

Параллельные и распределённые реализации алгоритмов тематического моделирования

Мурат Апишев
great-mel@yandex.ru

МФТИ (ГУ)

22 октября 2015

Тематическое моделирование — одно из приложений машинного обучения к анализу текстов.

Дано:

- коллекция документов D ;
- словарь уникальных слов W ;
- число тем $|T|$.

Найти:

- тематическую структуру каждого документа d из текстовой коллекции D на множестве тем T ;
- тематический профиль всех слов W этой коллекции.

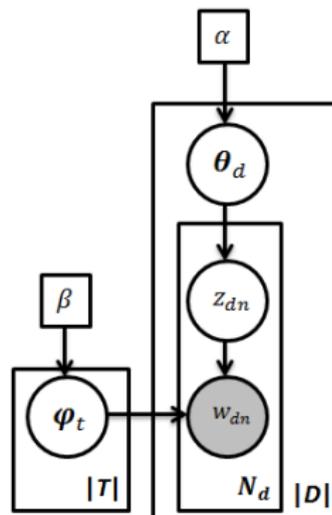
В тематическом моделировании активно используется *гипотеза мешка слов*: не важно, как слова расположены в документе, важно — сколько раз они встретились.

Входная коллекция представима в виде матрицы $N_{wd|W| \times |D|}$, строка соответствует слову из словаря, столбец — документу. На пересечении строки w и столбца d находится частота встречаемости этого слова в этом документе.

Нормируем эту матрицу по столбцам. Задача тематического моделирования — в поиске разложения этой матрицы в произведение двух, $\Phi_{|W| \times |T|}$ и $\Theta_{|T| \times |D|}$. Первая описывает темы словами, вторая — документы темами.

Обозначения и модель LDA

- w — номер слова в словаре
 t — номер темы
 d — номер документа
 N_d — число слов в документе
 \mathbf{w}_d — вектор слов в документе (для всех документов — \mathcal{W})
 \mathbf{z}_d — вектор тем слов в документе (для всех документов — \mathcal{Z})
 Θ — вероятности тем в документах
 Φ — вероятности слов в темах
 N_{wt} — счётчик «слово-тема»
 N_{td} — счётчик «тема-документ»



Вероятностная модель *латентного размещения Дирихле* (LDA) [?] имеет вид

$$p(\mathcal{W}, \mathcal{Z}, \Theta, \Phi | \alpha, \beta) = \prod_{t=1}^{|\mathcal{T}|} p(\phi_t | \beta) \prod_{d=1}^{|\mathcal{D}|} p(\theta_d | \alpha) \prod_{n=1}^{N_d} p(w_{d,n} | z_{d,n}, \Phi) p(z_{d,n} | \theta_d),$$

$$p(\phi_t | \beta) = \text{Dir}(\phi_t | \beta), \quad p(\theta_d | \alpha) = \text{Dir}(\theta_d | \alpha), \quad (1)$$

$$p(w_{d,n} | z_{d,n}, \Phi) = \Phi_{z_{d,n}, w_{d,n}}, \quad p(z_{d,n} | \theta_d) = \Theta_{d, z_{d,n}}. \quad (2)$$

Фактически, это способ регуляризации задачи матричного разложения путём сглаживания столбцов Φ и Θ путём введения априорных распределений Дирихле.

Коллапсированная схема Гиббса:

- 1 Сэмплируем $z_{d,n}$

$$p(z_{d,n} = t | \mathcal{Z}^{\setminus(d,n)}, \mathcal{W}, \alpha, \beta) \propto \frac{N_{wt}^{\setminus(d,n)} + \beta}{\sum_w N_{wt}^{\setminus(d,n)} + |W|\beta} (N_{td}^{\setminus(d,n)} + \alpha). \quad (3)$$

- 2 Обновляем $N_{wt}^{new} = N_{wt}^{old} + \sum_d \sum_n [z_{d,n} = t, w_{d,n} = w]$.
- 3 Оцениваем Φ и Θ на основе матриц N_{wt} и N_{td} .

Вариационный вывод (EM-алгоритм):

- 1 В вариационном выводе рассчитывается приближённое распределение

$$q(\mathcal{Z}, \Theta, \Phi) = \prod_{t=1}^{|\mathcal{T}|} \text{Dir}(\phi_t | \lambda_t) \prod_{d=1}^{|\mathcal{D}|} \text{Dir}(\theta_d | \gamma_d) \prod_{n=1}^{N_d} \text{Mult}(z_{d,n} | \mu_{d,n}). \quad (4)$$

- 2 Организуем итерационный процесс:
 - **E-шаг:** Оценивание внутренних параметров факторизованных распределений λ, γ, μ .
 - **M-шаг:** Пересчет гиперпараметров распределений Дирихле α и β .
- 3 Оцениваем Φ и Θ на основе внутренних параметров.

Везде. Тематическое моделирование используется (или может быть использовано) при:

- анализе социальных сетей;
- построении рекомендательных систем;
- тематизации электронных библиотек и документаций;
- таргетировании рекламы.

Во всех этих случаях приходится иметь дело с большими данными.

При этом данные могут быть статичными, а могут идти непрерывным потоком.

При использовании стандартных алгоритмов тематического моделирования на больших данных возникают следующие проблемы:

- 1 слишком медленная обработка данных в однопоточном режиме;
- 2 невозможность потоковой обработки;
- 3 необходимость хранения в памяти больших массивов информации.

Всё это приводит к необходимости использования параллельных, распределённых и онлайн-вариантов алгоритмов.

- Алгоритм Approximate Distributed LDA (AD-LDA) был предложен в «D. Newman, A. Asuncion, P. Smyth, and M. Welling — Distributed algorithms for topic models».
- Основан на коллапсированной схеме Гиббса.
- Распараллеливается по ядрам, т.е. даже в рамках машины используется не многопоточная, а многопроцессорная архитектура.

Сэмплирование в коллапсированной схеме Гиббса — сугубо последовательный процесс, его распаралливание нарушает теоретические свойства марковкой цепи и приводит к генерации выборки не из того распределения.

Но если слов в документах много, а процессоров-сэмплеров мало, то требование последовательности можно ослабить.
В AD-LDA

- Коллекция D распределяется по P . Документы распределяются случайным образом, без предварительной кластеризации.
- Слововхождения W и соответствующие им Z разделяются на P частей и распределяются по процессорам в соответствии со своим d .
- Счетчики N_{td} также распределены (обозначим N_{tdp}). Аналогично каждый процессор имеет свою локальную копию N_{wtp} глобальных счётчиков N_{wt} .

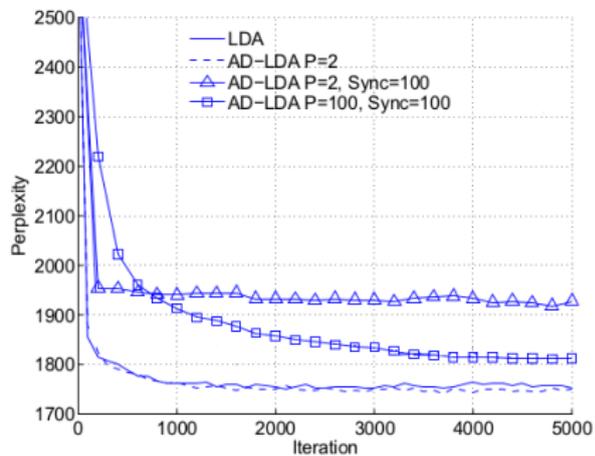
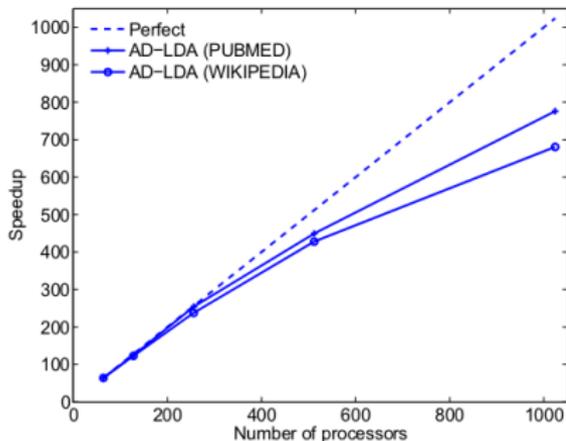
AD-LDA

```

1  повторять
2  |   для каждого процессора  $p$  одновременно выполнять
3  |   |   Скопировать глобальные счётчики  $N_{wtp} := N_{wt}$ ;
4  |   |   Сэмплировать  $\mathbf{z}_p$ : LDA-Gibbs-Sampling-Iter( $\mathbf{w}_d, \mathbf{z}_d, N_{tdp}, N_{wtp}, \alpha, \beta$ );
5  |   |   Синхронизация;
6  |   |   Обновление глобальных счётчиков  $N_{wt} := N_{wt} + \sum_{pin\{1,\dots,P\}}(N_{wtp} - N_{wt})$ ;
7  до тех пор, пока не выполнен критерий останова;

```

- 1 Каждый сэмплер производит обработку своих данных и обновление локальных \mathbf{z}_p .
- 2 Обновляются локальные счётчики N_{tdp} .
- 3 Общий шаг синхронизации для обновления глобальных N_{wt} .
- 4 Новая N_{wt} копируется на процессоры и начинается следующая итерация обработки.

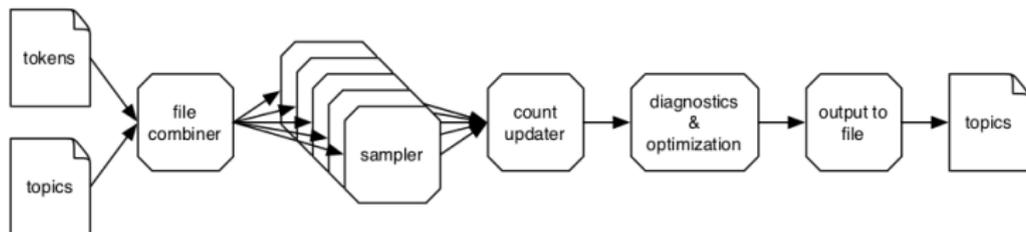


AD-LDA имеет ряд серьёзных недостатков:

- Необходимость частых синхронизаций.
- Из-за синхронизации скорость определяется самым медленным процессором.
- Во время итераций сеть простаивает, а во время синхронизаций — перегружена.
- Большое потребление памяти — копия глобальных счётчиков N_{wt} хранится на каждом ядре.

- Y!LDA был предложен в «A. Smola and S. Narayanamurthy — An architecture for parallel topic models,».
- Он так же основан на коллапсированной схеме Гиббса.
- Производит двухуровневую обработку:
 - 1 многопоточную в рамках одного нода;
 - 2 многопроцессорную в рамках кластера, в соответствии с т.н. *архитектурой классной доски*.

- На каждом ноде создаётся несколько потоков-сэмплеров.
- И один поток, задача которого — сливать полученные от сэмплеров обновления в глобальную N_{wt} .
- Глобальное состояние является общим для всех ядер нода.



Основной проблемой при реализации LDA на кластере является синхронизация глобальной (в рамках кластера) таблицы N_{wt} между всеми нодами-обработчиками.

Архитектура классной доски: глобальная таблица счётчиков N_{wt} хранится в единственном экземпляре и является общей для всех нодов, её обновление производится сэмплерами асинхронно по одному слову w за один раз.

Алгоритм синхронизации состояний в Y!LDA

- 1 Инициализировать $N_{wt} = N_{wt}^i = N_{wt}^{i\ old}$, для всех узлов i ;
 - 2 **до тех пор, пока производится сэмплирование** **выполнять**
 - 3 Заблокировать глобально N_{wt} для некоторого слова;
 - 4 Заблокировать локально N_{wt}^i для данного слова;
 - 5 Обновить глобальное состояние: $N_{wt} := N_{wt} + (N_{wt}^i - N_{wt}^{i\ old})$;
 - 6 Обновить локальное состояние: $N_{wt}^{i\ old} = N_{wt}^i = N_{wt}$;
 - 7 Разблокировать N_{wt}^i ;
 - 8 Разблокировать N_{wt} ;
-

- Глобальные и локальные счётчики находятся в одном и том же состоянии.
- N_{wt} — глобальное состояние.
- N_{wt}^i — текущее локальное состояние.
- $N_{wt}^{i\ old}$ — копия локального состояния на момент последней синхронизации с N_{wt} .

- Все данные внутри программы реализуются и передаются с помощью технологии Google protocol buffers. Она позволяет описывать структуры данных на псевдо-языке, компилировать его в код на C++/Python/Java, сериализовывать/десериализовывать эти структуры.
- Для хранения глобального N_{wt} используется memcached — сервис, реализующий в оперативной памяти хранилище на основе хеш-таблицы.
- Реализован на кластере рабочих станций с сервером и на Hadoop-кластере с машинами аналогичной мощности.

- В момент инициализации никаких присваиваний тем Z нет.
- Можно инициализировать моделью, обученной на небольшом подмножестве документов из D .
- По аналогичной схеме производится процедура восстановления в случае сбоя.

Таким образом, Y!LDA сразу решает описанные выше проблемы AD-LDA:

- Отсутствие выделенного шага синхронизации позволяет более быстрым сэмплерам не ждать медленных.
- Сеть равномерно загружена всё время работы.
- Количество памяти, используемой для хранения копий глобальных счётчиков N_{wt} определяется не числом ядер в кластере, а числом узлов.

- Реализация Mr. LDA описана в «K. Zhai, J. Boyd-Graber, N. Asadi, M. Alkhouja — Mr. LDA: A Flexible Large Scale Topic Modeling Package using Variational Inference in MapReduce».
- Алгоритм основан на вариационном выводе.
- Обработка производится в рамках парадигмы MapReduce и реализована на Hadoop:

Вариационный вывод имеет преимущества по сравнению с MCMC.

- 1 Детерминированность результата, более высокая скорость сходимости в многомерных пространствах.
- 2 VB позволяет считать документы независимыми и делать их вывод параллельно.
- 3 Вариационный EM-алгоритм хорошо вписывается в MapReduce.

Все обозначения параметров описаны в формуле ?? (приведена ниже). В алгоритме присутствуют три вида компонентов — mapper, reducer и driver.

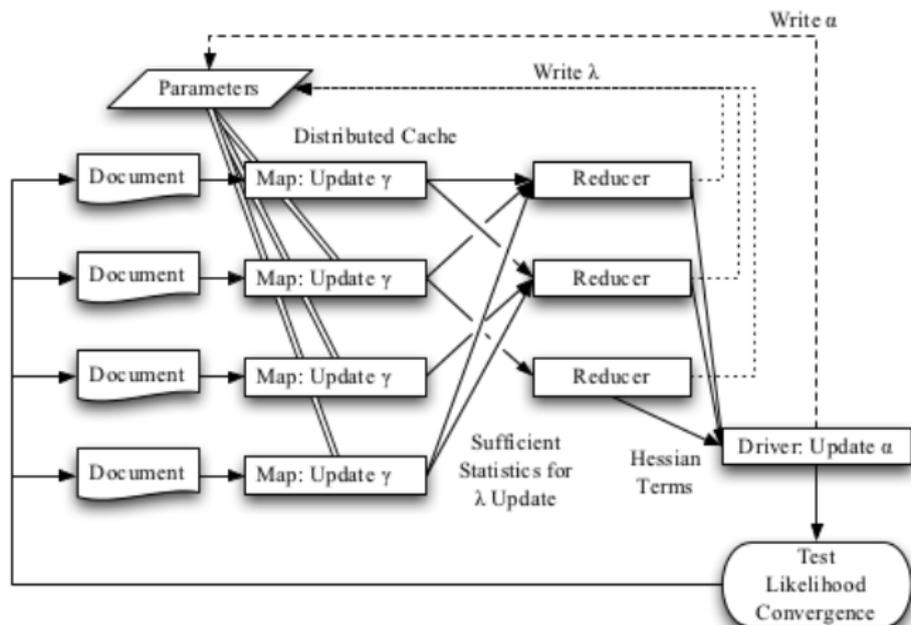
$$q(\mathcal{Z}, \Theta, \Phi) = \prod_{t=1}^{|\mathcal{T}|} \text{Dir}(\phi_t | \lambda_t) \prod_{d=1}^{|\mathcal{D}|} \text{Dir}(\theta_d | \gamma_d) \prod_{n=1}^{N_d} \text{Mult}(z_{d,n} | \mu_{d,n}).$$

- На каждый документ коллекции создаётся mapper. Его задача — вычисление обновлений для связанных с документом гиперпараметров μ_d и γ_d .
- На каждую тему создается reducer. В его задачи входит пересчёт ассоциированного с темой t параметра λ_t с помощью обновлений, посчитанных mapper-ами.

- Третий компонент — *driver* — присутствует в системе в единственном экземпляре и управляет всем процессом обучения. Кроме этого, он осуществляет оптимизацию гиперпараметра α , тоже используя результаты работы *mapper*-ов, и вычисляет вариационную нижнюю оценку обоснованности.

Глобальные параметры λ и α хранятся в специальной, доступной только для чтения и общей для всех *mapper*-ов памяти, называемой *распределённым кэшем*.

Схема MapReduce



Производительность Mr. LDA ограничивается двумя факторами:

- 1 огромным количеством генерируемых reducer-ами промежуточных значений;
- 2 временем, которое mapper-ам требуется для чтения текущих вариационных параметров перед началом своей работы.

Возможные модификации:

- 1 Кэширование выхода reducer.
- 2 Слияние файлов.

В основе BigARTM лежит теория ARTM (ARTM — *аддитивная регуляризация тематических моделей* «Vorontsov K. V., Potapenko A. A. — Additive Regularization of Topic Models»).

- Задача тематического моделирования в ARTM сводится к поиску разложения матрицы вероятностей слов в документах в произведение Φ и Θ без введения априорных распределений.
- Задача некорректно поставленная и должна быть регуляризована.
- Регуляризаторы — дополнительные ограничения на правдоподобие.
- LDA является частным случаем этой модели с регуляризаторами сглаживания.
- PLSA является частным случаем этой модели без регуляризаторов.

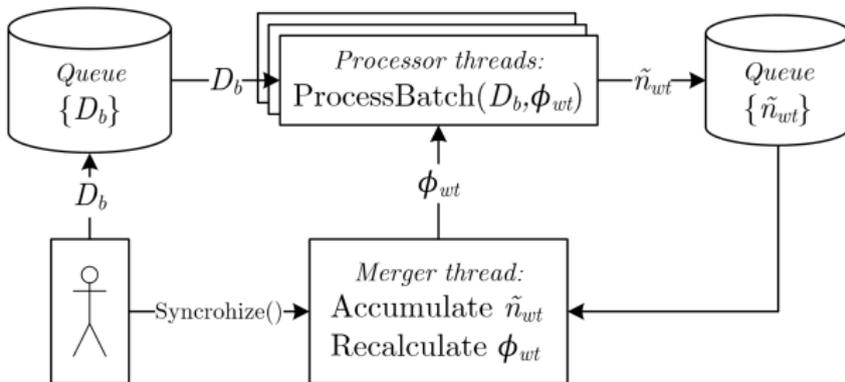
- Обучение можно производить обычным EM-алгоритмом, ARTM добавит в его формулы M-шага новые слагаемые, получающиеся в результате применения регуляризации.
- Для обработки больших коллекций лучше использовать *пакетный онлайн* вариант алгоритма. В нём пересчёт θ_d вынесен в E-шаг и обработка документов производится по-пакетно. Такому алгоритму достаточно одного прохода по всей коллекции и нескольких итераций по каждому документу.

BigARTM — библиотека для эффективной онлайн-параллельной обработки прежде всего в пределах одной машины.

- Цель проектирования — независимость объёма используемой оперативной памяти от размера обрабатываемой коллекции.
- D делится на части (*батчи*) D_b , сохраняется на диск в отдельных файлах.
- В каждый момент времени в памяти находится только часть из них. В памяти хранится только часть Θ , соответствующая текущим обрабатываемым документам.

Параллелизм BigARTM основан на многопоточности.

- Множество *обработчиков* (Processor).
- Один *поток слияния* (Merger)
- Очередь заданий, откуда обработчики берут данные.
- Очередь слияния, в которую обработчики помещают результаты, и из которой их забирает поток слияния.



- Все данные хранятся в памяти статично и не копируются, «перемещения» производятся с помощью указателей.
- В каждый момент времени Merger хранит две копии матрицы Φ — базовую и активную.
- Обновление матрицы Φ (синхронизацию) можно инициировать в любой момент из пользовательского кода.

Идея: зачем создавать специальный поток слияния, если он может стать узким местом всей архитектуры?

Решение: пусть потоки-обработчики пишут свои результаты напрямую в матрицу Φ .

Идея: матрицы Φ могут понадобиться самые разнообразные (как минимум p_{wt}, n_{wt}).

Решение: матриц типа Φ можно создавать любое количество вручную, они будут идентифицироваться именами и любая операция (например, нормализация или регуляризация) может быть применена к любой матрице.

Матрица может быть подана на чтение или на запись. В последнем случае матрица будет создана, если она не существовала.

Теперь вся работа по созданию матриц и выполнению операций над ними находится в руках пользователя.

Основные операции-кирпичи:

`ProcessBatches` — вход: p_{wt} и батчи, выход: n_{wt} .

`Regularize` — вход: p_{wt} , n_{wt} , выход: r_{wt} .

`Normalize` — вход: n_{wt} , r_{wt} , выход: p_{wt} .

`Merge` — вход: набор матриц n_{wt}^i и коэффициентов t^i , выход: n_{wt} , равная линейной комбинации входных матриц с соответствующими коэффициентами, состав слов результата — объединение слов слагаемых матриц.

В первых трёх операциях все матрицы должны иметь одинаковые размеры и наборы слов и тем.

Проблема: все описанные вызовы — блокирующие, т.е. требуется синхронизация после каждого завершённого вызова `ProcessBatches`.

Решение: ввести новую неблокирующую операцию `AsyncProcessBatches`. В результате можно организовать асинхронный конвейер для обработки коллекции в потоковом режиме.

При этом будет существовать несколько версий матрицы Φ , разной степени новизны.

Такое «запаздывание» не страшно с точки зрения качества, зато позволяет ускорить работу системы.

- Как показывают эксперименты, BigARTM позволяет очень эффективно обрабатывать данные, получая на выходе хорошие модели. Ниже рассмотрено сравнение производительности BigARTM и двух популярных фреймворков, основанных на Online LDA: VW.LDA и Gensim.
- Поддержка ARTM организована на модульном принципе, т.е. пользователь всегда может самостоятельно написать тот регуляризатор, который ему нужен, и включить его в библиотеку. Аналогичная ситуация с функционалами качества тематической модели.

- У библиотеки есть пользовательские API на C++ и Python, которые позволяют писать программы, очень тонко описывающие и постоянно контролирующие процесс обучения.
- BigARTM поддерживает т.н. *мультимодальные тематические модели* (MTM), которые позволяют использовать мета-информацию, связанную с документами, строить мультязычные модели. В рамках теории MTM расписываются многие сложные байесовские модели, основанные на LDA.

Алгоритм Online LDA был предложен в «M. D. Hoffman, D. M. Blei, F. Bach — Online Learning for Latent Dirichlet Allocation», в его основе лежит вариационный EM-алгоритм. Принципиально этот алгоритм ничем не отличается от пакетного онлайн-ового PLSA.

Vowpal Wabbit LDA:

- Онлайновый.
- Не параллельный.
- Реализован на C++ без STL и сторонних библиотек.
- Эффективный инструмент для моделирования больших коллекций в потоковом режиме.

Gensim:

- Онлайновый.
- Параллельный (однопоточная реализация LdaModel, многопоточная — LdaMulticore). Архитектура похожа на BigARTM.
- Распределённый (неэффективная реализация).
- Реализован на Python.
- Эффективный инструмент для моделирования больших коллекций в потоковом режиме.

Библиотека	Число процессо- ров	Время обучения модели ¹
BigARTM	1	35 минут
LdaModel	1	369 минут
VW.LDA	1	73 минуты
BigARTM	4	9 минут
LdaMulticore	4	60 минут
BigARTM	8	4.5 минуты
LdaMulticore	8	57 минут

¹Использовалась коллекция документов английской Википедии,
 $|D| \approx 3.7 \times 10^6$.

-  *D. M. Blei, A. Ng, and M. Jordan.* (2003). Latent Dirichlet allocation, // Journal of Machine Learning Research, vol. 3, pp. 993–1022.
-  *D. Newman, A. Asuncion, P. Smyth, and M. Welling.* (2009). Distributed algorithms for topic models, // NIPS.
-  *Alexander Smola and Shравan Narayanamurthy.* (2010). An architecture for parallel topic models, // VLDB.
-  *Ke Zhai, Jordan Boyd-Graber, Nima Asadi, Mohamad Alkhouja.* (2012). Mr. LDA: A Flexible Large Scale Topic Modeling Package using Variational Inference in MapReduce, // ACM.
-  *T. Hofmann.* Probabilistic latent semantic indexing, // Proceedings of the 22nd annual international ACM SIGIR conference on Research and development in information retrieval. — New York, NY, USA: ACM, 1999. — Pp. 50–57.
-  *Воронцов К. В.* Аддитивная регуляризация тематических моделей коллекций текстовых документов, // Доклады РАН. 2014. — Т. 455., No3. 268–271.



Vorontsov K. V., Potapenko A. A. (2014). Additive Regularization of Topic Models, // Machine Learning Journal. Special Issue «Data Analysis and Intelligent Optimization with Applications».



Matthew D. Hoffman, David M. Blei, Francis Bach. (2010). Online Learning for Latent Dirichlet Allocation, // NIPS.