

数值分析

作者: 邹文杰

组织: 无

时间:August 28, 2025

版本:ElegantBook-4.5

自定义:信息



宠辱不惊,闲看庭前花开花落; 去留无意,漫随天外云卷云舒.

目录

第1章	章 数值分析与科学计算引论	1
1.1	し数值计算的误差	1
1.2	2 误差定性分析与避免误差危害	4
第 2 章		5
2.1	」多项式插值	5
2.2	2 Lagrange 插值定理	6

第1章 数值分析与科学计算引论

1.1 数值计算的误差

用计算机解决科学计算问题首先要建立数学模型,它是对被描述的实际问题进行抽象、简化而得到的,因而是近似的.我们把数学模型与实际问题之间出现的这种误差称为模型误差.只有实际问题提法正确,建立数学模型时又抽象、简化得合理,才能得到好的结果.

由于这种误差难于用数量表示,通常都假定数学模型是合理的,这种误差可忽略不计,在"数值分析"中不予讨论.在数学模型中往往还有一些根据观测得到的物理量,如温度、长度、电压等,这些参量显然也包含误差.这种由观测产生的误差称为观测误差,在"数值分析"中也不讨论这种误差.数值分析只研究用数值方法求解数学模型产生的误差.

当数学模型不能得到精确解时,通常要用数值方法求它的近似解,其近似解与精确解之间的误差称为**截断误 差或方法误差**.

定义 1.1 (误差和误差限)

设x 为准确值, x^* 为x 的一个近似值, 称 $e^* = x^* - x$ 为近似值的**绝对误差**, 简称**误差**. 误差 e^* 绝对值的一个上界. e^* 叫做近似值的**绝对误差限**或**误差限**, 它总是正数.

对于一般情形, $|x^* - x| \leq \varepsilon^*$,即

$$x^* - \varepsilon^* \leqslant x \leqslant x^* + \varepsilon^*$$

这个不等式有时也表示为 $x = x^* \pm \varepsilon^*$.

定义 1.2 (相对误差和相对误差限)

x 本身的大小. 我们把近似值的误差 e^* 与准确值 x 的比值

$$\frac{e^*}{x} = \frac{x^* - x}{x}$$

称为近似值 x^* 的相对误差,记作 e_r^* .在实际计算中,通常取

$$e_r^* = \frac{e^*}{x^*} = \frac{x^* - x}{x^*}.$$

相对误差也可正可负, 它的绝对值上界叫做**相对误差限**, 记作 ε_r^* , 即 $\varepsilon_r^* = \frac{\varepsilon^*}{|x^*|}$.

注 相对误差与相对误差限是无量纲的, 而绝对误差与误差限是有量纲的.

注 相对误差 e_r^* 取 $\frac{e^*}{r^*}$ 的原因: 在实际计算中, 由于真值 x 总是不知道的, 通常取

$$e_r^* = \frac{e^*}{r^*} = \frac{x^* - x}{r^*}$$

作为 x^* 的相对误差,条件是 $e_r^* = \frac{e^*}{r^*}$ 较小,此时

$$\frac{e^*}{x} - \frac{e^*}{x^*} = \frac{e^*(x^* - x)}{x^*x} = \frac{(e^*)^2}{x^*(x^* - e^*)} = \frac{(e^*/x^*)^2}{1 - (e^*/x^*)}$$

是 e_r^* 的平方项级, 故可忽略不计.

例题 1.1 当准确值 x 有多位数时,常常按四舍五入的原则得到 x 的前几位近似值 x^* ,例如

$$x = \pi = 3.14159265 \cdots$$

取 3 位 $x_3^* = 3.14, \varepsilon_3^* \leq 0.002$,

取 5 位 $x_5^* = 3.1416, \varepsilon_5^* \leq 0.000008$,

定义 1.3 (有效数字)

若近似值 x^* 的误差限是某一位的半个单位,该位到 x^* 的第一位非零数字共有 n 位,就说 x^* 有 n 位**有效数 字**. 它可表示为

$$x^* = \pm 10^m \times (a_1 + a_2 \times 10^{-1} + \dots + a_n \times 10^{-(n-1)}), \tag{1.1}$$

其中 $a_i(i=1,2,\dots,n)$ 是 0 到 9 中的一个数字, $a_1 \neq 0,m$ 为整数,且

$$|x - x^*| \le \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}$$
. (1.2)

例题 1.2 按四舍五入原则写出下列各数的具有 5 位有效数字的近似数:187.9325,0.03785551,8.000033,2.7182818. 解 按定义,上述各数的具有 5 位有效数字的近似数分别是

187.93, 0.037856, 8.0000, 2.7183

$$|g - 9.80| \leqslant \frac{1}{2} \times 10^{-2}$$

根据 (1.1) 式, 这里 m = 0, n = 3; 按第二种写法

$$|g - 0.00980| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-5}$$

这里 m=-3,n=3. 它们虽然写法不同,但都具有 3 位有效数字. 至于绝对误差限,由于单位不同结果也不同, $\varepsilon_1^*=\frac{1}{2}\times 10^{-2}~\text{m/s}^2, \varepsilon_2^*=\frac{1}{2}\times 10^{-5}~\text{km/s}^2$. 而相对误差相同,因为

$$\varepsilon_r^* = 0.005/9.80 = 0.000005/0.00980.$$

Ŷ 笔记 这个例题说明有效位数与小数点后有多少位数无关.

定理 1.1

设近似数 x* 表示为

$$x^* = \pm 10^m \times (a_1 + a_2 \times 10^{-1} + \dots + a_l \times 10^{-(l-1)})$$

其中 $a_i(i=1,2,\cdots,l)$ 是 0 到 9 中的一个数字, $a_1\neq 0$,m 为整数. 若 x^* 具有 n 位有效数字,则其绝对误差限 $\varepsilon^*=\frac{1}{2}\times 10^{m-n+1}.$

反之, 若 x^* 的绝对误差限 $\varepsilon^* = \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}$, 则 x^* 具有 n 位有效数字.

 $\overline{\mathbb{Y}}$ 笔记 这个定理说明, 在 m 相同的情况下,n 越大则 10^{m-n+1} 越小, 故有效位数越多, 绝对误差限越小.

证明 从(1.2) 式可得到具有n 位有效数字的近似数 x^* , 其绝对误差限为

$$\varepsilon^* = \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}.$$

反之, 若 x^* 的绝对误差限 $\varepsilon^* = \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}$, 则

$$|x - x^*| = \varepsilon^* = \frac{1}{2} \times 10^{m - n + 1}.$$

故 x^* 具有n位有效数字.

定理 1.2

设近似数 x* 表示为

$$x^* = \pm 10^m \times (a_1 + a_2 \times 10^{-1} + \dots + a_l \times 10^{-(l-1)}), \tag{1.3}$$

其中 $a_i(i=1,2,\cdots,l)$ 是 0 到 9 中的一个数字, $a_1 \neq 0$,m 为整数. 若 x^* 具有 n 位有效数字,则其相对误差限 $\varepsilon_r^* \leqslant \frac{1}{2a_1} \times 10^{-(n-1)}.$

反之, 若 x^* 的相对误差限 $\varepsilon_r^* \leqslant \frac{1}{2(a_1+1)} \times 10^{-(n-1)}$, 则 x^* 至少具有 n 位有效数字.

 \sim

Ŷ 笔记 这个定理说明,有效位数越多,相对误差限越小.

证明 由 (1.3) 式可得

$$a_1 \times 10^m \le |x^*| < (a_1 + 1) \times 10^m$$

当 x^* 具有n 位有效数字时

$$\varepsilon_r^* = \frac{|x - x^*|}{|x^*|} \le \frac{0.5 \times 10^{m - n + 1}}{a_1 \times 10^m} = \frac{1}{2a_1} \times 10^{-n + 1}$$

反之,由

$$|x - x^*| = |x^*| \varepsilon_r^* < (a_1 + 1) \times 10^m \times \frac{1}{2(a_1 + 1)} \times 10^{-n+1} = 0.5 \times 10^{m-n+1}$$

故 x^* 至少具有n位有效数字.证毕.

定理 1.3

设两个近似数 x_1^* 与 x_2^* 的误差限分别为 $\varepsilon(x_1^*)$ 及 $\varepsilon(x_2^*)$,则它们进行加、减、乘、除运算得到的误差限分别满足不等式

$$\varepsilon(x_1^* \pm x_2^*) \leqslant \varepsilon(x_1^*) + \varepsilon(x_2^*),$$

$$\varepsilon(x_1^*x_2^*) \leqslant |x_1^*|\varepsilon(x_2^*) + |x_2^*|\varepsilon(x_1^*),$$

$$\varepsilon(x_1^*/x_2^*) \leqslant \frac{|x_1^*|\varepsilon(x_2^*) + |x_2^*|\varepsilon(x_1^*)}{|x_2^*|^2}, \quad x_2^* \neq 0.$$

 \circ

证明

空珊 1

- 1. 设 f(x) 是一元可微函数,x 的近似值为 x^* , 以 $f(x^*)$ 近似 f(x), 其误差界记作 $\varepsilon(f(x^*))$, 则函数的误差限 $\varepsilon(f(x^*)) \approx |f'(x^*)| \varepsilon(x^*).$
- 2. 设 f 为多元函数时,令 $A = f(x_1, x_2, \cdots, x_n)$. 如果 x_1, x_2, \cdots, x_n 的近似值为 $x_1^*, x_2^*, \cdots, x_n^*$,记 A 的近似值为 $A^* = f(x_1^*, x_2^*, \cdots, x_n^*)$,则 A^* 的误差 $e(A^*)$ 为

$$e(A^*) = \sum_{k=1}^{n} \left(\frac{\partial f}{\partial x_k}\right)^* e_k^*.$$

A* 的误差限

$$\varepsilon(A^*) \approx \sum_{k=1}^{n} \left| \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* \right| \varepsilon(x_k^*).$$
 (1.4)

而 A* 的相对误差限为

$$\varepsilon_r^* = \varepsilon_r(A^*) = \frac{\varepsilon(A^*)}{|A^*|} \approx \sum_{k=1}^n \left| \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* \right| \frac{\varepsilon(x_k^*)}{|A^*|}.$$

 \Diamond

证明

1. 由泰勒展开

$$f(x) - f(x^*) = f'(x^*)(x - x^*) + \frac{f''(\xi)}{2}(x - x^*)^2, \quad \xi \, \, \text{for } \exists x, x^* \, \, \text{in},$$

取绝对值得

$$|f(x) - f(x^*)| \leqslant |f'(x^*)|\varepsilon(x^*) + \frac{|f''(\xi)|}{2}\varepsilon^2(x^*).$$

假定 $f'(x^*)$ 与 $f''(x^*)$ 的比值不太大, 可忽略 $\varepsilon(x^*)$ 的高阶项, 于是可得计算函数的误差限

$$\varepsilon(f(x^*)) \approx |f'(x^*)|\varepsilon(x^*).$$

2. 由泰勒展开得函数值 A^* 的误差 $e(A^*)$ 为

$$e(A^*) = A^* - A = f(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*) - f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$$\approx \sum_{k=1}^n \left(\frac{\partial f(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)}{\partial x_k} \right) (x_k^* - x_k) = \sum_{k=1}^n \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* e_k^*,$$

于是误差限

$$\varepsilon(A^*) \approx \sum_{k=1}^n \left| \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* \right| \varepsilon(x_k^*),$$

而 A* 的相对误差限为

$$\varepsilon_r^* = \varepsilon_r(A^*) = \frac{\varepsilon(A^*)}{|A^*|} \approx \sum_{k=1}^n \left| \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* \right| \frac{\varepsilon(x_k^*)}{|A^*|}.$$

例题 1.4 已测得某场地长 l 的值为 $l^* = 110$ m, 宽 d 的值为 $d^* = 80$ m, 已知 $|l - l^*| \le 0.2$ m, $|d - d^*| \le 0.1$ m. 试求面积 s = ld 的绝对误差限与相对误差限.

面积 s = ld 的绝对误差限与相对误差限. 解 因 s = ld, $\frac{\partial s}{\partial l} = d$, $\frac{\partial s}{\partial d} = l$, 由 (1.4) 式知

$$\varepsilon(s^*) \approx \left| \left(\frac{\partial s}{\partial l} \right)^* \right| \varepsilon(l^*) + \left| \left(\frac{\partial s}{\partial d} \right)^* \right| \varepsilon(d^*),$$

其中

$$\left(\frac{\partial s}{\partial l}\right)^* = d^* = 80 \text{ m}, \quad \left(\frac{\partial s}{\partial d}\right)^* = l^* = 110 \text{ m}.$$

而 $\varepsilon(l^*) = 0.2 \,\mathrm{m}, \varepsilon(d^*) = 0.1 \,\mathrm{m}$, 于是绝对误差限

$$\varepsilon(s^*) \approx 80 \times (0.2) + 110 \times (0.1) = 27 \text{ (m}^2),$$

相对误差限

$$\varepsilon_r(s^*) = \frac{\varepsilon(s^*)}{|s^*|} = \frac{\varepsilon(s^*)}{l^*d^*} \approx \frac{27}{8800} = 0.31\%.$$

1.2 误差定性分析与避免误差危害

定义 1.4

一个算法如果输入数据有误差,而在计算过程中舍入误差不增长,则称此算法是**数值稳定**的;否则称此算法 为**不稳定的**.

例题 1.5

解

第2章 插值法

2.1 多项式插值

定义 2.1

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

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

成立, 就称 P(x) 为 f(x) 的**插值函数**, 点 x_0, x_1, \dots, 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, 即

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

其中 a_i 为实数, 就称 P(x) 为插值多项式, 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**.

定理 2.1

设在区间 [a,b] 上给定 n+1 个点

$$a \leqslant x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leqslant b$$

上的函数值 $y_i = f(x_i)(i = 0, 1, \dots, n)$, 求次数不超过 n 的多项式 P(x), 使

$$P(x_i) = y_i, \quad i = 0, 1, \dots, n.$$
 (2.1)

证明: 满足上述条件的插值多项式 P(x) 是存在唯一的.

 $\dot{\mathbf{L}}$ 显然直接求解方程组(2.2)就可以得到插值多项式 P(x), 但这是求插值多项式最繁杂的方法, 一般是不用的. 证明 由(2.1)式可得到关于系数 a_0, a_1, \cdots, a_n 的 n+1 元线性方程组

$$\begin{cases} a_0 + a_1 x_0 + \dots + a_n x_0^n = y_0, \\ a_0 + a_1 x_1 + \dots + a_n x_1^n = y_1, \\ \vdots \\ a_0 + a_1 x_n + \dots + a_n x_n^n = y_n \end{cases}$$
(2.2)

此方程组的系数矩阵为

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_0 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & \cdots & x_1^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & x_n & \cdots & x_n^n \end{pmatrix}$$

称为范德蒙德 (Vandermonde) 矩阵, 由于 $x_i(i=0,1,\cdots,n)$ 互异, 故

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

因此, 线性方程组 (2.2) 的解 a_0, a_1, \cdots, a_n 存在且唯一, 于是定理得证.

2.2 Lagrange 插值定理

定义 2.2 (插值基函数)

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

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

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

定理 2.2

证明: 节点
$$x_0, x_1, \dots, x_n$$
 上的 n 次插值基函数为
$$l_k(x) = \frac{(x - x_0) \cdots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \cdots (x - x_n)}{(x_k - x_0) \cdots (x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1}) \cdots (x_k - x_n)}, \quad k = 0, 1, \dots, n.$$
 (2.3)

证明 下面先讨论 n=1 的简单情形, 此时假定给定区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 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

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

 $y = L_1(x)$ 的几何意义就是通过两点 (x_k, y_k) 与 (x_{k+1}, y_{k+1}) 的直线, 如图 2.1所示, $L_1(x)$ 的表达式可由几何意义直接 给出

$$\begin{cases} L_1(x) = y_k + \frac{y_{k+1} - y_k}{x_{k+1} - x_k} (x - x_k) & (\texttt{点} \, \texttt{斜} \, \texttt{式}), \\ L_1(x) = \frac{x_{k+1} - x}{x_{k+1} - x_k} y_k + \frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k} y_{k+1} & (\texttt{两} \, \texttt{点} \, \texttt{式}) \end{cases}$$

由两点式看出,L₁(x) 是由两个线性函数

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

线性组合得到的,其系数分别为 y_k 及 y_{k+1} ,即

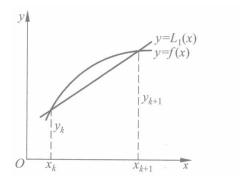
$$L_1(x) = y_k l_k(x) + y_{k+1} l_{k+1}(x).$$

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} 上分别满足条件

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

$$l_{k+1}(x_k) = 0, \quad l_{k+1}(x_{k+1}) = 1$$

我们称函数 $l_k(x)$ 及 $l_{k+1}(x)$ 为**线性插值基函数**, 它们的图形见图 2.1.



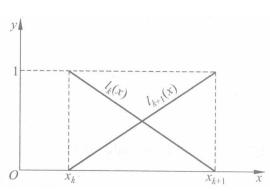


图 2.1

下面讨论 n=2 的情况. 此时假定插值节点为 x_{k-1}, x_k, x_{k+1} , 要求二次插值多项式 $L_2(x)$, 使它满足

$$L_2(x_i) = y_i, \quad j = k - 1, k, k + 1$$

我们知道 $y = L_2(x)$ 在几何上就是通过三点 $(x_{k-1}, y_{k-1}), (x_k, y_k), (x_{k+1}, y_{k+1})$ 的抛物线. 为了求出 $L_2(x)$ 的表达式, 可 采用基函数方法, 此时基函数 $l_{k-1}(x)$, $l_k(x)$ 及 $l_{k+1}(x)$ 是二次函数, 且在节点上分别满足条件

$$\begin{cases} l_{k-1}(x_{k-1}) = 1, l_{k-1}(x_j) = 0, & j = k, k+1; \\ l_k(x_k) = 1, l_k(x_j) = 0, & j = k-1, k+1; \\ l_{k+1}(x_{k+1}) = 1, l_{k+1}(x_j) = 0, & j = k-1, k \end{cases}$$

满足上述条件的插值基函数是很容易求出的,例如求 $l_{k-1}(x)$,因它有两个零点 x_k 及 x_{k+1} ,故可表示为

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

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

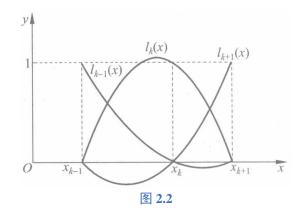
$$l_{k-1}(x) = \frac{(x - x_k)(x - x_{k+1})}{(x_{k-1} - x_k)(x_{k-1} - x_{k+1})}.$$

同理可得

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

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

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 2.2



对
$$n=1$$
 及 $n=2$ 时的情况上述已经讨论. 用类似的推导方法, 可得到 n 次插值基函数为
$$l_k(x)=\frac{(x-x_0)\cdots(x-x_{k-1})(x-x_{k+1})\cdots(x-x_n)}{(x_k-x_0)\cdots(x_k-x_{k-1})(x_k-x_{k+1})\cdots(x_k-x_n)},\quad k=0,1,\cdots,n.$$

记通过n+1个节点 $x_0 < x_1 < \cdots < x_n$ 的n次插值多项式为 $L_n(x)$,假定它满足条件

$$L_n(x_i) = y_i, \quad j = 0, 1, \dots, n.$$
 (2.4)

则插值多项式 $L_n(x)$ 可表示为

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^{n} y_k l_k(x).$$
 (2.5)

7

其中 $l_k(x)$, $k=0,1,\cdots,n$ 是节点 x_0,x_1,\cdots,x_n 上的 n 次插值基函数. 由 $l_k(x)$ 的定义, 知

$$L_n(x_j) = \sum_{k=0}^n y_k l_k(x_j) = y_j, \quad j = 0, 1, \dots, n.$$
 (2.6)

形如 (2.5) 式的插值多项式 $L_n(x)$ 称为 **Lagrange**(拉格朗日) 插值多项式. 若引入记号

$$\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n), \tag{2.7}$$

容易求得

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

于是再结合定理 2.2可将公式 (2.5)改写成

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

注 当 n=1 时, $L_1(x)$ 也称为**线性插值多项式**. 假定给定区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 及端点函数值 $y_k=f(x_k), y_{k+1}=f(x_{k+1}), L_1(x)$ 的表达式可由几何意义直接给出

$$\begin{cases} L_{1}(x) = y_{k} + \frac{y_{k+1} - y_{k}}{x_{k+1} - x_{k}}(x - x_{k}) & (\texttt{点} \, \texttt{A} \, \texttt{式}), \\ L_{1}(x) = \frac{x_{k+1} - x}{x_{k+1} - x_{k}} y_{k} + \frac{x - x_{k}}{x_{k+1} - x_{k}} y_{k+1} & (\texttt{两} \, \texttt{L} \, \texttt{式}) \end{cases}$$
 (2.8)

当 n=2 时, $L_1(x)$ 也称为**抛物线插值多项式**. 假定插值节点为 x_{k-1},x_k,x_{k+1} , 及端点函数值 $y_{k-1}=f(x_{k-1}),y_k=f(x_k),y_{k+1}=f(x_{k+1}),L_2(x)$ 的表达式可由(2.6)直接给出

$$L_2(x) = y_{k-1}l_{k-1}(x) + y_k l_k(x) + y_{k+1}l_{k+1}(x),$$
(2.9)

其中 $l_i(x)$, i = k - 1, k, k + 1 是节点 x_{k-1} , x_k , x_{k+1} 上的插值基函数.

 \mathbf{i} 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, 对于通过三点 (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 $y = L_2(x)$ 就是一直线, 而不是抛物线, 这时 $L_2(x)$ 是一次多项式.

证明 由插值基函数的定义易知
$$L_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k l_k(x)$$
 满足条件(2.4).

定义 2.3

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 2.4

设 $f^{(n)}(x)$ 在 [a,b] 上连续, $f^{(n+1)}(x)$ 在 (a,b) 内存在, 节点 $a \le x_0 < x_1 < \cdots < x_n \le b, L_n(x)$ 是满足条件

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

的插值多项式,则对任何 $x \in [a,b]$,插值余项

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x). \tag{2.10}$$

这里 $\xi \in (a,b)$ 且依赖于 x, $\omega_{n+1}(x)$ 由 (2.7) 式所定义.

注 应当指出, 余项表达式只有在 f(x) 的高阶导数存在时才能应用 \mathcal{E} 在 (a,b) 内的具体位置通常不可能给出, 如果我们可以求出 $\max_{a \le x \le b} |f^{(n+1)}(x)| = M_{n+1}$, 那么插值多项式 $L_n(x)$ 逼近 f(x) 的截断误差限是

$$|R_n(x)| \le \frac{M_{n+1}}{(n+1)!} |\omega_{n+1}(x)|.$$
 (2.11)

当 n=1 时, 线性插值余项为

$$R_1(x) = \frac{1}{2}f''(\xi)\omega_2(x) = \frac{1}{2}f''(\xi)(x - x_0)(x - x_1), \quad \xi \in [x_0, x_1]. \tag{2.12}$$

当 n=2 时, 抛物线插值的余项为

$$R_2(x) = \frac{1}{6}f'''(\xi)(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2), \quad \xi \in [x_0, x_2].$$
(2.13)

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

$$R_n(x) = K(x)(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) = K(x)\omega_{n+1}(x), \tag{2.14}$$

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,\cdots,x_n 及 x 处均为零,故 $\varphi(t)$ 在 [a,b] 上有 n+2 个零点,根据 Rolle(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 Rolle 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

$$K(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}, \quad \xi \in (a,b), \, \mathbb{L} \, \hat{\kappa} \, \hat{m} \, \mathcal{T} x.$$

将它代入 (2.14) 式, 就得到余项表达式 (2.10). 证毕.

命题 2.1

(1) 设 $l_k(x)$, $k = 0, 1, \dots, n$ 是节点 x_0, x_1, \dots, x_n 上的 n 次插值基函数,则

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

特别当 k = 0 时, 有 $\sum_{i=0}^{n} l_i(x) = 1$.

(2) 若被插值函数 $f(x) \in H_n(H_n$ 代表次数小于等于 n 的多项式集合), 记 $L_n(x)$ 是 $L_n(x)$ 的 Lagrange 插值 多项式, $R_n(x)$ 为其插值余项, 则 $R_n(x) = f(x) - L_n(x) = 0$, 即它的插值多项式 $L_n(x) = f(x)$.

笔记 上述命题中的(1)也是插值基函数的性质,利用它们还可求一些和式的值. 证明

(1) 利用余项表达式(2.10), 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

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

特别当 k=0 时,有

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

(2) 利用余项表达式(2.10), 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 $L_n(x) = f(x)$.

例题 2.1 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.

i=0 解 利用公式命题 2.1(1)可得

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

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

$$= x^2 - 2x^2 + x^2 = 0.$$

例题 2.2 已给 $\sin 0.32 = 0.314567$, $\sin 0.34 = 0.333487$, $\sin 0.36 = 0.352274$, 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 $x_0 = 0.32, y_0 = 0.314567, x_1 = 0.34, y_1 = 0.333487, x_2 = 0.36, y_2 = 0.352274$.

用线性插值计算,由于0.3367介于 x_0,x_1 之间,故取 x_0,x_1 进行计算,由公式(2.8)得

$$\sin 0.3367 \approx L_1(0.3367) = y_0 + \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}(0.3367 - x_0)$$
$$= 0.314567 + \frac{0.01892}{0.02} \times 0.0167 = 0.330365.$$

由 (2.12) 式得其截断误差

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

其中 $M_2 = \max_{x_0 \le x \le x_1} |f''(x)|$. 因 $f(x) = \sin x$, $f''(x) = -\sin x$, 可取 $M_2 = \max_{x_0 \le x \le x_1} |\sin x| = \sin x_1 \le 0.3335$, 于是

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

$$\leq \frac{1}{2} \times 0.3335 \times 0.0167 \times 0.0033 \leq 0.92 \times 10^{-5}.$$

用抛物线插值计算 sin 0.3367 时, 由公式 (2.9) 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 (2.11) 式得其截断误差限

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

其中

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

于是

$$\begin{split} |R_2(0.3367)| &= |\sin 0.3367 - L_2(0.3367)| \\ &\leq \frac{1}{6} \times 0.9493 \times 0.0167 \times 0.033 \times 0.0233 < 2.0132 \times 10^{-6}. \end{split}$$

例题 2.3 设 $f \in C^2[a,b]$, 试证:

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

其中 $M_2 = \max_{a \leq x \leq b} |f''(x)|$. 记号 $C^2[a,b]$ 表示在区间 [a,b] 上二阶导数连续的函数空间.

解 通过两点 (a, f(a)) 及 (b, f(b)) 的线性插值为

$$L_1(x) = f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a)$$

于是由(2.12)式可得

$$\begin{aligned} \max_{a \leqslant x \leqslant b} \left| f(x) - \left[f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a} (x - a) \right] \right| \\ &= \max_{a \leqslant x \leqslant b} \left| f(x) - L_1(x) \right| = \max_{a \leqslant x \leqslant b} \left| \frac{f''(\xi)}{2} (x - a)(x - b) \right| \\ &\leqslant \frac{M_2}{2} \max_{a \leqslant x \leqslant b} \left| (x - a)(x - b) \right| = \frac{1}{8} (b - a)^2 M_2. \end{aligned}$$

2.3