

二、Lagrange插值多项式

设有 $n+1$ 个互异节点 $x_0 < x_1 < \dots < x_n$, 且

$$y_i = f(x_i) \quad (i=0,1,2,\dots,n)$$

构造 $L_n(x)$, 使 $L_n(x_j) = y_j \quad (j=0,1,2,\dots,n)$

定义 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

$$l_k(x_j) = \begin{cases} 1 & j = k \\ 0 & j \neq k \end{cases} \quad (j,k=0,1,\dots,n)$$

则称这 $n+1$ 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.

由 $n=1,2$ 时的讨论可得

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

或记为 $(k = 0, 1, 2, \dots, n)$

$$l_k(x) = \prod_{\substack{i=0 \\ i \neq k}}^n \frac{(x - x_i)}{(x_k - x_i)} \quad (k=0, 1, 2, \dots, n)$$

故满足插值条件的多项式为

$$L_n(x) = l_0(x)y_0 + l_1(x)y_1 + \cdots + l_n(x)y_n$$

称**Lagrange插值多项式**。

三、插值余项与误差估计

定义 若在 $[a,b]$ 上用 $L_n(x)$ 近似 $f(x)$, 则其截断误差

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x)$$

称**插值多项式的余项**.

定理 设 $f(x)$ 在 $[a,b]$ 上具有 n 阶连续导数, 且

$f^{(n+1)}(x)$ 存在, 节点 $a \leq x_0 < x_1 < \dots < x_n \leq b$,

$L_n(x)$ 是满足条件 $L_n(x_j) = y_j$ ($j = 0, 1, 2, \dots, n$)的插值多项式, 则对任何 $x \in [a, b]$, 插值余项

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

其中

$$\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) \quad \xi \in [a, b]$$

证明： 因为 $R_n(x) = f(x) - L_n(x)$

显然在插值节点 $x_i (i = 0, 1, \dots, n)$ 上

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

因此 $R_n(x)$ 在 $[a, b]$ 上至少有 $n + 1$ 个零点.

设

$$R_n(x) = K(x)\omega_{n+1}(x)$$

其中 $\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$, $K(x)$ 为待定函数

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x) = K(x)\omega_{n+1}(x)$$

$$f(x) - L_n(x) - K(x)\omega_{n+1}(x) = 0$$

注意 t 与 x
的区别

若引入辅助函数 $\varphi(t) = f(t) - L_n(t) - K(x)\omega_{n+1}(t)$

则有 $\varphi(x) = f(x) - L_n(x) - K(x)\omega_{n+1}(x) = 0$

$$\begin{aligned}\text{且 } \varphi(x_i) &= f(x_i) - L_n(x_i) - K(x)\omega_{n+1}(x_i) \\ &= R_n(x_i) - K(x)\omega_{n+1}(x_i) = 0 \quad i = 0, 1, \dots, n\end{aligned}$$

因此,若令 $x \neq x_i$, $\varphi(t)$ 在区间 $[a, b]$ 上至少有 $n + 2$ 个零点,即

$$\varphi(x) = 0, \quad \varphi(x_i) = 0, \quad i = 0, 1, 2, \dots, n$$

由于 $L_n(x)$ 和 $\omega_{n+1}(x)$ 为多项式,因此若 $f(x)$ 可微,
则 $\varphi(t)$ 也可微.

根据Rolle定理, $\varphi'(t)$ 在区间 (a,b) 上有至少 $n+1$ 个零点;

再由Rolle定理, $\varphi''(t)$ 在区间 (a,b) 上有至少 n 个零点;

依此类推,

在区间 (a,b) 内至少有一个点 ξ ,使得 $\varphi(t)$ 的 $n+1$ 阶导数为零.

$$\varphi^{(n+1)}(\xi) = 0$$

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

$$\text{由于 } \varphi^{(n+1)}(t) = f^{(n+1)}(t) - L_n^{(n+1)}(t) - K(x)\omega_{n+1}^{(n+1)}(t)$$

$$\begin{aligned} \text{因此 } \varphi^{(n+1)}(\xi) &= f^{(n+1)}(\xi) - L_n^{(n+1)}(\xi) - K(x)\omega_{n+1}^{(n+1)}(\xi) \\ &= f^{(n+1)}(\xi) - K(x) \cdot (n+1)! = 0 \end{aligned}$$

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

$$\text{所以 } R_n(x) = K(x)\omega_{n+1}(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$

注：余项表达式只有在 $f(x)$ 的高阶导数存在时才能使用， ξ 通常不能具体给出，可求出

$$\max_{a < x < b} |f^{(n+1)}(x)| = M_{n+1}$$

故 $L_n(x)$ 逼近 $f(x)$ 的截断误差限是

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

说明:

$n=1$ 时,

$$R_1(x) = \frac{1}{2} f''(\xi) \omega_2(x) = \frac{1}{2} f''(\xi)(x - x_0)(x - x_1)$$

$$(\xi \in [x_0, x_1])$$

$n=2$ 时,

$$R_2(x) = \frac{1}{6} f'''(\xi)(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)$$

$$(\xi \in [x_0, x_2])$$

- 当 $f(x)$ 是 n 次多项式时, $L_n(x) = f(x)$. 即 n 次多项式的 n 次插值函数即为该 n 次多项式本身.

例：若 $f(x) = \sqrt{x}$, 三个节点为144, 169, 225

试估计用 $Lagrange$ 线性和二次插值做 $f(175)$ 近似值的截断误差.

解： 设 $R_1(x)$ 为 $Lagrange$ 线性插值的余项

$R_2(x)$ 为二次 $Lagrange$ 插值的余项

$$f'(x) = \frac{1}{2\sqrt{x}} \quad f''(x) = -\frac{1}{4}x^{-\frac{3}{2}} \quad f'''(x) = \frac{3}{8}x^{-\frac{5}{2}}$$

$$M_2 = \max_{169 \leq x \leq 225} |f''(x)| = |f''(169)| \leq 1.14 \times 10^{-4}$$

$$M_3 = \max_{144 \leq x \leq 225} |f'''(x)| = |f'''(144)| \leq 1.51 \times 10^{-6}$$

$$N_2 = |\omega_2(x)| = |(175 - 169)(175 - 225)| = 300$$

$$N_3 = |\omega_3(x)| = |(175 - 144)(175 - 169)(175 - 225)| = 9300$$

$$|R_1(x)| \leq \frac{1}{2!} M_2 N_2 \leq \frac{1}{2} \times 1.14 \times 10^{-4} \times 300 \leq 1.71 \times 10^{-2}$$

$$|R_2(x)| \leq \frac{1}{3!} M_3 N_3 \leq \frac{1}{6} \times 1.51 \times 10^{-6} \times 9300 \leq 2.35 \times 10^{-3}$$

从以上分析可知,在求 $\sqrt{175}$ 时,
用*Lagrange*二次插值比线性插值的误差更小.

四、Lagrange反插值方法

定义（反插值问题） 设函数 $y=f(x)$ 是单调连续函数，且已知 $f(x)$ 在节点 x_i ($i = 0, 1, 2, \dots, n$) 处的函数值 $f(x_i)$ ($i = 0, 1, 2, \dots, n$)，要求一点 x^* ，使得 $f(x^*)=0$ 。

已知

| x | x_0 | x_1 | \dots | x_n |
|----------|----------|----------|---------|----------|
| $y=f(x)$ | $f(x_0)$ | $f(x_1)$ | \dots | $f(x_n)$ |

又因 $y=f(x)$ 是单调连续函数，故反函数 $x=f^{-1}(y)$ 存在，并且有

| y | $f(x_0)$ | $f(x_1)$ | \dots | $f(x_n)$ |
|---------------|----------|----------|---------|----------|
| $x=f^{-1}(y)$ | x_0 | x_1 | \dots | x_n |

可以将问题分为两步：

(1) 先求反函数的近似函数（用Lagrange插值）

以 $y_0=f(x_0), y_1=f(x_1), \dots, y_n=f(x_n)$ 为插值节点，
 x_0, x_1, \dots, x_n 为其节点处的函数值，应用Lagrange插值公式有

$$L_n(y) = \sum_{k=0}^n l_k(y) x_k$$

其中

$$l_k(y) = \frac{(y - y_0) \cdots (y - y_{k-1})(y - y_{k+1}) \cdots (y - y_n)}{(y_k - y_0) \cdots (y_k - y_{k-1})(y_k - y_{k+1}) \cdots (y_k - y_n)}$$
$$(k = 0, 1, 2, \dots, n)$$

(2) 在上式中令 $y=0$, 即得 x^* 的近似值.

$$x^* \approx L_n(0) = \sum_{k=0}^n l_k(0)x_k$$

例 已知单调连续函数 $y=f(x)$ 的函数值如下：

| x_i | 1.0 | 1.4 | 1.8 | 2.0 |
|----------|------|------|-----|-----|
| $f(x_i)$ | -2.0 | -0.8 | 0.4 | 1.2 |

试求方程 $f(x)=0$ 在 $[1,2]$ 内的近似根 x^* .

解 由于函数 $y=f(x)$ 单调连续，对它的反函数 $x=f^{-1}(y)$ 进行三次Lagrange插值：

$$\begin{aligned} L_3(y) &= \frac{(y-y_1)(y-y_2)(y-y_3)}{(y_0-y_1)(y_0-y_2)(y_0-y_3)}x_0 + \frac{(y-y_0)(y-y_2)(y-y_3)}{(y_1-y_0)(y_1-y_2)(y_1-y_3)}x_1 \\ &\quad + \frac{(y-y_0)(y-y_1)(y-y_3)}{(y_2-y_0)(y_2-y_1)(y_2-y_3)}x_2 + \frac{(y-y_0)(y-y_1)(y-y_2)}{(y_3-y_0)(y_3-y_1)(y_3-y_2)}x_3 \\ &= 1.675 + 0.3271y - 0.03125y^2 - 0.01302y^3 \end{aligned}$$

所以 $x^* \approx L_3(0) = 1.675$

5.3 分段低次插值

高次插值的病态性质：

对于一个确定的区间，如果插值节点之间的距离较小，自然插值节点就增多，如果用一个多项式进行插值，次数就会升高，也就是说要用高次多项式插值。

但是否次数越高，插值多项式的逼近效果越好呢？

20世纪初，Runge就给出了一个等距节点插值多项式不收敛的例子。

Runge反例:

$$f(x) = \frac{1}{1+x^2} \quad (-5 \leq x \leq 5)$$

它在 $[-5,5]$ 上各阶导数均存在，在该区间上取 $n+1$ 个等距节点：

$$x_k = -5 + 10 \frac{k}{n} \quad (k = 0, 1, \dots, n)$$

构造拉格朗日插值多项式为：

$$L_n(x) = \sum_{j=0}^n \frac{1}{1+x_j^2} \frac{\omega_{n+1}(x)}{(x-x_j)\omega'_{n+1}(x_j)}$$

$x_{n-1/2} = \frac{1}{2}(x_{n-1} + x_n)$

令

则

$$x_{n-1/2} = 5 - \frac{5}{n}$$

下表列出了 $n=2,4,\dots,20$ 的 $L_n(x_{n-1/2})$ 和 $R(x_{n-1/2})$ 的值:

| n | $f(x_{n-1/2})$ | $L_n(x_{n-1/2})$ | $R(x_{n-1/2})$ |
|-----|----------------|------------------|----------------|
| 2 | 0.137931 | 0.759615 | -0.621684 |
| 4 | 0.066390 | -0.356826 | 0.423216 |
| 6 | 0.054463 | 0.607879 | -0.553416 |
| 8 | 0.049651 | -0.831017 | 0.880668 |
| 10 | 0.047059 | 1.578721 | -1.531662 |
| 12 | 0.045440 | -2.755000 | 2.800440 |
| 14 | 0.044334 | 5.332743 | -5.288409 |
| 16 | 0.043530 | -10.173867 | 10.217397 |
| 18 | 0.042920 | 20.123671 | -20.080751 |
| 20 | 0.042440 | -39.952449 | 39.994889 |

从表中可以看出，随着 n 的增加， $R(x_{n-1/2})$ 的绝对值几乎成倍地增加，这说明当 $n \rightarrow \infty$ 时 $L_n(x)$ 在 $[-5,5]$ 上不收敛。

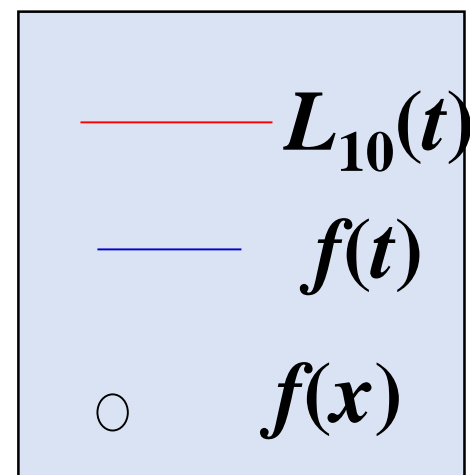
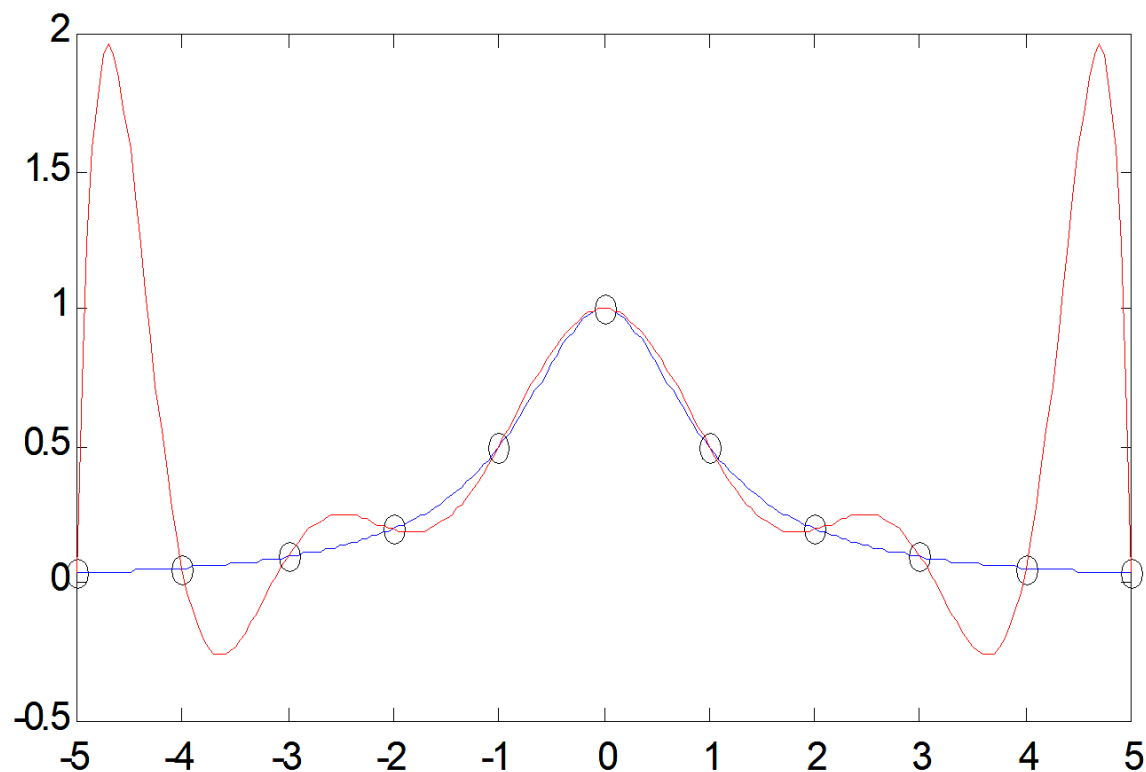
Runge证明了，存在一个常数 $c \approx 3.63$ ，使得当 $|x| \leq c$ 时， $\lim(L_n(x)) = f(x)$ ($n \rightarrow \infty$)；而当 $|x| > c$ 时， $L_n(x)$ 发散。

下图给出当 $n=10$ 时， $y=L_{10}(x)$ 及 $f(x)=1/(1+x^2)$ 在 $[-5,5]$ 上的图形。

取 $x_k = -5+k$ 计算: $f(x_k)$ ($k=0,1,\dots,10$)

构造 $L_{10}(x)$.

取: $t_k = -5+0.05k$ ($k=0,1,\dots,200$), 计算: $L_{10}(t_k)$



一、分段线性Lagrange插值

1. 分段线性插值的构造

设插值节点为 x_i , 函数值为 y_i , $i=0,1,2,\dots,n$

$$h_i=x_{i+1}-x_i, \quad i=0,1,2,\dots,n-1,$$

任取两个相邻的节点 x_k, x_{k+1} , 形成一个插值区间 $[x_k, x_{k+1}]$,

构造Lagrange线性插值

$$L_1^{(k)}(x) = y_k l_k(x) + y_{k+1} l_{k+1}(x) \quad k=0,1,2,\dots,n-1$$

$$= y_k \frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}} + y_{k+1} \frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k}$$

$$L_1(x) = \begin{cases} L_1^{(0)}(x) & x_0 \leq x < x_1 \\ L_1^{(1)}(x) & x_1 \leq x < x_2 \\ \vdots & \vdots \\ L_1^{(n-1)}(x) & x_{n-1} \leq x \leq x_n \end{cases}$$

显然 $L_1(x_i) = y_i \quad i=0,1,2,\dots,n$

我们称由上式构成的插值多项式 $L_1(x)$ 为分段线性
Lagrange插值多项式.

设 $x = x^*$ 为插值点

若 $x_k \leq x^* \leq x_{k+1}$

$$\text{则 } y^* = L_1(x^*) = L_1^{(k)}(x^*)$$

内插

$$= y_k \frac{x^* - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}} + y_{k+1} \frac{x^* - x_k}{x_{k+1} - x_k}$$

若 $x^* \leq x_0$

外插

$$\text{取 } y^* = L_1(x^*) = L_1^{(0)}(x^*) = y_0 \frac{x^* - x_1}{x_0 - x_1} + y_1 \frac{x^* - x_0}{x_1 - x_0}$$

若 $x^* \geq x_n$

外插

$$\text{取 } y^* = L_1(x^*) = L_1^{(n-1)}(x^*) = y_{n-1} \frac{x^* - x_n}{x_{n-1} - x_n} + y_n \frac{x^* - x_{n-1}}{x_n - x_{n-1}}$$

分段线性插值 $y = L_1(x)$ 的图象
实际上是连接点 (x_k, y_k) ,
 $i = 0, 1, \dots, n$ 的一条折线

故也称折线插值，如右图：

但曲线的光滑性较差，且
在节点处有尖点。

如果增加节点的数量，减小
步长，会改善插值效果。

因此，若 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 上连续

$$\text{则 } \lim_{h \rightarrow 0} L_1(x) = f(x)$$

