

Problem 1. $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ $\text{rank } A = r$. $\text{rank } A = r$.

$$A = U \Sigma V^T = \sum_{i=1}^r u_i \sigma_i v_i^T$$

$$\sigma_i u_i = A v_i$$

$$= \sum u_i \sigma_i v_i^T v_i = u_i \sigma_i$$

由 $\{v_i\}$ 为正交向量集合. 且 $V^T V = I_n$.

$$\text{即有 } A V = U \Sigma V^T V = U \Sigma.$$

比较等式两端的第 i 列, 即有 $A v_i = u_i \sigma_i = \sigma_i u_i$

Problem 2. 证明 $A_k = U_k \Sigma_k V_k^T$ ($k \leq r$) $\|A - A_k\|_F \leq \|A - B\|_F$.
 $\text{rank } B \leq k$.

$$\text{对于一个矩阵 } H \in \mathbb{R}^{m \times n} \quad \|H\|_F^2 = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n [H]_{ji}^2$$

$$\begin{aligned} \text{Tr}(H H^T) &= \sum_{j=1}^m [H]_{m,:} [H^T]_{:,m} = \sum_{j=1}^m [H]_{m,:} [H]_{m,:}^T \\ &= \sum_{j=1}^m \| [H]_{m,:} \|^2 \\ &= \sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n [H]_{ji}^2 = \|H\|_F^2. \end{aligned}$$

设 H 的奇异值分解为 $H = U \Lambda V^T$ $H = M \Lambda N^T$

$$\begin{aligned} \|H\|_F^2 &= \text{Tr}\{H H^T\} = \text{Tr}\{M \Lambda N^T N \Lambda^T M^T\} = \text{Tr}\{M \Lambda \Lambda^T M^T\} \\ &= \text{Tr}\{\Lambda \Lambda^T M M^T\} \\ &= \text{Tr}\{\Lambda \Lambda^T\} = \sum_{i=1}^{\min(m,n)} \lambda_i^2 \end{aligned}$$

其中 λ_i 为 H 的特征值.

其中 λ_i 为 H 的奇异值分解中 Λ 的对角线元素.

不妨设 X 为 A 的最优 k 阶近似矩阵, 作 X 的奇异值分解.

$$X = Q \Omega P^T, \text{ 令 } B = Q^T A P, \text{ 则 } A \text{ 可表示为 } Q B P^T.$$

$$\text{由此得 } \|A - X\|_F = \|Q B P^T - Q \Omega P^T\|_F = \|B - \Omega\|_F.$$

由于 X 为 k 阶近似, Ω 可以分块为 $\Omega = \begin{bmatrix} \Omega_k & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ 其中 $\Omega = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_k)$

$$\text{同样将 } B \text{ 分块为 } \begin{bmatrix} B_{11} & B_{12} \\ B_{21} & B_{22} \end{bmatrix} \quad \|A - X\|_F^2 = \|\Omega_k - B_{11}\|_F^2 + \|B_{12}\|_F^2 + \|B_{21}\|_F^2 + \|B_{22}\|_F^2.$$

下面证明: ① $\|B_{12}\|_F^2 = 0$, 反证如下: 若 $\|B_{12}\|_F^2 \neq 0$.

则令 $Y = Q \begin{bmatrix} B_{11} & B_{12} \\ 0 & 0 \end{bmatrix} P^T$ $\text{rank } Y \leq k$.

$$\begin{aligned} \text{此时 } \|A - Y\|_F^2 &= \|\Omega_k - B_{11}\|_F^2 + \|B_{12}\|_F^2 + \|B_{21}\|_F^2 + \|B_{22}\|_F^2 \\ &< \|\Omega_k - B_{11}\|_F^2 + \|B_{12}\|_F^2 + \|B_{21}\|_F^2 + \|B_{22}\|_F^2 \\ &= \|A - X\|_F^2. \end{aligned}$$

此时 Y 比最优近似 X 更好, 矛盾.

故 $\|B_{12}\|_F^2 = 0$.

② $\|B_{21}\|_F^2 = 0$, 用与①类似的 $Z = Q \begin{bmatrix} B_{12} & 0 \\ B_{21} & 0 \end{bmatrix} P^T$
不能比 X 更优可证得

③ $\|B_{22}\|_F^2 = 0$, 用与①类似的 $W = Q \begin{bmatrix} B_{11} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} P^T$
不能比 X 更优可证得

~~所以 $B = \begin{pmatrix} B_{11} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$. 所以 $\|\Omega_k - B_{11}\|_F^2 = 0$.~~

$$\begin{aligned} \text{所以由 } \|A - Z\|_F^2 &= \|B_{22}\|_F^2 \leq \|\Omega_k - B_{11}\|_F^2 + \|B_{12}\|_F^2 \\ &= \|A - X\|_F^2. \end{aligned}$$

且 X 为最优 k 秩近似, 可得: $\|\Omega_k - B_{11}\|_F^2 = 0$.

即有最优 k 秩近似 $X = Q \Omega_k P^T = Q_k \Omega_k P_k^T = A_k$.

于是证得 A_k 是 F 范数下的最优 k 秩近似

Problem 3. 要证明: $\|A - A_k\|_2 \leq \|A - B\|_2$

$$\text{由 } \|A\|_2 = \max_{\|x\|=1} \|Ax\|_2.$$

$$\text{可知 } \|A - B\|_2^2 = \max_{\|u\|=1} \|(A-B)u\|_2^2 \geq \|(A-B)u^*\|_2^2.$$

$\exists u^* \in \text{Null}(B) \cap V_{k+1}$ 其中 u^* 是单位向量

V_{k+1} 是 $(k+1)$ 维空间
 $\text{Null}(B)$ 是 B 线性无关的空间

$$= \|A u^*\|_2^2$$

$$= \left\| \sum_{i=1}^r u_i \alpha_i v_i^T \sum_{j=1}^{k+1} \beta_j v_j \right\|_2^2$$

$$= \left\| \sum_{i=1}^{k+1} u_i \beta_i \right\|_2^2$$

$$= \left\| \sum_{i=1}^r u_i \alpha_i v_i^T \sum_{j=1}^{k+1} \beta_j v_j \right\|_2^2$$

$$= \left\| \sum_{i=1}^{k+1} \alpha_i \beta_i u_i \right\|_2^2$$

$$\geq \beta_{k+1}^2$$

$$= \|A - A_k\|_2^2.$$

Problem 4. 对于 L_2 球. $V \in S_u$.

证明: 对 $V \in S_u$, 存在一个子集 $N_\varepsilon \subseteq S_u$, $|N_\varepsilon| = (\frac{C}{\varepsilon})^d$, 使得 $\forall V \in S_u$,

$$\min_{x \in N_\varepsilon} \|V - x\| \leq \varepsilon.$$

考虑一个圆的截面.



在圆周上任取一点作为直径为 ε

的圆的圆心, 要找到对 $V \in S_u$, 能够覆盖 $\|V - x\| \leq \varepsilon$ 的所有 x .

即找到能覆盖 $V = (1 + \frac{\varepsilon}{2}) < 2$ 为半径的球体体积的覆盖方式.

$$\therefore C \cdot (1 + \frac{\varepsilon}{2})^d < 2^d C < (\frac{4}{\varepsilon})^d \cdot C (\frac{\varepsilon}{2})^d.$$

\therefore 对 $V \in S_u$, 存在一个子集 $N_\varepsilon \subseteq S_u$, $|N_\varepsilon| = (\frac{C}{\varepsilon})^d$, 使得 $\forall V \in S_u$, $\min_{x \in N_\varepsilon} \|V - x\| \leq \varepsilon$.

Problem 5. 对 $V \in S_u$, 可以把 V 分解为 \vec{x}_0 和 \vec{y}_0 .

$$\text{即 } \vec{V} = \vec{x}_0 + C_1 \vec{y}_0, \text{ 其中 } \vec{x}_0 \in N_\varepsilon, \|C_1 \vec{y}_0\| \leq \varepsilon.$$

(由于在 S_u 上任一点能找到所属 ε -网).

$$\|\vec{y}_0\|_2 = 1.$$

\vec{y}_0 可以作类似的分解.

$$\text{分解为 } \vec{y}_0 = \vec{x}_1 + \frac{C_2}{C_1} \vec{y}_1, \text{ 其中 } \vec{x}_1 \in N_\varepsilon, \|\frac{C_2}{C_1} \vec{y}_1\| \leq \varepsilon.$$

$$\|\vec{y}_1\|_2 = 1.$$

依次分解下去, 即可得到 $\vec{V} = \vec{x}_0 + C_1 \vec{x}_1 + C_2 \vec{x}_2 + \dots$

其中 $C_i < \varepsilon^i$

Problem 6. 由于 $\forall V \in S_u$, V 可以表示为 $x_0 + C_1 x_1 + C_2 x_2 + \dots$ 其中 $x_i \in N_\varepsilon$, $C_i \leq \varepsilon^i$

所以有: 对 N_ε 这样的 ε -net 作 JL 变换 B 后.

$$\forall x \in N_\varepsilon, \frac{1}{2} \|x\|^2 \leq \|B \cdot x\|^2 \leq (1 + \frac{1}{2}) \|x\|^2.$$

$$\forall V \in S_u, V = x_0 + C_1 x_1 + C_2 x_2 + \dots$$

$$BV = Bx_0 + C_1 Bx_1 + C_2 Bx_2 + \dots$$

$$\|BV\|^2 \leq \|Bx_0\|^2 + \|C_1 Bx_1\|^2 + \dots$$

$$\leq (1 + \frac{1}{2}) \|x_0\|^2 + (1 + \frac{1}{2}) C_1 \|x_1\|^2 + \dots$$

$$\leq (1 + \varepsilon) \|V\|^2.$$

$$\|BV\|^2 \geq (1-\epsilon) \|V\|^2 \geq (1-\epsilon)^2 \|V\|^2$$

综上, 可知对 ϵ -net 作 JL 变换能得到 R^d 单位球上的 JL 变换

优点在于

$n \|C_i\|$
其中 $\mu =$
唯一。

Problem 7. 算法会在有限步内结束: 证明.

每执行一次算法, 得到 k 个类中心和对应的 k 个类 H_1, \dots, H_k .

不妨设共有 n 个点, 当确定 k 个类中心后, 每个点所属类别

也自动确定了. 而 n 个点中选 k 个类中心的选法只有 C_n^k 种.

在确定 k 个类中心 C 为最优的 k 个类中心 (即 $\phi_X(C) = \sum_{x \in X} \min_{c \in C} \|x - c\|_2^2$ 最小)

时, 算法趋于稳定, 算法停止. 在中间的过程中, 算法的执行不可能在两种

不同的划分中来回横跳 (否则与 $C_j \rightarrow \mu(H_j)$, 应更靠近最终的类中心冲突), 也不可能多次执行后仍是同一种划分 (否则算法趋于稳定应当停止).

Problem 8.

不妨设原来的类中心分别为 μ_1, \dots, μ_k , 新增的一个类的类中心为 μ_{k+1} .

原损失函数:

$$\phi_X(S) = \sum_{x \in X} \min_{\mu_i \in S} \|x - \mu_i\|_2^2$$

$\mu_1, \dots, \mu_k \in S \quad |S| = k. \quad \mu_1, \dots, \mu_{k+1} \in S' \quad |S'| = k+1.$

增加聚类数后的损失函数: $\phi_X(S)' = \sum_{x \in X} \min_{\mu_i \in S'} \|x - \mu_i\|_2^2$

对于增加类数前后从第 k 类移至第 $(k+1)$ 类的点 x ,

损失函数从 $\|x - \mu_k\|_2^2 > 0$ 变为 $\|x - \mu_{k+1}\|_2^2 = 0$.

损失函数并没有因 k 的增大而增大.

Problem 9. ① $\phi_X(c) = \sum_{x \in X} \min_{c \in C} \|c - x\|_2^2$. 不妨设使得 $\phi_X(c)$ 最小化的 c 不唯一.

如 $c = c_1, c_2$ 均可使 $\phi_X(c)$ 最小化.

则 $\phi_X(c) = \sum_{i=1}^n \|x_i - c\|_2^2$ 由于对每个类, 对类中点的损失函数.

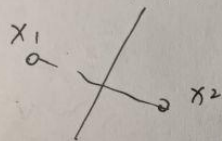
$$\phi_{\text{类}1}(c_{\text{类}1}) = \sum_{i=1}^n \|x_i - c\|_2^2 = \sum_{i=1}^n \|x_i - \mu\|_2^2 + n \|c_{\text{类}1} - \mu\|_2^2$$

所以每个类都取其重心为类中心时, 单类的损失函数最小, 总的损失函数也最小. 使得 $\phi_X(c)$ 最小化的 c 唯一.

② 若取 1 范数 则使 $\phi'_X(c)$ 最小化的 c 不唯一.

在二维平面

如有两点 x_1, x_2 , 找其聚类中心.



在 x_1, x_2 连线中垂线上

各点均可使 $\phi'_X(c)$ 最小化

Problem 10.

$$\text{Good}_i = \{A_j \mid \phi_{A_j}(S_{i-1}) \leq 10 \phi_{A_j}(C_{\text{opt}})\}$$

$$\text{Bad}_i = \{A_1, \dots, A_k\} \setminus \text{Good}_i.$$

$$A = \{\phi_A(S_{i-1}) \leq 20 \phi_X(C_{\text{opt}})\}.$$

$$B = \{c_i \in \text{Bad}_i\}$$

$$\begin{aligned} \Pr[B | A^c] &= \frac{\sum_{A_j \in \text{Bad}_i} \phi_{A_j}(S_{i-1})}{\phi_X(S_{i-1})} = 1 - \frac{\sum_{A_j \in \text{Good}_i} \phi_{A_j}(S_{i-1})}{\phi_X(S_{i-1})} \\ &\geq 1 - \frac{10 \sum_{A_j \in \text{Good}_i} \phi_{A_j}(C_{\text{opt}})}{20 \phi_X(C_{\text{opt}})} \\ &\geq 1 - \frac{1}{2} = \frac{1}{2}. \end{aligned}$$

综上, $\Pr[B | A^c] \geq \frac{1}{2}$.