

Быстрые алгоритмы неотрицательных матричных разложений

Шадриков А. А.

МГУ, ВМК, ММП

4 октября 2014 г.

1 Неотрицательное матричное разложение

- Задача матричного разложения
- Итерационные методы

2 Изменение задачи

- Якорные слова
- Нахождения якорных слов
- Использование якорных слов

3 Обсуждение

Постановка задачи

Дано: матрица $V \in \mathbb{R}^{N \times M}$

Найти: матрицы $W \in \mathbb{R}^{N \times T}$ и $H \in \mathbb{R}^{T \times M}$ такие, что

$$D(V, WH) = \sum_{i,j} D \left(V_{ij}, \sum_k W_{ik} H_{kj} \right) \rightarrow \min_{W \geq 0, H \geq 0}$$

В качестве $D(A, B)$ обычно рассматриваются:

- $\|A - B\|_F^2 = \sum_{i,j} (A_{ij} - B_{ij})^2$ — норма Фробениуса.
- $\text{KL}(A||B) = \sum_{i,j} \left(A_{ij} \log \frac{A_{ij}}{B_{ij}} - A_{ij} + B_{ij} \right)$ — обобщённая KL-дивергенция.

Особенности задачи

- Отлично от популярных разложений (SVD, LU) ограничением неотрицательности.
- Предполагается, что $T \ll \min(N, M)$.
- Неоднозначность разложения.
- Много локальных минимумов.

Общий алгоритм

Вход: матрица V , T , # итераций $iter_{\max}$;

Выход: матрицы W и H ;

- 1 Инициализировать $W_{ik}, H_{kj} \forall i, k, j$;
- 2 **для всех** $iter = 1, \dots, iter_{\max}$
- 3 $W^{new} = F(W^{old}, H^{old})$;
- 4 $H^{new} = G(W^{old}, H^{old})$;

Примеры итерационных методов

- 1 PLSA — Probabilistic Latent Semantic Analysis
[Hoffman, 1999]

$$n_{ikj} = V_{ij} \frac{W_{ik} H_{kj}}{\sum_{s \in T} W_{is} H_{sj}}$$

$$W_{ik} = \frac{n_{ik}}{n_k} \equiv \frac{\sum_j n_{ikj}}{\sum_{ij} n_{ikj}}, \quad H_{kj} = \frac{n_{kj}}{n_j} \equiv \frac{\sum_i n_{ikj}}{\sum_{ik} n_{ikj}},$$

Краткая запись через знак пропорциональности \propto :

$$W_{ik} \propto n_{ik}; \quad H_{kj} \propto n_{kj};$$

Примеры итерационных методов

- ② **MU — Gradient Descent with Multiplicative Update Rule [Lee, Seung, 2001]**

$$W_{ik} = W_{ik} \frac{(VH^T)_{ik}}{(WHH^T)_{ik}}, \quad H_{kj} = H_{kj} \frac{(W^T V)_{kj}}{(W^T W H)_{kj}}$$

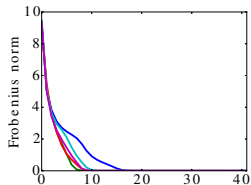
- ③ **ALS — Alternating Least Squares [Paatero, Tapper, 1994]**

$$W \leftarrow [\text{solve } HH^T W^T = HV^T]_+$$

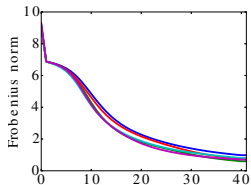
$$H \leftarrow [\text{solve } W^T W H = W^T V]_+$$

Проблемы общей задачи

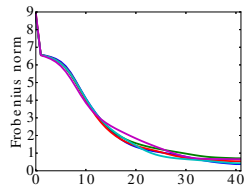
ALS



MU



PLSA



- Множество локальных минимумов
- Долгая сходимость

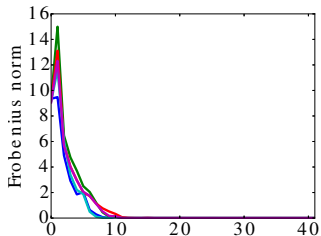
Использование методов для стохастического разложения

Для решения задачи **стохастического** матричного разложение общие методы также можно использовать следующими способами:

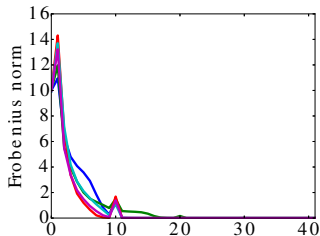
- Нормировка матриц W , H в конце итерации.
- Чередование с методом стохастического матричного разложения (например, PLSA).

Эксперименты с нормировкой

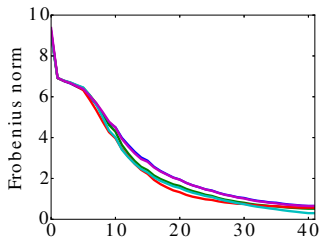
ALS, 5 итерация



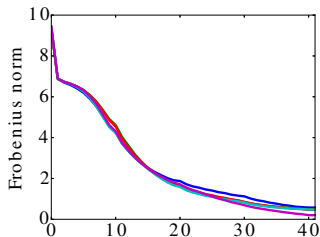
ALS, 10 итерация



MU, 5 итерация

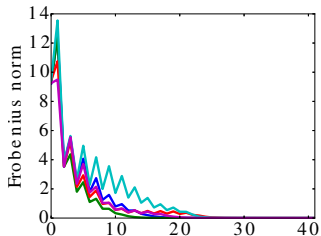


MU, 10 итерация

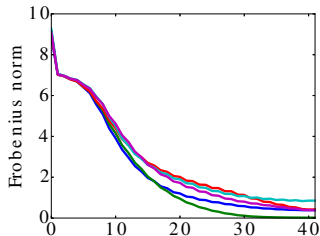


Эксперименты с последовательностью

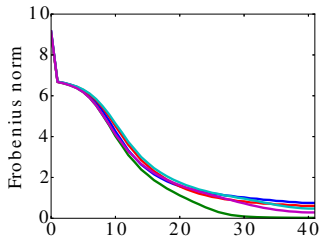
ALS + PLSA



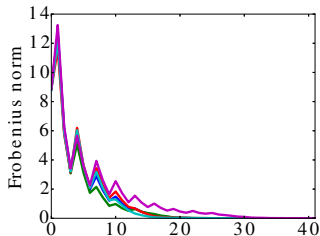
MU + PLSA



ALS + MU



ALS + MU + PLSA



Якорные слова

Понятие «слова» пришло из задачи тематического моделирования, где строки матрицы V интерпретируются как слова, столбцы — документы, а T — число тем.

Якорные слова

- Пусть в матрице W \forall столбца k \exists строка i такая, что $W_{ik} > 0$, $W_{is} = 0$, $\forall s \neq k$
- В матрице W можно выделить *диагональную подматрицу*.
- Для каждой темы существует слово, которое исключительно выделяет данную тему.

Преимущество якорных слов

Определение

Множество точек из \mathbb{R}^T , удовлетворяющих $\sum_i x_i = 1, x_i \geq 0$ называется симплексом.

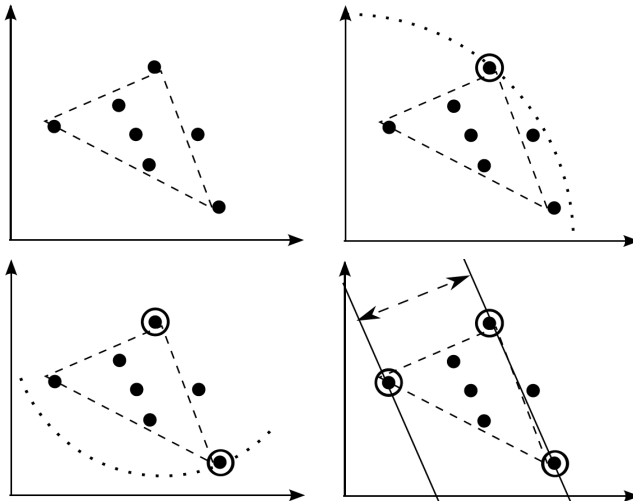
- Задача поиска якорных слов эквивалентна поиску вершин T -мерного симплекса.
- Найдя якорные слова можно легко восстановить матрицы W и H .
- Полученное решение является стационарной точкой EM-алгоритма. [Arona et al., 2013]
- Если матрица V без шума, то полученное разложение единственно. [Donoho, Stodden, 2004]

Предположения об исходных матрицах

- Строки матрицы V должны быть из T -мерного симплекса.
- Каждая вершина T -мерного симплекса не должна аппроксимироваться линейной оболочкой других.
- В «реальной» матрице W выделяется диагональная подматрица.
- Строки «реальной» матрице H линейно независимы.

Идея нахождения якорных слов

Якорные слова фактически задают вершины искомого T -мерного симплекса:



Алгоритм нахождения якорных слов

Вход: N точек $\{d_1, d_2, \dots, d_N\}$, # якорных слов T ;

Выход: якорные слова S ;

- 1 $S \leftarrow \{d_i | d_i = \arg \max_i \|d_i\|\}$;
- 2 **для всех** $i = 1, \dots, T - 1$
- 3 Берём d_i наиболее удалённое от $\text{span}(S)$;
- 4 $S \leftarrow S \cup \{d_i\}$;
- 5 Переименуем вектора: $S = \{u_1, u_2, \dots, u_T\}$;
- 6 **для всех** $i = 1, \dots, T$
- 7 Берём d_i наиболее удалённое от $\text{span}(\{u_1, \dots, u_T\} \setminus u_i)$;
- 8 Заменяем u_i на d_i ;

Возможные изменения алгоритма

- Перед использованием алгоритма уменьшить размерность проецированием на подпространство меньшей размерности.
- Возможно уменьшение T , если на определённом шаге d_i находится близко к $\text{span}(S)$

Восстановление матрицы W

Обозначим за s_k индекс для k -го якорного слова.

Вход: Матрица V , набор якорных слов S

Выход: матрица W

- 1 **для всех** $i = 1, \dots, N$
- 2 $\left[\begin{array}{l} \text{Решить оптимизационную задачу} \\ C_i = \arg \min_{C_i} D(V_i, \sum_{k \in S} C_{i,k} V_{s_k}), \text{ с ограничениями} \\ C_{i,k} \geq 0, \sum_k C_{i,k} = 1; \end{array} \right.$
- 3 $W \leftarrow C;$

Использование

Зададим матрицу Q :

$$Q = \tilde{V}\tilde{V}^T - \bar{V},$$

$$\tilde{V}_j = \frac{V_j}{\sqrt{n_j(n_j - 1)}} \quad \bar{V} = \sum_j \frac{\text{diag}(V_j)}{n_j(n_j - 1)} \quad n_j = \sum_i V_{ij}$$

Использование матрицы Q вместо матрицы V делает алгоритм нахождения якорных слов устойчивее. [Arora et al., 2013]

Развитие алгоритма

- Можно ли требовать существование якорных слов не для каждой темы?
- Будет ли в этом случае алгоритм находить хорошее начальное приближение для EM-алгоритма?
- Можно ли найти приближение якорных слов путём просмотра коллекции?
- В алгоритме поиска якорных слов мы просматриваем все строки матрицы V . Как масштабировать алгоритм, чтобы время работы росло не квадратично по V ?

Список литературы

- *Arora S., Ge R., Halpern Y., Mimno D., Moitra A., Sontag D., Wu Y., Zhu M.* A Practical Algorithm for Topic Modeling with Provable Guarantees.
- *Asuncion A., Welling M., Smyth P., Teh Y. W.* On smoothing and inference for topic models. Int'l Conf. on Uncertainty in Artificial Intelligence, 2009.
- *Donoho D., Stodden V.* When Does Non-Negative Matrix Factorization Give a Correct Decomposition into Parts?
- *Lee D., Seung S.* Algorithms for Nonnegative Matrix Factorization.
- *Hofmann T.* Probabilistic Latent Semantic Indexing.

Спасибо за внимание!

<http://bitbucket.org/vuvko/nmf/>