数字信号处理

周治国

第三章 离散傅里叶变换

1.线性特性

$$x_3(n) = ax_1(n) + bx_2(n)$$

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

2.可用正变换计算逆变换

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

3.对称定理

$$\forall x(n) \xleftarrow{DFT} X(k)$$

$$\downarrow \downarrow \downarrow \qquad \frac{1}{N} X(n) \xleftarrow{DFT} X(-k) \triangleq x(N-k)$$

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

4.反转定理

$$\forall x(n) \xleftarrow{DFT} X(k)$$
则 $x(-n) \xleftarrow{DFT} X(-k)$

5.序列的总和

$$\sum_{n=0}^{N-1} x(n) = X(k) \Big|_{k=0} = X(0)$$

6.序列的起始值

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

7.序列加长后的DFT

$$\forall x(n), 0 \le n \le N-1 \longleftrightarrow X(k), 0 \le k \le N-1$$

$$g(n) = \begin{cases} x(n), & 0 \le n \le N - 1 \\ 0, & N \le n \le mN - 1 \end{cases} \quad \forall m \in I$$

问题:

$$G(k) = DFT[g(n)] \sim X(k)$$

由DFT的定义:

$$G(k) = \sum_{n=0}^{mN-1} g(n) W_{mN}^{kn}$$

$$= \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j\frac{2\pi}{Nm}kn}$$

$$= \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j\frac{2\pi}{N}\frac{k}{m}n}$$

$$= X(\frac{k}{m}) = X(e^{j\omega})|_{\omega = \frac{2\pi}{N}\frac{k}{m}}$$

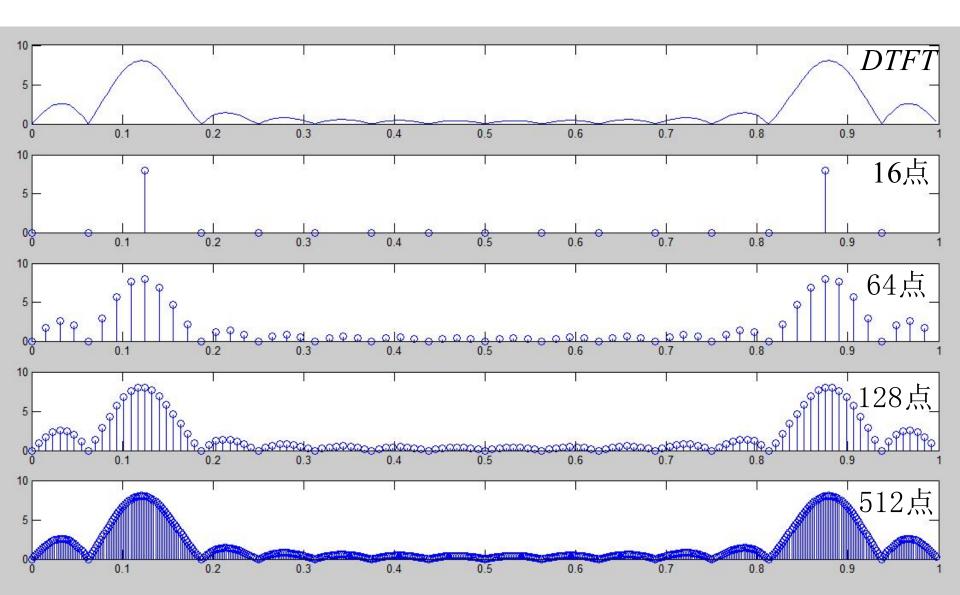
$$k = 0, 1, \dots, mN - 1$$

$$\overrightarrow{m} \quad X(k) = X(e^{j\omega})\Big|_{\omega = \frac{2\pi}{N}k}$$

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

$$X(e^{j\omega}) \stackrel{DTFT}{\longleftrightarrow} x(n)$$

:. *G*(*k*)与*X*(*k*) 具有相同的形状,不同之处是*G*(*k*)的频谱间隔比 *X*(*k*)的小。即通过补零,可以得到更加细致的频谱。



```
L2=0:63
dft_64=fft(x,64)
L3=0:127
dft_128=fft(x, 128)
L4=0:511
dft_512=fft(x,512)
nx=0:15
K=512
dw=2*pi/K
k=0:511
X=x*exp(j*dw*nx'*k)
subplot (5, 1, 1)
plot(k*dw/(2*pi), abs(X))
subplot (5, 1, 2)
stem(L1/16, abs(dft_16))
subplot (5, 1, 3)
stem(L2/64, abs(dft_64))
subplot (5, 1, 4)
stem(L3/128, abs(dft_128))
subplot (5, 1, 5)
stem(L4/512, abs(dft_512))
```

>> n=0:15

L1=0:15

x=sin(0.25*pi*n)

dft_16=fft(x, 16)

- 思考:
- 1.检索"频率分辨力"和"频率分辨率"的区别,或"频率分辨率"的两重含义。
- 2.从下面仿真,延长序列能否提高频率分辨力?能否提高频率分辨率?

频率分辨力:是指分辨<u>输入信号</u>中两个<u>频率分量</u>最小间隔的能力,即把频率信号区分开来的能力。

注意关于"频率分辨率"的说法有两种含义:

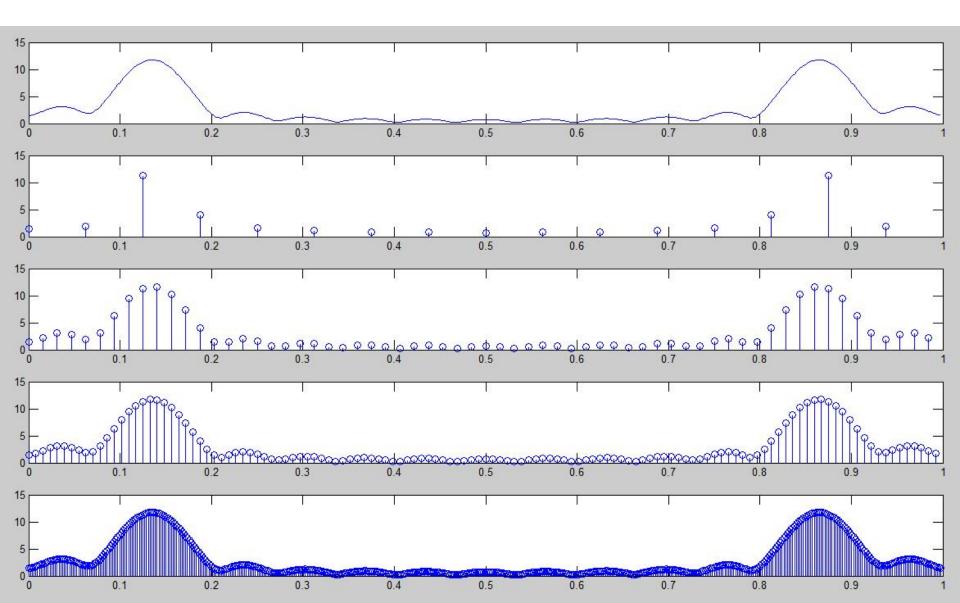
一种是本课本中P101"设F表示频率分量间的增量,它就是前面提到的频率分辨率(F=fs/N)";

另外一种在很多其他参考书中是这么描述的: "注意: 补零不能提高分辨率"。

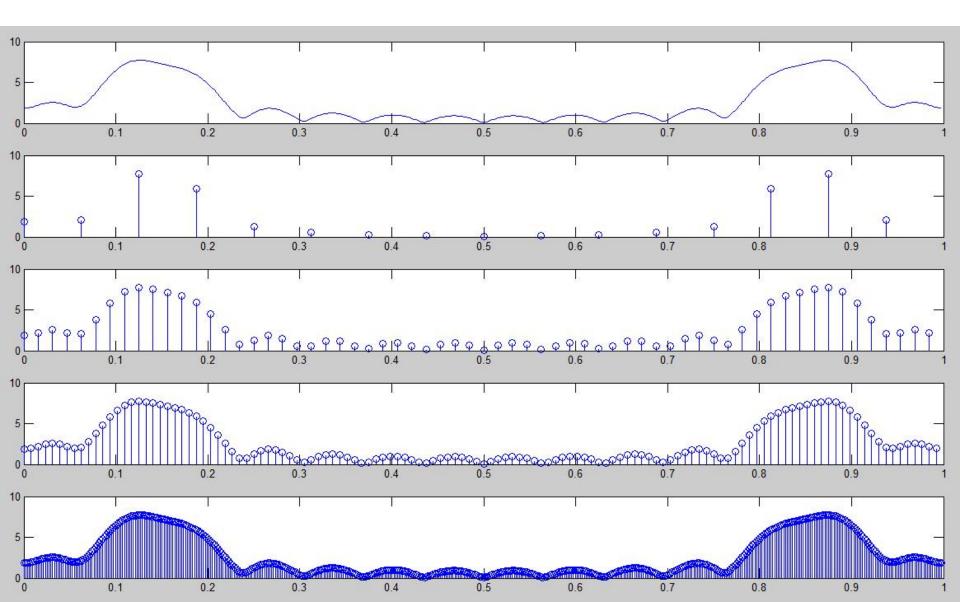
个人建议采用规范说法: "注意: 补零不能提高分辨力"。

可以参考"程佩青《数字信号处理》"第二版P121,有关频率分辨力的描述。

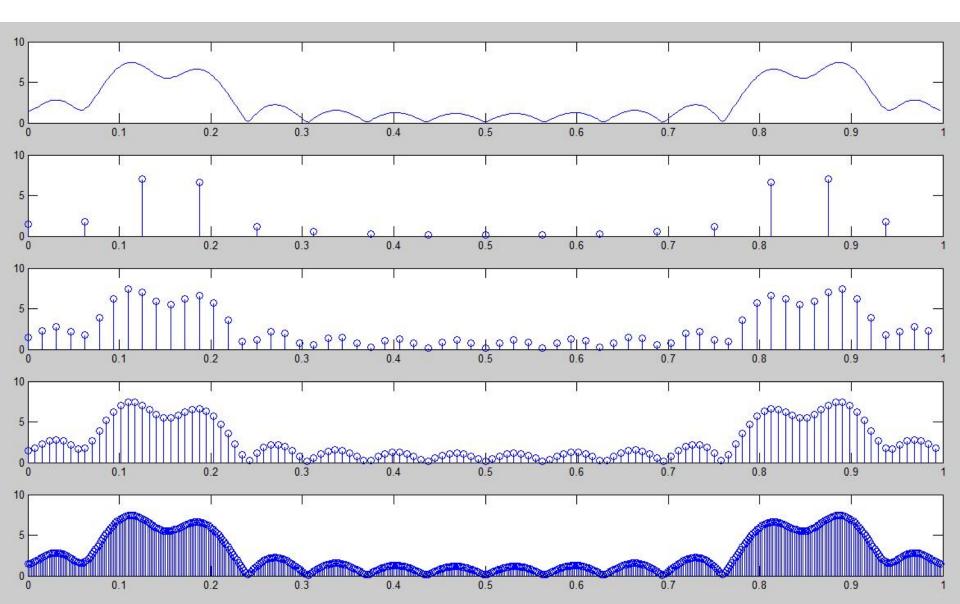
延长序列的DFT 序列x=sin(0.25*pi*n)+ sin(0.30*pi*n); n=0:15; 补零到64点,128点,512点,作DFT运算



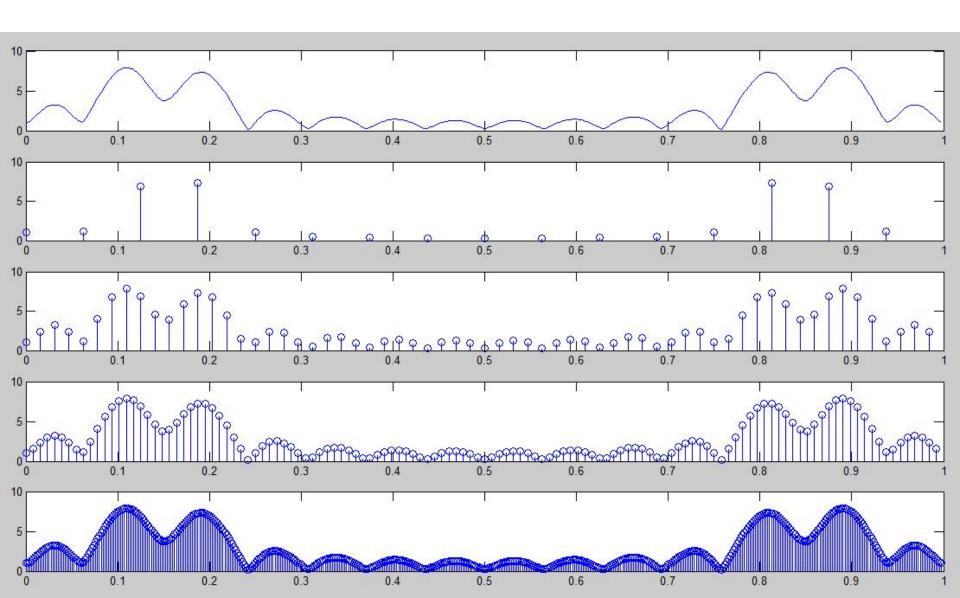
延长序列的DFT 序列x=sin(0.25*pi*n)+ sin(0.33*pi*n); n=0:15; 补零到64点,128点,512点,作DFT运算

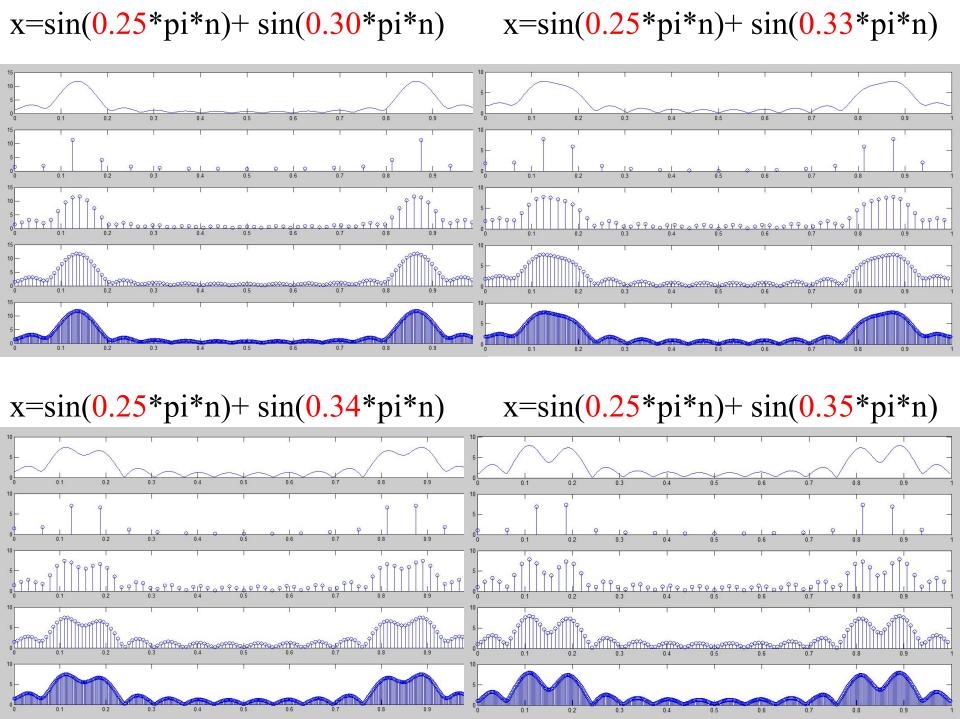


延长序列的DFT 序列x=sin(0.25*pi*n)+ sin(0.34*pi*n); n=0:15; 补零到64点, 128点, 512点, 作DFT运算



延长序列的DFT 序列x=sin(0.25*pi*n)+ sin(0.35*pi*n); n=0:15; 补零到64点,128点,512点,作DFT运算

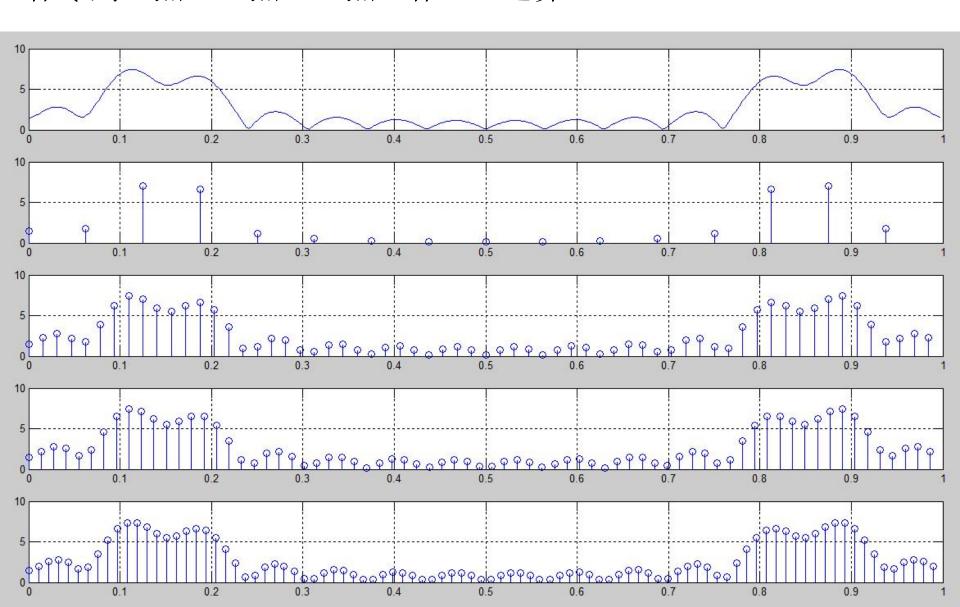




```
matlab参考程序:
                             n=0:15
                             x=\sin(0.25*pi*n)+\sin(0.34*pi*n)
                             L1=0:15
                             dft_16=fft(x,16)
                             L2=0:63
                             dft 64=fft(x,64)
                             L3=0:127
                             dft 128 = fft(x, 128)
                             L4=0:511
                             dft 512 = fft(x, 512)
                             nx = 0:15
                             K = 512
                             dw=2*pi/K
                             k=0:511
                             X=x*exp(j*dw*nx'*k)
                             subplot(5,1,1)
                             plot(k*dw/(2*pi),abs(X))
                             subplot(5,1,2)
                             stem(L1/16,abs(dft 16))
                             subplot(5,1,3)
                             stem(L2/64,abs(dft 64))
                             subplot(5,1,4)
                             stem(L3/128,abs(dft 128))
                             subplot(5,1,5)
                             stem(L4/512,abs(dft 512))
```

延长序列的DFT 序列x=sin(0 25*r (不是N的整数次幂)

序列x=sin(0.25*pi*n)+ sin(0.35*pi*n); n=0:15; 补零到64点,73点,93点,作DFT运算



问题1:

序列DFT运算后,X(k)中间几个点的模值 比较大,能否直接置零实现低通滤波?

8.圆周移位定理

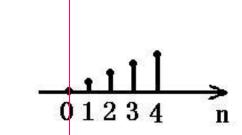
(1) 圆周移位

$$\forall x(n), 0 \le n \le N-1$$

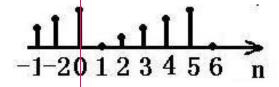
$$\widetilde{x}(n) = x(n)$$

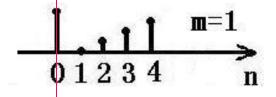
$$\widetilde{x}(n-m) = x((n-m))_N$$

$$x_1(n) = x((n-m))_N R_N(n)$$









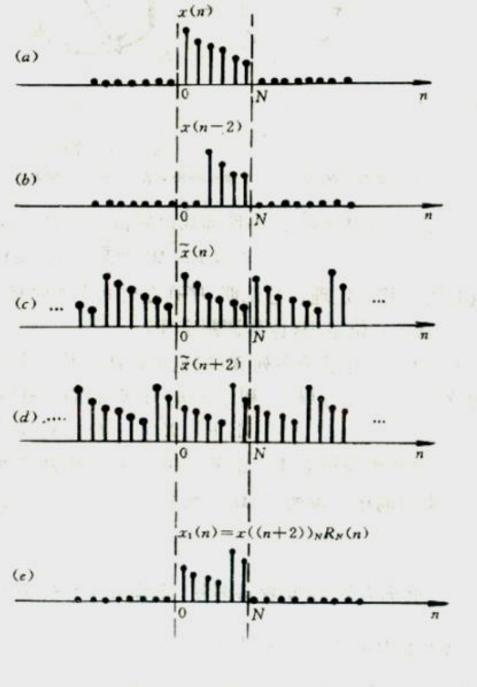


图 3-7 圆周移位过程图

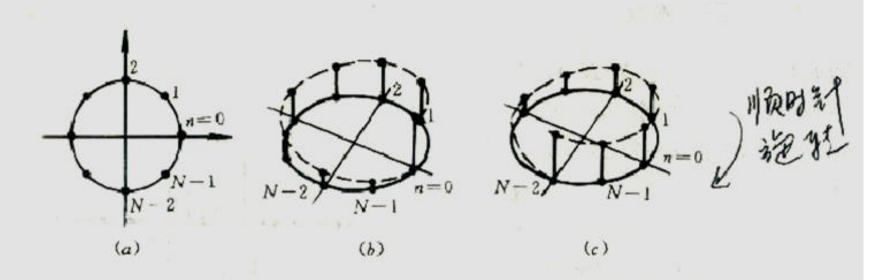


图 3-8 序列的圆周移位

(a) N 等分的圆周 (b) 将序列排列在 N 等分的圆周上 (c) 令圆周旋转得序列 x(n)的圆周移位

立体展示, 有助理解

圆周移位计算, 习题集: P38-4

已知序列
$$x(n) = \{1,1,3,2\}$$
, 画出

$$(a)x((-n))_5$$

$$(b)x((-n))_6R_6(n)$$

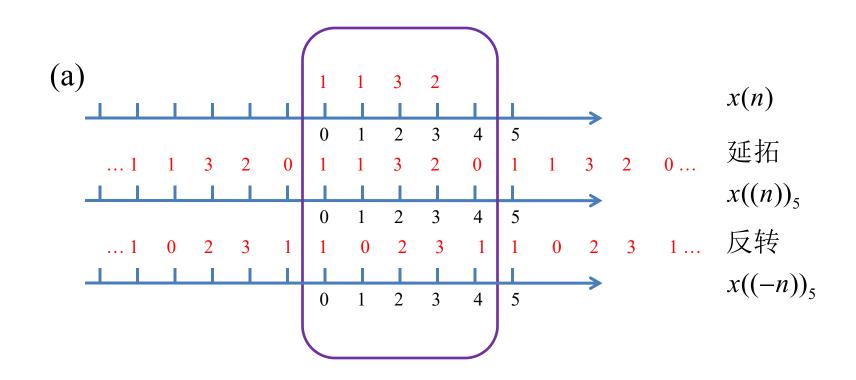
$$(c)x((n))_3R_3(n)$$

$$(d)x((n))_6$$

$$(e)x((n-3))_5R_5(n)$$

$$(f)x((n))_7R_7(n)$$

已知序列 $x(n) = \{1,1,3,2\}$,画出 $(a)x((-n))_5$ $(b)x((-n))_6R_6(n)$ $(c)x((n))_3R_3(n)$ $(d)x((n))_6$ $(e)x((n-3))_5R_5(n)$ $(f)x((n))_7R_7(n)$



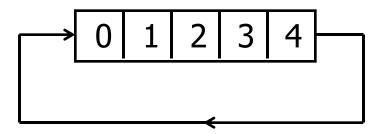
(2) 时间移位定理

$$\widetilde{X}_1(k) = W_N^{km} \widetilde{X}(k)$$

$$\therefore X_1(k) = \widetilde{X}_1(k)R_N(k)$$

$$= W_N^{km} \widetilde{X}(k)R_N(k)$$

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



循环移位

$$x_1(n) = x((n-m))_N R_N(n) \longleftrightarrow W_N^{km} X(k)$$

注意与(3-46)式比较

书上是左移

(3) 频率移位定理

$$\forall x(n) \longleftrightarrow X(k)$$

由DFS的性质(3-22)式:
若
$$\tilde{X}(k) \xleftarrow{IDFS} \tilde{x}(n)$$
,则 $\tilde{X}(k-l) \xleftarrow{IDFS} W_N^{-nl} \tilde{x}(n)$

$$\widetilde{X}(k-l) \xleftarrow{DFS} W_N^{-nl} \widetilde{x}(n)$$

$$\therefore X_2(k) \triangleq \widetilde{X}(k-l) R_N(k) \xrightarrow{DFT} W_N^{-nl} \widetilde{x}(n) R_N(n)$$

$$= W_N^{-nl} x(n)$$

$$= x(n) e^{j\frac{2\pi}{N}nl}$$

 $\therefore X_{2}(k) \stackrel{\triangle}{=} X((k-l))_{N} R_{N}(k) \longleftrightarrow W_{N}^{-nl} x(n)$

注意与(3-47)式的区别

- 9.圆周卷积(循环卷积)
 - (1) 时域圆周卷积定理

由DFS的性质(3-23)式:

$$\widetilde{X}_{3}(k) = \widetilde{X}_{1}(k)\widetilde{X}_{2}(k)$$

$$\uparrow \text{ DFS} \qquad \uparrow \text{ DFS}$$

$$\widetilde{x}_{3}(n) = \widetilde{x}_{1}(n) \widetilde{\otimes} \widetilde{x}_{2}(n) = IDFS \Big[\widetilde{X}_{3}(k)\Big] = \sum_{m=0}^{N-1} \widetilde{x}_{1}(m)\widetilde{x}_{2}(n-m)$$

$$\begin{array}{c}
\therefore X_{3}(k) = \widetilde{X}_{3}(k)R_{N}(k) \\
 = \widetilde{X}_{1}(k)\widetilde{X}_{2}(k)R_{N}(k) \\
 = X_{1}(k)X_{2}(k)
\end{array}$$

$$x_{3}(n) = \widetilde{x}_{3}(n)R_{N}(n) = \sum_{m=0}^{N-1} \widetilde{x}_{1}(m)\widetilde{x}_{2}(n-m)R_{N}(n)$$

$$= \left[\sum_{m=0}^{N-1} x_{1}((m))_{N} x_{2}((n-m))_{N}\right]R_{N}(n)$$
注意n m
$$= \sum_{m=0}^{N-1} x_{1}(m)x_{2}((n-m))_{N}R_{N}(n)$$
自变量
$$= x_{1}(n) \otimes x_{2}(n)$$

$$\therefore X_1(k)X_2(k) \longleftrightarrow x_1(n) \otimes x_2(n)$$

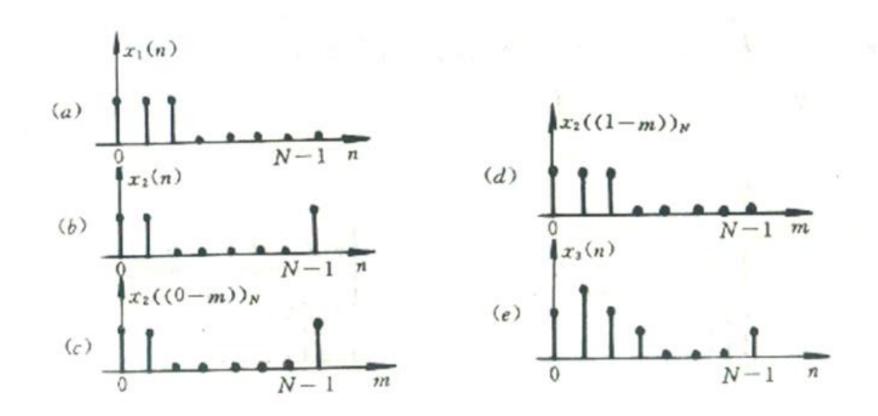


图 3-9 圆周卷积

(a) 序列 $x_1(n)$ (b) 序列 $x_2(n)$ (c) $x_2((0-m))_N$ (d) $x_2((1-m))_N$ (e) 序列 $x_3(n)$

(2) 频域圆周卷积

$$x_1(n)x_2(n) \longleftrightarrow \frac{1}{N} X_1(k) \otimes X_2(k)$$

(3) 圆周卷积与线性卷积的关系

$$\forall x_1(n), 0 \le n \le N - 1$$
$$x_2(n), 0 \le n \le M - 1, M \le N$$

$$\bigotimes$$
: $x_c(n) = x_1(n) \otimes x_2(n), 0 \le n \le N-1$

*:
$$x(n) = x_1(n) * x_2(n), 0 \le n \le N + M - 2$$

如何使
$$x(n) = x_c(n)$$
 ?

如何使
$$x(n) = x_c(n)$$

?

i) 长度相同

$$\Leftrightarrow L = N + M - 1$$

$$x_1'(n) = \begin{cases} x_1(n) & 0 \le n \le N - 1 \\ 0 & N \le n \le L - 1 \end{cases}$$

$$x_2'(n) = \begin{cases} x_2(n) & 0 \le n \le N - 1 \\ 0 & N \le n \le L - 1 \end{cases}$$

$$x'_{c}(n) = x'_{1}(n) \otimes x'_{2}(n), \quad 0 \le n \le L - 1$$

$$x(n) = x_1(n) * x_2(n), \quad 0 \le n \le L - 1$$

ii)取值相同

$$\stackrel{\triangle}{\Rightarrow} \widetilde{x}_1(n) \stackrel{\triangle}{=} \sum_{q=-\infty}^{+\infty} x_1'(n+qL) = x_1'(n)_L$$

 $\widetilde{x}_{2}(n) \stackrel{\triangle}{=} \sum^{+\infty} x_{2}'(n+pL) = x_{2}'(n)_{L}$

周期延拓

$$\begin{split} \widetilde{x}_L(n) &= \widetilde{x}_1(n) \overleftrightarrow{\bigotimes} \widetilde{x}_2(n) \\ &= \sum_{m=0}^{L-1} \widetilde{x}_1(m) \widetilde{x}_2(n-m) \\ &= \sum_{m=0}^{L-1} x_1'(m) \sum_{p=-\infty}^{+\infty} x_2'(n-m+pL) \\ & \overset{+\infty}{\sum} \sum_{m=0}^{L-1} x_1'(m) x_2'(n+pL-m) \\ &= \sum_{p=-\infty}^{+\infty} \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m) x_2(n+pL-m) \\ &= \sum_{p=-\infty}^{+\infty} x(n+pL) \end{split}$$

以L为周期的周期延拓

$$\therefore x'_{c}(n) = \widetilde{x}_{L}(n)R_{L}(n)$$

$$= \sum_{p=-\infty}^{+\infty} x(n+pL)R_{L}(n)$$

$$= x(n)$$
取主值区间

∴ 当
$$L = N + M - 1$$

$$0 \le N \le L - 1$$

$$0 \le N \le N + M - 2$$

$$x_1(n) * x_2(n) = x_1'(n) \bigotimes x_2'(n)$$
由上述推导不难看出

$$\forall L \ge N + M - 1$$

$$x'_1(n) \bigotimes x'_2(n) = x_1(n) * x_2(n)$$

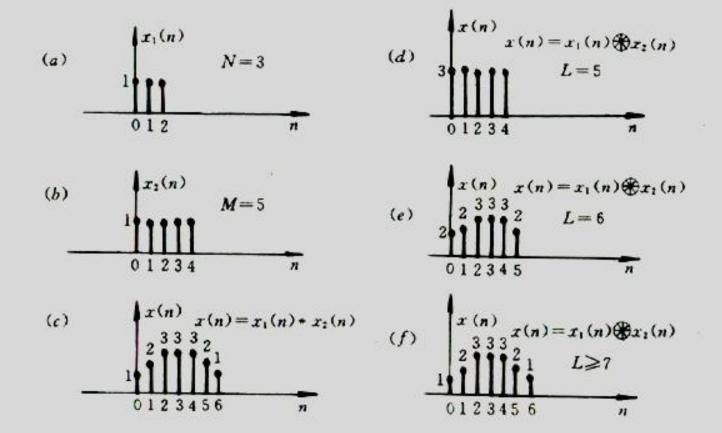
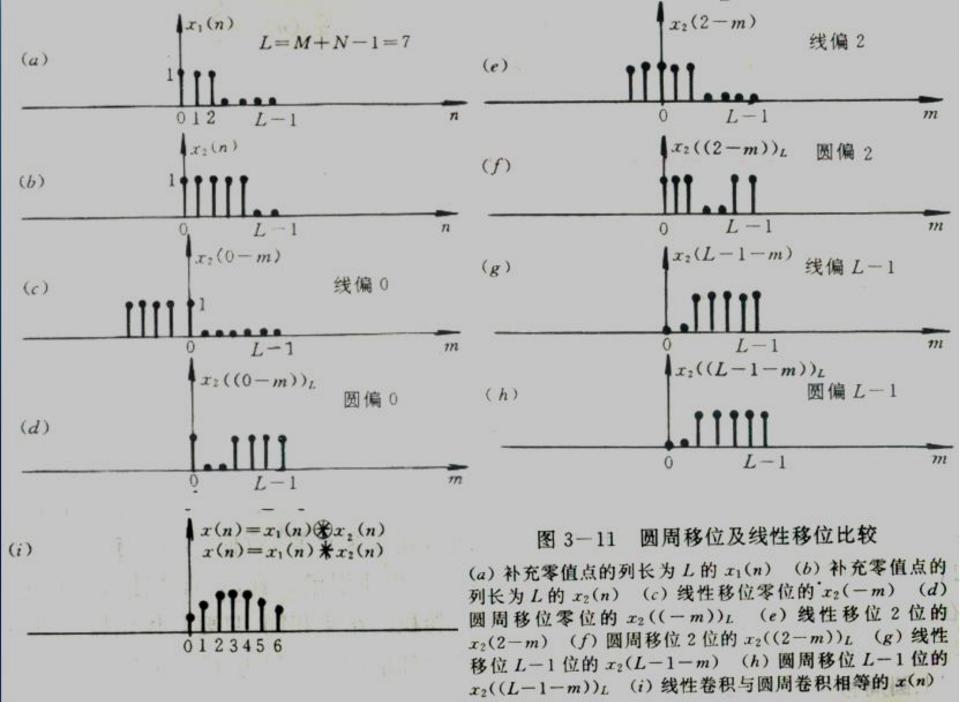


图 3-10 圆周卷积与线性卷积

(a) 序列 $x_1(n)$ (b) 序列 $x_2(n)$ (c) 序列 $x_1(n)$ 与 $x_2(n)$ 的线性卷积结果 (d) $x_1(n)$ 与 $x_2(n)$ 的列长 L=5 的圆周卷积 (e) $x_1(n)$ 与 $x_2(n)$ 的列长 L=6 的圆周卷积 (f) $x_1(n)$ 与 $x_2(n)$ 的列长 L≥7 的圆周卷积



圆周卷积计算方法小结:

- 1, 哑元坐标
- 2,周期延拓
- 3, 反转
- 4,周期移位,相乘相加

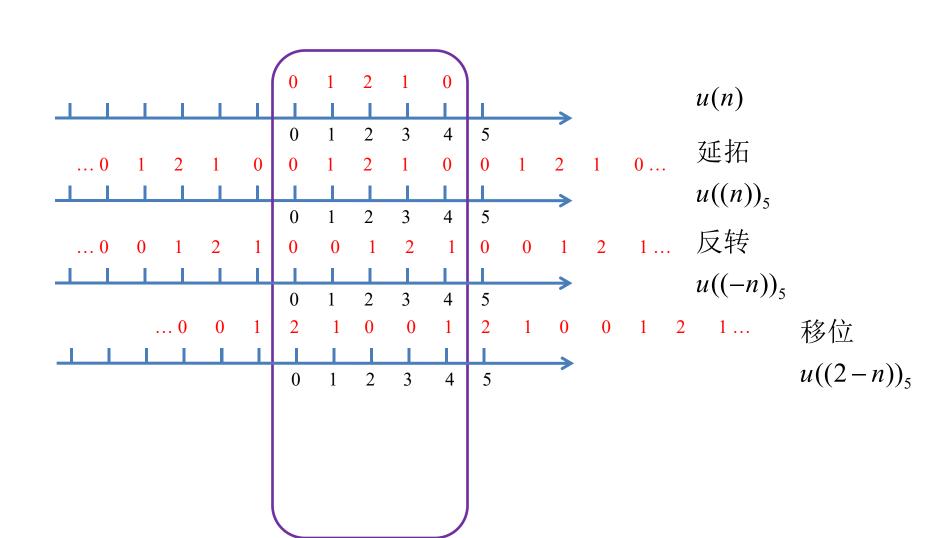
例题:

历年考试真题

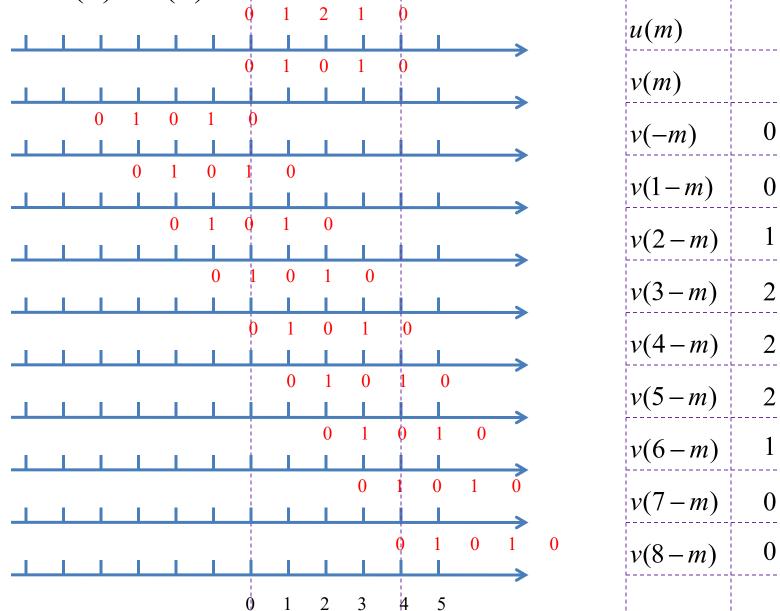
已知两个时间序列 $u(n) = \{0,1,2,1,0\}$ 和 $v(n) = \{0,1,0,1,0\}$

- (a) 画 出 $x(n) = u((2-n))_5 R_5(n)$ 的图形
- (b)求序列u(n)和v(n)的线性卷积
- (c)求序列u(n)和v(n)的5点圆周卷积

已知两个时间序列 $u(n) = \{0,1,2,1,0\}$ 和 $v(n) = \{0,1,0,1,0\}$ (a)画出 $x(n) = u((2-n))_5 R_5(n)$ 的图形

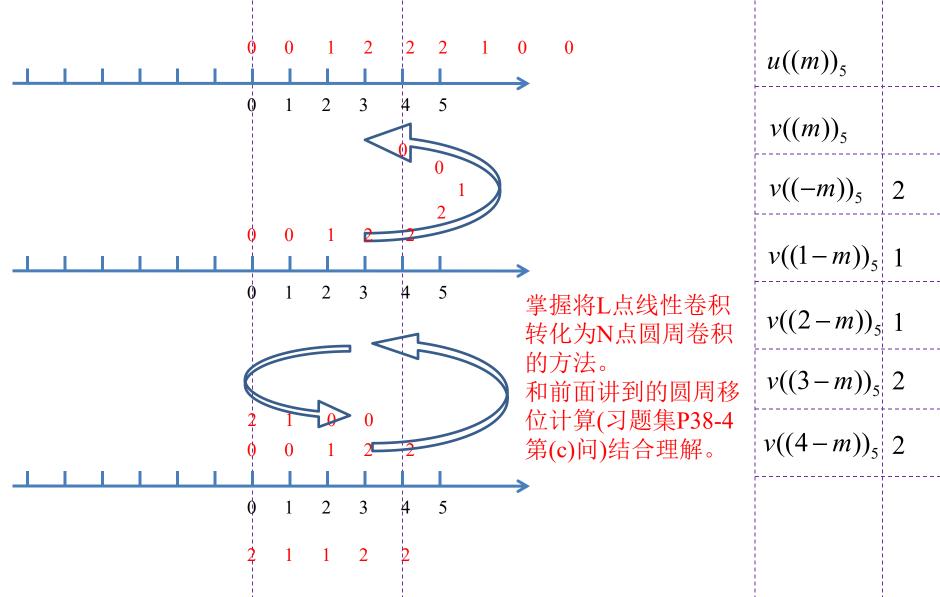


已知两个时间序列 $u(n) = \{0,1,2,1,0\}$ 和 $v(n) = \{0,1,0,1,0\}$ (b)求序列u(n)和v(n)的线性卷积



已知两个时间序列 $u(n) = \{0,1,2,1,0\}$ 和 $v(n) = \{0,1,0,1,0\}$ (c)求序列u(n)和v(n)的5点圆周卷积 $u((m))_5$ $v((m))_5$ $v((-m))_5$ 2 $v((1-m))_5 | 1$ $v((2-m))_{5}$ 1 1 0 0 1 0 1... 0 $v((3-m))_5 2$ 0 1 0 0 1 0 1... $\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} v((4-m))_5$ 2 1 0 1 0 2

已知两个时间序列 $u(n) = \{0,1,2,1,0\}$ 和 $v(n) = \{0,1,0,1,0\}$ (c)求序列u(n)和v(n)的5点圆周卷积



(4) 圆周卷积在信号处理中的应用

·线性卷积 计算线性系统输出 •圆周卷积-》快速卷积



快速卷积

$$\forall x(n), 0 \le n \le N - 1 \qquad h(n), 0 \le n \le M - 1$$
$$\exists x(n) * h(n) = ?$$

$$x(n) \to x'(n) = \begin{cases} x(n) & 0 \le n \le N - 1 \\ 0 & N \le n \le L - 1 \end{cases}$$

$$h(n) \to h'(n) = \begin{cases} h(n) & 0 \le n \le M - 1 \\ 0 & M \le n \le L - 1 \end{cases}$$

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

$$X'(k) = DFT[x'(n)]$$

$$H'(k) = DFT[h'(n)]$$

$$x(n) * h(n) = IDFT[X'(k)H'(k)]$$

$$(x'(n) \bigotimes h'(n)) \qquad 0 \le n \le L - 1$$

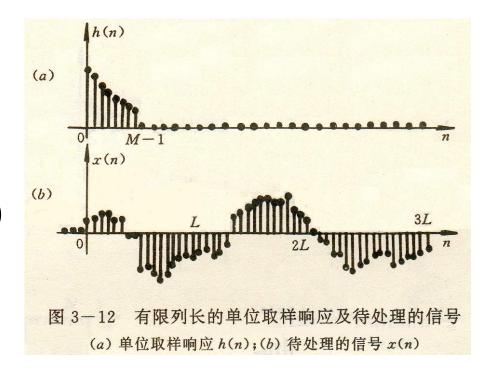
如果N >> M ?

重叠相加/保留法

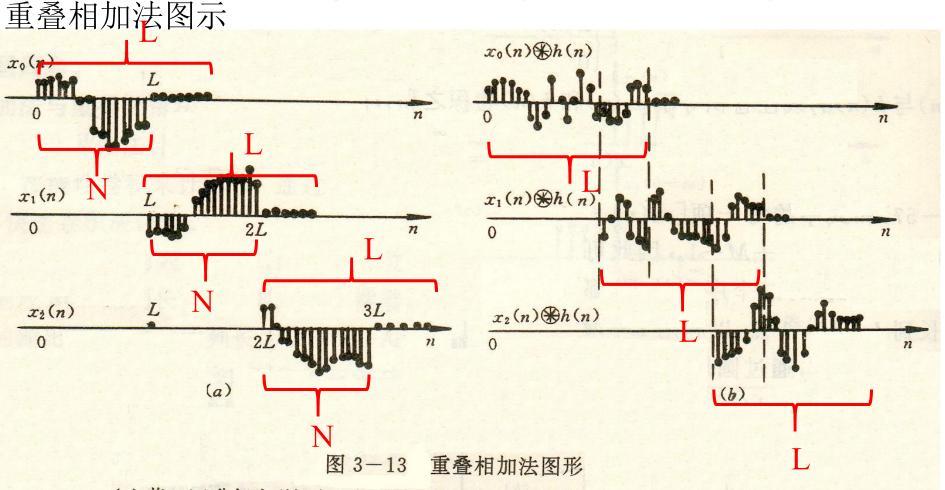
如果N >> M ?

则
$$x(n) = \sum_{k=0}^{+\infty} x_k(n)$$
 $n \ge 0$

$$\Rightarrow x_k(n) = \begin{cases} x(n) & kL \le n \le (k+1)L - 1 \\ 0 & 其他 (3-56) \end{cases}$$

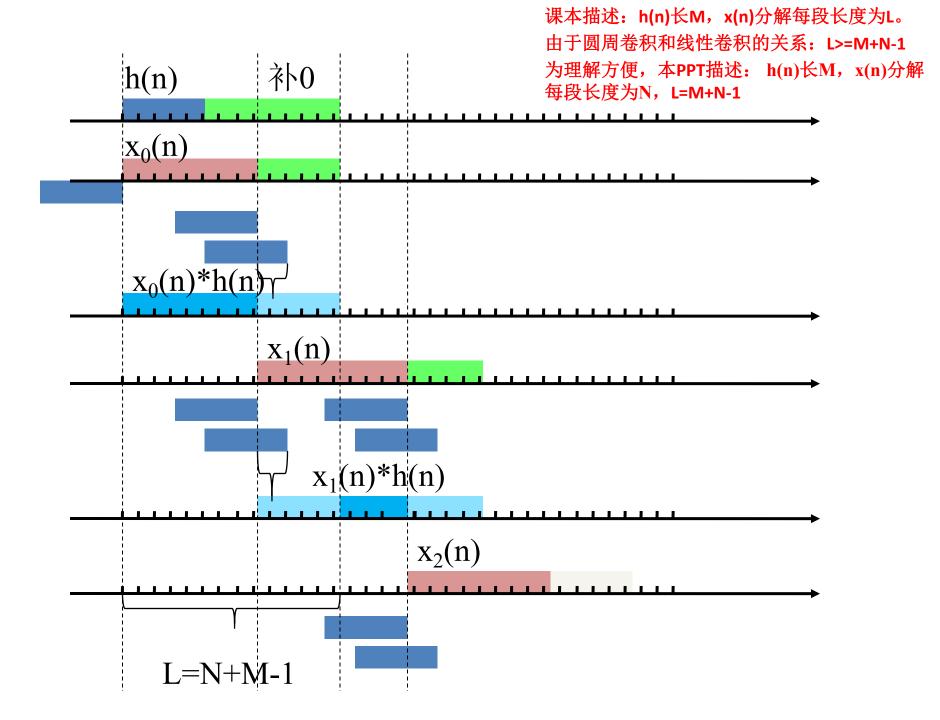


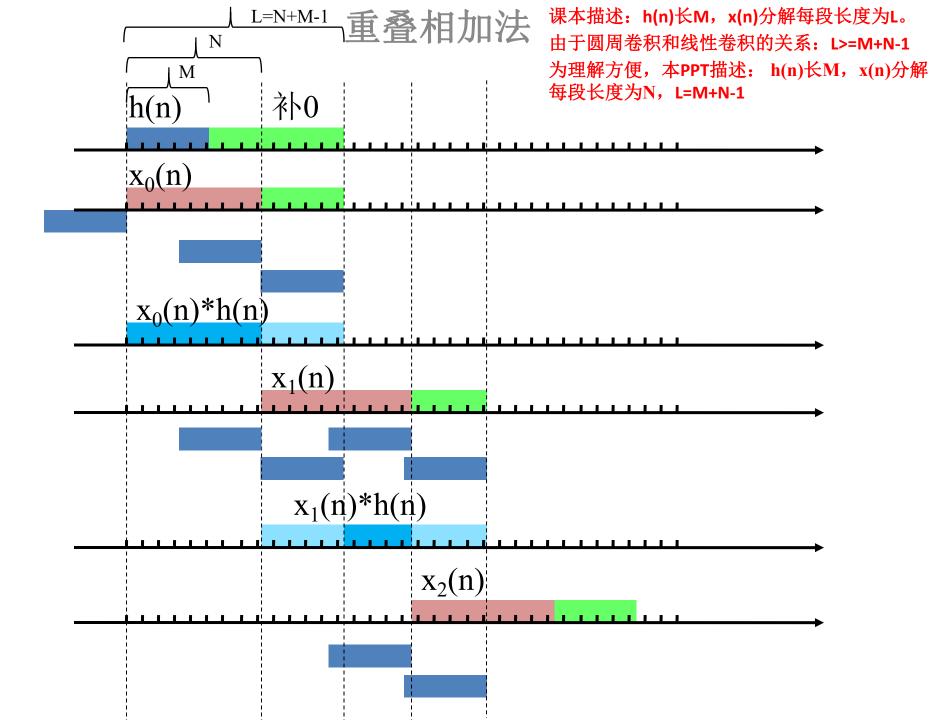
$$x(n) * h(n) = \sum_{k=0}^{+\infty} x_k(n) * h(n) = \sum_{k=0}^{+\infty} y_k(n)$$
 (3-57)



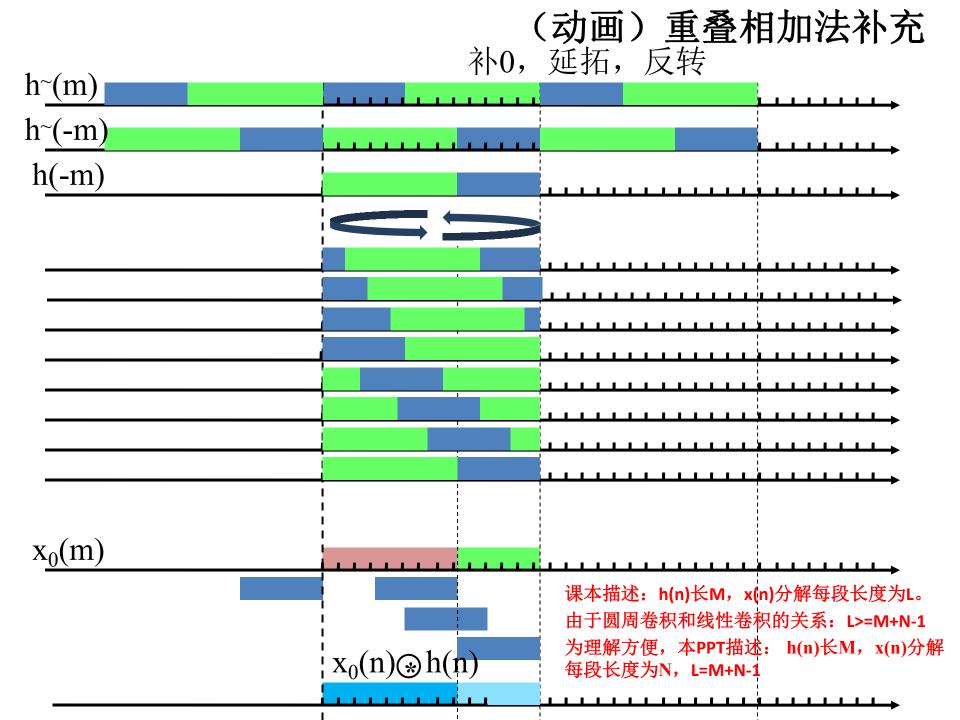
(a) 将 x(n)分解为列长为 L 的不重叠的几段 (b) 每段 $x_k(n)$ 和 h(n) 卷积的结果

课本描述: h(n)长M, x(n)分解每段长度为L。由于圆周卷积和线性卷积的关系: L>=M+N-1为理解方便,本PPT描述: h(n)长M, x(n)分解每段长度为N, L=M+N-1





重叠相加法补充 补0,延拓,反转 $h^{\sim}(m)$ h~(-m) h(-m) $x_0(m)$ 课本描述: h(n)长M, x(n)分解每段长度为L。 由于圆周卷积和线性卷积的关系: L>=M+N-1 为理解方便,本PPT描述: h(n)长M, x(n)分解 $x_0(n) \otimes h(n)$ 每段长度为N, L=M+N-1



重叠保留法图示

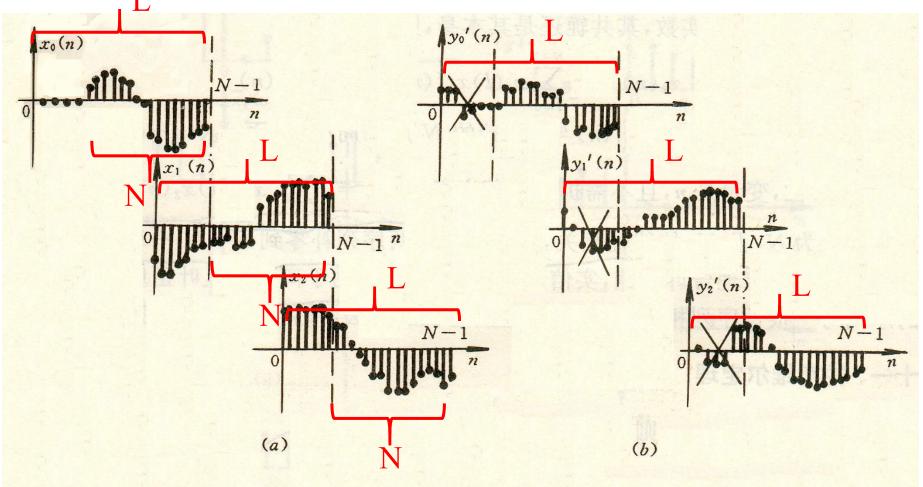
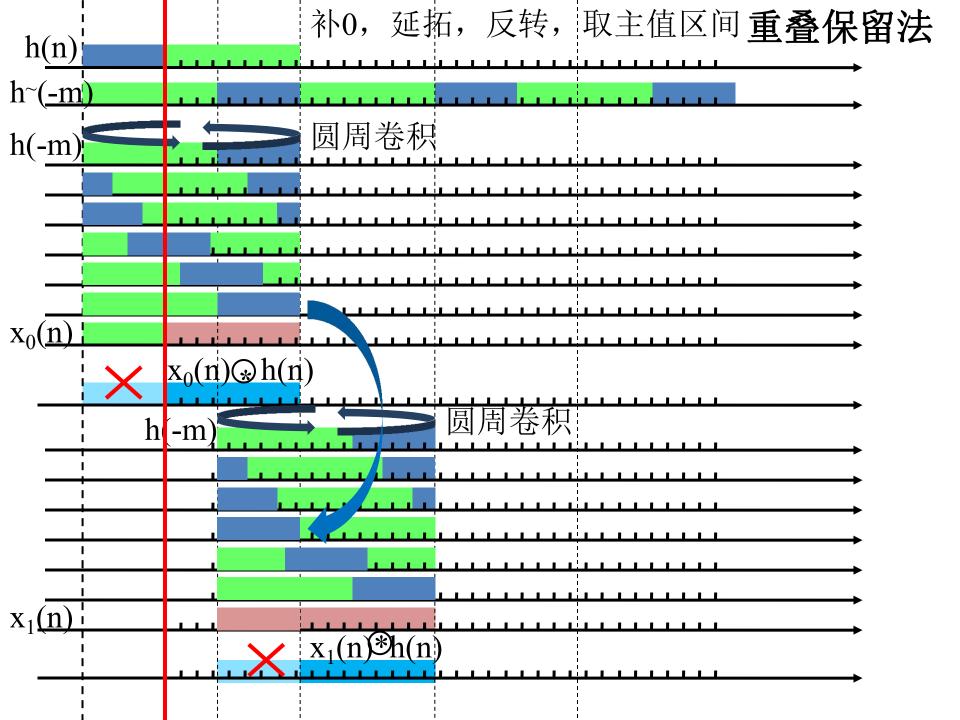
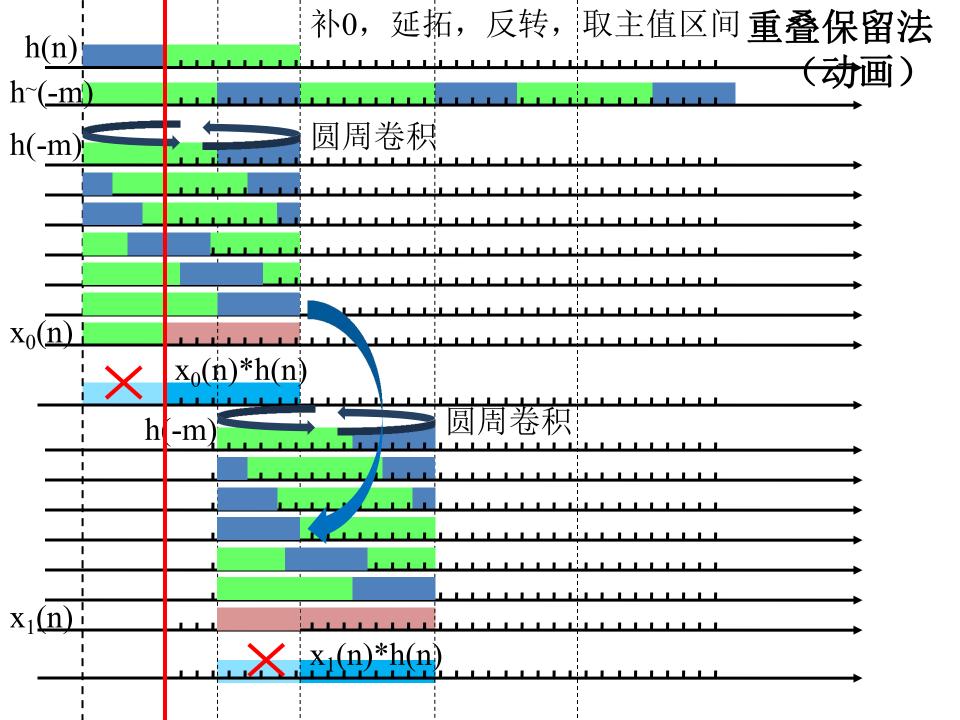


图 3-15 重叠保留法示意图

- (a) x(n)分解为列长为 N 的重叠的几段
- (b) 每一段与 h(n)圆周卷积的结果,图中标出在形成线性卷积时每一段要去掉的部分





10.圆周(循环)相关定理

$$\forall x_{1}(n) \leftrightarrow X_{1}(k)$$

$$x_{2}(n) \leftrightarrow X_{2}(k)$$

$$X(k) = X_{1}^{*}(k)X_{2}(k)$$

$$x_{1}(n) \leftrightarrow X_{2}(k)$$

$$X(k) = X_{1}^{*}(k)X_{2}(k)$$

$$X(n) = x_{1}^{*}(-n) \Leftrightarrow x_{2}(n)$$

$$\vdots \widetilde{X}_{1}^{*}(K) \leftarrow \overset{DFS}{\longrightarrow} \widetilde{x}_{1}^{*}(-n)$$

$$= \sum_{l=0}^{N-1} x_1^*(l) x_2 ((l+n))_N R_N(n)$$

其中 $0 \le l \le N-1$

11.帕斯维尔(Parseval)定理 (能量定理)

$$\forall x(n) \leftrightarrow X(k)$$

$$\lim_{n=0} \sum_{n=0}^{N-1} x^2(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} |X(k)|^2$$

12.DFT的对称性

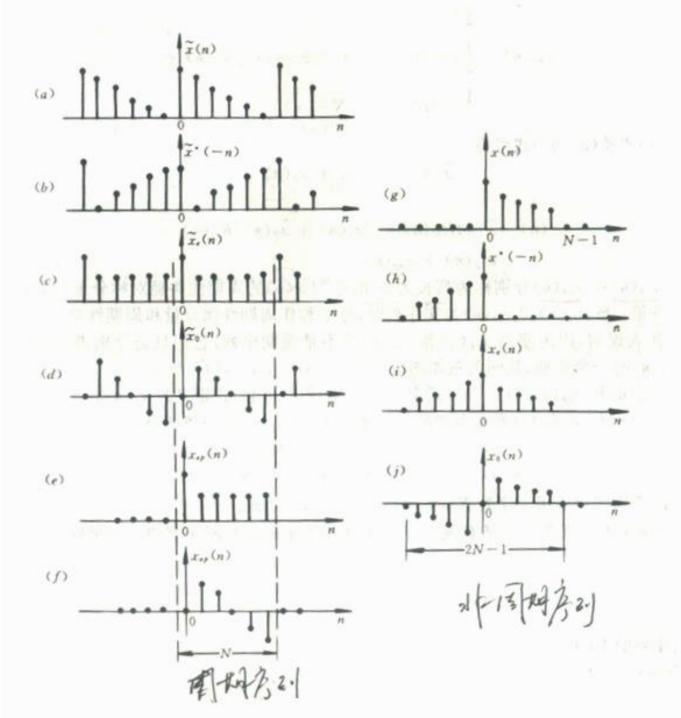
回忆对称序列长度、周期问题

周期序列
$$\tilde{x}(n) = x((n))_N$$

共轭对称分量:
$$\tilde{x}_e(n) = \frac{1}{2} \left[\tilde{x}(n) + \tilde{x}^*(-n) \right]$$

共轭反对称分量:
$$\tilde{x}_o(n) = \frac{1}{2} \left[\tilde{x}(n) - \tilde{x}^*(-n) \right]$$





12.DFT的对称性

周期序列
$$\tilde{x}(n) = x((n))_N$$

共轭对称分量: $\tilde{x}_e(n) = \frac{1}{2} \left[\tilde{x}(n) + \tilde{x}^*(-n) \right]$

共轭反对称分量:
$$\tilde{x}_o(n) = \frac{1}{2} \left[\tilde{x}(n) - \tilde{x}^*(-n) \right]$$

取 $0 \sim N-1$ 一个周期

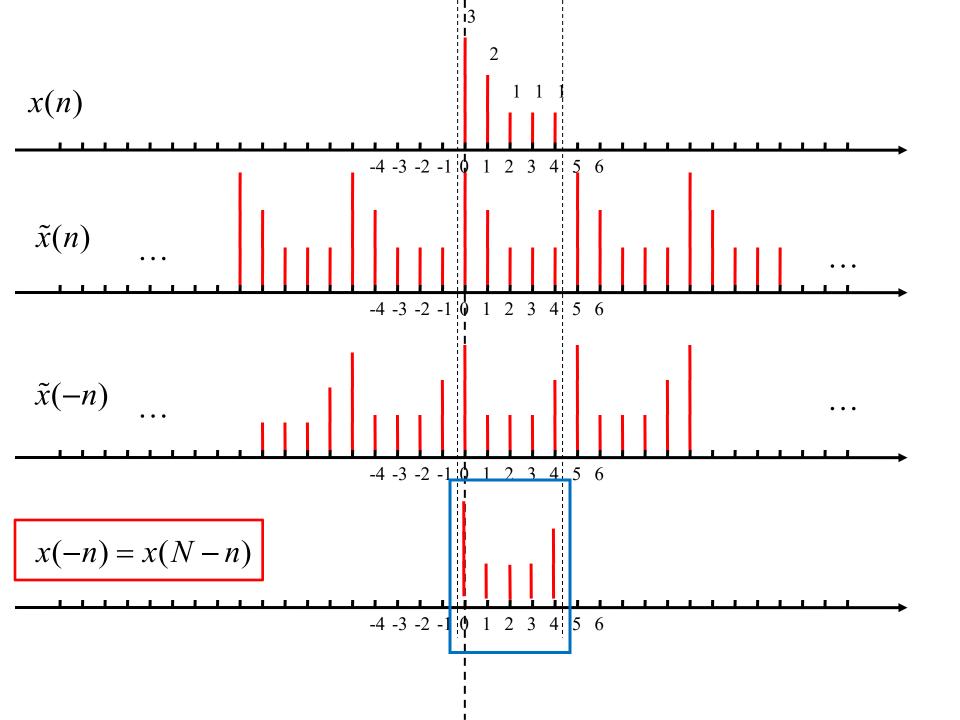
$$x_{ep}(n) = \frac{1}{2} \left[x((n))_N + x^*((-n))_N \right] R_N(n) = \frac{1}{2} \left[x(n) + x^*(N-n) \right]$$

$$x_{op}(n) = \frac{1}{2} \left[x((n))_N - x^*((-n))_N \right] R_N(n) = \frac{1}{2} \left[x(n) - x^*(N-n) \right]$$

$$\tilde{x}(n) = \tilde{x}_e(n) + \tilde{x}_o(n)$$

$$x(n) = \tilde{x}(n)R_N(n) = [\tilde{x}_e(n) + \tilde{x}_o(n)]R_N(n) = x_{ep}(n) + x_{op}(n)$$

周期性共轭对称分量 周期性共轭反对称分量

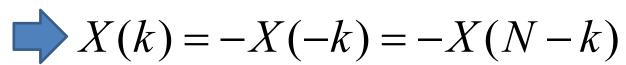


12.DFT的对称性

奇序列的DFT 偶序列的DFT 共轭复序列的DFT 复数序列的DFT 虚序列的DFT 实序列的DFT

奇序列的DFT

$$x(n) = -x(-n) = -x(N-n)$$



偶序列的DFT

$$x(n) = x(-n) = x(N-n)$$

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

共轭复序列的DFT

$$x^*(n) \leftrightarrow X^*(N-k)$$

复数序列的DFT

$$x(n) = x_{r}(n) + jx_{i}(n)$$

$$\begin{cases} x_{r}(n) = \frac{1}{2} \Big[x(n) + x^{*}(n) \Big] \\ jx_{i}(n) = \frac{1}{2} \Big[x(n) - x^{*}(n) \Big] \end{cases}$$

$$DFT \Big[x_{r}(n) \Big] = \frac{1}{2} DFT \Big[x(n) + x^{*}(n) \Big] = \frac{1}{2} \Big[X(k) + X^{*}(N-k) \Big] = X_{ep}(k)$$

$$DFT \Big[jx_{i}(n) \Big] = \frac{1}{2} DFT \Big[x(n) - x^{*}(n) \Big] = \frac{1}{2} \Big[X(k) - X^{*}(N-k) \Big] = X_{op}(k)$$

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

周期性共轭对称分量 周期性共轭反对称分量

复数序列的DFT

$$X_{ep}^{*}(N-k) = \frac{1}{2} \left[X(N-k) + X^{*}(N-N+k) \right]^{*}$$

$$= \frac{1}{2} \left[X(N-k) + X^{*}(k) \right]^{*}$$

$$\Rightarrow X_{ep}(k) = X_{ep}^{*}(N-k)$$

$$\Rightarrow \begin{cases} |X_{ep}(k)| = |X_{ep}(N-k)| \\ \arg \left[X_{ep}(k) \right] = -\arg \left[X_{ep}(N-k) \right] \end{cases}$$

实部相等,虚部相反

实部为偶,虚部为奇

周期性共轭对称分量 周期性共轭反对称分量

$$X_{op}(k) = -X_{op}^{*}(N-k)$$

$$\Rightarrow \begin{cases} |X_{op}(k)| = -|X_{op}(N-k)| \\ \arg[X_{op}(k)] = \arg[X_{op}(N-k)] \end{cases}$$
实部相反,虚部相等
实部为奇,虚部为偶

把两个实数序列 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 组合为单一的复数函数x(n),当算出复数表示的X(k)后,可以将X(k)分成两个独立的分量 $X_{ep}(k)$ 和 $X_{op}(k)$,它们分别对应于 $x_1(n)$ 和 $x_2(n)$ 的DFT。在一次计算中可以得到两个独立信号的变换。

复数序列的IDFT

$$X(k) = X_r(k) + jX_i(k)$$

$$\begin{cases} X_r(k) = \frac{1}{2} \left[X(k) + X^*(k) \right] \\ jX_i(k) = \frac{1}{2} \left[X(k) - X^*(k) \right] \end{cases}$$

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

$$IDFT[jX_{i}(k)] = \frac{1}{2}IDFT[X(k) - X^{*}(k)] = \frac{1}{2}[x(n) - x^{*}(N-n)] = x_{op}(n)$$

$$x(n) = x_{ep}(n) + x_{op}(n)$$

虚序列的DFT

$$x(n) = jx_i(n)$$

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

实序列的DFT

$$x(n) = x_r(n)$$

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

上述两种情况不论哪一种都只要知道一半数目的X(k),

利用对称性质就可得到另一半数目的X(k)

在DFT运算中利用这个特点,可以提高运算效率。

x(n)	X(k)
偶序列	偶序列
奇序列	奇序列
实	实部为偶,虚部为奇
虚	实部为奇,虚部为偶
实偶	实偶
实奇	虚奇
虚偶	虚偶
虚奇	实奇
实部为偶,虚部为奇	实
实部为奇,虚部为偶	虚

已知4点复序列c(n) = u(n) + jv(n)的DFT为

$$C(k) = \{10 + 2j, -2 + 2j, -2 + 2j, -2 - 2j\}$$

- u(n)和v(n)为两个实序列
- (a)求序列u(n)和v(n)的4点DFT

$$(b)$$
求序列 $x(n) = u((2-n))R_4(n)$ 和 $y(n) = v((n-1))R_4(n)$

- (c)求序列u(n)和v(n)5点圆周卷积,与线性卷积哪些值结果相同,并说明原因:
- (d)写出利用FFT求序列u(n)和v(n)线性卷积的步骤;

$$(1)C(k) = \{10 + 2j, -2 + 2j, -2 + 2j, -2 - 2j\}$$

$$C^*(4-k) = \{10 - 2j, -2 + 2j, -2 - 2j, -2 - 2j\}$$

$$\therefore DFT\{c^*(n)\} = C^*(N-k)$$

$$c(n) = u(n) + jv(n)$$

$$u(n) = \frac{1}{2} \Big[c(n) + c^*(n) \Big]$$

$$v(n) = \frac{1}{2j} \Big[c(n) - c^*(n) \Big]$$

$$\Rightarrow \begin{cases} U(k) = \frac{1}{2} \Big[C(k) + C^*(4-k) \Big] = \{10, -2 + 2j, -2, -2 - 2j\} \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} u(n) = \{1, 2, 3, 4\} \\ v(n) = \{1, 0, 1, 0\} \end{cases}$$

$$(2)x(n) = u((2-n))R_4(n)$$

$$\Rightarrow x(n) = \{3, 2, 1, 4\}$$

$$y(n) = v((n-1))R_4(n)$$

$$\Rightarrow y(n) = \{0, 1, 0, 1\}$$

$$(3)u((n))R_{5}(n) = \{1, 2, 3, 4, 0\}$$

$$v((n))R_{5}(n) = \{1, 0, 1, 0, 0\}$$

$$\Rightarrow u((n))R_{5}(n) \otimes v((n))R_{5}(n) = \{5, 2, 4, 6, 3\}$$

$$u(n)*v(n) = \{1, 2, 4, 6, 3, 4, 0\}$$

13.DFT相当于横向滤波器

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

$$h_k(n) = \begin{cases} W_N^{(N-1-n)k} & 0 \le n \le N-1 \\ 0 & n < 0, n \ge N \end{cases}$$

14.DFT与Z变换的关系

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W_N^{kn} = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) z^{-n} \bigg|_{z=e^{j\frac{2\pi}{N}k}}$$

$$x(n) \xleftarrow{DFT} X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)e^{-j\omega n} \Big|_{\omega = \frac{2\pi}{N}k, k=0,1,\dots,N-1}$$

问题:

能否由
$$X(k) = X(e^{j\omega}) \Big|_{\omega = \frac{2\pi}{N}k} \to x(n)$$
 (频域取样)

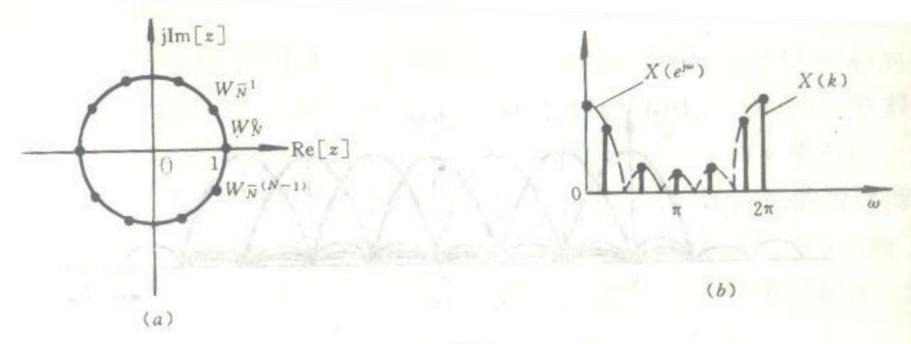


图 3-21 DFT与z变换

- (a) z 平面单位圆上等间隔取样的各点
- (b) X(k)是序列傅氏变换 X(eiw)的取样值