

Неотрицательные матричные разложения Научно-исследовательский семинар Факультет компьютерных наук

Выполнил студент группы БПМИ182 Антон Медведев

Неотрицательные матричные разложения Мотивация



- Данные часто неотрицательны по своей природе
 - компьютерное зрение
 - рекомендательные системы
 - обработка аудиосигнала

- ...

Неотрицательные матричные разложения Мотивация



- Данные часто неотрицательны по своей природе
 - компьютерное зрение
 - рекомендательные системы
 - обработка аудиосигнала
 - ...
- Кластеризация

Неотрицательные матричные разложения Мотивация



- Данные часто неотрицательны по своей природе
 - компьютерное зрение
 - рекомендательные системы
 - обработка аудиосигнала
 - ...
- Кластеризация
- Понижение размерности



$$P \approx AX \equiv Q$$



$$P \approx AX \equiv Q$$

$$P, Q \in \mathbb{R}_{+}^{m \times n} \quad A \in \mathbb{R}_{+}^{m \times r} \quad X \in \mathbb{R}_{+}^{r \times n} \quad r < \min(m, n)$$



$$P \approx AX \equiv Q$$

 $P, Q \in \mathbb{R}_{+}^{m \times n} \quad A \in \mathbb{R}_{+}^{m \times r} \quad X \in \mathbb{R}_{+}^{r \times n} \quad r < \min(m, n)$
 $(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\min} D(P, AX)$



$$P \approx AX \equiv Q$$

$$P, Q \in \mathbb{R}_{+}^{m \times n} \quad A \in \mathbb{R}_{+}^{m \times r} \quad X \in \mathbb{R}_{+}^{r \times n} \quad r < \min(m, n)$$

$$(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\arg \min} D(P, AX)$$

Определение

Функция D(P,Q) называется дивергенцией, если

•
$$D(P,Q) = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} d(p_{ij}, q_{ij})$$



$$P \approx AX \equiv Q$$

 $P, Q \in \mathbb{R}_{+}^{m \times n} \quad A \in \mathbb{R}_{+}^{m \times r} \quad X \in \mathbb{R}_{+}^{r \times n} \quad r < \min(m, n)$
 $(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\min} D(P, AX)$

Определение

Функция D(P,Q) называется дивергенцией, если

- $D(P,Q) = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} d(p_{ij}, q_{ij})$
- $d(p,q) \geqslant 0$



$$P \approx AX \equiv Q$$

$$P, Q \in \mathbb{R}_{+}^{m \times n} \quad A \in \mathbb{R}_{+}^{m \times r} \quad X \in \mathbb{R}_{+}^{r \times n} \quad r < \min(m, n)$$

$$(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\arg \min} D(P, AX)$$

Определение

Функция D(P,Q) называется дивергенцией, если

•
$$D(P,Q) = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} d(p_{ij}, q_{ij})$$

- $d(p,q) \ge 0$
- $d(p,q) = 0 \iff p = q$



•
$$d_F(p,q) = (p-q)^2$$



- $d_F(p,q) = (p-q)^2$
- $d_{KL}(p,q) = p \ln \frac{p}{q} p + q$



- $d_F(p,q) = (p-q)^2$
- $d_{KL}(p,q) = p \ln \frac{p}{q} p + q$
- $d_{IS}(p,q) = \ln \frac{q}{p} + \frac{p}{q} 1$



•
$$d_F(p,q) = (p-q)^2$$

•
$$d_{KL}(p,q) = p \ln \frac{p}{q} - p + q$$

•
$$d_{IS}(p,q) = \ln \frac{q}{p} + \frac{p}{q} - 1$$

$$\bullet \ \begin{cases} \frac{1}{\alpha(\alpha-1)} (p^{\alpha}q^{1-\alpha} - \alpha p + (\alpha-1)q), \alpha \notin \{0,1\} \\ p \ln \frac{p}{q} - p + q, & \alpha = 1 \\ q \ln \frac{q}{p} - q + p, & \alpha = 0 \end{cases}$$



•
$$d_F(p,q) = (p-q)^2$$

•
$$d_{KL}(p,q) = p \ln \frac{p}{q} - p + q$$

•
$$d_{IS}(p,q) = \ln \frac{q}{p} + \frac{p}{q} - 1$$

$$\bullet \begin{cases} \frac{1}{\alpha(\alpha-1)} (p^{\alpha}q^{1-\alpha} - \alpha p + (\alpha-1)q), \alpha \notin \{0,1\} \\ p \ln \frac{p}{q} - p + q, & \alpha = 1 \\ q \ln \frac{q}{p} - q + p, & \alpha = 0 \end{cases}$$

$$\bullet \begin{cases} \frac{1}{\beta(\beta+1)}(p^{\beta+1}-q^{\beta+1}-(\beta+1)q^{\beta}(p-q)), \beta \notin \{0,-1\} \\ p \ln \frac{p}{q}-p+q, \quad \beta=0 \\ \ln \frac{q}{p}+\frac{p}{q}-1, \quad \beta=-1 \end{cases}$$



• NMF NP-трудна



- NMF NP-трудна
- решение задачи не является единственным



- NMF NP-трудна
- решение задачи не является единственным
- D(P,AX) не выпукла по совокупности аргуметов (A,X)



- NMF NP-трудна
- решение задачи не является единственным
- D(P,AX) не выпукла по совокупности аргуметов (A,X)
 - $X^{t} = f(P, A^{t-1}, X^{t-1})$
 - $(A^{t})^{T} = f(P^{T}, (X^{t})^{T}, (A^{t-1})^{T})$



- NMF NP-трудна
- решение задачи не является единственным
- D(P,AX) не выпукла по совокупности аргуметов (A,X)

$$-X^{t} = f(P, A^{t-1}, X^{t-1}) - (A^{t})^{T} = f(P^{T}, (X^{t})^{T}, (A^{t-1})^{T})$$

 лучшее, что можно гарантировать — сходимость к стационарной точке



Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \operatorname*{arg\,min}_{A,X \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2$$



Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\arg \min} \|P - AX\|_F^2$$

Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск



Мультипликативные обновления

$$(A^*,X^*)=rg\min_{A,X\geqslant 0}\|P-AX\|_F^2$$
 Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск $abla_X=
abla_X^+-
abla_X^-$



Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \underset{A,X \ge 0}{\operatorname{arg min}} \|P - AX\|_F^2$$

Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск

$$\nabla_X = \nabla_X^+ - \nabla_X^-$$

$$X \leftarrow X - (X \oslash \nabla_X^+) \otimes (\nabla_X^+ - \nabla_X^-)$$



Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \mathop{\arg\min}_{A,X\geqslant 0} \|P - AX\|_F^2$$
 Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск $\nabla_X = \nabla_X^+ - \nabla_X^ X \leftarrow X - (X \oslash \nabla_X^+) \otimes (\nabla_X^+ - \nabla_X^-) = X \otimes \nabla_X^- \oslash \nabla_X^+$ $\nabla_X = 2A^TAX - 2A^TP$

R

Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \mathop{\arg\min}_{A,X \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2$$
 Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск $abla_X =
abla_X^+ -
abla_X^- X \leftarrow X - (X \oslash
abla_X^+) \otimes (
abla_X^+ -
abla_X^-) = X \otimes
abla_X^- \oslash
abla_X^+ X \otimes (
abla_X^+ -
abla_X^-) = X \otimes
abla_X^- \otimes
abla_X^+ X \otimes (
abla_X^+ -
abla_X^-) = X \otimes
abla_X^+ \otimes
abla$



Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \mathop{\arg\min}_{A, X \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2$$
 Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск $\nabla_X = \nabla_X^+ - \nabla_X^- \ X \leftarrow X - (X \oslash \nabla_X^+) \otimes (\nabla_X^+ - \nabla_X^-) = X \otimes \nabla_X^- \oslash \nabla_X^+ \ \nabla_X = 2A^T AX - 2A^T P \ X \leftarrow X \otimes (A^T P) \oslash (A^T AX)$



Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\arg \min} \|P - AX\|_F^2$$

Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск

$$\nabla_{X} = \nabla_{X}^{+} - \nabla_{X}^{-}$$

$$X \leftarrow X - (X \oslash \nabla_{X}^{+}) \otimes (\nabla_{X}^{+} - \nabla_{X}^{-}) = X \otimes \nabla_{X}^{-} \oslash \nabla_{X}^{+}$$

$$\nabla_{X} = 2A^{T}AX - 2A^{T}P$$

$$X \leftarrow X \otimes (A^{T}P) \oslash (A^{T}AX)$$

$$X \leftarrow \max(\varepsilon, X \otimes (A^T P) \oslash (A^T AX))$$

R

Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\arg\min} \|P - AX\|_F^2$$

Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск

$$\nabla_{X} = \nabla_{X}^{+} - \nabla_{X}^{-}$$

$$X \leftarrow X - (X \oslash \nabla_{X}^{+}) \otimes (\nabla_{X}^{+} - \nabla_{X}^{-}) = X \otimes \nabla_{X}^{-} \oslash \nabla_{X}^{+}$$

$$\nabla_{X} = 2A^{T}AX - 2A^{T}P$$

$$X \leftarrow X \otimes (A^{T}P) \oslash (A^{T}AX)$$

$$X \leftarrow \max \left(\varepsilon, X \otimes (A^T P) \oslash (A^T A X) \right)$$
$$(A_{\varepsilon}^*, X_{\varepsilon}^*) = \underset{A, X \geqslant \varepsilon}{\arg \min} \|P - A X\|_F^2$$



Мультипликативные обновления

$$(A^*, X^*) = \underset{A, X \geqslant 0}{\arg \min} \|P - AX\|_F^2$$

Базовый метод решения — поочерёдный градиентный спуск

$$\nabla_{X} = \nabla_{X}^{+} - \nabla_{X}^{-}$$

$$X \leftarrow X - (X \oslash \nabla_{X}^{+}) \otimes (\nabla_{X}^{+} - \nabla_{X}^{-}) = X \otimes \nabla_{X}^{-} \oslash \nabla_{X}^{+}$$

$$\nabla_{X} = 2A^{T}AX - 2A^{T}P$$

$$X \leftarrow X \otimes (A^{T}P) \oslash (A^{T}AX)$$

$$X \leftarrow \max \left(\varepsilon, X \otimes (A^T P) \otimes (A^T A X)\right)$$

$$(A_{\varepsilon}^*, X_{\varepsilon}^*) = \underset{A, X \geqslant \varepsilon}{\arg \min} \|P - A X\|_F^2$$

$$A^* = A_{\varepsilon}^* \otimes [A_{\varepsilon}^* > \varepsilon] \quad X^* = X_{\varepsilon}^* \otimes [X_{\varepsilon}^* > \varepsilon]$$

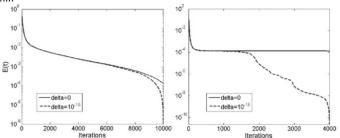
NMF с нормой Фробениуса Сравнение MU-алгоритмов



$$e^t = \|P - A^t X^t\|_F$$

$$E^t = \frac{e^t - e_{min}}{e^0 - e_{min}}$$

e_{min} — наименьшая ошибка



[Gillis, Glineur, 2012]: E^t для обычного и модифицированного MU-алгоритмов на плотных (слева) и разреженных (справа) данных.

NMF с нормой Фробениуса Сложность MU-алгоритма



Пусть Z — число ненулевых компонент в P, тогда на обновление X требуется:

шаг	число операций
$M_1 = A^T P$	2Zr
$M_2 = A^T A$	2mr ²
$M_3 = M_2 X$	2nr ²
$X \leftarrow X \otimes M_1 \oslash M_3$	2nr

Можно вычислить M_1 и M_2 , а потом сделать несколько итераций по X!

NMF с нормо<mark>й Фробениуса</mark>



MU-алгоритмы: подведение итогов

MU-алгоритмы популярны, потому что

• просты в реализации



MU-алгоритмы: подведение итогов

MU-алгоритмы популярны, потому что

- просты в реализации
- хорошо масштабируются и легко приспосабливаются к работе с разреженными данными



MU-алгоритмы: подведение итогов

MU-алгоритмы популярны, потому что

- просты в реализации
- хорошо масштабируются и легко приспосабливаются к работе с разреженными данными
- были предложены в самой первой работе по NMF



MU-алгоритмы: подведение итогов

MU-алгоритмы популярны, потому что

- просты в реализации
- хорошо масштабируются и легко приспосабливаются к работе с разреженными данными
- были предложены в самой первой работе по NMF

Главный минус — низкая скорость сходимости!



$$X \leftarrow \max(0, \arg\min_X \|P - AX\|_F^2)$$



$$X \leftarrow \max(0, \arg\min_X \|P - AX\|_F^2) = \max(0, (A^T A)^{-1} A^T P)$$



$$X \leftarrow \max(0, \arg\min_{X} \|P - AX\|_F^2) = \max(0, (A^T A)^{-1} A^T P)$$

• Проблема: проецирование портит решение



$$X \leftarrow \max(0, \arg\min_{X} \|P - AX\|_F^2) = \max(0, (A^T A)^{-1} A^T P)$$

- Проблема: проецирование портит решение
- Решение: на каждом шаге умножать обновляемую компоненту на $\alpha^* = \arg\min_{\alpha\geqslant 0} \|P \alpha AX\|_F^2 = \frac{(PX^T,A)}{(A^TA,XX^T)}$



$$X \leftarrow \max(0, \arg\min_{X} \|P - AX\|_F^2) = \max(0, (A^T A)^{-1} A^T P)$$

- Проблема: проецирование портит решение
- Решение: на каждом шаге умножать обновляемую компоненту на $\alpha^* = \mathop{\arg\min}_{\alpha \geqslant 0} \|P \alpha AX\|_F^2 = \frac{(PX^T, A)}{(A^TA, XX^T)}$

Свойства алгоритма:

• метод очень грубый



$$X \leftarrow \max(0, \arg\min_{X} \|P - AX\|_F^2) = \max(0, (A^T A)^{-1} A^T P)$$

- Проблема: проецирование портит решение
- Решение: на каждом шаге умножать обновляемую компоненту на $\alpha^*= \operatorname*{arg\ min}_{\alpha\geqslant 0} \|P-\alpha AX\|_F^2 = \frac{(PX^T,A)}{(A^TA,XX^T)}$

Свойства алгоритма:

- метод очень грубый
- годится для инициализации других алгоритмов



$$x_{kj} \leftarrow \mathop{\arg\min}_{x_{kj} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2$$



$$x_{kj} \leftarrow \operatorname*{arg\,min}_{x_{kj}\geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P_{:j} - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} x_{\ell j}}{A_{:k}^T A_{:k}})$$



$$\begin{aligned} x_{kj} &\leftarrow \arg\min_{x_{kj} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P_{:j} - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} x_{\ell j}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \\ X_{k:} &\leftarrow \arg\min_{X_{k:} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} X_{\ell:}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} x_{kj} &\leftarrow \mathop{\arg\min}_{\mathbf{x}_{kj} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P_{:j} - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} \mathbf{x}_{\ell j}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \\ X_{k:} &\leftarrow \mathop{\arg\min}_{\mathbf{X}_{k:} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} \mathbf{x}_{\ell :}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \\ X_{k:} &\leftarrow \mathop{\arg\min}_{\mathbf{X}_{k:} \geqslant \varepsilon} \|P - AX\|_F^2 = \max(\varepsilon, \frac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} \mathbf{x}_{\ell :}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \end{aligned}$$



$$egin{align*} x_{kj} \leftarrow rg \min_{\mathbf{x}_{kj} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 &= \max(0, rac{A_{:k}^T P_{:j} - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} \mathbf{x}_{\ell j}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \ X_{k:} \leftarrow rg \min_{\mathbf{X}_{k:} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 &= \max(0, rac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} \mathbf{x}_{\ell :}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \ X_{k:} \leftarrow rg \min_{\mathbf{X}_{k:} \geqslant \varepsilon} \|P - AX\|_F^2 &= \max(\varepsilon, rac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} \mathbf{x}_{\ell :}}{A_{:k}^T A_{:k}}) \ \mathsf{C}_{\mathsf{BOЙСТВа}} \ \mathsf{a}_{\mathsf{JГ}} \mathsf{D}_{\mathsf{J}} \mathsf{D}_{\mathsf{J}}$$

воиства алгоритма

• чувствителен к начальному приближению



$$x_{kj} \leftarrow \operatorname*{arg\,min}_{x_{kj} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P_{:j} - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} x_{\ell j}}{A_{:k}^T A_{:k}})$$

$$X_{k:} \leftarrow \argmin_{X_{k:} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} X_{\ell:}}{A_{:k}^T A_{:k}})$$

$$X_{k:} \leftarrow \arg\min_{X_{k:} \geqslant \varepsilon} \|P - AX\|_F^2 = \max(\varepsilon, \frac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} X_{\ell:}}{A_{:k}^T A_{:k}})$$

Свойства алгоритма:

- чувствителен к начальному приближению
- сходится быстрее, по сравнению с MU



$$x_{kj} \leftarrow \operatorname*{arg\,min}_{x_{kj} \geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \tfrac{A_{:k}^T P_{:j} - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} x_{\ell j}}{A_{:k}^T A_{:k}})$$

$$X_{k:} \leftarrow \operatorname*{arg\,min}_{X_{k:}\geqslant 0} \|P - AX\|_F^2 = \max(0, \frac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} X_{\ell:}}{A_{:k}^T A_{:k}})$$

$$X_{k:} \leftarrow \arg\min_{X_{k:} \geqslant \varepsilon} \|P - AX\|_F^2 = \max(\varepsilon, \frac{A_{:k}^T P - \sum_{\ell \neq k} A_{:\ell}^T A_{:\ell} X_{\ell:}}{A_{:k}^T A_{:k}})$$

Свойства алгоритма:

- чувствителен к начальному приближению
- сходится быстрее, по сравнению с MU
- можно ускорить, используя внутренние итерации

NMF с нормой Фробениуса Инициализация



• случайная инициализация

NMF с нормой Фробениуса Инициализация



- случайная инициализация
- кластеризация

NMF с нормой Фробениуса Инициализация



- случайная инициализация
- кластеризация
- ALS-алгоритм

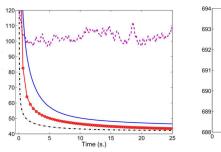
NMF с нормой Фробениуса Инициализация

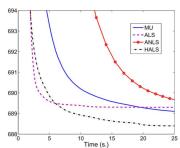


- случайная инициализация
- кластеризация
- ALS-алгоритм
- мультистарт
 - с помощью ALS генерируем 10-20 пар матриц
 - делаем 10-20 итераций целевого метода на каждой паре
 - выбираем пару матриц с наименьшим значением функционала

NMF с нормой Фробениуса Подведение итогов







[Gillis, 2014]: зависимость относительной точности приближения на плотных (слева) и разреженных (справа) данных.

Неотрицательные матричные разложения Источники



Основные источники:

- Доклад Евгения Рябенко
- Запись выступления Евгения Рябенко
- A tutorial on NMF

Дополнительные источники:

• Диссертация Евгения Рябенко