# "大数据算法"作业 1 2023 年春

注: 本次作业不计入成绩, 无需提交。

下列各题中, 我们用 [BHK] 指代由 Blum, Hopcroft 和 Kannan 编著的《数据科学基础》一书。

## 习题 1

([BHK] 中的习题 3.12) 令  $\sum_{i=1}^r \sigma_i \boldsymbol{u}_i \boldsymbol{v}_i^{\top}$  为一个秩为 r 的矩阵 A 的奇异值分解 (SVD)。对于某个 k < r,  $A_k = \sum_{i=1}^k \sigma_i \boldsymbol{u}_i \boldsymbol{v}_i^{\top}$  是矩阵 A 的一个秩为 k 的近似。用奇异值  $\{\sigma_i, 1 \leq i \leq r\}$  表达以下几个量。

- (a)  $||A_k||_F^2$
- (b)  $||A_k||_2^2$
- (c)  $||A A_k||_F^2$
- (d)  $||A A_k||_2^2$

#### 习题 2

([BHK] 中的习题 3.18) 如果对于所有的 x, 都有  $x^{T}Ax \ge 0$ , 则称矩阵 A 是半正定矩阵。

- (a) 令 A 为一个实矩阵。证明  $B = AA^{\mathsf{T}}$  是半正定矩阵。
- (b) 令 A 为一个图的邻接矩阵。A 的拉普拉斯矩阵为 L = D A, 其中 D 是一个对角阵, 其对角线上的元素为 A 中对应行的元素之和。通过证明  $L = B^{T}B$ , 来证明 L 是半正定矩阵, 其中 B 是一个  $m \times n$  的矩阵, B 的每一行对应图中的一条边,每一列对应图中的一个顶点,我们定义

$$b_{ei} = \begin{cases} -1 & \text{ 如果 } i \neq e \text{ 中索引较小的端点} \\ 1 & \text{ 如果 } i \neq e \text{ 中索引较大的端点} \\ 0 & \text{ 如果 } i \text{ 不是 } e \text{ 的一个端点} \end{cases}$$

### 习题 3

([BHK] 中的习题 3.22)

- (a) 对于任意矩阵 A, 证明  $\sigma_k \leq \frac{\|A\|_F}{\sqrt{k}}$ .
- (b) 证明存在一个秩最多为 k 的矩阵 B, 使得  $||A B||_2 \le \frac{||A||_F}{\sqrt{k}}$ .
- (c) 能否将(b) 中不等式左侧的 2 范数换成 Frobenius 范数?

([BHK] 中的习题 3.23) 假设给定一个  $n \times d$  的矩阵 A, 并且你可以对 A 进行预处理。然后给定一系列 d 维向量  $\boldsymbol{x}_1, \boldsymbol{x}_2, \dots, \boldsymbol{x}_m$ 。对于其中的每个向量,你需要近似地找到向量  $A\boldsymbol{x}_j$ 。也就是说,你需要找到一个向量  $\boldsymbol{y}_j$ ,满

足  $\|\boldsymbol{y}_j - A\boldsymbol{x}_j\| \le \varepsilon \|A\|_F \|\boldsymbol{x}_j\|$ , 其中  $\varepsilon > 0$  是一个给定的误差界。设计一个算法,使得对于每个  $\boldsymbol{x}_j$ , 以  $O\left(\frac{d+n}{\varepsilon^2}\right)$  的时间复杂度实现上述目标,不考虑预处理时间。

提示: 使用 [BHK] 中的习题 3.22。

# 习题 4

令  $A \in \mathbb{R}^{n \times d}$  为一个数据矩阵, 其奇异值分解 (SVD) 为  $A = UDV^{\top} = \sum_{i=1}^{r} \sigma_{i} \boldsymbol{u}_{i} \boldsymbol{v}_{i}^{\top}$ , 其中  $r \leq d$ 。假设对于某个  $\varepsilon > 0$ ,有  $\sigma_{2} < (1 - \varepsilon)\sigma_{1}$ 。令  $\boldsymbol{x}$  为一个向量,使得  $\boldsymbol{x}^{\top} \boldsymbol{v}_{1} \geq \frac{1}{2}$ 。对于每个整数  $k \geq 1$ ,定义向量  $\boldsymbol{b}_{k} = (A^{\top}A)^{k}\boldsymbol{x}$ 。

找到尽可能最小的 k, 使得

$$\left| \boldsymbol{b}_{k}^{\top} \cdot \boldsymbol{v}_{1} \right| \geq \left( 1 - \varepsilon^{10} \right) \left\| \boldsymbol{b}_{k} \right\|,$$

并解释原因。