Методы понижения размерности Машинное обучение

Абдурахмон Садиев

ИСП РАН

20 марта 2025

Определение

Сингулярным разложением матрицы A размера $n \times d$ является произведение трех "простых" матриц:

$$A = USV^{\top}$$
,

где

Определение

Сингулярным разложением матрицы A размера $n \times d$ является произведение трех "простых" матриц:

$$A = USV^{\top}$$
,

где

ullet матрица U размера n imes n ортогональна,

Определение

Сингулярным разложением матрицы A размера $n \times d$ является произведение трех "простых" матриц:

$$A = USV^{\top}$$
,

где

- ullet матрица U размера n imes n ортогональна,
- ullet матрица V размера d imes d ортогональна,

Определение

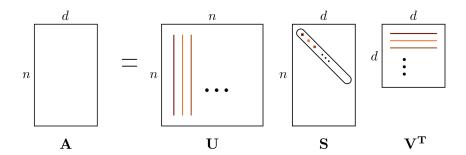
Сингулярным разложением матрицы A размера $n \times d$ является произведение трех "простых" матриц:

$$A = USV^{\top}$$
,

где

- ullet матрица U размера n imes n ортогональна,
- ullet матрица V размера d imes d ортогональна,
- матрица S размера $n \times d$ такая, что $S_{ii} = \sigma_i = \sqrt{\lambda_i} \geq 0$, и $S_{ij} = 0$, если $i \neq j$ где $\{\lambda_i\}_{i=1}^k$ собственные числа матрицы $A^\top A$ (и ненулевые собственные значения матрицы AA^\top).

◆ロト ◆個ト ◆恵ト ◆恵ト ・恵 ・ 少久()



Покажем, что сингулярное разложение существует.

Покажем, что сингулярное разложение существует.

Идея доказательства: случай $n \leq d$

Покажем, что сингулярное разложение существует.

Идея доказательства: случай $n \le d$

• Рассмотрим AA^{\top} - симметричная, неотрицательно определенная матрица.

Покажем, что сингулярное разложение существует.

Идея доказательства: случай $n \le d$

- Рассмотрим AA^{\top} симметричная, неотрицательно определенная матрица.
- Существует ортогональная матрица U и диагональная матрица Λ : $AA^{\top} = U\Lambda U^{\top}$, причем $\Lambda = S^2$.

Покажем, что сингулярное разложение существует.

Идея доказательства: случай $n \le d$

- Рассмотрим AA^{\top} симметричная, неотрицательно определенная матрица.
- Существует ортогональная матрица U и диагональная матрица Λ : $AA^{\top} = U\Lambda U^{\top}$, причем $\Lambda = S^2$.
- Заметив, что $A^{\top}u_i = \sigma_i v_i$, мы получаем матрицу V^{\top} .

Приложения:

- Понижение размерности (РСА метод главных компонент);
- Латентно-семантический анализ (LSA) в обработке естественного языка (NLP);
- Сжатие изображений;
- Подавление шума в обработке сигналов;
- Рекомендательные системы;
- Кластеризация и классификация данных;
- Решение обратных задач и вычисление псевдообратной матрицы;
- Квантовые вычисления и квантовая теория информации;
- Анализ экспрессии генов в биоинформатике;
- Распознавание лиц;



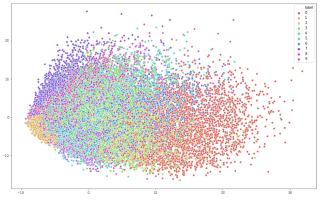
Мотивация

Задача: распознать цифры на картинке, для чего нужно выбрать компактное признаковое описание изображения.



Мотивация

После применения метода главных компонент количество признаков уменьшается, причем объекты одного класса образуют компактные области в пространстве признаков.



Задача *Снижение размерности данных* Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d .

Задача Снижение размерности данных

Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Цель: выбрать пространство меньшей размерности k < d так, чтобы схожие объекты оставались схожими и образовывали компактные области.

Задача Снижение размерности данных

Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Цель: выбрать пространство меньшей размерности k < d так, чтобы схожие объекты оставались схожими и образовывали компактные области. **Причины понижения размерности**

- уменьшение вычислительных затрат;
- сжатие данных для более эффективного хранения информации;
- борьба с мультиколлинеарностью;
- борьба с переобучением;
- визуализация и интерпретация данных;
- . . .



Задача Снижение размерности данных Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Обозначим $X = (x_{ij})$ матрицу признаков размера $n \times d$.

Задача Снижение размерности данных

Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Обозначим $X = (x_{ij})$ матрицу признаков размера $n \times d$.

Цель: Хотим перейти от признаков X к новым признакам $Z = (z_{ij})$, где Z -матрица размера $n \times k$, k < d.

Задача Снижение размерности данных

Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Обозначим $X = (x_{ij})$ матрицу признаков размера $n \times d$.

Цель: Хотим перейти от признаков X к новым признакам $Z=(z_{ij})$, где Z -матрица размера $n\times k,\ k< d.$ Помимо этого, мы хотим, чтобы старые признаки восстанавливались по новым с приемлемой точностью, т. е. существует матрица $V=(v_{ij})$ размера $d\times k$ такая, что

$$\hat{x}_j = \sum_{l=1}^k v_{jl} z_l \quad \approx \quad x_j.$$

Задача Снижение размерности данных

Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Обозначим $X = (x_{ij})$ матрицу признаков размера $n \times d$.

Цель: Хотим перейти от признаков X к новым признакам $Z=(z_{ij})$, где Z -матрица размера $n\times k,\ k< d.$ Помимо этого, мы хотим, чтобы старые признаки восстанавливались по новым с приемлемой точностью, т. е. существует матрица $V=(v_{ij})$ размера $d\times k$ такая, что

$$\hat{x}_j = \sum_{l=1}^k v_{jl} z_l \quad \approx \quad x_j.$$

Другими словами,

$$\ell(Z, V) = \sum_{j=1}^{k} \|\hat{x}_j - x_j\|^2 = \|X - ZV^\top\|_F^2 \to \min_{Z, V}$$

Теорема

Если k < rank(X), то минимум $\ell(Z,V)$ достигается, когда столбцы матрицы V есть собственные вектора матрицы $X^\top X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы.

Теорема

Если k < rank(X), то минимум $\ell(Z,V)$ достигается, когда столбцы матрицы V есть собственные вектора матрицы $X^\top X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы. При этом Z = XV, а матрицы V и Z – ортогональны*.

Теорема

Если k < rank(X), то минимум $\ell(Z,V)$ достигается, когда столбцы матрицы V есть собственные вектора матрицы $X^\top X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы. При этом Z = XV, а матрицы V и Z – ортогональны*.

Теорема

Если k < rank(X), то минимум $\ell(Z,V)$ достигается, когда столбцы матрицы V есть собственные вектора матрицы $X^\top X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы. При этом Z = XV, а матрицы V и Z – ортогональны*.

Свойства матриц V и Z:

1 Матрица V ортонормирована, т.е. $V^\top V = I$;

Теорема

Если k < rank(X), то минимум $\ell(Z,V)$ достигается, когда столбцы матрицы V есть собственные вектора матрицы $X^\top X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы.При этом Z = XV, а матрицы V и Z – ортогональны*.

- $oldsymbol{0}$ Матрица V ортонормирована, т.е. $V^{\top}V=I$;
- 2 $Z^{\top}Z = \Lambda = \mathrm{diag}(\lambda_1,\dots,\lambda_k)$, где $\lambda_1...\lambda_k$ –k максимальных собственных значений матрицы $X^{\top}X$.

Теорема

Если k < rank(X), то минимум $\ell(Z,V)$ достигается, когда столбцы матрицы V есть собственные вектора матрицы $X^\top X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы. При этом Z = XV, а матрицы V и Z – ортогональны*.

- $oldsymbol{0}$ Матрица V ортонормирована, т.е. $V^{\top}V=I$;
- 2 $Z^{\top}Z = \Lambda = \mathrm{diag}(\lambda_1,\dots,\lambda_k)$, где $\lambda_1...\lambda_k k$ максимальных собственных значений матрицы $X^{\top}X$.
- **3** $X^TXV = V\Lambda_m, X^TZ = Z\Lambda;$

Теорема

Если k < rank(X), то минимум $\ell(Z,V)$ достигается, когда столбцы матрицы V есть собственные вектора матрицы $X^\top X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы. При этом Z = XV, а матрицы V и Z – ортогональны*.

- $oldsymbol{0}$ Матрица V ортонормирована, т.е. $V^{\top}V=I$;
- 2 $Z^{\top}Z = \Lambda = \mathrm{diag}(\lambda_1,\dots,\lambda_k)$,где $\lambda_1...\lambda_k$ –k максимальных собственных значений матрицы $X^{\top}X$.
- **3** $X^TXV = V\Lambda_m, X^TZ = Z\Lambda;$
- $4 \|ZV^{\top} X\|_F^2 = \|X\| \operatorname{tr}(\Lambda) = \sum_{j=k+1}^n \lambda_j.$

Наблюдение

Пусть

$$E_k = \frac{\sum_{j=k+1}^d \lambda_j}{\sum_{j=1}^d \lambda_j}.$$

Наблюдение

Пусть

$$E_k = \frac{\sum_{j=k+1}^d \lambda_j}{\sum_{j=1}^d \lambda_j}.$$

Чем меньше E_k , тем лучше новые признаки приближают старые.

Наблюдение

Пусть

$$E_k = \frac{\sum_{j=k+1}^d \lambda_j}{\sum_{j=1}^d \lambda_j}.$$

Чем меньше E_k , тем лучше новые признаки приближают старые.

• $\widetilde{k}=\min_k E_k<arepsilon$ - эффективная размерность пространства признаков X.

Наблюдение

Пусть

$$E_k = \frac{\sum_{j=k+1}^d \lambda_j}{\sum_{j=1}^d \lambda_j}.$$

Чем меньше E_k , тем лучше новые признаки приближают старые.

- $\widetilde{k}=\min_k E_k<arepsilon$ эффективная размерность пространства признаков X.
- метода крутого склона: если E_{k+1} достаточно мало и $E_k >> E_{k+1}$, то в качестве эффективной размерности берем k.

Выбор количества признаков

Наблюдение

Пусть

$$E_k = \frac{\sum_{j=k+1}^d \lambda_j}{\sum_{j=1}^d \lambda_j}.$$

Чем меньше E_k , тем лучше новые признаки приближают старые.

- $\widetilde{k}=\min_k E_k<arepsilon$ эффективная размерность пространства признаков X.
- метода крутого склона: если E_{k+1} достаточно мало и $E_k >> E_{k+1}$, то в качестве эффективной размерности берем k.
- метод сломанной трости: $\bar{k}=\inf\{k: \frac{\lambda_k}{\sum_{i=1}^k \lambda_i} < \frac{1}{n}\sum_{j=k}^n \frac{1}{j}\}$

◆ロ > ◆園 > ◆夏 > ◆夏 > 夏 り < ②</p>

Главные компоненты – это собственные векторы матрицы $X^{\top}X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы.

Главные компоненты — это собственные векторы матрицы $X^{\top}X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы.

В качестве новых признаков $Z_{j=1}^k$ модели мы выбираем проекции старых объектов на эти собственные векторы.

Главные компоненты — это собственные векторы матрицы $X^{\top}X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы.

В качестве новых признаков $Z_{j=1}^k$ модели мы выбираем проекции старых объектов на эти собственные векторы.

Вероятностная интерпретация: Проекции объектов на первую главную компоненту c_1 имеют наибольшую выборочную дисперсию среди проекций на всевозможные направления $d \in \mathbb{R}^k$.

Главные компоненты — это собственные векторы матрицы $X^{\top}X$, соответствующие k максимальным собственным значениям этой матрицы.

В качестве новых признаков $Z_{j=1}^k$ модели мы выбираем проекции старых объектов на эти собственные векторы.

Вероятностная интерпретация: Проекции объектов на первую главную компоненту c_1 имеют наибольшую выборочную дисперсию среди проекций на всевозможные направления $d \in \mathbb{R}^k$. Далее, $\forall j \geq 2$ проекции объектов на c_j-j -тую главную компоненту — имеют наибольшую выборочную дисперсию среди проекций на всевозможные направления $d \in \mathbb{R}^k$, перпендикулярные c_1, \ldots, c_{j1} .

• Выбросы могут сильно помешать работе алгоритма (потому что метод линейный), поэтому стоит их удалить.

- Выбросы могут сильно помешать работе алгоритма (потому что метод линейный), поэтому стоит их удалить.
- Если 2 признака имеют очень большую корреляцию, то один из признаков тоже стоит удалить, иначе матрицы будут плохо обращаться.

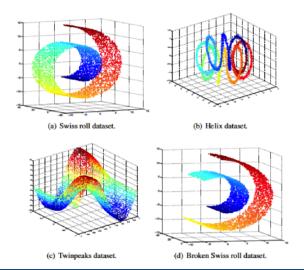
- Выбросы могут сильно помешать работе алгоритма (потому что метод линейный), поэтому стоит их удалить.
- Если 2 признака имеют очень большую корреляцию, то один из признаков тоже стоит удалить, иначе матрицы будут плохо обращаться.
- Если признаки в различных шкалах, то стандартизация данных обязательна!

- Выбросы могут сильно помешать работе алгоритма (потому что метод линейный), поэтому стоит их удалить.
- Если 2 признака имеют очень большую корреляцию, то один из признаков тоже стоит удалить, иначе матрицы будут плохо обращаться.
- Если признаки в различных шкалах, то стандартизация данных обязательна!
- РСА способен находить только линейные подпространства исходного пространства.

- Выбросы могут сильно помешать работе алгоритма (потому что метод линейный), поэтому стоит их удалить.
- Если 2 признака имеют очень большую корреляцию, то один из признаков тоже стоит удалить, иначе матрицы будут плохо обращаться.
- Если признаки в различных шкалах, то стандартизация данных обязательна!
- РСА способен находить только линейные подпространства исходного пространства.
- РСА является инвариантным относительно поворота координат в пространстве переменных.

- Выбросы могут сильно помешать работе алгоритма (потому что метод линейный), поэтому стоит их удалить.
- Если 2 признака имеют очень большую корреляцию, то один из признаков тоже стоит удалить, иначе матрицы будут плохо обращаться.
- Если признаки в различных шкалах, то стандартизация данных обязательна!
- РСА способен находить только линейные подпространства исходного пространства.
- РСА является инвариантным относительно поворота координат в пространстве переменных.
- Если некоторые собственные значения матрицы $X^{\top}X$, совпали, то новое пространство признаков может определяться неоднозначно.





• **Kernel PCA**: вместо стандартного скалярного произведения рассмотрим скалярное произведение $K(x,y) = \langle \Phi(x), \Phi(y) \rangle$.

- **Kernel PCA**: вместо стандартного скалярного произведения рассмотрим скалярное произведение $K(x,y) = \langle \Phi(x), \Phi(y) \rangle$.
- Многомерное шкалирование (multi-dimensional scaling): минимизировать суммарное расхождение между расстояниями между объектами, $d_{ij} = \rho(x_i, x_j)$, и расстояниями между объектами в новом пространстве признаков, $\delta_{ii} = \rho(z_i, z_i)$.

- **Kernel PCA**: вместо стандартного скалярного произведения рассмотрим скалярное произведение $K(x, y) = \langle \Phi(x), \Phi(y) \rangle$.
- Многомерное шкалирование (multi-dimensional scaling): минимизировать суммарное расхождение между расстояниями между объектами, $d_{ij} = \rho(x_i, x_j)$, и расстояниями между объектами в новом пространстве признаков, $\delta_{ij} = \rho(z_i, z_j)$.
- Isomap: минимизируется суммарное расхождение между расстояниями между объектами в пространстве новых признаков и расстояниями по поверхности (по геодезическим) в исходном пространстве.

t-SNE

t-SNE (t-distributed Stochastic Neighbor Embedding) — один из лучших алгоритмов понижения размерности, существующих на настоящий момент, в частности, хорошо подходящий для визуализации данных.

Постановка задачи

Задача Снижение размерности данных

Постановка задачи

Задача Снижение размерности данных

Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Хотим перейти от признаков X к новым признакам $Z=(z_{ij})$, где Z -матрица размера $n\times k$, k< d.

Постановка задачи

Задача Снижение размерности данных

Пусть x_1, x_2, \ldots, x_n - выборка в пространстве \mathbb{R}^d . Хотим перейти от признаков X к новым признакам $Z=(z_{ij})$, где Z -матрица размера $n\times k,\ k< d$.

Цель отобразить кластерную структуру, сохранив кластеры без сохранения пространственных взаимоотношений кластеров.

Определим вероятность того, что x_j - сосед x_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(x_i, \sigma_i^2)$ в точке x_j :

Определим вероятность того, что x_j - сосед x_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(x_i, \sigma_i^2)$ в точке x_j :

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

Определим вероятность того, что x_j - сосед x_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(x_i, \sigma_i^2)$ в точке x_j :

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

Определим вероятность того, что z_j - сосед z_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(z_i,1/2)$ в точке y_j :

Определим вероятность того, что x_j - сосед x_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(x_i, \sigma_i^2)$ в точке x_j :

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

Определим вероятность того, что z_j - сосед z_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(z_i,1/2)$ в точке y_j :

$$q_{j|i} = \frac{\exp(-\|z_j - z_i\|^2)}{\sum_{k \neq i} \exp(-\|z_j - z_k\|^2)}.$$

Определим вероятность того, что x_j - сосед x_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(x_i, \sigma_i^2)$ в точке x_j :

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

Определим вероятность того, что z_j - сосед z_i , пропорционально плотности $\mathcal{N}(z_i,1/2)$ в точке y_j :

$$q_{j|i} = \frac{\exp(-\|z_j - z_i\|^2)}{\sum_{k \neq i} \exp(-\|z_j - z_k\|^2)}.$$

Будем считать, что $p_{i|i} = 0$ и $q_{i|i} = 0$.



Рассмотрим $P_i = (p_{1|i}, p_{2|i}, \dots, p_{n|i})$. Посчитаем Энтропию

Рассмотрим $P_i = (p_{1|i}, p_{2|i}, \dots, p_{n|i})$. Посчитаем Энтропию

$$H(\sigma_i) = -\sum_{j=1}^n p_{j|i} \log p_{j|i}.$$

Рассмотрим $P_i = (p_{1|i}, p_{2|i}, \dots, p_{n|i})$. Посчитаем Энтропию

$$H(\sigma_i) = -\sum_{j=1}^n p_{j|i} \log p_{j|i}.$$

Перплексия $Perp(\sigma_i) = 2^{H(\sigma_i)}$ имеет смысл сглаженного показателя эффективного числа соседей точки X_i .

Рассмотрим $P_i = (p_{1|i}, p_{2|i}, \dots, p_{n|i})$. Посчитаем Энтропию

$$H(\sigma_i) = -\sum_{j=1}^n p_{j|i} \log p_{j|i}.$$

Перплексия $Perp(\sigma_i) = 2^{H(\sigma_i)}$ имеет смысл сглаженного показателя эффективного числа соседей точки X_i .

Значение перплексии — гиперпараметр метода. Задается одинаковым для всех i. Числа σ_i подбираются на основе перплексии с помощью бинарного поиска.

Рассмотрим $P_i = (p_{1|i}, p_{2|i}, \dots, p_{n|i})$. Посчитаем Энтропию

$$H(\sigma_i) = -\sum_{j=1}^n p_{j|i} \log p_{j|i}.$$

Перплексия $Perp(\sigma_i) = 2^{H(\sigma_i)}$ имеет смысл сглаженного показателя эффективного числа соседей точки X_i .

Значение перплексии — гиперпараметр метода. Задается одинаковым для всех i. Числа σ_i подбираются на основе перплексии с помощью бинарного поиска.

Разная σ_i необходима из-за возможного наличия кластеров разных плотностей.

Оптимизационная задача

Оптимизационная задача

Хотим выбрать z_1, z_2, \ldots, z_n так, чтобы вероятности $q_{j|i}$ как можно точнее описывали $p_{i|i}$.

Оптимизационная задача

Хотим выбрать z_1, z_2, \ldots, z_n так, чтобы вероятности $q_{j|i}$ как можно точнее описывали $p_{j|i}$.

Функция потерь: дивергенция Кульбака-Лейблера между $p_{i|i}$ и $q_{i|i}$

Оптимизационная задача

Хотим выбрать z_1, z_2, \ldots, z_n так, чтобы вероятности $q_{j|i}$ как можно точнее описывали $p_{i|i}$.

Функция потерь: дивергенция Кульбака-Лейблера между $p_{j|i}$ и $q_{j|i}$

$$\mathcal{L} = \sum_{i=1}^n \mathsf{KL}(P_i, Q_i) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n p_{j|i} \log rac{p_{j|i}}{q_{j|i}}
ightarrow \min_{Z}$$

Оптимизационная задача

Хотим выбрать z_1, z_2, \ldots, z_n так, чтобы вероятности $q_{j|i}$ как можно точнее описывали $p_{i|i}$.

Функция потерь: дивергенция Кульбака-Лейблера между $p_{j|i}$ и $q_{j|i}$

$$\mathcal{L} = \sum_{i=1}^n \mathsf{KL}(P_i, Q_i) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n p_{j|i} \log rac{p_{j|i}}{q_{j|i}}
ightarrow \min_{Z}$$

Несимметричность:

- большой штраф, если близкие точки будут расположены далеко.
- малый штраф, если далекие точки будут расположены близко.

Рассмотрим "симметричные" вероятности:

$$p_{ji} = \frac{\exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}, \quad q_{ji} = \frac{\exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}$$

Рассмотрим "симметричные" вероятности:

$$p_{ji} = \frac{\exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}, \quad q_{ji} = \frac{\exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}$$

причем $p_{ii} = q_{ii} = 0$, функция потерь

Рассмотрим "симметричные" вероятности:

$$p_{ji} = \frac{\exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}, \quad q_{ji} = \frac{\exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}$$

причем $p_{ii}=q_{ii}=0$, функция потерь

$$\mathcal{L} = \mathsf{KL}(P,Q) = \sum_{i \neq j} p_{ij} \log rac{p_{ij}}{q_{ij}}.$$

Рассмотрим "симметричные" вероятности:

$$p_{ji} = \frac{\exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}, \quad q_{ji} = \frac{\exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}$$

причем $p_{ii}=q_{ii}=0$, функция потерь

$$\mathcal{L} = \mathsf{KL}(P,Q) = \sum_{i \neq j} p_{ij} \log rac{p_{ij}}{q_{ij}}.$$

Если x_i - выброс, то $\|x_i - x_j\| >> 0$ и $p_{ij} \approx 0$ для любого j. Значит расположение z_i почти не влияет на \mathcal{L} .

Рассмотрим "симметричные" вероятности:

$$p_{ji} = \frac{\exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|x_j - x_i\|^2/2\sigma_i^2\right)}, \quad q_{ji} = \frac{\exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}{\sum_{j \neq i} \exp\left(-\|z_j - z_i\|^2\right)}$$

причем $p_{ii}=q_{ii}=0$, функция потерь

$$\mathcal{L} = \mathsf{KL}(P,Q) = \sum_{i \neq j} p_{ij} \log rac{p_{ij}}{q_{ij}}.$$

Если x_i - выброс, то $\|x_i - x_j\| >> 0$ и $p_{ij} \approx 0$ для любого j. Значит расположение z_i почти не влияет на \mathcal{L} .

Вместо этого определим p_{ij} как $p_{ij}=rac{p_{i|j}+p_{j|i}}{2n}$. Тогда $\sum_j p_{ij}>1/2n$.

4□ > 4□ > 4 = > 4 = > = 90

Crowding problem

Crowding problem

При вложении в пространство малой размерности при использовании нормального распределения действуют силы сжатия, из-за чего точки сильно сжимаются в кучу.

Crowding problem

При вложении в пространство малой размерности при использовании нормального распределения действуют силы сжатия, из-за чего точки сильно сжимаются в кучу.

Пример

Данные: облака точек в вершинах правильного тетраэдра в \mathbb{R}^3 . В силу симметричности при сжатии в \mathbb{R}^2 на точки будут действовать "сжимающие силы" по диагоналям.

Для решения Crowding problem определим q_{ij} на основе распределения Стьюдента:

Для решения Crowding problem определим q_{ij} на основе распределения Стьюдента:

$$q_{ji} = \frac{\left(1 + \|z_i - z_j\|^2\right)^{-1}}{\sum_{i \neq j} (1 + \|z_i - z_j\|^2)^{-1}}$$

Для решения Crowding problem определим q_{ij} на основе распределения Стьюдента:

$$q_{ji} = \frac{\left(1 + \|z_i - z_j\|^2\right)^{-1}}{\sum_{i \neq j} (1 + \|z_i - z_j\|^2)^{-1}}$$

При этом $p_{ij}=rac{p_{i|j}+p_{j|i}}{2n}$. Градиент в таком случае

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial z_i} = 4 \sum_{j}^{n} \frac{(p_{ij} - q_{ij})(z_i - z_j)}{1 + \|z_i - z_j\|^2}$$

Для решения Crowding problem определим q_{ij} на основе распределения Стьюдента:

$$q_{ji} = rac{\left(1 + \|z_i - z_j\|^2\right)^{-1}}{\sum_{i
eq j} (1 + \|z_i - z_j\|^2)^{-1}}$$

При этом $p_{ij}=rac{p_{i|j}+p_{j|i}}{2n}$. Градиент в таком случае

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial z_i} = 4 \sum_{j=1}^{n} \frac{(p_{ij} - q_{ij})(z_i - z_j)}{1 + \|z_i - z_j\|^2}$$

• Градиент делится на квадрат расстояния плюс 1.

Для решения Crowding problem определим q_{ij} на основе распределения Стьюдента:

$$q_{ji} = \frac{\left(1 + \|z_i - z_j\|^2\right)^{-1}}{\sum_{i \neq j} (1 + \|z_i - z_j\|^2)^{-1}}$$

При этом $p_{ij}=rac{p_{i|j}+p_{j|i}}{2n}$. Градиент в таком случае

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial z_i} = 4 \sum_{i}^{n} \frac{(p_{ij} - q_{ij})(z_i - z_j)}{1 + \|z_i - z_j\|^2}$$

- Градиент делится на квадрат расстояния плюс 1.
- Если точки близки, то $||z_i z_i||^2 \approx 0$, и сила остается прежней.

Для решения Crowding problem определим q_{ij} на основе распределения Стьюдента:

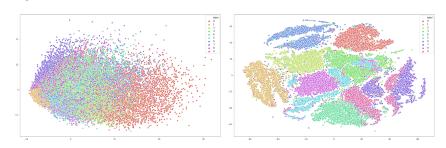
$$q_{ji} = \frac{\left(1 + \|z_i - z_j\|^2\right)^{-1}}{\sum_{i \neq j} (1 + \|z_i - z_j\|^2)^{-1}}$$

При этом $p_{ij}=rac{p_{i|j}+p_{j|i}}{2n}$. Градиент в таком случае

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial z_i} = 4 \sum_{j=1}^{n} \frac{(p_{ij} - q_{ij})(z_i - z_j)}{1 + \|z_i - z_j\|^2}$$

- Градиент делится на квадрат расстояния плюс 1.
- Если точки близки, то $||z_i z_j||^2 \approx 0$, и сила остается прежней.
- Если точки далеки, то $||z_i z_j||^2 >> 0$, сила сжатия становится существенно меньше, и сильного сжатия не происходит.

MNIST



UMAP

Uniform Manifold Approximation and Projection — метод, выполняющий нелинейное снижение размерности. Алгоритм предложен в 2018 году с целью получить аналог t-SNE, но с более сильным математическим обоснованием.

Пусть $X=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ - выборка в пространстве \mathcal{X} .

Пусть $X=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ - выборка в пространстве \mathcal{X} . $\rho(x,y)$ - метрика в \mathcal{X} .

Пусть $X=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ - выборка в пространстве \mathcal{X} . $\rho(x,y)$ - метрика в \mathcal{X} .

Определим случайный ориентированный граф на множестве вершин X. Считаем, что каждое ребро появляются независимо от других.

Пусть $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ - выборка в пространстве \mathcal{X} . $\rho(x,y)$ - метрика в \mathcal{X} .

Определим случайный ориентированный граф на множестве вершин X. Считаем, что каждое ребро появляются независимо от других.

Пусть $x_{i_1}, x_{i_2}, \ldots, x_{i_k}$ - k ближайших соседей объекта x_i в выборке X.

 $r_i = \min_s \rho(x_i, x_{i_s})$ — расстояние до ближайшего соседа.

Пусть $X=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ - выборка в пространстве \mathcal{X} . $\rho(x,y)$ - метрика в \mathcal{X} .

Определим случайный ориентированный граф на множестве вершин X. Считаем, что каждое ребро появляются независимо от других.

Пусть $x_{i_1}, x_{i_2}, \ldots, x_{i_k}$ - k ближайших соседей объекта x_i в выборке X . $r_i = \min_s \rho(x_i, x_{i_k})$ — расстояние до ближайшего соседа.

Вероятность ребра из x_i в x_{is} (для остальных ноль):

Пусть $X=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ - выборка в пространстве \mathcal{X} . $\rho(x,y)$ - метрика в \mathcal{X} .

Определим случайный ориентированный граф на множестве вершин X. Считаем, что каждое ребро появляются независимо от других.

Пусть $x_{i_1}, x_{i_2}, \ldots, x_{i_k}$ - k ближайших соседей объекта x_i в выборке X . $r_i = \min_s \rho(x_i, x_{i_k})$ — расстояние до ближайшего соседа.

Вероятность ребра из x_i в x_{i_s} (для остальных ноль):

$$P\left\{x_i \to x_{i_s}\right\} = \exp\left(-\frac{\rho(x_i, x_{i_s}) - r_i}{\sigma_i}\right),$$

Пусть $X=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ - выборка в пространстве \mathcal{X} . $\rho(x,y)$ - метрика в \mathcal{X} .

Определим случайный ориентированный граф на множестве вершин X. Считаем, что каждое ребро появляются независимо от других. Пусть $x_{i_1}, x_{i_2}, \ldots, x_{i_k}$ - k ближайших соседей объекта x_i в выборке X . $r_i = \min_s \rho(x_i, x_{i_k})$ — расстояние до ближайшего соседа.

Вероятность ребра из x_i в x_{i_s} (для остальных ноль):

$$P\left\{x_i \to x_{i_s}\right\} = \exp\left(-\frac{\rho(x_i, x_{i_s}) - r_i}{\sigma_i}\right),$$

где σ_i определяется как решение уравнения $\sum_{s=1}^k P\left\{x_i o x_{i_s}
ight\} = \log_2 k$

◆ロト ◆個ト ◆注ト ◆注ト 注 りなぐ

На основе ориентированного графа построим неориентированный. X — множество вершин. Вероятность ребра между X_i и X_i :

На основе ориентированного графа построим неориентированный. X — множество вершин. Вероятность ребра между X_i и X_i :

$$P\left\{x_i \leftrightarrow x_{i_s}\right\}$$

На основе ориентированного графа построим неориентированный. X — множество вершин. Вероятность ребра между X_i и X_j :

$$P\left\{x_i \leftrightarrow x_{i_s}\right\} = P\left\{\left\{x_i \to x_{i_s}\right\} \bigcup \left\{x_{i_s} \to x_i\right\}\right\}$$

На основе ориентированного графа построим неориентированный. X — множество вершин. Вероятность ребра между X_i и X_j :

$$P\{x_{i} \leftrightarrow x_{i_{s}}\} = P\{\{x_{i} \to x_{i_{s}}\} \bigcup \{x_{i_{s}} \to x_{i}\}\}$$

$$= P\{x_{i} \to x_{i_{s}}\} + P\{x_{i_{s}} \to x_{i}\} - P\{x_{i} \to x_{i_{s}}\} P\{x_{i_{s}} \to x_{i}\}$$

Пусть z_1, z_2, \ldots, z_n - новые признаки, которые хотим получить.

Пусть z_1, z_2, \ldots, z_n - новые признаки, которые хотим получить. На них определяем случаем неориентированный граф с вероятностями $P\left\{z_i \leftrightarrow z_i\right\} = \left(1+a\|z_i-z_i\|_2^{2b}\right)$, где a и b - гиперпараметры.

Пусть z_1, z_2, \dots, z_n - новые признаки, которые хотим получить. На них определяем случаем неориентированный граф с вероятностями $P\left\{z_i \leftrightarrow z_j\right\} = \left(1+a\|z_i-z_j\|_2^{2b}\right)$, где a и b - гиперпараметры.

Минимизируем дивергенцию Кульбака-Лейблера:

Пусть z_1,z_2,\dots,z_n - новые признаки, которые хотим получить. На них определяем случаем неориентированный граф с вероятностями $P\left\{z_i\leftrightarrow z_j\right\}=\left(1+a\|z_i-z_j\|_2^{2b}\right)$, где a и b - гиперпараметры.

Минимизируем дивергенцию Кульбака-Лейблера:

$$\mathsf{KL}(P_X, P_Y) = \sum_{i,j} \left[P\left\{ x_i \leftrightarrow x_j \right\} \log \frac{P\left\{ x_i \leftrightarrow x_j \right\}}{P\left\{ z_i \leftrightarrow z_j \right\}} + \left(1 - P\left\{ x_i \leftrightarrow x_j \right\} \right) \log \frac{1 - P\left\{ x_i \leftrightarrow x_j \right\}}{1 - P\left\{ z_i \leftrightarrow z_j \right\}} \right]$$

 Введение графов и вероятностей на них эквивалентно использованию метрики локальной связности, которая устойчива к проклятию размерности. UMAP можно применять на данных огромных размерностей.

- Введение графов и вероятностей на них эквивалентно использованию метрики локальной связности, которая устойчива к проклятию размерности. UMAP можно применять на данных огромных размерностей.
- Возможно сохранение пространственных взаимоотношений между кластерами.

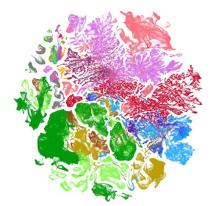
- Введение графов и вероятностей на них эквивалентно использованию метрики локальной связности, которая устойчива к проклятию размерности. UMAP можно применять на данных огромных размерностей.
- Возможно сохранение пространственных взаимоотношений между кластерами.
- Можно применять на новых данных и выполнять обратное преобразование.

- Введение графов и вероятностей на них эквивалентно использованию метрики локальной связности, которая устойчива к проклятию размерности. UMAP можно применять на данных огромных размерностей.
- Возможно сохранение пространственных взаимоотношений между кластерами.
- Можно применять на новых данных и выполнять обратное преобразование.
- Работает в несколько раз быстрее t-SNE.

- Введение графов и вероятностей на них эквивалентно использованию метрики локальной связности, которая устойчива к проклятию размерности. UMAP можно применять на данных огромных размерностей.
- Возможно сохранение пространственных взаимоотношений между кластерами.
- Можно применять на новых данных и выполнять обратное преобразование.
- Работает в несколько раз быстрее t-SNE.
- Поддерживает различные метрики.

Примеры

4 миллиона транскриптомов отдельных клеток взрослого мозга мыши, помеченных по исходному региону мозга и представленных с помощью UMAP (Yao Z. et al., 2023, bioRxiv).



Примеры

Fashion MNIST

