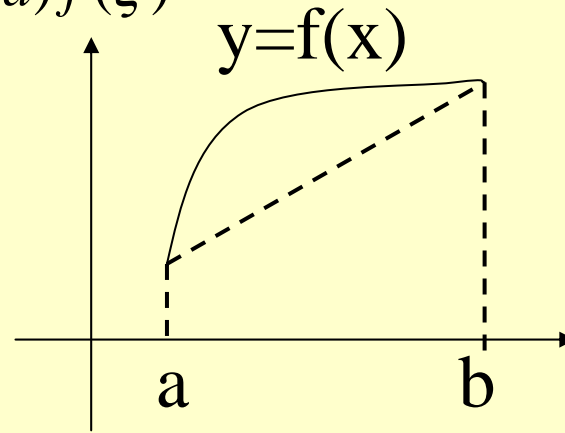
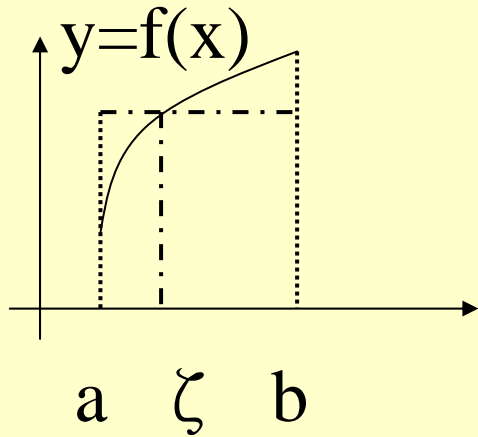


# 第四章 数值积分 /\* Numerical Integration \*/

积分中值定理  $\int_a^b f(x)dx = (b-a)f(\zeta)$



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

中矩形公式  $R = (b-a)f\left(\frac{a+b}{2}\right)$

一般情况，在区间 $[a,b]$ 上适当选取某些节点 $x_k$ ，然后用 $f(x_k)$ 加权平均，得到

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

求积系数,权

求积节点

该数值积分方法通常称为机械求积

特点：积分求值问题  $\longrightarrow$  函数值的计算问题

## 定义

若某个求积公式所对应的误差  $R[f]$  满足:  $R[P_k]=0$  对任意  $k \leq n$  阶的多项式成立, 且  $R[P_{n+1}] \neq 0$  对某个  $n+1$  阶多项式成立, 则称此求积公式的代数精度为  $n$ 。

例: 对于  $[a, b]$  上 1 次插值, 有  $L_1(x) = \frac{x-b}{a-b} f(a) + \frac{x-a}{b-a} f(b)$

$$\rightarrow A_1 = A_2 = \frac{b-a}{2} \rightarrow \int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)]$$

考察其代数精度。

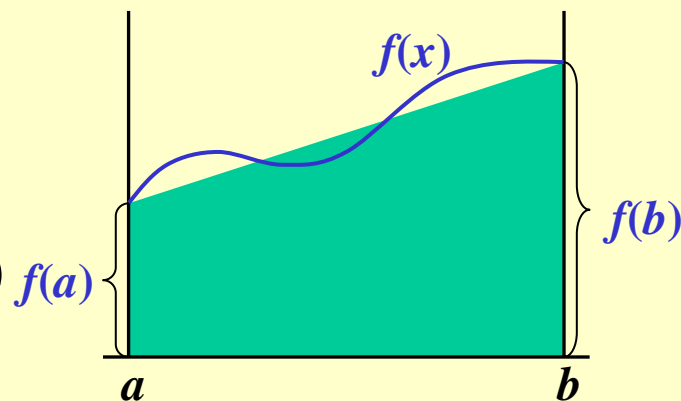
解: 逐次检查公式是否精确成立

代入  $P_0 = 1$ :  $\int_a^b 1 dx = \frac{b-a}{2} [1+1]$

梯形公式  
/\* trapezoidal rule \*/

代入  $P_1 = x$ :  $\int_a^b x dx = \frac{b^2-a^2}{2} = \frac{b-a}{2} [a+b]$

代入  $P_2 = x^2$ :  $\int_a^b x^2 dx = \frac{b^3-a^3}{3} \neq \frac{b-a}{2} [a^2 + b^2]$



代数精度 = 1

例1 给定求积公式  $\int_a^b f(x)dx \approx A_0 f(0) + A_1 f(1) + B_0 f'(0)$

确定求积系数使公式具有尽可能高的代数精度。

解: 
$$\left. \begin{aligned} \int_0^1 1dx &= A_0 + A_1 = 1 \\ \int_0^1 xdx &= A_1 + B_0 = 1/2 \\ \int_0^1 x^2 dx &= A_1 = 1/3 \end{aligned} \right\} A_1 = 1/3, A_0 = 2/3, B_0 = 1/6$$

$$\int_a^b f(x)dx \approx \frac{2}{3} f(0) + \frac{1}{3} f(1) + \frac{1}{6} f'(0)$$

$$\int_0^1 x^3 dx = \frac{1}{4} \neq \frac{1}{3}$$

该积分公式的代数精度为2

## ■ 插值型求积公式

给定一组节点  $a \leq x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leq b$

以及函数  $f(x)$  在这些节点的值  $f(x_k)$

做插值函数  $L_n(x)$ , 并积分

$$I_n = \int_a^b L_n(x) dx$$

由节点决定与函数无关

$$= \int_a^b f(x) dx$$

所构造的求积公式

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

插值型求积公式

求积误差

$$R(f) = I - I_n = \int_a^b \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} w(x) dx$$

$$A_k = \int_a^b l_k(x) dx$$

**定理1** 形如  $\sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$  的求积公式至少有  $n$  次代数精度  $\Leftrightarrow$  该公式为插值型 (即:  $A_k = \int_a^b l_k(x) dx$ )

## ■ 求积公式的余项

保号

$$R(f) = I - I_n = \int_a^b \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} w(x) dx = f^{(n+1)}(\eta) \int_a^b \frac{w(x)}{(n+1)!} dx = K f^{(n+1)}(\eta)$$

$$K = \frac{1}{(m+1)!} \left[ \int_a^b x^{m+1} dx - \sum_{k=0}^n A_k x_k^{m+1} \right]$$

梯形公式的余项

$$K = \frac{1}{2} \left[ \int_a^b x^2 dx - \frac{b-a}{2} (a^2 + b^2) \right] = -\frac{1}{12} (b-a)^3$$

$$R(f) = -\frac{(b-a)^3}{12} f''(\eta)$$

## 中矩形公式的余项

$$K = \frac{1}{2} \left[ \int_a^b x^2 dx - \left( \frac{b+a}{2} \right)^2 (b-a) \right] = -\frac{1}{24} (b-a)^3$$

$$R(f) = -\frac{(b-a)^3}{24} f''(\eta)$$

例2 求积公式  $\int_a^b f(x)dx \approx \frac{2}{3}f(0) + \frac{1}{3}f(1) + \frac{1}{6}f'(0)$  的余项

解：由于求积公式的代数精度为2，于是

$$K = \frac{1}{3!} \left[ \int_a^b x^3 dx - \left( \frac{2}{3}f(0) + \frac{1}{3}f(1) + \frac{1}{6}f'(0) \right) \right] = \frac{1}{3!} \left( \frac{1}{4} - \frac{1}{3} \right) = -\frac{1}{72}$$

$$R(f) = -\frac{1}{72} f''(\eta)$$

## ■求积公式的收敛性与稳定性

定义2 在求积公式中, 若

$$\lim_{\substack{n \rightarrow \infty \\ h \rightarrow 0}} \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = \int_a^b f(x) dx$$

则称求积公式收敛。

$$h = \max_{1 \leq i \leq n} (x_i - x_{i-1})$$

$$f(x_k) = \tilde{f}_k + \delta_k$$

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

定义3 对任给  $\varepsilon > 0$ , 若存在  $\delta > 0$ , 只要  $|f(x_k) - \tilde{f}_k| \leq \delta$

就有  $|I_n(f) - I_n(\tilde{f})| = \left| \sum_{k=0}^n A_k [f(x_k) - \tilde{f}_k] \right| \leq \varepsilon$

则称求积公式是稳定的。



定理2 若求积系数 $A_k > 0$ , 则此求积公式是稳定的。

证明: 任给  $\varepsilon > 0$ , 若  $\delta = \frac{\varepsilon}{b-a}$  且  $|f(x_k) - \tilde{f}_k| \leq \delta$

$$\begin{aligned} |I_n(f) - I_n(\tilde{f})| &= \left| \sum_{k=0}^n A_k (f(x_k) - \tilde{f}_k) \right| \leq \sum_{k=0}^n |A_k| |f(x_k) - \tilde{f}_k| \\ &\leq \delta \sum_{k=0}^n A_k = \delta(b-a) = \varepsilon \end{aligned}$$



## § 2 Newton-Cotes 公式

❖ 当节点等距分布时:  $x_i = a + i h$ ,  $h = \frac{b-a}{n}$ ,  $i = 0, 1, \dots, n$

$$I_n = (b-a) \sum_{k=0}^n C_k^{(n)} f(x_k)$$

$$A_i = \int_{x_0}^{x_n} \prod_{j \neq i} \frac{(x - x_j)}{(x_i - x_j)} dx \quad \text{令 } x = a + t h$$

$$= \int_0^n \prod_{i \neq j} \frac{(t - j) h}{(i - j) h} \times h dt = \frac{(b-a)(-1)^{n-i}}{n i! (n-i)!} \int_0^n \prod_{i \neq j} (t - j) dt$$

注: Cotes 系数仅取决于  $n$  和  $i$ , 可查表得到。与  $f(x)$  及区间  $[a, b]$  均无关。

Cotes 系数  $C_i^{(n)}$

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

$$\int_a^b f(x)dx \approx \frac{b-a}{2}[f(a) + f(b)]$$

代数精度 = 1

$$R[f] = \int_a^b \frac{f''(\xi_x)}{2!}(x-a)(x-b)dx$$

/\* 令  $x = a+th$ ,  $h = b-a$ , 用中值定理 \*/

$$= -\frac{1}{12}h^3 f''(\xi), \quad \xi \in [a, b], \quad h = \frac{b-a}{1}$$

$$n = 2: C_0^{(2)} = \frac{1}{6}, \quad C_1^{(2)} = \frac{2}{3}, \quad C_2^{(2)} = \frac{1}{6}$$

Simpson's Rule

$$\int_a^b f(x)dx \approx \frac{b-a}{6}[f(a) + 4f(\frac{a+b}{2}) + f(b)]$$

代数精度 = 3

$$R[f] = -\frac{1}{90}h^5 f^{(4)}(\xi), \quad \xi \in (a, b), \quad h = \frac{b-a}{2}$$

$$n = 3: \text{Simpson's 3/8-Rule, 代数精度} = 3, \quad R[f] = -\frac{3}{80}h^5 f^{(5)}(\xi)$$

$$n = 4: \text{Cotes Rule, 代数精度} = 5, \quad R[f] = -\frac{8}{945}h^7 f^{(6)}(\xi)$$

**定理3**  $n$  为偶数阶的 *Newton-Cotes* 公式至少有  $n+1$  次代数精度

证明：验证当  $n$  为偶数时，*Newton-Cotes* 公式对  $f(x)=x^{n+1}$  的余项为零。

$$\begin{aligned}
 R[f] &= \int_a^b \prod_{j=0}^n (x - x_j) dx \xrightarrow{x_j = a + jh} R[f] = h^{(n+2)} \int_0^n \prod_{j=0}^n (t - j) dt \\
 &\quad \downarrow t = u + n/2 \\
 R[f] &= h^{(n+2)} \int_{-\frac{n}{2}}^{\frac{n}{2}} \prod_{j=0}^n \left(u + \frac{n}{2} - j\right) du \\
 &\quad \searrow \quad \quad \quad \nearrow \\
 &\quad \quad \quad H(u) = \prod_{j=-\frac{n}{2}}^{\frac{n}{2}} (u - j)
 \end{aligned}$$

$H(u)$  是奇函数，其在对称区间上积分为零。

■ 当  $n \geq 8$  时，*Cotes* 系数出现负值，导致数值积分公式数值不稳定。

## Simpson公式的截断误差

Simpson求积公式代数精度至少是3次的。

可以验证 $R(x^4) \neq 0$ .  $\longrightarrow$  它的代数精度是3次的。

构造三次多项式 $H(x)$ , 满足

$$\begin{aligned} H(a) &= f(a) & H(b) &= f(b) \\ H(c) &= f(c) & H'(c) &= f'(c) \end{aligned}$$

$c = (a+b)/2$

且 
$$\int_a^b H(x) dx = \frac{b-a}{6} [H(a) + 4H(c) + H(b)]$$

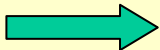
积分误差 
$$R_S = I - S = \int_a^b [f(x) - H(x)] dx$$

$$f(x) - H(x) = \frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} (x-a)(x-c)^2(x-b)$$

$$R_S = \int_a^b \frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} (x-a)(x-c)^2(x-b) dx = -\frac{b-a}{180} \left(\frac{b-a}{2}\right)^4 f^{(4)}(\eta)$$

## Simpson公式的余项

Simpson求积公式代数精度至少是3次的。

可以验证 $R(x^4) \neq 0$ .  它的代数精度是3次的。

$$K = \frac{1}{4!} \left[ \int_a^b x^4 dx - \frac{b-a}{6} (a^4 + 4(\frac{a+b}{2})^4 + b^4) \right] = \frac{1}{4!} \frac{(b-a)^5}{120} = \frac{b-a}{180} (\frac{b-a}{2})^4$$

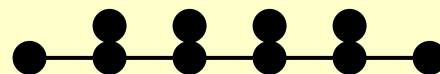
$$R(f) = -\frac{b-a}{180} (\frac{b-a}{2})^4 f^{(4)}(\eta)$$

### § 3 复合求积 /\* Composite Quadrature \*/

高次插值有Runge现象, 故采用分段低次插值  
⇒ 分段低次合成的 Newton-Cotes 复合求积公式。

► 复合梯形公式:  $h = \frac{b-a}{n}$ ,  $x_k = a + k h$  ( $k = 0, \dots, n$ )

在每个  $[x_{k-1}, x_k]$  上用梯形公式:



$$\int_{x_{k-1}}^{x_k} f(x) dx \approx \frac{x_k - x_{k-1}}{2} [f(x_{k-1}) + f(x_k)], \quad k = 1, \dots, n \quad \rightarrow$$

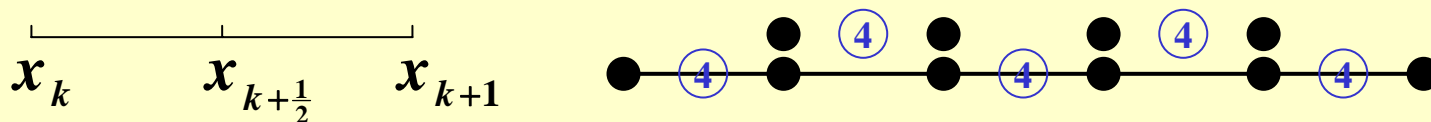
$$\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{k=1}^n \frac{h}{2} [f(x_{k-1}) + f(x_k)] = \frac{h}{2} \left[ f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) \right] = T_n$$

$$R[f] = \sum_{k=1}^n \left[ -\frac{h^3}{12} f''(\xi_k) \right] = -\frac{h^2}{12} (b-a) \frac{\sum_{k=1}^n f''(\xi_k)}{n} \quad /* 介值定理 */$$

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

► 复化 Simpson 公式:  $h = \frac{b-a}{n}$ ,  $x_k = a + k h$  ( $k = 0, \dots, n$ )

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



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

$$R[f] = -\frac{b-a}{180} \left( \frac{h}{2} \right)^4 f^{(4)}(\xi)$$

注: 为方便编程, 可采用另一记法: 令  $n' = 2n$  为偶数,

这时  $h' = \frac{b-a}{n'} = \frac{h}{2}$ ,  $x_k = a + k h'$ , 有

$$S_n = \frac{h'}{3} [f(a) + 4 \sum_{\text{odd } k} f(x_k) + 2 \sum_{\text{even } k} f(x_k) + f(b)]$$



► 收敛性与误差估计:

复化梯形公式的收敛性

$$\lim_{n \rightarrow \infty} T_n = \int_a^b f(x) dx$$

复化Simpson公式的收敛性

$$\lim_{n \rightarrow \infty} S_n = \int_a^b f(x) dx$$

$$T_n \sim O(h^2), S_n \sim O(h^4), C_n \sim O(h^6)$$

例: 计算  $\pi = \int_0^1 \frac{4}{1+x^2} dx$

解:  $T_8 = \frac{1}{16} \left[ f(0) + 2 \sum_{k=1}^7 f(x_k) + f(1) \right]$  其中  $x_k = \frac{k}{8}$

$$= 3.138988494$$

$$S_4 = \frac{1}{24} \left[ f(0) + 4 \sum_{\text{odd}} f(x_k) + 2 \sum_{\text{even}} f(x_k) + f(1) \right] \text{ 其中 } x_k = \frac{k}{8}$$

$$= 3.141592502$$

运算量基本  
相同

# 例1 利用复化梯形公式和复化Simpson公式计算

$$I = \int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx \quad I=0.9460831$$

解:

$$T_8 = \frac{1}{16} [f(0) + 2 \sum_{k=1}^7 f(x_k) + f(1)] = 0.9456909$$

$$S_4 = \frac{1}{24} [f(0) + 4 \sum_{\text{odd}} f(x_k) + 2 \sum_{\text{even}} f(x_k) + f(1)] = 0.9460832$$

求f(x)的高阶导数

$$f(x) = \frac{\sin x}{x} = \int_0^1 (\cos xt) dt \quad \longrightarrow \quad f^{(k)}(x) = \int_0^1 \frac{d^k}{dx^k} (\cos xt) dt = \int_0^1 t^k \cos(xt + \frac{k\pi}{2}) dt$$

$$\max_{0 \leq x \leq 1} |f^{(k)}(x)| \leq \int_0^1 |\cos(xt + \frac{k\pi}{2})| t^k dt \leq \int_0^1 t^k dt = \frac{1}{k+1}$$

$$|R_8(f)| = |I - T_8| \leq \frac{h^2}{12} \max_{0 \leq x \leq 1} |f''(x)| \leq \frac{1}{12} \left(\frac{1}{8}\right)^2 \frac{1}{3} = 0.000434$$

$$|R_4(f)| = |I - S_4| \leq \frac{1}{2880} \left(\frac{1}{4}\right)^4 \frac{1}{5} = 0.271 \times 10^{-6}$$

例4 计算积分  $I = \int_0^1 e^x dx$ , 若用复合梯形公式, 区间  $[0,1]$  应分多少等份才能使误差不超过  $\frac{1}{2} \times 10^{-5}$

若用 Simpson 公式, 要达到同样的精度, 应分多少等份?

解: 
$$R(f) = \left| -\frac{b-a}{12} h^2 f''(\xi) \right| \leq \frac{1}{12} \left(\frac{1}{n}\right)^2 e \leq \frac{1}{2} \times 10^{-5}$$

解得,  $n \geq 212.85$ , 取  $n=213$ , 可使误差不超过  $\frac{1}{2} \times 10^{-5}$

$$|R(f)| = \frac{b-a}{2880} h^4 |f^{(4)}(\xi)| \leq \frac{1}{2880} \left(\frac{1}{n}\right)^4 e \leq \frac{1}{2} \times 10^{-5}$$

解得,  $n > 3.707$ , 取  $n=4$ , 可达到精度要求。

## § 4 Romberg求积 和Richardson外推法 /\*

### Romberg Integration and Richardson's extrapolation \*/

#### ■ 梯形法的递推化

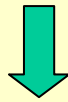
将 $[a,b]$ 分为 $n$ 等份，共有 $n+1$ 个分点，其梯形公式为

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

将 $[a,b]$ 分为 $2n$ 等份，共有 $2n+1$ 个分点，新增加的节点是 $[x_k, x_{k+1}]$ 的二分分点，
$$x_{k+\frac{1}{2}} = \frac{1}{2}(x_k + x_{k+1})$$

$[x_k, x_{k+1}]$ 上的积分值 
$$\frac{h}{4} [f(x_k) + 2f(x_{k+\frac{1}{2}}) + f(x_{k+1})]$$

整个区间上的积分值 
$$T_{2n} = \frac{h}{4} \sum_{k=0}^{n-1} [f(x_k) + f(x_{k+1})] + \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}})$$


$$T_{2n} = \frac{1}{2} T_n + \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}})$$

例2 计算积分值  $I = \int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$

$n=1 \quad T_1 = \frac{1}{2}[f(0) + f(1)] = [1 + 0.8414709]/2 = 0.9207355 \quad h=1-0=1$

$n=2 \quad T_2 = \frac{1}{2}T_1 + \frac{1}{2}f\left(\frac{1}{2}\right) = 0.9397933 \quad h=1/2$

$n=3 \quad T_3 = \frac{1}{2}T_2 + \frac{0.5}{2}[f\left(\frac{1}{4}\right) + f\left(\frac{3}{4}\right)] = 0.9445135 \quad h=1/4$

$n=4 \quad T_4 = 0.9459850$

⋮

$n=10 \quad T_{10} = 0.9460831$

共有分点1025

计算量很大

## ■ 龙贝格算法

例：计算  $\pi = \int_0^1 \frac{4}{1+x^2} dx$

已知对于  $\varepsilon = 10^{-6}$  须将区间对分 9 次，得到  $T_{512} = 3.14159202$

考察  $\frac{I-T_{2n}}{I-T_n} \approx \frac{1}{4}$  由  $I \approx \frac{4T_{2n}-T_n}{4-1} = \frac{4}{3}T_{2n} - \frac{1}{3}T_n$  来计算  $I$  效果是否好些？

$$\frac{4}{3}T_8 - \frac{1}{3}T_4 = 3.141592502 = S_4$$

一般有：

$$\frac{4T_{2n}-T_n}{4-1} = S_n$$

$$\frac{4^2 S_{2n} - S_n}{4^2 - 1} = C_n$$

$$\frac{4^3 C_{2n} - C_n}{4^3 - 1} = R_n$$

Romberg 序列

► 理查德森外推法 /\* Richardson's extrapolation \*/



利用低阶公式产生高精度的结果。

$\alpha_i$  与  $h$  无关

设对于某一  $h \neq 0$ , 有公式  $T_0(h)$  近似计算某一未知值  $I$ 。由 Taylor 展开得到:  $T_0(h) - I = \alpha_1 h + \alpha_2 h^2 + \alpha_3 h^3 + \dots$

现将  $h$  对分, 得:  $T_0(\frac{h}{2}) - I = \alpha_1 (\frac{h}{2}) + \alpha_2 (\frac{h}{2})^2 + \alpha_3 (\frac{h}{2})^3 + \dots$

Q: 如何将公式精度由  $O(h)$  提高到  $O(h^2)$  ?

$$\frac{2T_0(\frac{h}{2}) - T_0(h)}{2-1} - I = -\frac{1}{2}\alpha_2 h^2 - \frac{3}{4}\alpha_3 h^3 - \dots$$

$$\text{即: } T_1(h) = \frac{2T_0(\frac{h}{2}) - T_0(h)}{2-1} = I + \beta_1 h^2 + \beta_2 h^3 + \dots$$

$$T_2(h) = \frac{2^2 T_1(\frac{h}{2}) - T_1(h)}{2^2 - 1} = I + \gamma_1 h^3 + \gamma_2 h^4 + \dots$$

$$\longrightarrow T_m(h) = \frac{2^m T_{m-1}(\frac{h}{2}) - T_{m-1}(h)}{2^m - 1} = I + \delta_1 h^{m+1} + \delta_2 h^{m+2} + \dots$$

► 理查德森外推法 /\* Richardson's extrapolation \*/

定理4 设  $f(x) \in C^\infty[a, b]$ , 有

$$T(h) = I + \alpha_1 h^2 + \alpha_2 h^4 + \cdots + \alpha_l h^{2l} + \cdots$$

与h无关

Q: 如何将公式精度由  $O(h)$  提高到  $O(h^2)$  ?

$$T\left(\frac{h}{2}\right) = I + \alpha_1 \left(\frac{h}{2}\right)^2 + \alpha_2 \left(\frac{h}{2}\right)^4 + \cdots + \alpha_l \left(\frac{h}{2}\right)^{2l} + \cdots$$

与h无关

$$T_1(h) = \frac{4T\left(\frac{h}{2}\right) - T(h)}{3} = I + \beta_1 h^4 + \beta_2 h^6 + \cdots o(h^4)$$

Simpson公式

$$T_1\left(\frac{h}{2}\right) = I + \beta_1 \frac{h^4}{16} + \beta_2 \frac{h^6}{2^6} + \cdots$$

$$T_2(h) = \frac{16T_1\left(\frac{h}{2}\right) - T_1(h)}{15}$$

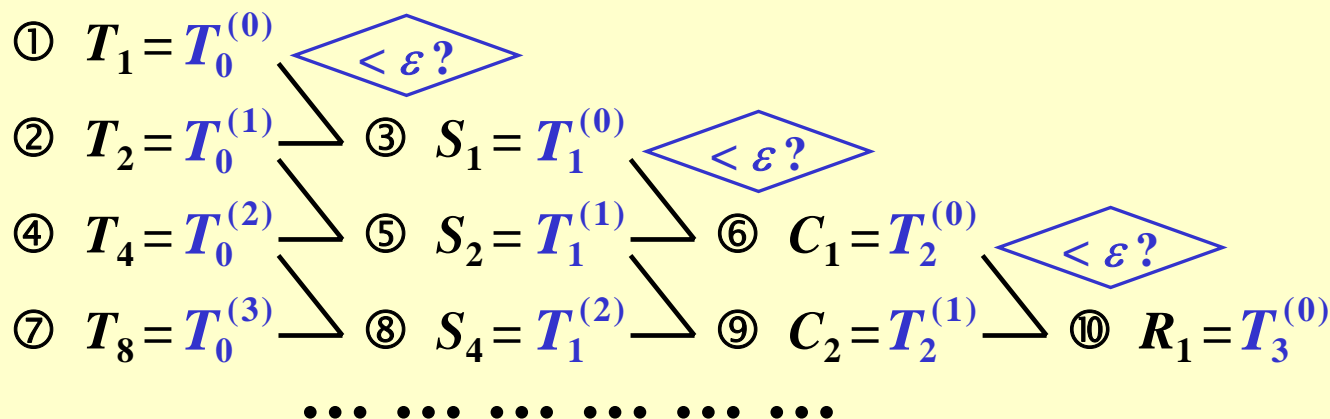
Romberg求积  
算法

$$T_m(h) = \frac{4^m T_{m-1}\left(\frac{h}{2}\right) - T_{m-1}(h)}{4^m - 1} = I + \delta_1 h^{2(m+1)} + \cdots$$



## ➤ Romberg

算法:



1. 取  $k=0, h=b-a$ , 求  $T_0^{(0)} = \frac{h}{2} [f(a) + f(b)]$   $k=1$

2. 求梯形值  $T_0(\frac{b-a}{2^k})$ , 计算  $T_0^{(k)}$

3. 求加速值  $T_j^{(k-j)}$ ,  $(j=1, 2, \dots, k)$

4. 若  $|T_k^{(0)} - T_{k-1}^{(0)}| < \varepsilon$  终止计算, 取  $T_k^{(0)} \approx I$  否则继续计算

可以证明  $\lim_{k \rightarrow \infty} T_m^{(k)} = I$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} T_m^{(0)} = I$$

# 自适应积分方法

给定精度  $\varepsilon$ , 计算  $I(f) = \int_a^b f(x)dx$

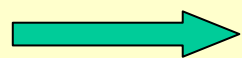
应用Simpson公式  $I(f) = \int_a^b f(x)dx = S(a, b) - \frac{b-a}{180} \left(\frac{h}{2}\right)^4 f^{(4)}(\eta)$

误差如何估计?

把[a,b]对分, 在每个区间上分别应用Simpson公式

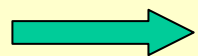
$$S_2(a, b) = S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) + S\left(\frac{a+b}{2}, b\right)$$

$$I(f) = \int_a^b f(x)dx = S_2(a, b) - \frac{b-a}{180} \left(\frac{h}{4}\right)^4 f^{(4)}(\xi)$$



$$\frac{I(f) - S(a, b)}{I(f) - S_2(a, b)} \approx 16$$

事后误差  
估计



$$|I(f) - S_2(a, b)| \approx \frac{1}{15} |S(a, b) - S_2(a, b)| = \frac{1}{15} |S_1 - S_2|$$

若  $|S_1 - S_2| \leq 15\varepsilon$  , 可得到  $|I(f) - S_2(a, b)| \leq \varepsilon$

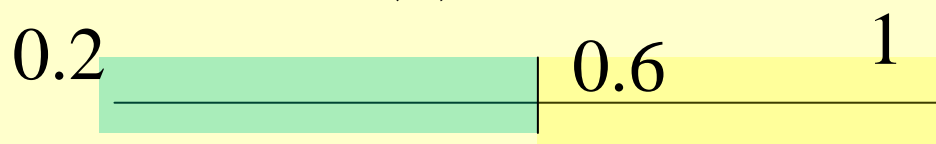
若不成立, 则分别对子区间应用Simpson公式, 再分别在子区间上考虑是否满足精度  $\varepsilon/2$ , 对不满足的继续细分, 直到满足为止, 然后利用Romberg法求出相应的积分近似值。

例7 计算积分  $\int_{0.2}^1 \frac{1}{x^2} dx$       精度不超过0.02

方法一：利用Simpson公式计算， $S_4=4.002164$ ， $S_5=4.000154$ ，采用Romberg法得到

$$RS[0.2,1] = S_5 + \frac{S_5 - S_4}{15} = 4.00002$$

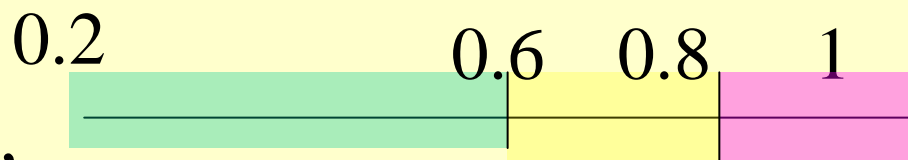
将区间划分为32等分，计算33个 $f(x)$ 值。



方法二：利用自适应方法       $S_1 = 4.948148$

$$S_2[0.2,0.6] = 3.51851852 \quad S_2[0.6,1] = 0.66851852$$

$|S_1 - S_2| = 0.761111 \rightarrow$  不满足精度要求细分下去



考虑区间 $[0.6,1]$ 的细分,

$$S_3[0.6,0.8] = 0.41678477 \quad S_3[0.8,1] = 0.25002572$$

$$S_2[0.6,1] - (S_3[0.6,0.8] + S_3[0.8,1]) = 0.001708$$

满足精度要求, 计算该区间积分值

$$RS[0.6,1] = \frac{4^2(S_3[0.6,0.8] + S_3[0.8,1]) - S_2[0.6,1]}{16-1} = 0.66669662$$

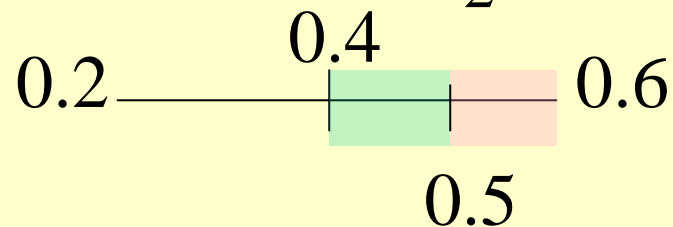
$$S_2[0.2, 0.6] = 3.51851852$$



$$S_3[0.2, 0.4] = 2.52314815$$

$$S_3[0.4, 0.6] = 0.83425926$$

$$S_2[0.2, 0.6] - (S_3[0.2, 0.4] + S_3[0.4, 0.6]) = 0.161111 > \frac{\varepsilon}{2}$$

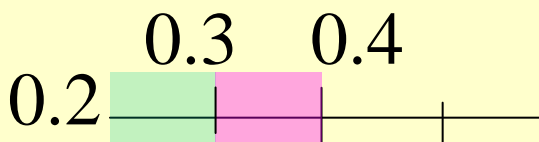



$$S_4[0.4, 0.5] = 2.52314815$$

$$S_4[0.5, 0.6] = 0.83425926$$

$$S_3[0.4, 0.6] - (S_4[0.4, 0.5] + S_4[0.5, 0.6]) = 0.000859 < \frac{\varepsilon}{4}$$

$$RS[0.4, 0.6] = 0.83333428$$

$$S_3[0.2, 0.4] - (S_4[0.2, 0.3] + S_4[0.3, 0.4]) > \frac{\varepsilon}{4}$$


$$S_4[0.3, 0.4] = 0.83356954$$


$$S_5[0.3, 0.35] = 0.47620166 \quad S_5[0.35, 0.4] = 0.35714758$$

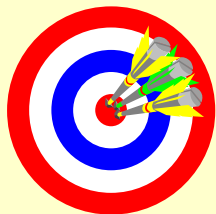
$$S_4[0.3, 0.4] - (S_5[0.3, 0.35] + S_5[0.35, 0.4]) = 0.00022 < \frac{\varepsilon}{8}$$

$$RS[0.3, 0.4] = 0.83333492 \quad RS[0.2, 0.3] = 1.6666686$$

$$I(f) \approx RS[0.2, 0.3] + RS[0.3, 0.4] + RS[0.4, 0.6] + RS[0.6, 1] = 4.00005957$$

只用了17个 $f(x)$ 值.

## § 5 高斯型积分 /\* Gaussian Quadrature \*/



构造具有 $2n+1$ 次代数精度的求积公式

$$\int_a^b \rho(x) f(x) dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$



将节点  $x_0 \dots x_n$  以及系数  $A_0 \dots A_n$  都作为待定系数。令  $f(x) = 1, x, x^2, \dots, x^{2n+1}$  代入可求解，得到的公式具有 $2n+1$ 次代数精度。这样的节点称为**Gauss 点**，公式称为**Gauss 型求积公式**。

例：求  $\int_0^1 \sqrt{x} f(x) dx$  的 **2 点 Gauss 公式**。

解：设  $\int_0^1 \sqrt{x} f(x) dx \approx A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1)$ ，应有 **3 次**代数精度。

代入  $f(x) = 1, x, x^2, x^3$

不是线性方程组，不易求解。

$$\left\{ \begin{array}{lcl} \frac{2}{3} & = & A_0 + A_1 \\ \frac{2}{5} & = & A_0 x_0 + A_1 x_1 \\ \frac{2}{7} & = & A_0 x_0^2 + A_1 x_1^2 \\ \frac{2}{9} & = & A_0 x_0^3 + A_1 x_1^3 \end{array} \right. \rightarrow \begin{array}{l} x_0 \approx 0.8212 \\ x_1 \approx 0.2899 \\ A_0 \approx 0.3891 \\ A_1 \approx 0.2776 \end{array}$$



利用第一式，可将第二式化为

利用第二式，可将第三式化为

利用第三式，可将第四式化为

从上三个式子消去 $(x_1 - x_0)A_1$ ,

$$\begin{cases} \frac{2}{5}(x_0 + x_1) - \frac{2}{3}x_0x_1 = \frac{2}{7} \\ \frac{2}{7}(x_0 + x_1) - \frac{2}{5}x_0x_1 = \frac{2}{9} \end{cases}$$

$$\frac{2}{3}x_0 + (x_1 - x_0)A_1 = \frac{2}{5}$$

$$\frac{2}{5}x_0 + (x_1 - x_0)x_1A_1 = \frac{2}{7}$$

$$\frac{2}{7}x_0 + (x_1 - x_0)x_1A_1 = \frac{2}{9}$$

$$\begin{cases} \frac{2}{5}x_0 + (\frac{2}{5} - \frac{2}{3}x_0)x_1 = \frac{2}{7} \\ \frac{2}{7}x_0 + (\frac{2}{7} - \frac{2}{5}x_0)x_1 = \frac{2}{9} \end{cases}$$

$$x_0x_1 = \frac{5}{21}$$

$$x_0 + x_1 = \frac{10}{9}$$

$$x_0 \approx \mathbf{0.8212}$$

$$x_1 \approx \mathbf{0.2899}$$

$$A_0 \approx \mathbf{0.3891}$$

$$A_1 \approx \mathbf{0.2776}$$

**定理**  $x_0 \dots x_n$  为 Gauss 点  $\Leftrightarrow w(x) = \prod_{k=0}^n (x - x_k)$  与任意次数不大于  $n$  的多项式  $P(x)$  (带权) 正交。

证明: “ $\Rightarrow$ ”  $x_0 \dots x_n$  为 Gauss 点, 则公式  $\int_a^b \rho(x) f(x) dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$

至少成立

求 Gauss 点  $\Leftrightarrow$  求  $w(x)$

成立:  $P_m(x) w(x)$  的次数


$$\int_a^b \rho(x) P_m(x) w(x) dx = \sum_{k=0}^n A_k P_m(x_k) w(x_k) = 0 \quad \checkmark$$

“ $\Leftarrow$ ” 要证明  $x_0 \dots x_n$  为 Gauss 点, 即要证公式对任意次数不大于  $2n+1$  的多项式  $P_m(x)$  精确成立,  $r(x) \in H_n(x)$

$$\int_a^b \rho(x) P_m(x) dx = \sum_{k=0}^n A_k P_m(x_k) \quad \text{设 } P_m(x) = w(x)q(x) + r(x)$$

$$\int_a^b \rho(x) P_m(x) dx = \int_a^b \rho(x) w(x) q(x) dx + \int_a^b \rho(x) r(x) dx = \sum_{k=0}^n A_k r(x_k)$$

$$= \sum_{k=0}^n A_k P_m(x_k) \quad \checkmark$$

 正交多项式族 $\{\varphi_0, \varphi_1, \dots, \varphi_n, \dots\}$ 有性质: 任意次数不大于 $n$ 的多项式 $P(x)$ 必与 $\varphi_{n+1}$ 正交。

➡ 若取 $w(x)$ 为其中的 $\varphi_{n+1}$ , 则 $\varphi_{n+1}$ 的根就是 Gauss 点。

再解上例:  $\int_0^1 \sqrt{x} f(x) dx \approx A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1)$

Step 1: 构造正交多项式 $\varphi_2$

设  $\varphi_0(x) = 1$ ,  $\varphi_1(x) = x + a$ ,  $\varphi_2(x) = x^2 + bx + c$

$$(\varphi_0, \varphi_1) = 0 \Rightarrow \int_0^1 \sqrt{x}(x + a) dx = 0 \Rightarrow a = -\frac{3}{5}$$

$$(\varphi_0, \varphi_2) = 0 \Rightarrow \int_0^1 \sqrt{x}(x^2 + bx + c) dx = 0 \quad \Rightarrow \quad b = -\frac{10}{9}$$

$$(\varphi_1, \varphi_2) = 0 \Rightarrow \int_0^1 \sqrt{x}\left(x - \frac{3}{5}\right)(x + bx + c) dx = 0 \quad \Rightarrow \quad c = \frac{5}{21}$$

$$\text{即: } \varphi_2(x) = x^2 - \frac{10}{9}x + \frac{5}{21}$$

**Step 2:** 求  $\varphi_2 = 0$  的 2 个根, 即为 Gauss 点  $x_0$ ,  $x_1$

$$x_{0;1} = \frac{10/9 \pm \sqrt{(10/9)^2 - 20/21}}{2}$$

解线性方程组, 简单。

**Step 3:** 代入  $f(x) = 1, x$  以求解  $A_0$ ,  $A_1$

结果与前一方法相同:  $x_0 \approx 0.8212$ ,  $x_1 \approx 0.2899$ ,  $A_0 \approx 0.3891$ ,  $A_1 \approx 0.2776$

利用此公式计算  $\int_0^1 \sqrt{x} e^x dx$  的值

$$\int_0^1 \sqrt{x} e^x dx \approx A_0 e^{x_0} + A_1 e^{x_1} = 0.3891 \times e^{0.8212} + 0.2776 \times e^{0.2899} \approx 1.2555$$

**注:** 构造正交多项式也可以利用  $L-S$  拟合中介绍过的递推式进行。

➤ Gauss 公式的余项:

$$R[f] = \int_a^b f(x) dx - \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \quad /* \text{设 } P \text{ 为 } f \text{ 的过 } x_0 \dots x_n \text{ 的插值多项式} */$$

$$= \int_a^b f(x) dx - \sum_{k=0}^n A_k P(x_k) \quad /* \text{只要 } P \text{ 的阶数不大于 } 2n+1, \text{ 则下一步等式成立} */$$

$$= \int_a^b f(x) dx - \int_a^b P(x) dx = \int_a^b [f(x) - P(x)] dx$$

**Q:** 什么样的插值多项式在  $x_0 \dots x_n$  上有  $2n+1$  阶?  
插值多项式的余项

**A:** Hermite 多项式! 满足  $H(x_k) = f(x_k), H'(x_k) = f'(x_k)$

➡  $R[f] = \int_a^b [f(x) - H(x)] dx$

$$= \int_a^b \frac{f^{(2n+2)}(\xi_x)}{(2n+2)!} w^2(x) dx$$

$$= \frac{f^{(2n+2)}(\xi)}{(2n+2)!} \int_a^b w^2(x) dx, \quad \xi \in (a, b)$$

**定理6** Gauss 求积公式的求积系数 $A_k(k=0,1,\dots,n)$ 全是正的。

n次多项式

证明:

$$l_k(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n \frac{x - x_j}{x_k - x_j}$$

$$0 < \int_a^b l_k^2(x) \rho(x) dx = \sum_{i=0}^n A_i l_k^2(x_i) = \sum_{i=0}^n A_i \delta_{ik} = A_k$$

**推论** Gauss求积公式是稳定的。

**定理7** 设 $f(x) \in C[a, b]$ , 则Gauss求积公式是收敛的, 即

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = \int_a^b \rho(x) f(x) dx$$

► 特殊正交多项式族:

① Legendre 多项式族: 定义在 $[-1, 1]$ 上,  $\rho(x) \equiv 1$

$$P_k(x) = \frac{1}{2^k k!} \frac{d^k}{dx^k} (x^2 - 1)^k \quad \text{满足: } (P_k, P_l) = \begin{cases} 0 & k \neq l \\ \frac{2}{2k+1} & k = l \end{cases}$$

由  $P_0 = 1, P_1 = x$  有递推  $(k+1)P_{k+1} = (2k+1)xP_k - kP_{k-1}$

以  $P_{n+1}$  的根为节点的求积公式称为 **Gauss-Legendre 公式**。

取  $P_1(x)=x$ , 构造高斯型求积公式  $\int_{-1}^1 f(x)dx \approx 2f(0)$

取  $P_2(x) = \frac{1}{2}(3x^2 - 1)$  构造高斯型求积公式  $\int_{-1}^1 f(x)dx = f(-\frac{1}{\sqrt{3}}) + f(\frac{1}{\sqrt{3}})$

公式余项

$$R_n[f] = \frac{f^{(2n+2)}(\eta)}{(2n+2)!} \int_{-1}^1 \tilde{P}_{n+1}(x)dx$$

$$= \frac{2^{2n+3}[(n+1)!]^4}{(2n+3)[(2n+2)!]^3} f^{(2n+2)}(\eta)$$

注意到积分端点  $\pm 1$  可能是积分的奇点，用普通 *Newton-Cotes* 公式在端点会出问题。而 *Gauss* 公式可能避免此问题的发生。

## ② Chebyshev

$$T_k(x) = \cos(k \times \arccos x)$$

$$T_{n+1} \text{ 的根为 } x_k = \cos\left(\frac{2k+1}{2n+2}\pi\right) \\ k = 0, \dots, n$$

以此为节点构造公式 
$$\int_{-1}^1 \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} f(x) dx = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$

称为 *Gauss-Chebyshev* 公式，其中

$$x_k = \cos \frac{(2k-1)}{2n} \pi \quad A_k = \frac{\pi}{n}$$

公式余项 
$$R[f] = \frac{2\pi}{2^{2n}(2n)!} f^{(2n)}(\eta)$$



## 例6 用4点的Gauss-Legendre求积公式计算

$$I = \int_0^{\frac{\pi}{2}} x^2 \cos x dx$$

解:

$$\begin{aligned} I &= \int_{-1}^1 \left(\frac{\pi}{4}\right)^3 (1+t)^2 \cos \frac{\pi}{4} (1+t) dt \\ &\approx 0.3478548 \times \left(\frac{\pi}{4}\right)^3 (1+0.8611363)^2 \cos \frac{\pi}{4} (1+0.8611363) \\ &\quad + 0.3478548 \times \left(\frac{\pi}{4}\right)^3 (1-0.8611363)^2 \cos \frac{\pi}{4} (1-0.8611363) \\ &\quad + 0.6521452 \times \left(\frac{\pi}{4}\right)^3 (1+0.3399810)^2 \cos \frac{\pi}{4} (1+0.3399810) \\ &\quad + 0.6521452 \times \left(\frac{\pi}{4}\right)^3 (1-0.3399810)^2 \cos \frac{\pi}{4} (1-0.3399810) \\ &\approx 0.467402 \end{aligned}$$

## 例7 用5点的Gauss-Chebyshev求积公式计算

$$I = \int_{-1}^1 \frac{e^x}{\sqrt{1-x^2}} dx$$

解

$$I = \frac{\pi}{5} \sum_{k=1}^5 e^{\cos \frac{2k-1}{10} \pi} = 3.977463$$

$$|R[f]| \leq \frac{\pi}{2^9 \cdot 10!} e \leq 4.6 \times 10^{-9}$$

例  $I = \int_0^2 \frac{x^2 - 1}{\sqrt{x(2-x)}} dx$

化为能用m点Gauss-Chebyshev求积公式的积分，当m取多大时，能得到积分的准确值，并计算该值。

# 多重积分

考虑二重积分  $\iint_R f(x, y) dx dy = \int_a^b \left( \int_c^d f(x, y) dy \right) dx$

$[a, b], [c, d]$  分为  $N, M$  等份, 步长  $h = (b-a)/N, k = (d-c)/M$

先对积分  $\int_c^d f(x, y) dy$  应用复合 Simpson 公式,

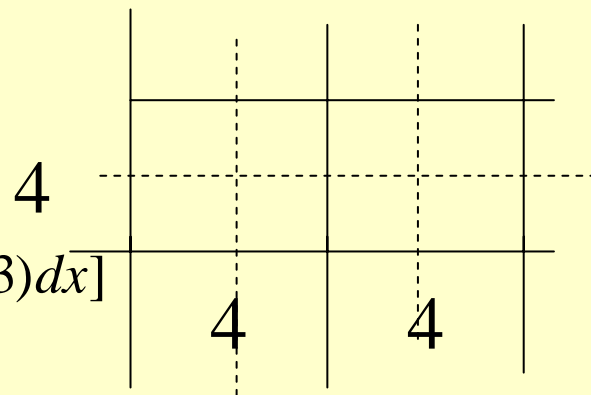
$$\int_c^d f(x, y) dy = \frac{k}{6} \left[ f(x, y_0) + 4 \sum_{i=0}^{M-1} f(x, y_{i+1/2}) + 2 \sum_{i=1}^{M-1} f(x, y_i) + f(x, y_M) \right]$$

其中  $y_i = c + ik, y_{i+1/2} = c + (i + \frac{1}{2})k$

$$\int_c^d f(x, y) dy = \frac{k}{6} \left[ \int_a^b f(x, y_0) dx + 4 \sum_{i=0}^{M-1} \int_a^b f(x, y_{i+1/2}) dx + 2 \sum_{i=1}^{M-1} \int_a^b f(x, y_i) dx + \int_a^b f(x, y_M) dx \right]$$

例14 求二重积分  $\int_{1.4}^2 \int_{1.0}^{1.5} \ln(x+2y) dy dx$

$$\begin{aligned}
 I &= \frac{0.5}{6} \left[ \int_{1.4}^2 \ln(x+2) dx + 4 \int_{1.4}^2 \ln(x+2.5) dx + \int_{1.4}^2 \ln(x+3) dx \right] \\
 &= \frac{0.5}{6} \times \frac{0.3}{6} [\ln 3.4 + 4(\ln 3.55 + \ln 3.85) + 2 \ln 3.7 + \ln 4] \\
 &\quad + \frac{0.5}{6} \times \frac{1.2}{6} [\ln 3.9 + 4(\ln 4.05 + \ln 4.35) + 2 \ln 4.2 + \ln 4.5] \\
 &\quad + \frac{0.5}{6} \times \frac{0.3}{6} [\ln 4.4 + 4(\ln 4.55 + \ln 4.85) + 2 \ln 4.7 + \ln 5] \\
 &= 0.42955244
 \end{aligned}$$



对于非矩形区域的二重积分，只要化为累次积分，也可类似矩形域情形求得其近似值

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx \approx \int_a^b \frac{k(x)}{3} [f(x, c(x)) + 4f(x, c(x) + k(x)) + f(x, d(x))] dx$$

$$k(x) = \frac{d(x) - c(x)}{2}$$

# 数值微分

中点法

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

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

$$f'(a) \approx \frac{f(a+h) - f(a-h)}{2h} = G(h)$$

根据导数定义, 用差商近似导数

$O(h^2)$

$$f(a \pm h) = f(a) \pm hf'(a) + \frac{h^2}{2} f''(a) \pm \frac{h^3}{3!} f'''(a) + \dots$$

$$G(h) = f'(a) + \frac{h^2}{3!} f'''(a) + \frac{h^4}{5!} f^{(5)}(a) + \dots$$

截断误差

$$|f'(a) - G(h)| \leq \frac{h^2}{6} M$$

$$M \geq \max_{|x-a| \leq h} |f'''(x)|$$

从舍入误差的角度，步长不宜太小。

假设 $f(a+h), f(a-h)$ 分别有舍入误差  $\varepsilon_1, \varepsilon_2$ , 则计算 $f'(a)$ 的舍入误差估计为

$$\delta(f'(a)) = |G(a) - \tilde{G}(a)| \leq \frac{|\varepsilon_1| + |\varepsilon_2|}{2h} = \frac{\varepsilon}{h}$$

$$\varepsilon = \max\{\varepsilon_1, \varepsilon_2\}$$

$h$ 越小，舍入误差越大

计算总误差估计  $E(h) = |f'(a) - \tilde{G}(a)| \leq \frac{h^2}{6} M + \frac{\varepsilon}{h}$

最优步长  $h_{opt} = \sqrt[3]{3\varepsilon / M}$

## 插值型求导公式

建立函数 $f(x)$ 的插值多项式 $P_n$

$$f'(x) \approx P'_n(x)$$

插值型求导公式

求导余项

$$f'(x) - P'_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} w'_{n+1}(x) + \frac{w_{n+1}(x)}{(n+1)!} \frac{d}{dx} f^{(n+1)}(\xi)$$

$$w_{n+1}(x) = \prod_{i=0}^n (x - x_i)$$

未知

在节点上的导数值


$$f'(x_k) - P'_n(x_k) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} w'_{n+1}(x_k)$$

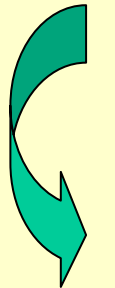


## 两点公式

$$P_1(x) = \frac{x - x_1}{x_0 - x_1} f(x_0) + \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} f(x_1)$$

两点插值


$$P_1'(x) = \frac{1}{h} [-f(x_0) + f(x_1)]$$


$$\begin{cases} P_1'(x_0) = \frac{1}{h} [f(x_1) - f(x_0)] \\ P_1'(x_1) = \frac{1}{h} [f(x_1) - f(x_0)] \end{cases}$$

求导余项

$$\begin{cases} f'(x_0) = \frac{1}{h} [f(x_1) - f(x_0)] - \frac{h}{2} f''(\xi) \\ f'(x_1) = \frac{1}{h} [f(x_1) - f(x_0)] + \frac{h}{2} f''(\xi) \end{cases}$$

## 三点公式

已知三点  $x_0, x_1 = x_0 + h, x_2 = x_0 + 2h$

$$P_2(x) = \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} f(x_0) + \frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} f(x_1) + \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} f(x_2)$$

$$P_2'(x_0 + th) = \frac{1}{2h} [(2t-3)f(x_0) - (4t-4)f(x_1) + (2t-1)f(x_2)]$$

$$P_2'(x_0) = \frac{1}{2h} [-3f(x_0) + 4f(x_1) - f(x_2)]$$

$$R(f'(x_0)) = \frac{h^2}{3} f'''(\xi_0)$$

$$P_2'(x_1) = \frac{1}{2h} [-f(x_0) + f(x_2)]$$

$$R(f'(x_1)) = \frac{h^2}{6} f'''(\xi_1)$$

$$P_2'(x_2) = \frac{1}{2h} [f(x_0) - 4f(x_1) + 3f(x_2)]$$

$$R(f'(x_2)) = \frac{h^2}{3} f'''(\xi_2)$$

## 建立高阶数值微分公式

$$f^{(k)}(x) \approx P_n^{(k)}(x)$$

$$P_2'(x_0 + th) = \frac{1}{2h}[(2t - 3)f(x_0) - (4t - 4)f(x_1) + (2t - 1)f(x_2)]$$

$$P_2''(x_0 + th) = \frac{1}{h^2}[f(x_0) - 2f(x_1) + f(x_2)]$$

## 二阶三点公式

$$f''(x_1) = \frac{1}{h^2}[f(x_0) - 2f(x_1) + f(x_2)] - \frac{h^2}{12}f^{(4)}(\xi)$$

## 利用数值积分求导

设 $f(x)$ 是一个充分光滑的函数, 设

$$f(x_{k+1}) - f(x_{k-1}) = \int_{x_{k-1}}^{x_{k+1}} \varphi(x) dx$$

可采用不同的数值积分公式

采用中矩形公式

$$\int_{x_{k-1}}^{x_{k+1}} \varphi(x) dx = 2h\varphi(x_k) + \frac{1}{24}(2h)^3 \varphi''(\xi_k)$$

中点微分公式

$$f'(x_k) = \frac{f(x_{k+1}) - f(x_{k-1}))}{2h} - \frac{1}{6}h^2 f'''(\xi_k)$$

采用Simpson积分公式

$$f(x_{k+1}) - f(x_{k-1}) = \int_{x_{k-1}}^{x_{k+1}} \varphi(x) dx = \frac{h}{3}[\varphi(x_{k-1}) + 4\varphi(x_k) + \varphi(x_{k+1})] - \frac{h^5}{90} \varphi^{(4)}(\eta_k)$$

$$m_{k-1} + 4m_k + m_{k+1} = \frac{3}{h}[f(x_{k+1}) - f(x_{k-1}))]$$

Simpson数值微分公式

## 三次样条求导

$$\left\| f^{(k)}(x) - S^{(k)}(x) \right\|_{\infty} \leq C_k \left\| f^{(4)} \right\|_{\infty} h^{4-k}$$

$$f^{(k)}(x) \approx S^{(k)}(x)$$

$$f'(x_k) \approx S'(x_k) = -\frac{h_k}{3}M_k - \frac{h_k}{6}M_{k+1} + f[x_k, x_{k+1}]$$

$$f''(x_k) = M_k$$

## 数值微分的外推法

$$f'(x) \approx G(h) = \frac{1}{2h} [f(x+h) - f(x-h)]$$

$$f'(x) = G(h) + \alpha_1 h^2 + \alpha_2 h^4 + \cdots$$

$$G_m(h) = \frac{4^m G_{m-1}\left(\frac{h}{2}\right) - G_{m-1}(h)}{4^m - 1}$$

$$f'(x) - G_m(h) = O(h^{2(m+1)})$$