

# 第四章 数值积分与数值微分

## Gauss 求积公式

朱升峰

华东师范大学 数学科学学院

2021 年 4 月

# 高斯型求积公式

## 机械求积公式

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

- $2n + 2$  个待定参数:  $x_k, A_k (k = 0, 1, \dots, n)$
- 等距节点时, 插值型求积公式代数精度至少为  $n$  次

思考: 适当选取  $x_k (k = 0, 1, \dots, n)$ , 有可能使求积公式具有  $2n + 1$  次代数精度?!

例: 对求积公式

$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1)$$

试确定节点与系数, 使其具有尽可能高的代数精度。

解: 令求积公式对于  $f(x) = 1, x, x^2, x^3$  精确成立, 则得

$$\begin{cases} A_0 + A_1 = 2 \\ A_0 x_0 + A_1 x_1 = 0 \\ A_0 x_0^2 + A_1 x_1^2 = \frac{2}{3} \\ A_0 x_0^3 + A_1 x_1^3 = 0 \end{cases}$$

解得

$$x_0 = -\frac{\sqrt{3}}{3}, x_1 = \frac{\sqrt{3}}{3}; A_0 = A_1 = 1.$$

公式

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx f\left(-\frac{\sqrt{3}}{3}\right) + f\left(\frac{\sqrt{3}}{3}\right)$$

当  $f(x) = x^4$ , 公式不精确成立, 故代数精度为 3。

- 当  $f(x) = (x - x_0)^2(x - x_1)^2$ , 代入公式左端  $> 0$ , 右端因  $f(x_0) = f(x_1) = 0$ , 故为 0。
- 一般个节点的机械求积公式的代数精度最高为  $2n + 1$  次。

# 带权积分的高斯型求积公式

研究带权积分

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

$\rho(x)$ : 权函数

## 定义 1

(机械) 求积公式为

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

有  $2n + 1$  次代数精度, 则称其节点  $x_k (k = 0, 1, \dots, n)$  为高斯点, 公式称为高斯型求积公式.

# 求积节点与系数的确定

取  $f(x) = x^m, m = 0, 1, \dots, 2n + 1$ , 求积公式精确成立, 则得关于  $A_k$  与  $x_k$  的

$$\sum_{k=0}^n A_k x_k^m = \int_a^b x^m \rho(x) dx \quad m = 0, 1, \dots, 2n + 1$$

**非线性**方程组求解困难!

先确定节点  $x_k$ , 再利用上式解**线性**方程组求得  $A_k$  容易得多!

如何选取节点, 使得插值型求积公式代数精度提高到  $2n + 1$ ?

设  $n + 1$  个节点  $a \leq x_0 < x_1 < \dots < x_n \leq b$ ,

$f(x)$  的 Lagrange 插值多项式为

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^n f(x_k) l_k(x),$$

其中

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

# 求积系数的确定

$$f(x) = \sum_{k=0}^n f(x_k) l_k(x) + \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi) \omega_{n+1}(x), \quad \xi = \xi(x) \in (a, b).$$

则

$$\int_a^b f(x) \rho(x) dx = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) + \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\xi(x)) \omega_n(x) \rho(x) dx$$

其中

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

余项

$$R[f] = \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b f^{(n+1)}(\xi(x)) \omega_{n+1}(x) \rho(x) dx$$

当  $f(x)$  取为  $1, x, \dots, x^n$  时有  $R[f] = 0$ , 此时至少有  $n$  次代数精度:

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

# 如何选取节点使代数精度: $n \rightarrow 2n + 1$

## 定理 2

插值型求积公式的节点  $a \leq x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leq b$  是**高斯点**的充分必要条件是  
以这些节点为**零点**的多项式

$$\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$$

与任何次数不超过  $n$  的多项式  $p(x)$  带权  $\rho(x)$  正交, 即

$$\int_a^b p(x)\omega_{n+1}(x)\rho(x)dx = 0.$$

定理表明在  $[a, b]$  上带权  $\rho(x)$  的  $n + 1$  次正交多项式的**零点**就是**高斯点**!

有了求积节点  $x_k (k = 0, 1, \cdots, n)$ , 计算求积系数:

- 利用求积公式对  $m = 0, 1, \cdots, n$  成立, 解一组关于系数的线性方程组
- 利用  $x_0, x_1, \cdots, x_n$  的插值多项式求出求积系数  $A_k (k = 0, 1, \cdots, n)$ .

例: 确定求积公式

$$\int_0^1 \sqrt{x}f(x)dx \approx A_0f(x_0) + A_1f(x_1)$$

的系数  $A_0, A_1$  及节点  $x_0, x_1$ , 它具有最高代数精度。

解: 具有最高代数精度的求积公式是高斯型求积公式, 节点为关于权函数

$\rho(x) = \sqrt{x}$  的正交多项式零点  $x_0$  及  $x_1$ , 设

$\omega(x) = (x - x_0)(x - x_1) = x^2 + bx + c$ , 由正交性知  $\omega(x)$  与 1 及  $x$  带权正交

$$\int_0^1 \sqrt{x}\omega(x)dx = 0, \quad \int_0^1 \sqrt{xx}\omega(x)dx = 0.$$

即

$$\frac{2}{7} + \frac{2}{5}b + \frac{2}{3}c = 0 \quad \text{及} \quad \frac{2}{9} + \frac{2}{7}b + \frac{2}{5}c = 0$$

解得

$$b = -\frac{10}{9}, c = \frac{5}{21}$$

$$\omega(x) = x^2 - \frac{10}{9}x + \frac{5}{21}.$$

令  $\omega(x) = 0$ , 则得

$$x_0 = 0.289919, \quad x_1 = 0.821162.$$

由两节点的高斯型求积公式有 3 次代数精度, 故公式对  $f(x) = 1, x$  精确成立。

当  $f(x) = 1$  时,

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

当  $f(x) = x$  时,

$$A_0 x_0 - A_1 x_1 - \int_0^1 \sqrt{x} \cdot x \, dx = \frac{2}{5}$$

由此解出  $A_0 = 0.277556, A_1 = 0.389111$ .

# Gauss 求积公式的余项

$f(x)$  在节点的 Hermite 插值  $H_{2n+1}(x)$ , 即

$$H_{2n+1}(x_k) = f(x_k), \quad H'_{2n+1}(x_k) = f'(x_k), \quad k = 0, 1, \dots, n$$

从而

$$f(x) = H_{2n+1}(x) + \frac{f^{(2n+2)}(\xi)}{(2n+2)!} \omega_{n+1}^2(x)$$

则

$$I = \int_a^b f(x)\rho(x)dx = \int_a^b H_{2n+1}(x)\rho(x)dx + R_n[f],$$

其中右端第一项积分对  $2n+1$  次多项式精确成立, 故

$$\begin{aligned} R_n[f] &= I - \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \\ &= \int_a^b \frac{f^{(2n+2)}(\xi)}{(2n+2)!} \underbrace{\omega_{n+1}^2(x)\rho(x)}_{> 0} dx. \end{aligned}$$

# 稳定性与收敛性

由积分中值定理

$$R_n[f] = \frac{f^{(2n+2)}(\eta)}{(2n+2)!} \int_a^b \omega_{n+1}^2(x) \rho(x) dx$$

## 定理 3

Gauss 求积公式的求积系数  $A_k (k = 0, 1, \dots, n)$  全是正的.

证明:

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

则  $l_k^2(x)$  是  $2n$  次多项式, 故 Gauss 求积公式对它能准确成立. 即有

$$0 < \int_a^b l_k^2(x) \rho(x) dx = \sum_{i=0}^n A_i l_k^2(x_i).$$

# 稳定性与收敛性

注意到  $l_k(x_i) = \delta_{ki}$ , 上式右端实际等于  $A_k$ , 从而有

$$A_k = \int_0^b l_k^2(x) \rho(x) dx > 0 \quad \square$$

**推论:** Gauss 求积公式是稳定的。

## 定理 4

设  $f(x) \in C[a, b]$ , 则 Gauss 求积公式是收敛的:

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

**证明:** 略。

# Gauss-Legendre 求积公式

权函数  $\rho(x)$ , 区间  $[a, b] = [-1, 1]$

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

Gauss 点是 Legendre 多项式  $P_{n+1}(x)$  的零点, 对应 Gauss-Legendre 求积公式

- $P_1(x) = x$  的零点  $x_0 = 0$  作节点得

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

求积公式对  $f(x) = 1$  准确成立, 得  $A_0 = 2$ , 从而得中矩形公式

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

# Gauss-Legendre 求积公式

- $P_2(x) = \frac{1}{2}(3x^2 - 1)$  的零点  $\pm \frac{1}{\sqrt{3}}$  作节点得**两点 Gauss-Legendre 公式**

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx A_0 f\left(-\frac{1}{\sqrt{3}}\right) + A_1 f\left(\frac{1}{\sqrt{3}}\right).$$

求积公式对  $f(x) = 1, x$  准确成立, 得  $A_0 = A_1 = 1$

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx f\left(-\frac{1}{\sqrt{3}}\right) + f\left(\frac{1}{\sqrt{3}}\right).$$

- $P_3(x)$  的零点  $x_0 = -\frac{\sqrt{15}}{5}, x_1 = 0, x_2 = \frac{\sqrt{15}}{5}$  作节点得**三点 Gauss-Legendre 公式**

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx \frac{5}{9} f\left(-\frac{\sqrt{15}}{5}\right) + \frac{8}{9} f(0) + \frac{5}{9} f\left(\frac{\sqrt{15}}{5}\right)$$

**注:** 一般的 Gauss-Legendre 公式的节点与系数可查表获得。

余项

$$R_n[f] = \frac{f^{(2n+2)}(\eta)}{(2n+2)!} \int_{-1}^1 \tilde{P}_{n+1}^2(x) dx, \quad \eta \in [-1, 1],$$

其中  $\tilde{P}_{n+1}(x)$  是最高项系数为 1 的 Legendre 多项式, 且

$$R_n[f] = \frac{2^{2n+3}[(n+1)!]^4}{(2n+3)[(2n+2)!]^3} f^{(2n+2)}(\eta), \quad \eta \in (-1, 1).$$

- 当  $n=1$  时, 有

$$R_1[f] = \frac{1}{135} f^{(4)}(\eta).$$

它比 Simpson 公式余项  $R_1[f] = -\frac{1}{90} f^{(4)}(\eta)$  还小, 比 Simpson 公式少算一个函数值。

# 一般区间的变量替换

- 当一般的区间  $[a, b] \neq [-1, 1]$  时, 只要做变换

$$x = \frac{b-a}{2}t + \frac{a+b}{2},$$

将  $[a, b]$  化为  $[-1, 1]$ , 这时

$$\int_a^b f(x)dx = \frac{b-a}{2} \int_{-1}^1 f\left(\frac{b-a}{2}t + \frac{a+b}{2}\right) dt$$

对右端积分用 Gauss-Legendre 求积公式。

- 复合**Gauss 求积公式

将积分区间分隔成若干小区间,

然后在每个小区间上使用 Gauss 求积公式;

实际应用中可以使用复合 Gauss 求积公式, 精度较高。

例: 用 4 点 ( $n = 3$ ) 的 Gauss-Legendre 求积公式计算

$$I = \int_0^{\frac{\pi}{2}} x^2 \cos x \, dx.$$

解: 先将  $[0, \frac{\pi}{2}]$  化  $[-1, 1]$ , 有

$$I = \int_{-1}^1 \left(\frac{\pi}{4}\right)^3 (1+t)^2 \cos \frac{\pi}{4}(1+t) dt.$$

根据表中  $n = 3$  的节点及系数值可求得

$$I \approx \sum_{k=0}^3 A_k f(x_k) \approx 0.467402$$

(准确值  $I = 0.467401 \dots$ ).

# Gauss-Chebyshev 公式

若  $a = -1, b = 1$ , 取权函数

$$\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$$

则所建立的 Gauss 公式

$$\int_{-1}^1 \frac{f(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(x_k),$$

称为 Gauss-Chebyshev 公式, 可用于计算奇异积分。

$[-1, 1]$  上关于权函数  $\rho = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$  的正交多项式是 Chebyshev 多项式,

Gauss 点为  $n+1$  次 Chebyshev 多项式的零点:

$$x_k = \cos\left(\frac{2k+1}{2n+2}\pi\right), \quad k = 0, 1, \dots, n$$

计算系数  $A_k = \frac{\pi}{n+1}$ ; 将  $n+1$  个点改为  $n$  个点, 公式即为

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

# Gauss-Chebyshev 公式

余项

$$R[f] = \frac{2\pi}{2^{2n}(2n)!} f^{(2n)}(\eta), \quad \eta \in (-1, 1)$$

例：用 5 点 ( $n = 5$ ) 的 Gauss-Chebyshev 求积公式计算积分

$$I = \int_{-1}^1 \frac{e^x}{\sqrt{1-x^2}} dx$$

解：  $f(x) = e^x$ ,  $f^{(2n)}(x) = e^x$ , 当  $n = 5$  时由公式可得

$$I = \frac{\pi}{5} \sum_{k=1}^5 e^{\cos \frac{2k-1}{10} \pi} = 3.977463$$

由余项可估计误差

$$|R[f]| \leq \frac{\pi}{2^9 \times 10!} e \leq 4.6 \times 10^{-9}.$$

# 无穷区间的 Gauss 求积公式

- Gauss-Laguerre 求积公式:  $[0, +\infty)$
- Gauss-Hermite 求积公式:  $(-\infty, +\infty)$

$[0, +\infty)$ , 权函数  $\rho(x) = e^{-x}$  的正交多项式 Laguerre 多项式

$$L_n(x) = e^x \frac{d^n}{dx^n} (x^n e^{-x})$$

对应 Gauss-Laguerre 求积公式

$$\int_0^{+\infty} e^{-x} f(x) dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(x_k),$$

$$A_k = \frac{[(n+1)!]^2 x_k}{[L_{n+1}(x_k)]^2}, \quad k = 0, 1, \dots, n$$

余项

$$R[f] = \frac{[(n+1)!]^2}{[2(n+1)!]} f^{(2n+2)}(\xi), \quad \xi \in [0, +\infty)$$

# Gauss-Laguerre 求积公式

例：用 Gauss-Laguerre 求积公式计算积分

$$\int_0^{+\infty} e^{-x} \sin x \, dx \quad (\text{准确值约为 } 0.5)$$

解：取  $n = 1$ , 查表得  $A_0, A_1, x_0, x_1$ ,

$$\int_0^{+\infty} e^{-x} \sin x \, dx \approx A_0 \sin x_0 + A_1 \sin x_1 = 0.43246$$

若取  $n = 2$ , 可得

$$\int_0^{+\infty} e^{-x} \sin x \, dx \approx 0.49603$$

# Gauss-Hermite 求积公式

区间:  $(-\infty, +\infty)$ , 权函数  $\rho(x) = e^{-x^2}$  的正交多项式

$$H_n(x) = (-1)^n e^{x^2} \frac{d^n}{dx^n} e^{-x^2}, \quad n = 0, 1, \dots$$

Gauss-Hermite 求积公式

$$\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} f(x) dx \approx \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$

求积系数为

$$A_k = 2^{n+1} (n+1)! \frac{\sqrt{\pi}}{[H'_{n+1}(x_k)]^2}$$

具体计算时, 求积节点与系数可查表获得。余项

$$R[f] = \frac{(n+1)! \sqrt{\pi}}{2^{n+1} (2n+2)!} f^{(2n+2)}(\xi), \quad \xi \in (-\infty, +\infty).$$

例：用两个节点的 Gauss-Hermite 公式求积分

$$\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} x^2 dx$$

解：先求节点  $x_0, x_1$ ，由  $H_2(x) = 4x^2 - 2$ ，其零点为  $x_0 = -\frac{\sqrt{2}}{2}, x_1 = \frac{\sqrt{2}}{2}$ ，由

$$A_0 = A_1 = \frac{\sqrt{\pi}}{2}$$

则

$$\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} x^2 dx \approx \frac{\sqrt{\pi}}{2} \left[ \left( \frac{-\sqrt{2}}{2} \right)^2 + \left( \frac{\sqrt{2}}{2} \right)^2 \right] = \frac{\sqrt{\pi}}{2}.$$

Gauss 型求积公式代数精确度为 3，故对  $f(x) = x^2$  求积公式精确成立，从而得

$$\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} x^2 dx = \frac{\sqrt{\pi}}{2}$$