

# 计算方法/数值分析复习



## Chapter 1 误差的基本理论



### n 近似计算的基本方法

- n 离散化
- n 递推化
- n 近似替代

### n 误差的来源

- n 模型误差
- n 观测误差
- n 截断误差
- n 舍入误差

能举例说明两者的区别



n 误差

$$e = x^* - x$$

n 绝对误差

$$e(x) = |x - x^*| \leq h = \frac{1}{2} \times 10^{-n}$$

n 绝对误差限

n 相对误差

$$e_r = \frac{x^* - x}{x^*}$$

n 相对误差限

$$|e_r| = \left| \frac{x^* - x}{x^*} \right| \leq \frac{h}{|x^*|} = e_r$$

n 有效数字

3



$$x^* = 0.a_1a_2 \dots a_l \dots a_n \times 10^m, a_1 \neq 0$$

n 绝对误差与有效数字的关系

$$|x^* - x| \leq \frac{1}{2} \times 10^{m-l} = h \Leftrightarrow x^* \text{ 有 } l \text{ 位有效数字}$$

n 相对误差与有效数字的关系

$$\text{定理1 } x^* \text{ 有 } n \text{ 位有效数字} \Rightarrow e_r(x^*) = \frac{1}{2a_1} \times 10^{-n+1}$$

$$\text{定理2 } e_r(x^*) = \frac{1}{2(a_1+1)} \times 10^{-n+1} \Rightarrow x^* \text{ 有 } n \text{ 位有效数字}$$

n 有效数字的判定方法

- n 定义法
- n 四舍五入法
- n 定理2

4



### 应用举例



**例1** 求 $\pi$ 有5位有效数字的近似值的绝对、相对误差限。

**解：求绝对误差限**

$\pi=3. \text{xxxxxx} \dots$ , 且 $x^*$ 有5位有效数字, 则

$$|x^* - p| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4} = h$$

**求相对误差限**

(1) 根据定理1 (  $a_1=3, n=5$  )

$$e_r(x^*) = \frac{1}{2a_1} \times 10^{-n+1} = \frac{1}{6} \times 10^{-4}$$

(2) 根据绝对误差限与相对误差限的关系

$$e_r = \frac{h}{|p|} = \frac{1}{2p} \times 10^{-4} \approx 0.1592 \times 10^{-4}$$

5



### 应用举例



**例2** 设 $x=3.78696$ , 问其下列近似值各有几位有效数字?

$$x_1^*=3.7870, \quad x_2^*=3.7869.$$

**解：对 $x_1^*$ 可用三种方法**

(1)  $x_1^*$ 符合四舍五入法则, 故其有5位有效数字;

(2) 根据有效数字的定义, 先求绝对误差限

$$|x_1^* - x| = 0.00004 \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4} \Rightarrow x_1^* \text{有5位有效数字}$$

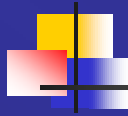
(3) 根据定理2, 先求相对误差限

$$\left| \frac{x_1^* - x}{x} \right| = \frac{0.00004}{3.78695} = 0.1056 \times 10^{-4} \leq \frac{1}{2(3+1)} \times 10^{-5+1}$$

$x_2^*$ 不符合四舍五入法则

$\Rightarrow x_1^*$ 有5位有效数字

6



## 算术运算的误差限估计及应用



$$\eta(x^* + y^*) = \eta(x^*) + \eta(y^*)$$

$$\eta(x^* - y^*) = \eta(x^*) + \eta(y^*)$$

$$\eta(x^* y^*) \approx |x^*| \eta(y^*) + |y^*| \eta(x^*)$$

$$h \frac{x^*}{y^*} \approx \frac{|x^*| h(y^*) + |y^*| h(x^*)}{|y^*|^2}, \text{ 其中 } y^* \neq 0, y^* \neq 0$$

7



## Chapter 2 插值方法与多项式拟合



**Problem 1:** 已知  $y=f(x)$  的函数表  
且  $x_i (i=0, 1, \dots, n)$  两两互异,  $x_i \in [a, b]$ ,  
求次数不超过  $n$  的多项式  $P_n(x)$ , 使得

$x$	$x_0$	$x_1$	$\dots$	$x_n$
$y$	$y_0$	$y_1$	$\dots$	$y_n$

$$P_n(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n, \quad P_n(x_i) = y_i \quad i=0, 1, \dots, n$$

■ 插值多项式的存在唯一性:  $P_n(x) = N_n(x)$

■ Lagrange 插值 (利用基函数法推导)

$$P_n(x) = y_0 l_0(x) + y_1 l_1(x) + \dots + y_n l_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k l_k(x)$$

$$l_i(x) = \frac{(x-x_0) \dots (x-x_{i-1})(x-x_{i+1}) \dots (x-x_n)}{(x_i-x_0) \dots (x_i-x_{i-1})(x_i-x_{i+1}) \dots (x_i-x_n)}$$

$$R_n(x) = f(x) - p_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} w_n(x), \quad x \in [a, b]$$

8



## Lagrange插值余项公式的应用



- n 若 $f(x)$ 为次数不超过 $n$ 的多项式，则其 $n$ 次插值多项式

$$P_n(x) = f(x)$$

证：  $\because f^{(n+1)}(\xi) = 0,$

$$\therefore R_n(x) = f(x) - p(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} w_n(x) = 0$$

$$\therefore P_n(x) = f(x)$$

- n Lagrange插值基函数的性质

$$l_0(x) + l_1(x) + \dots + l_n(x) = \sum_{k=0}^n l_k(x) \equiv 1 \quad l_i(x_j) = d_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{if } i = j; \\ 0 & \text{if } i \neq j. \end{cases}$$

- n 估计插值计算结果的截断误差

9



## Newton插值公式及余项



$$N_n(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1) \\ + \dots + f[x_0, x_1, \dots, x_n](x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1})$$

$$R_n(x) = f(x) - N_n(x) = f[x, x_0, x_1, \dots, x_n](x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_n)$$

- n 差商的定义，性质与差商表的计算

$$f[x_0, x_1] = \frac{f(x_0) - f(x_1)}{x_0 - x_1}$$

10



## Hermite插值



n 规则Hermite插值多项式（记住两点三次公式 $H_3(x)$ ）

**Problem:** 已知函数 $y=f(x)$ 在插值节点 $a \leq x_0 < x_1 < \dots < x_n \leq b$ 上的函数值 $f(x_i)$ 与导数值 $f'(x_i)$ ,  $i=0, 1, 2, \dots, n$ . 求多项式 $H(x)$ , 使:

$$H(x_i) = f(x_i), \quad H'(x_i) = f'(x_i) \quad i=0, 1, 2, \dots, n$$

$$H_{2n+1}(x) = \alpha_0(x)f(x_0) + \alpha_1(x)f(x_1) + \dots + \alpha_n(x)f(x_n) \\ + \beta_0(x)f'(x_0) + \beta_1(x)f'(x_1) + \dots + \beta_n(x)f'(x_n)$$

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

n 不规则Hermite插值, 余项估计与证明

§ 基函数法

§ 基于承袭性的方法

11



## 分段线性插值



**Problem** 对 $y=f(x)$ ,  $x \in [a, b]$ , 其定义区间有分划

$\Phi: a = x_0 < x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$ , 且已知 $y_i = f(x_i)$   $i=0, 1, \dots, n$ ,

求具有分划 $\Phi$ 的分段一次式 $S_1(x)$ , 使:  $S_1(x_i) = y_i$ ,  $i=0, 1, 2, \dots, n$ .

$$f(x) \approx S_1(x) = y_i \frac{x - x_{i+1}}{x_i - x_{i+1}} + y_{i+1} \frac{x - x_i}{x_{i+1} - x_i} \quad \text{for } x \in [x_i, x_{i+1}]$$

**定理** 设 $f(x) \in C^2[a, b]$ ,  $a < x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$ , 且 $f(x_i)$ ,  $i=0, 1, \dots, n$ , 若 $S_1(x)$ 为问题的解, 则当 $x \in [a, b]$  时

$$|f(x) - S_1(x)| \leq Mh^2/8$$

其中 $M = \max |f''(x)|$ ,  $x \in [a, b]$ ,  $h = \max \{h_i, i=0, \dots, n-1\}$

因而 $S_1(x)$ 在 $[a, b]$ 上一直收敛到 $f(x)$ 。



## 直线拟合的最小二乘法



$$(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n)$$

$$j(x) = a + bx$$

$$Q(a, b) = \sum_{k=1}^n (y_k - j(x_k))^2 = \sum_{k=1}^n (y_k - a - bx_k)^2$$

$$\begin{cases} \frac{\partial Q(a, b)}{\partial a} = 0 \\ \frac{\partial Q(a, b)}{\partial b} = 0 \end{cases}$$

$$\text{正规方程组} \begin{cases} na + \left( \sum_{k=1}^n x_k \right) b = \sum_{k=1}^n y_k \\ \left( \sum_{k=1}^n x_k \right) a + \left( \sum_{k=1}^n x_k^2 \right) b = \sum_{k=1}^n x_k y_k \end{cases}$$

13



## Chapter 3 数值积分 $I = \int_a^b f(x)dx$



n 机械求积公式  $\int_a^b f(x)dx \approx A_0 f(x_0) + A_1 f(x_1) + \dots + A_n f(x_n)$

n 代数精度的概念及 当  $f(x) = 1, x, x^2, \dots, x^m$  时, 求积公式精确成立, 判别方法 (m次) 而  $f(x) = x^{m+1}$  时公式近似成立。

n 求积公式的构造方法

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

n 利用代数精度解方程组

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

n 插值型求积公式

$\Leftrightarrow$  至少具有n次代数精度

n Newton-Cotes求积公式——等距节点的插值型求积公式

$$I_n = (b - a) \sum_{k=0}^n C_k f(x_k) \quad n \leq 7 \text{ 时, 公式稳定性好.}$$

$I_n$  至少有n次代数精度, 当n为偶数时, 它有n+1次代数精度.

14



## 基本数值积分公式



### n 梯形公式

$$I_1 = T = \frac{1}{2} (b-a) [f(a) + f(b)]$$

$$R_T = -\frac{f^{(2)}(\xi)}{12} (b-a)^3 = O(b-a)^3 \quad \xi \in (a,b)$$

### n Simpson公式

$$I_2 = S = \frac{b-a}{6} [f(a) + 4f(\frac{a+b}{2}) + f(b)]$$

$$R_S = -\frac{(b-a)}{180} (\frac{b-a}{2})^4 f^{(4)}(\xi) = O(b-a)^5$$

### n 复化求积公式

$$T_n = \frac{h}{2} [f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b)], \quad h = \frac{b-a}{n}$$

$$I - T_n \approx -\frac{h^2}{12} [f'(b) - f'(a)] = O(h^2)$$

$$I - T_n = -\frac{b-a}{12} h^2 f''(x) = O(h^2), \quad x \in (a,b)$$

15



## 基本数值积分算法



### n 变步长梯形算法

$$T_{2n} = \frac{1}{2} T_n + \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}}) = \frac{1}{2} \left[ T_n + h \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+\frac{1}{2}}) \right]$$

$$I - T_{2n} \approx \frac{1}{3} (T_{2n} - T_n)$$

$$|T_{2n} - T_n| < \varepsilon \Rightarrow |I - T_{2n}| < \varepsilon$$

### n Romberg外推方法

$$S_n = \frac{4}{3} T_{2n} - \frac{1}{3} T_n \quad C_n = \frac{16}{15} S_{2n} - \frac{1}{15} S_n \quad R_n = \frac{64}{63} C_{2n} - \frac{1}{63} C_n$$

$$|R_{2n} - R_n| < \varepsilon$$

16





例：下述公式是否为插值型，为什么，其代数精度是多少？

$$\int_0^3 f(x) dx \approx \frac{3}{2} [f(1) + f(2)]$$

解：  $x_0=1, x_1=2, [a, b]=[0, 3], A_0 = A_1 = \frac{3}{2}$

判定方法一：

$$\begin{aligned} \int_0^3 l_0(x) dx &= \int_0^3 \frac{x-2}{1-2} dx = \frac{3}{2} = A_0 \\ \int_0^3 l_1(x) dx &= \int_0^3 \frac{x-1}{2-1} dx = \frac{3}{2} = A_1 \end{aligned} \quad \begin{array}{l} \text{由插值型公式的定义,} \\ \text{可判定其为插值型.} \end{array}$$

判定方法二：代数精度至少为  $n=1$

$$\text{当 } f(x)=1 \text{ 时, } \int_0^3 1 dx = 3 \quad \frac{3}{2} [1+1] = 3$$

$$\text{当 } f(x)=x \text{ 时, } \int_0^3 x dx = \frac{9}{2} \quad \frac{3}{2} [1+2] = \frac{9}{2} \quad \begin{array}{l} \text{该公式为插值型,} \\ \text{其代数精度1次} \end{array}$$

$$\text{当 } f(x)=x^2 \text{ 时, } \int_0^3 x^2 dx = 9 \quad \frac{3}{2} [1^2 + 2^2] = \frac{15}{2}$$

17



## Chapter 4 常微分方程数值解法

$$\begin{cases} \frac{dy}{dx} = f(x, y) \\ y(x_0) = y_0 \end{cases}$$

$$\begin{array}{ccccccc} a & & & & & & b \\ | & | & | & \dots & | & | & | \\ x_0 & x_1 & x_2 & \dots & x_{n-1} & x_n & \end{array}$$

离散化 递推公式  
 $\emptyset$  求  $y=y(x)$  -----  $\hat{a}$  求  $y(x_n)$  -----  $\hat{a}$  求  $y_n$   
 $x_n = x_0 + nh$

### n 如何建立递推公式

- n 差商法/ Taylor公式法
- n 数值积分法
- n Runge-Kutta法

n **p阶精度**：局部截断误差为  $O(h^{p+1})$

局部截断误差的定义与计算方法，如二阶公式、隐式公式。

18



## 基本公式



- n Euler公式  $y_{n+1} = y_n + hf(x_n, y_n)$
- n 隐式Euler公式  $y_{n+1} = y_n + hf(x_{n+1}, y_{n+1})$
- n 梯形公式  $y_{n+1} = y_n + \frac{h}{2} [f(x_n, y_n) + f(x_{n+1}, y_{n+1})]$
- n 改进Euler公式 
$$\begin{cases} y_{n+1} = y_n + \frac{1}{2}k_1 + \frac{1}{2}k_2 \\ k_1 = hf(x_n, y_n) \\ k_2 = hf(x_n + h, y_n + k_1) \end{cases}$$
- n 经典四阶Runge-Kutta公式

19



## 收敛性与稳定性



- n 单步法的收敛性及其判定定理：整体截断误差
$$\lim_{\substack{h \rightarrow 0 \\ n \rightarrow \infty}} (y(x_n) - y_n) = 0 \quad (x_n = x_0 + nh \text{ 为固定值})$$
- n 判定：显式单步法  $y_{n+1} = y_n + h\phi(x_n, y_n, h)$  有  $p$  阶精度, 且  
(1)  $y_0 = y(x_0)$ ; (2)  $\phi(x, y, h)$  为关于  $y$  满足 Li-条件, 则其整体截断误差为:  $y(x_n) - y_n = O(h^p)$ , 显然是收敛的.
- n 稳定性：考虑模型方程  $y' = \lambda y$ , ( $\lambda < 0$ )
$$|d_{n+1}| \leq |d_n| \quad \text{扰动量不增长, 确定 } h \text{ 的取值条件}$$
- n 边值问题的差分方法

20



## Chapter 5 方程求根



$f(x) = 0$   $[a, b]$  为有根区间

n 二分法  $|x^* - x_k| \leq \frac{b-a}{2^{k+1}}$

n 不动点迭代法  $f(x) = 0 \xleftrightarrow{\text{等价变换}} x = g(x)$   
$$\begin{cases} x_0 \\ x_{k+1} = g(x_k) \quad k=0,1,2,\dots \end{cases}$$

n 停机准则 实用方法:  $|x_{k+1} - x_k| < \varepsilon$

n 大范围收敛性及局部收敛性的概念及其判定  
设  $g(x)$  在  $x=g(x)$  的根  $x^*$  邻近有连续的一阶导数, 且  
 $|g'(x^*)| < 1$ , 则迭代过程  $x_{k+1} = g(x_k)$  具有局部收敛性.

n 收敛速度及其判定, Aitken 加速法

21



## Newton 迭代法



$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$$

n 一般是平方收敛的

n 可应用于求根  $\sqrt[n]{C} = ?$

解  $x^n - C = 0$ ,  $f(x) = x^n - C$ ,

$$\text{即 } x_{k+1} = x_k - \frac{x_k^n - C}{nx_k^{n-1}}$$

22



## Chapter 6 线性方程组的数值解法(了解)



- n 向量与矩阵的范数，条件数与方程组的性态
- n 迭代法及其收敛性判定，误差的先验与后验估计
- n Jacobi迭代

23

答疑及考试相关问题  
(考试时请备简单计算器:  $\ln x, e^x$ )

时间: 01.04 下午

地点: C<sup>12</sup>

S101-S103

S112

考试题: 7大题

(分析简答、计算、证明)



Thanks.  
Good Luck!