

§ 3.1 LTI离散系统的响应

差分与差分方程

差分方程的经典解

零输入响应和零状态响应

注意离散系统与连续系统分析方法上的联系、区别、对比。



一、差分与差分方程

1. 差分运算

仿照微分运算,定义离散信号的差分运算。

$$\frac{df(t)}{dt} = \lim_{\Delta t \to 0} \frac{\Delta f(t)}{\Delta t} = \lim_{\Delta t \to 0} \frac{f(t + \Delta t) - f(t)}{\Delta t} = \lim_{\Delta t \to 0} \frac{f(t) - f(t - \Delta t)}{\Delta t}$$

离散信号的变化率有两种表示形式:

$$\frac{\Delta f(k)}{\Delta k} = \frac{f(k+1) - f(k)}{(k+1) - k} \qquad \frac{\nabla f(k)}{\nabla k} = \frac{f(k) - f(k-1)}{k - (k-1)}$$

定义差分

- (1) 一阶前向差分定义: $\Delta f(k) = f(k+1) f(k)$
- (2) 一阶后向差分定义: $\nabla f(k) = f(k) f(k-1)$ 式中, $\Delta n \nabla n \rightarrow f(k) \rightarrow f(k)$ 本书主要用后向差分,简称为差分。
- (3) 二阶差分定义:

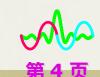
$$\nabla^2 f(k) = \nabla[\nabla f(k)] = \nabla[f(k) - f(k-1)] = \nabla f(k) - \nabla f(k-1)$$
$$= f(k) - f(k-1) - [f(k-1) - f(k-2)] = f(k) - 2f(k-1) + f(k-2)$$

(4) m阶差分:

$$\nabla^m f(k) = f(k) + b_1 f(k-1) + \cdots + b_m f(k-m)$$

(5) 差分的线性性质:

$$\nabla[af_1(k) + bf_2(k)] = a \nabla f_1(k) + b \nabla f_2(k)$$





2. 差分方程

包含未知序列y(k)及其各阶差分的方程式称为差分方程。 其一般形式为:

$$y(k) + a_{n-1}y(k-1) + \cdots + a_0y(k-n) = b_mf(k) + \cdots + b_0f(k-m)$$

差分方程本质上是递推的代数方程,若已知初始条件和激励,利用迭代法可求得其数值解。

一般不易得到解析形式的(闭合)解。

二、差分方程的经典解

$$y(k) + a_{n-1}y(k-1) + \dots + a_0y(k-n) = b_m f(k) + \dots + b_0 f(k-m)$$
 与微分方程经典解类似, $y(k) = y_h(k) + y_p(k)$

1. 齐次解:

齐次方程: $y(k) + a_{n-1}y(k-1) + \cdots + a_0y(k-n) = 0$

特征方程: $1 + a_{n-1}\lambda^{-1} + \cdots + a_0\lambda^{-n} = 0$,

即: $\lambda^{n} + a_{n-1}\lambda^{n-1} + \cdots + a_0 = 0$

其根 λ_i (i=1, 2, …, n)称为差分方程的特征根。



根据特征根,齐次解的不同形式

表 2-1 不同特征根所对应的齐次解			
特征根 λ	齐次解 $y_h(t)$		
单实根	$e^{\lambda t}$		
r重实根	$(C_{r-1}t^{r-1}+C_{r-2}t^{r-2}+\cdots+C_1t+C_0)e^{\lambda t}$		
一对共轭复根 $\lambda_{1,2} = \alpha \pm j \beta$	$e^{at}[C\cos(\beta t) + D\sin(\beta t)]$ 或 $A\cos(\beta t - \theta)$,其中 $Ae^{j\theta} = C + jD$		
r重共轭复根	$[A_{r-1}t^{r-1}\cos(\beta t + \theta_{r-1}) + A_{r-2}t^{r-2}\cos(\beta t + \theta_{r-2}) + \dots + A_0\cos(\beta t + \theta_0)]e^{\alpha t}$		

(1) 无重根 (n个不相等的单实根)

$$y_h(k) = C_1 \lambda_1^k + C_2 \lambda_2^k + \dots + C_n \lambda_n^k$$

(2) 有重根 特征根λ为r重实根时

$$y_h(k) = (C_{r-1}k^{r-1} + C_{r-2}k^{r-2} + \dots + C_1k + C_0)\lambda^k$$

(3) 一对共轭复根 $\lambda_{1,2} = a + jb = \rho e^{\pm j\beta}$

$$y_k(k) = \rho^k [C\cos(\beta k) + D\sin(\beta k)]$$
或者 $A\rho^k \cos(\beta k - \theta)$

r重共轭复根较少涉及





差分方程齐次解举例

例1: 求解二阶差分方程y(k) – 5y(k-1) + 6y(k-2) = 0 已知y(0) = 2, y(1) = 1, 求y(k) 。

解:特征方程: $\lambda^2 - 5\lambda + 6 = 0$

特征根: $\lambda_1 = 2 \lambda_2 = 3$

齐次解: $y(k) = C_1 2^k + C_2 3^k$

$$k = 0, y(0) = C_1 + C_2 = 2$$

$$k = 1, y(1) = 2C_1 + 3C_2 = 1$$

联立解出: $C_1 = 5, C_2 = -3$

$$\therefore y(k) = \left[5(2)^k - 3(3)^k\right] \varepsilon(k)$$



例2:

求差分方程

$$y(k) + 6y(k-1) + 12y(k-2) + 8y(k-3) = 0$$

的解。

解:特征方程为:

$$\lambda^3 + 6\lambda^2 + 12\lambda + 8 = 0 \ (\lambda + 2)^3 = 0$$

三重特征根: $\lambda_{1,2,3} = -2$

齐次解为:
$$y(k) = (C_2k^2 + C_1k + C_0)(-2)^k$$

最后由初始条件确定 C_1 , C_2 , C_3





2.特解 $y_p(k)$: 特解的形式与激励的形式类似

激励 $f(k)$	特解 $y_p(k)$		
k^m	$P_{m}k^{m}+P_{m-1}k^{m-1}+\cdots+P_{1}k+P_{0}$	所有特征根均不等于1时	
	$k' [P_m k^m + P_{m-1} k^{m-1} + \dots + P_1 k + P_0]$	当有 r 重等于 1 的特征根时	
a^k	Pa^k	当 a 不等于特征根时	
	$(Pk+P_0)a^k$	当 a 是特征单根时	
	$[P_{r}k^{r}+P_{r-1}k^{r-1}+\cdots+P_{1}k+P_{0}]a^{k}$	当 a 是 r 重特征根时	
$\cos(\beta k)$ 或 $\sin(\beta k)$	$P\cos(\beta k) + Q\sin(\beta k)$ 或 $A\cos(\beta k - \theta)$,其中 $Ae^{i\theta} = P + jQ$	所有特征根均不等于 e ^{±iβ}	

表 2-2 不同激励所对应的特解				
激励 f(t)	特解 $y_p(t)$			
t ^m	$P_{m}t^{m} + P_{m-1}t^{m-1} + \dots + P_{1}t + P_{0}$ $t' [P_{m}t^{m} + P_{m-1}t^{m-1} + \dots + P_{1}t + P_{0}]$	所有的特征根均不等于 0; 有 r 重等于 0 的特征根		
$e^{\alpha t}$	$Pe^{\alpha t}$ $(P_1 t + P_0) e^{\alpha t}$ $(P_r t' + P_{r-1} t'^{-1} + \dots + P_1 t + P_0) e^{\alpha t}$	α 不等于特征根;α 等于特征单根;α 等于 r 重特征根		
$\cos(\beta t)$ 或 $\sin(\beta t)$	$P\cos(\beta t) + Q\sin(\beta t)$ 或 $A\cos(\beta t - \theta)$,其中 $Ae^{j\theta} = P + jQ$	所有的特征根均不等于±jβ		

差分方程特解举例

例:系统方程 y(k)+4y(k-1)+4y(k-2)=f(k) 已知初始条件y(0)=0, y(1)=-1; 激励 $f(k)=2^k$, $k\geq 0$ 。 求方程的全解。

解: 特征方程为 $\lambda^2 + 4\lambda + 4=0$ 可解得特征根 $\lambda_1 = \lambda_2 = -2$, 其齐次解为 $y_h(k)=(C_1k+C_2)(-2)^k$ 设特解为 $y_{p}(k)=P(2)^{k}$, $k\geq 0$ 代入差分方程得 $P(2)^k+4P(2)^{k-1}+4P(2)^{k-2}=f(k)=2^k$ 解得 P=1/4,所以得特解: $y_p(k)=2^{k-2}$, $k \ge 0$ 故全解为 $y(k) = y_h + y_p = (C_1k + C_2)(-2)^k + 2^{k-2}$, $k \ge 0$ 代入初始条件解得 $C_1=1$, $C_2=-1/4$



三、零输入响应和零状态响应

- (1) 零输入响应:输入为零,差分方程为齐次 求解方法: 齐次解
- (2) 零状态响应: 初始状态为0, 即:

$$y_{zs}(-1) = y_{zs}(-2) = 0$$

全解: $y(k) = y_{zi}(k) + y_{zs}(k)$



零输入响应举例

例:系统的方程y(k)+3y(k-1)+2y(k-2)=f(k)+f(k-1) $f(k)=(-2)^k\varepsilon(k)$ y(0)=y(1)=0,求系统的零输入响应。

解:零输入响应 $y_{zi}(k)$,即当f(k)=0时的解。

齐次方程: y(k)+3y(k-1)+2y(k-2)=0

第一步: 根据特征根写出齐次解

特征方程及特征根为: $\lambda^2 + 3\lambda + 2 = 0$ $\lambda_1 = -2$, $\lambda_2 = -1$ 齐次解为: $y_{7i}(k) = C_1(-2)^k + C_2(-1)^k$

第二步: 求初始值

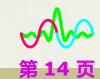
思考1: 可不可以直接代入已知的初始值 y(0)=y(1)=0?

我们需要的是 $y_{zi}(0)$ 和 $y_{zi}(1)$ (激励为0),而y(0),y(1)中包含了激励的作用,显然二者是不相等的。

我们需要根据y(0), y(1) 求出y(-1)=y(-2), 从而得到 $y_{zi}(0)$ 和 $y_{zi}(1)$

k=1 时,根据方程y(k)+3y(k-1)+2y(k-2)=f(k)+f(k-1) 迭代可得: $y(-1)=-\frac{1}{2}$ $y_{zi}(-1)=y(-1)$

$$k=0$$
 可得: $y(-2)=\frac{5}{4}$ $y_{zi}(-2)=y(-2)$



第三步: 由初始状态确定 C_1 , C_2

思考2: 我们需要的是 $y_{zi}(0)$ 和 $y_{zi}(1)$,可不可以直接用 $y_{zi}(-1)$ 和 $y_{zi}(-2)$ 代入计算?答案: 可以,为什么?

将初始条件代入方程:

$$\begin{cases} y_{zi}(-1) = C_1(-1)^{T^1} + C_2(-1)^{-1} = -\frac{1}{2} \\ y_{zi}(-2) = C_1(-2)^{-2} + C_2(-1)^{-2} = \frac{5}{4} \end{cases}$$

解得:
$$\begin{cases} C_1 = -3 \\ C_2 = 2 \end{cases} \qquad y_{zi}(k) = \left[-3(-2)^k + 2(-1)^k \right] \varepsilon(k)$$

全响应举例

例:系统方程为 y(k) + 3y(k-1) + 2y(k-2) = f(k) 已知激励 $f(k)=2^k$, $k\geq 0$,初始状态y(-1)=0,y(-2)=1/2,求系统的零输入响应、零状态响应和全响应。

解: (1) $y_{zi}(k)$ 满足方程

$$y_{zi}(k) + 3y_{zi}(k-1) + 2y_{zi}(k-2) = 0$$

 $y_{zi}(-1) = y(-1) = 0, y_{zi}(-2) = y(-2) = \frac{1}{2}$
特征根为 $\lambda_1 = -1$, $\lambda_2 = -2$
递推求出初始值 $y_{zi}(0), y_{zi}(1)$ (不求亦可)

$$y_{zi}(k) = -3y_{zi}(k-1) - 2y_{zi}(k-2)$$

$$y_{zi}(0) = -3y_{zi}(-1) - 2y_{zi}(-2) = -1$$

$$y_{zi}(1) = -3y_{zi}(0) - 2y_{zi}(-1) = 3$$



$$y_{zi}(k) = C_{zi1}(-1)^k + C_{zi2}(-2)^k$$

将初始值代入 并解得 $C_{zi1}=1$, $C_{zi2}=-2$

$$y_{zi}(k) = (-1)^k - 2(-2)^k$$
, $k \ge 0$

(2) 零状态响应 $y_{xs}(k)$ 满足

$$y_{zs}(k) + 3y_{zs}(k-1) + 2y_{zs}(k-2) = 2^k$$

 $y_{zs}(-1) = y_{zs}(-2) = 0$

递推求初始值 $y_{zs}(0), y_{zs}(1)$,

$$y_{zs}(k) = -3y_{zs}(k-1) - 2y_{zs}(k-2) + 2^{k}, k \ge 0$$

$$y_{zs}(0) = -3y_{zs}(-1) - 2y_{zs}(-2) + 1 = 1$$

$$y_{zs}(1) = -3y_{zs}(0) - 2y_{zs}(-1) + 2 = -1$$





$$y_{zs}(k) + 3y_{zs}(k-1) + 2y_{zs}(k-2) = 2^{k}$$

分别求出齐次解和特解,得

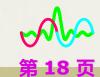
$$y_{zs}(k) = C_{zs1}(-1)^k + C_{zs2}(-2)^k + y_p(k)$$
$$= C_{zs1}(-1)^k + C_{zs2}(-2)^k + (1/3)2^k$$

代入初始值求得

$$C_{zs1} = -1/3$$
, $C_{zs2} = 1$
 $y_{zs}(k) = -1/3 (-1)^k + (-2)^k + (1/3)2^k$, $k \ge 0$

(3) 全响应

$$y(k) = y_{zi}(k) + y_{zs}(k)$$



一、单位序列响应

1、 定义

单位序列 $\delta(k)$ 所引起的零状态响应,记为h(k)。

$$h(k)=T[\{0\},\delta(k)]$$

2、 举例

例1: 已知某系统的差分方程为

$$y(k) - y(k-1) - 2y(k-2) = f(k)$$
, 求单位序列响应 $h(k)$ 。

解: 根据h(k)的定义有

$$h(k) - h(k-1) - 2h(k-2) = \delta(k)$$

$$h(-1) = h(-2) = 0$$
(1)

(1) 递推求初始值h(0)和h(1)。





$$h(k) = h(k-1) + 2h(k-2) + \delta(k)$$

$$h(0) = h(-1) + 2h(-2) + \delta(0) = 1$$

$$h(1) = h(0) + 2h(-1) + \delta(1) = 1$$

(2) 求h(k)

对于k > 0,h(k)满足齐次方程 h(k) - h(k-1) - 2h(k-2) = 0特征方程: $(\lambda+1)(\lambda-2)=0$ $h(k) = C_1(-1)^k + C_2^{2k}$, k>0 $h(0) = C_1 + C_2 = 1$, $h(1) = -C_1 + 2C_2 = 1$ 解得 $C_1 = 1/3$, $C_2 = 2/3$ $h(k) = (1/3)(-1)^k + (2/3)2^k$, $k \ge 0$ 或写为: $h(k) = [(1/3)(-1)^k + (2/3)2^k] \epsilon(k)$





例2: 系统方程为 y(k) -y(k-1)-2y(k-2)=f(k) -f(k-2) 求单位序列响应h(k)。

解: h(k)满足

$$h(k) - h(k-1) - 2h(k-2) = \delta(k) - \delta(k-2)$$

设只有 $\delta(k)$ 作用时,系统的单位序列响应 $h_1(k)$,
它满足

 $h_1(k) - h_1(k-1) - 2h_1(k-2) = \delta(k)$ 根据线性时不变性,

$$h(k) = h_1(k) - h_1(k-2)$$

$$= [(1/3)(-1)^k + (2/3)2^k] \varepsilon(k) - [(1/3)(-1)^{k-2} + (2/3)2^{k-2}] \varepsilon(k-2)$$

思考:直接求解方便否?





二、阶跃响应

1、 定义

单位序列 $\epsilon(k)$ 所引起的零状态响应,记为g(k)。

$$g(k)=T[\varepsilon(k),\{0\}]$$

2、 $\epsilon(k)$ 和g(k)的关系

$$\varepsilon(k) = \sum_{i=-\infty}^{k} \delta(i) = \sum_{j=0}^{\infty} \delta(k-j) \quad \longrightarrow \quad g(k) = \sum_{i=-\infty}^{k} h(i) = \sum_{j=0}^{\infty} h(k-j)$$

$$\delta(k) = \varepsilon(k) - \varepsilon(k-1) = \nabla \varepsilon(k) \longrightarrow h(k) = \nabla g(k)$$



两个常用的求和公式:

$$\sum_{j=k_1}^{k_2} a^j = \begin{cases} \frac{a^{k_1} - a^{k_2+1}}{1-a} & a \neq 1\\ k_2 - k_1 + 1 & a = 1 \end{cases} \quad (k_2 \ge k_1)$$

$$\sum_{j=k_1}^{k_2} j = \frac{(k_2 + k_1)(k_2 - k_1 + 1)}{2}$$

阶跃响应g(k)与单位序列响应h(k)的关系为



$$g(k) = \sum_{\substack{i = -\infty \\ \infty}}^{k} h(i)$$
$$g(k) = \sum_{\substack{i = -\infty \\ \infty}}^{k} h(i)$$

$$g(k) = \sum_{i = -\infty} h(i)$$

$$g(k) = \sum_{j=0}^{\infty} h(k-j)$$

$$h(k) = g(k) - g(k-1)$$

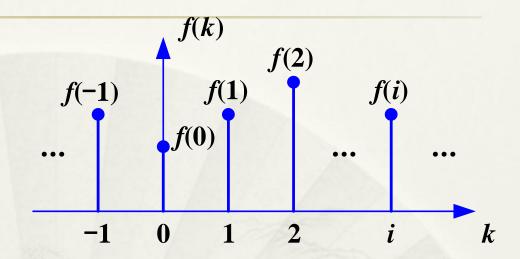
LTI离散系统的阶跃响应 $g(k) = (0.5)^k \varepsilon(k)$,则其单位序列响应为

$$h(k) = (0.5)^{k} \varepsilon(k) - (0.5)^{k-1} \varepsilon(k-1)$$

B
$$h(k) = (0.5)^{k+1} \varepsilon(k+1) - (0.5)^k \varepsilon(k)$$

一、卷积和

1、 序列的时域分解



任意序列f(k) 可表示为:

$$f(k) = \cdots + f(-1)\delta(k+1) + f(0)\delta(k) + f(1)\delta(k-1)$$

 $+ f(2)\delta(k-2) + \cdots + f(i)\delta(k-i) + \cdots$

$$=\sum_{i=-\infty}^{\infty}f(i)\delta(k-i)$$



2、任意序列作用下的零状态响应

根据
$$h(k)$$
的定义: $\delta(k)$ \longrightarrow $h(k)$

由时不变性:
$$\delta(k-i)$$
 $\longrightarrow h(k-i)$

由齐次性:
$$f(i)\delta(k-i)$$
 \longrightarrow $f(i)h(k-i)$
$$\sum_{i=-\infty}^{\infty} f(i)\delta(k-i) \longrightarrow \sum_{i=-\infty}^{\infty} f(i)h(k-i)$$

$$y_{zs}(k) = \sum_{i=-\infty}^{\infty} f(i) h(k-i)$$

f(k)

卷积和

 $y_{zs}(k)$



3、卷积和定义

已知定义在区间($-\infty$, ∞)上的两个函数 $f_1(k)$ 和 $f_2(k)$,则定义和

$$f(k) = \sum_{i=-\infty}^{\infty} f_1(i) f_2(k-i)$$

为 $f_1(k)$ 与 $f_2(k)$ 的卷积和,简称卷积;记为

$$f(k) = f_1(k) * f_2(k)$$

注意:求和是在虚设的变量i下进行的,i为求和变量,k为参变量。结果仍为k的函数。

$$y_{zs}(k) = \sum_{i=-\infty}^{\infty} f(i) h(k-i) = f(k) * h(k)$$



定义计算卷积和举例

例:
$$f(k) = a^k \varepsilon(k)$$
, $h(k) = b^k \varepsilon(k)$, 求 $y_{zs}(k)$ 。

**$$\mathbf{\hat{F}}$$
:** $y_{zs}(k) = f(k) * h(k)$

$$=\sum_{i=-\infty}^{\infty}f(i)h(k-i)=\sum_{i=-\infty}^{\infty}a^{i}\,\varepsilon(i)b^{k-i}\,\varepsilon(k-i)$$

当
$$i < 0, \epsilon(i) = 0$$
, $i \ge 0$, $\epsilon(i) = 1$;
当 $i > k$ 时, $\epsilon(k - i) = 0$, $i \le k$ 时, $\epsilon(k - i) = 1$

$$\therefore y_{zs}(k) = \left[\sum_{i=0}^{k} a^{i} b^{k-i}\right] \varepsilon(k) = b^{k} \left[\sum_{i=0}^{k} \left(\frac{a}{b}\right)^{i}\right] \varepsilon(k)$$

$$\therefore y_{zs}(k) = \left[\sum_{i=0}^{k} a^{i} b^{k-i}\right] \varepsilon(k) = b^{k} \left[\sum_{i=0}^{k} \left(\frac{a}{b}\right)^{i}\right] \varepsilon(k)$$

$$= \begin{cases} 1 - \left(\frac{a}{b}\right)^{k+1} \\ b^{k} \frac{1 - \left(\frac{a}{b}\right)^{k+1}}{1 - \frac{a}{b}} & a \neq b \\ b^{k} (k+1)\varepsilon(k) & a = b \end{cases}$$

$$\varepsilon(k) * \varepsilon(k) = (k+1)\varepsilon(k)$$





二、卷积和图解法

$$f(k) = \sum_{i=-\infty}^{\infty} f_1(i) f_2(k-i)$$

卷积过程可分解为四步:

- (1) 换元: k换为 i→得 $f_1(i)$, $f_2(i)$
- (2) 反转平移: 由 $f_2(i)$ 反转 $\rightarrow f_2(-i)$ 平移 $k \rightarrow f_2(k-i)$
- (3) 乘积: $f_1(i)f_2(k-i)$
- (4) 求和: i 从 $-\infty$ 到 ∞ 对乘积项求和。

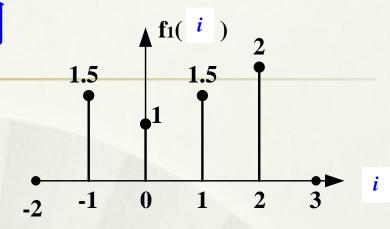
注意: k 为参变量。

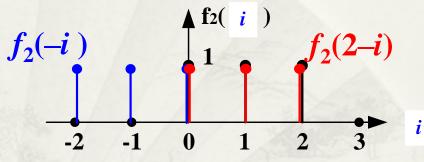
图解法计算卷积和举例

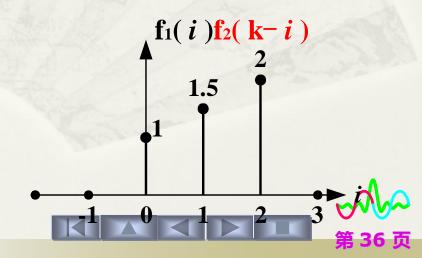
例: $f_1(k)$ 、 $f_2(k)$ 如图所示,已知 $f(k) = f_1(k) * f_2(k)$,求f(2) = ?

$$f(2) = \sum_{i=-\infty}^{\infty} f_1(i) f_2(2-i)$$

- (1) 换元
- (2) $f_2(i)$ 反转得 $f_2(-i)$
- (3) $f_2(-i)$ 右移2得 $f_2(2-i)$
- (4) $f_1(i) \Re f_2(2-i)$
- (5) 求和,得f(2) = 4.5







三、不进位乘法求卷积

$$f(k) = \sum_{i=-\infty}^{\infty} f_1(i) \ f_2(k-i)$$

$$= \cdots + f_1(-1)f_2(k+1) + f_1(0)f_2(k) + f_1(1)f_2(k-1)$$

$$+ f_1(2)f_2(k-2) + \cdots + f_1(i)f_2(k-i) + \cdots$$

f(k)=所有两序列序号之和为k的那些样本乘积之和。

如k=2时

$$f(2) = \cdots + f_1(-1)f_2(3) + f_1(0)f_2(2) + f_1(1)f_2(1) + f_1(2)f_2(0) + \cdots$$

例:
$$f_1(k) = \{0, f_1(1), f_1(2), f_1(3), 0\}$$

 $f_2(k) = \{0, f_2(0), f_2(1), 0\}$





不进位乘法

$$f_{1}(1) , \quad f_{1}(2) , \quad f_{1}(3)$$

$$\times \frac{f_{2}(0) , \quad f_{2}(1)}{f_{1}(1)f_{2}(1) , \quad f_{1}(2)f_{2}(1) , \quad f_{1}(3)f_{2}(1)}$$

$$+ \frac{f_{1}(1)f_{2}(0) , \quad f_{1}(2)f_{2}(0) , \quad f_{1}(3)f_{2}(0)}{f_{1}(1)f_{2}(1) + f_{1}(2)f_{2}(0) } \frac{f_{1}(3)f_{2}(1)}{f_{1}(2)f_{2}(1) + f_{1}(3)f_{2}(0)}$$

$$f(k) = \{ 0, f_1(1)f_2(0), f_1(1)f_2(1) + f_1(2)f_2(0) \\ \uparrow f_1(2)f_2(1) + f_1(3)f_2(0), f_1(3)f_2(1), 0 \}$$

$$k = 0$$



不进位乘法适用范围

不进位乘法适用于有限长序列卷积

若: f(k) 序列 , $n_1 \leq k \leq n_2$

h(k) 序列 , $n_3 \leq k \leq n_4$

 $y_{zs}(k)$ 的元素范围?

则 $y_{zs}(k)$ 序列 , $(n_1+n_3) \le k \le (n_2+n_4)$

例: f(k): $0 \le k \le 3$ 4个元素

h(k): $0 \le k \le 4$ 5个元素

 $y_{zs}(k): 0 \leq k \leq 7$ 8个元素



不进位乘法举例

例:
$$f_1(k) = \{0, 2, 1, 5, 0\}$$

$$\uparrow k = 1$$

$$f_2(k) = \{0, 3, 4, 0, 6, 0\}$$

$$\uparrow k = 0$$
解: 3, 4, 0, 6
$$\times \frac{2, 1, 5}{15, 20, 0, 30}$$

$$\uparrow k = 1$$

$$3, 4, 0, 6$$

$$+ \frac{6, 8, 0, 12}{6, 11, 19, 32, 6, 30}$$





四、卷积和性质

(1) 满足乘法的三律:

交换律,分配律,结合律

(2)
$$f(k) * \delta(k) = f(k)$$
, $f(k) * \delta(k-k_0) = f(k-k_0)$

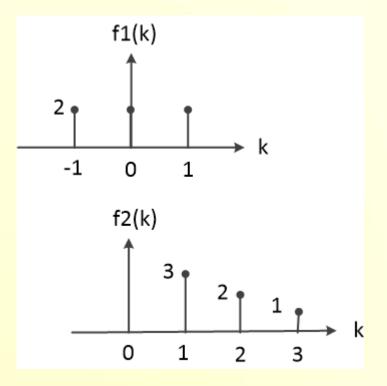
(3)
$$f(k) * \varepsilon(k) = \sum_{i=-\infty}^{k} f(i)$$

(4)
$$f_1(k-k_1) * f_2(k-k_2) = f_1(k-k_1-k_2) * f_2(k)$$

(5)
$$\nabla [f_1(k) * f_2(k)] = \nabla f_1(k) * f_2(k) = f_1(k) * \nabla f_2(k)$$

已知 $f_1(k)$ 和 $f_2(k)$ 的波形,设 $y(k) = f_1(k) *$ $f_2(k)$,则y(2)等于()。

- (A) 6
- B 8
- **c** 10
- 12



离散序列
$$f_1(k) = \varepsilon(k+2) - \varepsilon(k-3), f_2(k) = k^2 \varepsilon(-k),$$
 设 $y(k) = f_1(k) * f_2(k),$ 则 $y(-1) = ()$ 。

- A 13
- B 14
- **c** 12
- D 4

$$f_1(\mathbf{k}) = \begin{cases} 1, & k = -1, 2 \\ 2, & k = 0, 1 \\ 0, & \sharp \dot{\Xi} \end{cases} \qquad f_2(k) = \begin{cases} k+1, & k = 0, 1, 2 \\ 0, & \sharp \dot{\Xi} \end{cases}$$

则卷积和 $f_1(k) * f_2(k) 当 k = 0$ 时等于()

- (B) 1

下列说法正确的是()

$$f(k) * \delta(k) = f(k)$$

$$f(k) * \varepsilon(k) = \sum_{i=-\infty}^{k} f(i)$$

$$\varepsilon(k) * \varepsilon(k) = k\varepsilon(k)$$

$$\varepsilon(k) * \varepsilon(k-3) = (k-2)\varepsilon(k-3)$$

$$\delta(k) * \delta(k) =$$

- $\delta^2(k)$
- $\delta(k+1)$
- $\delta(k)$

$$\varepsilon(k-3)*\varepsilon(k-4) =$$

- (A) $\varepsilon(k-7)$
- $\varepsilon(k-6)$
- $\varepsilon(k-4)$
- $(k-6)\varepsilon(k-7)$

利用性质求卷积和

例1: 复合系统中 $h_1(k) = \epsilon(k)$, $h_2(k) = \epsilon(k-5)$, 求复合系统的单位序列响应h(k)。

解: 根据h(k)的定义,有

$$h(k) = [\delta(k) * h_1(k) - \delta(k) * h_2(k)] * h_1(k)$$

$$= [h_1(k) - h_2(k)] * h_1(k)$$

$$= h_1(k) * h_1(k) - h_2(k) * h_1(k)$$

$$= \epsilon(k) * \epsilon(k) - \epsilon(k - 5) * \epsilon(k)$$

$$= (k+1)\epsilon(k) - (k+1 - 5)\epsilon(k - 5)$$

$$= (k+1)\epsilon(k) - (k-4)\epsilon(k - 5)$$





$$(0.5)^k \varepsilon(k) *1 =$$

- A 0.5
- (B) 1
- **c** 2
- D 0