

## BEIJING UNIVERSITY OF CHEMICAL TECHNOLOGY

## TUTORIAL NOTES

# 数值分析笔记

### Tao Huang

# 目录

| 第        | 1章                | 插值法                        | 1 |
|----------|-------------------|----------------------------|---|
|          | 1.1               | 多项式插值                      | 1 |
|          | 1.2               | Lagrange 插值                | 2 |
|          | 1.3               | Newton 均差插值                | 4 |
|          | 1.4               | Hermitian 插值               | 6 |
|          | 1.5               | 分段低次插值                     | 6 |
|          | 1.6               | 三次样条插值                     | 7 |
| <b>△</b> | o 幸               | 函数逼近与 FFT                  | 9 |
| 邾        | <i>.</i> =        | 1/1/3/1917/ <del>- 7</del> |   |
|          | •                 |                            | 9 |
|          | •                 | 正交多项式                      | 9 |
|          | •                 | 正交多项式                      | _ |
|          | 2.1               | 正交多项式                      | 9 |
|          | 2.1<br>2.2<br>2.3 | 正交多项式                      | 9 |
| 第        | 2.1<br>2.2<br>2.3 | 正交多项式                      | 9 |

创建日期: 2019 年 10 月 24 日 更新日期: 2019 年 10 月 24 日

## 第1章 插值法

定义 1 (插值函数). 设函数 y = f(x) 区间 [a,b] 上有定义,且已知在点  $a \le x_0 < x_1 < \cdots < x_n \le b$  上的值  $y_0, y_1, \cdots, y_n$  ,若存在一简单函数 P(x) ,使

$$P(x_i) = y_i, \quad 0, i, \dots, n \tag{1.1}$$

成立,就称 P(x) 为 f(x) 的插值函数,点  $x_0,x_1,\cdots,x_n$  称为插值节点,[a,b] 称为插值区间,求出插值函数 P(x) 的方法称为插值法。

### 1.1 多项式插值

定义 2. 若 P(x) 是次数不超过 n 的代数多项式,即

$$P(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n \tag{1.2}$$

,其中  $a_i \in \mathcal{R}$ ,就称 P(x) 为插值多项式,相应的插值法称为多项式插值。

定理 1. 满足条件 (1.1) 的插值多项式 P(x) 是存在且唯一的。

证明. 满足条件 (1.1) 的插值多项式 P(x) 的系数  $a_0, a_1, \cdots, a_n$  有即为以下方程的解:

$$\begin{cases}
 a_0 + a_1 x_0 + \dots + a_n x_0^n \\
 a_0 + a_1 x_1 + \dots + a_n x_1^n \\
 \vdots \\
 a_0 + a_1 x_n + \dots + a_n x_n^n
\end{cases}$$
(1.3)

,此方程的系数矩阵为:

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & x_0 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & \cdots & x_1^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & x_n & \cdots & x_n^n \end{bmatrix}$$
(1.4)

,显然这是一个 Vandermonde 矩阵,其行列式:

$$\det \mathbf{A} = \prod_{i,j=0 \ i>j}^{n} (x_i - x_j) \neq 0$$
(1.5)

,故方程 (1.4) 的解  $a_0, a_1, \cdots, a_n$  存在且唯一。

## 1.2 Lagrange 插值

定义 3 (线性插值基函数). 对于点  $x_k, x_{k+1}$ , 我们定义:

$$l_k(x) == \frac{x - x_k}{x_k - x_{k+1}} \tag{1.6}$$

, 称之为线性插值基函数。

因而对于点  $x_k, x_{k+1}, x_{k+2}$  以及其对应的线性插值基函数  $l_k, l_{k+1}$  我们有:

$$l_k(x_k) = 1 (1.7)$$

$$l_k(x_{k+1}) = 0 (1.8)$$

$$l_{k+1}(x_k) = 0 (1.9)$$

$$l_{k+1}(x_{k+1}) = 1 (1.10)$$

当我们讨论其二次的情形,我们可以得到:

定义 4 (二次插值基函数). 对于点  $x_{k-1}, x_k, x_{k+1}$ , 我们定义:

$$l_k(x) = \frac{(x - x_{k-1})(x - x_{k+1})}{(x_{k-1} - x_k)(x_k - x_{k+1})}.$$
(1.11)

, 称之为二次插值基函数。

不难看出对于点  $x_{k-1}, x_k, x_{k+1}$  及其二次插值基函数  $l_k$ :

$$l_k(x_{k-1}) = 0 (1.12)$$

$$l_k(x_k) = 1 \tag{1.13}$$

$$l_k(x_{k+1}) = 0 (1.14)$$

再进一步讨论 n 次的情形,对于点  $x_0, x_1, \dots, x_n$ ,记

$$\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) \tag{1.15}$$

, 显然

$$\omega'_{n+1}(x_k) = (x_k - x_0)(x_{-1}) \cdots (x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1}) \cdots (x_k - x_n)$$
(1.16)

,我们可以得到 n 次插值基函数的一个极其简洁的记法:

定义 5 (n) 次插值基函数).

$$l_k(x) = \frac{\omega_{n+1}(x)}{(x - x_k)\omega'_{n+1}(x_k)}. (1.17)$$

已知 f(x) 在点  $a \le x_0 < x_1 < \dots < x_n \le b$  上的值  $y_0, y_1, \dots, y_n$ ,由以上基函数我们可以得到一个 n 次插值多项式:

定义 6 (Lagrange 插值).

$$L_n(x) = \sum_{k=1}^n y_k l_k(x).$$
 (1.18)

不难验证上述多项式满足条件 (1.1)。

作为数值分析重要的一环,就是要对上述近似算法进行误差分析,首先我们算出其插值余项:

定义 7 (插值余项). 对于 f(x) 及其插值函数  $L_n(x)$ , 插值余项定义为:

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x)$$
 (1.19)

,对于 Lagrange 插值的插值余项,我们有如下定理:

定理 2. 设  $f^{(n)}(x)$  在 [a,b] 连续,  $f^{(n+1)}(x)$  在 (a,b) 内存在,已知 f(x) 在点  $a \le x_0 < x_1 < \cdots < x_n \le b$  上的值  $y_0, y_1, \cdots, y_n$ ,得到的 Lagrange 插值多项式  $L_n(x)$ , $\forall x \in [a,b]$ ,插值余项:

$$|R_n(x)| \le \frac{|f^{(n+1)}(\epsilon)|}{(n+1)!} |\omega_{n+1}(x)|$$
 (1.20)

,其中  $\epsilon \in [a,b]$  依赖于 x。

证明. 易知  $R_n(x)$  在  $x_0, x_1, \dots, x_n$  的值为 0, 于是:

$$R_n(x) = K(x)(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) = K(x)\omega_{n+1}(x)$$
(1.21)

,其中 K(x) 是一个待定函数,取定值 x,作关于  $t \in [a,b]$  的函数:

$$\varphi(t) = f(t - L_n(t) - K(x)\omega_{n+1}(t)$$
 (1.22)

,易知  $\varphi(t)$  在 [a,b] 上至少有 n+2 个零点,根据 Rolle 定理 (定理 (3)), $\varphi^{(n+1)}(t)$  在 (a,b) 上至少有 1 个零点:

$$\varphi^{(n+1)}(\xi) = f^{(n+1)}(\xi) - (n+1)!K(x) = 0$$
(1.23)

, 于是:

$$K(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}. (1.24)$$

定理 3 (Rolle 定理). 如果函数 f(x) 满足:

- 在闭区间 [a,b] 上连续;
- 在开区间 (a,b) 内可导;
- 在区间端点处的函数值相等, 即 f(a) = f(b)。
- ,那么在 (a,b) 内至少有一点  $\xi(a < \xi < b)$ ,使得:

$$f'(\xi) = 0. \tag{1.25}$$

## 1.3 Newton 均差插值

要介绍 Newton 均差插值,首先要介绍均差:

定义 8 (均差). f(x) 关于点  $x_0, x_k$  的一阶均差定义为:

$$f[x_0, x_k] = \frac{f(x_k) - f(x_0)}{x_k - x_0}$$
(1.26)

,而其关于点  $x_0, x_1, \cdots, x_n$  的k 阶均差定义为:

$$f[x_0, \dots, x_k] = \frac{f[x_0, \dots, x_{k-2}, x_k] - f[x_0, \dots, x_{k-1}]}{x_k - x_{k-1}}.$$
(1.27)

,由 Rolle 定理不难证明:

定理 4.

$$f[x_0, \cdots, x_n] = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}, \quad \xi \in [a, b].$$
 (1.28)

由上述均差的定义我们不难得到:

定理 5. 对于定义在 [a,b] 上的函数 f(x), 若已知函数在点  $x_0, x_1, \dots, x_n$  上的值,  $\forall x \in [a,b]$ :

$$f(x) = f(x_0) + f[x, x_0]$$

$$f[x, x_0] = f[x_0, x_1] + f[x, x_0, x_1](x - x_1)$$

$$\vdots$$
(1.29)

$$f[x, x_0, \dots, x_{n-1}] = f[x_0, \dots, x_n] + f[x, x_0, \dots, x_n](x - x_n).$$

再结合定理(4),我们可以得到:

$$f(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + \cdots + f[x_0, \dots, x_n](x - x_0) + \cdots + (x_0, \dots, x_n]\omega_{n+1}(x)$$

$$(1.30)$$

,由此我们可以定义 Newton 均差插值:

定义 9 (Newton 均差插值). 对于定义在 [a,b] 上的函数 f(x),已知函数在点  $x_0, x_1, \dots, x_n$  上的值,  $x \in [a,b]$ , **Newton** 均差插值定义为:

$$P_n(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + \cdots + f[x_0, \cdots, x_n](x - x_0) \cdots (x - x_{n-1})$$
(1.31)

, 不难看出, 其余项为:

$$R_n(x) = f[x, x_0, \dots, x_n]\omega_{n+1}(x).$$
 (1.32)

在一些场景中,我们会遇到  $x_{i+1} - x_i = h$  为定值的情况,这时候前面的公式和定义就显得过于冗长,对于这类情况,我们要介绍差分和 Newton 前插公式:

定义 10 (差分). 对于  $x + k = x_0 + kh(k = 0, 1, \dots, n)$  的情形, 设  $f_k = f(x + k)$ , 定义 其一阶 (向前) 差分为:

$$\Delta f_k = f_{k+1} - f_k \tag{1.33}$$

, 其n 阶差分定义为:

$$\Delta^n f_k = (\mathbf{E} - \mathbf{I})^n f_k \tag{1.34}$$

, 其中 I 称为不变算子, E 称为前向算子:

$$\mathbf{I}f_k = f_k \tag{1.35}$$

$$\mathbf{E}f_k = f_{k+1} \tag{1.36}$$

,由定理(4),我们可以得到:

$$\Delta^n f_k = h^n f^{(n)}(\xi), \quad \xi \in (x_k, x_{k+n}). \tag{1.37}$$

**定义 11** (Newton 前插公式).

$$P_n(x_0 + th) = f_0 + t\Delta f_0 + \frac{t(t-1)}{2!}\Delta^2 f_0 + \dots + \frac{t(t-1)\cdots(t-n+1)}{n!}\Delta^n f_0.$$
 (1.38)

## 1.4 Hermitian 插值

定义 12 (Hermitian 插值多项式). 满足在给定的节点处:函数值相等、对应的一阶直至指定阶导数值相的插值多项式,即对于点  $x_i$ :

$$P_n^{(k)}(x_i) = f^{(k)}(x_i), \quad i = 1, 2, \dots, n$$
 (1.39)

课本上给出如下定理(不证):

定理 6. 设  $f \in C^n[a,b]$ ,  $x_0, x_1, \dots, x_n$  为 [a,b] 上的相异节点,则  $f[x_0, x_1, \dots, x_n]$  是其变量的连续函数。

由定理4,可知:

$$f[x_0, x_0, \cdots, x_0] = \frac{1}{n!} f^{(n)}(x)$$
(1.40)

,在定义9中,将  $x_0, x_1, \dots, x_n$  替换为  $x_0$ ,可以得到 Taylor 插值多项式:

定义 13 (Taylor 插值多项式).

$$P_n(x) = f(x_0) + f'(x)(x - x_0) + \dots + \frac{f^{(n)}(x)}{n!}(x - x_0)^n$$
(1.41)

. 其余项就是我们在分析中所知道的:

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1}, \quad \xi \in (a,b)$$
(1.42)

一些其他的 Hermitian 插值多项式可以轻松地由上述方法给出,在此不做赘述。

## 1.5 分段低次插值

在数值分析中,高次插值会产生 Runge 现象。即在两端处波动极大,产生明显的震荡。以 Runge 函数:

$$f(x) = \frac{1}{1 + 25x^2} \tag{1.43}$$

,为例,其函数图像及其高次插值多项式图像如 Figure 1.1所示: ,可以看到,这时候插值函数几乎是**不可用的**,因为其波动过于严重,我们因此介绍分段线性插值函数以期望解决这一问题:

定义 14 (分段线性插值). 已知 f(x) 在点  $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$  上的值  $f_0, f_1, \cdots, f_n$ ,分段线性插值函数:

$$I_k(x) = \frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}} f_k + \frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k} f_{k+1},$$

$$x_k \le x \le x_{k+1}, \quad k = 0, 1, \dots, n-1$$

$$(1.44)$$

, 它满足:

$$I_k(x) \in C[a, b]$$

$$I_k(x_k) = f_k$$
(1.45)

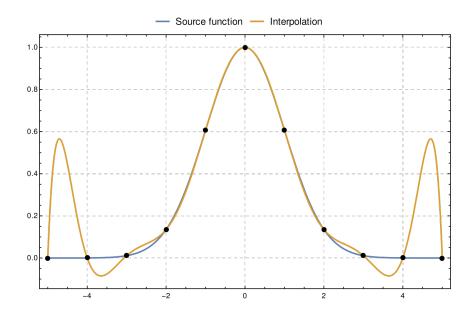


图 1.1: Runge 现象

定义 15 (分段三次 Hermitian 插值). 已知 f(x) 在点  $a=x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$  上的值  $f_0, f_1, \cdots, f_n$ ,以及导数值  $f'_0, f'_1, \cdots, f'_n$ ,分段三次 Hermitian 插值函数:

$$I_{k}(x) = \left(\frac{x - x_{k+1}}{x_{k} - x_{k+1}}\right)^{2} \left(1 + 2\frac{x - x_{k}}{x_{k+1}}\right) f_{k}$$

$$+ \left(\frac{x - x_{k}}{x_{k+1} - x_{k}}\right)^{2} \left(1 + 2\frac{x - x_{k+1}}{x_{k} - x_{k+1}}\right) f_{k+1}$$

$$+ \left(\frac{x - x_{k+1}}{x_{k} - x_{k+1}}\right)^{2} (x - x_{k}) f'_{k}$$

$$+ \left(\frac{x - x_{k}}{x_{k+1} - x_{k}}\right)^{2} (x - x_{k+1}) f'_{k+1}$$

$$(1.46)$$

,其中  $x_k \le x \le x_{k+1}$ ,  $k = 0, 1, \dots, n-1$ 。

定理 7. 设  $f \in C^4[a,b]$ ,  $I_h(x)$  为 f(x) 的分段三次 Hermitian 插值函数(多项式),则有:

$$\max_{a \le x \le b} |f(x) - I_k(x)| \le \frac{h^4}{384} \max_{a \le x \le b} |f^{(4)}(x)| \tag{1.47}$$

, 其中  $h = \max(x_{k+1} - x_k)$ 。

## 1.6 三次样条插值

定义 16 (样条 (函数)). 给定 k 个点  $t_i$ , 称为节点 (knot), 分布在一个区间 [a,b] 满足

$$a = t_0 < t_1 < \dots < t_{((k-2))} < t_{((k-1))} = b$$
 (1.48)

一个参数曲线

$$S: [a, b] \to \mathbb{R} \tag{1.49}$$

称为 n 次样条,如果

$$S \in \mathcal{C}^{n-1}(a,b) \tag{1.50}$$

并且在限制到每个子区间时,

$$S_{[t_i, t_{i+1})} \in \Pi_n \quad , i = 0, \dots k-2$$
 (1.51)

换句话说,在每个子区间或者说节点长度(knot span)

$$[t_i, t_{i+1})$$
 ,  $i = 0, \dots k - 2$  (1.52)

S 和一个 t 次多项式相同。

 $S(t_i)$  称为节点值而 $(t_i,S(t_i))$  称为内部控制点 $(internal\ control\ point)$ .  $(t_0,...,t_{k-1})$  称为节点向量 $(knot\ vector)$ . 如果节点等距分布在区间[a,b]上,我们称样条均匀(uniform),否则为非均匀(non-uniform).

定义 17 (三次样条插值). n 段三次多项式在数据点之间构建一个三次样条

- 插值特性,  $S(x_i) = f(x_i)$
- 样条相互连接,  $S_{i-1}(x_i) = S_i(x_i)$  ,  $i = 1, \dots, n-1$
- 两次连续可导, $S'_{i-1}(x_i) = S'_i(x_i)$  以及  $S''_{i-1}(x_i) = S''_i(x_i)$  ,  $i = 1, \dots, n-1$

例 1 (三次埃尔米特样条).

$$S_{i}(x) = \frac{z_{i+1}(x - x_{i})^{3} + z_{i}(x_{i+1} - x)^{3}}{6h_{i}} + \left(\frac{y_{i+1}}{h_{i}} - \frac{h_{i}}{6}z_{i+1}\right)(x - x_{i}) + \left(\frac{y_{i+1}}{h_{i}} - \frac{h_{i}}{6}z_{i}\right)(x_{i+1} - x)$$

$$(1.53)$$

以及

$$h_i = x_{i+1} - x_i (1.54)$$

,而  $z_i$  不难由如下方程解出:

$$\begin{pmatrix} 2 & \lambda_1 & & & \mu_1 \\ \mu_2 & 2 & \lambda_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \mu_{n-1} & 2 & \lambda_{n-1} \\ \lambda_n & & & \mu_n & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ \vdots \\ z_{n-1} \\ z_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \\ \vdots \\ d_{n-1} \\ d_n \end{pmatrix}$$
(1.55)

, 其中

$$\mu_j = \frac{h_{j-1}}{h_{j-1} + h_j} \tag{1.56}$$

$$\lambda_j = \frac{h_j}{h_{i-1} + h_i} \tag{1.57}$$

$$d_j = 6f[x_{j-1}, x_j, x_{j+1}] (1.58)$$

定理 8. 设  $f \in C^4[a,b]$ , S(x) 为 f(x) 的三次样条,则有:

$$\max_{a \le x \le b} |f^{(k)}(x) - S^{(k)}(x)| \le C_k \max_{a \le x \le b} |f^{(4)}(x)| h^{4-k}$$
(1.59)

,其中  $h = \max(x_{k+1} - x_k), C_0 = \frac{5}{384}, C_1 = \frac{1}{24}, C_2 = \frac{3}{8}$ 。

# 第 2 章 函数逼近与 FFT

### 2.1 正交多项式

定义 18 (正交). 函数  $f,g \in C[x_1,x_2]$  在权函数 W 的意义下正交当且仅当:

$$\langle f, g \rangle = \int_{x_1}^{x_2} f(x)g(x)W(x)dx = 0$$
 (2.1)

定义 19. 对于多项式  $f_i$ , 若  $n \neq m$ ,  $f_m$ ,  $f_n$  正交, 这些多项式则称为正交多项式(Orthogonal Polynomials)。

若  $f_i$  除了正交之外,更有  $\langle f_n, f_n \rangle = 1$  的话,则称为规范正交多项式。

定理 9 (矩). 对于权函数 W, 我们定义矩  $m_n$  为

$$m_n = \int x^n W(x) \mathrm{d}x \tag{2.2}$$

, 那么我们可以得到:

$$P_n(x) = c_n \det \begin{bmatrix} m_0 & m_1 & m_2 & \cdots & m_n \\ m_1 & m_2 & m_3 & \cdots & m_{n+1} \\ & & \vdots & & \vdots \\ m_{n-1} & m_n & m_{n+1} & \cdots & m_{2n-1} \\ 1 & x & x^2 & \cdots & x^n \end{bmatrix}$$
(2.3)

,其中  $c_n$  是任意常数

定理 10 (Favard). 对于正交函数族中的三个相邻的多项式  $f_{n+1}, f_n, f_{n-1}$ , 存在  $c_n, d_n$ , 使得

$$f_{n+1} = (x - c_n)f_n - d_n f_{n-1}$$
(2.4)

定理 11 (Christoffel-Darboux). 对于正交多项式  $f_i$ 

$$\sum_{j=0}^{n} \frac{f_j(x)f_j(y)}{h_j} = \frac{k_n}{h_n k_{n+1}} \frac{f_n(y)f_{n+1}(x) - f_{n+1}(y)f_n(x)}{x - y}$$
(2.5)

其中  $h_j, k_j$  分别是  $f_j$  的  $L_2$  模长和前导系数, 我们还可以得到

$$\sum_{j=0}^{n} \frac{f_j^2(x)}{h_j} = \frac{k_n}{h_n k_{n+1}} \left[ f'_{n+1}(x) f_n(x) - f'_n(x) f_{n+1}(x) \right]$$
 (2.6)

定理 12 (零点). 对于正交多项式  $f_i \in C[x_1, x_2]$ , n 次正交多项式  $f_n$  在  $[x_1, x_2]$  内有 n 个零点

#### Legendre 多项式

定义 20 (Legendre 多项式). 定义在区间 [-1,1] 上的权函数为  $W(x) \equiv 1$  的正交多项式  $P_i$  为 Legendre 多项式

定理 13 (递推关系). 对于 Legendre 多项式  $P_i$ 

$$(n+1)P_{n+1}(x) = (2n+1)xP_n(x) - nP_{n-1}(x)$$
(2.7)

定理 14 (Legendre 微分方程). Legendre 多项式  $P_i$  是如下 Legendre 微分方程的解

$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} \left[ \left( 1 - x^2 \right) \frac{\mathrm{d}P_n(x)}{\mathrm{d}x} \right] + n(n+1)P_n(x) = 0 \tag{2.8}$$

定理 15 (正交性). 对于 Legendre 多项式  $P_i$ 

$$\int_{-1}^{1} P_m(x) P_n(x) dx = \frac{2}{2n+1} \delta_{mn}$$
 (2.9)

定理 16 (微分形式). 对于 Legendre 多项式  $P_i$ 

$$P_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{\mathrm{d}^n}{\mathrm{d}x^n} (x^2 - 1)^n$$
 (2.10)

根据定理14 中的微分方程,我们可以定义

定义 21 (伴随 Legendre 多项式). 如下微分方程的解的函数序列

$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} \left[ (1 - x^2) \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} P_{\ell}^m(x) \right] + \left[ \ell(\ell + 1) - \frac{m^2}{1 - x^2} \right] P_{\ell}^m(x) = 0 \tag{2.11}$$

当 m=0,  $\ell$  为整数时, 方程的解即为一般的 Legendre 多项式。

定理 17 (正交性). 伴随对于 Legendre 多项式  $P_i^j$ 

$$\int_{-1}^{1} P_l^m(x) P_k^m(x) dx = \frac{(l+m)!}{(l-m)!} \frac{2}{2l+1} \delta_{kl}$$
 (2.12)

定理 18. 伴随 Legendre 多项式可以由 Legendre 多项式求 m 次导得到:

$$P_l^m(x) = (1 - x^2)^{m/2} P_l^{(m)}(x)$$
(2.13)

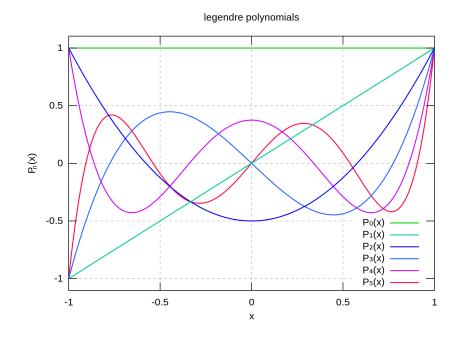


图 2.1: Legendre 多项式

#### Chebyshev 多项式

定义 22 (Chebyshev 多项式). 定义在区间 [-1,1] 上的权函数为  $W(x)=\frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$  的正交多项式  $T_i$  为(第一类)Chebyshev 多项式,并且我们有

$$T_n(\cos(\theta)) = \cos(n\theta)$$
 (2.14)

定理 19 (递推关系). 对于 Chebyshev 多项式  $T_i$ 

$$T_0(x) = 1$$
  
 $T_1(x) = x$  (2.15)  
 $T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x)$ 

定理 20 (正交性). 对于 Chebyshev 多项式  $T_i$ 

$$\int_{-1}^{1} T_n(x) T_m(x) \frac{dx}{\sqrt{1-x^2}} = \begin{cases} 0 & : n \neq m \\ \pi & : n = m = 0 \\ \pi/2 & : n = m \neq 0 \end{cases}$$
 (2.16)

定理 21. 对于函数

$$\tilde{T}(x) = \frac{1}{2^{n-1}} T_n(x) \tag{2.17}$$

. 其最大绝对值为

$$\frac{1}{2^{n-1}}\tag{2.18}$$

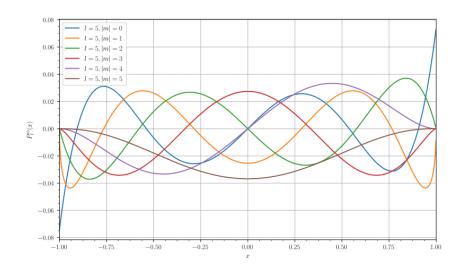


图 2.2: 伴随 Legendre 多项式

定义 23 (第二类 Chebyshev 多项式). 定义在区间 [-1,1] 上的权函数为  $W(x) = \sqrt{1-x^2}$  的正交多项式  $U_i$  为第二类 Chebyshev 多项式,满足递推关系

$$U_0(x) = 1$$
  
 $U_1(x) = 2x$   
 $U_{n+1}(x) = 2xU_n(x) - U_{n-1}(x)$ .

, 并且我们有

$$U_n(\cos(\theta)) = \frac{\sin((n+1)\theta)}{\sin \theta}$$
 (2.19)

定义 24 (切比雪夫根).  $T_n$  的 n 个根

$$x_i = \cos\left(\frac{2i-1}{2n}\pi\right) , i = 1, \dots, n$$
 (2.20)

定义 25 (Chebyshev 多项式零点插值). 插值点为切比雪夫根的多项式插值。

定理 22. Chebyshev 多项式零点插值的插值余项

$$\max_{x \in [-1,1]} |f(x) - L_n(x)| \le \frac{1}{2^n (n+1)!} \max_{x \in [-1,1]} |f^{(n+1)}(x)| \tag{2.21}$$

证明. 由定理(2)可知

$$\max_{x \in [-1,1]} |R_n(x)| \le \max_{x \in [-1,1]} \frac{|f^{(n+1)}(x)|}{(n+1)!} |\omega_{n+1}(x)| \tag{2.22}$$

,而对于 Chebyshev 多项式零点插值,由于插值节点均在切比雪夫根上,由定理 (21) 我们有

$$\max_{x \in [-1,1]} |\omega_{n+1}(x)| \le \max_{x \in [-1,1]} |\tilde{T}_n(x)|$$
$$= \frac{1}{2^n}$$

## 2.2 最佳平方逼近与最小二乘法

定义 26 (最佳平方逼近). 对于函数  $f(x) \in C[a,b]$ , C[a,b] 中的一组基构成的生成子空间  $\varphi = \operatorname{span}\{\varphi_1(x),\ldots\}$ , 最佳平方逼近是  $S(x) \in \varphi$  使得

$$\min \|f(x) - S(x)\|_{2}^{2} = \int_{a}^{b} \rho(x) [f(x) - S(x)]^{2} dx$$

$$= \int_{a}^{b} \rho(x) [f(x) - \sum_{i} a_{i} \varphi_{i}(x)]^{2} dx$$
(2.23)

,其中  $\rho(x) \in C[a,b]$  是权函数。

定理 23. 对于函数  $f(x) \in C[a,b]$ , C[a,b] 中的一组基构成的生成子空间  $\varphi = \text{span}\{\varphi_1(x), \ldots\}$ , 最佳平方逼近的结果 S(x) 满足

$$\sum_{j} \langle \varphi_k(x), \varphi_j(x) \rangle a_j = \langle \varphi_k(x), f(x) \rangle$$
 (2.24)

,上述方程组称为**法方程**。

证明. 对目标函数求导即可。

定理 24. 最佳平方逼近误差

$$||f(x) - S(x)||_2^2 = ||f(x)||_2^2 - \sum_k a_k \langle \varphi_k(x), f(x) \rangle$$
 (2.25)

例 2. 如果  $\varphi = \text{span}\{\varphi_1(x),\ldots\}$  中, $\{\varphi_1(x),\ldots\}$  是一族正交基,即

$$\langle \varphi_k(x), \varphi_j(x) \rangle = 0, \forall j, k, j \neq k$$
 (2.26)

, 于是方程 (2.24) 变为

$$\langle \varphi_k(x), \varphi_k(x) \rangle a_k = \langle \varphi_k(x), f(x) \rangle$$
 (2.27)

,于是我们可以得到结果

$$S^*(x) = \sum_{i} \frac{\langle \varphi_k(x), f(x) \rangle}{\langle \varphi_k(x), \varphi_k(x) \rangle} \varphi_i(x)$$
 (2.28)

定义 27 (最小二乘法). 对于一族函数值  $f(x_i), x_i \in [a, b]$ , C[a, b] 中的一组基构成的生成子空间  $\varphi = \operatorname{span}\{\varphi_1(x), \ldots\}$ ,最小二乘法就是找到函数  $S(x) \in \varphi$  使得

$$\min \sum_{j} [f(x_j) - \sum_{i} a_i \varphi_i(xx_j)]^2$$
(2.29)

注解 1. 要构造关于区间 [a,b] 上的正交函数族, 可以使用定理10, 并且

$$c_n = \frac{\langle xy_n, y_n \rangle}{\langle y_n, y_n \rangle} \tag{2.30}$$

$$d_n = \frac{\langle y_n, y_n \rangle}{\langle y_{n-1}, y_{n-1} \rangle} \tag{2.31}$$

## 2.3 快速傅里叶变换

定义 28 (离散傅里叶变换). 对于 N 点序列  $\{x_n\} := x_0, x_1, \dots, x_{N-1}$ ,它的**离散傅里叶**变换( $Discrete\ Fourier\ Transform,\ DFT)为$ 

$$X_{k} = \sum_{n=0}^{N-1} x_{n} \cdot \exp\left(-\frac{i2\pi}{N}kn\right)$$

$$= \sum_{n=0}^{N-1} x_{n} \cdot \left[\cos\left(\frac{2\pi}{N}kn\right) - i \cdot \sin\left(\frac{2\pi}{N}kn\right)\right]$$
(2.32)

注解 2. 上述公式可以分解为

$$X_{k} = \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m} \exp{-\frac{2\pi i}{N}(2m)k} + \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m+1} \exp{-\frac{2\pi i}{N}(2m+1)k}$$

$$= \underbrace{\sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m} \exp{-\frac{2\pi i}{N/2}mk}}_{\text{DFT of even-indexed part of } x_{n}} + \exp{\left(-\frac{2\pi i}{N}k\right)} \underbrace{\sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m+1} \exp{-\frac{2\pi i}{N/2}mk}}_{\text{DFT of odd-indexed part of } x_{n}}$$

$$= E_{k} + \exp{\left(-\frac{2\pi i}{N}k\right)} O_{k}$$
(2.33)

而

$$X_{k+\frac{N}{2}} = \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m} e^{-\frac{2\pi i}{N/2} m(k+\frac{N}{2})} + e^{-\frac{2\pi i}{N}(k+\frac{N}{2})} \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m+1} e^{-\frac{2\pi i}{N/2} m(k+\frac{N}{2})}$$

$$= \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m} e^{-\frac{2\pi i}{N/2} mk} e^{-2\pi mi} + e^{-\frac{2\pi i}{N} k} e^{-\pi i} \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m+1} e^{-\frac{2\pi i}{N/2} mk} e^{-2\pi mi}$$

$$= \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m} e^{-\frac{2\pi i}{N/2} mk} - e^{-\frac{2\pi i}{N} k} \sum_{m=0}^{N/2-1} x_{2m+1} e^{-\frac{2\pi i}{N/2} mk}$$

$$= E_k - e^{-\frac{2\pi i}{N} k} O_k$$

$$(2.34)$$

,于是我们能将 DFT 问题分解为

$$X_{k} = E_{k} + \exp\left(-\frac{2\pi i}{N}k\right)O_{k}$$

$$X_{k+\frac{N}{2}} = E_{k} - \exp\left(-\frac{2\pi i}{N}k\right)O_{k}$$
(2.35)

,这就是 Cooley-Tukey 快速傅里叶算法的核心。

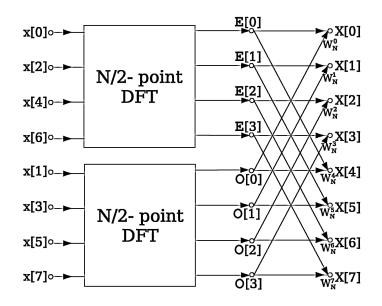


图 2.3: 快速傅里叶变换的流程的例子,在这里,对  $X_k$  的计算先被分为奇  $O_k$  偶  $E_k$  两个部分,再,经由"蝶形"算法对结果进行合并。

## 第3章 数值微积分

#### 3.1 数值积分

定义 29. 数值积分 数值积分是指对积分

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \tag{3.1}$$

的数值近似计算。

定理 25 (矩形公式). 最简单的, 我们可以使用 f(x) 的插值函数对数值积分进行近似, 比如, 当插值函数为常数时, 我们可以得到

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx (b - a) f\left(\frac{a + b}{2}\right)$$
(3.2)

, 插值函数为一次函数时, 我们可以得到

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx (b - a) \left( \frac{f(a) + f(b)}{2} \right)$$
 (3.3)

, 如果我们使用分段线性插值, 我们可以得到

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx \frac{b-a}{n} \left( \frac{f(a)}{2} + \sum_{k=1}^{n-1} \left( f\left(a + k \frac{b-a}{n}\right) \right) + \frac{f(b)}{2} \right)$$
(3.4)

,取不同的插值点就可以得到不同的近似计算结果,该种方法称为矩形公式。

# 参考文献

[1] 李庆扬. 数值分析  $($^{5}$  版). 北京: 清华大学出版社, 2008.