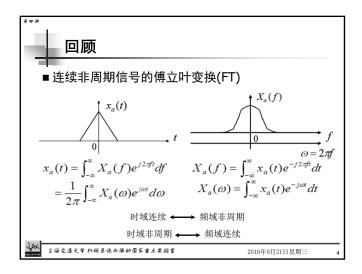


#### 第四讲

# 离散傅立叶变换

《数字信号处理》第一部分



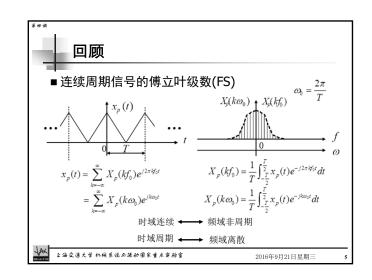


- 离散傅里叶变换(DFT)的导出
- 离散傅里叶变换(DFT)的性质
- 快速傅立叶变换
- 利用DFT计算线性卷积
- 利用DFT进行频谱分析



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验

2016年9月21日星期三

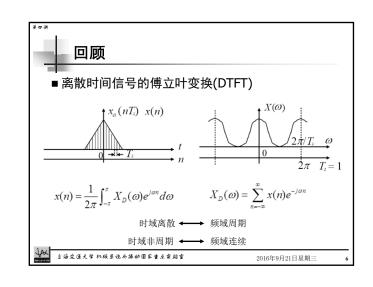


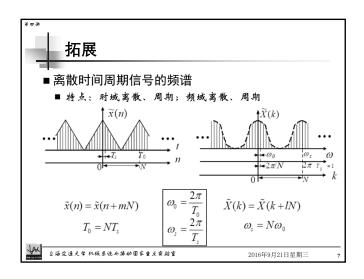


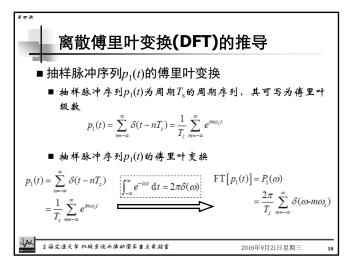
# A CHARLES

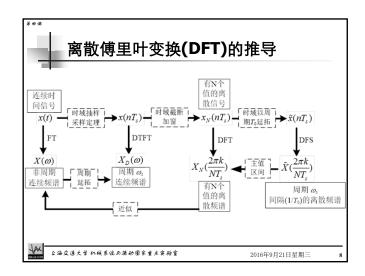
# 离散傅里叶变换(DFT)的导出

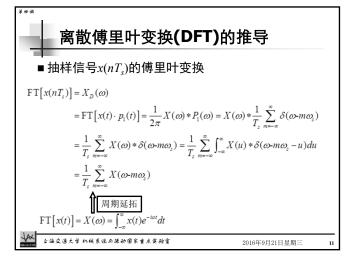
- 离散傅里叶变换(DFT)的导出
- 离散傅里叶变换(DFT)的性质
- 快速傅立叶变换
- 利用DFT计算线性卷积
- 利用DFT进行频谱分析

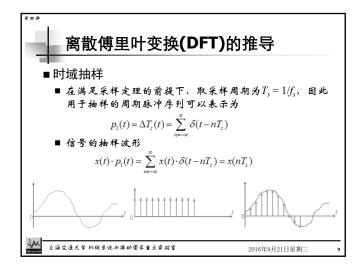


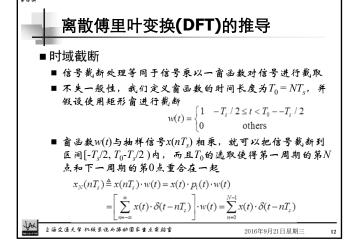














#### 离散傅里叶变换(DFT)的推导

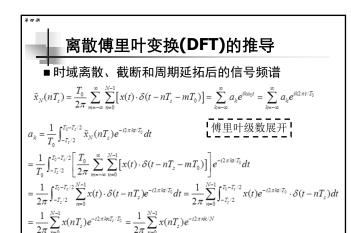
- ■时域周期延拓
  - 经过时域离散、截断步骤后,信号在时域是:离散的, 并且是时间受限的; 在频域是: 周期的, 但是连续的
  - 考虑到周期信号的频谱离散特点,要得到离散频谱,只 要是肘域变成周期信号即可
  - 实现时把区间[ $-T_s/2$ ,  $T_0$ - $T_s/2$ )内函数按照周期 $T_0$ 进行周期 延拓,即把该区间内的波形平移 $nT_0(0 
    eq n \in Z)$ 后叠加形成
  - 周期延拓中的搬移可以通过与δ(t-nT<sub>0</sub>)的卷积来实现,因 此周期延拓后的波形在数学上可以表示为原始波形与冲 击串序列的卷积

$$\tilde{x}_N(nT_s) = x_N(nT_s) * p_2(t)$$



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三





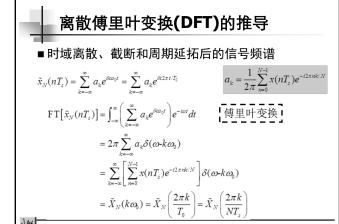
#### 离散傅里叶变换(DFT)的推导

- ■时域周期延拓
  - x(nT<sub>s</sub>)以T<sub>0</sub>为周期延拓后,根据周期信号频谱的特点,离 散谱线间隔为 $\omega_0 = 2\pi/T_0$ , 可设计频域冲激序列为

$$\begin{split} P_{1}(\omega) &= \sum_{m=-\infty}^{\infty} \delta(\omega - m\omega_{0}) \\ &\prod \\ P_{1}(t) &= \sum_{m=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_{z}) \underbrace{\xrightarrow{FT}}_{IFT} P_{1}(\omega) = \frac{2\pi}{T_{z}} \sum_{m=-\infty}^{\infty} \delta(\omega - m\omega_{z}) \end{split}$$

$$p_2(t) = \frac{T_0}{2\pi} \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_0)$$









#### 离散傅里叶变换(DFT)的推导

- ■时域周期延拓
  - x<sub>N</sub>(nT<sub>s</sub>)以T<sub>0</sub>为周期延拓,等效于x<sub>N</sub>(nT<sub>s</sub>)与p<sub>2</sub>(t) 时域卷积

$$\begin{split} \tilde{x}_N(nT_z) &= x_N(nT_z) * p_2(t) \\ &= \left[\sum_{n=0}^{N-1} x(t) \cdot \mathcal{S}(t-nT_z)\right] * \left[\frac{T_0}{2\pi} \sum_{m=-\infty}^{\infty} \mathcal{S}(t-mT_0)\right] \\ &= \frac{T_0}{2\pi} \sum_{m=-\infty}^{\infty} \sum_{n=0}^{N-1} \left[\left(x(t) \cdot \mathcal{S}(t-nT_z)\right) * \mathcal{S}(t-mT_0)\right] \\ &= \frac{T_0}{2\pi} \sum_{m=-\infty}^{\infty} \sum_{n=0}^{N-1} \left[x(t) \cdot \mathcal{S}(t-nT_z-mT_0)\right] \end{split}$$



L 治交通大学 机械系统与排动图家重点实验室

2016年9月21日星期日



#### 离散傅里叶变换(DFT)的推导

■时域离散、截断和周期延拓后的信号频谱

$$\begin{split} \text{FT}\left[\tilde{x}_{N}(nT_{z})\right] &= \sum_{k=-\infty}^{\infty} \left\lfloor \sum_{n=0}^{N-1} x(nT_{z}) e^{-i2\pi nk!N} \right\rfloor \mathcal{S}(\omega - k\omega_{0}) \\ &= \tilde{X}_{N}(k\omega_{0}) = \tilde{X}_{N}\left(\frac{2\pi k}{T_{0}}\right) = \tilde{X}_{N}\left(\frac{2\pi k}{NT_{z}}\right) \end{split}$$

- 显然, $\tilde{x}_N(nT_z)$ 的频谱 $\tilde{X}_N\left(\frac{2\pi k}{NT_z}\right)$ 是一个离散函数,它仅在离
  - 散频率点  $\frac{2\pi k}{NT_z}$  处取值,频率间隔为  $\frac{2\pi}{NT_z}$  ,或  $\frac{2\pi}{T_0}$  ,或 $\omega_0$  ;
- 同射由于 $\tilde{X}_N \left( \frac{2\pi (k+N)}{NT_z} \right) = \tilde{X}_N \left( \frac{2\pi k}{NT_z} \right)$ ,则 $\tilde{X}_N \left( \frac{2\pi k}{NT_z} \right)$ 是一个

上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室



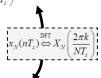
#### 离散傅里叶变换及其逆变换的定义

- DFT定义
  - 设 $x_N(nT_s)$ 是连续函数x(t)的N个抽样值,n=0,1,...,N-1, 这N个点DFT定义为

$$\mathrm{DFT}\left(x_N(nT_z)\right) = \sum_{n=0}^{N-1} x_N(nT_z) e^{-i2\pi nk/N} \triangleq X_N \left(\frac{2\pi k}{NT_z}\right), \quad (k=0,1,...,N-1)$$

- IDFT定义
  - IDFT定义

     设 $X_N(2\pi k/NT_s)$ 是连续频率函数 $X(\omega)$ 的N个抽样值,k=0,1,...,N-1,  $|x_N(nT_s)| \Leftrightarrow X_N\left(\frac{2\pi k}{NT_s}\right)$ 这N个点IDFT定义为



$$\text{IDFT} \left( X_N \left( \frac{2\pi k}{NT_z} \right) \right) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_N \left( \frac{2\pi k}{NT_z} \right) e^{i2\pi n k v \cdot N} \triangleq x_N (nT_z), \quad (n=0,1,...,N-1)$$



2016年9月21日星期三



#### 离散傅里叶变换及其逆变换的定义

■ 根据变换核函数的正交性,我们可以验证IDFT公式

$$\begin{split} \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_N \Bigg( \frac{2\pi k}{NT_z} \Bigg) e^{i2\pi nk!/N} &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \Bigg[ \sum_{m=0}^{N-1} x_N (mT_z) e^{-i2\pi mk!/N} \Bigg] e^{i2\pi nk!/N} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{m=0}^{N-1} x_N (mT_z) \Bigg[ \sum_{k=0}^{N-1} e^{i2\pi nk!/N} e^{-i2\pi mk!/N} \Bigg] \\ &= \frac{1}{N} \sum_{m=0}^{N-1} x_N (mT_z) N \mathcal{S}(n-m) \\ &= x_N (nT_z) \end{split}$$



£海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三



#### 离散傅里叶变换及其逆变换的定义

■ 复指数函数集{ $e^{jn\omega_0t}$ ,  $n \in \mathbb{Z}$ }在( $t_0$ ,  $t_0+T_0$ )区间内是完 备的正交函数集

$$\int_{t_0}^{t_0+T_0} \left(e^{jm\omega_0 t}\right) \left(e^{jn\omega_0 t}\right)^* dt = T_0 \delta(m-n)$$

■ 复指数 e<sup>-j2 mik/N</sup> 称为DFT的变换核函数, 具有如下正 交性

$$\sum_{k=0}^{N-1} e^{-j2\pi k n/N} \left( e^{-j2\pi k r/N} \right)^* = \sum_{k=0}^{N-1} e^{-j2\pi k n/N} e^{j2\pi k r/N} = N \delta(n-r)$$



£海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室



#### 离散傅里叶变换及其逆变换的定义

- 简记*W<sub>N</sub>* = *e*-*j*2π/*N* 
  - 核函数的正交性可表示为

$$\sum_{k=0}^{N-1} W_N^{kn} (W_N^{kr})^* = N \delta(n-r)$$

■ DFT可以表示为

$$X_{N}\left(\frac{2\pi k}{NT_{z}}\right) = \sum_{n=0}^{N-1} x_{N}(nT_{z})W_{N}^{nk} \quad (k = 0, 1, ..., N-1)$$

$$x_{N}(nT_{z}) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_{N} \left( \frac{2\pi k}{NT_{z}} \right) W_{N}^{-nk}, \quad (n = 0, 1, ..., N-1)$$





#### 离散傅里叶变换及其逆变换的定义

■复指数 e<sup>-j2mk/N</sup> 称为DFT的变换核函数,具有如下正  $\sum_{k=0}^{N-1} e^{-j2\pi kn/N} \left(e^{-j2\pi k\sigma/N}\right)^* = \sum_{k=0}^{N-1} e^{-j2\pi kn/N} e^{j2\pi k\sigma/N} = N\delta(n-r)$ 

$$\sum_{k=0}^{N-1} e^{-j2\pi \ln N} \left( e^{-j2\pi \ln N} \right)^* = \sum_{k=0}^{N-1} 1 = N$$

■ 如果 $r\neq n$ ,设 $q=e^{j2\pi(r-n)/N}$ ,则在 $0\leq r,n\leq N$ -1时, $q\neq 1$ ,从而

$$\sum_{k=0}^{N-1} e^{-j2\pi i n v/N} e^{j2\pi i n v/N} = \sum_{k=0}^{N-1} q^k = \frac{1-q^N}{1-q} = 0$$



AX 上海交通大学 机械系统与源动圆家重点实验室



#### DFT离散谱的性质

■ 通常称 $X_N(2\pi k/NT_s)(k \in \mathbb{Z})$ 为离散序列 $x_N(nT_s)(0 \le n < N)$ 的DFT 离散谱; 满足采样定理的条件下, 通常简记 $x_N(nT_s)$ 为x(n),  $X_N(2\pi k/NT_s)$ 简记为X(k)

$$\begin{split} X\left(k\right) &= \sum_{n=0}^{N-1} x(n) \mathcal{W}_{N}^{nk}, \quad (k=0,1,...,N-1) \\ x(n) &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X\left(k\right) \mathcal{W}_{N}^{-nk}, \quad (n=0,1,...,N-1) \end{split}$$

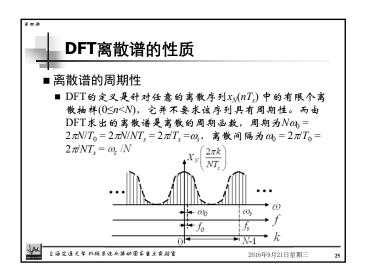
■ W<sub>N</sub>的性质:关于k呈现一定的周期性和对称性

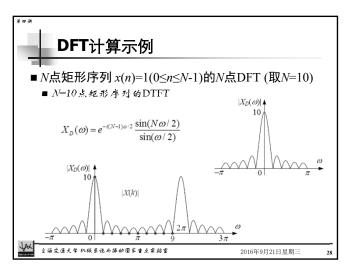
$$W_N^N = e^{-j2\pi} = 1$$

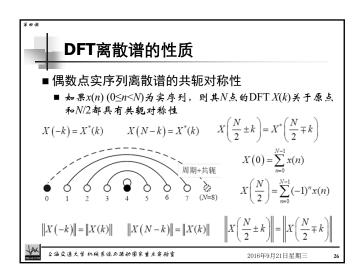
$$W_N^{N/2} = e^{-j\pi} = -1$$

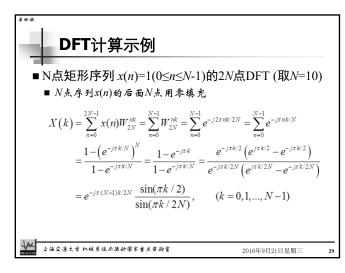
$$W_N^{N+r} = W_N^N W_N^r = W_N^r$$
  $W_N^{N/2+r} = W_N^{N/2} W_N^r = -W_N^r$ 

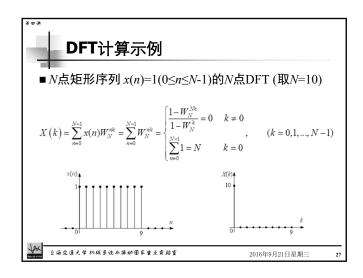
$$\boxed{W_N^m = e^{-j2\pi m n/m N} = e^{-j2\pi m n/m N} = e^{-j2\pi n/N} = W_N^n \left( \forall m,n \in Z \right)}$$
 上海交通大学 机械系统系统和图象重点条约室 2016年9月21日星期三

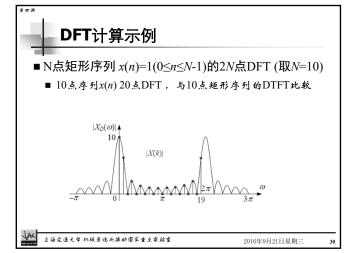










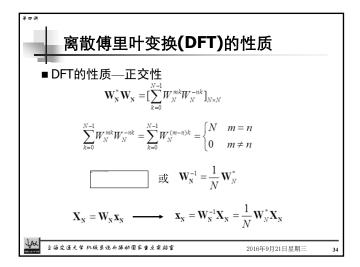






### 离散傅里叶变换(DFT)的性质

- 离散傅里叶变换(DFT)的导出
- 离散傅里叶变换(DFT)的性质
- 快速傅立叶变换
- 利用DFT计算线性卷积
- 利用DFT进行频谱分析





#### 离散傅里叶变换(DFT)的性质

■ DFT, IDFT  $W_N = e^{-j\frac{2\pi}{N}}$ 

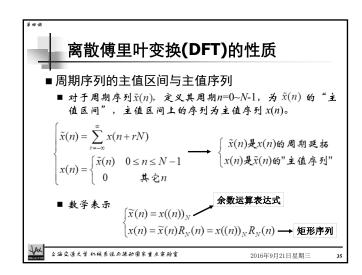
$$X(k) = \text{DFT}\left[x(n)\right] = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{nk} \qquad 0 \le k \le N-1$$
$$x(n) = \text{IDFT}\left[X(k)\right] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k)W_N^{-nk} \qquad 0 \le n \le N-1$$

- DFT的性质—线性 DFT[ax(n) + by(n)] = aX(k) + bY(k)
  - 式中, a, b为任意常数
  - 若x(n)和y(n)的长度不等,分别为N1和N2,则ax(n)+by(n)的长度应为N= $\max[N1,N2]$ ,故DFT必须按长度N计算,将长度短的补零后再做DFT.



上海交通大学 机械系统与振动图家重点实验室

2016年9月21日星期三





#### 离散傅里叶变换(DFT)的性质

■ DFT的性质—正交性  $X(k) = DFT[x(n)] = \sum_{n=1}^{N-1} x(n)W_n^{nk}$   $0 \le k \le N-1$ 

$$\mathbf{W_{N}} = \begin{bmatrix} W_{N}^{0} & W_{N}^{0} & W_{N}^{0} & \dots & W_{N}^{0} \\ W_{N}^{0} & W_{N}^{1} & W_{N}^{2} & \dots & W_{N}^{N-1} \\ W_{N}^{0} & W_{N}^{1} & W_{N}^{2} & \dots & W_{N}^{N-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ W_{N}^{0} & W_{N}^{N-1} & W_{N}^{2(N-1)} & \dots & W_{N}^{(N-1)(N-1)} \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{X}_{N} = \{X(0), X(1), ..., X(N-1)\}^{T}$$
  $\mathbf{x}_{N} = \{x(0), x(1), ..., x(N-1)\}^{T}$ 



上海交通大学 机械系统与振动图家重点实验室

2016年9月21日星期三



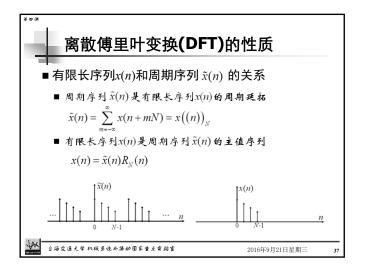
#### 离散傅里叶变换(DFT)的性质

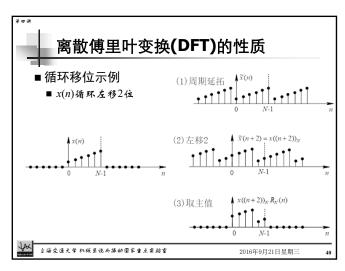
- 余数运算表达式
  - 如果 $n = n_1 + mN$ ,  $0 \le n_1 \le N-1$ , m 为 整数, 则有:  $((n))_N = (n_1)$
  - 此运算符表示n被N除, 商为m, 余数为n<sub>1</sub>
  - (n₁)是((n))N的解,或称作取余数

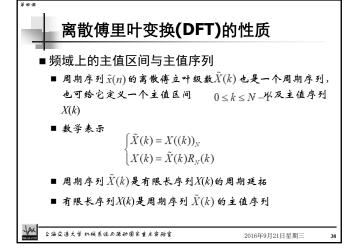
$$n = 25, N = 9 - - - - + \frac{n = 25 = 2 \times 9 + 7 = 2N + n_1}{((25))_9 = (7)}$$

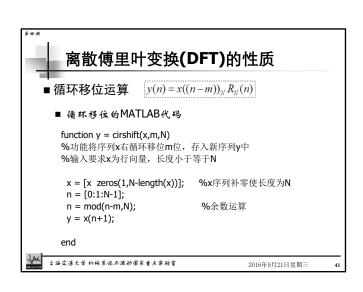
$$n = -4, N = 9 - - - - + \frac{n = -4 = -9 + 5 = -N + 5}{((-4))_9 = (5)}$$

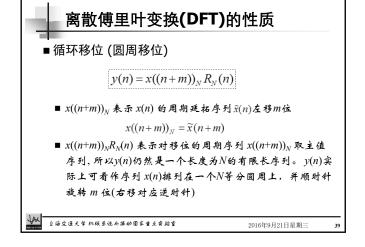
上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验官

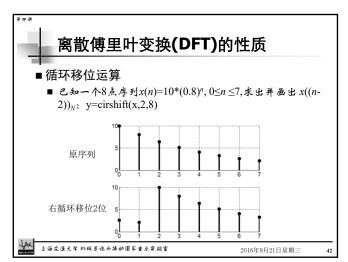


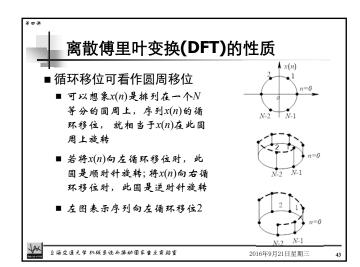


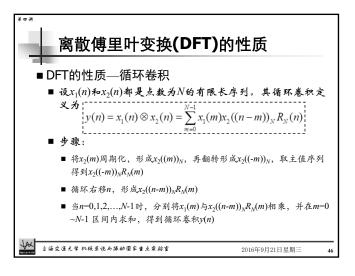


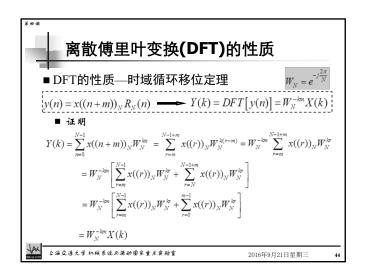


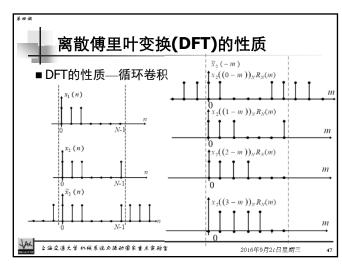


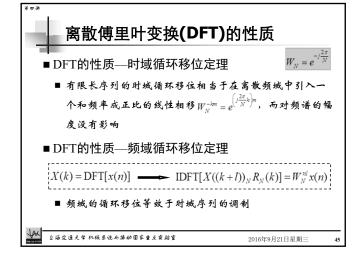


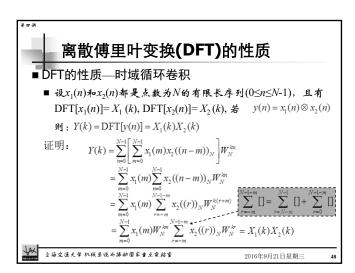














#### 离散傅里叶变换(DFT)的性质

- DFT的性质—频域循环卷积
  - 设 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 都是点数为N的有限长序列( $0 \le n \le N-1$ ),

若 
$$y(n) = x_1(n)x_2(n)$$

$$Y(k) = DFT[y(n)]$$

$$= \frac{1}{N} \sum_{l=0}^{N-1} X_1(l) X_2((k-l))_N R_N(k)$$

$$= \frac{1}{N} \sum_{l=0}^{N-1} X_2(l) X_1((k-l))_N R_N(k)$$

$$= \frac{1}{N} X_1(k) \otimes X_2(k)$$

■ 时域序列相乘,乘积的DFT等于各个DFT的循环卷积再乘 以1/N



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三



#### 快速傅立叶变换

- ■引言
  - 1965年库利(J. W. Cooley)和图基(J. W. Tukey)在《计算数 学》上发表了著名的"机器计算傅里叶级数的一种算法" 的文章、提出了DFT的一种快速算法
  - 自此,人们开始认识到DFT运算的一些内在规律,并对算 法进行了改进,从而很快地发展和完善了一套高速有效 的运算方法,这就是快速傅里叶变换(FFT)算法。FFT使 DFT的计算大大简化,运算时间一般可缩短一、二个数量 级,从而使DFT在实际中真正得到了广泛的应用
  - 快速傅里叶变换(FFT)并不是一种新的变换,而是离散博 里叶变换(DFT)的一种快速算法



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三



#### 离散傅里叶变换(DFT)的性质

- DFT的性质—共轭对称性
  - 设 x\*(n)为 x(n)的共轭复数序列,则DFT[x\*(n)]=X\*(N-k)
- DFT的性质—Parseval定律
  - 可证明DFT形式下的Parseval定律:

$$\sum_{n=0}^{N-1} x(n)y^{*}(n) = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} X(n)Y^{*}(n)$$

■ 当y(n)=x(n)时,即为有限长序列的能量:

$$\sum_{n=1}^{N-1} |x(n)|^2 = \frac{1}{N} \sum_{n=1}^{N-1} |X(k)|^2$$



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三



#### 快速傅立叶变换

- DFT的运算量分析
  - 一次复数乘法需用四次实数乘法和二次实数加法; 一次 复数加法则需两次实数加法

$$(a+jb)(c+jd) = (ac-bd) + j(ad+bc)$$

$$(a+jb)+(c+jd)=(a+c)+j(b+d)$$

■ N点DFT的运算量分析



复数乘法 复数加法 实数乘法 实数加法

N-1

4N

 $4N^2$ 

2(2N-1)

 $N \uparrow X(k)$ 

 $N^2$ 

N(N-1)

2N(2N-1)

上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三





# 快速傅立叶变换

- 离散傅里叶变换(DFT)的导出
- 离散傅里叶变换(DFT)的性质
- 快速傅立叶变换
- 利用DFT计算线性卷积
- 利用DFT进行频谱分析



#### 快速傅立叶变换

- ■减少DFT的运算量的途径
  - 利用W<sup>nk</sup> = e<sup>-j<sup>2π</sup>N<sup>nk</sup>的特性</sup>

(1)对称性

 $(W_N^{nk})^* = W_N^{-nk} = W_N^{(N-n)k}$   $W_N^{(k+N/2)} = -W_N^k$ 

(2)周期性

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

(3) 可约性  $W_N^{nk} = W_{mN}^{mnk}$   $W_N^{nk} = W_{N/m}^{nk/m}$ 

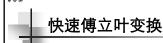
(4) 特殊点

 $W_N^0 = 1$   $W_N^{N/2} = -1$ 

■ 把N点DFT化为几组点数较少的DFT运算



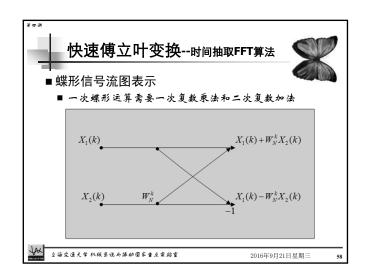
JAX 上海交通大学 机械系统与裸动圆家重点实验室

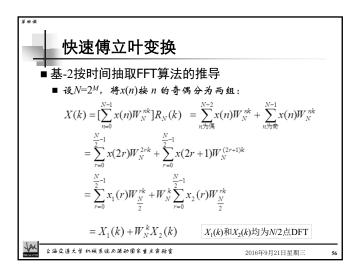


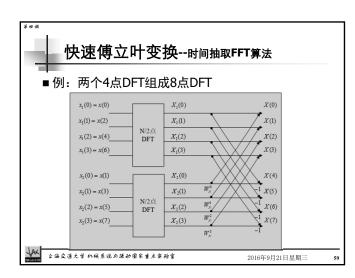
- FFT的两个重要算法
  - 基-2按时间抽取的FFT算法 [Decimation in Time (DIT)]
    - 设输入序列长度为*N=2<sup>M</sup>(M*为正整数),将该序列按时间顺序的奇偶分解为越来越短的子序列,称为基2按时间抽取的FFT算法,也称为Coolkey-Tukey算法
    - 若不满足 $N=2^M$ 这个条件,可以人为地加上若干零值(加零补长)使其达到 $N=2^M$
  - 基-2按频率抽取的FFT算法 [Decimation in Frequency (DIF)]
    - 设输入序列长度为N=2<sup>M</sup>(M为正整数),将该序列的频域的输出序列X(k)(也是N点序列),按其频域顺序的奇偶分解为越来越短的子序列,称为基2按频率抽取的FFT算法。也称为Sander-Tukey算法

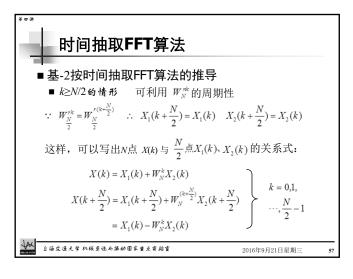


£海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室











第四讲

#### 快速傅立叶变换--时间抽取FFT算法

- ■进一步分解,可进一步节省计算量
  - N 点DFT化为2组N/2点DFT运算的计算量可以减小一半
  - 按照这个办法,继续把N/2用2除,由于 $N=2^M$ ,仍然是偶数,可以被2整除,因此可以对两个N/2点的DFT再分别作进一步的分解。即对 $X_1(k)$ 和 $X_2(k)$ 的计算,又可以分别通过计算两个长度为N/4=2点的DFT,进一步节省计算量,这样,一个8点的DFT就可以分解为四个2点的DFT
  - 2点DFT运算为一蝶形运算

 $X(0) = x(0) + W_2^0 x(1) = x(0) + W_N^0 x(1)$ 

 $X(1) = x(0) + W_2^1 x(1) = x(0) - W_N^{\circ} x(1)$ 



£海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三

\$ 10 i

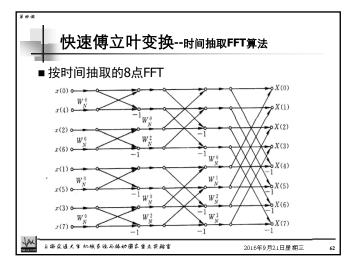
# 快速傅立叶变换

- ■时间抽取FFT的运算特点--原位计算
  - 当数据输入到存储器中以后,每一级运算的结果仍然储存在同一组存储器中,直到最后输出,中间无需其它存储器,这叫原位计算
  - ■每一級运算均可在原位进行,这种原位运算结构可节省存储单元,降低设备成本,还可节省寻址的时间



4.海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三





#### 快速傅立叶变换

- ■时间抽取FFT的运算特点--码位倒置
  - 对按时间抽取FFT的原位运算结构, 当运算完毕时, 正好顺序存放着 X(0), X(1), X(2), ..., X(7), 因此可直接按顺序输出, 但这种原位运算的输入 x(n) 却不能按这种自然顺序存入存储单元中, 而是按x(0), x(4), x(2), x(6), ..., x(7)的顺序存入存储单元, 这种顺序看起来相当杂乱, 然而它也是有规律的。当用二进制表示这个顺序时, 它正好是"码位倒置"的顺序
    - 例如,原来的自然顺序应是 x(1)的地方,现在放着 x(4),用二进制码表示这一规律时,则是在

x(001)处放着 x(100)

x(011)处放着 x(110)



2016年9月21日星期三

第四讲

## 快速傅立叶变换

- ■时间抽取FFT算法与直接DFT运算量比较
  - 对于N=2<sup>M</sup>,总是可以通过M次分解,最后成为2点的DFT 运算。这样构成从x(n)到X(k)的M级运算过程。从上面的流图可看到,每一级运算都由N/2个蝶形运算构成。因此每一级运算都需要N/2次复聚和N次复加,这样经过时间抽取后M级运算总共需要的运算

  - 而直接运算射与N<sup>2</sup> 成正比
    - 例N=2048,N2=4194304,(N(2) $\log_2 N$ =11264,N2/[(N(2) $\log_2 N$ ) =392.4。FFT显然要比直接法快得多



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三

#### 快速傅立叶变换

- ■时间抽取法FFT的运算特点--码位倒置
  - 在实际运算中,先按自然顺序输入存储单元,然后再通过变址运算将自然顺序的存储转换成码位倒置顺序的存储,然后进行FFT的原位计算

| 码位倒置顺序                      | 自然顺序 | 二进码表示 | 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   | 010  | 3      |    |
|                             | 7    | 111   | 111  | 7      |    |
| L油交通大学 机械系统与推动图家重点实验室 2016: |      |       |      |        | 明三 |



#### 快速傅立叶变换

- 离散傅里叶反变换(IDFT)的快速计算方法
  - 前面讨论的FFT算法同样可以适用于离散傅里叶反变换 (1DFT)运算,即快速傅里叶反变换(IFFT)。比较IDFT和 DFT公式:

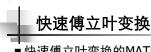
$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) W_N^{-nk}$$
$$X(k) = \sum_{k=0}^{N-1} x(n) W_N^{nk}$$

■ 只要把DFT运算中的每一个系数Wnk换成Wnk,最后再乘 以常数1/N,则以上所有按时间抽选或按频率抽选的FFT都 可以拿来运算IDFT。



b 海交通大学 机械系统与振动图家重点实验室

2016年9月21日星期三

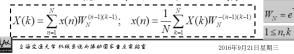


- 快速傅立叶变换的MATLAB命令
  - X = fft(x,N) 对离散时间信号x(n)计算 $N \perp DFT$ 
    - $\exists x(n)$ 的长度小于N,则在x(n)后面补0使x(n)的长度等于N;
    - 当x(n)的长度大于N,则取x(n)前面N位
    - 缺省N值为x(n)的长度;
    - 采用的算法:  $N=2^m \rightarrow 基2$ 的快速算法;

 $N \neq 2^m \rightarrow$  混合基算法,慢;

N为质数→用原始的DFT算法。

- x=ifft(X,N) 用来计算DFT 的反变换 IDFT
- MATLAB数组从1开始,DFT和IDFT公式为:





# 快速傅立叶变换

- 离散傅里叶反变换(IDFT)的快速计算方法
  - 还有一种完全不用改变FFT的程序就可以计算IFFT的方法。 我们对IDFT公式式取共轭:

$$(W_N^{-nk})^* = W_N^{nk}$$
  $x^*(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X^*(k) W_N^{nk}$ 

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

■ 这说明,只要先将X(k)取共轭,就可以直接利用FFT子程 序,最后再将运算结果取一次共扼,并乘以1/N,即得到 x(n)值



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三



# 利用DFT计算线性卷积

- 离散傅里叶变换(DFT)的导出
- 离散傅里叶变换(DFT)的性质
- 快速傅立叶变换
- 利用DFT计算线性卷积
- 利用DFT进行频谱分析

### 快速傅立叶变换

- 实序列的FFT算法
  - 实际工作中序列一般都是实序列,如果直接按照FFT的算 法计算,就是把序列看成是虚部为零的复序列计算,这 增加了存储量和运算时间
  - 解决方法一:
    - - $^{N}$  $_{L}$  $_{L}$ 个序列作虚部,计算完FFT后,有DFT的共轭对称性,由输出X(k) 得到两个实序列的N点DFT
  - 解决方法二:
    - 设x(n)为2N点序列,取x(n)的偶数点和奇数点作为新序列的实部和 虚部,有DFT的共轭对称性,达到用一个N点的FFT计算一个2N点 的实序列的DFT的目的



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

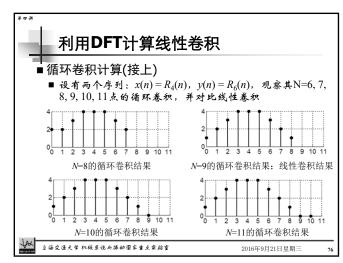
2016年9月21日星期三

#### 利用DFT计算线性卷积

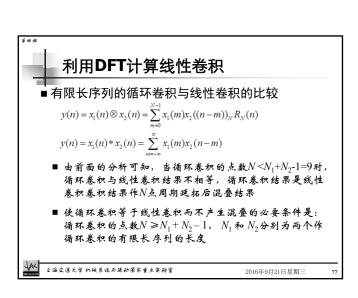
- ■引言
  - 大多数的实际问题是求解线性卷积,如信号x(n)通过线性 时不变系统h(n), 其輸出就是线性卷积y(n)=x(n)\*h(n)
  - 循环卷积比起线性卷积,在运算速度上有很大的优越性, 它可以采用快速傅里叶变换(FFT)技术,若能利用循环卷 积求线性卷积, 会带来很大的方便
  - 通过讨论比较 x(n)与h(n)的线性卷积和循环卷积,如果 x(n)、h(n)为有限长序列,分析在什么条件下线性卷积能 用循环卷积代替而不产生失真

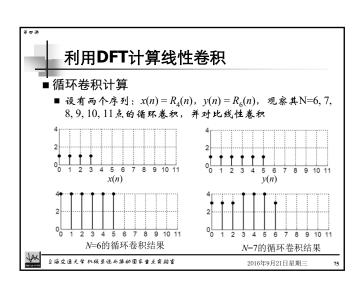
AX 上海交通大学 机械系统与振动图家重点实验室

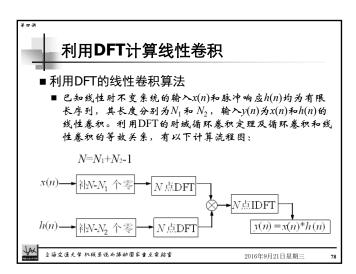


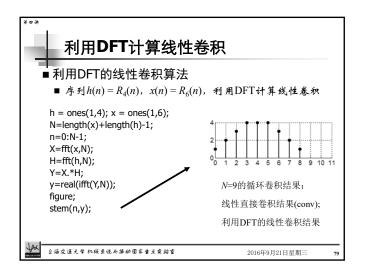


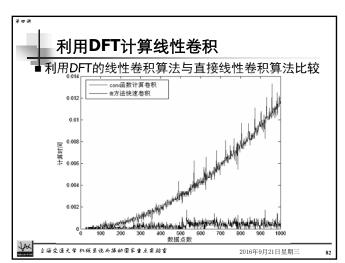














#### 利用DFT计算线性卷积

■利用DFT的线性卷积算法与直接线性卷积算法比较

$$x(n) * h(n) = ifft[ft(x(n)) \bullet fft(h(n))]$$
$$x(n) * h(n) = \sum_{m=-\infty}^{\infty} x(m)h(n-m)$$

- 利用DFT进行N点线性卷积计算,共需两次N点FFT和一 次IFFT运算,由于DFT的快速算法,当N较长时,算法所 需时间会明显比直接线性卷积算法节省时间
- ■作为验证,通过编制程序比较两种方法的执行时间:现有两个长度均为N点的随机序列,当数据点数N从1点增加到1000点时,通过100次随机序列线性卷积,计算两种线性卷积方法对不同数据点数的平均计算时间



上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

2016年9月21日星期三

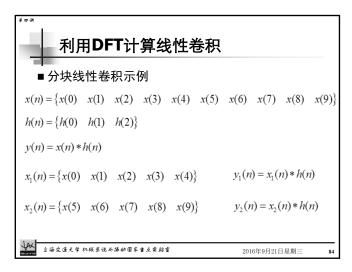


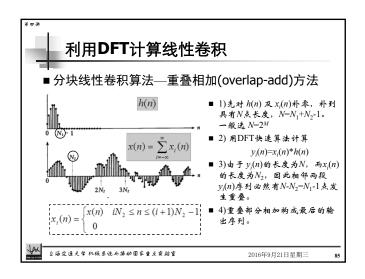
- 分块线性卷积算法
- 前面提到的补零算法适用于 x(n)、h(n) 两序列长度比较接近或相等的情况;如果x(n)、h(n) 长度相差较多,例如,h(n) 为某滤波器的单位脉冲响应,长度有限,用来处理一个很长的输入信号 x(n),或者处理一个连续不断的信号,按前述方法,h(n)要补许多零再进行计算,计算量有很大
- 长輪入序列的卷积计算可以将长序列分成较小的段,每 一小段长度与h(n)接近,通过计算每一小段的卷积然后相 加来得到完整的輸出

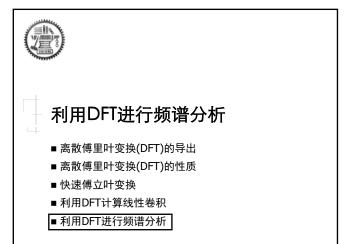


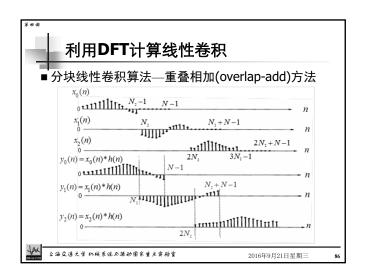
1 海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

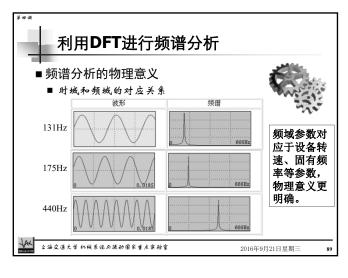




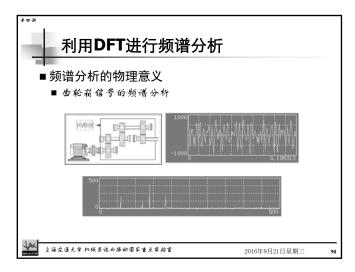


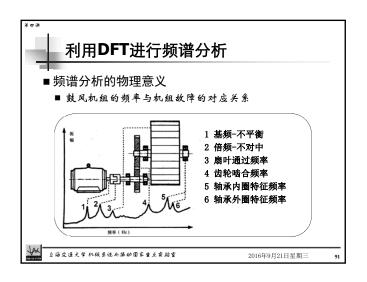






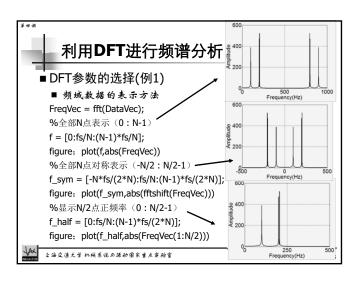


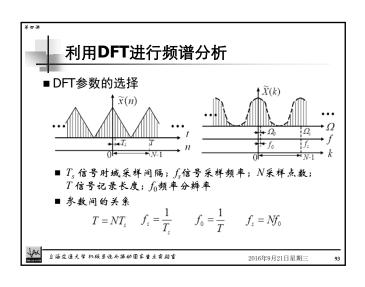


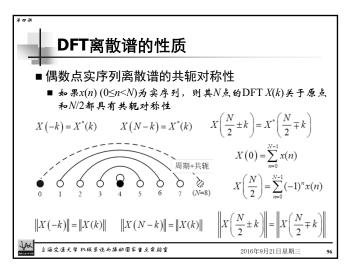


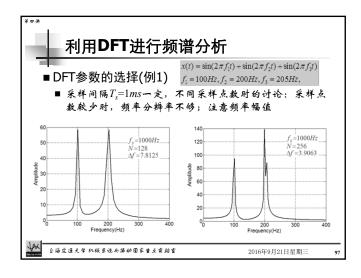














2016年9月21日星期三

上海交通大学 机械系统与振动圆家重点实验室

