大数据算法-2024 春

# Lecture 6: 数据降维之主成分分析

2024.3.12

Lecturer: 丁虎 Scribe: 王运韬

对于高维数据集,数据经常是非常稀疏的,一个合理的操作是将这些高维数据降为低纬数据。

从几何的角度来说,对于集合  $P = \{p_1, \cdots, p_n\} \subset R^d$ ,我们期望找到一个 k 维的子空间  $E, k \ll d$ ,最小化  $\sum_{i=1}^n \|p_i - \pi(p_i)\|_2^2$ ,其中  $\pi$  是  $R^d$  到 E 的投影。当然,此处的目标函数也可以替换为其他的度量。

从线性代数的角度讲,对于矩阵  $A\in R^{n\times d}$  找到一个秩为 k 的矩阵  $A_k$  使得  $\|A-A_k\|_F$  最小。其中  $\|X\|_F=\sqrt{\sum_{i,j}X_{ij}^2}$ 。

当 k=0,我们要寻找的是一个点,由定义可知就是 P 的重心  $\nu(P)$ 。当 k>0, $\nu(P)$  应 当还是在我们要寻找的子空间上:

$$\begin{split} \sum_{i=1}^{n} \|p_{i} - \mathbf{proj}_{E}(\nu(P))\|_{2}^{2} &= \sum_{i=1}^{n} \|\mathbf{proj}_{E}(p_{i}) - \mathbf{proj}_{E}(\nu(P))\|_{2}^{2} + \|\mathbf{proj}_{E}(p_{i}) - p_{i}\|_{2}^{2} \\ &\leq \|\mathbf{proj}_{E}(p_{i}) - \mathbf{proj}_{E}(\nu(P))\|_{2}^{2} + \|p_{i} - \mathbf{proj}_{E}(p_{i})\|_{2}^{2} + \|\nu(P) - \mathbf{proj}_{E}(\nu(P))\|_{2}^{2} \\ &= \|\boldsymbol{p}_{i} - \nu(P)\|_{2}^{2}. \end{split}$$

由重心的定义,可知不等号只能相等,即  $\nu(P) \in E$ .

# 1 奇异值分解 (Singular Value Decomposition)

根据上边的表述,我们可以把 PCA 的核心思想表述为:能否找到更小的一组基底,使之能尽可能好地重新代表原数据?为了严格地解决这个问题,我们引入奇异值分解技术。X为  $n \times m$  矩阵, $X^TX$  秩为 r,接下来我们定义相关的量:

•  $\{\hat{\mathbf{v}}_1, \hat{\mathbf{v}}_2, \dots, \hat{\mathbf{v}}_r\}$  是  $\mathbf{X}^T\mathbf{X}$  一族正交的  $m \times 1$  特征向量,对应特征值  $\{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_r\}$ . 即

$$(\mathbf{X}^T \mathbf{X}) \widehat{\mathbf{v}}_i = \lambda_i \widehat{\mathbf{v}}_i.$$

•  $\sigma_i \equiv \sqrt{\lambda_i}$  正实数特征值.

•  $\{\widehat{\mathbf{u}}_1, \widehat{\mathbf{u}}_2, \dots, \widehat{\mathbf{u}}_r\}$  是一族  $n \times 1$  向量,满足 $\widehat{\mathbf{u}}_i \equiv \frac{1}{\sigma_i} \mathbf{X} \widehat{\mathbf{v}}_i$ .

• 
$$\widehat{\mathbf{u}}_{\mathbf{i}} \cdot \widehat{\mathbf{u}}_{\mathbf{j}} = \left\{ egin{array}{ll} 1 & 如果 \ i = j \\ 0 & ext{otherwise} \end{array} \right.$$

•  $\|\mathbf{X}\widehat{\mathbf{v}}_{\mathbf{i}}\| = \sigma_{\mathbf{i}}$ 

我们的目标是构造如下的对角矩阵 Σ.

其中  $\sigma_{\tilde{1}} \geq \sigma_{\tilde{2}} \geq \ldots \geq \sigma_{\tilde{r}}$ 是由大到小排列的奇异值. 我们需要构造正交矩阵

$$\begin{split} V &=& \left[\widehat{v}_1 \; \widehat{v}_2 \; \dots \; \widehat{v}_m \right] \\ U &=& \left[\widehat{u}_1 \; \widehat{u}_2 \; \dots \; \widehat{u}_n \right] \end{split}$$

此处增补了 (m-r) 和 (n-r) 个正交基来使 V 和 U 为方阵。满足

$$X = U\Sigma V^T \tag{1}$$

根据需求,可以发现如下奇异值分解矩阵 X 的算法:

- 1. 计算  $XX^{\top}$  的特征值和特征向量,用单位化的特征向量构成 U.
- 2. 计算  $X^{\mathsf{T}}X$  的特征值和特征向量,用单位化的特征向量构成 V.
- 3. 将  $XX^{\mathsf{T}}$  的特征值开方,得到  $\Sigma$ .

当然,因为计算  $XX^{\top}$  的开销可能很大,这个算法不是实践中使用的算法。此外,在固定了  $\Sigma$  对角元的排序后,奇异值分解是唯一的。

#### 2 主成分分析

回顾我们的设定,原始数据可以写成  $X \in \mathbb{R}^{n \times d}$ ,n 是样本个数,d 是特征维数。假设我们之前假设的 k 维子空间 E 有一组标准正交基  $v_1, v_2, \cdots, v_k$ ,并将它扩展到 d 维全空间,那么对于任意的向量 a,

$$||a - \mathbf{proj}_E(a)||^2 = ||\sum_1^d v_j \langle a, v_j \rangle - \sum_1^k v_j \langle a, v_j \rangle||^2 = \sum_{k+1}^d \langle a, v_j \rangle^2$$

我们希望子空间 E 对全部数据 X 带来最小的均方损失,由上式可知:损失函数为  $\sum_{i=1}^{n} \|p_i - \pi(p_i)\|_2^2 = \|XV - XV_k\|_F^2 = \|XW\|_F^2$ , 其中  $V_k$  是一个后 d - k 列均为 0 的列正交矩阵,W 是一个  $d \times k$  的列正交矩阵。实际上, $(V_k[1:k], W) = (v_1, \dots, v_d) =: V$ . 所以问题转化为:

$$\min_{V_k \in \mathbb{R}^{d \times k}} - \|XV_k\|_F^2$$

$$s.t. \quad V_k^\top V_k = \mathbf{I}_k$$

直接使用拉格朗日乘子法,可得

$$X^{\top}Xv_i = \sigma_i^2 v_i.$$

即  $v_1, \dots, v_k$  对应奇异值分解的右乘方阵 V 的前 k 列。 主成分分析的缺点包括:

- 1. 复杂度高。基于 QR 分解的奇异值分解有复杂度  $O(nd^2)$ .
- 2. 作用于矩阵,数值稳定性在维度高时难以保障。
- 3. 对数据多次读取,不适合分布式计算。

### 3 相关研究

#### 3.1 低秩近似

**Theorem 3.1** (Eckart–Young–Mirsky). 对  $X \in \mathbb{R}^{n \times d}$ ,  $\min_{\text{rank}(X_k) \leq k} ||X - X_k||$  仅在  $X_k = \sum_{1}^{k} \sigma_i \hat{u}_i \hat{v}_i \top$  时取到。此处的范数可以为谱范数或 *Frobenius* 范数, $\sigma_1, \dots, \sigma_d$  是 X 从大到小排列的奇异值, $\hat{u}_i, \hat{v}_i$  分别代表 U, V 的第 i 和第 j 列。

此外,一些基于采样的随机算法也被开发出来,参考[1].

## 3.2 非负矩阵分解

对非负矩阵  $M \in \mathbb{R}^{n \times m}$ , 求解

$$\min_{A,W \ge 0} ||AW - M||_F$$

$$s.t. \quad A \in \mathbb{R}^{n \times r}, W \in \mathbb{R}^{r \times m}.$$

**Example 3.2.** M 可以表示  $m \land n$  维数据,A 表示 r 个基向量,W 表示这些基向量的凸组合。

推荐系统曾经广泛采用这种算法。求精确解的复杂度为  $O(mn^{O(r^2)})$ ,同样是 NP 完全问题。

# References

[1] D. P. Woodruff. Sketching as a tool for numerical linear algebra. *Foundations and Trendső in Theoretical Computer Science*, 10(1–2):1–157, 2014.