# 龙贝格积分上机报告

计试 81 白思雨 2186123935

## 一、算法原理

对于复化梯形求积公式而言, 由下式

$$I[f]\!pprox\!T_{2n}\!+rac{1}{3}\left(T_{2n}\!-\!T_{n}
ight)$$

$$|I[f] - T_{2n}| \! pprox rac{1}{3} \, |T_{2n} - T_n|$$

知,可取积分的近似值为

$$I[f] \approx T_{2n} + rac{1}{4-1} (T_{2n} - T_n) \, \overline{T}_{2n}$$

对于复化辛普森求积公式有

$$I[f] - S_n = \frac{b-a}{2880} h^4 f^4(\eta), a \leq \eta \leq b,$$

$$I[f] - S_{2n} = -\frac{b-a}{2880} \left(\frac{h}{2}\right)^4 f^4(\eta_1), a \leqslant \eta_1 \leqslant b.$$

假定 $f^4(x)$ 在区间[a,b]上连续且变化不大,可以认为 $f^4(\eta) \approx f^4(\eta_1)$ ,将以上两式相除得

$$rac{I[f]-S_n}{I[f]-S_{2n}}pprox 16$$

由此解得

$$I[f] \approx S_{2n} + \frac{1}{4^2 - 1} (S_{2n} - S_n) \stackrel{\triangle}{=} \overline{S}_{2n}$$

同理, 对复化科茨求积公式有

$$I[f] \approx C_{2n} + \frac{1}{A^3 - 1} (C_{2n} - C_n) \stackrel{\triangle}{=} \overline{C}_{2n}$$

下面对上述式子作进一步的分析,看一看它们的实质和它们之间的关系.

$$\begin{split} \overline{T}_{2n} &= T_{2n} + \frac{1}{3} \left( T_{2n} - T_n \right) = \frac{1}{3} \left( 4T_{2n} - T_n \right) \\ &= \frac{1}{3} \left\{ 4 \left[ \frac{1}{2} T_n + \frac{h}{2} \sum_{i=1}^n f \left( \frac{x_{i-1} + x_i}{2} \right) \right] - T_n \right\} \\ &= \frac{1}{3} \left\{ T_n + 2h \sum_{i=1}^n f \left( \frac{x_{i-1} + x_i}{2} \right) \right\} \\ &= \frac{1}{3} \left\{ \frac{h}{2} \left[ f(a) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i) + f(b) \right] + 2h \sum_{i=1}^n f \left( \frac{x_{i-1} + x_i}{2} \right) \right\} \\ &= \frac{h}{6} \left\{ f(a) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i) + 4 \sum_{i=1}^n f \left( \frac{x_{i-1} + x_i}{2} \right) + f(b) \right\} = S_n \end{split}$$

即

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

同理可得

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

令 
$$R_n = C_{2n} + \frac{1}{4^3 - 1} (C_{2n} - C_n)$$
, 称为龙贝格积分公式。

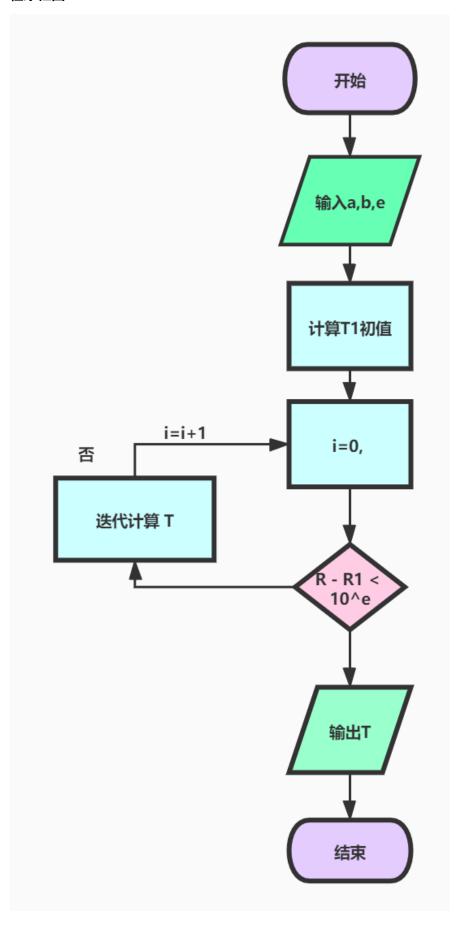
龙贝格积分法是将积分区间 [a,b] 逐次分半,将上述公式逐次递推计算,以得到较高精度的积分近似值。龙贝格积分法的计算公式如下:

$$egin{aligned} T_1 &= rac{b-a}{2} \left[ f(a) + f(b) 
ight] \ T_{2^{k+1}} &= T_{2^k} + rac{b-a}{2^{k+1}} \sum_{i=1}^{2^k} figg( a + (2i-1) rac{b-a}{2^{k+1}} igg), k = 0\,, 1\,, 2\,, \cdots, \ & \left\{ egin{aligned} S_{2^k} &= T^{2^{k+1}} + rac{1}{4-1} \left( T^{2^{k+1}} - T^{2^k} 
ight), \ C_{2^k} &= S^{2^{k+1}} + rac{1}{4^2-1} \left( S^{2^{k+1}} - S^{2^k} 
ight), \ k = 0\,, 1\,, 2\,, \cdots, \ R_{2^k} &= C^{2^{k+1}} + rac{1}{4^3-1} \left( C^{2^{k+1}} - C^{2^k} 
ight), \end{aligned}$$

计算过程按顺序进行。

若 $|R_{2^{i+1}}-R_{2^i}|<\varepsilon$ ,则取 $I[f]\approx R_{2^{i+1}}$ ;否则,继续计算,直到满足精度要求为止。

## 二、程序框图



### 三、程序及使用说明

```
#include<iostream>
#include<cmath>
using namespace std;
double a, b, fa, fb;
double T, T1, S, S1, C, C1, R, R1, e;
double fx1 (double x)
       double fx = 1/(1 + x);
       return fx;
double fx2(int t, double a, double b)//T 的高次迭代函数
       double m = (1 \ll t), Tk = 0, Tkk, z;
       for (int i = 1; i <= m; ++ i)
              z = a + (2 * i - 1) * (b - a) / (2 * m);
              Tk += fx1(z);
       return Tkk = (b - a) * Tk / (m * 2);
int main()
       cout << "请输入积分下界 a: \n"; //输入 X 下界
       cin >> a;
       cout << "请输入积分下上界 b: \n"; //输入 X 下界
       cin >> b;
       cout << "请输入计算精度 e: \n";
       cin >> e;
       //计算 f(x) 函数上下界的值
       fa = fx1(a);
       fb = fx1(b);
      //输出上下界函数值、上下界 fx 函数值、计算精度 e
       cout << "a = " << a << "\nb = " << b << "\nfa = " << fa <<
"\nfb = " << fb << "\ne = " << e << "\n";
       T1 = (b - a) * (fa + fb) / 2;
       for (int i = 0; ;++i)
       {
              double Tkk = fx2(i, a, b);
```

说明:需要手动修改函数 fx1,其余相关说明已在代码中注释, 直接运行即可。

### 四、算例及计算结果

习题 6.2.1

可见实验结果与原结果相符,实验成功,