

第3章

第3章 离散时间信号的傅里叶变换

3.1 CTFS, CTFT

3.2 DTFT

3.3 CT信号的抽样

3.4 DTFS, DFS

3.5 DFT 重点内容

3.6 用DFT计算线性卷积

3.7 与DFT有关的几个问题

3.8 二维傅里叶变换

3.9 Hilbert 变换

为了
引出
DFT

傅立叶变换是信号分析
与处理的基本工具

例 9. 利用离散傅立叶变换可以实现有限脉冲响应滤波器（用圆周卷积计算线性卷积，也可以利用 DFT 来实现无限脉冲响应滤波器，但其实际意义不大，因为对于一个只有单极点的系统 $H(z) = 1/D(z)$ ，在 $D(z)$ 的阶次为约 95 以上时，乘法次数才比直接解差分方程少），涉及到如下运算：用系统单位脉冲响应的离散傅立叶变换 $H(k)$ 乘以输入（或输入各段）的离散傅立叶变换 $X(k)$ ，得到输出的离散傅立叶变换 $Y(k)$ ，再计算离散傅立叶反变换。具体实现可用 FFT 算法。

滤波器的频域实现方法

如果信号被一个线性时不变系统 $h(n)$ 过虑后发生了失真，可以设计其逆系统 $h_i(n)$ （也是线性时不变的）来恢复信号。要注意： $1/H(k)$ 所对应的时间序列并不是系统的逆系统的单位脉冲响应。

$h_1(n)$ 和 $h_i(n)$ 的关系

设一个线性时不变系统 $h(n) = \delta(n) - \frac{1}{2}\delta(n - n_0)$ ，计算下列各问（考虑 N 为 n_0 的整倍数的情况）：

(a). 确定 $h(n)$ 的 N 点 DFT $H(k)$ 。

(b). 若序列 $h_1(n)$ 的 N 点 DFT $H_1(k)$ 为

$$H_1(k) = \frac{1}{H(k)}, \quad k = 0, 1, \dots, N-1$$

试求 $h_1(n)$ 。

(c). 当 $N = 4n_0$ 时，画出上问中 $h_1(n)$ 的略图。

(d). 计算 $h(n)$ 和 $h_1(n)$ 的线性卷积， $h_1(n)$ 是 $h(n)$ 的逆系统的单位脉冲响应吗？

(e). 计算 $h(n)$ 和 $h_1(n)$ 的 N 点循环卷积，并画出它的略图。

(f). 确定 $h(n)$ 的逆系统的单位脉冲响应 $h_i(n)$ 。

(g). 利用上面例 6 的结论，用该题的具体数值确定和证明 $h_1(n)$ 和 $h_i(n)$ 的关系。

解：

$$(a). \quad H(k) = \sum_{n=0}^{N-1} h(n) W_N^{kn} = 1 - \frac{1}{2} W_N^{kn_0}$$

$$(b). \quad H_1(k) = 1/H(k) = 1/(1 - \frac{1}{2} W_N^{kn_0}), \text{ 直接计算 IDFT 比较麻烦, 因有 } N \text{ 为 } n_0 \text{ 的整倍数,}$$

可利用长除法可将 $H_1(k)$ 表示为 $W_N^{kn_0}$ 的多项式，即可看出 $h_1(n)$ 就是 W_N^{kn} 的系数

长除法分析

$$1 - \frac{1}{2}W_N^{kn_0} = \frac{1 + \frac{1}{2}W_N^{kn_0} + \frac{1}{4}W_N^{2kn_0} + \dots}{1}$$

$$\begin{array}{r} 1 - \frac{1}{2}W_N^{kn_0} \\ \hline \frac{1}{2}W_N^{kn_0} \\ \frac{1}{2}W_N^{kn_0} - \frac{1}{4}W_N^{2kn_0} \\ \hline \frac{1}{4}W_N^{2kn_0} \end{array}$$

能化简
成有多
少个非
零项？

$$H_1(k) = 1 + \frac{1}{2}W_N^{kn_0} + \frac{1}{4}W_N^{2kn_0} + \dots = \sum_{l=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^l W_N^{lkn_0}$$

特点：无穷项， kn_0 的整数倍项， N 为 n_0 的整数倍；
对比 DFT， $H_1(k)$ 的特点：有限项、 W_N^k 的连续幂。

而 $H_1(k) = \sum_{n=0}^{N-1} \underline{h_1(n)} W_N^{kn}$ ，与长除法的商比较可知， $H_1(k)$ 应为

参照 $H_1(k)$ 的标准公式形式

怎么
化简?

$$H_1(k) = \sum_{l=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^l W_N^{lkn_0} \quad (\text{无穷项要归纳于 } N \text{ 项, 从结果看又可归纳于 } N/n_0 \text{ 项})$$

$$= \sum_{n=0}^{N/n_0-1} \sum_{r=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^{n+r\frac{N}{n_0}} W_N^{k(n+r\frac{N}{n_0})n_0}$$

令 $l=n+rN/n_0$
一个变量变成两个变量，
各自的作用？

$$= \sum_{n=0}^{N/n_0-1} \left(\frac{1}{2}\right)^n W_N^{knn_0} \sum_{r=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^{r\frac{N}{n_0}} W_N^{krN}, \quad W_N^{krN} = 1$$

$$= \frac{1}{1 - (1/2)^{N/n_0}} \sum_{n=0}^{N/n_0-1} \left(\frac{1}{2}\right)^n W_N^{knn_0}$$

$$= \frac{1}{1 - 2^{-N/n_0}} \left[1 + \frac{1}{2} W_N^{kn_0} + \frac{1}{4} W_N^{2kn_0} + \cdots + \frac{1}{2^{N/n_0-1}} W_N^{(N/n_0-1)kn_0} \right]$$

$H_1(k)$ 的指数项系数

所以 $h_1(n)$ 为

$$h_1(n) = \frac{1}{1 - 2^{-N/n_0}} \sum_{k=0}^{N/n_0-1} \left(\frac{1}{2}\right)^{n/n_0} \delta(n - kn_0)$$

以 n_0 为单位而不是以 1 为单位的
整倍数点上的值

(c). $N = 4n_0$, $h_1(n)$ 为

$$\begin{aligned} h_1(n) &= \frac{1}{1-2^{-4}} \left[1 + \frac{1}{2} \delta(n-n_0) + \frac{1}{4} \delta(n-2n_0) + \frac{1}{8} \delta(n-3n_0) \right] \\ &= \frac{16}{15} + \frac{8}{15} \delta(n-n_0) + \frac{4}{15} \delta(n-2n_0) + \frac{2}{15} \delta(n-3n_0) \end{aligned}$$

(d). $h(n)$ 和 $h_1(n)$ 的线性卷积为

$$y_1(n) = h(n) * h_1(n) = \sum_{l=0}^{\infty} h(l) h_1(n-l)$$

计算具体的 $y_1(n)$ 时 n 为常数,
 l 为变量;
掌握与 $\delta(n)$ 的乘积运算和卷
积运算, 都可以化简计算。

$$h(n) = \delta(n) - \delta(n-n_0)/2$$

$$\begin{aligned} &= \sum_{l=0}^{\infty} \left[\delta(l) - \frac{1}{2} \delta(l-n_0) \right] \left[\frac{16}{15} \sum_{k=0}^3 \frac{1}{2^{(n-l)/n_0}} \delta(n-l-kn_0) \right] \\ &= \frac{16}{15} \sum_{k=0}^3 \frac{1}{2^{n/n_0}} \delta(n-kn_0) - \frac{1}{2} \frac{16}{15} \sum_{k=0}^3 \frac{1}{2^{(n-n_0)/n_0}} \delta(n-n_0-kn_0) \end{aligned}$$

$$y_1(0) = 16/15 \neq 1$$

$$y_1(in_0) = \frac{16}{15} \frac{1}{2^i} - \frac{1}{2} \frac{16}{15} \frac{1}{2^{i-1}} = 0, i \neq 0$$

$$y_1(N) = -\frac{1}{2} \frac{16}{15} \frac{1}{2^{i-1}} \neq 0$$

可见, $h(n) * h_1(n) \neq \delta(n)$, $h_1(n)$ 也就不是 $h(n)$ 的逆系统的单位脉冲响应。

(e). 计算 $h(n)$ 和 $h_1(n)$ 的 N 点循环卷积为

$$y_2(n) = h(n) \otimes h_1(n) = \left[\sum_{l=0}^{N-1} h((l))_N h_1((n-l))_N \right] R_N(n)$$

翻转和
周期化

$$y_2(0) = \left[\sum_{l=0}^{N-1} h((l))_N h_1((-l))_N \right] R_N(n) = \frac{16}{15} + \frac{2}{15} \left(-\frac{1}{2}\right) = 1$$

对应两点
相乘相加

$$y_2(in_0) = \frac{16}{15} \frac{1}{2^i} - \frac{1}{2} \frac{16}{15} \frac{1}{2^{i-1}} = 0, i \neq 0$$

$y_2(n)$ 取 N 点长, 所以有 $y_2(n) = \delta(n)$

$h(n)$: n 的取值区间, $[0, n_0]$

$h_1(n)$: n 的取值区间, $[0, (N/n_0-1)n_0]$

$y_1(n)$: n 的取值区间, $[0, N]$

计算 $y_1(0)$ 时, ? 有贡献?

计算 $y_1(N)$ 时, ? 有贡献?

循环卷积, 非零点为: $in_0, i=0, \dots, N/n_0-1$;
 $h(n)$ 不动, 按 N 周期化, 周期内两个非零点;
 $h_1(n)$ 翻转之后按 N 周期化, 有 N/n_0 个非零点。

循环卷积不同于线性卷积, 周期延拓后
对应非零点上相乘相加, 周期值为 N 。

$h(n)$: n 的取值区间, $[0, N-1]$

$h_1(n)$: n 的取值区间, $[0, N-1]$

$y_1(n)$: n 的取值区间, $[0, N-1]$

序列 $h(l)$ 和 $h_1(-l)$ 的图示

(f). 确定 $h(n)$ 逆系统的 $h_i(n)$ 有几种方法。本题因有 $H_i(z) = 1/H(z) = 1/(1 - \frac{1}{2}z^{-n_0})$ 关系, 及 N 为 n_0 的整倍数, 所以可以用长除法计算 $H_i(z)$ 的反变换。另外一个简单的方法是利用 Z 变换的时域扩展性质。

利用长除法, 可以得到:

$$H_i(z) = \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^n z^{-nn_0}, \text{ 所以 } h_i(n) \text{ 为}$$

$$h_i(n) = \begin{cases} \left(\frac{1}{2}\right)^{n/n_0}, & n \text{ 为 } n_0 \text{ 的整倍数} \\ 0, & \text{其它} \end{cases}$$

(g). 利用例 6 的结果, 可以得出

$$h_1(n) = \sum_{r=-\infty}^{\infty} h_i(n+rN) = \sum_{r=0}^{\infty} h_i(n+rN) = \sum_{r=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^{(n+rN)/n_0}$$

$$= \sum_{r=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^{n/n_0} \left(\frac{1}{2}\right)^{rN/n_0} = \frac{1}{1-2^{-N/n_0}} \left(\frac{1}{2}\right)^{n/n_0}$$

$$= \frac{1}{1-2^{-N/n_0}} \sum_{k=0}^{N/n_0-1} \left(\frac{1}{2}\right)^{n/n_0} \delta(n - kn_0)$$

$h_i(n)$ 为无限时宽序列, 其 ZT 为 $H_i(z)$, 在单位圆上对 $H_i(z)$ 等间隔取 N 点值, 所对应取样值序列为本题目的 $H_1(k)$;

$H_1(k)$ 的 IDFT 结果, 为所求的时间序列 $h_1(n)$ 。可以利用例 6 的结论。

总结: 信号间关系的图示。

另外，利用ZT时域扩展性质求解 $h_i(n)$ 的方法

$$\text{已知: } h_0(n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n u(n) \Leftrightarrow H_0(z) = \frac{1}{1 - \frac{1}{2}z^{-1}}$$

根据ZT时域扩展性质， $h_0(n)$ 的连续点之间插入 $n_0 - 1$ 个零，有：

$$h_i(n) = \begin{cases} \left(\frac{1}{2}\right)^{n/n_0} & n \text{ 为 } n_0 \text{ 的整倍数} \\ 0 & \text{其它} \end{cases}$$

$$H_i(z) = \frac{1}{1 - \frac{1}{2}(z^{n_0})^{-1}} = \frac{1}{1 - \frac{1}{2}z^{-n_0}}$$

根据本题目已知条件，即给出了 $H_i(z)$ 的表达式，所以，所求的 $h_i(n)$ ，就是 $h_0(n)$ 的时域扩展——相邻点之间插入了 $n_0 - 1$ 个零。

扩展：同态滤波及复倒谱，回波噪声滤波，参见9.7节

同态滤波及复倒谱简介

加性噪声 { $y(n) = [s(n) + u(n)] * h(n)$

$Y(e^{j\omega}) = S(e^{j\omega})H(e^{j\omega}) + U(e^{j\omega})H(e^{j\omega})$

$x(n)$

若 $s(n)$ 和 $u(n)$ 的频谱互不重叠，那么可以通过合理设计的滤波器（线性时不变系统），按线性滤波方式去除噪声 $u(n)$ 。

线性滤波 { $y(n) = x(n) * h(n)$

$Y(e^{j\omega}) = X(e^{j\omega})H(e^{j\omega})$

乘性 噪声	{	$x(n) = s(n)u(n)$
		$X(e^{j\omega}) = S(e^{j\omega}) * U(e^{j\omega})$
卷积 噪声	{	$x(n) = s(n) * u(n)$
		$X(e^{j\omega}) = S(e^{j\omega})U(e^{j\omega})$

调制信号就是乘法性的，即传输出去的信号是待调信号和载波信号的乘积。

卷积性信号多出现在有回波の場合，如语音、雷达、声纳及超声成像等领域。

在这两种情况下信号的频谱和噪声的频谱混叠在一起，不能简单地用线性滤波的方法去出噪声。

同态滤波可以实现上述类型的去噪问题。又称**广义线性滤波**。

基本思路：先想办法把信号和噪声的混合方式变换为加性方式，然后借助于线性滤波的方法来去除噪声

对乘法性噪声

步骤1
取对数

$$x(n) = s(n)u(n)$$

$$\ln x(n) = \ln s(n) + \ln u(n)$$

$$x'(n) = s'(n) + u'(n)$$

$$X'(e^{j\omega}) = S'(e^{j\omega}) + U'(e^{j\omega})$$

步骤2
线性滤波

$$y'(n) = x'(n) * h(n) \Rightarrow s'(n)$$

步骤3
取指数

$$\begin{aligned} y(n) &= \exp[y'(n)] = \exp[s'(n)] \\ &= \exp[\ln s(n)] = s(n) \end{aligned}$$

令 $H(e^{j\omega})$
在 $U'(e^{j\omega})$
的有效频率范围内
接近为零

对卷积性噪声

$$x(n) = s(n) * u(n)$$

步骤1




取Z变换


$$X(z) = S(z)U(z)$$

步骤2




取对数


$$\ln X(z) = \ln S(z) + \ln U(z)$$


$$\hat{X}(z) = \hat{S}(z) + \hat{U}(z)$$

步骤3

取Z反变换


$$\hat{x}(n) = \hat{s}(n) + \hat{u}(n)$$

步骤4

$$\hat{y}(n) = \hat{x}(n) * h(n) \Rightarrow \hat{s}(n)$$

线性滤波



步骤5

$$\hat{Y}(z) = \hat{S}(z)$$

取Z变换



步骤6

$$\begin{aligned} Y(z) &= \exp[\hat{Y}(z)] = \exp[\hat{S}(z)] \\ &= \exp[\ln S(z)] = S(z) \end{aligned}$$

取指数



$$y(n) = s(n)$$

在上述步骤中，有

$$\hat{X}(z) = \ln X(z)$$

$$\hat{x}(n) = Z^{-1}[\hat{X}(z)] = Z^{-1}[\ln X(z)]$$

$$\hat{x}(n) = F^{-1}[\ln X(e^{j\omega})]$$

$\hat{x}(n)$ 是 $x(n)$ 的傅里叶变换取自然对数后的傅里叶反变换，称其为倒谱，由于其一般为复数，故称之为复倒谱（Complex Cepstrum）

例：声源发出信号 $s(n)$ ，接收器收到的信号 $x(n)$ 是由信号 $s(n)$ 和其不同时间延迟、幅度减小的反射信号的叠加，这些反射信号称之为 $s(n)$ 的回波（ehco）。

$$x(n) = s(n) + \sum_{k=1}^M \alpha_k s(n - n_k)$$

式中 $0 < n_1 < n_2 < \dots < n_M, \quad |\alpha_k| < 1$

若记
$$p(n) = \delta(n) + \sum_{k=1}^M \alpha_k \delta(n - n_k)$$

则
$$x(n) = s(n) * p(n)$$

对单一延迟，有
$$p(n) = \delta(n) + \alpha_1 \delta(n - n_1)$$

$$x(n) = s(n) + \alpha_1 s(n - n_1)$$

从 $x(n) = s(n) * p(n)$ 中分离出 $s(n)$

$$X(z) = S(z)P(z)$$

$$P(z) = 1 + \alpha_1 z^{-n_1}$$

属同态滤波问题

取Z变换

$$\begin{aligned}\hat{X}(z) &= \ln X(z) = \ln S(z) + \ln(1 + \alpha_1 z^{-n_1}) \\ &= \hat{S}(z) + \hat{P}(z)\end{aligned}$$

取对数

$$\hat{x}(n) = \hat{s}(n) + \hat{p}(n)$$

设计一滤波器 h ,
将 $\hat{p}(n)$ 去除

取Z反变换
线性滤波

$$\hat{p}(n) = \sum_{k=1}^{\infty} (-1)^{k+1} \frac{\alpha_1^k}{k} \delta(n - kn_1)$$

在滤波得到 $\hat{s}(n)$ 之后, 再做Z变换、指数运算, 就得到 $s(n)$

3.6 用 DFT 计算线性卷积

- 圆周卷积/循环卷积分析

- 参与圆周卷积的两个序列是等长度的，设都是 N 点序列
- 圆周卷积的结果序列也是 N 点序列
- 圆周卷积是建立在DFT之上的
- DFT隐含着周期性
 - 时域和频域对应着各自以 N 为周期的周期序列

$$x(n) \otimes h(n) = \text{IDFT}\{X(k)H(k)\} = y_{\otimes}(n)$$

回顾：循环卷积定义

三个序列都是周期为N的周期序列

$$\begin{aligned}y(n, \bmod N) &= x(n) * h(n) \\&= \sum_{i=0}^{N-1} x(i, \bmod N) h(n-i, \bmod N)\end{aligned}$$

循环卷积定理

$$y(n) = \sum_{i=0}^{N-1} x(i) h(n-i), \quad y(n) : N \text{点序列}$$

$$Y(k) = X(k)H(k)$$

$$y(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \underbrace{[X(k)H(k)]}_{Y(k)} W_N^{-nk}$$

掌握证明过程

线性卷积分析

$$\left. \begin{array}{l} x(n), \quad n = 0, 1, \dots, N - 1 \\ h(n), \quad n = 0, 1, \dots, M - 1 \end{array} \right\} \text{都是非周期}$$

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

$$n = 0, \dots, N + M - 2 \quad \text{长度 } L = N + M - 1$$

为什么用DFT计算线性卷积？

DFT有快速算法FFT

如何用DFT来实现？

存在什么矛盾？

DFT实现线性 卷积的步骤

$$x(n)$$
$$n = 0, 1, \dots, N - 1$$

补零



$$x'(n)$$
$$n = 0, 1, \dots, L - 1$$

DFT



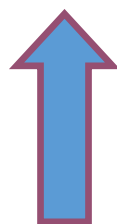
$$X'(k)$$
$$k = 0, 1, \dots, L - 1$$

$$L = N + M - 1$$

$$y(n)$$



$$y(n) = x(n) * h(n)$$
$$= x'(n) \otimes h'(n)$$



IDFT

$$Y(k) = X'(k)H'(k)$$



相乘

$$h(n)$$

$$n = 0, 1, \dots, M - 1$$



补零

$$h'(n)$$
$$n = 0, 1, \dots, L - 1$$

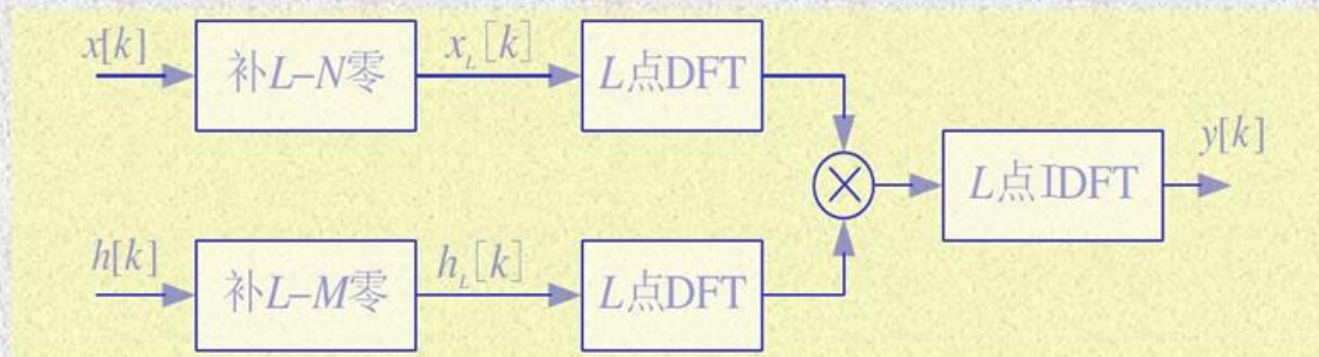
DFT



$$H'(k)$$
$$k = 0, 1, \dots, L - 1$$

利用DFT计算序列线性卷积的步骤

若 $x[k]$ 的长度为 N ， $h[k]$ 的长度为 M ，则
 $L=N+M-1$ 点循环卷积等于 $x[k]$ 与 $h[k]$ 的线性卷积。



$$x_L[k] \otimes h_L[k] = x[k] * h[k]$$

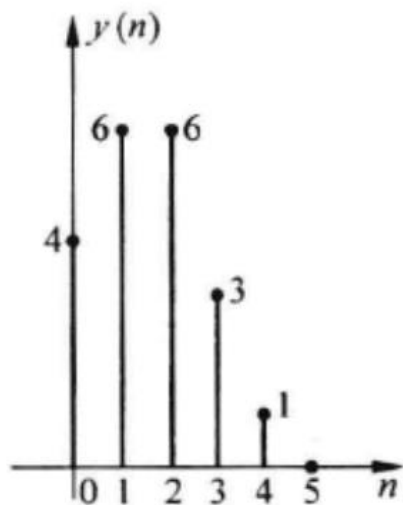
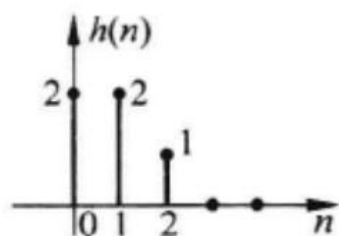
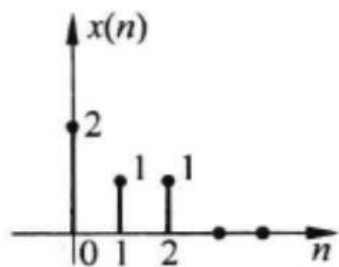
循环卷积，既可以在时域直接实现，也可以在频域借助于DFT计算实现。

DFT有快速算法**FFT**，当信号长度 N 很大时，频域计算速度比时域计算快很多。

循环卷积可以用来实现线性卷积，再借助**FFT**，可以实现快速线性卷积。

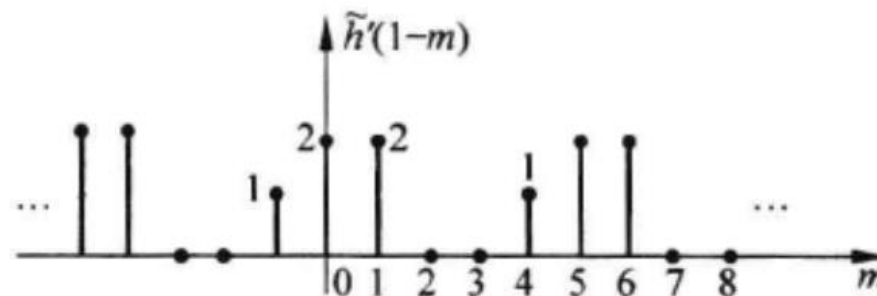
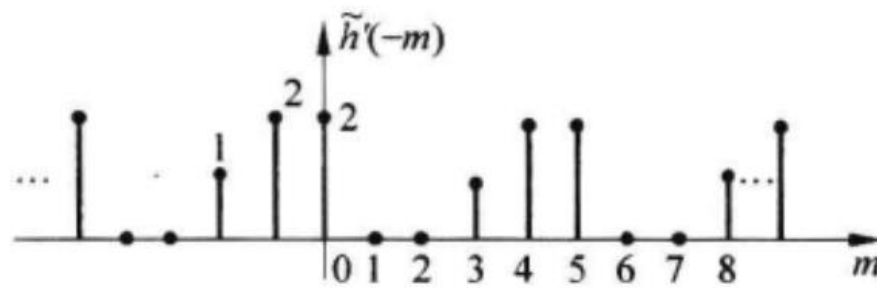
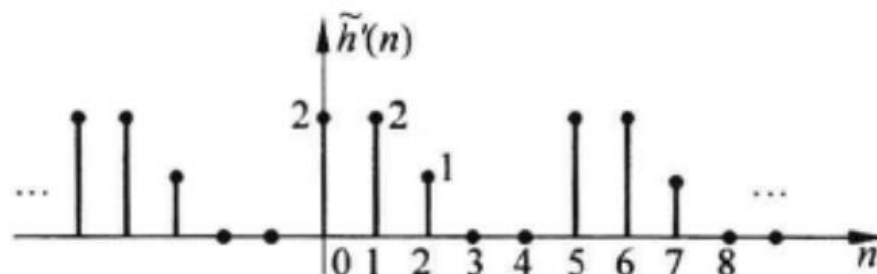
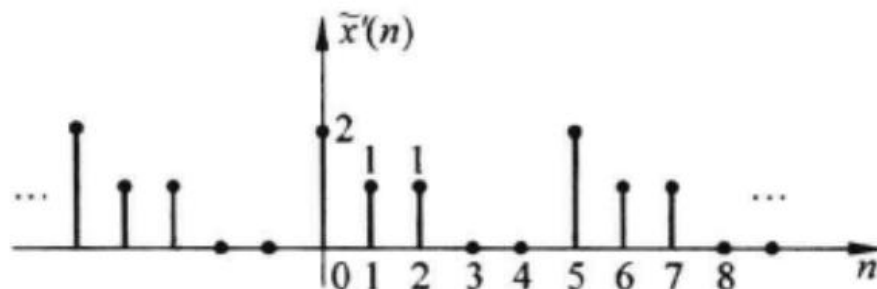
- 补零并没有增加信号本质不同的信息
 - 补零序列的线性卷积与未补零序列的线性卷积的结果是一样的
 - 补零序列的圆周卷积却不等于先前序列的圆周卷积
 - 序列长度发生了变化；上述做法中长度正好等于线性卷积长度
- 线性卷积与圆周卷积
 - 线性卷积有明确的物理意义
 - 圆周卷积操作时，可对序列的长度进行改变
 - 可以通过补零的方法进行更长序列的圆周卷积
 - 只是一种计算手段（频域抽样加密就对应时域序列补零）
 - 设参与卷积的两个序列的时宽分别是 N_1 、 N_2
 - 则线性卷积结果 y_L 的时宽为 N_1+N_2-1
 - 进行 L 点圆周卷积，结果是 y_L 以 L 为周期的周期延拓序列的主值序列

$$y_{\otimes}(n) = \left[\sum_{r=-\infty}^{\infty} y_L(n + rL) \right] \cdot R_L(n)$$
 - 当 $L \geq N_1+N_2-1$ 时， y_{\otimes} 的前（ N_1+N_2-1 ）个点正好是 y_{\otimes} 的全部非零值，也正好是线性卷积结果 y_L 。



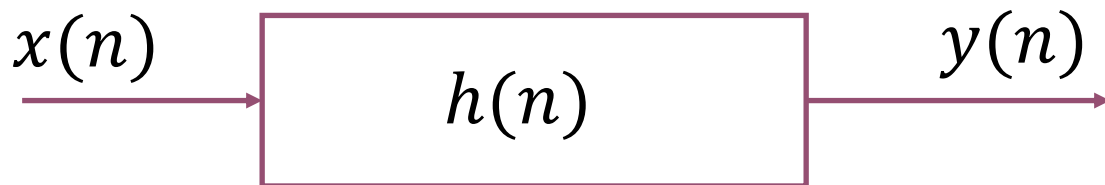
左图：
计算 $[2,1,1]$
与 $[2,2,1]$ 的
线性卷积

右图：
用循环卷积
计算线性卷
积



长序列卷积的计算

按点处理
按帧处理



数字信号处理的优点是“**实时实现**”，即信号进来后，经处理后马上输出出去。然而：

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

$x(n)$ 没有全部进入，如何实现卷积？

全部进入再卷积，又**如何保证**实时实现？

关键是将 $x(n)$ **分段** 和 $h(n)$ **卷积**

$$x(n): \quad N$$

$$h(n): \quad M$$

$$y(n): \quad N + M - 1$$

将 $x(n)$ 分成 L 段, 每段长 $K = N/L$

$$\left. \begin{array}{l} x_1(n), x_2(n), \dots, x_L(n) \\ y_1(n), y_2(n), \dots, y_L(n) \\ K + M - 1 \end{array} \right\} \quad \begin{array}{l} L(K + M - 1) \\ = N + LM - L \\ \neq N + M - 1 \end{array}$$



另外：

$h(n)$ 较短（FIR：长度在20 ~ 50之间，IIR：尽管无限长，但一般有限长度要小于50）， $x(n)$ 可能很长，也**不适宜直接卷积**。

Overlap — add method 叠接相加法

Overlap — save method 叠接舍去法

掌握程序设计

叠接相加法分析 (1)

分段计算:

$h(n), 0 \leq n \leq M-1, M$ 点

$x_1(n), 0 \leq n \leq L-1, L$ 点; $y_1(n), 0 \leq n \leq L+M-2, L+M-1$ 点

$x_2(n), L \leq n \leq 2L-1, L$ 点; $y_2(n), L \leq n \leq 2L+M-2, L+M-1$ 点

从 $y_1(n)$ 、 $y_2(n)$ 可以看出, 其自变量有重叠部分: $L \leq n \leq L+M-2$, 长为 $M-1$ 点

分析重叠点上各段输出间的关系:

计算 $y_1(n)$ 时, 假定输入为 $x_1(n)$, $0 \leq n \leq L-1$, 其余点上输入为 0。事实上不是。并

导致在 $L \leq n \leq L+M-2$ 点上, $y_1(n)$ 计算不完整, 因为它忽略了 $n \geq L$ 后的输入。

计算 $y_2(n)$ 时, 假定输入为 $x_2(n)$, $L \leq n \leq 2L-1$, 其余点上输入为 0。事实上不是。

并导致在 $L \leq n \leq L+M-2$ 点上, $y_2(n)$ 计算不完整, 因为它忽略了 $n < L$ 上的输入。

事实上, 在 $L \leq n \leq L+M-2$ 点上, $y(n) = y_1(n) + y_2(n)$, 这就是叠接相加法。

结论: 上一段的后过渡过程与本段的前过渡过程的对应点相加。 $M-1$ 点对应相加。

叠接相加法分析 (2)

n	$y(n) = x(n) * h(n)$	$y_1(n) = x_1(n) * h(n)$	$y_2(n) = x_2(n) * h(n)$
0	$y(0) = h_0x_0$	$y_1(0) = h_0x_0$	
1	$y(1) = h_1x_0 + h_0x_1$	$y_1(1) = h_1x_0 + h_0x_1$	
2	$y(2) = h_2x_0 + h_1x_1 + h_0x_2$	$y_1(2) = h_2x_0 + h_1x_1 + h_0x_2$	
3	$y(3) = h_2x_1 + h_1x_2 + h_0x_3$	$y_1(3) = h_2x_1 + h_1x_2 + h_0x_3$	
4	$y(4) = h_2x_2 + h_1x_3 + h_0x_4$	$y_1(4) = h_2x_2 + h_1x_3 + h_0x_4$	
5	$y(5) = h_2x_3 + h_1x_4 + h_0x_5$	$y_1(5) = h_2x_3 + h_1x_4$	$y_2(5) = h_0x_5$
6	$y(6) = h_2x_4 + h_1x_5 + h_0x_6$	$y_1(6) = h_2x_4$	$y_2(6) = h_1x_5 + h_0x_6$
7	$y(7) = h_2x_5 + h_1x_6 + h_0x_7$	$y_1(7) = 0$	$y_2(7) = h_2x_5 + h_1x_6 + h_0x_7$
8	$y(8) = h_2x_6 + h_1x_7 + h_0x_8$		$y_2(8) = h_2x_6 + h_1x_7 + h_0x_8$
9	$y(9) = h_2x_7 + h_1x_8 + h_0x_9$		$y_2(9) = h_2x_7 + h_1x_8 + h_0x_9$
10	$y(10) = h_2x_8 + h_1x_9 + h_0x_{10}$		$y_2(10) = h_2x_8 + h_1x_9$
11			$y_2(11) = h_2x_9$
12			$y_2(12) = 0$

Matlab函数实现: filter、filtic
 MATLAB快速计算: fftfilt
 设计程序C语言程序实现: filter

据此可以分析出另一种方法

长语音实时滤波, C语言浮点子程序定点化