

DUT 大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

第 6 章

插值函数的意用

6.1 基于插值公式的数值积分

- 6.1.1 数值求积公式及其代数精度
- 6.1.2 复化求积公式
- 6.1.3 数值微分公式
- 6.2 Gauss型求积公式
 - 6.2.1 基于Hermite插值的Gauss型求积公式
 - 6.2.2 常见的Gauss型求积公式和数值稳定性
- 6.3 外推加速原理和Romber算法
 - 6.3.1 逐次分半算法
 - 6.2.2 外推加速公式和Romber算法

6.1.1 数值求积公式及其代数精度

由 Newton-Leibniz公式, 连续函数 f(x) 在 [a,b] 上的定积分

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = F(b) - F(a)$$

其中 F(x) 是 f(x) 的原函数。但是大多数实际问题,N-L公式已经无能为力。常常遇到的困难是:

 \bullet F(x) 不能用初等函数表示,即f(x) 找不到的原函数;

$$f(x) = \frac{1}{\ln x}$$
, $f(x) = \frac{\sin x}{x}$, $f(x) = e^{-x^2}$, $f(x) = \frac{e^x}{x}$, $f(x) = \sqrt{1 + x^3}$,

- f(x)没有解析表达式,用表格方式给出时;
- 大多数的无穷积分,除特殊的无穷积分外。
- 虽然找到 f(x)的原函数,但是它比被积函数复杂的多

$$\int \frac{x^2}{(1-x^4)\sqrt{1+x^4}} dx = \frac{1}{4\sqrt{2}} \ln \frac{x\sqrt{2} + \sqrt{1+x^4}}{1-x^2} + \frac{1}{2\sqrt{2}} \arcsin \frac{x\sqrt{2}}{1+x^2} + C$$

上述的积分就只能利用数值积分公式进行近似计算。

设 f(x) 是定义在[a, b]上的可积函数, 考虑带权积分

$$I(f) = \int_{a}^{b} \rho(x) f(x) dx \tag{6-1}$$

其中权函数 $\rho(x)$ 在[a, b]上非负可积,且至多有有限个零点。

本节只讨论 $\rho(x) \equiv 1$ 的情形。 所谓数值求积就是用

$$I_n(f) = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$
 (6-2)

近似计算 I(f) 的值。

花积条数

公式(6-2) 称为数值求积公式,

数值求积公式

$$I_n(f) = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$

其中 $A_k(k=0,1,\dots,n)$ 是与f(x)无关的常数, 称为**求积系数**, [a,b]上的点 $x_k(k=0,1,\dots,n)$ 称为**求积节点**。

求积节点



DUT 大连醒三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

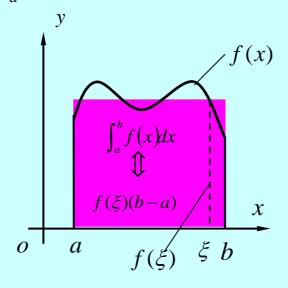
数值积分公式产生的背景

大家熟知第一积分中值定理:

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = f(\xi) (b-a) \qquad \xi \in (a,b)$$

其几何意义为:

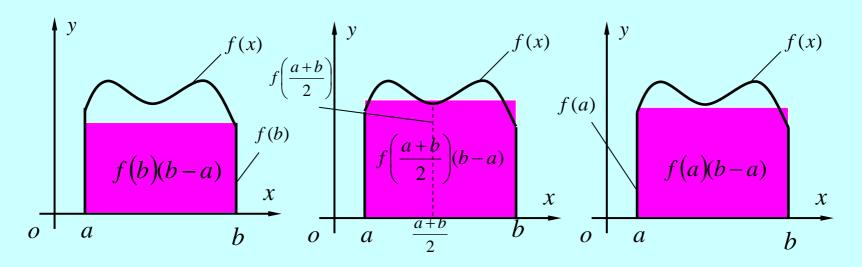
曲边梯形的面积 $\int_a^b f(x) dx = 矩形 f(\xi)(b-a)$ 的面积



我们可以采用不同的的近似值的方法得到下述数值求积公式:

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx f(a)(b-a), \quad 称为左矩形数值求积公式;$$

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)], 称为梯形数值求积公式。$$



本节采用的逼近函数是 f(x)在等距节点上的插值多项式,得到的数值求积公式称为插值型求积公式。

将
$$[a,b]$$
 进行 n 等分,令 $h = \frac{b-a}{n}$ (称为步长),将分点
$$x_k = a+k \ h \ (k=0,1,\cdots,n)$$
。

取为插值节点(也是求积节点),则 f(x)可表示成它们确定的 Lagrange插值多项式及其余项之和,即

$$f(x) = P_n(x) = \sum_{k=0}^n f(x_k) \cdot l_k(x) + r_n(x)$$

$$\downarrow \downarrow \downarrow \rightarrow \downarrow \downarrow \downarrow$$

$$\int_a^b f(x) dx = \int_a^b \left(\sum_{k=0}^n f(x_k) \cdot l_k(x) \right) dx + \int_a^b r_n(x) dx$$

$$= \sum_{k=0}^n \left(\int_a^b l_k(x) dx \right) f(x_k) + \int_a^b r_n(x) dx$$

$$= \sum_{k=0}^n A_k \cdot f(x_k) + \int_a^b r_n(x) dx$$

$$(6-4)$$



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

这样得到的插值型求积公式

$$I_n(f) = \sum_{k=0}^{n} A_k \cdot f(x_k) \tag{6-5}$$

称为n+1点的Newton-Cotes公式,其中求积系数

$$A_k = \int_a^b l_k(x) dx$$
 $k = 0, 1, \dots, n$ (6-6)

求积余项为

$$E_{n}(f) = \int_{a}^{b} r_{n}(x) dx = \int_{a}^{b} \frac{f^{(n+1)}(\xi_{x})}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x) dx$$

$$= \int_{a}^{b} f[x, x_{0}, \dots, x_{n}] \omega_{n+1}(x) dx$$
(6-7)

其中

$$\omega_{n+1}(x) = (x-x_0)\cdots(x-x_n)$$
。 $En(f)$ 标志着求积公式的误差大小。

在Newton-Cotes公式中,最常用的是 n=1,2,4时的三个公式,当 n=1时,求积公式为:

$$I_1(f) = A_0 f(a) + A_1 f(b)$$
 $n = 1, 2, 4$

此时,应有

$$A_0 = \int_a^b l_0(x) dx = \int_a^b \frac{x-b}{a-b} dx = \frac{b-a}{2}$$

$$A_1 = \int_a^b l_1(x) dx = \int_a^b \frac{x-a}{b-a} dx = \frac{b-a}{2}$$

这就是梯形求积公式:

$$I_1(f) = T = \frac{b-a}{2} [f(a)+f(b)]$$

梯形求积公式

(6-8)

$$f(a) \int_{a}^{b} f(x)dx \approx T$$

$$f(b)$$



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

当 n=2时, 求积公式为:

$$I_2(f) = A_0 f(a) + A_1 f\left(\frac{a+b}{2}\right) + A_2 f(b)$$

此时

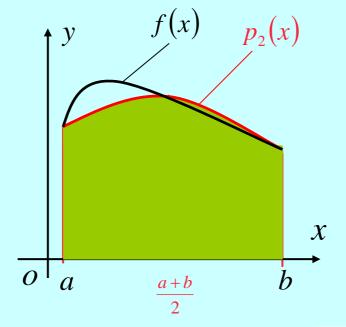
$$A_0 = \int_a^b l_0(x) \, dx = \int_a^b \frac{\left(x - \frac{a+b}{2}\right)(x-b)}{\left(a - \frac{a+b}{2}\right)(a-b)} dx = \frac{b-a}{6}$$

$$A_{1} = \int_{a}^{b} l_{1}(x) dx = \int_{a}^{b} \frac{(x-a)(x-b)}{\left(\frac{a+b}{2} - a\right)\left(\frac{a+b}{2} - b\right)} dx = \frac{2(b-a)}{3}$$

$$A_{2} = \int_{a}^{b} l_{2}(x) dx = \int_{a}^{b} \frac{(x-a)^{\left(x-\frac{a+b}{2}\right)}}{(b-a)^{\left(b-\frac{a+b}{2}\right)}} dx = \frac{b-a}{6}$$

此数值求积公式称为Simpson求积公式:

$$I_2(f) = S = \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4 \times f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right]$$
 (6-9)



Simpson求积公式

进一步可得,n=4时的 Cotes公式

Cotes求积公式

$$I_4(f) = C = \frac{b-a}{90} \left[7f(a) + 32f(x_1) + 12f(x_2) + 32f(x_3) + 7f(b) \right]$$
 (6-10)



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

练习题 用梯形求积公式和Simpson求积公式计算积分

$$I = \int_0^1 e^{-x^2} \, \mathrm{d}x$$

解: 由梯形求积公式:

$$T = \frac{b-a}{2} \left[f(a) + f(b) \right] = \frac{1}{2} \left[1 + e^{-1} \right]$$

由Simpson求积公式:

$$S = \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4 \times f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right] = \frac{1}{6} \left[1 + 4e^{-\frac{1}{4}} + e^{-1} \right]$$





如果存在函数f(x), 使得

$$f(x) = \sum_{i=0}^{n} l_i(x) f(x_i)$$

则有

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = \sum_{i=0}^{n} \left[\int_{a}^{b} l_{i}(x) dx \right] \cdot f(x_{i}) = \sum_{i=0}^{n} A_{k} \cdot f(x_{i})$$

而这样的函数f(x)是存在的

$$\sum_{i=0}^{n} l_i(x) x_i^m = x^m \quad 0 \le m \le n$$

一般地,
$$\sum_{i=0}^{n} l_i(x) p_m(x_i) = p_m(x) \quad 0 \le m \le n$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

如果某个数值求积公式对比较多的特定函数能够准确成立,即 $I(f) = I_n(f)$, 那么这个公式的使用价值就较大,可以说这个公式的精度较高。为衡量数值求积公式的精度,引进代数精度的概念。

定义6.1 如果某个数值求积公式,对于任何次数不超过*m*次的代数多项式都是精确成立的

$$I(p_m(x)) = \int_a^b p_m(x) dx \equiv \sum_{k=0}^n A_k \cdot p_m(x_k) = I_n(p_m(x))$$

但对于m+1次代数多项式不一定能准确成立,即

$$I(p_{m+1}(x)) = \int_a^b p_{m+1}(x) dx \neq \sum_{k=0}^n A_k \cdot p_{m+1}(x_k) = I_n(p_{m+1}(x))$$

则称该求积公式具有m次代数精度。



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

显然,一个数值求积公式具有m次代数精度的充要条件是它对 $f(x) = 1, x, \dots, x^m$ 都能准确成立,但对 x^{m+1} 不能准确成立。

这是确定代数精度的最常用方法。

下面求梯形数值求积公式和Simpson数值求积公式的代数精度。 对于 $f(x) = 1, x, x^2$,我们可得

$$I(1) = \int_{a}^{b} 1 \, dx = b - a = \frac{b - a}{2} (1 + 1) = I_1(1) = T$$

$$I(x) = \int_a^b x \, dx = \frac{b^2 - a^2}{2} = \frac{b - a}{2}(a + b) = I_1(x) = T$$

$$I(x^2) = \int_a^b x^2 dx = \frac{b^3 - a^3}{3} \neq \frac{b - a}{2} (a^2 + b^2) = I_1(x^2) = T$$

故梯形数值求积公式具有1次代数精度。



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

对于 $f(x) = 1, x, x^2, x^3$,我们可得

$$I(1) = \int_{a}^{b} 1 \, dx = b - a = \frac{b - a}{6} (1 + 4 + 1) = I_{2}(1) = S$$

$$I(x) = \int_{a}^{b} x \, dx = \frac{b^{2} - a^{2}}{2} = \frac{b - a}{6} \left(a + 4 \left(\frac{a + b}{2} \right) + b \right) = I_{2}(x) = S$$

$$I(x^{2}) = \int_{a}^{b} x^{2} dx = \frac{b^{3} - a^{3}}{3} = \frac{b - a}{6} \left(a^{2} + 4 \left(\frac{a + b}{2} \right)^{2} + b^{2} \right) = I_{2} \left(x^{2} \right) = S$$

$$I(x^{3}) = \int_{a}^{b} x^{3} dx = \frac{b^{4} - a^{4}}{4} = \frac{b - a}{6} \left(a^{3} + 4 \left(\frac{a + b}{2} \right)^{3} + b^{3} \right) = I_{2} \left(x^{3} \right) = S$$

$$I(x^4) = \int_a^b x^4 dx = \frac{b^5 - a^5}{5} \neq \frac{b - a}{6} \left(a^4 + 4 \left(\frac{a + b}{2} \right)^4 + b^4 \right) = I_2 \left(x^4 \right) = S$$

故Simposon数值求积公式具有3次代数精度。

练习 确定如下数值求积公式中的求积系数

$$\int_{-1}^{1} f(x) dx \approx A_0 f(-1) + A_1 f(1)$$

并进一步得出其代数精度。

解: 取 f(x)=1, x, 并令

$$\int_{-1}^{1} dx = A_0 + A_1 \implies \begin{cases} A_0 + A_1 = 2 \\ A_1 - A_0 = 0 \end{cases}$$

$$\implies A_0 = A_1 = 1 \implies \int_{-1}^{1} f(x) dx \approx f(-1) + f(1)$$

取 $f(x) = x^2$, $\int_{-1}^{1} x^2 dx = \frac{2}{3} \neq (-1)^2 + 1 = 2$ 此求积公式实为梯形公式, 具有**1**次代数精度。



大连疆三大学

当然也可以通过求积余项估计,得到代数精度。 以下先推导 几个求积余项, 进而指出n+1点Newton-Cotes公式的代数精度。 利用插值余项公式(6-7),可知梯形公式的求积余项



$$E_{1}(f) = \frac{1}{2} \int_{a}^{b} f''(\xi)(x-a)(x-b) dx, \ \xi = \xi(x) \in [a,b]$$

$$= \frac{1}{2} f''(\eta) \int_{a}^{b} (x-a)(x-b) dx$$

$$= -\frac{(b-a)^{3}}{12} f''(\eta) \quad \eta \in (a,b)$$
(6-11)

Simpson公式的求积余项

注意,插值节点相同的均差:

$$f[x, x] = \lim_{x_0 \to x} f[x, x_0] = \lim_{x_0 \to x} \frac{f(x_0) - f(x)}{x_0 - x} = f'(x) = \frac{df(x)}{dx}$$



DUT 犬连醒三大爱

$$f[x, x, x_0] = \frac{f[x, x_0] - f[x, x]}{x_0 - x} = \frac{\left(\frac{f(x_0) - f(x)}{x_0 - x}\right)}{x_0 - x} - \frac{f'(x)}{x_0 - x}$$

$$\frac{d f[x, x_0]}{dx} = \left(\frac{f(x_0) - f(x)}{x_0 - x}\right)' = \frac{-f'(x)(x_0 - x) + (f(x_0) - f(x))}{(x_0 - x)^2}$$

$$= \frac{\left(\frac{f(x_0) - f(x)}{x_0 - x}\right)}{x_0 - x} - \frac{f'(x)}{x_0 - x}$$

故有
$$\frac{df[x,x_0]}{dx} = f[x,x,x_0] \Rightarrow =$$







$$E_2(f) = -\frac{1}{4} \int_a^b (x-a)^2 (x-b)^2 f[a, x_1, b, x, x] dx$$
$$= -\frac{1}{4} f[a, x_1, b, \xi, \xi] \int_a^b (x-a)^2 (x-b)^2 dx$$

$$= -\frac{1}{4} \cdot \frac{f^{(4)}(\eta)}{4!} \int_{a}^{b} (x-a)^{2} (x-b)^{2} dx$$

$$= -\frac{1}{90} \cdot f^{(4)}(\eta) \left(\frac{b-a}{2}\right)^5 \qquad \eta \in (a,b)$$
 (6-12)

一般的n+1点Newton-Cotes公式的求积余项,有如下定理: **定理6**. 1 n是偶数,且 $f(x) \in \mathbb{C}^{n+2}[a,b]$,则

$$E_n(f) = C_n h^{n+3} f^{(n+2)}(\eta) , \quad \eta \in (a,b)$$

其中
$$C_n = \frac{1}{(n+2)!} \int_0^n t^2(t-1)\cdots(t-n)dt$$

n是奇数,且 $f(x) \in \mathbb{C}^{n+1}[a,b]$,则

$$E_n(f) = C_n h^{n+2} f^{(n+1)}(\eta) , \quad \eta \in (a,b)$$

其中
$$C_n = \frac{1}{(n+1)!} \int_0^n t(t-1)\cdots(t-n) dt$$

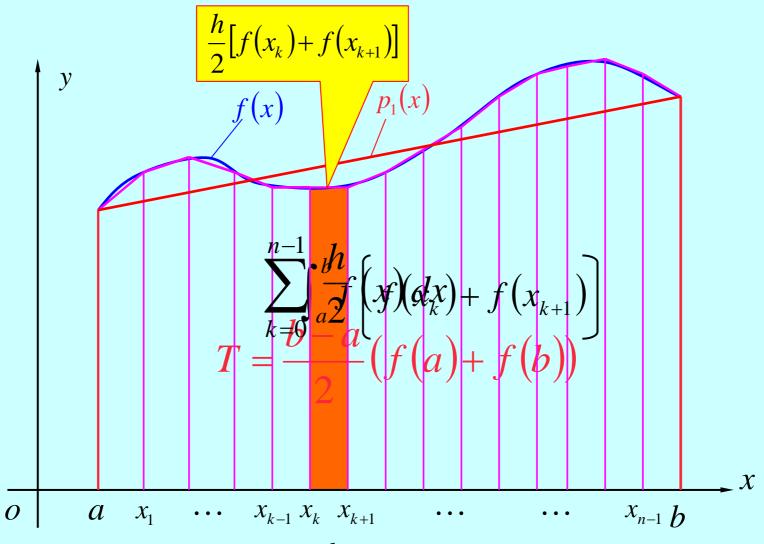
由于对n次多项式 f(x), $f^{(n+1)}(x) \equiv 0$ 所以由上述定理可知: 当 n 为偶数时,n+1点的Newton-Cotes公式的代数精度为n+1, 当 n 为奇数时,n+1点的Newton-Cotes公式的代数精度为n。

梯形公式、Simpson公式及Cotes公式的代数精度分别为1,3,5。





DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY



取分点
$$X_k = a + k h$$
, $h = \frac{b-a}{n}$, $k = 0, 1, \dots, n$

6.1.2 复化求积公式

本节讨论在大区间上,对于数值积分使用低阶Newton-Cotes 公式的分段解决办法。

将[a, b] 等分成若干个小区间,在每个小区间上用点数少的 **Newton-Cotes公式**,然后再对所有子区间求和。 这样得到的数值 求积公式称为复化Newton-Cotes公式。

将区间[a, b]进行n等分,每个子区间的长度 $h = \frac{b-a}{n}$,如果在每个子区间 [x_k, x_{k+1}] (k=0,1, …,n-1)上用梯形求积公式,即

$$\int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x) dx \approx \frac{h}{2} \left[f(x_k) + f(x_{k+1}) \right]$$

$$\text{III} \qquad \int_{a}^{b} f(x) \, dx = \sum_{k=0}^{n-1} \int_{x_{k-1}}^{x_{k+1}} f(x) \, dx \approx \sum_{k=0}^{n-1} \frac{h}{2} \left[f(x_k) + f(x_{k+1}) \right]$$

$$= \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} \left[f(x_k) + f(x_{k+1}) \right]$$

$$= \frac{h}{2} \Big[f(x_0) + f(x_1) + f(x_1) + f(x_2) + \cdots + f(x_k) + f(x_{k+1}) + \cdots + f(x_{n-1}) + f(x_n) \Big]$$

$$= \frac{h}{2} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) \right] = \frac{b-a}{2n} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) \right]$$

由此可得复化梯形公式:

$$T_n = \frac{b-a}{2n} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) \right]$$
 (6-14)

若在每个子区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 上用Simpson求积公式,即

$$\int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x) dx \approx \frac{h}{6} \left[f(x_k) + 4f(x_{k+\frac{1}{2}}) + f(x_{k+1}) \right] \qquad x_{k+\frac{1}{2}} = \frac{x_k + x_{k+1}}{2}$$

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = \sum_{k=0}^{n-1} \int_{x_{k}}^{x_{k+1}} f(x) dx \approx \sum_{k=0}^{n-1} \frac{h}{6} \left[f(x_{k}) + 4f(x_{k+\frac{1}{2}}) + f(x_{k+1}) \right]$$

整理得复化Simpson公式:

$$S_n = \frac{b-a}{6n} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + 4 \sum_{k=0}^{n-1} f\left(x_{k+\frac{1}{2}}\right) + f\left(b\right) \right]$$
 (6-13)



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

练习题 用n=3复化梯形、复化Simpson求积公式计算积分

$$I = \int_0^1 \frac{dx}{1+x}$$

解: 由复化梯形求积公式:

$$T_3 = \frac{b-a}{2\times3} \Big[f(a) + 2\times \big(f(x_1) + f(x_2) \big) + f(b) \Big]$$

$$=\frac{1}{6}\left[1+2\times\left(\frac{3}{4}+\frac{3}{5}\right)+\frac{1}{2}\right]=\frac{21}{30}$$

由复化Simpson求积公式:

$$S_{3} = \frac{b-a}{6\times3} \left[f(a) + 2\times \left(f(x_{1}) + f(x_{2}) \right) + 4\times \left(f\left(x_{\frac{1}{2}}\right) + f\left(x_{\frac{3}{2}}\right) + f\left(x_{\frac{5}{2}}\right) \right) + f(b) \right]$$

$$= \frac{1}{18} \left[1 + 2\times \left(\frac{3}{4} + \frac{3}{5} \right) + 4\times \left(\frac{6}{7} + \frac{2}{3} + \frac{6}{11} \right) + \frac{1}{2} \right] = 0.6931670$$



DUT 大连醒三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

练习题 限定5个求积节点,用复化的梯形求积公式和复化的 Simpson求积公式计算积分

$$I = \int_0^1 e^{-x^2} dx$$

$$0 \quad \frac{1}{4} \quad \frac{3}{2} \quad \frac{3}{4} \quad 1$$

解: 复化的梯形求积公式为:

$$T_4 = \frac{1}{284} \left(1 + 2 \times \left(e^{-\frac{1}{16}} + e^{-\frac{1}{4}} + e^{-\frac{9}{16}} \right) + e^{-1} \right)$$

复化的Simpson求积公式为:

$$S_2 = \frac{1}{612} \left[1 + 2 \times e^{-\frac{1}{4}} + 4 \times \left[e^{-\frac{1}{16}} + e^{-\frac{9}{16}} \right] + e^{-1} \right]$$

下面推导这三种复化求积公式的余项估计。

设 $f(x) \in \mathbb{C}^2[a,b]$,由(6-11)得复化梯形公式的余项

$$I - T_n = \sum_{k=0}^{n-1} \left(-\frac{h^3}{12} f''(\eta_k) \right) = -\frac{nh^3}{12} \sum_{k=0}^{n-1} \frac{f''(\eta_k)}{n}$$

$$= -\frac{b-a}{12}h^2 f''(\eta), \quad \eta \in (a,b)$$
 (6-16)

又由于

$$\lim_{h \to 0} \frac{I - T_n}{h^2} = \lim_{h \to 0} \left(-\frac{1}{12} \sum_{k=0}^{n-1} h f''(\eta_k) \right) = -\frac{1}{12} \int_a^b f''(x) \, dx = -\frac{1}{12} \Big[f'(b) - f'(a) \Big]$$

可知复化梯形公式 T_n 是2阶收敛的。

当
$$n$$
充分大时,其余项: $I-T_n \approx -\frac{h^2}{12} [f'(b)-f'(a)]$ (6-17)

对于复化Simpson公式进行同样的分析,得

$$I - S_n = -\frac{b - a}{180} \left(\frac{h}{2}\right)^4 f^{(4)}(\eta) \quad \eta \in (a, b)$$
 (6-18)

$$\lim_{h \to 0} \frac{I - S_n}{h^4} = -\frac{1}{180} \left(\frac{1}{2}\right)^4 \left[f'''(b) - f'''(a)\right]$$

当n充分大时,

$$I - S_n \approx -\frac{1}{180} \left(\frac{h}{2}\right)^4 \left[f'''(b) - f'''(a)\right]$$
 (6-19)

对于复化Cotes公式,

$$I - C_n = -\frac{2(b-a)}{945} \left(\frac{h}{4}\right)^6 f^{(6)}(\eta), \qquad \eta \in (a,b) \quad (6-20)$$

$$\lim_{h \to 0} \frac{I - C_n}{h^6} = -\frac{2}{945} \left(\frac{1}{4}\right)^6 \left[f^{(5)}(b) - f^{(5)}(a)\right]$$

当n充分大时,

$$I - C_n \approx -\frac{2}{945} \left(\frac{h}{4}\right)^6 \left[f^{(5)}(b) - f^{(5)}(a)\right]$$
 (6-21)

在以上的讨论中,均假定了f(x)有一定的连续可微性。

但可以证明:只要f(x)在[a, b]上可积,则 T_n, S_n, C_n 均收敛到I(f)。

6.1.3 数值微分公式

(1)**Taylor**展开型数值微分公式。假设已知函数f(x)在节点 x-h, x和x+h上的函数值。将 f(x-h) 和 f(x+h) 在x点**Taylor**展开**:**

$$f(x+h) = f(x) + f'(x)h + \frac{1}{2!}f''(x)h^2 + \frac{1}{3!}f'''(x)h^3 + \frac{1}{4!}f^{(4)}(x)h^4 + O(h^5)$$
$$f(x-h) = f(x) - f'(x)h + \frac{1}{2!}f''(x)h^2 - \frac{1}{3!}f'''(x)h^3 + \frac{1}{4!}f^{(4)}(x)h^4 + O(h^5)$$

由此可得

$$= \frac{-}{-\frac{1}{2!}}f''(x)h + O(h^2)$$

$$= \frac{-}{-\frac{1}{2!}}f''(x)h + O(h^2)$$

则得两个一阶导数的近似公式:

 $f'(x) \approx \frac{f(x+h) - f(x)}{h}$

一阶向前差商

一阶向后差商

$$f'(x) \approx \frac{f(x) - f(x - h)}{h}$$





两式相减,除以2h得

$$f'(x) = \frac{f(x+h) - f(x-h)}{2h} - \frac{1}{6}f'''(x)h^2 + O(h^3)$$
 一阶中心微商

则一阶导数的近似公式:

数的近似公式:
$$f'(x) \approx \frac{f(x+h) - f(x-h)}{2h}$$

两式相加,除以h²,得

$$f''(x) = \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2} - \frac{1}{12}f^{(4)}(x)h^2 + O(h^4)$$
 二阶中心微商

则二阶导数的近似公式:

导数的近似公式:
$$f''(x) \approx \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2}$$



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

这样我们就利用Taylor公式得到了如下四个数值微分公式:

$$f'(x) \approx \frac{f(x+h) - f(x)}{h} \quad f'(x) \approx \frac{f(x) - f(x-h)}{h}$$

$$f'(x) \approx \frac{f(x+h) - f(x-h)}{2h}$$

$$f''(x) \approx \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2}$$







DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例 已知 $\sin 0.32 = 0.314567$, $\sin 0.33 = 0.324043$, $\sin 0.34 = 0.333478$

试用一、二阶中心微商公式,求出 $\frac{d(\sin x)}{dx}$, $\frac{d^2(\sin x)}{dx^2}$ 在x=0.33处的近似值。

解:

$$\frac{d(\sin x)}{dx}\bigg|_{x=0.33} \approx \frac{\sin 0.34 - \sin 0.32}{0.02} = \frac{0.333478 - 0.314567}{0.02} = 0.94555$$

$$\frac{d^2(\sin x)}{dx^2} \bigg|_{x=0.33} \approx \frac{\sin 0.34 - 2\sin 0.33 + \sin 0.32}{0.0001}$$

$$= \frac{0.333478 - 2 \times 0.324043 + 0.314567}{0.0001} = -0.41$$

(2)下面介绍插值型数值微分公式。 假设已知函数 f(x)

在n+1个互异的节点

$$a \le x_0 < x_1 < \dots < x_n \le b$$

上的函数值 $f_i = f(x_i)$ ($i=0, 1, \dots, n$),则

$$f(x) = p_n(x) + \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} \prod_{j=0}^n (x - x_j), \qquad \xi_x \in [a, b] \quad (6-22)$$

其中 $p_n(x)$ 是f(x)的以 x_0, x_1, \dots, x_n 为插值节点的n次插值多项式。

对公式(6-22)的两端求一阶导数,得

$$f'(x) = p'_n(x) + \frac{1}{(n+1)!} \left[f^{(n+1)}(\xi_x) \prod_{j=0}^n (x - x_j) \right]'$$

$$= p'_n(x) + \frac{1}{(n+1)!} \left[\prod_{j=0}^n (x - x_j) \right]' f^{(n+1)}(\xi_x) + \frac{1}{(n+1)!} \left[f^{(n+1)}(\xi_x) \right]' \prod_{j=0}^n (x - x_j)$$

(6-23)

若对任意 $x \in [a,b]$,取 f'(x) 的近似值为 $p'_n(x)$,则上式右端的后两项即为截断误差,但其中的

$$\left[f^{(n+1)}(\xi_x)\right] = f^{(n+2)}(\xi_x) \cdot \frac{d\xi(x)}{dx}$$

难以确定。 只有当 $x=x_k(k=0,1,\dots,n)$ 时,才有

$$f'(x) = p'_n(x) + \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} \prod_{\substack{j=0\\j\neq k}}^n (x - x_j)$$
 (6-24)

上式表明,在插值节点 x_k 处, $f'(x_k)$ 的数值导数取为 $p_n(x_k)$ 时,

其截断误差为

$$E_{n}(x_{k}) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_{x})}{(n+1)!} \prod_{\substack{j=0\\j\neq k}}^{n} (x_{k} - x_{j})$$

由于高次多项式插值的不稳定性,实际应用当中多采用 n=1, 2, 4的二点、三点和五点插值型求导公式。

一、两点公式

当n=1时, 假设 f'(x)连续,f''(x) 存在,且已知 f(x)在 x_0 , x_1 处的函数值,则

$$p_{1}'(x) = \sum_{k=0}^{1} f_{k} \left(\prod_{\substack{j=0 \ j \neq k}}^{1} \frac{x - x_{j}}{x_{k} - x_{j}} \right) = \frac{f_{0}}{x_{0} - x_{1}} + \frac{f_{1}}{x_{1} - x_{0}}$$
 (6-25)

记
$$h=x_1$$
 $\neg x_0$

$$\begin{cases} f'(x_0) = \frac{f_1 - f_0}{h} - \frac{h}{2} f''(\xi) \\ f'(x_1) = \frac{f_1 - f_0}{h} + \frac{h}{2} f''(\xi) \end{cases}$$
 (6-26)

$$E_{n}(x_{k}) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_{x})}{(n+1)!} \prod_{\substack{j=0\\j\neq k}}^{n} (x_{k} - x_{j})$$

二、三点公式

当n=2时,取等距节点 $x_k=x_0+kh$ (k=0,1,2) f''(x) 连续,

f"(x) 存在,则

$$p_{2}'(x) = \sum_{k=0}^{2} f_{k} \left(\prod_{\substack{j=0 \ j \neq k}}^{2} \frac{x - x_{j}}{x_{k} - x_{j}} \right)^{j} = \sum_{k=0}^{2} f_{k} \left(\frac{2x - \sum_{\substack{j=0 \ j \neq k}}^{2} x_{j}}{h^{2} \prod_{\substack{j=0 \ j \neq k}}^{2} (k - j)} \right)$$

$$(6-27)$$

或

$$p_2(x) = \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)} f(x_0) + \frac{(x - x_0)(x - x_2)}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)} f(x_1) + \frac{(x - x_1)(x - x_0)}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_0)} f(x_2)$$

 $� x = x_0 + th$, 上式可表为

$$p_2(x_0 + th) = \frac{1}{2} (t - 1)(t - 2) f(x_0) - t(t - 2) f(x_1) + \frac{1}{2} t(t - 2) f(x_2)$$

两端对t求导数,有

$$p_2'(x) = L_2'(x_0 + th) = \frac{1}{2h} \Big[(2t - 3) f(x_0) - 4(t - 1) f(x_1) + (2t - 1) f(x_2) \Big]$$

分别取t=0,1,2,由此得一阶数值微分三点公式:

$$p_2'(x) = L_2'(x_0 + th) = \frac{1}{2h} \Big[(2t - 3) f(x_0) - 4(t - 1) f(x_1) + (2t - 1) f(x_2) \Big]$$

$$\begin{cases} f'(x_0) \approx \frac{1}{2h} (-3f_0 + 4f_1 - f_2) \\ f'(x_1) \approx \frac{1}{2h} (-f_0 + f_2) \\ f'(x_2) \approx \frac{1}{2h} (f_0 - 4f_1 + 3f_2) \end{cases}$$

$$E_2(x_k) = \frac{f^{(3)}(\xi_x)}{3!} \prod_{i \neq k}^2 (x_k - x_j)$$
 而带余项的三点公式:

$$\begin{cases} f'(x_0) = \frac{1}{2h} \left(-3f_0 + 4f_1 - f_2 \right) + \frac{h^2}{3} f'''(\xi) \\ f'(x_1) = \frac{1}{2h} \left(-f_0 + f_2 \right) - \frac{h^2}{6} f'''(\xi) \\ f'(x_2) = \frac{1}{2h} \left(f_0 - 4f_1 + 3f_2 \right) + \frac{h^2}{3} f'''(\xi) \end{cases}$$
(6-28)

在求一次导数,得一阶数值微分三点公式:

$$p_2''(x) = p_2''(x_0 + th) = \frac{1}{h^2} \left[f(x_0) - 2f(x_1) + f(x_2) \right]$$

三、五点公式

设节点 $x_k=x_0+kh$ (k=0,1,2,3,4), $f^{(4)}(x)$ 连续, $f^{(5)}(x)$ 存在,则带余项的五点公式为

$$\begin{cases} f'(x_0) = \frac{1}{12h}(-25f_0 + 48f_1 - 36f_2 + 16f_3 - 3f_4) + \frac{h^4}{5}f^{(5)}(\xi) \\ f'(x_1) = \frac{1}{12h}(-3f_0 - 10f_1 + 18f_2 - 6f_3 + f_4) - \frac{h^4}{20}f^{(5)}(\xi) \\ f'(x_2) = \frac{1}{12h}(f_0 - 8f_1 + 8f_3 - f_4) + \frac{h^4}{30}f^{(5)}(\xi) \\ f'(x_3) = \frac{1}{12h}(-f_0 + 6f_1 - 18f_2 + 10f_3 + 3f_4) - \frac{h^4}{20}f^{(5)}(\xi) \\ f'(x_4) = \frac{1}{12h}(3f_0 - 16f_1 + 36f_2 - 48f_3 + 25f_4) + \frac{h^4}{5}f^{(5)}(\xi) \end{cases}$$

利用Lagrange插值多项式导出的数值微分公式只能求节点上的导数的近似值,为了求非节点处的数值导数,可利用三次样条插值建立数值微分公式。



党了



DUT 大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY



菜布尼兹(1646-1716)

德国数学家,哲学家。他和牛顿同为 微积分的创始人,他在《学艺》杂志 上发表的几篇有关微积分学的论文中,

有的早于牛顿, 所用微积分符号也远远优于牛顿。他还设计了作乘法的计算机, 系统地阐述二进制计数法, 并把它与中国的八卦联系起来。