数值分析理论作业

学号: 231501025, 姓名: 张树威

问题 1. §2.T26

已知函数 y = f(x) 在若干点的函数值:

$$f(1) = 1, f(2) = 3, f(4) = 4, f(5) = 2,$$

且 f''(1) = f''(5) = 0. 试求 f(x) 的自然三次样条函数 $S_N(x)$, 并求 f(3) 的近似值.

根据自然三次样条插值的公式可以计算: $d_i = 6f[x_{i-1}, x_i, x_{i+1}]$, 得 $d_2 = -3$, $d_3 = -5$, 接着解线性方程组:

$$\begin{pmatrix} 2 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_2 \\ \alpha_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} d_2 \\ d_3 \end{pmatrix}$$

得到 $\alpha_2 = -\frac{14}{15}$, $\alpha_3 = -\frac{34}{15}$, 由题意知 $\alpha_1 = \alpha_4 = 0$. 代入公式可得:

$$S(x) = \begin{cases} -\frac{7}{45}(x-1)^3 + 1 + 2(x-1) + \frac{7}{35}(x-1), & x \in [1,2]; \\ -\frac{7}{90}(4-x)^3 - \frac{17}{90}(x-2)^3 + 3 + \frac{1}{2}(x-2) + \frac{4}{9}(x-2) + \frac{28}{45}, & x \in [2,4]; \\ -\frac{7}{45}(5-x)^3 + 4 - 2(x-4) - \frac{17}{45}(x-4) + \frac{17}{45}, & x \in [4,5]. \end{cases}$$

则 $f(3) \approx S(3) = \frac{43}{10}$.

问题 2. §2.T27

已知 f(x) 在若干点的函数值: f(1) = 1, f(2) = 3, f(4) = 4, f(5) = 2, 以及 f'(1) = 1, f'(5) = -4. 求完备 三次样条插值函数 $S_C(x)$, 并计算 f(1.5) 和 f(3) 的近似值.

由前一题和题目的条件可知: $d_1=6, d_2=-3, d_3=-5, d_4=-12$. 解线性方程组

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & & \\ \frac{1}{2} & 2 & \frac{1}{2} & \\ & \frac{1}{2} & 2 & \frac{1}{2} \\ & & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \alpha_3 \\ \alpha_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \\ d_3 \\ d_4 \end{pmatrix},$$

再代入公式可得

$$S_C(x) = \begin{cases} -\frac{1}{21}(x-1)^3 + \frac{11}{21}(2-x)^3 + \frac{18}{7}(x-1) + \frac{10}{21}, & x \in [1,2] \\ -\frac{12}{42}(x-2)^3 - \frac{1}{42}(4-x)^3 + \frac{15}{7}(x-2) - \frac{6}{7}, & x \in [2,4] \\ -\frac{13}{21}(5-x)^3 - \frac{4}{21}(x-4)^3 - \frac{24}{7}(x-4) + \frac{118}{21}, & x \in [4,5] \end{cases}$$

$$\mathbb{M} f(1.5) \approx S_C(1.5) = \frac{51}{28}, f(3) \approx S_C(3) = 5.$$

问题 3. §2.T28

函数 f(x) 在 [a,b] 上一次连续可微, 给定节点组 $a=x_1 < x_2 < \cdots < x_{n+1} = b$, 及节点处函数值: $f(x_j)=f_j, j=1,\cdots,n+1$. 设函数

$$S(x) = \begin{cases} S_1(x), & x \in [x_1, x_2], \\ \dots & \dots \\ S_i(x), & x \in [x_i, x_{i+1}], \\ \dots & \dots \\ S_n(x), & x \in [x_n, x_{n+1}] \end{cases}$$

一次连续可微, 且 $S_i(x)$, $i=1,2,\cdots,n$ 是不高于二次的多项式, 满足

$$S(x_i) = f_i, j = 1, \cdots, n+1,$$

则称 S(x) 为函数 f(x) 的"二次样条插值函数". 试给出一种边界条件下的 S(x) 的计算方法, 注意设计的 算法应采用尽可能少的未知量 (如以节点处的导数为未知量).

设 $S_i(x) = a_i x^2 + b_i x + c_i$, 则共需要求 3n 个未知量. 假设已知插值节点处的函数值及导数值, 得到

$$S_i(x_i) = f_i, S_i(x_{i+1}) = f_{i+1}, i = 1, 2, \dots, n,$$

 $S'_i(x_{i+1}) = S'_{i+1}(x_{i+1}), i = 1, 2, \dots, n-1,$

再加上边界条件 $S'_1(x_1+0) = f'(x_1+0)$, 共有 3n 个方程. 下面尝试解这个方程组.

在 $[x_1, x_2]$ 上, 有方程组

$$\begin{cases} a_1 x_1^2 + b_1 x_1 + c_1 = f_1, \\ a_1 x_2^2 + b_1 x_2 + c_1 = f_2, \\ 2a_1 x_1 + b_1 = f'(x_i + 0). \end{cases}$$

其系数矩阵的行列式 $(x_1-x_2)^2 > 0$,故该方程有唯一解,即能求得 $S_1(x)$ 的表达式,然后在第二段利用两个函数值和 $S_2'(x_2+0) = S_1'(x_2-0)$ 可以求得 $S_2(x)$,以此类推可以求得 S(x).

Algorithm 1 给定初始节点导数值的二次样条插值函数各段的系数

```
Require: 节点组 x_1, x_2, \dots, x_{n+1}, 函数值 f_1, f_2, \dots, f_{n+1}, 导数值 df_1
Ensure: S(x) 各段的系数 a_i, b_i, c_i, i = 1, 2, \dots, n
  1: function Spline(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}, f_1, f_2, \dots, f_{n+1}, df_1)
           for k = 1, 2, \dots, n do
                 \Delta_i \leftarrow (x_{i+1} - x_i)^2;
  3:
                 A_{i} \leftarrow (x_{i+1} - x_{i})df_{i} + (f_{i+1} - f_{i}); 
B_{i} \leftarrow (x_{i+1}^{2} - x_{i}^{2})df_{i} - 2x_{i}(f_{i+1} - f_{i});
  4:
  5:
                 C_i \leftarrow x_i^2 x_{i+1} df_i + x_{i+1}^2 f_i + 2x_i^2 f_{i+1} - 2x_i x_{i+1} f_i - x_i^2 f_{i+1} - x_i x_{i+1}^2 df_i;
  6:
                 a_i \leftarrow A_i/\Delta_i, b_i \leftarrow B_i/\Delta_i, c_i \leftarrow C_i/\Delta_i;
  7:
                 if i \neq n then
  8:
                      df_{i+1} \leftarrow 2a_i x_{i+1} + b_i;
 9:
                 end if
 10:
           end for
11:
           输出 a_i, b_i, c_i, i = 1, 2, \dots, n, 停机.
 12:
13: end function
```

问题 4. §3.T2

设函数 f(x) 在区间 [a,b] 上连续, 试证明 f(x) 的 n 次最佳一致逼近多项式是 f(x) 在 [a,b] 上的某一个 Lagrange 插值多项式.

设 f(x) 的 n 次最佳一致逼近多项式为 p(x),由 Chebychev 定理可知 f(x) - p(x) 在 [a,b] 上存在一个至少有 n+2 个点构成的交错点组,则 f(x) - p(x) 在 [a,b] 上至少有 n+1 个零点,记为 $x_0 < x_1 < \cdots < x_n$,即 $p(x_i) = f(x_i), i = 0, 1, \cdots, n$. 对 f(x) 在 x_0, x_1, \cdots, x_n 上插值,得到 n 次 Lagrange 插值多项式 $L_n(x)$,也有 $L_n(x_i) = f(x_i), i = 0, 1, \cdots, n$. 于是 $p(x_i) = L_n(x_i), i = 0, 1, \cdots, n$,而 p(x) 和 $L_n(x)$ 是至多 n 次多项式,故 p(x) = L(x). 即 f(x) 的 n 次最佳一致逼近多项式是 f(x) 在 [a,b] 上的某一个 Lagrange 插值多项式.

问题 5. §3.T4

记 $H_2 = Span\{1, x, x^2\}$ 是二次多项式空间. 求 $p(x) \in H_2$ 使得 $\max_{x \in [0,2]} |x^3 - p(x)|$ 达到最小.

 $\max_{x \in [0,2]} |x^3 - p(x)| = \max_{x \in [-1,1]} |(x+1)^3 - p(x+1)|, 而在 [-1,1] 上, 无穷范数最小的三次首一多项式为 <math display="block">\frac{1}{4}T_3(x) = x^3 - \frac{3}{4}x,$ 于是 $(x+1)^3 - p(x+1) = x^3 - \frac{3}{4}x,$ 可以解得

$$p(x) = 3x^2 + \frac{15}{4}x + 1.$$

问题 6. §3.T6

设 f(x) 在区间 [a,b] 上连续, 试证 f(x) 的零次最佳一致逼近多项式是

$$p(x) = \frac{M+m}{2},$$

其中

$$M = \max_{a \le x \le b} f(x), m = \min_{a \le x \le b} f(x).$$

设 p(x) = C 是 f(x) 的零次最佳一致逼近多项式, 则 $m - C \le f(x) - p(x) \le M - C$, 所以

$$\max_{0 \le x \le 2} |f(x) - p(x)| = \max\{|m - C|, |M - C|\},\$$

而 $\max\{|m-C|,|M-C|\}=\frac{|m-C|+|M-C|}{2}+\frac{||m-C|-|M-C||}{2}\geq\frac{|(m-C)-(M-C)|}{2}=\frac{M-m}{2}.$ 取等当且仅当 $(m-C)(M-C)\leq 0$ 且 |m-C|=|M-C|,即 $C=\frac{M+m}{2}$.所以 f(x) 的零次最佳一致逼近多项式为 $p(x)=\frac{M+m}{2}$.