

# Математика для Data Science. Линейная алгебра.

## Решения задач

### Содержание

<b>Комплексные числа</b>	<b>2</b>
Задача 1	2
Задача 2	2
<b>Собственные векторы</b>	<b>3</b>
Задача 1	3
Задача 2	3
Задача 3	3
Задача 4	4
Задача 5 (дополнительная)	4
<b>Низкоранговое приближение матрицы</b>	<b>4</b>
Задача 3	4
Задача 4	5
Задача 5	5
<b>Сингулярное разложение – SVD</b>	<b>6</b>
Задача 1	6
Задача 2	6
Задача 3	7
Задача 4	7

**Замечание.** Вот этим цветом отмечены ссылки на страницы внутри этого файла.

# Комплексные числа

## Задача 1

**Неформально.** Рассмотрим конкретное комплексное число  $z_1$ . Мы смотрим на все комплексные числа как на векторы из  $\mathbb{R}^2$ . Будем доказывать, что умножение на  $z_1$  делает следующее:

- растягивает все векторы в  $|z_1|$  раз
- и поворачивает все векторы на угол  $\arg(z)$  против часовой стрелки.

Ясно, что утверждение выше это то же самое, что теорема с предыдущего шага (только по-другому сформулированная).

А теперь формально.

1. Дано фиксированное комплексное число  $z_1 = a + bi$ . Мы рассматриваем отображение  $m_{z_1} : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ , которое отправляет каждое число  $z$  в произведение  $z_1 \cdot z$ . Вспомним, что  $\mathbb{C}$  можно воспринимать как  $\mathbb{R}^2$ . Поэтому и наше отображение можно воспринимать как  $m_{z_1} : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ . Вычислите, куда это отображение отправляет произвольное комплексное число  $z = c + di = (c, d) \in \mathbb{R}^2$ . Докажите, что отображение  $m_{z_1}$  из  $\mathbb{R}^2$  в  $\mathbb{R}^2$  является линейным и выпишите его матрицу в терминах  $a$  и  $b$ .
2. Выразите  $a$  и  $b$  через  $r := |z|$  и  $\alpha := \arg(z)$ . Выпишите матрицу отображения  $m_{z_1}$  в терминах  $r$  и  $\alpha$ .
3. Докажите теорему с предыдущего шага.

**Подсказка.** Вам может пригодиться шаг из урока про ортогональные матрицы.

**Решение.**

1. Пусть  $z_1 = a + ib$ ,  $z = c + di$ . Тогда под действием отображения  $m_{z_1}$  число  $z$  переходит в  $z_1 \cdot z = (a + ib)(c + di) = (ac - bd) + i(bc + ad)$ . Если воспринимать  $\mathbb{C}$  как  $\mathbb{R}^2$ , то  $m(c, d) = (ac - bd, bc + ad)$ . Итак, координаты отображения линейны по  $c$  и  $d$ , значит, само отображение тоже линейно.

Матрица отображения равна  $M = \begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix}$ . Действительно,  $Mz = \begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} c \\ d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} ac - bd \\ bc + ad \end{pmatrix}$

2. Согласно задаче прошлой недели  $c = r \cos \alpha$  и  $d = r \sin \alpha$ .

Пусть  $R := |z_1|$ ,  $\beta := \arg(z_1)$ , то есть  $\operatorname{Re}(z_1) = a = R \cos \beta$ ,  $\operatorname{Im}(z_1) = b = R \sin \beta$ . Тогда  $\begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} c \\ d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} R \cos \beta & -R \sin \beta \\ R \sin \beta & R \cos \beta \end{pmatrix} \begin{pmatrix} r \cos \alpha \\ r \sin \alpha \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} rR \cos \alpha \cos \beta - rR \sin \alpha \sin \beta \\ rR \cos \alpha \sin \beta + rR \sin \alpha \cos \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} rR \cos(\alpha + \beta) \\ rR \sin(\alpha + \beta) \end{pmatrix}$

3. Действительно, в предыдущем пункте видно, что при умножении комплексных чисел их модули перемножаются, а аргументы складываются.

## Задача 2

1. Найдите число  $z^k$ , зная модуль и аргумент  $z$ .
2. Найдите какое-нибудь число  $z$ , такое что  $z^6 = -100$ .
3. Докажите, что у любого ненулевого комплексного числа есть обратное. То есть для любого ненулевого  $z \in \mathbb{C}$  найдётся число  $z^{-1}$ , такое что  $z \cdot z^{-1} = 1$ .

В целом, мы доказали, что  $\mathbb{C}$  это *поле*. То есть, в  $\mathbb{C}$  есть 0 и 1, а также в  $\mathbb{C}$  можно складывать, вычитать, умножать и делить.

**Подсказка.** В этих задачах поможет выражать комплексные числа через их модуль и аргумент.

**Решение.**

1. Пусть  $z = r \cos \alpha + ir \sin \alpha$ . Тогда по теореме из [предыдущей](#) задачи  $z^2 = z \cdot z = r^2 \cos(2\alpha) + ir^2 \sin(2\alpha)$  (модули перемножились, а аргументы сложились). Отсюда следует, что  $z^3 = r^3 \cos(3\alpha) + ir^3 \sin(3\alpha)$ . Продолжая так далее, получим  $z^k = r^k \cos(k\alpha) + ir^k \sin(k\alpha)$ . То есть  $|z^k| = |z|^k$  и  $\arg(z^k) = k \cdot \arg(z)$ .
2. Ищем  $z$  в виде  $z = r \cos \alpha + ir \sin \alpha$ , тогда по предыдущей задаче  $z^6 = r^6(\cos(6\alpha) + i \sin(6\alpha))$ . Запишем  $-100$  как комплексное число с модулем  $100$  и аргументом  $-\pi$ : а именно,  $-100 = 100(\cos \pi + i \sin \pi)$ .  
Итак,  $r^6(\cos(6\alpha) + i \sin(6\alpha)) = 100(\cos \pi + i \sin \pi)$ .  
Значит,  $r^6 = 100$ , то есть  $r = \sqrt[6]{100} = \sqrt[3]{10}$ .  
Кроме того,  $6\alpha = \pi + 2\pi k$ , где  $k \in \mathbb{Z}$ . Рассмотрим, например, случай  $k = 1$ . Тогда  $\alpha = \frac{\pi}{2}$ .  
Итак, мы получили  $z = \sqrt[3]{10}(\cos \frac{\pi}{2} + i \sin \frac{\pi}{2}) = i\sqrt[3]{10}$ .  
**Замечание.** При рассмотрении других  $k \in \mathbb{Z}$  получились бы  $z = -i\sqrt[3]{10}$ ,  $z = \sqrt[3]{10} \left( \pm \frac{\sqrt{3}}{2} \pm \frac{i}{2} \right)$ .
3. Пусть  $z = r \cos \alpha + ir \sin \alpha$ , найдём число  $z^{-1}$  в виде  $z^{-1} = R \cos \beta + iR \sin \beta$ .  
Тогда  $z \cdot z^{-1} = rR(\cos(\alpha + \beta) + i \sin(\alpha + \beta)) = 1(\cos 0 + i \sin 0)$ .  
Значит,  $rR = 1$  и  $\alpha + \beta = 0$ . Другими словами,  $R = r^{-1}$  и  $\beta = -\alpha$ . То есть  $z^{-1} = r^{-1}(\cos(-\alpha) + i \sin(-\alpha)) = r^{-1}(\cos \alpha - i \sin \alpha)$

## Собственные векторы

### Задача 1

Докажите, что если  $\vec{v}$  это собственный вектор  $A$ , то и  $c\vec{v}$  это собственный вектор  $A$ , где  $c$  — любое ненулевое число.

**Решение.** Если  $\vec{v}$  это собственный вектор  $A$ , то по определению  $\exists \lambda : A\vec{v} = \lambda\vec{v}$ . Тогда если  $c$  — любое ненулевое число, то  $A(c\vec{v}) = cA\vec{v} = c\vec{0}$ , то есть  $c\vec{v}$  — тоже собственный вектор.

### Задача 2

Найдите собственные числа и собственные векторы матрицы  $B = \begin{pmatrix} 2 & 8 \\ 3 & 4 \end{pmatrix}$ .

**Решение.** Сначала найдём все собственные значения матрицы  $B$ .

$$0 = \det(B - \lambda E) = \det \left( \begin{pmatrix} 2 & 8 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} \lambda & 0 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix} \right) = \det \begin{pmatrix} 2-\lambda & 8 \\ 3 & 4-\lambda \end{pmatrix} = (2-\lambda)(4-\lambda) - 24 = \lambda^2 - 6\lambda - 16.$$

Значит,  $\lambda = -2$  или  $\lambda = 8$ .

Найдём теперь собственный вектор, соответствующий собственному числу  $-2$ . Это такой вектор  $\vec{v}$ , что  $(B - (-2E))\vec{v} = \vec{0}$ .

$$(B + 2E) = \begin{pmatrix} 2+2 & 8 \\ 3 & 4+2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 & 8 \\ 3 & 6 \end{pmatrix}. \text{ Собственный вектор равен } \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \end{pmatrix}.$$

$$\text{Теперь найдём собственный вектор, соответствующий } \lambda = 8. (B - 8E) = \begin{pmatrix} 2-8 & 8 \\ 3 & 4-8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -6 & 8 \\ 3 & -4 \end{pmatrix}.$$

Собственный вектор равен  $\begin{pmatrix} 4 \\ 3 \end{pmatrix}$ .

### Задача 3

1. Докажите, что у матрицы  $\begin{pmatrix} 1 & -10 \\ 10 & 1 \end{pmatrix}$  нет собственных чисел и собственных векторов (над  $\mathbb{R}$ )
2. Докажите, что при  $0 < \alpha < \pi$  у матрицы  $\begin{pmatrix} \cos(\alpha) & -\sin(\alpha) \\ \sin(\alpha) & \cos(\alpha) \end{pmatrix}$  нет собственных чисел и собственных векторов (над  $\mathbb{R}$ ). Что это значит геометрически?

**Решение.**

1. Найдём собственные числа так же, как ранее:  $\det \begin{pmatrix} 1-\lambda & -10 \\ 10 & 1-\lambda \end{pmatrix} = (1-\lambda)^2 + 100 = \lambda^2 - 2\lambda + 101$ .  
Поскольку дискриминант отрицателен ( $4 - 4 \cdot 101 < 0$ ), корней над  $\mathbb{R}$  у уравнения нет.
2.  $\det \begin{pmatrix} \cos(\alpha) - \lambda & -\sin(\alpha) \\ \sin(\alpha) & \cos(\alpha) - \lambda \end{pmatrix} = (\cos(\alpha) - \lambda)^2 + \sin^2 \alpha = \cos^2 \alpha + \sin^2 \alpha + \lambda^2 - 2\lambda \cos \alpha = \lambda^2 - 2\lambda \cos \alpha + 1$ .  
Дискриминант равен  $4(\cos^2 \alpha - 1)$ . Если  $0 < \alpha < \pi$ , то  $\cos^2 \alpha < 1$  и дискриминант отрицателен, следовательно, собственных чисел и векторов не существует. Геометрически это означает, что при повороте на угол  $\alpha$  нет неподвижных векторов.

## Задача 4

Докажите, что каждому собственному числу соответствует хотя бы один собственный вектор. То есть если для числа  $\lambda$  выполнено  $\det(A - \lambda E) = 0$ , то найдётся  $\vec{v}$ , такой что  $A\vec{v} = \lambda\vec{v}$

**Решение.** Пусть для числа  $\lambda$  выполнено  $\det(A - \lambda E) = 0$ . Тогда у матрицы  $(A - \lambda E)$  неполный ранг. Значит, столбцы этой матрицы линейно зависимы и из коэффициентов этой линейной зависимости можно составить ненулевой вектор  $\vec{v}$  такой, что  $(A - \lambda E)\vec{v} = \vec{0}$ . Это равносильно  $A\vec{v} - (\lambda E)\vec{v} = \vec{0} \Leftrightarrow A\vec{v} - \lambda\vec{v} = \vec{0} \Leftrightarrow A\vec{v} = \lambda\vec{v}$ .

## Задача 5 (дополнительная)

Пусть  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_k$  это собственные векторы с различными собственными числами  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$ . Докажите, что  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_k$  линейно независимы.

**Решение.** Пусть  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_k$  это собственные векторы матрицы  $A$  с различными собственными числами  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$ . Рассмотрим сначала один вектор  $\vec{v}_1$ . Он не равен нулю, поэтому линейно независим.

Далее, допустим, что мы уже доказали, что векторы  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_{m-1}$  линейно независимы. Докажем от противного, что  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_m$  тоже линейно независимы. Действительно, пусть  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_m$  линейно зависимы. Тогда

$$\vec{v}_m = \alpha_1 \vec{v}_1 + \dots + \alpha_{m-1} \vec{v}_{m-1},$$

где хотя бы одно  $\alpha_i \neq 0$ .

Применим  $A$  к обеим частям равенства и, пользуясь тем, что  $A\vec{v}_j = \lambda_j \vec{v}_j$ , получим:

$$\lambda_m \vec{v}_m = \alpha_1 \lambda_1 \vec{v}_1 + \dots + \alpha_{m-1} \lambda_{m-1} \vec{v}_{m-1}$$

С другой стороны,

$$\lambda_m \vec{v}_m = \lambda_m (\alpha_1 \vec{v}_1 + \dots + \alpha_{m-1} \vec{v}_{m-1})$$

Вычитая предпоследнее равенство из последнего, получаем

$$\alpha_1 (\lambda_m - \lambda_1) \vec{v}_1 + \dots + \alpha_m (\lambda_m - \lambda_{m-1}) \vec{v}_{m-1} = \vec{0}$$

Но  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_{m-1}$  линейно независимы, а значит все коэффициенты равны нулю:  $\alpha_j (\lambda_m - \lambda_j) = 0$ , но так как хотя бы одно  $\alpha_i \neq 0$ , то  $\lambda_m - \lambda_i = 0$ , что невозможно, так все собственные числа по условию разные. Значит, наше предположение было неверно и  $\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_m$  линейно независимы.

Проведя приведённое выше рассуждение последовательно для  $m = 2$ , затем  $m = 3$  и так далее до  $m = k$ , мы докажем требуемое.

## Низкоранговое приближение матрицы

### Задача 3

Давайте поймём, как взаимодействует ранг и операция умножения матриц. Во всех задачах ниже размеры матриц считайте любыми (но такими, что умножение определено).

1. Докажите, что ранг произведения двух матриц меньше или равен ранга каждой из них:  $\text{rank}(AB) \leq \min(\text{rank}(A), \text{rank}(B))$ .

- Докажите, что ранг произведения любого числа матриц меньше или равен ранга каждой из них:  
 $\text{rank}(A_1 \cdot A_2 \cdot \dots \cdot A_r) \leq \min(\text{rank}(A_1), \text{rank}(A_2), \dots, \text{rank}(A_r))$ .
- Приведите пример матриц  $A$  и  $B$ , для которых ранг произведения меньше ранга каждого из сомножителей:  $\text{rank}(AB) < \min(\text{rank}(A), \text{rank}(B))$ .

**Подсказка.** Вам может помочь интерпретация ранга из задачи прошлых недель. Сколькими векторами порождён образ  $B$ ? Сколькими векторами порождён образ  $A$ ? Сколькими векторами порождён образ  $AB$ ?

**Решение.**

- Согласно задаче со второй недели, ранг матрицы  $A$  равен размерности образа  $A$ . То есть образ  $A$  порождён  $\text{rank}(A)$  векторами, а образ  $B$  порождён  $\text{rank}(B)$  векторами. Матрица  $AB$  соответствует композиции отображений  $A$  и  $B$ , поэтому образ  $AB$  не может быть порождён линейно независимыми векторами, которых больше, чем  $\text{rank}(A)$  или  $\text{rank}(B)$ .

Немного другими словами то же самое можно объяснить тем, что подпространство, порожденное векторами-столбцами матрицы  $AB$ , содержится в подпространстве, порожденном векторами-столбцами матрицы  $A$  и то же самое верно для матрицы  $B$ .

- По первому пункту этой задачи  $\text{rank}(A_1 \cdot A_2 \cdot \dots \cdot A_r) \leq \min(\text{rank}(A_1), \text{rank}(A_2 \cdot \dots \cdot A_r))$ . Далее, опять же по первому пункту задачи  $\text{rank}(A_2 \cdot \dots \cdot A_r) \leq \min(\text{rank}(A_2), \text{rank}(A_3 \cdot \dots \cdot A_r))$ . Аналогично применяя первый пункт задачи и дальше, получим требуемое неравенство  $\text{rank}(A_1 \cdot A_2 \cdot \dots \cdot A_r) \leq \min(\text{rank}(A_1), \text{rank}(A_2), \dots, \text{rank}(A_r))$ .

- Например, можно рассмотреть  $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$  и  $B = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ . Ясно, что  $\text{rank}(A) = \text{rank}(B) = 1$ . Но так как  $AB = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ , то  $\text{rank}(AB) = 0$ .

## Задача 4

Пусть дана матрица  $W$  размера  $n$  на  $m$  и ранга не больше 1. Тогда можно найти такие матрицы  $U$  и  $M$ , что  $W = U^T M$ . При этом  $U$  это матрица размера 1 на  $n$ , и  $M$  это матрица размера 1 на  $m$ . То есть  $U^T$  это столбец, а  $M$  это строка.

Рассмотрим два случая:

- $\text{rank} W = 0$ . Тогда  $W$  это нулевая матрица и  $U^T$  это нулевой столбец высоты  $n$  и  $M$  это нулевая строка длины  $m$ .
- $\text{rank} W = 1$ . Тогда столбцы матрицы  $W$  попарно линейно зависимы, а значит, матрица имеет вид  $(\vec{u}, \lambda_2 \vec{u}_1, \dots, \lambda_n \vec{u}_1)$ . То есть  $W = \vec{u}_1(1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$  — искомое представление в виде произведения столбца на строку.

## Задача 5

Пусть дана матрица  $W$  размера  $n$  на  $m$  и ранга не больше  $k$ . Тогда можно найти такие матрицы  $U$  и  $M$ , что  $W = U^T M$ . При этом  $U$  это матрица размера  $k$  на  $n$ , и  $M$  это матрица размера  $k$  на  $m$ .

**Подсказка.** Примените метод Гаусса.

**Решение.** Пусть ранг матрицы  $W$  размера  $n$  на  $m$  меньше или равен  $k$ . Тогда после алгоритма Гаусса в матрице останется  $k$  или меньше ненулевых столбцов. Составим из этих столбцов матрицу. При этом столбцы изначальной матрицы выражаются через получившиеся после метода Гаусса столбцы, и из соответствующих коэффициентов остаётся составить вторую матрицу.

# Сингулярное разложение – SVD

## Задача 1

Пусть  $A_1$  и  $A_2$  – обратимые матрицы.

1. Докажите, что  $\text{rank}(A_1 B) = \text{rank}(B)$  для любой  $B$ , если произведение  $A_1 B$  определено.
2. Докажите, что  $\text{rank}(B A_2) = \text{rank}(B)$  для любой  $B$ , если произведение  $B A_2$  определено.

Как мы знаем, все ортогональные матрицы обратимы. В SVD нас будет интересовать случай, когда  $A_1$  и  $A_2$  это ортогональные матрицы.

**Подсказка.** Ранее мы доказали, что  $\text{rank}(A_1 B) \leq \text{rank}(B)$ .

**Решение.**

1. Ранее мы доказали, что  $\text{rank}(A_1 B) \leq \text{rank}(B)$ .

Верна следующая цепочка равенств:  $B = EB = (A_1^{-1} A_1) B = A_1^{-1} (A_1 B)$ . Снова пользуясь неравенством для ранга произведения матриц, получаем, что  $\text{rank}(B) \leq \text{rank}(A_1 B)$ .

Итак,  $\text{rank}(A_1 B) \leq \text{rank}(B)$  и  $\text{rank}(B) \leq \text{rank}(A_1 B)$ , значит,  $\text{rank}(B) = \text{rank}(A_1 B)$ .

2. Этот пункт доказывается аналогично первому:

$$\text{rank}(B A_2) \leq \text{rank}(B)$$

С другой стороны,  $B = BE = B(A_2 A_2^{-1}) = (B A_2) A_2^{-1}$ , а значит  $\text{rank}(B) \leq \text{rank}(B A_2)$ . А тогда  $\text{rank}(B A_2) = \text{rank}(B)$

## Задача 2

Давайте докажем, что умножение матрицы на ортогональную матрицу не меняет её норму Фробениуса.

Пусть  $X$  – произвольная матрица размера  $m$  на  $n$ . Пусть  $L$  и  $R$  – ортогональные матрицы размера  $m$  на  $m$  и  $n$  на  $n$  соответственно.

1. Докажите, что  $\|LX\|_F^2 = \|X\|_F^2$
2. Докажите, что  $\|XR\|_F^2 = \|X\|_F^2$

Эта задача позволит нам исключить из вычислений ортогональные матрицы  $U$  и  $V^T$ , сконцентрировавшись на понятной матрице  $\Sigma$ .

**Подсказка.** Ортогональное преобразование сохраняет длины.

**Решение.**

1. Пусть  $\vec{x}_1, \dots, \vec{x}_n$  – столбцы матрицы  $X$ . Тогда  $\|X\|_F^2 = \|\vec{x}_1\|^2 + \dots + \|\vec{x}_n\|^2$ .

Кроме того,  $\|LX\|_F^2 = \|L\vec{x}_1\|^2 + \dots + \|L\vec{x}_n\|^2$ , и, продолжая цепочку равенств и пользуясь ортогональностью  $L$ , получаем  $\|LX\|_F^2 = \|\vec{x}_1\|^2 + \dots + \|\vec{x}_n\|^2 = \|X\|_F^2$

2. Для любой матрицы  $A$  верно  $\|A^T\|_F^2 = \|A\|_F^2$ , ведь в определении нормы просто поменяется порядок суммирования.

Итак,  $\|XR\|_F^2 = \|(XR)^T\|_F^2 = \|R^T X^T\|_F^2$ . Если  $R$  ортогонально, то и  $R^T$  тоже ортогонально, ведь  $R^T R = E$ . Значит, по первому пункту этой задачи  $\|R^T X^T\|_F^2 = \|X^T\|_F^2 = \|X\|_F^2$ . Итого,  $\|XR\|_F^2 = \|X\|_F^2$ .

### Задача 3

Дана диагональная матрица  $\Sigma$  с  $\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \sigma_3 \geq \dots \geq 0$ :

$$\Sigma = \begin{pmatrix} \sigma_1 & & & \\ & \sigma_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & \ddots \end{pmatrix}$$

Мы ищем  $P$  такую что  $\|\Sigma - P\|_F^2$  минимально, при ограничении  $\text{rank}(P) \leq k$ . Докажите, что минимальное значение достигается при  $P = \Sigma_k$  (матрицу  $\Sigma_k$  мы определили ранее на Степике).

Тем самым лучшее приближение матрицы  $A = U\Sigma V^T$  это матрица  $B = UPV^T = U\Sigma_k V^T =: A_k$ .

Это завершает доказательство теоремы.

**Подсказка.** Может ли  $P$  быть недиагональной матрицей? Что должно стоять у  $P$  на диагонали?

**Решение.** Чтобы запись была короче, введём обозначение для диагональных матриц:  $\Sigma := \text{diag}\{\sigma_1, \dots, \sigma_l\}$ . Поскольку в матрице  $\Sigma$  вне диагонали стоят нули, то и  $P$  мы будем искать тоже такого вида, ведь иначе к норме  $\|\Sigma - P\|_F^2$  прибавятся слагаемые, соответствующие квадратам элементов вне диагонали. Итак, пусть  $P = \text{diag}\{p_1, \dots, p_l\}$ , при этом так как  $\text{rk}(P) \leq k$ , то ненулевых  $p_i$  не больше, чем  $k$ . Итак, мы хотим минимизировать  $\|\Sigma - P\|_F^2 = \sum_{i=1}^l (\sigma_i - p_i)^2$ . Поскольку есть хотя бы  $l - k$  нулевых  $p_i$ , то в этой сумме есть хотя бы  $l - k$  слагаемых вида  $\sigma_i^2$ . Вспомним, что  $\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \sigma_3 \geq \dots \geq \sigma_l \geq 0$ . Тогда в  $\|\Sigma - P\|_F^2$  мы хотим оставить слагаемые, соответствующие наименьшим  $\sigma_i$ , а остальные занулить. Значит,  $P = \text{diag}\{\sigma_1, \dots, \sigma_k, 0, \dots, 0\}$ , а это и есть  $\Sigma_k$ .

### Задача 4

Давайте подумаем, какую часть информации мы потеряли, заменив  $A$  на  $A_k$ .

Наблюдения, которые понадобятся для решения этой задачи:

- $\|A\|_F^2 = \|U\Sigma V^T\|_F^2 = \|\Sigma\|_F^2$ , так как умножение на ортогональные матрицы сохраняет норму (пятая устная задача).
  - $\|\Sigma\|_F^2 = \sigma_1^2 + \sigma_2^2 + \dots$ . Всего элементов на диагонали  $\min(n, m)$ , обозначим  $l := \min(n, m)$ . Тогда  $\|\Sigma\|_F^2 = \sum_{i=1}^l \sigma_i^2$ .
  - Тем самым  $\|A\|_F^2 = \sum_{i=1}^l \sigma_i^2$ .
- 1) Докажите, что  $\|A_k\|_F^2 = \sum_{i=1}^k \sigma_i^2$ .
  - 2) Докажите, что  $\|A - A_k\|_F^2 = \sum_{i=k+1}^l \sigma_i^2$ . То есть  $\|A\|_F^2 = \|A - A_k\|_F^2 + \|A_k\|_F^2$ .

**Решение.**

1) Из определения матрицы  $A_k$  следует, что  $\|A_k\|_F^2 = \|U\Sigma_k V^T\|_F^2$ . Согласно пятой устной задаче этого урока, умножение на ортогональные матрицы не меняет норму Фробениуса, следовательно,  $\|U\Sigma_k V^T\|_F^2 = \|\Sigma_k\|_F^2 = \sum_{i=1}^k \sigma_i^2$ .

2)  $\|A - A_k\|_F^2 = \|U\Sigma V^T - U\Sigma_k V^T\|_F^2 = \|U(\Sigma - \Sigma_k)V^T\|_F^2 = \|\Sigma - \Sigma_k\|_F^2 = \sum_{i=k+1}^l \sigma_i^2$ . Здесь мы снова воспользовались тем, что умножение на ортогональные матрицы не меняет норму Фробениуса.