数值计算方法

第二章 插值方法

刘春凤 2021 年 10 月 19 日



第十一章插值方法

THE STY IPEIN TO THE PROPERTY IN THE PROPERTY

- **▶一、引言**
- ▶二、拉格朗日插值
- >三、均差与牛顿插值多项式
- ▶四、埃尔米特插值
- ▶五、三次样条插值



▶1、插值问题的提出

设函数y = f(x)在区间[a,b]上有定义,且已知在点 $a \le x_0 < x_1 < \dots < x_n \le b$ 上的值 y_0, y_1, \dots, y_n ,若存在一简单函数P(x),使

$$P(x_i) = y_i$$
 $(i = 0, 1, \dots, n),$ (1.1)

成立,就称P(x)为f(x)的<mark>插值函数</mark>,点 $x_0, x_1, ..., x_n$ 称为<mark>插值节点</mark>,包含节点的区间[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,即

$$P(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n$$
 (1.2)

其中 a_i 为实数,就称P(x)为<mark>插值多项式</mark>,相应的插值法称为**多项式插值**.

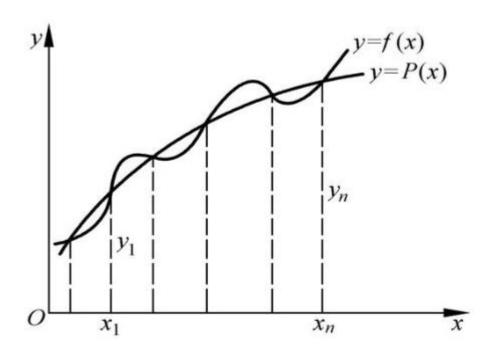
若P(x)为分段的多项式,就称为**分段插值**.

若P(x)为三角多项式,就称为三角插值.

本章只讨论多项式插值与分段插值.



从几何上看,插值法就是确定曲线y = P(x),使其通过给定的n + 1个点 (x_i, y_i) , i = 0,1,...,n,并用它近似已知曲线y = f(x)。见图。





▶2、多项式插值

设在区间[a,b]上给定n+1个点 $a \le x_0 < x_1 < \cdots < x_n \le b$ 上的函数值, $y_i = f(x_i)(i=0,1,\ldots,n)$,求次数不超过n的多项式P(x),使

$$P(x_i) = y_i$$
 $(i = 0, 1, \dots, n),$ (1.3)

由此可以得到关于系数 $a_0, a_1, ..., a_n$ 的n+1元线性方程组

$$\begin{cases} a_0 + a_1 x_0 + \dots + a_n x_0^n = y_0, \\ a_0 + a_1 x_1 + \dots + a_n x_1^n = y_1, \\ \vdots \\ a_0 + a_1 x_n + \dots + a_n x_n^n = y_n, \end{cases}$$
(1.4)



此方程组的系数矩阵为:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & x_0 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & \cdots & x_1^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & x_n & \cdots & x_n^n \end{bmatrix},$$
 (1.5)

称为**范德蒙德(Vandermonde)矩阵**, 由于 $x_i(i = 0,1,...,n)$ 互异,

故
$$\det(A) = \prod_{0 \le j < i \le n} (x_i - x_j) \neq 0$$

因此线性方程组(1.4)的解 $a_0, a_1, ..., a_n$ 存在且唯一.

定理1 满足条件(1.3)的插值多项式P(x)是存在唯一的.



▶1、线性插值与抛物插值

对给定的插值点,可以用多种不同的方法求得形如(1.2)的插值多项式.

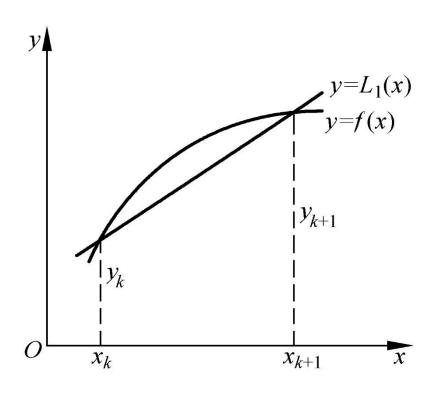
先讨论n=1的简单情形.

问题: 给定区间[x_k , x_{k+1}]及端点函数值 $y_k = f(x_k)$, $y_{k+1} = f(x_{k+1})$,要求线性插值多项式 $L_1(x)$,使它满足

$$L_1(x_k) = y_k, \quad L_1(x_{k+1}) = y_{k+1}.$$



其几何意义就是通过两点 (x_k, y_k) , (x_{k+1}, y_{k+1}) , 的直线,如下图。





由 $L_1(x)$ 的几何意义可得到表达式

$$L_1(x) = y_k + \frac{y_{k+1} - y_k}{x_{k+1} - x_k} (x - x_k)$$
 (点斜式)

(2.1)

由两点式看出, $L_1(x)$ 是由两个线性函数

$$l_k(x) = \frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}}, \qquad l_{k+1}(x) = \frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k},$$
 (2.2)

的线性组合得到,其系数分别为 y_k 及 y_{k+1} ,即

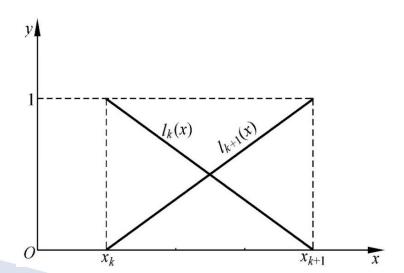
$$L_{1}(x) = y_{k}l_{k}(x) + y_{k+1}l_{k+1}(x)$$
(2.3)



显然, $l_k(x)$ 及 $l_{k+1}(x)$ 也是线性插值多项式,在节点 x_k 及 x_{k+1} 上满足条件:

$$l_k(x_k)=1,$$
 $l_k(x_{k+1})=0;$ $l_{k+1}(x_k)=0,$ $l_{k+1}(x_{k+1})=1,$

称 $l_k(x)$ 及 $l_{k+1}(x)$ 为**线性插值基函数**,图形如下。





下面讨论n=2的情形.

假定插值节点为 x_{k-1} , x_k , x_{k+1} , 要求二次插值多项式 $L_2(x)$ 使它满足

$$L_2(x_j) = y_j$$
 $(j=k-1,k,k+1)$

几何上 $L_2(x)$ 是通过三点 (x_{k-1}, y_{k-1}) , (x_k, y_k) , (x_{k+1}, y_{k+1}) 的抛物线。可以用基函数的方法求 $L_2(x)$ 的表达式,此时基函数 $l_{k-1}(x)$, $l_k(x)$, $l_{k+1}(x)$ 是二次函数,且在节点上满足条件

$$l_{k-1}(x_{k-1}) = 1, \quad l_{k-1}(x_j) = 0, \quad (j = k, k+1);$$
 $l_k(x_k) = 1, \quad l_k(x_j) = 0, \quad (j = k-1, k+1);$
 $l_{k+1}(x_{k+1}) = 1, \quad l_{k+1}(x_j) = 0, \quad (j = k-1, k).$

$$(2.4)$$



接下来讨论满足(2.4)的插值基函数的求法,

以求 $l_{k-1}(x)$ 为例,由插值条件,它应有两个零点 x_k 及 x_{k+1} ,可表示为

$$l_{k-1}(x) = A(x - x_k)(x - x_{k+1}),$$

其中A为待定系数,可由插值条件 $l_{k-1}(x_{k-1}) = 1$ 定出

$$A = \frac{1}{(x_{k-1} - x_k)(x_{k-1} - x_{k+1})}$$

于是

$$l_{k-1}(x) = \frac{(x - x_k)(x - x_{k+1})}{(x_{k-1} - x_k)(x_{k-1} - x_{k+1})}.$$



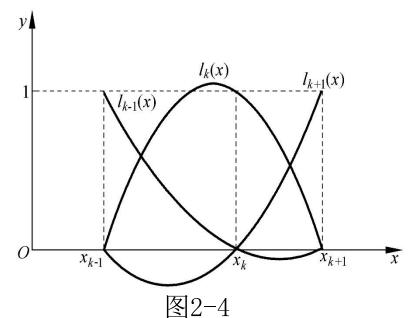
同理

$$l_k(x) = \frac{(x - x_{k-1})(x - x_{k+1})}{(x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1})}.$$

$$l_{k+1}(x) = \frac{(x - x_{k-1})(x - x_k)}{(x_{k+1} - x_{k-1})(x_{k+1} - x_k)}.$$

二次插值基函数 $l_{k-1}(x)$, $l_k(x)$, $l_{k+1}(x)$ 在区间 $[x_{k-1}, x_{k+1}]$ 上

的图形见图2-4.





利用 $l_{k-1}(x)$, $l_k(x)$, $l_{k+1}(x)$, 立即得到二次插值多项式

$$L_2(x) = y_{k-1}l_{k-1}(x) + y_k l_k(x) + y_{k+1}l_{k+1}(x)$$
 (2.5)

显然,它满足条件
$$L_2(x) = y_j$$
, $(j = k - 1, k, k + 1)$

将
$$l_{k-1}(x)$$
, $l_k(x)$, $l_{k+1}(x)$ 代入(2.5),得

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

$$+ y_{k} \frac{(x - x_{k-1})(x - x_{k+1})}{(x_{k} - x_{k-1})(x_{k} - x_{k+1})}$$

$$+ y_{k+1} \frac{(x - x_{k-1})(x - x_{k})}{(x_{k+1} - x_{k-1})(x_{k+1} - x_{k})}.$$



▶2、拉格朗日插值多项式

将前面的方法推广到一般情形,讨论如何构造通过n+1个节点 $x_0 < x_1 < \cdots < x_n$ 的n次插值多项式 $L_n(x)$.

根据插值的定义 $L_n(x)$ 应满足

$$L_n(x_i) = y_i \quad (j = 0, 1, \dots, n).$$
 (2.6)

为构造 $L_n(x)$, 应先定义n次插值基函数.



定义1 若n次多项式 $l_j(x)(j = 0,1,...,n)$ 在n + 1个节点 $x_0 < x_1 < \cdots < x_n$ 上满足条件

$$l_{j}(x_{k}) = \begin{cases} 1, & k = j; \\ 0, & k \neq j. \end{cases}$$
 $(j, k = 0, 1, \dots, n)$ (2.7)

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



与前面的推导类似,n次插值基函数为

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

$$(k = 0, 1, \dots, n). \tag{2.8}$$

显然它满足条件(2.7).

于是,满足条件(2.6)的插值多项式 $L_n(x)$ 可表示为

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^{n} y_k l_k(x).$$
 (2.9)



由 $l_k(x)$ 的定义,知

$$L_n(x_j) = \sum_{k=0}^n y_k l_k(x_j) = y_j \quad (j = 0, 1, \dots, n).$$

形如(2.9)的插值多项式 $L_n(x)$ 称为拉格朗日插值多项式,

而(2.3)与(2.5)是n=1和n=2的特殊情形。

若引入记号

$$\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n), \qquad (2. 10)$$

容易求得

$$\omega'_{n+1}(x_k) = (x_k - x_0) \cdots (x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1}) \cdots (x_k - x_n),$$



于是公式(2.9)可改写成

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k \frac{\omega_{n+1}(x)}{(x - x_k)\omega'_{n+1}(x_k)}.$$
 (2.11)

注意: n次插值多项式 $L_n(x)$ 通常是次数为n的多项式,特殊情况下次数可能小于n.

例如通过三点 (x_0,y_0) , (x_1,y_1) , (x_2,y_2) ,的二次插值多项式 $L_2(x)$,如果三点共线,则 $y = L_2(x)$ 就是一条直线,而不是抛物线,这时 $L_2(x)$ 是一次多项式.



▶3、插值余项与误差估计

若在[a,b]上用 $L_n(x)$ 近似f(x),则其截断误差为 $R_n(x) = f(x) - L_n(x)$ 也称为插值多项式的余项。

定理2 设 $f^n(x)$ 在[a,b]上连续, $f^{n+1}(x)$ 在(a,b)内存在,节点a $\leq x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leq b, L_n(x)$ 是满足条件 (2.6)的插值多项式,则对任何 $x \in [a,b]$,插值余项

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$
 (2.14)

这里 $\xi \in (a,b)$ 且依赖于x, $\omega_{n+1}(x)$ 是(2.10)所定义的.



证明 由给定条件知 $R_n(x)$ 在节点 $x_k(k=0,1,...,n)$ 上为零,

即 $R_n(x_k) = 0(k = 0,1,...,n)$,于是

$$R_n(x) = K(x)(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) = K(x)\omega_{n+1}(x)$$
 (2. 13)

其中K(x)是与x有关的待定函数.

现把x看成[a,b]上的一个固定点,作函数

$$\varphi(t) = f(t) - L_n(t) - K(x)(t - x_0)(t - x_1) \cdots (t - x_n),$$

根据f的假设可知 $\varphi^{(n)}(t)$ 在[a,b]上连续, $\varphi^{(n+1)}(t)$ 在(a,b)内存在.



根据插值条件及余项定义,可知 $\varphi(t)$ 在点 $x_0, x_1, ..., x_n$ 及x处均为零,故 $\varphi(t)$ 在[a,b]上有n+2个零点,

根据罗尔定理, $\varphi'(t)$ 在 $\varphi(t)$ 的两个零点间至少有一个零点,故 $\varphi'(t)$ 在[a,b]内至少有n+1个零点.

对 $\varphi'(t)$ 再应用罗尔定理,可知 $\varphi''(t)$ 在[a,b]内至少有n个零点.

依此类推, $\varphi^{n+1}(t)$ 在(a,b)内至少有一个零点,记为 $\xi \in (a,b)$,使

$$\varphi^{(n+1)}(\xi) = f^{(n+1)}(\xi) - (n+1)!K(x) = 0,$$



于是
$$K(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}$$
, $\xi \in (a,b)$,且依赖于 x 。

将它代入(2.13),就得到余项表达式(2.12)。

余项表达式只有在f(x)的高阶导数存在时才能应用.

但 ξ 在(a,b)内的具体位置通常不可能给出,如果可以求出 $\max_{a < x < b} |f^{(n+1)}(x)| = M_{n+1}$,那么插值多项式 $L_n(x)$ 逼近f(x)的截断误差限是

 $|R_n(x)| \le \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} |\omega_{n+1}(x)|.$ (2. 14)





当n = 1时,线性插值余项为

$$R_{1}(x) = \frac{1}{2} f''(\xi) \omega_{2}(x) = \frac{1}{2} f''(\xi)(x - x_{0})(x - x_{1}),$$

$$\xi \in [x_{0}, x_{1}]$$
(2. 15)

$$R_{2}(x) = \frac{1}{6} f'''(\xi)(x - x_{0})(x - x_{1})(x - x_{2}),$$

$$\xi \in [x_{0}, x_{2}]$$
(2. 16)



利用余项表达式(2.12),当 $f(x) = x^k (k \le n)$ 时,

由于 $f^{(n+1)}(x) = 0$,于是有

$$R_n(x) = x^k - \sum_{i=0}^n x_i^k l_i(x) = 0,$$

由此得

$$\sum_{i=0}^{n} x_i^k l_i(x) = x^k, \quad k = 0, 1, \dots, n.$$
 (2.17)

特别当k = 0时,有

$$\sum_{i=0}^{n} l_i(x) = 1. \tag{2.18}$$



利用余项表达式(2.12)还可知,若被插函数 $f(x) \in H_n$,由于 $f^{(n+1)}(x) = 0$,故 $R_n(x) = f(x) - L_n(x) = 0$,即它的插值多项式 $L_n(x) = f(x)$.



例2 已知 $\sin 0.32 = 0.314567$, $\sin 0.34 = 0.333487$, $\sin 0.36 = 0.352274$,用线性插值及抛物插值计算 $\sin 0.3367$ 的值并估计截断误差.

解 由题意,取

$$x_0 = 0.32$$
, $y_0 = 0.314567$,

$$x_1 = 0.34, \quad y_1 = 0.333487,$$

$$x_2 = 0.36$$
, $y_2 = 0.352274$.

用线性插值计算,取 $x_0 = 0.32, x_1 = 0.34$ 由公式(2.1)



$$\sin 0.3367 \approx L_1(0.3367)$$

$$= y + \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0} (0.3367 - x_0)$$

$$= 0.314567 + \frac{0.01892}{0.02} \times 0.0167$$

$$= 0.330365.$$



由(2.15),其截断误差

$$|R_1(x)| \le \frac{M_2}{2} |(x-x_0)(x-x_1)|,$$

其中

$$M_{2} = \max_{x_{0} \le x \le x_{1}} |f''(x)| = \max_{x_{0} \le x \le x_{1}} |-\sin x|$$
$$= \sin x_{1} \le 0.3335,$$

于是

$$|R_1(0.3367)| = |\sin 0.3367 - L_1(0.3367)|$$

$$\leq \frac{1}{2} \times 0.3335 \times 0.0167 \times 0.0033$$

$$\leq 0.92 \times 10^{-5}.$$



用抛物插值计算,由公式(2.5)得

$$\sin 0.3367 \approx y_0 \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)} + y_1 \frac{(x - x_0)(x - x_2)}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)}$$

$$+ y_2 \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)}$$

$$= L_2(0.3367)$$

$$= 0.314567 \times \frac{0.7689 \times 10^{-4}}{0.0008} + 0.333487$$

$$\times \frac{3.89 \times 10^{-4}}{0.0004} + 0.352274 \times \frac{-0.5511 \times 10^{-4}}{0.0008}$$

$$= 0.330374$$



这个结果与6位有效数字的正弦函数表完全一样,

这说明查表时用二次插值精度已相当高了.

由(2.14),截断误差限

$$|R_2(x)| \le \frac{M_3}{6} |(x-x_0)(x-x_1)(x-x_2)|,$$

$$\sharp + M_3 = \max_{x_0 \le x \le x_2} |f'''(x)| = \cos x_0 < 0.9493,$$

于是
$$|R_2(0.3367)| = |\sin 0.3367 - L_2(0.3367)|$$

 $\leq \frac{1}{6} \times 0.9493 \times 0.0167 \times 0.033 \times 0.0233$
 $< 2.0132 \times 10^{-6}$.

拉格朗日插值



例2 设
$$f \in C^2[a,b]$$
式证:

通过两点(a,f(a))及(b,f(b))的线性插值为

于是
$$L_{1}(x) = f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a),$$
于是
$$\max_{a \le x \le b} \left| f(x) - [f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a)] \right|$$

$$= \max_{a \le x \le b} \left| f(x) - L_{1}(x) \right| = \max_{a \le x \le b} \left| \frac{f''(\xi)}{2}(x - a)(x - b) \right|$$

$$\leq \frac{M_{2}}{2} \max_{a \le x \le b} \left| (x - a)(x - b) \right| = \frac{1}{8}(b - a)^{2} M_{2}.$$

三、均差与牛顿插值多项式



▶1、插值多项式的逐次生成

利用插值基函数很容易得到拉格朗日插值多项式,公式结构紧凑,在理论分析中甚为方便,但当插值节点增减时全部插值基函数 $l_k(x)(k=0,1,...,n)$ 均要随之变化,整个公式也将发生变化,甚为不便. 为了计算方便可重新设计一种逐次生成插值多项式的方法.

三、均差与牛顿插值多项式



当n=1时,记线性插值多项式为 $P_1(x)$,插值条件为

$$P_1(x_0) = f(x_0), P_1(x_1) = f(x_1)$$
,由点斜式

$$P_1(x) = f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - x_0),$$

将 $P_1(x)$ 看成是零次插值 $P_1(x) = f(x_0)$ 的修正,即

$$P_1(x) = P_0(x) + a_1(x - x_0),$$

其中
$$a_1 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}$$
是函数 $f(x)$ 的差商.

对于三个节点的二次插值 $P_2(x)$,插值条件为

$$P_2(x_0) = f(x_0), P_2(x_1) = f(x_1), P_2(x_2) = f(x_2),$$

三、均差与牛顿插值多项式



插值多项式

$$P_2(x) = P_0(x) + a_2(x - x_0)(x - x_1).$$

显然

$$P_2(x_0) = f(x_0), P_2(x_1) = f(x_1),$$

由
$$P_2(x_2) = f(x_2)$$
得

$$a_2 = \frac{P_2(x_2) - P_1(x_2)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)} = \frac{\frac{f(x_2) - f(x_0)}{x_2 - x_0} - \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}}{x_2 - x_1}.$$

系数 a_2 是函数f的"差商的差商".



一般情况,已知f在插值点 $x_i(i=0,1,...,n)$ 上的值为 $f(x_i)(i=0,1,...,n)$,要求n次插值多项式 $P_n(x)$ 满足条件

$$P_n(x_i) = f(x_i), \quad i = 0, 1, \dots, n,$$
 (3.1)

则 $P_n(x)$ 可表示为

$$P_n(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + \dots + a_n(x - x_0) + \dots + a_{n-1}(x - x_{n-1}), \quad (3.2)$$

其中 a_0 , a_1 ,..., a_n 为待定系数,可由插值条件确定.

这里的 $P_n(x)$ 是由基函数 $\{1,(x-x_0),...,(x-x_{n-1})\}$ 逐次递推得到的,这一点与拉格朗日插值不同.



▶2、均差及其性质

定义2

称
$$f[x_0, x_k] = \frac{f(x_k) - f(x_0)}{x_k - x_0}$$
为函数 $f(x)$ 关于点 x_0, x_k 的一阶均差.

$$f[x_0, x_1, x_k] = \frac{f[x_0, x_k] - f[x_0, x_1]}{x_k - x_1}$$
称为 $f(x)$ 的二阶均差.

一般地,称
$$f[x_0, x_1, ..., x_k] = \frac{f[x_0, ..., x_{k-2}, x_k] - f[x_0, x_1, ..., x_{k-1}]}{x_k - x_{k-1}}$$
为 $f(x)$ 的 k 阶均差,(均差也称为差商). (3.3)



均差有如下的基本性质:

(1) k阶均差可表为函数值 $f(x_0)$, $f(x_1)$, $f(x_k)$ 的线性组合,即

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \sum_{j=0}^k \frac{f(x_j)}{(x_j - x_0) \cdots (x_j - x_{j-1})(x_j - x_{j+1}) \cdots (x_j - x_k)}.$$
 (3.4)

这个性质可用归纳法证明.

这性质也表明均差与节点的排列次序无关, 称为均差的对称性. 即

$$f[x_0, x_1, \dots x_k] = f[x_1, x_0, x_2, \dots, x_k] = \dots = f[x_1, \dots, x_k, x_0]$$



(2) 由性质(1)及(3.3)可得

$$f[x_0, x_1, \dots x_k] = \frac{f[x_1, \dots, x_k] - f[x_0, \dots, x_{k-1}]}{x_k - x_0}.$$
 (3.3)

(3) 若f(x)在[a,b]上存在n阶导数,且节点 $x_0, x_1, ..., x_n \in [a,b]$,则n阶均差与导数关系如下:

$$f[x_0, x_1, \dots x_k] = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}, \quad \xi \in [a, b].$$
 (3.5)

这公式可直接用罗尔定理证明.



证明: 设 $q(x) = f[x, x_0, ..., x_n](x - x_0)(x - x_1)...(x - x_n), q(x)$ 在 $x_0, ..., x_n$ 处均为零,所以q(x)在[a,b]上有n+1个零点,根据罗尔定理 q'(x)在q(x)的两个零点间至少有一个零点,故q'(x)在[a,b]内至少有n个 零点;反复应用罗尔定理,可知 $q^{(n)}(x)$ 在[a,b]内至少有1个零点,记为 $\xi \in [a,b]$,使

$$q^{(n)}(\xi) = f^{(n)}(\xi) - n! f[x_0, \dots, x_n] = 0,$$

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



▶3、牛顿插值公式

根据均差定义,一次插值多项式为

$$P_1(x) = P_0(x) + f[x_0, x_1](x - x_0) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0),$$

二次插值多项式为

$$\begin{split} P_2(x) &= P_1(x) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1) \\ &= f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1). \end{split}$$



根据均差定义,把x看成[a,b]上一点,可得

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

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

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



只要把后一式依次代入前一式,就得到

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

$$+ f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1) + \cdots$$

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

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

$$= P_n(x) + R_n(x),$$



$$R_n(x) = f(x) - P_n(x) = f[x, x_0, \dots, x_n] \omega_{n+1}(x), \qquad (3.7)$$

 $\omega_{n+1}(x)$ 是由(2.10)定义的.

显然,由(3.6)确定的多项式 $P_n(x)$ 满足插值条件,且次数不超过n,它就是形如(3.1)的多项式,其系数为

$$a_k = f[x_0, \dots, x_k], \qquad (k = 0, 1, \dots, n).$$

称 $P_n(x)$ 为牛顿(Newton)均差插值多项式.

系数 a_k 就是均差表2-1中加横线的各阶均差,它比拉格朗日插值计算量省,且便于程序设计.



(3.7)为插值余项,由插值多项式唯一性知,它与拉格朗日插值多项式的余项应该是等价的.

事实上,利用均差与导数关系式就可以证明这一点.

但(3.7)更有一般性,它在f是由离散点给出的情形或f导数不存在时也是适用的.

牛顿插值多项式的优点还在于它的递进性,当增加插值节点时,只要在原来插值多项式的基础上增加一项即可.



例4 给出f(x)的函数表(见表2-2),求4次牛顿插值多项式,并由此计算f(0.596)的近似值.

首先根据给定函数表造出均差表.

表2-2

$\overline{x_k}$	$f(x_k)$	一阶均差	二阶均差	三阶均差	四阶均差	五阶均差
0.40	0.41075					
0.55	0.57815	<u>1. 11600</u>				
0.65	0.69675	1. 18600	<u>0. 28000</u>			
0.80	0.88811	1. 27573	0. 35893	<u>0. 19733</u>		
0.90	1.02652	1. 38410	0. 43348	0. 21300	<u>0. 03134</u>	
1.05	1.25382	1. 51533	0. 52493	0. 22863	0. 03126	-0.00012



从均差表看到4阶均差近似常数,5阶均差近似为0.

故取4次插值多项式 $P_4(x)$ 做近似即可.

按牛顿插值公式,将数据代入

$$P_4(x) = 0.41075 + 1.116(x - 0.4) + 0.28(x - 0.4)(x - 0.55)$$

$$+0.19733(x-0.4)(x-0.55)(x-0.65)$$

$$+0.03134(x-0.4)(x-0.55)(x-0.65)(x-0.8),$$

于是 $f(0.596) \approx P_4(0.596) = 0.63192$,

截断误差 $|R_4(x)| \approx |f[x_0,\dots,x_5]\omega_5(0.596)| \leq 3.63 \times 10^{-9}$.

这说明截断误差很小,可忽略不计.



>4、差分形式的牛顿插值公式

实际应用时经常遇到等距节点,即 $x_k = x_0 + kh(k = 0,1,...,n)$ 的情形,这里h为常数,称为步长, 这时插值公式可以进一步简化,计算也简单得多.

设 x_k 点的函数值为 $f_k = f(x_k)(k = 0,1,...,n)$,称 $\Delta f_k = f_{k+1} - f_k$ 为 x_k 处以h为步长的一阶(向前)差分.

类似地称 $\Delta^2 f_k = \Delta f_{k+1} - \Delta f_k$ 为 x_k 处的二**阶差分**.

一般地称 $\Delta^n f_k = \Delta^{n-1} f_{k+1} - \Delta^{n-1} f_k$ (3.8)

为 x_k 处的n阶差分.



为了表示方便,再引入两个常用算子符号

$$If_k = f_k, \qquad Ef_k = f_{k+1}$$

I称为不变算子, E称为步长为h的移位算子, 由此

$$\Delta f_k = f_{k+1} - f_k = E f_k - I f_k = (E - I) f_k,$$

$$\Delta^{n} f_{k} = (E - I)^{n} f_{k} = \sum_{j=0}^{n} (-1)^{j} {n \choose j} E^{n-j} f_{k} = \sum_{j=0}^{n} (-1)^{j} {n \choose j} f_{n+k-j}, \quad (3.9)$$

其中
$$\binom{n}{j} = \frac{n(n-1)...(n-j+1)}{j!}$$
为二项式展开系数,(3.9)

说明各阶差分均可由函数值给出.



反之,由

$$f_{n+k} = \mathbf{E}^n f_k = (\mathbf{I} + \Delta)^n f_k = \left[\sum_{j=0}^n \binom{n}{j} \Delta^j\right] f_k,$$

可得

$$f_{n+k} = \sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} \Delta^{j} f_{k}. \tag{3.10}$$

从而有均差与差分的关系:

$$f[x_k, x_{k+1}] = \frac{f_{k+1} - f_k}{x_{k+1} - x_k} = \frac{\Delta f_k}{h},$$

$$f[x_k, x_{k+1}, x_{k+2}] = \frac{f[x_{k+1}, x_{k+2}] - f[x_k, x_{k+1}]}{x_{k+2} - x_k} = \frac{1}{2h^2} \Delta^2 f_k,$$





一般地有

$$f[x_k, \dots, x_{k+m}] = \frac{1}{m!} \frac{1}{h^m} \Delta^m f_k, \quad (m = 1, 2, \dots, n).$$
 (3.11)

由(3.11)和(3.5)又可得到差分与导数的关系:

$$\Delta^{n} f_{k} = h^{n} f^{(n)}(\xi), \tag{3.12}$$

其中 $\xi \epsilon(x_k, x_{k+n})$



由给定函数表计算差分可由以下形式差分表给出.

$\overline{f_k}$	Δ	Δ^2	Δ^3	Δ^4	• • •
$\frac{f_k}{f_0}$					
	Δf_0				
f_1		$\Delta^2 f_0$			
	Δf_1		$\Delta^3 f_0$		
f_2		$\Delta^2 f_1$		$\Delta^4 f_0$	
	Δf_2		$\Delta^3 f_1$		
f_3		$\Delta^2 f_2$			
	Δf_3		:		
f_4		•			
•	:				
:					



在牛顿插值公式(3.6)中,用(3.11)的差分代替均差,

并令 $x = x_0 + th$,则得

$$P_{n}(x_{0} + th) = f_{0} + t\Delta f_{0} + \frac{t(t-1)}{2!} \Delta^{2} f_{0} + \cdots$$

$$+ \frac{t(t-1)\cdots(t-n+1)}{n!} \Delta^{n} f_{0},$$
(3.13)

(3.13) 称为牛顿前插公式,由(3.7)式得其余项为

$$R_n(x) = \frac{t(t-1)\cdots(t-n)}{(n+1)!}h^{n+1}f^{(n+1)}(\xi), \qquad \xi \in (x_0, x_n). \tag{3.14}$$



例5 给出 $f(x) = \cos x \pm x_k = kh, k = 0,1,...,5, h = 0.1$

处的函数值,试用4次牛顿前插公式计算f(0.048)的近似值并估计误差.

解 为使用牛顿插值公式, 先构造差分表.

表 2-3 差分表

\mathcal{X}_k	$f(x_k)$	Δf	$\Delta^2 f$	$\Delta^3 f$	$\Delta^4 f$	$\Delta^5 f$
$\overline{0.00}$	1.00000					
		-0.00500				
0.10	0.99500		-0.00993			
		-0.01493		0.00013		
0.20	0.98007		-0.00980		0.00012	
		-0.02473		0.00025		-0.00002
0.30	0.95534		-0.00955		0.00010	
		-0.03428		0.00035		
0.40	0.92106		-0.00920			
		-0.4348				
0.50	0.87758					



取
$$x = 0.048, h = 0.1$$
, 则 $t = \frac{x - x_0}{h} = \frac{0.048 - 0}{0.1} = 0.48$,得

$$f(0.048) = \cos 0.048 \approx P_4(0.048)$$

$$=1.00000 + 0.48 \times (-0.00500)$$

$$+\frac{(0.48)(0.48-1)}{2}(-0.00993)$$

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

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

$$= 0.99885$$



由(3.14)可得误差估计

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

 $\le 1.5845 \times 10^{-7},$

其中 $|M_5| \le |\sin 0.6| \le 0.565$.

四、埃尔米特插值





有些实际的插值问题不但要求在节点上函数值相等,

而且还要求对应的导数值也相等,甚至要求高阶导数也相等.

满足这种要求的插值多项式就是埃尔米特插值多项式.

埃尔米特插值



▶插值问题的一般要求 $P(x_i) = f(x_i), i = 0, \dots, n$

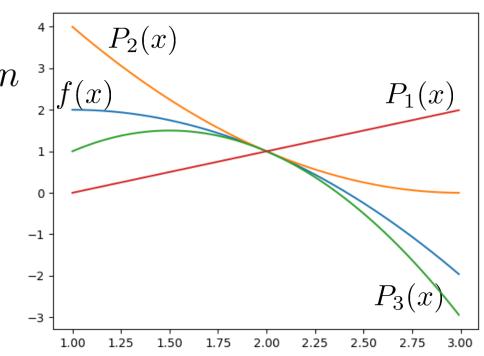
▶插值问题的较高要求

$$P(x_i) = f(x_i), i = 0 \cdots n$$

$$P'(x_i) = f'(x_i), i = 0 \cdots n$$

$$P^{(n)}(x_i) = f^{(n)}(x_i), i = 0 \cdots n$$

 $P_1(x)$ 满足函数值相等 $P_2(x)$ 满足一阶导相等 $P_3(x)$ 满足二阶导相等



基函数构造法求解埃尔米特插值



- ▶一般地,给出m+1个插值条件(包含函数值和导数值),可构造出次数不超过m次的埃尔米特插值。
- ▶例: 求满足 $f(x_0), f(x_1), f'(x_1), f(x_2)$ 的多项式H(x)。
- **▶**解: 设 $H(x) = f(x_0)h_0(x) + f(x_1)h_1(x) + f(x_2)h_2(x) + f'(x_1)h_3(x)$ 由4个条件,可知H(x)为3次多项式。由插值条件,可整理 $h_i(x)$ 应满足条件如下表所示:

	$h_0(x)$	$h_1(x)$	$h_2(x)$	$h_3(x)$
x_0	1	0	0	0
x_1	0	1	0	0
x_2	0	0	1	0
x_1'	0	0	0	1



▶1.求解 $h_0(x)$ 。 由上表知 $h_0(x_1) = h_0(x_2) = 0, h'_0(x_1) = 0$

所以 $h_0(x)$ 有根 x_1, x_2 ,且 x_1 为二重根,所以

$$h_0(x) = a(x - x_1)^2(x - x_2)$$

由 $h_0(x_0) = 1$,即 $a(x_0 - x_1)^2(x_0 - x_2) = 1$

可得

$$a = \frac{1}{(x_0 - x_1)^2 (x_0 - x_2)}$$

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

同理
$$h_2(x) = \frac{(x-x_1)^2(x-x_0)}{(x_2-x_1)^2(x_2-x_0)}$$

$$\triangleright 2$$
.求解 $h_1(x)$.

) 七 87 1 (_)		$h_0(x)$	$h_1(x)$	$h_2(x)$	$h_3(x)$
$-2. 求解 h_1(x)$.	x_0	1	0	0	0
日化工人、土田	x_1	0	1	0	0
显然 $h_1(x)$ 有根 x_0, x_2	x_2	0	0	1	0
	x_1'	0	0	0	1
可设 $h_1(x) = (a(x-x_1)+b)(x-x_0)$ (x -	$-x_{2})$			

由条件 $h_1(x_1) = 1, h'_1(x_1) = 0$, 可得

$$\begin{cases}
b(x_1 - x_0)(x_1 - x_2) = 1 \\
a(x_1 - x_0)(x_1 - x_2) + b(2x_1 - x_0 - x_2) = 0
\end{cases}$$

$$b = \frac{1}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)}$$

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

>3. 求解 $h_3(x)$

 $h_3(x)$ 有根 x_0, x_1, x_2 ,

设 $h_3(x) = a(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)$

由 $h_3'(x_1) = 1$ 得

$$a(x_1 - x_0)(x_1 - x_2) = 1$$

$$h_3 = \frac{(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)}$$

五、分段插值



D函数 $y = \frac{1}{1+x^2}, x \in [-5,5]$ 做等距节点插值,给出最大误差。

▶解:在节点

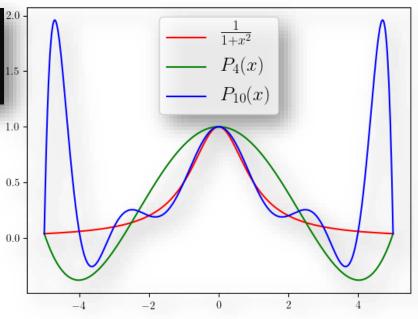
$$x_i = -5 + \frac{i}{n} 10, i = 0 \cdots n$$

上做插值计算,编程计算可

得以下结果:

等距节点下,高次插值多项式在 端点附近的抖动现象,称为<mark>龙格</mark>

(Runge)现象



分段线性插值

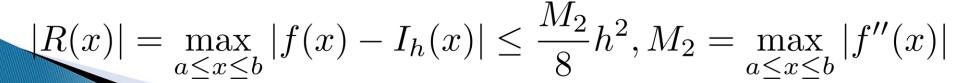


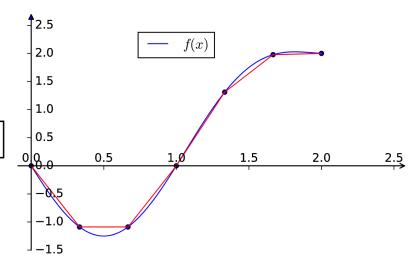
>设已知节点 $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 上的函数值 f_0, f_1, \cdots, f_n ,记 $h_k = x_{k+1} - x_k, h = \max_k h_k$ 求一折线 函数满足:

- $(1) \quad I_h(x) \in \mathcal{C}[a,b]$
- (2) $I_h(x_k) = f_k(k = 0 \cdots n)$
- (3) $I_h(x)$ 在每个区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 都为线性函数

则称 $I_h(x)$ 为分段线性插值函数。









▶已知函数 $y = f(x) = \frac{1}{1+x^2}$,在[0,5]上取等距节点 $x_i = 0 + i, i = 0 \cdots 5$,求分段线性插值函数,并由此计 算 f(4.5)的值。

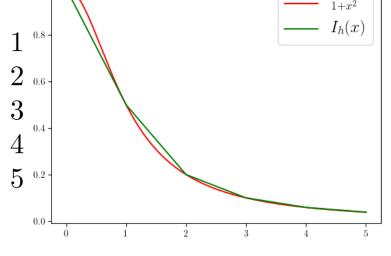
解: 节点处函数值如下表:

x_i	0	1	2	3	4	5
$y = \frac{1}{1+x^2}$	1.00000	0.50000	0.20000	0.10000	0.05882	0.3846

每段使用拉格朗日插值得到:

$$I_h(x) = \begin{cases} -0.5x + 1 & , & 0 \le x < 1 \\ -0.3x + 0.8 & , & 1 \le x < 2 \\ -0.1x + 0.4 & , & 2 \le x < 3 \\ -0.04118x + 0.22354 & , & 3 \le x < 4 \\ -0.02036x + 0.14026 & , & 4 \le x \le 5 \end{cases}$$

 $I_h(4.5) = 0.04864$



小节



- ▶多项 式插值
 - ▶待定系数法求解多项式系数
 - ▶拉格朗日插值
 - ▶牛顿插值
- ▶由插值多项式的存在唯一性,这三种方法得到的是同一个多项式。从线性空间的角度来看,三种方法只是取了次多项式空间的不同基函数
 - ▶ 待定系数法: $\{1, x, x^2, \dots, x^n\}$
 - ▶拉格朗日: $\{l_0(x), \dots, l_n(x)\}$
 - ▶牛顿插值: $\{1,(x-x_0),(x-x_0)(x-x_1),\cdots,\prod_{i=0}^n(x-x_i)\}$
- ▶埃尔米特插值
- ▶分段插值