样条函数与逼近论

孙天阳

中国科学技术大学数学科学学院

tysun@mail.ustc.edu.cn

测试 1

目录

	目录	<u>.</u>	1
1	差商	Ī	2
	1.1	绪论	2
		1.1.1 分段插值	2
		1.1.2 B 样条基函数	2
	1.2	Lagrange 插值	3
	1.3	Newton 插值	5
	1.4	误差估计	9
	1.5	Hermite 插值	10
	1.6	差商的性质	12
	1.7	样条空间	14
	1.8		16
2	B棹	并条的性质	17
2	B 样		1 7 17
2		基本性质	
2	2.1	基本性质	17
2	2.1 2.2	基本性质	17 19
2	2.1 2.2 2.3 2.4	基本性质 B 样条的分析性质 B 样条的代数性质 等距节点 B 样条	17 19 20
-	2.1 2.2 2.3 2.4	基本性质 B 样条的分析性质 B 样条的代数性质 B 样条的代数性质 等距节点 B 样条 B 样条的相关算法	17 19 20 21
-	2.1 2.2 2.3 2.4 B 棒	基本性质 B 样条的分析性质 B 样条的代数性质 等距节点 B 样条	17 19 20 21
-	2.1 2.2 2.3 2.4 B 村 3.1	基本性质 B 样条的分析性质 B 样条的代数性质 等距节点 B 样条	17 19 20 21 22
3	2.1 2.2 2.3 2.4 B # 3.1 3.2 3.3	基本性质 B 样条的分析性质 B 样条的代数性质 等距节点 B 样条 *条的相关算法 de Boor 算法 节点插入算法 开花算法	17 19 20 21 22 22 23 24
-	2.1 2.2 2.3 2.4 B $\stackrel{k}{=}$ 3.1 3.2	基本性质 B 样条的分析性质 B 样条的代数性质 等距节点 B 样条 *条的相关算法 de Boor 算法	17 19 20 21 22 22 23

Chapter 1

差商

1.1 绪论

多项式插值: Lagrange、Newton、Hermite。

 P_m : 最高不超过 m 次的多项式。

Runge 现象: $f(x) = \frac{1}{1+x^2}, x \in [-5, 5]$,用一个多项式插值不能很好地拟合这个函数。

1.1.1 分段插值

分段插值 \rightarrow 样条: 分段光滑多项式。插值方法不行,不做插值,改做逼近。 给定区间 [a,b],假设 $a=x_0 < x_1 < \cdots < x_k < x_{k+1} = b$,

$$\{I_i = [x_i, x_{i+1}), i = 0, \cdots, k\}$$

每一段上都可以约定多项式的次数,叫做 multi-degree spline,就是每段上最高次数不一样。我们这门课,每一段上多项式次数,给一个统一的最高值。

$$S_m(\Delta) := \left\{ s(x) \mid s(x) \mid_{I_i} \in \mathbb{P}_m, s(x) \in C^{m-1}[a, b] \right\}$$

以后每个结点可以指定不同的光滑次数。

 $S_m(\Delta)\subset C^{m-1}[a,b]$ 线性空间(关心基函数)+ 对偶基。从计算的角度来说,具有紧支集的基函数。 学过有限元的话,具有紧支集的函数 $\int_{\mathbb{R}}f(x)g(x)\mathrm{d}x$ 就很好算。

1.1.2 B 样条基函数

B 样条基函数 (B-spline), B 是 Basic。

1.2 Lagrange 插值

问题: 给定区间 [a,b] 上的函数 f(x), 给定互异的插值节点组 $\{x_i\}_{i=0}^m$ 使得

$$a \leqslant x_0 < x_1 < \dots < x_m \leqslant b$$

找 $p_m(x) \in \mathbb{P}_m$ 满足插值条件 $p_m(x_i) = f(x_i), i = 0, \dots, m$.

定理 1.2.1. 插值问题的解存在且唯一.

证明. 设 $p_m(x) = a_0 + a_1 x + \cdots + a_m x^m$, 则插值条件等价于

$$\begin{cases} a_0 + a_1 x_0 + \dots + a_m x_0^m = f(x_0) \\ \dots \\ a_0 + a_1 x_m + \dots + a_m x_m^m = f(x_m) \end{cases}$$

这是一个关于 $\{a_i\}_{i=0}^m$ 的线性方程组, 解存在唯一当且仅当行列式

$$\det B = \begin{vmatrix} 1 & x_0 & \cdots & x_0^m \\ 1 & x_1 & \cdots & x_1^m \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_m & \cdots & x_m^m \end{vmatrix} = \prod_{i < j} (x_i - x_j) \neq 0.$$

上面是理论上的存在唯一性. 如果要按照上面的方法去解 $\{a_i\}_{i=0}^m$,因为这个矩阵是非稀疏的,我们会发现这个计算量太大. $\{1,x,\cdots,x^m\}$ 作为 \mathbb{P}_m 的一组基虽然在理论上很自然,但在计算上的效果并不好. 所以我们希望在给定插值节点组 $\{x_i\}_{i=0}^m$ 的情况下,找到 \mathbb{P}_m 的一组基 $\{\varphi_i(x)\}_{i=0}^m$,使得此时求 $p_m(x)$ 关于基的系数的方程尽可能简单,也就是使矩阵

$$B = \begin{pmatrix} \varphi_0(x_0) & \varphi_1(x_0) & \cdots & \varphi_m(x_0) \\ \varphi_0(x_1) & \varphi_1(x_1) & \cdots & \varphi_m(x_1) \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \varphi_0(x_m) & \varphi_1(x_m) & \cdots & \varphi_m(x_m) \end{pmatrix}$$

尽可能简单. 我们能想到的最简单的矩阵就是 B = I, 这就是要求

$$\varphi_i(x_i) = \delta_{ii}$$
.

以 φ_0 为例, 这样就要求 x_1, \dots, x_m 是 φ_0 的零点, 又因为 φ_0 是一个不超过 m 次的多项式, 所以我们已经在相差一个常数倍的意义下决定了 φ_0 ,

$$\varphi_0(x) \sim (x - x_1) \cdots (x - x_m).$$

再结合条件 $\varphi_0(x_0) = 1$, 我们得到

$$\varphi_0(x) = \frac{(x - x_1) \cdots (x - x_m)}{(x_0 - x_1) \cdots (x_0 - x_m)}.$$

其他的 $\varphi_i(x)$ 是同理的. 这样一来,

$$p_m(x) = a_0 \varphi_0(x) + a_1 \varphi_1(x) + \dots + a_m \varphi_m(x)$$

中的系数 $\{a_i\}_{i=0}^m$ 就被确定为

$$a_i = f(x_i), \quad i = 0, \cdots, m.$$

我们给这组基一个专有的记号记作 l_i , 称作 Lagrange 插值多项式, 将这种插值方式

$$p_m(x) = \sum_{i=0}^{m} f(x_i)l_i(x)$$

称作 Lagrange 插值.

命题 1.2.2.

$$\sum_{i=0}^{m} l_i(x) \equiv 1$$

证明. 左侧其实就是 1 的 Lagrange 插值多项式, 按插值的要求它在 m+1 个点取到 1, 这大于它的次数 m, 所以只能恒为 1.

如果引入记号

$$\omega_{m+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_m)$$

那么

$$l_i(x) = \frac{\omega_{m+1}(x)}{(x - x_i)\omega'_{m+1}(x_i)}.$$

1.3 Newton 插值

Lagrange 插值有一个缺点, 就是基函数高度依赖于节点的选择. 如果节点发生了变化, 哪怕是在原有的 m 个节点的基础上新增一个节点, 也需要重新算一遍基函数. 这就促使我们引入了 **Newton** 插值. 把握住目的是新增节点时能够复用原有的基函数, 就不难理解 Newton 插值的基函数的选择.

首先 m=0 只有一个节点的时候, 很平凡的情形自然会选 $\varphi_0=1$ 作为基函数. 当 m=1 也就是有两个节点的时候, 首先我们已经有了 $\varphi_0=1$, 所以矩阵长成

$$B = \begin{pmatrix} 1 & \varphi_1(x_0) \\ 1 & \varphi_1(x_1) \end{pmatrix}$$

的样子, 我们为了 B 简单所以取 $\varphi_1 = x - x_0$. 当 m = 2 时, 矩阵长成

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \varphi_2(x_0) \\ 1 & \varphi_1(x_1) & \varphi_2(x_1) \\ 1 & \varphi_1(x_2) & \varphi_2(x_2) \end{pmatrix}$$

依旧是为了矩阵简单我们取 $\varphi_2 = (x - x_0)(x - x_1)$. 这样一来, $\varphi_i(x)$ 的取法就比较清楚了

$$\varphi_0(x) = 1$$
, $\varphi_i(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{i-1})$, $i = 1, 2, \dots, m$.

根据这种取法, A 是一个下三角矩阵. 为什么不在 $\varphi_i(x)$ 前加系数来进一步简化矩阵? 因为给 $\varphi_1(x)$ 前加系数顶多把 $\varphi_1(x_1)$ 给调成 1, 不可能同时把 $\varphi_1(x_2)$ 给调成 1, 所以干脆摆烂, 这样系数还干净.

命题 1.3.1 (作业). $\{\varphi_i(x)\}_{i=0}^m$ 线性无关.

证明.

$$\lambda_0 + \lambda_1(x - x_0) + \lambda_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + \lambda_m(x - x_0) \dots (x - x_{m-1}) = 0$$
 取 $x = x_0$ 推得 $\lambda_0 = 0$. 再取 $x = x_1$ 得 $\lambda_1 = 0$. 以此类推.

接下来我们看一下此时怎么确定

$$p_m(x) = a_0 \varphi_0(x) + a_1 \varphi_1(x) + \dots + a_m \varphi_m(x)$$

中的系数. 我们有三个观察, 首先注意到有

$$p_m(x) = p_{m-1}(x) + a_m \varphi_m(x),$$

这是因为 φ_m 在 x_0, \dots, x_{m-1} 处全为零,即 $a_m \varphi_m(x)$ 这一项对 $p_m(x)$ 在 x_0, \dots, x_{m-1} 处的值没有影响,所以除去这部分就是插值前 m 个节点的插值多项式. 从这里看出来,采用牛顿插值,我们不仅可以复用基函数,在计算插入新节点后的插值多项式时还可以复用之前的插值多项式. 另一个观察是 a_m 就是 p_m 中 x^m 前的系数,由插值多项式的存在唯一性,我们可以利用 Lagrange 插值

$$p_m(x) = \sum_{i=0}^{m} f(x_i)l_i(x)$$

来计算 a_m . 直接可以从上式与 $l_i(x)$ 的定义读出 $p_m(x)$ 的最高阶项次数就是

$$a_m = \sum_{i=0}^m f(x_i) \frac{1}{\prod_{j \neq i} (x_i - x_j)}.$$

第三个观察是我们可以递归地计算出 a_i , 首先在 $x = x_0$ 处取值可以计算出

$$a_0 = f(x_0) =: [x_0]f$$

然后在 $x = x_1$ 处取值得到

$$[x_1]f = [x_0]f + a_1(x_1 - x_0) \Longrightarrow a_1 = \frac{[x_1]f - [x_0]f}{x_1 - x_0} =: [x_0, x_1]f$$

然后在 $x = x_2$ 处取值得到

$$[x_2]f = [x_0]f + [x_0, x_1]f \cdot (x_2 - x_0) + a_2(x_2 - x_1)(x_2 - x_0)$$

$$[x_2]f - [x_1]f + [x_1]f - [x_0]f = [x_0, x_1]f \cdot (x_2 - x_0) + a_2(x_2 - x_1)(x_2 - x_0)$$

$$[x_1, x_2]f \cdot (x_2 - x_1) + [x_0, x_1]f \cdot (x_1 - x_0) = [x_0, x_1]f \cdot (x_2 - x_0) + a_2(x_2 - x_1)(x_2 - x_0)$$

$$[x_1, x_2]f \cdot (x_2 - x_1) - [x_0, x_1]f \cdot (x_2 - x_1) = a_2(x_2 - x_1)(x_2 - x_0)$$

$$a_2 = \frac{[x_1, x_2]f - [x_0, x_1]f}{x_2 - x_0} =: [x_0, x_1, x_2]f$$

然后在 $x = x_3$ 处取值, 移项并合并产生更高阶项, 得到

$$[x_2, x_3]f \cdot (x_3 - x_2) + [x_1, x_2]f \cdot (x_2 - x_1) + [x_0, x_1]f \cdot (x_1 - x_0)$$

= $[x_0, x_1]f \cdot (x_3 - x_0) + [x_0, x_1, x_2]f \cdot (x_3 - x_1)(x_3 - x_0) + a_3(x_3 - x_2)(x_3 - x_1)(x_3 - x_0)$

移项并插入中间项得到

$$[x_2, x_3]f \cdot (x_3 - x_2) - [x_1, x_2]f \cdot (x_3 - x_2) + [x_1, x_2]f \cdot (x_3 - x_1) - [x_0, x_1]f \cdot (x_3 - x_1)$$

$$= [x_0, x_1, x_2]f \cdot (x_3 - x_1)(x_3 - x_0) + a_3(x_3 - x_2)(x_3 - x_1)(x_3 - x_0)$$

合并产生更高阶项得到

$$[x_1, x_2, x_3]f \cdot (x_3 - x_2)(x_3 - x_1) + [x_0, x_1, x_2]f \cdot (x_3 - x_1)(x_2 - x_0)$$

= $[x_0, x_1, x_2]f \cdot (x_3 - x_1)(x_3 - x_0) + a_3(x_3 - x_2)(x_3 - x_1)(x_3 - x_0)$

移项得到

$$[x_1, x_2, x_3]f \cdot (x_3 - x_2)(x_3 - x_1) - [x_0, x_1, x_2]f \cdot (x_3 - x_2)(x_3 - x_1) = a_3(x_3 - x_2)(x_3 - x_1)(x_3 - x_0)$$

$$\implies a_3 = \frac{[x_1, x_2, x_3]f - [x_0, x_1, x_2]f}{x_3 - x_0} =: [x_0, x_1, x_2, x_3]f$$

一般的, 在 $x = x_m$ 处取值得到

$$[x_m]f = [x_0]f + [x_0, x_1]f \cdot (x_m - x_0) + \dots + a_m(x_m - x_{m-1}) \cdot \dots \cdot (x_m - x_0)$$

接下来我们将归纳证明,将式子右侧的前 k 项挪到式子左侧,会得到

$$\sum_{i=1}^{m-k+1} [x_{m-i+2-k}, \cdots, x_{m-i+1}] f \cdot (x_m - x_{m-i}) \cdots (x_m - x_{m-i+2-k}) - [x_{m-i+1-k}, \cdots, x_{m-i}] f \cdot (x_m - x_{m-i}) \cdots (x_m - x_{m-i+2-k})$$

当 k=1 时, 这就是

$$\sum_{i=1}^{m} [x_{m-i+1}]f - [x_{m-i}]f = [x_m]f - [x_{m-1}]f + [x_{m-1}]f - [x_{m-2}]f + \dots + [x_1]f - [x_0]f$$

这是显然的, 假设上式对 k 成立, 下证对 k+1 成立, 对 k 的式子变形并移项得

$$=\sum_{i=1}^{m-k+1}[x_{m-i+1-k},\cdots,x_{m-i+1}]f\cdot(x_m-x_{m-i})\cdots(x_m-x_{m-i+2-k})(x_{m-i+1}-x_{m-i+1-k})-[x_0,\cdots,x_k]f\cdot(x_m-x_{k-1})\cdots(x_m-x_0)$$

要证这玩意等于

$$\sum_{i=1}^{m-k} [x_{m-i+1-k}, \cdots, x_{m-i+1}] f \cdot (x_m - x_{m-i}) \cdots (x_m - x_{m-i+1-k}) - [x_{m-i-k}, \cdots, x_{m-i}] f \cdot (x_m - x_{m-i}) \cdots (x_m - x_{m-i+1-k})$$

首先可以看到含 $[x_{m-k}, \cdots, x_m]$ 的项是一样的, 接下来就是证

$$-[x_{m-j-k}, \cdots, x_{m-j}]f \cdot (x_m - x_{m-j}) \cdots (x_m - x_{m-j+1-k}) + [x_{m-j-k}, \cdots, x_{m-j}]f \cdot (x_m - x_{m-j-1}) \cdots (x_m - x_{m-j-k})$$

$$= [x_{m-j-k}, \cdots, x_{m-j}]f \cdot (x_m - x_{m-j-1}) \cdots (x_m - x_{m-j+1-k})(x_{m-j} - x_{m-j-k})$$

則证

$$-(x_m-x_{m-j})\cdots(x_m-x_{m-j+1-k})+(x_m-x_{m-j-1})\cdots(x_m-x_{m-j-k})=(x_m-x_{m-j-1})\cdots(x_m-x_{m-j+1-k})(x_{m-j}-x_{m-j-k})$$

消去公因式,即证

$$-(x_m - x_{m-j}) + (x_m - x_{m-j-k}) = x_{m-j} - x_{m-j-k}$$

这是显然的. 最后还需要额外验证

$$-[x_0,\cdots,x_k]f\cdot(x_m-x_k)\cdots(x_m-x_1) = [x_0,\cdots,x_k]f\cdot(x_m-x_{k-1})\cdots(x_m-x_1)(x_k-x_0) - [x_0,\cdots,x_k]f\cdot(x_m-x_{k-1})\cdots(x_m-x_0)$$

即证

$$-(x_m - x_k) \cdots (x_m - x_1) = (x_m - x_{k-1}) \cdots (x_m - x_1)(x_k - x_0) - (x_m - x_{k-1}) \cdots (x_m - x_0)$$

消去公因式, 即证

$$-(x_m - x_k) = (x_k - x_0) - (x_m - x_0),$$

这是显然的. 所以当 k=m 时我们得到

$$[x_1, \cdots, x_m] f \cdot (x_m - x_{m-1}) \cdots (x_m - x_1) - [x_0, \cdots, x_{m-1}] f \cdot (x_m - x_{m-1}) \cdots (x_m - x_1) = a_m (x_m - x_{m-1}) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_{m-1}) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_0) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_m) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_1) (x_m - x_m) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_m) (x_m - x_m) = a_m (x_m - x_m) \cdots (x_m - x_m) (x_m - x_m) (x_m - x_m) = a_m (x_m - x_m) (x_m - x$$

$$\implies a_m = \frac{[x_1, \cdots, x_m]f - [x_0, \cdots, x_{m-1}]f}{x_m - x_0}$$

定义 1.3.2. 设 $\left\{x_i\right\}_{i=0}^m$ 是 $\left[a,b\right]$ 中互异的 m+1 个节点, f 是定义在 $\left[a,b\right]$ 上的函数. 定义

$$[x_0, \cdots, x_m]f := \frac{[x_1, \cdots, x_m]f - [x_0, \cdots, x_{m-1}]f}{x_m - x_0} = \sum_{i=0}^m f(x_i) \frac{1}{\prod_{j \neq i} (x_i - x_j)} = \frac{D \begin{pmatrix} x_0 & x_1 & \cdots & x_{m-1} & x_m \\ 1 & x & \cdots & x^{m-1} & f \end{pmatrix}}{D \begin{pmatrix} x_0 & x_1 & \cdots & x_{m-1} & x_m \\ 1 & x & \cdots & x^{m-1} & x^m \end{pmatrix}}$$

命题 1.3.3. 设 $\sigma \in S_{m+1}$ 是一个全排列,则 $[x_0, \dots, x_m]f = [x_{\sigma(0)}, \dots, x_{\sigma(m)}]f$.

证明. 从差商是 Lagrange 插值多项式的首项系数的定义来看是显然的.

命题 **1.3.4.** 从差商是 Lagrange 插值多项式的首项系数的定义验证递归定义成立.证明.

$$[x_{1}, \dots, x_{m}]f - [x_{0}, \dots, x_{m-1}]f = \sum_{i=1}^{m} f(x_{i}) \prod_{\substack{k=1 \ k \neq i}}^{m} \frac{1}{x_{i} - x_{k}} - \sum_{i=0}^{m-1} f(x_{i}) \prod_{\substack{k=0 \ k \neq i}}^{m-1} \frac{1}{x_{i} - x_{k}}$$

$$= f(x_{m}) \prod_{k=1}^{m-1} \frac{1}{x_{m} - x_{k}} - f(x_{0}) \prod_{k=1}^{m-1} \frac{1}{x_{0} - x_{k}} + \sum_{i=1}^{m-1} f(x_{i}) \prod_{\substack{k=1 \ k \neq i}}^{m-1} \frac{1}{x_{i} - x_{k}} \left(\frac{1}{x_{i} - x_{m}} - \frac{1}{x_{i} - x_{0}} \right)$$

$$= f(x_{m}) \prod_{k=1}^{m-1} \frac{1}{x_{m} - x_{k}} - f(x_{0}) \prod_{k=1}^{m-1} \frac{1}{x_{0} - x_{k}} + \sum_{i=1}^{m-1} f(x_{i}) \prod_{\substack{k=1 \ k \neq i}}^{m-1} \frac{1}{x_{i} - x_{k}} \frac{x_{m} - x_{0}}{(x_{i} - x_{m})(x_{i} - x_{0})}$$

$$= (x_{m} - x_{0}) \left[f(x_{m}) \prod_{k=0}^{m-1} \frac{1}{x_{m} - x_{k}} + f(x_{0}) \prod_{k=1}^{m} \frac{1}{x_{0} - x_{k}} + \sum_{i=1}^{m-1} f(x_{i}) \prod_{\substack{k=0 \ k \neq i}}^{m} \frac{1}{x_{i} - x_{k}} \right]$$

命题 **1.3.5.** 设 $f \in C^m[a,b]$, 则存在 $\xi \in (a,b)$ 使得

$$[x_0, x_1, \cdots, x_m]f = \frac{f^{(m)}(\xi)}{m!}$$

证明. 令 $e(x) = f(x) - P_m(x)$, 则它是以 $\{x_i\}_{i=0}^m$ 为零点的函数, 由 Rolle 中值定理, 存在 $\xi \in (a,b)$ 使得 $e^{(m)}(\xi) = 0$, 而 $P_m^{(m)}(\xi) = m![x_0, \cdots, x_m]f = f^{(m)}(\xi)$.

例 1.3.6 (作业). 计算 $f = x^n$ 的各阶差商.

$$[x_0, \cdots, x_m]f = \begin{cases} 0 & m > n \\ 1 & m = n \\ ? & m < n \end{cases}$$

1.4 误差估计

1.5 Hermite 插值

设

$$a \leqslant x_1 < x_2 < \dots < x_r \leqslant b$$

为插值节点, 对节点 x_i , 给定 $l_i \ge 1$ 个实数

$$y_i^{(k)} = f^{(k)}(x_i), \quad k = 0, \dots, l_i - 1$$

记 $\sum_{i=1}^r l_i = m+1$. Hermite 问题: 寻找一个 m 次多项式 $H_m(x) \in \mathbb{P}_m$ 满足插值条件

$$H_m^{(k)}(x_i) = y_i^{(k)}, \quad k = 0, \dots, l_i - 1, \quad i = 1, \dots, r.$$

定理 1.5.1. 满足上述插值条件的多项式 $H_m(x) \in \mathbb{P}_m$ 存在且唯一.

假设 $\{u_i(x)\}_{i=0}^m$ 是 \mathbb{P}_m 的一组基,设 $H_m(x) = \sum_{i=0}^m c_i u_i(x)$,代入 Hermite 插值条件有

$$\begin{cases}
c_0 u_0(x_1) + c_1 u_1(x_1) + \dots + c_m u_m(x_1) = f(x_1) \\
c_0 u_0^{(1)}(x_1) + c_1 u_1^{(1)}(x_1) + \dots + c_m u_m^{(1)}(x_1) = f^{(1)}(x_1) \\
\dots \\
c_0 u_0^{(l_1 - 1)}(x_1) + c_1 u_1^{(l_1 - 1)}(x_1) + \dots + c_m u_m^{(l_1 - 1)}(x_1) = f^{(l_1 - 1)}(x_1) \\
\dots \\
\dots \\
\dots
\end{cases}$$

则关于 $\{c_i\}_{i=0}^m$ 的系数矩阵为

$$B = \begin{bmatrix} u_0(x_1) & u_1(x_1) & \cdots & u_m(x_1) \\ Du_0(x_1) & Du_1(x_1) & \cdots & Du_m(x_1) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ D^{l_1-1}u_0(x_1) & D^{l_1-1}u_1(x_1) & \cdots & D^{l_1-1}u_m(x_1) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ u_0(x_r) & u_1(x_r) & \cdots & u_m(x_r) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ D^{l_r-1}u_0(x_r) & D^{l_r-1}u_1(x_r) & \cdots & D^{l_r-1}u_m(x_r) \end{bmatrix}$$

证明一. B 可逆 $\Leftrightarrow Bx = 0$ 只有零解, 即满足齐次 Hermite 插值条件的只有零解. 数零点个数. \Box 证明二. 根据尽可能简化矩阵 B 的思路, 选取

$$u_0(x) = 1, u_1(x) = x - x_1, \dots, u_{l_1 - 1} = (x - x_1)^{l_1 - 1}, u_{l_1} = (x - x_1)^{l_1}, \dots, u_m(x) = (x - x_1)^{l_1} \dots (x - x_r)^{l_r - 1}$$

定义 1.5.2. 给定节点

$$t_1 \leqslant t_2 \leqslant \cdots \leqslant t_{m+1} = \underbrace{x_1 = \cdots = x_1}_{l_1} < \underbrace{x_2 = \cdots = x_2}_{l_1} < \cdots < \underbrace{x_r = \cdots = x_r}_{l_r}$$

定义函数 f(x) 在 t_1, \dots, t_{m+1} 处的差商为满足 Hermite 插值条件

$$H_m^{(k)}(x_i) = f^{(k)}(x_i), \quad k = 0, \dots, l_i - 1, \quad i = 1, \dots, r.$$

的插值多项式 $H_m(x)$ 的首项系数, 记作 $[t_1, \dots, t_{m+1}]f$.

定理 1.5.3 (Cramer 法则).

$$[t_1, \dots, t_{m+1}]f = D \begin{pmatrix} t_1 & \dots & t_m & t_{m+1} \\ 1 & \dots & x^{m-1} & f \end{pmatrix} / D \begin{pmatrix} t_1 & \dots & t_m & t_{m+1} \\ 1 & \dots & x^{m-1} & x^m \end{pmatrix}$$

命题 1.5.4. 将出现在上式分母中的行列式称作带重节点的 Vandermonde 行列式, 证明

$$V(t_1, \dots, t_m) = \prod_{1 \le i < j \le r} (x_i - x_j)^{l_i l_j} \prod_{i=1}^r \prod_{k=1}^{l_i - 1} k!$$

证明.

定理 1.5.5.

$$[t_1, \cdots, t_{m+1}]f = \sum_{i=1}^r \sum_{j=1}^{l_i} \alpha_{ij} D^{j-1} f(x_i)$$

推论 1.5.6.

证明.

定理 1.5.7. 如果 $t_1 < t_{m+1}$, 那么

$$[t_1, \cdots, t_{m+1}]f = \frac{[t_2, \cdots, t_{m+1}]f - [t_1, \cdots, t_m]f}{t_{m+1} - t_1}$$

如果 $t_1 = \cdots = t_{m+1}$, 那么

$$[t_1, \cdots, t_{m+1}]f = \frac{1}{m!}D^{(m)}f(t_1)$$

推论 1.5.8. 若 $D^m f(x) = 0$, 则 $[t_1, \dots, t_{m+1}]f = 0$

1.6 差商的性质

命题 1.6.1 (Leibniz 公式). 对光滑函数 f, g, f

$$[t_1, \dots, t_{m+1}](f \cdot g) = \sum_{i=1}^{m+1} [t_1, \dots, t_i] f \cdot [t_i, \dots, t_{m+1}] g$$

证明一. 设 p,q 是 f,g 满足 t_1,\dots,t_{m+1} 作为插值条件的 Hermite 插值问题的解.

$$p = \sum_{i=1}^{m} (x - t_1) \cdots (x - t_i)[t_1, \cdots, t_i]f$$

$$q = \sum_{i=1}^{m} (x - t_{i+1}) \cdots (x - t_{m+1})[t_i, \cdots, t_{m+1}]g$$

证明二. 当 m=0 时,

$$[t_1](f \cdot g) = (f \cdot g)(t_1) = f(t_1) \cdot g(t_1) = [t_1]f \cdot [t_1]g$$

假设对 m 个插值节点成立, 下面推对 m+1 个插值节点成立.

$$(1) \stackrel{\underline{\,}}{=} t_1 = \dots = t_{m+1},$$

$$[t_1, \dots, t_{m+1}](f \cdot g) = \frac{D^m}{m!}(f \cdot g)(t_1)$$

$$LHS = \sum_{i=1}^{m+1} \frac{D^{(i-1)}f}{(i-1)!}(t_1) \cdot \frac{D^{m+1-i}g}{(m+1-i)!}(t_1) = \frac{1}{m!} \sum_{i=0}^{m} {m \choose i} D^i f(t_1) \cdot D^{m-i}g(t_1) = \frac{D^m f \cdot g(t_1)}{m!}$$

(2) 若 $t_1 < t_{m+1}$

$$[t_1, \dots, t_{m+1}](f \cdot g) = \frac{[t_2, \dots, t_{m+1}](f \cdot g) - [t_1, \dots, t_m](f \cdot g)}{t_{m+1} - t_1}$$

$$= \frac{\sum_{i=2}^{m+1} [t_2, \dots, t_i] f \cdot [t_i, \dots, t_{m+1}] g - \sum_{i=1}^{m} [t_1, \dots, t_i] f \cdot [t_i, \dots, t_m] g}{t_{m+1} - t_1}$$

看分子

$$\sum_{i=2}^{m+1} \left((t_i - t_1)[t_1, \cdots, t_i] f + [t_1, \cdots, t_{i-1}] f \right) [t_i, \cdots, t_{m+1}] g - \sum_{i=1}^{m} [t_1, \cdots, t_i] \left(-(t_{m+1} - t_i)[t_i, t_{i+1}, \cdots, t_{m+1}] g + (t_{m+1} - t_{m+1})[t_{m+1} - t_{m+1}] g + (t_{m+1} - t_{m+1})[t_{m+1}$$

注意

$$\sum_{i=2}^{m+1} [t_1, \dots, t_{i-1}] f \cdot [t_i, \dots, t_{m+1}] g = \sum_{i=1}^{m} [t_1, \dots, t_i] f \cdot [t_{i+1}, \dots, t_{m+1}] g$$

从而上式为

$$\sum_{i=2}^{m+1} (t_i - t_1)[t_1, \cdots, t_i] f \cdot [t_i, \cdots, t_{m+1}] g + \sum_{i=1}^{m} (t_{m+1} - t_i)[t_1, \cdots, t_i] f \cdot [t_i, \cdots, t_{m+1}] g$$

$$= \sum_{i=1}^{m+1} [t_1, \cdots, t_i] f \cdot [t_i, \cdots, t_{m+1}] g(t_{m+1} - t_1)$$

推论 1.6.2.

$$[t_1, \cdots, t_{m+1}](x - t_{m+1})f = [t_1, \cdots, t_m]f$$

命题 1.6.3. 当 $\varepsilon_i \to 0$ 时,若 $\{t_{i,\varepsilon_i}\}_{i=1}^{n+1}$ 是 $[t_1,t_n]$ 的某个分割,则

$$\{t_i\}_{i=1}^{n+1} \to \{t_i\}_{i=1}^{n+1}$$

对光滑函数 ƒ 有:

$$\lim_{\epsilon_i \to 0} \sum_{i=1}^{n+1} f(t_i, \xi_i) \Delta t_i = \int_{t_1}^{t_n} f(t) dt$$

证明. 只需(真的吗?)针对节点 t_i ,做扰动 ε . 设原插值节点为

$$t_1 \leqslant \cdots \leqslant t_{i-1} < t_i = t_{i+1} = \cdots = t_{i+l-1} < t_{i+l} \leqslant \cdots \leqslant t_{m+1}$$

做扰动 ε 后

$$t_1 \leqslant \cdots \leqslant t_{i-1} < t_{i+1} = \cdots = t_{i+l-1} < t_i + \varepsilon < t_{i+l} \leqslant \cdots \leqslant t_{m+1}$$
$$[t_1, \cdots, t_i + \varepsilon, t_{i+1}, \cdots, t_{m+1}]f = \frac{D}{D}$$

命题 1.6.4.

$$\frac{\partial}{\partial t_i}[t_1, \cdots, t_{m+1}]f = [t_1, \cdots, t_{i-1}, t_i, t_i, t_{i+1}, \cdots, t_{m+1}]f$$

证明.

$$\frac{\partial}{\partial}[]f =$$

命题 1.6.5.

证明.

例 1.6.6. 求 $H_3(x)$ 满足 $H_3(1) = 1$, $H_3'(1) = 2$, $H_3(2) = 2$, $H_4'(2) = 3$.

解.

i	右	左	(右, 左)	
1	1	1'	(右=2)	
2	1	1'	(右=1)	
3	2	2'	(右 =)	
4	2	2'		

例 1.6.7.

1.7 样条空间

定义 1.7.1. 设 [a,b] 给定,有分割 $\Delta = \{x_i\}_{i=1}^k$ 满足

$$a = x_0 < x_1 < \dots < x_k < x_{k+1} = b$$

将 [a,b] 分为 k+1 个小区间 $I_i := [x_i,x_{i+1})(i=0,1,\cdots,k-1), I_k := [x_k,x_{k+1}]$. 称空间

$$S_m^{\mu}(\Delta) := \left\{ s(x) \mid s(x) \big|_{I_i} =: s_i(x) \in \mathbb{P}_m(I_i), i = 0, \cdots, k, D^j s_{i-1}(x_i) = D^j s_i(x_i), i = 1, \cdots, k, j = 0, \cdots, \mu_i \right\}$$

为m次 μ 阶光滑样条空间,其中 $\mu = (\mu_1, \cdots, \mu_k), \mu_i$ 在-1到m之间取值.

引理 1.7.2. 证明 $S_m^{\mu}(\Delta)$ 为一个有限维线性空间.

证明. 容易看出 $S_m^{\mu}(\Delta)$ 是一个线性空间, 为了证明它是有限维的, 只需构造如下单线性映射

$$\iota \colon S_m^{\mu}(\Delta) \longrightarrow P_m(I_0) \times \cdots \times P_m(I_k), \quad s(x) \longmapsto (s_0(x), \cdots, s_k(x)).$$

定义 1.7.3. 由 $D^{\mu_i}s_{i-1}(x_i) = D^{\mu_i}s_i(x_i)$ 产生的代数条件

$$s_i(x) = s_{i-1}(x) + c_i(x)(x - x_i)^{\mu_i + 1}$$

其中 $c_i(x)$ 称为 $x = x_i$ 处的光滑余因子.

$$1, x, \cdots, x^m,$$

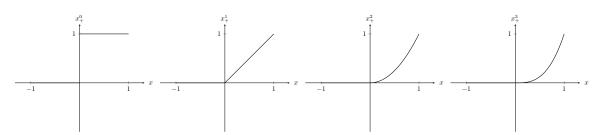
定理 1.7.4.

$$\dim S_m^{\mu}(\Delta) = m + 1 + \sum_{i=1}^k (m - \mu_i)$$

证明. 构造子空间, 然后是直和.

定义 1.7.5. 记

$$x_+^0 := \begin{cases} 1 & x \geqslant 0 \\ 0 & x < 0 \end{cases}$$



定理 1.7.6. 对任意 $s(x) \in S_m^{\mu}(\Delta)$, 存在 $s_0(x) \in \mathbb{P}_m$ 以及 $\{\alpha_{ij}\}_{i=1,j=1}^{k,m-\mu_i-1}$

$$s(x) = s_0(x) + \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{m-\mu_i-1} \alpha_{ij} (x - x_i)_+^{\mu_i + j}$$

推论 1.7.7. $\left\{ \rho_{ij}(x) = (x - x_i)_+^{\mu_i + j} \right\}_{i=1,j=1}^{k,m-\mu_i-1}$ 是 $S_m^{\mu}(\Delta)$ 的一组基.

$$\underbrace{1, x, \cdots, x^{m}}_{m+1 \uparrow}, \underbrace{(x-x_{1})_{+}^{\mu_{1}+1}, \cdots, (x-x_{1})_{+}^{m}}_{m-\mu_{i} \uparrow}, \cdots, \underbrace{(x-x_{k})_{+}^{\mu_{k}+1}, \cdots, (x-x_{k})_{+}^{m}}_{m-\mu_{k} \uparrow}$$

例 1.7.8. 考虑 m=2, Δ : a=0<1<2<3<4=b, $\mu=(0,0,0)$

$$span \left\{ (x-0)_{+}^{0}, (x-0)_{+}^{1}, (x-0)_{+}^{2}, (x-1)_{+}^{1}, (x-1)_{+}^{2}, (x-2)_{+}^{1}, (x-2)_{+}^{2}, (x-3)_{+}^{1}, (x-3)_{+}^{2} \right\}$$

推论 1.7.9. 考虑 $\mu = (-1, \dots, -1)$

命题 1.7.10. $f(x) = (x - x_i)_+^r$ 在 $x = x_i$ 处是 C^{r-1} 连续的.

例 1.7.11. m=1, [a,b]=[0,5], $\Delta=\{1,2,3,4\}$, $\mu=(0,0,0,0)$, 基函数为

$$(x - 0)$$

这个其实就是因为,在同一段区间上,几个线性相关,所以从理论上我们肯定有能力找到几个 参数使得叠加起来是 0

就其实这些东西无关是因为起点不一样,每个人负责提供一小段上的

$$(x-x_i)_{+}^{t} = (x-x_i)_{+}^{t}$$

$$\stackrel{\text{"}}{=}$$
 $x > x_i$ 时,deg $[(x - x_i)_+^t - (x - x_i)_+^t] = t - 1$

求导, 指对 x 求导, 感觉像求导一样.

考虑 $[0,1](x-1)^1_+$

格式很像差商

$$[x_i, x_{i+1}, \cdots, x_{i+p+1}](x-t)_+^p = S_m^{\mu}(\Delta)$$

1.8

Chapter 2

B 样条的性质

2.1 基本性质

定义 2.1.1. 给定重节点序列 $t_1 \leq \cdots \leq t_{n+m+1}$, 对于 $i = 1, 2, \cdots, n$, 定义第 $i \land B$ 样条函数

$$B_{i.m.t}(x) = (t_{i+m+1} - t_i)[t_i, t_{i+1}, \cdots, t_{i+m+1}](t-x)_+^m$$

命题 **2.1.2.** 当 m=0 时,

$$B_{i,t}(x) = (t_{i+1} - t_i)[t_i, t_{i+1}](t-x)^0_+ = [t_{i+1}](t-x)^0_+ - [t_i](t-x)^0_+ = 1, \quad t_i < x \le t_{i+1}$$

命题 2.1.3. 假设 $t_i < t_{i+1} = \cdots = t_{i+m+1}$, 则

$$B_{i,m}(x) = \left(\frac{x - t_i}{t_{i+m+1} - t_i}\right)^m, \quad t_i \leqslant x < t_{i+m+1}$$

命题 **2.1.4.** 令 $t_i \leq \cdots \leq t_{i+m+1} = x_1 \cdots x_1 < \cdots < x_r \cdots x_r$, 则

$$B_{i,m,t} = \sum_{j=1}^{r} \sum_{k=1}^{l} \alpha_{jk} (x_i - x)_{+}^{m-k+1}, j = 1, \dots, r, k = 0, \dots, m - l_j$$

命题 2.1.5 (局部性).

$$B_{i,m}(x) = \begin{cases} 0 & x \notin (t_i, t_{i+m+1}] \\ > 0 & x \in (t_i, t_{i+m+1}] \end{cases}$$

证明. 当 $x > t_{i+m+1}$ 时,关于 t 的函数 $(t-x)_+^m$ 在 $[t_i, t_{i+m+1}]$ 上恒为 0, 所以 $B_{i,m}(x) = 0$. 当 $x < t_i$ 时, $(t-x)_+^m$ 在 $[t_i, t_{i+m+1}]$ 上就是 m 次多项式 $(t-x)_-^m$, 所以 $B_{i,m}(x) = 0$.

推论 2.1.6. 对于 $[t_i, t_{i+1}]$, 仅有 m+1 个非零 B 样条.

命题 **2.1.7** (de Boor-Cox 递推公式). 给定重节点序列 $t_1 \leqslant \cdots \leqslant t_{n+m+1}$, 则

$$B_{i,m}(x) = \frac{x - t_i}{t_{i+m} - t_i} B_{i,m-1}(x) + \frac{t_{i+m+1} - x}{t_{i+m+1} - t_{i+1}} B_{i+1,m-1}(x)$$

证明.

$$\frac{B_{i,m,t}(x)}{t_{i+m+1}-t_i} = [t_i, \cdots, t_{i+m+1}](t-x)_+^m$$

$$\begin{split} &=[t_{i},\cdots,t_{i+m+1}](t-x)(t-x)_{+}^{m-1}\\ &=[t_{i}]g(t)\cdot[t_{i},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)+[t_{i},t_{i+1}]g(t)\cdot[t_{i+1},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)\\ &=(t_{i}-x)[t_{i},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)+[t_{i+1},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)\\ &=(t_{i}-x)\frac{[t_{i+1},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)-[t_{1},\cdots,t_{i+m}]h(t)}{t_{i+m+1}-t_{i}}+[t_{i+1},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)\\ B_{i,m,t}(x)&=(t_{i}-x)([t_{i+1},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)-[t_{1},\cdots,t_{i+m}]h(t))+(t_{i+m+1}-t_{i})[t_{i+1},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)\\ &=(t_{i+m+1}-t_{i})[t_{i+1},\cdots,t_{i+m+1}]h(t)+(x-t_{i})[t_{i},\cdots,t_{i+m}]h(t)\\ &=\frac{t_{i+m+1}-x}{t_{i+m+1}-t_{i+1}}B_{i+1,m-1}(x)+\frac{x-t_{i}}{t_{i+m}-t_{i}}B_{i,m-1}(x) \end{split}$$

2.2 B 样条的分析性质

命题 **2.2.1.** 对于 $m \ge 1$,

$$D_{+}B_{i,m}(x) = m\left(\frac{B_{i,m-1}(x)}{t_{i+m} - t_{i}} - \frac{B_{i+1,m-1}(x)}{t_{i+m+1} - t_{i+1}}\right)$$

证明.

$$B_{i,m}(x) = (t_{i+m+1} - t_i)[t_i, \cdots, t_{i+m+1}](t-x)_+^m$$

$$= [t_{i+1}, \cdots, t_{i+m+1}](t-x)_+^m - [t_i, \cdots, t_{i+m}](t-x)_+^m$$

$$D_+B_{i,m}(x) = m(-[t_{i+1}, \cdots, t_{i+m+1}](t-x)_+^{m-1} + [t_i, \cdots, t_{i+m}](t-x)_+^{m-1})$$

命题 **2.2.2.** 对于 $m \ge 1$,

$$D_{+}^{r}B_{i,m}(x) = \frac{m}{m-r} \left(\frac{x-t_{i}}{t_{i+m}-t_{i}} D^{r}B_{i,m-1}(x) - \frac{t_{i+m+1}-x}{t_{i+m+1}-t_{i+1}} D^{r}B_{i+1,m-1}(x) \right)$$

证明.

命题 2.2.3.

$$\int_{t_i}^{t_{i+m+1}} B_{i,m}(x) dx = \frac{t_{i+m+1} - t_i}{m+1}$$

证明.

$$0 = \int_{t_i}^{t_{i+m+2}} D_+ B_{i,m+1}(x) \mathrm{d}x = \frac{m+1}{t_{i+m+1} - t_i} \int_{t_i}^{t_{i+m+1}} B_{i,m}(x) \mathrm{d}x - \frac{m+1}{t_{i+m+2} - t_{i+1}} \int_{t_{i+1}}^{t_{i+m+2}} B_{i+1,m}(x) \mathrm{d}x$$

记

$$J_i = \frac{m+1}{t_{i+m+1} - t_i} \int_{t_i}^{t_{i+m+1}} B_{i,m}(x) \mathrm{d}x$$

则上式等价于 $J_i = J_{i+1}$, 构造 $\{s_i\}$ 满足

$$s_1 = \cdots = s_{m+1} = a$$
, $s_{m+2+j} = t_{i+j}$, $j = 0, 1, \cdots, m+1$

则有

$$J_1 = \frac{m+1}{s_{m+2} - s_1} \int_{s_1}^{s_{m+2}} \frac{(s_{m+2} - x)^m}{(s_{m+2} - s_1)^m} dx = 1$$

命题 2.2.4. 对 $B_{i,m}(x)$ 考察端点处的连续性, 以 t_i 为例

$$(1) (-1)^{k+m-\alpha_i} D_+^k B_{i,m}(t_i) = 0, k = 0, 1, \dots, m - \alpha_i$$

(2)
$$(-1)^{k+m-\alpha_i}D_+^kB_{i,m}(t_i) > 0, k = m - \alpha_i + 1, \dots, m$$

2.3 B 样条的代数性质

考虑节点 $t_1 \leqslant \cdots \leqslant t_{n+m+1}$, 考虑 B 样条基函数 $B_{1,m}, \cdots, B_{n,m}$.

$$B_{i,m}(x) = [t_{i+1}, \cdots, t_{i+m+1}](t-x)_+^m - [t_i, \cdots, t_{i+m}](t-x)_+^m$$

令 $P_i^x(t) \in \mathbb{P}_m$ 是关于函数 $f(t) = (t-x)_+^m$ 插值于 t_i, \dots, t_{i+m} 的插值多项式, 那么 $P_{i+1}^x(t) - P_i^x(t)$ 是以 t_{i+1}, \dots, t_{i+m} 为零点的多项式, 那么

$$P_{i+1}^{x}(t) - P_{i}^{x}(t) = c(t - t_{i+1}) \cdots (t - t_{i+m})$$

根据差商的定义, 常数 c 其实就是 $B_{i,m}(x)$, 所以我们得到

$$P_{i+1}^x(t) - P_i^x(t) = B_{i,m}(x)(t - t_{i+1}) \cdots (t - t_{i+m}) =: B_{i,m}(x)\rho_{i,m}(t), \quad i = 1, \dots, n$$

对i从1到n 求和得到

$$P_{n+1}^{x}(t) - P_{1}^{x}(t) = \sum_{i=1}^{n} B_{i,m}(x)\rho_{i,m}(t).$$

分析 $P_{n+1}^x(t)$, 它与 $f(t) = (t-x)_+^m$ 在 $t_{n+1}, \dots, t_{n+1+m}$ 处一致,而当 $x < t_{n+1}$ 时, $(t-x)_+^m$ 在 $[t_{n+1}, t_{n+1+m}]$ 就是 $(t-x)_+^m$ 所以此时 $P_{n+1}^x(t) = (t-x)_+^m$. 再分析 $P_1^x(t)$,它与 $f(t) = (t-x)_+^m$ 在 t_1, \dots, t_{m+1} 处一致,而当 $x > t_{m+1}$ 时, $(t-x)_+^m$ 在 $[t_1, t_{m+1}]$ 就是 0,所以此时 $P_1^x(t) = 0$.

定理 2.3.1 (Marsden 恒等式). 任意 $x \in [t_{m+1}, t_{n+1}]$, 任意 $y \in \mathbb{R}$, 有

$$(y-x)^m = \sum_{i=1}^n \rho_{i,m}(y)B_{i,m}(x).$$

推论 2.3.2. 任意 $x \in [t_{m+1}, t_{n+1}]$, 任意 $0 \le r \le m$, 有

$$x^{r} = \sum_{i=1}^{n} c_{i,r} B_{i,m}(x)$$

推论 2.3.3. 任意 $x \in [t_{\mu}, t_{\mu+1}]$,

$$x^{r} = \sum_{i=\mu-m}^{\mu} c_{i,r} B_{i,m}(x)$$

定理 2.3.4 (Curry-Schoenberg). 1

2.4 等距节点 B 样条

定义 2.4.1. 取 $t = [0, 1, \cdots, m+1]$, 记 $N^m(x) = B_{0,t,m}(x)$.

定义 2.4.2. 当 $t_{i+1} - t_i = h$ 时, 称 $B_{i,m}(x)$ 为等距节点 B 样条.

命题 **2.4.3.** 设 $t = (t_i, \dots, t_{i+m+1}), t' = (t_i + y, \dots, t_{i+m+1} + y), 则 B_{i,t',m} = B_{i,t,m}(x - y).$

证明.

引理 2.4.4.

$$[at_i, \cdots, at_{i+m+1}]f(t) = \frac{1}{a^{m+1}}[t_i, \cdots, t_{i+m+1}]f(at)$$

推论 2.4.5. 设 $t'' = (at_i + b, \dots, at_{i+m+1} + b)$, 则

$$B_{t'',m}(x) = \frac{1}{a} B_{t,m}(\frac{x-b}{a}).$$

命题 2.4.6.

$$N^{m}(x) = \frac{x}{m}N^{m-1}(x) + \frac{m+1-x}{m}N^{m-1}(x)$$

命题 2.4.7.

$$\int_0^{m+1} N^m(x) \mathrm{d}x = 1$$

命题 2.4.8.

$$N^m(x) = N^m(m+1-x)$$

命题 2.4.9.

$$D_{+}N^{m}(x) = N^{m-1}(x) - N^{m-1}(x-1)$$

命题 2.4.10.

$$N^{m}(x) = \frac{1}{m!} \sum_{i=0}^{m+1} (-1)^{m+1-i} {m+1 \choose i} (i-x)_{+}^{m}$$

命题 2.4.11.

$$\Delta_h^r f(t) = r! h^r[t, t+h, \cdots, t+rh] f(t)$$

Chapter 3

B 样条的相关算法

3.1 de Boor 算法

考虑 B 样条函数 $s(x)=\sum_{i=1}^n c_i B_{i,m}(x),$ 求 s(x),s'(x) 在一点 $x=x_0$ 处的函数值. 设 $x_0\in[t_\mu,t_{\mu+1}],$ 则在这个区间上非零的 B 样条为 $B_{\mu-m,m}$ 到 $B_{\mu,m},$ 则

$$s(x) = \sum_{i=1}^{n} c_i B_{i,m}(x) = \sum_{i=\mu-m}^{\mu} c_i B_{i,m}(x)$$

$$= \sum_{i=\mu-m}^{\mu} c_i \left(\frac{x - t_i}{t_{i+m} - t_i} B_{i,m-1}(x) + \frac{t_{i+m+1} - x}{t_{i+m+1} - t_{i+1}} B_{i+1,m-1}(x) \right)$$

$$= \sum_{i=\mu-m+1}^{\mu} \left(\frac{t_{i+m} - x}{t_{i+m} - t_i} c_{i-1} + \frac{x - t_i}{t_{i+m} - t_i} c_i \right) B_{i,m-1}(x)$$

记 c_i 为 $c_i^{[0]}$, 则我们有如下 de Boor 算法

$$c_i^{[r]} = \frac{t_{i+m+1-r} - x}{t_{i+m+1-r} - t_i} c_{i-1}^{[r-1]} + \frac{x - t_i}{t_{i+m+1-r} - t_i} c_{i-1}^{[r-1]}$$

例 3.1.1.

命题 3.1.2.

$$s'(x) = \sum_{i=1}^{n} c_i B'_{i,m}(x) = \sum_{i=1}^{n} c_i m() = \sum_{i=2}^{n} m\left(\frac{c_i - c_{i-1}}{t_{i+m} - t_i}\right) B_{i,m-1}(x)$$

3.2 节点插入算法

问题: 考虑 $t = (t_1, \dots, t_{n+m+1})$ 对应 n 个 B 样条基 $B_{1,t}, \dots, B_{n,t}$, 在区间 $[t_\mu, t_{\mu+1})$ 内插入一个新节点 z, 得到 $\tau = (\tau_1, \dots, \tau_{n+m+2}) = (t_1, \dots, t_\mu, z, t_{\mu+1}, \dots, t_{n+m+1})$, 对应 n+1 个 B 样条基 $B_{1,\tau}, \dots, B_{n+1,\tau}$, 看 $\{B_{1,t}, \dots, B_{n,t}\}$ 与 $\{B_{1,\tau}, \dots, B_{n+1,\tau}\}$ 之间的关系.

引理 3.2.1. $S_m^t \subset S_m^{\tau}$.

证明. 任取 $s(x) \in S_m^t$

- (1) $z \neq t_{\mu}$.
- (2) $z = t_{\mu}$. 设 s(x) 在 t_{μ} 处光滑性为 p_i , 则 $s(x) \in C^{p_i} \subset C^{p_{i-1}}$.

因为 $z \in [t_{\mu}, t_{\mu+1})$,有一个简单的观察

$$\begin{cases} B_{i,t} = B_{i,\tau}, & i = 1, \dots, \mu - m - 1 \\ B_{i,t} = B_{i+1,\tau}, & i = \mu + 1, \dots, n \end{cases}$$

引理 3.2.2.

$$[x_0, \cdots, x_k]f = \frac{z-x}{x_k - x_0}[x_0, \cdots, x_{k-1}, z]f + \frac{x_k - z}{x_k - x_0}[x_1, \cdots, x_k, z]f$$

证明.

$$\begin{split} [x_0,\cdots,x_k]f &= \frac{[x_1,\cdots,x_k]f - [x_0,\cdots,x_{k-1}]f}{x_k - x_0} \\ &= \frac{[x_1,\cdots,x_{k-1},z]f - [x_0,\cdots,x_{k-1}]f + [x_1,\cdots,x_k]f - [x_1,\cdots,x_{k-1},z]f}{x_k - x_0} \\ &= \frac{(z-x_0)[x_0,\cdots,x_{k-1},z]f + (x_k-z)[x_1,\cdots,x_k,z]f}{x_k - x_0} \end{split}$$

定理 3.2.3.

$$\begin{cases} B_{\mu-m,t}(x) = B_{\mu-m,\tau}(x) + \frac{t_{\mu+1} - z}{t_{\mu+1} - t_{\mu-m+1}} B_{\mu-m+1,\tau}(x) \\ B_{i,t}(x) = \frac{z - t_i}{t_{i+m} - t_i} B_{i,\tau}(x) + \frac{t_{i+m+1} - z}{t_{i+m+1} - t_{i+1}} B_{i+1,\tau}(x) \\ B_{\mu,t}(x) = \frac{z - t_\mu}{t_{\mu+m} - t_\mu} B_{\mu,\tau}(x) + B_{\mu+1,\tau}(x) \end{cases}$$

$$s(x) = \sum_{i=1}^{n} c_i B_{i,t}(x) = \sum_{i=1}^{n+1} b_i B_{i,\tau}(x)$$

定理 **3.2.4** (Boehm 算法).

$$b_{i} = \begin{cases} c_{i} & 1 \leqslant i \leqslant \mu - m \\ \frac{t_{i+m}-z}{t_{i+m}-t_{i}} c_{i-1} + \frac{z-t_{i}}{t_{i+m}-t_{i}} c_{i} & \mu - m + 1 \leqslant i \leqslant \mu \\ c_{i-1} & \mu + 1 \leqslant i \leqslant n + 1 \end{cases}$$

例 3.2.5.

3.3 开花算法

定理 3.3.1. 对于任一 n 次多项式 F(x), 存在唯一的映射 f 满足

- (1) f 是对称的.
- (2) f 关于每个变量是仿射的.
- $(3) \ f(u, \cdots, u) = F(u)$

此时称 f 是 F 的开花多项式.

Chapter 4

习题

4.1 第九章

1. 请尝试利用差商作为插值多项式的首项系数的定义, 证明

$$[t_1, \cdots, t_r]f = [t_1, \cdots, t_r, t_{r+1}](t - t_{r+1})f.$$

证明. 设 r-1 次多项式 p(t) 是于 $[t_1, \cdots, t_r]$ 对函数 f 进行插值的插值多项式, 断言 r 次多项式 $(t-t_{r+1})p(t)$ 是于 $[t_1, \cdots, t_r, t_{r+1}]$ 对函数 $(t-t_{r+1})f$ 进行插值的插值多项式. 我们在 t_1 处进行比较, 假设 t_1 在原始的节点中出现 l 次, 下面讨论 t_{r+1} 是否是 t_1 .

• $t_{r+1} \neq t_1$. 只需比较函数与插值多项式在 t_1 处从 C^0 到 C^{l-1} 阶是否一致

$$C_0: (t_1 - t_{r+1})f(t_1) = (t_1 - t_{r+1})p(t_1)$$

$$C_1: f(t_1) + (t_1 - t_{r+1})f'(t_1) = p(t_1) + (t_1 - t_{r+1})p'(t_1)$$

$$C_{l-1}: (l-1)f^{(l-2)}(t_1) + (t_1 - t_{r+1})f^{(l-1)}(t_1) = (l-1)p^{(l-2)}(t_1) + (t_1 - t_{r+1})p^{(l-1)}(t_1)$$

• $t_{r+1} = t_1$. 需要比较函数与插值多项式在 t_1 处从 C^0 到 C^l 阶是否一致

$$C_0: 0 = 0$$

$$C_1: f(t_1) = p(t_1)$$

$$C_{l-1}: (l-1)f^{(l-2)}(t_1) = (l-1)p^{(l-2)}(t_1)$$

$$C_l: lf^{(l-1)}(t_1) = lp^{(l-1)}(t_1)$$

6. 证明

$$[t_i, t_{i+1}, \cdots, t_{i+m}](t-x)_+^{m-1} = (-1)^m [t_i, t_{i+1}, \cdots, t_{i+m}](x-t)_+^{m-1}$$

证明.

$$(t-x)_{+}^{m-1} - (-1)^{m}(x-t)_{+}^{m-1} = (t-x)^{m-1}((t-x)_{+}^{0} + (x-t)_{+}^{0}) = (t-x)^{m-1}$$