第四章 函数插值

- §4.0 插值问题
- §4.1 拉格朗日插值
- §4.2 牛顿插值
- §4.3 等距节点插值
- §4.4 埃尔米特插值
- §4.5 三次样条插值

§4.0 插值问题

一、问题提出

- ② 1 函数表达式过于复杂不便于计算,而又需要计算许多点处的函数值
- 2 仅有几个采样点处的函数值,而又需要知道非采样点处的函数值
- *****
- 上述问题的一种解决思路:建立复杂函数或者未知函数的一个便于计算的近似表达式.
- ※ 解决方法 插值法

二、插值问题定义

已知定义于[a,b]上的函数f(x)在n+1个 互异节点 $\{x_i\}_{i=0}^n \subset [a,b]$ 处的函数值 $\{f(x_i)\}_{i=0}^n$ 。

若函数族 Φ 中的函数 $\varphi(x)$ 满足条件

$$\varphi(x_i) = f(x_i), \quad i = 0, 1, \dots, n$$

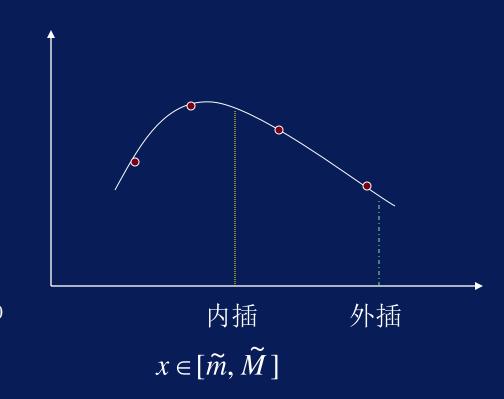
则称 $\varphi(x)$ 为f(x)在 Φ 中关于节点 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 的一个插值函数。

f(x) ——被插值函数; [a,b] ——插值区间;

 $\{x_i\}_{i=0}^n$ ——插值节点; 式(1)——插值条件.

求插值函数 $\varphi(x)$ 的问题称为插值问题。

三、几何意义、内插法、外插法



$$\widetilde{M} = \max\{x_i\}_{i=0}^n$$
 $\widetilde{m} = \min\{x_i\}_{i=0}^n$

 $x \in [a, b]$ but $x \notin [\widetilde{m}, \widetilde{M}]$

四、多项式插值问题

对于不同的函数族Φ的选择,得到不同的插值问题

- 当Φ为一些三角函数的多项式集合时:三角插值;
- 当Φ为一些有理分式集合时:有理插值;
- 当Φ为一些多项式集合时:多项式插值 (代数插 值)

特别的取 $\Phi = P_n \stackrel{\Delta}{=} \operatorname{span} \{1, x, x^2, \dots, x^n\}$,即

$$\mathbf{P}_{n} = \left\{ \varphi(x) \middle| \varphi(x) = a_{0} + a_{1}x + a_{2}x^{2} + \dots + a_{n}x^{n}, a_{i} \in \mathbb{R}, 0 \le i \le n \right\}$$

五、插值多项式的存在唯一性

分析 对于多项式插值问题,插值条件(1)等价于确定多项式的系数,使得满足如下的线性方程组

$$\begin{bmatrix} 1 & x_0 & x_0^2 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^n \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^n \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ f(x_2) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{bmatrix}$$

· 定理1(存在唯一性)满足插值条件(1)的不超过n次的插值多项式是存在唯一的。

定理证明:

多项式插值问题满足的线性方程组是关于多项式的系数 a_0 , a_1 , a_2 , ..., a_n 的n+1阶线性方程组, 其系数矩阵的行列式 $V_n(x_0,x_1,...,x_n)$ 称为范德蒙 (Vandermonde)行列式。利用行列式的性质可以求得

$$V_n(x_0, x_1, \dots, x_n) = \prod_{0 \le j \le i \le n} (x_i - x_j)$$

由于假设 $\not= j$ 时, $x_{\not=}x_{j}$,故所有因子 $x_{i}^{-}x_{\not=}^{-}0$,于是 $V_{n}(x_{0},x_{1},...,x_{n})\neq 0$ 。因此方程组的解存在且唯一,从而插值多项式是存在唯一的。



六、插值余项

引理 已知函数 f(x)在 [a,b]上具有 m-1阶连续导函数,且在 (a,b) 上存在 m阶导数。 若它在该区间上有 m+1个零点,则它的 m阶导函数在 (a,b)内至少存在一个零点。

$$f(x)$$
 x_0 x_1 x_2 ... x_{m-1} x_m $f'(x)$ ξ_0 ξ_1 ... ξ_{m-2} ξ_{m-1} $f''(x)$ η_0 ... η_{m-3} η_{m-2} ... $f^{(m)}(x)$ ξ

• 插值余项: $R_n(x) \stackrel{\triangle}{=} f(x) - \varphi(x)$

定理 2 (误差估计) 设 $f^{(n)}(x)$ 在 [a,b] 上连续, $f^{(n+1)}(x)$ 在 (a,b) 内存在. $\varphi(x)$ 是满足插值条件(1) 的不超过n 次的插值多项式. 则对任意 $x \in [a,b]$, 存在 $\xi = \xi(x) \in (a,b)$, 使得

$$R_n(x) = f(x) - \varphi(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$

成立,式中 $\omega_{n+1}(x) = \prod_{i=0}^{n} (x - x_i)$. 进而当 $|f^{(n+1)}(x)|$ 在区间(a,b)有上界 M_{n+1} 时,有

$$\left| R_n(x) \right| \leq \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \left| \omega_{n+1}(x) \right| \quad .$$

分析:
$$R(x_i) = f(x_i) - \varphi(x_i) = 0, \quad i = 0,1,2,\dots,n$$

$$\Rightarrow R(x) = f(x) - \varphi(x) = k(x)\omega_{n+1}(x)$$

$$\omega_{n+1}(x) \stackrel{\triangle}{=} (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$$

当x为某一插值节点时,对函数k(x)无约束;当点x与插值节点 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 互不相同时,构造以 t 为新自变量的函数

$$g(t) = f(t) - \varphi(t) - k(x)\omega_{n+1}(t)$$

g(t)在区间[a,b]上的n+2个互异零点: $x \setminus \{x_i\}_{i=0}^n$

当 g(t) 充分光滑时, g⁽ⁿ⁺¹⁾(t) 在开区间 (a,b) 内至少存在一个零点 ξ

$$\begin{cases} g^{(n+1)}(t) = f^{(n+1)}(t) - (n+1)!k(x) \\ g^{(n+1)}(\xi) = 0 \end{cases} \Rightarrow k(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}$$

- Remark1 插值误差与节点 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 和点 $^{\mathcal{X}}$ 之间的距离有关,节点距离 $^{\mathcal{X}}$ 越近,插值误差一般情况下越小。
- Remark2 若被插值函数 f(x) 本身就是不超过 n 次的多项式,则有 $f(x) = \varphi(x)$ 。
- > Remark3 可以通过求解线性方程组得到插值多项式。

七、插值方法

由于插值多项式的存在唯一性,无论是用何种方法构造出的插值多项式,它们均恒等,进而截断误差也都相同。

本章我们要讨论的插值方法有:

Lagrange插值法

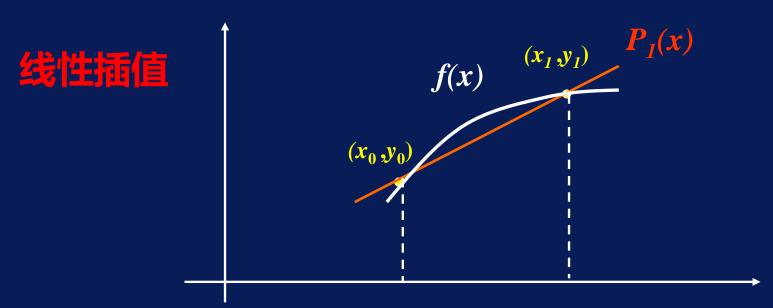
Newton插值法

等距节点插值公式

带导数的插值问题

§4.1 拉格朗日插值

一、插值基函数



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

直线方程为:
$$y - y_0 = \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}(x - x_0)$$

等价变形为:
$$y = \frac{x - x_1}{x_0 - x_1} y_0 + \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} y_1$$
 记为: $L_1(x)$

引入记号:

$$l_0(x) = \frac{x - x_1}{x_0 - x_1}, \quad l_1(x) = \frac{x - x_0}{x_1 - x_0}$$

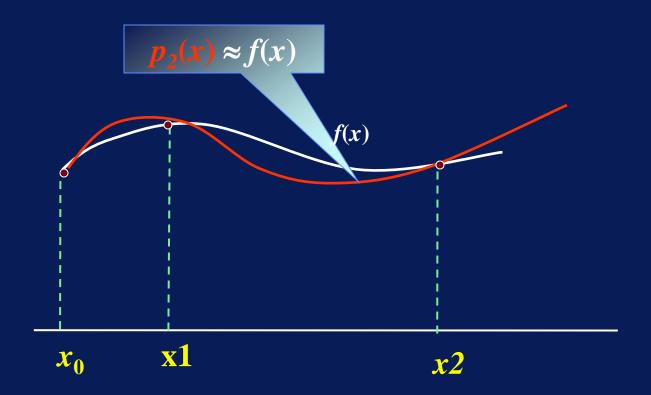
DI:
$$L_1(x) = l_0(x)y_0 + l_1(x)y_1$$

分析两个基函数有: $\begin{cases} l_0(x_0) = 1 \\ l_0(x_1) = 0 \end{cases} \begin{cases} l_1(x_0) = 0 \\ l_1(x_1) = 1 \end{cases}$

对于三个点,类似有: $L_2(x) = l_0(x)y_0 + \overline{l_1}(x)y_1 + l_2(x)y_2$

$$\begin{cases} l_0(x_0) = 1 \\ l_0(x_1) = 0 \\ l_0(x_2) = 0 \end{cases} \begin{cases} l_1(x_0) = 0 \\ l_1(x_1) = 1 \\ l_1(x_2) = 0 \end{cases} \begin{cases} l_2(x_0) = 0 \\ l_2(x_1) = 0 \\ l_2(x_2) = 1 \end{cases}$$

抛物插值



因过三点的二次曲线为抛物线, 故称为抛物插值。

1.插值基函数定义:

若n次多项式 $I_k(x)(k=0,1,...,n)$ 在n+1个插值节点 $x_0 < x_1 < ... < x_n$ 上满足插值条件:

$$l_k(x_i) = \delta_{ik} = \begin{cases} 1 & (i = k) \\ 0 & (i \neq k) \end{cases}$$
 $(i, k = 0, 1, \dots, n)$

则称这n+1个n次多项式 $b(x), b(x), \dots, b(x)$ 为插值节点 x_0, x_1, \dots, x_n 上的n次插值基函数。

Remark:容易验证,n次插值基函数的线性组合在插值节点 $x_0, x_1, ..., x_n$ 上满足插值条件,从而可以利用插值基函数来构造插值多项式。

2.插值基函数的构造

由于 $i \neq k$ 时, $I_k(x_i) = 0$,故 $X_0, X_1, ..., X_{k-1}, X_{k+1}, ..., X_n$ 为/_k(x)的零点,从而可以设

$$l_k(x) = A_k(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \cdots (x - x_n)$$

田 $I_k(X_k) = 1$ 可得

$$A_{k} = \frac{1}{(x_{k} - x_{0})(x_{k} - x_{1})\cdots(x_{k} - x_{k-1})(x_{k} - x_{k+1})\cdots(x_{k} - x_{n})}$$

$$l_k(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \cdots (x - x_n)}{(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1}) \cdots (x_k - x_n)} \quad (k = 0, 1, \dots, n)$$

若记
$$\omega_{n+1}(x) = \prod_{i=0}^{n} (x - x_i)$$
, 则有 $\omega'_{n+1}(x_k) = \prod_{i=0, i \neq k}^{n} (x_k - x_i)$, 从而

$$l_k(x) = \frac{\omega_{n+1}(x)}{(x - x_k)\omega_{n+1}(x_k)}$$

3.插值基函数的性质

性质1:

$$l_{k}(x_{i}) = \delta_{ik} = \begin{cases} 1 & (i = k) \\ 0 & (i \neq k) \end{cases} (i, k = 0, 1, \dots, n)$$

性质2:插值基函数 $I_k(x)(k=0,1,...,n)$ 为由插值节点 $x_0, x_1,..., x_n$ 唯一确定的n次函数。

性质3:基函数组所含的基函数个数与插值节点 个数相同。

二、Lagrange型插值公式

$$L_{n}(x) \stackrel{\Delta}{=} \sum_{i=0}^{n} f(x_{i}) l_{i}(x) = \sum_{i=0}^{n} f(x_{i}) \frac{\omega_{n+1}(x)}{(x - x_{i})\omega_{n+1}(x_{i})}$$

上式是不超过*n*次的多项式,且满足所有的插值条件,因而就是我们所需构造的插值多项式,称之为Lagrange插值多项式。

当n=1时,有

$$L_{1}(x) = \frac{x - x_{1}}{x_{0} - x_{1}} y_{0} + \frac{x - x_{0}}{x_{1} - x_{0}} y_{1}$$

当n=2时,有

$$L_2(x) = \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)} y_0 + \frac{(x - x_0)(x - x_2)}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)} y_1 + \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)} y_2$$

 $L_1(x)$ 和 $L_2(x)$ 分别称为线性插值多项式和二次插值多项式,其几何意义分别表示通过点 (x_0, y_0) , (x_1, y_1) 的一条直线和通过点 (x_0, y_0) , (x_1, y_1) , (x_2, y_2) 的一条抛物线。

类似地可以写出当n为其它值时地插值多项式,如n=3时,有

$$L_{3}(x) = \frac{(x-x_{1})(x-x_{2})(x-x_{3})}{(x_{0}-x_{1})(x_{0}-x_{2})(x_{0}-x_{3})} y_{0} + \frac{(x-x_{0})(x-x_{2})(x-x_{3})}{(x_{1}-x_{0})(x_{1}-x_{2})(x_{1}-x_{3})} y_{1}$$

$$+ \frac{(x-x_{0})(x-x_{1})(x-x_{3})}{(x_{2}-x_{0})(x_{2}-x_{1})(x_{2}-x_{3})} y_{2} + \frac{(x-x_{0})(x-x_{1})(x-x_{2})}{(x_{3}-x_{0})(x_{3}-x_{1})(x_{3}-x_{2})} y_{3}$$

三、Lagrange插值多项式的余项

设f(x)为定义在[a,b]上的被插值函数, $L_n(x)$ 为 f(x)的n次Lagrange插值多项式,其插值余项为: $R_n(x) = f(x) - L_n(x)$

定理:如果 $f^{(n)}(x)$ 在区间[a,b]上连续, $f^{(n+1)}(x)$ 在(a,b)内存在, $L_n(x)$ 为在节点 $a \le x_0 < x_1 < ... < x_n \le b$ 上满足插值条件的n次Lagrange插值多项式,则对任一 $x \in (a,b)$,其插值余项为:

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$

其中 $\xi \in (a,b)$ 且依赖于x。上式给出的余项通常称为Lagrange型余项。

定理证明

$$R_n(x_i) = f(x_i) - L_n(x_i) = 0, \quad i = 0, 1, 2, \dots, n$$

 $\Rightarrow R_n(x) = f(x) - L_n(x) = k(x)\omega_{n+1}(x)$
 $\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1)...(x - x_n)$

当x为某一插值节点时,对函数k(x)无约束; 当点x与插值节点 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 互不相同时,构造以t为

新自变量的函数 $g(t) = \overline{f(t) - L_n(t) - k(x)\omega_{n+1}(t)}$

g(t)在区间 [a,b]上的 n+2个互异零点: x、 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 当 g(t)充分光滑时, $g^{(n+1)}(t)$ 在开区间 (a,b) 内至少存在一个零点 ξ

$$\begin{cases} g^{(n+1)}(t) = f^{(n+1)}(t) - (n+1)!k(x) \\ g^{(n+1)}(\xi) = 0 \end{cases} \Rightarrow k(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}$$

Remark

一般情况下,余项表达式中的 $\xi \in (a,b)$ 的具体数值无法知道。但是,如果能够求出 $\max_{a \le x \le b} \left| f^{(n+1)}(x) \right| = M_{n+1}$

,则可以得出插值多项式的截断误差限为:

$$\left| R_n(x) \right| = \left| f(x) - L_n(x) \right| \le \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} \max_{a \le x \le b} \left| \omega_{n+1}(x) \right|$$

由此可以看出,误差大小除了与 M_{n+1} 有关外,还与插值节点有密切关系。当给定m个点处的函数值,但仅选用其中n+1(n+1<m)个作为插值条件而求某个点 \overline{x} 处函数值时,n+1个节点的选取应尽可能接近 ,以使使得所计算的函数值的误差限尽可能小。

例题

已知 f(-2) = 2, f(-1) = 1, f(0) = 2, f(0.5) = 3, 试选用合适的插值节点,通过二次插值多项式计算 f(-0.5) 的近似值, 使之精度尽可能高。

解 依据误差估计式,选 $x_0 = -1$, $x_1 = 0$, $x_2 = 0.5$ 为插值节点 拉格朗日插值基函数为:

$$l_0(x) = \frac{(x-0)(x-0.5)}{(-1-0)(-1-0.5)} = \frac{2}{3}x(x-0.5)$$

$$l_1(x) = \frac{(x+1)(x-0.5)}{(0+1)(0-0.5)} = -2(x+1)(x-0.5)$$

$$l_2(x) = \frac{(x+1)(x-0)}{(0.5+1)(0.5-0)} = \frac{4}{3}x(x+1)$$

二次插值多项式为

$$L_2(x) = f(x_0)l_0(x) + f(x_1)l_1(x) + f(x_2)l_2(x) = l_0(x) + 2l_1(x) + 3l_2(x)$$
$$f(-0.5) \approx L_2(-0.5) = 1 \times l_0(-0.5) + 2 \times l_1(-0.5) + 3 \times l_2(-0.5) = 4/3$$

四、反插值法

已知单调连续函数 y = f(x) 在如下采样点处的函数值

X_i	1.0	1.4	1.8	2. 0
$y_i = f(x_i)$	-2.0	-0.8	0.4	1. 2

求方程 f(x) = 0 在 [1, 2] 内根的近似值 x^* , 使误差尽可能小

分析

\mathcal{Y}_i	-2.0	-0.8	0.4	1.2	0
$f^{-1}(y_i) = x_i$	1.0	1.4	1.8	2.0	?

问题求解

解 对 y = f(x)的反函数 $x = f^{-1}(y)$ 进行三次插值,插值 多项式为

$$L_{3}(y) = f^{-1}(y_{0}) \frac{(y - y_{1})(y - y_{2})(y - y_{3})}{(y_{0} - y_{1})(y_{0} - y_{2})(y_{0} - y_{3})}$$

$$+ f^{-1}(y_{1}) \frac{(y - y_{0})(y - y_{2})(y - y_{3})}{(y_{1} - y_{0})(y_{1} - y_{2})(y_{1} - y_{3})}$$

$$+ f^{-1}(y_{2}) \frac{(y - y_{0})(y - y_{1})(y - y_{3})}{(y_{2} - y_{0})(y_{2} - y_{1})(y_{2} - y_{3})}$$

$$+ f^{-1}(y_{3}) \frac{(y - y_{0})(y - y_{1})(y - y_{2})}{(y_{3} - y_{0})(y_{3} - y_{1})(y_{3} - y_{2})}$$

$$= 1.675 + 0.3271y - 0.03125y^{2} - 0.01302y^{3}$$

于是有

$$x^* = f^{-1}(0) \approx L_3(0) = 1.675$$

§4.2 牛顿插值

Lagrange 插值公式的特点:

- 形式对称
- 通常用于理论分析
- 当增加插值节点时,在计算实践中不方便

问题: 想要构造一个更加方便灵活的插值格式, 当增加插值节点时, 只需在原有格式的基础上再 增加一些即可。

解决方法: Newton插值

一、差商的定义及性质

定义: 给定函数f(x)在互异节点 $x_0 < x_1 < ... < x_n$ 处的函数值 $f(x_0)$, $f(x_1)$,..., $f(x_n)$, 称

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

为函数f(x)在节点xi, xi处的一阶差商。

称
$$f[x_i, x_j, x_k] = \frac{f[x_i, x_j] - f[x_j, x_k]}{x_i - x_k} \qquad i \neq j \neq k$$
 为函数 $f(x)$ 在节点 x_i , x_j , x_k 处的二阶差商。

一般地,K阶差商为:

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \frac{f[x_0, x_1, \dots, x_{k-1}] - f[x_1, x_2, \dots, x_k]}{x_0 - x_k}$$

即f(x)的k-1阶差商的差商称为k阶差商(均差)

差商的性质

性质1:

由于
$$f'(x_j) = \lim_{x_i \to x_j} \frac{f(x_i) - f(x_j)}{x_i - x_j} = \lim_{x_i \to x_j} f[x_i, x_j]$$

故差商是微商的离散形式。

性质2: k阶差商 $f(x_0, x_1, ..., x_k]$ 可以表示为函数值 $f(x_0), f(x_1), ..., f(x_k)$ 的线性组合,即

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \sum_{i=0}^k \frac{f(x_i)}{\omega_{k+1}(x_i)}$$
 k=1,2,...,n

性质3: 差商与插值节点的排列次序无关。

$$f[x_i, x_j] = f[x_j, x_i]$$

$$f[x_i, x_j, x_k] = f[x_j, x_i, x_k] = f[x_k, x_i, x_j] = \dots$$

二、Newton插值多项式

1.Lagrange插值多项式间的关系

$$L_{k}(x_{i}) = f(x_{i}) \quad 0 \leq i \leq k$$

$$L_{k-1}(x_{i}) = f(x_{i}) \quad 0 \leq i \leq k-1$$

$$L_{k}(x) - L_{k-1}(x) = A(x - x_{0})(x - x_{1}) \cdots (x - x_{k-1})$$

$$= A \omega_{k}(x)$$

$$L_{k}(x) = \sum_{i=0}^{k} f(x_{i})l_{i}(x)$$

$$l_{i}(x) = \frac{(x - x_{0})(x - x_{1}) \cdots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \cdots (x - x_{k})}{(x_{i} - x_{0})(x_{i} - x_{1}) \cdots (x_{i} - x_{i-1})(x_{i} - x_{i+1}) \cdots (x_{i} - x_{k})}$$

$$A = \sum_{i=0}^{k} \frac{f(x_i)}{(x_i - x_0) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \cdots (x_i - x_k)} = \sum_{i=0}^{k} \frac{f(x_i)}{\omega_{k+1}(x_i)}$$

注: $A \in L_k(x)$ 的首项系数。

2.Newton型插值公式

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] \stackrel{\Delta}{=} \sum_{i=0}^k \frac{f(x_i)}{\omega_{k+1}'(x_i)} \quad \omega_k(x) \stackrel{\Delta}{=} (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{k-1})$$

$$L_k(x) = L_{k-1}(x) + f[x_0, x_1, \dots, x_k]\omega_k(x)$$

$$L_1(x) = L_0(x) + f[x_0, x_1]\omega_1(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1]\omega_1(x)$$

$$L_2(x) = L_1(x) + f[x_0, x_1, x_2]\omega_2(x)$$

$$= f(x_0) + f[x_0, x_1]\omega_1(x) + f[x_0, x_1, x_2]\omega_2(x)$$

.....

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

$$= f(x_0) + f[x_0, x_1]\omega_1(x) + f[x_0, x_1, x_2]\omega_2(x) + \cdots + f[x_0, x_1, \dots, x_n]\omega_n(x)$$

$$L_{n}(x) = f(x_{0}) + f[x_{0}, x_{1}]\omega_{1}(x) + f[x_{0}, x_{1}, x_{2}]\omega_{2}(x) + \cdots + f[x_{0}, x_{1}, \dots, x_{n}]\omega_{n}(x)$$

$$= f(x_{0}) + f[x_{0}, x_{1}](x - x_{0}) + f[x_{0}, x_{1}, x_{2}](x - x_{0})(x - x_{1}) + \cdots + f[x_{0}, x_{1}, \dots, x_{n}](x - x_{0})(x - x_{1}) \cdots (x - x_{n-1})$$

$$\stackrel{\triangle}{=} N_{n}(x)$$

Newton 插值公式的关键是计算其系数:

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \sum_{i=0}^k \frac{f(x_i)}{\omega_{k+1}(x_i)}$$
 $k=1,2,\dots,n$

Remark: 递推关系

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

3. 差商的计算

\mathcal{X}	f(x)	一阶差商	二阶差商	三阶差商	•••
x_0 x_1 x_2 x_3	$f(x_0)$ $f(x_1)$ $f(x_2)$ $f(x_3)$ •••	$f[x_0, x_1]$ $f[x_1, x_2]$ $f[x_2, x_3]$	$f[x_0, x_1, x_2]$ $f[x_1, x_2, x_3]$	$f[x_0, x_1, x_2, x_3]$	•••

三、Newton插值余项

根据插值多项式的存在唯一性知,如果代x)充分光滑,则有估计

$$R_n(x) = f(x) - N_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$

$$|R_n(x)| = |f(x) - N_n(x)| \le \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} |\omega_{n+1}(x)|$$
 导数型误差 估计

不足:

- >对函数的光滑性要求高;
- >需估计导函数的最值;
- ≻偏保守。

假设 x 与 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 互异, $N_{n+1}(t)$ 是以 x 和 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 为插值节点的不超过 n+1 次的插值多项式。

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

$$N_{n+1}(x) = f(x)$$

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

• 差商型误差估计

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

- •导数和差商的关系 $f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \frac{f^{(k)}(\xi)}{k!}$
- > 差商型误差估计特点: 对被插值函数光滑性要求 不高; 但不适用于实际计算。

四、例题

已知 $f(x) = \sin x$ 的如下函数值表,

\overline{x}	1.0	1.5	2.0
$\sin x$	0.8415	0.9975	0.9093

请用二次插值多项式计算 $\sin 1.8$ 的近似值 $N_2(1.8)$ 。

解 1) 建立差商表

2) 插值
$$N_2(1.8) = 0.8415 + 0.312 \times (1.8 - 1.0)$$
 $-0.4884 \times (1.8 - 1.0) \times (1.8 - 1.5) = 0.973884$

§4.3 等距节点插值

Newton插值多项式适用于节点任意分布的情形。但当节点等距分布时,可以简化Newton插值公式。

设 $a=x_0 < x_1 < ... < x_n=b$, $y_i=f(x_i)$ 为等距节点 $x_i=x_0+h(i=0,1,...,n)$ 上的函数值,其中h=(b-a)/n称为步长。

在此基础上我们先定义差分,用差分表示Newton插值多项式,从而得到等距节点的插值公式。

一、差分的定义与性质

定义: 称 $\Delta y_i = y_{i+1} - y_i$ (i = 0, 1, ..., n-1)

为f(x)在x处以h为步长的一阶向前差分。

 $\Delta^2 y_i = \Delta y_{i+1} - \Delta y_i = y_{i+2} - 2y_{i+1} + y_i$ (*i*=0,1,...,*n*-2) 称为 f(x) 在x 处以 h 为步长的二阶向前差分。

一般地, $\Delta^m y_i = \Delta^{m-1} y_{i+1} - \Delta^{m-1} y_i$ (i=0,1,...,n-m) 称为f(x)在x处以h为步长的m阶向前差分。

差分的性质

性质1: 各阶差分可用函数值线性表示, 其计算公式为:

$$\Delta^{n} y_{i} = y_{n+i} - C_{n}^{1} y_{n+i-1} + C_{n}^{2} y_{n+i-2} + \dots + (-1)^{s} C_{n}^{s} y_{n+i-s} + \dots + (-1)^{n} y_{i}$$

$$\downarrow \downarrow \uparrow \qquad \qquad C_{n}^{s} = \frac{n(n-1) \cdots (n-s+1)}{s!}$$

性质2: 差分与差商满足下述关系:

$$f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{\Delta^n y_0}{n!h^n}$$

证明: 利用数学归纳法

当
$$k$$
=1时,有 $f[x_0,x_1] = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} = \frac{y_1 - y_0}{h} = \frac{\Delta f(x_0)}{1 \cdot h}$

即结论成立。

设k = m-1时结论成立,即

$$f[x_0, x_1, \dots, x_{m-1}] = \frac{\Delta^{m-1} y_0}{(m-1)! \cdot h^{m-1}}$$
$$f[x_1, x_2, \dots, x_m] = \frac{\Delta^{m-1} y_1}{(m-1)! \cdot h^{m-1}}$$

则当k = m时,

$$f[x_0, x_1, \dots, x_{m-1}] = \frac{f[x_0, x_1, \dots, x_{m-1}] - f[x_1, x_2, \dots, x_m]}{x_0 - x_m}$$

$$= \frac{\Delta^{m-1} y_1 - \Delta^{m-1} y_0}{(m-1)! \cdot h^{m-1} \cdot mh} = \frac{\Delta^m y_0}{m! \cdot h^m}$$

由数学归纳法知,结论成立。

性质3: 差分与导数满足关系:

$$\Delta^n y_0 = h^n \cdot f^{(n)}(\xi) \qquad \left(\xi \in (x_0, x_n)\right)$$

证明: 利用差商与导数、差分的关系,有:

$$\Delta^{n} y_{0} = n! h^{n} f[x_{0}, x_{1}, \dots, x_{n}] = n! h^{n} \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!} \qquad (\xi \in (x_{0}, x_{n}))$$

证毕

Remark: 类似地可以定义向后差分与中心差分:

$$\nabla y_i = y_i - y_{i-1}$$

$$\delta y_i = y_{i+\frac{1}{2}} - y_{i-\frac{1}{2}}$$

二、Newton向前插值公式

将差商与差分的关系式 $f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{\Delta^n y_0}{n!h^n}$

$$f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{\Delta^n y_0}{n!h^n}$$

带入Newton插值多项式,得:

$$N_{n}(x) = f(x_{0}) + \sum_{k=1}^{n} f[x_{0}, x_{1}, \dots, x_{k}] \omega_{k}(x) = f(x_{0}) + \sum_{k=1}^{n} \frac{\Delta^{k} f(x_{0})}{k! h^{k}} \omega_{k}(x)$$

$$= f(x_{0}) + \frac{\Delta y_{0}}{h} (x - x_{0}) + \frac{\Delta^{2} y_{0}}{2! h^{2}} (x - x_{0}) (x - x_{1}) + \dots$$

$$\dots + \frac{\Delta^{n} y_{0}}{n! h^{n}} (x - x_{0}) (x - x_{1}) \dots (x - x_{n-1})$$

x-x_i=(t-i)h,则有:

$$\omega_k(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1}) = h^k t(t-1) \cdots (t-k+1)$$

从而可得Newton向前插值多项式及其余项为:

$$\begin{split} N_{n}(x_{0}+th) &= f(x_{0}) + \sum_{k=1}^{n} \left(\frac{\Delta^{k} f(x_{0})}{k!h^{k}} h^{k} \prod_{i=0}^{k-1} (t-i) \right) \\ &= f(x_{0}) + t\Delta y_{0} + \frac{t(t-1)}{2!} \Delta^{2} y_{0} + \dots + \\ &\frac{t(t-1)\dots(t-n+1)}{n!} \Delta^{n} y_{0} \\ &= f(x_{0}) + \sum_{k=1}^{n} \frac{\Delta^{k} f(x_{0})}{k!} t(t-1) \dots (t-k+1) \\ R_{n}(x_{0}+th) &= f[x_{0}, x_{1}, \dots, x_{n}, x] \omega_{n+1}(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} h^{n+1} t(t-1) \dots (t-n) \end{split}$$

三、差分表

\mathcal{X}	f(x)	一阶差分	二阶差分	三阶差分	•••
x_0 x_1 x_2 x_3	$ \frac{f(x_0)}{f(x_1)} $ $ f(x_2) $ $ f(x_3) $	$\frac{\Delta f(x_0)}{\Delta f(x_1)}$ $\Delta f(x_2)$	$\frac{\Delta^2 f(x_0)}{\Delta^2 f(x_1)}$	$\frac{\Delta^3 f(x_0)}{\dots}$	•••

Newton向前插值公式,又称表初公式,它利用差分表的最上面一个斜行的数值进行计算。

四、例题

已知函数 $y = \sin x$ 的如下函数值表,利用插值法计算 $\sin(0.42351)$ 的近似值.

X	0.4	0.5	0.6
$\sin x$	0.38942	0.47943	0.56464

解

$$x_0 = 0.4$$
, $h = 0.1$, $t = \frac{x - x_0}{h} = \frac{0.42351 - 0.4}{0.1} = 0.2351$

建立如下差分表

\mathcal{X}	sin(x)	一阶差分	二阶差分
0. 4 0. 5 0. 6	0.38942 0. 47943 0. 56464	0.09001 0. 08521	<u>- 0.00480</u>

利用插值公式:

$$N_2(x_0 + th) = f(x_0) + \frac{\Delta f(x_0)}{1!}t + \frac{\Delta^2 f(x_0)}{2!}t(t-1)$$

 $\sin(0.42351) \approx N_2(0.42351)$

$$= 0.38942 + 0.09001 \times 0.2351 - \frac{0.00480}{2} \times 0.2351 \times (0.2351 - 1)$$

= 0.41101

五、Newton向后插值公式

类似于向前差分,也可以得到差商与向后差分的 关系: $\nabla^k f(x)$

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

将插值节点从大到小排列,即

$$x_n, x_{n-1} = x_n - h, x_{n-2} = x_n - 2h, \dots, x_0 = x_n - nh,$$

类似于向前插值公式,可得到Newton向后插值公式,又称表末公式,它利用差分表的最下面一个斜行的数值进行计算。

同样,还可以利用中心差分,构造插值公式,称为贝塞尔(Bessel)插值公式。

§4.4 埃尔米特插值

一、问题

函数值 $\{f(x_i)\}_{i=0}^n$ 、导数值 $\{f'(x_i)\}_{i=0}^n$ 互异节点 $\{x_i\}_{i=0}^n$

$$\begin{cases} H_{2n+1}(x_i) = f(x_i) \\ H'_{2n+1}(x_i) = f'(x_i) \end{cases} i = 0, 1, 2, \dots, n$$

要求构造不超过2n+1次的多项式 $H_{2n+1}(x)$ 满足上述2n+2个插值条件。

这一类插值问题为埃尔米特(Hermite)插值问题。 其几何意义是在插值点上插值曲线与被插值曲线有 公共切线。由这2*n*+2个条件可以唯一确定一个 2*n*+1次的插值多项式。具体我们采用基函数的方法 来确定。

二、一般情形

1.辅助问题及Hermit插值

设 $\alpha_i(x)$ 是满足如下插值条件的2n+1次多项式

$$\begin{cases} \alpha_i(x_j) = \delta_{ij} \\ \alpha'_i(x_j) = 0 \end{cases} \quad j = 0, 1, 2, \dots, n$$

设 $\beta_i(x)$ 是满足如下插值条件的2n+1次多项式

$$\begin{cases} \beta_i(x_j) = 0 \\ \beta_i(x_j) = \delta_{ij} \end{cases} \quad j = 0, 1, 2, \dots, n$$

$$H_{2n+1}(x) = \sum_{i=0}^{n} f(x_i)\alpha_i(x) + \sum_{i=0}^{n} f'(x_i)\beta_i(x)$$

2.辅助问题的求解

$$\begin{cases} \alpha_i(x_j) = \delta_{ij} \\ \alpha'_i(x_j) = 0 \end{cases} \quad j = 0, 1, 2, \dots, n$$

$$\alpha_i(x): \qquad (x - x_0)^2 \cdots (x - x_{i-1})^2 (x - x_{i+1})^2 \cdots (x - x_n)^2$$

$$\alpha_i(x) = (A_i x + B_i) l_i^2(x)$$

$$\begin{cases} \alpha_i(x_i) = A_i x_i + B_i = 1 \\ \alpha'_i(x_i) = A_i + 2(A_i x_i + B_i)l'_i(x_i) = 0 \end{cases}$$

得到
$$\begin{cases} A_i = -2l_i'(x_i) = -2\sum_{\substack{k=0\\k\neq i}}^n \frac{1}{x_i - x_k} \\ B_i = 1 - A_i x_i = 1 + 2x_i \sum_{\substack{k=0\\k\neq i}}^n \frac{1}{x_i - x_k} \end{cases}$$

$$\alpha_{i}(x) = \left[1 + 2(x_{i} - x) \sum_{\substack{k=0 \ k \neq i}}^{n} \frac{1}{x_{i} - x_{k}}\right] l_{i}^{2}(x)$$

$$\begin{cases} \beta_i(x_j) = 0 \\ \beta'_i(x_j) = \delta_{ij} \end{cases} \quad j = 0, 1, 2, \dots, n$$

$$\beta_{i}(x) = C_{i}(x - x_{i}) \ l_{i}^{2}(x)$$

$$\beta_{i}(x) = C_{i}l_{i}^{2}(x) + C_{i}(x - x_{i})[l_{i}^{2}(x)]'$$

$$\Leftrightarrow \beta_{i}(x_{i}) = C_{i}l_{i}^{2}(x_{i}) + C_{i}(x_{i} - x_{i})[l_{i}^{2}(x_{i})]' = 1$$

$$\Rightarrow C_{i} = 1$$

$$\beta_{i}(x) = (x - x_{i})l_{i}^{2}(x)$$

3.Hermite插值问题解的存在唯一性

- **74**: $H_{2n+1}(x) = \sum_{i=0}^{n} f(x_i) \alpha_i(x) + \sum_{i=0}^{n} f'(x_i) \beta_i(x)$
 - 唯一性: $H_{2n+1}(x)$ 以及 $\tilde{H}_{2n+1}(x)$ 是均满足插值条件的不超过2n+1次的多项式

$$H_{2n+1}(x) - \tilde{H}_{2n+1}(x) = 0 (x-x_0)^2 (x-x_1)^2 \cdots (x-x_n)^2$$

$$H_{2n+1}(x) \equiv \tilde{H}_{2n+1}(x)$$

4.插值余项

定理 设 f(x) 在 [a,b] 上有 2n+1 阶 连 续 的 导 函 数, $f^{(2n+2)}(x)$ 在 (a,b) 内 存在. $H_{2n+1}(x)$ 是 f(x) 关于互异节点 $\{x_i\}_{i=0}^n \subset [a,b]$ 的满足插值条件的不超过 2n+1 次的插值多项式.

则对任意 $x \in [a,b]$ 存在着 $\xi = \xi(x) \in (a,b)$ 使得如下插值 误差估计成立

$$R_{2n+1}(x) = f(x) - H_{2n+1}(x) = \frac{f^{(2n+2)}(\xi)}{(2n+2)!} \omega_{n+1}^{2}(x)$$

分析:

$$f(x) - H_{2n+1}(x) = k(x)\omega_{n+1}^{2}(x)$$

$$x \notin \{x_i\}_{i=0}^n$$
 $g(t) = f(t) - H_{2n+1}(t) - k(x)\omega_{n+1}^2(t)$

定理证明

$$g(t) = f(t) - H_{2n+1}(t) - k(x)\omega_{n+1}^{2}(t)$$
$$x \notin \{x_{i}\}_{i=0}^{n}$$

函数

零点(从小到大)

$$g(t)$$
 x x_0 x_1 x_2 x_{n-1} x_n x_n

$$g''(t)$$
 至少2n+1个零点

 $g^{(2n+2)}(t)$ 至少1个零点ξ $g^{(2n+2)}(t) = f^{(2n+2)}(t) - k(x)(2n+2)!$

$$k(x) = \frac{f^{(2n+2)}(\xi)}{(2n+2)!}$$

证毕

三、特殊情形 - 带不完全导数的插值问题举例

例 1:建立插值多项式H₃(x), 使之满足插值条件

$$\begin{cases} H_3(x_i) = f(x_i) & i = 0,1,2 \\ H_3'(x_0) = f'(x_0) & . \end{cases}$$

分析(方法1):

$$N_2(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1)$$

$$H_3(x) = N_2(x) + k(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)$$
令 $H'_3(x_0) = f'(x_0)$ 求得参数 k

误差:
$$f(x) - H_3(x) = \frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} (x - x_0)^2 (x - x_1) (x - x_2)$$

方法2: (用带有重节点的差商表)

$$H_3(x) = f(x_0) + f[x_0, x_0](x - x_0) + f[x_0, x_0, x_1](x - x_0)(x - x_0)$$
$$+ f[x_0, x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_0)(x - x_1)$$

#

例 2:建立插值多项式H₃(x), 使之满足插值条件

$$\begin{cases} H_3(x_i) = f(x_i) & i = 0,1,2 \\ H'_3(x_0) = f'(x_0) & . \end{cases}$$

$$x_0 \quad f(x_0)$$
 $x_1 \quad f(x_1) \quad f[x_0, x_1]$
 $x_1 \quad f(x_1) \quad f[x_1, x_1] \quad f[x_0, x_1, x_1]$
 $x_1 \quad f(x_1) \quad f[x_1, x_1] \quad f[x_1, x_1, x_2]$
 $x_2 \quad f(x_2)$

$$H_3(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_1](x - x_0)(x - x_1)$$
$$+ f[x_0, x_1, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1)(x - x_1)$$

#

例 3:建立插值多项式 H4(x), 使之满足插值条件

$$\begin{cases} H_4(x_i) = f(x_i) & i = 0, 1, 2 \\ H'_4(x_0) = f'(x_0) \\ H''_4(x_0) = f''(x_0) \end{cases}$$

§4.5 三次样条插值

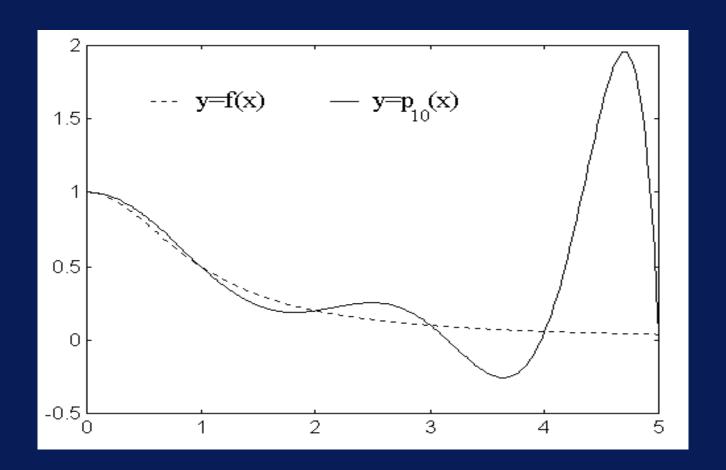
一、分段插值法

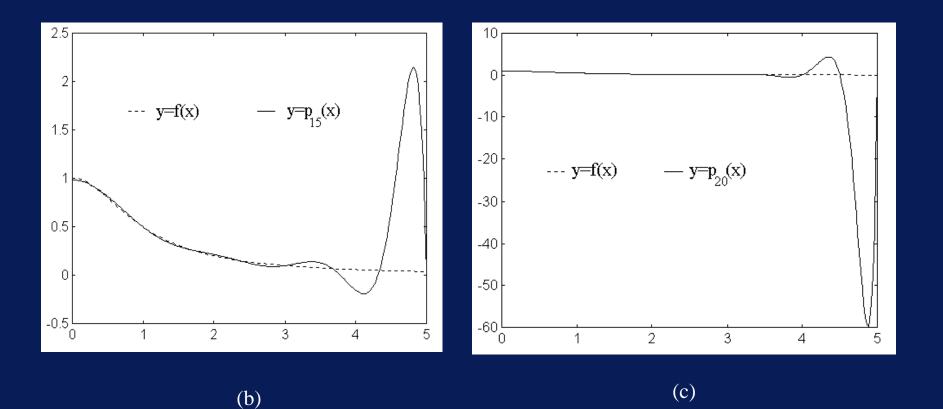
1.高次插值的评述

在实际应用中, 很少采用高次插值。

- ①.在两相邻插值节点间,插值函数未必能够很好地近似被插值函数。
- ②.对于等距节点的牛顿插值公式, 函数值的微小扰动可能引起高阶差分有很大的变化.

函数 $f(x) = \frac{1}{1+x^2}$ 在区间[-5,5]上用 等距节点的插值问题是上世纪初Runge研 究过的一个有名实例. 在区间上分别采用10 次、15次、20次的等距节点插值多项式。 随着插值次数的提高,在|x|>3.63范围内的 近似程度并没有变好, 反而变坏. 高次插值 并不一定带来更好的近似效果。





函数 $y = 1/(1+x^2) x \in [5,-5]$ 的等距节点插值公式 $p_n(x)$ 在区间[0,5]上的近似程度示意图

2.分段插值

为了避免高次插值的缺点,常采用分段插值,即将插值区间分成若干小区间,在每个小区间上 利用前面介绍的插值方法构建低次插值多项式。

设已知节点 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 上的函数值 $\{y_i\}_{i=0}^n$ 若 $\varphi_h(x)$ 满足

- $\bigcirc .\varphi_h(x_i) = y_i \quad i = 0,1,\dots,n.$
- ②.在[x_i, x_{i+1}]($i = 0,1,\dots, n-1$)上, $\varphi_h(x)$ 是低次多项式.

则称 $\varphi_h(x)$ 为分段插值函数。

 $\varphi_h(x)$ 是整体插值区间上的连续函数,随着子区间长度 h 变小,不提高子区间上的插值幂次便可以满足给定的任意精度要求.但一般说来,在子区间的端点处导数是不存在的.

二、三次样条插值

分段插值法具有一致的收敛性, 但它只保证插值函数整体的连续性, 但在连接处不一定光滑, 不能够满足精密机械设计(如船体、飞机、汽车等的外形曲线设计)对函数光滑性的要求。

早期的工程技术人员在绘制给定点的曲线时,使用一种具有弹性的细长木条(或金属条),称之为样条(Spline),强迫它弯曲通过已知点。弹性力学理论指出样条的挠度曲线具有二阶连续的导函数,并且在相邻给定点之间为三次多项式,即为数学上的三次样条插值曲线。

1.三次样条插值函数的定义

定义 给定区间 $[a, \mathbf{n} - \mathbf{1}]$ $\Delta: a = x_0 < x_1 < \dots < x_{n-1} < x_n = b$

若实值函数S(x)满足

- ①.在小区间[x_{i-1}, x_i] ($i = 1, 2, \dots, n$) 上是3次多项式.
- ②.在节点 x_i ($i = 1,2,\dots,n-1$) 处具有2阶连续的导数;则称S(x)是关于分划 Δ 的3次样条函数.

若还满足

③. $s(x_i) = f(x_i) (i = 0,1,2,\dots,n)$,则称S(x)是f(x)关于分划的 3次样条插值函数。

三次样条插值函数s(x)在每一个小区间上是3次 的多项式,在整个插值区间上有4n个系数.且有 4n-2个约束:

内节点
$$\begin{cases} s(x_i - 0) = s(x_i + 0) = f(x_i) \\ s'(x_i - 0) = s'(x_i + 0) & i = 1, 2, \dots, n-1 \\ s''(x_i - 0) = s''(x_i + 0) & \end{cases}$$

边界节点 $\begin{cases} s(x_0 + 0) = f(x_0) \\ s(x_n - 0) = f(x_n) \end{cases}$

要确定4*n*个系数,还需附加2个约束条件.常用的约束条件有以下三类:

- ①.转角边界条件 $s'(x_0 + 0) = m_0$, $s'(x_n 0) = m_n$
- ②.弯矩边界条件 $s''(x_0 + 0) = M_0$, $s''(x_n 0) = M_n$ 特别的称 $s''(x_0 + 0) = 0$, $s''(x_n 0) = 0$ 为自然边界条件.
- ③.周期性边界条件 $\begin{cases} s'(x_0 + 0) = s'(x_n 0) \\ s''(x_0 + 0) = s''(x_n 0) \end{cases}$

此时一般有 $f(x_0) = f(x_n)$ 成立.

2. 三弯矩构造法

记 $s''(x_i) = M_i (i = 0,1,2,\dots,n)$, 基本步骤如下:

- ①.取 M_i ($i = 1, 2, \dots, n-1$) 为待定参数,并用 S(x)的插值条件写出 M_i 的表达式。
- ②.用 S'(x) 在内节点 x_i ($i = 1, 2, \dots, n-1$)的连续条件及边界条件导出关于M的方程组。
- ③.求解后得到 M_i ($i = 1, 2, \dots, n-1$) 。
- ④.代入S(x)的表达式,得各个区间上的表达式。

对s''(x)积分两次,并利用插值条件 $s(x_{i-1}) = f(x_{i-1})$, $s(x_i) = f(x_i)$ 确定两个积分常数,得到

$$s(x) = M_{i-1} \frac{(x_i - x)^3}{6h_i} + M_i \frac{(x - x_{i-1})^3}{6h_i} + \left(f(x_{i-1}) - \frac{M_{i-1}h_i^2}{6}\right) \frac{x_i - x}{h_i}$$
$$+ \left(f(x_i) - \frac{M_i h_i^2}{6}\right) \frac{x - x_{i-1}}{h_i}$$

计算
$$s'(x) = -M_{i-1} \frac{(x_i - x)^2}{2h_i} + M_i \frac{(x - x_{i-1})^2}{2h_i} + \frac{f(x_i) - f(x_{i-1})}{h_i}$$

$$-\frac{M_i - M_{i-1}}{6} h_i \qquad x \in [x_{i-1}, x_i]$$

$$s'(x_i - 0) = \frac{h_i}{3} M_i + \frac{h_i}{6} M_{i-1} + f[x_{i-1}, x_i]$$

$$s'(x_{i-1} + 0) = -\frac{h_i}{3} M_{i-1} - \frac{h_i}{6} M_i + f[x_{i-1}, x_i]$$

类似可以得到

$$s'(x_i + 0) = -\frac{h_{i+1}}{3}M_i - \frac{h_{i+1}}{6}M_{i+1} + f[x_i, x_{i+1}]$$

$$\frac{h_i}{6}M_{i-1} + \frac{h_i + h_{i+1}}{3}M_i + \frac{h_{i+1}}{6}M_{i+1} = f[x_i, x_{i+1}] - f[x_{i-1}, x_i]$$

两边同乘以 $\frac{6}{h_i+h_{i+1}}$,得

$$\lambda_i M_{i-1} + 2M_i + \mu_i M_{i+1} = 6f[x_{i-1}, x_i, x_{i+1}] \ (i = 1, 2, \dots, n-1)$$

式中
$$\lambda_i = \frac{h_i}{h_i + h_{i+1}}$$
, $\mu_i = \frac{h_{i+1}}{h_i + h_{i+1}}$.

若附加弯矩约束条件,得

$$\begin{bmatrix} 2 & \mu_{1} \\ \lambda_{2} & 2 & \mu_{2} \\ & \lambda_{3} & 2 & \ddots \\ & & \ddots & \ddots & \mu_{n-2} \\ & & & \lambda_{n-1} & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M_{1} \\ M_{2} \\ M_{3} \\ \vdots \\ M_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6f[x_{0}, x_{1}, x_{2}] - \lambda_{1}M_{0} \\ 6f[x_{1}, x_{2}, x_{3}] \\ 6f[x_{2}, x_{3}, x_{4}] \\ \vdots \\ 6f[x_{n-2}, x_{n-1}, x_{n}] - \mu_{n-1}M_{n} \end{bmatrix}$$

系数矩阵严格对角占优,故系数矩阵非奇异,上述线性方程组有唯一解,可用追赶法求解。将解带回到子区间上的表达式中(用二阶导表示),即有 s(x)在每个区间上的表达式。

若附加转角边界条件,得

$$2M_0 + M_1 = 6\frac{f[x_0, x_1] - m_0}{h_1} \quad M_{n-1} + 2M_n = 6\frac{m_n - f[x_{n-1}, x_n]}{h_n}$$

线性方程组为

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 & & & & \\ \lambda_{1} & 2 & \mu_{1} & & & \\ & \lambda_{2} & 2 & \mu_{2} & & \\ & & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & & \lambda_{n-1} & 2 & \mu_{n-1} \\ & & & 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} M_{0} \\ M_{1} \\ M_{2} \\ \vdots \\ M_{n-1} \\ M_{n} \end{bmatrix} = 6 \begin{bmatrix} \frac{f[x_{0}, x_{1}] - m_{0}}{h_{1}} \\ \frac{f[x_{0}, x_{1}, x_{2}]}{f[x_{1}, x_{2}, x_{3}]} \\ \vdots \\ \frac{f[x_{n-2}, x_{n-1}, x_{n}]}{m_{n} - f[x_{n-1}, x_{n}]} \\ \frac{m_{n} - f[x_{n-1}, x_{n}]}{h_{n}} \end{bmatrix}$$

对于周期性边界条件,得:

$$\begin{cases} \frac{h_1}{3} M_0 + \frac{h_1}{6} M_1 + \frac{h_n}{6} M_{n-1} + \frac{h_n}{3} M_n = f[x_0, x_1] - f[x_{n-1}, x_n] \\ M_0 = M_n \end{cases}$$

$$\begin{cases} 2M_0 + \lambda_0 M_1 + \mu_0 M_{n-1} = 6 \frac{f[x_0, x_1] - f[x_{n-1}, x_n]}{h_1 + h_n} \\ M_0 = M_n \end{cases}$$

$$\exists \vec{l} + \lambda_0 = \frac{h_1}{h_1 + h_n}, \ \mu_0 = \frac{h_n}{h_1 + h_n}.$$

线性方程组为:

将 M_0 当作已知参数,从后n-1个方程中求解出用 M_0 表示的后 n-1 个参数,然后将它们代入第一个方程解得 M_0 ,最终得到其它参数.

Remark:

- 1.类似地,可以使用节点处的一阶导数来表示三次样条插值函数。
- 2.对三次样条插值函数来说,当插值节点逐渐加密时,可以证明,不但样条插值函数收敛于函数本身,而且其导数也收敛于函数的导数。