A Quantitative Study of Two Matrix Clustering Algorithms

Александр Слесарев СПбГУ 2-й курс

Вячеслав Галактионов, Никита Бобров, Георгий Чернышев СПбГУ, JetBrains Research

> SEIM 2019 13 апреля 2019

Типы фрагментирования

- 1. Горизонтальное фрагментирование
- 2. Гибридное фрагментирование
- 3. Вертикальное фрагментирование
 - стоимостное
 - эвристическое
 - методы матричной кластеризации
 - графовый подход
 - data mining

Матрица запросов

```
q1: SELECT a FROM T WHERE a > 10; q2: SELECT b, f FROM T; q3: SELECT a, c FROM T WHERE a = c; q4: SELECT a FROM T WHERE a < 10; q5: SELECT e FROM T; q6: SELECT d, e FROM T WHERE d + e > 0;
```

Перечень статей

Описания алгоритмов:

- C. Cheng "Algorithms for vertical partitioning in database physical design". 1993
- C.-H. Cheng "A branch and bound clustering algorithm". 1995
- C.-H. Cheng and J. Motwani "An examination of cluster identification-based algorithms for vertical partitions". 2009
- C.-H. Cheng, K.-F. Wong, and K.-H. Woo "An improved branch-and-bound clustering approach for data partitioning". 2011

Предыдущие работы:

- V. Galaktionov, G. Chernishev, B. Novikov, and D. Grigoriev "Matrix clustering algorithms for vertical partitioning problem: an initial performance study". 2016
- ▶ V. Galaktionov "Parallelization of matrix clustering algorithms". 2016
- V. Galaktionov, G. Chernishev, K. Smirnov, B. Novikov, and D. A.Grigoriev "A study of several matrix-clustering vertical partitioning algorithms in a disk-based environment". 2017

Число возможных фрагментов

Число Белла – число всех неупорядоченных разбиений *п*-элементного множества

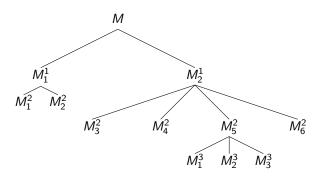
При больших n выполняется $B(n) \approx n^n$, например, $B(30) \approx 10^{23}$

n	B(n)
1	1
2	1
3	2
4	5
5	15
6	52
7	203
8	877
9	4140
10	21147
11	115975

Поиск решения – 1

М – матрица запросов

 M_i^j-i -й узел на j-ом уровне фрагментирования



Поиск решения – 2

- R множество индексов транзакций M
- C множество индексов атрибутов M

$$\textit{cohesion}(\textit{M}) = \frac{|\{\textit{a}_{\textit{ij}} = 1, \textit{i} \in \textit{R} \land \textit{j} \in \textit{C}\}|}{|\textit{R}| * |\textit{C}|}$$

Набор кластеров - решение, если каждый кластер S удовлетворяет условиям:

- ► cohesion(S) < threshold
- ► В *S* отсутствуют нулевые строки или столбцы

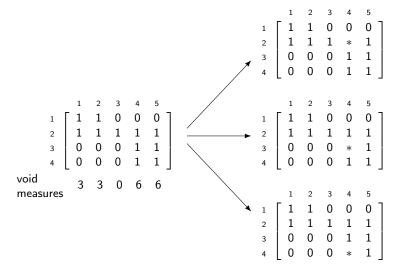
Cluster identification

$$\begin{bmatrix} 2 & 3 & 4 & 6 & 1 & 5 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 5 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

нижняя граница: Z_L — число единиц, удаленных из матрицы транзакции в ходе ветвления верхняя граница: Z_U — минимальный Z_L среди найденных решений

- (инициализация) дерево состоит из корневого узла с матрицей транзакций в нем, $Z_U = \infty$
- (ветвление) находим в матрице текущего узла подматрицу S:cohesion(S) < threshold
- (выбор решения) у каждого нового узла обновляем Z_L ; убираем узел из рассмотрения, если:
 - 1. $Z_L \geq Z_U$
 - 2. какая-то из полученных подматриц содержит пустые строки/столбцы
- (завершение фрагментирования) в случае, если не осталось узлов для выбора решения, возвращаем текущее решение, иначе начинаем ветвление

- ▶ $Q_j = \{j' \neq j : a_{ij'} = 1 \land \exists i : a_{ij} = 1\}$
- $C_j = Q_j \cup \{j\}$
- ► $R_j = \{i : a_{ij} = 1 \land \exists j' \in C_j : a_{ij'} = 1\}$
- ▶ $void_measure(attribute) = |\{a_{ij'} = 0, i \in R_j \land j' \in C_j\}|$

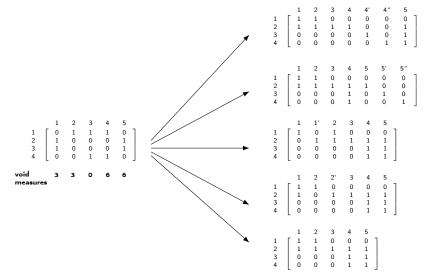


Распределение межкластерных элементов по матрицам в решении:

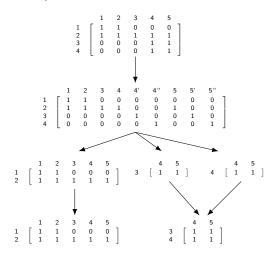
- (separate) составить отдельный фрагмент из межкластерных эелементов
- (nearest) добавить межкластерный столбец в тот фрагмент, где есть какая-то его часть
- (replicate) добавить в каждый фрагмент все необходимые межкластерные столбцы

нижняя граница: Z_L – глубина узла в дереве

верхняя граница: Z_U – минимальный Z_L среди найденных решений



Постобработка решения



Реализация – 1

Аппаратные средства:

- ► Inspiron 15 7000 Gaming (0798)
- ▶ 8GiB RAM
- Intel(R) Core(TM) i5-7300HQ
 CPU @ 2.50GHz
- ► TOSHIBA 1TB MQ02ABD1

Программное обеспечение:

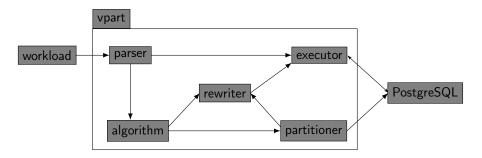
- ▶ Ubuntu 18.10
- PostgreSQL 11.1
- ▶ gcc 8.2.0

Датасет:

- ► TPC-H
- SDSS Star table

Реализация – 2

Структура программы



Критерии оценки алгоритмов:

- скорость кластеризации
- скорость выполнения запросов после применения алгоритма
- затраты памяти на хранение кластеров

Проверка чистоты экспериментов

- сбросить системный кеш, записав 3 в /proc/sys/vm/drop_caches
- запретить параллельное выполнение запросов: setmax_parallel_workers_per_gather to 0;