计算方法

第一章 插值方法

胡敏

合肥工业大学 计算机与信息学院

jsjxhumin@hfut.edu.cn

uhnim@163.com

2015年2月

第 1 章 插值方法

- 1.6 埃尔米特插值
- 1.7 分段插值法
- 1.8 样条函数
- 1.9 曲线拟合的最小二乘法



1.6 埃尔米特 (Hermite) 插值

在某些问题中,为了保证插值函数能更好地密 合原来的函数,不但要求"过点",即两者在节点 上具有相同的函数值,而且要求"相切",即在节 点上还具有相同的导数值,这类插值称之为切触插 值,或称为埃尔米特(Hermite)插值,这是泰勒 插值和拉格朗日插值的综合和推广。



一、回忆

1、泰勒插值,特点:多项式;插值条件:

$$p_n^{(i)}(x_i) = y_i^{(i)}$$

2、拉格朗日插值,特点:多项式;插值条件:

$$p_n(x_i) = y_i$$



二、Hermite插值

1、二次插值

可能有的插值条件

条件1:

$$p_2(x_0) = y_0, p'_2(x_0) = y'_0, p_2(x_1) = y_1$$

条件2:

$$p_2(x_0) = y_0, p'_2(x_1) = y'_1, p_2(x_1) = y_1$$



2、问题5: 求作二次多项式,满足

$$p_2(x_0) = y_0, p'_2(x_0) = y'_0, p_2(x_1) = y_1$$

设用这一插值函数 $p_2(x)$ 逼近某个取值为 $f(x_0) = y_0$ $f'(x_0) = y_0'$, $f(x_1) = y_1$ 的函数 f(x), 那么,从图形上看,曲线 $y = p_2(x)$ 与 y = f(x) 不但有两个交点 (x_0, y_0) , (x_1, y_1) ,而且在点 (x_0, y_0) 处两者还相切。



3、问题5的求解

方法1: 基于承袭性方法 $p_2(x_0) = y_0, p_2'(x_0) = y_0', p_2(x_1) = y_1$

条件为

$$y_2(x_0) = y_0, p_2'(x_0) = y_0', p_2(x_1) = y_1'$$

如何确定c?

$$p_2(x) = p_1(x) + c(x - x_0)(x - x_1)$$

线性Lagrange插值多项式

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

$$+\frac{1}{x_1-x_0}(\frac{y_1-y_0}{x_1-x_0}-y_0')(x-x_0)(x-x_1)$$

方法2: 用基函数方法,取下列插值函数

$$p_2(x) = y_0 \varphi_0(x) + y_1 \varphi_1(x) + y'_0 \psi_0(x)$$

其中 $\varphi_0(x)$, $\varphi_1(x)$, $\phi_0(x)$ 是二次函数,满足下列条件:

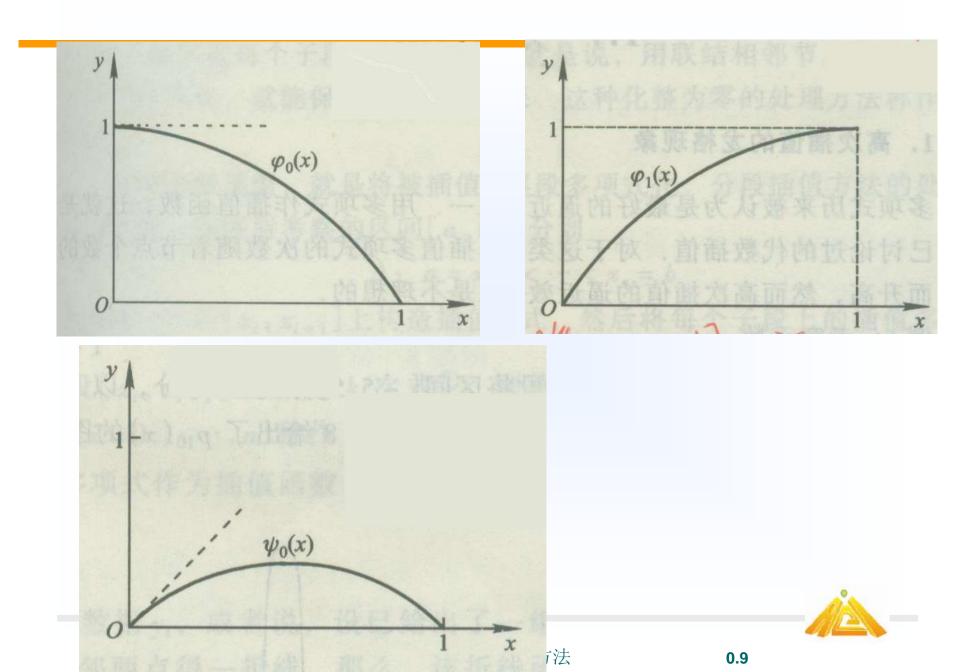
$$\begin{cases} \varphi_0(0) = 1, \varphi_0(1) = \varphi_0'(0) = 0 \\ \varphi_1(1) = 1, \varphi_1(0) = \varphi_1'(1) = 0 \\ \psi_0^1(0) = 1, \psi_0(0) = \psi_0(1) = 0 \end{cases}$$

两点三次Hermite插值

如果插值节点为0,1的基函数为:

$$\begin{cases} \varphi_0(x) = 1 - x^2 \\ \varphi_1(x) = 2x - x^2 \\ \psi_0(x) = x(1 - x) \end{cases}$$





类似地,对于插值节点为 X_0, X_1 的基函数为:

$$p_2(x) = y_0 \varphi_0(\frac{x - x_0}{h}) + y_1 \varphi_1(\frac{x - x_0}{h}) + hy'_0 \varphi_0(\frac{x - x_0}{h})$$

注意: 通过如下变换可得到上述插值公式。

$$[x_0, x_1] \xrightarrow{\text{ $\mathfrak{S}\mathfrak{B}$}} [0,1]$$

$$t = \frac{x - x_0}{h}, h = x_1 - x_0$$



4、高次插值

仿照上述类似地求其插值多项式!

问题6: 求作三次式 $p_3(x)$ 满足插值条件

$$p_3(x_0) = y_0$$
 $p_3(x_1) = y_1$
 $p_3(x_0) = y_0$ $p_3(x_1) = y_1$

 $p_3(x)$ 应用四个插值基函数表示 记h = $x_1 - x_0$

设 $p_3(x)$ 的插值基函数为 $\varphi_i(x)$, $\psi_i(x)$,i=0,1

$$p_3(x) = y_0 \varphi_0(\frac{x - x_0}{h}) + y_1 \varphi_1(\frac{x - x_0}{h}) + hy_0 \psi_0(\frac{x - x_0}{h}) + hy_1 \psi_1(\frac{x - x_0}{h})$$

(28)

希望插值系数与Lagrange插值一样简单



其中 $\varphi_0(x)$, $\varphi_1(x)$, $\psi_0(x)$, $\psi_1(x)$ 均为代数多项式,且

$$\begin{cases} \varphi_{0}(x_{0}) = 1 \\ \varphi_{0}(x_{1}) = 0 \\ \varphi'_{0}(x_{1}) = 0 \end{cases} \begin{cases} \varphi_{1}(x_{0}) = 0 \\ \varphi_{1}(x_{1}) = 1 \\ \varphi'_{0}(x_{0}) = 0 \end{cases} \begin{cases} \psi_{0}(x_{0}) = 0 \\ \psi_{0}(x_{1}) = 0 \\ \psi'_{0}(x_{1}) = 0 \end{cases} \begin{cases} \psi_{1}(x_{0}) = 0 \\ \psi'_{1}(x_{1}) = 0 \\ \psi'_{0}(x_{1}) = 0 \end{cases} \begin{cases} \psi'_{1}(x_{0}) = 0 \\ \psi'_{1}(x_{1}) = 0 \\ \psi'_{1}(x_{1}) = 0 \end{cases}$$

可知 $x_1 \neq \varphi_0(x)$ 的二重零点,即可假设

$$\varphi_0(x) = (x - x_1)^2 (ax + b)$$

 $\varphi_0(x_0) = 1$ $\varphi_0'(x_0) = 0$



$$a = -\frac{2}{(x_0 - x_1)^3}$$

$$a = -\frac{2}{(x_0 - x_1)^3} \qquad b = \frac{1}{(x_0 - x_1)^2} + \frac{2x_0}{(x_0 - x_1)^3}$$

$$\varphi_0(x) = (x - x_1)^2 (ax + b)$$

$$= (x - x_1)^2 \left(-\frac{2x}{(x_0 - x_1)^3} + \frac{1}{(x_0 - x_1)^2} + \frac{2x_0}{(x_0 - x_1)^3} \right)$$

$$= \frac{(x - x_1)^2}{(x_0 - x_1)^2} \left(1 + \frac{2x_0}{x_0 - x_1} - \frac{2x}{x_0 - x_1} \right)$$
 Lagrange 插值基函数

$$= \left(1 + 2\frac{x - x_0}{x_1 - x_0}\right) \left(\frac{x - x_1}{x_0 - x_1}\right)^2 = (1 + 2l_1(x)) \cdot l_0^2(x)$$



即 $\varphi_0(x) = (1+2l_1(x)) \cdot l_0^2(x) = \left(1+2\frac{x-x_0}{x_1-x_0}\right) \left(\frac{x-x_1}{x_0-x_1}\right)^2$ 类似可得

$$\varphi_1(x) = (1 + 2l_0(x)) \cdot l_1^2(x) = \left(1 + 2\frac{x - x_1}{x_0 - x_1}\right) \left(\frac{x - x_0}{x_1 - x_0}\right)^2$$

$$\psi_{0}(x) = (x - x_{0}) \cdot l_{0}^{2}(x) = (x - x_{0}) \left(\frac{x - x_{1}}{x_{0} - x_{1}}\right)^{2}$$

$$\psi_{1}(x) = (x - x_{1}) \cdot l_{1}^{2}(x) = (x - x_{1}) \left(\frac{x - x_{0}}{x_{1} - x_{0}}\right)^{2}$$



如果插值节点为0,1的基函数为:

$$\varphi_0(x) = \left(1 + 2\frac{x - x_0}{x_1 - x_0}\right) \left(\frac{x - x_1}{x_0 - x_1}\right)^2 = (x - 1)^2 (2x + 1)$$

$$\varphi_1(x) = \left(1 + 2\frac{x - x_1}{x_0 - x_1}\right) \left(\frac{x - x_0}{x_1 - x_0}\right)^2 = x^2(-2x + 3)$$

$$\psi_{0}(x) = (x - x_{0}) \left(\frac{x - x_{1}}{x_{0} - x_{1}}\right)^{2} = x(x - 1)^{2}$$

$$\psi_{1}(x) = (x - x_{1}) \left(\frac{x - x_{0}}{x_{1} - x_{0}}\right)^{2} = x^{2}(x - x_{1})$$
 (29)



5、Hermite插值余项

$$f(x)-p_2(x) = \frac{f'''(\xi_1)}{3!}(x-x_0)^2(x-x_1)$$

$$f(x) - p_3(x) = \frac{f^{(4)}(\xi_2)}{4!} (x - x_0)^2 (x - x_1)^2$$

(30)



小结

- → 在节点一定的条件下,可以构造多种插值条件;
- ▶ 埃尔米特插值具有少节点得到高次插值多项式的特点;
- → 插值多项式灵活多样;
- → 构造插值多项式的过程:注意算法的承袭性,并使 用Lagrange插值多项式和待定系数。



1.7 分段插值法

一、为何要进行分段低次插值

- 1、是否是插值多项式的次数越高,精度就越高?
- 2、龙格(Runge)现象:在端点发生激烈的震荡现象!
- 3、解决问题的方法:分段插值.



1、是否是插值多项式的次数越高,精度就越高?

来讨论一下这个问题。

我们已经知道: f(x)在n+1个节点xi(i=0, 1, 2, ..., n) 上的n次插值多项式Pn (x) 的余项

$$R(x) = f(x) - P_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{i=0}^{n} (x - x_i)$$

设想当节点数增多时会出现什么情况。由插值余项可知,当f(x)充分光滑时,余项随n增大而趋于0的,这说明可用增加节点的方法达到这个目的,那么实际是这样吗?

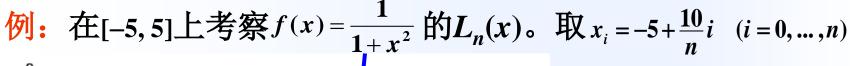


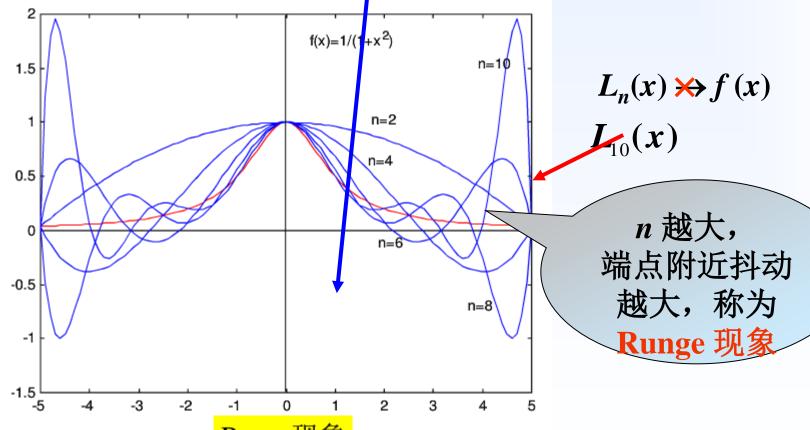
2、龙格Runge现象

随着插值多项式次数的增大以及逼近区间的增大,使得在逼近区间发生振荡现象。从而使得逼近效果不理想(龙格Runge现象)。从如图 1-8 可以看出这一点。



龙格Runge现象

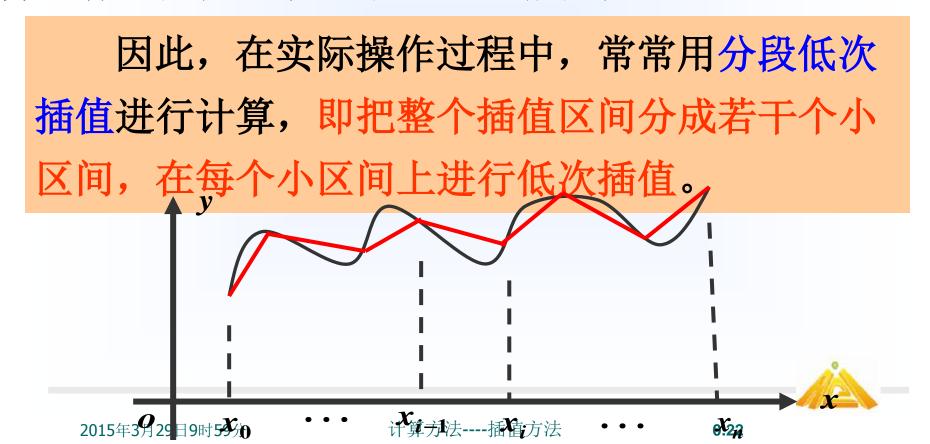




Runge现象 这种插值多项式当节点增加时反而不能更好地接近被插之数的

现象, 称为龙格现象。

插值误差除来自截断误差外,还来自初始数据的误差和计算过程中的舍入误差。插值次数越高,计算工作量越大,积累误差也可能越大。



二、分段插值的基本概念

1、分段插值

就是将被插值函数逐段多项式化。

2、基本方法

•分划: Δ : $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$

并在每个子段 $[x_i, x_{i+1}]$ 上构造插值多项式

•将每个子段上的插值多项式组合在一起,作为整个区间 [a,b]上的插值函数。这样构造的插值多项式就是分段插值多项式。

如果函数 $S_k(x)$ 在分划 Δ 的每个子段上 $[x_i, x_{i+1}]$ 都是 k 次式,则称 $S_k(x)$ 为具有分划 Δ 的分段 k 次式。点 x_i $(i=0,1,\cdots,n)$ 称作 $S_k(x)$ 的节点。



三、分段线性插值

1、问题7 求作具有分划 Δ 的分段一次 $S_1(x)$,使成立

$$S_1(x_i) = y_i, (i = 0, 1, \dots, n)$$

解:注意到每个子段 $[x_i, x_{i+1}]$ 上 $S_1(x)$ 都是一次式,且成

立
$$S_1(x_i) = y_i$$
, $S_1(x_{i+1}) = y_{i+1}$, 知

$$S_1(x) = \varphi_0(\frac{x - x_i}{h_i})y_i + \varphi_1(\frac{x - x_i}{h_i})y_{i+1}$$

式中 $h_i = x_{i+1} - x_i$,而

$$\varphi_0(x) = 1 - x, \varphi_1(x) = x$$

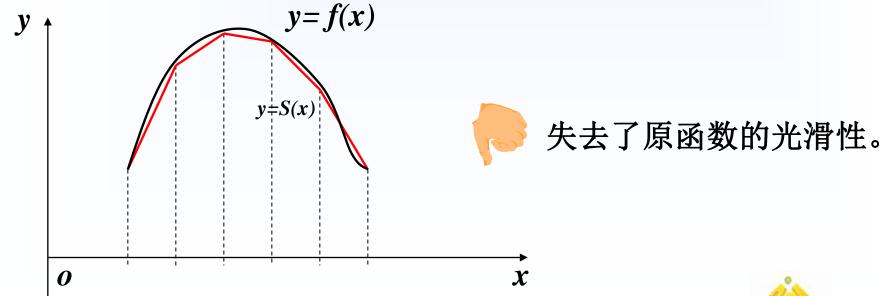
満足
$$\begin{cases} \varphi_0(0) = 1, \varphi_0(1) = 0 \\ \varphi_1(0) = 0, \varphi_1(1) = 1 \end{cases}$$



分段线性插值

在每个区间[x_i, x_{i+1}]上,用1阶多项式 (直线) 逼近 f(x):

$$f(x) \approx S_1(x) = \frac{x - x_{i+1}}{x_i - x_{i+1}} y_i + \frac{x - x_i}{x_{i+1} - x_i} y_{i+1} \qquad x \in [x_i, x_{i+1}]$$



2、误差估计

定理5

设 $f(x) \in C^2[a,b]$, $f(x_i) = y_i$ $(i = 0,1,\dots,n)$ 已给出,则当 $x \in [a,b]$ 时,对于问题7的解 $S_1(x)$ 成立

$$|f(x) - S_1(x)| \le \frac{h^2}{8} \max_{a \le x \le b} |f''(x)|$$

式中 $h = \max_{i} h_{i}$,由此得知, $S_{1}(x)$ 在 [a,b] 上一致收敛到 f(x)。

分析:
$$|f(x) - S_1(x)| = \left| \frac{f''(\xi)}{2} (x - x_i)(x - x_{i+1}) \right| \le \frac{h^2}{8} \max_{a \le x \le b} |f''(x)|$$



分段线性插值的余项

$$|f(x) - s_{1}(x)| \leq \max_{x_{i} \leq x \leq x_{i+1}} |f(x) - s_{1}(x)|$$

$$\leq \left| \max_{x_{i} \leq x \leq x_{i+1}} \frac{f''(\xi_{i})}{2!} (x - x_{i})(x - x_{i+1}) \right|$$

$$\leq \frac{\max_{x_{i} \leq x \leq x_{i+1}} |f''(x)|}{2!} \left(\frac{x_{j} - x_{i}}{2} \right)^{2} \leq \frac{h_{i}^{2}}{8} \max_{x_{i} \leq x \leq x_{i+1}} |f''(x)|$$



例:已知函数 $(x) = \frac{1}{1+x^2}$ 在区间(0,5]上取等距插值节点

(如下表),求区**PD**,5]上分段线性插值函数,并利用它求出f(4.5)的近似值。

X _i	0	1	2	3	4	5
y _i	1	0.5	0.2	0.1	0.05882	0.03846

解: 在每个小区顺,i+1]上:

$$S_1(x) = y_i \varphi(\frac{x - x_i}{h_i}) + y_{i+1} \varphi(\frac{x - x_i}{h_i})$$

$$= y_i (1 - \frac{x - x_i}{h_i}) + y_{i+1} (\frac{x - x_i}{h_i}) = y_i (1 - x + i) + y_{i+1} (x - i)$$

$$s(x) = \begin{cases} (1-x) + 0.5x, x \in [0,1] \\ 0.5(2-x) + 0.2(x-1), x \in [1,2] \\ 0.2(3-x) + 0.1(x-2), x \in [2,3] \\ 0.1(4-x) + 0.05882(x-2), x \in [3,4] \\ 0.05882(5-x) + 0.03846(x-4), x \in [4,5] \end{cases}$$

$$P(4.5) \approx 0.05882(5-4.5) + 0.03846(4.5-4)$$

 ≈ 0.04864



四、分段三次Hermite插值

1、问题8 求作具有分划 Δ 的分段三次式 $S_3(x)$,使成立

$$S_3(x_i) = y_i, S_3'(x_i) = y_i', \quad (i = 0, 1, \dots, n)$$

解:注意到每个子段 $[x_i, x_{i+1}]$ 上 $S_3(x)$ 都是三次式,且成立 $S_3(x_i) = y_i$, $S_3'(x_i) = y_i'$, $S_3(x_{i+1}) = y_{i+1}$, $S_3'(x_{i+1}) = y_{i+1}'$, 根据Hermite插值方法,由(28)式知

$$S_3(x) = \varphi_0(\frac{x - x_i}{h_i})y_i + \varphi_1(\frac{x - x_i}{h_i})y_{i+1} + h_i\psi_0(\frac{x - x_i}{h_i})y_i' + h_i\psi_1(\frac{x - x_i}{h_i})y_{i+1}'$$

(31)

式中 $x_i \le x \le x_{i+1}$,根据Hermite插值基函数(29)式,有

$$\varphi_0(x) = (x-1)^2 (2x+1)$$

$$\varphi_1(x) = x^2(-2x+3)$$

$$\psi_{0}(x) = x(x-1)^{2}$$

$$\psi_{1}(x) = x^{2}(x-1)$$

(32)



2、误差估计

定理6

设 $f(x) \in C^4[a,b]$, $f(x_i) = y_i$, $f'(x_i) = y_i'$ $(i = 0,1,\dots,n)$ 已给出,则当 $x \in [a,b]$ 时,对于问题8的解 $S_3(x)$ 成立

$$|f(x) - S_3(x)| \le \frac{h^4}{384} \max_{a \le x \le b} |f^{(4)}(x)|$$

式中 $h = \max_{i} h_{i}$,由此得知, $S_{3}(x)$ 在 [a,b] 上一 致收敛到 f(x)。



关于整体误差,若 $f(x) \in C^4[a,b]$,则可按如下方式考虑:

$$\begin{aligned} |R(x)| &= |f(x) - H(x)| \le \max_{1 \le i \le n} |R_i(x)| \\ &\le \max_{1 \le i \le n} \left(\frac{M_i}{384} h_i^4\right) \le \frac{1}{384} \max_{1 \le i \le n} M_i \max_{1 \le i \le n} h_i^4 \end{aligned}$$

记
$$M = \max_{1 \le i \le n} M_i$$
 $h = \max_{1 \le i \le n} h_i$ $M_i = f^{(i)}(x)$

则有:
$$|R(x)| \leq \frac{M}{384}h^4$$

于是,当 $h \to 0$ 时, $R(x) \to 0$.说明分段三次Hermite插值 H(x) 收敛于f(x) 。



例:已知函数

0.9

0.8

0.7

0.6

0.5

0.4

0.3

0.2

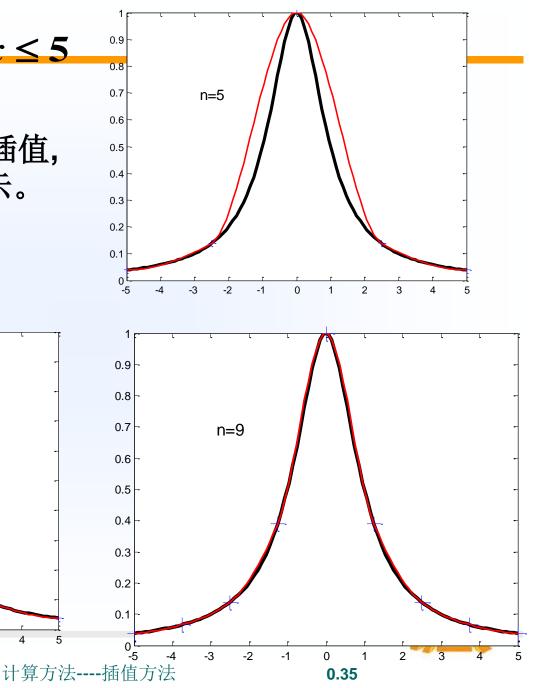
0.1

n=7

2015年3月29日9时59分

$$g(x) = \frac{1}{1+x^2}, -5 \le x \le 5$$

用三次Hermite插值法求插值, 并观察插值误差.如图所示。



本节问题

- 1. 什么是高次插值的Runge 现象,应如何避免?
- 2. 分段线性插值有何优缺点? 如何估计误差?
- 3. 分段三次Hermite插值有何优缺点, 如何估计误差

$$R_i(x) = f(x) - H_i(x) = \frac{f^{(4)}(\xi_i)}{4!} (x - x_{i-1})^2 (x - x_i)^2$$
4. 分段线性插值算法的程序如何设计?

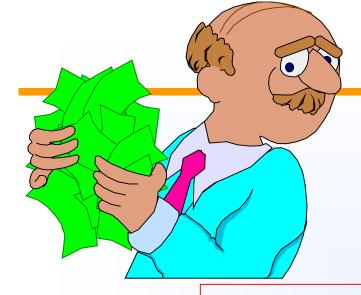
- 5. 如何构造满足以下条件的插值多项式并估计误差?

\boldsymbol{x}_{i}	$\boldsymbol{x_0}$	$\boldsymbol{x_1}$	$\boldsymbol{x_2}$
$f(x_i)$	y_0	y_1	<i>y</i> ₂
$f'(x_i)$	y' ₀		



分段插值的优缺点

- 1、优点:显示算法,方法简单,收敛性好,只要节点距离充分小,分段插值总能达到所要的精度要求,而不会象高次插值那样发生龙格现象。另一个重要特点就是局部性质。如果修改某个数据,那么插值曲线仅仅在某个局部范围受到影响,而代数插值却会影响到整个插值区间。
- 2、缺点:分段线性插值与分段三次埃尔米特插值(问题8)虽然改善了精度,但是这种插值要求给出各个节点上的导数值,所要提供的信息太多,同时它的光滑性也不高(只有连续的一阶导数)。改进这种插值以克服其缺点,这就是下一节介绍的三次样条插值方法(问题)。



实际上,上面介绍的分段低次插值,虽然具有计算简便,收敛性有保证,数值稳定性又好且易在计算机上实现等优点,但它却不能保证整条曲线的光滑性,从而不能满足某些工程技术上的要求,从六十年代开始,首先由于航空、造船等工程设计的需要而发展起来的样条插值(spline)方法,既保留了分段低次插值的各种优点,又提高了插值函数的光滑性,在许多领域显得越来越广泛的应用。



要求: 插值曲线既要简单, 又要在曲线的连接处比较光滑。

这样的分段插值函数在分段上要求多项式次数低, 而在节点上不仅连续,还存在连续的低阶导数, 把满足这样条件的插值函数,称为样条插值函数, 它所对应的曲线称为样条曲线,其节点称为样点, 这种插值方法称为——样条插值。



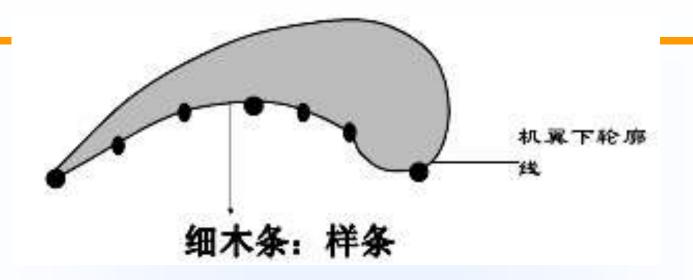


图1.1 早期机翼下轮廓的放样

如图2.1所示,在早期的板材曲线切割时,常把富有弹性的细长木条(样条)固定在样点上,其它地方让其自由弯曲,然后画出长条的曲线称为样条曲线,由此启发设计整体连续光滑的样条插值函数。



1.8 样条函数插值

一、样条函数的概念

1.定义 具有分划 Δ : $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 的分段 k 次式 $S_k(x)$ 为 k 次样条,如果它在每个结点 $x_i (i = 1, 2, \cdots n - 1)$ 上具有直到 k-1 阶连续导数.

点 $x_i (1 \le i \le n-1)$ 则称作样条函数 $S_k(x)$ 的节点。

特点:光滑性即外形美观,间断性则使它能转折自如,即灵活。



2、三次样条插值

特别地,称 $S_3(x)$ 为具有分划 Δ 的三次样条,如果它在分划 Δ 的每个小区间 $[x_i, x_{i+1}]$ 上都是三次式,且在每个内结点 x_i , $i=1\sim n-1$ 上具有连续的二阶导数,即成立

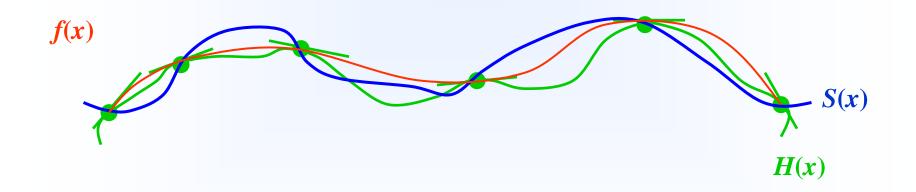
$$\begin{cases} S_3(x_i - 0) = S_3(x_i + 0) \\ S_3'(x_i - 0) = S_3'(x_i + 0) , i = 1, 2, \dots, n-1 \\ S_3''(x_i - 0) = S_3''(x_i + 0) \end{cases}$$

如果 $S_3(x_i) = f(x_i)$ (i = 0, 1, 2, ..., n),

则称 $S_3(x)$ 为y = f(x)的三次样条插值函数。



注:三次样条与分段 Hermite 插值的根本区别在于S(x)自身光滑,不需要知道f的导数值(除了在2个端点可能需要);而Hermite插值依赖于f在所有插值点的导数值。





三次样条插值的实质与特点

实质:分段插值。

特点:插值函数具有二阶连续导数。



三次样条插值函数的求解

分析:

- 1、区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 上的三次多项式,共需待定系数 4n 个。
- 2、已知条件有

$$S(x_j) = f(x_j), \quad j = 0,1,2,\dots,n,$$
 $n+1$ 个 $S(x_j-0) = S(x_j+0), \quad j = 1,2,\dots,n-1,$ $n-1$ 个 $S'(x_j-0) = S'(x_j+0), \quad j = 1,2,\dots,n-1,$ $n-1$ 个 $S''(x_j-0) = S''(x_j+0), \quad j = 1,2,\dots,n-1,$ $n-1$ 个 共计 $4n-2$ 个



解决的办法:引入边界条件。

边界条件: 在确定三次样条插值函数时, 所缺少 的两个条件由插值区间[a,b]的边界点a、b 处给出, 这个条件通常被称为边界条件。

- (1) 已知一阶导数值;
- 边界条件的类型 (2) 已知二阶导数值; (3) 被逼近函数是周期函数。



1、
$$S'(x_0) = f'(x_0)$$
, $S'(x_n) = f'(x_n)$
边界条件

$$S''(x_0) = f''(x_0), \quad S''(x_n) = f''(x_n)$$
特别 $S''(x_0) = S''(x_n) = 0$ 称自然边界条件

3、周期性条件

$$S'(x_0 + 0) = S'(x_n - 0),$$

$$S''(x_0 + 0) = S''(x_n - 0)$$



问题9 求作具有分划 Δ 的三次样条 $S_3(x)$,使满足

$$S_3(x_i) = y_i$$
, $i = 0, 1, \dots, n$
 $S_3'(x_0) = y_0'$, $S_3'(x_n) = y_n'$

求三次样条插值函数的基本思想: 先利用一阶(或二阶)导数 S'(x) 在内节点 x_i $(i=1,2,\cdots,n-1)$ 的连续性以及边界条件,列出确定二阶(一阶)导数(例如: $m_i = S'(x_i)(i=0,1,2,\cdots,n-1)$)的线性方程组,并由此解出 m_i ,然后用 m_i 来表达 $S_3(x)$.

1. 用一阶导数表示的三次样条

设 $S_3'(x_i) = m_i = f'(x_i)$, $i = 0 \sim n$,则在 $[x_i, x_{i+1}]$ 上插值条件为

$$S_3(x_i) = y_i, \ S_3'(x_i) = m_i, S_3(x_{i+1}) = y_{i+1}, \ S_3'(x_{i+1}) = m_{i+1}$$

问题: 关键在于参数导数值的选择。

方法: 样条函数的构造用待定系数法。



三次样条插值函数为:

$$s_{3}(x) = \varphi_{0}(\frac{x - x_{i}}{h_{i}})y_{i} + \varphi_{1}(\frac{x - x_{i}}{h_{i}})y_{i+1}$$

$$+ h_{i}\psi_{0}(\frac{x - x_{i}}{h_{i}})m_{i} + h_{i}\psi_{1}(\frac{x - x_{i}}{h_{i}})m_{i+1}$$
(35)

其中
$$h_i = x_{i+1} - x_i, x \in [x_i, x_{i+1}]$$
, 而
$$\varphi_0(x) = (x-1)^2 (2x+1), \varphi_1(x) = x^2 (-2x+3)$$

$$\psi_0(x) = x(x-1)^2, \qquad \psi_1(x) = x^2 (x-1)$$

不论如何确定参数 m_i ,这样构造出的三次样条插值函数在每个节点 x_i 上均连续且有连续的一阶导数,现在的问题是如何确定参数 m_i 使其二阶导数也连续。对 $s_3(x)$ 求两次导数,并计算在子区间 $[x_i, x_{i+1}]$ 的端点上的导数值有

$$s_3''(x_i) = 6 \frac{y_{i+1} - y_i}{h_i^2} - \frac{4m_i + 2m_{i+1}}{h_i}$$
 (36)

$$s_3''(x_{i+1}) = -6\frac{y_{i+1} - y_i}{h_i^2} - \frac{2m_i + 4m_{i+1}}{h_i}$$
(37)



为了保证二阶导数的连续性,要求成立

$$s_3''(x_i - 0) = s_3''(x_i + 0),$$
 (38) $(i = 1, 2, \dots, n-1)$

即要求(36)与(37)相容,即把(37)式中的i+1改写为i,i改写为i-1,因而有

$$s_3''(x_i) = -6\frac{y_i - y_{i-1}}{h_{i-1}^2} - \frac{2m_{i-1} + 4m_i}{h_{i-1}}$$
(37')

把(37')和(36)式代入(38),有



$$\frac{m_{i-1} + 2m_i}{h_{i-1}} + \frac{2m_i + m_{i+1}}{h_i} = 3\left(\frac{y_i - y_{i-1}}{h_{i-1}^2} + \frac{y_{i+1} - y_i}{h_i^2}\right)$$

$$\alpha_{i} = \frac{h_{i-1}}{h_{i-1} + h_{i}}, \beta_{i} = 3 \left((1 - \alpha_{i}) \frac{y_{i} - y_{i-1}}{h_{i-1}} + \alpha_{i} \frac{y_{i+1} - y_{i}}{h_{i}} \right)$$

则式(38)可表示为

$$f[x_{i-1},x_i]$$

$$(1-\alpha_i)m_{i-1} + 2m_i + \alpha_i m_{i+1} = \beta_i$$

$$m_0 = y_0', m_n = y_n'$$

$$f[x_i, x_{i+1}]$$

差商

(40)



因而有三对角方程组(基本方程组)

$$\begin{cases} 2m_{1} + \alpha_{1}m_{2} = \beta_{1} - (1 - \alpha_{1})y_{0}' \\ (1 - \alpha_{2})m_{1} + 2m_{2} + \alpha_{2}m_{3} = \beta_{2} \\ \dots \\ (1 - \alpha_{n-2})m_{n-3} + 2m_{n-2} + \alpha_{n-2}m_{n-1} = \beta_{n-2} \\ (1 - \alpha_{n-1})m_{n-2} + 2m_{n-1} = \beta_{n-1} - \alpha_{n-1}y_{n}' \end{cases}$$

其系数行列式是一个三对角行列式,在用追赶方法求其解,于是得到分段插值多项式,即三次样条函数。

或者

$$\begin{pmatrix}
2 & 0 & & & & & \\
1-\alpha_1 & 2 & \alpha_1 & & & & \\
& 1-\alpha_2 & 2 & \alpha_2 & & & \\
& & \ddots & \ddots & \ddots & \\
& & 1-\alpha_{n-1} & 2 & \alpha_{n-1} \\
& & 0 & 2
\end{pmatrix}
\begin{pmatrix}
m_0 & \beta_0 \\
m_1 & \\
m_2 \\
\vdots \\
m_{n-1} \\
\beta_n
\end{pmatrix}$$

其中

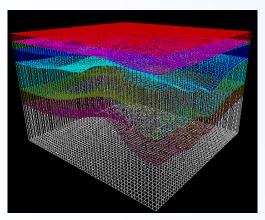
$$lpha_i=rac{h_{i-1}}{h_i+h_{i-1}}$$
 , $1-lpha_i=rac{h_i}{h_i+h_{i-1}}$

$$h_i = x_{i+1} - x_i$$

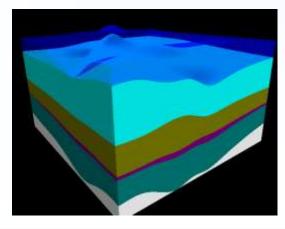
0.55

地质三维建模与可视化决策支持系统

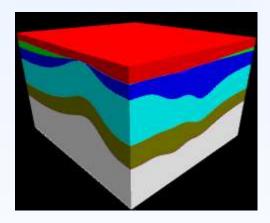
三维地质建模与地质体真实感图形显示



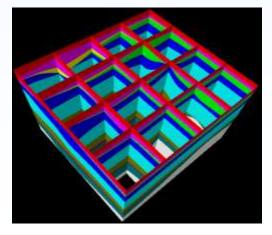
地质体网格模型



地质体选层显示



地质体真实感图形

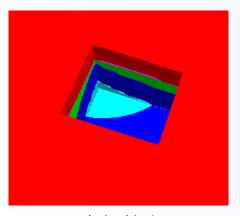


地质体栅格显示

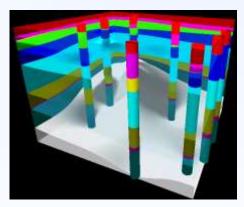
0.56

采用空间 插值和 NURBS(Non-**Uniform** Rational B-Splines) 曲线曲面 造型技术 实现复杂 地质体的 建模

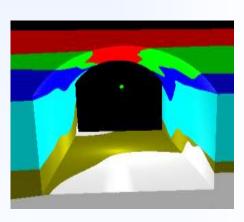
地质可视化分析



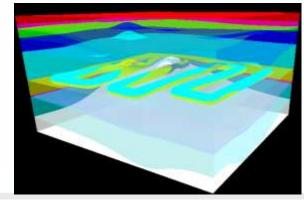
虚拟挖方



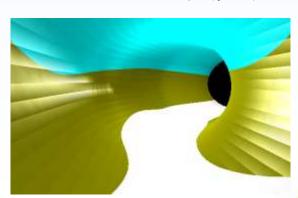
虚拟钻孔



虚拟直隧道



虚拟管道 2015年3月29日9时59分



虚拟管道漫游

第 1 章 插值方法

1.9 曲线拟合的最小二乘法



1. 教学内容:

曲线拟合的概念、直线拟合、多项式拟合、正则方程组。

2. 重点难点:

拟合曲线的类型、正则方程组的建立、拟合多项式的求解。

3. 教学目标:

了解曲线拟合的概念、对给出的一组数据点,能判断其拟合曲线的类型、建立相应的正则方程组、求得拟合多项式



引言

一、问题的提法

在科学实验和生产实践中,经常要从一组实验数据出发,寻找函数y=f(x)的一个近似公式(称为经验公式)。已有的多项式插值法解决这类问题有明显的缺陷:实验数据有误差;实验数据量大等。

二、目的

实际应用中并不刻意要求曲线经过所有的观测点,而是在符合数据分布特征的某类曲线中,在某个函数类中寻找一个"最好"的函数来拟合这组数据。

三、方 法

曲线拟合方法.数据拟合最常用的近似标准是最小

二乘法则.

最小二乘法

一、基本概念: 残差

$$e_i = y_i - \hat{y}_i$$
 $(i = 1, 2, \dots, N)$

拟合的目的: 使得残差最小, 其中 $\hat{y} = \varphi(x)$ 为所要找的函数。

二、残差的选取方法(原则)

1、选取 $\varphi(x)$ 使残差绝对值之和最小,即

$$\sum_{i=1}^{N} |e_i| = \sum_{i=1}^{N} |y_i - \hat{y}_i| = \min$$
 (1)



2、选取φ(x),使残差最大绝对值最小,即

$$\max_{i} |e_{i}| = \max_{i} |y_{i} - \hat{y}_{i}| = \min \qquad (2)$$

3、选取φ(x), 使残差平方之和最小,即

$$\sum_{i=1}^{N} e_i^2 = \sum_{i=1}^{N} [y_i - \hat{y}_i]^2 = \min$$
 (4)



三、最小二乘原则(方法)

1、定义:使"残差平方和最小"的原则称为最小二乘原则。

2、定义:按照最小二乘原则选取拟合曲线的方法,称为最小二乘法。



1、直线拟合

假设给定的数据点 (x_i, y_i) , i = 1, 2, ..., n 的分布大致成一直线,虽然我们不能要求所做的拟合直线

$$y = a + bx$$

严格地通过所有的数据点 (x_i, y_i) , 但总希望它尽可能地从所给数据点附近通过,即要求近似成立

$$y_i \approx a + bx_i$$
, $i = 1, 2, \dots, n$

由于数据点数目通常远远大于待定系数的个数,因此,拟合直线的构造实际上是求解超定方程(矛盾)方程组的代数问题。

(1)、(2)两种由于含有绝对值运算不便于实际应用。

基于准则(3)来选取拟合曲线的方法称为曲 线拟合的最小二乘法

直线拟合问题可用数学语言描述如下:

问题10 对于给定的数据点 (x_i, y_i) , i = 1, 2, ..., n 求作一次式 y=a+bx,使总误差

$$Q = \sum_{i=1}^{N} [y_i - (a + bx_i)]^2$$

为最小。



要使 O 达到极值,参数a,b应满足

$$\frac{\partial Q}{\partial a} = 2\sum_{i=1}^{n} [y_i - (a+bx_i)] \frac{\partial [y_i - (a+bx_i)]}{\partial a} = -2\sum_{i=1}^{n} [y_i - (a+bx_i)]$$

即

$$\sum_{i=1}^{N} [y_i - (a + bx_i)] = 0$$

$$\sum_{i=1}^{N} [y_i - (a + bx_i)] x_i = 0$$

由此可得:

$$\begin{cases} aN + b \sum_{i=1}^{N} x_i = \sum_{i=1}^{N} y_i \\ a \sum_{i=1}^{N} x_i + b \sum_{i=1}^{N} x_i^2 = \sum_{i=1}^{N} x_i y_i \end{cases}$$
(42)

例: 炼钢是个氧化脱碳的过程,钢液含碳量的多少直接影响 冶炼时间的长短,下表是某平炉的生产记录,表中 i 是次数, x_i 为全部炉料熔化完毕时的钢液的含碳量, y_i 为熔毕至出钢所许的冶炼时间。

I	1	2	3	4	5
\mathcal{X}_{i}	165	123	150	123	141
${\cal Y}_i$	187	126	172	125	148



解:

设所求的拟合直线为 y=a+bx

由(42)式可得关于a,b的线性方程组

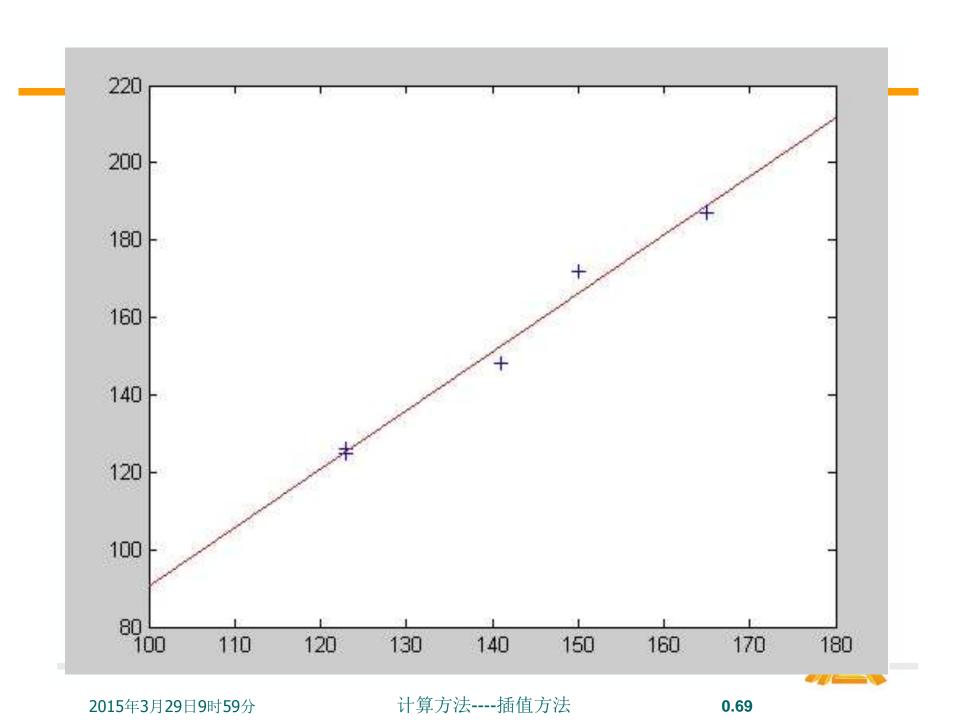
$$\begin{cases}
5a + 702b = 758 \\
702a + 99864b = 108396
\end{cases}$$

解此线性方程组得: a=-60.9392, b=1.5138

故拟合直线为:

$$y = -60.9392 + 1.5138x$$





2、多项式拟合

多项式拟合,是最流行的数据处理方法之一.它常用于把观测数据(离散的数据)归纳总结为经验公式(连续的函数),以利于进一步的推演分析或应用.

问题11 对于给定的数据点 (x_i, y_i) , i = 1, 2, ..., n 求作m (m << N) 次多项式

$$y = \sum_{j=0}^{m} a_j x^j$$

使总误差

$$Q = \sum_{i=1}^{N} [y_i - \sum_{j=0}^{m} a_j x_i^j]^2$$

为最小。



由于Q可以看成是关于 $a_j(j=0, 1, ..., m)$ 的多元函数,故上述拟合多项式的构造问题可归结为多元函数的极值问题。

$$\frac{\partial Q}{\partial a_k} = 0, \quad k = 0, \quad 1, \quad \dots, \quad m$$

得:

$$\sum_{i=1}^{N} (y_i - \sum_{i=0}^{m} a_j x_i^j) x_i^k = 0, \quad k = 0, \quad 1, \quad \dots, \quad m$$



$$\begin{cases} a_0 N + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^m = \sum_{i=1}^{N} y_i \\ a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^2 + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} = \sum_{i=1}^{N} x_i y_i \\ \dots \\ a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i^m + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{2m} = \sum_{i=1}^{N} x_i^m y_i \end{cases}$$

$$(43)$$

这个关于系数 a_j 的线性方程组称为正则方程组



证: 用反证法,若不然,则对应的齐次方程组

$$\begin{cases} a_0 N + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^m = 0 \\ a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^2 + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} = 0 \\ \dots \\ a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i^m + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{2m} = 0 \end{cases}$$

有非零解



$$a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i^k + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^{k+1} + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{k+m} = \sum_{i=0}^{m} a_i \sum_{i=0}^{N} x_i^{k+j}$$

从而有

$$\sum_{j=0}^{m} a_{j} \sum_{i=1}^{N} x_{i}^{k+j} = 0, \quad k = 0, \quad 1, \quad \dots, \quad m$$

所以

$$\sum_{k=0}^{m} a_k \left(\sum_{j=0}^{m} a_j \sum_{i=1}^{N} x_i^{k+j} \right) = 0$$



$$\sum_{k=0}^{m} a_k \left(\sum_{j=0}^{m} a_j \sum_{i=1}^{N} x_i^{k+j} \right) = \sum_{i=1}^{N} \sum_{k=0}^{m} \sum_{j=0}^{m} a_k a_j x_i^{k+j}$$

$$= \sum_{i=1}^{N} \left(\sum_{k=0}^{m} a_k x_i^k \right) \left(\sum_{j=0}^{m} a_j x_i^j \right) = \sum_{i=1}^{N} \left(\sum_{j=0}^{m} a_j x_i^j \right)^2$$

因此有:

$$\sum_{j=0}^{m} a_{j} x_{i}^{j} = 0 \quad (i = 1, 2, \dots, N)$$



即拟合多项式
$$y = \sum_{j=0}^{m} a_j x^j$$

有N个零点
$$x_i (i = 1, 2, \dots, N)$$

当N>m时,由代数学基本定理知必有
$$\sum_{j=0}^{m} a_j x^j \equiv 0$$

从而

$$a_j = 0$$
 $(j = 1, 2, ..., m)$

故与正则方程组的题设矛盾, 定理得证。



设
$$a_j (j = 0,1,\dots,m)$$
 为正则方程 (43) 的解,则 $y = \sum_{j=0}^{m} a_j x^j$ 必为问题11的解。

任给一组值
$$b_i$$
 $(j=0,1,\dots, m)$ 有

$$\sum_{i=1}^{N} (y_{i} - \sum_{j=0}^{m} b_{j} x_{i}^{j})^{2} - \sum_{i=1}^{N} (y_{i} - \sum_{j=0}^{m} a_{j} x_{i}^{j})^{2}$$

$$= \sum_{i=1}^{N} (y_{i} - \sum_{j=0}^{m} a_{j} x_{i}^{j} + \sum_{j=0}^{m} a_{j} x_{i}^{j} - \sum_{j=0}^{m} b_{j} x_{i}^{j})^{2} - \sum_{i=1}^{N} (y_{i} - \sum_{j=0}^{m} a_{j} x_{i}^{j})^{2}$$

$$= \sum_{i=1}^{N} (y_{i} - \mathbb{E}[y_{i} - \mathbb{E}[y_{i}]] + \mathbb{E}[y_{i}] + \mathbb{E}[y_{i}]$$

0.77

因而有

$$\sum_{i=1}^{N} (y_i - \sum_{j=0}^{m} a_j x_i^j)^2 \le \sum_{i=1}^{N} (y_i - \sum_{j=0}^{m} b_j x_i^j)^2$$

所以,只有 a_j ($j = 0,1,\dots,m$) 使得残差的平方和最小

故

$$y = \sum_{j=0}^{m} a_j x^j$$

必为问题11的解。



多项式拟合的一般方法可归纳为:

- (1)根据具体问题,确定拟合多项式的次数n; (描点)
- (2)计算正则方程组的系数和右端项

$$S_k = \sum_{i=0}^m x_i^k, \qquad t_k = \sum_{i=0}^m x_i^k y_i.$$

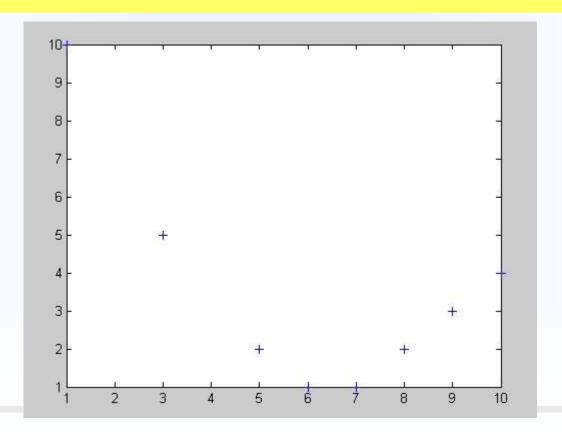
- (3)写出正则方程组
- (4)解正则方程组,求出 $a_0,a_1,...,a_n$;
- (5)写出拟合多项式 $P_n(x)$



例: 试求一个多项式拟合下列数据。

x 1 3 5 6 7 8 9 10

如图所示,它们大体分布在一条抛物线附近,故考虑用二次多项式函数拟合这些数据。





设所求的拟合多项式为 $y = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ 由(43)式

$$\begin{cases} a_0 N + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^m = \sum_{i=1}^{N} y_i \\ a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^2 + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} = \sum_{i=1}^{N} x_i y_i \end{cases}$$
(43)

$$a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i^m + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{2m} = \sum_{i=1}^{N} x_i^m y_i$$



得其正则方程组为:

$$\begin{cases} 8a_0 + 49a_1 + 365a_2 = 28 \\ 49a_0 + 365a_1 + 2953a_2 = 131 \\ 365a_0 + 2953a_1 + 25061a_2 = 961 \end{cases}$$

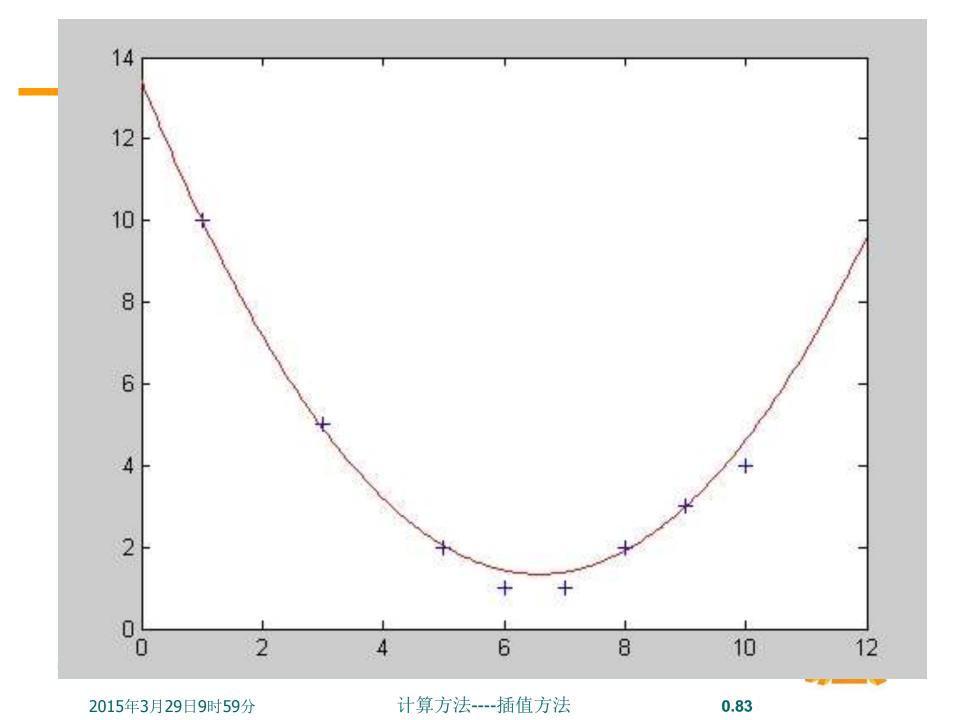
解此方程组得:

$$a_0 = 13.43$$
, $a_1 = -3.68$, $a_2 = 0.28$

所以, 所求拟合多项式为:

$$y = 13.43 - 3.68x + 0.28x^2$$





本章小结

插值问题

设函数f(x)在区间[a, b]上有定义,且已知在一组互异点 $a \le x_0 < x_1 < ... < x_n \le b$ 上的函数 值 y_0 , y_1 , ... , y_n , 寻求一个简单的函数p(x), 使满足

$$p(x_i) = y_i$$
, $i = 0, 1, 2, \dots, n$ (1.1)

并用p(x)近似代替f(x),上述问题称为插值问题。



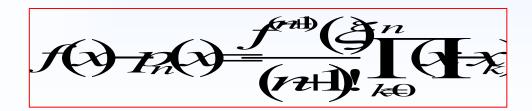
拉格朗日插值基函数

$$l_{k}(x) = \prod_{\substack{j=0 \ j \neq k}}^{n} \frac{(x - x_{j})}{(x_{k} - x_{j})}$$

拉格朗日插值公式:



拉格朗日插值多项式存在并且唯一,并有估计式





n阶差商可以递推定义为:

$$f(x_0, x_1, \dots, x_n) = \frac{f(x_1, x_2, \dots, x_n) - f(x_0, x_1, \dots, x_{n-1})}{x_n - x_0}$$

n阶差商的性质:

$$f(x_0, x_1, \dots, x_n) = \sum_{k=0}^{n} \frac{f(x_k)}{\prod_{\substack{j=0\\j \neq k}}^{n} (x_k - x_j)}$$
(24)

n阶差商关于节点是对称的



差商与导数的关系

$$f(x_0, x_1, \dots, x_n) = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}$$

差商表的建立与使用

x	f(x)	一阶差商	二阶差商	三阶差商
x_0	$f(x_0)$			
$\boldsymbol{x_1}$	$f(x_1)$	$f(x_0, x_1)$		
$\boldsymbol{x_2}$	$f(x_2)$	$f(x_1,x_2)$	$f(x_0, x_1, x_2)$	
x_3	$f(x_3)$	$f(x_2, x_3)$	$f(x_1, x_2, x_3)$	$f(x_0, x_1, x_2, x_3)$

牛顿插值公式

$$p_n(x) = f(x_0) + f(x_0, x_1)(x - x_0) + f(x_0, x_1, x_2)(x - x_0)(x - x_1) + \dots + f(x_0, x_1, \dots, x_n)(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1})$$

差分的定义

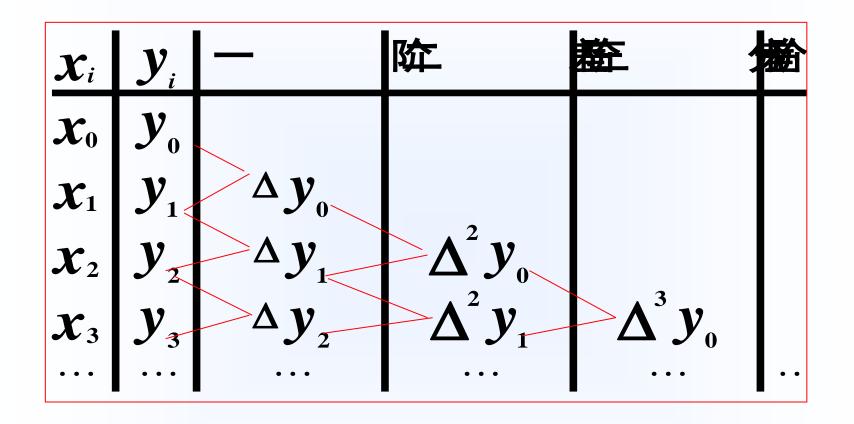
$$\Delta^n y_i = \Delta^{n-1} y_{i+1} - \Delta^{n-1} y_i$$

有限差分公式

$$p_n(x_0 + th) = y_0 + \sum_{k=1}^n \frac{\Delta^k y_0}{k!} \prod_{j=0}^{k-1} (t - j)$$



差分表





正则方程组

$$\begin{cases} a_0 N + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^m = \sum_{i=1}^{N} y_i \\ a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^2 + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} = \sum_{i=1}^{N} x_i y_i \\ \dots \\ a_0 \sum_{i=1}^{N} x_i^m + a_1 \sum_{i=1}^{N} x_i^{m+1} + \dots + a_m \sum_{i=1}^{N} x_i^{2m} = \sum_{i=1}^{N} x_i^m y_i \end{cases}$$
(43)



P54 6, 11, 12, 13, 16, 17, 31, 36, 37

