第八章: 离散傅里叶变换

- ◆8.1 周期序列的表示: 离散傅里叶级数
- ◆8.2 离散傅里叶级数的性质
- ◆8.3 周期信号的傅里叶变换
- ◆8.4 傅里叶变换采样
- ◆8.5 有限长序列的傅里叶表示: 离散傅里叶变换
- ◆8.6 离散傅里叶变换的性质
- ◆8.7 用离散傅里叶变换实现线性卷积
- ◆8.8 离散余弦变换 (DCT)



8.7 用离散傅里叶变换实现线性卷积

◆ 用DFT实现循环卷积方法:

- 1) 分别计算有限长序列 $x_1[n]$ 和 $x_2[n]$ 的 $DFTX_1[k]$ 和 $X_2[k]$ 。
- 2) 计算矢量乘积 $X_3[k] = X_1[k]X_2[k]$ 。
- 3) 计算 $X_3[k]$ 的DFT反变换得到序列 $x_3[n] = x_1[n] \otimes x_2[n]$ 。

大多数的数字信号与系统处理采用线性卷积。

因此, 需要找到采用循环卷积实现线性卷积的方法。



8.7.1 两个有限长序列的线性卷积

◆ 线性卷积

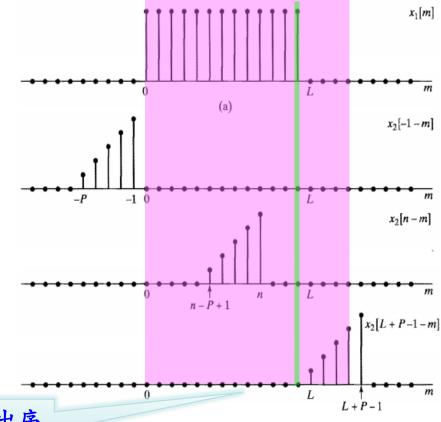
长度为L的序列 $x_1[n]$ 和长度为P的序列 $x_2[n]$ 线性卷积

$$x_3[n] = \sum_{m=-\infty}^{\infty} x_1[m] x_2[n-m]$$

对于右图定义的 $x_1[n]$ 和 $x_2[n]$,线性卷积输出为

$$x_3[n] = \sum_{m=0}^{L-1} x_1[m] x_2[n-m]$$

$$0 \le n \le L + P - 2$$



线性卷积输出序 列长度为L+P-1

8.7.2 循环 表积 作 为 带 混 叠 的 线 性 表 积

◆ 循环卷积的混叠

如果对某一序列 x[n] 的傅里叶变换 $X(e^{j\omega})$ 在频率 $\omega_k = 2\pi k/N$ 处 采样,可得对应周期为N的周期序列

$$\tilde{x}[n] = \sum_{r=-\infty}^{\infty} x[n-rN]$$

的DFS系数序列 $\tilde{X}[k]$ 。

由DFS与DFT的关系, $\tilde{x}[n]$ 的一个周期的序列的DFT可表示为

$$X[k] = \begin{cases} X\left(e^{j(2\pi k/N)}\right), & 0 \le k \le N-1\\ 0, & \sharp \succeq \end{cases}$$

由X[k]的IDFT,可得 $\tilde{x}[n]$ 的一个周期的序列为

$$x_p[n] = \begin{cases} \tilde{x}[n], & 0 \le n \le N - 1 \\ 0, & \text{其它} \end{cases}$$

任何有限长序列的FT 按2πk/N采样的序列 的IDFT序列为原序列 按周期N拓展(叠加) 后一个周期的序列值

若x[n]的长度 $\leq N$,则 $x_p[n]$ 不会产生时间混叠,且 $x_p[n]=x[n]$

若x[n]的长度>N,则对于一些或全部n,存在 $x_p[n] \neq x[n]$

8.7.2 循环 表积 作 为 带 混 叠 的 线 性 表 积

◆ 从有限长序列的线性卷积到循环卷积

由长度分别为L和P的序列 $x_1[n]$ 和 $x_2[n]$ 的线性卷积

$$x_3[n]=x_1[n]*x_2[n]=\sum_{m=-\infty}^{\infty}x_1[m]x_2[n-m]$$

序列 $x_3[n]$ 的 长度为L+P-1

其傅里叶变换为
$$X_3(e^{j\omega}) = X_1(e^{j\omega})X_2(e^{j\omega})$$

则 $X_3(e^{j\omega})$ 在 $2\pi k/N$ 处的采样值,可作为某个长度为N的序列的DFT,

$$X_{3}[k] = X_{3}(e^{j(2\pi k/N)}) = X_{1}(e^{j(2\pi k/N)})X_{2}(e^{j(2\pi k/N)}) = X_{1}[k]X_{2}[k], \quad 0 \le k \le N-1$$

将卷积输出 $x_3[n]$ 按周期N拓展,再截取一个周期的序列可表示为

当
$$N \geqslant L+P-1$$
, $x_{3p}[n] = x_3[n]$

$$X_{3}[k] = X_{3}[k] \xleftarrow{TDFT} X_{3p}[n] = \begin{cases} \sum_{r=-\infty}^{\infty} x_{3}[n-rN], & 0 \le n \le N-1 \end{cases}$$

 $\mathbb{P}[X_3[k] = X_3[k] = X_1[k]X_2[k], \quad 0 \le 1$

$$x_3[n] = x_{3p}[n] = x_2[n] \stackrel{(\bar{N})}{=} x_1[n]$$

结论:两个序列(长度L和P小于N)的N点循环卷积为其线性卷积输出序列以周期 由DFT性质, $x_{3p}[n]$ 为有限长序列[N拓展(叠加)后可得一个周期的序列值, (该周期拓展可能存在混叠);仅当 $N\geq$ L+P-1, N点的循环卷积值等于线性卷积值



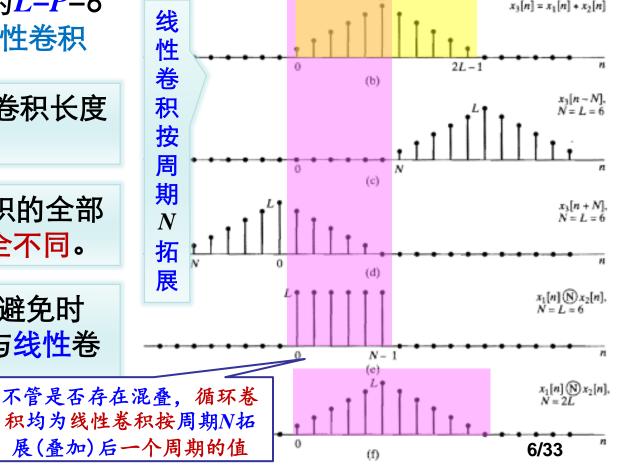
◆示例:循环卷积等效为带混 叠的线性卷积(等长序列)

序列 $x_1[n]$ 和 $x_2[n]$ 长度为L=P=6比较N点循环卷积与线性卷积

序列 $x_1[n]$ 和 $x_2[n]$ 线性卷积长度为L+P-1=2L-1=11

当N=L=6时,循环卷积的全部序列值与线性卷积完全不同。

当N \geqslant L+P-1时,则可避免时间混叠,且循环卷积与线性卷积相同。



(a)

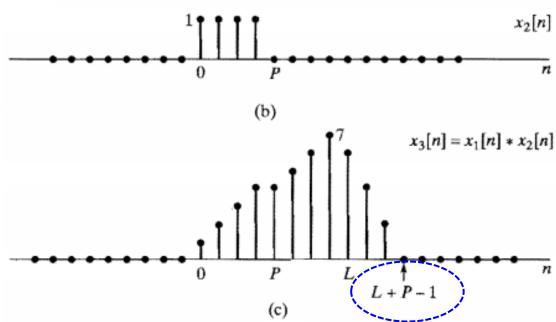
 $x_1[n] = x_2[n],$ L = P = 6



◆ 示例(线性卷积): 长度为L 的序列 $x_1[n]$ 与长度为P 的序列 $x_2[n]$ 的线性卷积,其中P<L。

$$x_{3}[n]=x_{1}[n]*x_{2}[n]$$

$$=\sum_{n=0}^{\infty}x_{1}[m]x_{2}[n-m]$$
(a)



◆ 示例(循环卷积): 长度为L 的序列 $x_1[n]$ 和长度为P 的序列 $x_2[n]$

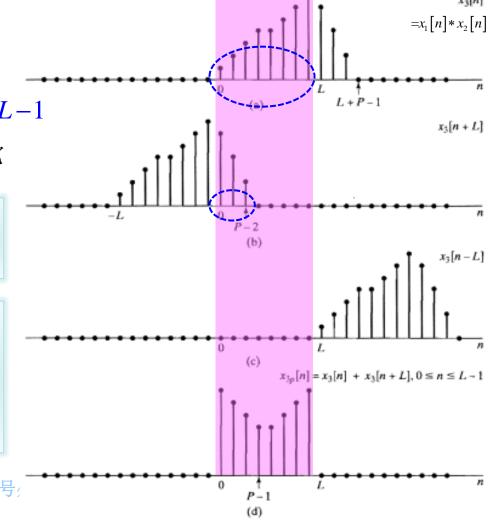
L点循环卷积,其中P<L。

$$x_{3p}[n] = x_1[n] \textcircled{D} x_2[n]$$

$$= \begin{cases} \sum_{r=-\infty}^{\infty} x_3[n-rL], & 0 \le n \le L-1 \\ 0, & \text{#$\dot{\mathbb{C}}$} \end{cases}$$

在区间 $0 \le n \le L-1$ 内, $x_{3p}[n]$ 只受 $x_3[n]$ 和 $x_3[n+L]$ 影响。

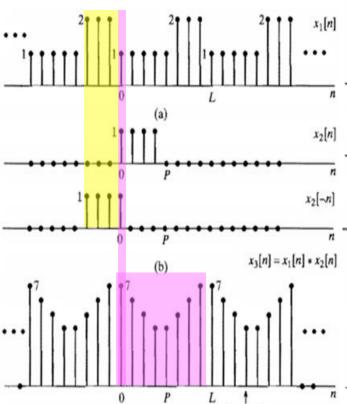
当 P < L 时, $x_3[n]$ 的前L 个点与 $x_3[n+L]$ 的最后(P-1)个点共 同作用(叠加),实现L 点循 环卷积。

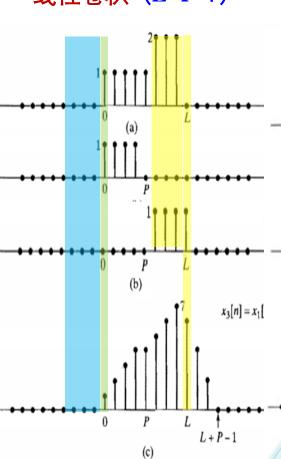


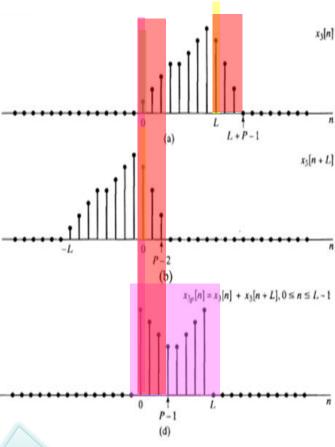


- ◆ 周期序列(周期*L*)与有限 长序列的周期线性卷积
- ◆ 两个有限长序列的 线性卷积(*L*+*P*-1)

◆ 两个有限长序列的 循环卷积(*L*点)







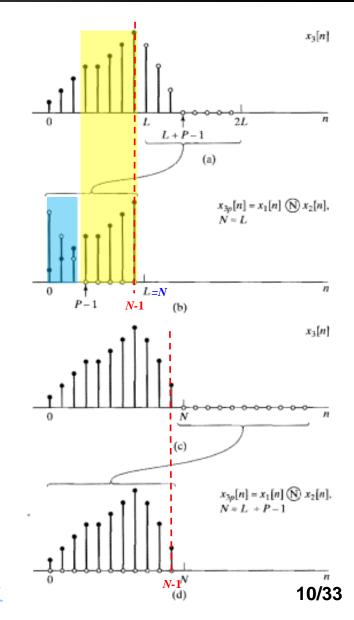
上海科技大

◆示例: 循环卷积与线性卷积等效 序列 $x_1[n]$ 和 $x_2[n]$ 长度分别为 L=8, P=4。

当N=L>P时, N点循环卷积为线性 卷积前L点与后L点(后P-1个非零 值再添加L-P+1个零)的循环叠加;

并且, N点循环卷积的仅前P-1个点有时间混叠, 但后L-P+1个点与线性卷积结果相同。

当N=L+P-1时, N点循环卷积为线性卷积前L+P-1点与后L+P-1个零的循环叠加, 导致无时间混叠, 此时,循环卷积与线性卷积完全相同。



通过补足够长的零,可以用DFT实现两个有限长序 列的线性卷积。

对于线性时不变系统,系统脉冲响应为有限长序列,而信号可以(近似)无限长。

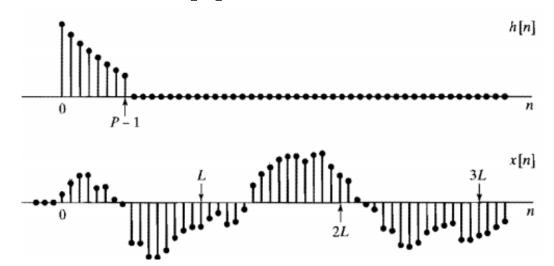
从实现复杂度和处理时延方面,无法直接应用一次 DFT实现线性时不变系统。

为便于基于有限长序列的DFT工程实现,必须对输入的无限长序列进行分段处理

用DFT实现线性卷积(系统)的核心思想:利用循环卷积实现线性卷积,再利用DFT实现循环卷积。



信号x[n]经过系统 h[n](脉冲响应长度为P),并且x[n]的长度要比P大得多,而且 x[n]=0, n<0。



为便于利用DFT实现卷积,须将无限长序列分段后,分别实现卷积。

块卷积:将输入信号分割为固定长度的序列段,采用DFT方式,分别实现每段与脉冲响应线性卷积,再采用适当方法衔接各卷积段。



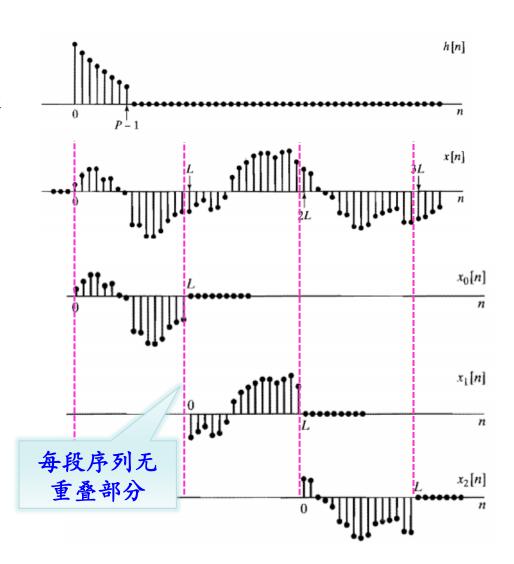
- ◆ 块卷积方法一: 重叠相加法(重叠针对块卷积输出序列)
 - 1)将输入信号分割形成长度为L的序列段
- 2)分别实现各个序列段与(长度为P)脉冲响应进行线性卷积(与L+P-1点循环卷积相同,即可用L+P-1点DFT实现)
- 3)将相邻两段线性卷积输出中(长度为**P-1**)尾部与首部**叠加后,再级联**,形成无限长信号与有限长脉冲响应LTI系统的线性卷积

◆ 重叠相加法

序列 x[n] 可表示成无穷多个长度为L的序列的移位叠加,即

$$x[n] = \sum_{r=0}^{\infty} x_r [n - rL]$$

式中
$$x_r[n] = \begin{cases} x[n+rL], & 0 \le n \le L-1 \\ 0, & \text{其它} \end{cases}$$



◆ 重叠相加法

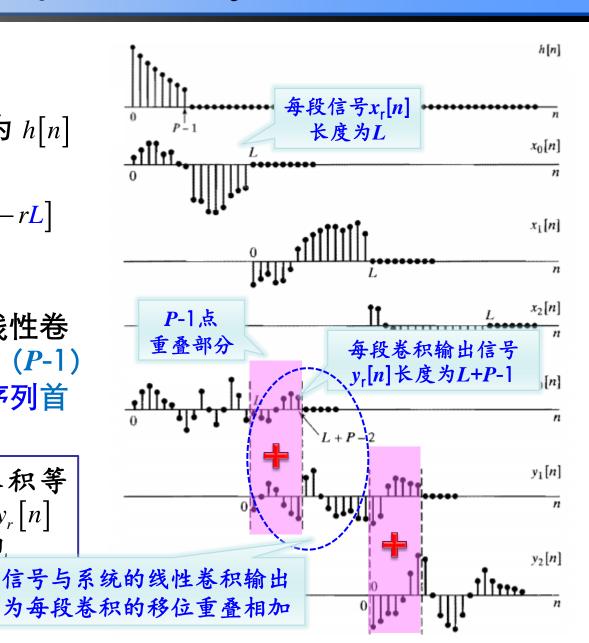
信号 x[n] 通过脉冲响应为 h[n] 的系统,输出可表示为

$$y[n] = x[n] *h[n] = \sum_{r=0}^{\infty} y_r[n-rL]$$

式中 $y_r[n] = x_r[n]*h[n]$

每段(长度为L+P-1)线性卷积输出序列 $y_r[n]$ 的尾部(P-1)个非零点将与其下一段序列首部(P-1)个点重叠

根据线性卷积与循环卷积等 效关系,每段线性卷积 $y_r[n]$ 可由N=L+P-1点DFT实现





- ◆ 块卷积方法二: 重叠保留法(重叠针对输入序列段)
- 1)将输入信号分割形成长度为L的序列段
- 2) 分别实现各个序列段与有限长脉冲响应进行L点循环卷积(可采用L点DFT实现)
- 3) 删除每段循环卷积输出中首部混叠部分(长度P), 获得对应于线性卷积的部分
- 4)将线性卷积部分<mark>级联(非叠加)</mark>,形成无限长信号与有限长脉冲响应LTI系统的线性卷积

若重叠针对块卷积输出,应命名为重叠删除法。



◆ 重叠保留法

长度为L的序列段定义为

$$x_r[n] = x[n+r(L-P+1)-P+1]$$

$$0 \le n \le L-1$$

每段序列 $x_r[n]$ 与脉冲响应为h[n]的系统进行L点循环卷积的输出为

$$y_{rp}[n] = x_r[n] \oplus h[n],$$

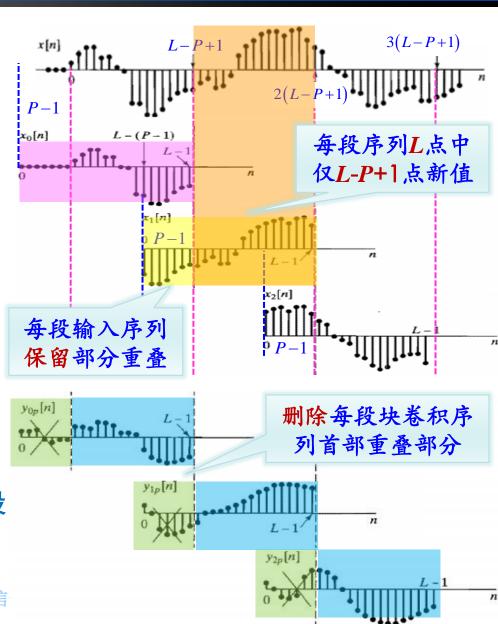
$$0 \le n \le L-1$$

将各循环卷积输出序列中有时间 混叠的前P-1个点用零代替,获 得与线性卷积尾部相同的序列段

$$y_r[n] = \begin{cases} 0, & 0 \le n \le P - 2 \\ y_{rp}[n], & P - 1 \le n \le L - 1 \end{cases}$$

➢ 将获得的长度为L的块卷积序列段 级联,可得LTI系统的输出为

$$y[n] = \sum_{r=0}^{\infty} y_r [n-r(L-P+1)+P-1]$$



第八章: 离散傅里叶变换

- ◆8.1 周期序列的表示: 离散傅里叶级数
- ◆8.2 离散傅里叶级数的性质
- ◆8.3 周期信号的傅里叶变换
- ◆8.4 傅里叶变换采样
- ◆8.5 有限长序列的傅里叶表示: 离散傅里叶变换
- ◆8.6 离散傅里叶变换的性质
- ◆8.7 用离散傅里叶变换实现线性卷积
- ◆8.8 离散余弦变换 (DCT)



8.8 离散余弦变换 (DCT)

一般类型的有限长变换表达式为

$$\begin{cases} A[k] = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \phi_k^*[n] \\ x[n] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} A[k] \phi_k[n] \end{cases}$$

其中序列 $\phi_k[n]$ 称为基序列,具有正交性

$$\frac{1}{N}\sum_{n=0}^{N-1}\phi_k\left[n\right]\phi_m^*\left[n\right] = \begin{cases} 1, & m=k\\ 0, & m\neq k \end{cases}$$

例如:在DFT中,基序列为复序列 $e^{j(2\pi/N)kn}$, $0 \le k \le N-1$

对于DFT,即使输入为实序列,变换输出也为复序列。

通过采用实基序列,可实现从实序列到实序列的变换。

离散余弦变换(DCT)即是一种基于实基序列的变换。



8.8.1 DCT的定义

DCT的定义(式)取决于由有限长序列构造周期对称序列所采用的周期延拓的方式。

◆ 示例: 4种周期延拓方式(对应4种DCT定义)

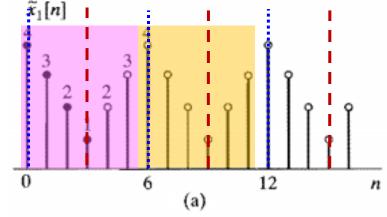
长度为N=4的有限长序列

1型 (对称) 周期拓展 (DCT-1):

 $\tilde{x}_1[n]$ 的周期为: 2N-2=6

 $\tilde{x}_1[n]$ 关于样点 n = 0,3 或 n = r(N-1)

(r 为整数) 偶周期对称

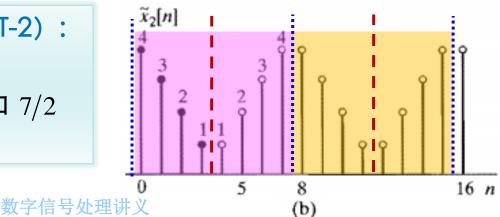


2型 (对称) 周期拓展 (DCT-2):

 $\tilde{x}_2[n]$ 的周期为: 2N=8

 $\tilde{x}_2[n]$ 关于半样点 n = -1/2 和 7/2

或 n = rN - 1/2 偶周期对称





8.8.1 DCT的定义

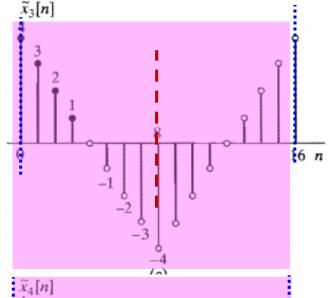
◆ 示例: 4种周期延拓方式(对应4种DCT定义) (续)

3型(反对称)周期拓展(DCT-3):

 $\tilde{x}_3[n]$ 的周期为: 4N=16

 $\tilde{x}_3[n]$ 关于样点 n=0 和 n=8,

或 $n = r \cdot 2N$ 偶周期对称

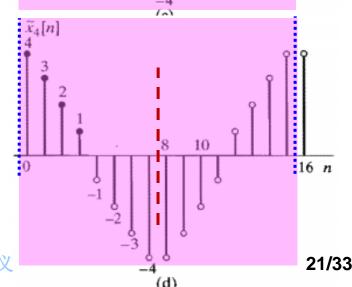


4型(反对称)周期拓展(DCT-4):

 $\tilde{x}_4[n]$ 的周期为: 4N = 16

 $\tilde{x}_4[n]$ 关于半样点 n = -1/2 和 15/2,

或 $n = r \cdot 2N - 1/2$ 偶周期对称





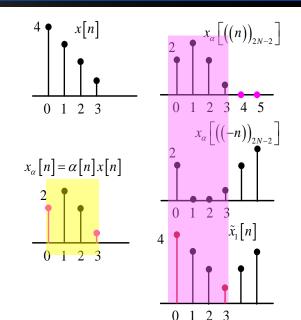
◆ DCT-1定义

对于DCT-1, N点序列 x[n]先在端点处作改变,再以周期 2N-2延拓,所得周期序列为

$$\tilde{x}_1[n] = x_{\alpha} \left[\left((n) \right)_{2N-2} \right] + x_{\alpha} \left[\left((-n) \right)_{2N-2} \right]$$

式中 $x_{\alpha}[n] = \alpha[n]x[n]$, 其中

$$\alpha[n] = \begin{cases} 1/2, & n = 0, N-1 \\ 1, & 1 \le n \le N-2 \end{cases}$$



容易证明: $x[n] = \tilde{x}_1[n]$, $n = 0, \dots, N-1$, 并且 $\tilde{x}_1[n]$ 关于 n = r(N-1), (r) 整数) 偶周期对称,即该对称性为1型周期对称

DCT-1变换对定义为

$$\begin{cases} X^{c1}[k] = 2\sum_{n=0}^{N-1} \alpha[n]x[n]\cos\left(\frac{\pi kn}{N-1}\right), & 0 \le k \le N-1 \\ x[n] = \frac{1}{N-1}\sum_{k=0}^{N-1} \alpha[n]X^{c1}[k]\cos\left(\frac{\pi kn}{N-1}\right), & 0 \le n \le N-1 \end{cases}$$



◆ DCT-2定义

对于DCT-2, N点序列 x[n]进行周期为 2N 的延拓,得周期序列为

$$\tilde{x}_2[n] = x[(n)]_{2N} + x[(-n-1)]_{2N}$$

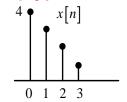
由于不存在端点重叠,无需端点加权即可保证 $x[n] = \tilde{x}_2[n]$, $n = 0, \dots, N-1$,并且 $\tilde{x}_2[n]$ 关于半样点 n = -1/2,或 n = rN-1/2 (r为整数) 偶周期对称,即该对称为2型周期对称

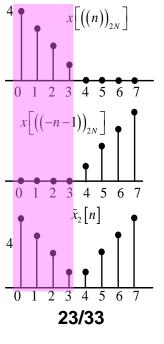
DCT-2变换对定义为

$$\begin{cases} X^{c2}[k] = 2\sum_{n=0}^{N-1} x[n]\cos\left(\frac{\pi k(2n-1)}{2N}\right), & 0 \le k \le N-1 \\ x[n] = \frac{1}{N}\sum_{k=0}^{N-1} \beta[k]X^{c2}[k]\cos\left(\frac{\pi k(2n+1)}{2N}\right), & 0 \le n \le N-1 \end{cases}$$

式中DCT-2反变换加权函数为

$$\beta[k] = \begin{cases} 1/2, & k = 0\\ 1, & 1 \le n \le N - 1 \end{cases}$$







·DCT酉式变换对(能量归一化)

DCT-1酉式变换对定义为

$$\begin{cases} X^{c1}[k] = \sqrt{\frac{2}{N-1}} \sum_{n=0}^{N-1} \tilde{\alpha}[n] x[n] \cos\left(\frac{\pi k n}{N-1}\right), & 0 \le k \le N-1 \\ x[n] = \sqrt{\frac{2}{N-1}} \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{\alpha}[n] X^{c1}[k] \cos\left(\frac{\pi k n}{N-1}\right), & 0 \le n \le N-1 \end{cases}$$

加权函数为
$$\tilde{\alpha}[n] = \begin{cases} \sqrt{1/2}, & n = 0, N-1 \\ 1, & 1 \le n \le N-2 \end{cases}$$

$$\begin{cases} X^{c2}[k] = 2\sum_{n=0}^{N-1} x[n]\cos\left(\frac{\pi k(2n-1)}{2N}\right), & 0 \le k \le N-1 \end{cases}$$

DCT-2酉式变换对定义为

$$\begin{cases} X^{c2}[k] = \sqrt{\frac{2}{N}}\tilde{\beta}[k] \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cos\left(\frac{\pi k(2n-1)}{2N}\right), & 0 \le k \le N-1 \end{cases} \qquad \beta[k] = \begin{cases} 1/2, & k=0 \\ 1, & 1 \le n \le N-1 \end{cases}$$
$$x[n] = \sqrt{\frac{2}{N}} \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{\beta}[k] X^{c2}[k] \cos\left(\frac{\pi k(2n+1)}{2N}\right), & 0 \le n \le N-1 \end{cases}$$

式中加权函数为



$$\tilde{\beta}[k] = \begin{cases} \sqrt{1/2}, & k = 0\\ 1, & 1 \le n \le N - 1 \end{cases}$$

$x[n] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \beta[k] X^{c2}[k] \cos\left(\frac{\pi k (2n+1)}{2N}\right), \quad 0 \le n \le N-1$

 $X^{c1}[k] = 2\sum_{n=0}^{N-1} \alpha[n]x[n]\cos\left(\frac{\pi kn}{N-1}\right), \quad 0 \le k \le N-1$

 $x[n] = \frac{1}{N-1} \sum_{k=0}^{N-1} \alpha[n] X^{c1}[k] \cos\left(\frac{\pi kn}{N-1}\right), \quad 0 \le n \le N-1$

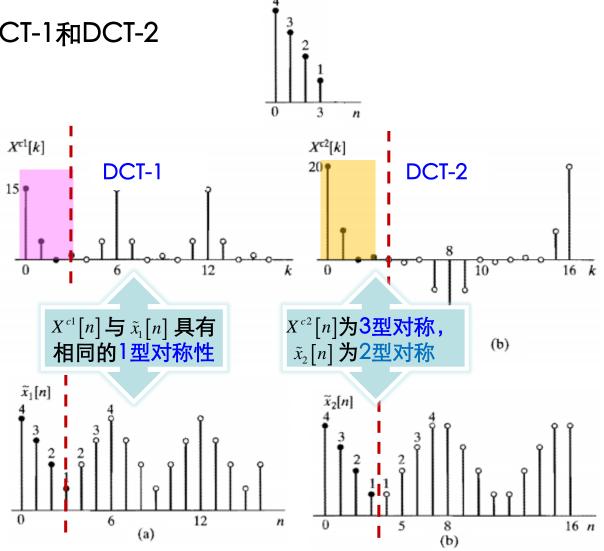
$$0 \le k \le N - 1$$
 $\beta[k] = \begin{cases} 1/2, & k = 0 \\ 1, & 1 \le n \le N - 1 \end{cases}$

$$0 \le n \le N - 1$$

◆ DCT-1和DCT-2示例

长度N=4的序列 x[n]的DCT-1和DCT-2

- DCT只定义在区间
 0≤n,k≤N-1,区间外
 的值不作要求。
- 2) DCT具有周期性, 定义区间外的值可由 周期拓展导出。
- 3) DCT输出的对称性 不一定与输入周期延 拓序列一致。



x[n]



8.8.3 DFT与DCT-1的关系

对于DCT-1, $\tilde{x}_1[n]$ 是由 $x_1[n]$ 按周期 2N-2 进行延拓,一个周期定义的有限长序列为

$$x_1[n] = x_{\alpha} \lceil ((n))_{2N-2} \rceil + x_{\alpha} \lceil ((-n))_{2N-2} \rceil = \tilde{x}_1[n], \quad n = 0, 1, \dots, 2N - 3$$

式中 $x_{\alpha}[n] = \alpha[n]x[n]$, 是由 x[n]的两个端点除以2的N点实序列。

 $x_1[n]$ 的(2N-2)点DFT为

通过构造对称序列,利用DFT的 对称性,实现实数到实数的变换

$$X_1[k] = X_{\alpha}[k] + X_{\alpha}^*[k] = 2 \operatorname{Re} \{X_{\alpha}[k]\}, \quad k = 0, 1, \dots, 2N - 3$$

由于 $X_{\alpha}[k]$ 为N点序列 $X_{\alpha}[n]$ 补零后进行(2N-2)点DFT,即有

$$X_{\alpha}[k] = \sum_{n=0}^{2N-3} \alpha[n] x[n] e^{-j2\pi kn/(2N-2)} = \sum_{n=0}^{N-1} \alpha[n] x[n] e^{-j2\pi kn/(2N-2)}, \quad k = 0, \dots, 2N-3$$

则有
$$X_1[k] = 2\operatorname{Re}\left\{X_{\alpha}[k]\right\} = 2\sum_{n=0}^{N-1} \alpha[n]x[n]\cos\left(\frac{2\pi kn}{2N-2}\right)$$

结论: N点序列 x[n] 的DCT-1($X^{c1}[k]$)与其样点对称延拓序列 ($x_1[n]$)的2N-2点DFT($X_1[k]$)的前N个样值相同; 或与加权序 列($x_{\alpha}[n]$)的2N-2点DFT($X_{\alpha}[k]$)的前N个样值的2倍实部相同。



8.8.4 DFT与DCT-2的关系

对于DCT-2, $\tilde{x}_2[n]$ 是由 x[n] 按周期 2N进行延拓,一个周期定义的有限长序列为

$$x_2[n] = x \left[\left((n) \right)_{2N} \right] + x \left[\left((-n-1) \right)_{2N} \right] = \tilde{x}_2[n], \quad n = 0, 1, \dots, 2N - 1$$

式中x[n]为原N点实序列。

则, $x_2[n]$ 的2N点DFT为

$$X_{2}[k] = X[k] + X^{*}[k]e^{j2\pi k/(2N)}, \quad k = 0, 1, \dots, 2N - 1$$
$$= e^{j\pi k/(2N)} 2\operatorname{Re}\left\{X[k]e^{-j\pi k/(2N)}\right\}$$

其中X[k]为N点序列x[n]补N个零后进行2N点DFT,即有

$$2\operatorname{Re}\left\{X[k]e^{-j\pi k/(2N)}\right\} = 2\sum_{n=0}^{N-1} x[n]\cos(\pi k(2n+1)/2N)$$

则有
$$X_2[k] = e^{j\pi k/(2N)} X^{c2}[k]$$
, or $X_2[k] e^{-j\pi k/(2N)} = X^{c2}[k]$, $k = 0, 1, \dots, N-1$

结论: N点序列 x[n]的DCT-2($X^{c2}[k]$)与其半样点对称延拓序列($x_2[n]$)的2N点DFT($X_2[k]$)的前N个样值乘上相位因子($e^{-j\pi k/(2N)}$)后的序列相同。



8.8.5 DCT-2的能量压缩性质

有限长序列的DCT-2的系数通常比DFT更多地集中在较低序号的部分,即变换域的能量更集中或能量压缩了。

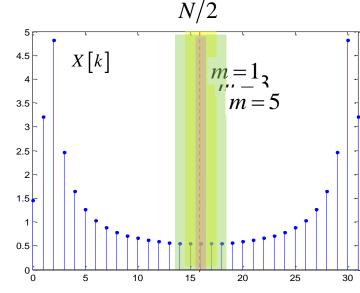
DCT-2和DFT能量压缩性能可通过变换域<mark>截短逼近误差</mark>性能来评估。

◆ 定义序列x[n]的 DFT截短逼近序列为

$$x_m^{dft}[n] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} T_m[k] X[k] e^{j2\pi kn/N}, \quad n = 0, 1, \dots, N-1$$

其中X[k]为x[n]的N点 DFT,并且

$$T_{m}[k] = \begin{cases} 1, & 0 \le k \le (N-1-m)/2 \\ 0, & (N+1-m)/2 \le k \le (N-1+m)/2 \\ 1, & (N-1+m)/2 \le k \le N-1 \end{cases}$$



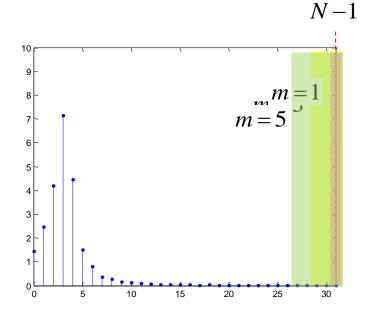


8.8.5 DCT-2的能量压缩性质

◆定义序列 x[n]的 DCT截短逼近序列为

$$x_{m}^{dct}[n] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1-m} \beta[k] X^{c2}[k] \cos\left(\frac{\pi k (2n+1)}{2N}\right)$$

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



◆DFT和DCT截短逼近误差分别为

$$E^{dft}\left[m\right] = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} \left| x[n] - x_m^{dft}[n] \right|^2$$

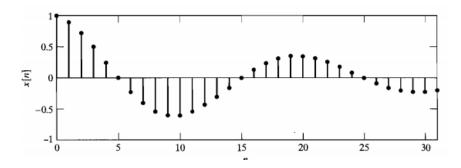
$$E^{dct}[m] = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} |x[n] - x_m^{dct}[n]|^2$$

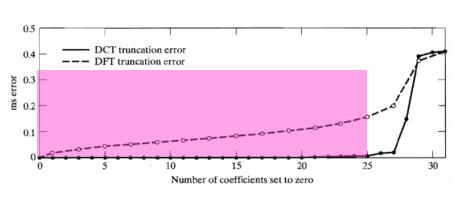


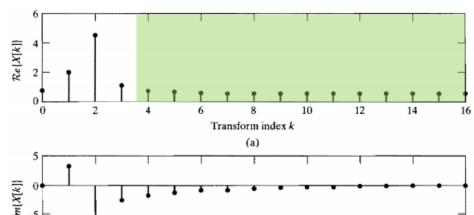
8.8.5 DCT-2的能量压缩性质

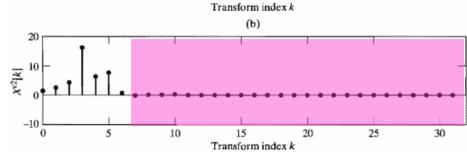
◆ 示例8.13 DCT-2的能量压缩

输入测试序列为 $x[n] = a^n \cos(\omega_0 n + \phi)$, $n = 0, 1, \dots, N-1$ 其中 a = 0.9, $\omega_0 = 0.1\pi$, $\phi = 0$, N = 32









(c)

-10

12

14