Система автоматического сбора информации о работе NoSQL баз данных

Место проведения: МГТУ им. Баумана

Продолжительность: 7 минут

Научный руководитель: Доцент,к.т.н. Виноградова Мария Валерьевна

студент Журавлев Николай Вадимович

zhuravlevnv@student.bmstu.ru

МГТУ им. Н.Э. Баумана

Россия, Москва, 2025.02.15 - 20 мая 2025 г.



Содержание доклада

Постановка задачи

Описание системы

Программная реализация



Тестирование



Постановка задачи

→ Концептуальная постановка задачи

Цель разработки

Создание системы автоматического сбора информации о работе NoSQL баз данных

Задачи разработки

- 1. Произвести обзор Nosql СУБД, использующихся в системе
- 2. Исследовать методы взаимодействия между различными СУБД
- 3. Создать модель БД, которая будет использоваться в системе
- 4. Разработать метод деления запроса, введённого пользователем на подзапросы и приведение к универсальному списку для каждой СУБД
- Описать алгоритм деления запроса, введённого пользователем на подзапросы и приведение к универсальному списку для каждой СУБД
- 6. Разработать структуру и архитектуру системы
- 7. Разработать макет интерфейса программы
- 8. Разработать грамматику языка для запросов к системе
- 9. Произвести тестирование разработанной системы



СУБД в системе и примеры поиска, добавления, удаления, обновления:

- MongoDB
 db.collection('name_collection').find("elem_name" : "elem_value");
 db.collection('name_collection').insert("elem_name" : "elem_value");
 db.collection('name_collection ').remove("elem_name" : "elem_value");
 db.collection('name collection ').update("elem name" : " elem value");
- Neo4j MATCH (n) WHERE (n.id = 0) RETURN n;

id=54daf810-9aeb-11ea-b1d1-3148925e06e7:

CREATE (node:label key1: value1, key2: value2,);
MATCH (node attribute1: 'value1') REMOVE node.attribute2 RETURN node;
MATCH (node attribute1: 'value1') SET node.attribute2='value2' RETURN node.attribute1, node.attribute2;

3. Cassandra

SELECT title, MAX(price) FROM course GROUP BY title; INSERT INTO student (id, citizenship, first_name, last_name, age) VALUES (now(), 'Russia', 'Ivan', 'Ivanov', 25); DELETE FROM student WHERE id=54daf810-9aeb-11ea-b1d1-3148925e06e7; UPDATE student SET first_name = 'Example', last_name='Example' WHERE



Бруппы методов взаимодействия различных СУБД

Группы методов:

- Узконаправленные системы
 Системы, которые предназначены для решения проблемы в конкретной
 среде.
- 2. Ручная интеграция СУБД Данная группа пытается вручную объединить несколько разных СУБД.
- Создание новой СУБД
 Разработать совершенно новые СУБД.
- 4. Унифицировать все имеющиеся модели БД Можно каким-либо образом унифицировать все необходимые модели БД.
- 5. Взаимодействие в виде графа Система, в которой все схемы отображаются в виде графа и доступны для взаимодействия через графический интерфейс.



В системе используется две PostgreSQL базы данных.

Первая будет хранить данные о пользователях, пример с одной записью представлен в таблице 1.

Вторая будет хранить данные о подключениях, пример с одной записью представлен в таблице 2.

Таблица 1: Схема БД пользователей

id	login	password		
0	log	pass		

Таблица 2: Схема БД подключений

id	login	password	ip	port	conn_name	db_name	special	user_id
4	neo4j	87654321	localhost	7687	neo	neo4j		0



- Ь Метод деления на подзапросы
- 1. В строке ищется первая из возможных команд (create, read, update).
- 2. В элемент стека заносится подключение, для которого была вызвана команда, и затем сама команда.
- 3. С начала оставшейся строки ищется конец аргумента.
- 4. Весь аргумент заносится в элемент стека.
- 5. Далее проверяется, имеется ли у команды оператор where. Если он отсутствует, то в элемент стека заносится пустой список и на место координат вставки результата записывается -1.
- 6. В случае наличия оператора where ищется конец его аргумента.
- 7. Начинается посимвольное прохождение аргумента, пока не будет встречен оператор AND или OR.
- Символы до первого аргумента, вносится отдельно в список where и вместо аргумента ставится @. Найденный аргумент заносятся в отдельный список. Затем заносится сам оператор AND или OR.
- 9. Если была пройдена не вся строка, то возврат к пункту 7.
- 10. Для каждого аргумента в списке ищется оператор сравнения.
- 11. Каждый аргумент разделителя, если они простые, заносится вместо @ и сам разделитель между ними.
- 12. Если же они составные, то для каждой части в элемент стека заносится итерация и место, которое помечается символом % и возврат к пункту 1

→ Алгоритм деления на подзапросы. Часть 1

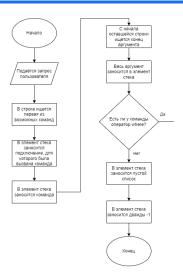


Рис. 1: Блок-схема алгоритма для деления на подзапросы. Часть 1



→ Алгоритм деления на подзапросы. Часть 2

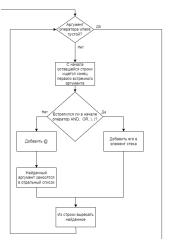


Рис. 2: Блок-схема алгоритма для деления на подзапросы. Часть 2



→ Алгоритм деления на подзапросы. Часть 3

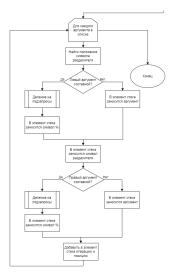


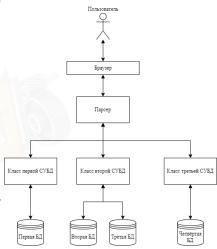
Рис. 3: Блок-схема алгоритма для деления на подзапросы. Часть 3



└ Структура и архитектура системы

Всего в системе можно выделить 3 части:

- Первая часть ввод запроса пользователем. Пользователь в браузере вводит запрос на получение нужных ему данных в соответствии с специальном синтаксисом.
- Вторая часть парсер запросов. В этом элементе системы запрос пользователя разбивается на части для каждой БД.
- Третья часть классы СУБД. Каждый такой класс представляет собой возможность взаимодействия с СУБД для выполнения запроса, а его объекты представляют каждую БД Рис. 4: Взаимодействие между в этой СУБД.



элементами



Рис. 5: Схема работы классов СУБД





Рис. 6: Авторизация



Рис. 7: Страница результата

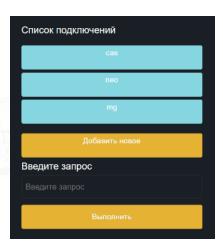


Рис. 8: Основная страница



Брамматика запросов к системе

В системе представлены следующие операторы:

- 1. х.у.z, где х название БД, у название сущности, являющийся аналогом таблицы из реляционных БД, из ранее обозначенной базы данных, z название сущности, являющийся аналогом столбцов из реляционных БД, из ранее обозначенной таблицы. Таким образом из БД можно получить необходимые данные.
- 2. where оператор, в котором в скобках описывается фильтр, по которому выбираются данные из БД. В условии используются оператор доступа к данным и операторы сравнения. Сравниваемыми элементами могут являться данные из БД или константы.
- сreate вставка данных в БД. Например, dbcity.create(dbcity.building.address, dbcity.building.owner, [["Wall Street", "Stan Smith"], ["Broadway", "John Doe"]]).
- 4. read чтение данных из БД. Например, dbcity.read(dbcity.building.address).
- update изменение данных в БД. Например, dbcity.update(dbcity.building.address, dbcity.building.owner, ["Broadway", "John Doe"])
- 6. delete удаление данных из БД. Например, dbcity.delete.where(dbcity.building.owner="John Doe").



- Сначала идёт подключение к базе данных dbpeople.
- Парсер начинает выполнять с более меньшего подзапроса:(dbpeople.personal_data.name).where(dbpeople.personal_data.id=1), где dbpeople – БД в СУБД MongoDB.
- dbpeople.personal_data.name преобразуется в _id: 0, name: 1
- where(dbpeople.personal_data.id=1) преобразуется в _id: 1
- Далее конвертируется часть запроса dbpeople.read() и исполняется в виде следующего запроса: db.personal_data.find(_id: 1,_id: 0, name: 1).

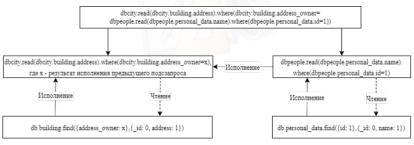


Рис. 9: Деление основного запроса на подзапросы



Тестирование

⊢ Тестирование

Было проведено 2 вида тестирования - модульное и функциональное. Пример запроса в функциональном тестировании, который выполняется проходя через все СУБД:

cas.read(cas.country.country_name).where(cas.country.city_name =
neo.read(neo.city.city_name).where(neo.city.human_name =
mg.read(mg.human.name).where(mg.human.id=0)))

Name	Stmts	Miss	Cover
cassandradb.py	144	 39	73%
mongodb.py	200	57	72%
neo4jdb.py	139	29	79%
parserdb.py	208	26	88%
template_dbms.py	7	3	57%
test_app.py	145	Θ	100%
TOTAL	843	154	 82%

Рис. 10: Покрытие кода тестами



Заключение

- В данной работе для эффективного взаимодействия между СУБД были изучены синтаксисы и грамматика для СУБД, входящих в систему.
- Была разработана и протестирована система, которая позволяет пользователю получать информацию из разных БД доступней и представлять её в более понятном виде.



Спасибо за внимание!

