

# 数值分析

## 第三章：函数逼近

张亚楠<sup>1</sup>

苏州大学数学科学学院

March 6, 2020

---

<sup>1</sup>Email: ynzhang@suda.edu.cn

1. 函数逼近的基本概念
2. 正交多项式
3. 最佳一致逼近
4. 最佳平方逼近
5. 曲线最小二乘拟合
6. 最佳平方三角逼近(三角插值)

已知不共线三点 $\{f(x_j)\}_{j=0}^2$ , 如何确定一条可信的直线?

已知 $f(x)$ 属于某一个函数类 $A$ , 例如 $f(x) \in C[a, b]$ , 出于某种考虑, 希望找到简单函数  $p(x)$  属于集合  $B$ (例如 $p(x)$  是 $n$ 次多项式); 要求  $p(x)$  与  $f(x)$  在某种意义下误差最小?

已知不共线三点 $\{f(x_j)\}_{j=0}^2$ , 如何确定一条可信的直线?

已知 $f(x)$ 属于某一个函数类 $A$ , 例如 $f(x) \in C[a, b]$ , 出于某种考虑, 希望找到简单函数  $p(x)$  属于集合  $B$ (例如 $p(x)$  是 $n$ 次多项式); 要求  $p(x)$  与  $f(x)$  在某种意义下误差最小?

❶ 与插值有何区别?

已知不共线三点 $\{f(x_j)\}_{j=0}^2$ , 如何确定一条可信的直线?

已知 $f(x)$ 属于某一个函数类 $A$ , 例如 $f(x) \in C[a, b]$ , 出于某种考虑, 希望找到简单函数  $p(x)$  属于集合  $B$ (例如 $p(x)$  是 $n$ 次多项式); 要求  $p(x)$  与  $f(x)$  在某种意义下误差最小?

- ① 与插值有何区别?
- ② 如何定义误差最小? 函数间距离 ( $\|\cdot\|$ )

已知不共线三点 $\{f(x_j)\}_{j=0}^2$ , 如何确定一条可信的直线?

已知 $f(x)$ 属于某一个函数类 $A$ , 例如 $f(x) \in C[a, b]$ , 出于某种考虑, 希望找到简单函数  $p(x)$  属于集合  $B$ (例如 $p(x)$  是 $n$ 次多项式); 要求  $p(x)$  与  $f(x)$  在某种意义下误差最小?

- ❶ 与插值有何区别?
- ❷ 如何定义误差最小? 函数间距离 ( $\|\cdot\|$ )
- ❸ 定义距离之后, 问题变为: 给定集合 $A$ 中的一个点 $f$ , 在 $A$ 的子集 $B$ 中找一个点 $p$ , s.t.  $\|f - p\|$  取最小

已知不共线三点 $\{f(x_j)\}_{j=0}^2$ , 如何确定一条可信的直线?

已知 $f(x)$ 属于某一个函数类 $A$ , 例如 $f(x) \in C[a, b]$ , 出于某种考虑, 希望找到简单函数  $p(x)$  属于集合  $B$ (例如 $p(x)$  是 $n$ 次多项式); 要求  $p(x)$  与  $f(x)$  在某种意义下误差最小?

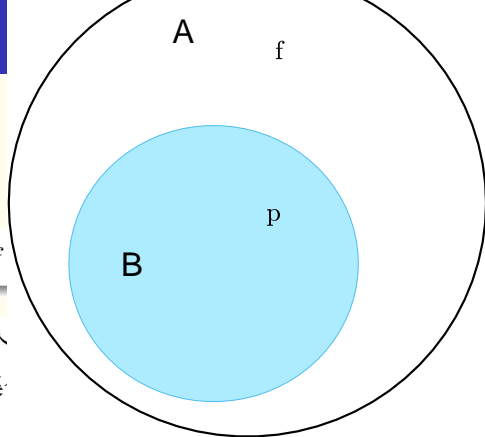
- ❶ 与插值有何区别?
- ❷ 如何定义误差最小? 函数间距离 ( $\|\cdot\|$ )
- ❸ 定义距离之后, 问题变为: 给定集合 $A$ 中的一个点 $f$ , 在 $A$ 的子集 $B$ 中找一个点 $p$ , s.t.  $\|f - p\|$  取最小
- ❹ 若存在, 如何给出?

已知不共线三点  $\{f(x_j)\}_{j=0}^2$ , 如何确定一条可信的直线?

已知  $f(x)$  属于某一个函数类  $A$ , 例如  $f(x) \in C[a, b]$ , 出于某种考虑, 希望找到简单函数  $p(x)$  属于集合  $B$  (例如  $p(x)$  是  $n$  次多项式); 要求  $p(x)$  与  $f(x)$  在某种意义下误差最小?

- ❶ 与插值有何区别?
- ❷ 如何定义误差最小? 函数间距离 ( $\|\cdot\|$ )
- ❸ 定义距离之后, 问题变为: 给定集合  $A$  中的一个点  $f$ , 在  $A$  的子集  $B$  中找一个点  $p$ , s.t.  $\|f - p\|$  取最小
- ❹ 若存在, 如何给出?





已知不共线三点 $\{f$

已知 $f(x)$ 属于某一个  
单函数  $p(x)$  属于集  
下误差最小?

考虑, 希望找到简  
;  $f(x)$  在某种意义

- 1 与插值有何区别?
- 2 如何定义误差最小? 函数间距离 ( $\|\cdot\|$ )
- 3 定义距离之后, 问题变为: 给定集合A中的一个点 $f$ , 在A的子集B中找一个点 $p$ , s.t.  $\|f - p\|$  取最小
- 4 若存在, 如何给出?

## ❶ $C_{[a,b]}$ 连续函数空间

①  $C_{[a,b]}$  连续函数空间

②  $C^p_{[a,b]}$  具有p阶连续导数的函数空间

- ①  $C_{[a,b]}$  连续函数空间
- ②  $C^p_{[a,b]}$  具有p阶连续导数的函数空间
- ③  $H^n$  次数不超过n的多项式空间

- ①  $C_{[a,b]}$  连续函数空间
- ②  $C_{[a,b]}^p$  具有p阶连续导数的函数空间
- ③  $H^n$  次数不超过n的多项式空间
- ④  $\mathbb{R}^n$  n维向量空间

## Example 1

设次数不超过 $n$ 次的多项式  $p(x) \in H^n$ , 则

$$p(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$$

它由坐标  $(a_0, a_1, \dots, a_n)$  唯一确定;  $\{1, x, x^2, \dots, x^n\}$  线性无关, 是  $H^n$  的一组基。

## Theorem 2

设  $f(x) \in C[a, b]$ , 则对任何  $\varepsilon$ , 总存在一个代数多项式  $p(x)$ , 使得

$$\max_{a \leq x \leq b} |f(x) - p(x)| < \varepsilon$$

## 回顾几个概念

线性赋范空间、内积空间；范数、内积；三角不等式；Cauchy-Schwarz不等式；

思考：距离和内积在逼近论里有何用处？

范数的定义: 正定性、齐次性、三角形不等式

连续函数空间  $C[a, b]$  常用范数

1) 连续(无穷)范数:  $\|f\|_c = \|f\|_\infty := \max_{a \leq x \leq b} |f(x)|$

2)  $L_p$  范数:  $\|f\|_p = \sqrt[p]{\int_a^b |f(x)|^p dx}$

有限维空间  $\mathbb{R}^n$  常用范数; 若  $x \in \mathbb{R}^n$

$$x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, \quad \|x\|_p = \sqrt[p]{\sum_{k=1}^n |x_k|^p}, \quad 1 \leq p \leq \infty$$



A Hilbert space  $\mathcal{H}$  is a real or complex inner product space that is also a complete metric space with respect to the distance function induced by the inner product.

- The inner product of a pair of elements is equal to the complex conjugate of the inner product of the swapped elements:

$$\langle x, y \rangle = \overline{\langle y, x \rangle}$$

- The inner product is linear in its first argument. For all complex numbers  $a$  and  $b$ ,

$$\langle ax_1 + bx_2, y \rangle = a\langle x_1, y \rangle + b\langle x_2, y \rangle$$

- The inner product of an element with itself is positive definite:

$$\langle x, x \rangle \geq 0$$

where the case of equality holds precisely when  $x = 0$ .

内积空间又是Banach空间(完备的距离空间)，即为Hilbert空间。

思考：H空间比起线性赋范空间有何优势？

Hilbert空间即可定义距离（长度）

$$\|x\| = \sqrt{(x, x)}$$

又可定义角度

$$\cos \theta = \frac{(x, y)}{\|x\| \cdot \|y\|}$$

有了距离，可以定义最佳逼近（距离最小）；有了角度，可以定义垂直（正交），直观上可以更好利用平面几何知识理解投影距离最小。

无穷范数:  $\|f\|_c = \|f\|_\infty := \max_{a \leq x \leq b} |f(x)|$

## Definition 3

带权内积的权函数: 设非负函数  $\rho(x)$  满足:

- ❶  $\int_a^b x^k \rho(x) dx$  存在且为有限值.
- ❷ 对非负连续函数  $g(x)$ , 如果  $\int_a^b g(x) \rho(x) dx = 0$ , 则  $g(x) \equiv 0$

连续函数的带权  $L^2$  内积及其范数

$$(f, g) = \int_a^b \rho(x) f(x) g(x) dx, \quad \|f\| = \sqrt{(f, f)}$$

给定  $w_i > 0, x, y \in \mathbb{R}^n$ , 定义

$$(x, y) = \sum_{i=1}^n w_i x_i y_i, \quad \|x\| = \sqrt{(x, x)}$$

记 $P_n[a, b]$ , 或者 $H_n[a, b]$ 是次数不超过 $n$ 的多项式空间

#### Definition 4

给定 $f \in C[a, b]$ , 若 $p^*(x) \in H_n$ , 使得

$$\|f - p^*\| = \min_{p \in H_n} \|f - p\|$$

则称 $p^*(x)$ 是 $f(x)$ 的最佳逼近多项式.

上述定义中的范数取无穷范数时, 称为最佳一致逼近; 取2范数时, 称为最佳平方逼近;

若 $f(x)$ 给定的是离散点值 $\{f(x_j)\}_{j=0}^m$ , 则

$$\|f - p^*\|^2 = \min \sum_j |f(x_j) - p(x_j)|^2$$

此时也称为最小二乘拟合.

1. 函数逼近的基本概念
2. 正交多项式
3. 最佳一致逼近
4. 最佳平方逼近
5. 曲线最小二乘拟合
6. 最佳平方三角逼近(三角插值)

## Definition 5

若  $f(x), g(x) \in C[a, b], \rho(x)$  是  $[a, b]$  上的权函数且满足

$$(f, g) = \int_a^b \rho(x) f(x) g(x) dx = 0$$

则称  $f, g$  在  $[a, b]$  上带权  $\rho$  正交. 若有函数族

$$\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n, \dots$$

满足

$$(\phi_j, \phi_k) = \int_a^b \rho(x) \phi_j \phi_k dx = \begin{cases} 0, & j \neq k \\ A_k > 0, & j = k \end{cases}$$

则称  $\phi_k(x)$  是  $[a, b]$  上带权  $\rho(x)$  的正交函数族; 若  $A_k \equiv 1$ , 可称为标准正交函数族

## Example 6

在 $[-\pi, \pi]$ 上的三角函数族:

$$1, \cos x, \sin x, \cos 2x, \sin 2x, \dots$$

满足

$$(\sin kx, \sin kx) = (\cos kx, \cos kx) = \int_{-\pi}^{\pi} \cos^2 kx dx = \pi$$

$$(\sin kx, \cos kx) = \int_{-\pi}^{\pi} \sin kx \cdot \cos kx dx = 0$$

$$(\sin kx, \sin jx) = \frac{1}{2} \int_{-\pi}^{\pi} [\cos(j+k)x - \cos(k-j)x] dx = 0$$



## Definition 7

设 $\phi_n(x)$ 是 $[a,b]$ 上的首项系数 $a_n$ 非零的 $n$ 次多项式,  $\rho(x)$ 是权函数. 如果多项式序列 $\{\phi_n(x)\}_0^\infty$ 满足正交函数族定义, 则称多项式序列 $\{\phi_n(x)\}_0^\infty$ 在 $[a,b]$ 上带权 $\rho$ 正交; 称 $\phi_n(x)$ 为 $[a,b]$ 上带权 $\rho$ 的  $n$ 次正交多项式

## Definition 7

设 $\phi_n(x)$ 是 $[a,b]$ 上的首项系数 $a_n$ 非零的 $n$ 次多项式,  $\rho(x)$  是权函数. 如果多项式序列 $\{\phi_n(x)\}_0^\infty$ 满足正交函数族定义, 则称多项式序列 $\{\phi_n(x)\}_0^\infty$ 在 $[a,b]$ 上带权 $\rho$ 正交; 称 $\phi_n(x)$ 为 $[a,b]$ 上带权 $\rho$ 的  $n$ 次正交多项式

## Example 8

给定区间 $[a,b]$ 上的一族线性无关的幂函数 $1, x, x^2, \dots, x^n, \dots$ , 可通过 逐个正交化方法构造正交多项式序列, 表达式如下:

$$\phi_0(x) = 1$$

$$\phi_n(x) = x^n - \sum_{j=0}^{n-1} \frac{(x^n, \phi_j(x))}{(\phi_j(x), \phi_j(x))} \phi_j(x)$$

## Example 7

给定区间[a,b]上的一族线性无关的幂函数 $1, x, x^2, \dots, x^n, \dots$ , 可通过 逐个正交化方法构造正交多项式序列, 表达式如下:

$$\phi_0(x) = 1$$

$$\phi_n(x) = x^n - \sum_{j=0}^{n-1} \frac{(x^n, \phi_j(x))}{(\phi_j(x), \phi_j(x))} \phi_j(x)$$

说明: 可逐一验证正交性, 归纳法证明. 假设

$$\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_{n-1}$$

是正交序列, 现说明 $\phi_n$ 与任意之一正交. 实际上,  $\forall 0 \leq k \leq n-1$ ,

$$(\phi_n(x), \phi_k(x)) = (x^n, \phi_k(x)) - \sum_{j=0}^{n-1} \frac{(x^n, \phi_j(x))}{(\phi_j(x), \phi_j(x))} (\phi_j(x), \phi_k(x)) = 0$$

$\{\phi_j\}_{j=0}^n$  线性无关，事实上，若：

$$\sum_{j=0}^n c_j \phi_j(x) = 0$$

对上式作用内积  $\phi_k$

$$\sum_{j=0}^n c_j \left( \phi_j(x), \phi_k(x) \right) = 0, \quad k = 0, 1, 2, \dots, n$$

得到  $c_k = 0, \quad k = 0, 1, 2, \dots, n$ ; 线性无关得证。

## Theorem 8

- ① 对任何次数不超过  $n$  的多项式  $P(x) \in H_n$  均可表示为  $\phi_j(x)$  的线性组合

$$P(x) = \sum_{j=0}^n c_j \phi_j(x)$$

- ②  $\phi_n(x)$  与任何次数不超过  $(n-1)$  的多项式正交

## Theorem 9

$n$ 次正交多项式 $\phi_n(x)$ 在 $(a,b)$ 上有  $n$ 个不同的零点

Proof: 假定所以零点全是偶数重的, 则 $\phi_n(x)$  符号不变, 与

$$(\phi_n, \phi_0) = \int \phi_n(x) \rho(x) dx = 0$$

矛盾。因此零点不可能全是偶数重的, 有奇有偶。挑出奇数重零点 $x_j (j = 0, 1, 2, \dots, l)$ , 设

$$a < x_0 < x_1 < \dots < x_l < b$$

则 $\phi_n(x)$  在  $x_j$ 处变号, 令

$$q(x) = (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_l)$$

则得 $\phi_n(x)q(x) \geq 0$ . 进而

$$(\phi_n, q) = \int_a^b \rho(x) \phi_n(x) q(x) dx \neq 0$$

若 $l < n$ , 与正交性矛盾; 则 $l = n$ , 得证.

## 正交多项式三要素

- 1 定义区间 $[a, b]$
- 2 权函数 $\rho(x)$
- 3 表达式（递推式对编程和理论分析都重要）

当区间为 $[-1,1]$ ,权函数  $\rho \equiv 1$ , 由

$$1, x, \dots, x^n, \dots$$

正交化得到的多项式称为Legendre多项式, 记作  $P_0(x), P_1(x), \dots, P_n(x) \dots$

$$\begin{cases} P_0(x) = 1 \\ P_1(x) = x \\ (n+1)P_{n+1}(x) = (2n+1)xP_n(x) - nP_{n-1}(x), \quad n \geq 1 \end{cases}$$



$n$	$P_n(x)$
0	1
1	$x$
2	$\frac{1}{2} (3x^2 - 1)$
3	$\frac{1}{2} (5x^3 - 3x)$
4	$\frac{1}{8} (35x^4 - 30x^2 + 3)$
5	$\frac{1}{8} (63x^5 - 70x^3 + 15x)$
6	$\frac{1}{16} (231x^6 - 315x^4 + 105x^2 - 5)$
7	$\frac{1}{16} (429x^7 - 693x^5 + 315x^3 - 35x)$
8	$\frac{1}{128} (6435x^8 - 12012x^6 + 6930x^4 - 1260x^2 + 35)$
9	$\frac{1}{128} (12155x^9 - 25740x^7 + 18018x^5 - 4620x^3 + 315x)$
10	$\frac{1}{256} (46189x^{10} - 109395x^8 + 90090x^6 - 30030x^4 + 3465x^2 - 63)$

## Theorem 10

$$\int_{-1}^1 P_n(x)P_m(x)dx = \begin{cases} 0, & m \neq n \\ \frac{2}{2n+1}, & m = n \end{cases}$$

$$P_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{d^n}{dx^n} (x^2 - 1)^n$$

## Theorem 11

$$P_n(-x) = (-1)^n P_n(x)$$

正交多项式有许多共同的性质, 比如 $n$ 个互异零点, 有递推式等等。常用的有限区间内的正交多项式有 Legendre 多项式与 Chebyshev 多项式。其中在区间  $[-1,1]$  上权函数取常数1, 由  $1, x, x^2, \dots$  正交化得到的即是 Legendre 多项式。

由于可以快速计算(FFT), 显式表达式等特点, 最常用的是 Chebyshev 多项式

$$T_k(x) = \cos(k \arccos x), \quad \begin{cases} T_{k+1}(x) = 2xT_k(x) - T_{k-1}(x), & k = 1, 2, \dots \\ T_0 = 1, & T_1 = x \end{cases}$$

当权函数选  $\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$ , 区间为  $[-1,1]$  时, 由序列  $\{1, x, x^2, \dots, x^n\}$  正交化多项式为 Chebyshev 多项式, 可表示为

$$T_n(x) = \cos(n \arcsin x), \quad |x| \leq 1$$

若令  $x = \cos \theta$ ,  $T_n(x) = T_n(\cos \theta) = \cos(n\theta)$ ,  $0 \leq \theta \leq \pi$

## 递推式

$$T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x); \quad T_0 = 1, \quad T_1 = x$$

观察递推式发现:  $T_{2k}(x)$  只有偶次幂项,  $T_{2k-1}(x)$  只有奇次项。

观察

$$T_n(x) = \cos \left( n \arccos(x) \right), \quad -1 \leq x \leq 1$$

首先说明上式是多项式。记

$$T_n(x) = \cos(n\theta), \quad \cos \theta = x, \quad x \in [-1, 1]$$

利用三角恒等式

$$\cos((n+1)\theta) + \cos((n-1)\theta) = 2 \cos(n\theta) \cos(\theta)$$

即得

$$T_{n+1}(x) + T_{n-1}(x) = 2xT_n(x)$$

结合  $T_0 = 1$ ,  $T_1 = x$ , 可得循环递推多项式。说明上式确是多项式。

## 正交性

利用余弦函数的正交性

$$(\cos mx, \cos nx) = \int_0^\pi \cos mx \cos nx dx = \begin{cases} 0, & m \neq n \\ \frac{\pi}{2} & m = n \neq 0 \\ \pi & m = n = 0 \end{cases}$$

可得 $T_n(x)$ 的正交性（换元法）

$$(T_n, T_m) = \int_{-1}^1 \frac{T_n(x)T_m(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx = \begin{cases} 0, & n \neq m \\ \pi/2, & n = m \neq 0 \\ \pi, & n = m = 0 \end{cases}$$

由递推式

$$T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x); \quad T_0 = 1, \quad T_1 = x$$

可知:  $T_n(x)$  的首项系数为  $2^{n-1}$

前文已知正交多项式必有  $n$  个互异零点, 由Chebyshev多项式的余弦函数表达式可知其零点表达式为

$$x_j = \cos \frac{(2j-1)\pi}{2n}, \quad 1 \leq j \leq n, \quad T_n(x) = 2^{n-1} \prod_{j=1}^n (x - x_j)$$

注意到  $T_n(x) = \cos(*)$ , 则

$$|T_n(x)| = \left| 2^{n-1} \prod_{j=1}^n (x - x_j) \right| \leq 1, \quad \Rightarrow \left| \prod_{j=1}^n (x - x_j) \right| \leq 2^{1-n}$$

上式说明首项系数为1的Chebyshev最大值极其小。

## Theorem 12

设  $\tilde{T}_n(x)$  是首项系数为一的Chebyshev多项式(monic poly),

$$\tilde{T}_n(x) = \prod_{j=1}^n (x - x_j), \quad x_j = \cos \frac{(2j-1)\pi}{2n}, \quad 1 \leq j \leq n,$$

则

$$\max_{-1 \leq x \leq 1} |\tilde{T}_n(x)| \leq \max_{-1 \leq x \leq 1} |p_n(x)|, \quad \forall p_n(x) \in H_n$$

且

$$\max_{-1 \leq x \leq 1} |\tilde{T}_n(x)| = \frac{1}{2^{n-1}}$$

最佳一致逼近 转化为( $\approx$ ) Chebyshev零点插值



1. 函数逼近的基本概念
2. 正交多项式
3. 最佳一致逼近
4. 最佳平方逼近
5. 曲线最小二乘拟合
6. 最佳平方三角逼近(三角插值)

如果  $f(x) \in C[-1, 1]$ , 按下式展开

$$f(x) = \frac{C_0}{2} + \sum_{k=1}^{\infty} C_k T_k(x) \quad \text{其中} \quad C_k = \frac{2}{\pi} \int_{-1}^1 \frac{f(x) T_k(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx$$

$$T_k(x) = \cos(k \arccos x), \quad \begin{cases} T_{k+1}(x) = 2xT_k(x) - T_{k-1}(x), & k = 1, 2, \dots \\ T_0 = 1, & T_1 = x \end{cases}$$

## remark

系数  $C_k$ , 可对级数形式取内积得到。准确、快速的计算这么多积分, 难!

回顾Lagrange插值多项式余项表达式

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{j=0}^n (x - x_j)$$

上式中乘积与节点 $x_j$ 选取有关系，如何选取使 $R_n$ 绝对值最小？

由前述结论，在 $[-1, 1]$ 上取插值节点为Chebyshev多项式零点

$$x_k = \cos \frac{2k+1}{2(n+1)}\pi, \quad k = 0, 2, \dots, n$$

则 $w(x) = \prod_{j=0}^n (x - x_j)$  是monic cheby poly, 进而

$$\max_{-1 \leq x \leq 1} \left| \prod_{j=0}^n (x - x_j) \right| = \frac{1}{2^n}$$

完美！！

## Theorem 13

设插值节点 $\{x_j\}_{j=0}^n$ 是Chebyshev poly的零点, 被插值函数 $f(x) \in C^{(n+1)}[-1, 1]$ , 则:

$$\max_{-1 \leq x \leq 1} |f(x) - L_n(x)| \leq \frac{1}{2^n(n+1)!} \|f^{(n+1)}\|_{\infty}$$

Chebyshev 零点插值 有效避免Runge现象, p65 例5.

**思考:** 对于一般区间 $[a, b]$ , 如何选取Chebyshev 点?

$$x_k = \frac{b-a}{2} \cos\left(\frac{2k+1}{2n+2}\pi\right) + \frac{a+b}{2}$$

1. 函数逼近的基本概念
2. 正交多项式
3. 最佳一致逼近
4. 最佳平方逼近
5. 曲线最小二乘拟合
6. 最佳平方三角逼近(三角插值)

### 问题及解决方案

- 1 已知：光滑函数  $f(x) \in C_{[a,b]}^{(n+1)}$
- 2 目标：最佳逼近多项式
- 3 方法：取出  $[a,b]$  区间里的  $(n+1)$  个 Chebyshev 零点进行 Lagrange 插值即可

Tips：选择区间端点和 Chebyshev 极值点，也能得到很好的逼近效果；有兴趣的同学可以自己推导相应的插值误差

- ① 已知：某给定光滑函数  $f(x) \in C_{[a,b]}^{(n+1)}$
- ② 目标：与  $f(x)$  距离最近且形如下式的函数

$$s(x) = a_0 * 1 + a_1 * \sin x + a_2 * \cos x$$

## 思考

- ① 该问题提法是否合理?
- ② 如果合理，如何寻找  $s(x)$  或者系数  $a_j$ ?

## 最佳平方逼近 (搜寻空间)

对  $f(x) \in C[a, b]$ , 以及  $C[a, b]$  的一个子集(可以是多项式也可以不是)

$$\Phi = \text{span}\{\varphi_0(x), \varphi_1(x), \dots, \varphi_n(x)\}$$

若  $s^*(x) \in \Phi$ , s.t.,

$$\|f(x) - s^*(x)\|_{L2} = \min_{s \in \Phi} \|f(x) - s(x)\|_{L2}$$

或者

$$\|f(x) - s^*(x)\|^2 = \min_{s \in \Phi} \|f(x) - s(x)\|^2$$

则称  $s^*(x)$  是  $f(x)$  在子集  $\Phi$  中的最佳平方逼近函数.

如何求  $s^*(x)$ ? 目标函数长啥样?

$$s(x) \in \Phi \Rightarrow s(x) = \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(x)$$



## 问题变形为多元函数极值问题

给定 搜寻空间 $\Phi$ 的基函数 $\varphi_j$ 和给定权函数 $\rho(x)$

代入目标函数表达式

$$s(x) = \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(x)$$

$$\|f(x) - s^*(x)\|^2 = \min_{s \in \Phi} \|f(x) - s(x)\|^2$$

问题等价于

$$I(a_0, a_1, \dots, a_n) = \int_a^b \rho(x) \left[ f(x) - \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(x) \right]^2 dx$$

求极小值.

Fermat 引理：可导函数的极值点必为驻点！！

$$I(a_0, a_1, \dots, a_n) = \int_a^b \rho(x) \left[ f(x) - \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(x) \right]^2 dx$$

求极小值. 由Fermat 引理

$$\frac{\partial I}{\partial a_k} = 2 \int_a^b \rho(x) \left[ f(x) - \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(x) \right] \varphi_k(x) dx = 0, \quad (*)$$

即

$$\sum_{j=0}^n (\varphi_k, \varphi_j) a_j = (f, \varphi_k), \quad k = 0, 1, \dots, n$$

若 $\varphi_j$ 线性无关，则上述线性方程组解存在唯一.

## 存在唯一性证明

$$\sum_{j=0}^n (\varphi_k, \varphi_j) a_j = (f, \varphi_k), \quad k = 0, 1, \dots, n$$

若 $\varphi_j$ 线性无关，则上述线性方程组解存在唯一。

**Hint:** 对任意指标 $k$

$$\begin{aligned} \sum_{j=0}^n (\varphi_k, \varphi_j) a_j = 0 &\Rightarrow \left( \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j, \varphi_k \right) = 0 \\ &\Rightarrow \left( \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j, a_k \varphi_k \right) = 0 \Rightarrow \left( \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j, \sum_{k=0}^n a_k \varphi_k \right) = 0 \end{aligned}$$

进而： $\sum_{j=0}^n a_j \varphi_j = 0$  又由 $\varphi$ 线性无关得到  $a_j = 0$

## 检验驻点是否为极值点?

设  $s^*(x) = \sum_j a_j^* \varphi_j(x)$  是上述方程组的解.

现证明

$$\forall s(x) \in \Phi \quad \text{it holds} \quad \|f - s^*\|^2 \leq \|f - s\|^2$$

即

$$\int_a^b \rho(x) \left( |f - s^*|^2 - |f - s|^2 \right) dx \leq 0$$

$$|f - s^*|^2 - |f - s|^2 = (2f - s^* - s)(s - s^*)$$

整理后得

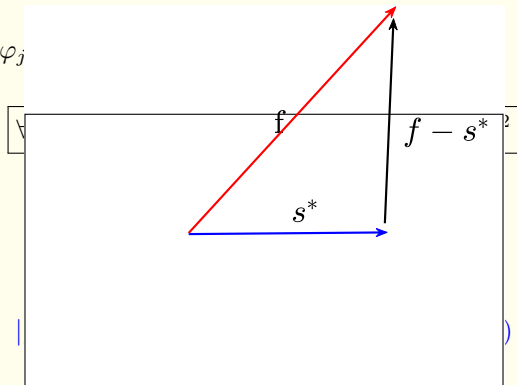
$$\int_a^b \rho(x) \left( (s - s^*) (2f - 2s^* + s^* - s) \right) dx = -\|s - s^*\|^2$$

其中利用了等式  $\partial I / \partial a_j = (f - s^*, \varphi_j) \equiv 0$ , 得证.

## 检验驻点是否为极值点?

设  $s^*(x) = \sum_j a_j^* \varphi_j$

现证明



即

整理后得

$$\int_a^b \rho(x) \left( (s - s^*) (2f - 2s^* + s^* - s) \right) dx = -\|s - s^*\|^2$$

其中利用了等式  $\partial I / \partial a_j = (f - s^*, \varphi_j) \equiv 0$ , 得证.

## Theorem 14

最佳平方逼近误差

$$\|f - s^*\|^2 = (f - s^*, f - s^*) = (f, f - s^*) = \|f\|^2 - (f, s^*)$$

Hint: 第二个等式参考(\*)式

## 准备（已知）

- 1 基函数  $\phi_j$
- 2 权函数和内积定义

## 求解

- 1 写出线性方程组的系数矩阵和右端项
- 2 求解得出目标函数坐标，也即是基函数对应系数  $a_j$

$$\begin{bmatrix} (\varphi_0, \varphi_0) & (\varphi_0, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_0, \varphi_n) \\ (\varphi_1, \varphi_0) & (\varphi_1, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_1, \varphi_n) \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ (\varphi_n, \varphi_0) & (\varphi_n, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_n, \varphi_n) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} (f, \varphi_0) \\ (f, \varphi_1) \\ \vdots \\ (f, \varphi_n) \end{bmatrix}$$

取定一组多项式基函数  $\{\varphi_j = x^j, 0 \leq j \leq n\}$ , 权函数  $\rho(x) = 1$  可通过上述过程解得最佳平方逼近多项式. 只需计算相应的系数矩阵和右端项即可.

p69 例6. 设  $f(x) = \sqrt{1+x^2}$ , 求  $[0,1]$  上的一次最佳平方逼近多项式

$$s(x) = a_0 + a_1 x$$

$$\begin{bmatrix} (1, 1) & (1, x) \\ (x, 1) & (x, x) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} (1, f) \\ (x, f) \end{bmatrix}, \quad (f, g) = \int_0^1 f(x)g(x)dx$$

**Tips:** 当  $n$  较大时, 例题中选择的基函数并不实用(Hilbert矩阵接近奇异, 条件数  $\mathcal{O}((1 + \sqrt{2})^{4n} / \sqrt{n})$ ), 实际使用正交多项式作为基函数, 但是基本过程一样.  
正交多项式好在哪里?



- ① 已知：某给定光滑函数  $f(x) \in C_{[0,2\pi]}^{(n+1)}$
- ② 目标：与  $f(x)$  距离最近且形如下式的函数

$$s(x) = a_0 * 1 + a_1 * \sin x + a_2 * \cos x$$

$$\begin{bmatrix} (1, 1) & (1, \sin x) & (1, \cos x) \\ (\sin x, 1) & (\sin x, \sin x) & (\sin x, \cos x) \\ (\cos x, 1) & (\cos x, \sin x) & (\cos x, \cos x) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} (f, 1) \\ (f, \sin x) \\ (f, \cos x) \end{bmatrix}$$

1. 函数逼近的基本概念
2. 正交多项式
3. 最佳一致逼近
4. 最佳平方逼近
5. 曲线最小二乘拟合
6. 最佳平方三角逼近(三角插值)

**问题：** 已知离散点处的函数值(与连续函数区别)

$$f(x_j) = y_j, \quad j = 0, 1, \dots, m$$

**目标：** 在集合

$$\Phi = \text{span}\{\varphi_0(x), \varphi_1(x), \dots, \varphi_n(x)\}$$

中找一个函数  $s^*(x) = \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(x)$ , s.t.,

$$\|s^* - f\| = \min_{s \in \Phi} \|s - f\|$$

或者

$$\sum_{j=0}^m |s^*(x_j) - y_j|^2 = \min_{s \in \Phi} \sum_{j=0}^m |s(x_j) - y_j|^2$$

# 曲线最小二乘拟合 Or 离散的最佳平方逼近

**问题：** 已知离散点处的函数值(与连续函数区别)

**目标：** 在集合

中找一个函数  $s^*(x)$

或者

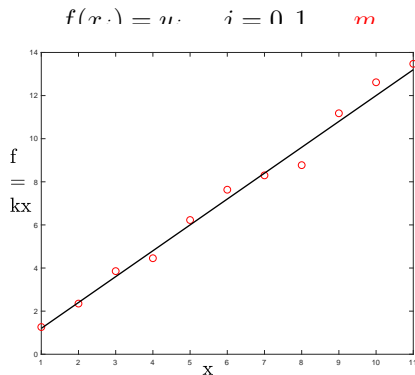


Figure: 弹簧的弹性系数测量

# 离散的最佳平方逼近

若引入权函数 $w(x)$ , 更一般的问题提法: 已知离散点处的函数值

$$f(x_j) = y_j, \quad j = 0, 1, \dots, m$$

寻求

$$s(x) = \sum_{k=0}^n a_k \varphi_k(x)$$

满足

$$\min_{s \in \Phi} \sum_{j=0}^m w(x_j) |s(x_j) - y_j|^2$$

带入 $s(x)$ 表达式,

$$I(a_0, \dots, a_n) = \sum_{j=0}^m \underline{w_j} \left| \sum_{k=0}^n \boxed{a_k} \varphi_k(x_j) - y_j \right|^2$$

问题同样转化为多元函数求极值的问题

Hint: 类似于连续问题的推导

$$\begin{aligned} I(a_0, \dots, a_n) &= \sum_{j=0}^m \underline{w_j} \left| \sum_{k=0}^n \boxed{a_k} \varphi_k(x_j) - y_j \right|^2 \\ \frac{\partial I}{\partial a_l} &= 2 \sum_{j=0}^m \underline{w_j} \left( \sum_{k=0}^n \boxed{a_k} \varphi_k(x_j) - y_j \right) \varphi_l(x_j) = 0 \\ \sum_{k=0}^n \boxed{a_k} \underbrace{\left( \sum_{j=0}^m w_j \varphi_k(x_j) \varphi_l(x_j) \right)} &= \underbrace{\left( \sum_{j=0}^m w_j y_j \varphi_l(x_j) \right)} \\ \sum_{k=0}^n \boxed{a_k} \underbrace{\langle \varphi_k, \varphi_l \rangle} &= \underbrace{\langle y, \varphi_l \rangle}, \quad l = 0, 1, \dots, n \end{aligned}$$

与连续函数的最佳平方逼近比较

唯一区别：内积定义方式不同！

## 解的存在唯一性：线性无关 + Haar 条件

$$\sum_{k=0}^n \boxed{a_k} \underline{\langle \varphi_k, \varphi_l \rangle} = \underline{\langle y, \varphi_l \rangle}, \quad l = 0, 1, \dots, n$$

矩阵形式

$$\begin{bmatrix} \langle \varphi_0, \varphi_0 \rangle & \langle \varphi_0, \varphi_1 \rangle & \cdots & \langle \varphi_0, \varphi_n \rangle \\ \langle \varphi_1, \varphi_0 \rangle & \langle \varphi_1, \varphi_1 \rangle & \cdots & \langle \varphi_1, \varphi_n \rangle \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ \langle \varphi_n, \varphi_0 \rangle & \langle \varphi_n, \varphi_1 \rangle & \cdots & \langle \varphi_n, \varphi_n \rangle \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \langle f, \varphi_0 \rangle \\ \langle f, \varphi_1 \rangle \\ \vdots \\ \langle f, \varphi_n \rangle \end{bmatrix}$$

Tips 一般情况下数据点个数  $m$  远大于 搜寻空间维数  $n$ , 上式放心用!!

## 最佳平方逼近 (线性代数)

例: 已知一组实验数据(权函数 $w = 1$ )

Table: 实验数据

$x_i$	1	2	3	4	5
$f_j$	4	4.5	6	8	8.5

根据表中数据给出线性拟合函数 $s(x) = a_0 + a_1x$

参考李庆扬教材 p75. 例9, 例10

$$\begin{cases} a_0 + a_1 * x_0 = f_0 \\ a_0 + a_1 * x_1 = f_1 \\ \vdots \\ a_0 + a_1 * x_m = f_m \end{cases} \Leftrightarrow \begin{bmatrix} 1 & x_0 \\ 1 & x_1 \\ \vdots & \vdots \\ 1 & x_m \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f_0 \\ f_1 \\ \vdots \\ f_m \end{bmatrix} \quad A^T A \vec{a} = A^T \vec{f}$$



- 根据逼近函数空间基函数写出函数表达式

$$s(x) = \sum_{l=0}^n a_l \varphi_l(x)$$

- 根据 $m+1$ 组离散数据  $s(x_j) = y_j$  写出对应线性方程组 is  $A\vec{a} = \vec{f}$

$$a_0\varphi_0(x_j) + a_1\varphi_1(x_j) + \dots + a_n\varphi_n(x_j) = y_j, \quad 0 \leq j \leq m$$

一般情况下( $m > n$ ), 方程超定咋办? — 最小二乘解!!

### 思考

每个离散点的权重不同, 怎么体现?

- 假设目标函数完全符合所有待拟合数据,

$$s(x_j) = y_j \Leftrightarrow a_0\varphi_0(x_j) + a_1\varphi_1(x_j) + \dots + a_n\varphi_n(x_j) = y_j, \quad 0 \leq j \leq m$$

- 根据权函数改写等价方程组

$$w_j \left[ a_0\varphi_0(x_j) + a_1\varphi_1(x_j) + \dots + a_n\varphi_n(x_j) \right] = w_j * y_j, \quad 0 \leq j \leq m$$

- 上述系数矩阵A的阶是 $(m+1) \times (n+1)$ ; 一般情况下 $(m > n)$  记权函数 $W = \text{Diag}(w_0, w_1, \dots, w_m)$ 时, 最小二乘拟合等价于

$$\underline{A^T * W * A} = A^T * W * b$$

思考:

对上述线性方程组的处理是否等价于离散的最佳平方逼近?

给定  $Ax = b$ , 其中  $A$  是瘦长型矩阵 ( $A \in R^{m \times n}$  &  $m > n$ ), 如何“准确”的求解?

A-(1)  $Ax = b$  希望找到一组坐标  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , 使得  $b = Ax \in C(A) \subset \mathbb{R}^m$

$$b = x_1 * A(:, 1) + x_2 * A(:, 2) + \dots + x_n * A(:, n)$$

A-(2) 由于  $m > n$ ,  $A$  的列空间  $C(A) \neq R^m$ , 进而  $b \notin C(A)$ . 问题无数学解。如何在列空间  $C(A)$  中找一个点, 使之与  $b$  距离最近呢? 投影!!

A-(3)  $b$  在  $C(A)$  中的投影  $P * b = A(A^T * A)^{-1} A^T * b$

A-(4)  $Ax = Pb = A(A^T * A)^{-1} A^T * b \rightarrow$

$$x = (A^T * A)^{-1} A^T * b \rightarrow (A^T * A)x = A^T b$$

Tips: 可参阅线性代数教材, Gilbert Strang 录制线性代数视频(推荐!!)

1. 函数逼近的基本概念
2. 正交多项式
3. 最佳一致逼近
4. 最佳平方逼近
5. 曲线最小二乘拟合
6. 最佳平方三角逼近(三角插值)

**问题：** 如何逼近周期函数？ 正交多项式 or 分段低次插值 是否可行？

**It works but is not efficient!**

正解： 三角多项式（一类常用的，简单的正交函数）

$$\{1, \sin x, \cos x, \sin 2x, \cos 2x, \dots, \sin lx, \cos lx, \dots\}$$

函数的Fourier展开

$$f(x) \sim \sum_{k=0}^{\infty} a_k \cos kx + b_k \sin kx = a_0 + \sum_{k=1}^{\infty} (a_k \cos kx + b_k \sin kx)$$

利用三角函数正交性, 依次将 $\sin lx, \cos lx$ 于上式作内积, 可得系数表达式

$$a_0 = \frac{1}{2\pi} (f, 1) = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) dx$$
$$a_l = \frac{1}{\pi} (f, \cos lx), \quad b_l = \frac{1}{\pi} (f, \sin lx),$$

前文已说明（可以验证）

$$s(x) = a_0 + \sum_{k=1}^N a_k \cos kx + b_k \sin kx$$

是在区间  $(0, 2\pi)$ （一个周期）和空间

$$\Phi = \text{span}\{1, \sin x, \cos x, \sin 2x, \cos 2x, \dots, \sin Nx, \cos Nx, \}$$

内函数  $f(x)$  的最佳平方逼近函数。系数  $a_k, b_k$  定义如上。

### remark

上述逼近方式计算积分形式的系数  $a_k, b_k$ ？由 Euler-Maclaurin 公式，复合梯形公式可以对光滑周期函数较精确求解。选取节点数大于等于  $2N + 1$  利用梯形公式即可。实际应用中，数值积分节点的选择和逼近系数的选择，在数目上是匹配的。因此常用的是三角插值。

## Example 15

记

$$S(x) = a_0 + \sum_{k=1}^N a_k \sin kx + b_k \cos kx$$

对 $[0, 2\pi)$  做 $2N + 1$ 等分, 记节点 $x_j = jh$ ,  $h = \frac{2\pi}{2N+1}$ , 令 $f(x)$ 与 $S(x)$ 在节点处相等, 即

$$S(x_j) = f(x_j), \quad 0 \leq j \leq 2N$$

证明: 满足上式插值条件的解 $a_k, b_k$ 存在唯一。(读者自证!)

提示: 列方程并验证系数矩阵的列向量彼此正交。

## remark

三角插值的实际效果 等于 最佳平方三角逼近!!

为了书写简洁, 引入Euler formula, 首先给出指数函数的幂级数

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \dots + \frac{x^n}{n!} + \dots$$

令  $x = \sqrt{-1} * \theta = i * \theta$  带入上式, 分离实部和虚部 得到

$$e^{ix} = \cos x + i \sin x$$

进而sine和cosine函数可以由指数形式表示

$$\cos x = \frac{e^{ix} + e^{-ix}}{2}, \quad \sin x = \frac{e^{ix} - e^{-ix}}{2i}$$

以及“网传”最美数学公式

$$e^{i\pi} + 1 = 0$$



## 复函数的Fourier展开

引入复数和指数函数，可得周期函数Fourier展开

$$f(x) = \sum_{|k| < \infty} \hat{f}_k e^{ikx}; \quad \hat{f}_k = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} f(x) e^{-ikx} dx$$

### Example 16

验证 $e^{ikx}$ 的(离散)正交性:

$$\int_0^{2\pi} e^{ikx} \cdot e^{-ilx} dx = 2\pi * \delta_{kl} = \begin{cases} 1 & k = l \\ 0 & k \neq l \end{cases}$$

将区间 $[0, L]$ ,  $N$ 等分, 记 $x_j = \frac{jL}{N}$ , 考察离散的网格函数

$$\sum_{j=0}^{N-1} e^{ikx_j * 2\pi/L} \cdot e^{-ilx_j * 2\pi/L} = \sum_{j=0}^{N-1} e^{ikj * 2\pi/N} \cdot e^{-ilj * 2\pi/N} = \sum_{j=0}^N \boxed{w}^j = N * \delta_{kl}$$

给定离散数据，可类似于多项式插值提出问题

$$\text{span}\{1, e^{\pm ix}, \dots, e^{\pm inx}\} = \text{span}\{1, \sin x, \cos x, \dots, \sin nx, \cos nx\}$$

考虑 $[0, L]$ 上周期函数 $f(x)$ ，已知等距节点处的函数值

$$\{f(x_j)\}_{j=0}^{2n}, \quad x_j = jh, \quad h = L/(2n+1).$$

能否以

$$\{1, e^{\pm ix \frac{2\pi}{L}}, e^{\pm i2x \frac{2\pi}{L}}, \dots, e^{\pm inx \frac{2\pi}{L}}\}$$

为插值基函数，确定如下形式的逼近函数

$$P_n(x) = \sum_{k=-n}^n \hat{f}_k \exp(i * kx \frac{2\pi}{L}) \quad \text{s.t.} \quad P_n(x_j) = f(x_j), \quad 0 \leq j \leq 2n$$

系数 $\hat{f}_k$ 是否唯一可解，如何求解？ 观察系数矩阵、酉矩阵？

$$\boxed{P_n(x) = \sum_{k=-n}^n \hat{f}_k \exp(i * kx \frac{2\pi}{L})} \quad \text{s.t.} \quad P_n(x_j) = f(x_j), \quad 0 \leq j \leq 2n$$

对  $-n \leq l \leq n$ , 两端同时乘以  $\exp(-i * lx_j \frac{2\pi}{L})$  并关于  $j$  求和

$$\sum_{j=0}^{2n} \exp(-i * lx_j \frac{2\pi}{L}) f(x_j) = \sum_{j=0}^{2n} \sum_{k=-n}^n \hat{f}_k \exp(i * (k - l)x_j \frac{2\pi}{L})$$

代入  $x_j = jh$  交换求和顺序; 验证: 当  $k \neq l$  时

$$\sum_{j=0}^{2n} \left[ \exp \left( i * (k - l) * h \frac{2\pi}{L} \right) \right]^j = 0$$

思考:  $k = l$  时, 如何? 此时中括好恒等与1, 求和即为  $(2n + 1)$ .

带入得到

$$\sum_{j=0}^{2n} \exp(-i * lx_j \frac{2\pi}{L}) f(x_j) = \sum_{j=0}^{2n} \sum_{k=-n}^n \hat{f}_k \exp(i * (k - l)x_j \frac{2\pi}{L}) = (2n + 1) * \hat{f}_l$$

于是, 对  $-n \leq l \leq n$ , 得到插值系数

$$\begin{aligned} \hat{f}_l &= \frac{1}{2n+1} \sum_{j=0}^{2n} \exp(-i * lx_j \frac{2\pi}{L}) f(x_j) \\ &= \frac{1}{2n+1} \sum_{j=0}^{2n} f(x_j) \exp(-i * lj \frac{2\pi}{2n+1}), \end{aligned}$$

给定区间 $[0,L]$ 上的周期函数 $f(x)$ , 三角插值计算步骤如下:

- 1) 给出网格等分数 $N = 2n+1$ , 和网格节点 $x_j$ , 计算 $f(x_j)$
- 2) 对 $-n \leq l \leq n$ , 计算插值系数 $\hat{f}_l$
- 3) 按表达式

$$P_n(x) = \sum_{k=-n}^n \hat{f}_k \exp(i * kx \frac{2\pi}{L})$$

输出需要计算的 $x$ 值

对光滑的周期函数 $[0, 2\pi)$  利用函数平方逼近的结果:

$$\|e_n\| \approx \sqrt{\int_0^{2\pi} [P_n(x) - f(x)]^2 dx} = \langle f, f - P_n \rangle$$

上式估计到底多大?

## 三角插值的误差粗略估计

$$\begin{aligned}\langle f, f - P_n \rangle &= \langle f, \sum_{|k|>n} \hat{f}_k e^{ikx} \rangle \\&= \sum_{|k|>n} \hat{f}_k \langle f, e^{ikx} \rangle = \sum_{|k|>n} \hat{f}_k \int_0^{2\pi} f(x) e^{ikx} dx \\&= \sum_{|k|>n} \hat{f}_k \frac{1}{(-ik)} \int_0^{2\pi} f'(x) e^{ikx} dx \\&= \sum_{|k|>n} \hat{f}_k \frac{1}{(-ik)^q} \int_0^{2\pi} f^{(q)}(x) e^{ikx} dx \\&\leq \|f\| \cdot |f|_q * \frac{1}{n^q}\end{aligned}$$

上式估计用到Parseval, Cauchy不等式. 当 $f(x)$ 无穷光滑; 三角插值 能达到谱精度。 **Tips:** 对于周期函数, 三角插值效果极好, 一般  $n \approx 10$ . 若特殊问题  $n$  较大时, MATLAB有FFT可以调用。

## 三角插值条件

$$\boxed{P_n(x) = \sum_{k=-n}^n \hat{f}_k \exp(i * kx \frac{2\pi}{L})} \quad \text{s.t.} \quad P_n(x_j) = f(x_j), \quad 0 \leq j \leq 2n$$

系数矩阵为酉矩阵，正交矩阵！或者

$$\hat{f}_l = \frac{1}{2n+1} \sum_{j=0}^{2n} f(x_j) \exp(-i * lj \frac{2\pi}{2n+1})$$

## 思考

网格节点数 $2n+1$ 是奇数，奇数选择是不是必须的？进一步思考：如何快速计算系数？



FFT原名DFT(Discrete Fourier Transform), 因为可以快速计算 (Fast), 通常称为 Fast Fourier Transform, 简称FFT。

该算法极其重要！！算法实现技巧性强，但是算法思想简单！

观点重申：简单的才是好的！！

### FFT算法核心

如何快速实现矩阵乘向量！！

回顾三角插值的系数 $\hat{f}$ 计算公式, 可将该线性变换写成矩阵形式

$$F = \begin{bmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & e^{\frac{i2\pi}{N}} & e^{\frac{2i2\pi}{N}} & \cdots & e^{\frac{(N-1)i2\pi}{N}} \\ 1 & e^{\frac{2i2\pi}{N}} & e^{\frac{4i2\pi}{N}} & \cdots & e^{\frac{2(N-1)i2\pi}{N}} \\ & & & \ddots & \\ 1 & e^{\frac{(N-1)i2\pi}{N}} & e^{\frac{2(N-1)i2\pi}{N}} & \cdots & e^{\frac{(N-1)(N-1)i2\pi}{N}} \end{bmatrix}$$

引入记号 $w = e^{\frac{i2\pi}{N}}$ , 改写为

$$F = \begin{bmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & w & w^2 & \cdots & w^{N-1} \\ 1 & w^2 & w^4 & \cdots & w^{2(N-1)} \\ & & & \ddots & \\ 1 & w^{N-1} & w^{2(N-1)} & \cdots & w^{(N-1)(N-1)} \end{bmatrix}$$

形式上看,  $N$ 阶矩阵乘以向量需要计算量 $\mathcal{O}(N^2)$ , 但是由于Fourier矩阵的特殊结构, 该计算量可以降低到 $\mathcal{O}(N \log N)$

引入记号  $w = e^{\frac{i2\pi}{N}}$ ,

$$F = \begin{bmatrix} 1 & 1 & & \cdots & 1 \\ 1 & w & w^2 & \cdots & w^{N-1} \\ 1 & w^2 & w^4 & \cdots & w^{2(N-1)} \\ & & & \ddots & \\ 1 & w^{N-1} & w^{2(N-1)} & \cdots & w^{(N-1)(N-1)} \end{bmatrix}$$

注意到  $w$  是乘法单位元1在复数域的N重根，也即是

$$\{1 = w^0, w^1, w^2, \dots, w^{N-1}\}$$

构成一个乘法循环群； $w$ 的所有幂次全在上述集合里。

- ① 表面上矩阵F有 $N^2$ 个元素，观察发现F只有 $N$ 个不同元素，他们共轭成对的出现在复平面的单位圆周上，实际上仅有 $N/2$ 个不同的元素
- ② 通过巧妙的计算技巧，避免重复计算，可以将算法复杂度降低。

据记载从Gauss开始就有这种考虑，现代文献一般引用Tukey & Cooley 65年发表的文章。也许其他人更早发现，Jack Good 1958年发表过类似思想，而且后来回忆说：“1956-1957年，我告诉过Tukey算法细节”。Tukey 的65年的文章也引用了Good的文章。

- ① 小问题如 $N < 100$ ,  $\sin$ ,  $\cos$  结合Matlab矩阵乘法即可，无必要调用FFT
- ② 大问题如 $N$ 等于几百几千，建议选择1024, 2048等“整数”

Tips: Matlab全名“矩阵实验室”，很擅长矩阵乘法运算！！

分别使用三角插值和Chebyshev零点插值确定函数

$$f(x) = x^2 \cos x; \quad f(x) = \exp(\cos x)$$

取 $n = 10, 20$ 并与精确解比较误差.

**Tips:** 一般函数Cheby poly 效果好; 周期函数 Tri poly更佳.

```
% --- tri poly by Fourier matrix
L = 2; f = @(x) exp(sin((4*pi/L)*x) + cos(2*pi/L*x));
n1 = 15; M = 2*n1+1;
h = L/M; x1 = (0:h:L-h)'; f1 = f(x1);

% --- compute fv by fx
j1 = 0:M-1; j2 = j1-n1;
F1 = exp((-1i*2*pi/M)*(j2'*j1)); fv = F1*f1; fv = fv/M;

% -- the pts and exact values for compare
xx1 = 0:0.01:L; f1_ex = f(xx1);
mj = exp(1i*(xx1'*j2)*(2*pi/L));
f11 = real(mj*f1); max(abs(f11(:) - f1_ex(:))),
figure(1); plot(x1,f1,'ro',xx1,f11,'k-.');
```