科学计算作业7

张文涛 517030910425

2018年11月17日

1. 确定下列求积公式中的特定参数,使其代数精度尽量高,并指明其代数精度

$$(1) \int_{-h}^{h} f(x) dx \approx Af(-h) + Bf(0) + Cf(h) + Dhf'(h);$$

$$(2) \int_{0}^{h} f(x) dx \approx \frac{h}{2} [f(0) + f(h)] + ah^{2} [f'(0) - f'(h)];$$

$$(3) \int_{0}^{1} f(x) dx \approx Af(0) + Bf(1) + Cf''(0) + Df''(1)$$

$$(4) \int_{-1}^{1} f(x) dx \approx \frac{1}{3} [f(-1) + 2f(x_{1}) + 3f(x_{2})]$$

$$(5) \int_{0}^{1} \frac{1}{\sqrt{x}} f(x) dx \approx \omega_{0} f(x_{0}) + \omega_{1} f(x_{1})$$

(1) 有四个自由度,可以有三次代数精度,分别将常数,x, x^2 , x^3 代入计算得线性方程组:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ -h & 0 & h & h \\ h^2 & 0 & h^2 & 2h^2 \\ -h^3 & 0 & h^3 & 3h^3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A \\ B \\ C \\ D \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2h \\ 0 \\ \frac{2}{3}h^3 \\ 0 \end{bmatrix}$$

解得:

$$\begin{bmatrix} A \\ B \\ C \\ D \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{3}h \\ \frac{4}{3}h \\ \frac{1}{3}h \\ 0 \end{bmatrix}$$

经过验证,有三次代数精度。

(2) 待定系数只有 a,可以验证当 f(x) 为常数或 x 时精确成立,将 x^2 代入可以计算得到 $a=\frac{1}{12}$,并且经过检验对于 x^3 也精确成立。

1

(3) 用与(1)类似的方式列出线性方程组:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A \\ B \\ C \\ D \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ \frac{1}{2} \\ \frac{1}{3} \\ \frac{1}{4} \end{bmatrix}$$

解得:

$$\begin{bmatrix} A \\ B \\ C \\ D \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} \\ \frac{1}{6} \\ -\frac{1}{4} \end{bmatrix}$$

经过验证,有三次代数精度。

(4) 可以验证,对于任意常数,原始精确成立。可以将 f(x) = x 及 $f(x) = x^2$ 代入计算待定项。于是得到方程组:

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 = 1\\ 2x_1^2 + 3x_2^2 = 1 \end{cases}$$

解得

$$\begin{cases} x_1 = \frac{1+\sqrt{6}}{5} \\ x_2 = \frac{3-2\sqrt{6}}{15} \end{cases} \qquad \qquad \begin{cases} x_1 = \frac{1-\sqrt{6}}{5} \\ x_2 = \frac{3+2\sqrt{6}}{15} \end{cases}$$

经检验 $f(x) = x^3$ 不精确成立,因此有两次代数精度。

(5) 利用待定系数法,将 $f(x) = c, x, x^2, x^3$ 代入,得到方程组:解得两个节点及其对应系数为:

$$\begin{cases} x_0 = \frac{15 - 2\sqrt{30}}{35} \\ \omega_0 = \frac{18 + \sqrt{30}}{18} \end{cases} \qquad \begin{cases} x_1 = \frac{15 + 2\sqrt{30}}{35} \\ \omega_1 = \frac{18 - \sqrt{30}}{18} \end{cases}$$

经过验证, 有三次代数精度。

2. 考虑 Newton-Cotes 公式

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx \sum_{i=0}^{n} A_{i} f(x_{i})$$

式中 $x_i = a_i + h$, h = (b - a)/n.

证明:

- $(1)A_i = A_{n-i}$
- (2) 若 n 是偶数,则其具有 n+1 阶代数精度.
- (1) 对原函数作等距插值得到插值多项式:

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^{n} \left(\prod_{j=0}^{n} \frac{x - x_j}{x_i - x_j} \right) f(x_i)$$

2

$$A_i = \int_a^b \prod_{j=0}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} dx$$

由于已知 $x_i = a + ih$, 记 x = a + th, $t \in [0,1]$ 则有:

$$A_i = h \int_0^n \prod_{j=0}^n \frac{t-j}{i-j} dt$$

$$A_{i} = \frac{(-1)^{n-i}h}{i!(n-i)!} \int_{0}^{n} \prod_{i=0}^{n} (t-j) dt$$

如果令 i = n - i,则有:

$$A_{n-i} = \frac{(-1)^i h}{i!(n-i)!} \int_0^n \prod_{j=0}^n \prod_{j\neq n-i}^n (t-j) dt$$

令 t = n - t,则有:

$$A_{n-i} = \frac{(-1)^{n+i}h}{i!(n-i)!} \int_0^n \prod_{j=0}^n \int_{j\neq n-i}^n [t - (n-j)] dt$$

再令 j = n - j,则有:

$$A_{n-i} = \frac{(-1)^{n+i}h}{i!(n-i)!} \int_0^n \prod_{j=n, j \neq i}^0 (t-j) dt$$

由于 $(-1)^{(n-i)} = (-1)^{2n}$,即 $(-1)^{n+i}$ 与 $(-1)^{n-i}$ 同号,于是 $A_i = A_{n-i}$.

(2) 假设 f(x) 为 n+1 次多项式,考虑余项,其中 $l_i(x)$ 为 Lagrange 插值基函数:

$$R_n(x) = \int_a^b (f(x) - \sum_{i=0}^n l_i(x) f(x_i)) dx$$

则由 Lagrange 插值余项公式得到:

$$R_n(x) = \int_a^b \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{i=0}^n (x - x_i) dx = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \int_a^b \prod_{i=0}^n (x - x_i) dx$$

利用与(1)类似替换得到:

$$R_n(x) = h^{n+2} \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \int_0^n \prod_{i=0}^n (t-i) dt$$

$$R_n(x) = h^{2k+2} \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \int_0^{2k} \prod_{i=0}^{2k} (t-i) dt$$

令 t = p + k,代入换元得到:

$$R_n(x) = h^{2k+2} \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \int_{-k}^{k} \prod_{i=0}^{2k} (t - (i-k)) dt = h^{2k+2} \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \int_{-k}^{k} t \prod_{i=0}^{k} (t^2 - i^2) dt$$

 $t\prod_{i=0}^k (t^2-i^2) dt$ 是奇函数,于是 $R_n(x)=0$,有 n+1 次代数精度。

3. 对 $f(x), g(x) \in C^1[a, b]$, 定义

$$(1)(f,g) = \int_a^b f'(x)g'(x) dx;$$

$$(2)(f,g) = \int_a^b f'(x)g'(x) dx + f(a)g(a);$$

(试问上述表示两种定义是否构成内积并说明原因.

(1) 容易验证,原式满足对称性,线性性,正定性,但有:

$$\int_{a}^{b} [f'(x)]^{2} dx \not\Rightarrow f(x) = 0$$

因此不构成内积空间。

(2)

2.1 显然,满足对称性。

 $2.2 \, \forall \, V(x) \in C^1[a,b]$ 有:

$$\int_a^b (f(x) + V(x))'g'(x) \, dx + (f(a) + V(a))g(a) = \int_a^b f'(x)g'(x) \, dx + f(a)g(a) + \int_a^b V'(x)g'(x) \, dx + V(a)g(a)$$

满足线性性。

- 2.3 显然满足正定性
- 2.4 取 f(x) = g(x),原式变为:

$$\int_{a}^{b} [f'(x)]^{2} dx + f^{2}(a) = 0$$

可以看出 f(x) 为常数且为 0,因此构成内积空间。

4. 试证明 [-1,1] 上 Gauss-Legendre 求积公式 $(\rho(x)=1)$ 的节点和求积系数关于原点 x=0 是对称分布的。

证: Gauss-Legendre 多项式的零点是可以被确定的,由 Legendre 多项式的定义:

$$\phi_k(x) = \frac{1}{2^k k!} \frac{d^k}{dx^k} [(x^2 - 1)^k]$$

现需要证明对于 $\forall k \in \mathbb{N}^*$,若 x_0 使 $\phi_k(x_0) = 0$,则 $\phi_k(-x_0) = 0$ 。 当 k = 1 时,有:

$$\phi_1(x) = x$$

显然成立。当 k=2 时,有:

$$\phi_2(x) = \frac{3x^2 - 1}{2}$$

 $\phi_2(x)$ 为偶函数,结论显然成立。现利用归纳假设,假设 k < p 时结论均成立,要证明 k = p 时结论成立,则利用三项递推关系:

$$\phi_p(x) = \frac{2k+1}{k+1} x \phi_{p-1}(x) - \frac{k}{k+1} \phi_{p-2}(x)$$

容易看出 $\phi_p(x)$ 也满足这个结论,因此节点关于原点对称分布。由于求积系数 A_i 满足:

$$A_i = \int_a^b l_i(x) \, \mathrm{d}x$$

其中 $l_i(x)$ 是以 Legendre 多项式零点为插值节点的原函数的插值基函数。 所以 $l_i(x)$ 满足:

$$\begin{cases} l_i(x_i) = 1 \\ l_j(x_j) = 0 \quad j \neq i \end{cases}$$

因此可以确定:

$$A_{i} = \int_{-1}^{1} \prod_{j=0}^{n} \frac{x - x_{j}}{x_{i} - x_{j}} dx$$

欲证: $A_i = A_{n-i}$

$$A_{n-i} = \int_{-1}^{1} \prod_{j=0}^{n} \frac{x - x_j}{x_{n-i} - x_j} dx$$

由于 $x_{n-i} = -x_i$,由此得到:

$$A_{n-i} = \int_{-1}^{1} \prod_{j=0}^{n} \frac{x - x_j}{-x_i - x_j} \, \mathrm{d}x$$

令 j=n-j, 得到:

$$A_{n-i} = \int_{-1}^{1} \prod_{i=n}^{0} \frac{x + x_{i}}{-x_{i} + x_{j}} dx$$

$$A_{n-i} = \int_{-1}^{1} \prod_{j=n}^{0} \frac{x - x_j}{x_i - x_j} \, \mathrm{d}x$$

于是得证。

5. 考虑加权 Gauss 求积公式

$$\int_{a}^{b} \rho(x)f(x) \approx \sum_{j=0}^{n} A_{j}f(x_{j})$$

记其误差为

$$R_n(f) = \int_a^b \rho(x)f(x) dx - \sum_{j=0}^n A_j f(x_j).$$

求证:

$$|R_n(f)| \le 2\left(\int_a^b \rho(x) \, \mathrm{d}x\right) E_{2n+1}(f),$$

式中:

$$E_{2n+1}(f) = \min_{p \in \mathbb{P}_{2n+1}} ||f - p||_{\infty}$$

证: 容易知道:

$$\sum_{j=0}^{n} A_j f(x_j) = \int_a^b \rho(x) P_n(x) \, \mathrm{d}x$$

其中 $P_n(x)$ 为以 n+1 次带权正交多项式 $\omega_{n+1}(x)$ 零点为插值节点的原函数的插值多项式。 令 $P_{2n+1}(x)\rho(x)=\omega_{n+1}Q_n(x)\rho(x)+P_n(x)\rho(x)$,其中 $Q_n(x)$ 为任意 n 次多项式,对两边积分,则有:

$$\int_a^b P_{2n+1}(x)\rho(x) dx = \int_a^b P_n(x)\rho(x) dx$$

代入则有:

$$R_n(f) = \int_a^b \rho(x)(f(x) - P_{2n+1}(x)) \, dx$$
$$|R_n(f)| \le \int_a^b \rho(x) |(f(x) - P_{2n+1}(x))| \, dx$$

取合适的 $Q_n(x)$, 就可以有:

$$|R_n(f)| \le |f(\xi) - P_{2n+1}(\xi)| \int_a^b \rho(x) dx \le 2E_{2n+1}(f) \int_a^b \rho(x) dx$$

得证。

6. 已知函数 y = f(x) 在节点 $0 = x_0 < x_1 < \dots < x_n = 1$ 处的近似值 $\tilde{y}_i = f(x_i), 0 \le i \le n$. 试用变分方法重构函数 y = f(x) 使其一阶导函数均方取值不大.

证: 构造泛函

$$J(y) = \sum_{i=0}^{n-1} \frac{h_i + h_{i+1}}{2} (\tilde{y} - y(x_i))^2 + \alpha \int_0^1 (y'(x))^2 dx$$

假设 q(x) 为最优解,求其变分:

$$\delta J = \sum_{i=0}^{n-1} (h_i + h_{i+1})(g(x_i) - \tilde{y}_i)v(x_i) + 2\alpha \int_0^1 g'(x)v'(x)$$

做一些转化:

$$\delta J = \sum_{i=0}^{n-1} (h_i + h_{i+1})(g(x_i) - \tilde{y_i})v(x_i) + 2\alpha \sum_{i=0}^{n-1} \int_{x_i}^{x_{i+1}} g'(x)v'(x) dx$$

作分部积分:

$$\delta J = \sum_{i=0}^{n-1} (h_i + h_{i+1})(g(x_i) - \tilde{y_i})v(x_i) + 2\alpha \sum_{i=0}^{n-1} \left(g'(x)v(x)|_{x_i}^{x_{i+1}} - \int_{x_i}^{x_{i+1}} g''(x)v(x) dx \right) = 0$$

令每一部分都为 0 可以得到解。

$$\int_{x_i}^{x_{i+1}} g''(x)v(x) \, \mathrm{d}x = 0 \implies g(x) \in \mathbb{P}_1$$

考虑 $v(x_i)$ 的系数等于零:

$$(h_i + h_{i+1})(g(x_i) - \tilde{y}_i + 2\alpha(g'(x_i) + g'(x_i)) = 0$$

因此重构的函数为分段一次多项式且满足以上约束条件。

7. 将积分区间 [0,1] 等距剖分,其格点为 $x_i = i/n_{i=0}^n, n=2,4,8,16,32$. 利用 MATLAB 使用不同的复化方式在上述网络上计算积分:

$$I = \int_0^1 e^{-t} dt.$$

- (1) 复化梯形公式;
- (2) 复化 Simpson 公式;
- (3) 复化两点 Gauss-legendre 公式,即 $\int_{-1}^{1} f(x) dx \approx \omega_1 f(x_1) + \omega_2 f(x_2)$.

利用公式,编写函数:

```
function res = intergrate(x)
                                                                                                          p = length(x);
                                                                                                        res1 = ones(1, p - 1);
                                                                                                        res2 = res1;
                                                                                                         res3 = res1;
                                                                                                          for i = 1:p - 1
                                                                                                        res3(i) = (x(i+1) - x(i))/2 * (exp(1).^(-(x(i+1) - x(i))/(2*3.^(0.5)) - (x(i+1) + x(i))/2) + exp(1).^(-(x(i+1) - x(i))/(2*3.^(0.5)) - (x(i+1) + x(i))/(2*3.^(0.5)) + exp(1).^(-(x(i+1) - x(i))/(2*3.^(0.5)) - (x(i+1) + x(i))/(2*3.^(0.5)) + exp(1).^(-(x(i+1) - x(i))/(2*3.^(0.5))) + exp(1).^(-(x(i+1) - x(i))
                                                                                                         for i = 1:p - 1
                                                                                                        res1(i) = (x(i+1) - x(i))/2 * (exp(-x(i)) + exp(-x(i+1)));
10
                                                                                                        end
                                                                                                          for i = 1:p - 1
12
                                                                                                        {\rm res}2(i) = (x(i+1)-x(i))/6 * (\exp(-x(i)) + 4*\exp(-(x(i)+x(i+1))/2) + \exp(-x(i+1)));
13
14
                                                                                                         res = [sum(res1), sum(res2), sum(res3)];
15
```

输入等距节点:

在 $n=2$	时,得到0.645235190149177	0.632134175320532	0.632111485668374
在 $n=4$	时,得到0.635409429027693	0.632121414604742	0.632119988381843
在 $n=8$	时,得到0.632943418210480	0.632120612389173	0.632120523122588
在 $n=16$	时,得到0.632326313844500	0.632120562177264	0.632120556596104
在 $n=32$	时,得到0.632172000094072	0.632120559037870	0.632120558689016