数值分析与计算软件

第10课

刘帆

南京大学工程管理学院

2020年4月27日

0. 引言



■ 回顾: Lagrange 插值与 Newton 插值。

0. 引言



- 回顾: Lagrange 插值与 Newton 插值。
- 本期课程:

0. 引言



- 回顾: Lagrange 插值与 Newton 插值。
- 本期课程:
- 等距节点插值、分段低次插值



■ 实际应用中,经常采用等距节点,即

$$x_k = x_0 + kh, k = 1, 2, ..., n$$

其中,h > 0,称为步长。



■ 实际应用中,经常采用等距节点,即

$$x_k = x_0 + kh, k = 1, 2, ..., n$$

其中,h>0,称为步长。

■ 采用等距节点,能够简化 Newton 插值公式。



■ 定义 f(x) 在 xk 处的一阶向前差分为

$$\triangle f_k = f(x_{k+1}) - f(x_k) = f(x_k + h) - f(x_k)$$



■ 定义 f(x) 在 x_k 处的一阶向前差分为

$$\triangle f_k = f(x_{k+1}) - f(x_k) = f(x_k + h) - f(x_k)$$

■ 一阶差分的一阶差分称为二阶差分,记为

$$\triangle^2 f_k = \triangle f_{k+1} - \triangle f_k$$



■ m 阶差分定义为 m – 1 阶差分的一阶差分

$$\triangle^m f_k = \triangle^{m-1} f_{k+1} - \triangle^{m-1} f_k \tag{1}$$



■ m 阶差分定义为 m - 1 阶差分的一阶差分

$$\triangle^m f_k = \triangle^{m-1} f_{k+1} - \triangle^{m-1} f_k \tag{1}$$

■ 差分与差商之间有如下的关系

$$f(x_k, x_{k+1}, ..., x_{k+m}) = \frac{1}{h^m m!} \triangle^m f_k$$
 (2)

1.2 牛顿前插公式



■ 已知在等距节点 $x_k = x_0 + kh$, k = 0, 1, ..., n 处的函数值 $f_k = f(x_k)$

1.2 牛顿前插公式



- 已知在等距节点 $x_k = x_0 + kh$, k = 0, 1, ..., n 处的函数值 $f_k = f(x_k)$
- 对于点 x, 可令 x = x₀ + th, 牛顿前插公式为

$$N_{n}(x) = f_{0} + t \triangle f_{0} + \frac{t(t-1)}{2!} \triangle^{2} f_{0} + \cdots + \frac{t(t-1)\cdots(t-n+1)}{n!} \triangle^{n} f_{0}$$
(3)

1.2 牛顿前插公式



- 已知在等距节点 $x_k = x_0 + kh$, k = 0, 1, ..., n 处的函数值 $f_k = f(x_k)$
- 对于点 x, 可令 $x = x_0 + th$, 牛顿前插公式为

$$N_{n}(x) = f_{0} + t \triangle f_{0} + \frac{t(t-1)}{2!} \triangle^{2} f_{0} + \cdots + \frac{t(t-1)\cdots(t-n+1)}{n!} \triangle^{n} f_{0}$$
(3)

■ 插值余项为

$$R_n(x) = \frac{t(t-1)\cdots(t-n)}{(n+1)!}h^{n+1}f^{(n+1)}(\xi), \xi \in (x_0, x_n)$$
 (4)

例 1



■ 给出 f(x) = cosx 在等距节点 0:0.1:0.5 处的函数值, 试用 4次 Newton 前插公式计算 f(0.048) 的近似值, 并估计误差。



■ 给出 f(x) = cosx 在等距节点 0:0.1:0.5 处的函数值, 试用 4次 Newton 前插公式计算 f(0.048) 的近似值, 并估计误差。

■ 去等距节点 0,0.1,0.2,0.3,0.4, 做查分表

X_k	$f(x_k)$	△f	$\triangle^2 f$	$\triangle^3 f$	$\triangle^4 f$
0.0	1.00000				
0.1	0.99500	-0.00500			
0.2	0.98007	-0.01493	-0.00993		
0.3	0.95534	-0.02473	-0.00980	-0.00013	
0.4	0.92106	-0.03428	-0.00955	-0.00025	-0.00012

例 1



■ 通过插值点 x = 0.048, 计算出 $t = (x - x_0)/0.1 = 0.48$ 。

例 1



- 通过插值点 x = 0.048, 计算出 $t = (x x_0)/0.1 = 0.48$ 。
- 代入公式 (3), 可以计算得到结果, 约等于 0.99884。



■ 在构造插值多项式时,插值节点越多,插值多项式的次数就越高, 此时所应用到的被插值函数的信息也就越多。



- 在构造插值多项式时,插值节点越多,插值多项式的次数就越高, 此时所应用到的被插值函数的信息也就越多。
- 从直观上来讲,插值多项式的次数越高,其逼近效果就越好,插值 余项也就越小。



- 在构造插值多项式时,插值节点越多,插值多项式的次数就越高, 此时所应用到的被插值函数的信息也就越多。
- 从直观上来讲,插值多项式的次数越高,其逼近效果就越好,插值 余项也就越小。
- 龙格现象



■ 考虑函数

$$f(x) = \frac{1}{1 + x^2}, x \in (-5, 5)$$



■ 考虑函数

$$f(x) = \frac{1}{1 + x^2}, x \in (-5, 5)$$

■ 在插值区间上取 n+1 个等距插值节点, $x_k = -5 + kh$, k = 10/n, k = 0, 1, ..., n



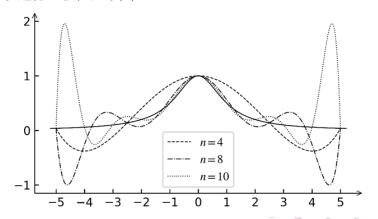
■ 考虑函数

$$f(x) = \frac{1}{1 + x^2}, x \in (-5, 5)$$

- 在插值区间上取 n+1 个等距插值节点, $x_k = -5 + kh$, k = 10/n, k = 0, 1, ..., n
- 利用这些等距节点构造 n 次插值多项式



■ 分别画出 n = 4, n = 8, n = 10 时,插值多项式的图形,并和 f(x) 的形状进行比较,如下图





■ 实际上, 龙格证明了, 存在一个常数 r = 3.63, 使得当 |x| ≤ r 时,

$$\lim_{n\to\infty}|f(x)-L_n(x)|=0$$

当
$$|x| > r$$
,

$$\lim_{n\to\infty}|f(x)-L_n(x)|=\infty$$



■ 这种插值多项式在插值区间内发生剧烈振荡的现象,称为龙格现象。



- 这种插值多项式在插值区间内发生剧烈振荡的现象,称为龙格现象。
- 龙格现象揭示了高次插值多项式的缺陷,它说明用高次插值多项式 近似的效果并不好。



- 这种插值多项式在插值区间内发生剧烈振荡的现象,称为龙格现象。
- 龙格现象揭示了高次插值多项式的缺陷,它说明用高次插值多项式 近似的效果并不好。
- 为了克服多项式插值的缺点,可以采用分段低次多项式插值的方法。



■ 对于 $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 这 n + 1 个插值节点,分段线性插值即是在每个小区间 $x_i, x_{i+1}, i = 0, 1, ..., n - 1$,上用线性多项式来逼近 f(x)。



- 对于 $\alpha = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 这 n+1 个插值节点,分段线性插值即是在每个小区间 $x_i, x_{i+1}, i=0,1,...,n-1$,上用线性多项式来逼近 f(x)。
- 用线性多项式逼近, 也即是用折线把插值点连在一起。



■ 构造一个折线函数 /_h(x),满足



- 构造一个折线函数 /_n(x),满足
 - I₁(x) 在 (a,b) 上连续;



- 构造一个折线函数 /_h(x),满足
 - 1 l_h(x) 在 (a,b) 上连续;
 - 2 $I_h(x)$ 在每一个小区间 (x_i, x_{i+1}) 上是线性函数;



- 构造一个折线函数 /_h(x),满足
 - 1 l_h(x) 在 (a,b) 上连续;
 - 2 $I_h(x)$ 在每一个小区间 (x_i, x_{i+1}) 上是线性函数;
 - 3 $I_h(x_i) = y_i$, $i = 0, 1, ..., n_o$



- 构造一个折线函数 /_b(x),满足
 - I₁(x) 在 (a,b) 上连续;
 - 2 $I_h(x)$ 在每一个小区间 (x_i, x_{i+1}) 上是线性函数;
 - 3 $I_h(x_i) = y_i$, $i = 0, 1, ..., n_o$
- 称 /_h(x) 为分段线性插值函数。



■ 容易求得, 在每个区间 (x_i, x_{i+1}) 上,

$$I_h(x) = \frac{x - x_{i+1}}{x_i - x_{i+1}} y_i + \frac{x - x_i}{x_{i+1} - x_i} y_{i+1}$$
 (5)



■ 容易求得, 在每个区间 (x_i, x_{i+1}) 上,

$$I_h(x) = \frac{x - x_{i+1}}{x_i - x_{i+1}} y_i + \frac{x - x_i}{x_{i+1} - x_i} y_{i+1}$$
 (5)

■ 令 $M_2 = \max_{\substack{\alpha \le x \le b}} |f''(x)|, h = \max_{\substack{0 \le n-1}} (x_{i+1} - x_i)$,则对于任意的 $x \in (a, b)$,插值余项满足

$$|R(x)| = |f(x) - I_h(x)| \le \frac{M_2}{8}h^2$$
 (6)



■ 由公式 (6) 可知, 当 $h \to 0$ 时, $I_h(x) \to f(x)$, $x \in (a,b)$.



- 由公式 (6) 可知, 当 $h \to 0$ 时, $l_h(x) \to f(x)$, $x \in (a,b)$.
- *l_h(x)* 在 (*a*, *b*) 上一致收敛到 *f(x)*。



- 由公式 (6) 可知, 当 $h \to 0$ 时, $l_h(x) \to f(x)$, $x \in (a,b)$.
- *l_h(x)* 在 (*a*, *b*) 上一致收敛到 *f(x)*。
- 分段线性插值的缺点: /p(x) 在节点处不可导 (不光滑)。



■ 已知 $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 为 (a, b) 上的互异节点,且 $y_k = f(x_k)$, $m_k = f'(x_k)$,构造分段函数 H(x),满足



- 已知 $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$ 为 (a, b) 上的互异节点,且 $y_k = f(x_k)$, $m_k = f'(x_k)$,构造分段函数 H(x),满足
 - 1 $H(x) \in C^1(a,b);$



- 已知 $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 为 (a, b) 上的互异节点,且 $y_k = f(x_k)$, $m_k = f'(x_k)$,构造分段函数 H(x),满足
 - 1 $H(x) \in C^1(a,b);$
 - 2 $H(x_k) = y_k$, $H'(x_k) = m_k$, k = 0, 1, 2, ..., n;



- 已知 $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 为 (a, b) 上的互异节点,且 $y_k = f(x_k)$, $m_k = f'(x_k)$,构造分段函数 H(x),满足
 - 1 $H(x) \in C^1(a,b);$
 - 2 $H(x_k) = y_k$, $H'(x_k) = m_k$, k = 0, 1, 2, ..., n;
 - 3 H(x) 在每个小区间 (x_k, x_{k+1}) 是三次多项式。



- 已知 $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_n = b$ 为 (a, b) 上的互异节点,且 $y_k = f(x_k)$, $m_k = f'(x_k)$,构造分段函数 H(x),满足
 - 1 $H(x) \in C^1(a,b);$
 - 2 $H(x_k) = y_k$, $H'(x_k) = m_k$, k = 0, 1, 2, ..., n;
 - 3 H(x) 在每个小区间 (x_k, x_{k+1}) 是三次多项式。
- 称 H(x) 为分段三次埃尔米特插值函数。





■ 类似于拉格朗日插值法,在任意区间 (x_k, x_{k+1}) 上,令

$$H_3(x) = y_k \alpha_k(x) + y_{k+1} \alpha_{k+1}(x) + m_k \beta_k(x) + m_{k+1} \beta_{k+1}(x)$$
 (7)

其中,

$$\alpha_k(x_i) = \begin{cases} 1, i = k \\ 0, i \neq k \end{cases}, \ \alpha'_k(x_i) = 0, i = k, k+1$$
 (8)

$$\beta_k(x_i) = 0, \, \beta_k'(x_i) = \begin{cases} 1, \, i = k \\ 0, \, i \neq k \end{cases}, \, i = k, \, k+1$$
 (9)



■ 利用构造法,可以得到基函数 $\alpha_k(x)$ 、 $\alpha_{k+1}(x)$ 、 $\beta_k(x)$ 和 $\beta_{k+1}(x)$ 的 具体形式。



- 利用构造法,可以得到基函数 $\alpha_k(x)$ 、 $\alpha_{k+1}(x)$ 、 $\beta_k(x)$ 和 $\beta_{k+1}(x)$ 的 具体形式。
- 最终, *H*₃(*x*) 在 (*x_k*, *x_{k+1}*) 的表达式为

$$H_{3}(x) = y_{k}(1 + 2\frac{x - x_{k}}{x_{k+1} - x_{k}})(\frac{x - x_{k+1}}{x_{k} - x_{k+1}})^{2} + y_{k+1}(1 + 2\frac{x - x_{k+1}}{x_{k} - x_{k+1}})(\frac{x - x_{k}}{x_{k+1} - x_{k}})^{2} + m_{k}(x - x_{k})(\frac{x - x_{k+1}}{x_{k} - x_{k+1}})^{2} + m_{k+1}(x - x_{k+1})(\frac{x - x_{k}}{x_{k+1} - x_{k}})^{2}$$

$$(10)$$





■ 类似于拉格朗日插值法余项的估计方法,对于 $x \in (x_k, x_{k+1})$, Hermite 插值的余项满足

$$|R(x)| = |f(x) - H_3(x)| \le \frac{M_4}{384}h^4$$
 (11)

其中,
$$M_4 = \max_{\alpha \le x \le b} |f^{(4)}(x)|$$
, $h = \max_{0 \le k \le n-1} h_k$ 。



■ 基本思想: 用分段低次多项式来代替单个多项式。



■ 基本思想:用分段低次多项式来代替单个多项式。

■ 具体做法:



■ 基本思想:用分段低次多项式来代替单个多项式。

■ 具体做法:

1 把整个插值区间分割成多个小区间



- 基本思想: 用分段低次多项式来代替单个多项式。
- 具体做法:
 - 1 把整个插值区间分割成多个小区间
 - 2 在每个小区间上作低次插值多项式



- 基本思想: 用分段低次多项式来代替单个多项式。
- 具体做法:
 - 1 把整个插值区间分割成多个小区间
 - 2 在每个小区间上作低次插值多项式
 - 3 将所有插值多项式拼接成一个多项式



- 基本思想: 用分段低次多项式来代替单个多项式。
- 具体做法:
 - 1 把整个插值区间分割成多个小区间
 - 2 在每个小区间上作低次插值多项式
 - 3 将所有插值多项式拼接成一个多项式
- 分段三次 Hermite 插值比分段线性插值效果更好,但是需要额外信息。

内容



■ 牛顿前插公式

内容



- 牛顿前插公式
- 分段低次插值

谢谢!

A&Q