

函数逼近的基本概念

►知识背景:对函数类**A**中给定的函数 $f(x) \in A$,要求在另一类简单的便于计算的函数类**B**中求函数 $P(x) \in B$,使 $P(x)$ 与 $f(x)$ 的误差在某种度量下最小.

空间

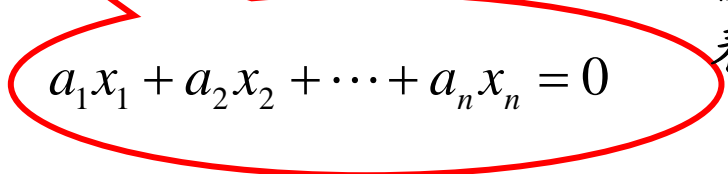
R^n N 维向量空间

H_n 多项式空间

$C[a,b]$ $[a,b]$ 区间上的连续函数空间

$C^p[a,b]$ $[a,b]$ 区间上具有 p 阶连续导数的函数空间

线性相关与线性无关


$$a_1x_1 + a_2x_2 + \cdots + a_nx_n = 0$$

空间**S**上的任何向量可由该空间中的确一组基线性表示。

$$x = a_1x_1 + a_2x_2 + \cdots + a_nx_n$$

不超过 n 次的多项式集合 $H_n, 1, x, x^2, \dots, x^n$ 构成一组基, $H_n = \text{span}\{1, x, x^2, \dots, x^n\}$
 (a_0, a_1, \dots, a_n) 是 $p(x)$ 的坐标向量, H_n 是 $n+1$ 维的。

连续函数 $f(x) \in C[a, b]$, 不能用有限个线性无关的函数表示, 所以 $C[a, b]$ 是无限维的, 但 $f(x)$ 可用有限维的 $p(x) \in H_n$ 逼近, 使误差 $\max_{a \leq x \leq b} |f(x) - p(x)| < \varepsilon$

定理1 设 $f(x) \in C[a, b]$, 则对任何 $\varepsilon > 0$, 总存在一个代数多项式 $p(x)$, 使 $\|f(x) - p(x)\|_\infty < \varepsilon$ 在 $[a, b]$ 上成立。

伯恩斯坦多项式是整体逼近函数的一种构造方法

$$B_n(f, x) = \sum_{k=0}^n f\left(\frac{k}{n}\right) P_k(x)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} B_n^{(m)}(f, x) = f^{(m)}(x)$$

$$P_k(x) = C_n^k x^k (1-x)^{n-k}$$

$B_n(f, x)$ 收敛速度太慢, 在实际中很少被使用。

一般方法：用一组在 $\mathbf{C}[a,b]$ 上线性无关的函数集合 $\{\phi_i(x)\}_{i=0}^n$ 逼近 $\mathbf{f}(\mathbf{x}) \in C[a, b]$, 表示为

$$\phi(x) = a_0\phi_0(x) + a_1\phi_1(x) + \cdots + a_n\phi_n(x)$$

使 $\mathbf{f}(\mathbf{x}) - \phi^*(\mathbf{x})$ 在某种意义下最小。

范数与赋范线性空间

设 \mathbf{S} 为线性空间, $\mathbf{x} \in \mathbf{S}$, 若存在唯一实数 $\|\cdot\|$ 满足条件:

(1) $\|\mathbf{x}\| \geq 0$, 当且仅当 $\mathbf{x} = \mathbf{0}$ 时 $\|\mathbf{x}\| = 0$; (正定性)

(2) $\|\alpha\mathbf{x}\| = |\alpha| \|\mathbf{x}\|$, $\alpha \in \mathbb{R}$; (齐次性)

(3) $\|\mathbf{x} + \mathbf{y}\| \leq \|\mathbf{x}\| + \|\mathbf{y}\|$, $\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbf{S}$. (三角不等式)

则称 $\|\cdot\|$ 为线性空间 \mathbf{S} 上范数, \mathbf{S} 与 $\|\cdot\|$ 一起称为赋范线性空间, 记为 \mathbf{X} .

■常用范数

在 \mathbf{R}^n 上的向量范数

$$\|x\|_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|,$$

$$\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|,$$

$$\|x\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n |x_i|^2},$$

连续函数空间 $\mathbf{C}[a, b]$ 上的范数

$$\|f\|_{\infty} = \max_{a \leq x \leq b} |f(x)|, \quad \infty\text{-范数}$$

$$\|f\|_1 = \int_a^b |f(x)| dx, \quad 1\text{-范数}$$

$$\|f\|_2 = \sqrt{\int_a^b f^2(x) dx}, \quad 2\text{-范数}$$

■内积与内积空间

设 X 为数域 $K(\mathbb{R}$ 或 $\mathbb{C})$ 上的线性空间, 对 $\forall u, v \in X$, 有 K 中一个数

与之对应, 记为 (u, v) , 它满足以下条件:

- (1) $(u, v) = \overline{(v, u)}, \forall u, v \in X$
- (2) $(\alpha u, v) = \alpha(u, v) = (u, \alpha v), \forall \alpha \in K, \forall u, v \in X$
- (3) $(u + v, w) = (u, w) + (v, w), \forall u, v, w \in X$
- (4) $(u, u) \geq 0$, and $(u, u) = 0$ iff $u = 0$.

则称 (u, v) 为 X 上 u 与 v 的**内积**. 定义了内积的线性空间称为**内积空间**. 若 $(u, v) = 0$, 则称 u 与 v **正交**. 特别地, $(u, 0) = 0$, $\forall u \in X$.

定理2 设 X 为一个内积空间, 对 $\forall u, v \in X$, 有

$$|(u, v)|^2 \leq (u, u)(v, v)$$

称为**Cauchy-Schwarz**不等式

证明见P54.

定理3 设 X 为一个内积空间, $u_1, u_2, \dots, u_n \in X$, 矩阵

$$G = \begin{pmatrix} (u_1, u_1) & (u_2, u_1) & \dots & (u_n, u_1) \\ (u_1, u_2) & (u_2, u_2) & \dots & (u_n, u_2) \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ (u_1, u_n) & (u_2, u_n) & \dots & (u_n, u_n) \end{pmatrix}$$

证明见
P54

称为**格拉姆(Gram)**矩阵. 则 G 非奇异当且仅当 u_1, u_2, \dots, u_n 线性无关.

在内积空间 X 上可由内积导出一种范数，即对 $u \in X$,

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

满足范数定义的两条性质，其中三角不等式

$$\|u + v\| \leq \|u\| + \|v\|$$

可由定理2直接得出，

$$\begin{aligned} (\|u\| + \|v\|)^2 &= \|u\|^2 + 2\|u\|\|v\| + \|v\|^2 \\ &\geq (u, u) + 2(u, v) + (v, v) \\ &= (u + v, u + v) = \|u + v\|^2 \end{aligned}$$

例1 \mathbf{R}^n 与 \mathbf{C}^n 的内积。 $x, y \in \mathbf{R}^n, x = (x_1, \dots, x_n)^T, y = (y_1, \dots, y_n)^T$

$$(x, y) = \sum_{i=1}^n x_i y_i \quad \|x\| = (x, x)^{\frac{1}{2}} = \left(\sum_{i=1}^n x_i^2 \right)^{\frac{1}{2}}$$

$$(x, y) = \sum_{i=1}^n w_i x_i y_i \quad \|x\| = (x, x)^{\frac{1}{2}} = \left(\sum_{i=1}^n w_i x_i^2 \right)^{\frac{1}{2}}$$

$$x, y \in \mathbf{C}^n$$

$$(x, y) = \sum_{i=1}^n w_i x_i \bar{y}_i$$

定义4 设 $[a,b]$ 是有限或无限区间, 在 $[a,b]$ 上的非负函数 $\rho(x)$ 满足条件:

1) $\int_a^b x^k \rho(x) dx$ 存在且为有限值 ($k=0,1,\dots$),

2) 对 $[a,b]$ 上的非负连续函数 $g(x)$, 如果 $\int_a^b g(x) \rho(x) dx = 0$ 则 $g(x)=0$

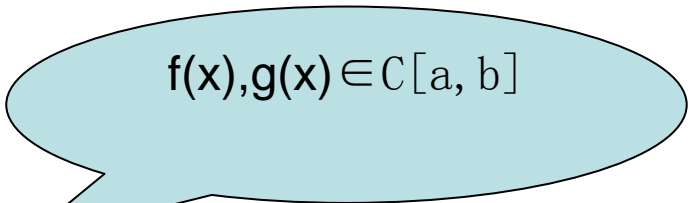
则称 $\rho(x)$ 为 $[a,b]$ 上的一个权函数。

例2 $C[a,b]$ 上的内积。

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



$$\|f(x)\|_2 = (f(x), f(x))^{1/2} = \left[\int_a^b \rho(x) f^2(x) dx \right]^{1/2}$$


$$f(x), g(x) \in C[a, b]$$

正交多项式

定义5 若 $f(x), g(x) \in C[a, b]$, $\rho(x)$ 为 $[a, b]$ 上的权函数且满足

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

则称 $f(x)$ 和 $g(x)$ 在 $[a, b]$ 上带权 $\rho(x)$ 正交. 若函数族

$\varphi_0(x), \varphi_1(x), \dots, \varphi_n(x), \dots$ 满足关系

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

则称 $\{\varphi_k(x)\}$ 是 $[a, b]$ 上带权 $\rho(x)$ 的正交函数族; 若 $A=1$, 则称之为标准正交函数族。

三角函数族 $1, \cos x, \sin x, \cos 2x, \sin 2x, \dots$ 是区间 $[-\pi, \pi]$ 上的正交函数族。

■ **定义6** 设 $\varphi_n(x)$ 是 $[a,b]$ 上首项系数 $a_n \neq 0$ 的 n 次多项式,
 $\rho(x)$ 为 $[a,b]$ 上权函数, 若多项式序列 $\{\varphi_n(x)\}_{n=0}^{\infty}$ 满足关系式

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

则称多项式序列 $\{\varphi_n(x)\}_{n=0}^{\infty}$ 为 $[a,b]$ 上带权 $\rho(x)$ 正交, 称 $\varphi_n(x)$ 为 $[a,b]$ 上带权 $\rho(x)$ 的 n 次正交多项式。

■ 构造正交多项式递推关系

$$\{1, x, x^2, \dots, x^n, \dots\} \longrightarrow \{\varphi_n(x)\}_{n=0}^{\infty}$$

$$\varphi_0(x) = 1 \quad \varphi_n(x) = x^n - \sum_{j=0}^{n-1} \frac{(x^n, \varphi_j(x))}{(\varphi_j(x), \varphi_j(x))} \varphi_j(x)$$

■ 所构造的正交多项式的性质:

- 1) $\varphi_n(x)$ 是具有最高次项系数为1的n次多项式。
- 2) 任何n次多项式 $\mathbf{P}_n(\mathbf{x}) \in H_n$ 均可表示为 $\varphi_0(x), \varphi_1(x), \dots, \varphi_n(x), \dots$ 线性组合
- 3) 当 $k \neq j$ 时, $(\varphi_j(x), \varphi_k(x)) = 0$, 且 $\varphi_n(x)$ 与任一小于k的多项式正交。
- 4) 成立递推关系 $\varphi_{n+1}(x) = (x - \alpha_n)\varphi_n(x) - \beta_n\varphi_{n-1}(x)$
其中 $\varphi_0(x) = 1$
 $(x\varphi_n(x), \varphi_n(x)) = \int_a^b x\varphi_n^2(x)\rho(x)dx$
$$\alpha_n = \frac{(x\varphi_n(x), \varphi_n(x))}{(\varphi_n(x), \varphi_n(x))} \quad \beta_n = \frac{(\varphi_n(x), \varphi_n(x))}{(\varphi_{n-1}(x), \varphi_{n-1}(x))}$$
- 5) $\varphi_n(x)$ 的n个根都是[a,b]内的单重实根。

证明见
P58

■ Legendre 多项式

首项系数为 $a_n = \frac{(2n)!}{2^n (n!)^2}$

$$P_0(x) = 1 \quad P_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{d^n}{dx^n} \{(x^2 - 1)^n\} \quad n=1, 2, \dots, \quad \rho(x)=1$$

最高系数为1的Legendre多项式 $\tilde{P}_n(x) = \frac{n!}{(2n)!} \frac{d^n}{dx^n} \{(x^2 - 1)^n\}$

性质:

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

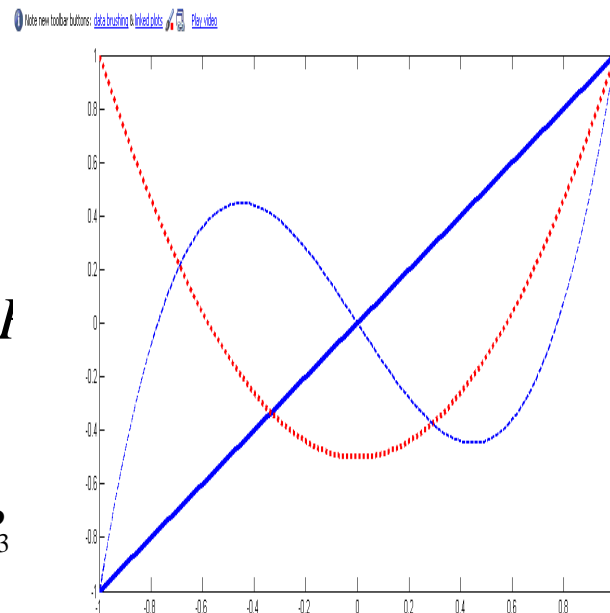
2) 奇偶性 $P_n(-x) = (-1)^n P_n(x)$

3) 递推关系 $(n+1)P_{n+1}(x) = (2n+1)xP_n(x) - nP_{n-1}(x)$

低次Legendre多项式 $P_0(x) = 1$

$$P_2(x) = (3x^2 - 1)/2 \quad P_3$$

$$P_4(x) = (35x^4 - 30x^2 + 3)/8 \quad P_5(x) =$$



4) $P_n(x)$ 在区间 $[-1, 1]$ 内有 n 个不同的实零点。

■切比雪夫多项式 权函数 $\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$

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

■性质

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

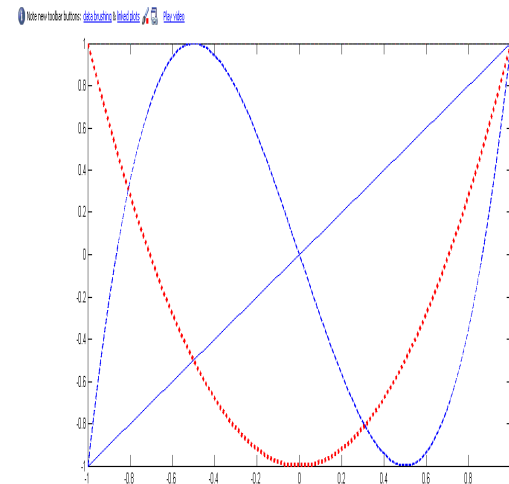
$$T_0(x) = 1 \quad T_1(x) = x$$

低次Chebyshev多项式 $T_2(x) = 2x^2 - 1$ $T_3(x) = 4x^3 - 3x$

$$T_4(x) = 8x^4 - 8x^2 + 1 \quad T_5(x) = 16x^5 - 20x^3 + 5x$$

2)Chebyshev多项式在 $[-1,1]$ 上带权 $\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$ 正交, 且

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



3) $T_{2k}(x)$ 只含 x 的偶次幂, $T_{2k+1}(x)$ 只含 x 的奇次幂

4) $T_n(x)$ 在 $[-1,1]$ 上有 n 个零点 $x_k = \cos \frac{2k-1}{2n} \pi \quad K=1, \dots, n$

$1, x, x^2, \dots, x^n$ 用Chebyshev多项式表示

$$x_k = 2^{1-n} \sum_{k=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} C_n^k T_{n-2k}(x)$$

$$1 = T_0(x)$$

$$x = T_1(x)$$

$$x^2 = \frac{1}{2}(T_0(x) + T_2(x))$$

$$x^3 = \frac{1}{4}(3T_1(x) + T_3(x))$$

$$x^4 = \frac{1}{8}(3T_0(x) + 4T_2(x) + T_4(x))$$

$$x^5 = \frac{1}{16}(10T_0(x) + 5T_2(x) + T_5(x))$$

性质5 $T_n(x)$ 的首项 x^n 的系数为 2^{n-1} ($n=1, 2, \dots$)

性质6 设 $\tilde{T}_n(x)$ 是首项系数为1的Chebyshev多项式, 则

$$\max_{-1 \leq x \leq 1} |\tilde{T}_n(x)| \leq \max_{-1 \leq x \leq 1} |P(x)| \quad \forall P(x) \in \tilde{H}_n$$

且

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

注: 所有首项系数为一的 n 次多项式集合中

$$\|\tilde{T}_n\|_{\infty} = \min_{P \in \tilde{H}_n} \|P(x)\|_{\infty}$$

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

例3: 求 $f(x) = 2x^3 + x^2 + 2x -$ 在 $[-1, 1]$ 上的最佳二次逼近多项式



在 $[-1, 1]$ 上求 $\{x_1, \dots, x_n\}$ 使得 $w_n(x) = \prod_{i=1}^n (x - x_i)$ 的 $\|w_n\|_\infty$ 最小。

$$\|P_{n-1}(x) - x^n\|_\infty \text{ 取最小值 } \rightarrow \min_{w_n \in \Pi_n} \|w_n\|_\infty = \left\| \frac{1}{2^{n-1}} T_n(x) \right\|_\infty = \frac{1}{2^{n-1}}$$

❖ $\{x_1, \dots, x_n\}$ 即为 $T(x)$ 的零点。



Π_n 如何确定插值节点 $\{x_0, \dots, x_n\}$ 的位置, 使得 $P_n(x)$ 刚好是 y 的 *QUAP*? 即, 使插值余项 $|R_n(x)| = \left| \frac{y^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{i=0}^n (x - x_i) \right|$ 达到极小?

❖ 取 $\{x_0, \dots, x_n\}$ 为 $T_{n+1}(x)$ 的 $n+1$ 个零点, 做 y 的插值多项式 $P_n(x)$, 则插值余项的上界可达极小 $\frac{M}{2^n(n+1)!}$ 。

注:

☞ 上界最小不表示 $|R_n(x)|$ 最小, 故 $P_n(x)$ 严格意义上只是 $y(x)$ 的近似最佳逼近多项式;

☞ 对于一般区间 $x \in [a, b]$, 可作变量替换 $x = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2}t$, 则 $t \in [-1, 1]$, 这时

$$\begin{aligned}w_{n+1}(x) &= w_{n+1}\left(\frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2}t\right) = \left(\frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2}t - x_0\right) \dots \left(\frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2}t - x_n\right) \\&= \left(\frac{b-a}{2}\right)^{n+1} (t - t_0) \dots (t - t_n) \\&= \left(\frac{b-a}{2}\right)^{n+1} \frac{1}{2^n} T_{n+1}(t) = \frac{(b-a)^{n+1}}{2^{2n+1}} T_{n+1}(t)\end{aligned}$$

即以 $x_k = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2} \cos\left(\frac{2k+1}{2n+2}\pi\right)$ 为插值节点 ($k=0, \dots, n$),

得 $P_n(x)$, 余项 $R_n(x) = \frac{y^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \frac{(b-a)^{n+1}}{2^{2n+1}} T_{n+1}(t)$ 有最小上界。

例：求 $f(x) = e^x$ 在 $[0, 1]$ 上的近似最佳逼近多项式，使其误差不超过 0.5×10^{-4} 。

解：① 根据误差上界确定 n ：

$$|R_n| \leq \frac{e}{(n+1)!} \times \frac{1}{2^{2n+1}} < \frac{1}{2} \times 10^{-4} \quad \Rightarrow \quad n = 4$$

② 计算 $T_5(t)$ 的根：

$$t_0 = \cos \frac{\pi}{10}, t_1 = \cos \frac{3\pi}{10}, t_2 = \cos \frac{5\pi}{10}, t_3 = \cos \frac{7\pi}{10}, t_4 = \cos \frac{9\pi}{10}$$

$$x = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2}t = \frac{1}{2}(t+1)$$

$$x_0 = \frac{1}{2}(\cos \frac{\pi}{10} + 1) \approx 0.98, \quad x_1 = \frac{1}{2}(\cos \frac{3\pi}{10} + 1) \approx 0.79$$

$$x_2 = \frac{1}{2}(\cos \frac{5\pi}{10} + 1) \approx 0.50, \quad x_3 = \frac{1}{2}(\cos \frac{7\pi}{10} + 1) \approx 0.21$$

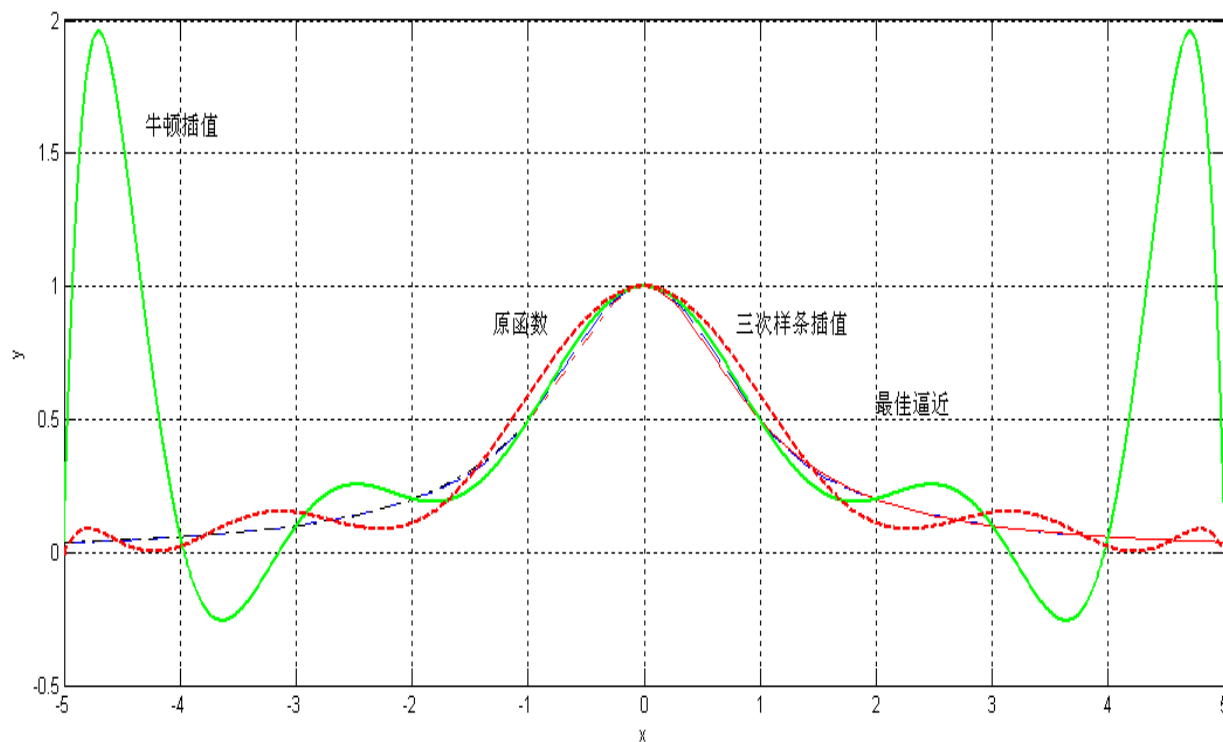
$$x_4 = \frac{1}{2}(\cos \frac{9\pi}{10} + 1) \approx 0.02 \quad \text{③ 以 } x_0, \dots, x_4 \text{ 为节点作 } L_4(x)$$

$$L_4(x) = 1.000 + 0.998x + 0.509x^2 + 0.141x^3 + 0.068x^4$$

例5 设 $f(x)=1/(1+x*x)$,在 $[-5,5]$ 上构造10次拉格朗日插值多项式,使得阶段误差极小化。

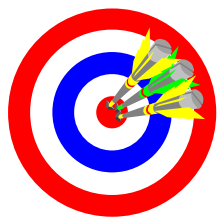
Note new toolbar buttons: [data brushing](#) & [linked plots](#)   [Play video](#)

x

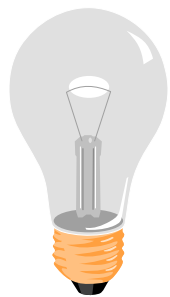


➤ Chebyshev 多项式的其它应用

—— 多项式降次 /* reduce the degree of polynomial with a minimal loss of accuracy */



设 $f(x) \approx P_n(x)$ 。在降低 $P_n(x)$ 次数的同时, 使因此增加的误差尽可能小, 也叫 **economization of power series**。



从 P_n 中去掉一个含有其最高次项的 \overline{P}_n , 结果降次为 \tilde{P}_{n-1} , 则:

$$\max_{[-1,1]} |f(x) - \tilde{P}_{n-1}(x)| \leq \max_{[-1,1]} |f(x) - P_n(x)| + \max_{[-1,1]} |\overline{P}_n(x)|$$

设 P_n 的首项系数为 a_n , 则取 $\overline{P}_n(x) = a_n \times \frac{T_n(x)}{2^{n-1}}$ 可使精度尽可能少损失。 (定理6的降次而增的误差)

■其他常用的正交多项式

1. 第二类**Chebyshev**多项式 $U_n(x) = \frac{\sin((n+1)\arccos x)}{\sqrt{1-x^2}}$ $\rho(x) = \sqrt{1-x^2}$

正交性
$$\int_{-1}^1 U_n(x)U_m(x)\sqrt{1-x^2}dx = \begin{cases} 0 & m \neq n \\ \frac{\pi}{2} & m = n \end{cases}$$

递推关系 $U_0(x) = 1 \quad U_1(x) = 2x$

$$U_{n+1}(x) = 2xU_n(x) - U_{n-1}(x) \quad n=1,2,\dots$$

2. **Laguerre**多项式 $L_n(x) = e^x \frac{d^n}{dx^n}(x^n e^{-x})$ $\rho(x) = e^{-x} \quad x \in [0, \infty)$

正交性
$$\int_0^\infty e^{-x} L_n(x)L_m(x)dx = \begin{cases} 0 & m \neq n \\ (n!)^2 & m = n \end{cases}$$

递推关系 $L_0(x) = 1 \quad L_1(x) = 1 - x$

$$L_{n+1}(x) = (1 + 2n - x)L_n(x) - n^2 L_{n-1}(x)$$

3. 埃尔米特多项式

$$H_n(x) = (-1)^n e^{x^2} \frac{d^n}{dx^n} (e^{-x^2}) \quad \rho(x) = e^{-x^2} \quad x \in (-\infty, \infty)$$

正交性

$$\int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} H_m(x) H_n(x) dx = \begin{cases} 0 & m \neq n \\ 2^n n! \sqrt{\pi} & m = n \end{cases}$$

递推关系

$$H_0(x) = 1 \quad H_1(x) = 2x$$

$$H_{n+1}(x) = 2xH_n(x) - 2nH_{n-1}(x)$$