

数字信号处理

2017年秋冬学期

第四讲

2017年10月16日

第3章 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

■ 取样 Z 变换 (Z 变换和 DFT 是取样和内插的关系)

设 $x(n)$ 为一个长度为 N 的有限长序列, 则有:

$$X(z) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n)z^{-n} = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)z^{-n}$$

$$X(e^{j\omega}) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)e^{-j\omega n} = \text{DTFT}\{x(n)\}$$

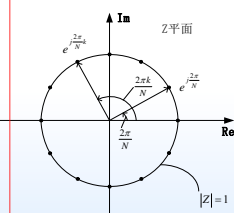
$$\begin{aligned} X(k) &= \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{nk} = X(z) \Big|_{z=W_N^k=e^{j\frac{2\pi}{N}k}} \\ &= X(e^{j\omega}) \Big|_{\omega=\frac{2\pi}{N}k} \quad k \in \{0, 1, \dots, (N-1)\} \\ &= \text{DFT}\{x(n)\} \end{aligned}$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

■ 从 DTFT 的角度: 有限长序列的 DFT 结果包含了 N 个离散频率点处的 DTFT 结果, 这个离散频率点等间隔地分布在区间 $[0, 2\pi)$ 内;

■ 从 Z 变换的角度: DFT 结果包含了 z 平面上 N 个离散点处的 Z 变换结果, 这 N 个离散点均匀地分布在单位圆上, 由此也称 DFT 为单位圆上的取样 Z 变换。



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

■ Z 域内插公式: 由 DFT $X(k)$ 可确定 z 平面上任一点处的 $X(z)$

$$\begin{aligned} X(z) &= \sum_{n=0}^{N-1} x(n)z^{-n} = \sum_{n=0}^{N-1} \left[\frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k)W_N^{-nk} \right] z^{-n} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \left[\sum_{n=0}^{N-1} (W_N^{-k} z^{-1})^n \right] \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{1 - W_N^{-Nk} z^{-N}}{1 - W_N^{-k} z^{-1}} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{1 - z^{-N}}{1 - W_N^{-k} z^{-1}} \\ &= \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \Phi_k(z) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \Phi(W_N^k z) \end{aligned}$$

$$\Phi(v) = \frac{1}{N} \frac{1 - v^{-N}}{1 - v^{-1}}$$

内插函数

z 平面内插公式

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

■ 内插函数的零极点分布

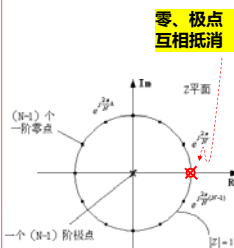
$$\Phi(z) = \frac{1}{N} \frac{1 - z^{-N}}{1 - z^{-1}} = \frac{1}{N} \frac{z^N - 1}{z^{N-1}(z - 1)}$$

□ 极点: $(N-1)$ 阶极点 $z=0$;
一阶极点 $z=1$;

□ 零点: N 个一阶零点:

$$z_l = e^{j\frac{2\pi l}{N}}, \quad l = 0, 1, 2, \dots, (N-1)$$

□ 抵消: $z=1$ 处的一阶极点和一阶零点互相抵消, 一阶零点数量变为 $(N-1)$ 个。



$\Phi(z)$ 的零、极点分布

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

■ F 域内插公式: 由频域取样 DFT $X(k)$ 表示 DTFT $X(e^{j\omega})$

$$\begin{aligned} X(e^{j\omega}) &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{1 - z^{-N}}{1 - W_N^{-k} z^{-1}} \Big|_{z=e^{j\omega}} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{1 - e^{-j\omega N}}{1 - e^{-j\frac{2\pi k}{N}} e^{-j\omega}} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{e^{-j\frac{\omega N}{2}} \frac{1 - e^{-j\omega N}}{e^{-j\frac{\omega N}{2}}} }{e^{-j\frac{\pi k}{N}} e^{-j\frac{\omega}{2}} \frac{1 - e^{-j\frac{2\pi k}{N}} e^{-j\omega}}{e^{-j\frac{\pi k}{N}} e^{-j\frac{\omega}{2}}} } \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{(-1)^k e^{-j\frac{\omega N}{2}}}{e^{-j\frac{1}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N})}} \frac{(-1)^k \sin(\frac{\omega N}{2})}{\sin(\frac{1}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N}))} \end{aligned}$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

$$\begin{aligned} &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \frac{e^{-j\frac{N}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N})} \sin(\frac{N}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N}))}{e^{-j\frac{1}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N})} \sin(\frac{1}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N}))} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{-j\frac{N-1}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N})} \frac{\sin(\frac{N}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N}))}{\sin(\frac{1}{2}(\omega - \frac{2\pi k}{N}))} \end{aligned}$$

频域内插公式

$$\text{即: } X(e^{j\omega}) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \Phi_k(\omega) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \Phi(\omega - \frac{2\pi k}{N})$$

其中: $\Phi(\omega) = \frac{1}{N} e^{-j\frac{N-1}{2}\omega} \frac{\sin(\frac{N\omega}{2})}{\sin(\frac{\omega}{2})} = \Phi(z) \Big|_{z=e^{j\omega}}$

$$\Phi(z) = \frac{1}{N} \frac{1 - z^{-N}}{1 - z^{-1}}$$

频域内插函数

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

■ F内插函数的零极点分布

根据 $\Phi(z)$ 的零极点分布规律可知:
(零极点)对系统频率响应的影响

极点: $e^{j\omega}$ 到极点 $z=0$ 的距离恒为1,
对幅频特性没有影响

零点:

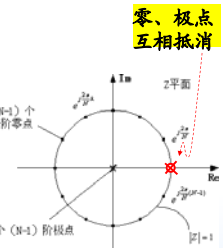
在区间 $[0, 2\pi]$ 内, $|\Phi(\omega)|$ 存在 $(N-1)$ 个零值点

$$\omega = \frac{2\pi k}{N}, k = 1, 2, \dots, (N-1)$$

存在 $(N-1)$ 个极值点, 分别为:

$$\omega = 0$$

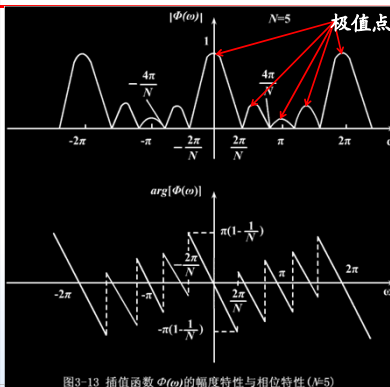
$$\omega = \frac{(2k+1)\pi}{N}, k = 1, 2, \dots, (N-2)$$



$\Phi(z)$ 的零、极点分布

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系



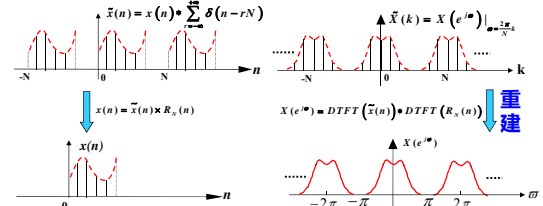
DFT从整体上可看成是由窄带相邻滤波器组成的滤波器组, 此窄带滤波器的中心位于数字频率 $(2k+1)\pi/N$ 弧度, 带宽为 $2\pi/N$ 。

图3-13 插值函数 $\Phi(\omega)$ 的幅度特性与相位特性($N=5$)

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT与DTFT和Z变换的关系

■ 频域内插的物理含义



当频域取样点数 N 大于等于序列长度 M 时, $\tilde{x}(n)$ 不混迭, 即可从

$\tilde{x}(n)$ 恢复 $x(n)$, 由 $X(k)$ 准确重建 $X(z)$ 和 $X(e^{j\omega})$ 。

对序列作DFT变换点数不应低于序列的长度。

$X(k)$ 浓缩了 $x(n)$ 在变换域中的全部特性。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT的性质

- 线性
- 对称性
- 帕斯瓦尔定理
- 反转定理

p. 88-89

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT的性质

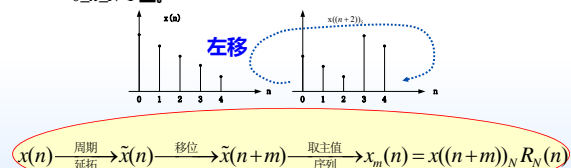
■ 序列的循环移位(圆周移位)

循环移位的定义:

$$x_m(n) = x((n+m))_N R_N(n)$$

称其为循环移位的原因在于, 当序列从一端移出范围时, 移出的部分又会在另一端移入该范围。

线性移位: 若 N 点序列沿一方向线性移位, 它将不再位于区间 $0 \leq n \leq N-1$ 上。



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环移位后的DFT

若 $x(n) \xrightarrow{DFT} X(k)$, 则

$$x_m(n) = x((n+m))_N R_N(n) \xrightarrow{DFT} W_N^{-mk} X(k)$$

证明：

$$\begin{aligned} DFT[x((n+m))_N R_N(n)] &= DFT[\tilde{x}(n+m)R_N(n)] \\ &= DFS[\tilde{x}(n+m)]R_N(k) \\ &= W_N^{-mk} \tilde{X}(k)R_N(k) \\ &= W_N^{-mk} X(k) \end{aligned}$$

结论：

有限长序列的循环移位，在离散频域中只引入了一个和频率成正比的线性相移 $W_N^{-mk} = e^{j\frac{2\pi}{N}mk}$ ，对幅频特性没有影响。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 频域循环移位后的 IDFT (调制特性)

由 DFT 所具有的对偶特性不难看出，在频域内循环移位时，将有类似的结果，即：

$$x(n)e^{-j\frac{2\pi}{N}nl} = W_N^{nl} x(n) \xleftarrow{IDFT} X((k+l))_N R_N(k)$$

$$\begin{aligned} IDFT[X((k+l))_N R_N(k)] &= IDFT[\tilde{X}(k+l)R_N(k)] \\ &= IDFS[\tilde{X}(k+l)]R_N(n) \\ &= W_N^{nl} \tilde{x}(n)R_N(n) \\ &= W_N^{nl} x(n) \end{aligned}$$

时域序列的调制等效于频域的循环移位

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 频域循环移位后的 IDFT

$$DFT\left[x(n)\cos\left(\frac{2\pi nl}{N}\right)\right] = \frac{1}{2}[X((k-l))_N + X((k+l))_N]R_N(k)$$

$$DFT\left[x(n)\sin\left(\frac{2\pi nl}{N}\right)\right] = \frac{1}{2j}[X((k-l))_N - X((k+l))_N]R_N(k)$$

$$\begin{aligned} \text{证明：} IDFT\left\{\frac{1}{2j}[X((k-l))_N - X((k+l))_N]R_N(k)\right\} \\ = \frac{1}{2j}[W_N^{-nl}x(n) - W_N^{nl}x(n)] = \frac{e^{j\frac{2\pi}{N}nl} - e^{-j\frac{2\pi}{N}nl}}{2j}x(n) \\ = x(n)\sin\frac{2\pi nl}{N} \end{aligned}$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积 (圆周卷积)

循环卷积定义：设 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 都是长度为 N 的有限长序列，把它们分别拓展为周期序列 \tilde{x}_1 和 \tilde{x}_2 ，定义循环卷积为

$$\begin{aligned} x_3(n) &= x_1(n) \otimes x_2(n) \\ &= \left[\sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m)\tilde{x}_2(n-m) \right] R_N(n) \end{aligned}$$

——周期序列卷积后取主值

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积 (圆周卷积)

因为上式的求和范围是 m 由 0 到 $N-1$ ，因此第一个序列 $x_1(m)$ 可以不作周期拓展，即

$$x_3(n) = \sum_{m=0}^{N-1} \underbrace{x_1(m)}_{\text{有限长序列}} \underbrace{x_2((n-m))_N}_{\text{周期序列}} R_N(n)$$

注意两个 N 点序列的线性卷积将导致一个更长的序列。而循环卷积将区间限制在 $0 \leq n \leq N-1$ ，结果仍为 N 点序列，它与线性卷积的结构类似。不同点在于求和范围和 N 点循环移位。它与 N 有关，也叫做 N 点循环卷积。

周期序列卷积取主周期

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积 (圆周卷积)

循环卷积的时频映射关系

由 DTFT 的性质可知，两个序列时域上的线性卷积运算在频域上表现为两个序列 DTFT 结果的乘积。

同样的，若

$$x_1(n) \xrightarrow{DFT} X_1(k), \quad x_2(n) \xrightarrow{DFT} X_2(k)$$

则

$$x_1(n) \otimes x_2(n) \xrightarrow{DFT} X_1(k)X_2(k)$$

即当在频域中进行两个 N 点 DFT 相乘时，在时域中映射为循环卷积（而不是通常的线性卷积！）。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积（圆周卷积）

证明：

将 $X_1(k)$ 和 $X_2(k)$ 作周期延拓，分别得到 $X_1((k))_N$ 和 $X_2((k))_N$ 。

令 $Y(k) = X_1(k) \cdot X_2(k)$ 则 $Y((k))_N = X_1((k))_N \cdot X_2((k))_N$

再设 $y((n))_N \xleftarrow{DFS} Y((k))_N$

于是

$$\begin{aligned} y((n))_N &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} Y((k))_N W^{-kn} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \left[\sum_{m=0}^{N-1} x_1((m))_N W^{km} \right] \left[\sum_{r=0}^{N-1} x_2((r))_N W^{kr} \right] W^{-kn} \\ &= \sum_{m=0}^{N-1} x_1((m))_N \sum_{r=0}^{N-1} x_2((r))_N \left[\frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} W^{-k(n-m-r)} \right] \end{aligned}$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积（圆周卷积）

$$\text{因为 } \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} W^{-k(n-m-r)} = \begin{cases} 1 & r = n-m \\ 0 & \text{其它} \end{cases}$$

所以

$$y((n))_N = \sum_{m=0}^{N-1} x_1((m))_N \sum_{r=0}^{N-1} x_2((n-m))_N$$

此时上式最后一个求和号中，已不对 r 求和，故此求和号可以去掉，因此，

$$y((n))_N = \sum_{m=0}^{N-1} x_1((m))_N x_2((n-m))_N$$

因而，

$$y(n) = y((n))_N R_N(n) = x_1(n) \otimes x_2(n)$$

即

$$x_1(n) \otimes x_2(n) \xleftarrow{IDFT} X_1(k) X_2(k)$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

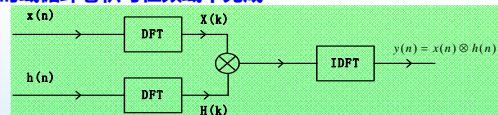
3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 利用时域、频域的对偶性可得频域循环卷积：

若 $y(n) = x_1(n) \cdot x_2(n)$

$$\begin{aligned} \text{则 } Y(k) &= DFT[y(n)] = \sum_{n=0}^{N-1} y(n) W_N^{nk} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{l=0}^{N-1} X_1(l) X_2((k-l))_N R_N(k) \\ &= \frac{1}{N} \sum_{l=0}^{N-1} X_2(l) X_1((k-l))_N R_N(k) \end{aligned}$$

时域循环卷积可在频域中完成



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

- 1) 同心圆法
- 2) 利用求周期卷积的作图法
- 3) 解析式法（时域、频域）
- 4) Matlab 方法

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

22

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

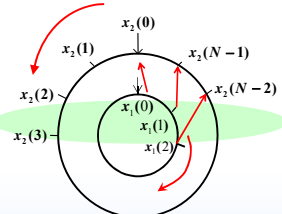
■ 循环卷积计算方法

同心圆法

可用两个同心圆来表示：

$$\begin{aligned} x_3(n) &= x_1(n) \otimes x_2(n) \\ &= \left[\sum_{m=0}^{N-1} x_1(m) x_2((n-m))_N \right] R_N(n) \end{aligned}$$

$x_1(n)$ ：内圆顺时针方向排列
 $x_2(n)$ ：外圆逆时针方向排列
 $x_1(0)$ 与 $x_2(0)$ 对齐。



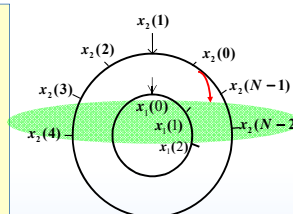
数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

同心圆法

- 两圆上对应数两两相乘后求和，得 $x_3(0)$ ；
- 将 $x_2(n-m)$ 移位一位，即外圆顺时针转动一位，重复（1）步骤，得 $x_3(1)$ ；
- 依次下去，求得 $x_3(n)$ ， $0 \leq n \leq N-1$



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

作图法

1) $x_1(m)$ 和 $x_2(m)$ 在 m 轴上周期延拓, 成为 $\tilde{x}_1(m), \tilde{x}_2(m)$

2) 将 $\tilde{x}_2(m)$ 反转 $\tilde{x}_2(-m)$;

3) 计算周期卷积 $\tilde{x}_3(n) = \sum_{m=0}^{N-1} \tilde{x}_1(m) \tilde{x}_2(n-m)$

4) 取 $\tilde{x}_3(n)$ 一个周期, 得到 $x_3(n)$

上述过程: 只需将 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 分别做周期延拓, 得到 $\tilde{x}_1(n)$ 和 $\tilde{x}_2(n)$, 再按照计算周期卷积的作图法, 计算出 n 由 0 到 $N-1$ 的周期卷积, 即为循环卷积。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

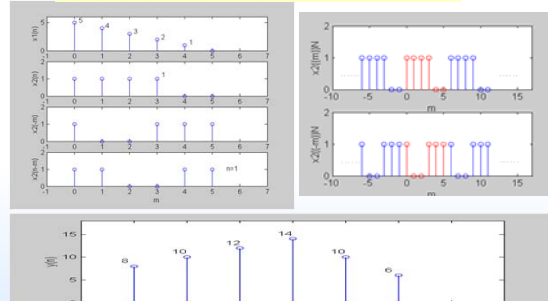
25

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

例: 已知序列 $x_1(n) = (5-n)R_5(n)$, $x_2(n) = R_4(n)$

求两个序列的6点圆周卷积和。



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

26

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

解析式法

例 设 $x_1(n) = \{1, 2, 2\}$, $x_2(n) = \{1, 2, 3, 4\}$, 计算 4 点循环卷积

$$x_1(n) \otimes x_2(n)$$

解:

注意 $x_1(n)$ 为 3 点序列, 进行循环卷积之前在其尾部填一个零, 使其成为 4 点序列, 分别在时域和频域中求解这个问题。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

27

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

解析式法

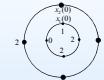
1) 时域方法

4 点循环卷积由下式给出

$$x_3(n) = x_1(n) \otimes x_2(n) = \sum_{m=0}^3 x_1(m) x_2((n-m))_4$$

对每个 n 产生一个循环移位序列, 将它的样本逐个与 $x_1(m)$ 相乘, 然后求和, 得此 n 值的循环卷积, 在 $0 \leq n \leq 3$ 上重复此过程。考虑 $x_1(m) = \{1, 2, 2, 0\}$ 和 $x_2(m) = \{1, 2, 3, 4\}$ 。

$$-n=0 \text{ 时, } \sum_{m=0}^3 x_1(m) x_2((0-m))_4 = \sum_{m=0}^3 \{1, 2, 2, 0\} \cdot \{1, 4, 3, 2\}$$



$$= \sum_{m=0}^3 \{1, 8, 6, 0\} = 15$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

28

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

解析式法

$$\begin{aligned} n=2 \text{ 时, } \sum_{m=0}^3 x_1(m) x_2((2-m))_4 &= \sum_{m=0}^3 \{1, 2, 2, 0\} \cdot \{3, 2, 1, 4\} \\ &= \sum_{m=0}^3 \{3, 4, 2, 0\} = 9 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} n=3 \text{ 时, } \sum_{m=0}^3 x_1(m) x_2((3-m))_4 &= \sum_{m=0}^3 \{1, 2, 2, 0\} \cdot \{4, 3, 2, 1\} \\ &= \sum_{m=0}^3 \{4, 6, 4, 0\} = 14 \end{aligned}$$

因此, $x_1(n) \otimes x_2(n) = \{15, 12, 9, 14\}$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

29

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法-解析式法

2) 频域方法:

首先计算 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 的 4 点 DFT, 逐个样本相乘, 取 IDFT, 得到循环卷积。

$$x_1(n) = \{1, 2, 2, 0\} \Rightarrow X_1(k) = \{5, -1-2j, 1, -1+2j\}$$

$$x_2(n) = \{1, 2, 3, 4\} \Rightarrow X_2(k) = \{10, -2+2j, -2, -2-2j\}$$

则 ($X_1(k)$ 和 $X_2(k)$ 对应位相乘)

$$X_1(k) \cdot X_2(k) = \{50, 6+2j, -2, 6-2j\}$$

IDFT 后, 得

$$x_1(n) \otimes x_2(n) = \{15, 12, 9, 14\}$$

表面看来, 这样做反而更复杂, 且涉及复数运算。但后面我们会看到, DFT 有快速算法 FFT, 特别是当 N 很大时, 效率会显著提高。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

30

3.3 DFT及其性质—DFT 的性质

■ 循环卷积计算方法

例 序列为： $x_1(n) = \{1, 2, 2\}$, $x_2(n) = \{1, 2, 3, 4\}$, 在这个例子中, 研究 N 的大小对循环卷积的影响, 显然 $N \geq 4$; 否则 $x_2(n)$ 将在时域内出现混叠, 分别计算 5点、6点、7点的循环卷积。

5点循环卷积结果为 $\{9, 4, 9, 14, 14\}$

6点循环卷积结果为 $\{1, 4, 9, 14, 14, 8\}$

7点循环卷积结果为 $\{1, 4, 9, 14, 14, 8, 0\}$

对于不同的 N 值, 循环卷积得到了不同的结果。
而对于线性卷积, 结果是唯一的。

在什么条件下, 线性卷积和循环卷积相同?

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

31

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解

循环卷积和线性卷积的关系

$$\begin{aligned} \text{设: } x(n) \quad 0 \leq n \leq N-1 \quad \text{令 } N \geq \max[N, M] \\ h(n) \quad 0 \leq n \leq M-1 \end{aligned}$$

N 点循环卷积:

$$\begin{aligned} y_c(n) &= x(n) \otimes h(n) = \sum_{m=0}^{N-1} x(m) h((n-m))_N R_N(n) \\ &= \left[\sum_{m=0}^{N-1} h(m) x((n-m))_N \right] R_N(n) = h(n) \otimes x(n) \end{aligned}$$

线性卷积:

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

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解

线性卷积 $y(n) = x(n) * h(n)$ 的长度

从 $x(m)$ 看, 非零值区为: $0 \leq m \leq N-1$

从 $h(n-m)$ 看, 非零值区为: $0 \leq n-m \leq M-1$

将两不等式相加, 得到 $y(n)$ 的非零区:

$$0 \leq n \leq M+N-2$$

在此区间之外, 不是 $x(m)=0$, 就是 $h(n-m)=0$, 即 $y(n)=0$, 因此, $y(n)$ 的长度为 $M+N-1$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解

◇ 循环卷积的长度

循环卷积是周期卷积的主值序列。为研究长度不等的两个序列的周期卷积, 构造周期序列 L 。

$$\begin{aligned} \tilde{x}(n) &= \overbrace{x(0), \dots, x(N-1)}^L, 0, 0, \dots, 0 \\ \tilde{h}(n) &= \overbrace{h(0), \dots, h(M-1)}^L, 0, 0, \dots, 0 \end{aligned}$$

表示为

$$\tilde{x}(n) = \sum_{q=-\infty}^{\infty} x(n+qL), \quad \tilde{x}(n) = x(n), \quad 0 \leq n \leq N-1$$

$$\tilde{h}(n) = \sum_{r=-\infty}^{\infty} h(n+rL), \quad \tilde{h}(n) = h(n), \quad 0 \leq n \leq M-1$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解

◇ 周期卷积如下:

$$\begin{aligned} \tilde{y}(n) &= \sum_{m=0}^{L-1} \tilde{x}(m) \tilde{h}(n-m) = \sum_{m=0}^{L-1} \sum_{q=-\infty}^{\infty} \overbrace{x(m+qL)}^{\text{只取一个周期}} \sum_{r=-\infty}^{\infty} h(n-m+rL) \\ &= \sum_{r=-\infty}^{\infty} \underbrace{\sum_{m=0}^{L-1} x(m) h(n+rL-m)}_{\text{两段有限长数据的线性卷积的表达式}} \\ &= \sum_{r=-\infty}^{\infty} y(n+rL) \quad \text{IDFS, Eq. (3.25), p.95} \end{aligned}$$

➢ 周期卷积是线性卷积的周期延拓, 周期为 L 。

➢ 当周期为 $L \geq N+M-1$ 时, 不会发生混叠, 线性卷积正好是周期卷积的一个周期。

➢ 循环卷积又是周期卷积的主值序列。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解

由于循环卷积是周期卷积的主值序列。因此, 此时循环卷积与线性卷积完全相同。

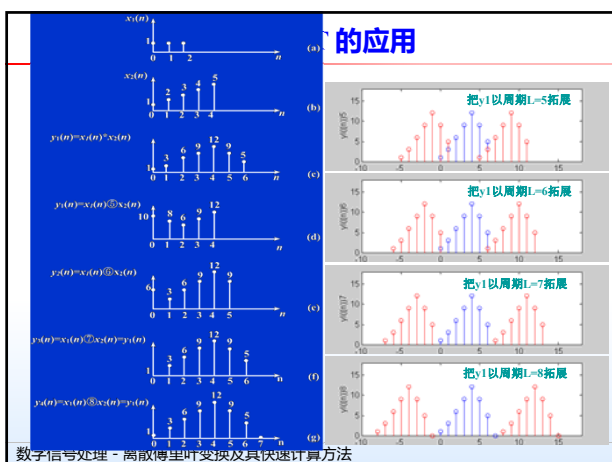
$$\begin{aligned} y_c(n) &= x(n) \otimes h(n) = \tilde{y}(n) R_N(n) \\ &= y(n) = \sum_{m=0}^{L-1} x(m) h(n-m) \quad 0 \leq n \leq L-1 \end{aligned}$$

因此, 循环卷积等于线性卷积的条件是:

$$L \geq M + N - 1$$

即对于 N 长度的 $x(n)$, M 长度的 $h(n)$, 在它们后面补零, 使其长度均变为 $L \geq M+N-1$ 。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法



3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解

用 DFT 求解线性卷积

设 $x(n) \xrightarrow{DFT} X(k)$, $h(n) \xrightarrow{DFT} H(k)$

由于 $y(n) = x(n) \otimes h(n) \xrightarrow{DFT} Y(k) = X(k)H(k)$

即时域循环卷积 $\xrightarrow{DFT \text{ 映射}} \text{频域相乘}$

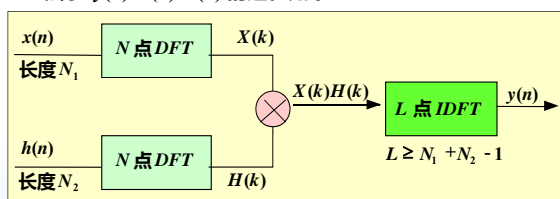
则 $y(n) = IDFT[Y(k)] = IDFT[X(k)H(k)]$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解

– 如果循环卷积的长度 L 满足 $L \geq N_1 + N_2 - 1$, 则此循环卷积 $y(k)$ 等于 $x(n)$ 和 $h(n)$ 的线性卷积。用流程图表示法求 $y(n) = x(n) * h(n)$ 的过程如下:



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

➢ 当其中某个序列会很长或无限长, 若等长序列存储或输入完后再做卷积运算, 将产生问题:

- 存储量过大, 运算量也太大;
- 等待输入的时间很长, 引起长延迟;
- 采用 DFT/FFT 快速算法的效率降低

➢ 解决此问题的思路:

把长序列分段, 每一分段分别与短序列进行卷积——分段卷积。

具体方法: 重叠相加法、重叠保留法

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

• 误差分析

- 在分析分段卷积之前, 首先分析两个有限长度序列的循环卷积的误差情况。
- 设 $x(n)$ 为 N_1 点序列, $h(n)$ 为 N_2 点序列, 线性卷积 $y(n)$ 和循环卷积 $y_c(n)$ 关系为:

$$y_c(n) = x(n) \otimes h(n) = \tilde{y}_N(n) R_N(n) \\ = \left[\sum_{r=-\infty}^{\infty} y(n+rN) \right] R_N(n) \quad 0 \leq n \leq N-1$$

♣ 一般地讲, 循环卷积是线性卷积的一种混叠形式, 即是线性卷积以周期 N 延拓后取主值周期。但当 $N \geq N_1 + N_2 - 1$, 没有混迭产生, 此时线性卷积 $y(n)$ 和循环卷积 $y_N(n)$ 相等。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

✧ 为了用 DFT 计算线性卷积, 必须选择适当的 N , 当小于 N 时, 会引入误差, 误差=?

✧ 令 $N \geq \max(N_1, N_2)$, 设

$$\max(N_1, N_2) \leq N \leq (N_1 + N_2 - 1)$$

循环卷积 $y_c(n)$ 的取值范围

$$0 \leq n \leq N-1 \leq (N_1 + N_2 - 1)$$

而线性卷积 $y(n)$ 的非零范围

$$0 \leq n \leq (N_1 + N_2 - 1)$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

循环卷积

$$y_c(n) = x(n) \otimes h(n) = \tilde{y}(n) R_N(n)$$

$$= \left[\sum_{r=-\infty}^{\infty} y(n+rN) \right] R_N(n) \quad 0 \leq n \leq N-1$$

误差

$$e(n) = y_c(n) - y(n)$$

$$= \left[\sum_{r=-\infty}^{\infty} y(n+rN) \right] R_N(n) - y(n)$$

$$= [\dots + y(n-2N) + y(n-N) + y(n) + y(n+N) + y(n+2N) + \dots] R_N(n) - y(n)$$

$$= [\dots + y(n-2N) + y(n-N) + y(n+N) + y(n+2N) + \dots] R_N(n)$$

$$= \left[\sum_{r \neq 0} y(n+rN) \right] R_N(n)$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

因为 $\max(N_1, N_2) \leq N \leq (N_1 + N_2 - 1)$ ，则求和式中只剩 $r = \pm 1$ 项，其它的 r 超出了 $\max(N_1, N_2) \leq N \leq (N_1 + N_2 - 1)$ 。因此，

$$e(n) = [y(n-N) + y(n+N)] R_N(n)$$

如果 $x(n)$ 和 $h(n)$ 为因果序列，则 $y(n)$ 也为因果序列，

$$y(n-N) = 0; \quad 0 \leq n \leq N-1$$

因此

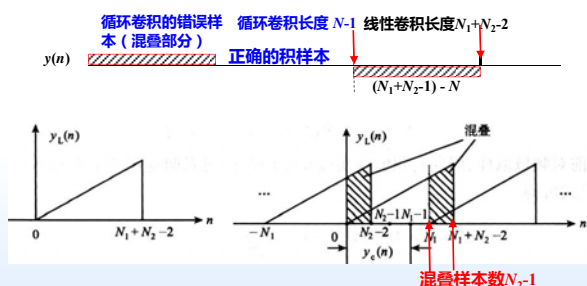
$$e(n) = y(n+N) \quad 0 \leq n \leq N-1$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

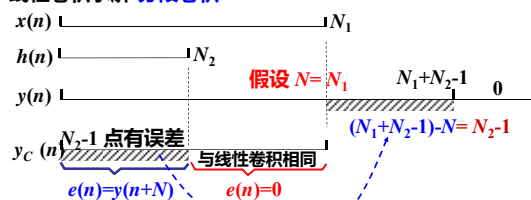
当 $\max(N_1, N_2) \leq N \leq (N_1 + N_2 - 1)$



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积



错误样本数 = 线性卷积长度 - 循环卷积长度

$$e(n) = y(n+N) \quad 0 \leq n \leq N-1$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

例 设 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 是两个四点序列：

$$x_1(n) = \{1, 2, 2, 1\}, \quad x_2(n) = \{1, -1, -1, 1\}$$

计算当 $N = 6, 5, 4$ 时的循环卷积，并在每种情况下，验证它们的误差。

线性卷积为 7 点 $x_3(n) = \{1, 1, -1, -2, -1, 1, 1\}$

当 $N = 6$ ，得到 6 点序列的循环卷积为：

$$x_6(n) = x_1(n) \otimes x_2(n) = \{2, 1, -1, -2, -1, 1\}$$

因此

$$e(n) = \{2, 1, -1, -2, -1, 1\}$$

$$- \{1, 1, -1, -2, -1, 1\} \quad 0 \leq n \leq 5$$

$$= \{1, 0, 0, 0, 0, 0\}$$

$$= x_3(n+N) = x_3(n+6)$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积

当 $N = 5$ 时，得到 5 点序列的循环卷积为

$$x_5(n) = x_1(n) \otimes x_2(n) = \{2, 2, -1, -2, -1\}$$

$$e(n) = \{2, 2, -1, -2, -1\} - \{1, 1, -1, -2, -1\}$$

$$= \{1, 1, 0, 0, 0\} = x_3(n+5)$$

当 $N = 4$ 时，得到 4 点序列的循环卷积为

$$x_4(n) = x_1(n) \otimes x_2(n) = \{0, 2, 0, -2\}$$

$$e(n) = \{0, 2, 0, -2\} - \{1, 1, -1, -2\}$$

$$= \{-1, 1, 1, 0\} = x_3(n+4)$$

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

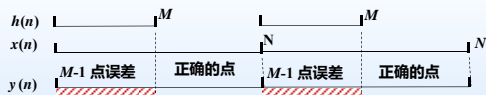
3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积-重叠保留法

➤ 重叠保留法——对输入 $x(n)$ 预处理

• 基本思路

- 把序列 $x(n)$ 分成多段 N 点序列，系统的脉冲响应为 M 点序列， $M \leq N$ 。
- 输入分段序列和脉冲响应之间的 N 点循环卷积产生该段的输出序列，其中前 $M-1$ 个样本不是正确的输出值。
- 若将 $x(n)$ 简单地分成互不重叠的各段，则所得的输出序列会有不正确样本区间存在。
- 输入数据如何分段？结果如何处理？



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积-重叠保留法

- 为了解决这个问题，将 $x(n)$ 分为长度 N_1 的分段，然后每段再往前多取 $(M-1)$ 个样本，即第 k 段的最后 $M-1$ 点保留下来作为第 $(k+1)$ 段的前 $M-1$ 点，各段长变为：

$$N = N_1 + M - 1$$

其中最前面的一段 $x_0(n)$ ，在其前面补上 $M-1$ 个零，使其长度也为 N 。其中任一段 $x_k(n)$ 与 $h(n)$ 进行 N 点卷积运算。

➤ 循环卷积：

$$y'_k(n) = x_k(n) \otimes h(n)$$

相应的周期为： $N = N_1 + M - 1$

➤ 线性卷积：

$$y_k(n) = x_k(n) * h(n)$$

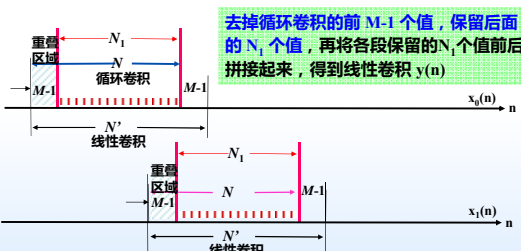
数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积-重叠保留法

$y_k(n)$ 的长度为： $N' = N + M - 1 = N_1 + 2(M - 1)$

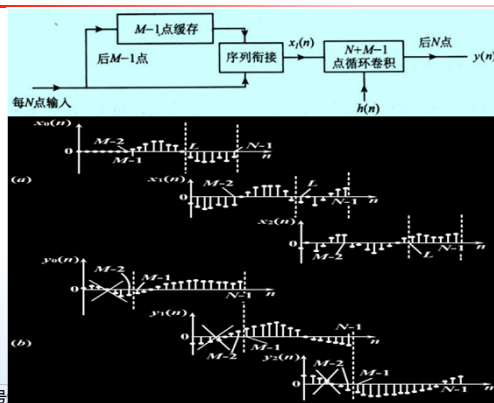
$$\begin{aligned} \text{错误样本数} &= \text{线性卷积长度} - \text{循环卷积长度} \\ &= [N_1 + 2(M-1)] - [N_1 + (M-1)] = M-1 \end{aligned}$$



数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

重叠保留法示意图



数字信号

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积-重叠保留法

例 3.20 设 $x(n) = (n+1)$, $0 \leq n \leq 9$, $h(n) = \{1, 0, -1\}$ ，按 $N=6$ 用重叠保留法计算

$$y(n) = x(n) * h(n)$$

解：由于 $M=3$ ，必须使每一段与前一段重叠 2 个样本， $x(n)$ 为 10 点序列，需要在开头加 $(M-1)=2$ 个零。因为 $N=6$ ，则可划分为三部分：

$$x_1(n) = \{0, 0, 1, 2, 3, 4\}$$

$$x_2(n) = \{3, 4, 5, 6, 7, 8\}$$

$$x_3(n) = \{7, 8, 9, 10, 0, 0\}$$

因为 $x(n)$ 在 $n > 9$ 时无值，因此在 $x_3(n)$ 中必须填两个零。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

3.3 DFT及其性质—DFT 的应用

■ 线性卷积求解-分段卷积-重叠保留法

现在计算每一部分与 $h(n)$ 循环卷积 (不是线性卷积)

$$y_1(n) = x_1(n) \otimes h(n) = \{-3, -4, 1, 2, 2, 2\}$$

$$y_2(n) = x_2(n) \otimes h(n) = \{-4, -4, 2, 2, 2, 2\}$$

$$y_3(n) = x_3(n) \otimes h(n) = \{7, 8, 2, 2, -9, -10\}$$

舍去前两个样本，装配输出 $y(n)$ 为

$$y(n) = \{1, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 2, -9, -10\}$$

也可以直接计算线性卷积，结果为：

$$x(n) * h(n) = \{1, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 2, -9, -10\}$$

与重叠保留法结果相同。

数字信号处理 - 离散傅里叶变换及其快速计算方法

习题 3.19 , 3.21 , 3.23 , 3.25

实验二

实验要求请到DSP公邮下载

zju_dsp@163.com 密码：dsp_zju

可交纸质版或PDF电子版发送到：

3130103370@zju.edu.cn

习题，10月23日交

实验二，10月30日交

10月23日讨论习题及实验一

55