

# Факторизация матриц при помощи нейронных сетей

Аспирант: Гребенюк Александр Андреевич

Научный руководитель: Клышинский Эдуард Станиславович

Год обучения: Первый

Дата: 20.07.2017

## Факторизация матриц

- ▶ Факторизация (разложение) матрицы – в общем случае, представление исходной матрицы  $\mathbf{A}$  в виде произведения

$$\mathbf{A} = \prod_j \mathbf{A}_j.$$

- ▶ Примеры:
  - ▶  $\mathbf{A} = \mathbf{LDU}$ ,  $\mathbf{L}$  – нижнетреугольная,  $\mathbf{D}$  – диагональная,  $\mathbf{U}$  – верхнетреугольная матрица;
  - ▶  $\mathbf{A} = \mathbf{VDV}^*$ ,  $\mathbf{V}$  – матрица собственных векторов,  $\mathbf{D}$  – матрица собственных значений;
- ▶ Области применения:
  - ▶ Задачи прикладной математики (приведение матриц СЛАУ к определенному виду, предобуславливание)
  - ▶ Задачи анализа данных (построение низкоранговых аппроксимаций исходной матрицы, выявление кластеров)

## LUP-разложение

- ▶ Разложение вида:

$$PA = LU,$$

**L** – нижнетреугольная, **U** – верхнетреугольная, **P** – матрица перестановок.

- ▶ Может применяться для решения СЛАУ следующим образом:

$$A^* = PA$$

$$A^*x = b$$

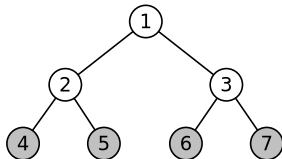
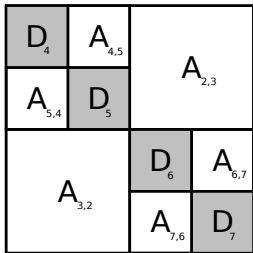
$$LUx = b$$

$$Ly = b \implies y \sim O(N)$$

$$Ux = y \implies x \sim O(N)$$

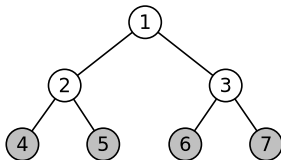
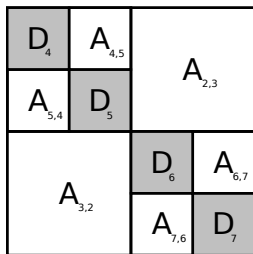
- ▶ Сложность вычисления разложения:  $O(\frac{2}{3}N^3)$ .

# Иерархическое разложение (HSS)



- ▶ Матрица представляется в виде бинарного дерева блоков
- ▶ Внедиагональные блоки факторизуются в произведение низкоранговых матриц.
- ▶ Сложность вычисления разложения:  $O(N^2)$

# Иерархическое разложение (HSS)



## ▶ Ограничения:

▶  $\text{rank}(A_{i,j}) \leq k$ ;

▶ Внедиагональные блоки имеют разложение по базису из  $k$  векторов:

$$A_{i,j} = U_i^b B_{i,j} V_i^{b*}, \quad B_{i,j} \in \mathbb{C}_{k \times k}$$

▶  $U_i^b$  и  $V_i^b$  рекуррентно выражаются через матрицы потомков:

$$U_i^b = \begin{bmatrix} U_{2i+1}^b & 0 \\ 0 & U_{2i+2}^b \end{bmatrix} \cdot U_i$$

## Пример использования HSS-разложения

- ▶ С использованием HSS-разложения произведение матрицы на вектор  $\mathbf{b} = \mathbf{A}\mathbf{x}$  может быть вычислено за линейное время  $O(kN)$
- ▶ Алгоритм:

1. Для листьев  $l$  вычисляется  $\mathbf{x}'_l = \mathbf{V}_l^* \mathbf{x}_l$ ;
2. Для узлов  $v$  с потомками  $l_1$  и  $l_2$  от листьев к корню вычисляется:

$$\mathbf{x}'_v = \mathbf{V}_v^* \begin{bmatrix} \mathbf{x}'_{l_1} \\ \mathbf{x}'_{l_2} \end{bmatrix};$$

3. Для узлов  $v$  с потомками  $l_1$  и  $l_2$  от корня к листьям вычисляется:

$$\begin{bmatrix} \mathbf{b}'_{l_1} \\ \mathbf{b}'_{l_2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{B}_{l_1, l_2} \\ \mathbf{B}_{l_1, l_2} & \mathbf{0} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{x}'_{l_1} \\ \mathbf{x}'_{l_2} \end{bmatrix} + \mathbf{U}_v \mathbf{b}'_v;$$

4. Наконец, для листьев  $l$  вычисляются части итогового результата:  $\mathbf{b}_l = \mathbf{U}_l \mathbf{b}'_l + \mathbf{D}_l \mathbf{x}_l$ .

# SVD-разложение

- ▶ Разложение вида:

$$\mathbf{A} = \mathbf{S}\mathbf{D}\mathbf{V},$$

$\mathbf{S}, \mathbf{D}$  – унитарные,  $\mathbf{V}$  – матрица сингулярных чисел;

- ▶ Наибольший интерес с т.з. анализа данных имеет  $\mathbf{V}$ ;
- ▶ Путем исключения векторов, отвечающих малым сингулярным числам можно получить наилучшие низкоранговые аппроксимации исходной матрицы;
- ▶ Сложность вычисления разложения:  $O(\min(MN^2, NM^2))$ .

## Факторизация с использованием нейронных сетей

- ▶ Факторизация матриц полезна, но вычислительно затратна ( $LUP \sim O(\frac{2}{3}N^3)$ ,  $SVD \sim O(\min(MN^2, NM^2))$ ,  $HSS \sim O(N^2)$ );
- ▶ Часто имеет смысл получения неполных разложений за приемлемое время – для предобуславливания, получения начального приближения при решении СЛАУ, получения части сингулярных чисел и т.д.;
- ▶ Для решения такой задачи можно использовать нейронные сети;
- ▶ Пример для LU-разложения:

$$loss(\mathbf{M}) = \alpha \|\mathbf{U}_M - \mathbf{U}^*\|_F + \beta \|\mathbf{L}_M - \mathbf{L}^*\|_F + \gamma \|\mathbf{M} - \mathbf{L}^* \mathbf{U}^*\|_F,$$

$$\|\mathbf{A}\|_F = \sum_{i=0}^N \sum_{j=0}^M a_{ij}^2, \mathbf{A} \equiv (a_{ij}) \in \mathbb{R}_{N \times M},$$

$\|\cdot\|_F$  – норма Фробениуса.



# Достоинства и недостатки нейросетевого подхода

## ▶ Достоинства:

- ▶ Сложность вычисления приближения разложения - номинально  $O(N^2)$  и зависит от структуры нейронной сети, но процесс вычисления хорошо параллелизуем, чем не всегда обладают алгоритмы вычисления разложений;

## ▶ Недостатки:

- ▶ Размер входных данных ограничен числом узлов во входном слое нейросети;
- ▶ Для снижения затрат по памяти необходимо учитывать разреженность входных данных. Чтобы сделать обучение возможным, необходимо нетривиальное отображение разреженной матрицы во входной и выходной слои нейросети;
- ▶ Приближение будет получено с некоторой точностью, для получения с заданной точностью может потребоваться некоторый итерационный алгоритм вычисления приближения разложения.

## Вывод

- ▶ Задача факторизации матриц актуальна во множестве областей и вычислительно затратна;
- ▶ Несмотря на обилие недостатков, нейросети могут быть применены для решения этой задачи;
- ▶ Подобный подход не является широко освещенным в литературе, но есть публикации в которых он показывает приемлемую точность, например в статье M. Roy et al. "Neural Network Matrix Factorization";
- ▶ Решение задачи факторизации матриц является подзадачей для решения задачи в теме работы аспиранта.