

第四章 数值积分与数值微分

——复合求积公式与Romberg算法

刘可伋

上海财经大学 数学学院

一、知识回顾

当 $n \geq 8$ 时，Cotes系数出现负数，从而N-C公式**不稳定**！

若要提高计算精度**怎么办**？

(1) 非等距节点

$f(x)$ 变化**快**的地方用**密集**节点，变化**慢**的地方用**稀疏**节点

(2) 复合求积公式

- ① 将积分区间划分为**若干子区间**（通常等分）
- ② 在每个子区间上用**低阶求积公式**

二、复合梯形公式

将 $[a, b]$ 分为 n 个小区间 $[x_i, x_{i+1}]$ (通常等分), $h_i = x_{i+1} - x_i$, 那么

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^{n-1} \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx \approx \sum_{i=0}^{n-1} \frac{h_i}{2} [f(x_i) + f(x_{i+1})]$$

等距节点复合梯形公式

注记: $n + 1$ 个节点

$$T_n = \frac{h}{2} \left\{ f(a) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i) + f(b) \right\}, \quad h = \frac{b-a}{n}$$

2.1 余项公式

注记：收敛且稳定

一般节点的余项公式：

$$R[f] = - \sum_{i=0}^{n-1} \frac{h_i^3}{12} f''(\xi_i)$$

$$h_i = x_{i+1} - x_i$$
$$\xi_i \in (x_i, x_{i+1})$$

等距节点的余项公式

$$R[f] = - \frac{h^3}{12} \sum_{i=0}^{n-1} f''(\xi_i) = - \frac{b-a}{12} h^2 \left[\frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} f''(\xi_i) \right] = - \frac{b-a}{12} h^2 f''(\eta)$$

$$h = \frac{b-a}{n}$$
$$\eta \in (a, b)$$

三、复合 Simpson 公式

将 $[a, b]$ 分为 n 个小区间 $[x_i, x_{i+1}]$ (通常等分), $h_i = x_{i+1} - x_i$, 那么

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^{n-1} \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx \approx \sum_{i=0}^{n-1} \frac{h_i}{6} [f(x_i) + 4f(x_{i+1/2}) + f(x_{i+1})]$$

等距节点**复合Simpson**公式

注记: $2n + 1$ 个节点

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

3.1 余项公式

注记：收敛且稳定

一般节点的余项公式：

$$R[f] = - \sum_{i=0}^{n-1} \frac{h_i^5}{2880} f^{(4)}(\xi_i)$$

$$h_i = x_{i+1} - x_i$$
$$\xi_i \in (x_i, x_{i+1})$$

等距节点的余项公式

$$R[f] = - \frac{(b-a)h^4}{2880} \left[\frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} f^{(4)}(\xi_i) \right] = - \frac{(b-a)h^4}{2880} f^{(4)}(\eta)$$

$$h = \frac{b-a}{n}$$
$$\eta \in (a, b)$$

例1 设 $f(x) = \frac{\sin x}{x}$, 利用以下数据, 分别用复合梯形公式与复合辛普森

公式计算 $\int_0^1 f(x) dx$, 并估计误差.

x_i	0	1/8	2/8	3/8	4/8	5/8	6/8	7/8	1.0
$f(x_i)$	1	0.997	0.990	0.977	0.954	0.936	0.909	0.877	0.841

解:

$$T_8 = \frac{h_T}{2} \left[f(x_0) + 2 \sum_{i=1}^7 f(x_i) + f(x_8) \right] = 0.9456909, \quad h_T = \frac{1}{8}$$

思考: 如何编程

$$S_4 = \frac{h_S}{6} \left[f(x_0) + 4 \sum_{i=1}^4 f(x_{2i-1}) + 2 \sum_{i=1}^3 f(x_{2i}) + f(x_8) \right] = 0.9460832, \quad h_S = \frac{1}{4}$$

$$f(x) = \frac{\sin x}{x} = \int_0^1 \cos(xt) dt$$

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

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

$$R_T[f] = \left| -\frac{b-a}{12} h_T^2 f''(\xi) \right| \leq 0.434 \times 10^{-3}$$

$$R_S[f] = \left| -\frac{b-a}{2880} h_S^4 f^{(4)}(\xi) \right| \leq 0.271 \times 10^{-6}$$

例2 计算 $\int_0^1 e^x dx$, 分别用复合梯形公式和复合Simpson公式计算时,
 n 取多大才能使误差不超过 0.5×10^{-5} .

解: $f(x) = e^x$, $\max_{x \in [0,1]} |f^{(k)}(x)| = \max_{x \in [0,1]} |e^x| = e$

$$R_T[f] = \left| -\frac{b-a}{12} h_T^2 f''(\xi) \right| \leq \frac{e}{12} \left(\frac{1}{n} \right)^2 \leq 0.5 \times 10^{-5}, \quad n \geq 212.85, \quad \text{取 } n = 213$$

$$R_S[f] = \left| -\frac{b-a}{2880} h_S^4 f^{(4)}(\xi) \right| \leq \frac{e}{2880} \left(\frac{1}{n} \right)^4 \leq 0.5 \times 10^{-5}, \quad n \geq 3.71, \quad \text{取 } n = 4$$

四、Romberg 求积公式

采用复合求积公式计算时，如何选取步长？

太大，计算精度难保证；太小，增加额外计算量！

解决方法：采用自适应步长

将积分区间不断二分，即取 $n = 2^k$ ，反复使用复合求积公式，

直到计算结果满足精度为止。

4.1 梯形法递推公式

(1) 将 $[a, b]$ 等分为 n 个 $[x_i, x_{i+1}]$, $h = (b - a)/n$, 则

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

(2) 步长折半: $[x_i, x_{i+1/2}]$, $[x_{i+1/2}, x_{i+1}]$

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

$$T_{2n} = \frac{1}{2}T_n + \frac{h}{2} \sum_{i=0}^{n-1} f\left(a + ih + \frac{1}{2}h\right)$$



$$T_{2^k} = \frac{1}{2}T_{2^{k-1}} + \frac{h_{k-1}}{2} \sum_{i=0}^{2^{k-1}-1} f\left(a + ih_{k-1} + \frac{1}{2}h_{k-1}\right)$$

$$h_{k-1} = \frac{b-a}{2^{k-1}}$$

例3 用梯形法的递推公式计算 $\int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$, 使得 $|T_{2n} - T_n| < 10^{-7}$.

解:

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

$$T_2 = \frac{1}{2}T_1 + \frac{h_0}{2} \sum_{i=0}^0 f(0 + ih_0 + 0.5h_0) \approx 0.9397933$$

$$T_4 = \frac{1}{2}T_2 + \frac{h_1}{2} \sum_{i=0}^1 f(0 + ih_1 + 0.5h_1) \approx 0.9445135$$

....

思考: 如何编程

k	T_2n	T_2n-T_n
1	0.920735492	
2	0.939793285	0.019057792
3	0.944513522	0.004720237
4	0.945690864	0.001177342
5	0.945985030	0.000294166
6	0.946058561	0.000073531
7	0.946076943	0.000018382
8	0.946081539	0.000004595
9	0.946082687	0.000001149
10	0.946082975	0.000000287

Ch4_3ex3.m

4.2 梯形法的加速

梯形法递推公式：算法简单、方便实现，但收敛太慢！

定理：设 $f(x) \in C^\infty[a, b]$ ，记 $T_n = T(h)$ ，则

$$T(h) = I(f) + \underbrace{\alpha_1 h^2 + \alpha_2 h^4 + \cdots + \alpha_i h^{2i} + \cdots}_{\text{余项}}$$

其中 α_i 与 h 无关.

提示：利用Taylor展开即可

4.3 Richardson 外推算法

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

$$\Rightarrow 4T\left(\frac{h}{2}\right) - T(h) = 3I(f) + \left(-\frac{3}{4}\right)\alpha_2 h^4 + \left(-\frac{15}{16}\right)\alpha_3 h^6 + \cdots$$

$$S(h) := \frac{1}{3} \left[4T\left(\frac{h}{2}\right) - T(h) \right] = I(f) + \beta_1 h^4 + \beta_2 h^6 + \cdots = I(f) + \mathcal{O}(h^4)$$

$$C(h) := \frac{1}{15} \left[16S\left(\frac{h}{2}\right) - S(h) \right] = I(f) + \gamma_1 h^6 + \gamma_2 h^8 + \cdots = I(f) + \mathcal{O}(h^6)$$

$$R(h) := \frac{1}{63} \left[64C\left(\frac{h}{2}\right) - C(h) \right] = I(f) + \rho_1 h^8 + \rho_2 h^{10} + \cdots = I(f) + \mathcal{O}(h^8)$$

例4 用外推法计算 $\int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$, 使得 $|T_{2n} - T_n| < 10^{-7}$.

解:

$$\left. \begin{array}{l} T_1 \approx 0.9207355 \\ T_2 \approx 0.9397933 \end{array} \right\} \Rightarrow S_1 = \frac{1}{3}(4T_2 - T_1) \approx 0.9461459$$

$$\left. \begin{array}{l} T_2 \approx 0.9397933 \\ T_4 \approx 0.9445135 \end{array} \right\} \Rightarrow S_2 = \frac{1}{3}(4T_4 - T_2) \approx 0.9460869$$

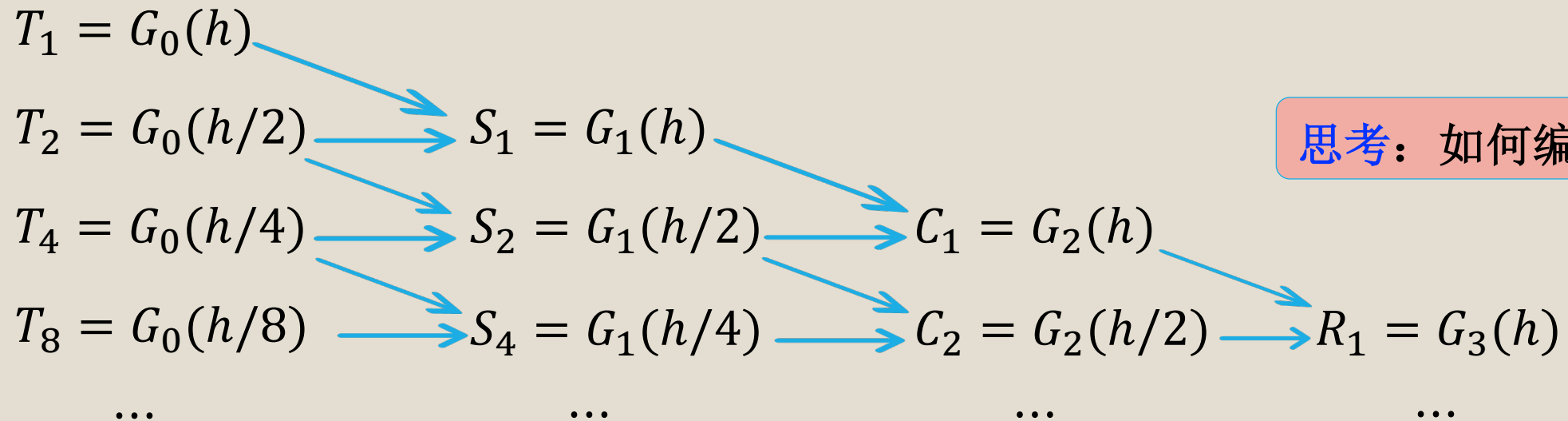
$$C_1 = \frac{1}{15}(16S_2 - S_1) \approx 0.94608300$$

思考: 如何编程

4.4 Romberg 算法

记: $G_0 = T_{2^k}$, $G_1 = S_{2^k}$, $G_2 = C_{2^k}$, $G_3 = R_{2^k}$

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



思考: 如何编程

例5 用Romberg方法计算 $\int_0^1 x^{\frac{3}{2}} dx$, 使得 $|G_m(h) - G_{m-1}(h)| < 10^{-7}$.

解:

```
clc, clear

a = 0;
b = 1;
h = b-a;
T(1) = h/2*(a^(3/2)+b^(3/2));
```

%% 迭代得到 T0

```
for n = 1:5
```

```
    hn = h/2^(n-1);
    xn = a + ( 0:2^(n-1)-1 )*hn + hn/2;
    T(n+1) = T(n)/2 + hn/2 * sum( xn.^(3/2) );
```

```
end
```

%% Romberg外推

```
G = zeros(size(T,2));
G(:,1) = T;
```

```
for m = 2: size(G,2)
```

```
    G(m:end,m) = ( 4^(m-1)*G(m:end,m-1) -G(m-1:end-1,m-1) )/(4^(m-1)-1);
```

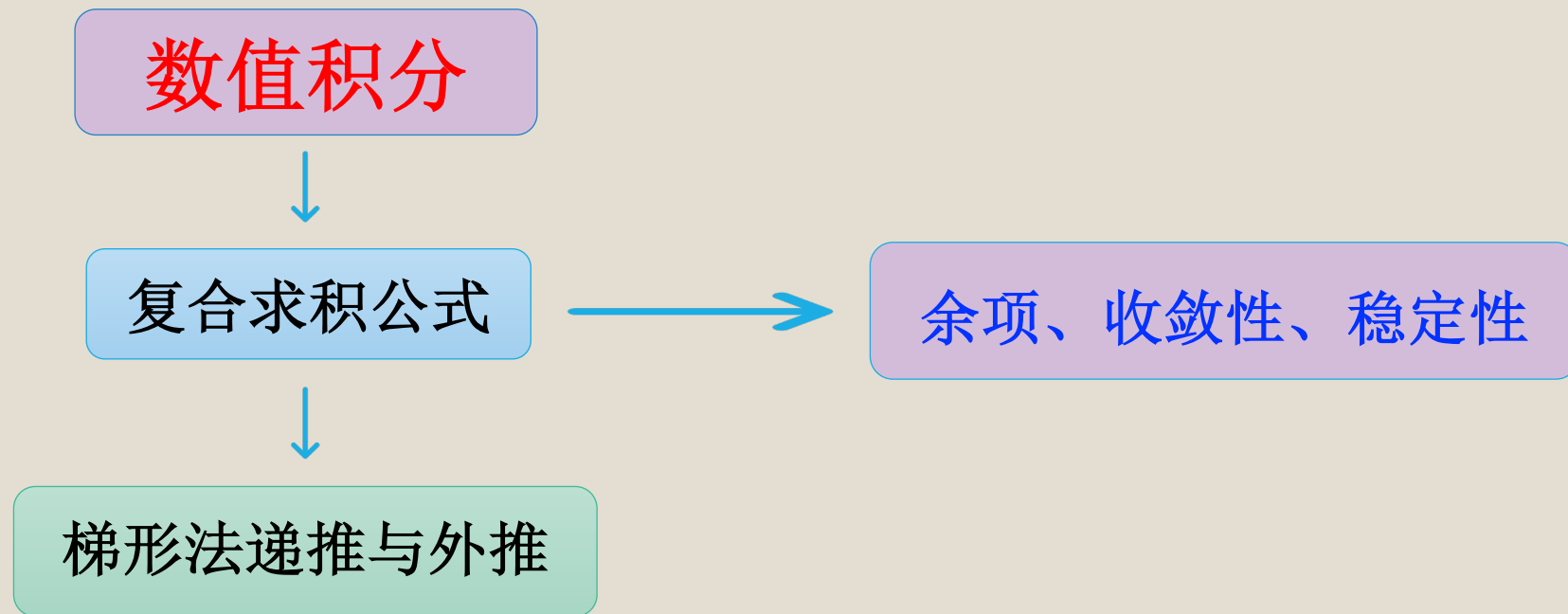
```
end
```

```
0.5000000000000000
0.426776695296637
0.407018110857901
0.401812464799974
0.400463401302048
0.400117671209778
```

```
0.40236
0.40043
0.40007
0.40001
0.40000
```

```
0
0
0
0
0
0
0.020324
0.0089272 0.400001516355028
```

小结





习题与编程题见课程网页：



1、参考书目

- [1] 《第三种科学方法：计算机时代的科学计算》，石忠慈著，清华大学出版社，2000
- [2] 《数值分析》，张平文等著，北京大学出版社，2007
- [3] 《数值分析》，冯烟利等译，高等教育出版社，2005

2、网络学习资源

- (1) <https://www.icourse163.org/course/NEU-1002089009?from=searchPage> 《数值分析》精品课程
- (2) https://uk.mathworks.com/help/pdf_doc/matlab/getstart.pdf (MATLAB入门)
- (3) <https://www.icourse163.org/course/CSU-1002475002?from=searchPage> 《科学计算与MATLAB语言》精品课程

3、拓展性参考文献

- [1] K. Liu et. al, A Multilevel Sampling Algorithm for Locating Inhomogeneous Media, Inverse Problems 29 (2013), 09500.