第五章 数值微积分

第一节 数值积分公式

数值积分引言



计算定积分
$$I(f) = \int_a^b f(x) dx$$

- □ 微积分基本公式: $\int_a^b f(x) dx = F(b) F(a)$
- □但是在许多实际计算问题中
 - (1) f(x) 表达式较复杂, 原函数难求! 甚至有时不能用初等 函数表示。如 $f(x) = \frac{1}{1+x^4}$, $\frac{\sin x}{x}$, e^{-x^2}
 - (2) f(x) 表达式未知,只有通过测量或实验得来的数据表示。

此时理论的牛顿-莱布尼茨公式无效,需要利 用数值方法来近似计算定积分。

1. 机械求积

口:记

$$I(f) = \int_{a}^{b} f(x) \mathrm{d}x$$

则I为泛函——即将函数F映射为一个数。

□ 由定积分中值定理,f(x)当在[a, b] 上连续时,存在 $\xi \in [a,b]$,使得:

$$I(f) = (b-a)f(\xi)$$

则积分问题转化为对 $f(\xi)$ 进行估计的问题。

几个简单求积公式

□ 定积分中值定理: $\int_a^b f(x) dx = (b-a)f(\xi)$, $\xi \in (a,b)$

 $f(\xi)$ 可看做区间[a, b]上的平均高度(需要估计)。

✓ 分别用 f(a), f(b) 和 f((a+b)/2) 近似 $f(\xi)$ 可得

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

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

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx (b-a)f\left(\frac{a+b}{2}\right)$$
中矩形公式Gc (f)

✓ 若用f(a) 和f(b) 的算术平均值近似 $f(\xi)$,则可得

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx \frac{(b-a)}{2} [f(a) + f(b) + f(b)] \longrightarrow \text{ ##\sum \text{$\#$}}$$

机械求积公式

□ 更一般地,可以用f(x) 在 [a,b] 上的一些离散点

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

上的值加权平均作为 $f(\xi)$ 的近似值,从而构造出

$$I(f) = \int_{a}^{b} f(x) dx \approx \sum_{i=0}^{n} A_{i} f(x_{i})$$
 求积系数 (权)

Q(f)为机械求积公式。

求积节点

(结点)

牛顿-科茨(Newton-Cotes)公式

利用被积函数的插值函数进行积分导出数值求积分公式

 \Box 设 f(x) 在节点 $a \le x_0 < x_1 < \cdots < x_n \le b$ 上的函数 值为 $f(x_0)$, $f(x_1)$,..., $f(x_n)$,作 n 次拉格朗日插值多项式 $L_n(x) = \sum_{i=1}^{n} l_i(x) f(x_i)$

于是有

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx \int_{a}^{b} L_{n}(x) dx = \sum_{i=0}^{n} f(x_{i}) \int_{a}^{b} l_{i}(x) dx \equiv \sum_{i=0}^{n} A_{i} f(x_{i})$$

其中
$$A_i = \int_a^b l_i(x) dx = \int_a^b \prod_{j \neq i}^{j=0,...n} \frac{x - x_j}{x_i - x_j} dx$$
 插值型求和

牛顿-科茨(Newton-Cotes)公式

□插值型求积公式

□ 等分节点的插值型求积公式称为牛顿-科茨公式:

取等分节点:
$$x_i = a + i h$$
, $h = \frac{b-a}{n}$, $i = 0, 1, ..., n$ 令 $x = a + t h$ 得:

$$A_{i} = \int_{a}^{b} l_{i}(x) dx = \int_{a}^{b} \prod_{j \neq i}^{j=0,...n} \frac{x - x_{j}}{x_{i} - x_{j}} dx = \int_{0}^{n} \prod_{j \neq i}^{j=0,...,n} \frac{t - j}{i - j} \cdot h dt$$

$$= \frac{(b - a)(-1)^{n-i}}{n \cdot i! \cdot (n - i)!} \int_{0}^{n} \prod_{j \neq i}^{j=0,...,n} (t - j) dt$$

牛顿-科茨公式(续)

$$A_{i} = \frac{(b-a)(-1)^{n-i}}{n \, i! (n-i)!} \int_{0}^{n} \prod_{j \neq i}^{j=0,...,n} (t-j) dt$$

 Name of the properties of the interval of the properties of the interval of the properties of the properties of the interval of the properties of the prope

/(b_a) **(787:**±

注: Cotes 系数 (常数) $C_i^{(n)} = A_i / (b-a)$ 仅取决于 n 和 i , 与被积函数 f(x) 及积分区间 [a,b] 均无关。

□ 牛顿-科茨系列公式:

$$\int_a^b f(x) dx \approx (b-a) \sum_{i=0}^n C_i^{(n)} f(x_i)$$

几个常见公式

$$n=1$$
: $C_0^{(1)}=\frac{1}{2}$, $C_1^{(1)}=\frac{1}{2}$

$$n = 1$$
: $C_0^{(1)} = \frac{1}{2}$, $C_1^{(1)} = \frac{1}{2}$ $\int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)] = T$

梯形求积公式

求积公式

n = 4: | 科茨(Cotes)求积公式

$$\int_{a}^{b} f(x)dx \approx \frac{b-a}{90} [7f(x_0) + 32f(x_1) + 12f(x_2) + 32f(x_3) + 7f(x_4)] = C$$

$$x_i = a + i \cdot h, \quad h = (b - a)/4$$

科茨系数表

n					$C_i^{(n)}$				
1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$							
2	$\frac{1}{6}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{6}$						
3	$\frac{1}{8}$	$\frac{3}{8}$	$\frac{3}{8}$	$\frac{1}{8}$					
4	$\frac{7}{90}$	$\frac{16}{45}$	$\frac{2}{15}$	$\frac{16}{45}$	$\frac{7}{90}$				
5	$\frac{19}{288}$	$\frac{25}{96}$	$\frac{25}{144}$	$\frac{25}{144}$	$\frac{25}{96}$	$\frac{19}{288}$			
6	41 840	$\frac{9}{35}$	$\frac{9}{280}$	$\frac{34}{105}$	$\frac{9}{280}$	$\frac{9}{35}$	41 840		
7	$\frac{751}{17280}$	$\frac{3577}{17280}$	$\frac{1323}{17280}$	$\frac{2989}{17280}$	$\frac{2989}{17280}$	$\frac{1323}{17280}$	$\frac{3577}{17280}$	$\frac{751}{17280}$	
8	$\frac{989}{28350}$	$\frac{5888}{28350}$	$\frac{-928}{28350}$	$\frac{10496}{28350}$	$\frac{-4540}{28350}$	$\frac{10496}{28350}$	$\frac{-928}{28350}$	$\frac{5888}{28350}$	$\frac{989}{28350}$

系数特点和稳定性

□科茨具有以下特点:

(1)
$$\sum_{i=0}^{n} C_i^{(n)} = 1$$

$$(2) C_i^{(n)} = C_{n-i}^{(n)}$$

(3) 当 $n \ge 8$ 时,出现负数,稳定性得不到保证。而且 当 n 较大时,由于Runge现象,收敛性也无法保证。

故一般不采用高阶的牛顿一科茨求积公式。

□ 当 $n \le 7$ 时,牛顿-科茨公式是稳定的。

代数精度

定义5.1 如果对于一切次数不超过m的多项式f(x),公式 $I(f) = \int_a^b f(x) dx \approx Q(f)$,Q(f)——线性泛函

准确成立,但对m+1多项式不准确,则称该求积公式 有m次代数精度。

当泛函F(f)对任意函数f, g, 实数k, l满足

$$F(kf + lg) = kF(f) + lF(g)$$

时,称F(f)为线性泛函。显然机械求积公式左I(f)右 Q(f)均为线性泛函。

例5.4

将
$$f(x) \equiv \alpha$$
 分别代入矩阵公式 (5.2) 及梯形公式 (5.5) 得.

(5.5) 得:
$$I(f) = \int_a^b \alpha dx = (b-a)\alpha$$

$$G_{\rm a}(f) = (b-a)\alpha; \ \sqrt{T(f)} = \frac{(b-a)}{2}(\alpha+\alpha) = (b-a)\alpha \sqrt{2}$$

而将 $f(x)=\alpha x + \beta$ 分别代入矩阵公式(5.2)及

梯形公式 (5.5) 得 $I(f) \neq G_a(f), I(f) = T(f)$

而将 $f(x)=x^2$ 代入梯形公式 (5.5) 得 $I(f) \neq T(f)$

利用定义验证代数精度非常不便,而利用线性泛函的特性可简化代数精度的验证过程。

性质5.1: 公式

$$I(f) = \int_{a}^{b} f(x) dx \approx Q(f)$$

有m次代数精度的充要条件为该式对 $1, x, x^2, ..., x^m$ 精确成立,但对 $f(x) = x^{m+1}$ 不精确成立.

□ 要验证一个求积公式具有 m 次代数精度,只需验证对 $f(x) = 1, x, x^2, ..., x^m$ 精确成立,但对 $f(x) = x^{m+1}$ 不精确成立即可,即:

$$\begin{cases} \sum_{i=0}^{n} A_{i} x_{i}^{m} = \int_{a}^{b} x^{m} dx = \frac{b^{m+1} - a^{m+1}}{m+1} \\ \sum_{i=0}^{n} A_{i} x_{i}^{m+1} \neq \int_{a}^{b} x^{m+1} dx = \frac{b^{m+2} - a^{m+2}}{m+2} \end{cases}$$

矩形和梯形公式的代数精度

□ 容易验证:

- ✓左矩形公式和 右矩形公式 具有 0次 代数精度。
- ✓中矩形公式和梯形公式具有1次代数精度。
- ✓辛普森公式(5.6)具有3次代数精度。

可以证明:

当n为奇数时,牛顿一科茨公式至少有n次代数精度。

当n 为偶数时,牛顿一科茨公式至少有n+1 次代数精度。

举例(一)

□ 例: 分别用梯形公式(n=1)和simpson(n=2)公式

计算积分
$$\int_0^1 e^{-x} dx$$

M: $a = 0, b = 1, f(x) = e^{-x}$,

由梯形公式可得

$$T = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)] = \frac{1}{2} [e^{0} + e^{-1}] = 0.6839$$

由 simpson 公式可得

$$S = \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4f(\frac{a+b}{2}) + f(b) \right] = \frac{1}{6} \left[e^0 + 4e^{-0.5} + e^{-1} \right] = 0.6323$$

与精确值 0.6321... 相比得误差分别为 0.0518 和 0.0002。

举例(二)

 \square 例:试确定系数 A_i ,使得下面的求积公式具有尽可能 高的代数精度,并求出此求积公式的代数精度。

$$\int_{-1}^{1} f(x) dx \approx A_0 f(-1) + A_1 f(0) + A_2 f(1)$$
 解: 将 $f(x) = 1, x, x^2$ 代入求积公式,使其精确成立得

$$\begin{cases} A_0 + A_1 + A_2 = \int_{-1}^{1} 1 dx = (1^1 - (-1)^1)/1 = 2 \\ -A_0 + A_2 = \int_{-1}^{1} x dx = (1^2 - (-1)^2)/2 = 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} A_0 + A_1 + A_2 = \int_{-1}^{1} x dx = (1^2 - (-1)^2)/2 = 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} A_0 + A_2 = \int_{-1}^{1} x^2 dx = (1^3 - (-1)^3)/3 = 2/3 \end{cases}$$

解得 $A_0=1/3$, $A_1=4/3$, $A_2=1/3$, 所以求积公式为:

$$\int_{-1}^{1} f(x) dx \approx [f(-1) + 4f(0) + f(1)]/3$$
 代数精度为2次吗?

易验证该公式对 $f(x) = x^3$ 也精确成立,但对 $f(x) = x^4$ 不精 确成立,所以此求积公式具有 3 次代数精度。

第五章 数值微积分

第四节 数值微分法

5.4 数值微分

问题:已知f(x) 在节点 x_0, \ldots, x_n 上的函数值,如何计算在这些节点处导数的近似值?

方法1: 差商法

导数是差商的极限, 因此可用差商近似导数.

方法2: 插值型求导

先构造出 f(x) 的插值多项式 $p_n(x)$, 然后用 $p_n(x)$ 的导数来近似 f(x) 的导数。

5.4 数值微分法

由导数定义可得到一些简单的数值微分公式:

$$f'(a) = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(a + \Delta x) - f(a)}{\Delta x}$$

■1 差商法

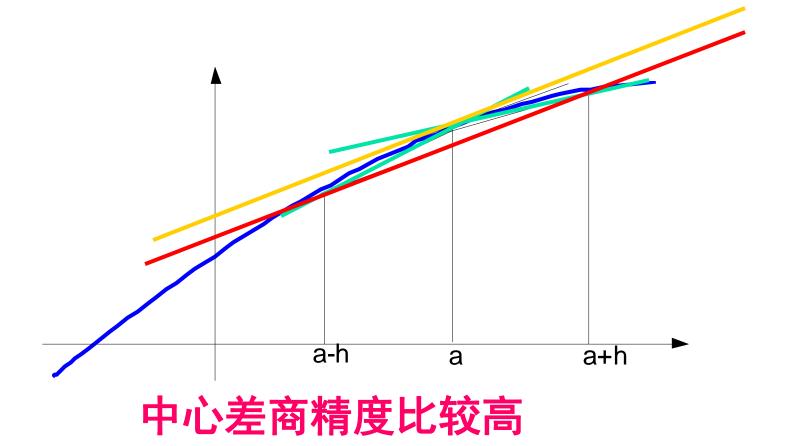
■向前差商公式

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

$$\left| f'(a) \approx \frac{f(a) - f(a - h)}{h} \right|$$

•中心差商公式
$$f'(a) \approx \frac{f(a+h) - f(a-h)}{2h}$$

差商公式比较



插值型求导

——余项公式

多项式插值余项

$$f(x) - L_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} \prod_{j=0}^n (x - x_j)$$

两边求导得

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

当x为某节点时

$$f'(x) - L_n'(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} \omega'(x) \approx 0, \ (\omega(x) = \prod_{j=0}^n (x - x_j))$$

两点公式

□两点公式(等距):

$$n=1$$
, 节点 x_0, x_1 , 步长 $h=x_1-x_0$

$$L_{1}(x) = \frac{x - x_{1}}{x_{0} - x_{1}} f(x_{0}) + \frac{x - x_{0}}{x_{1} - x_{0}} f(x_{1})$$

$$= \frac{-(x - x_{1})f(x_{0}) + (x - x_{0})f(x_{1})}{h}$$



$$L_1'(x) = \frac{1}{h} (f(x_1) - f(x_0))$$

所以

向前差商:
$$f'(x_0) = \frac{1}{h} (f(x_0 + h) - f(x_0)) - \frac{h}{2} f''(\xi_0)$$
 向后差商:
$$f'(x_1) = \frac{1}{h} (f(x_1) - f(x_1 - h)) + \frac{h}{2} f''(\xi_1)$$

$$f'(x_1) = \frac{1}{h} (f(x_1) - f(x_1 - h))$$

$$\left| -rac{h}{2}f^{\prime\prime}(\xi_0)
ight|$$

$$+rac{h}{2}f^{\prime\prime}(oldsymbol{\xi}_{1})$$

三点公式 (等距)

□三点公式(等距):

$$n=2$$
, 步长 h, 节点 $x_i=x_0+ih$, $i=0,1,2$

$$\begin{split} L_2(x) &= \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} f(x_0) \\ &+ \frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} f(x_1) + \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} f(x_2) \end{split}$$

$$\Rightarrow x = x_0 + th$$
 , 得

$$L_2(x_0 + th) = \frac{1}{2}(t - 1)(t - 2)f(x_0) - t(t - 2)f(x_1) + \frac{1}{2}t(t - 1)f(x_2)$$

对t求导



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

三点公式 (等距)

分别令 t = 0, 1, 2 , 得

$$L_2'(x_0) = \frac{1}{2h} \left[-3f(x_0) + 4f(x_1) - f(x_2) \right]$$

$$L_2'(x_1) = \frac{1}{2h} \left[-f(x_0) + f(x_2) \right]$$

$$L_2'(x_2) = \frac{1}{2h} \left[f(x_0) - 4f(x_1) + 3f(x_2) \right]$$

三点公式

FILL
$$f'(x_0) = \frac{1}{2h} \left[-3f(x_0) + 4f(x_1) - f(x_2) \right] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_0)$$

中心差商:
$$f'(x_1) = \frac{1}{2h} \left[-f(x_0) + f(x_2) \right]$$
$$f'(x_2) = \frac{1}{2h} \left[f(x_0) - 4f(x_1) + 3f(x_2) \right] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_1)$$

$$+\frac{h^{2}}{3}f^{(3)}(\xi_{0}) \\ -\frac{h^{2}}{6}f^{(3)}(\xi_{1}) \\ +\frac{h^{2}}{6}f^{(3)}(\xi_{2})$$

举例

\square 例:已知函数 $y=e^x$ 的函数值表

x_i	2.5	2.6	2.7	2.8	2.9	
y_i	12.1825	13.4637	14.8797	16.4446	18.1741	

试用两点和三点公式计算x = 2.7处的一阶导数。

解:两点公式:

精确值y'(2.7)=y(2.7)=14.8797...

 $\mathbf{W} x_0 = 2.6$, $x_1 = 2.7$, 得:

向后差商: $f'(2.7) \approx \frac{1}{0.1} (f(2.7) - f(2.6)) = 14.1600$

若取 $x_0=2.7$, $x_1=2.8$, 则

向前差商: $f'(2.7) \approx \frac{1}{0.1} (f(2.8) - f(2.7)) = 15.6490$

举例

精确值y'(2.7)=y(2.7)=14.8797...

若取 $x_0=2.5$, $x_1=2.7$, 则

向后差商: $f'(2.7) \approx \frac{1}{0.2} (f(2.7) - f(2.5)) = 13.4860$

若取 $x_0=2.7$, $x_1=2.9$, 则

向前差商: $f'(2.7) \approx \frac{1}{0.2} (f(2.9) - f(2.7)) = 16.4720$

通常步长越小, 误差也越小。

三点公式: 取 $x_0=2.6$, $x_1=2.7$, $x_1=2.8$, 得

中心差商: $f'(2.7) \approx \frac{1}{2 \times 0.1} (f(2.8) - f(2.6)) = 14.9045$

问题:是不是步长越小,误差一定越小?

例子:用中心差商
$$G(h) = \frac{\sqrt{2+h} - \sqrt{2-h}}{2h}$$
计算 $f(x) = \sqrt{x}$

在x = 2处的一阶导数。取4位有效数字计算。

h	G(h)		
1	0.3660		
0.5	0.3564		
0.1	0.3535		
0.05	0.3530		
0.01	0.3500		

h	G(h)		
0.005	0.3500		
0.001	0.3500		
0.0001	0.3000		
0.00001	0.0000		

准确值f'(2)= 0.353553...

有舍入误差的影响, 步长h不能太小!

5.5 Matlab 程序代码及应用(掌握)