

数值分析

第四章：数值积分

张亚楠¹

苏州大学数学科学学院

¹Email: ynzhang@suda.edu.cn

问题提出

如何计算定积分?

$$\int_a^b f(x)dx = \lim_{\lambda \rightarrow 0} \sum_{j=0}^n f(x_j) \Delta x_j$$

微积分基本定理

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

如果无法找到原函数或者原函数过于复杂不适合数值计算，怎么办？

定积分本质是一个具体的数！！！！

我们的目标是找到这个数的近似值，精度越高越好，代价越小越好！

数值积分的几种思路

- 积分中值定理:

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

数值积分的几种思路

- 积分中值定理:

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

- 近似被积函数

$$\int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b p(x)dx$$

数值积分的几种思路

- 积分中值定理:

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

- 近似被积函数

$$\int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b p(x)dx$$

- 积分的区域可加性: 复化求积分公式

$$\int_a^b f(x)dx = \int_a^c f(x)dx + \int_c^b f(x)dx = \dots$$

数值积分的几种思路

- 积分中值定理:

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

- 近似被积函数

$$\int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b p(x)dx$$

- 积分的区域可加性: 复化求积分公式

$$\int_a^b f(x)dx = \int_a^c f(x)dx + \int_c^b f(x)dx = \dots$$

- 进一步提高效率: 自适应求积分

数值积分的几种思路

- 积分中值定理:

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

- 近似被积函数

$$\int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b p(x)dx$$

- 积分的区域可加性: 复化求积分公式

$$\int_a^b f(x)dx = \int_a^c f(x)dx + \int_c^b f(x)dx = \dots$$

- 进一步提高效率: 自适应求积分

数值积分的几种思路

- 积分中值定理:

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

- 近似被积函数

$$\int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b p(x)dx$$

- 积分的区域可加性: 复化求积分公式

$$\int_a^b f(x)dx = \int_a^c f(x)dx + \int_c^b f(x)dx = \dots$$

- 进一步提高效率: 自适应求积分

矩形公式

Example 1

左矩形，右矩形公式，中点公式，梯形公式

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

$$\approx f(a)(b-a) \quad \text{左矩形}$$

$$\approx f(b)(b-a) \quad \text{右矩形}$$

$$\approx f\left(\frac{a+b}{2}\right)(b-a) \quad \text{中矩形}$$

$$\approx \frac{f(a) + f(b)}{2}(b-a) \quad \text{梯形公式}$$

梯形公式的截断误差

利用Taylor展开推导，其它公式留作习题

$$E_T = \int_a^b f(x)dx - \frac{f(a) + f(b)}{2}(b - a) = \int_a^b \left[f(x) - \frac{f(a) + f(b)}{2} \right] dx$$

Hint:

$$f(x) = f(a) + f'(a)(x - a) + f''(\xi_1)(x - a)^2$$

$$f(x) = f(b) + f'(b)(x - b) + f''(\xi_2)(x - b)^2$$

$$\begin{aligned} E_T &= \int_a^b \frac{1}{2} \left[\underbrace{f'(a)(x - a) + f'(b)(x - b)} + \underbrace{f''(\xi_1)(x - a)^2 + f''(\xi_2)(x - b)^2} \right] dx \\ &= \frac{1}{2} \left[\underbrace{(f'(a) - f'(b)) \frac{(b - a)^2}{2}} + \underbrace{C_1 * (b - a)^3} \right] \\ &= C_2 * (b - a)^3 \end{aligned}$$

具体常数与 $f(x)$ 二阶导数有关，利用微分中值定理和介值定理可精确估计。

梯形公式及其误差说明

- ① 数值积分的效果与被积函数的光滑度和积分区间有关
- ② 高阶导数越小，积分区间越小，效果越好

如何改进？

- ① 寻找比梯形公式更好的公式：Simpson、Gauss
- ② 根据积分区间可加性，将大区间积分分割成小区间：复化求积公式

1. 插值型求积和代数精度

2. Newton-Cotes公式

3. 复化求积公式

4. Romberg 求积公式

5. 自适应求积

6. Gauss 求积

7. 重积分

插值型求积

$$\begin{cases} \text{目标: } \int_a^b f(x)dx \\ \text{已有手段: 插值 } f(x) \approx p_n(x) \end{cases} \Rightarrow \int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b p_n(x)dx$$

对被积函数 $f(x)$ 考虑多项式 $p_n(x)$ 插值方法近似, 进而对 多项式精确求积

$$\int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b \sum_{k=0}^n f(x_k)l_k(x)dx = \sum_{k=0}^n f(x_k) \underbrace{\int_a^b l_k(x)dx}$$

思考

积分给定, 利用上式计算出结果还缺少什么?

插值型求积

Definition 2

给定 $n+1$ 个节点 $\{x_j\}$, 求积公式

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{k=0}^n f(x_k)A_k$$

A_k 称为求积系数, x_j 求积节点; 如果

$$A_k = \int_a^b l_k(x)dx$$

则称求积公式是插值型的.

计算过程

- ① 选出求积节点 x_j 并计算求积系数 A_k
- ② 计算和式

如何判断求积公式的好坏?

给定 求积公式

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{k=0}^n \underline{\underline{f(x_k)A_k}} = \int_a^b p_n(x)dx$$

- ❶ 计算复杂度
- ❷ 稳定性
- ❸ 收敛性
- ❹ **代数精度**

Tips 代数精度和稳定性是我们设计具体求积算法的准则！！

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{k=0}^n f(x_k)A_k$$

思考: 如果 $f(x)$ 本身是次数不超过 n 的多项式, 上述求积公式误差是多少?

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{k=0}^n f(x_k)A_k$$

思考: 如果 $f(x)$ 本身是次数不超过 n 的多项式, 上述求积公式误差是多少?

进一步思考: 若一求积公式对所有次数不超过 n 的多项式精确成立, n 是否越大越好?

Definition 3

如果某个求积公式对所有次数不超过 m 的代数多项式精确成立, 但是对 $m+1$ 阶多项式不精确成立, 则称该公式有 m 次代数精度 (Order of exactness).

代数精度的验证方法

如何刻画求积公式对所有次数不超过 n 的代数多项式精确成立?

Hint: 只要验证求积公式对 $\{1, x, x^2, \dots, x^n\}$ 精确成立, 即表明对次数不超过 n 的多项式都精确成立。

- ❶ 若某个具体的求积公式对 $\{1, x, x^2, \dots, x^n\}$ 精确成立, 即

$$\int_a^b x^j dx = \sum_{k=0}^n (x_k)^j A_k$$

- ❷ 任意一个次数不超过 n 的多项式 $P_n(x) = \sum_{j=0}^n a_j x^j$ 成立

$$\begin{aligned} \int_a^b P_n(x) dx &= \int_a^b \sum_{j=0}^n a_j x^j dx = \sum_{j=0}^n a_j \int_a^b x^j dx = \sum_{j=0}^n a_j \sum_{k=0}^n (x_k)^j A_k \\ &= \sum_{k=0}^n \sum_{j=0}^n a_j (x_k)^j A_k = \sum_{k=0}^n \underline{\underline{P_n(x_k)}} A_k \rightarrow \text{精确! !} \end{aligned}$$

验证：中矩形公式和梯形公式具有一次代数精度。

Example 4

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

取 $f(x) = 1$,

$$left = b - a, \quad right = b - a$$

取 $f(x) = x$,

$$left = \frac{1}{2}(b^2 - a^2), \quad right = \frac{a + b}{2}(b - a)$$

取 $f(x) = x^2$,

$$left = \frac{1}{3}(b^3 - a^3), \quad right = \frac{a^2 + b^2}{2}(b - a)$$

李庆扬教材 p100, 例1

Theorem 5

形如(*)求积公式具有至少 n 次代数精度 \iff 该公式是插值型的。

证明：充分性略； 必要性：若求积公式

$$I_n = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \quad (*)$$

具有至少 n 次代数精度，则对特殊的 n 次多项式 - Lagrange插值基函数 $l_k(x)$ 精确成立. 即,

$$\int_a^b l_k(x) dx = \sum_{j=0}^n A_j l_k(x_j) = A_k$$

上式用到 $l_k(x_j) = \delta_{kj}$ 果然是插值型的.

收敛性和稳定性

Definition 6

若

$$\lim_{\substack{n \rightarrow \infty \\ h \rightarrow 0}} \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = \int_a^b f(x) dx$$

其中 $h = \max_j |x_{j+1} - x_j|$ 则称该积分公式收敛.

Definition 7

$\forall \varepsilon > 0$, 若 $\exists \delta > 0$, 只要 $|f(x_k) - \bar{f}_k| < \delta$, 就有

$$|I_n(f) - I_n(\bar{f})| = \left| \sum_k A_k [f(x_k) - \bar{f}_k] \right| < \varepsilon$$

则称该积分公式是稳定的.

Theorem 8

若求积系数 A_k 非负，则该求积公式是稳定的。

简单证明并举例说明高阶Newton-Cotes公式不适合实际计算(求积系数有负的)。

李庆扬教材p104 表4-1

代数精度与积分余项之间的关系

标注

若如下求积公式 具有 m 次代数精度, 则其求积公式余项必可表达为如下形式:

$$R[f] = \int_a^b f(x)dx - \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = K \cdot f^{(m+1)}(\eta)$$

其中 K 是与 f 无关的待定参数, $\eta \in (a, b)$.

说明: 该结论在李庆扬《数值分析》第五版第101页(1.8)式, 结论不对。刘长剑给了反例

Theorem 9

若积分公式有 m 次代数精度，则积分误差(积分余项)满足下式

$$R[f] = \int_a^b f(x)dx - \sum A_k f(x_k) = \int_a^b K_m(t) f^{(m+1)}(t)dt$$

where

$$K_m(t) = \frac{1}{m!} \left[\int_a^b (x-t)_+^m dx - \sum_{k=0}^n A_k (x_k - t)_+^m \right],$$

$$(x-t)_+ = \begin{cases} x-t, & x \geq t \\ 0, & x < t \end{cases}$$

$$R[f] = \int_a^b f(x)dx - \sum A_k f(x_k) = \int_a^b K_m(t) f^{(m+1)}(t)dt$$

说明: $K_m(t)$ 是关于 t 的函数, 因此

$$|R(f)| = \left| \int_a^b K_m(t) f^{(m+1)}(t)dt \right| \leq \|f^{(m+1)}\|_c \int |K_m(t)|dt$$

K_m 称为Peano核, 具有唯一性。上式可用于估计。但是对于一般的积分公式, 积分余项还要通过其它方法得到. 一般情况下 (好用的公式), 如果具有 m 次代数精度, 则积分余项基本上等于 $\mathcal{O}[(b-a)^{m+1}]$.

Contents

1. 插值型求积和代数精度

2. Newton-Cotes公式

3. 复化求积公式

4. Romberg 求积公式

5. 自适应求积

6. Gauss 求积

7. 重积分

数值积分的关注点

$$\int_a^b f(x)dx \approx \int_a^b p_n(x)dx = \sum_{k=0}^n A_k f(\mathbf{x}_k), \quad \boxed{A_k = \int_a^b l_k(x)dx}$$

- ① 计算复杂度: $(n+1)$ 次乘法
- ② 稳定性: 系数 $A_k > 0$ 即稳定
- ③ 代数精度: 逐次检验积分公式对 $f(x) = x^j, j = 0, 1, 2, \dots$ 是否精确?
- ④ 误差 (积分余项) $R[f] = \int_a^b f(x)dx - \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = ?$

$$R[f] = \int_a^b f(x)dx - \int_a^b p_n(x)dx = \int_a^b \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{j=0}^n (x - x_j)dx$$

Newton-Cotes公式：等距选点！！

将积分区间 $[a, b]$ 进行 n 等分，所得插值型积分公式为Newton-Cotes公式

$n = 1$ 时，梯形公式

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(\mathbf{x}_k) = f(a) * A_0 + f(b) * A_1$$

$$A_0 = \int_a^b \frac{x-b}{a-b} dx = \frac{b-a}{2}, \quad A_1 = \int_a^b \frac{x-a}{b-a} dx = \frac{b-a}{2}$$

❶ 代数精度？ 稳定性？

❷ 积分余项（误差）

$$\begin{aligned} R_T[f] &= \int_a^b [f(x) - p_1(x)]dx = \int_a^b \frac{f''(\xi)}{2} \underline{\underline{(x-a)(x-b)}} dx \\ &= \frac{f''(\eta)}{2} \int_a^b (x-a)(x-b)dx = -\frac{f''(\eta)}{2} \frac{(b-a)^3}{6} \end{aligned}$$

$n = 2$ 的Newton-cotes公式: Simpson公式

$$\begin{aligned}\int_a^b f(x)dx &\approx \int_a^b P_2(x)dx \\&= \int_a^b \left[f(a)l_0(x) + f\left(\frac{a+b}{2}\right)l_1(x) + f(b)l_2(x) \right] dx \\&= \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right]\end{aligned}$$

问题

稳定性? 代数精度? 误差 (积分余项)?

Simpson公式的代数精度

Example 10

验证 Simpson公式 代数精度为3

$$\int_a^b f(x)dx \approx \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right]$$

Simpson公式是插值型的，至少有两次代数精度！！只需验证3次以上的情况

① $f(x) = x^3$ 精确成立

$$\frac{b^4 - a^4}{4} = \int_a^b x^3 dx = \frac{b-a}{6} \left[a^3 + 4\left(\frac{a+b}{2}\right)^3 + b^3 \right]$$

② $f(x) = x^4$ 不精确成立

思考：

二次插值所得积分公式为何对三次多项式精确成立？

Simpson公式的积分余项

考虑三点做二次插值

$$R_S[f] = \int_a^b \frac{f^{(3)}(\eta)}{3!} \underbrace{(x-a)(x-\frac{a+b}{2})(x-b)}_{dx}$$

横线部分在 $[a,b]$ 积分为零，貌似很好，但是无法使用积分中值定理，整体积分无法估计。麻烦!!

思考

- 1) 二次插值所得积分公式为何对三次多项式精确成立?
- 2) 对所有三次多项式精确成立；却只有三个插值节点？是否矛盾？
- 3) 若不矛盾，如何解释并给出误差估计式？

Simpson公式的推导方法2

$$\begin{aligned}\int_a^b f(x)dx &\approx \int_a^b P_2(x)dx = \int_a^b \left[f(a)l_0(x) + f\left(\frac{a+b}{2}\right)l_1(x) + f(b)l_2(x) \right] dx \\ &= \int_a^b \left[f(a) + f[a, x_1](x-a) + f[a, x_1, b](x-a)(x-x_1) \right] dx\end{aligned}$$

考虑三点的Hermite插值 记

$$a, x_1 = \frac{a+b}{2}, b, x_1$$

为插值节点，其中 x_1 是重节点，则积分公式的Newton型表达式如下

$$\begin{aligned}\int_a^b &\left[\underline{f(a) + f[a, x_1](x-a) + f[a, x_1, b](x-a)(x-x_1)} \right. \\ &\left. + f[a, x_1, b, x_1](x-a)(x-x_1)(x-b) \right] dx\end{aligned}$$

上式红色部分的积分为零，即三次多项式所得积分公式与Simpson公式一样。

Simpson公式的精确误差

Hermite插值余项

$$\frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} \underline{(x-a)(x-\frac{a+b}{2})(x-b)}$$

划线部分不变号，类似梯形公式可用积分中值定理估计.

$$\begin{aligned} \int_a^b f(x)dx - \int_a^b P_2(x)dx &= \int_a^b f(x)dx - \int_a^b H_3(x)dx \\ &= \int_a^b \left[\frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} \underline{(x-a)(x-\frac{a+b}{2})(x-b)} \right] dx = \\ \frac{f^{(4)}(\zeta)}{4!} \int_a^b (x-a)(x-\frac{a+b}{2})(x-b)dx &= \frac{f^{(4)}(\zeta)}{4!} \frac{-1}{120} (b-a)^5 \end{aligned}$$

偶数次Newton-Cotes公式代数精度

Theorem 11

当 n 为偶数时, Newton-Cotes公式对 $f(x) = x^{n+1}$ 精确成立

证明: 令 $f(x) = x^{n+1}$, 考虑积分误差

$$R[f] = \int_a^b \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{j=0}^n (x - x_j) dx = \int_a^b \prod_{j=0}^n (x - x_j) dx = 0$$

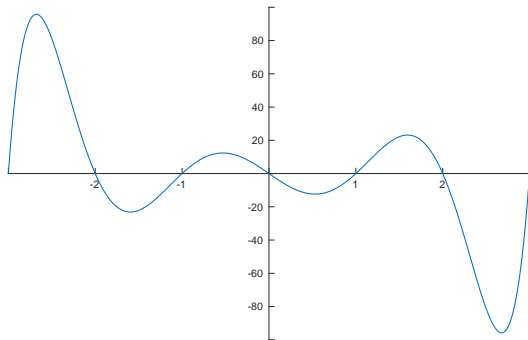
偶数次Newton-Cotes公式代数精度

Theorem 11

当 n 为偶数时, Newton-Cotes公式对 $f(x) = x^{n+1}$ 精确成立

证明: 令 $f(x) = x^{n+1}$ 考虑余项

$$R[f] =$$



高阶Newton-Cotes公式

n	$coef.s$								
1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$							
2	$\frac{1}{6}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{6}$						
3	$\frac{1}{8}$	$\frac{3}{8}$	$\frac{3}{8}$	$\frac{1}{8}$					
4	$\frac{7}{90}$	$\frac{16}{45}$	$\frac{2}{15}$	$\frac{16}{45}$	$\frac{7}{90}$				
5	$\frac{19}{288}$	$\frac{25}{96}$	$\frac{25}{144}$	$\frac{25}{144}$	$\frac{25}{96}$	$\frac{19}{288}$			
6	$\frac{41}{840}$	$\frac{9}{35}$	$\frac{9}{280}$	$\frac{34}{105}$	$\frac{9}{280}$	$\frac{9}{35}$	$\frac{41}{840}$		
7	$\frac{751}{17280}$	$\frac{3577}{17280}$	$\frac{1323}{17280}$	$\frac{2989}{17280}$	$\frac{2989}{17280}$	$\frac{1323}{17280}$	$\frac{3577}{17280}$	$\frac{751}{17380}$	
8	$\frac{989}{28350}$	$\frac{5888}{28350}$	$\frac{-928}{28350}$	$\frac{10498}{28350}$	$\frac{-4540}{28350}$	$\frac{10496}{28350}$	$\frac{-928}{28350}$	$\frac{5888}{28350}$	$\frac{998}{28350}$

梯形公式和Simpson公式更受欢迎！！

Contents

1. 插值型求积和代数精度

2. Newton-Cotes公式

3. 复化求积公式

4. Romberg 求积公式

5. 自适应求积

6. Gauss 求积

7. 重积分

梯形公式及误差

$$\int_a^b f(x)dx = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)] + \frac{-f''(\eta)}{\underline{\underline{12}}}(b-a)^3$$

将 $[a,b]$ 进行 n 等分, 记

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

$$\begin{aligned} I(f) &= \int_a^b f(x)dx = \sum_{j=0}^{n-1} \int_{x_j}^{x_{j+1}} f(x)dx \\ &= \frac{h}{2} \sum_{j=0}^{n-1} [f(x_j) + f(x_{j+1})] + R_n(f) \end{aligned}$$

复合梯形公式

记

$$T_n = \frac{f(a) + f(b)}{2}h + h \sum_{j=1}^{n-1} f(x_j)$$

则

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

为复合梯形公式，余项

$$R_n(f) = \sum_{j=0}^{n-1} \frac{-h^3}{12} f''(\eta_j)$$

由介值定理 $\exists \eta$, s.t.,

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

考查

- ① 如何计算? 计算复杂度
- ② 稳定性
- ③ 收敛性

复合梯形公式举例

Example 12

取不同节点数，利用复合梯形公式计算

$$\int_{-1}^1 e^x dx = e - e^{-1} = 2.350402387287603$$

查看精度并检验收敛性。

给定节点等分数 n , 计算过程如下

- 1 网格节点 x_j , 并取出函数值 $f(x_j)$
- 2 给出求积系数 A_k ,

$$\frac{1}{2}, 1, 1, \dots, 1, \frac{1}{2}$$

- 3 求和算出结果 $\sum_k A_k * f(x_k)$

复合Simpson公式

$$\int_a^b f(x)dx = \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right] + \frac{f^{(4)}(\zeta)}{4!} \frac{-1}{120} (b-a)^5$$

将区间 $[a,b]$ 进行 $2n$ 等分, 记 $x_j = a + jh$

$$\begin{aligned} \int_a^b f(x)dx &= \sum_{j=0}^{n-1} \int_{x_{2j}}^{x_{2j+2}} f(x)dx \\ &\approx \frac{h}{3} \sum_{j=0}^{n-1} \left[f(x_{2j}) + 4f(x_{2j+1}) + f(x_{2j+2}) \right] \end{aligned}$$

$$S(f) = \frac{h}{3} \left[f(a) + f(b) + 2 \sum_{j=1}^{n-1} f(x_{2j}) + 4 \sum_{j=0}^{n-1} f(x_{2j+1}) \right]$$

复合Simpson公式

$$\int_a^b f(x) dx$$

$a)^5$

将区间 $[a,b]$

$$\int_a^b f(x) dx$$



$$S(f) = \frac{h}{3} \left[f(a) + f(b) + 2 \sum_{j=1}^{n-1} f(x_{2j}) + 4 \sum_{j=0}^{n-1} f(x_{2j+1}) \right]$$

复合Simpson公式误差

根据Simpson公式的积分余项，可知

$$\begin{aligned} R_n(S) &= \sum_{j=0}^{n-1} \frac{f^{(4)}(\zeta_j)}{4!} \frac{-1}{120} (2h)^5 = \frac{-1}{120 * 4!} (2h)^5 * \underline{\underline{n * f^{(4)}(\zeta)}} \\ &= \frac{-1}{120 * 4!} (2h)^4 * (b-a) * f^{(4)}(\zeta) = \frac{h^4}{180} * (b-a) * f^{(4)}(\zeta) \end{aligned}$$

思考：复合Simpson公式的 稳定性 和 收敛性 如何？如何编程实现？

Example 13

例3 教材108页

$$\int_0^1 f(x) dx = \int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx$$

已知 $\|f^{(k)}\|_c \leq \frac{1}{k+1}$ 如果积分误差要求为 10^{-6} ，复合Simpson公式的等分数 n 取多少？

小结

- ① 复合梯形公式和Simpson公式是最受欢迎的数值积分公式！！
- ② 计算简单！稳定性好！精度也不差！

进一步学习：

学习要贪得无厌，还有更好的公式，但是理论复杂一些！！

- ① 理查德森外推和自适应积分
- ② 正交多项式和gauss积分

1. 插值型求积和代数精度

2. Newton-Cotes公式

3. 复化求积公式

4. Romberg 求积公式

5. 自适应求积

6. Gauss 求积

7. 重积分

复合梯形公式有如下形式的误差估计式(Euler-Maclaurin公式), 比较麻烦

$$(1) \quad I(f) - T_n(f) = \alpha_1 h^2 + \alpha_2 h^4 + \alpha_3 h^6 + \mathcal{O}(h^8)$$

思考: 能否利用上式, 结合 T_n, T_{2n} 的结果得到更为精确的积分值?

$$(2) \quad I(f) - T_{2n}(f) = \alpha_1 \left(\frac{h}{2}\right)^2 + \alpha_2 \left(\frac{h}{2}\right)^4 + \alpha_3 \left(\frac{h}{2}\right)^6 + \mathcal{O}(h^8)$$

化简得到

$$\frac{1}{3} \left[4 * (2) - (1) \right] = I(f) - \left[\frac{4}{3} T_{2n}(f) - \frac{1}{3} T_n(f) \right] = \beta_1 h^4 + \beta_2 h^6 + \beta_3 h^8 + \dots$$

Simpson公式的推导3

$$\text{化简 } \frac{4}{3}T_2(f) - \frac{1}{3}T_1(f) = S(f)$$

节点	T_1	T_2	$\frac{4}{3}T_2(f) - \frac{1}{3}T_1(f)$
$f(a)$	$\frac{b-a}{2}$	$\frac{b-a}{4}$	$\frac{b-a}{6}$
$f(\frac{a+b}{2})$	0	$\frac{b-a}{2}$	$\frac{2(b-a)}{3}$
$f(b)$	$\frac{b-a}{2}$	$\frac{b-a}{4}$	$\frac{b-a}{6}$

进而得到Simpson公式的误差估计式

$$I(f) - S_n(f) = \beta_1 h^4 + \beta_2 h^6 + \mathcal{O}(h^8)$$

思考： 能否利用类似外推思想，借助于Simpson公式 构造更高精度的求积公式？

$$I(f) - S_n(f) = \beta_1 h^4 + \beta_2 h^6 + \mathcal{O}(h^8)$$

$$I(f) - S_{2n}(f) = \beta_1 \left(\frac{h}{2}\right)^4 + \beta_2 \left(\frac{h}{2}\right)^6 + \mathcal{O}(h^8)$$

思考：

能否利用外推思想，借助于Simpson公式 构造更高精度的求积公式？

$$\frac{16}{15} S_{2n}(f) - \frac{1}{15} S_n(f)$$

Romberg积分的编程实现

T_n		
T_{2n}	S_n	
T_{4n}	S_{2n}	R_n

Romberg积分的编程实现

T_n			T_n		
T_{2n}	S_n		T_{2n}	S_n	
T_{4n}	S_{2n}	R_n	T_{4n}	S_{2n}	R_n

Romberg积分的编程实现

T_n			T_n			T_n		
T_{2n}	S_n		T_{2n}	S_n		T_{2n}	S_n	
T_{4n}	S_{2n}	R_n	T_{4n}	S_{2n}	R_n	T_{4n}	S_{2n}	R_n

小结

- ① 对于光滑的被积函数，Romberg积分近乎完美解决问题！
- ② 对于光滑的周期函数，梯形公式完美解决！WHY?

1. 插值型求积和代数精度

2. Newton-Cotes公式

3. 复化求积公式

4. Romberg 求积公式

5. 自适应求积

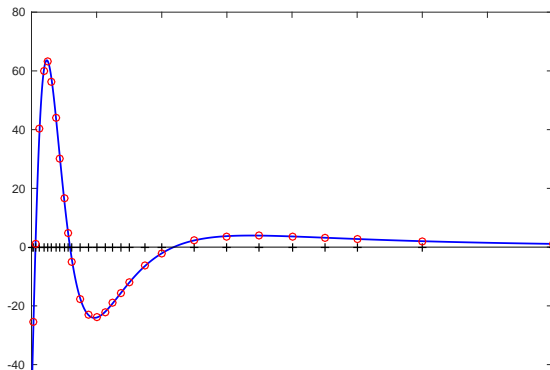
6. Gauss 求积

7. 重积分

合理分布求积节点

考查利用中点公式计算积分

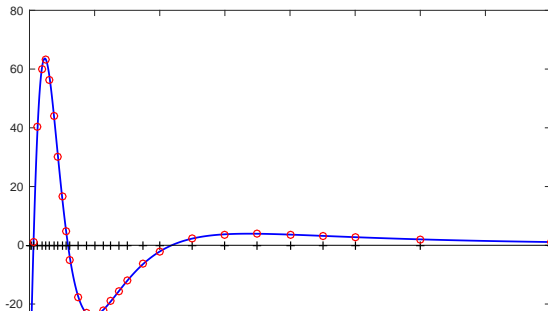
$$\int_a^b \frac{100}{x^2} \sin\left(\frac{10}{x}\right) dx$$



合理分布求积节点

考查利用中点公式计算积分

$$\int_a^b \frac{100}{x^2} \sin\left(\frac{10}{x}\right) dx$$



问题： 如何比较合理的分布求积节点？图中的节点如何自动选取？

Algorithm1 递归算法的解释

1. procedure integrate (f, a, b, τ)

2.

$$Q \approx \int_a^b f(x) \, dx$$

3.

$$\varepsilon \approx \left| Q - \int_a^b f(x) \, dx \right|$$

4. if $\varepsilon > \tau$ then

5. $m = (a + b) / 2$

6. $Q = \text{integrate}(f, a, m, \tau/2) + \text{integrate}(f, m, b, \tau/2)$

7. endif

8. return Q

Algorithm2: procedure integrate (f, a, b, τ)

1. $I : Q_n \approx \int_a^b f(x) \, dx$ 2. $\varepsilon : \left| Q_n - \int_a^b f(x) \, dx \right|$
3. initialize heap H with interval $[a, b]$, integral Q_n and error ε
4. while $\varepsilon > \tau$ do
5. k: index of interval with largest ε_k in H
6. $m = (a_k + b_k)/2$
7. $I_l = \int_{a_k}^m f(x) dx; \quad I_r = \int_m^{b_k} f(x) dx$
8. $\varepsilon_l = \left| Q_n[a_k, m] - \int_{a_k}^m f(x) dx \right|; \quad \varepsilon_r = \left| Q_n[m, b_k] - \int_m^{b_k} f(x) dx \right|$
9. $I : I - I_k + I_l + I_r \quad \varepsilon : \varepsilon - \varepsilon_k + \varepsilon_l + \varepsilon_r$
10. push interval $[a_k, m], [m, b_k]$ with the integral I_l, I_r and errors $\varepsilon_l, \varepsilon_r$ onto H
11. endwhile 12. return I

Simpson公式的近似后验误差估计

思考：在构造自适应积分时，哪一步是关键？

Simpson公式的近似后验误差估计

思考：在构造自适应积分时，哪一步是关键？后验误差!

如何快速有效的计算后验误差？以Simpson公式为例：

$$I(f) - S_n(f) = \alpha_1 h^4 + \alpha_2 h^6 + \mathcal{O}(h^8)$$

$$I(f) - S_{2n}(f) = \alpha_1 \left(\frac{h}{2}\right)^4 + \alpha_2 \left(\frac{h}{2}\right)^6 + \mathcal{O}(h^8)$$

第二式乘以16减去第一式得到：

$$15[I(f) - S_{2n}(f)] - [S_{2n}(f) - S_n(f)] = \mathcal{O}(h^6)$$

则 $\frac{1}{15}[S_{2n}(f) - S_n(f)]$ 可作为 $S_{2n}(f)$ 的后验误差

Contents

1. 插值型求积和代数精度

2. Newton-Cotes公式

3. 复化求积公式

4. Romberg 求积公式

5. 自适应求积

6. Gauss 求积

7. 重积分

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{k=0}^n f(\boldsymbol{x}_k)A_k$$

目标:

求积节点的最优选取！！

学习目标:

- 参考教材中几类特殊的求积公式，特别是奇异积分，无穷区间积分。
- 了解Gauss 积分的思想，掌握用法; 会计算简单的两点gauss积分公式。

Gauss 积分的一般原理

给定如下数值积分公式

$$\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \quad (1)$$

求积节点和求积系数待定；

针对 $(2n+2)$ 个待定参数，可以期望该公式有 $(2n+1)$ 次代数精度；即对

$$f(x) = \{1, x, x^2, \dots, x^{2n+1}\}$$

精确成立.

代数精度次数最高只可能是 $(2n + 1)$

可以证明：代数精度不会达到 $(2n+2)$ ； $f(x)$ 取如下 $(2n+2)$ 阶多项式

$$f(x) = \prod_{j=0}^n (x - x_j)^2$$

则

$$0 < \int_a^b f(x) dx \neq \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = 0$$

积分公式(1)不会超过 $(2n+2)$ 次代数精度.

gauss积分公式也是插值型的

针对更一般的带权积分

$$\int_a^b f(x)\rho(x)dx \approx \int_a^b p_n(x)\rho(x)dx = \int_a^b \left[\sum_{k=0}^n f(x_k)l_k(x) \right] \rho(x)dx$$

$$\sum_{k=0}^n f(x_k) \underbrace{\int_a^b l_k(x)\rho(x)dx}_{A_k} = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$

有如下定义

Definition 14

如果上述求积公式具有 $(2n+1)$ 次代数精度，则称其节点 x_k 为 gauss 点，相应公式称为 高斯型求积公式。

从定义出发推导求积公式比较复杂；一些特殊的权函数有相关结果。

Example 15

推导单点、

$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx A_0 f(x_0) = 2 * f(0)$$

两点高斯积分公式

$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1) = f(-\sqrt{\frac{1}{3}}) + f(\sqrt{\frac{1}{3}}) \quad (\star)$$

两点gauss公式 (n=1) 具有3次代数精度, 依次取 $f(x) = 1, x, x^2, x^3$ 代入 (\star) , 令其精确成立, 得到四个方程, 解出 A_0, A_1, x_0, x_1 系数即可。

Remark 6.1

教材有解答过程, 应该感觉比较麻烦!

记

$$W(x) = \prod_{j=0}^n (x - x_j)$$

x_j 是某些正交多项式的零点, $W(x)$ 是 $(n+1)$ 次正交多项式。

由插值余项可知

$$\begin{aligned} E(f) &= \int_a^b f(x)\rho(x)dx - \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \\ &= \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\xi(x))W(x)\rho(x)dx \\ &= \int_a^b \frac{\rho(x)f[x_0, x_1, \dots, x_n, x] \cdot W(x)}{dx} dx \end{aligned}$$

Gauss求积公式推导

$$\begin{aligned} E(f) &= \int_a^b f(x)\rho(x)dx - \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \\ &= \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\xi(x))W(x)\rho(x)dx \\ &= \int_a^b \frac{\rho(x)f[x_0, x_1, \dots, x_n, x] \cdot W(x)}{dx} dx \end{aligned}$$

观察上式右端，当

$$f(x) = x^m, \quad m = 0, 1, \dots, n; \quad \Rightarrow \quad f^{(n+1)} = 0$$

求积公式精确成立. 当

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

$f[x_0, x_1, \dots, x_n, x]$ 是次数不超过 n 的多项式；与 $W(x)$ 带权正交；则 $E(f)$ 为零。

Gauss积分公式与正交多项式

Theorem 16

插值型求积公式的求积节点是高斯点 $\Leftrightarrow W(x)$ 与任何次数不超过 n 的多项式带权 $\rho(x)$ 正交. gauss积分公式 具有 $(2n+1)$ 代数精度, 达到最高次!!

Remark 6.2

最佳求积节点 (gauss点) = 带权 $\rho(x)$ 正交多项式零点!!!

如何计算gauss点?

Gauss积分公式的计算方法

$$\int_a^b f(x)\rho(x)dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) = \sum_{k=0}^n f(x_k) \int_a^b l_k(x)\rho(x)dx$$

(1) 利用

$$W(x) = \prod_{j=0}^n (x - x_j) = x^{n+1} + c_0 x^n + c_1 x^{n-1} + \dots + c_n$$

与次数不超过n的Poly带权正交，列出方程，

$$\int_a^b x^m * W(x)\rho(x)dx = 0, \quad m = 0, 1, \dots, n$$

得到多项式系数 c_k

(2) 根据系数计算多项式零点也是求积节点 x_j 解决问题！！

(3) 由求积公式对 $f(x) = 1, x, \dots, x^n$ 精确成立，计算系数 A_0, A_1, \dots, A_n .

Example 17

确定求积公式

$$\int_0^1 \sqrt{x} f(x) dx = A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1)$$

的系数及节点使其具有最高代数精度.

Example 17

确定求积公式

$$\int_0^1 \sqrt{x} f(x) dx = A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1)$$

的系数及节点使其具有最高代数精度.

解答: 构造 Gauss 型积分公式, 权函数 $\rho(x) = x^{\frac{1}{2}}$ 令

$$w(x) = (x - x_0)(x - x_1) = x^2 + bx + c$$

则 $w(x)$ 与 $1, x$ 带权正交, 也即:

$$\begin{aligned}\int_0^1 \sqrt{x} \cdot 1 \cdot w(x) dx &= \int_0^1 \sqrt{x} \cdot 1 \cdot (x^2 + bx + c) dx = 0 \\ \int_0^1 \sqrt{x} \cdot x \cdot w(x) dx &= \int_0^1 \sqrt{x} \cdot x \cdot (x^2 + bx + c) dx = 0\end{aligned}$$

解得: $b = -10/9$, $c = 5/21$ 进而求出: x_0, x_1 ;

利用该公式有3次代数精度, 对 $f(x) = 1$, x 是准确的, 求解关于系数 A_k 的线性方

Example 18

确定求积公式

$$\int_0^1 \sqrt{x} f(x) dx = A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1)$$

的系数及节点使其具有最高代数精度.

解答: $x_0 = 0.2899, x_1 = 0.8212$;

利用该公式有3次代数精度, 对 $f(x) = 1$, x 是准确的, 则: 当 $f(x) = 1$,

$$A_0 + A_1 = \int_0^1 \sqrt{x} dx = 2/3$$

当 $f(x) = x$,

$$A_0 * x_0 + A_1 * x_1 = \int_0^1 \sqrt{x} x dx = 2/5$$

求解出系数 $A_0 = 0.2776, A_1 = 0.3891$.

Gauss公式的误差、稳定性、收敛型

利用 $f(x)$ 在结点 x_j 的函数值及其导数值, 构造Hermite插值 $H_{2n+1}(x)$, 满足:

$$H(x_j) = f(x_j), \quad H'(x_j) = f'(x_j), \quad 0 \leq j \leq n$$

由插值余项可得:

$$f(x) - H(x) = \frac{f^{(2n+2)}(\xi_x)}{(2n+2)!} W^2(x)$$

上式乘以权函数并积分

$$R_G(f) = \int_a^b \rho(x) f(x) dx - \int_a^b \rho(x) H(x) dx$$

Gauss公式的误差

$$\begin{aligned} R_G(f) &= \int_a^b \rho(x) f(x) dx - \int_a^b \rho(x) H(x) dx \\ &= \int_a^b \frac{f^{(2n+2)}(\xi_x)}{(2n+2)!} \rho(x) W^2(x) dx \end{aligned}$$

由于Gauss积分公式具有 $(2n+1)$ 次代数精度，Hermite插值多项式 $H(x)$ 是 $2n+1$ 阶的，上式可写成

$$\begin{aligned} \underline{R_G(f)} &= \int_a^b \rho(x) f(x) dx - \sum_{k=0}^n A_k H(x_k) \\ &= \int_a^b \rho(x) f(x) dx - \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \\ &= \int_a^b \frac{f^{(2n+2)}(\xi_x)}{(2n+2)!} \rho(x) W^2(x) dx = \frac{f^{(2n+2)}(\eta)}{(2n+2)!} \int_a^b \rho(x) W^2(x) dx \end{aligned}$$

Theorem 19

Gauss求积公式都是稳定的.

证明: 只需要说明求积系数是非负的即可. 取Lagrange插值基函数

$$l_k(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n \frac{x - x_j}{x_k - x_j}, \quad 0 \leq k \leq n$$

则 l_k^2 是次数为 $2n$ 的多项式, 进而

$$0 < \int_a^b \rho(x) l_k^2(x) dx = \sum_{j=0}^n A_j l_k^2(x_j) = A_k$$

Gauss 公式收敛性

Gauss 公式都是收敛的: $R(f) \rightarrow 0$ as $n \rightarrow \infty$

实际计算是 n 很小, 一般不超过10

取权函数 $\rho(x) = 1$, 利用Legendre 多项式在 $[-1,1]$ 区间的正交性, 得到:

$$\int_{-1}^1 f(x)dx = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$

说明:

- ① 常用 $n = 1, 2, 3$, 也即时两点, 三点, 四点高斯公式
- ② 当 n 较大时, 系数与节点都是位数较多的小数, 实际计算效果并不好
- ③ 当积分区间较大, 被积函数不够理想, 应当将1、2、3、4点gauss积分与复化求积和自适应积分配合使用!!

Table: Abscissae and weight factors for some Gauss – Legendre quadrature

	x_i	w_i
n = 3	0	0.88888 88888 88889
	± 0.774596669241483	0.55555 55555 55556
n = 4	± 0.339981043584856	0.65214 51548 62546
	± 0.861136311594053	0.34785 48451 37454

对于正则函数的积分，Simpson，Romberg，4点Gauss-Lengdre都可用 但是对于奇异积分效果不好！以下介绍两类特殊的奇异积分

当权函数取 $\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$, 所建立高斯公式:

$$\int_{-1}^1 \frac{f(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx \approx \sum_{k=1}^n A_k f(x_k) = \frac{\pi}{n} \sum_{k=1}^n f(x_k)$$
$$x_k = \cos \frac{2k-1}{2n} \pi$$

其中, 节点即是Chebyshev零点, 求积系数是常数, 计算效率很高.

说明: 该公式针对奇异积分效果相对较好, 但是对于正则性较好的被积函数, 没必要折腾, 即使折腾, 效果也未必好!

思考

当你需要计算上述积分时, 你的第一反应是怎么做?

换元法! + 梯形公式求解周期函数积分!

$$\int_0^{\infty} e^{-x} f(x) dx, \quad \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} f(x) dx$$

以上两个积分，李庆扬教材都有表格数据可查，根据经验，想得到高精度不容易，因为节点和权重太繁琐，不好用且只能取近似值. 算是没有办法的办法吧!!

小结

- ① 光滑函数：复合Simpson、Romberg、复合2点、4点Gauss（小区间求积节点由标准节点给出）
- ② 光滑周期函数：复合梯形，复合中点公式、左右矩形公式都可以，本质一样！
- ③ 会查表应用已知的Gauss求积公式：如Gauss – Laguerre、Gauss – Hermite
- ④ 会计算带简单权重如 $\rho(x) = x^\alpha$ 的2点Gauss公式，或利用软件编程求解4点以上的Gauss积分公式

Gauss公式优势明显，但最最常用的依然是梯形公式、Simpson！！WHY？简单！！

数学的重要性！！

定积分的计算门道很多，好的被积函数各种方法都行，性质不好的函数需要仔细分析，最好能利用数学知识化繁为简。例如：

$$I = \int_1^{\infty} x^{-\frac{3}{2}} \sin \frac{1}{x} dx$$

如果直接在区间[1,100]积分，剩余做截断，误差很大 $1e-2$

如果利用数学知识可改善计算效果。令 $x = 1/t$ ，得到

$$I = \int_1^0 t^{3/2} \sin t \cdot d\left(\frac{1}{t}\right) = \int_0^1 \frac{\sin t}{\sqrt{t}} dt$$

上述被积函数 $f(x)$ 性质很好，可以中点公式或者带权 $\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{x}}$ 的Gauss积分。还可进一步做改进

$$I = \int_0^1 \frac{\sin t - t + t^3/6}{\sqrt{t}} dt + \int_0^1 \frac{t - t^3/6}{\sqrt{t}} dt$$

上式第一项积分被积函数更加平滑；第二项直接求出即可。

小结

- ① 光滑函数：复合Simpson、Romberg、复合2点、4点Gauss（小区间求积节点由标准节点给出）
- ② 光滑周期函数：复合梯形，复合中点公式、左右矩形公式都可以，本质一样！
- ③ 会查表应用已知的Gauss求积公式：如Gauss – Laguerre、 Gauss – Hermite
- ④ 会计算带简单权重如 $\rho(x) = x^\alpha$ 的2点Gauss公式，或利用软件编程求解 4点以上的Gauss积分公式

Remark 6.3

Gauss公式优势明显，但最最常用的依然是梯形公式、Simpson！！WHY？

简单！！

- ❶ 取 $n = 8, 16$; 用复合梯形公式, Simpson公式, Romberg积分计算

$$\int_{0.5}^5 \frac{\sin x}{x} dx$$

- ❷ 用两点, 四点Gauss公式计算上述积分并与上题结果比较。

- ❸ 利用Romberg积分公式和自适应积分公式计算积分

$$\int_{0.5}^5 \frac{100}{x^2} \sin \frac{10}{x} dx$$

可选择自适应Simpson, 自适应中点公式, 或者自适应两点Gauss公式.

1. 插值型求积和代数精度

2. Newton-Cotes公式

3. 复化求积公式

4. Romberg 求积公式

5. 自适应求积

6. Gauss 求积

7. 重积分

矩形区域上的积分公式

考查二重积分

$$I(f) = \iint_{\Omega} f(x, y) d\Omega = \int_a^b \int_c^d f(x, y) dx dy$$

将积分区域均匀分割成 $M \times N$ 个小矩形，记网格节点 (x_i, y_j) 以及小矩形中心 $(x_{i+1/2}, y_{j+1/2})$ ，记 f_{ij} , $f_{i+1/2, j+1/2}$ 为相应的函数值.

中点公式

$$I(f) \approx \frac{1}{MN} \sum_{i=0}^{M-1} \sum_{j=0}^{N-1} f_{i+1/2, j+1/2}$$

Simpson 公式算法实现

- 1 按梯形公式做网格剖分 $(N + 1) \times (M + 1)$, 提取节点处函数值 f_{ij}
- 2 如图生成节点的权重矩阵 w : 列向量 $[1, 2, 4, 2, 1]$ 乘以 $[1, 2, 4, 2, 4, 2, 4, 2, 1]$
- 3 求和 $f \cdot w$ 并乘以网格系数 $h_1 * h_2 / 9$

考查如下积分

$$\int_a^b \int_c^d f(x, y) dx dy = \frac{(b-a)(d-c)}{4} \int_{-1}^1 \int_{-1}^1 g(s, t) ds dt$$

- ❶ 查表选择Gauss点 $x = \{x_1, \dots, x_4\}$, 坐标变换

$$t = [(b-a) * x + a + b]/2, \quad s = [(d-c) * x + d + c]/2,$$

meshgrid (s,t) 生成二维Gauss坐标; 提取节点处函数值 f_{ij}

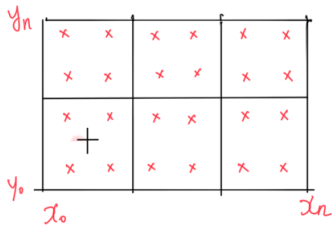
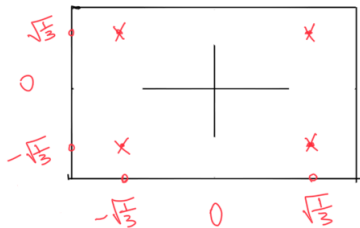
- ❷ 查表得到 $w_1 = [A_1, A_2, A_3, A_4]$, 生成节点的权重矩阵 w
- ❸ 求和 $f * w$ 乘以网格系数 $\frac{(b-a)(d-c)}{4}$

Remark 7.1

同样可以考虑复合2点或者4点高斯公式，因为节点无重复，Matlab方便

- ① 区域等分为 $N \times M$ 块，在每个小矩形上生成Gauss点，及其权重矩阵
- ② 组装成整个区域的Gauss节点，提取节点处的函数值，`repmat`生成整体节点权重 参考 [myCompGauss2.m](#)
- ③ f 与 w 点积即可，（若是两个节点的Gauss公式， $w = 1$ 直接求和）

复合Gauss公式 2D区域的节点选取



一般区域上的积分，三重积分

在路上...