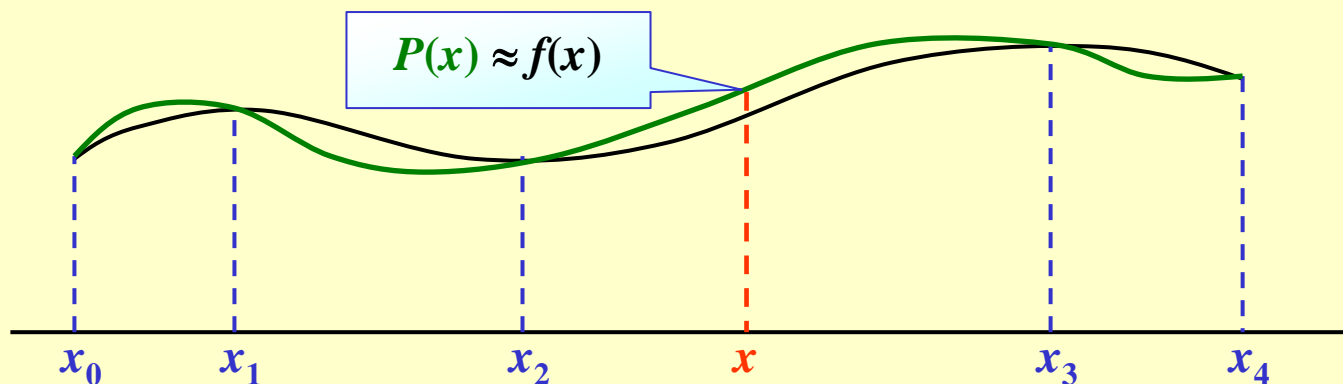


## 第二章 多项式插值 /\* Interpolation \*/



当精确函数  $y = f(x)$  非常复杂或未知时，在一系列节点  $x_0 \dots x_n$  处测得函数值  $y_0 = f(x_0), \dots, y_n = f(x_n)$ ，由此构造一个简单易算的近似函数  $P(x) \approx f(x)$ ，满足条件  $P(x_i) = f(x_i)$  ( $i = 0, \dots, n$ )。这里的  $P(x)$  称为  $f(x)$  的插值函数。最常用的插值函数是多项式



**插值函数**：设函数 $y=f(x)$ 在区间 $[a,b]$ 上有定义，且已知在点 $a \leq x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leq b$ 上的值

$y_0, y_1, \cdots, y_n$ ，若存在一简单函数 $P(x)$ ，使

$$P(x_i) = y_i \quad (i = 0, \dots, n).$$

成立，就称 $P(x)$ 为 $f(x)$ 的插值函数，点

$x_0, x_1, \cdots, x_n$ 称为插值节点，包含插值节点的区间 $[a,b]$ 称为插值区间，求插值函数 $P(x)$ 的方法称为插值法。若 $P(x)$ 是次数不超过 $n$ 的代数多项式，

$$\text{即 } P(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$$

其中 $a_i$ 为实数，就称 $P(x)$ 为插值多项式，该插值法称为多项式插值。若 $P(x)$ 为分段的多项式，就称为分段插值，若 $P(x)$ 为三角多项式，就称为三角插值。

## ◆ 主要内容

- ▶ 如何求出插值多项式、分段插值函数、样条函数
- ▶ 插值多项式的存在唯一性、收敛性、误差估计

## § 1 拉格朗日多项式 /\* Lagrange Polynomial \*/



求  $n$  次多项式  $P_n(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$  使得

$$P_n(x_i) = y_i, \quad i = 0, \dots, n$$

条件: 无重合节点, 即  $i \neq j \implies x_i \neq x_j$

$n = 1$

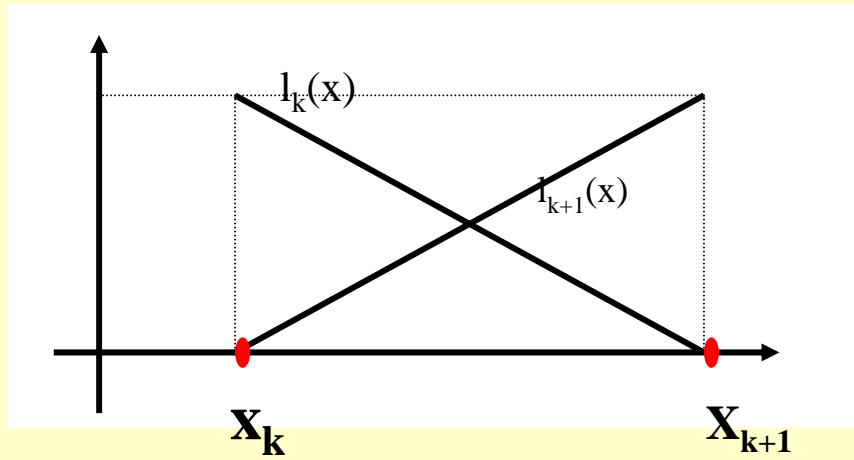
称为拉氏基函数 /\* Lagrange Basis \*/, 使得

满足条件  $l_i(x_j) = \delta_{ij}$  /\* Kronecker Delta \*/

可见  $P_1(x)$  是过  $(x_0, y_0)$  和  $(x_1, y_1)$  两点的直线。

$$\longrightarrow P_1(x) = y_0 + \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0} (x - x_0)$$

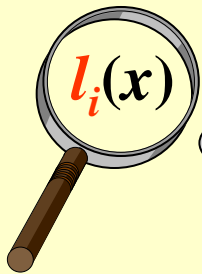
$$= \underbrace{\left[ \frac{x - x_1}{x_0 - x_1} \right]}_{l_0(x)} y_0 + \underbrace{\left[ \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} \right]}_{l_1(x)} y_1 = \sum_{i=0}^1 l_i(x) y_i$$



$n \geq 1$

希望找到  $l_i(x)$ ,  $i = 0, \dots, n$  使得  $l_i(x_j) = \delta_{ij}$ ; 然后令

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n l_i(x) y_i, \text{ 则显然有 } P_n(x_i) = y_i.$$



每个  $l_i(x)$  与节点有关, 而与  $f$  无关

$$l_i(x_i) = 1, \quad l_i(x_j) = 0 \quad (j \neq i) = \prod_{j \neq i} \frac{1}{(x_i - x_j)}$$

Lagrange  
Polynomial

$$l_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{(x - x_j)}{(x_i - x_j)}$$



$$L_n(x) = \sum_{i=0}^n l_i(x) y_i$$

**插值基函数：** 若n次多项式 $l_j(x)$ ( $j=0,1,\dots,n$ )在n+1个节点

$x_0 < x_1 < \dots < x_n$  上满足条件

$$l_j(x_k) = \begin{cases} 1 & k = j \\ 0 & k \neq j \end{cases}$$

就称这n+1个n次多项式 $l_0(x), l_1(x), \dots, l_n(x)$ 为节点 $x_0, x_1, \dots, x_n$ 上的**n次插值基函数**。

**Lagrange多项式也可以写成**

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k \frac{w_{n+1}(x)}{(x - x_k)w'_{n+1}(x_k)}$$

其中

$$w_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_n)$$

$$w'_{n+1}(x_k) = (x_k - x_0)\dots(x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1})\dots(x_k - x_n)$$

## 定理

(唯一性) 满足  $P(x_i) = y_i, i = 0, \dots, n$  的  $n$  阶插值多项式是唯一存在的。

证明:

反证: 若不唯一, 则除了  $L_n(x)$  外还有另一  $n$  阶多项式  $P_n(x)$  满足  $P_n(x_i) = y_i$ 。

考察  $Q_n(x) = P_n(x) - L_n(x)$ , 则  $Q_n$  的阶数  $\leq n$

而  $Q_n$  有  $n+1$  个不同的根  $x_0 \dots x_n$



注: 若不将多项式次数限制为  $n$ , 则插值多项式不唯一。

例如  $P(x) = L_n(x) + p(x) \prod_{i=0}^n (x - x_i)$  也是一个插值多项式, 其中  $p(x)$  可以是任意多项式。

注:  $\sum_{k=0}^n x_k^m l_k(x) = x^m, m = 0, 1, \dots, n$



► 插值余项 /\* Remainder \*/

设节点  $a \leq x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leq b$ , 且  $f$  满足条件  $f \in C^n[a, b]$ ,  $f^{(n+1)}$  在  $[a, b]$  内存在, 考察截断误差  $R_n(x) = f(x) - L_n(x)$

$R_n(x)$  至少有  $n+1$  个根  $\longrightarrow R_n(x) = K(x) \prod_{i=0}^n (x - x_i)$

注意这里是对  $t$  求导

字  $\varphi(t) = R_n(t) - K(x) \prod_{i=0}^n (t - x_i)$

$\varphi(t)$  有  $n+2$  个不同的根  $x_0 \dots x_n x \longrightarrow \varphi^{(n+1)}(\xi_x) = 0, \quad \xi_x \in (a, b)$

$$\begin{aligned} & \parallel \\ f^{(n+1)}(\xi_x) - \cancel{L_n^{(n+1)}}(\xi_x) - K(x)(n+1)! &= R_n^{(n+1)}(\xi_x) - K(x)(n+1)! \end{aligned}$$

$$\longrightarrow K(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!}$$

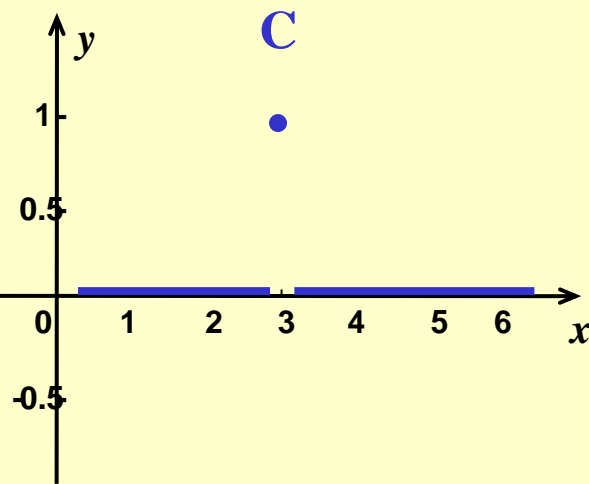
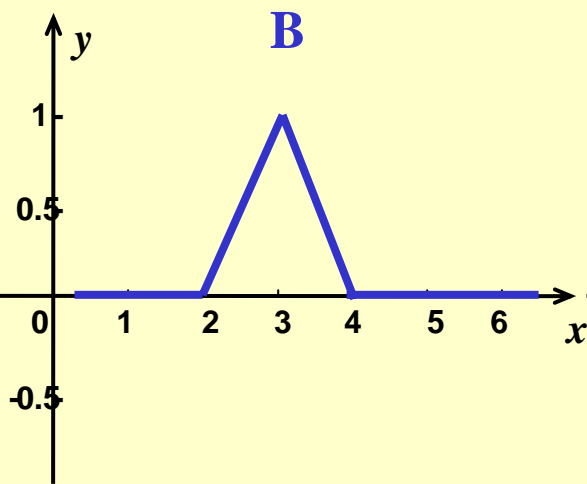
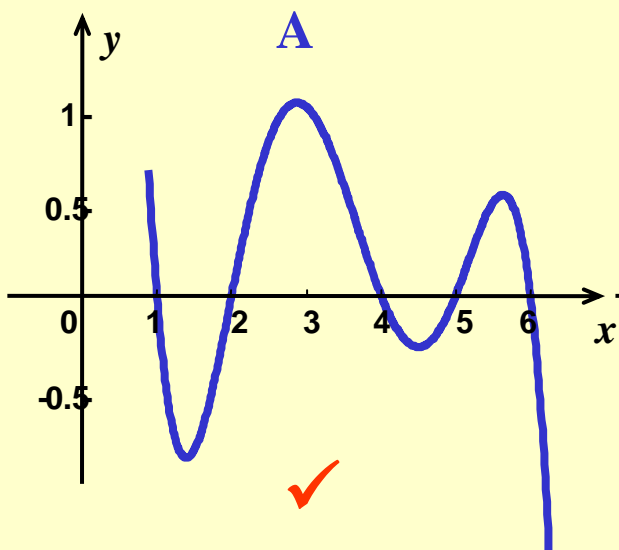
$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} \prod_{i=0}^n (x - x_i)$$



注: 通常不能确定  $\xi_x$ , 而是估计  $|f^{(n+1)}(x)| \leq M_{n+1}, \forall x \in (a, b)$   
 将  $\frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \prod_{i=0}^n |x - x_i|$  作为误差估计上限。

当  $f(x)$  为任一个次数  $\leq n$  的多项式时,  $f^{(n+1)}(x) \equiv 0$ ,  
 可知  $R_n(x) \equiv 0$ , 即插值多项式对于次数  $\leq n$  的多项式是精确的。

Quiz: 给定  $x_i = i + 1, i = 0, 1, 2, 3, 4, 5$ . 下面哪个是  $l_2(x)$  的图像?



例1 证明 
$$\sum_{i=0}^5 (x_i - x)^2 l_i(x) = 0$$

其中  $l_i(x)$  是关于点  $x_0, x_1, \dots, x_5$  的插值基函数。

例3 设  $f \in C^2[a, b]$

$$\max_{a \leq x \leq b} \left| f(x) - \left[ f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a} (x - a) \right] \right| \leq \frac{1}{8} (b - a)^2 M_2$$

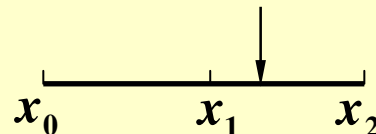
其中  $M_2 = \max_{a \leq x \leq b} |f''(x)|$

例: 已知  $\sin \frac{\pi}{6} = \frac{1}{2}$ ,  $\sin \frac{\pi}{4} = \frac{1}{\sqrt{2}}$ ,  $\sin \frac{\pi}{3} = \frac{\sqrt{3}}{2}$

分别利用  $\sin x$  的1次、2次 Lagrange 插值计算  $\sin 50^\circ$  并估计误差。

$$50^\circ = \frac{5\pi}{18}$$

解:  $n=1$  分别利用  $x_0, x_1$  以及  $x_1, x_2$  计算



⊕ 利用  $x_0 = \frac{\pi}{6}, x_1 = \frac{\pi}{4} \Rightarrow L_1(x) = \frac{x - \pi/4}{\pi/6 - \pi/4} \times \frac{1}{2} + \frac{x - \pi/6}{\pi/4 - \pi/6} \times \frac{1}{\sqrt{2}}$

⊖ 利用  $x_1 = \frac{\pi}{4}, x_2 = \frac{\pi}{3} \Rightarrow L_1(x) = \frac{x - \pi/3}{\pi/4 - \pi/3} \times \frac{1}{\sqrt{3}} + \frac{x - \pi/4}{\pi/3 - \pi/4} \times \frac{1}{2}$

内插通常优于外推。选择要计算的  $x$  所在的区间的端点，插值效果较好。

⊖ 利用  $x_1 = \frac{\pi}{4}, x_2 = \frac{\pi}{3} \Rightarrow \sin 50^\circ \approx 0.7660444...$

外推 /\* extrapolation \*/ 的实际误差  $\approx -0.01001$

⊕ 利用  $x_0 = \frac{\pi}{6}, x_1 = \frac{\pi}{4} \Rightarrow \sin 50^\circ \approx 0.7660444...$

内插 /\* interpolation \*/ 的实际误差  $\approx 0.00596$

⊖ 利用  $x_1 = \frac{\pi}{4}, x_2 = \frac{\pi}{3} \Rightarrow \sin 50^\circ \approx 0.7660444...$

$$n = 2$$

$$L_2(x) = \frac{(x - \frac{\pi}{4})(x - \frac{\pi}{3})}{(\frac{\pi}{6} - \frac{\pi}{4})(\frac{\pi}{6} - \frac{\pi}{3})} \times \frac{1}{2} + \frac{(x - \frac{\pi}{6})(x - \frac{\pi}{3})}{(\frac{\pi}{4} - \frac{\pi}{6})(\frac{\pi}{4} - \frac{\pi}{3})} \times \frac{1}{\sqrt{2}} + \frac{(x - \frac{\pi}{6})(x - \frac{\pi}{4})}{(\frac{\pi}{3} - \frac{\pi}{6})(\frac{\pi}{3} - \frac{\pi}{4})} \times \frac{\sqrt{3}}{2}$$

$$\sin 50^\circ \approx L_2(\frac{5\pi}{18}) \approx \mathbf{0.76543}$$

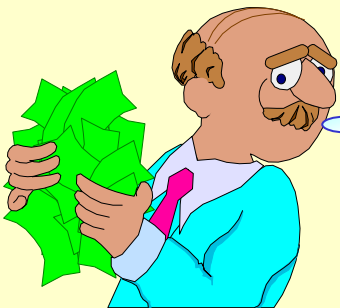
$$R_2(x) = \frac{-\cos \xi_x}{3!} (x - \frac{\pi}{6})(x - \frac{\pi}{4})(x - \frac{\pi}{3}); \quad \frac{1}{2} < \cos \xi_x < \frac{\sqrt{3}}{2}$$

$$\longrightarrow 0.00044 < R_2\left(\frac{5\pi}{18}\right) < 0.00077 \quad \text{计算器} \quad \sin 50^\circ = \mathbf{0.7660444...}$$

2次插值的实际误差  $\approx 0.00061$

高次插值通常优于  
低次插值

但绝对不是次数越  
高就越好，嘿  
嘿.....



## § 2 牛顿插值 /\* Newton's Interpolation \*/



Lagrange 插值虽然易算，但若增加一个节点时，全部基函数  $l_i(x)$  都需重新算过。



将  $L_n(x)$  改写成  $a_0 + a_1(x-x_0) + a_2(x-x_0)(x-x_1) + \dots + a_n(x-x_0)\dots(x-x_{n-1})$  的形式，希望每加一个节点时只附加一项上去即可。

➤ 差商 (亦称均差) /\* divided difference \*/

$$f[x_i, x_j] = \frac{f(x_i) - f(x_j)}{x_i - x_j} \quad (i \neq j, x_i \neq x_j)$$

1阶差商 /\* the 1st divided difference of  $f$  w.r.t.  $x_i$  and  $x_j$  \*/

$$f[x_i, x_j, x_k] = \frac{f[x_i, x_j] - f[x_j, x_k]}{x_i - x_k} \quad (i \neq k)$$

2阶差商

$K+1$ 阶差商:

$$\begin{aligned} f[x_0, \dots, x_{k+1}] &= \frac{f[x_0, x_1, \dots, x_k] - f[x_1, \dots, x_k, x_{k+1}]}{x_0 - x_{k+1}} \\ &= \frac{f[x_0, \dots, x_{k-1}, x_k] - f[x_0, \dots, x_{k-1}, x_{k+1}]}{x_k - x_{k+1}} \end{aligned}$$

差商的性质:

$$1. \quad f[x_0, \dots, x_k] = \sum_{i=0}^k \frac{f(x_i)}{\omega'_{k+1}(x_i)}$$

$$\text{其中 } \omega_{k+1}(x) = \prod_{i=0}^k (x - x_i), \quad \omega'_{k+1}(x_i) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^k (x_i - x_j)$$

差商的值与  $x_i$  的顺序无关!



2. 若 $f(x)$ 在 $[a,b]$ 上存在 $n$ 阶导数, 且节点  
 $x_0, x_1, \dots, x_n \in [a, b]$ , 则差商与导数关系如下:

$$f[x_0, \dots, x_n] = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}$$

➤ 牛顿插值 /\* Newton's Interpolation \*/



$$N_n(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + a_n(x - x_0)\dots(x - x_{n-1})$$

$$\begin{cases} f(x) = f(x_0) + f[x, x_0](x - x_0) \dots \dots \dots \textcircled{1} \\ f[x, x_0] = f[x_0, x_1] + (x - x_1)f[x, x_0, x_1] \dots \dots \dots \textcircled{2} \\ \dots \dots \dots \\ f[x, x_0, \dots, x_{n-1}] = f[x_0, \dots, x_n] + (x - x_n)f[x, x_0, \dots, x_n] \dots \textcircled{n-1} \end{cases}$$

将后一式带入前一式

$$\begin{aligned} \Rightarrow f(x) = & f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1) + \dots \\ & + f[x_0, \dots, x_n](x - x_0)\dots(x - x_{n-1}) \\ & + f[x, x_0, \dots, x_n](x - x_0)\dots(x - x_{n-1})(x - x_n) \end{aligned}$$

$N_n(x)$

$$a_i = f[x_0, \dots, x_i]$$

$R_n(x)$

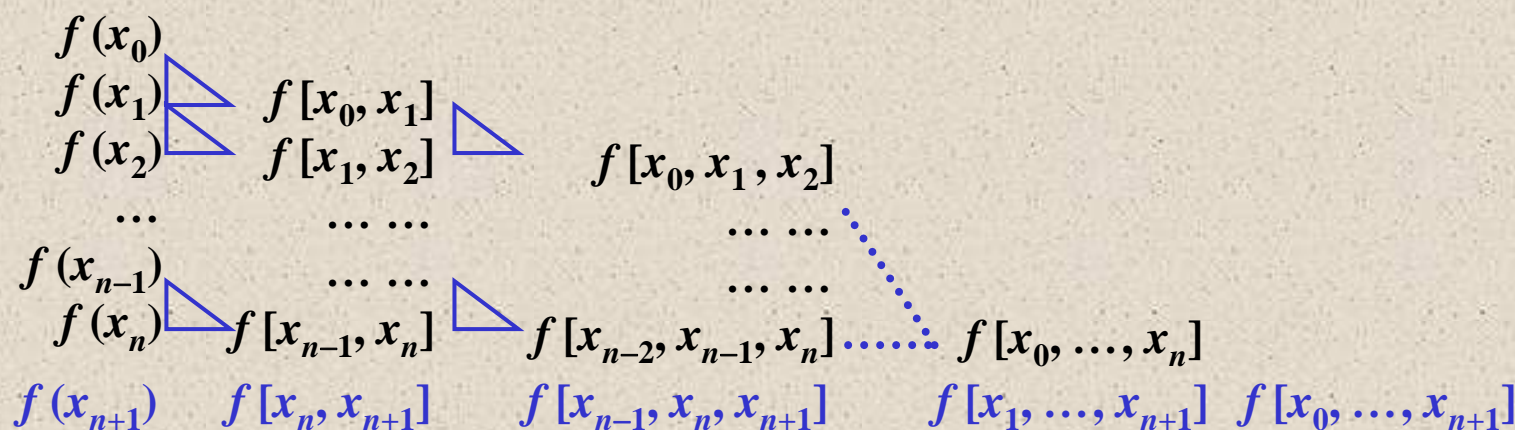


注: 由唯一性可知  $N_n(x) \equiv L_n(x)$ , 只是算法不同, 故其余项也相同, 即

$$f[x, x_0, \dots, x_n] \omega_{k+1}(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} \omega_{k+1}(x)$$

$$\Rightarrow f[x_0, \dots, x_k] = \frac{f^{(k)}(\xi)}{k!}, \quad \xi \in (x_{\min}, x_{\max})$$

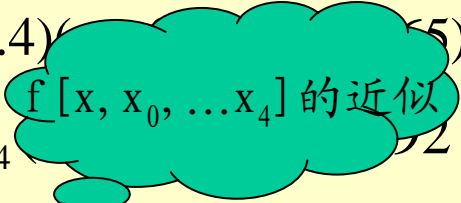
实际计算过程为



例2 给出  $f(x)$  的函数表, 求4次Newton插值多项式, 并由此计算  $f(0.596)$  的近似值.

0.40	0.41075					
0.55	0.57815	1.11600				
0.65	0.69675	1.18600	0.28000			
0.80	0.88811	1.27573	0.35893	0.19733		
0.90	1.02652	1.38410	0.43348	0.21300	0.03134	
1.05	1.25382	1.51533	0.52493	0.22863	0.03126	-0.00012

$$\begin{aligned}
 N_4(x) = & 0.41075 + 1.116(x - 0.4) + 0.28(x - 0.4)(x - 0.55) \\
 & + 0.19733(x - 0.4)(x - 0.55)(x - 0.65) \\
 & + 0.03134(x - 0.4)(x - 0.55)(x - 0.65)(x - 0.8)
 \end{aligned}$$

$f(0.596) \approx N_4$  

$$|R_4(x)| \approx |f[x_0, \dots, x_5]w_5(0.596)| \leq 3.63 \times 10^{-9}$$

➤ 等距节点公式 **/\* Formulae with Equal Spacing \*/**

当节点等距分布时:  $x_i = x_0 + i h \quad (i = 0, \dots, n)$

向前差分

**/\* forward  
difference \*/**

$$\Delta f_i = f_{i+1} - f_i$$

$$\Delta^k f_i = \Delta^{k-1}(\Delta f_i) = \Delta^{k-1} f_{i+1} - \Delta^{k-1} f_i$$

向后差分

**/\* backward  
difference \*/**

$$\nabla f_i = f_i - f_{i-1}$$

$$\nabla^k f_i = \nabla^{k-1} f_i - \nabla^{k-1} f_{i-1}$$

中心差分

**/\* centered  
difference \*/**

$$\delta^k f_i = \delta^{k-1} f_{i+\frac{1}{2}} - \delta^{k-1} f_{i-\frac{1}{2}}$$

$$\text{其中 } f_{i\pm\frac{1}{2}} = f\left(x_i \pm \frac{h}{2}\right)$$

不变算子:  $\mathbf{I}$ ; 移位算子:  $\mathbf{E} \quad \Delta = \mathbf{E} - \mathbf{I}, \quad \nabla = \mathbf{I} - \mathbf{E}^{-1}, \quad \delta = \mathbf{E}^{1/2} - \mathbf{E}^{-1/2}$

$$\mathbf{I} \mathbf{f}_k = \mathbf{f}_k \quad \mathbf{E} \mathbf{f}_k = \mathbf{f}_{k+1}$$

## 📖 差分的重要性质:

- ✦ 线性: 例如  $\Delta(a f(x) + b g(x)) = a \Delta f + b \Delta g$
- ✦ 若  $f(x)$  是  $m$  次多项式, 则  $\Delta^k f(x)$  ( $0 \leq k \leq m$ ) 是  $m - k$  次多项式, 而  $\Delta^k f(x) = 0$  ( $k > m$ )
- ✦ 差分值可由函数值算出:

$$\Delta^n f_k = \sum_{j=0}^n (-1)^j \binom{n}{j} f_{n+k-j}$$

$$\nabla^n f_k = \sum_{j=0}^n (-1)^{n-j} \binom{n}{j} f_{k+j-n}$$

其中  $\binom{n}{j} = \frac{n(n-1)\dots(n-j+1)}{j!}$

**/\* binomial coefficients \*/**

- ✦ 函数值可由差分值算出:

$$f_{n+k} = \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} \Delta^j f_k$$

✦

$$f[x_0, \dots, x_k] = \frac{\Delta^k f_0}{k! h^k}$$

$$f[x_n, x_{n-1}, \dots, x_{n-k}] = \frac{\nabla^k f_n}{k! h^k}$$

由  $R_n$  表达式  $\rightarrow$

$$f^{(k)}(\xi) = \frac{\Delta^k f_0}{h^k}$$

# 牛顿公式

$$N_n(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + \dots + f[x_0, \dots, x_n](x - x_0) \dots (x - x_{n-1})$$

✂ 牛顿前差公式 /\* Newton's forward-difference formula \*/

设  $x = x_0 + th$  , 则  $N_n(x) = N_n(x_0 + th) = \sum_{k=0}^n \binom{t}{k} \Delta^k f(x_0)$

$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0) \dots (x - x_n)$

$$\binom{t}{k} = \frac{t(t-1)\dots(t-k+1)}{k!}$$

/\* Newton's backward-difference formula \*/

✂ 牛顿后差公式

将节点顺序

$$N_n(x) = f(x_n) + f[x_n, x_{n-1}](x - x_n) + \dots + f[x_n, \dots, x_0](x - x_n) \dots (x - x_1)$$

设  $x = x_n + th$  , 则  $N_n(x) = N_n(x_n + th) = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{-t}{k} \nabla^k f(x_n)$

注：一般当  $x$  靠近  $x_0$  时用前插，靠近  $x_n$  时用后插，故两种公式亦称为表初公式和表末公式。

例3 给出 $f(x)=\cos x$ 在 $x_k=kh, k=0,1,\dots,6, h=0.1$ 处的函数值，  
 试用4次等距节点插值公式计算 $f(0.048)$ 及 $f(0.566)$ 的近似值并估计误差。

解：差分表。

$f(x_k)$	$\Delta f$	$\Delta^2 f$	$\Delta^3 f$	$\Delta^4 f$	$\Delta^5 f$
1.00000					
0.99500	-0.00500				
0.98007	-0.01493	-0.00993			
0.95534	-0.02473	-0.00980	0.00013		
0.92106	-0.03428	-0.00955	0.00025	0.00012	
0.87758	-0.04348	-0.00920	0.00035	0.00010	-0.00002
0.82534	-0.05224	-0.00876	0.00044	0.00009	-0.00001

$$N_4(0.048) = 1.0000 + 0.48 \times (-0.0050)$$

$$+ \frac{0.48(0.48-1)}{2}(-0.0093)$$

$$+ \frac{1}{3!}0.48(0.48-1)(0.48-2)(0.00013)$$

$$+ \frac{0.48}{4!}(0.48-1)(0.48-2)(0.48-3)(0.00012)$$

$$= 0.99885 \approx \cos 0.048$$

误差

$$|R_4(0.048)| \leq \frac{M_5}{5!} |t(t-1)(t-2)(t-3)(t-4)| h^5$$

$$\leq 1.5845 \times 10^{-7}$$

$$N_4(0.566) = 0.82534 - 0.34[-0.05244 + 0.66(\frac{-0.00876}{2})$$

$$+ (1.66)(\frac{0.00044}{6} + 2.66 \times \frac{0.00009}{24})]$$

$$= 0.84405$$

误差

$$|R_4(0.566)| \leq \frac{M_5}{5!} |t(t+1)(t+2)(t+3)(t+4)| h^5$$

$$\leq 1.7064 \times 10^{-7}$$

## § 3 埃尔米特插值 /\* Hermite Interpolation

\*/



不仅要求函数值重合，而且要求若干阶**导数**也重合。  
即：要求插值函数  $\varphi(x)$  满足  $\varphi(x_i) = f(x_i)$ ,  $\varphi'(x_i) = f'(x_i)$ ,  
...,  $\varphi^{(m_i)}(x_i) = f^{(m_i)}(x_i)$ .

注：👉  $N$  个条件可以确定  $N-1$  阶多项式。

👉 要求在**1**个节点  $x_0$  处直到  $m_0$  阶导数都重合的插值多项式即为**Taylor多项式**

$$\varphi(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \dots + \frac{f^{(m_0)}(x_0)}{m_0!} (x - x_0)^{m_0}$$

$$\text{其余项为 } R(x) = f(x) - \varphi(x) = \frac{f^{(m_0+1)}(\xi)}{(m_0+1)!} (x - x_0)^{(m_0+1)}$$

👉 一般只考虑  $f$  与  $f'$  的值。



## 重节点均差与Taylor插值

定理3 设  $f \in C^n[a, b]$   $x_0, x_1, \dots, x_n$  为  $[a, b]$  上的互异节点, 则

$f[x_0, x_1, \dots, x_n]$  是其变量的连续函数

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f[x_0, x] = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0)$$

$$f[x_0, x_0] = \lim_{x \rightarrow x_0} f[x_0, x] = f'(x_0)$$

$$f[x_0, x_0, \dots, x_0] = \lim_{x_i \rightarrow x_0} f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{1}{n!} f^{(n)}(x_0)$$

一般地, 已知  $x_0, \dots, x_n$  处有  $y_0, \dots, y_n$  和  $y_0', \dots, y_n'$ , 求  $H_{2n+1}(x)$  满足  $H_{2n+1}(x_i) = y_i$ ,  $H'_{2n+1}(x_i) = y_i'$ .

解: 设  $H_{2n+1}(x) = \sum_{i=0}^n y_i h_i(x) + \sum_{i=0}^n y_i' \hat{h}_i(x)$

其中  $h_i(x_j) = \delta_{ij}$ ,  $h_i'(x_j) = 0$ ,  $\hat{h}_i(x_j) = 0$ ,  $\hat{h}_i'(x_j) = \delta_{ij}$

$$l_i(x) = \prod_{j \neq i} \frac{(x - x_j)}{(x_i - x_j)}$$

$h_i(x)$  有这样的 Hermite 插值唯一

$$h_i(x) = (A_i x + B_i) l_i^2(x)$$

由余下条件  $h_i(x_i) = 1$  和  $h_i'(x_i) = 0$  可解  $A_i$  和  $B_i \Rightarrow$

$$h_i(x) = [1 - 2l_i'(x_i)(x - x_i)] l_i^2(x)$$

$\hat{h}_i(x)$  有根  $x_0, \dots, x_n$ , 除了  $x_i$  外都是 2 重根  $\Rightarrow \hat{h}_i(x) = C_i (x - x_i) l_i^2(x)$

又:  $\hat{h}_i'(x_i) = 1 \Rightarrow C_i = 1 \Rightarrow \hat{h}_i(x) = (x - x_i) l_i^2(x)$

设  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$ ,  $f \in C^{2n}[a, b]$  则  $R_n(x) = \frac{f^{(2n+2)}(\xi_x)}{(2n+2)!} \left[ \prod_{i=0}^n (x - x_i) \right]^2$

- 当 $n=1$ 时, 考虑区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 上的Hermit插值 $H_3(x)$ , 满足条件

$$H_3(x_k) = y_k$$

$$H_3(x_{k+1}) = y_{k+1}$$

$$H'_3(x_k) = m_k$$

$$H'_3(x_{k+1}) = m_{k+1}$$

插值基函数为:

$$h_k(x) = \left(1 + 2 \frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k}\right) \left(\frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}}\right)^2$$

$$h_{k+1}(x) = \left(1 + 2 \frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}}\right) \left(\frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k}\right)^2$$

$$\hat{h}_k(x) = (x - x_k) \left(\frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}}\right)^2$$

$$\hat{h}_{k+1}(x) = (x - x_{k+1}) \left(\frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k}\right)^2$$

例：设  $x_0 \neq x_1 \neq x_2$ ，已知  $f(x_0)$ 、 $f(x_1)$ 、 $f(x_2)$  和  $f'(x_1)$ ，求多项式  $P(x)$  满足  $P(x_i) = f(x_i)$ ， $i = 0, 1, 2$ ，且  $P'(x_1) = f'(x_1)$ ，并估计误差。

解法一：首先， $P$  的阶数 = 3 模仿 Lagrange 多项式的思想，设

$$P_3(x) = \sum_{i=0}^2 f(x_i) h_i(x) + f'(x_1) \hat{h}_1(x)$$

其中  $h_i(x_j) = \delta_{ij}$ ， $h_i'(x_1) = 0$ ， $\hat{h}_1(x_i) = 0$ ， $\hat{h}_1'(x_1) = 1$

$h_0(x)$  有根  $x_1, x_2$ ，且  $h_0'(x_1) = 0 \Rightarrow x_1$  是重根。 $h_0(x) = C_0(x - x_1)^2(x - x_2)$

又： $h_0(x_0) = 1 \Rightarrow C_0 \longrightarrow$

$$h_0(x) = \frac{(x - x_1)^2(x - x_2)}{(x_0 - x_1)^2(x_0 - x_2)}$$

$h_2(x)$  与  $h_0(x)$  完全类似。

$h_1(x)$  有根  $x_0, x_2 \Rightarrow h_1(x)$

由余下条件  $h_1(x_1) = 1$

与 Lagrange 分析  
完全类似

$\hat{h}_1(x)$  有根  $x_0, x_1, x_2 \Rightarrow \hat{h}_1(x) = C_1(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)$

又： $\hat{h}_1'(x_1) = 1 \Rightarrow C_1$  可解。

$$R_3(x) = f(x) - P_3(x) = K(x)(x - x_0)(x - x_1)^2(x - x_2), \quad K(x) = \frac{f^{(4)}(\xi_x)}{4!}$$

## 解法2

因此此多项式通过点  $(x_0, f(x_0)), (x_1, f(x_1)), (x_2, f(x_2))$

因此，假设该多项式的形式为

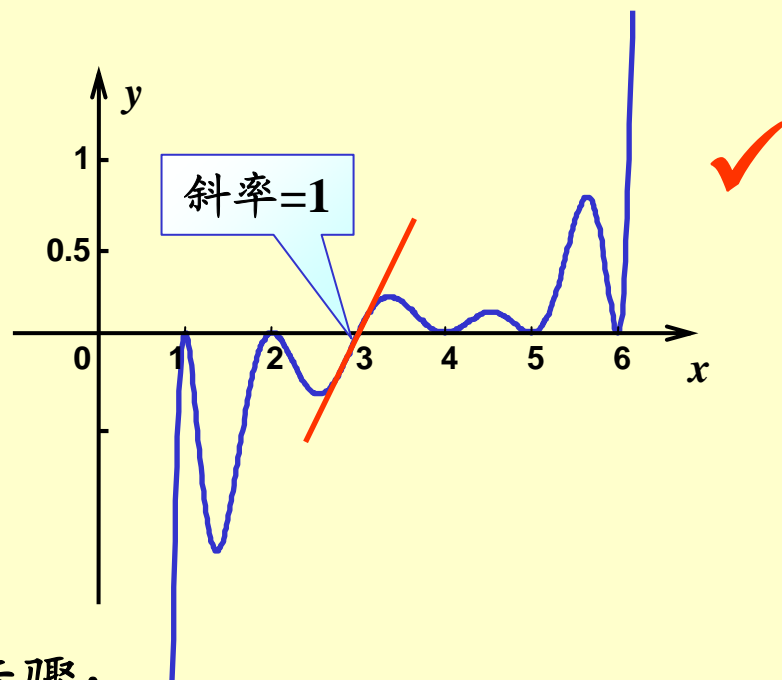
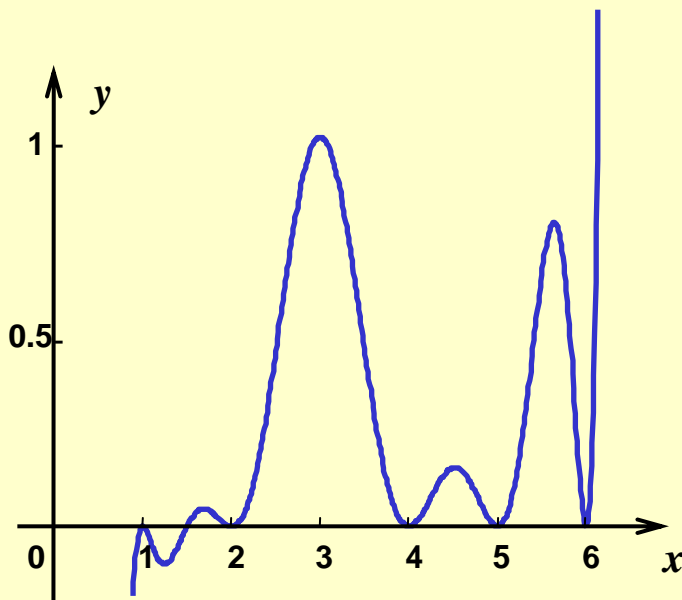
$$P(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1) + A(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)$$

由条件  $P'(x_1) = f'(x_1)$

得到 
$$A = \frac{f'(x_1) - f[x_0, x_1] - (x_1 - x_0)f[x_0, x_1, x_2]}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)}$$

截断误差为 
$$R(x) = \frac{1}{4!} f^{(4)}(\xi)(x - x_0)(x - x_1)^2(x - x_2)$$

**Quiz:** 给定  $x_i = i + 1, i = 0, 1, 2, 3, 4, 5$ . 下面哪个是  $\hat{h}_2(x)$  的图像?

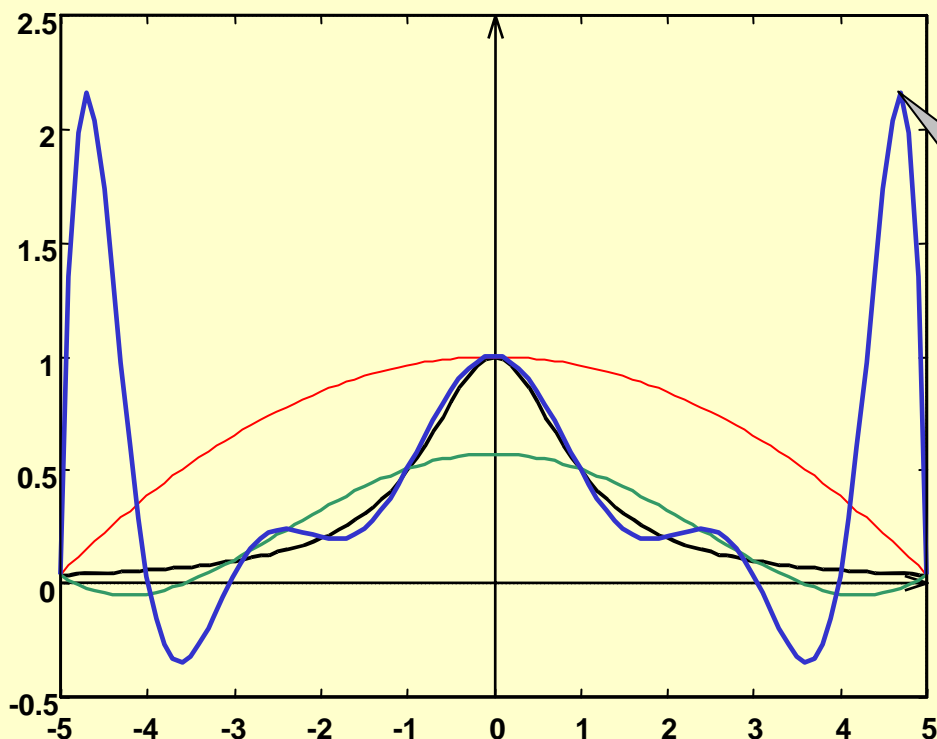


✎ 求Hermite多项式的基本步骤:

- ① 写出相应于条件的  $h_i(x)$ 、 $\hat{h}_i(x)$  的组合形式;
- ② 对每一个  $h_i(x)$ 、 $\hat{h}_i(x)$  找出尽可能多的条件给出的根;
- ③ 根据多项式的总阶数和根的个数写出表达式;
- ④ 根据尚未利用的条件解出表达式中的待定系数;
- ⑤ 最后完整写出  $H(x)$ 。

## § 4 分段低次插值 /\* piecewise polynomial approximation \*/

例：在 $[-5, 5]$ 上考察 $f(x) = \frac{1}{1+x^2}$ 的 $L_n(x)$ 。取 $x_i = -5 + \frac{10}{n}i$  ( $i=0, \dots, n$ )



$L_n(x) \not\rightarrow f(x)$

$n$  越大，  
端点附近抖动  
越大，称为  
**Runge 现象**



分段低次插值

➤ 分段线性插值 /\* piecewise linear interpolation \*/

在每个区间 $[x_i, x_{i+1}]$ 上, 用**1阶多项式** (直线) 逼近 $f(x)$ :

$$f(x) \approx P_1(x) = \frac{x - x_{i+1}}{x_i - x_{i+1}} y_i + \frac{x - x_i}{x_{i+1} - x_i} y_{i+1} \quad \text{for } x \in [x_i, x_{i+1}]$$

在整个区间 $[a, b]$ 上函数 $f(x)$ 为  $f(x) = \sum_{j=0}^n y_j l_j(x)$

其中基函数 $l_j(x)$ 的形式为

$$l_j(x) = \begin{cases} \frac{x - x_{j-1}}{x_j - x_{j-1}} & x_{j-1} \leq x \leq x_j \\ \frac{x - x_{j+1}}{x_j - x_{j+1}} & x_j \leq x \leq x_{j+1} \\ 0 & x \in [a, b], x \notin [x_{j-1}, x_{j+1}] \end{cases}$$

误差估计为  $\max_{x_k \leq x \leq x_{k+1}} |f(x) - P_h(x)| \leq \frac{M}{2} \max_{x_k \leq x \leq x_{k+1}} |(x - x_k)(x - x_{k+1})|$

或  $\max_{x_k \leq x \leq x_{k+1}} |f(x) - P_h(x)| \leq \frac{M}{8} h^2$  其中  $M = \max_{a \leq x \leq b} |f''(x)|$

$$h = \max_k |x_{k+1} - x_k|$$



分段线性插值函数具有**局部非零性质**—— $l_j(x)$ 只在 $x_j$ 附近不为零，在其它地方均为零。

记  $h = \max |x_{i+1} - x_i|$ ，易证：当  $h \rightarrow 0$  时， $P_1^h(x) \xrightarrow{\text{一致}} f(x)$

说明 
$$1 = \sum_{j=0}^n l_j(x) = l_k(x) + l_{k+1}(x), x \in [x_k, x_{k+1}]$$

$$f(x) = [l_k(x) + l_{k+1}(x)] f(x)$$

$$P_1(x) = y_k l_k(x) + y_{k+1} l_{k+1}(x)$$

$f(x)$ 在 $[a,b]$ 上的连续模

$$|f(x) - P_1(x)| \leq l_k(x) |f(x) - y_k| + l_{k+1}(x) |f(x) - y_{k+1}|$$

$$\leq [l_k(x) + l_{k+1}(x)] w(h_k) = w(h_k) \leq w(h)$$

当  $f(x) \in C[a, b]$  时，有  $\lim_{h \rightarrow 0} w(h) = 0$

由前式推出

$$\max_{a \leq x \leq b} |f(x) - P_1(x)| \leq w(h)$$

$$\lim_{h \rightarrow 0} P_1^h(x) = f(x)$$



失去了原函数的光滑性。

► 分段Hermite插值 /\* Hermite piecewise polynomials \*/

给定  $x_0, \dots, x_n$  ;  $y_0, \dots, y_n$  ;  $y'_0, \dots, y'_n$

在  $[x_i, x_{i+1}]$  上利用两点的  $y$  及  $y'$  构造3次Hermite函数

满足如下条件:

1.  $I_h(x) \in C^1[a, b]$

2  $I_h(x_k) = f_k, I'_h(x_k) = f'_k$

3.  $I_h(x)$  在每个小区间  $[x_k, x_{k+1}]$  上是三次多项式

$$I_h(x) = (1 + 2 \frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k}) (\frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}})^2 f_k \\ + (1 + 2 \frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}}) (\frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k})^2 f_{k+1} + (x - x_k) (\frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}})^2 f'_k \\ + (x - x_{k+1}) (\frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k})^2 f'_{k+1}$$



导数一般不易得到。

定理4:  $f \in C^4[a, b]$   $I_h(\mathbf{x})$  是  $f(\mathbf{x})$  的分段三次Hermit插值多项式, 节点为  $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$

则

$$\max_{a \leq x \leq b} |f(x) - I_h(x)| \leq \frac{1}{384} h_k^4 \max_{a \leq x \leq b} |f^{(4)}(x)|$$

在整个区间[a,b]上表示为  $I_h(x) = \sum_{j=0}^n [f_j h_j(x) + f'_j \hat{h}_j(x)]$

其中

$$h_j(x) = \begin{cases} (1 + 2 \frac{x - x_j}{x_{j-1} - x_j}) (\frac{x - x_{j-1}}{x_j - x_{j-1}})^2 & x_{j-1} \leq x \leq x_j (j \neq 0) \\ (1 + 2 \frac{x - x_j}{x_{j+1} - x_j}) (\frac{x - x_{j+1}}{x_j - x_{j+1}})^2 & x_j \leq x \leq x_{j+1} (j \neq n) \\ 0 & \text{others} \end{cases}$$

$$\hat{h}_j(x) = \begin{cases} (x - x_j) (\frac{x - x_{j-1}}{x_j - x_{j-1}})^2 & x_{j-1} \leq x \leq x_j (j \neq 0) \\ (x - x_j) (\frac{x - x_{j+1}}{x_j - x_{j+1}})^2 & x_j \leq x \leq x_{j+1} (j \neq n) \\ 0 & \text{others} \end{cases}$$

**定理3** 设  $f \in C^1[a, b]$ , 则当  $h \rightarrow 0$  时,  $I_h(x)$  在  $[a, b]$  上一致收敛于  $f(x)$

**说明** 由于  $h_j(x), \hat{h}_j(x)$  是局部非零的, 所以有

$$I_h(x) = f_k h_k(x) + f_{k+1} h_{k+1}(x) + f'_k(x) \hat{h}_k(x) + f'_{k+1}(x) \hat{h}_{k+1}(x)$$

对  $h_j(x), \hat{h}_j(x)$  进行估计, 有

$$x_k \leq x \leq x_{k+1}$$

$$0 \leq h_k(x) \leq 1$$

$$|\hat{h}_k(x)| \leq \frac{4}{27} h_k, |\hat{h}_{k+1}(x)| \leq \frac{4}{27} h_k$$

当  $f(x)=1$  时, 有  $h_k(x) + h_{k+1}(x) = 1$

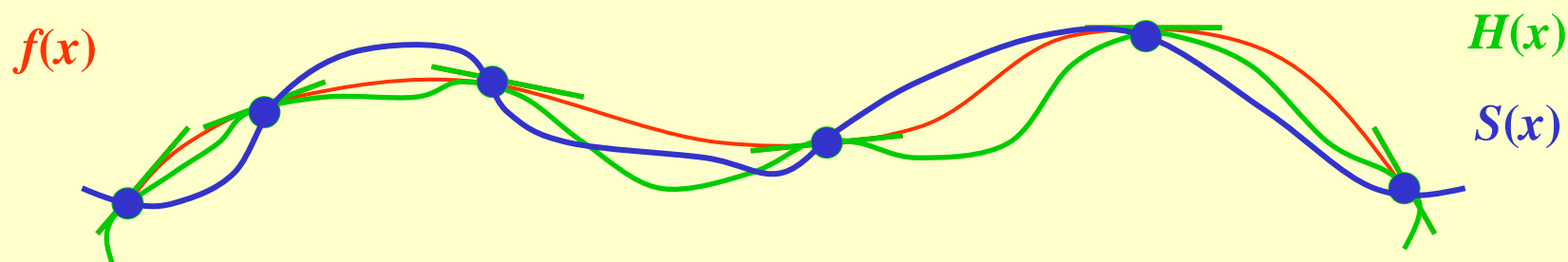
$$\begin{aligned} |f(x) - I_h(x)| &\leq h_k(x) |f(x) - f_k| + h_{k+1}(x) |f(x) - f_{k+1}| + \frac{4}{27} h_k [|f'_k| + |f'_{k+1}|] \\ &\leq h_k(x) |f'(\xi)| h_k + h_{k+1}(x) |f'(\eta)| h_{k+1} + \frac{4}{27} [|f'_k| + |f'_{k+1}|] h_k \end{aligned}$$

$$\longrightarrow \max_{a \leq x \leq b} |f(x) - I_h(x)| \leq \frac{35}{27} h \max_{a \leq x \leq b} |f'(x)| \longrightarrow \lim_{h \rightarrow 0} I_h(x) = f(x)$$

## § 5 三次样条 /\* Cubic Spline \*/

**定义** 设  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$  。三次样条函数  $S(x) \in C^2[a, b]$  , 且在每个  $[x_i, x_{i+1}]$  上为三次多项式 /\* cubic polynomial \*/。若它同时还满足  $S(x_i) = f(x_i)$ , ( $i = 0, \dots, n$ ), 则称为  $f$  的三次样条插值函数 /\* cubic spline interpolant \*/。

**注：**三次样条与分段 Hermite 插值的根本区别在于  $S(x)$  自身光滑，不需要知道  $f$  的导数值（除了在2个端点可能需要）；而 Hermite 插值依赖于  $f$  在所有插值点的导数值。



$S(x)$ 在每个小区间 $[x_j, x_{j+1}]$ 上要确定4个待定系数

故应确定 $4n$ 个参数。 根据 $S(x)$ 的二阶连续性, 有

$$S(x_j - 0) = S(x_j + 0) \quad S'(x_j - 0) = S'(x_j + 0) \quad S''(x_j - 0) = S''(x_j + 0)$$

共有 $3n-3$ 个条件, 加上 $n+1$ 个插值条件, 共有 $4n-2$ 个

需要补充2个条件, 常见的有如下3中边界条件

1. 已知两端的一阶导数值,  $S'(x_0) = f'_0, S'(x_n) = f'_n$

2. 两端的二阶导数已知  $S''(x_0) = f''_0, S''(x_n) = f''_n$

特殊地, 有自然边界条件  $S''(x_0) = S''(x_n) = 0$

3.  $f(x)$ 是以 $x_n - x_0$ 为周期的周期函数, 要求 $S(x)$ 也是周期函数

$$S(x_n - 0) = S(x_0 + 0) \quad S'(x_n - 0) = S'(x_0 + 0) \quad S''(x_n - 0) = S''(x_0 + 0)$$

# ► 构造三次样条插值函数的三弯矩法

**/\* method of bending moment \*/**

在  $[x_{j-1}, x_j]$  上, 记  $h_j = x_j - x_{j-1}$  对应力学中的梁弯矩, 故名

则  $S^{[j]''}(x)$  为 1 次多项式, 需 2 个点值确定之。

设  $S^{[j]''}(x_{j-1}) = M_{j-1}$ ,  $S^{[j]''}(x_j) = M_j$  对于  $x \in [x_{j-1}, x_j]$  可得到  
对每个  $j$ , 此为 3 次多项式

$$S^{[j]''}(x) = M_{j-1} \frac{x_j - x}{h_j} + M_j \frac{x - x_{j-1}}{h_j}$$

积分 2 次, 可得  $S^{[j]'}(x)$  和  $S^{[j]}(x)$ :

$$S^{[j]'}(x) = -M_{j-1} \frac{(x_j - x)^2}{2h_j} + M_{j-1} \frac{(x - x_{j-1})^2}{2h_j} + A_j$$

$$S^{[j]}(x) = M_{j-1} \frac{(x_j - x)^3}{6h_j} + M_j \frac{(x - x_{j-1})^3}{6h_j} + A_j x + B_j$$

利用已知  
 $S^{[j]}(x_{j-1}) = y_{j-1}$   
 $S^{[j]}(x_j) = y_j$   
 可解



$$A_j = \frac{y_j - y_{j-1}}{h_j} - \frac{M_j - M_{j-1}}{6} h_j$$

$$A_j x + B_j = \left( y_{j-1} - \frac{M_{j-1}}{6} h_j^2 \right) \frac{x_j - x}{h_j} + \left( y_j - \frac{M_j}{6} h_j^2 \right) \frac{x - x_{j-1}}{h_j}$$

下面解决  $M_j$ : 利用  $S'$  在  $x_j$  的连续性

$$[x_{j-1}, x_j]: S^{[j]'}(x) = -M_{j-1} \frac{(x_j - x)^2}{2h_j} + M_j \frac{(x - x_{j-1})^2}{2h_j} + f[x_{j-1}, x_j] - \frac{M_j - M_{j-1}}{6} h_j$$

$$[x_j, x_{j+1}]: S^{[j+1]'}(x) = -M_j \frac{(x_{j+1} - x)^2}{2h_{j+1}} + M_{j+1} \frac{(x - x_j)^2}{2h_{j+1}} + f[x_j, x_{j+1}] - \frac{M_{j+1} - M_j}{6} h_{j+1}$$

利用  $S^{[j]'}(x_j^-) = S^{[j+1]'}(x_j^+)$ , 合并关于  $M_{j-1}$ 、 $M_j$ 、 $M_{j+1}$  的同类

项,  $\lambda_j = \frac{h_{j+1}}{h_j + h_{j+1}}$ ,  $\mu_j = 1 - \lambda_j$ ,  $g_j = \frac{6}{h_j + h_{j+1}} (f[x_j, x_{j+1}] - f[x_{j-1}, x_j])$ , 整理

后得到:  $\mu_j M_{j-1} + 2M_j + \lambda_j M_{j+1} = g_j$

$$1 \leq j \leq n-1$$

即: 有  $n+1$  个未知数,  $n-1$  个方程。

还需 2 个边界条件 /\* boundary conditions \*/

$$\begin{bmatrix} \mu_1 & 2 & \lambda_1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \mu_{n-1} & 2 & \lambda_{n-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M_0 \\ \vdots \\ M_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} g_1 \\ \vdots \\ g_{n-1} \end{bmatrix}$$

✎ 第1类边条件 /\* clamped boundary \*/:  $S'(a) = y_0'$ ,  $S'(b) = y_n'$

$$[a, x_1]: S^{[1]'}(x) = -M_0 \frac{(x_1 - x)^2}{2h_1} + M_1 \frac{(x - a)^2}{2h_1} + f[x_0, x_1] - \frac{M_1 - M_0}{6} h_1$$

类似地利用  $[x_{n-1}, b]$  上的  $S^{[n]'}(x)$   $\Rightarrow$  
$$\begin{cases} 2M_0 + M_1 = \frac{6}{h_1} (f[x_0, x_1] - y_0') = g_0 \\ M_{n-1} + 2M_n = \frac{6}{h_n} (y_n' - f[x_{n-1}, x_n]) = g_n \end{cases}$$

✎ 第2类边条件:  $S''(a) = y_0'' = M_0$ ,  $S''(b) = y_n'' = M_n$

这时:  $\lambda_0 = 0$ ,  $g_0 = 2y_0''$ ;  $\mu_n = 0$ ,  $g_n = 2y_n''$

特别地,  $M_0 = M_n = 0$  称为自由边界 /\* free boundary \*/, 对应的样条函数称为自然样条 /\* Natural Spline \*/.

✎ 第3类边条件 /\* periodic boundary \*/:

$$\lambda_n = \frac{h_0}{h_{n-1} + h_0}$$

当  $f$  为周期函数时,

$$y_n = y_0, \quad S'(a^+) = S'(b^-)$$

$$\Rightarrow M_0 = M_n$$

$$\lambda_n M_1 + \mu_n M_{n-1} + 2M_n = d_n$$

$$\begin{bmatrix} 2 & \lambda_1 & & & \mu_1 \\ \mu_2 & 2 & \lambda_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \mu_{n-1} & 2 & \lambda_{n-1} \\ \lambda_n & & & \mu_n & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M_1 \\ \vdots \\ M_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} g_1 \\ \vdots \\ g_n \end{bmatrix}$$

$$\mu_n = 1 - \lambda_n = \frac{h_{n-1}}{h_{n-1} + h_0}$$

$$d_n = 6 \frac{f[x_0, x_1] - f[x_{n-1}, x_n]}{h_0 + h_{n-1}}$$

例5 设 $f(x)$ 为定义在 $[27.7, 30]$ 上的函数, 在节点 $x_i (i=0, 1, 2, 3)$ 上的值如下:

$$f(x_0) = f(27.7) = 4.1, f(x_1) = f(28) = 4.3$$

$$f(x_2) = f(29) = 4.1, f(x_3) = f(30) = 3.0$$

求三次样条函数 $S(x)$ , 使它满足边界条件

$$S'(27.7) = 3.0, S'(30) = -4.0$$

解:

$x_i$	$f(x_k)$	$\Delta f$	$\Delta^2 f$
27.7	4.1		
28	4.3	2/3	
29	4.1	-0.2	-2/3
30	3.0	-1.1	-9/20

$$h_0 = 0.3, h_1 = h_2 = 1 \quad \lambda_0 = 1, \mu_3 = 1$$

$$\mu_j = \frac{h_{j-1}}{h_{j-1} + h_j}, j = 1, 2, \dots, n-1 \quad \longrightarrow \quad \mu_1 = \frac{h_0}{h_0 + h_1} = \frac{3}{13} \quad \mu_2 = \frac{h_2}{h_1 + h_2} = \frac{1}{2}$$

$$\lambda_j = 1 - \mu_j, j = 1, 2, \dots, n-1 \quad \longrightarrow \quad \lambda_1 = 1 - \mu_1 = \frac{10}{13} \quad \lambda_2 = 1 - \mu_2 = \frac{1}{2}$$

$$d_0 = \frac{6}{h_0}(f[x_0, x_1] - f'_0) = -\frac{140}{3} \quad d_1 = 6f[x_0, x_1, x_2] = -4$$

$$d_2 = 6f[x_1, x_2, x_3] = -2.7 \quad d_3 = \frac{6}{h_2}(f'_3 - f[x_2, x_3]) = -17.4$$

由此得到方程组

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 & & \\ \frac{3}{13} & 2 & \frac{10}{13} & \\ & \frac{1}{2} & 2 & \frac{1}{2} \\ & & 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M_0 \\ M_1 \\ M_2 \\ M_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -140 \\ 3 \\ -4 \\ -2.7 \\ -17.4 \end{bmatrix}$$

解得,  $M_0=-23.531, M_1=0.396, M_2=0.830, M_3=-9.115$

$$S(x) = \begin{cases} 13.07278(x-28)^3 - 14.84322(x-28) + 0.22000(x-27.7)^3 + 14.31358(x-27.7) & x \in [27.7, 28] \\ 0.06600(29-x)^3 + 4.23400(29-x) + 0.13833(x-28)^3 + 3.96167(x-28) & x \in [28, 29] \\ 0.13833(30-x)^3 + 3.96167(30-x) - 1.51917(x-29)^3 + 4.51917(x-29) & x \in [29, 30] \end{cases}$$

## ► 误差界与收敛性

定理4 设 $f(x) \in C^4[a, b]$ ,  $S(x)$ 为满足第一种或第二种条件的三次样条函数, 令

$$h = \max_{0 \leq i \leq n-1} h_i, h_i = x_{i+1} - x_i (i = 0, 1, \dots, n-1)$$

则有估计式

$$\max_{a \leq x \leq b} |f^{(k)}(x) - S^{(k)}(x)| \leq C_k \max_{a \leq x \leq b} |f^{(4)}(x)| h^{4-k}, k = 0, 1, 2$$

其中 $C_0=5/384$ ,  $C_1=1/24$ ,  $C_2=3/8$

注: 另有三转角法得到样条函数, 即设  $S^{[1]'}(x_j) = m_j$ , 则易知  $[x_{j-1}, x_j]$  上的  $S^{[1]}(x)$  就是 Hermite 函数。再利用  $S''$  的连续性, 可导出关于  $m_j$  的方程组, 加上边界条件即可解。

☞ Cubic Spline 由 boundary conditions 唯一确定。

☞ 收敛性: 若  $f \in C[a, b]$ , 且  $\frac{\max h_i}{\min h_i} \leq C < \infty$ , 则

$$S(x) \xrightarrow{\text{一致}} f(x) \quad \text{as} \quad \max h_i \rightarrow 0$$

即: 提高精度只须增加节点, 而无须提高样条阶数。

☞ 稳定性: 只要边条件保证  $|\mu_0|, |\lambda_0|, |\mu_n|, |\lambda_n| < 2$ , 则方程组系数阵为 SDD 阵, 保证数值稳定。

### Sketch of the Algorithm: Cubic Spline

- ① 计算  $\mu_j, \lambda_j, g_j$ ;
- ② 计算  $M_j$  (追赶法等);
- ③ 找到  $x$  所在区间 (即找到相应的  $j$ );
- ④ 由该区间上的  $S^{[1]}(x)$  算出  $f(x)$  的近似值。

### 插值法小结

- ◆ Lagrange : 给出  $y_0 \dots y_n$ , 选基函数  $l_i(x)$ , 其次数为节点数  $-1$ 。
- ◆ Newton  $\equiv L_n(x)$ , 只是形式不同; 节点等距或渐增节点时方便处理。
- ◆ Hermite: 给出  $y_i$  及  $y_i'$ , 选  $h_i(x)$  及  $\hat{h}_i(x)$ 。
- ◆ Spline: 分段低次, 自身光滑,  $f$  的导数只在边界给出。