

第五章：数值积分

(1): Newton-Cotes 公式

目录

1. 背景
2. 代数精度
3. Newton-Cotes 公式
4. 复化 Newton-Cotes 公式
5. 总结

背景

大量科学问题其实可以写成积分的形式：

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

我们这章主要关注 1 维的积分问题。

方法 1:

Newton-Leibniz 公式：
$$\int_a^b f(x) dx = F(b) - F(a) \quad F' = f$$

该方法的难点：函数 F 不一定好求

方法 2:

中值定理：
$$\int_a^b f(x) dx = f(\xi)(b - a)$$

该方法的难点： ξ 很难找

一些直观的选择

$$f(\xi) \approx \frac{f(a) + f(b)}{2} \quad \Longrightarrow \quad \int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{2} (f(a) + f(b)) \quad \text{梯形公式}$$

$$f(\xi) \approx f\left(\frac{a+b}{2}\right) \quad \Longrightarrow \quad \int_a^b f(x) dx \approx (b-a)f\left(\frac{a+b}{2}\right) \quad \text{矩形公式}$$

更一般的情况：

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

其中 x_k 为求积节点、 A_k 为求积系数

问题：请把上述的近似公式对照成此处的一般情形

$$\text{梯形: } \frac{b-a}{2}(f(b) + f(a)) \Rightarrow \begin{cases} n = 1 \\ x_0 = a & A_0 = \frac{b-a}{2} \\ x_1 = b & A_1 = \frac{b-a}{2} \end{cases}$$

$$\text{矩形: } (b-a)f\left(\frac{a+b}{2}\right) \Rightarrow \begin{cases} n = 0 \\ x_0 = \frac{a+b}{2} & A_0 = (b-a) \end{cases}$$

目录

1. 背景
2. 代数精度
3. Newton-Cotes 公式
4. 复化 Newton-Cotes 公式
5. 总结

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

为了设计参数 A_k, x_k ，我们需要对问题提一些要求

类似前面的插值部分等，我们会需要让参数的数量等于要求的等式的数量，进而得到唯一的解。

希望： 求个求积公式对于多项式至少精确

定义 (代数精度)

若求积公式对于次数不大于 m 的多项式均能精确地成立，但对于 $m + 1$ 次多项式就不一定精确，则称该求积公式具有 m 次代数精度。

对于 $f(x) = x^0$ 精确，得到 $b - a = \sum_k A_k$

对于 $f(x) = x^1$ 精确，得到 $\frac{1}{2}(b^2 - a^2) = \sum_k A_k x_k$

⋮

对于 $f(x) = x^m$ 精确，得到 $\frac{1}{m+1}(b^{m+1} - a^{m+1}) = \sum_k A_k x_k^m$

同时我们需要验证：

对于 $f(x) = x^{m+1}$ 不精确，即验证 $\frac{1}{m+2}(b^{m+2} - a^{m+2}) \neq \sum_k A_k x_k^{m+1}$

练习

例 (梯形公式)

验证梯形公式有 1 次代数精度

假设节点已经给定了 $a \leq x_0 < x_1 < x_2 < \cdots < x_n \leq b$

$$L_n(x) = \sum_{j=0}^n f(x_j) \ell_j(x)$$

之前已经学过了 $f(x) \approx L_n(x)$ ，故而我们可以猜测 $\int_a^b f(x) dx \approx \int_a^b L_n(x) dx$ ，所以可以用

$$\int_a^b f(x) dx \approx \int_a^b L_n(x) dx = \int_a^b \sum_{j=0}^n f(x_j) \ell_j(x) dx = \sum_{j=0}^n f(x_j) \int_a^b \ell_j(x) dx$$

因而，通过插值公式，我们得到了一个求积分的近似公式

$$\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{j=0}^n A_j f(x_j), \quad A_j = \int_a^b \ell_j(x) dx$$

定理

考虑求积公式 $\sum_{j=0}^n f(x_j)A_j$ 。

该公式至少具有 n 次代数精度 等价于 $A_j = \int_a^b \ell_j(x) dx$ (即它是插值型的)。

练习: 找到系数 A, B , 使得如下的求积公式的代数精度尽量高:

$$\int_{-2h}^{2h} f(x) \, dx \approx Af(-h) + Bf(h)$$

最高的代数精度是多少?

练习: 找到系数 A, B , 使得如下的求积公式的代数精度尽量高:

$$\int_{-2h}^{2h} f(x) dx \approx Af(-h) + Bf(h)$$

最高的代数精度是多少?

答案: $A = 2h, B = 2h$, 最高代数精度为 1

目录

1. 背景
2. 代数精度
3. Newton-Cotes 公式
4. 复化 Newton-Cotes 公式
5. 总结

Newton-Cotes 公式

考虑 $x_k = a + kh$, $h = \frac{b-a}{n}$

$$I_n = (b - a) \sum_{k=0}^n C_k^{(n)} f(x_k) \quad (\text{Newton-Cotes 公式})$$

其中 $C_k^{(n)}$ 被称为**Cotes 系数**。

根据插值型公式的结果，我们希望选

$$C_k^{(n)} = \frac{1}{b-a} \int_a^b l_k(x) dx = \text{具体的简化表达式见课本 (4.2.2)}$$

当 $n = 1$ 时, $x_0 = a, x_1 = b,$

$$C_0^{(1)} = C_1^{(1)} = \frac{1}{2}$$

这个公式就是梯形公式。

当 $n = 2$ 时, $x_0 = a, x_1 = \frac{a+b}{2}, x_2 = b,$

$$C_0^{(2)} = \frac{1}{6} \quad C_1^{(2)} = \frac{4}{6} \quad C_2^{(2)} = \frac{1}{6}$$

$$\begin{aligned} \text{Newton-Cotes 公式} &= (b - a) \left[\frac{1}{6}f(a) + \frac{4}{6}f\left(\frac{a+b}{2}\right) + \frac{1}{6}f(b) \right] \\ &= \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right] \rightarrow (\text{Simpson 公式}) \end{aligned}$$

当 $n = 4$ 时, Newton-Cotes 公式被称为 Cotes 公式

| 名字 | n | $C_k^{(n)}$ | | | | | |
|------------------|-----|------------------|-----------------|------------------|------------------|-----------------|------------------|
| 梯形 | 1 | $\frac{1}{2}$ | $\frac{1}{2}$ | | | | |
| Simpson | 2 | $\frac{1}{6}$ | $\frac{2}{3}$ | $\frac{1}{6}$ | | | |
| Simpson 3/8 rule | 3 | $\frac{1}{8}$ | $\frac{3}{8}$ | $\frac{3}{8}$ | $\frac{1}{8}$ | | |
| Cotes | 4 | $\frac{7}{90}$ | $\frac{16}{45}$ | $\frac{2}{15}$ | $\frac{16}{45}$ | $\frac{7}{90}$ | |
| Boole's rule | 5 | $\frac{19}{288}$ | $\frac{25}{96}$ | $\frac{25}{144}$ | $\frac{25}{144}$ | $\frac{25}{96}$ | $\frac{19}{288}$ |

$n = 1, 2, 3$ 时的系数需要知道, $n = 4, 5, \dots$ 的情况了解即可

偶阶求积公式的代数精度

当 $n = 1$ ，我们之前已经验证梯形公式对于二次函数不精确

当 $n = 2$ 时，

$$x_0 = a, \quad x_1 = \frac{a+b}{2}, \quad x_2 = b$$
$$A_0 = \frac{b-a}{6}, \quad A_1 = \frac{4}{6}(b-a), \quad A_2 = \frac{b-a}{6}$$

我们可以验证：

$$\frac{b^4 - a^4}{4} = \frac{b-a}{6}a^3 + \frac{4}{6}(b-a)\left(\frac{a+b}{2}\right)^3 + \frac{b-a}{6}b^3$$

这意味着，Simpson ($n = 2$) 至少具有_____次代数精度

定理

当 n 为偶数时, *Newton-Cotes* 公式至少具有 $n + 1$ 次代数精度。

证明.

我们仅需证明对 $f(x) = x^{n+1}$, $\int_a^b f(x) dx = \int_a^b L_n(x) dx$ 。根据余项公式,

$$\int_a^b f(x) dx - \int_a^b L_n(x) dx = \int_a^b \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) dx$$

当 $f(x) = x^{n+1}$, $f^{(n+1)}(\xi) = (n+1)!$, 因而误差为

$\int_a^b (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) dx$, 当 n 为偶数时, 该被积分的函数关于轴 $x = (b - a)/2$ 是一个奇函数, 因而, 积分值为 0。 □

梯形公式的误差

梯形公式的误差为

$$\begin{aligned}R_T &= \int_a^b f(x) dx - \int_a^b L_n(x) dx \\&= \int_a^b \frac{f''(\xi(x))}{2} (x-a)(x-b) dx \\&= \frac{f''(\eta)}{2} \int_a^b (x-a)(x-b) dx \\&= -\frac{f''(\eta)}{12} (b-a)^3\end{aligned}$$

积分中值定理

定理 (积分中值定理)

假设

- ▶ 函数 g 在 $[a, b]$ 上不变号 (即对于任何 $x \in [a, b]$, $g(x) \geq 0$ 或者 $g(x) \leq 0$), 且 $\int_a^b g(x) dx \neq 0$;
- ▶ f 为连续函数;

则

$$\int_a^b f(x)g(x)dx = f(\xi) \int_a^b g(x)dx \quad \xi \in (a, b)$$

当 $g = 1$, 该结果就是微积分里学的中值定理。

Simpson 的误差

定理 (Simpson 的误差)

对于合适的函数，我们能找到 η 使得：

$$R = -\frac{f^{(4)}(\eta)(b-a)^5}{2880}$$

目录

1. 背景
2. 代数精度
3. Newton-Cotes 公式
4. 复化 Newton-Cotes 公式
5. 总结

我们将区间分为 N 等份 $h = \frac{b-a}{N}$, $x_k = a + kh$

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{k=0}^{N-1} \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x) dx$$

然后对于每一个分段 $\int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x) dx$, 我们使用求积公式来近似。

定义 (复化求积公式收敛阶的定义)

当 $h \rightarrow 0$ 时, 如果一种复化求积公式 I_N 满足,

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{I - I_N}{h^p} = C$$

其中, C 是某个常数, 则我们称该公式是 p 阶收敛的。

复化梯形

$$T_N := \sum_{k=0}^{N-1} \frac{h}{2} [f(x_k) + f(x_{k+1})] = \frac{h}{2} \left[f(a) + 2 \sum_{k=1}^{N-1} f(x_k) + f(b) \right]$$

积分余项:

$$\begin{aligned} I - T_N &= \sum_{k=0}^{N-1} -\frac{f''(\eta_k)}{12} h^3 = \left(-\frac{h^3 N}{12} \right) \left(\frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} f''(\eta_k) \right) \\ &= -\frac{h^2(b-a)}{12} f''(\eta) \quad (\text{所以是一个 2 阶算法}) \end{aligned}$$

当 $h \rightarrow 0$ 时,

$$I - T_N = \sum_{k=0}^{N-1} -\frac{f''(\eta_k)}{12} h^3 \approx -\frac{h^2}{12} \int_a^b f''(\eta) d\eta = -\frac{h^2}{12} (f'(b) - f'(a))$$

练习：对于定义域 $[0, 1]$ ，考虑函数 $f(x) = x^2$ ，请使用复化梯形公式计算（使用两个分段 $N = 2$ ）；若我们希望积分的误差小于 10^{-2} ，小区间宽度 h 选为多少即可保证该精度？

练习：对于定义域 $[0, 1]$ ，考虑函数 $f(x) = x^2$ ，请使用复化梯形公式计算（使用两个分段 $N = 2$ ）；若我们希望积分的误差小于 10^{-2} ，小区间宽度 h 选为多少即可保证该精度？

答案：(1) 积分值为 $\frac{1}{4}(f(0) + 2f(0.5) + f(1)) = 0.375$ ；(2) 我们需要 $\left| \frac{h^2(b-a)}{12} f''(\eta) \right| = \left| \frac{h^2}{12} \times 2 \right| \leq 10^{-2}$ ，解方程即可得 h 的限制条件。

复化 Simpson

复化 Simpson 公式为：

$$S_N = \sum_{k=0}^{N-1} \frac{h}{6} \left[f(x_k) + 4f\left(x_{k+\frac{1}{2}}\right) + f(x_{k+1}) \right]$$

误差为：

$$I - S_N = \sum_{k=0}^{N-1} -\frac{f^{(4)}(\eta_k) h^5}{2880} = -\frac{h^4(b-a)}{2880} f^{(4)}(\eta)$$

所以是一个 4 阶算法

类似的，当 $h \rightarrow 0$ 时，

$$I - S_N \approx -\frac{h^4}{2880} \int_a^b f^{(4)}(\eta) d\eta = -\frac{h^4}{2880} (f^{(3)}(b) - f^{(3)}(a))$$

目录

1. 背景
2. 代数精度
3. Newton-Cotes 公式
4. 复化 Newton-Cotes 公式
5. 总结

总结

- ▶ 知道机械求积的表达式
- ▶ 代数精度的定义、能对于具体问题验证代数精度、第11页的定理
- ▶ Newton-Cotes 是插值型的（对于固定的 n ，其 $\{x_k\}_{k=0}^n$ 节点是固定的）
 - ▶ 知道梯形公式和 Simpson 公式（包含具体系数）
 - ▶ 当 n 为偶数时，Newton-Cotes 公式至少具有 $n + 1$ 次代数精度
 - ▶ 能通过 Lagrange 插值的误差建立积分误差的量化
- ▶ 复化 Newton-Cotes 实际上就是对于每个分段应用 Newton-Cotes；能应用复化梯形和复化 Simpson，并知道它们分别是几阶算法