1$  (有限长序列的DFT仍为有限长序列);
- ②  $n$  为离散时间变量, 理解为  $nT$ ,  $k$  为离散频率变量, 理解为  $\Delta\omega k$ ;
- ③ DFT与DFS无本质区别, DFT是DFS主值, DFT隐含周期性;
- ④ DFT具有唯一性;
- ⑤ 一般情况下,  $X(k)$  是一个复变量, 可表示为:

$$X(k) = X_R(k) + jX_I(k) \quad \text{或} \quad X(k) = |X(k)| e^{j\theta(k)}$$

其中:

$$|X(k)| = \sqrt{X_R^2(k) + X_I^2(k)} \quad \theta(k) = \arctg \frac{X_I(k)}{X_R(k)}$$

## ⑥旋转因子的性质:

a. 对称性:  $(W_N^k)^* = W_N^{N-k}$  ;

b. 周期性:  $W_N^{k+mN} = W_N^k$  ;

c. 换底:  $W_N^k = W_{mN}^{mk} = W_{N/2}^{k/2}$  ,  $k/2, N/2$  为整数;

d. 几个特殊值:

$$W_N^{kN} = 1, \quad W_N^{N/2} = -1, \quad W_N^{3N/4} = j, \quad W_N^{N/4} = -j \quad .$$

⑦  $\frac{N}{2}, \frac{N}{4}$  点的DFT为:

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N/2-1} x(n) W_{N/2}^{kn}, k = 0, 1, 2, \dots, N/2 - 1$$

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N/4-1} x(n) W_{N/4}^{kn}, k = 0, 1, 2, \dots, N/4 - 1$$

## ⑧ DFT与ZT的关系:

有限长序列 $x(n)$ 的DFT系数 $X(k)$ 可看作其ZT在单位圆上等角

距取样的样本值, 即:  $X(k) = X(z) \big|_{z=W_N^{-k}} ;$

$x(n)$  的ZT:  $X(z) = ZT[x(n)] = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)z^{-n} ;$

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

DFT与FT的关系: 有限长序列 $x(n)$ 的DFT系数 $X(k)$ 可看作其

FT在一个周期 (  $0-2\pi$  ) 中等间距取样的样本值, 取样间

隔  $\Delta\omega = \frac{2\pi}{N}$ , 即:  $X(k) = X(e^{j\omega}) \big|_{\omega=\frac{2\pi}{N}k} = X(e^{j\frac{2\pi}{N}k})$

⑨均可进行计算机处理。

## ⑩ 用矩阵计算N点DFT:

$$X[k] = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] W_N^{kn}, \quad 0 \leq k \leq N-1$$

$$\mathbf{X} = \mathbf{D}_N \mathbf{x}$$

$$x[n] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X[k] W_N^{-kn}, \quad 0 \leq n \leq N-1$$

$$\mathbf{x} = \mathbf{D}_N^{-1} \mathbf{X}$$

$$\mathbf{X} = [X[0] \quad X[1] \quad \dots \quad X[N-1]]^T$$

$$\mathbf{x} = [x[0] \quad x[1] \quad \dots \quad x[N-1]]^T$$

$$\mathbf{D}_N = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & W_N^1 & W_N^2 & \dots & W_N^{(N-1)} \\ 1 & W_N^2 & W_N^4 & \dots & W_N^{2(N-1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & W_N^{(N-1)} & W_N^{2(N-1)} & \dots & W_N^{(N-1)^2} \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{D}_N^{-1} = \frac{1}{N} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & W_N^{-1} & W_N^{-2} & \dots & W_N^{-(N-1)} \\ 1 & W_N^{-2} & W_N^{-4} & \dots & W_N^{-2(N-1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & W_N^{-(N-1)} & W_N^{-2(N-1)} & \dots & W_N^{-(N-1)^2} \end{bmatrix}$$

**例3.3.1：已知序列：**  $x(n) = \begin{cases} 1, n = 0, 1, 2 \\ 0, \text{others} \end{cases}$  **；求其9点DFT？**

**解：由DFT的定义，有：**

$$\begin{aligned} X(k) &= \sum_{n=0}^8 x(n) W_9^{nk} = \sum_{n=0}^2 W_9^{nk} \\ &= \frac{1 - W_9^{3k}}{1 - W_9^k} = \frac{1 - e^{-j\frac{6\pi}{9}k}}{1 - e^{-j\frac{2\pi}{9}k}} = \frac{e^{-j\frac{3\pi}{9}k} (e^{j\frac{3\pi}{9}k} - e^{-j\frac{3\pi}{9}k})}{e^{-j\frac{\pi}{9}k} (e^{j\frac{\pi}{9}k} - e^{-j\frac{\pi}{9}k})} = e^{-j\frac{2\pi}{9}k} \frac{2j \sin(\frac{\pi}{3}k)}{2j \sin(\frac{\pi}{9}k)} \\ &= \frac{\sin(\frac{\pi}{3}k)}{\sin(\frac{\pi}{9}k)} e^{-j\frac{2\pi}{9}k}, \quad k = 0, 1, 2, \dots, 8 \end{aligned}$$

**例3.3.2：已知** $X(k) = \begin{cases} 5, & k=0 \\ 2, & 1 \leq k \leq 8 \end{cases}$ **，求** $X(k)$ **的9点DFT逆变换。**

**解：由IDFT的定义，有：**

$$x(n) = \frac{1}{9} \sum_{k=0}^8 X(k) W_9^{-nk} = \frac{1}{9} [3 + 2 \sum_{k=0}^8 W_9^{-nk}]$$

$$= \frac{1}{3} + 2\delta(n), \quad n = 0, 1, \dots, 8$$

$$\sum_{k=0}^8 W_9^{-nk} = \begin{cases} 9, & n=0 \\ 0, & n=1, \dots, 8 \end{cases}$$



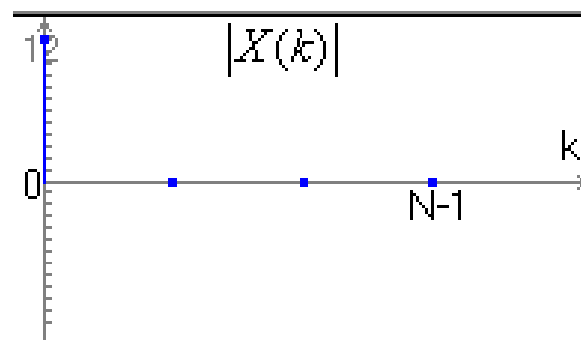
**例3.3.3：已知序列：**  $x(n) = \begin{cases} 1, 0 \leq n \leq 3 \\ 0, \text{others} \end{cases}$  **，求其4点DFT，**

**8点DFT，16点DFT？并画出  $|X(k)| \sim k$  的曲线图。**

**解：**  $x(n)$  的FT为：  $X(e^{j\omega}) = \frac{\sin(2\omega)}{\sin(\frac{\omega}{2})} e^{-j\frac{3}{2}\omega}$

**4点DFT：**  $X(k) = X(e^{j\omega}) \big|_{\omega=\frac{2\pi}{4}k} = \frac{\sin(\pi k)}{\sin(\frac{\pi}{4}k)} e^{-j\frac{3}{4}\pi k}$

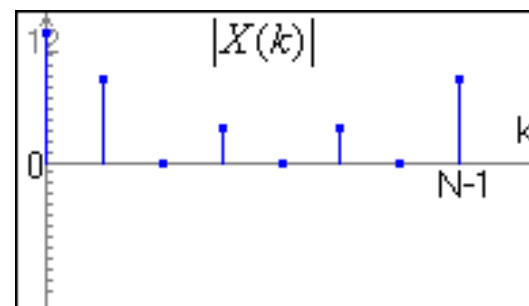
**4点序列及DFT图形如下：**



## 8点DFT:

$$X(k) = X(e^{j\omega}) \Big|_{\omega=\frac{2\pi}{8}k} = \frac{\sin(\frac{\pi}{2}k)}{\sin(\frac{\pi}{8}k)} e^{-j\frac{3}{8}\pi k}$$

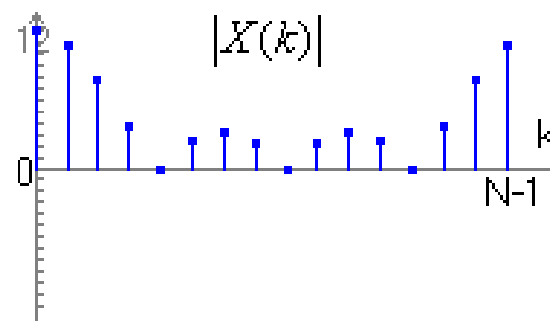
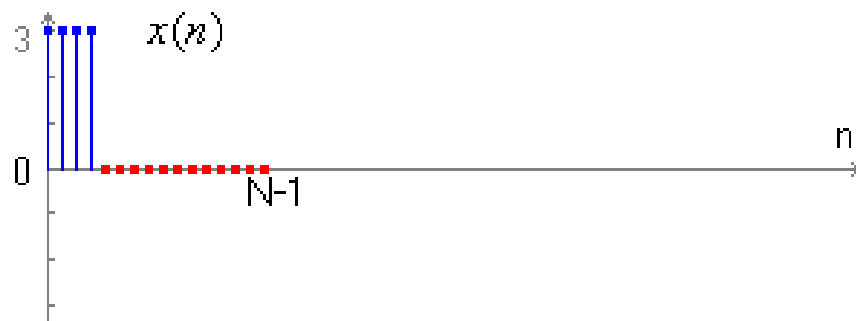
## 8点序列及DFT图形如下:



## 16点DFT:

$$X(k) = X(e^{j\omega}) \Big|_{\omega=\frac{2\pi}{16}k} = \frac{\sin(\frac{\pi}{4}k)}{\sin(\frac{\pi}{16}k)} e^{-j\frac{3}{16}\pi k}$$

## 16点序列及DFT图形如下:



### 3.3.2 离散傅立叶变换的性质

设  $x_1(n)$  和  $x_2(n)$  的长度均为N，且它们对应的DFT为：

$$DFT[x_1(n)] = X_1(k) \qquad DFT[x_2(n)] = X_2(k)$$

1. **线性：** 设  $x_3(n) = ax_1(n) + bx_2(n)$ ，a,b均为常数，则：

$$X_3(k) = DFT[ax_1(n) + bx_2(n)] = aX_1(k) + bX_2(k)$$

2. **复共轭序列的DFT：**

设  $x^*(n)$  是  $x(n)$  的复共轭序列，长度为N，其DFT变换为：

则：  $X(k) = DFT[x(n)]$

且：

$$DFT[x^*(n)] = X^*(N - k), 0 \leq k \leq N - 1$$

$$X(N) = X(0)$$

**证明：**

$$\begin{aligned} X^*(N-k) &= \left[ \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W_N^{(N-k)n} \right]^* \\ &= \sum_{n=0}^{N-1} x^*(n) W_N^{-(N-k)n} \\ &= \sum_{n=0}^{N-1} x^*(n) W_N^{kn} \\ &= DFT[x^*(n)] \end{aligned}$$

**又由于 时域和频域的对偶关系，有：**

$$DFT[x^*(N-n)] = X^*(k)$$

**当  $x(n)$  为实序列时，则有：**

$$X^*(N-k) = X(k)$$

### 3. 对称性

#### A. 定义

**有限长共轭对称序列**,也可称为**圆周共轭对称序列**。

$$x_{ep}(n) = x_{ep}^*(N - n)$$

**有限长共轭反对称序列**,也可称为**圆周共轭反对称序列**。

$$x_{op}(n) = -x_{op}^*(N - n)$$

注：①变换区间：  $0 \leq n \leq N - 1$

②以  $n = \frac{N}{2}$  为对称点；

③**频域定义**：

圆周共轭对称序列：  $X_{ep}(k) = X_{ep}^*(N - k)$

圆周共轭反对称序列：  $X_{op}(k) = -X_{op}^*(N - k)$

## B. 序列分解

①  $x(n) = x_{ep}(n) + x_{op}(n)$  (长度均为N)

其中:

$$x_{ep}(n) = \frac{1}{2} [x(n) + x^*(N-n)]$$
$$x_{op}(n) = \frac{1}{2} [x(n) - x^*(N-n)]$$

②  $x(n) = x_r(n) + jx_i(n)$

其中:  $x_i(n) = \frac{1}{2} [x(n) - x^*(n)]$   $x_r(n) = \frac{1}{2} [x(n) + x^*(n)]$

③频域:  $X(k) = X_{ep}(k) + X_{op}(k)$

$$X(k) = X_R(k) + jX_I(k)$$

●举例：求  $u(n)$  圆周共轭对称序列，圆周共轭反对称序列。

$$u(n) = \{1 + j4, -2 + j3, 4 - j2, -5 - j6\} \quad 0 \leq n \leq 3$$

$$u^*(n) = \{1 - j4, -2 - j3, 4 + j2, -5 + j6\} \quad 0 \leq n \leq 3$$

$$u^*((-0)_4) = u^*(0) = 1 - j4$$

$$u^*((-1)_4) = u^*(3) = -5 + j6$$

$$u^*((-2)_4) = u^*(2) = 4 + j2$$

$$u^*((-3)_4) = u^*(1) = -2 - j3$$

$$u^*((-n)_4) = \{1 - j4, -5 + j6, 4 + j2, -2 - j3\}$$

$$u_{ep}(n) = \frac{1}{2} \{u(n) + u^*((-n)_4)\}$$

$$= \{1, -3.5 + j4.5, 4, -3.5 - j4.5\} \quad 0 \leq n \leq 3$$

$$u_{op}(n) = \frac{1}{2} \{u(n) - u^*((-n)_4)\}$$

$$= \{j4, 1.5 - j1.5, -2, -1.5 - j1.5\} \quad 0 \leq n \leq 3$$

## DFT的共轭对称性

① 对称性1:  $x(n) = x_{ep}(n) + x_{op}(n)$

$$X(k) = X_R(k) + jX_I(k)$$

其中:  $DFT[x_{ep}(n)] = X_R(k)$   $DFT[x_{op}(n)] = jX_I(k)$

② 对称性2:  $x(n) = x_r(n) + jx_i(n)$

$$X(k) = X_{ep}(k) + X_{op}(k)$$

其中:  $DFT[x_r(n)] = X_{ep}(k)$   $DFT[jx_i(n)] = X_{op}(k)$

证明:  $x_r(n) = \frac{1}{2}[x(n) + x^*(n)]$

$$\begin{aligned} DFT[x_r(n)] &= \frac{1}{2}[X(k) + X^*(N-k)] \\ &= X_{ep}(k) \end{aligned}$$



③当  $x(n)$  为**实序列**（**长度为N**），且  $X(k) = DFT[x(n)]$

则有：

a.  $X(k)$  **周期共轭对称**，即： $X(k) = X^*(N - k), 0 \leq k \leq N - 1$

b.如  $x(n)$  为**实偶**对称序列，则  $X(k)$  为**实偶**对称序列，  
即： $X(k) = X(N - k)$

c.如  $x(n)$  为**实奇**对称序列，则  $X(e^{j\omega})$  为**纯虚奇**对称序列，  
即： $x(n) = x(N - n)$

$$X(k) = -X(N - k)$$

d. 如  $x(n)$  为实序列, 则  $X(k)$  的计算量减半, 则:

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W_N^{kn}, k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

$$X(N - k) = X^*(k), k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

举例1:  $X(k)$  是实序列  $x(n)$  的498点DFT,  $X(k)$  的部分值如下, 其余的DFT样本值都为0:

$$X[0] = 2 \quad X[11] = 4 + j6 \quad X[k_1] = j2 \quad X[k_2] = 4 - j6 \quad X[412] = -j2$$

求:  $k_1, k_2$ .  $498 - k_1 = 412 \quad k_1 = 86; \quad k_2 = 498 - 11 = 487$ .

**总结: 推导这些结论时注意:**

实序列:  $x_i(n) = 0$

实偶序列:  $x_i(n) = 0 \quad x_o(n) = 0 \quad x_{op}(n) = 0$

实奇序列:  $x_i(n) = 0 \quad x_e(n) = 0 \quad x_{ep}(n) = 0$

因果序列:  $x(n) = 0, n < 0$

附：序列及其DFT的奇偶虚实关系对应表如下：

时域 $x(n)$ 或频域 $X(k)$	频域 $X(k)$ 或时域 $x(n)$
偶	偶
奇	奇
实	实部为偶,虚部为奇 (即圆周共轭对称序列)
虚	实部为奇,虚部为偶奇 (即圆周共轭反对称序列)
实、偶	实、偶
实、奇	虚、奇
虚、偶	虚、偶
虚、奇	实、奇

- 举例2：用一次N点DFT变换求得2个实序列的N点DFT变换。
- 已知：长度为N的序列  $g[n]$  ,  $h[n]$  ,
- 求它们的N点DFT变换序列  $G[k]$   $H[k]$ 。

解： 1： 构造长度为N的复序列，  $x[n] = g[n] + j h[n]$

$$g[n] = \text{Re}\{x[n]\} \quad h[n] = \text{Im}\{x[n]\}$$

$X[k]$  是  $x[n]$  的N点DFT变换序列。

$$G[k] = \frac{1}{2} \{X[k] + X^* [(-k)_N]\}$$

$$H[k] = \frac{1}{2j} \{X[k] - X^* [(-k)_N]\}$$

其中，  $X^* [(-k)_N] = X^* [(N - k)_N]$

2.  $g[n], h[n]$  是长度为4序列。

$$g[n] = \{1 \quad 2 \quad 0 \quad 1\}, \quad h[n] = \{2 \quad 2 \quad 1 \quad 1\}$$

$$x[n] = g[n] + jh[n] \quad x[n] = \{1 + j2, 2 + j2, j, 1 + j\}$$

$X[k]$  为4点DFT序列。

$$\begin{bmatrix} X[0] \\ X[1] \\ X[2] \\ X[3] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -j & -1 & j \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & j & -1 & -j \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 + j2 \\ 2 + j2 \\ j \\ 1 + j \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 + j6 \\ 2 \\ -2 \\ j2 \end{bmatrix}$$

$$X^*[k] = [4 - j6 \quad 2 \quad -2 \quad -j2]$$

$$X^*[(4-k)_4] = [4 - j6 \quad -j2 \quad -2 \quad 2]$$

→  $G[k] = \{4, 1 - j, -2, 1 + j\}$      $H[k] = \{6, 1 - j, 0, 1 + j\}$

### 举例3：用N点DFT计算2N点DFT.

已知：长度为2N序列  $v[n]$ ，对应2N点DFT序列为  $V[k]$ 。

求：用N点DFT计算  $V[k]$ 。

解：1：定义长度为N序列  $g[n]$ ， $h[n]$

$$g[n] = v[2n], \quad h[n] = v[2n+1], \quad 0 \leq n \leq N$$

2:  $g[n]$ ,  $h[n]$  N点DFT变换序列  $G[k]$ ,  $H[k]$ 。

$$x[n] = g[n] + j h[n]$$

$$G[k] = \frac{1}{2} \{X[k] + X^* [(-k)_N]\}$$

$$H[k] = \frac{1}{2j} \{X[k] - X^* [(-k)_N]\}$$

$$\begin{aligned}
 V[k] &= \sum_{n=0}^{2N-1} v[n] W_{2N}^{nk} \\
 &= \sum_{n=0}^{N-1} v[2n] W_{2N}^{2nk} + \sum_{n=0}^{N-1} v[2n+1] W_{2N}^{(2n+1)k} \\
 &= \sum_{n=0}^{N-1} g[n] W_N^{nk} + \sum_{n=0}^{N-1} h[n] W_N^{nk} W_{2N}^k \\
 &= \sum_{n=0}^{N-1} g[n] W_N^{nk} + W_{2N}^k \sum_{n=0}^{N-1} h[n] W_N^{nk}, \quad 0 \leq k \leq 2N-1
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow V[k] = G[(k)_N] + W_{2N}^k H[(k)_N], \quad 0 \leq k \leq 2N-1$$

2.长度为8序列:  $v[n] = \{1 \quad 2 \quad 2 \quad 2 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad 1\}$

$$g[n] = v[2n] = \{ \underset{\uparrow}{1} \quad 2 \quad 0 \quad 1 \} \quad h[n] = v[2n+1] = \{ \underset{\uparrow}{2} \quad 2 \quad 1 \quad 1 \}$$

$$V[k] = G[(k)_4] + W_8^k H[(k)_4], \quad 0 \leq k \leq 7$$

$$V[0] = G[0] + H[0] = 4 + 6 = 10$$

$$V[1] = G[1] + W_8^1 H[1]$$

$$= (1-j) + e^{-j\pi/4}(1-j) = 1-j2.4142$$

$$V[2] = G[2] + W_8^2 H[2] = -2 + e^{-j\pi/2} \cdot 0 = -2$$

$$V[3] = G[3] + W_8^3 H[3]$$

$$= (1 + j) + e^{-j3\pi/4}(1 + j) = 1 - j0.4142$$

$$V[4] = G[0] + W_8^4 H[0] = 4 + e^{-j\pi} \cdot 6 = -2$$



$$V[5] = G[1] + W_8^5 H[1]$$

$$= (1 - j) + e^{-j5\pi/4} (1 - j) = 1 + j0.4142$$

$$V[6] = G[2] + W_8^6 H[2] = -2 + e^{-j3\pi/2} \cdot 0 = -2$$

$$V[7] = G[3] + W_8^7 H[3]$$

$$= (1 + j) + e^{-j7\pi/4} (1 + j) = 1 + j2.4142$$

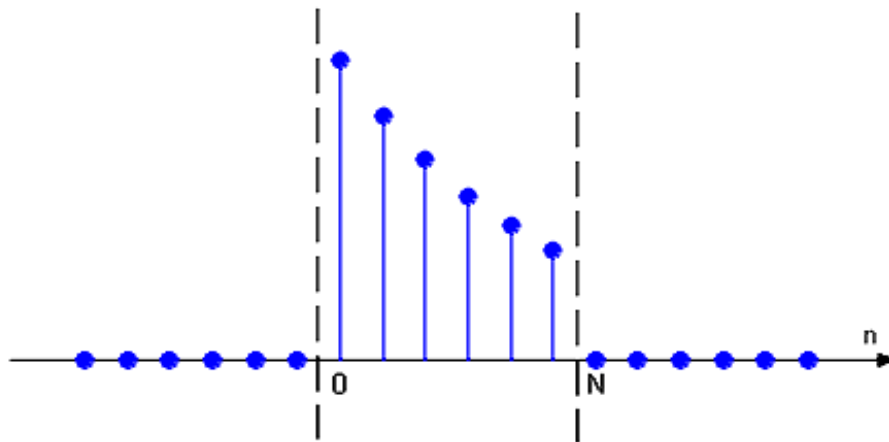
## 4.序列的循环移位:

一个长度为N的序列  $x(n)$  的循环移位定义为:

$$y(n) = x((n + m))_N \cdot R_N(n)$$

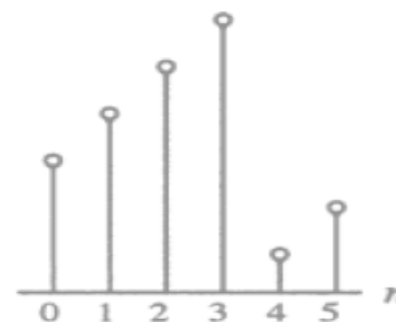
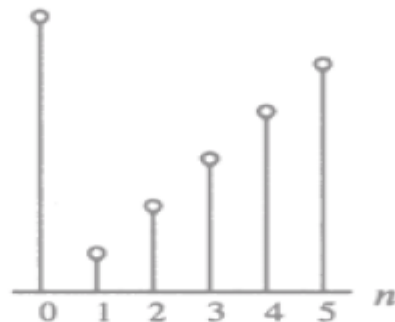
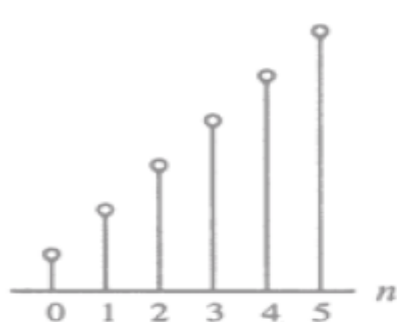
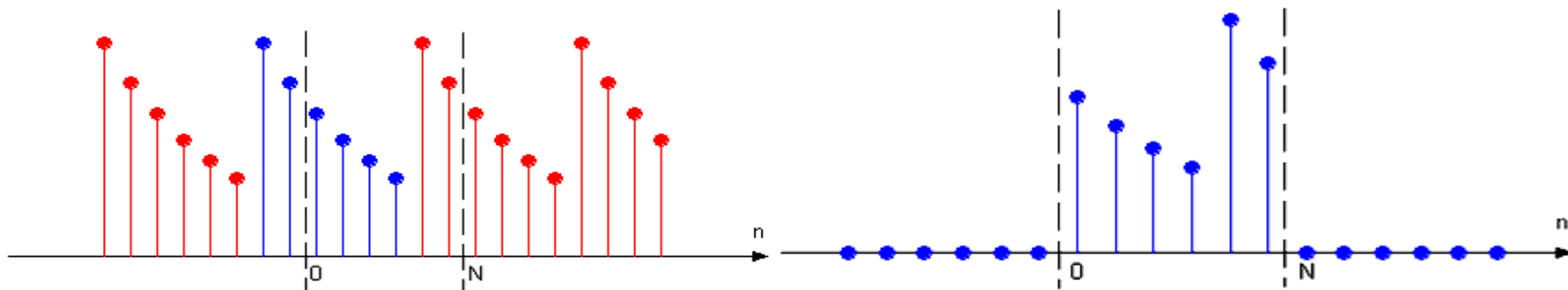
**例3.3.4: 一个N = 6点序列  $x(n) = e^{-\frac{n}{5}} R_6(n)$  , 其循环移位  $x((n + 2))_6 R_6(n)$  如下:**

$$x(n) = e^{-\frac{n}{5}} R_6(n)$$



$$x((n+2))_6$$

$$x((n+2))_6 R_6(n)$$



$$x[n]$$

$$x[\langle n-1 \rangle_6]$$

$$x[\langle n-4 \rangle_6]$$

$$= x[\langle n+5 \rangle_6]$$

$$= x[\langle n+2 \rangle_6]$$

序列循环移位后DFT为:

$$Y(k) = DFT[x((n+m))_N R_N(n)] = W_N^{-km} X(k)$$

**证明：**

**由周期序列的周期移位性质得：**

$$DFS[x((n+m))_N] = DFS[\tilde{x}(n+m)] = W_N^{-km} X(k)$$

$\because x((n+m))_N R_N(n)$  是  $\tilde{x}(n+m)$  的主值序列，

$\therefore$  其DFT是  $\tilde{x}(n+m)$  的DFS的主值。即：

$$DFT[x((n+m))_N R_N(n)] = DFT[\tilde{x}(n+m) R_N(n)] = W_N^{-km} \tilde{X}(k) R_N(k)$$

$$= W_N^{-km} X(k)$$

**由时域和频域的对偶关系， $X(k)$  作循环移位时有：**

**设**  $Y(k) = X((k+l))_N \cdot R_N(k)$

**则：**  $y(n) = IDFT[X((k+l))_N R_N(k)] = W_N^{nl} x(n)$

附：几种变换的时移性质汇总：

$$\textcircled{1} \quad x(t - t_0) \xleftrightarrow{FT} X(j\Omega)e^{-j\Omega t_0}$$

$$\textcircled{2} \quad x(t - t_0) \xleftrightarrow{LT} X(s)e^{-st_0}$$

$$\textcircled{3} \quad x(n - m) \xleftrightarrow{ZT} X(z)z^{-m}$$

$$\textcircled{4} \quad x(n - m) \xleftrightarrow{DFT} X(k)W_N^{km}$$

## 5. 循环卷积 (Circular Convolution) :

对于两个**长度均为N**的序列  $x_1(n)$  和  $x_2(n)$  ,

$$y(n) = \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m)x_2((n-m))_N R_N(n) = x_1(n) \textcircled{\mathbf{N}} x_2(n) \quad 0 \leq n \leq N-1$$

称  $y(n)$  为序列  $x_1(n)$  和  $x_2(n)$  的**N点循环卷积**。

设  $y[n], x_1(n), x_2(n)$  的N点DFT变换分别为:  $Y(k), X_1(k), X_2(k)$

则:  $Y(k) = X_1(k) \cdot X_2(k)$

$$\begin{aligned} y(n) &= IDFT[X_1(k)X_2(k)] = \left[ \sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m)\tilde{x}_2(n-m) \right] R_N(n) \\ &= \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m)x_2((n-m))_N R_N(n) = x_1(n) \textcircled{\mathbf{N}} x_2(n) \end{aligned}$$

**证明：**

**对上式两边求DFT得：**

$$\begin{aligned} Y(k) &= \sum_{n=0}^{N-1} \left[ \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m) x_2((n-m))_N R_N(n) \right] W_N^{nk} \\ &= \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m) \sum_{n=0}^{N-1} x_2((n-m))_N W_N^{nk} \end{aligned}$$

**令  $n - m = n'$  则有：**

$$\begin{aligned} Y(k) &= \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m) \sum_{n'=-m}^{N-1-m} x_2((n'))_N W_N^{k(n'+m)} = \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m) W_N^{km} \sum_{n'=-m}^{N-1-m} x_2((n'))_N W_N^{kn'} \\ &= \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m) W_N^{km} \sum_{n'=0}^{N-1} x_2(n') W_N^{kn'} = X_1(k) \cdot X_2(k) \end{aligned}$$

**注：式中  $x_2((n'))_N W_N^{kn'}$  是以N为周期的，故对其在任意一个周期上求和的结果不变。**

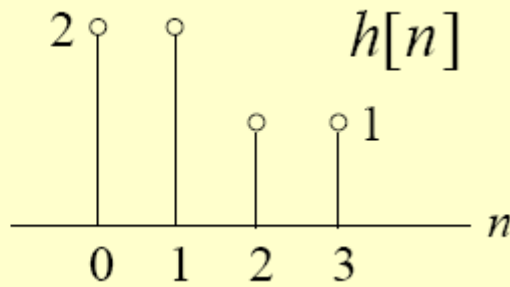
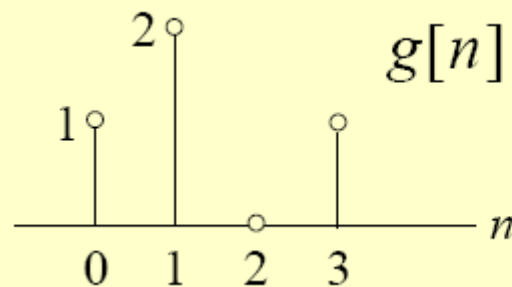
**特点：**

- ① **循环卷积的过程与周期卷积一样，只取周期卷积的主值；**
- ② **循环卷积隐含周期性；**
- ③ **循环卷积在主值区间内进行，参与卷积的两个序列的长度和结果序列的长度均相等；**
- ④ **线性卷积与循环卷积计算步骤比较：**  
**线性卷积：反折、平移、相乘、积分(或相加)；**  
**循环卷积：周期化、反折、平移、相乘、相加。**



**举例1：** 计算如下长度为4的序列 $g[n]$ ,  $h[n]$ 的4点循环卷积 $y[n]$ 。

$$g[n] = \{1 \quad 2 \quad 0 \quad 1\}, \quad h[n] = \{2 \quad 2 \quad 1 \quad 1\}$$



**方法一：**

$$y[n] = g[n] \textcircled{4} h[n] = \sum_{m=0}^3 g[m] h[(n-m)_4], \quad 0 \leq n \leq 3$$

$$y[0] = \sum_{m=0}^3 g[m] h[(-m)_4]$$

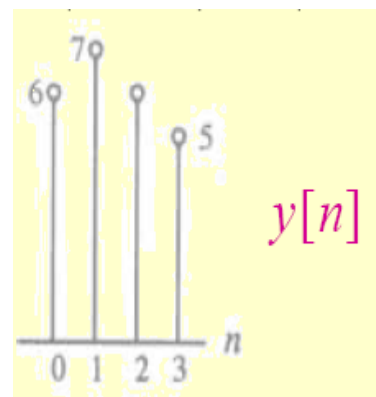
$$= g[0]h[0] + g[1]h[3] + g[2]h[2] + g[3]h[1]$$

$$= (1 \times 2) + (2 \times 1) + (0 \times 1) + (1 \times 2) = 6$$

$$\begin{aligned}
 y[1] &= \sum_{m=0}^3 g[m]h[(1-m)_4] \\
 &= g[0]h[1] + g[1]h[0] + g[2]h[3] + g[3]h[2] \\
 &= (1 \times 2) + (2 \times 2) + (0 \times 1) + (1 \times 1) = 7
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 y[2] &= \sum_{m=0}^3 g[m]h[(2-m)_4] \\
 &= g[0]h[2] + g[1]h[1] + g[2]h[0] + g[3]h[3] \\
 &= (1 \times 1) + (2 \times 2) + (0 \times 2) + (1 \times 1) = 6
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 y[3] &= \sum_{m=0}^3 g[m]h[(3-m)_4] \\
 &= g[0]h[3] + g[1]h[2] + g[2]h[1] + g[3]h[0] \\
 &= (1 \times 1) + (2 \times 1) + (0 \times 2) + (1 \times 2) = 5
 \end{aligned}$$



●用矩阵计算循环卷积： $y[n] = g[n] \circledast h[n]$

$$\begin{bmatrix} y[0] \\ y[1] \\ y[2] \\ \vdots \\ y[N-1] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} h[0] & h[N-1] & h[N-2] & \cdots & h[1] \\ h[1] & h[0] & h[N-1] & \cdots & h[2] \\ h[2] & h[1] & h[0] & \cdots & h[3] \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ h[N-1] & h[N-2] & h[N-3] & \cdots & h[0] \end{bmatrix} \begin{bmatrix} g[0] \\ g[1] \\ g[2] \\ \vdots \\ g[N-1] \end{bmatrix}$$

## 方法二：

$$\begin{aligned} G[k] &= g[0] + g[1]e^{-j2\pi k/4} \\ &\quad + g[2]e^{-j4\pi k/4} + g[3]e^{-j6\pi k/4} \\ &= 1 + 2e^{-j\pi k/2} + e^{-j3\pi k/2}, \quad 0 \leq k \leq 3 \end{aligned}$$

$$G[0] = 1 + 2 + 1 = 4,$$

$$G[1] = 1 - j2 + j = 1 - j,$$

$$G[2] = 1 - 2 - 1 = -2,$$

$$G[3] = 1 + j2 - j = 1 + j$$

$$\begin{aligned} H[k] &= h[0] + h[1]e^{-j2\pi k/4} \\ &\quad + h[2]e^{-j4\pi k/4} + h[3]e^{-j6\pi k/4} \\ &= 2 + 2e^{-j\pi k/2} + e^{-j\pi k} + e^{-j3\pi k/2}, \quad 0 \leq k \leq 3 \end{aligned}$$

$$H[0] = 2 + 2 + 1 + 1 = 6,$$

$$H[1] = 2 - j2 - 1 + j = 1 - j,$$

$$H[2] = 2 - 2 + 1 - 1 = 0,$$

$$H[3] = 2 + j2 - 1 - j = 1 + j$$

$$\begin{bmatrix} G[0] \\ G[1] \\ G[2] \\ G[3] \end{bmatrix} = \mathbf{D}_4 \begin{bmatrix} g[0] \\ g[1] \\ g[2] \\ g[3] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -j & -1 & j \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & j & -1 & -j \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 1-j \\ -2 \\ 1+j \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} H[0] \\ H[1] \\ H[2] \\ H[3] \end{bmatrix} = \mathbf{D}_4 \begin{bmatrix} h[0] \\ h[1] \\ h[2] \\ h[3] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -j & -1 & j \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & j & -1 & -j \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 1-j \\ 0 \\ 1+j \end{bmatrix}$$

$$Y[k] = G[k]H[k], \quad 0 \leq k \leq 3$$

$$\begin{bmatrix} Y[0] \\ Y[1] \\ Y[2] \\ Y[3] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} G[0]H[0] \\ G[1]H[1] \\ G[2]H[2] \\ G[3]H[3] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 24 \\ -j2 \\ 0 \\ j2 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} y[0] \\ y[1] \\ y[2] \\ y[3] \end{bmatrix} = \frac{1}{4} \mathbf{D}_4^* \begin{bmatrix} Y[0] \\ Y[1] \\ Y[2] \\ Y[3] \end{bmatrix}$$

$$= \frac{1}{4} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & j & -1 & -j \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -j & -1 & j \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 24 \\ -j2 \\ 0 \\ j2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 7 \\ 6 \\ 5 \end{bmatrix}$$

## §3.4 用循环卷积计算线性卷积

(To Compute Linear Convolution Using Circular Convolution)

### 3.4.1 循环卷积与线性卷积

- 循环卷积是周期卷积的主值，其计算是在主值区间中进行的，而线性卷积不受这个限制。
- 两个长度为 $N$ 的因果序列循环卷积的结果仍是一个长度为 $N$ 的序列，而它们的线性卷积却是一个长度为 $2N-1$ 的序列。
- 两者之间的关系如下：

循环卷积	线性卷积
1 是针对 DFT引出的一种表示方法	1 信号通过线性系统时，信号输出等于输入与系统单位冲激响应的卷积
2 两序列长度必须相等 不等时按要求补足零值点	2 两序列长度可相等，也可不等 如： $x_1(n)$ 为 $N_1$ 点， $x_2(n)$ 为 $N_2$ 点
3 卷积结果长度与两信号长度相等 皆为 $N$	3 卷积结果长度 $N = N_1 + N_2 - 1$

### 3.4.2 用循环卷积求线性卷积

假设  $g[n]$  和  $h[n]$  为有限长序列，长度为  $N$ ，它们的线性卷积和循环卷积分别为：

$$y_L[n] = \sum_{m=0}^{N-1} g[m]h[n-m], \quad 0 \leq n \leq 2N-2$$

$$y_C[n] = \sum_{m=0}^{N-1} g[m]h[(n-m)_N], \quad 0 \leq n \leq N-1$$

**举例：**用循环卷积计算长度为4的序列  $g[n]$ ,  $h[n]$  的线性卷积。

$$g_e[n] = \begin{cases} g[n], & 0 \leq n \leq 3 \\ 0, & 4 \leq n \leq 6 \end{cases} \quad h_e[n] = \begin{cases} h[n], & 0 \leq n \leq 3 \\ 0, & 4 \leq n \leq 6 \end{cases}$$

$$\begin{bmatrix} y_C[0] \\ y_C[1] \\ y_C[2] \\ y_C[3] \\ y_C[4] \\ y_C[5] \\ y_C[6] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} h[0] & 0 & 0 & 0 & h[3] & h[2] & h[1] \\ h[1] & h[0] & 0 & 0 & 0 & h[3] & h[2] \\ h[2] & h[1] & h[0] & 0 & 0 & 0 & h[3] \\ h[3] & h[2] & h[1] & h[0] & 0 & 0 & 0 \\ 0 & h[3] & h[2] & h[1] & h[0] & 0 & 0 \\ 0 & 0 & h[3] & h[2] & h[1] & h[0] & 0 \\ 0 & 0 & 0 & h[3] & h[2] & h[1] & h[0] \end{bmatrix} \begin{bmatrix} g[0] \\ g[1] \\ g[2] \\ g[3] \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$



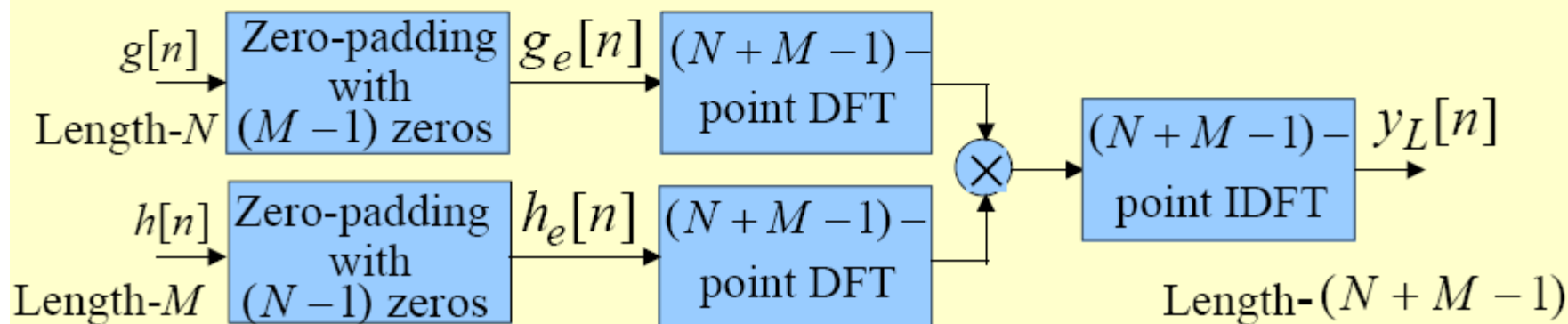
## 用DFT计算线性卷积:

→ 设长度分别为 $N$ ,  $M$ 的因果有限长序列  $g[n]$ ,  $h[n]$  ,

$$y_L[n] = g[n] \circledast h[n] = y_C[n] = g[n] \circledcirc h[n]$$

$$g_e[n] = \begin{cases} g[n], & 0 \leq n \leq N-1 \\ 0, & N \leq n \leq L-1 \end{cases} \quad L = N + M - 1$$

$$h_e[n] = \begin{cases} h[n], & 0 \leq n \leq M-1 \\ 0, & M \leq n \leq L-1 \end{cases}$$



**用DFS:**

$$y_c(n) = \sum_{m=0}^{L-1} h(m) \sum_{q=-\infty}^{+\infty} x(n-m+qL) R_L(n)$$

$$= \sum_{q=-\infty}^{+\infty} \sum_{m=0}^{N-1} h(m) x(n+qL-m) R_L(n)$$

$$x((n))_L = \sum_{q=-\infty}^{+\infty} x(n+qL)$$

**因为:**

$$\sum_{m=0}^{N-1} h(m) x(n+qL-m) = y_l(n+qL)$$

**所以:**

$$y_c(n) = \sum_{q=-\infty}^{+\infty} y_l(n+qL) R_L(n)$$

**结论:**

- ①  $y_c(n)$  等于  $y_l(n)$  以L为周期的周期延拓序列的主值 序列;
- ② 当  $L < N + M - 1$  时, 其循环卷积的结果与线性卷积不相等;
- ③ 两个长度为M, N的序列的线性卷积可用长度均 为L的循环卷积来代替。其中L应足:  $L \geq M + N - 1$  。

**例3.4.1：**已知序列： $x_1(n) = \begin{cases} 1, 0 \leq n \leq 14 \\ 0, \text{others} \end{cases}$   $x_2(n) = \begin{cases} 1, 0 \leq n \leq 4 \\ 0, \text{others} \end{cases}$

**1.求  $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 的15点循环卷积  $y_1(n)$ ，画出其略图；**

**2.求 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 的19点循环卷积  $y_2(n)$ ，画出其略图。**

**解：**

**1.**  $y_1(n) = \begin{cases} 5, 0 \leq n \leq 14 \\ 0, \text{others} \end{cases}$

**2.**  $y_2(n) = x_1(n) \textcircled{19} x_2(n) = x_1(n) * x_2(n)$

$$= \begin{cases} 1, 2, \dots, 5, \dots, 5, 4, 3, \dots, 1, n = 0, 1, \dots, 4, \dots, 14, 15, 16, \dots, 18 \\ 0, \text{others} \end{cases}$$

**注：本题中**  $y_1(n) = \sum_{q=-\infty}^{+\infty} y_2(n+15q)R_{15}(n)$

**例3.4.2: 已知:**  $x_1(n) = \begin{cases} 1, 2, 3, 2, 1, & n = 0, 1, 2, 3, 4 \\ 0, & \text{others} \end{cases}$   $x_2(n) = \begin{cases} 3, 2, 1, 2, 3, & n = 0, 1, 2, 3, 4 \\ 0, & \text{others} \end{cases}$

$$y_1(n) = x_1(n) * x_2(n) \quad y_2(n) = x_1(n) \textcircled{7} x_2(n)$$

**请问序列  $y_1(n)$  中的那些值与序列  $y_2(n)$  的值相同?**

$$\begin{aligned} y_1(n) &= x_1(n) * x_2(n) \\ &= \begin{cases} 3, 8, 14, 16, 17, 16, 14, 8, 3, & n = 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 \\ 0, & \text{others} \end{cases} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} y_2(n) &= x_1(n) \textcircled{7} x_2(n) \\ &= \begin{cases} 11, 11, 14, 16, 17, 16, 14, & n = 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6 \\ 0, & \text{others} \end{cases} \end{aligned}$$

**比较的结果得:**

**当  $n = 2, 3, 4, 5, 6$  时,  $y_1(n) = y_2(n)$**

## §3.5 频率取样(Frequency Sampling )

### 3.5.1 序列的几种变换的关系

① ZT与FT:  $X(z)|_{z=e^{j\omega}} = X(e^{j\omega})$

单位圆上的ZT等于序列的FT;

② LT与ZT:  $X(z)|_{z=e^{sT}} = \hat{X}_a(s)$

S平面到Z平面的映射关系: S平面上宽度为的水平带映射成整个Z平面, 左半带映射成单位圆内, 右半带映射成单位圆外, 长为的虚轴映射成单位圆;

③ DFT与ZT:  $X(k) = X(z)|_{z=W_N^{-k}}$

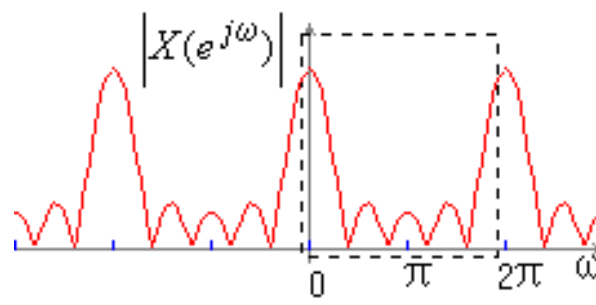
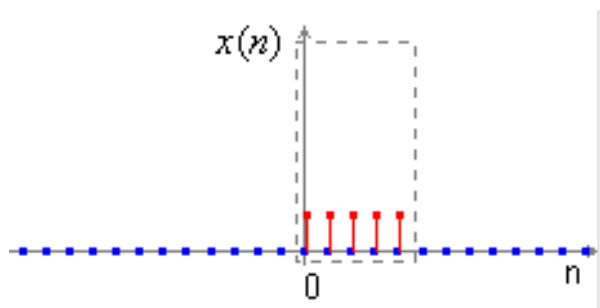
DFT是ZT在单位圆上等角距( $\frac{2\pi}{N}$ )取样的样本值;

④ DFT与FT:  $X(k) = X(e^{j\omega})|_{\omega=\frac{2\pi}{N}k} = X(e^{j\frac{2\pi}{N}k})$

DFT是FT在一个周期内( $2\pi$ )等间距取样值, 取样间隔  $\Delta\omega = \frac{2\pi}{N}$

### 3.5.2 从N个取样值恢复

频域取样是指对时域已是离散，频域仍是连续信号。现在频域上进行抽样处理，使其频域也离散化，如下图所示。



设任意长序列  $x(n]$  绝对可和，其ZT为： $X(z) = \sum_{n=-\infty}^{+\infty} x(n)z^{-n}$ ，  
如果在单位圆上对  $X(z)$  进行等角距取样，取样点数为  $M$ ，  
则： $X(k) = X(z)|_{z=W_M^{-k}} = \sum_{n=-\infty}^{+\infty} x(n)W_M^{kn}$  ... (3.5.2a)  
由DFT定义，对  $X(k)$  求IDFT得：

$$x_p(n) = \frac{1}{M} \sum_{k=0}^{M-1} X(k)W_M^{-kn} \quad \dots (3.5.2b)$$

将 (3.5.2a) 代入 (3.5.3b) 得:

$$\begin{aligned}x_p(n) &= \frac{1}{M} \sum_{k=0}^{M-1} \left[ \sum_{m=-\infty}^{+\infty} x(m) W_M^{km} \right] W_N^{-kn} = \sum_{m=-\infty}^{+\infty} x(m) \left[ \frac{1}{M} \sum_{k=0}^{M-1} W_M^{-k(n-m)} \right] \\&= \sum_{r=-\infty}^{+\infty} x(n + rM)\end{aligned}$$

注:  $r$  为整数, 且  $\frac{1}{M} \sum_{k=0}^{M-1} W_M^{-k(n-m)} = \begin{cases} 1, m = n + rM \\ 0, m \neq n + rM \end{cases}$

在Z平面的单位圆上对序列的ZT进行等角距取样,

将导致时间序列的周期延拓。  $x_p(n)$  是一个周期序

列, 其主值为:

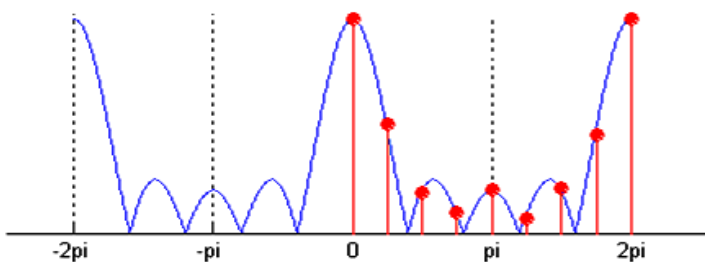
$$x_N(n) = x_p(n) \cdot R_N(n) = \left[ \sum_{r=-\infty}^{+\infty} x(n + rM) \right] R_N(n)$$

结论：

①对于长度为 $N$ 的有限长序列，ZT取样即**频率取样不失真的条件是取样点数 $M$ 应等于或大于原序列的长度 $N$** ，

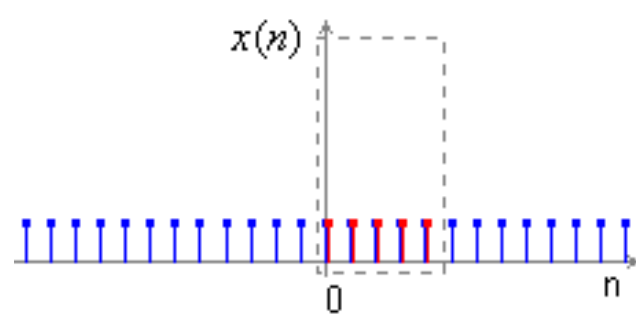
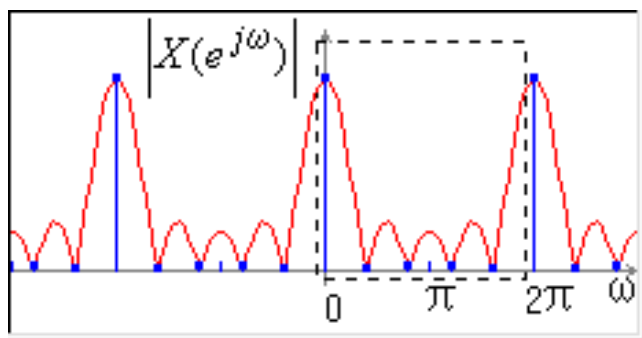
即： $M \geq N$ 。

②当 $N=5$ ， $M=8$ 时，时域延拓无混叠现象，此时原序列可以完全恢复，如下图所示；

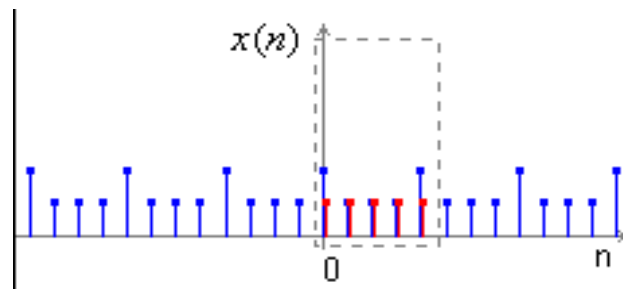
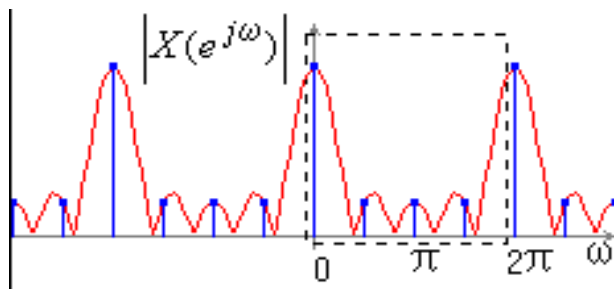




③当 $N=5$ ， $M=5$ 时，时域延拓恰好无混叠现象，此时原序列可以完全恢复，如下图所示；



④当 $N=5$ ， $M=4$ 时，时域延拓存在混叠现象，此时原序列不能完全恢复，如下图所示。



注：原信号为红色，延拓取主值区间后的恢复信号为蓝色。

3.5.1 长度为6的序列  $x[n]$  如下所示, 其DTFT为  $X(e^{j\omega})$ , 对角频率  $\omega$  在  $[0, 2\pi]$  内等角距取样  $\omega_k = 2\pi k/4$   $0 \leq k \leq 3$ , 所得序列  $Y(k)$ ,  $Y(k)$  的4点IDFT结果序列为  $y[n]$ , 求  $y[n]$

$x[n] = \{0 \quad 1 \quad 2 \quad 3 \quad 4 \quad 5\}$



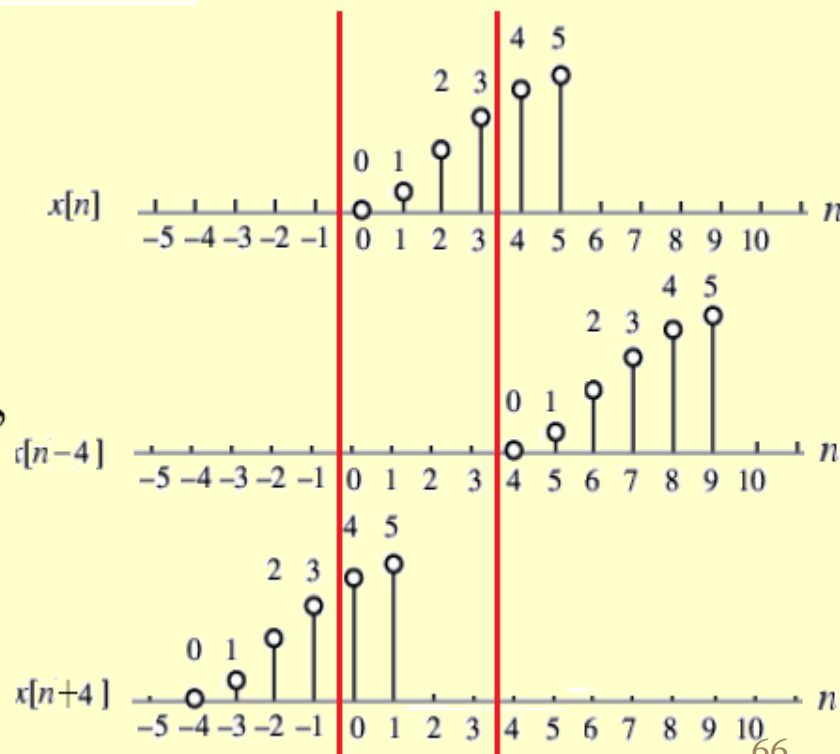
$$y[n] = \sum_{m=-\infty}^{\infty} x[n + mN],$$

$$0 \leq n \leq N-1$$

$$y[n] = x[n] + x[n+4] + x[n-4],$$

$$0 \leq n \leq 3$$

• i.e.  $y[n] = \{4 \quad 6 \quad 2 \quad 3\}$



**例3.5.2:** 已知因果序列  $x(n) = \{1, 2, 3, 2, 1, 0, -3, -2\}$  ,

**设:**  $X(e^{j\omega}) = FT[x(n)]$

$$X(e^{j\omega_k}) = X(e^{j\omega})|_{\omega=\omega_k}, \omega_k = \frac{2\pi}{5}k, k = 0, 1, 2, 3, 4$$

$$y(n) = IDFT[X(e^{j\omega_k})], n, k = 0, 1, 2, 3, 4$$

**试写出** $x(n)$ **与** $y(n)$ **之间的关系式, 并画出** $y(n)$ **的波形图。**

**解:** 
$$y(n) = \left[ \sum_{r=-\infty}^{+\infty} x(n+5r) \right] R_5(n)$$

$$= \begin{cases} 1, -1, 1, 2, 1, & n = 0, 1, 2, 3, 4 \\ 0, & others \end{cases}$$

例3.5.2: 已知序列:  $x(n) = \begin{cases} 1, 0 \leq n \leq 5 \\ 0, \text{others} \end{cases}$ , 若  $X(z)$  为  $x(n)$  的ZT, 如果对  $X(z)$  在  $z = e^{j\frac{2\pi}{4}k}$  处采样后得到:

$X(k) = X(z) \big|_{z=e^{j\frac{2\pi}{4}k}}, k = 0, 1, 2, 3$ , 画出由  $X(k)$  的IDFT所得到的序列  $x_1(n)$  的略图。

解: 由频率取样理论可知:

$$\begin{aligned} x_1(n) &= \left[ \sum_{r=-\infty}^{+\infty} x(n+4r) \right] R_4(n) \\ &= \begin{cases} 2, 2, 1, 1, n = 0, 1, 2, 3 \\ 0, & \text{others} \end{cases} \end{aligned}$$

### 3.5.3 从N个取样值恢复 $X(z)$ 或 $X(e^{-j\omega})$

设原序列长度为N，其ZT为：
$$X(z) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)z^{-n} \quad \dots(3.5.3a)$$

由IDFT得：
$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k)W_N^{-kn} \quad \dots(3.5.3b)$$

将式 (3.5.3b) 代入 (3.5.3a) 得：

$$\begin{aligned} X(z) &= \sum_{n=0}^{N-1} \left[ \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k)W_N^{-kn} \right] z^{-n} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \left[ \sum_{n=0}^{N-1} W_N^{-kn} z^{-n} \right] \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{1 - W_N^{-kN} z^{-N}}{1 - W_N^{-k} z^{-1}} \quad (W_N^{-kN} = 1) \\ &= \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \Phi_{\bar{k}}(z) \quad \dots(e) \end{aligned}$$

其中:  $\Phi_k(z) = \frac{1 - z^{-N}}{N(1 - W_N^{-k} z^{-1})}$  .....内插函数

● 长度为N的序列  $x(n)$  的ZT  $X(z)$  可用其单位圆上的N个取样值  $X(k)$  来恢复。

● 令  $z = e^{j\omega}$ , 代入式(e)得FT的内插公式:

● 其中:  $X(e^{j\omega}) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \Phi_k(e^{j\omega})$

$$\begin{aligned}\Phi_k(e^{j\omega}) &= \frac{1 - e^{-j\omega N}}{N(1 - e^{j\frac{2\pi}{N}k} e^{-j\omega})} \\ &= \frac{\sin(\omega N/2)}{N \sin[(\omega - \frac{2\pi k}{N})/2]} e^{-j(\frac{N\omega}{2} - \frac{\omega}{2} + \frac{k\pi}{N})}\end{aligned}$$

$$\phi(\omega) = \frac{\sin(\omega N / 2)}{N \sin(\omega / 2)} e^{-j\omega(\frac{N-1}{2})} \quad \text{.....内插函数}$$

$$\therefore X(e^{j\omega}) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \phi(\omega - k \frac{2\pi}{N})$$

**长度为N的序列  $x(n)$  的FT  $X(e^{j\omega})$  可通过Z平面单位圆上的N个取样值  $X(k)$ , 即N个频域取样值来恢复。**

**结论:**

**对于长度为N的序列  $x(n)$ , 其N个频域取样值  $X(k)$  就可以不失真地代表它; 且这N个取样值  $X(k)$  也能完全表示整个  $X(z)$  和  $X(e^{j\omega})$ 。频率取样理论是用频率取样法设计FIR数字滤波器 (DF) 的理论基础。**

## §3.6 快速傅立叶变换 (Fast Fourier Transform - FFT)

### 3.6.1 引言 (Introduction)

**DFT变换:**

$$\begin{cases} X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{kn}, 0 \leq k \leq N-1 \\ x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k)W_N^{-kn}, 0 \leq n \leq N-1 \end{cases}$$

**将DFT计算写成矩阵形式:**

$$\begin{bmatrix} X(0) \\ X(1) \\ \vdots \\ X(N-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} W_N^{0.0} & W_N^{0.1} & \cdots & W_N^{0.(N-1)} \\ W_N^{1.0} & W_N^{1.1} & \cdots & W_N^{1.(N-1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ W_N^{(N-1).0} & W_N^{(N-1).1} & \cdots & W_N^{(N-1).(N-1)} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x(0) \\ x(1) \\ \vdots \\ x(N-1) \end{bmatrix}$$

**复数乘法:**

$$X = W \cdot x = \{\text{Re}[W] \cdot \text{Re}[x] - \text{Im}[W] \cdot \text{Im}[x]\} + j\{\text{Re}[W] \cdot \text{Im}[x] + \text{Re}[x] \cdot \text{Im}[W]\}$$



所以**直接计算N点DFT**，计算量为：

**复数乘法次数：**  $N^2$  次，**复数加法次数：**  $N(N-1)$ 次；

其运算量相当于：

**实数乘法次数：**  $4N^2$  次，**实数加法次数：**  $2N^2 + 2N(N-1)$

从  $X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{nk}, (0 \leq n \leq N-1)$  看，提高DFT运算速度，唯一可以利用的是  $W_N$ 。

$W_N$  称为**旋转因子**，表示为：
$$W_N^k = e^{-j\frac{2\pi}{N}k}$$

**注意:**

**1. 旋转因子的性质:**

**a. 对称性:**  $(W_N^k)^* = W_N^{N-k}$  ;

**b. 周期性:**  $W_N^{k+mN} = W_N^k$  ;

**c. 换底:**  $W_N^k = W_{mN}^{mk} = W_{N/2}^{k/2}$  ,  $k/2, N/2$  为整数;

**d. 几个特殊值:**

$$W_N^{kN} = 1 \qquad W_N^{N/2} = -1$$

$$W_N^{N/4} = -j \qquad W_N^{3N/4} = j$$

2.  $\frac{N}{2}, \frac{N}{4}$  点的DFT分别为:

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N/2-1} x(n)W_{N/2}^{kn}, k = 0, 1, 2, \dots, N/2 \quad ;$$
$$X(k) = \sum_{n=0}^{N/4-1} x(n)W_{N/4}^{kn}, k = 0, 1, 2, \dots, N/4 \quad \circ$$

**1965年Cooley & Tukey提出了快速FFT算法，称为FFT。  
使DFT成为DSP的有力工具。FFT算法有很多种，这里仅介绍两种最基本的算法：**

**时间抽选FFT算法 - Decimation-in-Time FFT;**

**频率抽选FFT算法 - Decimation-in-Frequency FFT;**

**上述两种算法均假设N是2的整数幂，即以2为基的FFT算法。**

## 3.6.2 时间抽取FFT算法

(Decimation-In-Time FFT - DIT FFT)

基本出发点：利用  $W_N^k$  的周期性和对称性，将DFT的计算分解成一些逐次减小的DFT计算；

分解规则：（1）对**时间**进行**偶奇分**，  
（2）对**频率**进行**前后分**。

设  $N = 2^M$  (M: 正整数)，则：  $M = \log_2 N$  。

为讨论方便，以时间信号序列为例：

$$x(n) = \{x(0), x(1), x(2), x(3), x(4), x(5), x(6), x(7)\} \quad \dots(3.6.2a)$$

由规则（1），将  $x(n)$  按序号**偶奇分**，得：

$$\{x(0), x(2), x(4), x(6) \mid x(1), x(3), x(5), x(7)\}$$

即： 
$$\begin{cases} g(r) = x(2r), even \\ h(r) = x(2r+1), odd \end{cases}, r = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{2} - 1 \quad \dots(3.6.2b)$$

由DFT定义得:

$$\begin{aligned} X(k) &= \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{kn} = \sum_{n=\text{even}} x(n)W_N^{kn} + \sum_{n=\text{odd}} x(n)W_N^{kn} \\ &= \sum_{r=0}^{\frac{N}{2}-1} x(2r)W_N^{2rk} + \sum_{r=0}^{\frac{N}{2}-1} x(2r+1)W_N^{(2r+1)k} \\ &= \sum_{r=0}^{\frac{N}{2}-1} g(r)(W_N^2)^{kr} + W_N^k \sum_{r=0}^{\frac{N}{2}-1} h(r)(W_N^2)^{kr} \\ &= \sum_{r=0}^{\frac{N}{2}-1} g(r)W_{N/2}^{rk} + W_N^k \sum_{r=0}^{\frac{N}{2}-1} h(r)W_{N/2}^{rk} \\ &= G((k)_{\frac{N}{2}}) + W_N^k H((k)_{\frac{N}{2}}), k = 0, 1, 2, \dots, N-1 \end{aligned} \quad \dots(3.6.2c)$$

由规则 (2) , 将  $X(k)$  分为前后两组:

$$X(k) = \{X(0), X(1), X(2), X(3) \mid X(4), X(5), X(6), X(7)\}$$

由式 (3.6.2c) , 前4个k值的  $X(k)$  为:

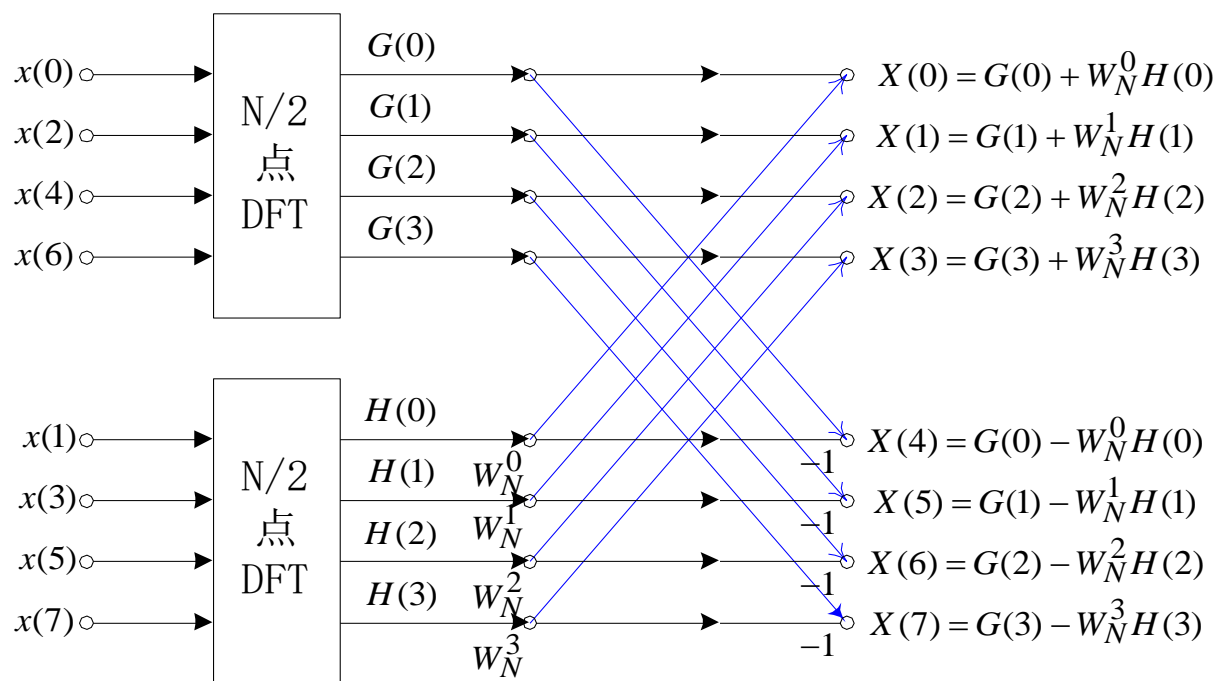
$$X(k) = G(k) + W_N^k H(k), k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{2} - 1 \quad \dots (3.6.2d)$$

后4个k值的  $X(k)$  为:

$$\begin{aligned} X(k + \frac{N}{2}) &= G(k + \frac{N}{2}) + W_N^{k + \frac{N}{2}} H(k + \frac{N}{2}) \\ &= G(k) - W_N^k H(k), k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{2} - 1 \end{aligned} \quad \dots (3.6.2e)$$

$$\therefore \begin{cases} X(k) = G(k) + W_N^k \cdot H(k) \\ X(k + \frac{N}{2}) = G(k) - W_N^k \cdot H(k) \end{cases}, k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{2}$$

- 上式相当与把原来**N点的DFT**计算分解成**两个  $\frac{N}{2}$  点的DFT计算**。
- $G(k)$ 是原序列**偶数项**  $g^{(r)}$  的  $\frac{N}{2}$  点DFT;  $H(k)$  是原序列**奇数项**  $h^{(r)}$  的  $\frac{N}{2}$  点DFT。
- 由上式画出信号流如下:



$\because N = 2^M$ ,  $N$  为偶数,  $\frac{N}{2}$  也为偶数, 将  $\frac{N}{2}$  点的DFT计算再分解成  $\frac{N}{4}$  点的DFT计算, 原序号变为:

$$\{x(0), x(4) \mid x(2), x(6) \mid x(1), x(5) \mid x(3), x(7)\}$$

$\therefore G(k), H(k)$  分别计算如下:

$$\begin{aligned} G(k) &= \sum_{r=0}^{\frac{N}{2}-1} g(r) W_{N/2}^{rk} = \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} g(2l) W_{N/2}^{2lk} + \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} g(2l+1) W_{N/2}^{(2l+1)k} \\ &= \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} g(2l) W_{N/4}^{lk} + W_N^{2k} \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} g(2l+1) W_{N/4}^{lk} \\ &= M(k) + W_N^{2k} N(k) \end{aligned}$$

**注意:**  $k$  的取值范围;



**再将  $G(k)$  的k值前后分，则  $G(k)$  的后两值为：**

$$\begin{aligned} G(k + \frac{N}{4}) &= M(k + \frac{N}{4}) + W_N^{2(k + \frac{N}{4})} N(k + \frac{N}{4}) \\ &= M(k) - W_N^{2k} N(k), k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{4} - 1 \end{aligned}$$

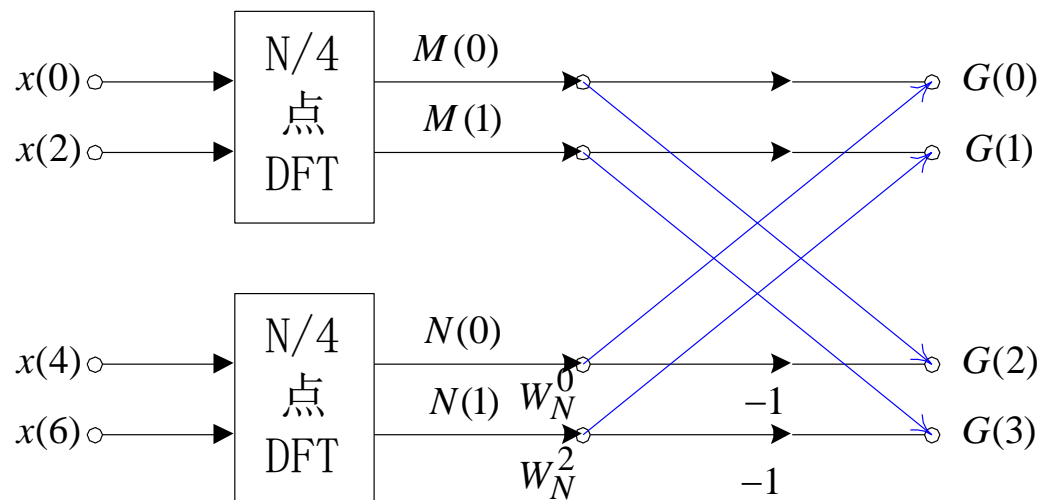
$$\therefore \begin{cases} G(k) = M(k) + W_N^{2k} N(k) \\ G(k + \frac{N}{4}) = M(k) - W_N^{2k} N(k) \end{cases}, k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{4} - 1$$

**注：**  $M(k), N(k)$  均是  $\frac{N}{4}$  点的DFT，

**即：**

$$M(k) = \sum_{n=0}^{\frac{N}{4}-1} m(n) W_{N/4}^{nk} = \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} g(2l) W_{N/4}^{lk}$$

计算  $G(k)$  的信号流图如下:

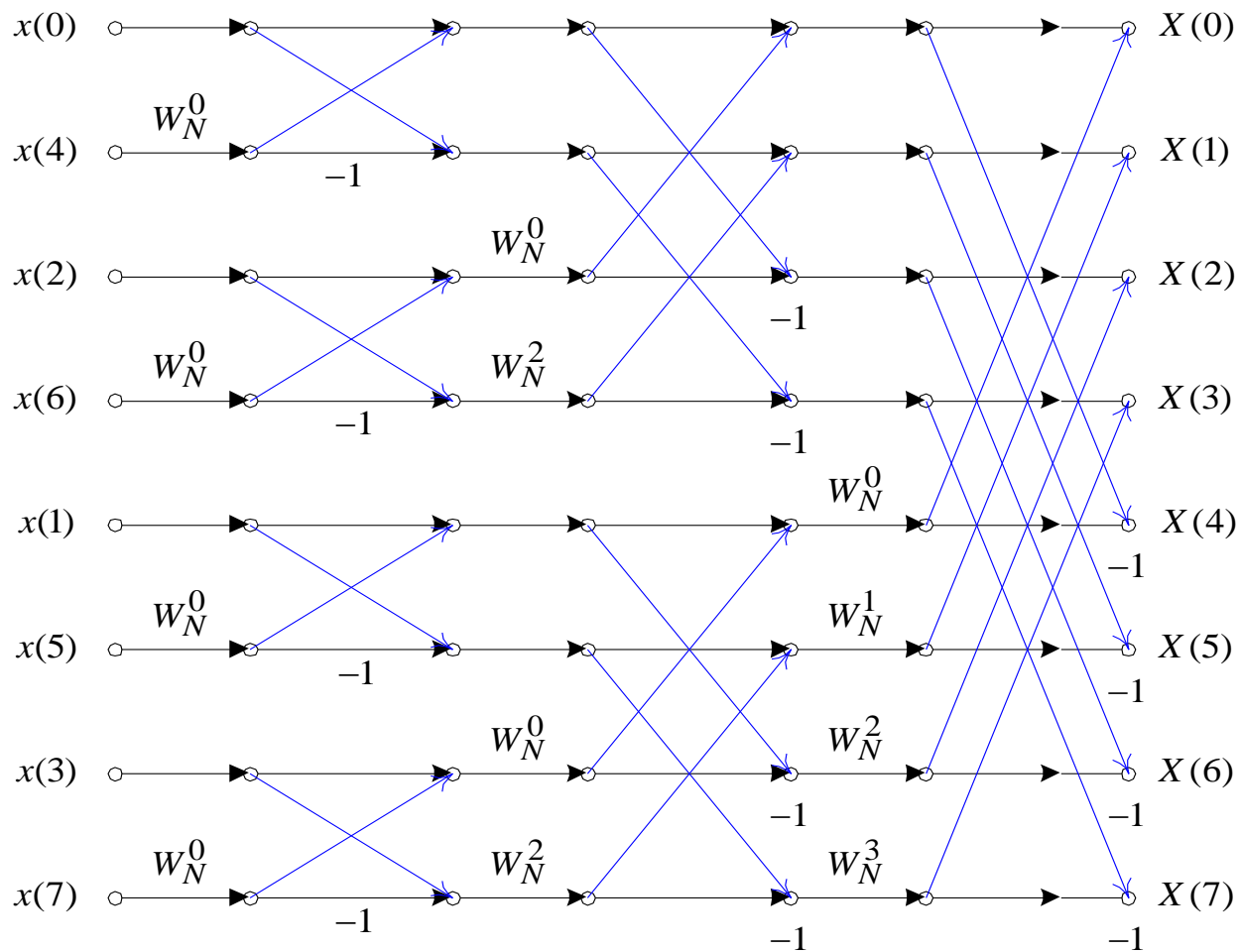


类似地, 可得:

$$\therefore \begin{cases} H(k) = \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} h(2l)W_{N/4}^{lk} + W_N^{2k} \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} h(2l+1)W_{N/4}^{lk} = P(k) + W_N^{2k} Q(k) \\ H(k + \frac{N}{4}) = \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} h(2l)W_{N/4}^{lk} - W_N^{2k} \sum_{l=0}^{\frac{N}{4}-1} h(2l+1)W_{N/4}^{lk} = P(k) - W_N^{2k} Q(k) \end{cases}, k = 0, 1, 2, \dots, \frac{N}{4} - 1$$

注:  $P(k), Q(k)$  均是  $\frac{N}{4}$  点的DFT;

综合上述，8点DFT的完整FFT流图如下：



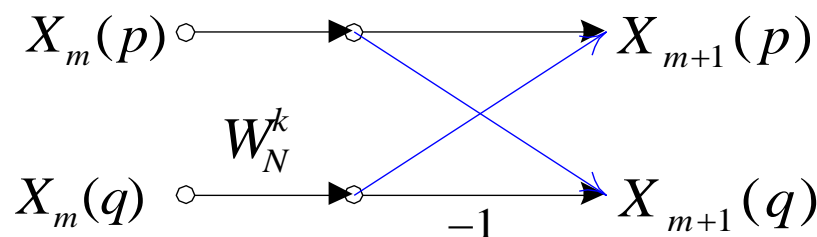
上面时间抽选FFT流图具有三个特点：

- ①基本计算单元为一蝶形；
- ②输入为“混序”排列；输出为正序排列；
- ③具有“同址计算”特性。

## 1.蝶形计算：

对于任意 $N = 2^M$ ，总可以通过M级分解成2点DFT计算，每次由 $\frac{N}{2}$ 个蝶形计算组成。如下图所示，计算方程为：

$$\begin{cases} X_{m+1}(p) = X_m(p) + W_N^k X_m(q) \\ X_{m+1}(q) = X_m(p) - W_N^k X_m(q) \end{cases}$$



**完成一个蝶形运算需2次复加法和1次复乘法。**

- 完成  $N = 2^M$  点的DFT计算需  $\log_2$  级迭代计算，每级  $\frac{N}{2}$  个蝶形；蝶形数  $= \frac{N}{2} \log_2 N$ 。
- 完成N点的时间抽选FFT 的总计算量为：  
复乘法次数： $\alpha_F = \frac{N}{2} \log_2 N$  复加法次数： $\beta_F = N \log_2 N$
- 直接计算DFT需复乘法次数  $\alpha_D = N^2$ ，则： $\frac{\alpha_F}{\alpha_D} = \frac{\log_2 N}{2N}$

**当  $N = 1024$  时，**

$$\begin{cases} \alpha_F = 5120 \\ \beta_F = 10240 \end{cases} \quad \begin{cases} \alpha_D = 4N^2 = 4,194,304 \\ \beta_D = 2N^2 + N(N-1) = 4,192,256 \end{cases}$$

$$\frac{\alpha_F}{\alpha_D} = \frac{\log_2 1024}{2 \times 1024} \approx \frac{1}{205}$$

**即：DFT需205小时，FFT需1小时。**

## 2. 同址计算:

完成**N点**时间抽选FFT计算需  $\log_2 N$  级迭代运算，每级运算均由**N/2个蝶形计算**构成。**蝶形计算**的好处就是**同址**

**计算**。设输入  $\{x(0), x(4) \mid x(2), x(6) \mid x(1), x(5) \mid x(3), x(7)\}$

分别存入存贮单元 $\{Q(1), Q(2), Q(3), Q(4), Q(5), Q(6), Q(7), Q(8)\}$  中，

第一级运算中： $x(0), x(4)$  运算后，结果送到  $Q(1), Q(2)$  保存，

$x(2), x(6)$  运算后，结果送到  $Q(3), Q(4)$  保存，

第二级运算中， $Q(1), Q(3)$  运算后，结果送到  $Q(1), Q(3)$  保存，

$Q(2), Q(4)$  运算后，结果送到  $Q(2), Q(4)$  保存，

**完成最后一级运算，中间不需要其它存贮器。同址运算的好处：节省存贮单元。当N越大，好处越明显。**

### **3. 变址计算：**

**从FFT的流图可知，输入  $\{x(0), x(4) \mid x(2), x(6) \mid x(1), x(5) \mid x(3), x(7)\}$  是“混序”排列；输出  $\{X(0), X(1), X(2), X(3), X(4), X(5), X(6), X(7)\}$  是正序排列。**

**在实际计算中，输入的“混序”是通过输入正序排列按“码位倒置”的变址处理得到的，即：**

$$x(1) \rightarrow x(001) \Rightarrow x(100) \rightarrow x(4)$$

**这样便可实现FFT的同址计算。**

转换过程如下图：

$$x(0) \rightarrow 000 \leftarrow 000 \rightarrow x(0)$$

$$x(1) \rightarrow 001 \leftarrow 100 \rightarrow x(4)$$

$$x(2) \rightarrow 010 \leftarrow 010 \rightarrow x(2)$$

$$x(3) \rightarrow 011 \leftarrow 110 \rightarrow x(6)$$

$$x(4) \rightarrow 100 \leftarrow 001 \rightarrow x(1)$$

$$x(5) \rightarrow 101 \leftarrow 101 \rightarrow x(5)$$

$$x(6) \rightarrow 110 \leftarrow 011 \rightarrow x(3)$$

$$x(7) \rightarrow 111 \leftarrow 111 \rightarrow x(7)$$

图中 $n$ 表示自然顺序的标号， $l$ 表示码位倒置的标号，从图中可知：当时 $n = l$ ， $x(n)$ 与 $x(l)$ 不交换；当 $n < l$ 时， $x(n)$ 与 $x(l)$ 交换。

### 3.6.3 频率抽选FFT算法

(Decimation-In-Frequency FFT—DIF FFT)

推导规则：(1)对时间前后分；(2)对频率偶奇分。推导过程与时间抽选FFT算法类似，请同学们可参考教材自己推导<sub>88</sub>



### 3.6.4 N为合数的FFT算法

如果序列的长度  $N \neq 2^M$ ，通常有两种处理方法：

- 1.用补零的办法将  $x(n)$  延长为  $2^M$ ，再使用基2FFT算法。由于有限长序列补零以后，只是频谱的取样点有所增加。
- 2.采用以任意数为基数的FFT算法。

设N等于两个整数p和q的乘积，即  $N = p \cdot q$ ，则可将N点DFT分解成p个q点DFT或q个p点DFT来计算。

先 $x(n)$ 将分为p组，每组长为q，即：

$$\text{p组} \left\{ \begin{array}{l} x(pr) \\ x(pr+1) \\ \vdots \\ x(pr+p-1) \end{array} \right. , r = 0, 1, \dots, q-1 \quad \dots(3.6.4a)$$

例：当  $N = 6 = p \times q = 3 \times 2$  时，可以将  $x(n)$  分成3组，每组2点。

解： 可将  $x(n)$  分为以下3组：

第1组：  $x(0), x(3)$  ；

第2组：  $x(1), x(4)$  ；

第3组：  $x(2), x(5)$  。

可以将6点的DFT分解为：

$$X(k) = \sum_{n=0}^5 x(n)W_6^{nk} = \sum_{r=0}^1 x(3r)W_N^{3rk} + \sum_{r=0}^1 x(3r+1)W_6^{(3r+1)k} + \sum_{r=0}^1 x(3r+2)W_6^{(3r+2)k}$$

即将6点的DFT分解成3个2点的DFT运算。

然后将N点DFT也分解为p组来计算，每组计算q点的DFT，即：

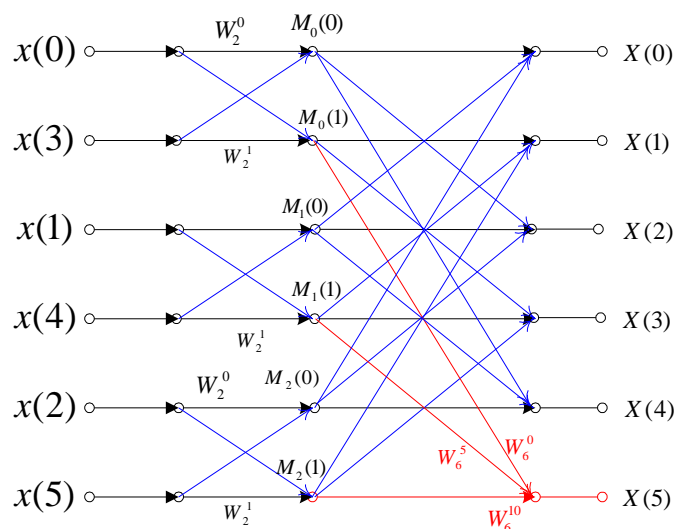
$$\begin{aligned}
 X(k) &= \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{nk} = \sum_{r=0}^{q-1} x(pr)W_N^{prk} + \dots + \sum_{r=0}^{q-1} x(pr+p-1)W_N^{(pr+p-1)k} \\
 &= \sum_{r=0}^{q-1} x(pr)W_N^{prk} + W_N^k \sum_{r=0}^{q-1} x(pr+1)W_N^{prk} + \dots + W_N^{(p-1)k} \sum_{r=0}^{q-1} x(pr+p-1)W_N^{prk} \\
 &= \sum_{l=0}^{p-1} W_N^{lk} \sum_{r=0}^{q-1} x(pr+l)W_N^{prk} \quad \dots(3.6.4b)
 \end{aligned}$$

由于 $W_N^{prk} = W_{N/p}^{rk} = W_q^{rk}$ ，因此，

$M_l(k) = \sum_{r=0}^{q-1} x(pr+l)W_q^{rk}$  是一个q点DFT，这样N点DFT可写成：

$$X(k) = \sum_{l=0}^{p-1} W_N^{lk} M_l(k) \quad \dots(3.6.4c)$$

一个  $N = 6 = p \times q = 3 \times 2$  的 DFT 流程图如下图所示。



例：当  $N = 6 = p \times q = 3 \times 2$  时， $X(5)$  为：

$$\begin{aligned}
 X(5) &= \sum_{l=0}^2 W_6^{lk} M_l(5) = W_6^0 M_0(5) + W_6^5 M_1(5) + W_6^{10} M_2(5) \\
 &= W_6^0 M_0(1) + W_6^5 M_1(1) + W_6^{10} M_2(1)
 \end{aligned}$$

如上图中的红线所示。

## § 3.7 FFT应用 (The Applications of FFT)

### 3.7.1 利用FFT对信号进行谱分析

**所谓谱分析就是计算信号的频谱**，包括振幅谱、相位谱和功率谱。

设离散时间信号  $x(n)$  是从连续时间信号  $x_a(t)$  取样得到的，  
定义参数如下：

$T$  - 取样周期 (s) ；

$f_s$  - 取样频率 (Hz) ,  $f_s = \frac{1}{T}$  ；

$f_0$  - 连续时间信号的最高频率 (Hz) ；

$F$  - 频率分辨率：指频域取样中两相邻点间的频率间隔 (Hz) ；

$t_p$  — 信号的最小记录长度 (s) ,  $t_p = \frac{1}{F}$  ;

$N$  - 一个记录长度中的取样数,  $t_p = NT$ 。

根据取样定理, 为了避免混叠失真, 要求:

$$f_s \geq 2f_0 \quad \text{或} \quad T \leq \frac{1}{2f_0} \quad \dots(3.7.1a)$$

最小记录长度为:

$$t_p = NT = \frac{1}{F} \quad \dots(3.7.1b)$$

取样点数 $N$ 须满足条件:

$$N \geq \frac{2f_0}{F} \quad \dots(3.7.1c)$$

### 3.7.2 利用FFT计算线性卷积

- 信号  $x(n)$  通过FIR Filter时，系统的输出为：

$$y(n) = x(n) * h(n) = \sum_{m=-\infty}^{\infty} x(m)h(n-m)$$

- 设信号的长度为  $N_1$ ，FIR数字滤波器的单位取样响应的长度为  $N_2$ 。则：  $x(n)$  和  $h(n)$  线性卷积的结果  $y(n)$  也是一个有限长序列，其长度为  $N_1 + N_2 - 1$ 。
- 直接计算线性卷积总的计算量为：  
乘法次数：  $P_D = N_1 \cdot N_2$ ;  
加法次数：  $Q_F = (N_1 - 1) \cdot (N_2 - 1)$ 。

由前面可知，两个有限长序列的线性卷积可用循环卷积来代替，其必要条件是使  $x(n)$  和  $h(n)$  都延长至  $N$  点， $N = N_1 + N_2 - 1$ ，延长的部分补充零值，循环卷积可用FFT来计算。

因此  $y(n)$  的计算由下列步骤完成：

- ①将  $x(n)$  和  $h(n)$  都延长到  $N$  点， $N = N_1 + N_2 - 1$ ；
- ②计算  $x(n)$  的  $N$  点DFT，即： $X(k) = DFT[x(n)]$ ；
- ③计算  $h(n)$  的  $N$  点DFT，即： $H(k) = DFT[h(n)]$ ；



④计算  $Y(k) = X(k) \cdot H(k)$ ;

⑤计算  $Y(k)$  的反变换, 即:

$$y(n) = IDFT[X(k) \cdot H(k)]。$$

完成以上步骤的总计算量为:

$$\text{乘法次数: } P_F = \frac{3}{2} N \log_2 N + N ;$$

$$\text{加法次数: } Q_F = 3N \log_2 N。$$

### 3.7.3 分段卷积

当  $x(n)$  是一个长序列时，用循环卷积是不利的。因为  $h(n)$  须补很多零值，使计算效率降低。

分段卷积就是把  $x(n)$  分成长度为  $L$  的  $n$  段， $L$  与  $h(n)$  的长度  $M$  相仿或略长，然后将每段与  $h(n)$  卷积，最后把每段卷积结果以适当的方法拟合在一起。处理的方法有重叠相加法和重叠保留法。

## 重叠相加法

将  $x(n)$  分成长为  $N$  的几个区段，每段表示为：

$$x_m[n] = \begin{cases} x[n + mN], & 0 \leq n \leq N-1 \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases}$$

所以  $x(n)$  可表示为  $x_m[n]$  之和，即：

$$x[n] = \sum_{m=0}^{\infty} x_m[n - mN]$$

则：

$$y[n] = h[n] \circledast x[n] = \sum_{m=0}^{\infty} y_m[n - mN]$$

其中：  $y_m[n] = h[n] \circledast x_m[n]$ ，如果  $h[n]$  的长度为  $M$ ，

$h[n] \circledast x_m[n]$  的长度为  $N+M-1$ 。

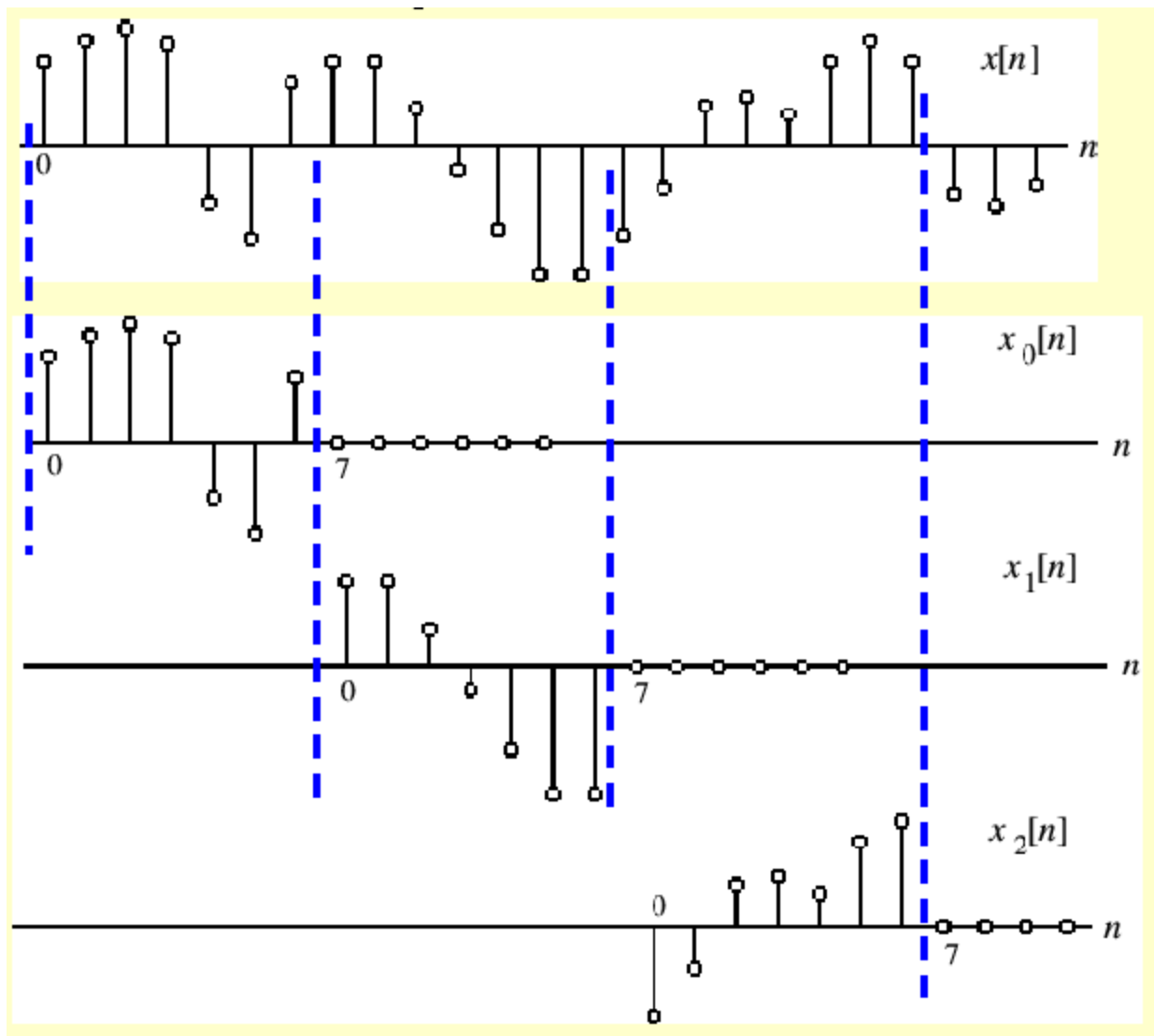
- 将  $h(n)$  与  $x_m[n]$  均增添零值, 使其长度均为  $L$ ,  $L=N+M-1$ ; 这样, 以  $L$  点的循环卷积实现线性卷积, 即:

$$y_m[n] = h[n] \circledast x_m[n] = h(n) \circledcirc x_m[n] \big|_{L=N+M-1}$$

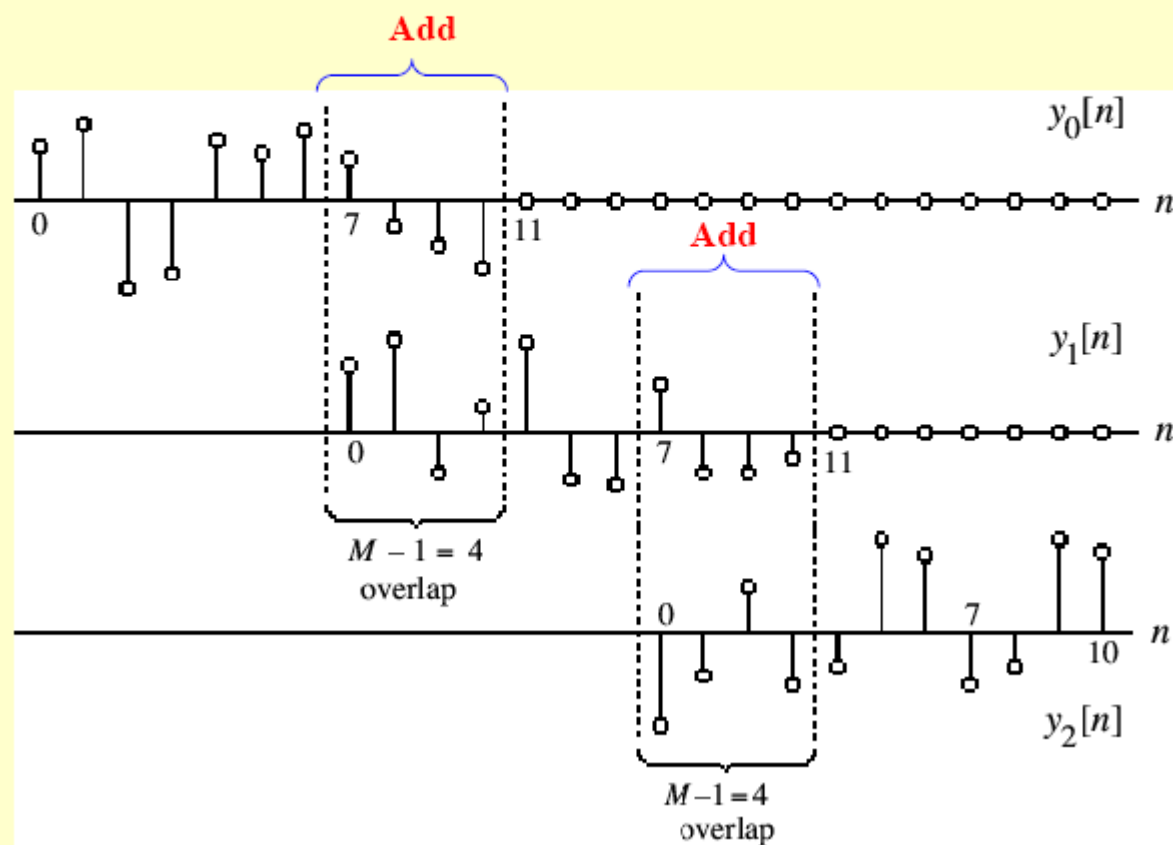
因为  $y_k(n)$  的长度为  $N+M-1$ ,  $x_m[n]$  长度为  $N$ ; 相邻两段  $y_k(n)$  序列必然有  $M-1$  点发生重叠。

最后的输出序列将重叠部分相加起来即可。

**举例：将 $x[n]$ 分成长度为7的子段 $x_m[n]$ .**



$$y[n] = \sum_{m=0}^{\infty} y_m[n - m7]$$



**重叠相加法用DFT处理的步骤归纳如下：**

①**计算**  $h(n)$  **的L点DFT,  $L=N+M-1$ ;**

②**计算**  $x_m[n]$  **的L点DFT,  $L=N+M-1$ ;**

③**计算**  $Y_m(k) = X_m(k) \cdot H(k)$ ;

④**求**  $Y_m(k)$  **的反变换**  $y[n] = \text{IFFT}[X_m(k) \cdot H(k)]$ ;

⑤**将**  $y_m[n]$  **的重叠部分相加起来得到输出：**

$$y[n] = \sum_{m=0}^{\infty} y_m[n - mN]$$

**举例：已知序列x(n)与h(n)如下所示，请用3点循环卷积计算**

$$y[n] = h[n] \circledast x[n]$$

$$x(n) = \{1, 2, 3, 4\} \quad n = 0, 1, 2, 3; \quad h(n) = \{1, 1\} \quad n = 0, 1.$$

**1:**  $x_0(n) = \{1, 2\} \quad n = 0, 1; \quad x_1(n) = \{3, 4\} \quad n = 0, 1;$   
 $x(n) = x_0(n) + x_1(n-2)$

**2:**  $y[n] = h[n] \circledast x[n] = h[n] \circledast (x_0[n] + x_1[n-2])$   
 $y_0[n] = h[n] \circledast x_0[n] = x_{0e}[n] \circledast h_e[n]$   
 $y_1[n] = h[n] \circledast x_1[n] = x_{1e}[n] \circledast h_e[n]$

$$x_{0e}(n) = \{1, 2, 0\} \quad n = 0, 1, 2; \quad x_{1e}(n) = \{3, 4, 0\} \quad n = 0, 1, 2;$$
$$h_e(n) = \{1, 1, 0\};$$
$$y(n) = y_0(n) + y_1(n-2)$$

**3:**

$$y_0(n) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix}; \quad y_1(n) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 7 \\ 4 \end{pmatrix};$$

$$y(n) = \{1, 3, 5, 7, 4\} \quad n = 0, \dots, 4$$



本章结束

谢谢!