Конспектировала: Ермолова Марина.

1. Задачи из домашнего задания

1.1. Задача 1.13

Вспомним определения:

$$TSS = \sum_{i} (y_i - \overline{y})^2$$

$$RSS = \sum_{i} (y_i - \hat{y}_i)^2$$

$$ESS = \sum_{i} (\hat{y}_i - \overline{y})^2$$

1. Преположим, что после добавления точки к регрессии величина RSS уменьшится. Тогда получается, что

$$\sum_{i=1}^{n} (y_i - \hat{y}_i^*)^2 \le \sum_{i=1}^{n+1} (y_i - \hat{y}_i^*)^2 < \sum_{i=1}^{n} (y_i - \hat{y}_i)^2$$

Из этого следует, что новая регрессия обеспечивает меньшую сумму квадратов, а значит исходная регрессия не была оптимальной. Противоречие.

$$RSS < RSS^*$$

2. Проведем рассуждения, аналогичные прошлому пункту: Допустим, $TSS \leq TSS^*$

$$\sum_{i=1}^{n} (y_i - \overline{y}^*)^2 \le \sum_{i=1}^{n+1} (y_i - \overline{y}_i^*)^2 < \sum_{i=1}^{n} (y_i - \overline{y}_i)^2$$

Известно, что если проецировать любой вектор на $\vec{1}$, то получается $\vec{y}\vec{1}$. Но мы знаем, что при решении задачи минимизации

$$\min_{a} \sum_{a_{ont}} (y_i - a)^2$$
$$a_{ont} = \overline{y}$$

А по нашему предположению \overline{y}^* дает минимум меньше, чем мы получаем, оптимизируя. Возникает противоречие.

3. Величина ESS может меняться как угодно. Попробуем решить по аналогии с предыдущими пунктами:

$$\sum_{i=1}^{n} (\hat{y_i}^* - \overline{y}^*)^2 \le \sum_{i=1}^{n+1} (\hat{y_i}^* - \overline{y_i}^*)^2 < \sum_{i=1}^{n} (\hat{y_i} - \overline{y})^2$$

Видим, что провести аналогичные рассуждения мы не можем.

- а) Величина ESS может падать. Например, Например, можно разместить точку настолько низко, чтобы прямая стала горизонтальной. Тогда все $\hat{y_i} = \overline{y}^*$ и ESS = 0.
- б) Величина ESS может возрастать. Расположим $\hat{y_i}$ на прямую, тогда величина \hat{y} не меняется, величина \bar{y} выросла, появилось новое слагаемое, из-за которого величина ESS возрастает.

2. Сингулярное разложение матрицы

Английское сокращение: SVD — Singular Value Decomposition. Сингулярное разложение матрицы используется при снижении размерности и не только.

2.1. Смысл условия
$$U^TU = I$$

Вспомним смысл условия $U^TU = I$, где I — единичная матрица.

1. Порядок умножения не важен:

$$U^TU = I \Leftrightarrow U^{-1} = U^T \Leftrightarrow UU^T = I$$

2. Рассмотрим вектор-столбцы матрицы U, u_1, \ldots, u_n :

$$\begin{bmatrix} \dots & u_1^T & \dots \\ \dots & u_2^T & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \vdots & \vdots & \vdots \\ u_1 & u_2 & u_n \\ \vdots & \vdots & \vdots \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$
$$u_2^T \cdot u_2 = 1$$
$$u_2^T \cdot u_7 = 0$$

Следовательно, столбцы u имеют единичную длину и ортогональны друг другу.

2.2. Свойства ортогональной матрицы

$$U \cdot x = \tilde{x}$$

- 1. Матрица U сохраняет длину вектора. $\tilde{x}^T\tilde{x}=(Ux)^T(Ux)=x^TU^TUx=x^TIx=x^Tx$
- 2. Матрица U сохраняет угол.

$$\begin{aligned} U \cdot x &= \tilde{x} \\ U \cdot y &= \tilde{y} \\ \cos(\tilde{x}, \tilde{y}) &= \frac{\tilde{x}^T \tilde{y}}{\|\tilde{x}\| \|\tilde{y}\|} = \frac{x^T U^T U y}{\|x\| \|y\|} = \frac{x^T y}{\|x\| \|y\|} = \cos(x, y) \end{aligned}$$

Матрица U может быть, например, поворотом или отражением.

2.3. Геометрия SVD

Пусть X — матрица всех переменных размера $n \times k$, где k — количество переменных, n — количество наблюдений. Матрица X преобразует k-мерные вектора в n-мерные.

$$X \cdot a = b$$

Любое действие X при выборе удачного базиса в \mathbb{R}^k и при выборе удачного базиса в \mathbb{R}^n очень просто действует.

Допустим, в пространестве R^k мы выбрали базис v_1, v_2, \ldots, v_k . А в R^n мы выбрали базис u_1, u_2, \ldots, u_n . Оказывается, можно так подобрать базисы, что:

$$\begin{cases} Xv_1 = \lambda_1 u_1 \\ Xv_2 = \lambda_2 u_2 \\ \dots \end{cases}$$

Так как в общем случае $n \neq k$, то, либо v не переходят в некоторые u, либо если k > n, $Xv_j = 0, j > n$.

Пример. Проецирование $X:\mathbb{R}^3 o \mathbb{R}^2$

С помощью сингулярного разложения независимо от действия можно выбрать хороший базис в \mathbb{R}^2 и \mathbb{R}^3 , что действие будет очень просто. Выберем базис:

$$\begin{cases} Xv_1 = u_1 \\ Xv_2 = u_2 \\ Xv_3 = 0 \end{cases}$$

Пример: Поворот на плоскости по часовой стрелке на 45 градусов $X:\mathbb{R}^2 \to \mathbb{R}^2$ Выберем базис:

$$\begin{cases} Xv_1 = u_1 \\ Xv_2 = u_2 \end{cases}$$

2.4. Представление матрицы в виде произведения

Любую матрицу X размера $n \times k$ можно представить в виде $X = U \cdot \Sigma \cdot V^T$, где: $U^T \cdot U = I_{n \times n}$, $V^T \cdot V = I_{k \times k}$, т.е. действие V не меняет углы и расстояния, а просто меняет базис.

Матрица Σ диагональная, но необязательно квадратная. Например,

$$\Sigma = \begin{pmatrix} 5 & 0 & 0 \\ 0 & 6 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\Sigma = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Пусть x_V — столбец координат в базисе V, а x — столбец координат в исходном базисе, тогда

$$Vx_V = x$$

$$x_V = V^T x$$

Геометрический смысл разложения:

2.5. Задача 5.14

Дана матрица
$$X=U \begin{pmatrix} 7 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 \end{pmatrix} V^T.$$

Найти сингулярное разложение матриц:

- 1. X^T
- 2. 10X
- 3. X^TX
- 4. XX^T

Решение:

1.
$$X^T = \left(U \begin{pmatrix} 7 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 \end{pmatrix} V^T \right)^T = V \begin{pmatrix} 7 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 \end{pmatrix}^T U^T = V \begin{pmatrix} 7 & 0 \\ 0 & 3 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} U^T$$

2. Матрицы U,V сохраняют длину, поэтому $\Sigma = \begin{pmatrix} 70 & 0 & 0 \\ 0 & 30 & 0 \end{pmatrix}$

В итоге:

$$10X = U \begin{pmatrix} 70 & 0 & 0 \\ 0 & 30 & 0 \end{pmatrix} V^T$$

3.

$$X^TX = V\Sigma^TU^TU\Sigma V^T = V\Sigma^T\Sigma V^T$$

$$X^TX = V\begin{pmatrix} 7 & 0 \\ 0 & 3 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}\begin{pmatrix} 70 & 0 & 0 \\ 0 & 30 & 0 \end{pmatrix}V^T = V\begin{pmatrix} 49 & 0 \\ 0 & 9 \end{pmatrix}V^T$$

4.

$$XX^T = U\Sigma V^T V\Sigma^T U^T = U\Sigma \Sigma^T U^T$$

$$X^T X = U \begin{pmatrix} 70 & 0 & 0 \\ 0 & 30 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 7 & 0 \\ 0 & 3 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} U^T = U \begin{pmatrix} 49 & 0 & 0 \\ 0 & 9 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} U^T$$

2.6. Алгоритм SVD разложения компьютером

1. Пусть $X = UBV^T$, где U, V — отражение, а B — бидиагональная матрица.

$$B = \begin{pmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_{1,1} & a_{1,2} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{n-1,n-1} & 0 \\ 0 & \dots & 0 & a_{n,n-1} & a_{n,n} \end{pmatrix}$$

На первом этапе действия алгоритма побираются такие отражения, чтобы получить бидиагональную матрицу. Этот этап условно точный, мы можем его выписать численно.

2. Этот этап численный. С помощью вращений $X = U \Sigma V^T$ достигаем конечного результата с какой-то точностью.

Важно, что на компьютере при сингулярном разложении матрицы X никогда не считается X^TX .

2.7. SVD-разложение руками

Задача. Найти SVD-разложение матрицы

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$$

Решение.

$$X = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} = U\Sigma V^{T}$$

$$X^{T}X = V\Sigma^{T}\Sigma V^{T} = = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

$$XX^{T} = U\Sigma \Sigma^{T}U^{T} = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Найдем собственные числа матрицы $X^T X$:

$$\det\begin{pmatrix} 2-\lambda & 1\\ 1 & 2-\lambda \end{pmatrix} = 0 \to \lambda = 3, 1$$

Собственные вектора матрицы X^TX равны $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$

Нормированная матрица:
$$V = \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix}$$

Тогда

$$X^{T}X = \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix}^{T}$$

Собственные числа для матрицы XX^T :

$$\det\begin{pmatrix} 2-\lambda & 1 & -1\\ 1 & 1-\lambda & 0\\ -1 & 0 & 1-\lambda \end{pmatrix} = 0 \to \lambda = 0, 1, 3$$

Собственные вектора матрицы XX^T : $\begin{pmatrix} 1 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix}$

Нормированная матрица U:

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} & 0 & \frac{2}{\sqrt{6}} \\ -\frac{1}{\sqrt{3}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{6}} \end{pmatrix}$$

$$\Sigma = \begin{pmatrix} \sqrt{3} & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

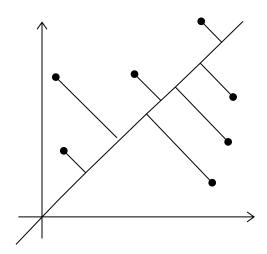
В итоге получаем разложение исходной матрицы X:

$$X = \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} & 0 & \frac{2}{\sqrt{6}} \\ -\frac{1}{\sqrt{3}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{6}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{3} & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix}$$

3. Метод главных компонент (Principal Component Analysis)

3.1. Задача

Сформулируем задачу. Она состоит в том, чтобы снизить размерность матрицы таким образом, чтобы несильно двигать точки. Идея: пусть у нас есть две координаты. Тогда мы возьмем двумерное облако точек. Мы хотим несильно двигая точки сделать так, чтобы точки лежали на одной прямой.



Пусть x_i — транспонированная i-ая строка в матрице X или столбец в матрице X^T . Тогда наша задача сводится к задаче оптимизации:

$$\min_{\mu,V,\lambda_i} \sum ||x_i - \mu - V\lambda_i||^2$$

Вектор x_i имеет размер $k \times 1$, вектор μ имеет размер $k \times 1$, вектор λ_i имеет размер $p \times 1$, матрица V имеет размер $k \times p$.

В столбцах матрицы V находятся k—мерные ортогональные вектора, единичной длины. Вектор λ_i показывает веса, с которыми надо взять эти вектора, пытаясь заменить каждый x_i . Вектор μ является серединой облака. Число k — исходная размерность, число p — размерность, до которой хотим снизить. Для визуализации обычно берут p=2.

Предположим, что матрица V уже найдена. Оказывается, неважно, до какой размерности мы снижали, $\mu = \frac{\sum x_i}{n}$, а λ_i находится легко.

Допустим вектор μ и матрица V найдены. Оптимальный вектор λ_1 находим, решая задачу оптимизации:

$$\min_{\lambda_1} ||x_1 - \mu - V\lambda_1||^2$$

Это есть аналог МНК

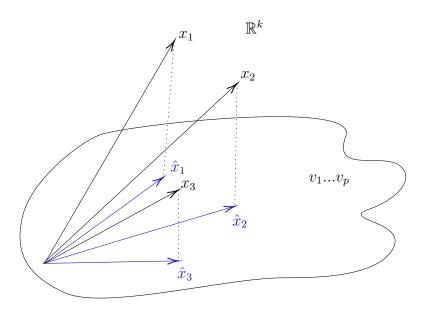
$$\beta: \min_{\beta} ||y - X\beta||^2$$

$$\hat{\beta} = (X^T X)^{-1} X^T y$$

В нашем случае:

$$\lambda_i = (V^T V)^{-1} V^T (x_i - \mu) = V^T (x_i - \mu)$$

На самом деле метод главных компонент — это выбор плоскости, а дальше МНК.



Почему $V^TV = I$?

Пусть x_1, x_2, x_3, \ldots — вектора наблюдений: $x_i - i$ -ое наблюдение, в отличие от МНК, где x_1, x_2, x_3, \ldots — регрессоры. Ищем подпространство, чтобы при проецировании на него получались $\hat{x}_1, \hat{x}_2, \ldots$ Это подпространство будем задавать базисом v_1, \ldots, v_p . Для удобства задаем подпространство ортонормальным базисом.

$$\begin{bmatrix} v_1^T \\ v_2^T \end{bmatrix} \begin{bmatrix} v_1 & v_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Вектор λ_i мы уже нашли с помощью МНК, теперь осталось проминизировать по μ, V :

$$\min_{\mu, V} ||(x_i - \mu) - VV^T(x_i - \mu)||^2 = \min_{\mu, V} Q_{\mu}$$

Матрица VV^T — проектор, матрица-шляпница. Выпишем условие первого порядка:

$$\begin{split} dQ_{\mu} &= \sum_{i} ||(I - VV^{T})(x_{i} - \mu)||^{2} = \sum_{i} d((x_{i} - \mu)^{T}(I - VV^{T})^{T}(I - VV^{T})(x_{i} - \mu)) = \sum_{i} d(x_{i} - \mu)^{T}(I - VV^{T})(x_{i} - \mu) = \sum_{i}$$

В итоге решение $\hat{\mu} = \frac{\sum x_i}{n}$ зануляет дифференциал dQ. Но оно нединственно, можно придумать и другие.