

第二节 复化求积公式

一、复化求积公式

复化求积公式的基本思想:

将区间[a,b] 分为若干个小子区间,在每个小子区间上使用低阶的Newton-Cotes公式。然后把它们加起来,作为整个区间上的求积公式。

复化求积的方法是提高求积公式精度很有效的方法

1、复化梯形公式

将区间[a,b]n等分,

$$h = \frac{b-a}{n}, x_k = a + kh, (k = 0, 1, \dots, n),$$

在每个小区间 $[x_k, x_{k+1}]$, $(k = 0, 1, \dots, n-1)$ 上用梯形公式:

$$T_k = \frac{h}{2}(f(x_k) + f(x_{k+1}))$$
 $k = 0, 1, \dots, n-1$

复化梯形公式为

$$T_n = \sum_{k=0}^{n-1} T_k = \frac{h}{2} (f(a) + f(b)) + h \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k)$$



截断误差分析:

在区间
$$[x_k, x_{k+1}]$$
上, $R_k = -\frac{h^3}{12}f''(\eta_k)$, $\eta_k \in [x_k, x_{k+1}]$

整体误差为
$$R_n = \sum_{k=0}^{n-1} R_k = \sum_{k=0}^{n-1} (-\frac{h^3}{12}) f''(\eta_k)$$

利用
$$h = \frac{b-a}{n}$$
和 $\frac{1}{n}\sum_{k=0}^{n-1}f''(\eta_k) = f''(\eta)$ $\eta \in [a,b]$

得到复化梯形公式的截断误差是:

$$R(T_n) = -\frac{b-a}{12}h^2f''(\eta) = O(h^2)$$

2、复化Simpson公式

在每个小区间 $[x_k, x_{k+1}]$ 上用Simpson公式

$$S_k = \frac{h}{6} (f(x_k) + 4f(x_{k+\frac{1}{2}}) + f(x_{k+1}))$$

复化Simpson公式为

$$\begin{split} S_n &= \sum_{k=0}^{n-1} S_k = \frac{h}{6} (f(a) + f(b)) + \frac{2}{3} h \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}}) + \frac{1}{3} h \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) \\ &= \frac{1}{3} T_n + \frac{2}{3} H_n, \qquad \qquad \sharp \dot{P} H_n = h \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}}) \end{split}$$

复化Simpson公式的截断误差为

$$R(S_n) = -\frac{(b-a)}{2880}h^4f^{(4)}(\eta) = O(h^4) \quad \eta \in [a,b]$$

例: 当用复化梯形公式与复化辛卜生公式计算积分

$$\int_0^1 e^x dx$$
的近似值时,若要求误差不超过 $\frac{1}{2} \times 10^{-4}$,

问至少各取多少个节点?

解: (1) 由
$$f(x) = e^x$$
, $f''(x) = f^{(4)}(x) = e^x$, 得

$$\max_{0 \le x \le 1} |f''(x)| = e = M_2, \max_{0 \le x \le 1} |f^{(4)}(x)| = e = M_4$$

$$|R(T_n)| = |-\frac{(b-a)}{12}h^2f''(\eta)| = |-\frac{1}{12n^2}f''(\eta)|$$

$$\leq \frac{1}{12n^2}e \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4} \qquad \text{解得} \qquad n > 67.3$$

用复化梯形公式n至少取68,节点至少取n+1=69个。

当用复化梯形公式与复化辛卜生公式计算积分 $\int_0^1 e^x dx$ 的近似值时,若要求误差不超过 $\frac{1}{2} \times 10^{-4}$, 问至少各取多少个节点?

解: (2) 由
$$f(x) = e^x$$
, $f''(x) = f^{(4)}(x) = e^x$, 得
$$\max_{0 \le x \le 1} |f''(x)| = e = M_2, \max_{0 \le x \le 1} |f^{(4)}(x)| = e = M_4$$

$$|R(S_n)| = |-\frac{(b-a)}{2880} h^4 f^{(4)}(\eta)| = |-\frac{1}{2880n^4} f^{(4)}(\eta)|$$

$$\leq \frac{1}{2880n^4} e \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4} \quad \text{解得} \quad n > 2.1$$

用复化辛卜生公式n至少取3,节点至少取2n+1=7个。



变步长复化求积公式的基本思想:

将区间[a,b]逐次分半,建立递推公式,按递推公式计算,直到满足精度要求。

1.变步长复化梯形公式

$$n=1, h=b-a, T_1=T(h)=\frac{h}{2}(f(a)+f(b))$$

n=2,将[a,b]分半,用复化梯形公式得 T_2 ,

$$h_2=\frac{1}{2}h=\frac{b-a}{2},$$

$$n=4$$
,再将区间分半得 T_4 , $h_4=\frac{1}{2}h_2=\frac{b-a}{4}$,

直到 $|T_{2n}-T_n|<\varepsilon$ 为止,将 T_{2n} 作为积分的近似值。



下面推导由n到2n的复化梯形公式

给出误差限 ε ,将[a,b]n等分,步长 $h_n = \frac{b-a}{n}$,用复化梯形公式:

在[
$$x_k, x_{k+1}$$
]上, $T_{1k} = \frac{h_n}{2} (f(x_k) + f(x_{k+1}))$

在[a,b]上,

$$T(h_n) = T_n = \sum_{k=0}^{n-1} T_{1k} = \frac{h_n}{2} (f(a) + f(b)) + h_n \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k)$$



将原n等分区间,再次分半,每个小区间 $[x_k, x_{k+1}]$

上取中点
$$x_{k+\frac{1}{2}}$$
,分成两个区间 $[x_k, x_{k+\frac{1}{2}}]$ 和 $[x_{k+\frac{1}{2}}, x_{k+1}]$,

于是,
$$n \rightarrow 2n, h_n \rightarrow h_{2n} = \frac{h_n}{2}$$
。
在 $[x_k, x_{k+1}]$ 上,

$$T_{1k} = \frac{h_n}{2} (f(x_k) + f(x_{k+1}))$$

$$T_{2k} = \frac{h_{2n}}{2} (f(x_k) + f(x_{k+\frac{1}{2}})) + \frac{h_{2n}}{2} (f(x_{k+\frac{1}{2}}) + f(x_{k+1}))$$

$$=\frac{1}{2}T_{1k}+\frac{h_n}{2}f(x_{k+\frac{1}{2}})$$

记
$$H_n = h_n \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}})$$

在[a,b]上,

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



变步长复化梯形公式的递推公式: (由n到2n)

$$T_{2n} = \frac{1}{2}T_n + \frac{H_n}{2}$$

其中
$$T_n = \frac{h_n}{2}(f(a) + f(b)) + h_n \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k)$$

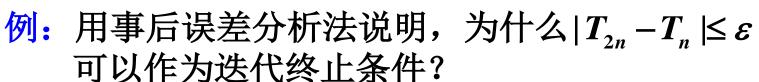
$$H_n = h_n \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}})$$

实际计算中的递推公式为

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

$$T_{2n} = \frac{1}{2}T_n + \frac{b-a}{2n}\sum_{j=0}^{n-1}f(a+(2j+1)\frac{b-a}{2n}), \quad n=1,2,\cdots$$

直到 $|T_{2n}-T_n| \leq \varepsilon$ 为止, T_{2n} 作为积分的近似值。



解:
$$I-T_n = -\frac{(b-a)}{12}h^2f''(\eta_1)$$

$$I-T_{2n} = -\frac{(b-a)}{12}(\frac{h}{2})^2f''(\eta_2)$$
假定 $f''(x)$ 在 $[a,b]$ 上变化不大,即有 $f''(\eta_1) \approx f''(\eta_2)$,
于是得
$$\frac{I-T_n}{I-T_{2n}} \approx 4$$

$$\therefore I \approx T_{2n} + \frac{1}{2}(T_{2n} - T_n)$$
 或 $I-T_{2n} \approx \frac{1}{2}(T_{2n} - T_n)$

$$\therefore I \approx T_{2n} + \frac{1}{3}(T_{2n} - T_n) \quad \text{或} \quad I - T_{2n} \approx \frac{1}{3}(T_{2n} - T_n)$$

$$\Rightarrow |T_{2n} - T_n| \leq \varepsilon \text{时}, |I - T_{2n}| \leq \frac{1}{3}\varepsilon \leq \varepsilon_{\circ}$$



变步长复化梯形求积公式的算法

$$1.h = b - a, T = \frac{b - a}{2} (f(a) + f(b))$$

$$2.H = 0, x = a + \frac{h}{2}$$

$$3.H = H + f(x), x = x + h$$

$$4. 若x < b$$
,则转 $3.$

$$5.T_1 = \frac{1}{2} (T + h * H)$$

$$5.T_1 = \frac{1}{2}(T + h^*H)$$

 $6. \div |T_1 - T| < \varepsilon, \cup I = T_1, 输出 $I, \in M$.$

$$7.h = \frac{h}{2}, T = T_1, 转2.$$

$$T_{1} = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)]$$

$$T_{2n} = \frac{1}{2} T_{n} + \frac{H_{n}}{2} = \frac{1}{2} T_{n} + \frac{b-a}{2n} \sum_{j=0}^{n-1} f(a + (2j+1) \frac{b-a}{2n})$$

$$n = 1, 2, \dots$$

2. 变步长复化Simpson公式

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

又有 $T_{2n} = \frac{1}{2}T_n + \frac{1}{2}H_n$

两式联立解得:

$$S_n = \frac{1}{3}T_n + \frac{2}{3}(2T_{2n} - T_n) = \frac{1}{3}(4T_{2n} - T_n)$$

实际计算过程如下:

$$T_1 \rightarrow T_2 \rightarrow T_4 \rightarrow T_8 \rightarrow T_{2n} = \frac{1}{2}T_n + \frac{1}{2}H_n \quad h^2$$

$$\downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow$$

$$S_1 \qquad S_2 \qquad S_4 \rightarrow S_n = \frac{1}{3}(4T_{2n} - T_n) \quad h^4$$



同理可得变步长复化柯特斯公式

实际计算过程如下:

$$T_{1} \rightarrow T_{2} \rightarrow T_{4} \rightarrow T_{8} \rightarrow T_{2n} = \frac{1}{2}T_{n} + \frac{1}{2}H_{n} \quad h^{2}$$

$$\downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow$$

$$S_{1} \qquad S_{2} \rightarrow S_{4} \rightarrow S_{n} = \frac{1}{3}(4T_{2n} - T_{n}) \quad h^{4}$$

$$\downarrow \qquad \downarrow$$

$$C_{1} \rightarrow C_{2} \rightarrow C_{n} = \frac{4^{2}S_{2n} - S_{n}}{4^{2} - 1} \qquad h^{6}$$

$$\downarrow \qquad \downarrow$$

$$R_{1} \rightarrow R_{n} = \frac{4^{3}C_{2n} - C_{n}}{4^{3} - 1} \qquad h^{8}$$



第三节 提高求积公式精度的外推方法

一、理查逊(Richardson)外推法

理查逊(Richardson)外推法是数值方法中常用的一种加速收敛技术,通过低精度公式的线性组合获得高精度公式的算法。

二、龙贝格(Romberg)方法

龙贝格(Romberg)算法是将理查逊(Richardson) 外推法应用于数值积分,由低精度求积公式推出高精 度求积公式的算法。



龙贝格(Romberg)方法

一般地
$$T_{m+1}^{(k)} = \frac{4^m T_m^{(k+1)} - T_m^{(k)}}{4^m - 1} \qquad m = 1, 2, \dots, n$$
$$k = 0, 1, \dots, n - m$$

其中 T_{m+1}^k

k: 表示逐次分半的次数

m: 表示外推的次数

$$I-T_{m+1}^{(k)}=O(h^{2m+2}),$$
 其中 $h=\frac{b-a}{2^k}$

$$T_{m+1}^{(0)} \qquad h = b - a$$

$$T_{m+1}^{(1)} \qquad h = \frac{b-a}{2}$$

$$T_{m+1}^{(k)} \qquad h = \frac{b-a}{2^k}$$

$$T_1^{(k)}$$
 h^2

$$T_2^{(k)}$$
 h^4

$$T_{m+1}^{(k)}$$

$$h^{2m+2}$$



实际计算过程如下:

$$T_{1} \rightarrow T_{2} \rightarrow T_{4} \rightarrow T_{8} \rightarrow T_{2n} = \frac{1}{2}T_{n} + \frac{1}{2}H_{n} \quad h^{2}$$

$$\downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow$$

$$S_{1} \qquad S_{2} \rightarrow S_{4} \rightarrow S_{n} = \frac{1}{3}(4T_{2n} - T_{n}) \quad h^{4}$$

$$\downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow$$

$$C_{1} \rightarrow C_{2} \rightarrow C_{n} = \frac{4^{2}S_{2n} - S_{n}}{4^{2} - 1} \qquad h^{6}$$

$$\downarrow \qquad \downarrow$$

$$R_{1} \rightarrow R_{n} = \frac{4^{3}C_{2n} - C_{n}}{4^{3} - 1} \qquad h^{8}$$



 $T_1(h)$ ——步长为h的复化梯形公式 $T_2(h)$ ——步长为h的复化辛卜生公式 $T_3(h)$ ——步长为h的复化柯特斯公式 $T_4(h)$ ——步长为h的复化龙贝格公式

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

$$m = 1, 2, ..., n;$$
 $k = 0, 1, ..., n - m;$

$$S_n = \frac{1}{3}(4T_{2n} - T_n)$$
 $C_n = \frac{4^2 S_{2n} - S_n}{4^2 - 1}$

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



龙贝格算法的计算公式

$$T_1^{(0)} = \frac{b-a}{2}(f(a)+f(b))$$

$$T_1^{(t)} = \frac{1}{2} \left(T_1^{(t-1)} + \frac{b-a}{2^{t-1}} \sum_{i=1}^{2^{t-1}} f(a + (2i-1) \frac{b-a}{2^t}) \right)$$

$$T_{m+1}^{(k)} = \frac{4^m T_m^{(k+1)} - T_m^{(k)}}{4^m - 1}$$

$$t = 1, 2, ..., n;$$

$$m = 1, 2, ..., n;$$

$$k = 0, 1, ..., n - m;$$

$$T_{1} = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)]$$

$$T_{2n} = \frac{1}{2} T_{n} + \frac{H_{n}}{2} = \frac{1}{2} T_{n} + \frac{b-a}{2n} \sum_{j=0}^{n-1} f(a + (2j+1) \frac{b-a}{2n})$$

$$n = 1, 2, \dots$$



龙贝格序列计算流程

k	$m=0,T_1^{(k)}$	$m=1,T_2^{(k)}$	$m=2,T_3^{(k)}$	$m=3,T_4^{(k)}$	$m=4,T_5^{(k)}$	
0	$(1)T_1^{(0)}$	$(3)T_2^{(0)}$	$(6)T_3^{(0)}$	$(10)T_4^{(0)}$	$(15)T_5^{(0)}$	
1	$(2)T_1^{(1)}$	$(5)T_2^{(1)}$	$(9)T_3^{(1)}$	$(14)T_4^{(1)}$		
2	$(4)T_1^{(2)}$	$(8)T_2^{(2)}$	$(13)T_3^{(2)}$			
3	$(7)T_1^{(3)}$	$(12)T_2^{(3)}$				
4	$(11)T_1^{(4)}$					
误差	$O(h^2)$	$O(h^4)$	$O(h^6)$	$O(h^8)$	$O(h^{10})$	



例 用龙贝格方法计算积分 $\int_{1}^{2} \ln x dx$

解: 取
$$n = 3, a = 1, b = 2$$

$$T_1^{(0)} = \frac{1}{2}(f(a) + f(b)) = 0.3465736$$

$$T_1^{(1)} = \frac{1}{2} \left(T_1^{(0)} + \frac{1}{2^0} \sum_{i=1}^{2^0} f(a + \frac{b-a}{2}) \right) = 0.3760194$$

$$T_1^{(2)} = \frac{1}{2} \left(T_1^{(1)} + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{2} f(a + (2i - 1) \frac{b - a}{4}) \right) = 0.3836995$$

$$T_1^{(3)} = \frac{1}{2} \left(T_1^{(2)} + \frac{1}{4} \sum_{i=1}^4 f(a + (2i - 1) \frac{b - a}{8}) \right) = 0.3856439$$



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

逐次外推计算流程如下:

k	$m=0,T_1^{(k)}$	$m=1,T_2^{(k)}$	$m=2,T_3^{(k)}$	$m=3,T_4^{(k)}$	
0	0.3465736	0.3858347	0.3862878	0.3862920	
1	0.3760194	0.3862595	0.3862942		
2	0.3836995	0.3862920			
3	0.3856439				