

# Homework #4

截止日期: 5 月 1 日 23:59 之前

## 问题 #1

令  $d \geq 1$  为一个整数, 令  $T_d$  为  $d$  阶的切比雪夫多项式.

1. 请证明在  $[-1, 1]$  上的无穷范数的意义下,  $x^d - \frac{1}{2^{d-1}}T_d(x)$  是  $x^d$  的最优的  $d-1$  阶近似, 其中,  $[-1, 1]$  上的无穷范数定义如下:

$$\|p\|_{\infty} = \sup_{x \in [-1, 1]} |p(x)|.$$

2. 给定一个  $d$  次多项式,  $p(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_dx^d$ , 请给出在  $[-1, 1]$  上的无穷范数意义下,  $p(x)$  的最优  $d-1$  阶近似.

## 问题 #2

一位军官在她的保险箱中存放了一封重要的信. 以防她在战斗中牺牲, 她决定与她的部队分享密码 (该密码为一个数字). 然而, 所有人都知道部队中有 3 名间谍, 但除了这三名间谍自己, 没有人知道他们是谁. 这 3 名间谍可以相互协调, 他们要么撒谎使人们无法打开保险箱, 要么会尝试他们自己打开保险箱 (如果他们能打开的话). 因此, 军官希望分享密码的方案能满足以下条件:

- 当他们中的  $M$  人聚在一起时, 即使他们中间有间谍, 他们也能确保打开保险箱.
- 这 3 名间谍的密码不足以让他们三人打开保险箱.

请帮助军官设计一个分享她的密码的方案. 这个方案是什么? 最小的  $M$  是多少? 展示你的方案并论证为什么你的方案有效, 并证明任何更小的  $M$  都不能工作. 注意: 部队只有一次机会打开保险箱; 如果打开失败, 保险箱将自毁.

### 问题 #3

请找一个  $x_k = Ax_{k-1} + b$  收敛, 但是  $A$  的谱半径大于 1 的例子, 要求  $A \in \mathbb{R}^{2 \times 2}$ . 请指出你的例子中, 矩阵  $A$ , 向量  $x_0$ , 不动点向量  $x^* (\neq x_0)$ , 和向量  $b$  分别是什么.

或者, 请证明这样的例子不存在.

### 问题 #4

回顾最小二乘法的法线方程  $A^T Ax = A^T b$ , 其中  $A$  是实数矩阵. 一般来说,  $A^T A$  可能是不可逆的. 假设  $A^T A$  的最大特征值为 1.

1. 任取  $\delta > 0$ ,  $\text{cond}_2(A^T A + \delta I)$  最大可能是多少? 注:  $\text{cond}_2(\cdot)$  特指由 2-范数所诱导的矩阵的条件数.
2. 记  $\bar{x} = (A^T A + \delta I)^{-1} A^T b$ . 证明:

$$\bar{x} = \arg \min_x \|Ax - b\|_2^2 + \delta \|x\|_2^2.$$

3. 设矩阵  $A$  的 SVD 分解为  $A = U\Sigma V^T$ . 假设  $A$  的列是满秩的, 则最小二乘解可以写作  $x_{LS} = \sum_i \frac{1}{\sigma_i} v_i u_i^T b$ . 为了让最小二乘法更加稳定, 一个思路是直接舍弃掉  $\sigma_i \approx 0$  的那些项. 试写出  $\bar{x}$  的一个类似的表达式, 并分析为什么它能实现类似于“舍弃掉  $\sigma_i \approx 0$  的那些项”的效果.

### 问题 #5

给定矩阵  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , 记  $A_i$  为  $A$  的第  $i$  行,  $A^{(j)}$  为  $A$  的第  $j$  列. 求证:

$$\|A\|_{1 \rightarrow 2} = \max_{j: 1 \leq j \leq n} \|A^{(j)}\|_2,$$

$$\|A\|_{2 \rightarrow \infty} = \max_{i: 1 \leq i \leq n} \|A_i\|_2.$$

HINT: 第二个等式可能用到 Cauchy-Schwarz 不等式:  $\forall x, y \in \mathbb{R}^n$ ,

$$\langle x, y \rangle^2 \leq \langle x, x \rangle \cdot \langle y, y \rangle.$$

## 问题 #6

给定多项式  $g(x) = \sum_{i=1}^n a_i x^i$ , 保证  $g(x)$  只有实数根. 令  $\lambda_1$  为  $g$  的最大的根. 假设从某个点  $x^{(0)}$  开始运行牛顿迭代法, 满足  $x^{(0)} \geq \lambda_1$ , 得到  $x^{(0)}, x^{(1)}, x^{(2)}, \dots$ . 请证明: 对于  $k = O(n \log \frac{1}{\varepsilon})$ , 牛顿法找到的  $x^{(k)}$  满足

$$\lambda_1 \leq x^{(k)} \leq \lambda_1 + \varepsilon \cdot (x^{(0)} - \lambda_1).$$

## 问题 #7 (Cubic Hermite interpolation)

在计算机图形学中, 三次插值是一个常用的绘制曲线的办法. 直观来说, 绘制这种曲线时, 不仅需要指定曲线的端点, 还需要指定曲线在每个端点处的切线.

1. 假设  $P(t)$  是如下的三次多项式:

$$P(t) := at^3 + bt^2 + ct + d.$$

请写出一个关于  $a, b, c, d$  的线性条件, 使得对于固定的  $h_0, h_1, h_2$  和  $h_3$ ,  $P(t)$  满足如下的条件:

$$P(0) = h_0 \quad P'(0) = h_2 \quad (1)$$

$$P(1) = h_1 \quad P'(1) = h_3. \quad (2)$$

2. 请写出一组三次多项式的“cubic Hermite”基  $\{\phi_0(t), \phi_1(t), \phi_2(t), \phi_3(t)\}$ , 使得对于任意满足 (1) 的多项式  $P$  都可以被写成如下形式:

$$P(t) = h_0\phi_0(t) + h_1\phi_1(t) + h_2\phi_2(t) + h_3\phi_3(t).$$

## 问题 #8 (Stability of sorting)

给定向量  $X = (X_1, \dots, X_n)$ , 它排序后的版本记作  $\text{sort}(X) = (X_{(1)}, \dots, X_{(n)})$ , 满足  $X_{(1)} \leq \dots \leq X_{(n)}$ . 考虑对  $X$  加入了一些噪声之后得到的向量  $Y$ , 同样记  $Y$  排序后的版本为  $\text{sort}(Y)$  满足  $Y_{(1)} \leq \dots \leq Y_{(n)}$ .

注意噪声可能改变了元素的大小顺序.

1. 证明  $|X_{(1)} - Y_{(1)}| \leq \|X - Y\|_2$ .
2. 证明  $|X_{(n)} - Y_{(n)}| \leq \|X - Y\|_2$ .
3. 证明对所有  $k$ ,  $|X_{(k)} - Y_{(k)}| \leq \|X - Y\|_2$ .
4. 证明  $\|\text{sort}(X) - \text{sort}(Y)\|_1 \leq \|X - Y\|_1$ .

## 问题 #9

一般来说, 一个矩阵的秩是不连续的. 事实上, 可逆矩阵的集合在实数矩阵里面是一个稠密集. 这就意味着, 一个非满秩的矩阵, 可以通过一个任意小的扰动使其变得满秩. 这里研究一个相对更稳定的秩的定义, 这样的稳定性让 Stable rank 作为 rank 的一个替代量在低秩矩阵近似的研究中得到广泛应用.

一个实矩阵  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  的 stable rank 定义为

$$\text{STABLE-RANK}(A) \equiv \frac{\|A\|_F^2}{\|A\|_2^2}$$

1. 当矩阵  $A$  的列向量都等于  $\vec{v} \in \mathbb{R}^n \setminus \{\vec{0}\}$  时, 证明  $\text{STABLE-RANK}(A) = 1$ .
2. 当矩阵  $A$  的列向量是 orthonormal 时, 证明  $\text{STABLE-RANK}(A) = n$ .
3. 更一般的, 证明  $1 \leq \text{STABLE-RANK}(A) \leq n$ .
4. 证明  $\text{STABLE-RANK}(A) \leq \text{RANK}(A)$ .