

Реализация теста Graph500 для параллельной СУБД PargreSQL

Научный руководитель:
кандидат физ.-мат. наук, доцент
М.Л. Цымблер

Автор работы:
Студент группы ВМИ-456
А.Ю. Сафонов

Рецензент:
кандидат пед. наук
А.Ю. Эвнин

Цель и задачи исследования

Цель:

Оценка эффективности параллельной СУБД PargreSQL на задачах интенсивной обработки данных с помощью сравнительного теста Graph500

Задачи:

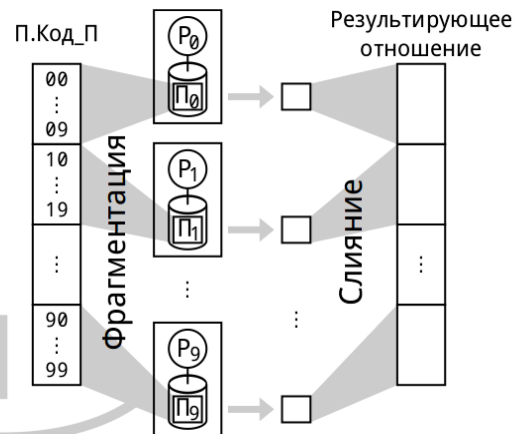
- ▶ Изучить архитектуру параллельной СУБД PargreSQL и спецификацию теста Graph500
- ▶ Разработать схему базы данных для хранения графа и промежуточных данных в соответствии со спецификацией теста Graph500
- ▶ Выполнить проектирование и разработку алгоритмов на языке SQL, реализующих тест Graph500 для параллельной СУБД PargreSQL
- ▶ Провести вычислительные эксперименты на суперкомпьютере «Торнадо ЮУрГУ», исследующие эффективность параллельной СУБД PargreSQL на тесте Graph500

Параллельная СУБД PargreSQL

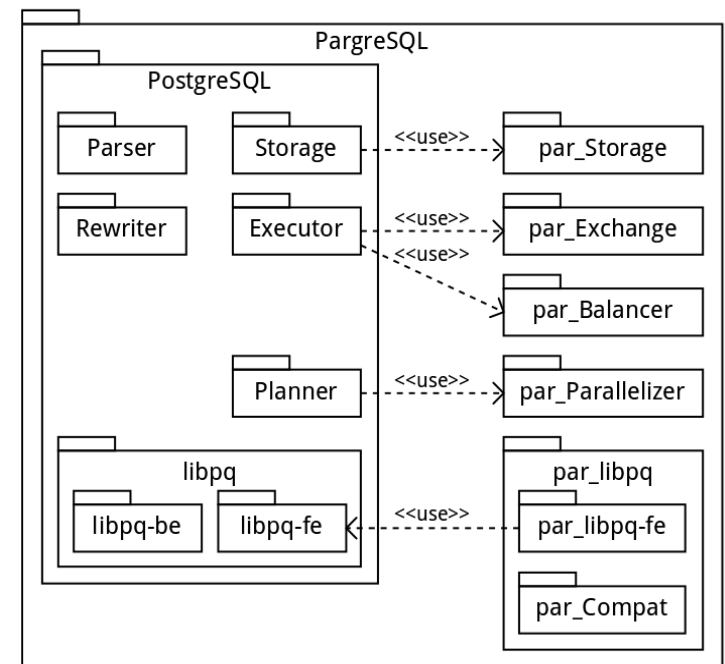
► Фрагментный параллелизм

$$\Pi_i = \{t | t \in \Pi, \phi(t) = i\}$$
$$i = 0, \dots, 9$$

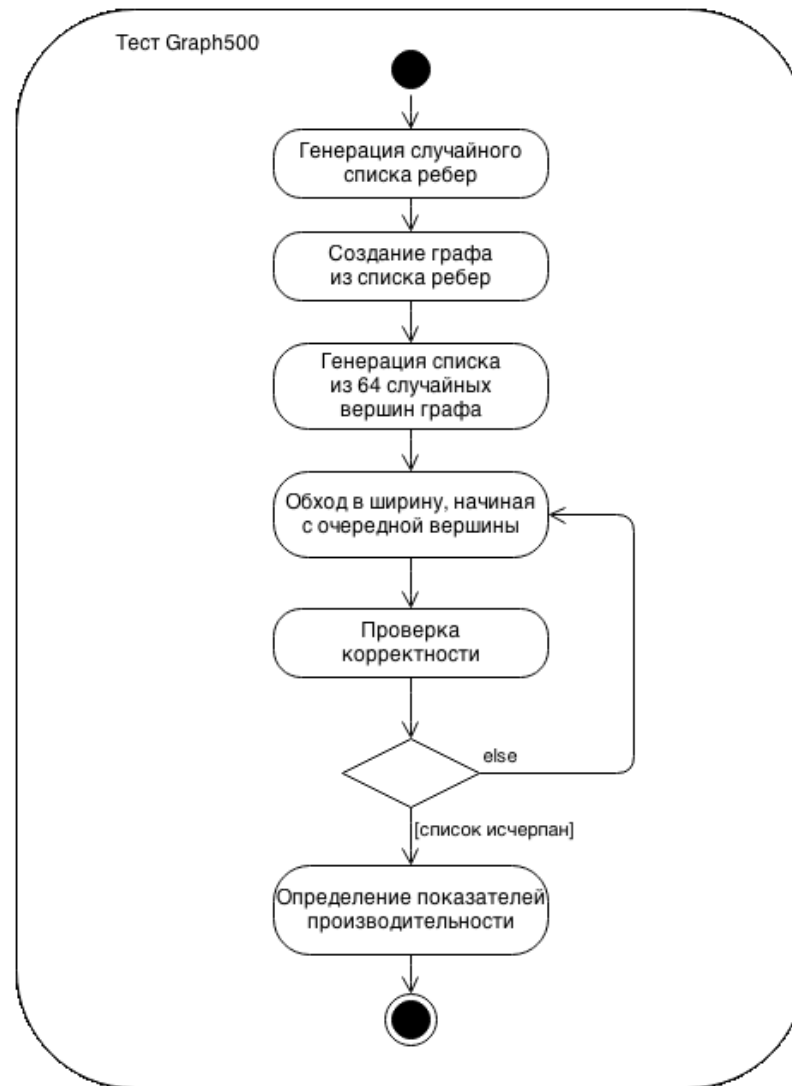
Функция фрагментации
 $\phi(t) = (t.\text{Код_}\Pi \text{ div } 10) \bmod 10$



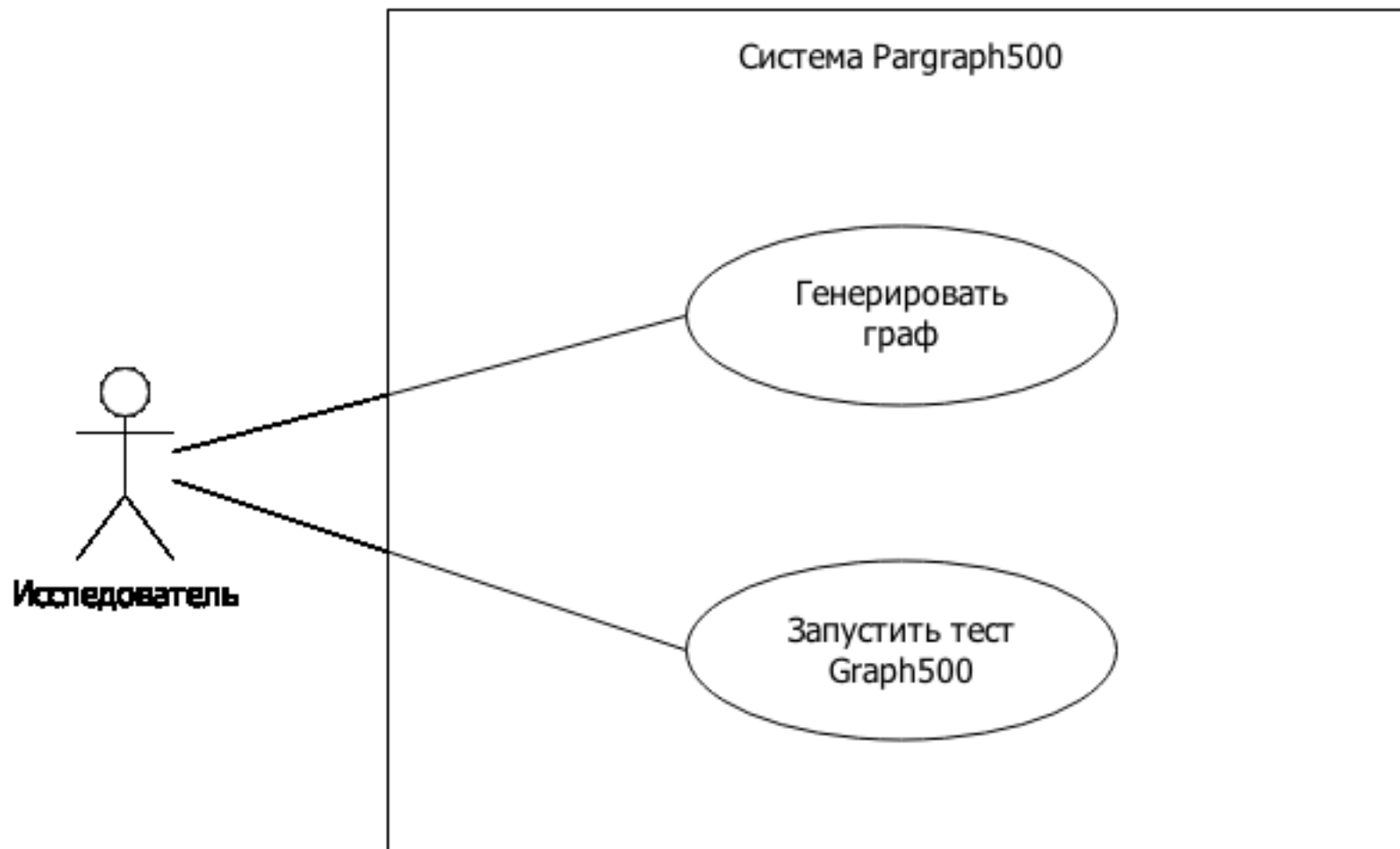
► Архитектура PargreSQL



Тест Graph500



Варианты использования системы



Модульная структура

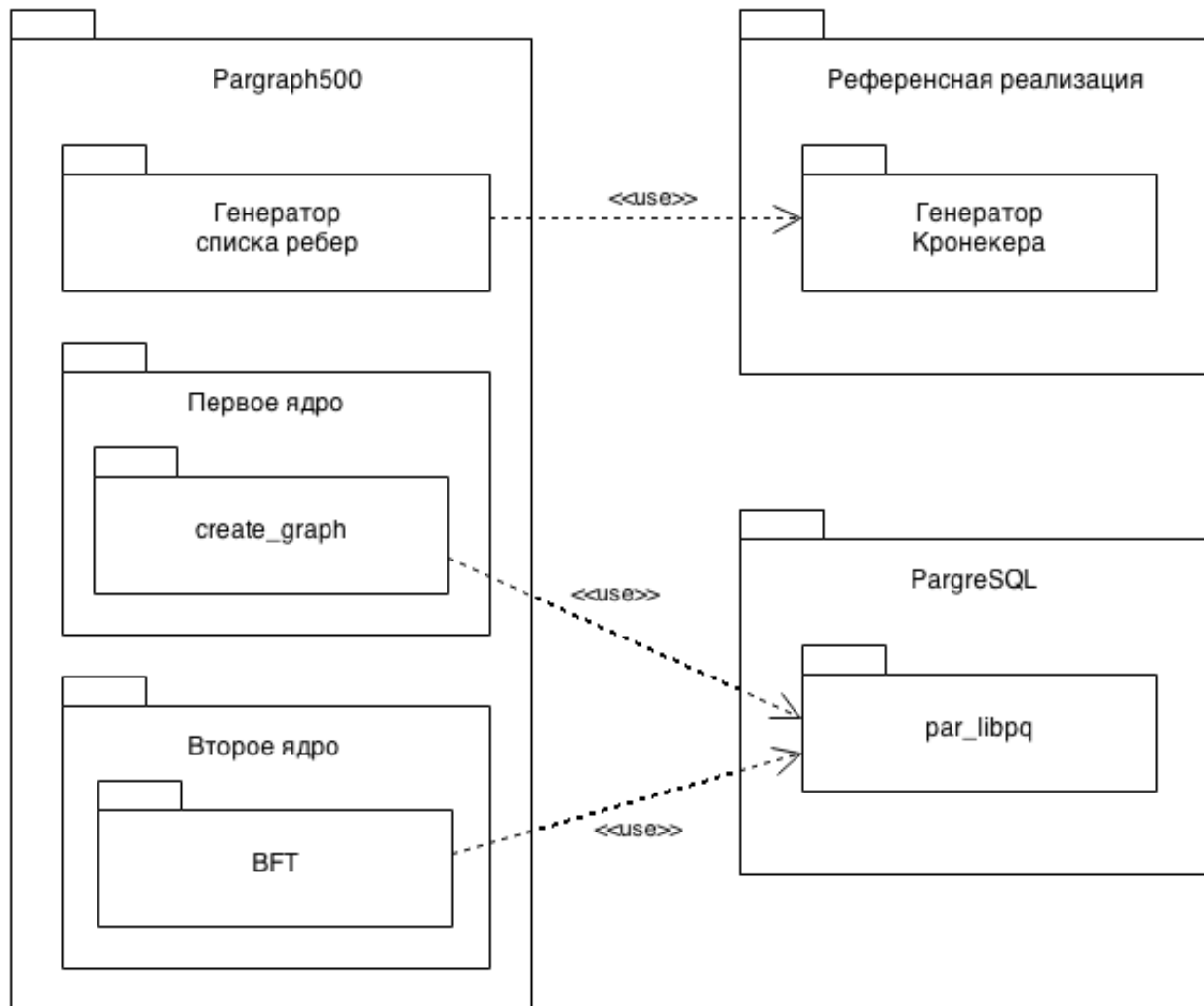


Схема классов

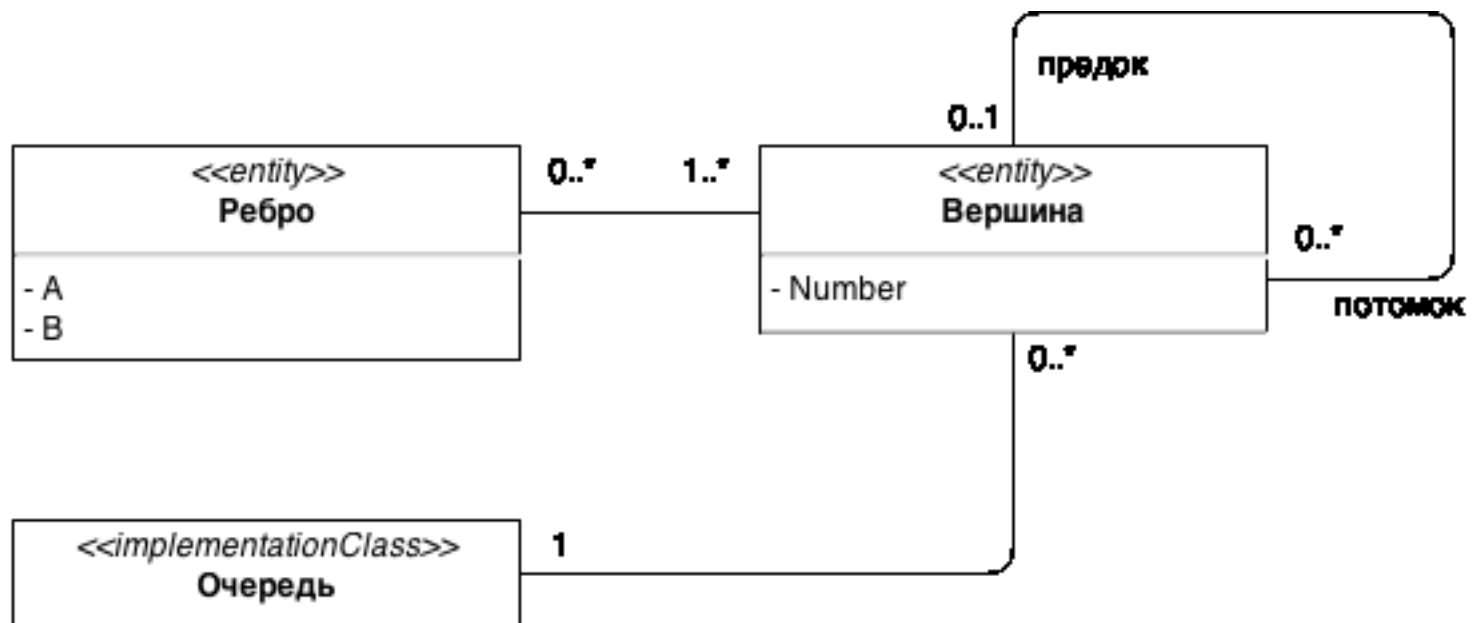
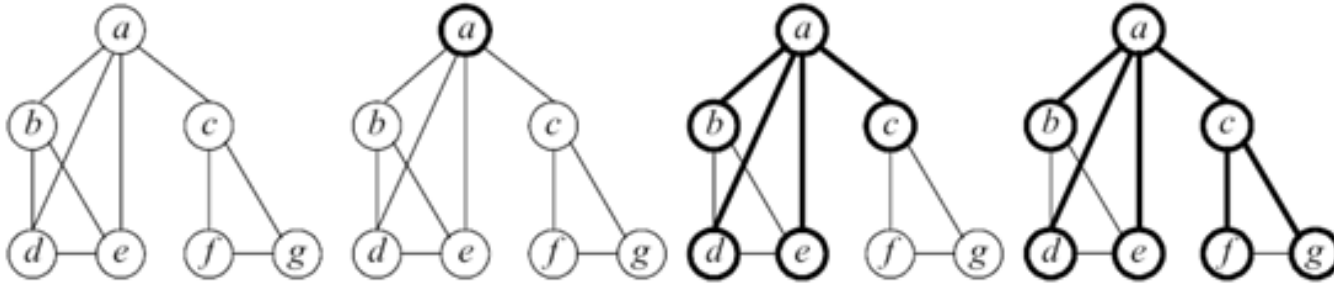


Таблица в PargreSQL

```
create table graph (  
    id bigint,           -- порядковый номер дуги  
    a_id bigint,         -- номер начальной вершины  
    b_id bigint,         -- номер конечной вершины  
    parent bigint,       -- номер вершины родителя a_id  
    queue bigint         -- номер в очереди вершины a_id  
) with (fragattr = id); -- функция фрагментации
```


Обход в ширину



```
BFS (start_node) {  
    for (all nodes i) {  
        parent[i] = -1;  
    }  
  
    queue.push(start_node);  
    parent[start_node] = start_node;  
  
    while( !queue.empty() ) {  
        node = queue.pop();  
        foreach(child in expand(node)) {  
            if(parent[child] == -1) {  
                queue.push(child);  
                parent[child] = node;  
            }  
        }  
    }  
}
```

Проверка корректности

Для каждого ключа поиска после завершения обхода графа в ширину нужно проверить, что соблюдены условия:

1. Полученное BFS-дерево является деревом и не содержит циклов.
2. Каждое ребро BFS-дерева соединяет вершины, чей уровень при обходе в ширину различается ровно на 1.
3. Каждое ребро из входного списка ребер соединяет вершины, уровень которых в BFS-дереве различается не более чем на единицу или же обе эти вершины не включены в BFS-дерево.
4. BFS-дерево связывает все вершины данной компоненты связности.
5. Каждая вершина и ее родитель соединены ребром в исходном графе.

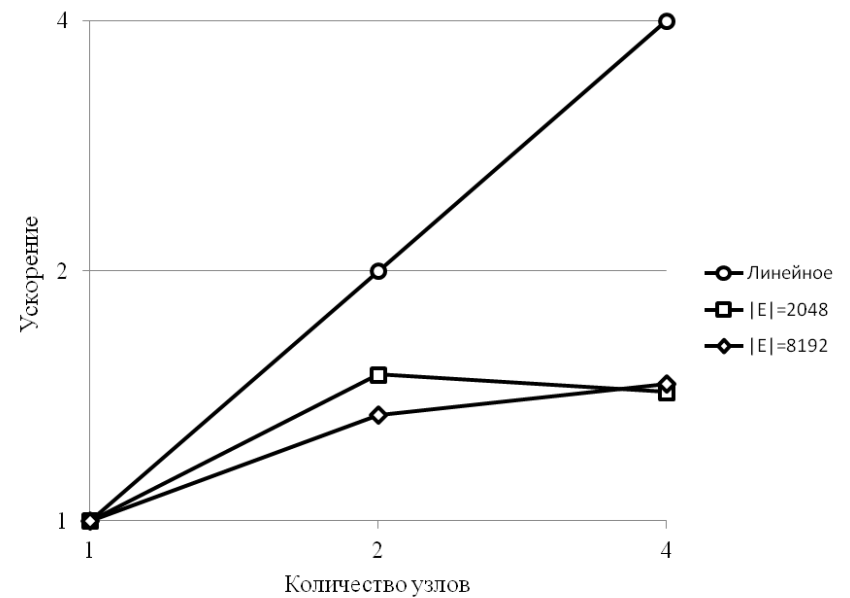
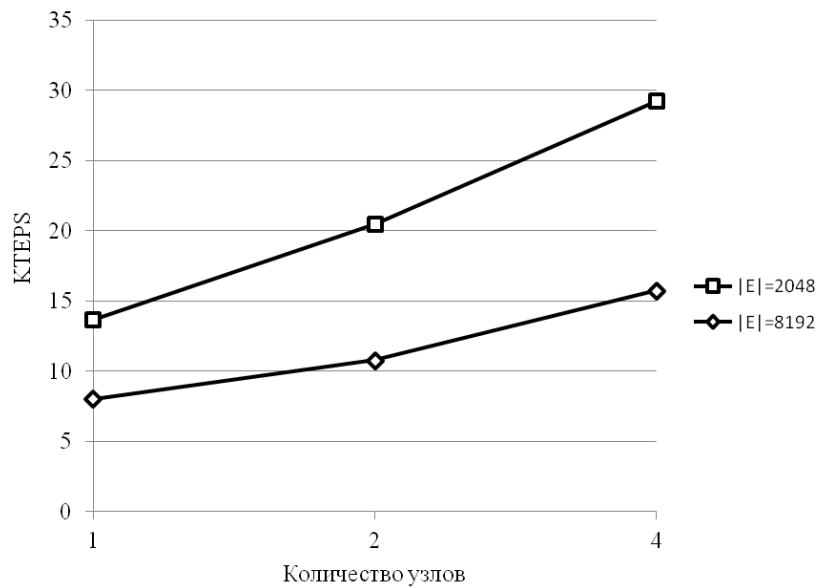
Измерение производительности

- ▶ TEPS (traversed edges per second) — количество пройденных ребер за секунду:

$$TEPS = \frac{m}{time_{K2}}$$

- ▶ m — количество ребер в итоговом дереве обхода
- ▶ $time_{K2}$ — время работы алгоритма обхода в ширину

Эксперименты



Основные результаты

- ▶ Изучена архитектура параллельной СУБД PargreSQL и спецификация теста Graph500
- ▶ Разработана схема базы данных для хранения графа и промежуточных данных в соответствии со спецификацией теста Graph500
- ▶ Выполнено проектирование и разработка алгоритмов на языке SQL, реализующих тест Graph500 для параллельной СУБД PargreSQL
- ▶ Проведены вычислительные эксперименты на суперкомпьютере «Торнадо ЮУрГУ», исследующие эффективность параллельной СУБД PargreSQL на тесте Graph500