

第4章 数值积分

4.1 数值积分的一般问题

1. 问题的提出

考察数值积分问题，即线性泛函

$$I(f) = \int_a^b f(x) dx, \quad -\infty \leq a < b \leq +\infty \quad (4.1.1)$$

的近似计算问题.

Newton-Leibnitz (牛顿-莱布尼兹) 公式

$$\int_a^b f(x)dx = F(x)\Big|_a^b, \quad F'(x) = f(x).$$

数值积分必要性:

- (1) $f(x)$ 是由测量或数值计算给出的数据表时, Newton-Leibnitz 公式无法应用.
- (2) $f(x)$ 的原函数 $F(x)$ 不能用有限形式来表达, 不能应用 Newton-Leibnitz 公式.

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

(3) 原函数复杂.

例如

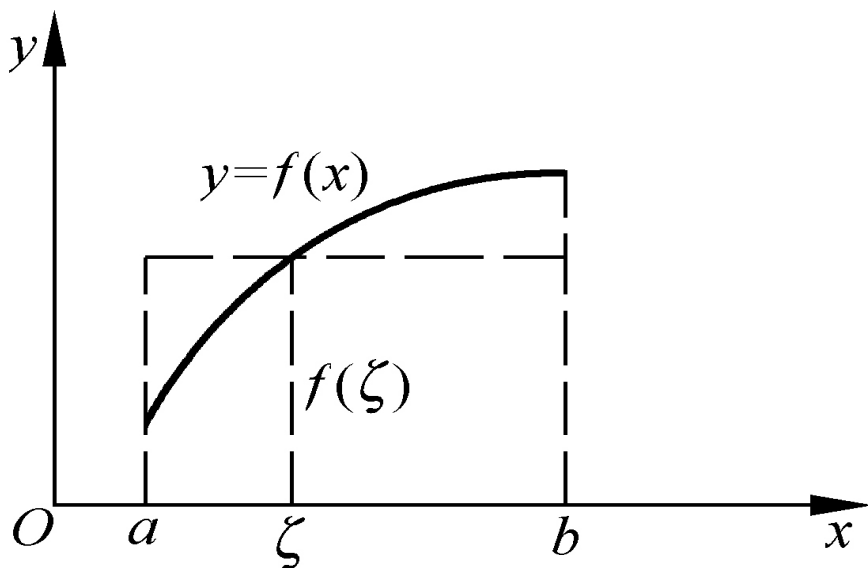
$$\int_{\sqrt{3}}^{\pi} \frac{1}{1+x^4} dx = \left\{ \frac{1}{4\sqrt{2}} \ln \frac{x^2 + \sqrt{2}x + 1}{x^2 - \sqrt{2}x + 1} \right. \\ \left. + \frac{1}{2\sqrt{2}} [\arctan(\sqrt{2}x + 1) + \arctan(\sqrt{2}x - 1)] \right\} \Big|_{\sqrt{3}}^{\pi}$$

2. 数值积分的基本思想

由积分中值定理知，在积分区间 $[a,b]$ 内存在一点 ξ ，成立

$$\int_a^b f(x)dx = (b-a)f(\xi)$$

就是说，底为 $b-a$ 而高为 $f(\xi)$ 的矩形面积恰等于所求曲边梯形的面积 $I(f)$.



4

图

问题在于点 ξ 的具体位置一般是不知道的，因而难以准确算出 $f(\xi)$ 的值.

将 $f(\xi)$ 称为区间 $[a,b]$ 上的平均高度.

这样，只要对平均高度 $f(\xi)$ 提供一种算法，相应地便获得一种数值求积方法.

用积分区间两端点“高度” $f(a)$ 与 $f(b)$ 的算术平均作为平均高度 $f(\xi)$ 的近似值,这样导出的数值求积公式是梯形公式(几何意义参看图 4.1).

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

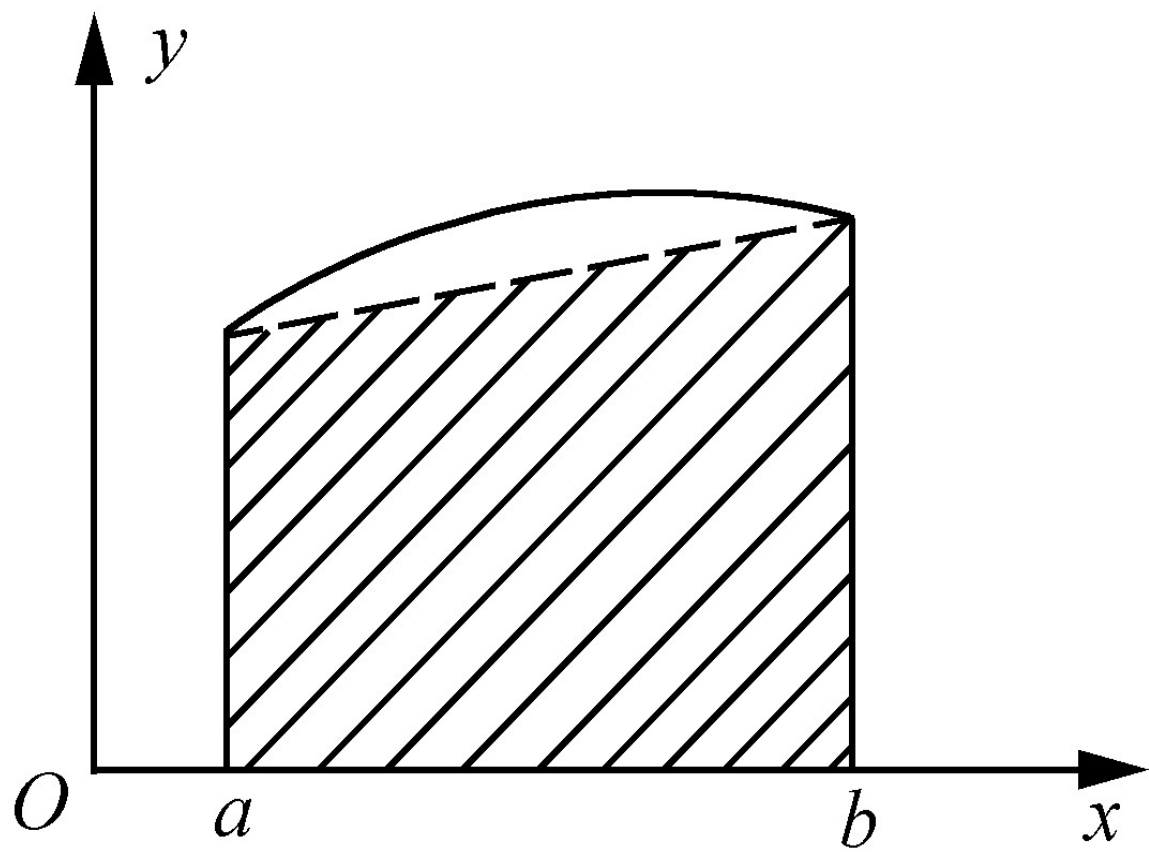


图 4.1 梯形公式

用积分区间中点的“高度” $f(\frac{a+b}{2})$ 近似地取代平均高度

$f(\xi)$ ，则可导出 **中矩形公式** (简称矩形公式)

$$R = (b-a)f(\frac{a+b}{2})$$

一般地，可以在积分区间 $[a,b]$ 上适当选取某些互异节点 x_j 然后用 $f(x_j)$ 加权平均 $Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j)$ 作为平均高度 $f(\xi)$ 的近似值，这样构造出的求积公式具有下列形式：

$$I(f) \approx \sum_{j=0}^n H_j f(x_j)$$

或写成

$$I(f) = Q(f) + E(f) \quad (4.1.4)$$

H_j -- 求积系数, x_j -- 求积节点, $E(f)$ -- 求积余项(或误差)

注: (1) 求积节点 $x_j \in [a, b] (j = 0, 1, 2, \dots, n)$ 互异.

(2) H_j 仅与节点 x_j 的选取有关, 它们不依赖 $f(x)$ 的具体形式.

数值积分公式

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j) \text{ --- 机械求积公式} \quad (4.1.6)$$

特点: 将积分求值问题归结为函数值的计算, 这就避开了 Newton-Leibnitz 公式需要寻求原函数的困难.

目标：确定 H_j 及 x_j ，用 $Q(f)$ 逼近 $I(f)$ 达到要求精度.

关键问题：如何确定 x_j 和 H_j ？

如何建立误差 $E(f) = I(f) - Q(f)$ 估计式？

3. 代数精度与插值型求积公式

【定义 4.1】 如果求积公式

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j)$$

对任意 $f(x) \in M_r$ (M_r 表示次数不超过 r 次的多项式集合), 均能**精确成立** (即 $E(f) = 0$), 而当 $f(x)$ 是某一个 $r+1$ 次多项式时, 此求积公式不能精确成立, 则称此公式具有 **r 次代数精度**, 或称此公式是 **r 阶的**.

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j) \text{ 至少具有 } r \text{ 次代数精度} \Leftrightarrow$$

当 $f(x) = 1, x, \dots, x^r$ 时, 数值积分公式精确成立. 即

$$\left\{ \begin{array}{l} \sum_{j=0}^n H_j = b - a, \\ \sum_{j=0}^n H_j x_j = \frac{1}{2}(b^2 - a^2), \\ \dots\dots\dots \\ \sum_{j=0}^n H_j x_j^r = \frac{1}{r+1}(b^{r+1} - a^{r+1}). \end{array} \right.$$

共有 $r+1$ 个等式, $2n+2$ 个待定常数. $r < n$ 时, 有无穷多组解 H_0, H_1, \dots, H_n .

问题：用 $n+1$ 个互异求积节点 x_0, x_1, \dots, x_n ，可以构造具有多高代数精度的求积公式呢？

【定理 4.1】 对于任意给定的 $n+1$ 个互异节点

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

总存在一组求积系数 H_0, H_1, \dots, H_n ，使求积公式

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j)$$

至少具有 n 次代数精度.

【证明】 记 $L_n(x)$ 为 $f(x)$ 以 x_0, x_1, \dots, x_n 为插值节点的 n 次 Lagrange 插值多项式, 即

$$L_n(x) = \sum_{j=0}^n l_j(x) f(x_j)$$

其中 $l_j(x) = \prod_{\substack{i=0 \\ i \neq j}}^n \frac{(x - x_i)}{(x_j - x_i)}$ 是插值基函数. 取

$$H_j = \int_a^b l_j(x) dx, \quad j = 0, 1, \dots, n$$

为求积系数, 于是构造数值求积公式

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j) \text{-----插值型求积公式}$$

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j) = \sum_{j=0}^n \left[\int_a^b l_j(x) dx \right] f(x_j) = \int_a^b \left[\sum_{j=0}^n l_j(x) f(x_j) \right] dx = \int_a^b L_n(x) dx$$

显然, H_j 只依赖 x_0, x_1, \dots, x_n 和积分区间, 而与 $f(x)$ 无关.

$$I(f) = Q(f) + E(f)$$

$$\int_a^b f(x) dx = \int_a^b L_n(x) dx + E(f)$$

$E(f)$ 是求积误差或求积余项.

求积误差

$$E(f) = I(f) - Q(f) = \int_a^b [f(x) - L_n(x)] dx = \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\zeta_x) p_{n+1}(x) dx$$

其中 $p_{n+1}(x) = \prod_{i=0}^n (x - x_i)$, $\zeta_x \in (a, b)$ 是 x 的函数.

当 $f(x) \in M_n$ 时 $E(f) = 0$, 因此求积公式至少具有 n 次代数精度.

【定理 4.2】 机械求积公式

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j)$$

至少具有 n 次代数精度的充要条件是: 它是插值型的. 适当选

择 x_j 和 H_j , 能使公式

$$Q(f) = \sum_{j=0}^n H_j f(x_j)$$

代数精度最高达到 $r = 2n + 1$.

4.2 等距节点的 Newton-Cotes 公式

1. Newton-Cotes (牛顿-柯特斯) 公式

Newton-Cotes 闭型公式:

把 $[a, b]$ 区间 n 等分. 对插值型求积公式, 取求积节点

$$x_i = a + ih, \quad h = \frac{b-a}{n}, \quad i = 0, 1, \dots, n$$

注: 节点等距, 对计算求积系数带来方便.

令 $x = a + th$, 求积系数 H_j 可以表示成

$$H_j = \int_a^b l_j(x) dx = \frac{(-1)^{n-j} h}{j!(n-j)!} \int_0^n \prod_{\substack{i=0 \\ i \neq j}}^n (t-i) dt$$

$$C_j = \frac{H_j}{b-a} \text{ --- Cotes 系数}$$

于是， Newton-Cotes 求积公式即为

$$Q_n(f) = (b-a) \sum_{j=0}^n C_j f(x_j)$$

当 $n=1$ 时，

$$C_0 = -\int_0^1 (t-1)dt = \frac{1}{2}, \quad C_1 = \int_0^1 tdt = \frac{1}{2}$$

得到梯形公式

$$Q_1(f) = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)].$$

当 $n=2$ 时,

$$C_0 = C_2 = \frac{1}{6}, \quad C_1 = \frac{4}{6}.$$

Simpson (辛甫生) 公式 (或抛物线公式)

$$Q_2(f) = \frac{b-a}{6} [f(a) + 4f(\frac{b+a}{2}) + f(b)].$$

几何意义如图 4.2 所示.

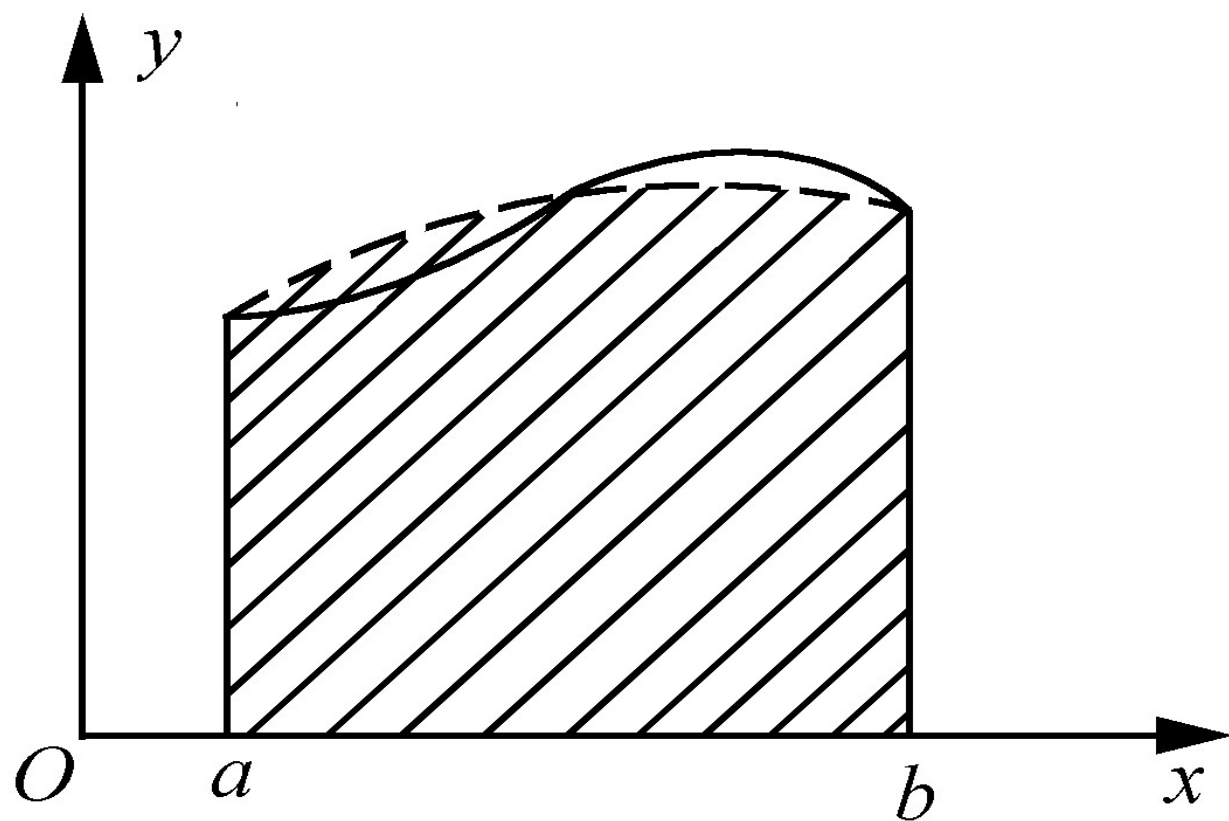


图 4.2 Simpson (辛甫生) 公式

当 $n=4$ 时, 得 **Cotes 公式**

$$Q_4(f) = \frac{2h}{45} [7f(a) + 32f(a+h) + 12f(a+2h) + 32f(a+3h) + 7f(b)]$$

注: $\sum_{j=0}^n C_j = 1$

$$\left(\sum_{j=0}^n C_j = \sum_{j=0}^n \frac{H_j}{b-a} = \frac{1}{b-a} \sum_{j=0}^n H_j = \frac{b-a}{b-a} = 1 \right)$$

求积系数 $H_j = W_j Ah$, A 为有理数, W_j 均为整数.

表 4.1 Newton-Cotes 闭型公式的系数与余项

n	A	W_0	W_1	W_2	W_3	W_4	W_5	$E(f)$
1	1/2	1	1					$-\frac{1}{12}h^3 f''(\zeta)$
2	1/3	1	4	1				$-\frac{1}{90}h^5 f^{(4)}(\zeta)$
3	3/8	1	3	3	1			$-\frac{3}{80}h^5 f^{(4)}(\zeta)$
4	2/45	7	32	12	32	7		$-\frac{8}{945}h^7 f^{(6)}(\zeta)$

5	5/288	19	75	50	50	75	19	$-\frac{275}{12096}h^7 f^{(6)}(\zeta)$
6	1/140	41	216	27	272	27	216	$-\frac{9}{1400}h^9 f^{(8)}(\zeta)$
7	7/17280	751	3577	1323	2989	2989	1323	$-\frac{8183}{518400}h^9 f^{(8)}(\zeta)$
8	4/14175	989	5888	-928	10496	-4540	10496	
9	9/89600	2857	15741	1080	19344	5778	5788	
10	5/2998376	16067	106300	-48525	272400	-260550	427368	

开型 Newton-Cote 公式:

把 $[a, b]$ 区间 n 等分, 令 $x_i = a + ih$, $h = \frac{b-a}{n}$, 取

$$x_1, x_2, \dots, x_{n-1}$$

作为求积节点.

Newton-Cotes 开型公式表达式

$$\int_a^b f(x)dx = \sum_{j=1}^{n-1} H_j f(x_j) + E(f) = (b-a) \sum_{j=1}^{n-1} C_j f(x_j) + E(f)$$

当 $n=2$ 时, 只有一个节点 x_1 , 得中点公式或中矩形公式

$$\int_a^b f(x)dx = (b-a)f\left(\frac{a+b}{2}\right) + \frac{1}{24}(b-a)^3 f''(\zeta), \quad \zeta \in (a, b)$$

或

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

关于 $n=2,3,\dots,6$ 的有关系数见表 4.2.

表 4.2 Newton-Cotes 开型公式的系数与余项

n	A	W_1	W_2	W_3	$E(f)$
2	2	1			$\frac{1}{3}h^3 f''(\zeta)$
3	3/2	1	1		$\frac{3}{4}h^3 f''(\zeta)$
4	4/3	2	-1	2	$\frac{15}{45}h^5 f^{(4)}(\zeta)$
5	5/24	11	1	1	$\frac{95}{144}h^5 f^{(4)}(\zeta)$
6	3/10	11	-14	26	$\frac{41}{140}h^7 f^{(6)}(\zeta)$

注：除中点公式外，Newton-Cote 开型公式很少有什么好处。

2. Newton-Cotes 公式数值稳定性

数值稳定性问题：计算中舍入误差对计算结果产生的影响。

$f(x_j)$ ——精确值， $\tilde{f}(x_j)$ ——计算值， ε_j ——舍入误差

即 $f(x_j) - \tilde{f}(x_j) = \varepsilon_j$ ，设 $\varepsilon = \max_j |\varepsilon_j|$ ， $(b-a) \sum_{j=0}^n C_j \tilde{f}(x_j)$ 代替

$(b-a) \sum_{j=0}^n C_j f(x_j)$ 所产生的误差为

$$\eta = (b-a) \sum_{j=0}^n C_j f(x_j) - (b-a) \sum_{j=0}^n C_j \tilde{f}(x_j) = (b-a) \sum_{j=0}^n C_j \varepsilon_j$$

当 Cotes 系数全为正时，有

$$|\eta| \leq (b-a) \varepsilon \sum_{j=0}^n C_j = (b-a) \varepsilon$$

即数值计算是稳定的。

当 Cotes 系数有正有负时， $|\eta| = (b-a) \sum_{j=0}^n |C_j \varepsilon_j|$ ，成立

$$\sigma_n = \sum_{j=0}^n |C_j| > \sum_{j=0}^n C_j = 1$$

并且随着 n 的增大, σ_n 变得越来越大, 此时舍入误差对求积公式的影响就越坏. 即数值计算是不稳定的.

(1) 闭型公式只有当 $n \leq 7, n = 9$ 时, Cote 系数才是全正的

(2) 开型公式只有对 $n = 2, 3, 5$ 时系数才全是正的.

注: 高阶 Newton-Cotes 公式数值计算不稳定!

3. Newton-Cotes 公式的余项 (闭型)

【引理】Newton-Cotes 公式至少具有 n 次代数精度; 如果 n 是偶数, 则其代数精度能提高到 $n+1$ 次.

【证明】 因为 Newton-Cotes 公式

$$I(f) = Q_n(f) + E(f)$$

是等距节点的插值型求积公式，前半部分自然成立。

证后半部分：设 n 为偶数，取 $f(x) = x^{n+1}$ ，由误差公式

$$E(f) = I(f) - Q_n(f) = \int_a^b f(x) dx - \int_a^b L_n(x) dx = \int_a^b [f(x) - L_n(x)] dx$$

$$= \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\zeta_x) p_{n+1}(x) dx$$

有

$$E(x^{n+1}) = \int_a^b p_{n+1}(x) dx = \int_a^b \prod_{j=0}^n (x - x_j) dx$$

作代换 $x = a + th$, 上式变为

$$E(x^{n+1}) = h^{n+2} \int_0^n \prod_{j=0}^n (t - j) dt$$

因为 n 是偶数, $\frac{h}{2} = k$ 是整数, 再作代换 $u = t - k$, 得到

$$E(x^{n+1}) = h^{n+2} \int_{-k}^k \prod_{j=1}^k (u^2 - j^2) du$$

注意到上式中被积函数是奇函数, 从而证得.

$$E(x^{n+1}) = 0$$

注：偶数阶 Newton-Cotes 公式代数精度能提高到 $n+1$ 次.

验证 Simpson 公式

$$Q_2(f) = \frac{b-a}{6} [f(a) + 4f(\frac{b+a}{2}) + f(b)].$$

代数精度正好为 **3**.

当 $f(x) = x^4$ 时, $\int_0^1 x^4 dx = \frac{1}{5}$. 而用 Simpson 公式有

$$\frac{b-a}{6}[f(a)+4f(\frac{b+a}{2})+f(b)]=\frac{1}{6}[0+4\cdot(\frac{1}{2})^4+1^4]=\frac{5}{24}$$

所以 $E(x^4) \neq 0$.

Newton-Cotes 公式余项:

(1) 当 n 为偶数时, 设 $f(x) \in C^{n+2}[a, b]$, 则总存在 $\zeta \in (a, b)$, 使

$$E(f) = \frac{f^{(n+2)}(\zeta)}{(n+2)!} \int_a^b x p_{n+1}(x) dx$$

(2) 当 n 为奇数时, 设 $f(x) \in C^{n+1}[a, b]$, 则总存在 $\zeta \in (a, b)$, 使

$$E(f) = \frac{f^{(n+1)}(\zeta)}{(n+1)!} \int_a^b p_{n+1}(x) dx$$

【定理 4.3】 Newton-Cotes 公式当 n 为奇数时，有 n 次代数精度；当 n 为偶数时，有 $n+1$ 次代数精度.

(1) 梯形公式余项 ($n=1$)

$$E(f) = I(f) - Q_1(f) = \int_a^b [f(x) - L_1(x)] dx$$

$$= \frac{1}{2!} \int_a^b f''(\zeta_x)(x-a)(x-b) dx, \quad a < \zeta_x < b$$

函数 $(x-a)(x-b)$ 在 $[a,b]$ 内不变号, 由积分第一中值定理, 存在 $\eta \in (a,b)$, 使得梯形公式余项

$$E(f) = \frac{f''(\eta)}{2} \int_a^b (x-a)(x-b) dx = -\frac{(b-a)^3}{12} f''(\eta), \quad \eta \in (a,b)$$

(2) Simpson 公式余项 ($n=2$)

Simpson 公式具有 3 次代数精度, 即对于次数不超过 3 的多项式 $f(x)$, 求积公式

$$Q_2(f) = \frac{h}{3} [f(a) + 4f(a+h) + f(b)], \quad h = \frac{b-a}{2}$$

精确成立.

构造 3 次多项式 $H(x)$, 使其满足

$$H(a) = f(a), \quad H(a+h) = f(a+h),$$

$$H(b) = f(b), \quad H'(a+h) = f'(a+h)$$

于是, 有

$$\int_a^b H(x) dx = \frac{h}{3} [H(a) + 4H(a+h) + H(b)] = Q_2(f) .$$

故余项可表达为

$$E(f) = I(f) - Q_2(f) = \int_a^b [f(x) - H(x)] dx$$

利用 Hermite 插值余项公式

$$\begin{aligned} E(f) &= I(f) - Q_2(f) = \int_a^b [f(x) - H(x)] dx \\ &= \frac{1}{4!} \int_a^b f^{(4)}(\zeta_x) (x-a) [x-(a+h)]^2 (x-b) dx, \quad a < \zeta_x < b \end{aligned}$$

函数 $(x-a)[x-(a+h)]^2(x-b)$ 在 $[a,b]$ 上不变号，应用积分第一中值定理，存在 $\eta \in (a,b)$ ，使得 Simpson 公式余项

$$E(f) = \frac{f^{(4)}(\eta)}{4!} \int_a^b (x-a)[x-(a+h)]^2 (x-b) dx$$

$$= -\frac{f^{(4)}(\eta)}{90} \left(\frac{b-a}{2}\right)^5, \quad \eta \in (a, b)$$

习题 1: 确定求积公式中待定参数, 使其代数精度尽量高.

$$\int_{-h}^h f(x) dx \approx A_{-1}f(-h) + A_0f(0) + A_1f(h)$$

解: 求解这类题目, 一般都应按照求积公式**代数精度的定义**去做. 即先列出参数满足的代数方程组, 解出这些待定参数, 然后用确定的求积公式判断其具有的代数精度.

求积分公式中含有三个待参数, 利用代数精度定义, 分别

令 $f(x)=1, x, x^2$ 时, 公式准确成立, 于是得关于 A_{-1}, A_0, A_1 方程组

$$A_{-1} + A_0 + A_1 = 2h$$

$$(A_{-1} \times 1 + A_0 \times 1 + A_1 \times 1 = \int_{-h}^h 1 dx = 2h, \quad f(x) = 1)$$

$$-hA_{-1} + 0 + hA_1 = 0$$

$$(A_{-1} \times (-h) + A_0 \times 0 + A_1 \times h = \int_{-h}^h x dx = 0, \quad f(x) = x)$$

$$h^2 A_{-1} + 0 + h^2 A_1 = \frac{2}{3} h^3$$

$$(A_{-1} \times (-h)^2 + A_0 \times 0^2 + A_1 \times h^2 = \int_{-h}^h x^2 dx = \frac{2}{3} h^3, \quad f(x) = x^2)$$

解此方程组，得

$$A_{-1} = \frac{1}{3}h, A_0 = \frac{4}{3}h, A_1 = \frac{1}{3}h$$

于是得到至少具有 2 阶代数精度的数值积分公式

$$\int_{-h}^h f(x)dx \approx \frac{1}{3}hf(-h) + \frac{4}{3}hf(0) + \frac{1}{3}hf(h)$$

令 $f(x) = x^3$ ，左边 = 0，右边 = 0，**左边 = 右边**；

令 $f(x) = x^4$ ，左边 = $\frac{2}{5}h^5$ ，右边 = $\frac{2}{3}h^5$ ，**左边 \neq 右边**，故此数值积分

公式的代数精度为 3 次。

4. 复化的 Newton-Cotes 公式(改善求积精度)

基本思想：将积分区间 $[a,b]$ 划分成若干个子区间，在每个子区间上，用**低阶**的 Newton-Cotes 公式进行数值求积，然后将每个子区间上的数值求积的结果求和就得到整个区间 $[a,b]$ 上的数值积分.

区间划分原则：将区间 $[a,b]$ 分成 n 等份，步长 $h = \frac{b-a}{n}$ ，分

点为 $x_i = a + ih (i = 0, 1, 2, \dots, n)$. 一般取 $n = 2^k (k = 0, 1, 2, \dots)$.

(1) 复化梯形公式

将区间 n 等分, 在 **每个子区间** $[x_i, x_{i+1}]$ **上构造梯形公式**, 则得复化梯形公式

$$T_n = \frac{h}{2} \sum_{i=0}^{n-1} [f(x_i) + f(x_{i+1})] = \frac{h}{2} [f(a) + 2 \sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) + f(b)]$$

再将区间 $2n$ 等分, 即把区间 $[x_i, x_{i+1}]$ 变为两个子区间 $[x_i, x_{i+\frac{1}{2}}]$, $[x_{i+\frac{1}{2}}, x_{i+1}]$, 便得到 $2n$ 等分复化梯形公式

$$\begin{aligned} T_{2n} &= \frac{h}{4} \sum_{i=0}^{n-1} [f(x_i) + f(x_{i+\frac{1}{2}})] + \frac{h}{4} \sum_{i=0}^{n-1} [f(x_{i+\frac{1}{2}}) + f(x_{i+1})] \\ &= \frac{h}{4} \sum_{i=0}^{n-1} [f(x_i) + 2f(x_{i+\frac{1}{2}}) + f(x_{i+1})] \end{aligned}$$

且有递推式

$$T_{2n} = \frac{1}{2}(T_n + U_n) \text{---梯形公式递推公式}$$

记 $U_n = h \sum_{i=0}^{n-1} f(x_{i+\frac{1}{2}}).$

复化梯形公式的误差:

$$E_n(f) = -\frac{h^3}{12} \sum_{i=0}^{n-1} f''(\eta_i) = -\frac{(b-a)h^2}{12} \cdot \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} f''(\eta_i), \quad \eta_i \in (x_i, x_{i+1})$$

设函数 $f(x) \in C^2[a, b]$, 则有

$$\min_{x \in [a, b]} f''(x) \leq \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} f''(\eta_i) \leq \max_{x \in [a, b]} f''(x)$$

根据闭区间上连续函数的介值定理, 存在 $\eta \in (a, b)$, 使

$$f''(\eta) = \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} f''(\eta_i)$$

于是, 得复化梯形公式余项(1阶方法)

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

(2) 复化 Simpson 公式

将区间 $[a, b]$ 分成 n 等份, 取 $h = \frac{b-a}{n}$. 在每个小区间

$[x_i, x_{i+1}]$ 上应用 Simpson 公式, 则有

$$S_n = \frac{h}{6} \sum_{i=0}^{n-1} [f(x_i) + 4f(x_{i+\frac{1}{2}}) + f(x_{i+1})]$$

或写为

$$S_n = \frac{h}{6} [f(a) + 4 \sum_{i=0}^{n-1} f(x_{i+\frac{1}{2}}) + 2 \sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) + f(b)]$$

进一步容易得到

$$S_n = \frac{1}{3} T_n + \frac{2}{3} U_n$$

注意到 $T_{2n} = \frac{1}{2}(T_n + U_n)$, 消去 U_n , 便有

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

设 $f(x) \in C^4[a, b]$, 可得复化的 **Simpson** 余项公式 (3 阶方法)

$$E_n(f) = -\frac{(b-a)}{180} \cdot \left(\frac{h}{2}\right)^4 f^{(4)}(\eta), \quad \eta \in (a, b)$$

同理可得，复化 Cotes 公式

$$C_n = \frac{h}{90} \left[7f(a) + 32 \sum_{i=0}^{n-1} f(x_{i+\frac{1}{4}}) + 12 \sum_{i=0}^{n-1} f(x_{i+\frac{1}{2}}) \right. \\ \left. + 32 \sum_{i=0}^{n-1} f(x_{i+\frac{3}{4}}) + 14 \sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) + 7f(b) \right]$$

容易导出 S_n , S_{2n} 和 C_n 的递推公式

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

当 $f(x) \in C^6[a, b]$ 时，复化 Cotes 公式余项（5 阶方法）

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

显然，上述几个公式的余项都有 $\lim_{n \rightarrow +\infty (h \rightarrow 0)} E_n(f) = 0$.

注：即复化梯形公式，复化 Simpson 公式及复化 Cotes 公式都是**收敛**的.

【例 4.1】 利用复化梯形公式计算积分

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

的近似值 T_8 . 并且利用递推公式 $T_{2n} = \frac{1}{2}(T_n + U_n)$, 求出复化的 Simpson 公式 S_4 的值, 且都与积分 $I = 0.9460831$ 真值比较 (所谓真值指其每一位数字都是有效数字).

【解】 记被积函数为 $f(x) = \frac{\sin x}{x}$, 积分区间 $[a, b] = [0, 1]$.

采用步长对分法. $f(1) = 0.8414709$, 对 $f(x)$ 在 $x = 0$ 的值补充定义

$f(0) = 1 (\lim_{x \rightarrow 0} f(x) = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1)$, 应用梯形公式, 于是得

$$T_1 = \frac{1}{2}[f(0) + f(1)] = 0.9207355$$

然后将区间二等分, 再求出中点的函数值

$$f\left(\frac{1}{2}\right) = 0.9588510$$

利用梯形公式递推公式($T_{2n} = \frac{1}{2}(T_n + U_n)$), 有

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

进一步二分求积区间, 并计算新分点上的函数值

$$f\left(\frac{1}{4}\right) = 0.9896158, \quad f\left(\frac{3}{4}\right) = 0.9088516$$

再利用 $T_{2n} = \frac{1}{2}(T_n + U_n)$ 有

$$T_4 = \frac{1}{2}T_2 + \frac{1}{4}[f\left(\frac{1}{4}\right) + f\left(\frac{3}{4}\right)] = 0.9445135$$

相仿地，可得到

$$T_8=0.9456909$$

再应用递推公式 $S_n = \frac{4T_{2n} - T_n}{4 - 1}$ ，求得

$$S_4 = \frac{4T_8 - T_4}{3} = 0.9460834$$

与真值相比， T_8 具有二位有效数字，而 S_4 具有六位有效数字.

习题 2: 若利用复化梯形求积公式求 $\int_0^1 e^{-x} dx$ 的近似值，问要将积分区间 $[0,1]$ 分成多少等份，才能保证计算结果有四位有效数字？若利用复化 Simpson 求积公式如何？

解: 在本题中, $a=0, b=1, f(x)=e^{-x}$, 则 $f''(x)=e^{-x}$, $M=\max_{a \leq x \leq b} |f''(x)|=1$.
求计算结果有四位有效数字, 就是要求误差不超过 $\frac{1}{2} \times 10^{-4}$.

(1) 首先, 由复化梯形公式的误差估计式

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

得

$$|R_{T_n}(f)| \leq \frac{b-a}{12} h^2 \max_{a \leq x \leq b} |f''(x)| < \frac{1}{2} \varepsilon, \quad \varepsilon = 10^{-4}$$

解得

$$h < \sqrt{\frac{6\varepsilon}{M(b-a)}} = 0.017320508$$

即

$$n = \left[\frac{b-a}{h} \right] = 58$$

因此,若用复化梯形公式求 $\int_0^1 e^{-x} dx$ 的近似值,必须将区间 $[0,1]$ 分成 **58 等份**才能保证计算结果有四位有效数字,当然函数值还需要具有 5 位有效数字.

(2) 由复化 Simpson 公式的误差估计式

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

得

$$|R_{S_n}(f)| \leq \frac{b-a}{180} \left(\frac{h}{2}\right)^4 \max_{a \leq x \leq b} |f^{(4)}(x)| < \frac{1}{2} \varepsilon$$

解得

$$h < 2 \left(\frac{90\varepsilon}{M(b-a)} \right)^{\frac{1}{4}}$$

此处

$$M = \max_{0 \leq x \leq 1} |f^{(4)}(x)| = 1$$

于是得

$$h < 2\left(\frac{90\varepsilon}{M(b-a)}\right)^{\frac{1}{4}} = 0.518994012, \quad n = \left[\frac{b-a}{h}\right] = 2$$

因此，若用复化 Simpson 公式求 $\int_0^1 e^{-x} dx$ 的近似值，只须将区间 $[0,1]$ 分成 **2 等份** 就能保证计算结果有四位有效数字，当然函数值还需要具有 5 位有效数字。

本题表明，为达到相同的精度，复化 Simpson 求积公式所需的计算量远远小于复化梯形求积公式所需的计算量。

4.3 Romberg(龙贝格)积分法

梯形法计算简单但收敛慢，本节讨论如何提高收敛速度以节省计算量。

根据复化梯形公式的余项表达式，有

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

$$I - T_{2n} = -\frac{(b-a)\left(\frac{h}{2}\right)^2}{12} f''(\bar{\eta}), \quad \bar{\eta} \in (a, b)$$

假定 $f''(\eta) \approx f''(\bar{\eta})$ ，则有

$$\frac{I - T_{2n}}{I - T_n} \approx \frac{1}{4}$$

移项整理，得

$$I - T_{2n} \approx \frac{1}{3}(T_{2n} - T_n)$$

由此可见，当二分前后的两个积分值 T_{2n} 与 T_n 相当接近，就可以保证计算结果 T_{2n} 的误差很小。

这样直接用计算结果来估计误差的方法通常称作误差的
事后估计法。

若用这个事后误差值作为 T_{2n} 的一种补偿, 可以期望所得到的

$$T_{2n} + \frac{1}{3}(T_{2n} - T_n)$$

是 $I(f)$ 的一个更好近似值. 根据前面讨论知, 这个值恰好是复化 Simpson 积分值

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

继续对 S_n S_{2n} 实施上述过程, 可以得到复化 Cotes 公式

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

以此类推，可以得到 **Romberg** 公式

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

4.3.1 Richardson 外推法

由梯形公式出发，将区间 $[a, b]$ 逐次二分可提高求积公式的精度，上述加速过程还可继续下去。

把区间 $[a, b]$ 分为 n 等分时，复化梯形公式余项

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

若记 $T_n = T(h)$, 则把区间 $[a, b]$ 分为 $2n$ 等分时, 即有 $T_{2n} = T(\frac{h}{2})$, 由复化梯形公式余项

$$T(h) = I + \frac{(b-a)h^2}{12} f''(\eta), \quad \text{且} \quad \lim_{h \rightarrow 0} T(h) = T(0) = I$$

若 $f(x) \in C^\infty[a, b]$, 则梯形公式余项可展成级数形式. 即有

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

系数 $\alpha_l (l=1, 2, \dots)$ 与 h 无关. 上式表明 $T(h)$ 是 $O(h^2)$ 阶 (1 阶方法).

在上式中, 若用 $\frac{h}{2}$ 代替 h , 则有

$$T\left(\frac{h}{2}\right) = I + \alpha_1 \frac{h^2}{4} + \alpha_2 \frac{h^4}{16} + \cdots + \alpha_l \left(\frac{h}{2}\right)^{2l} + \cdots$$

为了提高计算精度, 组合 $T(h), T(\frac{h}{2})$, 消去 h^2 , 记

$$T_1(h) = \frac{4T(\frac{h}{2}) - T(h)}{4 - 1} = I + \beta_1 h^4 + \beta_2 h^6 + \beta_3 h^8 + \cdots$$

这里系数 $\beta_l (l=1, 2, \dots)$ 以及后面出现的系数 γ_k, δ_k 均与 h 无关. 这样构造的 $T_1(h)$ 与积分值 $I(f)$ 近似的阶为 $O(h^4)$ (**3 阶方法**).

其实，这样构造的序列 $T_1(h), T_1(\frac{h}{2}), \dots$ ，就是 Simpson 积分值序列 S_n, S_{2n}, \dots

根据
$$T_1(h) = \frac{4T(\frac{h}{2}) - T(h)}{4 - 1} = I + \beta_1 h^4 + \beta_2 h^6 + \beta_3 h^8 + \dots$$

可以得到

$$T_1(\frac{h}{2}) = I + \beta_1 \frac{h^4}{16} + \beta_2 \frac{h^6}{64} + \beta_3 (\frac{h}{2})^8 + \dots$$

同理，为了提高计算精度，组合 $T_1(h), T_1(\frac{h}{2})$ ，消去 h^4 ，记

$$T_2(h) = \frac{16T_1(\frac{h}{2}) - T_1(h)}{16-1} = \frac{4^2 T_1(\frac{h}{2}) - T_1(h)}{4^2 - 1} = I + \gamma_1 h^6 + \gamma_2 h^8 + \dots$$

这样构造出的序列 $\{T_2(h)\}$ ，其实就是 **Cotes** 公式序列

C_n, C_{2n}, \dots 它与积分值 $I(f)$ 的逼近阶为 $O(h^6)$ (**5 阶方法**) .

如此继续下去，**每加速一次**，误差的量级便提高 **2 阶** .

一般地，若记 $T_0(h) = T(h)$ ，则有

$$T_m(h) = \frac{4^m T_{m-1}(\frac{h}{2}) - T_{m-1}(h)}{4^m - 1} \quad (4.3.17)$$

经过 $m(m=1,2,\dots)$ 次加速后, 积分余项为

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

上述处理方法称为理查森 (Richardson) 外推加速方法.

令 $n=2^k(k=0,1,2,\dots)$, $T_{0,k}$ 表示将 $[a,b]$ 区间 2^k 等分后应用复化梯形公式的数值积分值. $T_{m,k}$ 表示序列 $\{T_{0,k}\}$ 经过 $m(m=1,2,\dots)$ 次加速值, 则依据 Richardson 外推思想及 (4.3.17) 式, 得到

Romberg 算法

$$T_{m,k} = \frac{4^m T_{m-1,k+1} - T_{m-1,k}}{4^m - 1}, \quad m=0,1,2,\dots,k; k=i-m. \quad (4.3.18)$$

Romberg 方法具体实现过程:

第一步, 在区间 $[a, b]$ 上, 用梯形公式求得

$$T_{0,0} = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)]$$

第二步, 将区间 $[a, b]$ 对分, 应用梯形递推公式求得 $T_{0,1}$, 由

(4.3.18) 式, 计算得

$$T_{1,0} = \frac{4T_{0,1} - T_{0,0}}{4-1}$$

求得 Simpson 公式的值. 置 $i=1$, 转第四步;

第三步，对区间 $[a,b]$ 作等分 2^i ，记相应的复化梯形公式递推公式求得值为 $T_{0,i}$ ，然后按 (4.3.18) 式计算序列 $\{T_{m,k}\}$ ，由此求得 $T_{i,0}$ ；

第四步，若 $|T_{i,0} - T_{i-1,0}| \leq \varepsilon$ (ε 是事先给定的精度)，则计算停止，输出 $T_{i,0}$ ，否则用 $i+1$ 代替 i ，转入第三步。

表 4.3 Romberg 方法计算表 (T 数表)

$T_{0,0} \rightarrow$	$T_{0,1} \rightarrow$	$T_{0,2} \rightarrow$	$T_{0,3} \rightarrow$	\dots	$\rightarrow T_{0,i}$
$T_{1,0}$	$T_{1,1}$	$T_{1,2}$	\dots	\ddots	
$T_{2,0}$	$T_{2,1}$	\dots	\ddots		
$T_{3,0}$	\dots	\ddots			
\vdots	\ddots				
$T_{i,0}$					

注：复化梯形公式是 Romberg 算法的基础.

Romberg 积分法优点：高速有效，易于编程计算.

Romberg 积分法缺点：每次对分区间后，要对被积函数 $f(x)$ 计算新分点处的值，而这些函数值的个数是成倍增加的.

【例 4.2】用 Romberg 积分法，计算定积分 $\int_1^3 \frac{dx}{x}$ 并与真值

$\ln 3 = 1.098612289$ 比较.

【解】 计算 T 数表如下

1. 333333333 1. 166666667 1. 116666667 1. 103210678 1. 099767702

1. 111111112 1. 100000000 1. 098725349 1. 098620043

1. 099259259 1. 098640372 1. 098613022

1. 098630548 1. 098612588

1. 098612518

与真值比较，可见精确到六位小数.