

数值分析 期末速通教程

4. 数值积分与数值微分

4.1 插值型求积公式

[例4.1.1] 求求积公式 $\int_{-h}^h f(x)dx \approx A_{-1} \cdot f(-h) + A_0 \cdot f(0) + A_1 \cdot f(h)$ 中的待定系数, s.t. 代数精度尽量高, 并指出其代数精度.

[解] 分别带入 $f(x) = 1, x, x^2$ 得:
$$\begin{cases} A_{-1} + A_0 + A_1 = 2h \\ -h \cdot A_{-1} + h \cdot A_1 = 0 \\ h^2 \cdot A_{-1} + h^2 \cdot A_1 = \frac{2}{3}h^3 \end{cases}, \text{解得: } \begin{cases} A_{-1} = \frac{h}{3} \\ A_0 = \frac{4}{3}h \\ A_1 = \frac{h}{3} \end{cases}, \text{故代数精度} \geq 2.$$

因 $\int_{-h}^h x^3 dx = 0 = \frac{h}{3}(-h)^3 + \frac{h}{3}h^3$, $\int_{-h}^h x^4 dx = \frac{2}{5}h^5 \neq \frac{h}{3}(-h)^3 \cdot 4 + \frac{h}{3}h^4$, 故代数精度 = 3.

[定理4.1.1] 给定 $(n+1)$ 个相异节点, 可唯一确定一个至少有 n 次代数精度的求积公式

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{i=0}^n A_i \cdot f(x_i).$$

[证] 设该求积公式至少有 m 次代数精度. 分别带入 $f(x) = x^k$ ($k = 0, 1, \dots, m$) 得:

$$\begin{cases} A_0 + A_1 + \dots + A_n = C_0 \\ A_0 x_0 + A_1 x_1 + \dots + A_n x_n = C_1 \\ A_0 x_0^2 + A_1 x_1^2 + \dots + A_n x_n^2 = C_2 \\ \dots \\ A_0 x_0^m + A_1 x_1^m + \dots + A_n x_n^m = C_m \end{cases}, \text{其中 } C_k = \int_a^b \rho(x) \cdot x^k dx \quad (k = 0, 1, \dots, m).$$

$m = n$ 且 x_i ($i = 0, 1, \dots, n$) 互异时, 上述方程有唯一解 A_0, A_1, \dots, A_n .

[定理4.1.2] [插值型求积公式] $\int_a^b \rho(x) \cdot f(x) dx \approx \sum_{i=0}^n A_i \cdot f(x_i)$, 积分余项

$$E_n(f) = \int_a^b \rho(x) \cdot R_n(x) dx = \int_a^b \rho(x) \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x) dx, \text{ 其中}$$

$$A_i = \int_a^b \rho(x) \cdot l_i(x) dx \quad (i = 0, 1, \dots, n), \quad l_i \quad (i = 0, 1, \dots, n) \text{ 为 Lagrange 插值基函数.}$$

[注] $\rho(x) = 1$ 时, 有 $\int_a^b x^m dx = \sum_{i=0}^n A_i x^m \quad (0 \leq m \leq n)$. 取 $x = 1$ 得: $\sum_{i=0}^n A_i = b - a$.

[例4.1.2] 求区间 $[0, 1]$ 上以 3 个节点 $x_0 = \frac{1}{4}, x_1 = \frac{1}{2}, x_2 = \frac{3}{4}$ 为求积节点的插值型求积公式.

[解] $\int_0^1 f(x) dx \approx \sum_{i=0}^2 A_i \cdot f(x_i)$, 其中:

$$\textcircled{1} A_0 = \int_0^1 l_0(x) dx = \int_0^1 \frac{\left(x - \frac{1}{2}\right) \left(x - \frac{3}{4}\right)}{\left(\frac{1}{4} - \frac{1}{2}\right) \left(\frac{1}{4} - \frac{3}{4}\right)} dx = \frac{2}{3}.$$

$$\textcircled{2} A_1 = \int_0^1 l_1(x) dx = -\frac{1}{3}.$$

$$\textcircled{3} A_2 = \int_0^1 l_2(x) dx = \frac{2}{3}.$$

$$\text{故 } \int_0^1 f(x) dx \approx \frac{2}{3} f\left(\frac{1}{4}\right) - \frac{1}{3} f\left(\frac{1}{2}\right) + \frac{2}{3} f\left(\frac{3}{4}\right).$$

[定理4.1.3] 求积公式 $I_n(f) = \sum_{i=0}^n A_i f(x_i)$ 至少有 n 次代数精度 iff 它是插值型的.

[定义4.1.2] 若求积公式 $I_n(f) = \sum_{i=0}^n A_i f(x_i)$ s.t. $\lim_{\max_{1 \leq i \leq n} \{x_i - x_{i-1}\}} \sum_{i=0}^n A_i \cdot f(x_i) = \int_a^b f(x) dx$, 则称该求

积公式收敛.

[定理4.1.4] [求积公式收敛的充分条件] 若求积公式 $I_n(f) = \sum_{i=0}^n A_i f(x_i)$ 中 $A_k > 0 \quad (k = 0, 1, \dots, n)$, 则该求

积公式收敛.

4.2 Newton-Cotes 公式

[定理4.2.1] [Newton-Cotes 公式] 将区间 $[a, b]$ n 等分, 取步长 $h = \frac{b-a}{n}$, 等距节点 $x_i = a + i \cdot h$ ($i = 0, 1, \dots, n$), 权函数 $\rho(x) = 1$. 令 $x = a + t \cdot h$, 则插值型求积公式的求积系数 $A_i = \int_a^b l_i(x) dx = \frac{(-1)^{n-i} h}{i!(n-i)!} \int_0^n \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n (t-j) dt$ ($i = 0, 1, \dots, n$). 称求积公式 $\int_a^b f(x) dx \approx (b-a) \sum_{i=0}^n C_i^{(n)} \cdot f(x_i)$ 为 n 阶 **Newton-Cotes 公式**, 其中 $C_i^{(n)} = \frac{A_i}{b-a}$ 称为 **Cotes 系数**.

[注1] Cotes 系数与 $f(x)$ 和 $[a, b]$ 无关, 只与 n 和 i 有关.

[注2] 代入 $f(x) = 1$ 得: $\sum_{i=0}^n C_i^{(n)} = 1$.

[注3] Newton-Cotes 公式 $I_n(f)$ 的代数精度:

- ① n 为偶数时, $I_n(f)$ 有 $(n+1)$ 阶代数精度.
 - ② n 为奇数时, $I_n(f)$ 有 n 阶代数精度.
 - ③ n 为偶数时, 若 $I_n(f)$ 需达到 $(n+1)$ 阶代数精度, 则需计算 $(n+1)$ 个系数和 $(n+1)$ 个函数值.
 - ④ $(n+1)$ 为奇数时, 若 $I_{n+1}(f)$ 需达到 $(n+1)$ 阶代数精度, 则需计算 $(n+2)$ 个系数和 $(n+2)$ 个函数值.
- 故一般用 n 为偶数时的 Newton-Cotes 公式.

[定理4.2.2] [常用的 Newton-Cotes 公式]

(1) **[梯形公式]** $n = 1$, 即 2 个节点时, Cotes 系数 $C_0^{(1)} = C_1^{(1)} = \frac{1}{2}$.

梯形公式 $\int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)] \triangleq T$, 有 1 次代数精度.

积分余项 $E_T(f) = -\frac{(b-a)^3}{12} f''(\eta)$, 其中 $f''(x) \in C[a, b]$, $\eta \in (a, b)$.

(2) **[Simpson 公式]** $n = 2$, 即 3 个节点时, $C_0^{(2)} = \frac{1}{6}$, $C_1^{(2)} = \frac{4}{6}$, $C_2^{(2)} = \frac{1}{6}$.

Simpson 公式 $\int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right] \triangleq S$, 有 3 次代数精度.

积分余项 $E_S(f) = -\frac{b-a}{180} \left(\frac{b-a}{2}\right)^4 f^{(4)}(\eta)$, 其中 $\eta \in (a, b)$.

[例4.2.1] 用梯形公式、Simpson 公式求积分 $I = \int_{0.5}^1 \sqrt{x} dx$.

[解]

$$(1) I \approx \frac{1-0.5}{2} (\sqrt{0.5} + \sqrt{1}) \approx 0.4268.$$

$$(2) I \approx \frac{1-0.5}{6} \left(\sqrt{0.5} + 4\sqrt{\frac{0.5+1}{2}} + \sqrt{1} \right) \approx 0.4309.$$

[例4.2.2] 用 Simpson 公式求积分 $\int_0^1 e^{-x} dx$, 并估计误差.

[解] $S = \frac{1-0}{6} (e^{-0} + 4e^{-\frac{1}{2}} + e^{-1}) \approx 0.63.$

$$|R_S(f)| = \left| -\frac{1-0}{180} \left(\frac{1-0}{2} \right)^4 f^{(4)}(\eta) \right| \leq \frac{1}{180} \cdot \frac{1}{2} \cdot e^0 \approx 0.0003472.$$

4.3 复化求积公式

[定理4.3.1] [复化求积公式]

(1) **[复化梯形公式]** $I \approx T_n(f) = \frac{h}{2} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) \right].$

余项 $E_{T_n}(f) = -\frac{b-a}{12} h^2 f''(\xi)$, 其中 $\xi \in (a, b)$.

(2) **[复化 Simpson 公式]** $I \approx S_n(f) = \frac{h}{6} \left[f(a) + 4 \sum_{k=0}^{n-1} f\left(x_{k+\frac{1}{2}}\right) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) \right]$, 其中

$$x_{k+\frac{1}{2}} = x_k + \frac{h}{2}.$$

余项 $E_{S_n}(f) = -\frac{b-a}{2880} h^4 f^{(4)}(\xi)$, 其中 $\xi \in (a, b)$.

[例4.3.1] 分别用复化梯形公式、复化 Simpson 公式求积分 $\int_1^9 \sqrt{x} dx$, 取 $n = 4$.

[解] $h = \frac{9-1}{4} = 2$, $f(x) = \sqrt{x}$, $x_k = 1 + 2k$ ($k = 1, 2, 3$), $x_{k+\frac{1}{2}} = 2 + 2k$ ($k = 0, 1, 2, 3$),

(1) $T_4(f) = \frac{h}{2} \left[f(1) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(9) \right] \approx 17.23.$

(2) $S_4 = \frac{h}{6} \left[f(1) + 4 \sum_{k=0}^3 f\left(x_{k+\frac{1}{2}}\right) + 2 \sum_{k=1}^3 f(x_k) + f(9) \right] \approx 17.33.$

[例4.3.2] 用复化梯形公式求积分 $\int_0^1 e^x dx$, 应将区间 $[0, 1]$ 划分为多少等份才能 s.t. 截断误差不超过 $\frac{1}{2} \times 10^{-5}$.

[解] $f(x) = e^x$, $f''(x) = e^x$. $h = \frac{1}{n}$.

$$|R_T(f)| = \left| -\frac{b-a}{12} h^2 f''(\eta) \right| \leq \frac{1}{12} \left(\frac{1}{n} \right)^2 e \leq \frac{1}{2} \times 10^{-5}, \text{ 其中 } \eta \in (0, 1).$$

解得: $n \geq 212.85$, 取 $n = 213$ 即可.

4.4 数值微分

[定理4.4.1] [插值型求导公式] 用 n 阶 Lagrange 插值多项式 $L_n(x)$ 近似函数 $f(x)$ 时, 有 $f'(x) \approx L'_n(x)$.

$$(1) \text{ 误差 } f'(x) - L'_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega'(x) + \frac{\omega(x)}{(n+1)!} \left[\frac{d}{dx} f^{(n+1)}(\xi) \right].$$

$$(2) \text{ 求某节点 } x_i \ (i = 0, 1, \dots, n) \text{ 处的导数值时, 误差 } f'(x) - L'_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega'(x_i).$$

[定理4.4.2] [两点公式] 设节点等距, 步长为 h . 函数 $f(x)$ 在两节点 $x_0, x_1 = x_0 + h$ 处的函数值分别为 $f(x_0), f(x_1)$, 则线性插值函数 $L_1(x) = \frac{x - x_1}{h} f(x_0) + \frac{x - x_0}{h} f(x_1)$, 则 $L'_1(x) = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{h}$, 进而 $L'_1(x_0) = L'_1(x_1) = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{h}$.
