

《数值计算方法》课程



插值

(拉格朗日插值)

胡建芳

(研究方向：计算机视觉)

<http://sdcs.sysu.edu.cn/content/5143>

计算机学院

插值

■ 插值与拟合

它们共同的**数学模型**是：已知若干个点处的函数值（近似），如何恢复这个函数？

- 1, 通过有限个点的函数有无穷多个。因此，想要得到非常精确的函数是不可能的。
- 2, 只能找一个原来函数的近似函数。这样，可以找一个性质“**好**”的，形式上熟悉的近似函数；

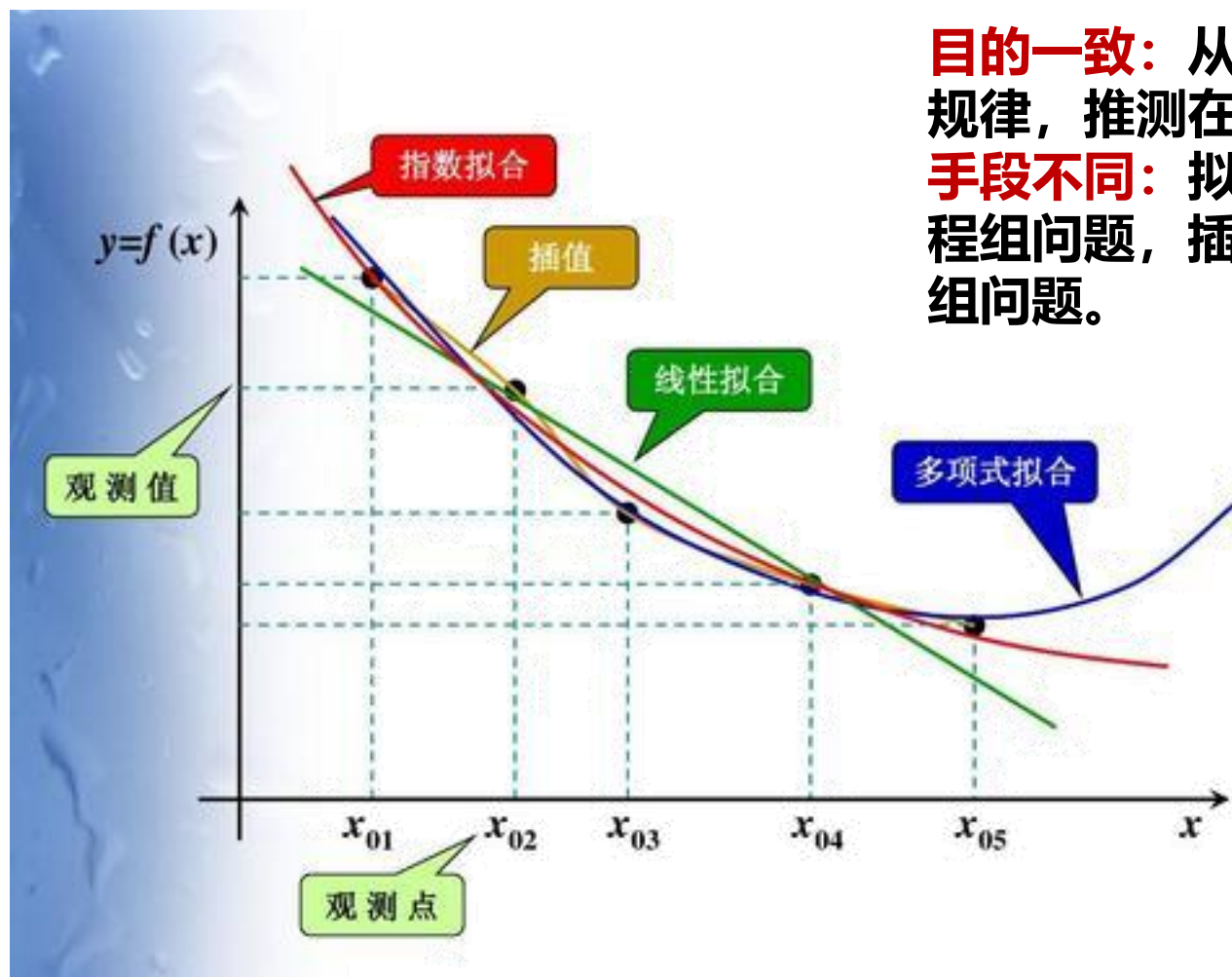
拟合：找一个“**简单**”函数，尽可能接近已知点的函数值。

-----点多，函数简单，解矛盾方程组

插值：找“**简单**”函数的组合，经过已知点的函数值。

插值

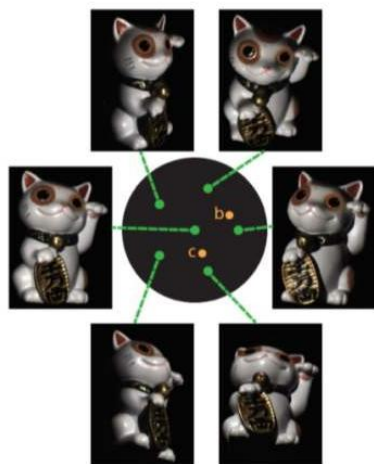
■ 插值与拟合



目的一致：从离散观测点中找数据规律，推测在任意一个点的值；
手段不同：拟合是一次性解矛盾方程组问题，插值是分段解一般方程组问题。

插值

■ 插值有什么用

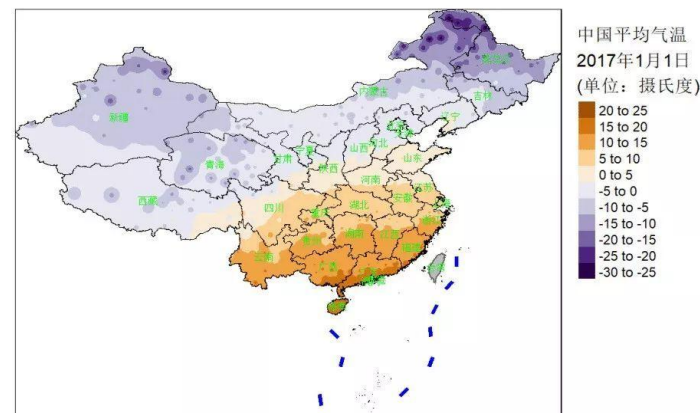


(a) Six input images



Appearance from novel viewpoints (b,c)

计算机图形
学与可视化



图像处理
计算机视觉
计算摄影学

不仅仅这些，
还有很多.....

插值

■ 插值定义

定义 1.

$\{x_i\}_{i=0}^n$ 是 $n+1$ 个互不相同的点, 函数 $f(x)$ 在这些节点上的函数值为 $f(x_i)$, Φ 是已知的函数类(函数空间)。若 Φ 中存在一个函数 $g(x)$, 使得

$$g(x_i) = f(x_i), i = 0, 1, \dots, n$$

则称 $g(x)$ 是 $f(x)$ 的一个 **插值函数**。 $f(x)$ 称为 **原函数**。 $\{x_i\}$ 称为 **插值节点**。

注意：与拟合的区别

找一个性质“好”的近似函数, 可以通过使用熟悉的函数类来得到。如:

1. 多项式 $P_n = \text{span}\{1, x, x^2, \dots, x^n\};$

2. 三角函数

$$S_n = \text{span}\{1, \cos x, \sin x, \cos 2x, \sin 2x, \dots, \cos nx, \sin nx\}$$

插值

■ 插值计算

设 $\Phi = \text{span}\{\phi_0(x), \dots, \phi_m(x)\}$ 是一个 $m+1$ 维的线性空间, 则

$$g(x) = a_0\phi_0(x) + \dots + a_m\phi_m(x)$$

想办法求出 a_0, \dots, a_m 即找到了 $g(x)$ 。

$$g(x_i) = a_0\phi_0(x_i) + \dots + a_m\phi_m(x_i) = f(x_i), i = 0, 1, \dots, n$$

写成矩阵形式, 有

$$\begin{pmatrix} \phi_0(x_0) & \phi_1(x_0) & \cdots & \phi_m(x_0) \\ \phi_0(x_1) & \phi_1(x_1) & \cdots & \phi_m(x_1) \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \phi_0(x_n) & \phi_1(x_n) & \cdots & \phi_m(x_n) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f(x_0) \\ f(x_1) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{pmatrix}$$

当 $m=n$, 且系数矩阵行列式不为0时, 可以算出唯一的插值函数

插值

■ 多项式插值

基函数为多项式

$P_n = \text{span}\{1, x, x^2, \dots, x_n\}$ 中找插值函数。由线性代数知识, 有

$$\begin{vmatrix} 1 & x_0 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & \cdots & x_1^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & x_n & \cdots & x_n^n \end{vmatrix} = \prod_{i,j=0, j>i}^n (x_j - x_i) \neq 0$$

这是一个Vandermonde行列式。因此, 有结论

定理 2.

$n + 1$ 个互不相同节点上的 n 次插值多项式存在且唯一。

插值

■ 多项式插值计算

基函数为多项式

设插值多项式是 $g(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$ ，由插值条件，可以得到线性方程组

$$\begin{cases} a_0 + a_1x_0 + \cdots + a_nx_0^n &= f(x_0) \\ a_0 + a_1x_1 + \cdots + a_nx_1^n &= f(x_1) \\ \cdots & \\ a_0 + a_1x_n + \cdots + a_nx_n^n &= f(x_n) \end{cases}$$

解方程，得到系数 a_0, \cdots, a_n 。

插值

■ 多项式插值计算

1. 需要解一个线性方程组,
2. Vandermonde矩阵是一个**病态矩阵**。当 n 比较大(> 10)时, 数值上的小扰动, 会带来明显的计算误差。
3. 当一个点处的函数值发现了变化, 需要重新求解整个线性方程组

需要另一种手段来得到插值多项式。

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

设插值多项式是

$$g(x) = f(x_0)l_0(x) + f(x_1)l_1(x) + \cdots + f(x_n)l_n(x)$$

其中 $l_i(x), i = 0, \cdots, n$ 是次数不超过 n 次的多项式。

1. 由插值的定义,

$$f(x_0) = g(x_0) = f(x_0)l_0(x_0) + f(x_1)l_1(x_0) + \cdots + f(x_n)l_n(x_0)$$

因此, 可以假定成立

$$l_0(x_0) = 1, l_i(x_0) = 0, i = 1, 2, \cdots, n$$

2. 类似地, 由

$$f(x_1) = g(x_1) = f(x_0)l_0(x_1) + f(x_1)l_1(x_1) + \cdots + f(x_n)l_n(x_1)$$

可以得到

$$l_0(x_1) = 0, l_1(x_1) = 1, l_i(x_1) = 0, i = 2, 3, \cdots, n$$

在当前点响应为1, 其余处响应为0

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

对 $i = 0, 1, \dots, n$, 由

$$f(x_i) = g(x_i) = f(x_0)l_0(x_i) + \dots + f(x_i)l_i(x_i) + \dots + f(x_n)l_n(x_i)$$

都有

$$l_i(x_i) = 1, l_j(x_i) = 0, j = 0, 1, \dots, j-1, j+1, \dots, n$$

可以得到如下的表

	$l_0(x)$	$l_1(x)$	\dots	$l_n(x)$
x_0	1	0	\dots	0
x_1	0	1	\dots	0
\vdots	\vdots	\vdots		\vdots
x_n	0	0	\dots	1

可以看出, 函数 $l_i(x)$ 满足 $l_i(x_j) = \delta_{ij} = \begin{cases} 1, & i = j \\ 0, & i \neq j \end{cases}$

在当前点响应为1, 其余处响应为0

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

$l_i(x)$ 有零点 $x_0, x_1, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n$, 因此有

$$l_i(x) = a_i(x - x_0) \cdots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \cdots (x - x_n)$$

其中 a_i 是某个实数。又 $l_i(x_i) = 1$, 即

$$a_i(x_i - x_0) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \cdots (x_i - x_n) = 1$$

解得

$$a_i = \frac{1}{(x_i - x_0) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \cdots (x_i - x_n)}$$

得到

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

在当前点响应为1, 其余处响应为0

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

定义 2.

称

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

为Lagrange基函数。

插值函数

$$f(x_0)l_0(x) + f(x_1)l_1(x) + \cdots + f(x_n)l_n(x)$$

为Lagrange插值, 记为 $L_n(x)$ 。

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

例 2. 给出两点的线性Lagrange插值多项式

解. 依题意, 设节点是 x_0, x_1 , 则

$$L_1(x) = f(x_0) \frac{x - x_1}{x_0 - x_1} + f(x_1) \frac{x - x_0}{x_1 - x_0}$$

线性插值

例 3. 给出三个节点 $(x_0, f(x_0)), (x_1, f(x_1)), (x_2, f(x_2))$ 上的2次Lagrange插值多项式

解. 3个Lagrange插值基函数是

$$l_0(x) = \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)}$$

$$l_1(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_2)}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)}$$

$$l_2(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)}$$

抛物插值

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

求过点(1, 3), (2, 2), (3, 4)的插值多项式。

解. 插值节点是1, 2, 3, 因此Lagrange插值基函数是

$$l_0(x) = \frac{(x-2)(x-3)}{(1-2)(1-3)}$$

$$l_1(x) = \frac{(x-1)(x-3)}{(2-1)(2-3)}$$

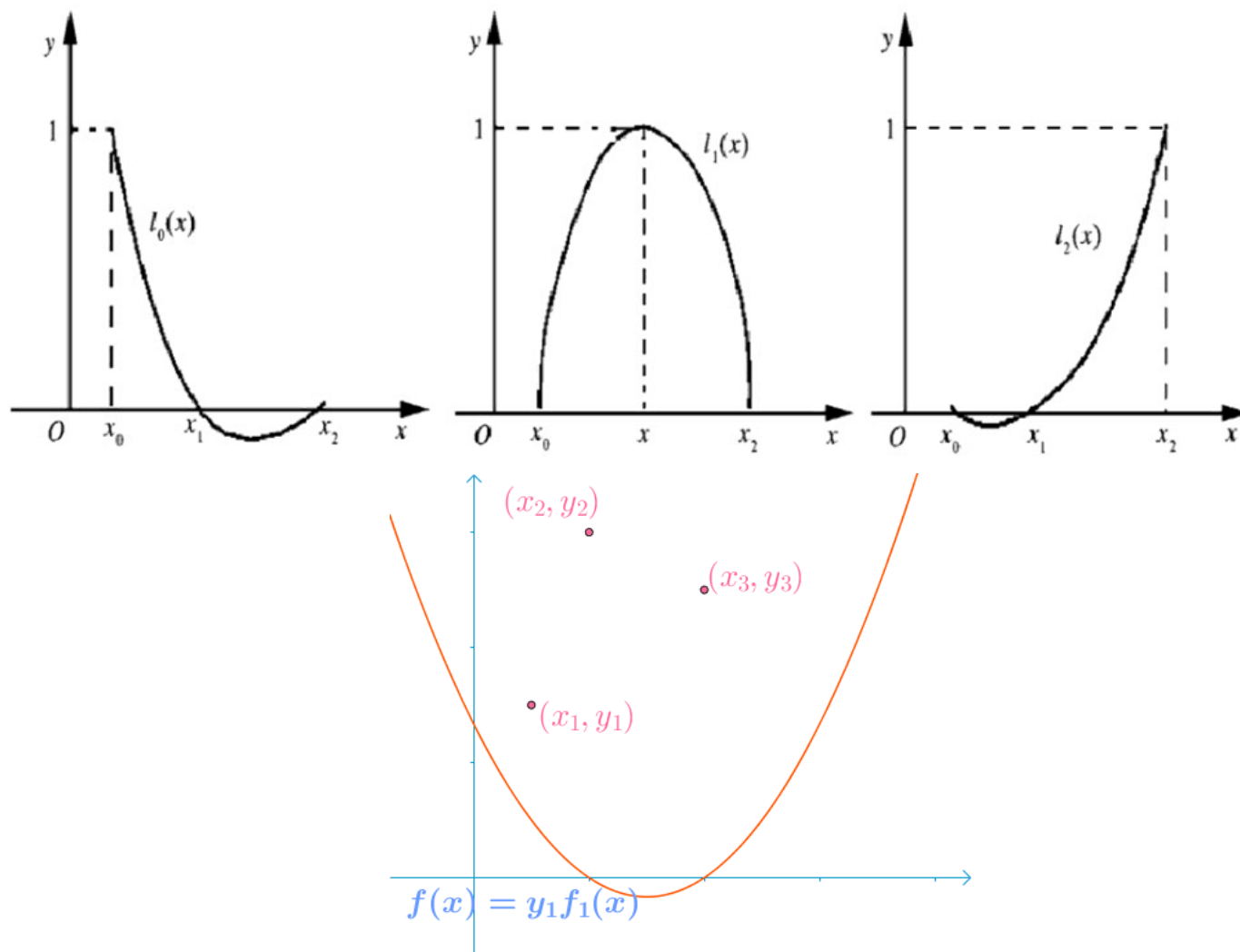
$$l_2(x) = \frac{(x-1)(x-2)}{(3-1)(3-2)}$$

因此, 插值函数为

$$g(x) = 3 \frac{(x-2)(x-3)}{(1-2)(1-3)} + 2 \frac{(x-1)(x-3)}{(2-1)(2-3)} + 4 \frac{(x-1)(x-2)}{(3-1)(3-2)}$$

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值



插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

已知 $\sqrt{4}=2, \sqrt{9}=3, \sqrt{16}=4$ 求 $\sqrt{7}$

解 取 $x_0=4, y_0=2, x_1=9, y_1=3, x_2=16, y_2=4$.

(1) 线性插值:

取 $x_0=4, x_1=9$

$$L_1(x) = \frac{x-9}{4-9} \times 2 + \frac{x-4}{9-4} \times 3$$

$$\sqrt{7} \approx L_1(7) = \frac{2}{5}(9-7) + \frac{3}{5}(7-4) = \frac{13}{5} = 2.6$$

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

已知 $\sqrt{4}=2, \sqrt{9}=3, \sqrt{16}=4$ 求 $\sqrt{7}$

(2) 抛物插值:

取 $x_0=4, x_1=9, x_2=16$

$$\begin{aligned}\sqrt{7} &\approx L_2(7) \\ &= \frac{(7-9)(7-16)}{(4-9)(4-16)} \times 2 + \frac{(7-4)(7-16)}{(9-4)(9-16)} \times 3 + \frac{(7-4)(7-9)}{(16-4)(16-9)} \times 4\end{aligned}$$

$$= 2.6286$$

$$(\sqrt{7} \approx 2.6458)$$

插值

■ 多项式插值: 拉格朗日插值

可以看到

- $L_n(x)$ 是一个次数不超过 n 次的多项式,
- 由插值多项式的存在唯一性知, $L_n(x)$ 与待定系数法得到的多项式是一样的, 而它避开了求解一个病态的线性方程组。
- 当节点不变化时, Lagrange插值基函数也不会改变。

节点变化时, 拉格朗日插值是否需要重新计算?

- 1, 节点的 x 坐标变化
- 2, 节点的个数变化, 如增加一个或减少一个

插值

■ 分段拉格朗日插值

1. 分段线性插值的构造

设插值节点为 x_i , 函数值为 y_i , $i=0,1,2,\dots,n$

$h_i=x_{i+1}-x_i$, $i=0,1,2,\dots,n-1$,

任取两个相邻的节点 x_k , x_{k+1} , 形成一个插值区间 $[x_k, x_{k+1}]$,

构造Lagrange线性插值

$$L_1^{(k)}(x) = y_k l_k(x) + y_{k+1} l_{k+1}(x) \quad k=0,1,2,\dots,n-1$$

$$= y_k \frac{x - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}} + y_{k+1} \frac{x - x_k}{x_{k+1} - x_k}$$

插值

■ 分段拉格朗日插值

$$L_1(x) = \begin{cases} L_1^{(0)}(x) & x_0 \leq x < x_1 \\ L_1^{(1)}(x) & x_1 \leq x < x_2 \\ \vdots & \vdots \\ L_1^{(n-1)}(x) & x_{n-1} \leq x \leq x_n \end{cases}$$

显然 $L_1(x_i) = y_i \quad i=0,1,2,\dots,n$

我们称由上式构成的插值多项式 $L_1(x)$ 为分段线性Lagrange插值多项式。

插值

■ 分段拉格朗日插值

设 $x = x^*$ 为插值点

若 $x_k \leq x^* \leq x_{k+1}$

则 $y^* = L_1(x^*) = L_1^{(k)}(x^*)$

内插

$$= y_k \frac{x^* - x_{k+1}}{x_k - x_{k+1}} + y_{k+1} \frac{x^* - x_k}{x_{k+1} - x_k}$$

若 $x^* \leq x_0$

外插

$$\text{取 } y^* = L_1(x^*) = L_1^{(0)}(x^*) = y_0 \frac{x^* - x_1}{x_0 - x_1} + y_1 \frac{x^* - x_0}{x_1 - x_0}$$

若 $x^* \geq x_n$

外插

$$\text{取 } y^* = L_1(x^*) = L_1^{(n-1)}(x^*) = y_{n-1} \frac{x^* - x_n}{x_{n-1} - x_n} + y_n \frac{x^* - x_{n-1}}{x_n - x_{n-1}}$$

插值

■ 分段拉格朗日插值

分段线性插值 $y = L_1(x)$ 的图象
实际上是连接点 (x_k, y_k) ,
 $i = 0, 1, \dots, n$ 的一条折线

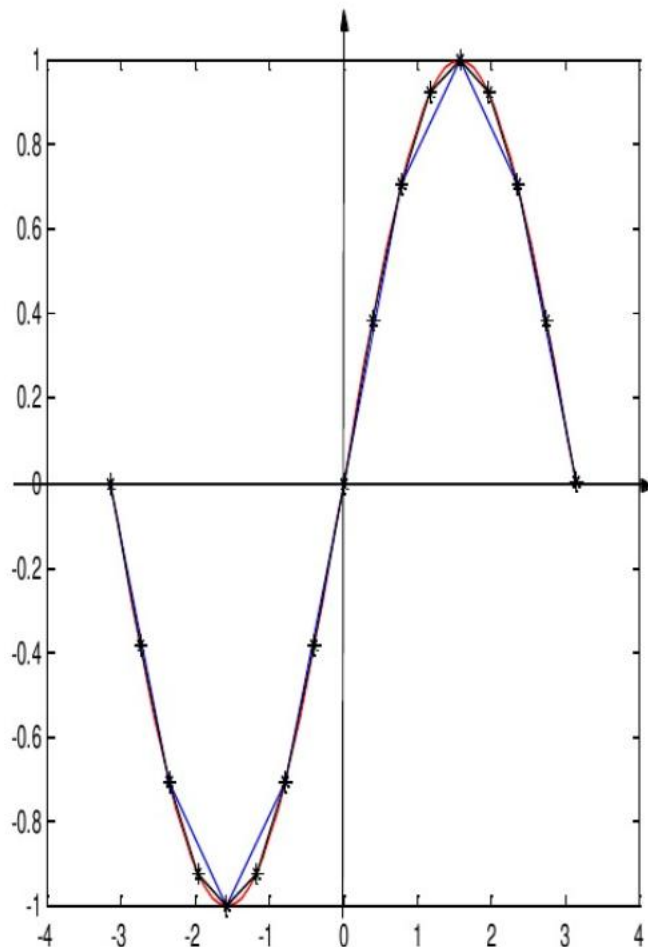
故也称**折线插值**，如右图：

但曲线的光滑性较差，
且在节点处有尖点。

如果增加节点的数量，减小
步长，会改善插值效果。

因此 若 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 上连续

则 $\lim_{h \rightarrow 0} L_1(x) = f(x)$



插值

■ 分段拉格朗日插值

1. 分段二次插值的构造

设插值节点为 x_i , 函数值为 y_i , $i=0,1,2,\dots,n$

$h_i=x_{i+1}-x_i$, $i=0,1,2,\dots,n-1$,

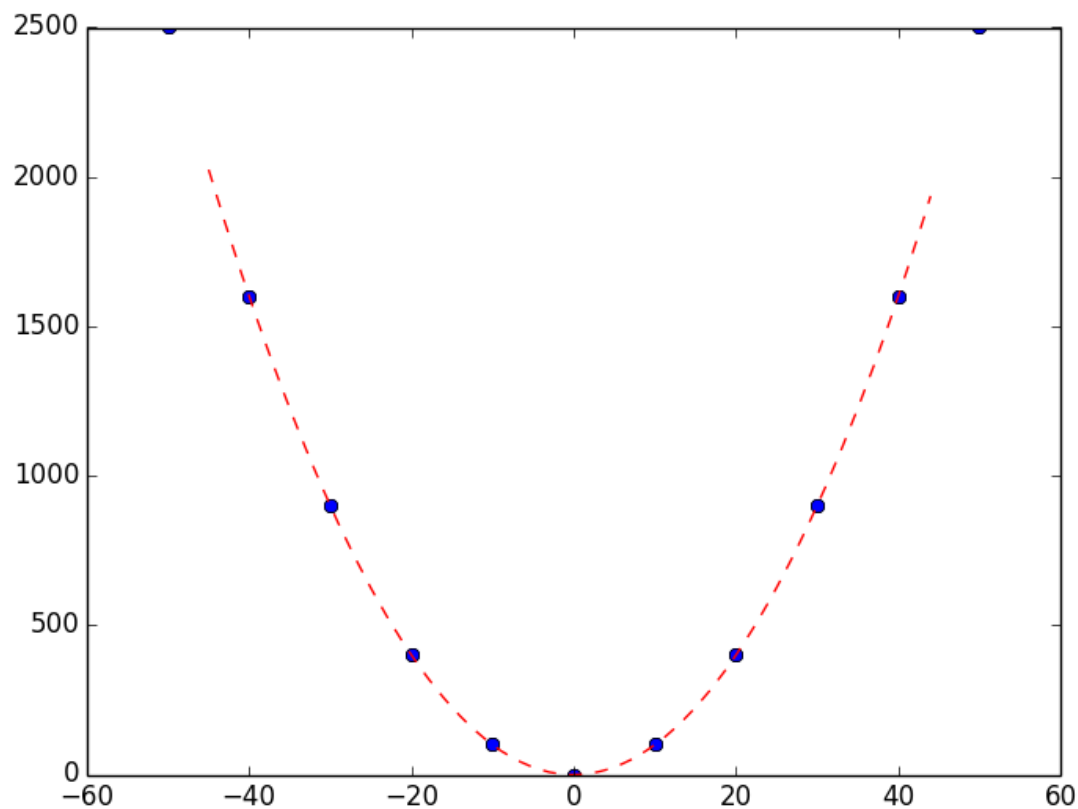
任取三个相邻的节点 x_{k-1} , x_k , x_{k+1} , 以 $[x_{k-1}, x_{k+1}]$ 为插值区间构造二次Langrange插值多项式:

$$L_2^{(k)}(x) = y_{k-1}l_{k-1}(x) + y_k l_k(x) + y_{k+1}l_{k+1}(x)$$

$$L_2^{(k)}(x) = y_{k-1} \frac{(x-x_k)(x-x_{k+1})}{(x_{k-1}-x_k)(x_{k-1}-x_{k+1})} + y_k \frac{(x-x_{k-1})(x-x_{k+1})}{(x_k-x_{k-1})(x_k-x_{k+1})} \\ + y_{k+1} \frac{(x-x_{k-1})(x-x_k)}{(x_{k+1}-x_{k-1})(x_{k+1}-x_k)} \quad k=1,2,\dots,n-1$$

插值

■ 分段拉格朗日插值



拟合

■ 作业:

1. 设 $f(x)$ 在各节点处的数据为

i	0	1	2	3	4	5
x_i	0.30	0.40	0.55	0.65	0.80	1.05
y_i	0.30163	0.41075	0.57815	0.69675	0.87335	1.18885

求 $f(x)$ 在 $x = 0.36, 0.42, 0.75, 0.98, 1.1$ 处的近似值
(用分段线性、二次插值)

2. 证明拉格朗日插值基函数是线性无关的。

课外阅读：朗格朗日插值的误差估计

插值

■ 插值余项:

定义 若在 $[a,b]$ 上用 $L_n(x)$ 近似 $f(x)$, 则其截断误差

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x)$$

称**插值多项式的余项**。

定理 设 $f(x)$ 在 $[a,b]$ 上具有 n 阶连续导数, 且

$f^{(n+1)}(x)$ 存在, 节点 $a \leq x_0 < x_1 < \dots < x_n \leq b$,

$L_n(x)$ 是满足条件 $L_n(x_j) = y_j \quad (j = 0, 1, 2, \dots, n)$ 的插值多项式, 则对任何 $x \in [a, b]$, 插值余项

$$R_n(x) = f(x) - L_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$

其中

$$\omega_{n+1}(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) \quad \xi \in [a, b]$$

THE END

谢谢张瑞老师的PPT