

第三讲：多项式插值

教师：胡俊

北京大学数学科学学院

March 3, 2020

1 交通流模型

2 多项式插值

- 牛顿多项式插值
- 拉格朗日插值
- 其他插值形式
- 插值误差
- Chebyshev 多项式
- 多项式插值的收敛性

3 样条插值

- 自然三次样条

4 追赶法

- 三对角矩阵(对角占优)
- 追赶法求解方程 $Ax = d$

5 作业

1 交通流模型

2 多项式插值

- 牛顿多项式插值
- 拉格朗日插值
- 其他插值形式
- 插值误差
- Chebyshev 多项式
- 多项式插值的收敛性

3 样条插值

- 自然三次样条

4 追赶法

- 三对角矩阵(对角占优)
- 追赶法求解方程 $Ax = d$

5 作业

模型的建立基于下列假设:

1. 车辆沿一条无限长单向车道运动;
2. 车辆在单向车道内只能朝一个方向运动;
3. 单向车道是全封闭的, 没有供车辆驶入或者驶出的岔路口;
4. 车辆相对于此序列中的其他车辆位置不发生改变, 即没有抛锚或超车的情况.

为了便于建立模型, 假设车辆运动的方向为 x 轴的正方向, $\rho(x, t)$ 为交通流的密度, 表示单位距离上的车辆数目;
 $q(x, t)$ 为交通流的流量, 表示车流在单位时间内通过某观测点 x 处的车辆数目.

考虑单项车道区间 $[a, b]$ 内车辆数目的变化完全取决于在位置 $x = a$ 处驶入的车辆及在位置 $x = b$ 处驶出的车辆数目之差. 在位置 x , 在给定时间段 $[t_0, t_1]$ 内的车辆数目为

$$N_1(x) = \int_{t_0}^{t_1} q(x, t) dt$$

故在时间段 $[t_0, t_1]$ 内, 区间段 $[a, b]$ 内的车辆数目的变化为

$$\begin{aligned} \Delta N &= N_1(a) - N_1(b) \\ &= \int_{t_0}^{t_1} q(a, t) - q(b, t) dt \end{aligned} \tag{1.1}$$

而在区间 $[a, b]$ 内车辆数目的变化为：时刻 t_0 时区间内的车辆数目与时刻 t_1 时相同区间的车辆数目之差. 在时刻 t 时，在区间 $[a, b]$ 区间内的车辆数目为

$$N_2(t) = \int_a^b \rho(x, t) dx$$

故车辆数目的变化也可表示为

$$\begin{aligned} \Delta N &= N_2(t_1) - N_2(t_0) \\ &= \int_a^b \rho(x, t_1) - \rho(x, t_0) dx \end{aligned} \tag{1.2}$$

由方程(1.1)和(1.2)可以得到

$$\int_{t_0}^{t_1} q(a, t) - q(b, t) dt = \int_a^b \rho(x, t_1) - \rho(x, t_0) dx$$

假设密度 $\rho(x, t)$ 和流量 $q(x, t)$ 都是可微的函数, 则

$$- \int_{t_0}^{t_1} \int_a^b \frac{\partial q}{\partial x} dx dt = \int_a^b \int_{t_0}^{t_1} \frac{\partial \rho}{\partial t} dx dt$$

由区间段 $[a, b]$ 和时间段 $[t_0, t_1]$ 的任意性得到车辆守恒方程

$$\frac{\partial \rho}{\partial t} + \frac{\partial q}{\partial x} = 0$$

该方程刻画了车辆数目守恒条件下密度与流量的关系.

事实上, $q(x, t)$ 依赖于 $\rho(x, t)$, 即 $q(x, t) = q(\rho(x, t))$. 常用的模型

$$q(x, t) = \nu \rho (1 - \frac{\rho}{\rho_i}).$$

引进变换

$$u = \rho - \frac{1}{2} \rho_i, \xi = -\frac{\rho_i}{2\nu} x$$

则得

$$\frac{\partial u}{\partial t} + \frac{\partial u^2/2}{\partial \xi} = 0.$$

如果路段上有车辆的产生或离去, 守恒方程一般形式为:

$$\frac{\partial \rho}{\partial t} + \frac{\partial q}{\partial x} = g(x, t)$$

该模型首先由Lighthill, Whirham, Richards 独立提出, 也称为LWR 模型.

1 交通流模型

2 多项式插值

- 牛顿多项式插值
- 拉格朗日插值
- 其他插值形式
- 插值误差
- Chebyshev 多项式
- 多项式插值的收敛性

3 样条插值

- 自然三次样条

4 追赶法

- 三对角矩阵(对角占优)
- 追赶法求解方程 $Ax = d$

5 作业

多项式插值

给定

x	x_0	x_1	x_2	\cdots	x_n
y	y_0	y_1	y_2	\cdots	y_n

求一个次数尽可能低的多项式 $P(x)$ 使得

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

这样的多项式 $P(x)$ 称为插值多项式.

Theorem 2.1

若 x_0, x_1, \dots, x_n 互异, 则对任意 y_0, y_1, \dots, y_n , 都存在唯一的次数不超过 n 的多项式 P_n 使得

$$P_n(x_i) = y_i, \quad 0 \leq i \leq n.$$

证明: 先证唯一性. 假设存在两个次数不超过 n 的多项式 P_n, Q_n 使得

$$P_n(x_i) = Q_n(x_i) = y_i, \quad 0 \leq i \leq n.$$

令 $\delta_n(x) = P_n(x) - Q_n(x)$. 于是

$$\delta_n(x_i) = P_n(x_i) - Q_n(x_i) = 0, \quad 0 \leq i \leq n.$$

其中 $\delta_n(x)$ 为次数不超过 n 的多项式, 且有 $n+1$ 个零点. 于是

$$\delta_n(x) \equiv 0.$$

因此

$$P_n(x) \equiv Q_n(x).$$

下面证明存在性. 我们用归纳法. 当 $n = 0$ 时, 显然存在常数函数 P_0 使得

$$P_0(x_0) = y_0.$$

假设我们已经求得多项式 $P_{k-1}(x)$ 使得

$$P_{k-1}(x_i) = y_i, \quad 0 \leq i \leq k-1.$$

下面我们来构造 $P_k(x)$, 使之具有以下形式

$$P_k(x) = P_{k-1}(x) + c(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1}),$$

其中 c 为待定常数.

显然 P_k 为次数不超过 k 的多项式, 而且有

$$P_k(x_i) = P_{k-1}(x_i) = y_i, \quad 0 \leq i \leq k-1.$$

于是我们只要决定常数 c 使得 $P_k(x_k) = y_k$, 这样可得

$$P_{k-1}(x_k) + c(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1}) = y_k.$$

即

$$c = -\frac{P_{k-1}(x_k) - y_k}{(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1})}.$$

证明完毕.

对于给定点集 $\{x_i\}_{i=0}^{n-1}$, 任意 n 次多项式 $P_n(x)$ 可写为以下形式

$$\begin{aligned} P_n(x) &= c_0 + c_1(x - x_0) + c_2(x - x_0)(x - x_1) + \cdots \\ &\quad + c_n(x - x_0) \cdots (x - x_{n-1}) \\ &= \sum_{i=0}^n c_i \prod_{j=0}^{i-1} (x - x_j). \end{aligned}$$

$$P_0(x) = c_0, \quad P_1(x) = c_0 + c_1(x - x_0)$$

$$P_2(x) = c_0 + c_1(x - x_0) + c_2(x - x_0)(x - x_1).$$

牛顿多项式插值

Horner 算法或秦九韶算法 (南宋, 1202~1261), 多项式求值只需 n 次乘法, n 次加法. 而直接计算需要 $n(n+1)/2$ 次乘法和 n 次加法.

给定 x , 令 $d_i = x - x_i$, $0 \leq i \leq n-1$. 于是

$$\begin{aligned} u &= c_0 + c_1 d_0 + c_2 d_0 d_1 + \cdots + c_n d_0 d_1 \cdots d_{n-1} \\ &= (\cdots ((c_n d_{n-1} + c_{n-1}) d_{n-2} + c_{n-2}) d_{n-3} + \cdots + c_1) d_0 + c_0 \end{aligned}$$

计算机语言

$$\begin{aligned} u_n &\leftarrow c_n \\ u_{n-1} &\leftarrow u_n d_{n-1} + c_{n-1} \\ u_{n-2} &\leftarrow u_{n-1} d_{n-2} + c_{n-2} \\ &\vdots \\ u_0 &\leftarrow u_1 d_0 + c_0. \end{aligned}$$

牛顿多项式插值

```
for  $i = n - 1$  to 0 step  $-1$  do
```

$$u \leftarrow ud_i + c_i$$

```
end do.
```

牛顿多项式插值系数

$$c_0 = y_0, \quad c_k = \frac{y_k - P_{k-1}(x_k)}{(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1})} \quad (1 \leq k \leq n).$$

牛顿多项式插值

```
 $c_0 \leftarrow y_0$   
for  $k = 1$  to  $n$  do  
   $d \leftarrow x_k - x_{k-1}$   
   $u \leftarrow c_{k-1}$   
  for  $i = k - 2$  to  $0$  step  $-1$  do  
     $u \leftarrow u(x_k - x_i) + c_i$   
     $d \leftarrow d(x_k - x_i)$   
  end do  
   $c_k \leftarrow (y_k - u)/d$   
end do
```

上面内循环计算 $P_{k-1}(x_k)$ 和 $(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1})$.

拉格朗日插值

对于给定点集 $\{x_i\}_{i=0}^{n-1}$, 任意 n 次多项式 $P_n(x)$ 也可写为以下形式

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

其中

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

$$l_0(x) = c(x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n) = c \prod_{j=1}^n (x - x_j)$$

由

$$1 = c \prod_{j=1}^n (x_0 - x_j)$$

得到

$$c = \prod_{j=1}^n (x_0 - x_j)^{-1}, \quad l_0(x) = \prod_{j=1}^n \frac{x - x_j}{x_0 - x_j}.$$

同理得到

$$l_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}, \quad 0 \leq i \leq n.$$

Example 2.2

给定

x	5	-7	-6	0
y	1	-23	-54	-954

求插值函数.

拉格朗日插值

解:

$$l_0(x) = \frac{(x+7)(x+6)x}{(5+7)(5+6)5} = \frac{1}{660}x(x+6)(x+7)$$

$$l_1(x) = \frac{(x-5)(x+6)x}{(-7-5)(-7+6)(-7)} = -\frac{1}{84}x(x-5)(x+6)$$

$$l_2(x) = \frac{(x-5)(x+7)x}{(-6-5)(-6+7)(-6)} = -\frac{1}{66}x(x-5)(x+7)$$

$$l_3(x) = \frac{(x-5)(x+7)(x+6)}{(0-5)(0+7)(0+6)} = -\frac{1}{210}(x-5)(x+6)(x+7)$$

插值函数

$$P_3(x) = l_0(x) - 23l_1(x) - 54l_2(x) - 954l_3(x).$$

$$P(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n.$$

插值条件:

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

$$\begin{bmatrix} 1 & x_0 & x_0^2 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^n \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^n \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_0 \\ y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

上面矩阵是Vandermonde 矩阵.

将多项式写成如下形式

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

其中, $\{l_i\}_{i=0}^n$ 为点 x_i 对应的基函数, 则有方程组

$$\begin{bmatrix} l_0(x_0) & l_1(x_0) & \cdots & l_n(x_0) \\ l_0(x_1) & l_1(x_1) & \cdots & l_n(x_1) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_0(x_n) & l_1(x_n) & \cdots & l_n(x_n) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_0 \\ y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} P(x_0) \\ P(x_1) \\ \vdots \\ P(x_n) \end{bmatrix}$$

Theorem 2.3

设 $x_0, \dots, x_n \in [a, b]$, 对 $x \in [a, b]$, 有 $\xi_x \in (a, b)$ 满足

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

证明: 若 $x = x_i$, $0 \leq i \leq n$, 上述误差显然是成立的. 下面设 x 为不同于 x_i ($0 \leq i \leq n$) 的点. 设

$$w(t) \equiv \prod_{i=0}^n (t - x_i), \quad \phi(t) = f(t) - P(t) - \lambda w(t),$$

其中 λ 为待定系数.

选择 λ 使得

$$\lambda = \frac{f(x) - P(x)}{w(x)}.$$

于是 $\phi(t) \in C^{n+1}[a, b]$ 在 $n + 2$ 个点 x, x_0, x_1, \dots, x_n 等于零.

由Rolle 定理, $\phi'(t)$ 至少有 $n + 1$ 个不同的零点. 类似地, $\phi''(t)$ 至少有 n 个不同的零点. 最后 $\phi^{(n+1)}(t)$ 至少有1 个零点, $\xi_x \in (a, b)$.

于是

$$\begin{aligned} 0 &= \phi^{(n+1)}(\xi_x) = f^{(n+1)}(\xi_x) - P^{(n+1)}(\xi_x) - \lambda w^{(n+1)}(\xi_x) \\ &= f^{(n+1)}(\xi_x) - \lambda(n+1)! \\ &= f^{(n+1)}(\xi_x) - \frac{f(x) - P(x)}{w(x)}(n+1)!. \end{aligned}$$

即

$$f(x) - P(x) = \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x) \prod_{i=0}^n (x - x_i).$$

证明完毕.

Example 2.4

设 $f(x) = \sin x$. 用一个次数不超过 9 的多项式 $P(x)$ 对 $f(x)$ 插值. $x \in [0, 1]$. 求最大的误差.

解

$$|f^{(10)}(\xi_x)| \leq 1, \quad \prod_{i=0}^9 |x - x_i| \leq 1.$$

所以有

$$|\sin x - P(x)| \leq \frac{1}{10!} < 2.8 \times 10^{-7}.$$

Chebyshev 多项式由以下递推关系式定义：

$$\begin{aligned}T_0(x) &= 1, \quad T_1(x) = x, \\T_{n+1}(x) &= 2xT_n(x) - T_{n-1}(x), \quad n \geq 1.\end{aligned}$$

前几个多项式为：

$$\begin{aligned}T_2(x) &= 2x^2 - 1, \quad T_3(x) = 4x^3 - 3x, \\T_4(x) &= 8x^4 - 8x^2 + 1, \\T_5(x) &= 16x^5 - 20x^3 + 5x \\T_6(x) &= 32x^6 - 48x^4 + 18x^2 - 1.\end{aligned}$$

Theorem 2.5

对 $x \in [-1, 1]$, 有

$$T_n(x) = \cos(n \cos^{-1} x) \quad (n \geq 0).$$

证明: 由

$$\cos(A + B) = \cos A \cos B - \sin A \sin B,$$

有

$$\cos(n+1)\theta = \cos \theta \cos n\theta - \sin \theta \sin n\theta,$$

$$\cos(n-1)\theta = \cos \theta \cos n\theta + \sin \theta \sin n\theta,$$

$$\cos(n+1)\theta = 2 \cos \theta \cos n\theta - \cos(n-1)\theta.$$

令 $\theta = \cos^{-1} x$, $x = \cos \theta$, 得 $f_n(x) = \cos(n \cos^{-1} x)$ 满足

$$f_0(x) = 1, \quad f_1(x) = x,$$

$$f_{n+1}(x) = 2x f_n(x) - f_{n-1}(x), \quad n \geq 1.$$

即 $f_n = T_n$ 对任意 n . 证明完毕.

Chebyshev多项式性质

Chebyshev多项式性质:

$$|T_n(x)| \leq 1 \quad -1 \leq x \leq 1,$$

$$T_n(\cos \frac{j\pi}{n}) = \cos(n \cos^{-1} \cos \frac{j\pi}{n}) = (-1)^j \quad (0 \leq j \leq n),$$

$$T_n(\cos \frac{2j-1}{2n}\pi) = \cos(n \cos^{-1} \cos \frac{2j-1}{2n}\pi) = \cos \frac{2j-1}{2}\pi = 0.$$

Chebyshev 多项式 $T_n(x)$ ($n \geq 1$) 首项系数为 2^{n-1} .

Theorem 2.6

设 p 是最高项系数为1 的 n 次多项式, 则有

$$\|p\|_{\infty} = \max_{-1 \leq x \leq 1} |p(x)| \geq 2^{1-n}.$$

Chebyshev 多项式性质

Proof.

反证法. 假设

$$|p(x)| < 2^{1-n} \quad (|x| \leq 1).$$

令 $q = 2^{1-n}T_n$, $x_i = \cos(i\pi/n)$. Chebyshev 多项式 $T_n(x)$ 最高项系数为 2^{n-1} , 则 q 为最高项系数为 1 的多项式, 且次数不超过 n . 于是

$$(-1)^i p(x_i) \leq |p(x_i)| < 2^{1-n} = (-1)^i q(x_i).$$

这样

$$(-1)^i [q(x_i) - p(x_i)] > 0 \quad 0 \leq i \leq n.$$

$$i = 0 \quad q(x_0) - p(x_0) > 0$$

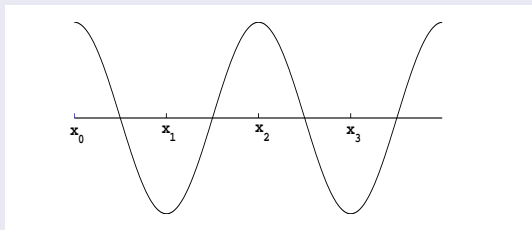
$$i = 1 \quad q(x_1) - p(x_1) < 0$$

$$i = 2 \quad q(x_2) - p(x_2) > 0$$

$$\vdots$$

$$i = n \quad \dots$$

Proof.



这说明 $q(x) - p(x)$ 至少有 n 个零点. 而 $q(x) - p(x)$ 的次数不超过 $n - 1$. 这样 $q(x) \equiv p(x)$. 这与 $|p(x)| < 2^{1-n}$ 矛盾(因为 $\|q\|_\infty = 2^{1-n}$).



节点的选择

节点的选择:

$$\max_{|x| \leq 1} |f(x) - p(x)| \leq \frac{1}{(n+1)!} \max_{|t| \leq 1} |f^{(n+1)}(t)| \max_{|x| \leq 1} \left| \prod_{i=0}^n (x - x_i) \right|.$$

由前面的定理2.6

$$\max_{|x| \leq 1} \left| \prod_{i=0}^n (x - x_i) \right| \geq 2^{-n}.$$

当 $\prod_{i=0}^n (x - x_i) = 2^{-n} T_{n+1}$ 时, 有

$$\max_{|x| \leq 1} \left| \prod_{i=0}^n (x - x_i) \right| = 2^{-n}.$$

所以取

$$x_i = \cos\left(\frac{2i+1}{2n+2}\pi\right) \quad 0 \leq i \leq n.$$

这是 T_{n+1} 的零点.

多项式插值的收敛性

问题1: 给定连续函数 f , 当插值函数 P_n 的多项式次数增高时, 是否有如下的收敛性.

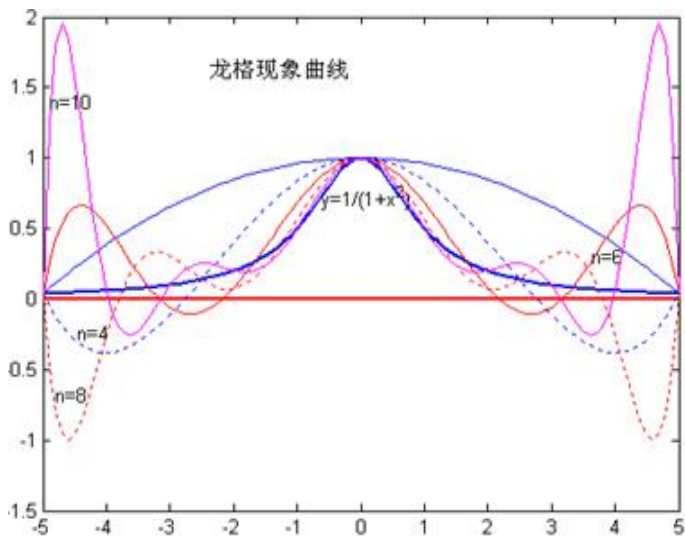
$$\|f - P_n\|_{\infty} = \max_{a \leq x \leq b} |f(x) - P_n(x)| \rightarrow 0 \text{ 当 } n \rightarrow \infty.$$

Meray(1884) 观察到插值多项式不收敛到原函数的现象.

Runge(1901) 观察到对于函数

$$f(x) = \frac{1}{1+x^2} \quad x \in [-5, 5]$$

多项式次数越高而插值结果越偏离原函数, 这就是著名的Runge现象.



Example 2.7

对 $f(z) = \frac{1}{z}$, 选定点

$$\omega_j = (\sqrt[n]{1})^j = e^{\frac{2\pi i}{n}j}, \quad j = 1, 2, \dots, n.$$

求 $P_{n-1}(z)$ 使得: $P_{n-1}(\omega_j) = f(\omega_j)$, $j = 1, 2, \dots, n$, 可得

$$P_{n-1}(z) = z^{n-1}.$$

$$P_{n-1}(\omega_j) = \omega_j^{n-1} = \frac{\omega_j^n}{\omega_j} = \frac{1}{\omega_j} = f(\omega_j) \quad 1 \leq j \leq n.$$

$$\begin{aligned} \|f - P_{n-1}\|_{\infty} &= \max_{|z|=1} |f(z) - P_{n-1}(z)| = \max_{|z|=1} |z^{-1} - z^{n-1}| \\ &= \max_{|z|=1} \frac{1}{|z|} |1 - z^n| = 2. \end{aligned}$$

多项式插值的收敛性

Theorem 2.8

(Faber 定理) 对任意给定的点列

$$a \leq x_0^{(n)} < x_1^{(n)} < \cdots < x_n^{(n)} \leq b \quad (n \geq 0)$$

存在 $[a, b]$ 上的连续函数 f , 其插值 P_n 不一致收敛于 f .

Theorem 2.9

对 $[a, b]$ 上任意连续函数 f , 存在点列

$$a \leq x_0^{(n)} < x_1^{(n)} < \cdots < x_n^{(n)} \leq b \quad (n \geq 0)$$

其插值函数 P_n 一致收敛于 f , 即

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \|f - P_n\|_{\infty} = 0.$$

1 交通流模型

2 多项式插值

- 牛顿多项式插值
- 拉格朗日插值
- 其他插值形式
- 插值误差
- Chebyshev 多项式
- 多项式插值的收敛性

3 样条插值

- 自然三次样条

4 追赶法

- 三对角矩阵(对角占优)
- 追赶法求解方程 $Ax = d$

5 作业

样条函数 S (k 次).

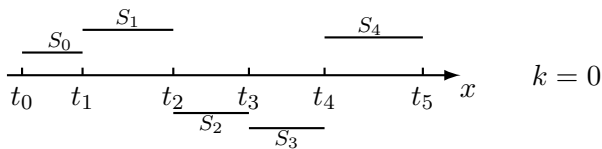


- 1 在 $[t_{i-1}, t_i)$ 上, S 是一个次数不超过 k 的多项式.
- 2 $S \in C^{k-1}[t_0, t_n]$.

样条插值

$k = 0$ 时

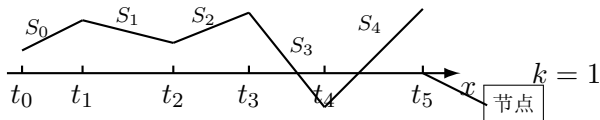
$$S(x) = \begin{cases} S_0(x) = c_0 & x \in [t_0, t_1), \\ S_1(x) = c_1 & x \in [t_1, t_2) \\ \vdots & \vdots \\ S_{n-1}(x) = c_{n-1} & x \in [t_{n-1}, t_n] \end{cases}$$



样条插值

$k = 1$ 时

$$S(x) = \begin{cases} S_0(x) = a_0x + b_0 & x \in [t_0, t_1), \\ S_1(x) = a_1x + b_1 & x \in [t_1, t_2) \\ \vdots & \vdots \\ S_{n-1}(x) = a_{n-1}x + b_{n-1} & x \in [t_{n-1}, t_n] \end{cases}$$



三次样条函数

$$S(x) = \begin{cases} S_0(x) & x \in [t_0, t_1), \\ S_1(x) & x \in [t_1, t_2), \\ \vdots & \vdots \\ S_{n-1}(x) & x \in [t_{n-1}, t_n] \end{cases}$$

x	t_0	t_1	t_2	\cdots	t_n
y	y_0	y_1	y_2	\cdots	y_n

$$S_{i-1}(t_i) = S_i(t_i) = y_i \quad 1 \leq i \leq n-1.$$

三次样条函数

自由度: 每个单元4 个, 共 $4n$

约束条件:

每个内节点, 2 个插值条件, 2 个连续条件, 共 $4(n-1)$ 个条件. 两个端点 t_0, t_n , 2 个插值条件. 总共 $4n-2$ 个条件. 因此, 还需要2 个条件.

$S''(x)$ 在内节点连续. $S''(x)$ 在 $[t_i, t_{i+1}]$ 上是线性函数, 在 $[t_0, t_n]$ 上是分段(片)线性函数.

设 $S''_i(t_i) = z_i$, $S''_i(t_{i+1}) = z_{i+1}$.

$$S''_i(x) = \frac{z_i}{h_i}(t_{i+1} - x) + \frac{z_{i+1}}{h_i}(x - t_i).$$

其中 $h_i = t_{i+1} - t_i$.

三次样条函数

积分两次

$$S_i(x) = \frac{z_i}{6h_i}(t_{i+1} - x)^3 + \frac{z_{i+1}}{6h_i}(x - t_i)^3 + C(x - t_i) + D(t_{i+1} - x).$$

其中 C 和 D 为积分常数. 由插值条件

$$S_i(t_i) = y_i, \quad S_i(t_{i+1}) = y_{i+1}$$

得

$$\begin{aligned} S_i(x) = & \frac{z_i}{6h_i}(t_{i+1} - x)^3 + \frac{z_{i+1}}{6h_i}(x - t_i)^3 + \left(\frac{y_{i+1}}{h_i} - \frac{z_{i+1}h_i}{6}\right)(x - t_i) \\ & + \left(\frac{y_i}{h_i} - \frac{z_ih_i}{6}\right)(t_{i+1} - x) \end{aligned}$$

三次样条函数

下面确定 z_0, z_1, \dots, z_n , 由 $S'(x)$ 在节点 z_1, \dots, z_{n-1} 的连续性, 即

$$S'_{i-1}(t_i) = S'_i(t_i) \quad 1 \leq i \leq n-1,$$

可得

$$\begin{aligned} S'_{i-1}(t_i) &= \frac{h_{i-1}}{6} z_{i-1} + \frac{h_{i-1}}{3} z_i - \frac{y_{i-1}}{h_{i-1}} + \frac{y_i}{h_{i-1}} \\ S'_i(t_i) &= -\frac{h_i}{3} z_i - \frac{h_i}{6} z_{i+1} - \frac{y_i}{h_i} + \frac{y_{i+1}}{h_i} \end{aligned}$$

$$h_{i-1} z_{i-1} + 2(h_i + h_{i-1}) z_i + h_i z_{i+1} = \frac{6}{h_i} (y_{i+1} - y_i) - \frac{6}{h_{i-1}} (y_i - y_{i-1})$$

其中, $i = 1, 2, \dots, n-1$.

自然三次样条

若取 $z_0 = z_n = 0$, 有

$$\begin{bmatrix} u_1 & h_1 & & & & \\ h_1 & u_2 & h_2 & & & \\ & h_2 & u_3 & h_3 & & \\ & & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & & h_{n-3} & u_{n-2} & h_{n-2} \\ & & & & h_{n-2} & u_{n-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \\ \vdots \\ z_{n-2} \\ z_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ \vdots \\ v_{n-2} \\ v_{n-1} \end{bmatrix}, \quad (3.1)$$

其中

$$h_i = t_{i+1} - t_i, \quad u_i = 2(h_i + h_{i-1}) \\ b_i = \frac{6}{h_i}(y_{i+1} - y_i), \quad v_i = b_i - b_{i-1}$$

自然三次样条

算法如下:

<pre>in put $n, (t_i), (y_i)$ for $i = 0$ to $n - 1$ do $h_i \leftarrow t_{i+1} - t_i$ $b_i \leftarrow 6(y_{i+1} - y_i)/h_i$ end do $u_1 \leftarrow 2(h_0 + h_1)$ $v_1 \leftarrow b_1 - b_0$ for $i = 2$ to $n - 1$ do $u_i \leftarrow 2(h_i + h_{i-1}) - h_{i-1}^2/u_{i-1}$</pre>	<pre> $v_i \leftarrow b_i - b_{i-1} - h_{i-1}v_{i-1}/u_{i-1}$ end do $z_n \leftarrow 0$ for $i = n - 1$ to 1 step -1 do $z_i \leftarrow (v_i - h_i z_{i+1})/u_i$ end do $z_0 \leftarrow 0$ out put (z_i)</pre>
--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------	---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------

自然三次样条

在上面的算法中有

$$u_i = 2(h_i + h_{i-1}) - \frac{h_{i-1}^2}{u_{i-1}} > 2(h_i + h_{i-1}) - h_{i-1} > h_i = t_{i+1} - t_i > 0.$$

最后得自然样条函数

$$S_i(x) = y_i + (x - t_i)[C_i + (x - t_i)[B_i + (x - t_i)A_i]] \quad x \in [t_i, t_{i+1})$$

其中

$$A_i = \frac{1}{6h_i}(z_{i+1} - z_i), \quad B_i = \frac{z_i}{2}, \quad C_i = -\frac{h_i}{6}z_{i+1} - \frac{h_i}{3}z_i + \frac{1}{h_i}(y_{i+1} - y_i).$$

Theorem 3.1

设 $f \in C^2[a, b]$, 且 $a = t_0 < \cdots < t_n = b$. S 是插值 f 的自然样条函数. 则

$$\int_a^b [S''(x)]^2 dx \leq \int_a^b [f''(x)]^2 dx.$$

证明: 设 $g = f - S$, $g(t_i) = 0$, $0 \leq i \leq n$. 于是有

$$\int_a^b [f''(x)]^2 dx = \int_a^b (S'')^2 dx + \int_a^b (g'')^2 dx + 2 \int_a^b S'' g'' dx$$

下面证明

$$\int_a^b S'' g'' dx \geq 0$$

自然三次样条

利用 $S''(t_0) = S''(t_n) = 0$

$$\begin{aligned}\int_a^b S'' g'' dx &= \sum_{i=1}^n \int_{t_{i-1}}^{t_i} S'' g'' dx \\&= \sum_{i=1}^n \left\{ (S'' g')(t_i) - (S'' g')(t_{i-1}) - \int_{t_{i-1}}^{t_i} S''' g' dx \right\} \\&= - \sum_{i=1}^n \int_{t_{i-1}}^{t_i} S''' g' dx = - \sum_{i=1}^n c_i \int_{t_{i-1}}^{t_i} g' dx \\&= - \sum_{i=1}^n c_i [g(t_i) - g(t_{i-1})] = 0\end{aligned}$$

证明完毕.

1 交通流模型

2 多项式插值

- 牛顿多项式插值
- 拉格朗日插值
- 其他插值形式
- 插值误差
- Chebyshev 多项式
- 多项式插值的收敛性

3 样条插值

- 自然三次样条

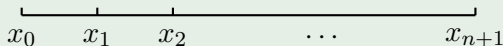
4 追赶法

- 三对角矩阵(对角占优)
- 追赶法求解方程 $Ax = d$

5 作业

Example 4.1

$$\begin{cases} -\frac{d^2u}{dx^2} = f \\ u(0) = u(1) = 0 \end{cases}$$



差分法 取等距节

点 $0 = x_0 < x_1 < \cdots < x_n < x_{n+1} = 1$, $h = x_i - x_{i-1}$, 在节点处
插商代替微商

$$-\frac{u_{i-1} - 2u_i + u_{i+1}}{h^2} = f(x_i), \quad i = 1, \cdots, n$$

$$u_0 = u_{n+1} = 0.$$

得到如下方程组

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \\ \vdots \\ u_{n-1} \\ u_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} h^2 f(x_1) \\ h^2 f(x_2) \\ \vdots \\ h^2 f(x_{n-1}) \\ h^2 f(x_n) \end{bmatrix}$$

三对角矩阵(对角占优)

对于三对角矩阵(对角占优)

$$A = \begin{bmatrix} a_1 & c_1 & & & \\ b_2 & a_2 & c_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & b_{n-1} & a_{n-1} & c_{n-1} \\ & & & b_n & a_n \end{bmatrix},$$

$$(1) |a_1| > |c_1| > 0$$

$$(2) |a_i| \geq |b_i| + |c_i|, b_i, c_i \neq 0, \\ 2 \leq i \leq n-1$$

$$(3) |a_n| > |b_n| > 0.$$

三对角矩阵(对角占优)

矩阵分解(高斯消去法的矩阵形式分解)

$$A = LU, \quad L = \begin{bmatrix} \alpha_1 & & & \\ \beta_2 & \alpha_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \\ & & \beta_n & \alpha_n \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} 1 & \gamma_1 & & \\ & 1 & \ddots & \\ & & \ddots & \gamma_{n-1} \\ & & & 1 \end{bmatrix}$$

其中

$$\begin{aligned} \beta_i &= b_i, \quad i = 2, 3, \dots, n, \\ \alpha_1 &= a_1, \alpha_i \gamma_i = c_i, \quad i = 1, 2, \dots, n-1, \\ \beta_i \gamma_{i-1} + \alpha_i &= a_i, \quad i = 2, 3, \dots, n. \end{aligned}$$

三对角矩阵(对角占优)

$\gamma_1 = \frac{c_1}{\alpha_1} = \frac{c_1}{a_1}$ 存在, 且 $|\gamma_1| < 1$. 从而 $\alpha_2 = a_2 - \beta_2\gamma_1 = a_2 - b_2\gamma_1$.
由条件

$$|\alpha_2| \geq |a_2| - |b_2||\gamma_1| > |a_2| - |b_2| \geq |c_2| > 0.$$

从而由 $\alpha_2\gamma_2 = c_2$ 可以确定 γ_2 , 且 $0 < |\gamma_2| < 1$. 如此可由

$$\alpha_i = a_i - \beta_i\gamma_{i-1} \text{ 和 } \gamma_i = \frac{c_i}{\alpha_i}$$

唯一确定 α_i 和 γ_i , 且 $0 < |\gamma_{i-1}| < 1$

$\Rightarrow |\alpha_i| > |c_i| \Rightarrow 0 < |\gamma_i| < 1$. 最后由 $\alpha_n = a_n - \beta_n\gamma_{n-1}$ 确定 α_n .

追赶法求解方程 $Ax = d$

用追赶法求解方程 $Ax = d$ 的步骤如下:

第一步 计算 α_i 和 γ_i

$$\gamma_1 = \frac{c_1}{a_1}, \alpha_1 = a_1$$

$$\alpha_i = a_i - b_i \gamma_{i-1}, \gamma_i = \frac{c_i}{\alpha_i}, i = 2, 3, \dots, n-1$$

$$\alpha_n = a_n - b_n \gamma_{n-1}$$

第二步 计算 $Ly = d$, 解 y

$$y_1 = \frac{d_1}{\alpha_1}$$

$$y_i = \frac{(d_i - b_i y_{i-1})}{\alpha_i}, i = 2, 3, \dots, n.$$

追赶法求解方程 $Ax = d$

第三步 计算 $Ux = y$, 解 x .

$$x_n = y_n$$

$$x_i = y_i - \gamma_i x_{i+1}, \quad i = n-1, n-2, \dots, 1.$$

1 交通流模型

2 多项式插值

- 牛顿多项式插值
- 拉格朗日插值
- 其他插值形式
- 插值误差
- Chebyshev 多项式
- 多项式插值的收敛性

3 样条插值

- 自然三次样条

4 追赶法

- 三对角矩阵(对角占优)
- 追赶法求解方程 $Ax = d$

5 作业

- 1 对函数 $\frac{1}{1+x^2}$ 和 e^{-x^2} , $x \in [-5, 5]$, 用等距节点作为插值节点插值, 画出图像(选若干个不同次数的多项式比较).
- 2 $P_n(x) = y_0 l_0(x) + \cdots + y_n l_n(x)$, 计算 x^n 前的系数.
- 3 $u = \sum_{i=1}^n \prod_{j=1}^i d_j$, 写一种算法, 计算上述和.
- 4 证明 Chebyshev 多项式的奇偶性.
- 5 对函数 $\frac{1}{1+x^2}$ 和 e^{-x^2} , $x \in [-5, 5]$, 选取 Chebyshev 多项式的零点作为插值节点插值, 画出图像(选若干个不同次数的多项式比较).
- 6 证明自然 3 次样条得到的方程(3.1) 中的矩阵是满秩的.
- 7 思考二次样条.
- 8 验证中心差分格式具有二阶精度, 即

$$\frac{d^2 u}{dx^2} - \frac{u_{i-1} - 2u_i + u_{i+1}}{h^2} = O(h^2)$$

谢谢！