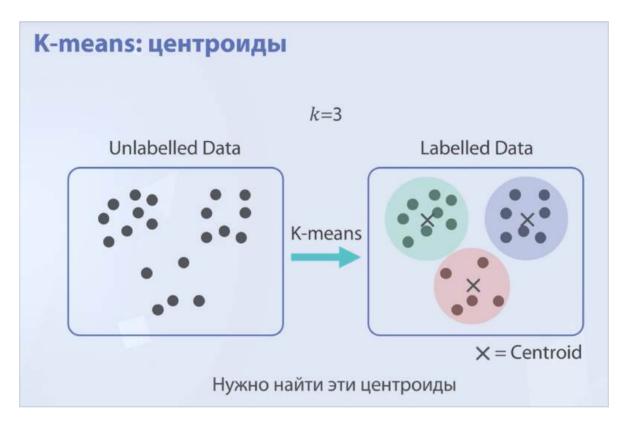
#### ML

#### **K-MEANS**

https://colab.research.google.com/drive/
1fg\_NyOlgcM2IdJuQSBIKLFu1vKpb4qP1?usp=sharing









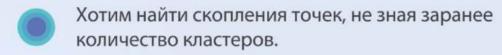




#### **DBSCAN**

https://colab.research.google.com/drive/
1fg\_NyOlgcM2ldJuQSBIKLFu1vKpb4qP1?usp=sharing

# DBSCAN: идея

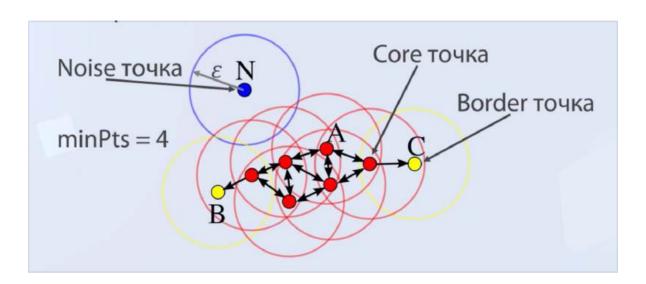


**Параметры:**  $\varepsilon$  – размер окрестности точки **minPts** – минимальное количество точек в  $\varepsilon$ -окрестности

# Все точки делятся на 3 типа:

**Core** точки – от minPts соседей в  $\varepsilon$ -окрестности **Border** точки – не Core точки, но достижимы из Core точек

**Noise** точки – все остальные, меньше minPts соседей в  $\varepsilon$ -окрестности



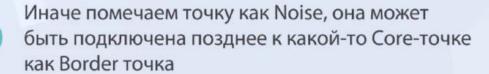
# DBSCAN: алгоритм



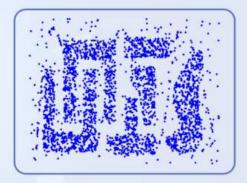
Для следующей произвольной точки ищем соседей в  $\varepsilon$ -окрестности

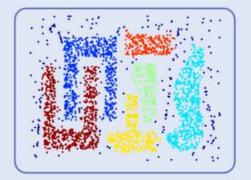


Если их как минимум minPts, начинаем поиск связной компоненты из этой Core-точки



# DBSCAN: пример





#### Резюме: DBSCAN



- Не нужно задавать кол-во кластеров
- Кластеры могут быть любой формы
- Может работать с шумными данными



- Долго работает на больших данных
- Чувствителен к выбору гипер-параметров (лучше использовать HDBSCAN)

#### PCA

#### РСА: постановка задачи



Пусть у нас есть m векторов  $x_i \in \mathbb{R}^n$ 



Мы хотим найти такие вложенные многообразия  $L_k$ , что сумма квадратов расстояний от  $x_i$  до  $L_k$  минимальна:



$$L_0 = \{a_0\}$$
 – точка  $L_0 \subset L_1 = \{a_0 + \beta_1 a_1 \mid \beta_1 \in \mathbb{R}\}$  – линия  $L_1 \subset L_2 = \{a_0 + \beta_1 a_1 + \beta_2 a_2 \mid \beta_1, \beta_2 \in \mathbb{R}\}$  – плоскость ...

где  $a_0 \in \mathbb{R}^n$ , а  $\{a_1, a_2, ..., a_k\} \subset \mathbb{R}^n$  – ортонормированный набор векторов

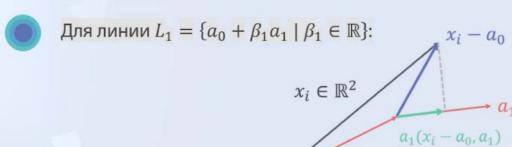
#### РСА: расстояние до точки

- Пусть у нас есть m векторов  $x_i \in \mathbb{R}^n$
- Мы хотим найти такие вложенные многообразия  $L_k$ , что сумма квадратов расстояний от  $x_i$  до  $L_k$  минимальна
- Для точки  $L_0 = \{a_0\}$ :

$$a_0 = \underset{a_0 \in \mathbb{R}^n}{\operatorname{argmin}} \left( \sum_{i=1}^m ||x_i| - a_0||^2 \right) = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m x_i$$

### РСА: расстояние до линии

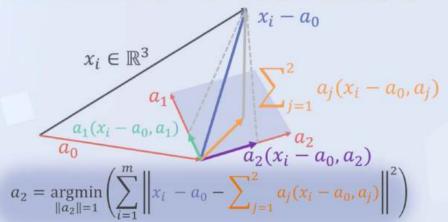
- Пусть у нас есть m векторов  $x_i \in \mathbb{R}^n$
- Мы хотим найти такие вложенные многообразия  $L_k$ , что сумма квадратов расстояний от  $x_i$  до  $L_k$  минимальна



$$a_1 = \underset{\|a_1\|=1}{\operatorname{argmin}} \left( \sum_{i=1}^m \|x_i - a_0 - a_1(x_i - a_0, a_1)\|^2 \right)$$

### РСА: расстояние до плоскости

- Пусть у нас есть m векторов  $x_i \in \mathbb{R}^n$
- Мы хотим найти такие вложенные многообразия  $L_k$ , что сумма квадратов расстояний от  $x_i$  до  $L_k$  минимальна
- Для плоскости  $L_2 = \{a_0 + \beta_1 a_1 + \beta_2 a_2 \mid \beta_1, \beta_2 \in \mathbb{R}\}$ :



# РСА: расстояние до многообразия

$$a_1 = \underset{\|a_1\|=1}{\operatorname{argmin}} \left( \sum_{i=1}^m \|x_i - a_0 - a_1(x_i - a_0, a_1)\|^2 \right)$$

$$a_2 = \underset{\|a_2\|=1}{\operatorname{argmin}} \left( \sum_{i=1}^m \left\| x_i - a_0 - \sum_{j=1}^2 a_j (x_i - a_0, a_j) \right\|^2 \right)$$

В общем виде:

$$a_{k} = \underset{\|a_{k}\|=1}{\operatorname{argmin}} \left( \sum_{i=1}^{m} \left\| x_{i} - a_{0} - \sum_{j=1}^{k} a_{j} (x_{i} - a_{0}, a_{j}) \right\|^{2} \right)$$

# РСА: алгоритм

$$1 \qquad a_0 = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m x_i$$

$$2 x_i \coloneqq x_i - a_0$$

3 
$$a_1 = \underset{\|a_1\|=1}{\operatorname{argmin}} (\sum_{i=1}^m \|x_i - a_1(x_i, a_1)\|^2)$$

$$4 x_i \coloneqq x_i - a_1(x_i, a_1)$$

5 
$$a_2 = \underset{\|a_2\|=1}{\operatorname{argmin}} (\sum_{i=1}^m \|x_i - a_2(x_i, a_2)\|^2) \mod \ker a_2 \perp a_1$$

**7** Повторяем пока не найдем k компонент

# РСА: компоненты с максимальной дисперсией

Распишем одно слагаемое в задаче оптимизации:

$$||x_i - a_k(x_i, a_k)||^2 =$$

$$= ||x_i||^2 + ||a_k(x_i, a_k)||^2 - 2(x_i, a_k(x_i, a_k)) =$$

$$= ||x_i||^2 + (x_i, a_k)^2 - 2(x_i, a_k)^2 =$$

$$= ||x_i||^2 - (x_i, a_k)^2$$

Перепишем нашу задачу оптимизации:

$$a_k = \underset{\|a_k\|=1}{\operatorname{argmin}} \left( \sum_{i=1}^m \|x_i - a_k(x_i, a_k)\|^2 \right) = \underset{\|a_k\|=1}{\operatorname{argmax}} \left( \sum_{i=1}^m (x_i, a_k)^2 \right)$$

Так как  $\mathbb{D}\xi=\mathbb{E}\xi^2-(\mathbb{E}\xi)^2$  и  $x_i$  центрированы в нуле, то мы максимизируем дисперсию длин проекций на  $a_k$ 

## РСА: компоненты с максимальной дисперсией

Максимизация дисперсии в матричной записи  $(x_i - \text{строки матрицы } X)$ :

$$\begin{aligned} a_1 &= \operatorname*{argmax}_{\|a_1\|=1} \left( \sum_{i=1}^m (x_i, a_1)^2 \right) = \operatorname*{argmax}_{\|a_1\|=1} \|Xa_1\|^2 = \\ &= \operatorname*{argmax}_{\|a_1\|=1} (Xa_1)^T Xa_1 = \operatorname*{argmax}_{\|a_1\|=1} a_1^T X^T Xa_1 \\ &= a_1^T X^T Xa_1 = a_1^T X^T Xa_1 \end{aligned}$$

Применим метод множителей Лагранжа:

$$L = a_1^T X^T X a_1 - \lambda (a_1^T a_1 - 1)$$
$$\frac{\partial L}{\partial a_1} = X^T X a_1 - \lambda a_1 = 0$$

То есть  $a_1$  – собственный вектор  $X^TX$ , соответствующий максимальному собственному значению, так как  $a_1^TX^TXa_1 = a_1^T\lambda a_1 = \lambda$ 

### РСА: компоненты с максимальной дисперсией

Продолжим алгоритм:  $y_i \coloneqq x_i - a_1(x_i, a_1)$  в матричном виде  $Y \coloneqq X - Xa_1a_1^T$ , ищем  $a_2 = \operatorname*{argmax}_{\|a_2\|=1} a_2^T Y^T Y a_2$ :

$$Y^{T}Y = (X^{T} - a_{1}a_{1}^{T}X^{T})(X - Xa_{1}a_{1}^{T}) =$$

$$= X^{T}X - X^{T}Xa_{1}a_{1}^{T} - a_{1}a_{1}^{T}X^{T}X + a_{1}a_{1}^{T}X^{T}Xa_{1}a_{1}^{T} =$$

$$= X^{T}X - \lambda_{1}a_{1}a_{1}^{T} - a_{1}a_{1}^{T}X^{T}X + \lambda_{1}a_{1}a_{1}^{T}a_{1}^{T} =$$

$$= X^{T}X - a_{1}a_{1}^{T}X^{T}X$$
1

$$a_2 = \mathop{\mathrm{argmax}}_{\|a_2\|=1} a_2^T Y^T Y a_2 = \mathop{\mathrm{argmax}}_{\|a_2\|=1} (a_2^T X^T X a_2 - \underbrace{a_2^T a_1}_{0} a_1^T X^T X a_2) =$$

$$= \mathop{\mathrm{argmax}}_{\|a_2\|=1, \ a_2 \perp a_1} a_2^T X^T X a_2, \text{ то есть } a_2 - \text{следующий с.в. } X^T X$$

## PCA: расчет через SVD

Любую матрицу X можно представить в виде SVD разложения:

$$X = U\Sigma V^{\mathrm{T}}$$

$$UU^{T} = U^{T}U = I$$

$$VV^{T} = V^{T}V = I$$

Распишем

$$X^{T}X = V\Sigma^{T}U^{T}U\Sigma V^{T} = V\Sigma^{2}V^{T}$$
$$X^{T}XV = V\Sigma^{2}$$

То есть в столбцах матрицы V лежат собственные вектора  $X^TX$ , отсортированные по убыванию собственных значений. Это и есть наши главные компоненты.

Проекция на главные компоненты:  $XV = U\Sigma$ 

Вернуться в исходное пространство (линейная комбинация столбцов V):  $U\Sigma V^{\mathrm{T}} = X$ 



- Быстрый способ уменьшения размерности
- Позволяет визуализировать многомерные данные (при малом k)

— Новые координаты для точки — линейные комбинации исходных координат ( $XV = U\Sigma$ )

# t-SNE: постановка задачи

- Пусть у нас есть m векторов  $x_i \in \mathbb{R}^n$
- Хотим снизить размерность каждого вектора  $x_i$ , сохранив информацию о расстоянии до остальных векторов:
- Зададим распределение пропорциональное расстоянию до остальных точек:

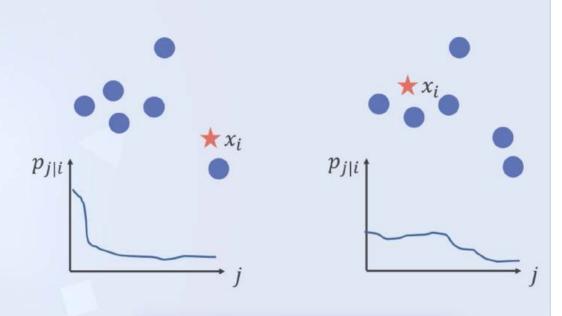
$$p_{j|i} = \frac{\exp(-\|x_i - x_j\|^2 / 2\sigma_i^2)}{\sum_{k \neq i} \exp(-\|x_i - x_k\|^2 / 2\sigma_i^2)}$$

Сделаем его симметричным:

$$p_{ij} = \frac{p_{j|i} + p_{i|j}}{2}$$

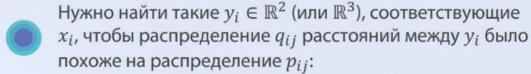
 $\mathbf{G}$  Пока что положим  $\sigma_i \equiv \sigma$  (какая-то константа)

# t-SNE: как выглядит $p_{j|i}$ с $\sigma_i \equiv \sigma$



$$p_{j|i} = \frac{\exp(-\|x_i - x_j\|^2 / 2\sigma_i^2)}{\sum_{k \neq i} \exp(-\|x_i - x_k\|^2 / 2\sigma_i^2)}$$

# t-SNE: уменьшение размерности



$$q_{ij} = \frac{\left(1 + \left\|y_i - y_j\right\|^2\right)^{-1}}{\sum_{k \neq l} (1 + \left\|y_k - y_l\right\|^2)^{-1}}$$

Похожесть распределений будем считать при помощи KL-дивергенции:

$$KL(P||Q) = \sum_{i \neq j} p_{ij} \log \frac{p_{ij}}{q_{ij}}$$

Будем минимизировать KL(P||Q) по  $y_i$  градиентным спуском:

$$\frac{\partial KL}{\partial y_i} = 4\sum_{j} (p_{ij} - q_{ij})(y_i - y_j)(1 + \|y_i - y_j\|^2)^{-1}$$

# t-SNE: выбор $\sigma_i$

Для визуализации лучше сохранить информацию о k ближайших соседях каждой точки  $x_i$ 

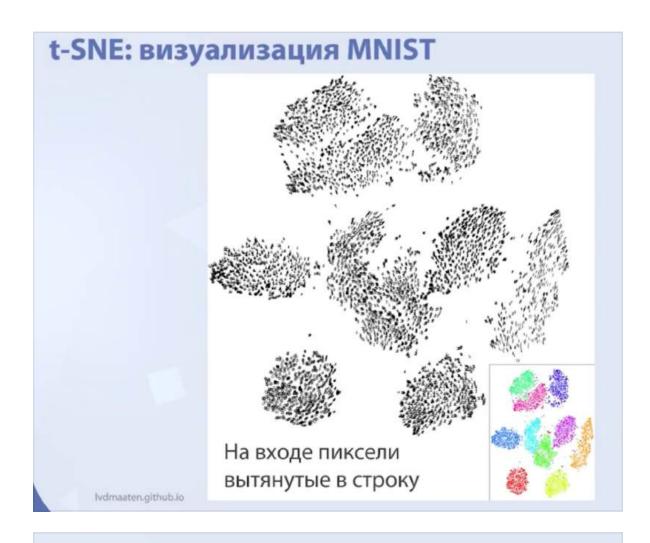
Для этого нужно сделать энтропию распределений

$$p_{j|i} = rac{\exp(-\|x_i - x_j\|^2/2\sigma_i^2)}{\sum_{k 
eq i} \exp(-\|x_i - x_k\|^2/2\sigma_i^2)}$$
 примерно одинаковой для всех  $i$ 

Подберем такие  $\sigma_i$ , чтобы  $\operatorname{Perp}(P_i) = 2^{-\sum_j p_{j|i} \log p_{j|i}}$  была примерно одинаковой для всех i

Этого можно добиться бинарным поиском каждой  $\sigma_i$ 

 $Perp(P_i)$  становится гиперпараметром метода (от 5 до 50)



# t-SNE: визуализация ImageNet





для практики https://colab.research.google.com/drive/18j8sNLcqTscjn6W--LSCHb0DrUofYNQj?usp=sharing