

## assn02

March 28, 2025

### 1 1(3)

$$f(1) = 0, \quad f(-1) = -3, \quad f(2) = 4.$$

$$x_0 = 1, \quad x_1 = -1, \quad x_2 = 2$$

使用牛顿插值法。

#### 1.1 Answer

牛顿插值多项式可表示为

$$P(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1).$$

$$\begin{aligned} f[x_0, x_1] &= \frac{-3 - 0}{-1 - 1} = \frac{3}{2} \\ f[x_1, x_2] &= \frac{4 - (-3)}{2 - (-1)} = \frac{7}{3} \\ f[x_0, x_1, x_2] &= \frac{\frac{7}{3} - \frac{3}{2}}{2 - 1} = \frac{5}{6} \end{aligned}$$

因此有

$$P(x) = \frac{3}{2}(x - 1) + \frac{5}{6}(x - 1)(x + 1)$$

### 2 3

给出  $\cos x, 0 \leq x \leq 90^\circ$  的函数表, 步长  $h = 1' = (\frac{1}{60})^\circ$ 。若函数表具有 5 位有效数字, 研究用线性插值求  $\cos x$  近似值时的总误差界。

## 2.1 Answer

### 1. 舍入误差

由于表格中的数字保留 5 位有效数字，舍入误差界限为

$$\delta \leq 0.5 \times 10^{-5},$$

### 2. 线性插值误差

当在相邻的表格点  $z_i$  与  $z_{i+1}$  之间（间距  $h = 1'$ ）使用线性插值时，对于一个  $C^2$  函数  $f(z) = \cos z$ ，插值误差满足

$$E_{\text{interp}} \leq \frac{M}{8} (z_{i+1} - z_i)^2,$$

其中

$$M = \max_{z \in [z_i, z_{i+1}]} |f''(z)|.$$

$f(z) = \cos z$  时，其二阶导数为  $f''(z) = -\cos z$ ，因此有  $|f''(z)| \leq 1$ 。

$h = 1' = \pi/10800 \text{ rad}$ ，则

$$E_{\text{interp}} \leq \frac{1}{8} \left( \frac{\pi}{10800} \right)^2.$$

计算得

$$\left( \frac{\pi}{10800} \right)^2 = \frac{\pi^2}{10800^2} \approx \frac{9.87}{116640000} \approx 8.46 \times 10^{-8},$$

所以

$$E_{\text{interp}} \leq \frac{8.46 \times 10^{-8}}{8} \approx 1.06 \times 10^{-8}.$$

### 3. 总误差界

$$E_{\text{total}} \lesssim \delta + E_{\text{interp}} \approx 5 \times 10^{-6} + 1.06 \times 10^{-8},$$

因此，总误差界主要由舍入误差主导。

最终我们有

$$\boxed{E_{\text{total}} \lesssim 5 \times 10^{-6}.}$$

## 3 4(2)

设  $x_0, x_1, \dots, x_n$  是互异节点，求证对于  $k = 1, 2, \dots, n$ ，有

$$\sum_{j=0}^n (x_j - x)^k \ell_j(x) \equiv 0.$$

### 3.1 Proof

$$\sum_{j=0}^n (x_j - x)^k \ell_j(x) \equiv \sum_{j=0}^n \ell_j(x) \sum_{m=0}^k (-1)^m x^m x_j^{k-m}$$

由公式 2.17 知,

$$\sum_{i=0}^n x_i^k \ell_i(x) \equiv x^k$$

因此,

$$\begin{aligned} \sum_{j=0}^n (x_j - x)^k \ell_j(x) &\equiv \sum_{m=0}^k \sum_{j=0}^n (-1)^m x^m x_j^{k-m} \ell_j(x) \\ &\equiv \sum_{m=0}^k (-1)^m x^m \sum_{j=0}^n x_j^{k-m} \ell_j(x) \\ &\equiv \sum_{m=0}^k (-1)^m x^m x^{k-m} \\ &\equiv (x - x)^k \\ &\equiv 0 \end{aligned}$$

## 4 6

给出区间

$$-4 \leq x \leq 4$$

上的等距函数表, 用二次插值来近似  $f(x) = e^x$ , 并要求截断误差不超过  $10^{-6}$ . 问函数表的步长  $h$  应为多少?

### 4.1 Answer

对于在三个节点  $x_0, x_1, x_2$  进行二次插值, 在区间  $[x_0, x_2]$  内任一点  $x$  的插值误差为

$$R(x) = \frac{f^{(3)}(\xi)}{3!} (x - x_0)(x - x_1)(x - x_2),$$

其中  $\xi$  取自  $[x_0, x_2]$  内的某一点, 节点是等距的, 且步长为  $h$ 。

设三个连续节点为

$$x_0, \quad x_1 = x_0 + h, \quad x_2 = x_0 + 2h.$$

设

$$t = x - x_0, \quad \text{其中 } t \in [0, 2h].$$

则误差可以写成

$$R(t) = \frac{f^{(3)}(\xi)}{6} t(t-h)(t-2h).$$

当  $t \in [0, 2h]$

$$|P(t)| = |t(t-h)(t-2h)|$$

的最大值。经过求导可以发现，绝对值最大处出现在

$$t = h \left( 1 \pm \frac{1}{\sqrt{3}} \right)$$

处，因此有

$$\max_{t \in [0, 2h]} |t(t-h)(t-2h)| = \frac{2h^3}{3\sqrt{3}}.$$

于是，任意子区间上的最大插值误差限为

$$|R(x)| \leq \frac{M_3}{6} \cdot \frac{2h^3}{3\sqrt{3}} = \frac{M_3 h^3}{9\sqrt{3}},$$

其中

$$M_3 = \max_{x \in [-4, 4]} |f^{(3)}(x)|.$$

由于

$$f(x) = e^x, \quad f^{(3)}(x) = e^x,$$

故

$$|f^{(3)}(x)| = e^x.$$

在区间  $[-4, 4]$  上，最大值出现在  $x = 4$  处，因此

$$M_3 = e^4.$$

故截断误差满足

$$\frac{e^4 h^3}{9\sqrt{3}} \leq 10^{-6}.$$

解得

$$h^3 \leq \frac{9\sqrt{3} 10^{-6}}{e^4}.$$

取立方根可得

$$h \leq \left( \frac{9\sqrt{3} 10^{-6}}{e^4} \right)^{\frac{1}{3}}.$$

## 5 7

证明  $n$  阶均差有下列性质

### 5.1 性质 (1)

**描述:**

若

$$F(x) = c f(x),$$

则

$$F[x_0, x_1, \dots, x_n] = c f[x_0, x_1, \dots, x_n].$$

**证明:**

使用数学归纳法。

- **归纳基** ( $n = 0$ ):

$$F[x_0] = F(x_0) = c f(x_0) = c f[x_0].$$

因此性质 (1) 对  $n = 0$  成立.

- **归纳步:**

假设性质 (1) 对任意  $0 \leq k \leq n-1$  成立, 即证明

$$F[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{F[x_1, x_2, \dots, x_n] - F[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0}.$$

根据归纳假设, 我们有

$$F[x_1, x_2, \dots, x_n] = c f[x_1, x_2, \dots, x_n] \quad \text{和} \quad F[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}] = c f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}].$$

因此,

$$F[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{c f[x_1, x_2, \dots, x_n] - c f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0} = c \frac{f[x_1, x_2, \dots, x_n] - f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0}.$$

根据  $f[x_0, x_1, \dots, x_n]$  的定义, 有

$$F[x_0, x_1, \dots, x_n] = c f[x_0, x_1, \dots, x_n].$$

性质 (1) 得证。

## 5.2 性质 (2)

**描述:**

若

$$F(x) = f(x) + g(x),$$

则

$$F[x_0, x_1, \dots, x_n] = f[x_0, x_1, \dots, x_n] + g[x_0, x_1, \dots, x_n].$$

**证明:**

再次运用数学归纳法。

- **归纳基** ( $n = 0$ ):

$$F[x_0] = F(x_0) = f(x_0) + g(x_0) = f[x_0] + g[x_0].$$

因此性质 (2) 对  $n = 0$  成立.

- **归纳步:**

假设性质 (2) 对  $0 \leq k \leq n-1$  成立, 根据

$$F[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{F[x_1, x_2, \dots, x_n] - F[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0}.$$

使用归纳假设

$$F[x_1, x_2, \dots, x_n] = f[x_1, x_2, \dots, x_n] + g[x_1, x_2, \dots, x_n],$$

以及

$$F[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}] = f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}] + g[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}].$$

带入得到,

$$\begin{aligned} F[x_0, x_1, \dots, x_n] &= \frac{\left(f[x_1, x_2, \dots, x_n] + g[x_1, x_2, \dots, x_n]\right) - \left(f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}] + g[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]\right)}{x_n - x_0} \\ &= \frac{f[x_1, x_2, \dots, x_n] - f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0} + \frac{g[x_1, x_2, \dots, x_n] - g[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0} \\ &= f[x_0, x_1, \dots, x_n] + g[x_0, x_1, \dots, x_n]. \end{aligned}$$

性质 (2) 得证。

## 6 8

已知

$$f(x) = x^7 + x^4 + 3x + 1,$$

求

$$f[2^0, 2^1, \dots, 2^7] \quad \text{and} \quad f[2^0, 2^1, \dots, 2^8].$$

### 6.1 Answer

根据 n 阶分差定义我们有

$$f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}$$

其中  $\xi \in [x_0, x_n]$

对于  $f(x) = x^7 + x^4 + 3x + 1$

1.  $2^0, 2^1, \dots, 2^7$ : 7 阶导为 7! 故

$$f[2^0, 2^1, \dots, 2^7] = 1.$$

2.  $2^0, 2^1, \dots, 2^8$ : 8 阶导为 0 故

$$f[2^0, 2^1, \dots, 2^8] = 0.$$

因此

$$\boxed{f[2^0, 2^1, \dots, 2^7] = 1 \quad \text{and} \quad f[2^0, 2^1, \dots, 2^8] = 0.}$$

## 7 9

证明

$$\Delta(f_k g_k) = f_k \Delta g_k + g_{k+1} \Delta f_k.$$

## 7.1 Proof

根据差分的定义我们有

$$\Delta(f_k g_k) = f_{k+1} g_{k+1} - f_k g_k.$$

故

$$f_{k+1} g_{k+1} - f_k g_k = [f_{k+1} g_{k+1} - f_k g_{k+1}] + [f_k g_{k+1} - f_k g_k].$$

$$f_{k+1} g_{k+1} - f_k g_{k+1} = g_{k+1} (f_{k+1} - f_k) = g_{k+1} \Delta f_k,$$

$$f_k g_{k+1} - f_k g_k = f_k (g_{k+1} - g_k) = f_k \Delta g_k.$$

$$\Delta(f_k g_k) = g_{k+1} \Delta f_k + f_k \Delta g_k,$$

因此

$$\boxed{\Delta(f_k g_k) = f_k \Delta g_k + g_{k+1} \Delta f_k.}$$

原式得证。

## 8 10

证明

$$\sum_{k=0}^{n-1} f_k \Delta g_k = f_n g_n - f_0 g_0 - \sum_{k=0}^{n-1} g_{k+1} \Delta f_k,$$

## 8.1 Proof

裂项得到

$$f_n g_n - f_0 g_0 = \sum_{k=0}^{n-1} (f_{k+1} g_{k+1} - f_k g_k).$$

又因为

$$\Delta(f_k g_k) = f_k \Delta g_k + g_{k+1} \Delta f_k.$$

所以

$$f_{k+1} g_{k+1} - f_k g_k = f_k \Delta g_k + g_{k+1} \Delta f_k.$$

代入得到

$$f_n g_n - f_0 g_0 = \sum_{k=0}^{n-1} (f_k \Delta g_k + g_{k+1} \Delta f_k) = \sum_{k=0}^{n-1} f_k \Delta g_k + \sum_{k=0}^{n-1} g_{k+1} \Delta f_k.$$

因此

$$\boxed{\sum_{k=0}^{n-1} f_k \Delta g_k = f_n g_n - f_0 g_0 - \sum_{k=0}^{n-1} g_{k+1} \Delta f_k.}$$

原式得证。

## 9 11

证明

$$\sum_{j=0}^{n-1} \Delta^2 y_j = \Delta y_n - \Delta y_0$$

### 9.1 Proof

裂项得到

$$\Delta y_n - \Delta y_0 = \sum_{j=0}^{n-1} \Delta y_{j+1} - \Delta y_j = \sum_{j=0}^{n-1} \Delta^2 y_j$$

原式得证。

## 10 12

给定多项式

$$f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i = a_n (x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n)$$

有  $n$  个互不相同的根。证明

$$\sum \frac{x_j^k}{f'(x_j)} = \begin{cases} 0, & 0 \leq k \leq n-2 \\ a_n^{-1}, & k = n-1 \end{cases}$$

### 10.1 Proof

设

$$\omega_n(x) = (x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n)$$

原式可化为

$$\sum_{j=1}^n \frac{x_j^k}{f'(x_j)} = \sum_{j=1}^n \frac{x_j^k}{a_n \omega'_n(x_j)}$$

$$\omega'_n(x_j) = \prod_{k \neq j} (x_j - x_k)$$

令  $g(x) = x^k$ , 则  $g[\dots] = \sum_{j=1}^n \frac{x_j^k}{\omega'_n(x_j)}$

又因为



$$g[\dots] = \frac{g^{(n-1)}(\xi)}{(n-1)!}$$

故

$$= \frac{1}{a_n} g[\dots] = \begin{cases} 0, & k \leq n-2 \\ a_n^{-1}, & \text{otherwise} \end{cases}$$

原式得证。

## 11 13

构造一个 3 次的多项式  $P(x)$ , 使得它满足

$$\begin{aligned} P(x_0) &= f(x_0), \\ P'(x_0) &= f'(x_0), \\ P''(x_0) &= f''(x_0), \\ P(x_1) &= f(x_1). \end{aligned}$$

### 11.1 Answer

令

$$P(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)^2 + a_3(x - x_0)^3.$$

那么有

$$\begin{aligned} P(x_0) &= a_0, \\ P'(x) &= a_1 + 2a_2(x - x_0) + 3a_3(x - x_0)^2, \quad \text{所以} \quad P'(x_0) = a_1, \\ P''(x) &= 2a_2 + 6a_3(x - x_0), \quad \text{所以} \quad P''(x_0) = 2a_2. \end{aligned}$$

由给定条件可得

$$\begin{aligned} a_0 &= f(x_0), \\ a_1 &= f'(x_0), \\ 2a_2 &= f''(x_0) \quad \Rightarrow \quad a_2 = \frac{f''(x_0)}{2}. \end{aligned}$$

另外,

$$P(x_1) = f(x_1).$$

由于

$$P(x_1) = a_0 + a_1(x_1 - x_0) + a_2(x_1 - x_0)^2 + a_3(x_1 - x_0)^3,$$

将  $a_0, a_1, a_2$  的表达式代入, 得到

$$f(x_0) + f'(x_0)(x_1 - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2}(x_1 - x_0)^2 + a_3(x_1 - x_0)^3 = f(x_1).$$

求解  $a_3$  得

$$a_3 = \frac{f(x_1) - f(x_0) - f'(x_0)(x_1 - x_0) - \frac{f''(x_0)}{2}(x_1 - x_0)^2}{(x_1 - x_0)^3}.$$

因此，所求的多项式为

$$f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2}(x - x_0)^2 + \frac{f(x_1) - f(x_0) - f'(x_0)(x_1 - x_0) - \frac{f''(x_0)}{2}(x_1 - x_0)^2}{(x_1 - x_0)^3}(x - x_0)^3.$$