



1/18

现代数值计算方法

第四章 插值法与最小二乘拟合



Back

Close



2/18

第四章 插值法与最小二乘拟合

已知函数 $y = f(x)$ 的一批数据 $(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n)$, 而函数的表达式未知, 要从某类函数 (如多项式函数、样条函数等) 中求得一个函数 $\varphi(x)$ 作为 $f(x)$ 的近似, 这类数值计算问题称为数据建模. 有时尽管 $y = f(x)$ 有表达式, 但比较复杂, 我们也利用该方法建立一个近似模型.

数据建模有两大类方法: 一类是插值方法, 要求所求函数 $\varphi(x)$ 严格遵从数据 $(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n)$; 另一类是拟合方法, 允许函数 $\varphi(x)$ 在数据点上有误差, 但要求达到某种误差指标最小化. 其中, 以误差向量的 2-范数为误差指标的数据拟合称为最小二乘拟合. 一般而言, 插值方法比较适合数据准确或数据量较小的情形, 而拟合方法



Back

Close

则比较适合数据有误差或数据量较大的情形.

§4.1 多项式插值

§4.1.1 插值多项式的概念

在众多的函数中, 多项式最简单、最容易计算. 因此, 已知函数 $y = f(x)$ 在 $n + 1$ 个互不相同的点处的函数值 $y_i = f(x_i)$, $i = 0, 1, \dots, n$, 为求 $y = f(x)$ 的近似式, 首先考虑的自然应当是选取 n 次多项式

$$P_n(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n, \quad (4.1)$$

使 $P_n(x)$ 满足条件

$$P_n(x_i) = y_i, \quad i = 0, 1, \dots, n. \quad (4.2)$$

函数 $f(x)$ 称为被插函数, $P_n(x)$ 称为插值多项式, 条件 (4.2) 称为插值



条件, x_0, x_1, \dots, x_n 称为插值节点. 这种求函数近似式的方法称为插值法.

满足插值条件 (4.2) 的插值多项式 $P_n(x)$ 是唯一存在的. 事实上, 插值条件 (4.2) 可看成未知数是 a_0, a_1, \dots, a_n 的线性方程组

$$\begin{cases} a_0 + x_0 a_1 + \dots + x_0^n a_n = y_0, \\ a_0 + x_1 a_1 + \dots + x_1^n a_n = y_1, \\ \dots\dots\dots \\ a_0 + x_n a_1 + \dots + x_n^n a_n = y_n. \end{cases} \quad (4.3)$$

因系数行列式为范德蒙行列式

$$D = \begin{vmatrix} 1 & x_0 & \dots & x_0^n \\ 1 & x_1 & \dots & x_1^n \\ \vdots & & & \vdots \\ 1 & x_n & \dots & x_n^n \end{vmatrix} = \prod_{0 \leq i < j \leq n} (x_j - x_i) \neq 0,$$



4/18



Back

Close

知 (4.3) 必有唯一解.

§4.1.2 插值多项式的截断误差

可以证明, 如果被插函数 $y = f(x)$ 在包含插值节点 x_0, x_1, \dots, x_n 的区间 $[a, b]$ 上存在 $n + 1$ 阶导数, 则在区间 $[a, b]$ 任意点 x 处, 被插函数 $f(x)$ 与插值多项式 $P_n(x)$ 的截断误差为 (利用泰勒公式):

$$R_n(x) = f(x) - P_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega(x), \quad (4.4)$$

其中

$$\omega(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) = \prod_{j=0}^n (x - x_j), \quad (4.5)$$

ξ 介于 x 与节点 x_0, x_1, \dots, x_n 之间.

事实上, 当 x 为节点时, (4.4) 两边皆为零, 等式显然成立. 下面假



5/18



定 x 不是节点. 作辅助函数

$$\varphi(t) = R_n(t) - \frac{R_n(x)}{\omega(x)}\omega(t).$$

不难发现

$$\varphi(x) = R_n(x) - \frac{R_n(x)}{\omega(x)}\omega(x) = 0,$$

$$\varphi(x_i) = f(x_i) - P_n(x_i) - \frac{R_n(x)}{\omega(x)}\omega(x_i) = 0,$$

$$(i = 0, 1, \dots, n),$$

即 $\varphi(t)$ 存在 $n+2$ 个零点 x, x_0, x_1, \dots, x_n . 由微分学的罗尔中值定理知 $\varphi'(t)$ 存在 $n+1$ 个零点. 同样, 对 $\varphi'(t)$ 使用罗尔定理, 知 $\varphi''(t)$ 存在 n 个零点. 依此递推最后得 $\varphi^{(n+1)}(t)$ 存在 1 个零点, 记为 ξ (介于 x



6/18



Back

Close

与 x_0, x_1, \dots, x_n 之间). 直接计算得

$$\begin{aligned}\varphi^{(n+1)}(t) &= R_n^{(n+1)}(t) - \frac{R_n(x)}{\omega(x)} \omega^{(n+1)}(t) \\ &= f^{(n+1)}(t) - \frac{R_n(x)}{\omega(x)} (n+1)!,\end{aligned}$$

从而由 $\varphi^{(n+1)}(\xi) = 0$ 立刻得到 (4.4) 式.

由误差公式 (4.4) 可知, 如果 $f^{(n+1)}(x)$ 在 $[a, b]$ 上有界, 即存在常数 M , 使得 $|f^{(n+1)}(x)| \leq M$, 则必有

$$|R_n(x)| \leq \frac{M}{(n+1)!} |x - x_0| \cdot |x - x_1| \cdots |x - x_n|. \quad (4.6)$$

例 4.1 已知 $\omega(x) = \prod_{i=0}^n (x - x_i)$, 求证

$$\omega'(x_k) = \prod_{i=0, i \neq k}^n (x_k - x_i), \quad k = 1, 2, \dots, n.$$



证 因为

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

求导数得

$$\omega'(x) = \prod_{i=0, i \neq k}^n (x - x_i) + (x - x_k) \frac{d}{dx} \left[\prod_{i=0, i \neq k}^n (x - x_i) \right].$$

由此即得

$$\omega'(x_k) = \prod_{i=0, i \neq k}^n (x_k - x_i), \quad k = 1, 2, \dots, n.$$

证毕. □

§4.1.3 拉格朗日插值及其通用程序

前面已经讨论过, 满足插值条件 (4.2) 的插值多项式 (4.1) 是唯一



8/18



Back

Close



9/18

存在的, 它的系数可以通过求解线性方程组 (4.3) 得到. 但由于求解线性方程组的计算量较大, 且当 n 较大时, 方程组 (4.3) 是一个病态方程组, 求解不可靠. 我们可以通过“基函数法”得到拉格朗日插值多项式, 从而不必解线性方程组, 避免了范德蒙矩阵的病态现象.

1. 线性插值

设已知 x_0, x_1 及 $y_0 = f(x_0), y_1 = f(x_1)$, $L_1(x)$ 为不超过 1 次的多项式且满足 $L_1(x_0) = y_0, L_1(x_1) = y_1$. 几何上, $L_1(x)$ 为经过 $(x_0, y_0), (x_1, y_1)$ 两点的直线, 从而得到

$$L_1(x) = y_0 + \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}(x - x_0). \quad (4.7)$$

为了推广到高阶插值问题, 我们将 (4.7) 式变形为对称形式

$$L_1(x) = l_0(x)y_0 + l_1(x)y_1, \quad (4.8)$$



Back

Close

其中

$$l_0(x) = \frac{x - x_1}{x_0 - x_1}, \quad l_1(x) = \frac{x - x_0}{x_1 - x_0}$$

均为 1 次多项式, 且满足

$$l_0(x_0) = 1, \quad l_0(x_1) = 0,$$

$$l_1(x_0) = 0, \quad l_1(x_1) = 1.$$

上面的关系式可以统一写成

$$l_i(x_j) = \begin{cases} 1, & i = j, \\ 0, & i \neq j, \end{cases} \quad i, j = 0, 1. \quad (4.9)$$

2. 抛物插值

设已知 x_0, x_1, x_2 及 $y_i = f(x_i)$, $i = 0, 1, 2$, $L_2(x)$ 为不超过 2 次的多项式, 且满足插值条件 $L_2(x_i) = y_i$ ($i = 0, 1, 2$). 由 $L_1(x)$ 的表达式



10/18



Back

Close

(4.8) 猜测到, $L_2(x)$ 应有下述表达式

$$L_2(x) = l_0(x)y_0 + l_1(x)y_1 + l_2(x)y_2, \quad (4.10)$$

其中, $l_0(x)$, $l_1(x)$, $l_2(x)$ 均为 2 次多项式且满足 (4.9) ($i, j = 0, 1, 2$). 可以验证, 由 (4.10) 给出的 $L_2(x)$ 满足插值条件. 事实上,

$$L_2(x_0) = l_0(x_0)y_0 + l_1(x_0)y_1 + l_2(x_0)y_2 = 1 \times y_0 + 0 \times y_1 + 0 \times y_2 = y_0.$$

同理, $L_2(x_1) = y_1$, $L_2(x_2) = y_2$. 因此, 猜测式(4.10) 是正确的, 于是问题转化为求 $l_i(x)$ ($i = 0, 1, 2$).

因 $l_0(x)$ 是 2 次多项式且 $l_0(x_1) = l_0(x_2) = 0$, 故有

$$l_0(x) = c(x - x_1)(x - x_2).$$

再由 $l_0(x_0) = c(x_0 - x_1)(x_0 - x_2) = 1$, 得

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



11/18



Back

Close

从而

$$l_0(x) = \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)}. \quad (4.11)$$

同理,

$$l_1(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_2)}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)}, \quad l_2(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)}. \quad (4.12)$$

3. n 阶拉格朗日插值

设已知 x_0, x_1, \dots, x_n 及 $y_i = f(x_i)$ ($i = 0, 1, \dots, n$), $L_n(x)$ 为不超过 n 次的多项式, 且满足插值条件 $L_n(x_i) = y_i$ ($i = 0, 1, \dots, n$). 由对 $L_2(x)$ 的构造经验, 可设

$$L_n(x) = \sum_{i=0}^n l_i(x)y_i = l_0(x)y_0 + l_1(x)y_1 + \dots + l_n(x)y_n,$$

其中, $l_i(x)$ ($i = 0, 1, \dots, n$) 均为 n 次多项式且满足 (4.9) ($i, j = 0, 1, \dots, n$). 不难验证, 这样构造出的 $L_n(x)$ 满足插值条件. 因此问题归结



12/18



Back

Close

为求 $l_i(x)$ ($i = 0, 1, \dots, n$) 的表达式. 因 x_j ($j \neq i$) 是 n 次多项式 $l_i(x)$ 的 n 个根, 故可设

$$l_i(x) = c(x - x_0) \cdots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \cdots (x - x_n) = c \prod_{j=0, j \neq i}^n (x - x_j).$$

再由

$$l_i(x_i) = c \prod_{j=0, j \neq i}^n (x_i - x_j) = 1, \quad i = 0, 1, \dots, n,$$

得

$$c = \frac{1}{\prod_{j=0, j \neq i}^n (x_i - x_j)}.$$

故有

$$L_n(x) = \sum_{i=0}^n l_i(x)y_i, \quad l_i(x) = \prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}. \quad (4.13)$$



13/18



Back

Close

公式 (4.13) 称为 n 阶拉格朗日插值公式, 其中 $l_i(x)$ ($i = 0, 1, \dots, n$) 称为 n 阶拉格朗日插值的基函数.

例 4.2 已知函数表 $\sin \frac{\pi}{6} = 0.5000$, $\sin \frac{\pi}{4} = 0.7071$, $\sin \frac{\pi}{3} = 0.8660$, 分别由线性插值和抛物插值求 $\sin \frac{2\pi}{9}$ 的近似值, 并估计其精度.

解 (1) 线性插值只需要两个节点, 根据余项公式选取前两个节点.

$$\begin{aligned}\sin \frac{2\pi}{9} &\approx L_1\left(\frac{2\pi}{9}\right) = \frac{\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{4}}{\frac{\pi}{6} - \frac{\pi}{4}} \times 0.5000 + \frac{\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{6}}{\frac{\pi}{4} - \frac{\pi}{6}} \times 0.7071 \\ &= \frac{1}{3} \times 0.5000 + \frac{2}{3} \times 0.7071 = 0.6381.\end{aligned}$$

截断误差为

$$\left| R_1\left(\frac{2\pi}{9}\right) \right| = \left| \frac{(\sin x)''}{2!} \left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{6}\right) \left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{4}\right) \right| \leq \frac{1}{2} \times \frac{\pi}{18} \times \frac{\pi}{36} = 7.615 \times 10^{-3},$$



14/18



Back

Close

得 $\varepsilon = 7.615 \times 10^{-3} < 0.5 \times 10^{-1}$, 因此计算结果至少有 1 位有效数字.

(2) 由 (4.10), (4.11) 和 (4.12) 得

$$\begin{aligned}\sin \frac{2\pi}{9} &\approx L_2\left(\frac{2\pi}{9}\right) = \frac{\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{4}\right)\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{3}\right)}{\left(\frac{\pi}{6} - \frac{\pi}{4}\right)\left(\frac{\pi}{6} - \frac{\pi}{3}\right)} \times 0.5000 \\ &\quad + \frac{\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{6}\right)\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{3}\right)}{\left(\frac{\pi}{4} - \frac{\pi}{6}\right)\left(\frac{\pi}{4} - \frac{\pi}{3}\right)} \times 0.7071 \\ &\quad + \frac{\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{6}\right)\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{4}\right)}{\left(\frac{\pi}{3} - \frac{\pi}{6}\right)\left(\frac{\pi}{3} - \frac{\pi}{4}\right)} \times 0.8660 \\ &= \frac{2}{9} \times 0.5 + \frac{8}{9} \times 0.7071 - \frac{1}{9} \times 0.866 = 0.6434.\end{aligned}$$

截断误差为

$$\begin{aligned}\left|R_2\left(\frac{2\pi}{9}\right)\right| &= \left|\frac{(\sin x)'''}{3!}\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{6}\right)\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{4}\right)\left(\frac{2\pi}{9} - \frac{\pi}{3}\right)\right| \\ &\leq \frac{1}{6} \times \frac{\pi}{18} \times \frac{\pi}{36} \times \frac{\pi}{36} = 8.861 \times 10^{-4},\end{aligned}$$



15/18



Back

Close

得 $\varepsilon = 8.861 \times 10^{-4} < 0.5 \times 10^{-2}$, 因此计算结果至少有 2 位有效数字.

4. 拉格朗日插值公式的通用程序

根据拉格朗日插值公式 (4.13), 编写下列程序, 可对于给定的数据求得插值点的插值结果. 注意, 该程序并不能输出插值多项式的表达式.

- 拉格朗日插值 MATLAB 程序

```
%malagr.m
```

```
function yy=malagr(x,y,xx)
```

```
%用途: 拉格朗日插值法求解
```

```
%格式: yy=malagr(x,y,xx)  x是节点向量,y是节点对应的函
```

```
%      数值向量,xx是插值点(可以是多个),yy返回插值结果
```

```
m=length(x); n=length(y);
```



16/18



Back

Close


```
if m~=n, error('向量x与y的长度必须一致'); end
s=0;
for i=1:n
    t=ones(1,length(xx));
    for j=1:n
        if j~=i
            t=t.*(xx-x(j))/(x(i)-x(j));
        end
    end
    s=s+t*y(i);
end
yy=s;
```

例 4.3 用上面的程序 malagr.m 求解例 4.2.



17/18



Back

Close

解 在 MATLAB 命令窗口执行下列命令：

```
>> x=pi*[1/6 1/4];  
>> y=[0.5 0.7071]; xx=2*pi/9;  
>> yy1=malagr(x,y,xx)  
yy1 =  
    0.6381  
  
>> x=pi*[1/6 1/4 1/3];  
>> y=[0.5 0.7071 0.8660]; xx=2*pi/9;  
>> yy2=malagr(x,y,xx)  
yy2 =  
    0.6434
```

作业：P90: 4.1; 4.7.



18/18



Back

Close