

第三章 数值积分与微分法

章节概述 所有的微积分 $\int f(x)dx$ 核心问题在于求解原函数。数学原理：任意函数均有原函数。
应对两种情况： ① 函数用表格形式给出，不知道 $f(x)$ ，无法直接求导或求积
② 函数的解析表达式结构复杂，不易求导或求积

3.1 Newton-cotes 求积公式

3.1.1 插值型求积公式

基本条件 设 $f \in C[a, b]$ 连续，求 $I = \int_a^b f(x)dx$ 的近似值。

问题简化 利用插值法构造

公式推导 **等分** 将 $[a, b]$ n 等分，有步长： $h = \frac{b-a}{n}$ ，则节点： $x_k = a + kh (k = 0, 1, 2, \dots, n)$

L 插值 有 $f(x) = \sum_{k=0}^n f(x_k)l_k(x) + R_n(x)$ 已知系数构造基函数。等号由于误差项存在。

回代 $I = \int_a^b f(x)dx = \sum_{k=0}^n f(x_k) \int_a^b l_k(x)dx + \int_a^b R_n(x)dx$ 积分满足交换律

导出 原本 $f(x)$ 用插值法中 $f(x_k)$ 系数 $l_k(x)$ 基 令 $A_k = \int_a^b l_k(x)dx = \int_a^b \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n \frac{x-x_j}{x_k-x_j} dx$ (标准多项式)

区间 $[a, b]$ 是任意的，则该式也是任意的，如果写为 0、1 就好了。我们想要标准化以便于不同数量级数据合并计算。

则称 $I_n = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$ 为插值型求积公式， A_k 为求积系数

余项 取 $I \approx I_n$ ，有 $R_n(I_n) = \int_a^b R_n(x)dx = \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\xi) \prod_{k=0}^n (x-x_k)dx \Rightarrow I = I_n + R_n(I_n)$

ξ 是使用 n 次罗尔定理得到的，与 x_k 有关系。较难处理。

3.1.2 科茨系数 (Cotes 系数)

概述 为了计算 I_n ，只需求出 A_k

导出 记 $x = a + th$ ，则 $0 \leq t \leq n$ ， $dx = hdt$ ， $x - x_j = (t-j)h$ ， $x_k - x_j = (k-j)h$ 代入上式：

$$A_k = \int_0^n h \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n \frac{(t-j)h}{(k-j)h} dt = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n \frac{h}{k-j} \int_0^n \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n (t-j) dt = \frac{h(-1)^{n-k}}{\prod_{j=0}^{k-1} (k-j) \prod_{j=k+1}^n (j-k)} \int_0^n \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n (t-j) dt = \frac{h(-1)^{n-k}}{k!(n-k)!} \int_0^n \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n (t-j) dt$$

(不能为 k ，所以分为两部分 $\prod_{j=0}^{k-1} (k-j) = k!$ ， $\prod_{j=k+1}^n (j-k) = (n-k)!$ ， $(-1)^{n-k}$)

$$A_k = (b-a) \frac{(-1)^{n-k}}{n \cdot k!(n-k)!} \int_0^n \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n (t-j) dt = (b-a) C_k^{(n)} \quad \text{把区间 } [a, b] \text{ 去除，做标准化过程}$$

定义 记 $C_k^{(n)}$ 为 cotes 系数， $k = 0, 1, 2, \dots, n$ 该值可预先计算

注意 ① $C_k^{(n)}$ 中 n 为等分数， k 为节点下标，与区间无关

② $n = 1$ 时， $C_0^{(1)} = -\int_0^1 (t-1)dt = \frac{1}{2}$ $C_1^{(1)} = \int_0^1 (t)dt = \frac{1}{2}$ 即为梯形公式

$$n = 2 \text{ 时，} C_0^{(2)} = \frac{1}{4} \int_0^2 (t-1)(t-2)dt = \frac{1}{6} \quad C_1^{(2)} = -\frac{1}{2} \int_0^2 (t)(t-2)dt = \frac{4}{6} \quad C_2^{(2)} = \frac{1}{4} \int_0^2 t(t-1)dt = \frac{1}{6}$$

其余可查 Cotes 系数表

③ $C_i^{(n)} = C_{n-i}^{(n)}$ 每一行中心对称, 且求和为 1

④ $n \leq 7$ 时, $C_i^{(n)}$ 均为正数; $n \geq 8$ 时, 其有正有负 (龙格现象)

3.1.3 Newton-cotes 求积公式

定义 称 $I_n = (b-a) \sum_{k=0}^n C_k^{(n)} f(x_k)$ 为 Newton-Cotes 公式。其中, $n = 1, 2, 4$ 尤为重要

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

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

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

3.1.4 代数精度

内容 衡量求积公式的精度。可以理解为评价标准

准确成立 若 $I = \int_a^b f(x) dx = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = I_n$, 则称求积公式对函数 $f(x)$ 能准确成立

定义 1.1 设有求积公式 $I_n = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$ 。若 $\forall 0 \leq i \leq m, \int_a^b P_i(x) dx = \sum_{k=0}^n A_k P_i(x_k)$

但 $\int_a^b P_{m+1}(x) dx \neq \sum_{k=0}^n A_k P_{m+1}(x_k)$, 则称求积公式具有 m 次代数精度 (从 0 开始到达的最大精度)

注意 ① 求积公式具有 m 次代数精度 $\Leftrightarrow \forall 0 \leq i \leq m$ 有 $\int_a^b x^i dx = \sum_{k=0}^n A_k x_k^i$, 但 $\int_a^b x^{m+1} dx \neq \sum_{k=0}^n A_k x_k^{m+1}$

② 梯形, Simpson, Cotes 公式分别具有 1, 3, 5 次 (阶) 代数精度.

③ 若 f 为 n 次多项式, 则 $f^{(n+1)}(\xi) = 0$, 故 $I_n = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$ 至少是 n 次代数精度。

④ 若 n 为偶数, 则 Newton-Cotes 公式至少具有 $n+1$ 次代数精度

⑤ $\sum_{k=0}^n C_k^{(n)} = 1$

3.1.5 几种低阶 Newton-cotes 求积公式的积分余项

梯形公式 $R(T) = \frac{1}{2} \int_a^b f''(\xi_x) \omega_2(x) dx$, $\xi_x \in [a, b]$ 。由于 $\omega_2(x) = (x-a)(x-b)$ 在 $[a, b]$ 上不变号

所以积分中值定理得 $R(T) = \frac{1}{2} f''(\eta) \int_a^b (x-a)(x-b) dx = -\frac{1}{90} \left(\frac{b-a}{2}\right)^3 f''(\eta)$, $\eta \in (a, b)$

Simpson 公式 $R(S) = -\frac{b-a}{180} \left(\frac{b-a}{2}\right)^4 f^{(4)}(\eta) = -\frac{1}{90} \left(\frac{b-a}{2}\right)^5 f^{(4)}(\eta)$, $\eta \in (a, b)$

Cotes 公式 $R(C) = -\frac{2(b-a)}{945} \left(\frac{b-a}{2}\right)^6 f^{(6)}(\eta) = \frac{8}{945} \left(\frac{b-a}{2}\right)^7 f^{(6)}(\eta)$, $\eta \in (a, b)$

3.1.6 数值求积公式的数值稳定性

因为相对而言, $C_k^{(n)}$ (查表可得) 和 x_k (n 等分) 均能准确计算。所以积分的舍入误差来自 $f(x_k)$ 的计算。

规定 记 $\bar{f}(x_k)$ 为 $f(x_k)$ 准确值的计算值。 $\varepsilon_k = f(x_k) - \bar{f}(x_k)$ $\bar{I}_n = (b-a) \sum_{k=0}^n C_k^{(n)} \bar{f}(x_k)$

推导 考虑 $I_n - \bar{I}_n = (b-a) \sum_{k=0}^n C_k^{(n)} (f(x_k) - \bar{f}(x_k)) = (b-a) \sum_{k=0}^n C_k^{(n)} \varepsilon_k$

当 $C_k^{(n)}$ 全为正数时, $|I_n - \bar{I}_n| \leq \max|\varepsilon_k|(b-a)$

推导: $|I_n - \bar{I}_n| = |(b-a) \sum_{k=0}^n C_k^{(n)} \varepsilon_k| = |b-a| |\sum_{k=0}^n C_k^{(n)} \varepsilon_k| \leq (b-a) \sum_{k=0}^n |C_k^{(n)} \varepsilon_k| \leq (b-a) \max|\varepsilon_k| |\sum C_k^{(n)}| = \max|\varepsilon_k|(b-a)$

当 $C_k^{(n)}$ 存在变号时($n \geq 8$), $\max|\varepsilon_k|(b-a) \sum_{k=0}^n |C_k^{(n)}| > (b-a) \max|\varepsilon_k|$ 将影响公式的稳定性。

所以高阶会显著影响稳定性。因此一般实用的是低阶公式。

3.2 复合求积分

3.2.1 复合求积公式

条件 考虑 $[a, b]$ 分为小区间, 在每个小区间上用低阶公式, 再将结果求和。

设有 $x = a + th$ ($k = 0, 1, 2, \dots, n$) $h = \frac{b-a}{n}$ 在区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 使用梯形公式

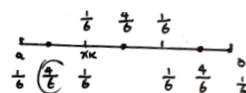
推导 $\int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x) dx \approx \frac{h}{2} [f(x_k) + f(x_{k+1})]$

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

称其为复合梯形公式

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

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



复合 Cotes 公式: $C_n = \frac{b-a}{90n} \left[7f(a) + 14 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + 7f(b) + 32 \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{4}}) + 12 \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}}) + 32 \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{3}{4}}) \right]$

例题 1. 依次使用 $n = 8$ 的复合梯形, $n = 4$ 的复合 Simpson, $n = 2$ 的复合 Cotes 计算定积分 $\int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$

首先计算所需各节点的函数值, 再利用公式分别计算 T_8, S_4, C_2

3.2.2 复合求积公式的余项及收敛的阶

1 复合梯形 余项: $I - T_n = -\frac{nh^3}{12} f''(\eta) = -\frac{h^2}{12} (b-a) f''(\eta) \approx -\frac{h^2}{12} [f'(b) - f'(a)]$ (n 充分大时)

推导 $I - I_n = \sum_{k=0}^{n-1} \left(-\frac{h^3}{12} f''(\eta_k) \right)$ 每个的误差项 $= -\frac{nh^3}{12} \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} f''(\eta_k)$ 期望 设在 $[a, b]$ 上连续,

则由连续函数的中值定理知 $\exists \eta \in (a, b)$ 使得 $\frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} f''(\eta_k) = f''(\eta)$

即 $I - T_n = -\frac{nh^3}{12} f''(\eta) = -\frac{h^2}{12} (b-a) f''(\eta)$ 整体误差只取决于 h^2 , 步长越小精度越高

$$\text{又有 } \lim_{h \rightarrow 0} \frac{I - T_n}{h^2} = \lim_{h \rightarrow 0} \left(-\frac{nh^3}{12} f''(\eta) h \right) = -\frac{1}{12} \int_a^b f''(x) dx = -\frac{1}{12} [f'(b) - f'(a)]$$

2 复合 Simpson 公式 $I - S_n = -\left(\frac{h}{2}\right)^4 \frac{(b-a)}{180} f^{(4)}(\eta) \approx -\frac{(b-a)}{180} \left(\frac{h}{2}\right)^4 [f^{(4)}(b) - f^{(4)}(a)]$

3 复合 Cotes 公式 $I - C_n = -\frac{2(b-a)}{945} \left(\frac{h}{2}\right)^6 f^{(6)}(\eta) \approx -\frac{2}{945} \left(\frac{h}{2}\right)^6 [f^{(6)}(b) - f^{(6)}(a)]$

注意: 若 f 在 $[a, b]$ 上具有 2, 4, 6 阶连续函数, 则当 $n \rightarrow \infty$ ($h \rightarrow 0$) 时, $T_n, S_n, C_n \rightarrow I$, 且速度一个比一个快

收敛阶 公式收敛的速度

定义 2 设 I_n 为复合求积公式, 若 $\lim_{h \rightarrow 0} \frac{I - I_n}{h^p} = C \neq 0$, 则称求积公式是 p 阶收敛的

注意: T_n, S_n, C_n 分别是 2, 4, 6 阶收敛的。

计算值的精度与 $h(n)$ 有关, 还与 $f''(f(4), f(6))$ 有关, 估值困难, 通常采用算后估值误差来调整步长。

3.2.3 步长的自动选择

原理 因为 $I - T_n = -\frac{b-a}{12} h^2 f''(\xi_1)$, $I - T_{2n} = -\frac{b-a}{12} h^2_{\text{为左边一半}} f''(\xi_2)$

其中 $f''(\xi_1) = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} f''(\eta_i)$ (n 个 2 阶导数的平均值) $f''(\xi_2) = \frac{1}{2n} \sum_{k=0}^{2n-1} f''(\eta_i)$ ($2n$ 个 2 阶导数的平均值)

大数定律: 当 n 充分大时, $f''(\eta_2) \approx f''(\eta_1)$ 从而 $\frac{I - T_{2n}}{I - T_n} \approx \frac{1}{4} \Rightarrow I - T_{2n} \approx \frac{1}{3}(T_{2n} - T_n)$

左边是 T_{2n} 的误差, 右边是 $T_{2n} - T_n$ 两个已知值。由此, 可以在未知 I 的情况下估计 T_{2n} 的绝对误差。

即以 T_{2n} 作为 I 的近似值时, 其误差约为 $\Delta = \frac{1}{3}(T_{2n} - T_n)$ 若规定精度误差限为 ε , 只需 $\Delta \leq \varepsilon$

步长折半法 先令 $h = b - a$, 计算 T_1 , 步长折半后, 计算 T_2 , 则 $\Delta = \frac{1}{3}(T_2 - T_1)$. 若 $\Delta \leq \varepsilon$, 则停止, 取 $I \approx T_2$

否则步长再次折半, 计算 T_4 , $\Delta = \frac{1}{3}(T_4 - T_2), \dots$, 直到 $\Delta \leq \varepsilon$ 为止。最后得到的积分值即满足精度要求

同理, 由 $I - S_n = -\left(\frac{h}{2}\right)^4 \frac{(b-a)}{180} f^{(4)}(\xi_2)$ 可以推出 $I - S_{2n} \approx \frac{1}{15}(S_{2n} - S_n)$ 用 $\Delta = \frac{1}{15}|S_{2n} - S_n| \leq \varepsilon$ 作为复合 Simpson 公式中控制步长的条件。

由 $I - C_n = -\frac{2(b-a)}{945} \left(\frac{h}{2}\right)^6 f^{(6)}(\xi_3)$ 可推出 $I - C_{2n} \approx \frac{1}{63}(C_{2n} - C_n)$, 用 $\Delta = \frac{1}{63}|C_{2n} - C_n| \leq \varepsilon$ 作为复合 Cotes 公式中控制步长的条件。

例题 1. 用变步长的复合 Simpson 公式计算定积分 $\int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$, 并给定误差限 $\varepsilon = \frac{1}{2} \times 10^{-6}$

先取 $h = b - a = 1$, $S_1 = 0.9461459$, 再取 $h = 0.5$, $S_2 = 0.94608688$, $\Delta = \frac{1}{15}|S_1 - S_2| = 0.36 \times 10^{-4} > \varepsilon$

继续 $h = 0.25$, $S_4 = 0.9460833$, $\Delta = \frac{1}{15}|S_4 - S_2| = 2.4 \times 10^{-7} < \varepsilon$ 故 $I \approx S_4 = 0.9460833$

注: 在步长折半过程中, 出现一批新节点, 还有一点旧节点, 将重复计算函数值。

3.3 Romberg 算法

3.3.1 复合梯形公式的递推化

目的 找到关系式 $T_{2n} = T_n + F$, 我们想要找到 F

推导 在 $[x_k, x_{k+1}]$ 上利用梯形公式: $\frac{h}{2}[f(x_k) + f(x_{k+1})]$, $h = \frac{b-a}{n} = x_{k+1} - x_k$, $k = 0, 1, 2, \dots, n-1$

得到 $T_n = \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} [f(x_k) + f(x_{k+1})]$ 将 $[x_k, x_{k+1}]$ 折半, 设 $x_{k+\frac{1}{2}}$ 为其中点: $[x_k, x_{k+\frac{1}{2}}], [x_{k+\frac{1}{2}}, x_{k+1}]$

在 $[x_k, x_{k+1}]$ 上积分近似值为 $\frac{h}{4} [f(x_k) + 2f(x_{k+\frac{1}{2}}) + f(x_{k+1})] \Rightarrow T_{2n} = \frac{h}{4} \sum_{k=0}^{n-1} [f(x_k) + 2f(x_{k+\frac{1}{2}}) + f(x_{k+1})]$
 $= \frac{h}{4} \sum_{k=0}^{n-1} [f(x_k) + f(x_{k+1})] + \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}})$ 即 $T_{2n} = \frac{1}{2} T_n + \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}})$ 新加入的所有点之和乘以当前步长

其中 $h = \frac{b-a}{n}$ $x_{k+\frac{1}{2}} = a + (k + \frac{1}{2})h = a + (2k+1)\frac{b-a}{2n}$, $k = 0, 1, 2, \dots, n-1$

所以 $T_1 = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)]$

$$T_{2n} = \frac{1}{2} T_n + \frac{b-a}{2n} \sum_{k=0}^{n-1} f\left(a + (2k+1)\frac{b-a}{2n}\right), n = 2^0, 2^1, 2^2, \dots$$

注意 为了编程方便, 通常取 $n = 2^{i-1}$ 记 $T_{2n} = T_{2^i} \triangleq T_0(i)$, 从而有

$$\begin{cases} T_0 = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)] \\ T_0(i) = \frac{1}{2} T_0(i-1) + \frac{b-a}{2^i} \sum_{k=0}^{2^{i-1}-1} f\left(a + (2k+1)\frac{b-a}{2^i}\right) \end{cases} \quad i = 1, 2, \dots$$

例题 1. 用递推的梯形公式计算 $\int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$, 误差限 $\varepsilon = 10^{-3}$

误差估计 $\Delta = \frac{1}{3} |T_0(k) - T_0(k-1)| \leq \varepsilon$

取 $I \approx T_0(3) = 0.94569086$, 其与精确值 $I = 0.946083$ 的误差绝对值为 $3.924 \times 10^{-4} < 10^{-3}$

k	x_j -新节点	$f(x_j)$	$T_0(k)$	Δ
0	0	1.00000000	0.92073549	
	1	0.84147098		
1	0.5	0.95885108	0.93979328	6.352×10^{-3}
2	0.25	0.98961584	0.94451352	1.573×10^{-3}
	0.75	0.90885168		
3	0.125	0.99739788	0.94569086	3.924×10^{-4}
	0.375	0.97672674		
	0.625	0.93615564		
	0.875	0.94569087		

3.3.2 外推加速公式

梯形、Simpson、Cotes 公式之间的关系 $S_n = \frac{4}{3} T_{2n} - \frac{1}{3} T_n$ $C_n = \frac{16}{15} S_{2n} - \frac{1}{15} S_n$

推导 由 $I - T_{2n} \approx \frac{1}{3} (T_{2n} - T_n)$ 可知 $I \approx \frac{4}{3} T_{2n} - \frac{1}{3} T_n = \frac{4T_{2n} - T_n}{3}$

$$\begin{aligned} T_n &= \frac{h}{2} [f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b)] \quad T_{2n} = \frac{1}{2} T_n + \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} f\left(x_{k+\frac{1}{2}}\right) \Rightarrow 4T_{2n} - T_n = T_n + 2h \sum_{k=0}^{n-1} f\left(x_{k+\frac{1}{2}}\right) \\ &= \frac{h}{2} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) + 4 \sum_{k=0}^{n-1} f\left(x_{k+\frac{1}{2}}\right) \right] = 3S_n \Rightarrow S_n = \frac{4}{3} T_{2n} - \frac{1}{3} T_n \\ (S_n &= \frac{b-a}{6n} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b) + 4 \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}}) \right]) \end{aligned}$$

外推加速公式 称上两式为外推加速公式, 将精度较低的公式加工成精度较高的公式

Romberg 算法 进一步推广: $R_n = \frac{64}{63} C_{2n} - \frac{1}{63} C_n$ 称 $\{R_n\}$ 为龙贝格序列

注意 ① $\{T_n\}$ 、 $\{S_n\}$ 、 $\{C_n\}$ 和 $\{R_n\}$ 的收敛阶依次为 2, 4, 6, 8

② 设 $2n = 2^i$, 记 $T_1(k-1) = S_{2^{k-1}} = S_n$ 则有 $T_1(k-1) = \frac{4}{3} T_0(k) - \frac{1}{3} T_0(k-1)$

$$\text{记 } T_2(k-1) = C_{2^{k-1}} = C_n \text{ 则有 } T_2(k-1) = \frac{16}{15}T_1(k) - \frac{1}{15}T_1(k-1)$$

$$\text{记 } T_3(k-1) = R_{2^{k-1}} = R_n \text{ 则有 } T_3(k-1) = \frac{64}{63}T_2(k) - \frac{1}{63}T_2(k-1)$$

$$\text{统一表为 } T_m(k-1) = \frac{4^m T_{m-1}(k) - T_{m-1}(k-1)}{4^m - 1}, m = 1, 2, 3 \dots$$

③ 利用外推法，将粗糙近似值逐步加工成精细近似值的方法称为 Romberg 算法

④ 理论上可继续加速下去，但当 m 比较大时， $4^m - 1 \approx 4^m$ ，此时有 $T_m(k-1) \approx T_m(k)$ ，已无必要

⑤ 变步长的两种方法：

$$\Delta = \frac{1}{4^{4-1}} |T_3(k) - T_3(k-1)| \leq |T_3(k) - T_3(k-1)| < \varepsilon \quad \Delta = |T_m(0) - T_{m-1}(0)| < \varepsilon$$

⑥ 计算过程使用 T 数表：

k	$T_0(k)$	$T_1(k-1)$	$T_2(k-2)$	$T_3(k-3)$
0	$T_0(0)$			
1	$T_0(1)$	$T_1(0)$		
2	$T_0(2)$	$T_1(1)$	$T_2(0)$	
3	$T_0(3)$	$T_1(2)$	$T_2(1)$	$T_3(0)$

由最简单的梯形公式可计算到最终值

例题 1. 使用 Romberg 算法计算 $\int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$ ，误差限 $\varepsilon = 10^{-7}$

k	$T_0(k)$	$T_1(k-1)$	$T_2(k-2)$	$T_3(k-3)$	
0	0.92073549				
1	0.93979328	0.94614588			
2	0.94451352	0.94608693	0.946083		
3	0.94569086	0.94608331	0.94608306	0.94608307	6.2081E-08

3.4 数值微分

3.4.1 插值型求导公式

根据函数在给定节点的函数值来推算其导数的近似值。方法：利用插值，样条先得到近似函数。

条件 设 $f(x_i) = f_i, i = 0, 1, 2, \dots, n$ $P_n(x)$ 为 $f(x)$ 的插值多项式

$$\text{则 } f(x) = P_n(x) + R_n(x) \Rightarrow f'(x) = P'_n(x) + R'_n(x)$$

定义 称 $f'(x) \approx P'_n(x)$ 为插值型求导公式

推导 设 $P_n(x) = L_n(x)$ 则 $R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$ $R'_n(x) = \frac{1}{(n+1)!} [f^{(n+1)}(\xi_x)' \omega_{n+1}(x) + f^{(n+1)}(\xi_x) \omega'_{n+1}(x)]$

由于 $f^{(n+1)}(\xi_x)'$ 难以确定，故只考虑 $x = x_k, k = 0, 1, 2, \dots, n$ 的情况 只考虑间断点已知情况，函数值无误差

设 $f'(x) = L'_n(x) + R'_n(x)$ 只考虑 $x = x_k, k = 0, 1, 2, \dots, n$ 的情形 导数值仍存在误差

已知有 $\prod_{j=0}^n ((x - x_j))'_{x=x_k} = \prod_{j=0, j \neq k}^n (x_k - x_j)$ 则：

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

$$\text{取 } f'(x) \approx L'_n(x), \text{ 误差为 } E_n(x_k) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{j=0, j \neq k}^n (x_k - x_j)$$

注：由于高阶插值不稳定，实际采用 $n=1, 2, 4$ 分别称为二点，三点，五点公式。

$$\text{两点公式 } (n=1) \quad L'_1(x) = \left(\frac{x-x_1}{x_0-x_1} \right)' f_0 + \left(\frac{x-x_0}{x_1-x_0} \right)' f_1 = \frac{f_1-f_0}{x_1-x_0} \quad E_1(x_k) = \frac{f''(\xi)}{2} \prod_{j=0, j \neq k}^1 (x_k - x_j), k = 0, 1$$

$$\xrightarrow{h=x_1-x_0} \begin{cases} f'(x_0) = \frac{1}{h}(f_1 - f_0) - \frac{h}{2}f''(\xi) \\ f'(x_1) = \frac{1}{h}(f_1 - f_0) + \frac{h}{2}f''(\xi) \end{cases} \quad \text{称为带余项的两点(数值求导)公式}$$

计算用式 $f'(x_0) \approx \frac{1}{h}(f_1 - f_0) \approx f'(x_1)$

等距节点下的三点公式与五点公式

① $n = 2$ $x_k = x_0 + kh, k = 0, 1, 2$

$$l'_2(x) = f_0 l'_0(x) + f_1 l'_1(x) + f_2 l'_2(x) \quad l'_0(x) = \left(\frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} \right)' = \frac{x-x_2+x-x_1}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} = \frac{2x-x_1-x_2}{2h^2}$$

$$l'_1(x) = \left(\frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} \right)' = \frac{x-x_2+x-x_0}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} = \frac{2x-x_0-x_2}{-h^2} \quad l'_2(x) = \left(\frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} \right)' = \frac{x-x_0+x-x_1}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} = \frac{2x-x_0-x_1}{2h^2}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} f'(x_0) = \frac{1}{2h}(-3f_0 + 4f_1 - f_2) + \frac{h^3}{3}f'''(\xi) \\ f'(x_1) = \frac{1}{2h}(-f_0 + f_2) - \frac{h^6}{6}f'''(\xi) \quad \text{中点公式} \\ f'(x_2) = \frac{1}{2h}(f_0 - 4f_1 + 3f_2) + \frac{h^2}{3}f'''(\xi) \end{cases}$$

用当前点的左右两值计算当前导数

称为**带余项的三点(数值求导)公式**, 其中**中点公式**较其余二式简单且精度高

有 x_0, x_1 , 假设步长为 1, 则 $f(x_0) - f(x_1) \approx f(x_1) - f(x_0) \approx f'(x_{0.5})$ 实际情况下, 得到的是中点, 有半个单位误差。如果仍然使用普通方法, 则二阶导有一个单位的误差。因此, 若第一次向右取点, 则第二次要向左取点。这样可以抵消误差。如果算法要迭代求解, 尽量不要直接使用库中的标准化函数。

② $n = 4$

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

称为**带余项的五点(数值求导)公式**

注意 ① 对于给定数值表, 一般在所求导数节点的**两侧各选两个节点(居中原则)**, 若一侧不足, 则从另一侧补充。

② 为方便上机, 将五点公式写为一般形式, $f'(x_k) = \frac{1}{12h} \sum_{j=i}^{i+4} A_j^{(k)} f_j$ ($k = i, i+1, i+2, i+3, i+4$)

$$\text{由 } k \text{ 求 } i: i = \begin{cases} 0 & k < 2 \\ k-2 & 2 \leq k \leq n-2 \\ n-4 & k > n-2 \end{cases}$$

步长选择

$$m \text{ 点公式的一般形式: } f'(x_k) = \frac{1}{c^{(m)}h} \sum_{j=i}^{i+m-1} A_{jm}^{(k)} f(x_j) + \frac{h^{m-1}}{b_k^{(m)}} f^{(m)}(\xi)$$

当 $h \rightarrow 0$ 时, 截断误差为 $\frac{h^{m-1}}{b_k^{(m)}} f^{(m)}(\xi) \rightarrow 0$ 但近似值的舍入误差可能增大, 所以 h 的选择要兼顾两者

例题 1. 已知 $f(x) = \ln x$ 利用两点公式计算 $f'(1.8)$ 的近似值。依次取 $h = 10^{-n} (n = 0, 1, 2, \dots, 6)$ 。

$$\text{由两点公式 } f'(1.8) \approx \frac{1}{h}(f(1.8+h) - f(1.8)) \quad \text{截断误差: } |E(1.8)| \leq \frac{h}{2} \max_{1.8 \leq x \leq 1.8+h} |f''(x)| = \frac{h}{2 \times 1.8^2} = \frac{h}{6.48}$$

h	f(1.8)	E(1.8)	相邻两次计算的差
1	0.4418328	1.54321×10^{-1}	9.884×10^{-2}
0.1	0.5406722	1.54321×10^{-2}	1.335×10^{-2}
0.01	0.5540180	1.54321×10^{-3}	1.382×10^{-3}
0.001	0.5554000	1.54321×10^{-4}	1.491×10^{-4}
0.0001	0.5555491	1.54321×10^{-5}	9.486×10^{-5}
0.00001	0.555644	1.54321×10^{-6}	8.11×10^{-4}
0.000001	0.556455	1.54321×10^{-7}	

2. 利用三点公式求各节点处的数值导数

i	0	1	2	3	4	5
x_i	0.1	0.2	0.3	0.4	0.5	0.6
$f(x_i)$	1.2051709	1.4214028	1.6498588	1.8918247	2.1487213	2.4221188

$h=0.1$, 两端点处的导数值 $f'(x_0), f'(x_5)$ 用三点公式, 其余各节点用中点公式.

$$f'(x_0) \approx \frac{1}{2h}(-3f_0 + 4f_1 - f_2) \quad f'(x_5) \approx \frac{1}{2h}(f_3 - 4f_4 + 3f_5) \quad f'(x_i) \approx \frac{1}{2h}(-f_{i-1} + f_{i+1}) \quad (i = 1, 2, 3, 4)$$

i	0	1	2	3	4	5
x_i	0.1	0.2	0.3	0.4	0.5	0.6
$f(x_i)$	1.2051709	1.4214028	1.6498588	1.8918247	2.1487213	2.4221188
$f'(x_i)$	2.1011985	2.2234395	2.3521095	2.4943125	2.6514705	2.8164795

3.4.2 样条求导公式 (未教授)

引入 插值求导公式只能求节点处的导数, 若求其他点的导数, 就无能为力了. 下面考虑样条函数:

设定 $S^{(i)}(x) \approx f^{(i)}(x) \quad (i = 0, 1, 2) \quad \forall x \in [a, b]$ 设 $f \in [a, b]$, 为简化公式, 取等距节点:

$$x_j = a + jh \quad (j = 0, 1, 2, \dots, n) \quad h = \frac{b-a}{n}$$

1 求节点导数近似值 m_j

$$\text{由} \begin{bmatrix} \lambda_1 & 2 & \mu_1 & & & \\ & \lambda_2 & 2 & \mu_2 & & \\ & & \dots & \dots & \dots & \\ & & & \lambda_{n-1} & 2 & \mu_{n-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} m_0 \\ m_1 \\ \dots \\ m_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} g_1 \\ g_2 \\ \dots \\ g_{n-1} \end{bmatrix} \text{得} \quad \lambda_j = \mu_j = \frac{1}{2} \quad \widetilde{g}_j = \frac{3}{2h}(f_{j+1} - f_j) \quad (j = 1, 2, \dots, n-1)$$

$$\text{进一步可得} \frac{1}{2}m_{j-1} + 2m_j + \frac{1}{2}m_{j+1} = \widetilde{g}_j = \frac{3}{2h}(f_{j+1} - f_j) \Rightarrow m_{j-1} + 4m_j + m_{j+1} = \frac{3}{h}(f_{j+1} - f_j)$$

$$\text{所以有} \begin{bmatrix} 1 & 4 & 1 & & & \\ & 1 & 4 & 1 & & \\ & & \dots & \dots & \dots & \\ & & & 1 & 4 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} m_0 \\ m_1 \\ \dots \\ m_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2\widetilde{g}_1 \\ 2\widetilde{g}_2 \\ \dots \\ 2\widetilde{g}_{n-1} \end{bmatrix} \text{设有边界条件: } m_0 = f'_0 \quad m_n = f'_n \text{ 则}$$

$$m_0 + 4m_1 + m_2 = \frac{3}{h}(f_2 - f_0) \Rightarrow 4m_1 + m_2 = \frac{3}{h}(f_2 - f_0) - f'_0$$

$$m_{n-2} + 4m_{n-1} + m_n = \frac{3}{h}(f_n - f_{n-2}) \Rightarrow 4m_{n-1} + m_n = \frac{3}{h}(f_n - f_{n-2}) - f'_n$$

$$\Rightarrow \begin{bmatrix} 4 & 1 & & & & \\ 1 & 4 & 1 & & & \\ & \dots & \dots & \dots & & \\ & & & 1 & 4 & 1 \\ & & & 1 & 4 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} m_1 \\ m_2 \\ \dots \\ m_{n-2} \\ m_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2\widetilde{g}_1 - f'_0 \\ 2\widetilde{g}_2 \\ \dots \\ 2\widetilde{g}_{n-2} \\ 2\widetilde{g}_{n-1} - f'_n \end{bmatrix} \text{由此可解得: } f'(x_j) \approx m_j, j = 1, 2, \dots, n-1$$

2. 样条求导

$$\text{解出} f'(x_j) \approx m_j, j = 1, 2, \dots, n-1$$

$$\text{由} S_k(x) = \frac{h_k + 2(x - x_k)}{h_k^3}(x - x_{k+1})^2 y_k + \frac{h_k - 2(x - x_{k+1})}{h_k^3}(x - x_k)^2 y_{k+1} + \frac{(x - x_k)(x - x_{k+1})^2}{h_k^2} m_k + \frac{(x - x_k)^2 (x - x_{k+1})}{h_k^2} m_{k+1}$$

$$\text{得} S(x) = \frac{h + 2(x - x_j)}{h^3}(x - x_{j+1})^2 f_j + \frac{h - 2(x - x_{j+1})}{h^3}(x - x_j)^2 f_{j+1} + \frac{(x - x_j)(x - x_{j+1})^2}{h^2} m_j + \frac{(x - x_j)^2 (x - x_{j+1})}{h^2} m_{j+1}$$

$$\text{求导} S'(x) = \frac{2(x - x_{j+1})(3x - 2x_j - x_{j+1} + h)f_j - 2(x - x_{j+1})(3x - 2x_j - 2x_{j+1} - h)f_{j+1}}{h^3} + \frac{(x - x_{j+1})(3x - 2x_j - x_{j+1})m_j - 2(x - x_j)(3x - x_j - 2x_{j+1})m_{j+1}}{h^2}$$

$$x \in [x_j, x_{j+1}] \text{ 代入} m_j \text{ 可求出} f'(x) \approx S'(x)$$

$$\text{又} S''(x) = \frac{6(x_j + x_{j+1} - 2x)(f_{j+1} - f_j)}{h^3} + \frac{(6x - 2x_j - 4x_{j+1})m_j + (6x - 4x_j - 2x_{j+1})m_{j+1}}{h^2} \quad x \in [x_j, x_{j+1}] \text{ 代入} m_j \text{ 可求出} f''(x) \approx S''(x)$$

注意: 可以先用较简单的三点或五点公式求出个节点处的一阶导数值, 然后再利用上面两式求出非节点处的一阶及二阶导数值. 这样可以回避求三转角方程组.

例题 1. 利用例 2 的函数表以及求得节点处的一阶导数值。用三次样条微分公式求和的近似值. ($f(x) = e^x + x$).

① $x = 0.25 \in [0.2, 0.3], h = 0.1$

即 $x_j = 0.2, x_{j+1} = 0.3, f_j = 1.4214028, f_{j+1} = 1.64985888, m_j = 2.2234395, m_{j+1} = 2.3521095$.

② 代入公式得 $f'(0.25) \approx S'(0.25) = 2.28295275$

代入公式得 $f''(0.25) \approx S''(0.25) = 1.2867$