Націонпльний технічний університет України "Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського"

Факультет прикладної математики Кафедра системного програмування і спеціалізованих комп'ютерних систем

ЛАБОРАТОРНА РОБОТА №2

З ДИСЦИПЛІНИ "БАЗИ ДАНИХ ТА ЗАСОБИ УПРАВЛІННЯ"

TEMA: "Засоби оптимізації роботи СУБД PostgreSQL"

Виконав: Зорев М.А

Група: КВ-11

Оцінка

Посилання на github-репозиторій https://github.com/carcharodon256/DB LABS.git

Завдання:

- 1. Перетворити модуль "Модель" з шаблону MVC PГР у вигляд об'єктно- реляційної проекції (ORM).
- 2. Створити та проаналізувати різні типи індексів у PostgreSQL.
- 3. Розробити тригер бази даних PostgreSQL.
- 4. Навести приклади та проаналізувати рівні ізоляції транзакцій у PostgreSQL.

Завдання 1

Коли мова йде про розробку Java-застосунків, що взаємодіють з базами даних, справи можуть ускладнюватися. Управління даними та взаємодія з базами даних може бути складним завданням. Тут на допомогу приходить техніка Об'єктно-Реляційного Відображення (ORM).

ORM — це корисний підхід, що з'єднує світ програмування на Java з базами даних. Він спрощує процес, відображаючи таблиці бази даних на класи Java, щоб розробники могли працювати з даними у більш зрозумілий, об'єктноорієнтований спосіб.

Java Persistence API (JPA) — це набір правил, які визначають, як використовувати ORM у Java-застосунках. Він надає стандартний спосіб роботи з базами даних, незалежно від конкретного ORM-фреймворку, який використовується.

Серед популярних ORM-фреймворків для Java виділяється Hibernate. Hibernate ϵ відкритим фреймворком, який дотримується правил JPA та пропонує додаткові можливості та поліпшення.

За допомогою Hibernate розробники можуть зосередитися на написанні коду Java, не займаючись складними запитаннями до бази даних. Hibernate вирішує завдання створення, оновлення та отримання даних, спрощуючи роботу з базами даних.

Hibernate також пропонує розширені можливості, такі як кешування, відкладене завантаження та управління транзакціями. Ці можливості покращують продуктивність та масштабованість Java-застосунків. Hibernate також надає потужну мову запитів, відому як Hibernate Query Language (HQL), що спрощує написання запитань до бази даних.

Отже, для виконання 1 завдання, було використано Spring Data JPA, пропоную розглянути реалізацію:

1. Спершу було створено класи-сутності для об'єктів-сутностей, що представлені в БД:

Таблиця для представлення об'єкту Dish:

Таблиця для представлення об'єкту Client:

```
@Entity
@AllArgsConstructor
@NoArgsConstructor
public class Client {
    @Id
    @GeneratedValue(strategy = GenerationType.IDENTITY)
private Long clientId;
private String clientEmailAddress;
private String clientName;
private String clientPhoneNumber;
```

Таблиця для представлення об'єкту Courier:

```
@Entity
@AllArgsConstructor
@NoArgsConstructor
public class Courier {
    @Id
    @GeneratedValue(strategy = GenerationType.IDENTITY)
    private Long courierId;
    private String courierPhoneNumber;
    private String courierName;
    private String transportKind;
    private double courierRating;
```

Таблиця для представлення об'єкту CustomerOrder:

```
18 usages
  @Entity
  @NoArgsConstructor
  @AllArgsConstructor
  public class CustomerOrder {

     @Id
     @GeneratedValue(strategy = GenerationType.IDENTITY)
     private Long orderId;
     private int orderNumber;
     private String deliveryAddress;
     private Timestamp deliveryDateTime;

     @ManyToOne
     @JoinColumn(name = "client_id", referencedColumnName = "clientId")
     private Client client;

     @ManyToOne
     @JoinColumn(name = "courier_id", referencedColumnName = "courierId")
     private Courier courier;
```

Для реалізації зовнішніх зв'язків були використані поля, які мають анотації @ManyToOne та @JoinColumn. Вони дозволили прописати по якій колонці ми будемо з'єднувати таблиці, а також який тип зв'язку в нас буде.

2. Далі створюється репозиторії для цих сутностей, щоб мати можливість взаємодіяти з базою даних. Ці репозиторії наслідують JpaRepository, який приховує готові реалізації, нам потрібно всього лише написати для якої

моделі ми хочемо застосувати цей репозиторій. Ось їхні реалізації:

3. Репозиторій для Client:

Репозиторій для Courier:

```
3 usages

Dublic interface CourierRepository extends JpaRepository<Courier, Long> {

Public interface CourierRepository extends JpaRepository<Courier (Interface CourierRepository extends Interface CourierRepository exte
```

Репозиторій для CustomerOrder:

```
3 usages

6 ○ public interface CustomerOrderRepository extends JpaRepository<CustomerOrder, Long> {

7

8 }
```

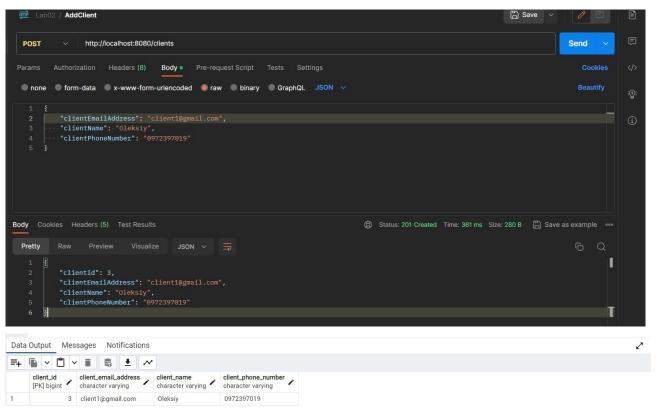
Репозиторій для Dish:

4. Для демонстрації коректної роботи програми було використавно Postman, в якому виконав різноманітні операції над класами, які вимагались в умові.

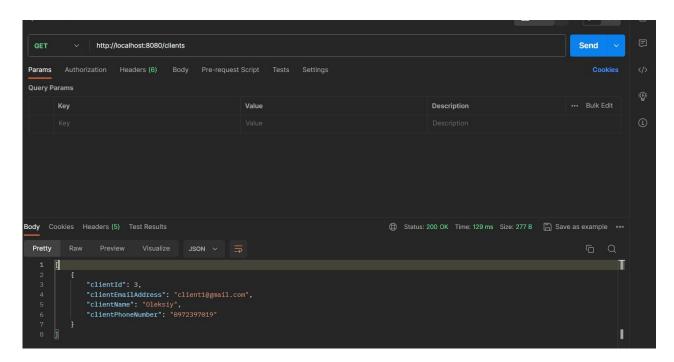
Результати роботи:

5.

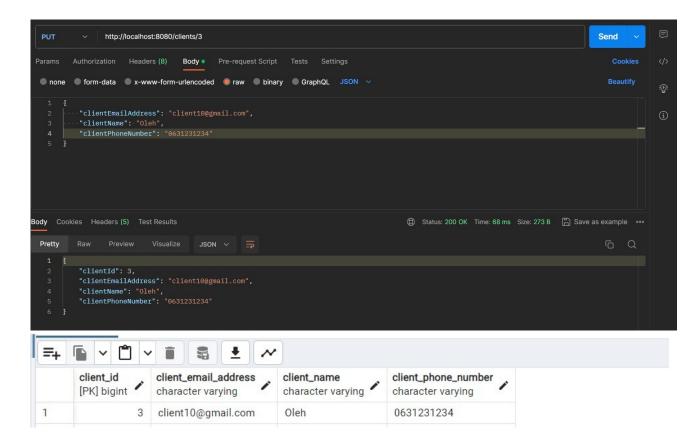
Створення клієнта:



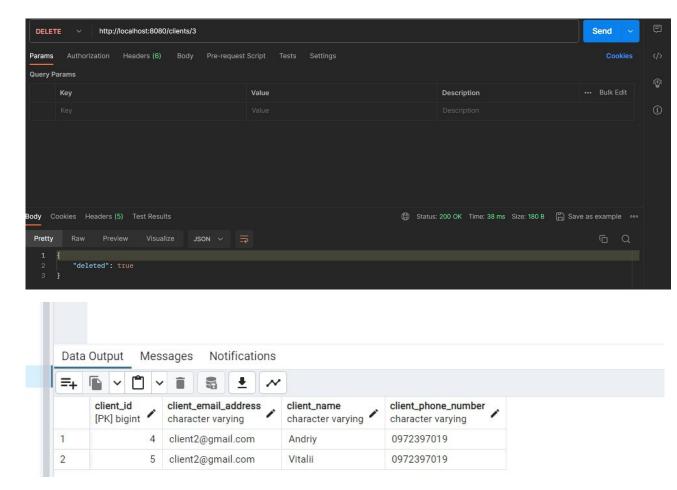
Отримання інформації про всіх клієнтів:



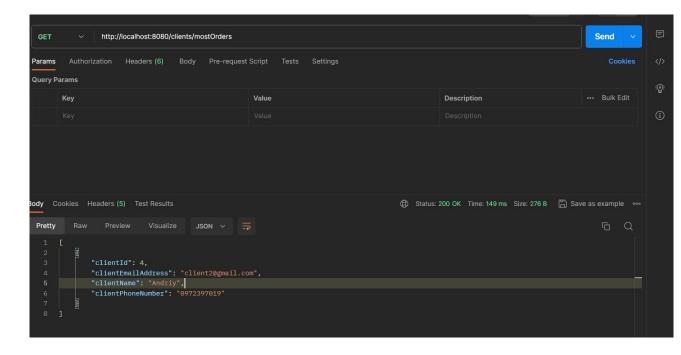
Оновлення клієнта:



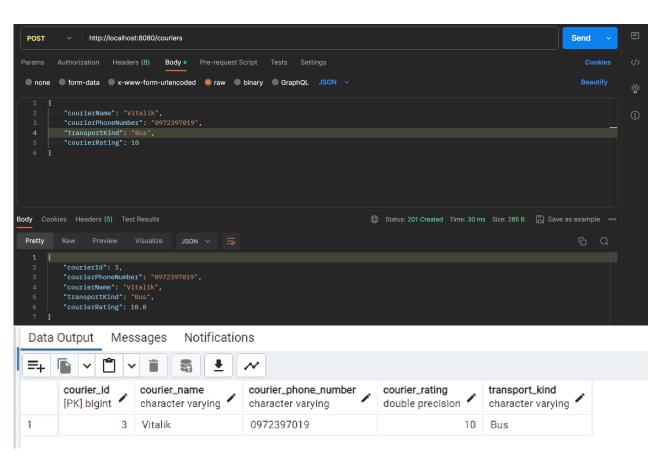
Видалення клієнта:



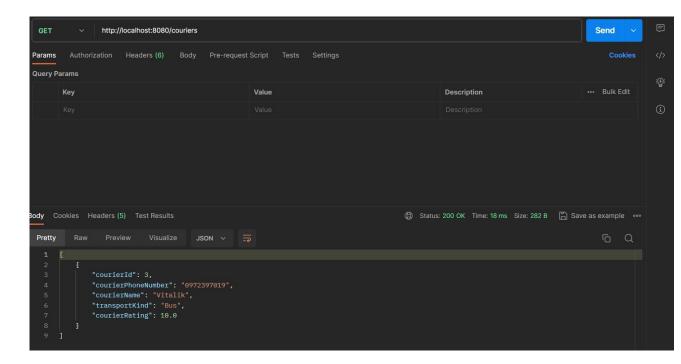
Список клієнтів з найбільшою кількістю замовлень:



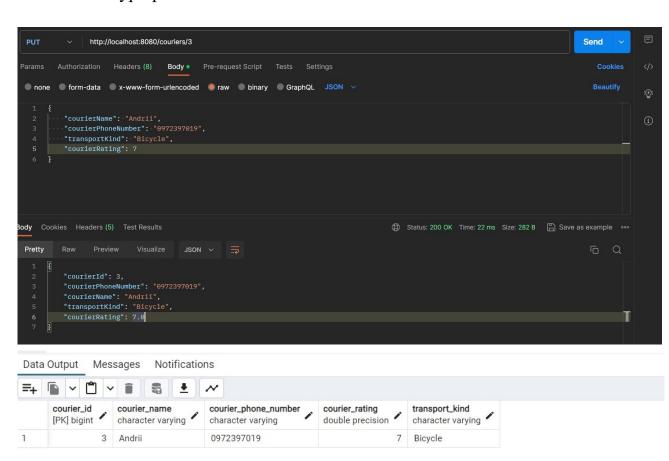
Створення кур'єра:



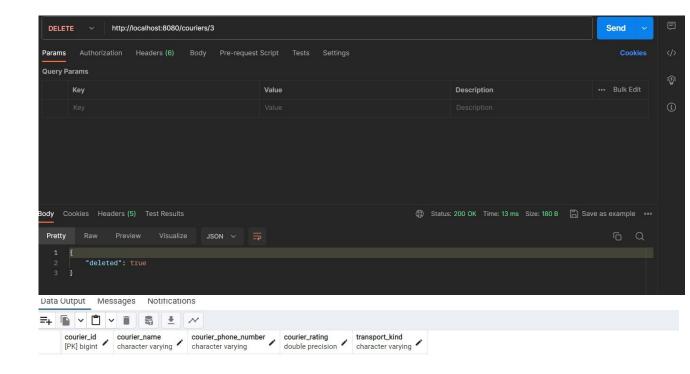
Отримання інформації про всіх кур'єрів:



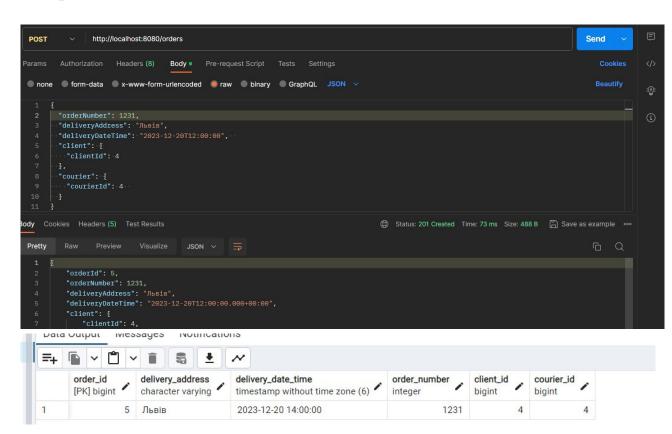
Оновлення кур'єра:



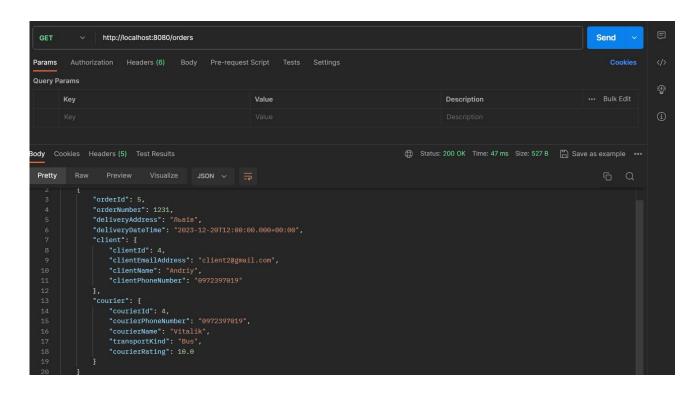
Видалення кур'єра:



Створення замовлення:



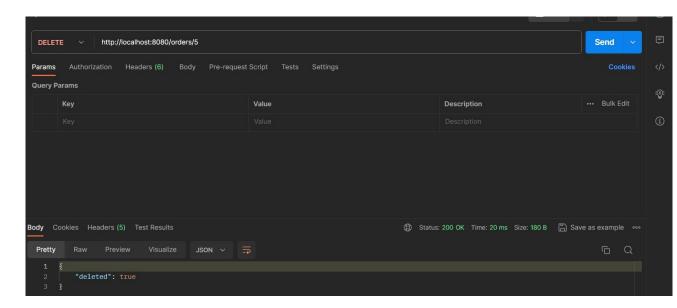
Отримання інформації про всі замовлення:



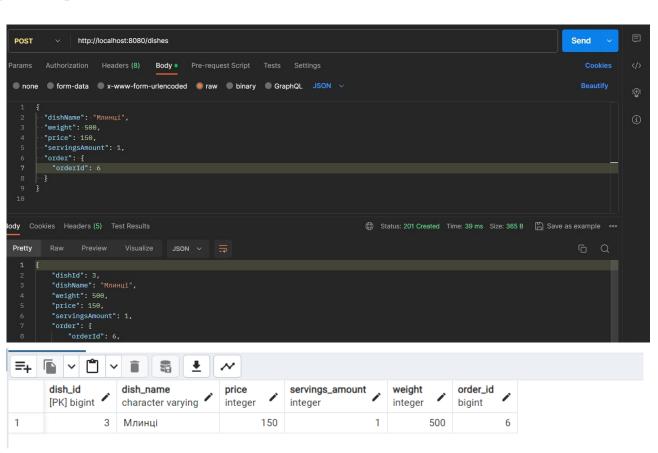
Оновлення замовлення:

```
Params Authorization Headers (8) Body Pre-request Script Tests Settings Cookies (1) Params Authorization Headers (8) Body Pre-request Script Tests Settings Cookies (1) Params Authorization Headers (8) Body Pre-request Script Tests Settings Cookies (1) Params Authorization Headers (8) Body Pre-request Script Tests Settings Cookies (1) Params Authorization Headers (8) Body Pre-request Script Tests Settings Params Script
```

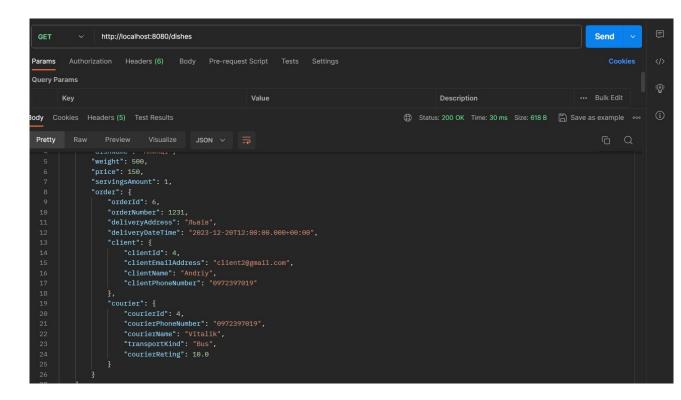
Видалення замовлення:



Створення страви:



Отримання інформації про всі страви:



Оновлення страви:

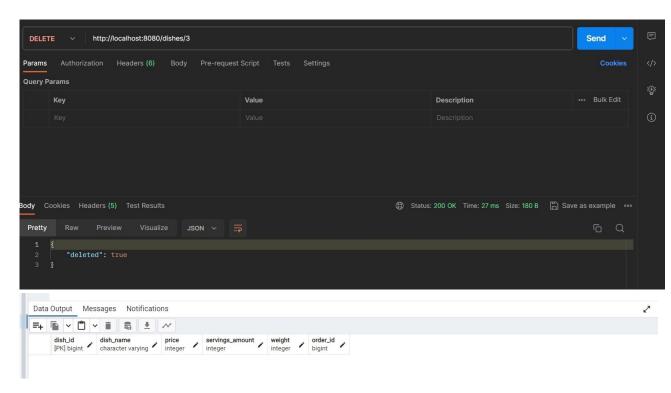
```
Params Authorization Headers (8) Body Pre-request Script Tests Settings

none form-data x-www-form-urlencoded raw binary GraphQL JSON >

Beautify

if this indication should be a sequence of the sequence of
```

Видалення страви:



Завдання 2

BRIN

Основна ідея Brin-індексу полягає в групуванні блоків даних у проміжки (range) і побудові індексу, який містить інформацію про кожен проміжок. Кожен проміжок представляє собою діапазон значень у відсортованих блоках даних.

Для числових або датових даних, Brin-індекс може ефективно управляти діапазонами, що дозволяє прискорити виконання запитів, які використовують умови діапазонного пошуку.

Основні переваги Brin-індексу включають:

- Ефективність для великих обсягів даних: Brin-індекси особливо ефективні для таблиць з великою кількістю даних, коли інші типи індексів можуть виявитися менш ефективними.
- Економія місця: Цей тип індексу зазвичай вимагає менше місця в порівнянні з традиційними В-дерев'яними індексами, оскільки Вгіпіндекс не зберігає інформацію про кожен окремий рядок даних.
- Підтримка зжаття: Brin-індекс підтримує зжаття, що може додатково зменшити вимоги до місця.

GIN-індекси призначені для ефективної роботи з даними, що мають складні структури, такі як масиви чи текстові документи. Основна ідея GIN-індексу полягає в побудові інвертованого індексу для кожного елемента в масиві або кожного терміну в текстовому документі.

Основні властивості та переваги GIN-індексів:

- Масиви та текстові поля: GIN-індекси найчастіше використовуються для індексації масивів та текстових полів, де значення може містити багато елементів або термінів.
- Повний текстовий пошук: GIN-індекси ϵ потужним інструментом для повного текстового пошуку в PostgreSQL. Вони дозволяють ефективно виконувати пошук за словами у текстових документах.
- Множинні значення: GIN-індекси підтримують множинні значення для одного рядка, дозволяючи ефективно індексувати та шукати дані, що мають багато значень.
- Пошук в масивах: Якщо у вас є стовпець, який містить масиви, GIN- індекс дозволить ефективно виконувати пошук за елементами ших масивів.

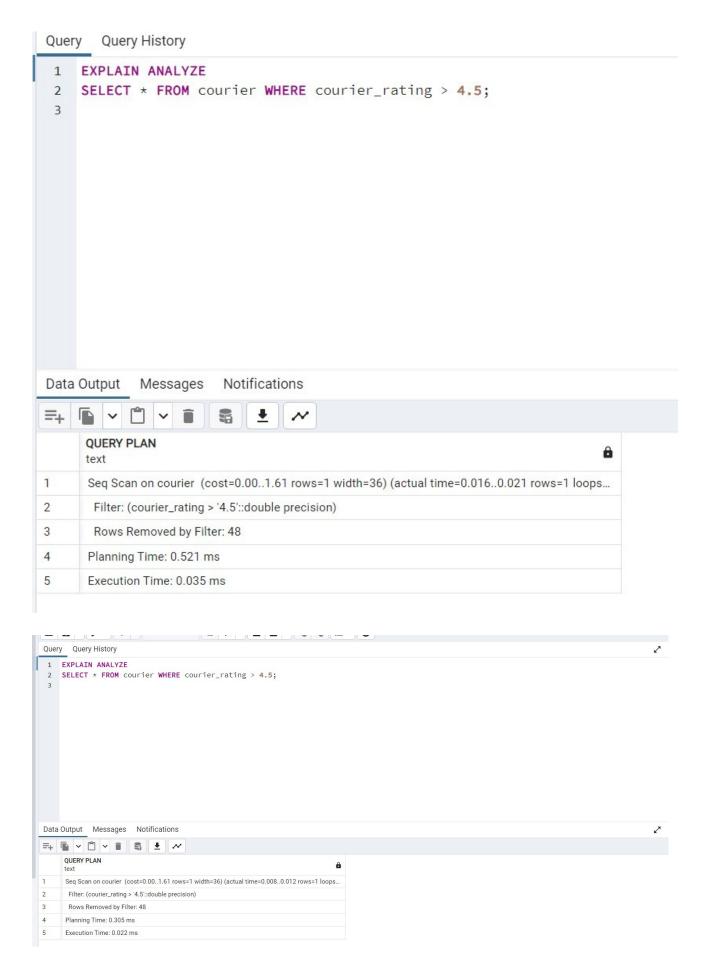
Далі перейдемо до прикладів створення та використання індексів, аналізу їх роботи:

1. BRIN-індекс для стовпця courier_rating у таблиці courier:

CREATE INDEX idx_courier_rating_brin ON public.courier USING BRIN(courier rating);

Цей індекс може бути ефективним, якщо часто виконуються запити, які фільтрують кур'єрів за їхнім рейтингом.

Ось результати роботи з та без індексу:

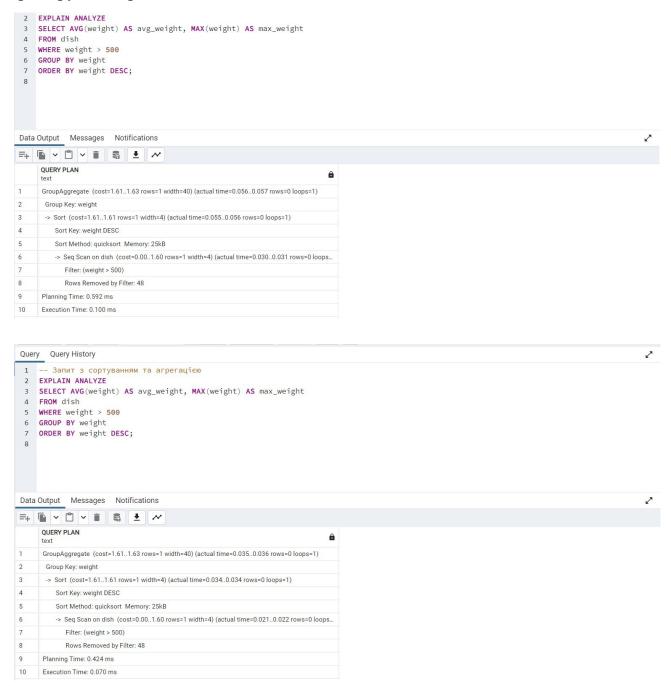


Як бачимо, час з використанням індексу зменшився, отже він буде ефктивним в даній ситуації.

2. BRIN-індекс для стовпця weight у таблиці dish:

CREATE INDEX idx dish weight brin ON public.dish USING BRIN(weight);

Цей індекс може бути корисним, якщо часто виконуються запити, які фільтрують страви за їхньою вагою.

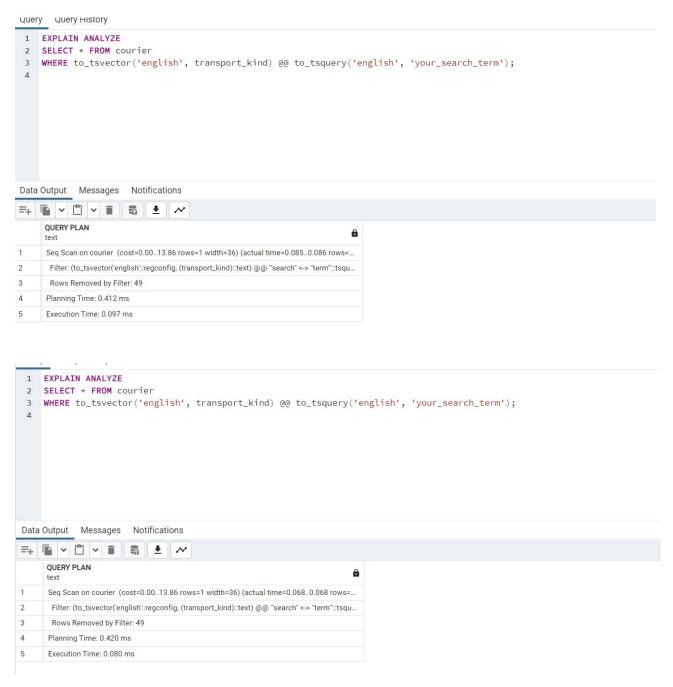


Знову можемо спостерігати, що наявність індекса пришвидшує пошук з агрегуючими функціями.

3. GIN-індекс для текстового вектора transport kind в таблиці courier:

CREATE INDEX idx_courier_transport_kind_gin ON public.courier USING GIN (to_tsvector('english', transport_kind));

Цей приклад створює GIN-індекс для повного текстового вектора transport_kind у таблиці courier з використанням функції to_tsvector для індексації тексту.

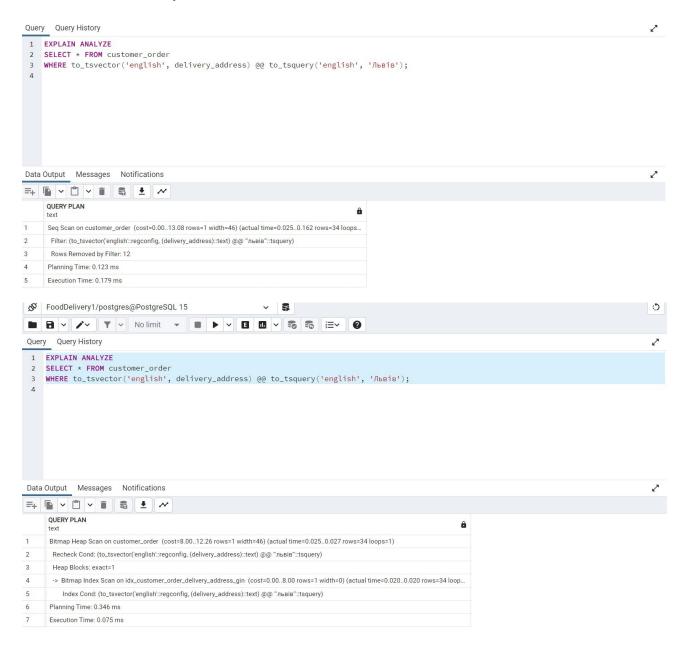


Можемо спостерігати, що наявність індекса не суттєво, але пришвидшує пошук з агрегуючими функціями.

4. GIN-індекс для стовпця delivery address у таблиці customer order:

CREATE INDEX idx_customer_order_delivery_address_gin ON public.customer_order_USING GIN(to_tsvector('english', delivery_address));

У цьому прикладі ми використовуємо GIN-індекс для індексації текстових даних у стовпці delivery_address. Функція to_tsvector конвертує текст у вектор, який можна індексувати.



В даному випадку ми можемо спостерігати, що індекс суттєво пришвидшив виконання запиту.

Завдання 3

Ознайомився з інформацією про тригери і згідно до варіанту створив тригер, який має умови для тригера: before insert, delete.

У цьому прикладі ми створюємо тригер order_changes_trigger, який викликає функцію log_order_changes перед вставкою чи видаленням

```
запису в таблиці customer_order. Функція log_order_changes логує зміни до таблиці order_changes_log.
```

```
-- Створення таблиці order changes log
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.order changes log
(
  log id SERIAL PRIMARY KEY,
  order id bigint,
  action VARCHAR(50),
  action timestamp(6) without time zone
);
-- Створення тригера
CREATE OR REPLACE FUNCTION
log order changes() RETURNS TRIGGER AS $$
DECLARE
  action text VARCHAR(50);
BEGIN
  -- Визначення типу дії (вставка або видалення)
  IF TG OP = 'INSERT' THEN
    action text := 'Inserted';
  ELSIF TG OP = 'DELETE' THEN
    action text := 'Deleted';
  ELSE
    action text := 'Unknown';
  END IF;
  -- Логування змін
  INSERT INTO order changes log (order id, action, action timestamp)
  VALUES (NEW.order id, action text, CURRENT TIMESTAMP);
  RETURN NULL; -- Повертаємо NULL, оскільки це тригер "before"
END;
$$ LANGUAGE plpgsql;
```

-- Створення тригера "before insert, delete"

CREATE TRIGGER order_changes_trigger

BEFORE INSERT OR DELETE ON

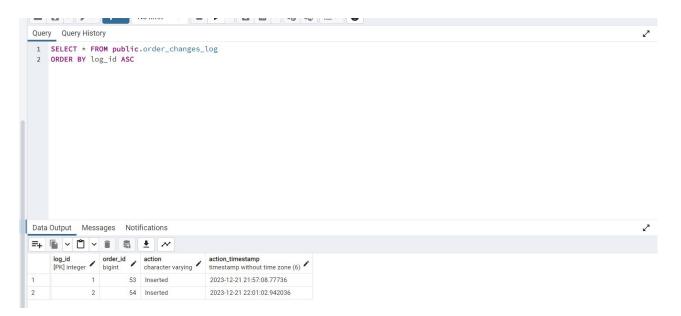
customer order

FOR EACH ROW EXECUTE FUNCTION log order changes();

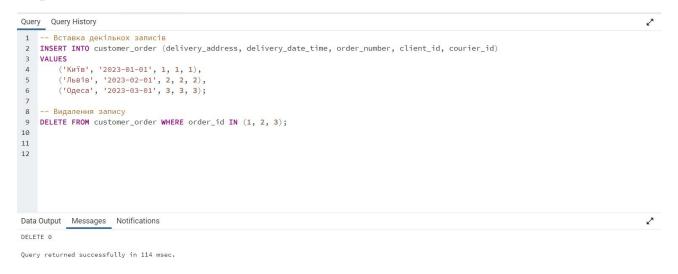
Виконання вставки записів, а також видалення



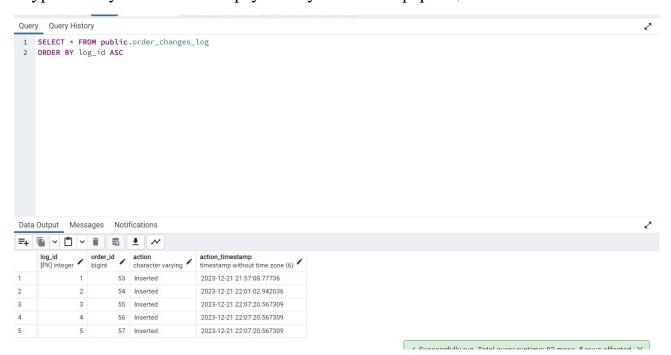
Зміни зафіксувались в журналі логувань:



Спроба вставити декілька записів:



Журнал логувань в свою чергу залогував всю інформацію:



Завдання 4

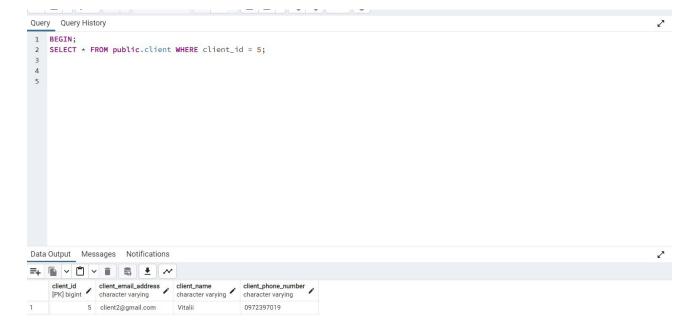
Рівень ізоляції READ COMMITTED

В середовищі PostgreSQL цей рівень стоїть по дефолту, тому не допускається брудне читання, і його неможливо продемонструвати. Ось приклад, як рівень ізоляції READ COMMITTED бореться з брудним читанням:

Сесія 1 (Читання Даних):

BEGIN;

SELECT * FROM public.client WHERE client id = 1; -- Запит 1

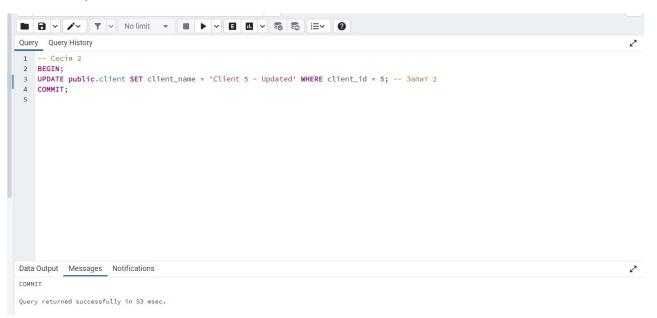


Сесія 2 (Модифікація Даних):

BEGIN;

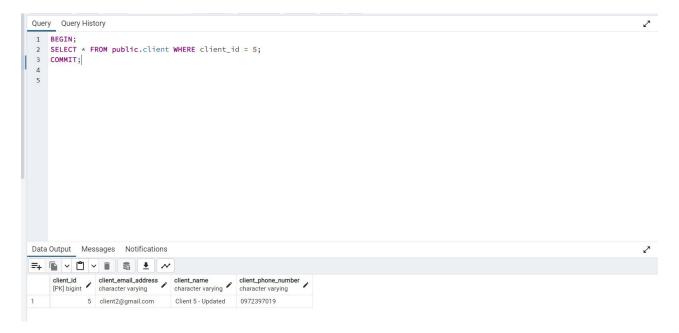
UPDATE public.client SET client_name = 'Client 1 - Updated' WHERE client_id = 1; -- Запит 2

COMMIT;



Сесія 1 (Продовження Читання Даних):

SELECT * FROM public.client WHERE client_id = 1; -- Запит 3 COMMIT;



Запит 1 в сесії 1 відобразить старий запис, оскільки транзакція модифікації (Запит 2) в сесії 2 не закінчилася. Запит 3 в сесії 1, який викликається після СОММІТ в сесії 2, відобразить оновлений запис.

Це показує, як рівень ізоляції "read committed" допомагає уникнути брудного читання, оскільки читання в сесії 1 побачить тільки закомічені зміни в сесії 2.

Рівень ізоляції REPEATABLE READ

При рівні ізоляції «Repeatable Read», транзакція бачить всі зміни в базі даних, які були фіксовані іншими транзакціями до її початку. Це означає, що під час виконання транзакції всі зміни, внесені іншими транзакціями до її початку, будуть видимі, і вони не будуть змінюватися під час виконання транзакції. Після фіксації транзакції, всі її зміни стають видимими для інших транзакцій.

Застосуємо SELECT з client_id = 5, попередньо зафіксувавши рівень ізоляції repeatable read:



Спробуємо оновити ім'я клієнта з client id = 5 на Oleh у іншій транзакції:



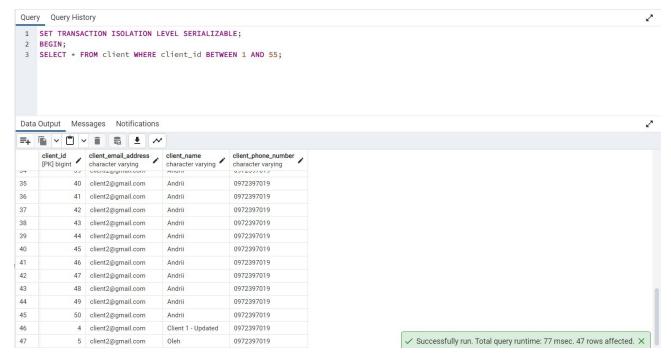
Повторна вибірка першою транзакцією:

Після фіксації другої транзакції, перша транзакція відображатиме дані з самого початку її виконання (заморожені дані). Отже, отримуємо старе ім'я клієнта оскільки дані для першої транзакції були заморожені до початку другої транзакції

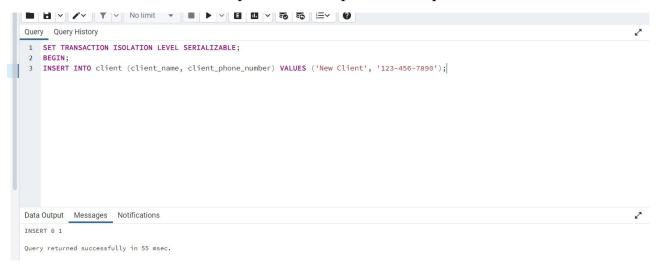


Рівень ізоляції SERIALIZABLE

Вибираємо всіх клієнтів з айді в діапазоні 1-55:



Вставляємо нові дані в цей проміжок в паралельній транзакції:



В 1 транзакції дані не змінились, отже рівень ізоляції SERIALIZABLE захистив нас від фантомного читання:

