

第7章 数值积分

7.1 数值积分概述

7.2 牛顿-柯特斯求积公式

7.3 复化求积公式

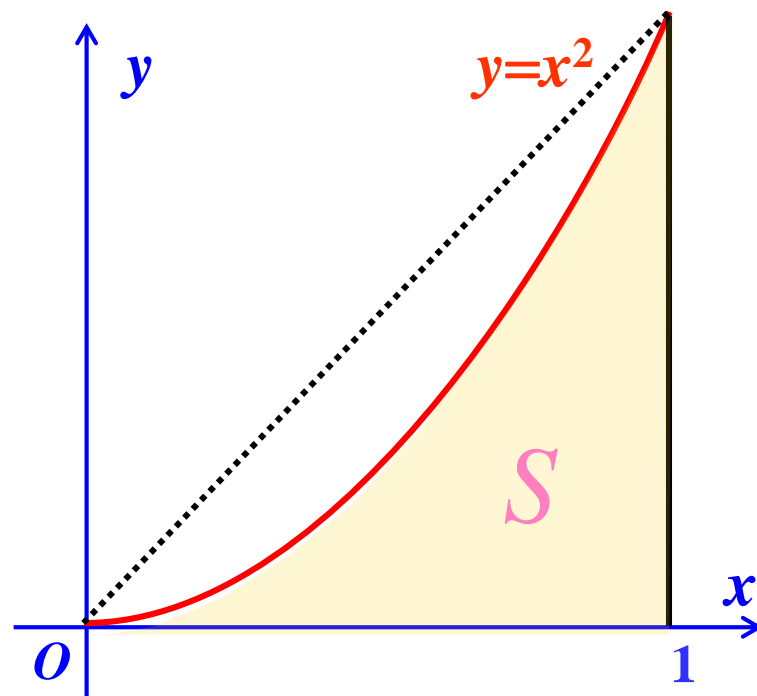
7.4 龙贝格求积公式

7.5 高斯型求积公式

7.1 数值积分概述

7.1.1 定积分回顾

例：求曲线 $y=x^2$ 、直线 $x=1$ 和 x 轴所围成的曲边三角形的面积。

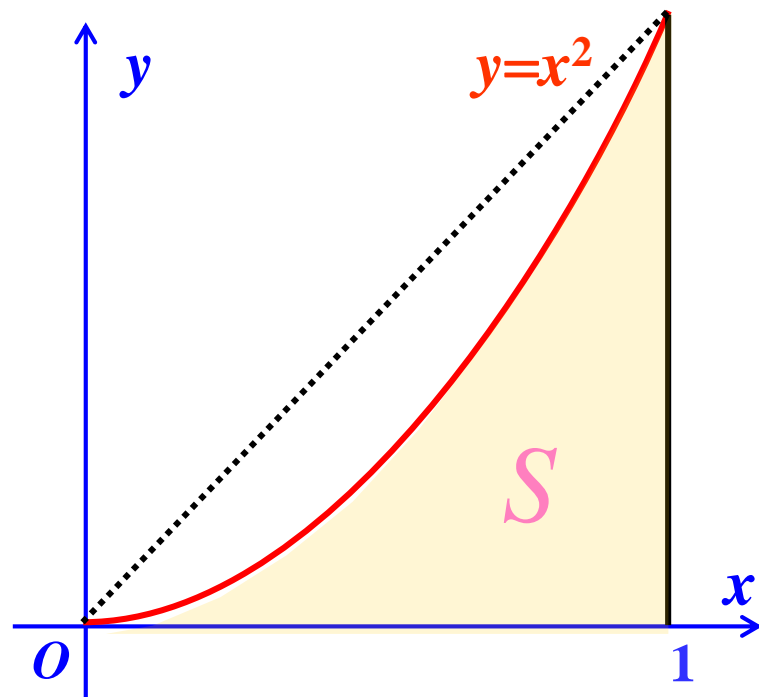
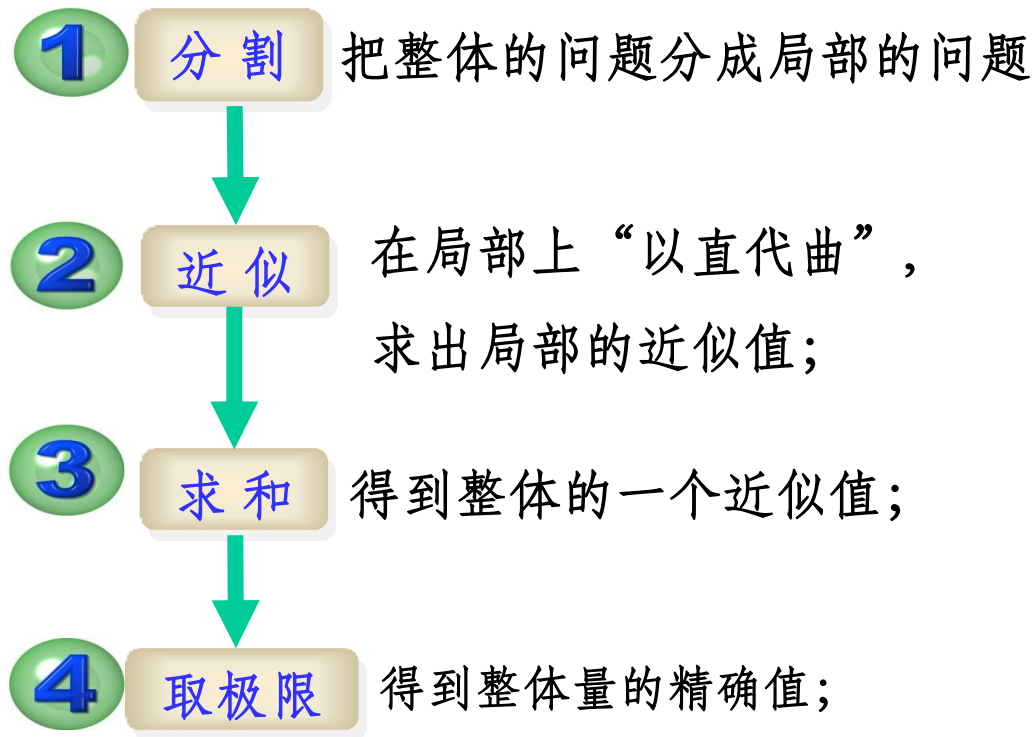


7.1 数值积分概述

非常
重要

7.1.1 定积分回顾

例：求曲线 $y=x^2$ 、直线 $x=1$ 和 x 轴所围成的曲边三角形的面积。



(1)分割

将区间 $[0,1]$ 分成 n 个相等的小区间。

直线 $x = \frac{i}{n}$ ($i = 1, 2, \dots, n-1$) 把曲边三角形分成 n 个小曲边梯形。

$$S = \Delta s_1 + \Delta s_2 + \dots + \Delta s_i + \dots + \Delta s_{n-1} + \Delta s_n$$

(2)近似

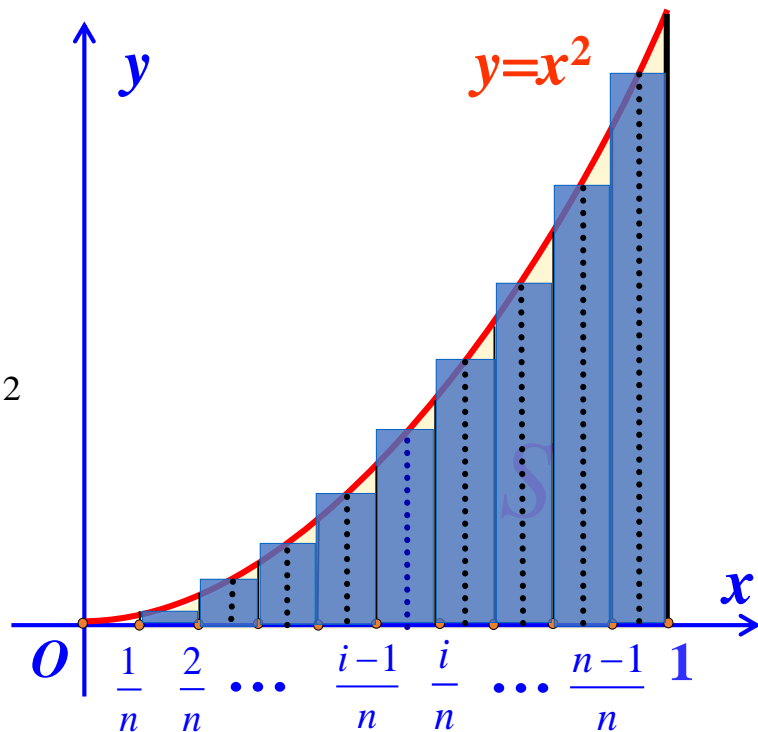
第 i 个小曲边梯形面积：

$$\Delta s_i \approx \frac{1}{n} \cdot \left(\frac{i-1}{n}\right)^2 \quad (i = 1, 2, \dots, n)$$

(3)求和

小矩形面积的总和：

$$\begin{aligned} S_n &= \frac{1}{n} \cdot 0 + \frac{1}{n} \cdot \left(\frac{1}{n}\right)^2 + \frac{1}{n} \cdot \left(\frac{2}{n}\right)^2 + \dots + \frac{1}{n} \cdot \left(\frac{n-1}{n}\right)^2 \\ &= \frac{1}{3} \left(1 - \frac{1}{n}\right) \left(1 - \frac{1}{2n}\right) \end{aligned}$$



(4)取极限

取 S_n 的极限，得曲边三角形面积：

$$S = \lim_{n \rightarrow \infty} S_n = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{3} \left(1 - \frac{1}{n}\right) \left(1 - \frac{1}{2n}\right) = \frac{1}{3}$$

非常
重要

7.1 数值积分概述

7.1.2 引言

由高等数学的微积分学可知，若函数 $f(x)$ 在区间 $[a, b]$ 上连续，且其原函数为 $F(x)$ ，则可用Newton-Leibniz公式

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

求定积分的值。牛顿-莱布尼兹公式无论在理论上还是在解决实际问题上，都起了很大作用。

但它并不能完全解决定积分的计算问题，因为积分学涉及的实际问题极为广泛，而且极其复杂，在实际计算问题中经常遇到以下三种情况：

(1) 被积函数 $f(x)$ 并不一定能够找到用初等函数的有限形式表示的原函数 $F(x)$ ，例如：

$$\int_0^1 \frac{\sin x}{x} dx \text{ 和 } \int_0^1 e^{-x^2} dx$$

重要

牛顿-莱布尼兹公式就无能为力了。

(2) 如果被积函数 $f(x)$ 的原函数能用初等函数表示，但表达式太复杂，例如

$$f(x) = x^2 \sqrt{2x^2 + 3}$$

本身并不复杂，但积分后其表达式却很复杂，积分后其原函数 $F(x)$ 为：

$$F(x) = \frac{1}{4} x^2 \sqrt{2x^2 + 3} + \frac{3}{16} x \sqrt{2x^2 + 3} - \frac{9}{16\sqrt{2}} \ln(\sqrt{2}x + x^2 \sqrt{2x^2 + 3})$$

7.1.2 引言

(3) $f(x)$ 表达式未知，只有通过测量或实验得来的数据表示，其函数关系由表格或图形表示。对于这些情况，要计算积分的准确值都是十分困难的。

由此可见，通过原函数来计算积分有它的局限性，因而研究一种新的积分方法来解决牛顿-莱布尼兹公式所不能或很难解决的积分问题。

此时需要利用数值方法来近似计算定积分。

7.1 数值积分概述

7.1.3 数值积分的基本思想

对于函数 $f(x)$ 在区间 $[a,b]$ 上的定积分

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

若能求得 $f(x)$ 的原函数 $F(x)$, 即 $F'(x) = f(x)$. 则由Newton-Leibnitz公式

$$I(f) = F(x)\Big|_a^b = F(b) - F(a)$$

但由于实际情况中, $f(x)$ 的原函数很难求出, 因此, 只能计算定积分的近似值.

重要

考虑用函数 $f(x)$ 在一些点处的值的适当组合, 作为定积分 $I(f)$ 的近似

$$I(f) \approx Q(f) = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k) \quad (7.1)$$

用有限来
逼近无限

其中: x_k 是适当选取的点, 称为节点 A_k 称为求积系数

公式 (7.1) 称为求积公式, 以上方法称为数值积分.

7.1 数值积分概述

重要

7.1.3 数值积分的基本思想

数值积分要考虑的问题

如何通过

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

- (1) 选择合适节点 x_k ;
- (2) 确定合适的求积系数 A_k ;

使误差

$$E(f) = I(f) - Q(f)$$

尽可能的小

求积公式可以分成两大类

- (1) *Newton-Cotes*型公式, 基于等距分布的节点
- (2) *Gauss*型公式, 取相应的正交多项式的根作为节点

7.1 数值积分概述

7.1.3 数值积分的基本思想

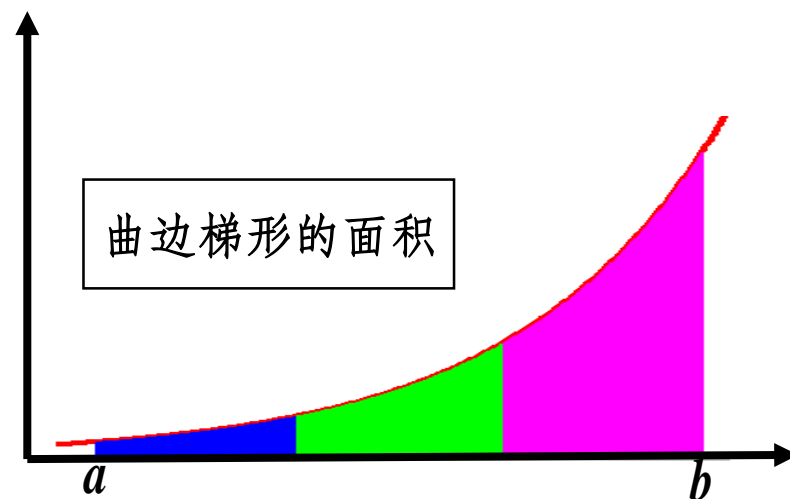
□取 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 上的一些离散点

$$a \leq x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leq b$$

上的值加权平均作为 $f(\xi)$ 的近似值，从而构造出

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

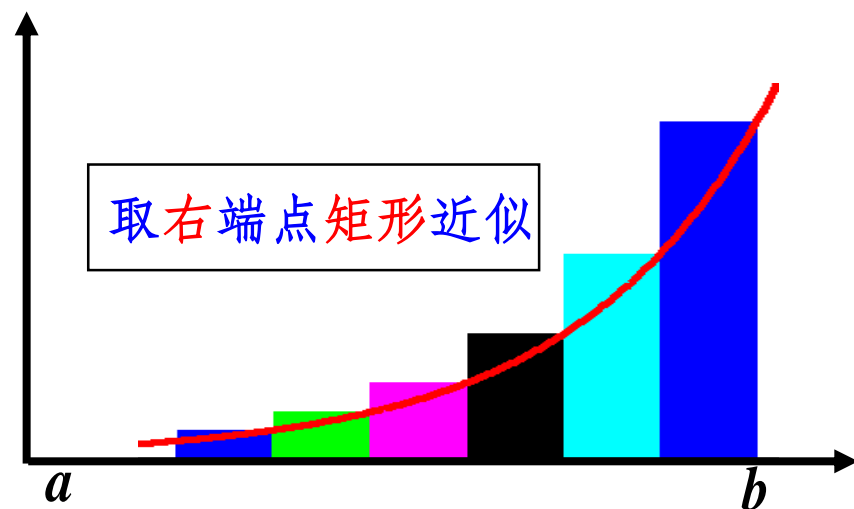
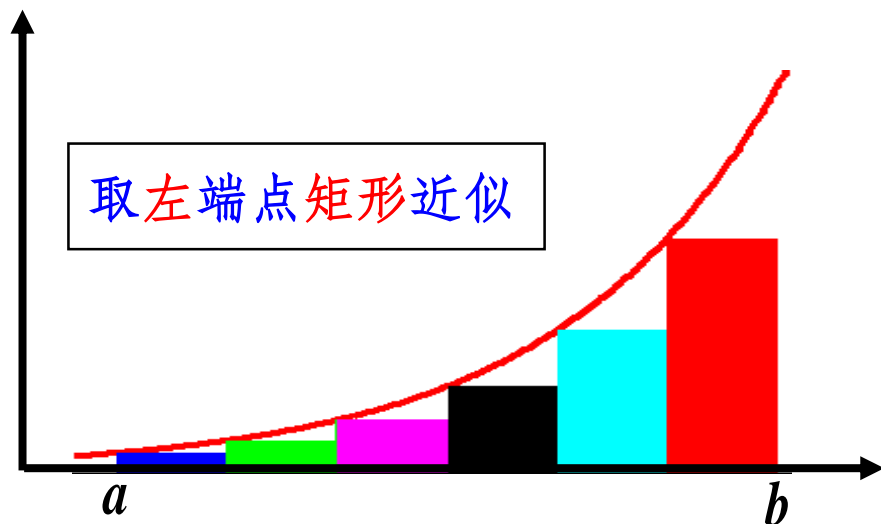
则截断误差或余项为 $R(f) = I(f) - Q(f)$



7.1 数值积分概述

7.1.3 数值积分的基本思想

分割、近似、求和



问题：

无论是左端点近似或右端点近似，什么样的求积公式误差可能会比较小呢？

答案后续揭晓

7.2 牛顿-柯特斯求积公式

7.2.1 引言

若取插值多项式为*Lagrange*多项式, 得到

$$Q(f) = \int_a^b \sum_{k=0}^n l_k(x) f(x_k) dx = \sum_{k=0}^n \left(\int_a^b l_k(x) dx \right) f(x_k)$$

记 $A_k = \int_a^b l_k(x) dx, k = 0, 1, 2, \dots, n$, 有

$$Q(f) = \sum_{k=0}^n A_k f(x_k)$$

误差

$$E(f) = I(f) - Q(f) = \int_a^b R_n(x) dx = \int_a^b \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega(x) dx$$

非常
重要

7.2 牛顿-柯特斯求积公式

7.2.1 引言

由 $A_k = \int_a^b l_k(x)dx$ 确定的 A_k 仅与节点 $x_i (i = 0, 1, \dots, n)$ 的选择有关,

与被积函数 $f(x)$ 无关, 若节点 $x_i (i = 0, 1, 2, \dots, n)$ 满足关系

$a \leq x_0 < x_1 < \dots < x_n \leq b$, 求积系数由 $A_k = \int_a^b l_k(x)dx$ 确定,

则此种方法形成的计算 $I(f)$ 的求积公式 $Q(f)$ 称为内插求积公式

若被积函数 $f(x)$ 是不超过 n 次的多项式, 则 $f^{(n+1)}(x) \equiv 0$, 则有 $E(f) = 0$

即 $I(f) = Q(f)$

7.2 牛顿-柯特斯求积公式

7.2.2 代数精度

非常非常重要!!!

定义7.1. 如果对任一不超过 m 次的多项式 $p_m(x)$, 内插求积公式 $Q(f)$ 总有 $I(p_m) = Q(p_m)$, 而对某一个 $m+1$ 次多项式 $p_{m+1}(x)$, $I(p_{m+1}) \neq Q(p_{m+1})$ 则称此求积公式的代数精度为 m , 或称此公式具有 m 次代数精度

□ 要验证一个求积公式具有 m 次代数精度, 只需验证对 $f(x) = 1, x, x^2, \dots, x^m$ 精确成立, 但对 $f(x) = x^{m+1}$ 不精确成立即可, 即:

$$\begin{cases} \sum_{i=0}^n \omega_i x_i^k = \int_a^b x^k dx = \frac{b^{k+1} - a^{k+1}}{k+1} & (k = 0, 1, \dots, m) \\ \sum_{i=0}^n \omega_i x_i^{m+1} \neq \int_a^b x^{m+1} dx = \frac{b^{m+2} - a^{m+2}}{m+2} \end{cases}$$

性质7.1: 求积公式有 m 次代数精度的充要条件为(*)式对 $f(x) = 1, x, x^2, \dots, x^m$ 精确成立, 但对 $f(x) = x^{m+1}$ 不精确成立.

简证: (*)式对 $f(x) = 1, x, x^2, \dots, x^m$ 精确成立, 但对 $f(x) = x^{m+1}$ 不精确成立, 则对于任意 m 次多项式

$$f(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_m x^m,$$

非常非
常重要

$$\begin{aligned} \int_a^b f(x) dx &= a_0 \int_a^b 1 dx + a_1 \int_a^b x dx + \dots + a_m \int_a^b x^m dx \\ &= a_0 \sum_{i=0}^n \omega_i \cdot 1 + a_1 \sum_{i=0}^n \omega_i x_i + \dots + a_m \sum_{i=0}^n \omega_i x_i^m \\ &= \sum_{i=0}^n \omega_i a_0 + \sum_{i=0}^n \omega_i a_1 x_i + \dots + \sum_{i=0}^n \omega_i a_m x_i^m \\ &= \sum_{i=0}^n \omega_i (a_0 + a_1 x_i + \dots + a_m x_i^m) = \sum_{i=0}^n \omega_i f(x_i) \end{aligned}$$

从而, 求积公式有 m 次代数精度。

7.2.2 代数精度

非常重要

由于 n 次拉格朗日插值对 $f(x) = 1, x, x^2, \dots, x^n$ 精确成立，所以 n 次插值型求积公式的代数精度至少为 n 次。

反之，如果求积公式 $\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{i=0}^n \omega_i f(x_i)$ 的代数精度至少为 n 次，则它必定是插值型的。

简证: 求积公式对 n 次拉格朗日插值基函数 $l_k(x)$ 精确成立，
即有

$$\int_a^b l_k(x)dx = \sum_{i=0}^n \omega_i l_k(x_i) \xrightarrow{l_k(x_i) = \delta_{ki}} \omega_k = \int_a^b l_k(x)dx$$

定理 7.1 求积公式 $\int_a^b f(x)dx \approx \sum_{i=0}^n \omega_i f(x_i)$ 至少具有 n 次代数精度的充要条件是：它是插值型的。

□ 例7.1: 试确定系数 ω_i , 使得下面的求积公式具有至少2次代数精度, 并求出此求积公式的代数精度。

$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx \omega_0 f(-1) + \omega_1 f(0) + \omega_2 f(1)$$

非常
重要

解: 将 $f(x) = 1, x, x^2$ 代入求积公式, 使其精确成立得

$$\begin{cases} \omega_0 + \omega_1 + \omega_2 = \int_{-1}^1 1dx = (1^1 - (-1)^1) / 1 = 2 \\ -\omega_0 + \omega_2 = \int_{-1}^1 xdx = (1^2 - (-1)^2) / 2 = 0 \\ \omega_0 + \omega_2 = \int_{-1}^1 x^2dx = (1^3 - (-1)^3) / 3 = 2/3 \end{cases}$$

奇函数在对称区间的积分为0

解得 $\omega_0 = 1/3, \omega_1 = 4/3, \omega_2 = 1/3$, 所以求积公式为

$$\int_{-1}^1 f(x)dx \approx [f(-1) + 4f(0) + f(1)]/3 \quad \text{代数精度为2次吗?}$$

易验证该公式对 $f(x) = x^3$ 也精确成立, 但对 $f(x) = x^4$ 不精确成立, 所以此求积公式具有 3 次代数精度。

7.2 牛顿-柯特斯求积公式

在以上公式中, 节点 x_k 按等距分布, 令

$$h = \frac{b-a}{n}, \quad x_k = a + kh, \quad k = 0, 1, 2, \dots, n.$$

则称内插求积公式为Newton-Cotes公式

通常取 $n=1, 2, 3, 4$ 等值, 那么

(1) $n=1$ 则 $x_0=a, x_1=b$ 插值函数公式为

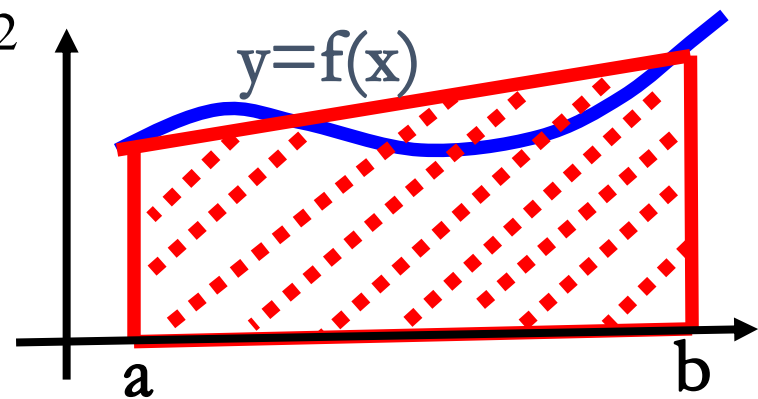
$$p_1(x) = \frac{b-x}{b-a} f(a) + \frac{x-a}{b-a} f(b)$$

由 $A_k = \int_a^b l_k(x) dx, k=0, 1, 2, \dots, n$, 可求得 $A_0 = A_1 = \frac{b-a}{2}$

求积公式为

$$Q(f) = T_1 = \frac{b-a}{2} [f(a) + f(b)]$$

称为梯形求积公式



7.2 牛顿-柯特斯求积公式

定理7.3 设 $f''(x)$ 在 $[a,b]$ 上连续, 则梯形求积公式的误差是

$$E_1 = -\frac{(b-a)^3}{12} f''(\eta), a < \eta < b$$

证明:

$$E_1 = \int_a^b R_1(x) dx = \int_a^b f[a, b, x](x-a)(x-b) dx$$

由于 $f''(x)$ 存在, 可知, 关于 x 的二阶差商 $f[a, b, x]$ 连续

在 $[a, b]$ 上, 有 $(x-a)(x-b) \leq 0$, 由积分中值定理, 差商性质2, 知

存在 $\eta \in (a, b)$, 使

$$\begin{aligned} E_1 &= \int_a^b f[a, b, x](x-a)(x-b) dx \\ &= f[a, b, \xi] \int_a^b (x-a)(x-b) dx \quad \xi \in (a, b) \\ &= -\frac{1}{12} f''(\eta)(b-a)^3 \quad \eta \in (a, b) \end{aligned}$$

7.2 牛顿-柯特斯求积公式

$$(2)n=2 \quad \text{则} h = \frac{b-a}{2}, x_0 = a, x_1 = \frac{a+b}{2}, x_2 = b$$

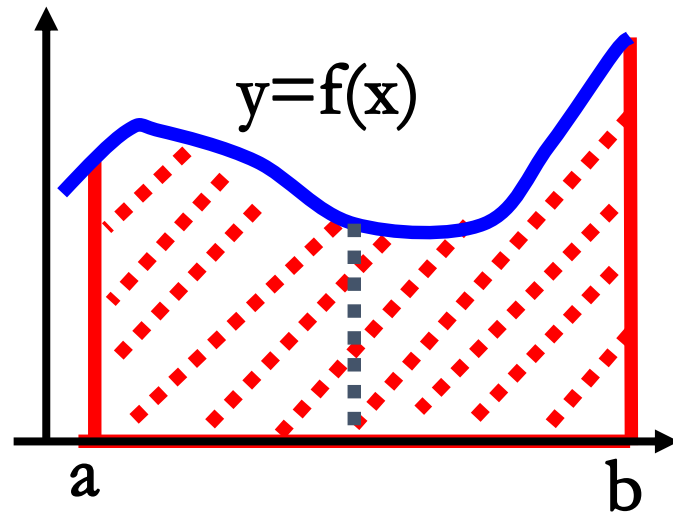
插值多项式为

$$p_2(x) = \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} f(x_0) + \frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} f(x_1) \\ + \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} f(x_2)$$

$$\text{可求得 } A_0 = \frac{h}{3}, A_1 = \frac{4h}{3}, A_2 = \frac{h}{3}$$

求积公式为

$$Q(f) = S_1 = \frac{b-a}{6} [f(a) + 4f(\frac{a+b}{2}) + f(b)]$$



称为Simpson（辛普森）求积公式

定理7.4 设 $f^{(4)}(x)$ 在 $[a,b]$ 上连续, 则Simpson求积公式的误差是

$$E_2 = -\frac{(b-a)^5}{2880} f^{(4)}(\eta), a < \eta < b$$

证明: 取 $R(x) = \frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} (x-a) \left(x - \frac{a+b}{2}\right)^2 (x-b)$

$$\text{则 } E_2 = \int_a^b \frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} (x-a) \left(x - \frac{a+b}{2}\right)^2 (x-b) dx$$

$$\stackrel{x-a=t}{=} \frac{f^{(4)}(\eta)}{4!} \int_0^h t \left(t - \frac{b-a}{2}\right)^2 (t - (b-a)) dt$$

$$= \frac{f^{(4)}(\eta)}{4!} \left[\frac{32}{5} h^5 - 16h^5 - 4h^5 + \frac{40}{3} h^5 \right] \Big|_0^h$$

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

7.2 牛顿-柯特斯求积公式

(3) $n=3$, 则 $h = \frac{b-a}{3}$, $x_0 = a$, $x_1 = \frac{2a+b}{3}$, $x_2 = \frac{a+2b}{3}$, $x_3 = b$.

插值多项式为

$$\begin{aligned} p_3(x) = & \frac{(x-x_1)(x-x_2)(x-x_3)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)(x_0-x_3)} f(x_0) + \frac{(x-x_0)(x-x_2)(x-x_3)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)(x_1-x_3)} f(x_1) \\ & + \frac{(x-x_0)(x-x_1)(x-x_3)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)(x_2-x_3)} f(x_2) + \frac{(x-x_0)(x-x_1)(x-x_2)}{(x_3-x_0)(x_3-x_1)(x_3-x_2)} f(x_3) \end{aligned}$$

可求得 $A_0 = \frac{3h}{8}$, $A_1 = \frac{9h}{8}$, $A_2 = \frac{9h}{8}$, $A_3 = \frac{3h}{8}$.

求积公式为

$$Q(f) = S_{3/8} = \frac{b-a}{8} \left[f(a) + 3f\left(\frac{2a+b}{3}\right) + 3f\left(\frac{2b+a}{3}\right) + f(b) \right]$$

称为Simpson (辛普森) $\frac{3}{8}$ 求积公式

定理7.5 设 $f^{(4)}(x)$ 在 $[a,b]$ 上连续, 则 Simpson $\frac{3}{8}$ 求积公式分误差是

$$E_3 = -\frac{(b-a)^5}{6480} f^{(4)}(\eta), \quad a < \eta < b.$$

证明: 作业7.0.

课堂作业

分别求出梯形求积公式、Simpson求积公式以及Simpson $\frac{3}{8}$ 求积公式的代数精度。