# 第三章重点 (多项式插值)

# 样本点插值拟合方法

• 拉格朗日插值法(Lagrange interpolation)的计算

给定n个样本点 $(x_1,y_1),\ldots,(x_n,y_n)$ , 那么我们可以用 $y_1L_1(x)+\cdots+y_nL_n(x)$ 来拟合这n个点,其形式为,其中:

- 。  $L_k(x)$ 是一个多项式
- $\circ L_k(x_k) = 1$

0

。 当 $j \neq k$ 时, $L_k(x_i) = 0$ 

$$L_k(x) = rac{(x-x_1)\cdots(x-x_{k-1})\overline{(x-x_k)}(x-x_{k+1})\cdots(x-x_n)}{(x_k-x_1)\cdots(x_k-x_{k-1})\overline{(x_k-x_k)}(x_k-x_{k+1})\cdots(x_k-x_n)} \ = rac{\prod_{j=1,j
eq k}^n(x-x_j)}{\prod_{j=1,j
eq k}^n(x_k-x_j)}$$

因此, 拉格朗日插值多项式的结果可以表示为:

$$P(x) = y_1 L_1(x) + \dots + y_n L_n(x)$$
  
=  $\sum_{k=1}^{n} y_k \frac{\prod_{j=1, j \neq k}^{n} (x - x_j)}{\prod_{j=1, j \neq k}^{n} (x_k - x_j)}$ 

- 证明插值多项式的存在性(Existence)与唯一性(Uniqueness)
  - 。 **存在性Existence**:证明令 $(x_1,y_1),\cdots,(x_n,y_n)$ 为n个对应不同 $x_i$ 的点,有且仅有一个n-1或更少阶的多项式P(x)满足当 $i=1,\cdots,n$ 时  $P(x_i)=y_i$ 
    - 证明:  $令(x_1,y_1),\cdots,(x_n,y_n)$ 为n个点对应不同的 $x_i$ , 令 P(x)为这些点的拉格朗日插值多项式(要求写出上面的拉格朗日多项式的表示),那么P(x)拟合了这些点,即当 $1 \le i \le n$ 时, $P(x_i) = y_i$
  - 。 **唯一性Uniqueness**:证明一个n阶的多项式 $P_n(x)$ 有至多n个零点,除非 $P_n(x)\equiv 0$ 
    - P(x)和Q(x)为任意两个多项式,它们的阶数均 $\leq n-1$ 且拟合了所有n个点 令H(x)=P(x)-Q(x)也是一个多项式,它的阶数同样 $\leq n-1$ ,那么当 $i=1,\cdots,n$ 时,其满足 $H(x_i)=0$ ,即H(x)有n个零点 因此 $H(x)\equiv 0$ ,P(x)=Q(x),唯一性得证
- 牛顿差分(Newton's divided difference)方法计算
  - 差分定义:

 $f[x_1 \ldots x_n]$ : 拟合 $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$ 这些点的n-1阶多项式的**系数** 

推论

Base case: 
$$f[x_j]=y_j$$
 for  $j=1,\cdots,n$  Inductive step:  $f[x_i\cdots x_j]=rac{f[x_{i+1}\cdots x_j]-f[x_i\cdots x_{j-1}]}{x_i-x_i}$ 

○ 公式:

$$P(x) = f[x_1] + f[x_1x_2](x - x_1) \ + f[x_1x_2x_3](x - x_1)(x - x_2) \ + \cdots \ + f[x_1 \dots x_n](x - x_1) \cdots (x - x_{n-1})$$

$$P(x) = f[x_1] + \sum_{i=2}^n \left\{ f[x_1 \dots x_i] \prod_{j=1}^{i-1} (x-x_j) 
ight\}$$

## 插值误差

- 插值误差公式的证明
  - 。 插值误差公式定义:
    - 记f(x)为n+1阶连续可微函数
    - 拟合n个点 $(x_1, f(x_1)), \ldots, (x_n, f(x_n))$ 的插值多项式记作P(x)
    - 插值误差为:

$$f(x) - P(x) = rac{(x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n)}{n!} f^{(n)}(c)$$

其中 $\min\{x, x_1, \ldots, x_n\} \le c \le \max\{x, x_1, \ldots, x_n\}$ 

。 证明:

■ 假设我们已经有了一个n-1阶的插值多项式 $P_{n-1}(t)$ ,它在n-1个点 $x_1,x_2,\ldots,x_{n-1}$ 上与函数f相等。接下来,我们考虑加入一个新的插值点x,得到新的n阶插值多项式:

$$P_n(t) = P_{n-1}(t) + f[x_1 \dots x_n x](t - x_1) \dots (t - x_n)$$

■ 在x这个额外的点上, $P_n(x) = f(x)$ 。由此得到:

$$f(x)=P_{n-1}(x)+f[x_1\ldots x_nx](x-x_1)\ldots (x-x_n)$$

这个公式对所有的x都成立。

■ 定义一个辅助函数h(t):

$$h(t) = f(t) - P_{n-1}(t) - f[x_1 \dots x_n x](t - x_1) \dots (t - x_n)$$

注意, E(x) 在E(x) 在E(x) 注意, E(x) 在E(x) 在E(x) 注意, E(x) 在E(x) 注意, E(x) 在E(x) 注意, E(x) 在E(x) 注意, E(x) E(

- 根据**罗尔定理(Rolle's theorem)**,在 $x, x_1, \ldots, x_n$ 这n+1个点之间,必然存在n个点,使得在这些点上h'(t)=0。继续这个逻辑,可以找到更多的点,直到最终存在一个点c,在这个点上 $h^{(n)}(c)=0$ 。
- 由于 $P_{n-1}(t)$ 是一个n-1阶多项式,其n阶导数为0,因此有:

$$h^{(n)}(t)=f^{(n)}(t)-n!f[x_1\dots x_nx]$$

将c代入上式,得到:

$$f[x_1 \dots x_n x] = rac{f^{(n)}(c)}{n!}$$

最后,根据之前得到的公式,我们有:

$$f(x) = P_{n-1}(x) + rac{f^{(n)}(c)}{n!}(x-x_1)(x-x_2)\cdots(x-x_n)$$

- 龙格现象
  - 。 插值次数越高,插值结果越偏离原函数的现象称为龙格现象
    - 一般情况下,多项式的次数越多,利用的数据就越多,而预测也就越准确
    - 但Runge在研究多项式插值的时候,发现有的情况下,并非取节点越多,多项式就越精确。例如 $f(x)=rac{1}{1+25x^2}$ ,它的插值函数在两个端点处发生剧烈的波动,造成较大的误差
- 切比雪夫点计算
  - 。 在区间[-1,1]中,切比雪夫点 $x_i = \cos \frac{(2i-1)\pi}{2n}$ , $i=1,\ldots,n$
- 切比雪夫的误差
  - 。 具有n个切比雪夫点的坐标可以通过n次切比雪夫多项式求实根得到,n次切比雪夫多项式表示为 $T_n(x) = \cos(n \arccos x)$
  - 。定理·
    - $\max_{-1 \le x \le 1} |(x-x_1)\cdots(x-x_n)|$ 的最小值为 $\frac{1}{2^{n-1}}$ 
      - **证明**: 利用反证法,记 $P_n(x)$ 为一个一元多项式,设想它是一个比切比雪夫多项式更好的插值点寻找公式,满足当 $-1 \le x \le 1$ 时,  $|P_n(x)| < \frac{1}{2^{n-1}}$ ,记 $f_n(x) = P_n(x) \frac{T_n(x)}{2^{n-1}}$ 。
        - = 当 $0 \le 2k \le n$ ,  $x = \cos rac{2k\pi}{n}$ 时,  $f_n(x) < 0$ , 因为 $T_n(x) = 1$
        - 当 $0 \leq 2k+1 \leq n$ , $x=\cosrac{(2k+1)\pi}{n}$ 时, $f_n(x)>0$ ,因为 $T_n(x)=-1$

根据中值定理, $f_n(x)$ 有至少n个根,换句话说, $\deg(f_n) \leq n-1$ ,又根据代数的基本定理, $f_n(x)$ 有至多n-1个根,与前面证明得出的结果矛盾,因此 $|P_n(x)| \geq \frac{1}{2^{n-1}}$ 

- $\blacksquare$  当 $x_i$ 为切比雪夫点时,**枚举数enumerator**达到最小值
  - **证明**:根据切比雪夫多项式, $(x-x_1)\cdots(x-x_n)=(x-\cos\frac{\pi}{2n})\cdots(x-\cos\frac{(2n-1)\pi}{2n})=\frac{T_n(x)}{2^{n-1}}$ ,因为上述第一条定理且已知 $|T_n(x)|\leq 1$ ,因此第二条定理得证
- 切比雪夫的6个性质证明
  - 。 切比雪夫多项式的递归表示法可以表示为 $T_n(x)=egin{cases}1&n=0\\x&n=1\\2xT_{n-1}(x)-T_{n-2}(x)&n>1\end{cases}$
  - 。 **6个性质**分别为:
  - i.  $\deg(T_n) = n$
  - ii. The leading coefficient of  $T_n$  is  $2^{n-1}$  for  $n \geq 1$
  - iii.  $T_n(1)=1$  and  $T_n(-1)=(-1)^n$
  - iv.  $|T_n(x)| \leq 1$  for  $-1 \leq x \leq 1$
  - v. All zeros of  $T_n(x)$  are in [-1,1]  $(x=\cosrac{(2i-1)\pi}{2n}$  for  $1\leq i\leq n$ )

vi.  $T_n(x)$  alternates between -1 and 1 a total of n+1 times. For  $0 \le i \le n$ ,  $T_n(\cos\frac{i\pi}{n}) = \begin{cases} -1 & i \text{ is odd } \\ 1 & i \text{ is even} \end{cases}$ 

#### 证明性质1:

■ Base case (n=0 and n=1):  $\deg(T_0(x))=\deg(1)=0$  and  $\deg(T_1(x))=\deg(x)=1$  Inductive step (n>1):  $\deg(T_n)=\deg(2xT_{n-1}(x)-T_{n-2}(x))=\deg(T_{n-1}(x))+1$  By the induction assumption,  $\deg(T_{n-1}(x))=n-1$  Hence,  $\deg(T_n)=n-1+1=n$ 

#### 证明性质2:

- 记leading coefficient为lc
- Base case (n=1 and n=2):  $\operatorname{lc}(T_1(x)) = \operatorname{lc}(x) = 1 \text{ and } \operatorname{lc}(T_2(x)) = \operatorname{lc}(2x^2-1) = 2$  Inductive step (n>1):  $\operatorname{lc}(T_n) = \operatorname{lc}(2xT_{n-1}(x)-T_{n-2}(x)) = 2 \cdot \operatorname{lc}(T_{n-1}(x))$  By the induction assumption,  $\operatorname{lc}(T_{n-1}(x)) = 2^{n-2}$  Hence,  $\operatorname{lc}(T_n) = 2 \cdot 2^{n-2} = 2^{n-1}$

#### ○ 证明性质3:

■ Base case (n=1 and n=2):  $T_1(1)=1$ ,  $T_1(-1)=-1 \text{ and } T_2(1)=2T_1(1)-T_0(1)=1$ ,  $T_2(-1)=2\times (-1)T_1(-1)-T_0(-1)=1$  Inductive step (n>2):

$$T_{n+1}(1) = 2 \times 1 \times T_n(1) - T_{n-1}(1) = 2 - 1 = 1$$

$$T_{n+1}(-1) = 2 \times (-1) \times T_n(-1) - T_{n-1}(-1)$$

$$= -2 \times (-1)^n - (-1)^{n-1}$$

$$= (-1)^{n-1} \times (1)$$

$$= (-1)^{n+1}$$

Hence,  $T_n(1) = 1$  and  $T_n(-1) = (-1)^n$ 

#### ∘ 证明性质4:

- $\Rightarrow y = \arccos x$ , 那么 $x = \cos y$
- lacksquare Base case (n=0 and n=1):
  - $T_0(x) = 1 = \cos(0 \times \arccos(x))$
  - $T_1(x) = x = \cos(1 \times \arccos(x))$

### Inductive step

$$\begin{split} T_{n+1}(x) &= 2xT_n(x) - T_{n-1}(x) \\ &= 2x\cos ny - \cos((n-1)y) \\ &= 2x\cos ny - \cos ny\cos y - \sin ny\sin y \\ &= 2\cos y\cos ny - \cos ny\cos y - \sin ny\sin y \\ &= \cos ny\cos y - \sin ny\sin y \\ &= \cos((n+1)y) \\ &= \cos((n+1)\arccos x) \end{split}$$

Therefore,  $T_n(x) = \cos(n \arccos x), |T_n(x)| = |\cos(n \arccos x)| \le 1, \text{ for } -1 \le x \le 1$ 

#### ○ 证明性质5:

■ 根据上面的证明性质4可知 $T_n(x)=\cos(n\arccos x)$ ,令 $T_n(x)=0$ ,得到括号内的值 $n\arccos x=(i-\frac{1}{2})\pi$ , $i\in Z$ ,移项变形可得  $x=\cos\frac{2i-1}{2n}\pi$ ,因此 $T_n(x)$ 的所有零点都在区间[-1,1]内

### ○ 证明性质6:

• 根据 $T_n(x) = \cos(n \arccos x)$ , 当 $0 \le i \le n$ 时,

$$T_n(\cos rac{i\pi}{n}) = \cos i\pi$$
 
$$= \begin{cases} \cos \pi = -1 & i ext{ is odd} \\ \cos 2\pi = 1 & i ext{ is even} \end{cases}$$

- 根据不同区间计算切比雪夫点
  - 。 切比雪夫点的原公式只能套用在区间[-1,1]中,如果 $[a,b] \neq [-1,1]$
  - 。 我们可以将[-1,1]区间拉伸为 $\frac{b-a}{2}$ 倍
  - 。 将原来的零点移动至[a,b]区间的中点,即 $\dfrac{b+a}{2}$
  - 。此时切比雪夫点的计算公式就转变为

$$x_i=\frac{b-a}{2}\cos\frac{(2i-1)\pi}{2n}+\frac{b+a}{2}\ \text{for}\ 1\leq i\leq n$$
。此时 $|(x-x_1)\cdots(x-x_n)|\leq\frac{(b-a)^n}{2^{2n-1}}$ 在区间 $[a,b]$ 上满足