

# 《数值分析》之

## 函数逼近

徐岩

中国科学技术大学数学系

yxu@ustc.edu.cn

<http://staff.ustc.edu.cn/~yxu/>



中国科学技术大学

- Lagrange插值的缺点: 无承袭性。增加一个节点, 所有的基函数都要重新计算
- 承袭性:  $N_{n+1}(x) = N_n(x) + q_{n+1}(x)$ 
  - $N_n(x)$ 是利用 $\{x_0, x_1, \dots, x_n\}$ 插值得到的 $n$ 阶多项式
  - $N_{n+1}(x)$ 是利用 $\{x_0, x_1, \dots, x_{n+1}\}$ 插值得到的 $n+1$ 阶多项式
  - 增加一个节点, 仅需在原有 $n$ 个节点的多项式基础上添加多项式 $q_{n+1}(x)$

# 如何构造

- 由  $N_{n+1}(x_i) = N_n(x_i) = f(x_i), i = 0, \dots, n$  可知,  $q_{n+1}(x)$  有  $\{x_0, x_1, \dots, x_n\}$  这  $n+1$  个零点  
则有  $q_{n+1}(x) = a_{n+1}(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$ , 其中  $a_{n+1}$  为实数
- $N_n(x) = N_{n-1}(x) + q_n(x)$   
则有  $q_n(x) = a_n(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{n-1})$ , 其中  $a_n$  为实数
- $N_1(x) = N_0(x) + q_1(x)$   
则有  $q_1(x) = a_1(x - x_0)$ , 其中  $a_1$  为实数

## Newton插值多项式

$$N_n(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + \cdots + a_n(x - x_0) \cdots (x - x_{n-1})$$

# 确定系数 $a_n$

$$N_n(x_0) = a_0 = f(x_0),$$

$$N_n(x_1) = a_0 + a_1(x_1 - x_0) = f(x_1),$$

$$N_n(x_2) = a_0 + a_1(x_2 - x_0) + a_2(x_2 - x_0)(x_2 - x_1) = f(x_2),$$

...

$$N_n(x_n) = a_0 + a_1(x_n - x_0) + \cdots + a_n(x_n - x_0) \cdots (x_n - x_{n-1}) = f(x_n)$$

由此可得

$$a_0 = f(x_0),$$

$$a_1 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}$$

$$a_2 = \frac{1}{x_2 - x_1} \left( \frac{f(x_2) - f(x_0)}{x_2 - x_0} - a_1 \right)$$

$$a_3 = \frac{1}{x_3 - x_2} \left( \frac{f(x_3) - f(x_0)}{x_3 - x_0} \frac{1}{x_3 - x_1} - a_2 \right)$$



中国科学技术大学

## 定义

- 一阶差商

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

- $k$ 阶差商

设 $\{x_0, x_1, \dots, x_k\}$ 互不相同,  $f(x)$ 关于 $\{x_0, x_1, \dots, x_k\}$ 的 $k$ 阶插商为

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \frac{f[x_1, \dots, x_k] - f[x_0, \dots, x_{k-1}]}{x_k - x_0}$$

# 差商算法

$$\begin{array}{ccccccc} x_0 & f(x_0) & | & & & & \\ x_1 & f(x_1) & | & f[x_0, x_1] & & & \\ x_2 & f(x_2) & | & f[x_1, x_2] & f[x_0, x_1, x_2] & & \\ \dots & & & & & & \\ x_n & f(x_n) & | & f[x_{n-1}, x_n] & f[x_{n-2}, x_{n-1}, x_n] & f[x_0, x_1, \dots, x_n] & \end{array}$$

# Newton插值多项式的表示

Newton插值多项式表示为

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

$$a_0 = f(x_0),$$

$$a_1 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} = f[x_0, x_1]$$

$$\begin{aligned} a_2 &= \frac{1}{x_2 - x_1} \left( \frac{f(x_2) - f(x_0)}{x_2 - x_0} - a_1 \right) \\ &= \frac{1}{x_2 - x_1} (f[x_2, x_0] - f[x_1, x_0]) = f[x_0, x_1, x_2] \end{aligned}$$

...

$$a_n = f[x_0, x_1, \cdots, x_n]$$

## 算法

- 计算Newton多项式的值

for(i=1;i<=n;i++) !计算差商表

{

    for(j=n;j>=i;j--)

$y[j] = (y[j] - y[j-1]) / (x[j] - x[j-1]);$

}

fx=y[n]; !求Newton多项式的值

for(i=n;i>=1;i--)

{

$fx = y[i-1] + (x - x[i-1])fx;$

}



# 差商性质

- $k$ 阶差商  $f[x_0, x_1, \dots, x_k]$  可由  $f(x_0), f(x_1), \dots, f(x_k)$  的线性表示
  - 由多项式插值的唯一性, 知  $N_k(x) = L_k(x)$ .
  - $x^k$  的系数相同
  - $$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \sum_{i=0}^k \frac{f(x_i)}{(x_i - x_0) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \cdots (x_i - x_k)}$$
- 对称性: 若  $i_0, i_1, \dots, i_k$  为  $0, 1, \dots, k$  的任意排列, 则有

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = f[x_{i_0}, x_{i_1}, \dots, x_{i_k}]$$

- 若  $f(x)$  为  $m$  次多项式, 则  $f[x_0, x_1, \dots, x_{k-1}, x]$  为  $m - k$  次多项式。
- 函数差商与函数导数的关系

$$f[x, x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x)$$



中国科学技术大学

# Newton插值多项式的误差

多项式插值误差定理对于Newton插值多项式同样成立，故有对 $[a, b]$ 中每个 $x$ ，都有 $\xi_x \in (a, b)$ 使得

$$f(x) - N_n(x) = R_n(x) = \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x) \prod_{i=0}^n (x - x_i)$$

而

$$R_n(x) = f[x, x_0, x_1, \dots, x_n] \prod_{i=0}^n (x - x_i)$$

故有

$$f[x, x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x)$$



中国科学技术大学



输出形式如下：

N=5

Max Error of grid (1) : XXXXXXXXXXXXXXXXXXXX

Max Error of grid (2) : XXXXXXXXXXXXXXXXXXXX

## 算法

- 计算Newton多项式的值

for(i=1;i<=n;i++) !计算差商表

{

    for(j=n;j>=i;j--)

$y[j] = (y[j] - y[j-1]) / (x[j] - x[j-1]);$

}

fx=y[n]; !求Newton多项式的值

for(i=n;i>=1;i--)

{

$fx = y[i-1] + (x - x[i-1])fx;$

}

# Newton形式与差商的推广

- 为了简化记号, 把插值结点重记为  $t_0, \dots, t_m$ , 其中  $t_0 = t_1 = \dots = t_{k_1-1} = x_0, \dots$
- 记  $f$  在结点  $t_0, t_1, \dots, t_m$  上次数不超过  $m$  的插值多项式的  $x^m$  项系数为  $f[t_0, \dots, t_m]$ .

## Theorem (Newton插值多项式定理)

满足插值条件的多项式可以写为

$$p(x) = \sum_{j=0}^n f[x_0, \dots, x_j] \prod_{i=0}^{j-1} (x - x_i)$$

证明：归纳法。



中国科学技术大学

# 高阶差商的性质

- 差商是结点的对称函数
- $f[x_0, \dots, x_0] = f^{(n)}(x_0)/n!$
- 设  $x_0 \leq x_1 \leq \dots \leq x_n$ ,

$$f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \begin{cases} \frac{f[x_1, x_2, \dots, x_n] - f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0} & x_n \neq x_0 \\ \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} & x_n = x_0 \end{cases}$$

- 消去性质:  $f[x_0, \dots, x_n] = \{(x - x_{n+1})f(x)\}[x_0, \dots, x_n, x_{n+1}]$
- Leibnitz法则:

$$(fg)[x_0, \dots, x_n] = \sum_{k=0}^n f[x_0, \dots, x_k]g[x_k, \dots, x_n]$$

# Hermite 插值问题

Hermite插值指的是对一个函数在一组结点上的函数值和导数值进行插值。

给定函数 $f$ 以及结点 $x_0, \dots, x_n$ , 求多项式 $p$ :

$$p^{(j)}(x_i) = f^{(j)}(x_i), \quad j = 0, 1, i = 0, \dots, n$$

- 多项式插值空间的维数,
- 共有 $2(n+1)$ 个条件
- 多项式最高次数为 $2n+1$



中国科学技术大学



# Hermite 插值问题 (续)

$$H(x) = \sum_{i=0}^n h_i(x)f(x_i) + \sum_{i=0}^n g_i(x)f'(x_i)$$

问题变为求解插值基函数  $\{h_i(x)\}_i^n, \{g_i(x)\}_i^n \in P^{2n+1}(x)$ , 满足

$$\begin{cases} h_i(x_j) = \delta_{ij} \\ h'_i(x_j) = 0 \end{cases}, \quad \begin{cases} g_i(x_j) = 0 \\ g'_i(x_j) = \delta_{ij} \end{cases},$$

	$h_0$	$\cdots$	$h_n$	$g_0$	$\cdots$	$g_n$
$x_0$	1	$\cdots$	0	0	$\cdots$	0
$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$
$x_n$	0	$\cdots$	1	0	$\cdots$	0
$x'_0$	0	$\cdots$	0	1	$\cdots$	0
$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$
$x'_n$	0	$\cdots$	0	0	$\cdots$	1

# Hermite 插值基函数

$$h_i(x) = \left( 1 - 2(x - x_i) \sum_{i \neq j} \frac{1}{x_i - x_j} \right) \ell_i^2(x)$$

$$g_i(x) = (x - x_i) \ell_i^2(x)$$

当取2个节点时的Hermite插值多项式基函数为

$$h_0(x) = \left( 1 - 2 \frac{x - x_0}{x_0 - x_1} \right) \left( \frac{x - x_1}{x_0 - x_1} \right)^2$$

$$h_1(x) = \left( 1 - 2 \frac{x - x_1}{x_1 - x_0} \right) \left( \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} \right)^2$$

$$g_0(x) = (x - x_0) \left( \frac{x - x_1}{x_0 - x_1} \right)^2$$

$$g_1(x) = (x - x_1) \left( \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} \right)^2$$

# Hermite插值

例 给定  $f(-1) = 0$ ,  $f(1) = 4$ ,  $f'(-1) = 2$ ,  $f'(1) = 0$ ,  
求Hermite插值多项式, 并计算  $f(0.5)$   
解:

$$H_3(x) = h_0(x) \cdot 0 + h_1(x) \cdot 4 + g_0(x) \cdot 2 + g_1(x) \cdot 0$$

只需计算  $h_1(x)$  和  $g_0(x)$

$$h_1(x) = \left(1 - 2\frac{x-1}{1+1}\right) \left(\frac{x+1}{1+1}\right)^2 = \frac{1}{4}(2-x)(x+1)^2$$

$$g_0(x) = (x+1) \left(\frac{x-1}{-1-1}\right)^2 = \frac{1}{4}(x+1)(x-1)^2$$

$$H_3(x) = (2-x)(x+1)^2 + \frac{1}{2}(x+1)(x-1)^2$$

$$H_3(0.5) = 3.5625$$



中国科学技术大学

## Theorem (Hermite插值误差估计定理)

若  $f \in C^{2n+2}[a, b]$ ,  $[a, b]$  内的插值结点为  $x_0, \dots, x_n$ ,  $p(x)$  为相应的 Hermite 插值多项式,  $\deg p \leq 2n + 1$ , 则对于任意  $x \in [a, b]$ , 存在  $\xi_x \in (a, b)$  使得

$$f(x) - p(x) = \frac{f^{(2n+2)}(\xi_x)}{(2n+2)!} \prod_{i=0}^n (x - x_i)^2$$

证明方法与无重结点的多项式插值误差估计定理完全类似。

# Hermite 插值问题推广

给定函数 $f$ 以及结点 $x_0, \dots, x_n$ , 求多项式 $p$ :

$$p^{(j)}(x_i) = f^{(j)}(x_i), \quad j = 0, \dots, k_i - 1, i = 0, \dots, n$$

## Theorem (Hermite插值定理)

存在唯一的次数不超过 $m = k_0 + \dots + k_n - 1$ 的多项式满足上述插值条件。

证明：通过在幂基 $\{1, x, \dots, x^m\}$ 下待定多项式的系数，得到一个线性方程组 $Au = b$ , 其中 $A$ 为 $(m+1) \times (m+1)$ 阶矩阵(称为广义Vandermonde矩阵). 为证其有唯一解，只要证 $Au = 0$ 仅有零解，即满足 $p^{(j)}(x_i) = 0$ 的次数不超过 $m$ 的多项式只能是零多项式。这可以通过统计 $p$ 的零点数得证。 □



中国科学技术大学