

内插 函数计算 数据拟合

引言

假设测量点是按大小排列（支撑点|节点）。内插的函数要求 $f(x)$ 必须满足：

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

支撑点数目越大，对函数的了解越精细。

内插与外推不同：内插问题感兴趣的是函数再区间内的值，外推感兴趣的是已知区间外的值。

内插与拟合不同：内插要求支撑点测得函数值是严格的；拟合一般要考虑 y_i 的误差

类型选择：取决于物理理解

- 多项式函数,...：假设无限光滑解析
 - 分式函数,...：可能有奇异性
- 函数的计算问题：
- 函数有明确的解析表达式
 - 利用某种近似描写目标函数

Lagrange多项式

$$P_n(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \quad x \in [x_0, x_n]$$

有 $n + 1$ 个参数 a_i 。我们希望 $P_n(x_i) = y_i, \quad i = 0, \dots, n$

考虑

$$L_j(x) = \prod_{0 \leq m \leq n, m \neq j} \frac{x - x_m}{x_j - x_m}, \quad j = 0, 1, \dots, n$$

这个多项式满足

$$L_j(x_i) = \delta_{ij}, \quad 0 \leq i, j \leq n$$

那么把 $P_n(x)$ 写作：

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i L_i(x)$$

就满足拟合的要求。

牛顿内插

特点：随着支撑点增多，再利用已有多项式的情形下，逐阶地提高多项式阶数

$$N(x) = \sum_{i=0}^n a_i n_i(x)$$
$$n_i(x) = \prod_{k=0}^{i-1} (x - x_k), n_0(x) \equiv 1$$

x_0, \dots, x_{i-1} 是 $n_i(x)$ 的根，它的系数是多少不影响总体多项式在这些点的值。

当有 x_0, \dots, x_{i-1} 处值的多项式增加了 x_i 点的值，我们只要加入 $a_i n_i(x)$ ，计算系数 a_i 就可以了。

$$a_i = y_i - \left(a_0 + a_1(x_i - x_0) + a_2(x_i - x_0)(x_i - x_1) + \dots + a_{i-1} \prod_{k=0}^{i-1} (x_i - x_k) \right)$$

Neville算法

假设 $n + 1$ 个节点为 (x_i, f_i) , $i = 0, 1, \dots, n$ 构建递推关系：

$$P_{i_0 i_1 \dots i_k}(x) = \frac{P_i(x) \equiv f_i, i = 0, 1, \dots, n}{(x - x_{i_0})P_{i_1 \dots i_k}(x) - (x - x_{i_k})P_{i_0 \dots i_{k-1}}(x)} \frac{(x - x_{i_0})P_{i_1 \dots i_k}(x) - (x - x_{i_k})P_{i_0 \dots i_{k-1}}(x)}{x_{i_k} - x_{i_0}}$$

可以证明

$$P_{i_0 i_1 \dots i_k}(x_{i_j}) = f_{i_j} \quad j = 0, 1, \dots, k$$

上式是去端点的两个多项式的线性加权平均

对于端点值： $x = x_{i_0}$ or $x = x_{i_k}$

多项式内插的误差估计

假设 $f(x)$ 在 $[x_0, x_n]$ 上有至少 $n+1$ 阶导数，那么对于 $\forall x \in [x_0, x_n]$ ，一定有 $\xi \in [x_0, x_n]$ such that

$$f(x) - P_n(x) = \omega(x) f^{(n+1)}(\xi) / (n+1)!$$

where $\omega(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$.

i.e.

$$|f(x) - P_n(x)| \leq \frac{|x_n - x_0|^2}{(n+1)!} \max_{x_0 \leq \xi \leq x_n} |f^{(n+1)}(\xi)|$$

证明

$$G(x) = \frac{f(x) - P_n(x)}{\omega(x)}$$
$$\omega(x) = \prod_{i=0}^n (x - x_i)$$

$\forall x^* \in [x_0, x_n], x^* \neq x_i$, define

$$K(x) \equiv f(x) - P_n(x) - G^*(x)\omega(x)$$

It has $n+2$ zero-points:

$$K(x_0, x_1, \dots, x_n, x^*) = 0$$

so its derivative of $(n+1)$ order has at least 1 zero point.

$$\begin{aligned} \exists \xi \in [x_0, x_n] \quad K^{(n+1)}(\xi) &= 0 \\ f^{(n+1)}(\xi) - (n+1)!G(x^*) &= 0 \end{aligned}$$

$\forall x \in [x_0, x_n]$, we have

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

得证

Runge现象

当支撑点数目增加时，多项式的次数随之增加。在那些不是支撑点的地方，Lagrange内插对象是期望值可能相差很远。

例子

$$f(x) = \frac{1}{1 + 25x^2}$$

在 $x \in [-1, 1]$ 间内插,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(\max_{-1 \leq x \leq 1} |f(x) - P_n(x)| \right) = +\infty$$

有理分式内插

当函数在某区间变化行为剧烈，我们可以用有理分式内插。

$$\Phi^{(m,n)}(x) = \frac{P_m(x)}{Q_n(x)}$$

递推式中的参数：

$$\begin{aligned} \phi(x_i, x_j) &= \frac{x_i - x_j}{y_i - y_j} \\ \phi(x_i, x_j, x_k) &= \frac{x_j - x_k}{\phi(x_i, x_j) - \phi(x_i, x_k)} \\ &\quad \dots \\ \phi(x_i, \dots, x_l, x_m, x_n) &= \frac{x_m - x_n}{\phi(x_i, \dots, x_m) - \phi(x_i, \dots, x_l, x_n)} \end{aligned}$$

构造两个 n 次多项式的比 $\Phi^{(n,n)}(x)$, 可通过 $2n+1$ 个点 $\Phi^{(n,n)}(x_i) = y_i, i = 0, 1, \dots, 2n$

样条函数内插

二次样条函数:用一个二次多项式去连接两个点，能保证曲线端点处光滑。

找二次样条函数 $S(x)$ ，满足

- $S(x)$ 在每个区间都是二次多项式
- 在所有节点具有一阶连续导数
- 满足 $S(x_i) = y_i$

举例说明

有四个点 x_0, x_1, x_2, x_3 , 假设边界设定为 $f'(x_0)$ 已知.

$[x_0, x_1]$ 之间: $f'(x_0), f(x_0), f(x_1)$ 确定二次函数

$[x_1, x_2]$ 之间: $f'(x_1), f(x_1), f(x_2)$ 确定二次函数

...

三次样条函数内插

考虑区间 $[a, b]$ 上 m 阶以下所有导数连续、 m 阶导数平方可积的函数空间 $K^m[a, b], \forall f \in K^2[a, b]$, 定义函数模

$$\|f\| = \int_a^b dx |f''(x)|^2$$

若函数导数很小, 曲率接近于 $f''(x)$ 。

三次样条函数可以使得这个模最小。也就是最光滑的函数。

最小模定理

最小模定理

三次样条函数内插

To exit full screen, swipe down from top of screen or press F11

我们不加证明地引用下列所谓**最小模定理**。

定理 3.1 实区间 $[a, b]$ 的任一 n 段分割 $\Delta: a = x_0 < x_1 \cdots x_{n-1} < x_n = b$ 上的三次样条函数 $S_\Delta(Y; x_i) = y_i, i = 0, 1, \cdots, n$ 。对任给的 $f \in K^2[a, b]$ 且 $f(x_i) = y_i$, 我们一定有 $\|f\| \geq \|S_\Delta(Y; \cdot)\|$ 。其中的函数模由式 (3.27) 所定义。事实上可以证明,

$$\|f - S_\Delta(Y; \cdot)\|^2 = \|f\|^2 - \|S_\Delta(Y; \cdot)\|^2 \geq 0,$$

只要函数 f 满足下列条件之一即可:

1. $S''_\Delta(Y; a) = S''_\Delta(Y; b) = 0$;
2. $f \in K_p^2[a, b]$, $S_\Delta(Y; \cdot)$ 是周期的;
3. $f'(a) = S'_\Delta(Y; a), f'(b) = S'_\Delta(Y; b)$.

并且上面的任何一个条件都唯一地确定了样条函数 $S_\Delta(Y; \cdot)$ 。

三次样条函数的内插

需要 $4n$ 个参数

中间节点、一阶、二阶导数连续+端点值 = $4n-2$ 个方程

其他边界条件：

- 给定两端一阶导数
- 给定两端二阶导数
- 给定周期边界，一阶和二阶导数连续 ($y_n = y_0$)
- 假定 $[x_0, x_2]$ 用同一个三次多项式描述

函数的近似与计算：级数表达的函数计算

Chebyshev近似

$$S(x) = \sum_{n=0}^{N-1} c_n T_n(x)$$

最小化

$$F = \|S(x) - f(x)\|_2^2 = \int_a^b \left[\sum_n c_n T_n(x) - f(x) \right]^2$$

$$\frac{\partial F}{\partial c_n} = 0$$