



经世济民 改改以求

机器学习基础

奇异值分解

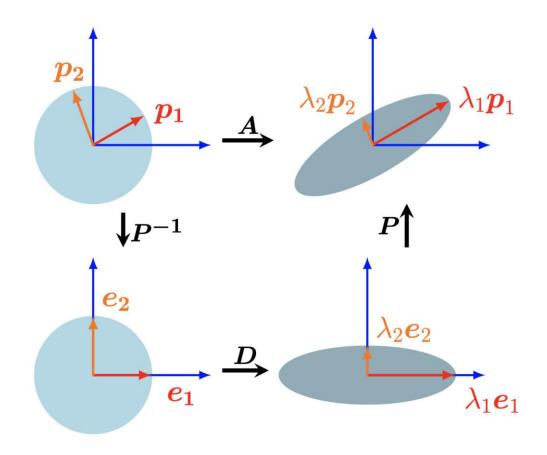
特征值分解

- 假设n 阶方阵A有n个不同的特征值 λ_i 和对应的特征向量 P_i
- $\diamondsuit P = [P_1, P_2, \cdots, P_n]$ 有,

$$AP = [AP_1, AP_2, \dots, AP_n] = [\lambda_1 P_1, \lambda_2 P_2, \dots, \lambda_n P_n] = PD$$

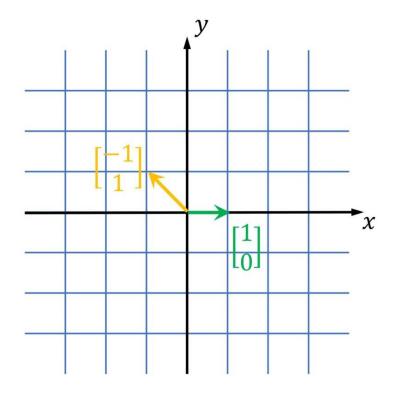
- 其中, $D = \text{diag}\{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\}$, 则 $A = PDP^{-1}$ 是该矩阵的特征值分解
- $V_i = \text{span}\{P_i\}$ 是 A 的不变子空间,且 $\mathbb{R}^n = V_1 \oplus V_2 \oplus \cdots \oplus V_n$
- $ullet \ orall \eta \in \mathbb{R}^n, \ \eta = \sum_{i=1}^n a_i P_i \, , \quad
 otan A \eta = \sum_{i=1}^n a_i A P_i = \sum_{i=1}^n a_i \lambda_i P_i \, .$

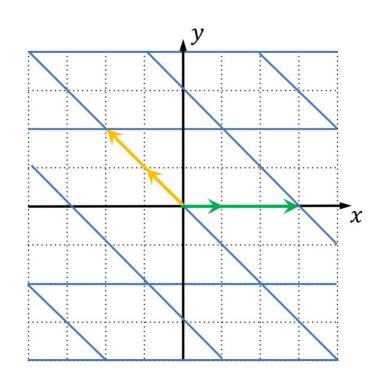
特征值分解的几何意义



例子

$$\begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 0 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 0 \\ 0 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}^{-1}$$





完全奇异值分解

• 对任意矩阵 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$,存在m 阶正交矩阵 U, n 阶正交矩阵 V,有

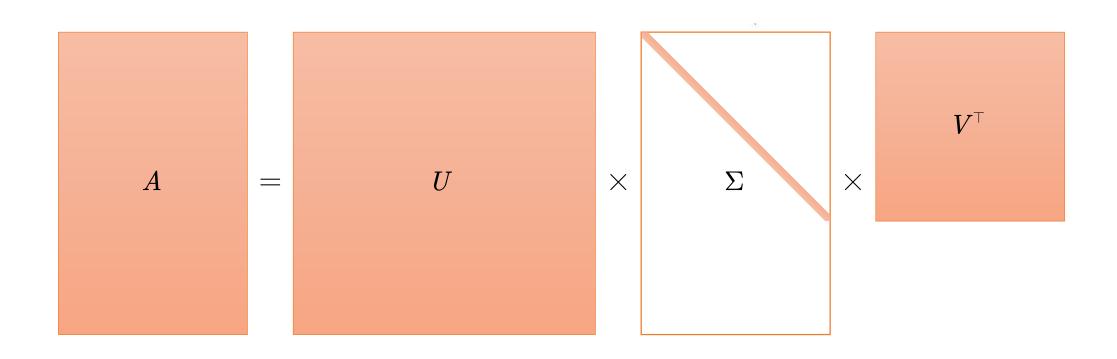
$$A = U \Sigma V^{\top}$$

其中 Σ 是由降序排列的非负的对角线元素组成的 $m \times n$ 矩阵对角 矩阵满足 $\Sigma = \text{diag}\{\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_p\}, \ \sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \dots \geq \sigma_p \geq 0, \ p = \min(m, n)$

- σ_i 称为矩阵的奇异值; 奇异值通常递减很快
- 奇异值分解不唯一



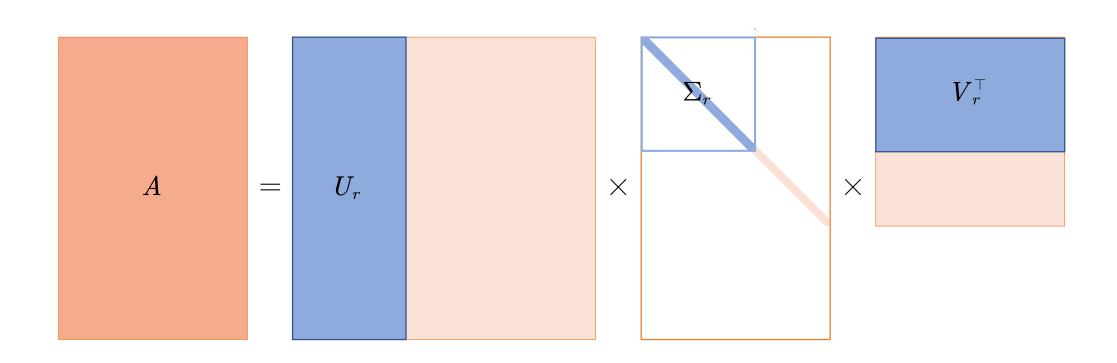
全奇异值分解



紧奇异值分解

- 令 rank(A) = r, $r \le min(m,n)$, 则 $A = U_r \Sigma_r V_r^{\mathsf{T}}$ 为 A 的紧奇异值分解 其中 $U_r \in \mathbb{R}^{m \times r}$, $V_r \in \mathbb{R}^{n \times r}$, Σ_r 是 r 阶对角矩阵
- U_r 是由完全奇异值分解中U的前r列, V_r 由V的前r列, Σ_r 由 Σ 的前 τ 个对角线元素得到
- 紧奇异值分解不会损失信息,对应无损压缩

紧奇异值分解

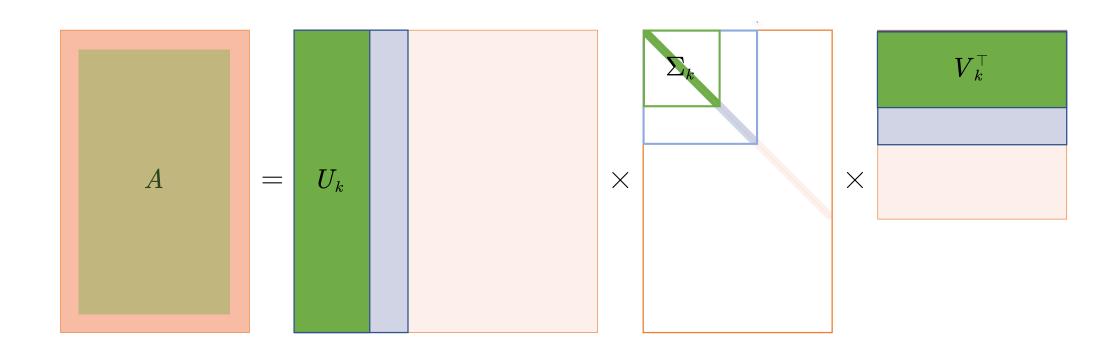


截断奇异值分解

- 令 rank(A) = r, k < r, 则 $A \doteq U_k \Sigma_k V_k^{\mathsf{T}} \to A$ 的截断奇异值分解 其中 $U_k \in \mathbb{R}^{m \times k}$, $V_k \in \mathbb{R}^{n \times}$, $\Sigma_k \neq k$ 阶对角矩阵
- U_k 是由完全奇异值分解中U的前k列, V_k 由V的前k列, Σ_k 由 Σ 的前k个对角线元素得到
- 截断奇异值分解会损失信息,对应有损压缩



截断奇异值分解



几何意义

- 矩阵 A 是从空间 \mathbb{R}^n 到空间 \mathbb{R}^m 的线性变换
- 正交矩阵 U, V 对应空间到自身的旋转变换

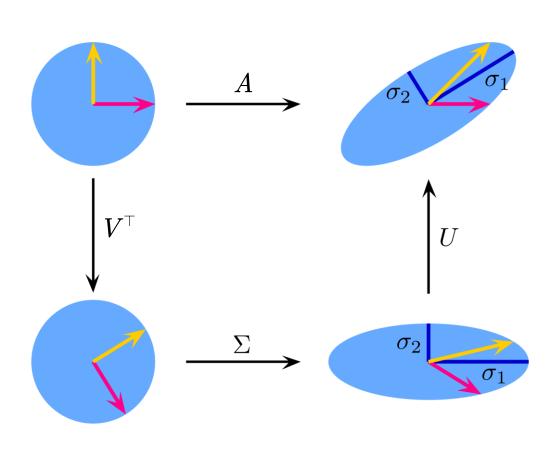
$$\|U\pi\|^2 = (U\pi)^\top \cdot (U\pi) = \pi^\top U^\top U\pi = \|\pi\|^2$$

• 对角矩阵 Σ 表示第 i 个坐标放缩 σ_i 倍,是缩放变换

$$\Sigma \pi = (\sigma_1 \pi_1, \sigma_2 \pi_2, \cdots, \sigma_n \pi_n)$$

几何意义

- 对任意向量 $x \in \mathbb{R}^n$, Ax 等价于:
 - 1. 经过坐标系的旋转变换 V^{T}
 - 2. 坐标轴的伸缩变换 Σ
 - 3. 坐标系的旋转变换U
- 伸缩变换是唯一的,因为分解 中只有一个伸缩变换
- 但旋转可以不唯一,为什么?



奇异值分解的计算

- 求矩阵 $A^{T}A$ 的特征值 λ_i ($\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \cdots \geq \lambda_n \geq 0$) 和对应的特征向量
- 将特征向量单位化,并将其构成正交矩阵 $V = [v_1 \ v_2 \ \cdots \ v_n]$
- 构造对角矩阵 $\Sigma = \text{diag}\{\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_n\}$, 其中 $\sigma_i = \sqrt{\lambda_i}$
- 对 A 的前 r 个正特征值,令 $u_j = \frac{1}{\sigma_j} v_j, j \in \{1, 2, \dots, r\}$
- $\dot{x}_{A^{T}}$ 的零空间的一组标准正交基 $\{u_{r+1},u_{r+2},\cdots,u_{m}\}$, $\diamondsuit U = [u_{1} \ u_{2} \ \cdots \ u_{m}]$
- 得到奇异值分解 $A = U \Sigma V^{T}$

Frobenius范数

- 设矩阵 $A = [a_{ij}]_{m \times n}$,则A的Frobenius范数为 $\|A\|_F = \left(\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n (a_{ij})^2\right)^{\frac{1}{2}}$
- 其等价定义为 $\|A\|_F = (\sigma_1^2 + \sigma_2^2 + \dots + \sigma_n^2)^{\frac{1}{2}}$, 其中 σ_i 是 A的奇异值

$$egin{aligned} \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n \left(a_{ij}
ight)^2 &= trace\left(A^ op A
ight) \ &= \sum_{i=1}^n \lambda_i(A^ op A) \ &= \sum_{i=1}^n \sigma_i^2 \end{aligned}$$

矩阵的最优近似

• **定理15.3** 设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 且 rank(A) = r , σ_i , $i \in \{1, 2, \dots, n\}$ 为其奇异值,并设 $\mathcal{M} = \{M \in \mathbb{R}^{m \times n} : rank(M) = k\}$,则

$$\|A - A'\|_F = \min_{S \in \mathcal{M}} \|A - S\|_F = (\sigma_{k+1}^2 + \sigma_{k+2}^2 + \dots + \sigma_n^2)^{\frac{1}{2}}$$

其中 rank(A')=k 是矩阵 A 的截断奇异值分解

• 奇异值分解是在平方损失(Frobenius范数)意义下对矩阵的最优近似

矩阵的外积展开式

• 令 u_i , v_i ($i \in \{1, 2, \dots, n\}$) 分别是矩阵 U, V 的第 i 列,则 A 的外积展开式为

$$A = U \Sigma V^{ op} = \sigma_1 u_1 v_1^{ op} + \sigma_2 u_2 v_2^{ op} + \cdots + \sigma_n u_n v_n^{ op}$$

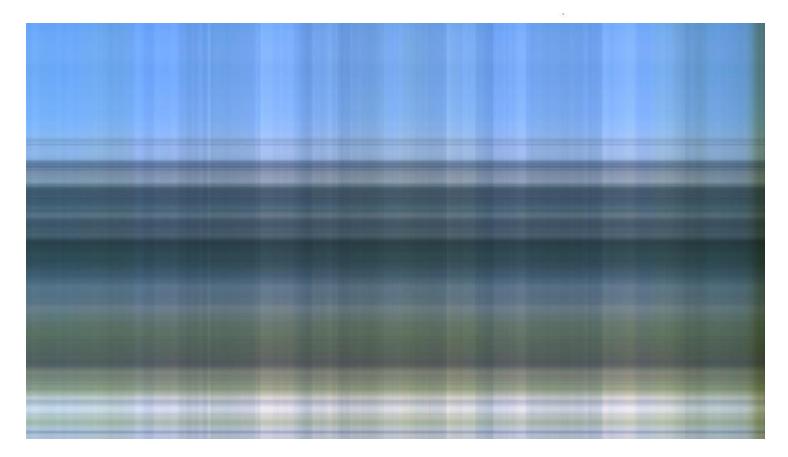
- 令 $A_k = u_k v_k^{\mathsf{T}}$,有 $A = \sum_{k=1}^n \sigma_k A_k$,即将 A 分解为矩阵的有序加权求和
- 并且 A_k 是矩阵 A 在秩为 k 矩阵中在Frobenius范数意义下的 A的最优近似矩阵



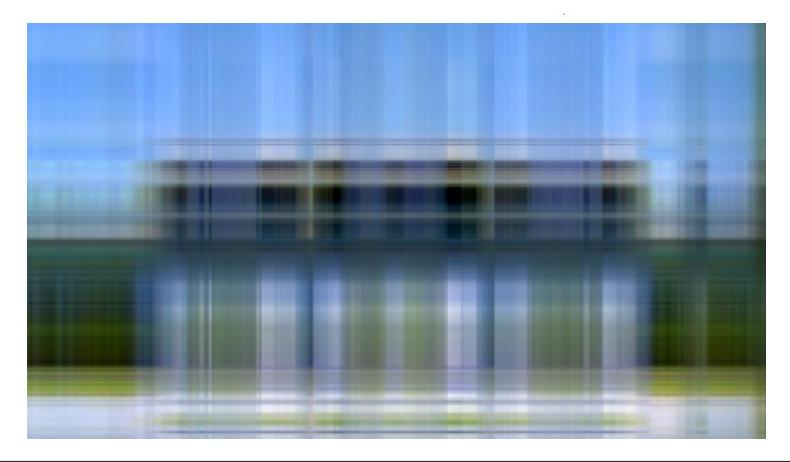
原图: 1080 * 608

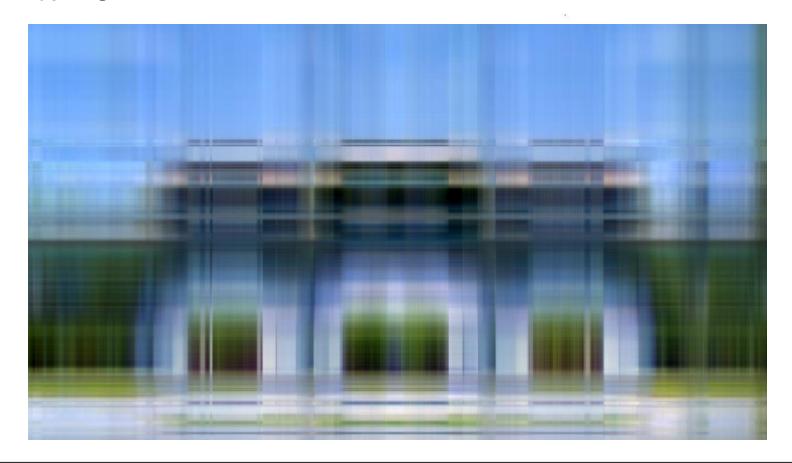


$$K = 1$$

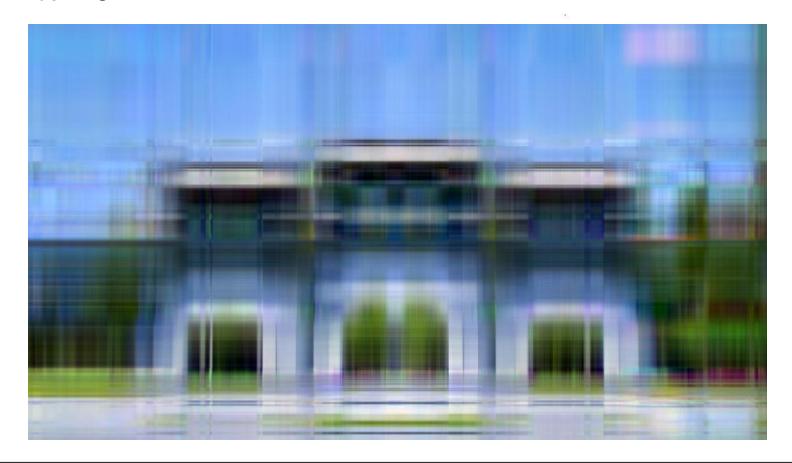


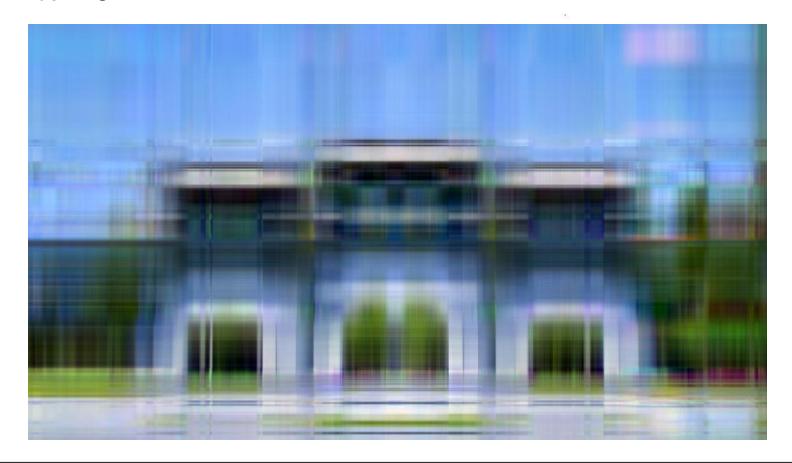
$$K = 2$$































• 原图需要存储数据

$$1080 \times 608 \times 3 = 1.96992 \times 10^6$$

•采用截断奇异值分解,取 K=100,需要存储数据

$$(1080 \times 100 + 100 + 608 \times 100) \times 3 = 506700$$

• 取 K=300,需要存储数据

$$(1080 \times 300 + 300 + 608 \times 300) \times 3 = 1.5201 \times 10^6$$