



中国科学技术大学

UNIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOGY OF CHINA

地址:中国安徽省合肥市 电话:0551-63602184 传真:0551-63631760 网址:http://www.ustc.edu.cn

Ch2 数值微分和数值积分

① 数值微分 (基于Taylor展开, 基于多项式插值, Richardson外推)

· 基于Taylor展开

几种一阶差商公式

$$\begin{cases} \text{向前: } f'(x_0) = \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} + R(x), R(x) = -\frac{h}{2} f''(\xi) = O(h) \\ \text{向后: } f'(x_0) = \frac{f(x_0) - f(x_0-h)}{h} + R(x), R(x) = \frac{h}{2} f''(\xi) = O(h) \\ \text{中心: } f'(x_0) = \frac{f(x_0+h) - f(x_0-h)}{2h} + R(x), R(x) = -\frac{h^2}{6} f'''(\xi) = O(h^2) \end{cases}$$

(注: 类似的, 展开至3阶(4阶等项)可推出 $f''(x)$ 计算公式 -- $f''(x) = \frac{1}{h^2}(f(x+h) - 2f(x) + f(x-h))$)

步长 h 的设计(事后估计): 以向前或后公式为例, 设 $D(h), D(\frac{h}{2})$ 分别为估计值, 则 $\begin{cases} f'(x) - D(h) = O(h) \\ f'(x) - D(\frac{h}{2}) = O(\frac{h}{2}) \end{cases}$

$\Rightarrow \dots f'(x) - D(\frac{h}{2}) \approx 2(D(h) - D(\frac{h}{2}))$, 因此步长 h 可选取 s.t. $|D(h) - D(\frac{h}{2})| < \epsilon$.

· 基于多项式插值

f 在结点 $x_0 \sim x_n$ 上 $n+1$ 次数 $\leq n$ 插值多项式 $p_n(x) = \sum_{i=0}^n f(x_i) l_i(x)$, 且由插值

误差定理得 $f(x) = \sum_{i=0}^n f(x_i) l_i(x) + \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x) w(x)$. 求导后即可估算数值导数.

若是在结点处求, 可知: $f'(x_2) = \sum_{i=0}^n f(x_i) l_i'(x_2) + \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_{x_2}) \prod_{j \neq 2} (x_2 - x_j)$ → 该式对非等距结点尤为适用

Richardson 外推: 巧妙运用 Taylor 公式, 改变 h 进行低次项消去 \Rightarrow 提高精度 (注: 还有 Runge-Kutta 也有这思想)

idea: 首先得 $L = \varphi(h) = \sum_{m=1}^{\infty} \frac{f^{(2m+1)}(x)}{(2m+1)!} h^{2m} \dots O(h^2)$

令 $h \rightarrow \frac{h}{2} \Rightarrow 4\phi(\frac{h}{2}) = 4\phi(\frac{h}{2}) - \sum_{m=1}^{\infty} \frac{f^{(2m)}(\xi)}{(2m+1)!} \frac{1}{2^{2m-2}} h^{2m} \stackrel{\text{泰勒}}{\Rightarrow} L = \frac{1}{3}(4\phi(\frac{h}{2}) - \phi(h)) + \sum_{m=2}^{\infty} \frac{f^{(2m)}(\xi)}{(2m+1)!} \frac{1}{2^{2m-2}} h^{2m} \sim O(h^4)$

之后记 $\psi(h) = \frac{1}{3}(4\phi(\frac{h}{2}) - \phi(h))$, 类似向下, 可不断提高精度.

一般的, 对 $L = \psi(h) + \sum_{m=k}^{\infty} O(h^{2m})$, $h \rightarrow \frac{h}{2} \xrightarrow[\text{5级精度}]{\text{同乘4}} \dots L = \frac{1}{4^k - 1} (4^k \psi(\frac{h}{2^k}) - \psi(h)) + \sum_{m=k+1}^{\infty} O(h^{2m})$

于是想到建立如下三角阵列计算:

$$\begin{matrix} D(0,0) = \phi(h) \\ D(1,0) = \phi(h/2) \\ \vdots \\ D(n,0) = \phi(h/2^n) \end{matrix} \quad \begin{matrix} D(1,1) = \frac{4}{3} D(1,0) - D(0,0) \\ \vdots \\ D(n,n) = \frac{4}{3} D(n,n-1) - D(n-1,n-1) \end{matrix} \quad \text{--- 所求 } D(n,n)$$

$$\begin{cases} D(n,0) = \phi(h/2^n), \text{ 其中 } \phi(h) = \frac{f(x+h) + f(x-h)}{2h} \\ D(n,k) = \frac{4^k}{4^k - 1} D(n,k-1) - \frac{1}{4^k - 1} D(n-1,k-1) \end{cases}$$

此即 Richardson 外推

Th: $D(n, k-1) = L + \sum_{j=k}^{\infty} A_{j,k} (h/2^j)^{2j}$. (因此 $D(n, k-1) = L + O(h^{2k})$, 且 $n \rightarrow \infty$ 会使 err)

② 数值积分

· 固定节点 $x_0^a \dots x_n^b$ 下的积分公式: $\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{i=0}^n A_i f(x_i)$ (注: $x_0 \dots x_n \in [a,b]$ 这个与ode Adams公式)

结果对 $\leq n$ 次多项式精确成立 $\Leftrightarrow A_i = \int_a^b h(x) dx$. (即: A_i 计算可直接求积分 or 待定)

1 取 $n=1, x_0=a, x_1=b \Rightarrow \int_a^b f(x) dx \approx \frac{f(a)+f(b)}{2} (b-a)$ --- 梯形公式. ($Err = -\frac{f''(\xi)}{12} (b-a)^3$)
用插值误差定理

复化梯形公式: $\int_a^b f dx = \sum_{i=1}^n \int_{x_{i-1}}^{x_i} f dx = \sum_{i=1}^n \frac{f(x_{i-1}) + f(x_i)}{2} \Delta x_i$. 如果等距: $h = \frac{b-a}{n}, x_i = a+ih$

则 $\int_a^b f dx = \frac{h}{2} (f(a) + 2\sum_{i=1}^{n-1} f(a+ih) + f(b))$ --- Newton-Cotes公式. ($Err = -\frac{1}{12} f''(\xi) h^2 (b-a) = O(h^2)$)

2 取 $n=2, x_0=a, x_1=\frac{a+b}{2}, x_2=b \Rightarrow \int_a^b f dx = \frac{b-a}{6} (f(a) + 4f(\frac{a+b}{2}) + f(b))$ --- Simpson公式.

可以将其应用于偶数个子区间的复化: $\int_a^b f dx = \sum_{i=1}^{\frac{n}{2}} \int_{x_{2i-2}}^{x_{2i}} f dx = \frac{h}{3} (f(x_0) + 2\sum_{i=1}^{\frac{n}{2}-1} f(x_{2i-2}) + 4\sum_{i=1}^{\frac{n}{2}} f(x_{2i-1}) + f(x_n))$ ($Err = -\frac{f^{(4)}(\xi)}{90} (\frac{b-a}{2})^5$)
($Err = O(h^4)$). \leftarrow 记 $F = \int_a^b f dx$, 则 $F = F(\frac{b-a}{2})$
之后记 $F = \int_a^b f dx$, 则 $F = F(\frac{b-a}{2})$



中国科学技术大学

UNIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOGY OF CHINA

地址:中国安徽省合肥市 电话:0551-63602184 传真:0551-63631760 网址:http://www.ustc.edu.cn

回到一般情形: $I(f) \equiv \int_a^b f dx \approx I_n(f) \equiv \sum_{i=0}^n A_i f(x_i)$

称该积分具有 k 阶代数精度 $\Leftrightarrow I_n(x^l) = I(x^l), l=0-k, I_n(x^{k+1}) \neq I(x^{k+1})$.

误差上界估计: $(A_i = \int_a^b l_i(x) dx)$

$$\left| \int_a^b f dx - \sum_{i=0}^n A_i f(x_i) \right| \leq \frac{M}{(n+1)!} \int_a^b \prod_{i=0}^n |x-x_i| dx$$

类似于用 T_{n+1} 零点 s.t. $\max_{x \in [a,b]} \prod_{i=0}^n |x-x_i|$ 最小, 如何取 x_i s.t. $\int_a^b \prod_{i=0}^n |x-x_i| dx$ 最小?

第2类 Chebyshev 多项式

答: 取 $x_0 \sim x_n$ 为 U_{n+1} 的 $n+1$ 个零点. (Th: n 次多项式中 s.t. $\int_{-1}^1 |p(x)| dx$ 最小者为 $2^{-n} U_n(x)$ 且注意 $\int_{-1}^1 U_n(x) dx = 0$)

此时 $\left| \int_a^b f dx - \sum_{i=0}^n A_i f(x_i) \right| \leq \frac{M}{(n+1)!} \int_a^b |2^{-n} U_{n+1}(x)| dx = \frac{M}{(n+1)! 2^n}$

附: 关于第2类 Tchebyshev 多项式, 我们有

另外, 对于广义积分见 2.2 P36 ~ P43, 略.

重积分: 以矩形区域 $[a,b] \times [c,d]$ 二重积分为例

$\int_a^b \int_c^d f(x,y) dy dx \xrightarrow{\text{化为累次}} \int_a^b \left(\int_c^d f(x,y) dy \right) dx$. 看作两个定积分即可.

二重积分复化梯形公式: $\int_a^b \int_c^d f dy dx = \frac{hk}{4} (\text{四角点值} + 2 \sum \text{边中点值} + \sum \text{内部值}), E_n = -\frac{h^2 k^2}{12} \Delta^2 f$

(仅靠算时代入之前已有结论)

(也可如下写为 $h \sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^n \lambda_{ij} f(x_i, y_j)$, $\lambda_{ij} = \rho_i \sigma_j$)

(P23: [1, 1, -1, 1])
(P23: [1, 1, -1, 1])

二重积分复化 Simpson 公式: $\int_a^b \int_c^d f dy dx = hk \sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^n w_{ij} f(x_i, y_j)$, $w_{ij} = u_i v_j$

U_n 的系数: $\frac{1}{2}, \frac{1}{2}, \frac{1}{2}, \frac{1}{2}$
 V_m 的系数: $\frac{1}{6}, \frac{4}{6}, \frac{1}{6}$

- 定义: (1) $U_n(x) = \frac{\sin((n+1)\theta)}{\sin \theta}, x = \cos \theta$
- (2) $U_0 = 1, U_1 = 2x; U_{n+1} = 2x U_n - U_{n-1}, n \geq 1$.
- 性质: (1) $\int_{-1}^1 |U_n(x)| dx = 2$
- (2) 零点: $x_l = \cos \frac{(l+1)\pi}{n+1}, l=0 \sim n$
- (3) $2^{-n} U_n(x)$ 为 n 次首一多项式
- (4) 正交性: $\int_{-1}^1 U_n U_m \sqrt{1-x^2} dx = \delta_{nm} \frac{\pi}{2}$
- (5) 与 T_n 关系: $T_n(x) = n U_{n-1}(x)$.

· 数值积分节点选取

在 $\int_a^b f dx \approx \sum_{i=0}^n A_i f(x_i)$ 中, 我们现在允许自行取节点

一种可能是令 $A_i \equiv C$ (减少乘法次数), 称为 Tchebyshev 公式

更一般的, $A_0 \sim A_n$ 与 $x_0 \sim x_n$ 共 $2n+2$ 个自由度, 希望对 Π_{2n+1} 多项式都成立.

(例: $n=2$ 的 Simpson 是对 ≤ 3)

(pf: 用 g 除 f)

Gauss 积分定理: $w > 0$ 为权, g 为 $n+1$ 次多项式且与 $\Pi_n w$ 正交. 设 $x_0 \sim x_n$ 为 g 零点,

那么 $\int_a^b f w dx \approx \sum_{i=0}^n A_i f(x_i)$, $A_i = \int_a^b L_i(x) w(x) dx$, $\forall f \in \Pi_{2n+1}$ 精确成立

上述定理中 g 的根需 $\subset [a, b]$ 并且是单的, 可由如下定理确保

(pf: 反证)

符号次数变化定理: 若 $0 \neq f \in C[a, b]$ 与 $\Pi_n w$ 正交, 则 f 在 $[a, b]$ 上至少变号 $n+1$ 次

Gauss 积分公式理论分析

(pf: ~~证~~ $p = \frac{q}{x-x_i}$ ($\deg p \leq 2n$), 公式精确成立)

Lemma: Gauss 积分定理中组合系数 $A_i > 0$, 且和为 $\int_a^b w dx$.

(pf: * Weierstrass 多项式逼近定理)

收敛性定理: 若 $f \in C[a, b]$, 则近似积分公式 $\sum_{i=0}^n A_{n,i} f(x_{n,i}) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \int_a^b f w dx$.

(pf: 用 Hermite 插值, $\exists p \in \Pi_{2n+1}$ s.t. $p(x_i) = f(x_i), p'(x_i) = f'(x_i)$.)

带误差项的 Gauss 积分定理: 若 $f \in C^{(2n)}[a, b]$, 则带误差项 Gauss 积分公式

$$\int_a^b f w dx = \sum_{i=0}^n A_i f(x_i) + E \text{ 中, } E = \frac{f^{(2n)}(\xi)}{(2n)!} \int_a^b q^2(x) w(x) dx, \text{ 其中 } \xi \in (a, b), q(x) = \prod_{i=0}^n (x - x_i)$$

补充: Legendre 多项式. -- $L_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \cdot \frac{d^n}{dx^n} (x^2 - 1)^n$ (n 次多项式) * note: $\{L_n\}$ 为 $[-1, 1]$ 正交系.

可知 $L_n(x) \perp \Pi_{n-1}$ ($w=1$), 从而 Gauss 积分定理成立, 结点就取为 $L_n(x)$ 的零点.

Legendre 多项式例子: $p_0(x) = 1, p_1(x) = x, p_2(x) = \frac{3}{2}x^2 - \frac{1}{2}, p_3(x) = \frac{5}{2}x^3 - \frac{3}{2}x$.

用 $p_2(x)$ 可得 $x_0 = -\frac{1}{\sqrt{3}}, x_1 = \frac{1}{\sqrt{3}}$, 此时 $\int_{-1}^1 f dx \approx A_0 f(-\frac{1}{\sqrt{3}}) + A_1 f(\frac{1}{\sqrt{3}})$ 对称性 $A_0 = A_1 = 1$



中国科学技术大学

UNIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOGY OF CHINA

地址:中国安徽省合肥市 电话:0551-63602184 传真:0551-63631760 网址:http://www.ustc.edu.cn

Romberg 算法 -- 复化梯形公式递推.

or $\frac{1}{2}(f(a) + 2\sum_{i=1}^{2^{n-1}} f(a+ih) + f(b))$

记复化梯形公式 ($x_0 \dots x_n$ 等距结点): $T(n) = h(\frac{1}{2}f(a) + \sum_{i=1}^{n-1} f(a+ih) + \frac{1}{2}f(b)) \stackrel{\text{(端点减半)}}{=} h \sum_{i=0}^n f(a+ih)$
 Δ 别记错 其中 $h = \frac{b-a}{n}$

可得: $T(2n) = \frac{1}{2}T(n) + h' \sum_{i=0}^{2n-1} f(a+(2i-1)h')$, 其中 $h' = \frac{b-a}{2n}$

计算时用: $T(2^n) = \frac{1}{2}T(2^{n-1}) + h_n \sum_{i=1}^{2^{n-1}} f(a+(2i-1)h_n)$ ($h_0 = b-a, h_n = \frac{h_0}{2^n}$). (*)

(将低阶公式组合为高阶公式, s.t. 截断误差阶)

下面, 采用外推手法, 进一步提高精度

(其中 A_k 由: $\frac{x}{e^x-1} = \sum_{k=0}^{\infty} A_k x^k$ 定义)

Euler-Maclaurin 公式: $\int_a^b f dt = \frac{f(a)+f(b)}{2} + \sum_{k=1}^{m-1} A_{2k} (f^{(2k-1)}(a) - f^{(2k-1)}(b)) - A_{2m} f^{(2m)}(\xi)$

由此可导出: $I(f) = \int_a^b f dt = T(2^n) + \sum_{k=1}^{m-1} G_k h^{2k} + C_{2m} f^{(2m)}(\xi) h^{2m}$

因此记 $R(n, 0) = T(2^n)$, 它符合 Richardson 算法首列要求, 于是定义

(也可自行 $n \rightarrow \frac{1}{2}$ x^k 减消推下)

$R(n, k) = \frac{4^k}{4^k-1} R(n, k-1) - \frac{1}{4^k-1} R(n-1, k-1)$, 则可归纳出 $R(n, k) = I(f) + O(h^{2k+2})$.

综上, 令 $\begin{cases} R(n, 0) = T(2^n), \text{ 采用 (*) 式递推求解.} \\ R(n, k) = \frac{4^k}{4^k-1} R(n, k-1) - \frac{1}{4^k-1} R(n-1, k-1), \text{ 形成三角阵列} \Rightarrow \text{最终取右端} \end{cases}$

(应用 E-M 公式需 $f \in C^{2m}[a, b]$, 此时 $R(n, m)$ 当 $n \rightarrow \infty$ or $m \rightarrow \infty$ 均 \rightarrow f 积分)

另: $f \in C[a, b]$ 时, 已有收敛性定理 $R(n, m) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} I(f)$. (pf: 先证 $R(n, 0) = \frac{1}{2}h \sum_{i=0}^n f(a+ih)$ 收敛 $\rightarrow I(f)$, 而用外推公式 $R(n, m) \rightarrow I(f)$)