## НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ імені Ігоря Сікорського» ФАКУЛЬТЕТ ПРИКЛАДНОЇ МАТЕМАТИКИ

# **Кафедра системного програмування та спеціалізованих комп'ютерних систем**

## Лабораторна робота №2

з дисципліни

## «Бази даних і засоби управління»

Тема: «Засоби оптимізації роботи СУБД PostgreSQL»

Виконав: студент III курсу ФПМ групи КВ-13 Горбик Д.В. *Метою роботи* є здобуття практичних навичок використання засобів оптимізації СУБД PostgreSQL.

Завдання роботи полягає у наступному:

- 1. Перетворити модуль "Модель" з шаблону MVC РГР 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.

## Варіант 4

У другому завданні проаналізувати індекси *GIN*, *BRIN*.

Умова для тригера – after delete, insert

## Завдання 1

Для перетворення функцій, що реалізують запити до об'єктної бази даних, необхідно встановити бібліотеку sqlAlchemy, налаштувати програму на роботу з ORM, розробити класи-сутності для об'єктів-сутностей, представлених відповідними таблицями БД та пов'язаних зв'язками 1:М, М:М та 1:1 виконати опис схеми бази даних. Особливу увагу приділити контролю зовнішніх зв'язків між таблицями засобами ORM.

Замінити виклики запитів мовою SQL на відповідні запити засобами SQLAlchemy по роботі з об'єктами. Обов'язковим  $\epsilon$  реалізація вставки, вилучення та редагування екземплярів класів-сутностей. Розробка запитів на генерацію даних та пошук екземплярів класів-сутностей вітається, але не  $\epsilon$  обов'язковою.

Інтерфейси функцій (вхідні та вихідні аргументи функцій модуля "Модель") мають залишитись без змін.

## Інформація про модель та структуру бази даних

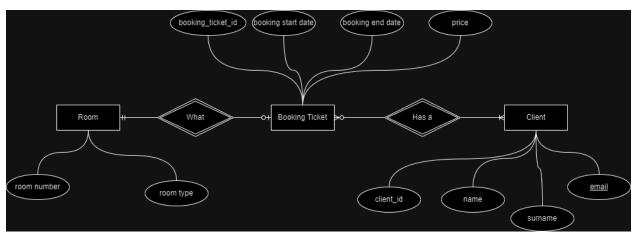


Рис. 1 - Концептуальна модель предметної області "Готельний бронювальний портал"

## Нижче (Рис. 2) наведено логічну модель бази даних:

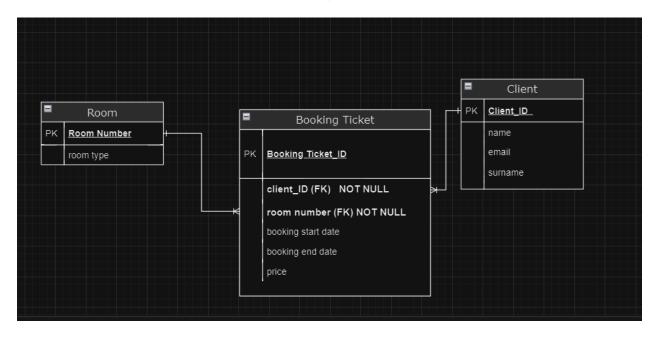


Рис. 2 – Логічна модель бази даних

Для перетворення модуля "Model" програми, створеного в РГР, у вигляд об'єктно-реляційної моделі було використано бібліотеку "SQLAlchemy"

Код класів програми:

```
3 usages    Dan23333333*
class BookingTicket(Base):
    __tablename__ = 'booking_ticket'
    booking_id = Column(Integer, primary_key=True)
    client_id = Column(Integer, nullable=False)
    room_number = Column(Integer, nullable=False)
    booking_start_date = Column(Date, nullable=False)
    booking_end_date = Column(Date, nullable=False)
    price = Column(Numeric( precision: 10, scale: 2), nullable=False)
```

```
def delete_booking_ticket(self, booking_id):
    try:
        # Receive a booking from the database by its unique identifier
        booking = self.session.query(BookingTicket).filter_by(booking_id=booking_id).first()

# Check if the reservation exists in the database
    if booking:
        self.session.delete(booking)
        self.session.commit()
        return True # Returns True if the deletion is successful
    else:
        return False # Returns False if no reservation is found
    except Exception as e:
        self.session.rollback()
        print(f"Error when deleting a reservation: {str(e)}")
        return False # Returns False in case of an error during deletion
```

```
def delete_client(self, client_id):
    try:
        # Receive a booking from the database by its unique identifier
        client = self.session.query(Client).filter_by(client_id=client_id).first()

        # Check if the reservation exists in the database
        if client:
            self.session.delete(client)
            self.session.commit()
            return True # Returns True if the deletion is successful
        else:
            return False # Returns False if no reservation is found
        except Exception as e:
        self.session.rollback()
        print(f"An error when deleting a client breaks the foreign key restriction: {str(e)}")
        return False # Returns False if insertion fails
```

```
3 usages  ♣ Dan23333333
class Room(Base):
    __tablename__ = 'room'
    room_number = Column(Integer, primary_key=True)
    room_type = Column(String, nullable=False)
```

```
lusage(Idynamic) *Dan23333333*
def update_room(self, room_number, room_type):
    try:
        # Receive a booking from the database by its unique identifier
        room = self.session.query(Room).filter_by(room_number=room_number).first()

if room:
        # Update booking information
        room.name = room_number
        room.surname = room_type

        self.session.commit()
        return True # Returns True if the update is successful
    else:
        return False # Returns False if no reservation is found
except Exception as e:
    self.session.rollback()
    print(f"Error when updating a room: {str(e)}")
    return False # Returns False if insertion fails
```

```
def delete_room(self, room_number):
    try:
        # Receive a booking from the database by its unique identifier
        room = self.session.query(Room).filter_by(room_number=room_number).first()

# Check if the reservation exists in the database
    if room:
        self.session.delete(room)
        self.session.commit()
        return True # Returns True if the deletion is successful
    else:
        return False # Returns False if no reservation is found

except Exception as e:
    self.session.rollback()

    print(f"Error when deleting a room: {str(e)}")
    return False # Returns False if insertion fails
```

## Програма працює ідентично програмі з РГР.

## Приклад отримання даних

```
Menu:

1. Add Booking Ticket

2. View Booking Tickets

3. Update Booking Ticket

4. Delete Booking Ticket

5. Add Client

6. View Clients

7. Update Client

8. Delete Client

9. Add Room

10. View Rooms

11. Update Room

12. Delete Room

13. Generate Random Data

14. Truncate All Tables

15. Display Analytics

16. Quit

Enter your choice: 2

Booking Tickets:

Booking ID: 2, Client ID: 3, Room Number: 1, Start Date: 2023-02-27, End Date: 2023-03-21, Price: 863

Booking ID: 4, Client ID: 3, Room Number: 1, Start Date: 2023-02-07, End Date: 2023-05-28, Price: 764
```

```
Menu:
1. Add Booking Ticket
2. View Booking Tickets
3. Update Booking Ticket
4. Delete Booking Ticket
5. Add Client
6. View Clients
7. Update Client
8. Delete Client
9. Add Room
10. View Rooms
11. Update Room
12. Delete Room
14. Truncate All Tables
15. Display Analytics
16. Quit
Enter booking ID: 1
Enter room number: 1
Enter booking start date (YYYY-MM-DD): 2022-02-27
Enter booking end date (YYYY-MM-DD): 202-02-11
Enter booking price: 12
Booking added successfully!
```

```
Menu:
1. Add Booking Ticket
2. View Booking Tickets
3. Update Booking Ticket
4. Delete Booking Ticket
5. Add Client
6. View Clients
7. Update Client
8. Delete Client
9. Add Room
10. View Rooms
11. Update Room
12. Delete Room
13. Generate Random Data
14. Truncate All Tables
15. Display Analytics
16. Quit
Enter your choice: 3
Enter booking ID: 2
Enter client ID: 3
Enter room number: 1
Enter booking start date (YYYY-MM-DD): 2023-11-27
Enter booking end date (YYYY-MM-DD): 2023-11-28
Enter booking price: 1
Booking updated successfully!
```

## Завдання 2

Відповідно до варіанту індексування продемонструвати на прикладах запитів SQL SELECT підвищення швидкодії їх виконання з використанням індексів, а також пояснити чому для деяких випадків індексування використовувати недоцільно. При цьому для наочного представлення слід використати функцію генерування рандомізованих даних з лабораторної роботи №2, створивши необхідну кількість тестових даних. Навести 4-5 прикладів запитів SELECT (із виведенням результуючих даних), що містять фільтрацію, агрегатні функції, групування та сортування (у необхідних комбінаціях).

## **Bapiaht GIN, BRIN**

Для дослідження індексу була створена таблиця. У таблицю було занесено 1000000 записів.

Створення таблиці та її заповнення:

```
CREATE TABLE documents (
  id serial PRIMARY KEY,
  title text,
  content text,
  keywords varchar(100)[]
);

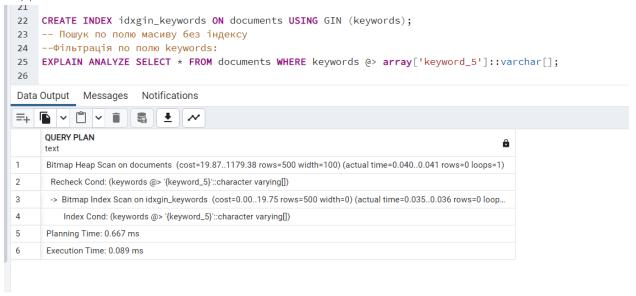
INSERT INTO documents (title, content, keywords)
SELECT
  'Document ' || seq,
  'Sample document content ' || seq,
  array[
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int
]
FROM generate_series(1,100000) seq;
```

Візьмемо за приклад фільтрацію даних. Фільтрація по полю keywords:

#### Без індекса:



#### 3 ідексом:



Недоліки GIN індексів.

Індекси GIN  $\epsilon$  особливими, оскільки вони часто містять кілька записів індексу в кожному рядку, що вставляється. Це важливо для реалізації варіантів використання, які підтриму $\epsilon$  GIN, але спричиня $\epsilon$  одну сутт $\epsilon$ ву проблему: оновлення індексу обходиться дорого.

Візьмемо за приклад Оновлення 10000 рядків.

## Без індекса:

```
CREATE TABLE documents (
  id serial PRIMARY KEY,
  title text.
  content text,
   random_number integer[],
  keywords varchar(100)[]
INSERT INTO documents (title, content, random_number, keywords)
   'Document ' || seq,
   'Sample document content ' || seq,
  array
     floor(random() * 1000),
     floor(random() * 1000),
    floor(random() * 1000)
     'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
     'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int
 FROM generate_series(1,100000) seq;
 --CREATE INDEX idxgin_random_number ON documents USING GIN (random_number);
 -- Оновимо 10000 рядків
 EXPLAIN ANALYZE UPDATE documents SET random_number[1] = floor(random() * 1000) WHERE id BETWEEN 1 AND 10000;
```

	QUERY PLAN text
1	Update on documents (cost=14.621439.40 rows=0 width=0) (actual time=77.46577.466 rows=0 loops=1)
2	-> Bitmap Heap Scan on documents (cost=14.621439.40 rows=617 width=38) (actual time=0.3695.494 rows=10000 loops=1)
3	Recheck Cond: ((id >= 1) AND (id <= 10000))
4	Heap Blocks: exact=223
5	-> Bitmap Index Scan on documents_pkey (cost=0.0014.46 rows=617 width=0) (actual time=0.3440.344 rows=10000 loop
6	Index Cond: ((id >= 1) AND (id <= 10000))
7	Planning Time: 0.100 ms
8	Execution Time: 77.513 ms

#### 3 індексом:

	QUERY PLAN text
1	Update on documents (cost=13.421251.75 rows=0 width=0) (actual time=109.173109.174 rows=0 loops=1)
2	-> Bitmap Heap Scan on documents (cost=13.421251.75 rows=500 width=38) (actual time=0.3555.939 rows=10000 loops=1)
3	Recheck Cond: ((id >= 1) AND (id <= 10000))
4	Heap Blocks: exact=223
5	-> Bitmap Index Scan on documents_pkey (cost=0.0013.29 rows=500 width=0) (actual time=0.3300.331 rows=10000 loop
6	Index Cond: ((id >= 1) AND (id <= 10000))
7	Planning Time: 0.633 ms
8	Execution Time: 109.226 ms

#### Висновок

"Тип індексу GIN був розроблений для роботи з типами даних, які можна розділити, і ви хочете шукати значення окремих компонентів (елементи масиву, лексеми в текстовому документі тощо)" - Том Лейн

Отже, ми можемо сказати він працює з типами даних, значення яких не  $\epsilon$  атомарними, а складаються з елементів. При цьому індексуються не самі значення, а окремі елементи; кожен елемент посилається на ті значення, в яких він зустрічається.

У нашому дослідженні ми довели, що GIN індекс  $\epsilon$  ефективним для роботи з повнотекстовим пошуком і через високу вартість оновлення індексу при вставці/оновленні даних, не  $\epsilon$  ефективним.

## **BRIN**

Для дослідження індексу була створена таблиця. У таблицю було занесено 10000000 записів.

## Приклад без індекса:

```
CREATE TABLE documents (
 id serial PRIMARY KEY,
 row_id int,
 title text,
 content text,
 random_number integer,
 keywords varchar(100)[]
);
INSERT INTO documents (row_id, title, content, random_number, keywords)
SELECT
  seq,
  'Document ' || seq,
  'Sample document content ' || seq,
  floor(random() * 1000),
  array
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
   'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int
 ]
FROM generate_series(1,10000000) seq;
--CREATE INDEX idx_brin ON documents USING BRIN (row_id);
EXPLAIN ANALYZE SELECT * FROM documents WHERE row_id > 9000000 AND row_id < 10000000;
```

	QUERY PLAN text
1	Gather (cost=1000.00311866.08 rows=66377 width=108) (actual time=1861.9082007.947 rows=999999 loops=1)
2	Workers Planned: 2
3	Workers Launched: 2
4	-> Parallel Seq Scan on documents (cost=0.00304228.38 rows=27657 width=108) (actual time=1756.1341850.512 rows=333333 loop
5	Filter: ((row_id > 9000000) AND (row_id < 10000000))
6	Rows Removed by Filter: 3000000
7	Planning Time: 3.166 ms
8	Execution Time: 2033.400 ms

## Приклад з використанням індексу:

```
CREATE TABLE documents (
 id serial PRIMARY KEY,
 row_id int,
 title text,
 content text,
 random_number integer,
 keywords varchar(100)[]
INSERT INTO documents (row_id, title, content, random_number, keywords)
SELECT
  seq,
 'Document ' || seq,
 'Sample document content ' || seq,
 floor(random() * 1000),
  array[
   'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int
FROM generate_series(1,10000000) seq;
CREATE INDEX idx_brin ON documents USING BRIN (row_id);
EXPLAIN ANALYZE SELECT * FROM documents WHERE row_id > 9000000 AND row_id < 10000000;
```

	QUERY PLAN text
1	Gather (cost=1000.00289757.00 rows=50000 width=108) (actual time=1577.7921714.103 rows=999999 loops=1)
2	Workers Planned: 2
3	Workers Launched: 2
4	-> Parallel Seq Scan on documents (cost=0.00283757.00 rows=20833 width=108) (actual time=1495.5421580.997 rows=333333 loop
5	Filter: ((row_id > 9000000) AND (row_id < 10000000))
6	Rows Removed by Filter: 3000000
7	Planning Time: 7.957 ms
8	Execution Time: 1739.688 ms

змінемо змінну row\_id з впорядкованої на рандомну

## Приклад без індекса

```
CREATE TABLE documents (
 id serial PRIMARY KEY,
  row_id int,
 title text,
 content text,
 random_number integer,
 keywords varchar(100)[]
-- name tsvector
INSERT INTO documents (row_id, title, content, random_number, keywords)
SELECT
  --seq,
  floor(random() * 1000),
  'Document ' || seq,
 'Sample document content ' || seq,
  floor(random() * 1000),
  array[
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int
 -- to_tsvector (chr (trunc (65 + random() * 50)::int) || chr(trunc (65 + random() * 25)::int) || chr (trunc (65+ random() * 25)
FROM generate_series(1,10000000) seq;
--CREATE INDEX idx_brin ON documents USING BRIN (row_id);
EXPLAIN ANALYZE SELECT * FROM documents WHERE row_id > 9000000 AND row_id < 10000000;
```

	QUERY PLAN text
1	Gather (cost=1000.00311866.08 rows=66377 width=108) (actual time=1559.2891573.258 rows=0 loops=1)
2	Workers Planned: 2
3	Workers Launched: 2
4	-> Parallel Seq Scan on documents (cost=0.00304228.38 rows=27657 width=108) (actual time=1436.6891436.689 rows=0 loop
5	Filter: ((row_id > 9000000) AND (row_id < 10000000))
6	Rows Removed by Filter: 3333333
7	Planning Time: 6.013 ms
8	Execution Time: 1573.744 ms

## Приклад з індексом

```
CREATE TABLE documents (
 id serial PRIMARY KEY,
 row_id int,
 title text,
 content text,
 random number integer,
 keywords varchar(100)[]
-- name tsvector
INSERT INTO documents (row_id, title, content, random_number, keywords)
 --seq,
 floor(random() * 1000),
 'Document ' || seq,
 'Sample document content ' || seq,
 floor(random() * 1000),
   'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
    'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
   'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int
 -- to_tsvector (chr (trunc (65 + random() * 50)::int) || chr(trunc (65 + random() * 25)::int) || chr (trunc
FROM generate_series(1,10000000) seq;
CREATE INDEX idx_brin ON documents USING BRIN (row_id);
EXPLAIN ANALYZE SELECT * FROM documents WHERE row_id > 9000000 AND row_id < 10000000;
```

	QUERY PLAN text
1	Gather (cost=1000.00289757.00 rows=50000 width=108) (actual time=1720.1011738.616 rows=0 loops=1)
2	Workers Planned: 2
3	Workers Launched: 2
4	-> Parallel Seq Scan on documents (cost=0.00283757.00 rows=20833 width=108) (actual time=1609.3961609.397 rows=0 loop
5	Filter: ((row_id > 9000000) AND (row_id < 10000000))
6	Rows Removed by Filter: 3333333
7	Planning Time: 247.668 ms
8	Execution Time: 1739,445 ms

#### Висновок.

BRIN-індекси призначені для обробки дуже великих таблиць і спроектовані для роботи з даними, які мають "природну кореляцію" за певним критерієм впорядкування, наприклад, коли значення у стовпці рівномірно зростають або спадають. В таких випадках BRIN може швидко ідентифікувати блоки даних, які містять в собі потрібні значення або діапазони значень, що забезпечує більш ефективний пошук і зменшення кількості даних, які потрібно обробляти.

У нашому дослідженні ми використовували великі таблиці і довели, що при роботі з не впорядкованими даними BRIN індекс втрачає свою ефективність.

#### Завдання 3

Створити тригер бази даних PostgreSQL відповідно до варіанта. Тригерна функція має включати обробку запису, що модифікується (вставляється або вилучається), умовні оператори, курсорні цикли та обробку виключних ситуацій. Виконати відлагодження тригера при різних вхідних даних, навівши 2-3 приклади його використання.

Умова для тригера – after delete, insert.

```
Тригер для видалення
DROP TABLE IF EXISTS documents:
CREATE TABLE documents (
 id serial PRIMARY KEY,
 row id int,
 title text.
 content text,
 random number integer,
 keywords varchar(100)[]
);
INSERT INTO documents (row id, title, content, random number, keywords)
SELECT
 --seq,
 floor(random() * 1000),
 'Document' | seq,
 'Sample document content' | seq,
 floor(random() * 1000),
 array
  'keyword ' || (seq + floor(random()*20))::int,
  'keyword_' || (seq + floor(random()*20))::int,
  'keyword ' || (seq + floor(random()*20))::int
FROM generate series(1,1000) seq;
```

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION example trigger function()
RETURNS TRIGGER AS $$
DECLARE
 some_cursor CURSOR FOR SELECT * FROM documents;
 some_row documents%ROWTYPE;
BEGIN
 BEGIN
  OPEN some_cursor;
  LOOP
   FETCH some_cursor INTO some_row;
   EXIT WHEN NOT FOUND;
   RAISE NOTICE 'Обробка рядка з id=%', some_row.id;
  END LOOP;
  CLOSE some_cursor;
  -- операція вставки (insert)
  IF TG OP = 'INSERT' THEN
   RAISE NOTICE 'Було вставлено новий рядок з id=%', NEW.id;
  -- операція видалення (delete)
  ELSIF TG_OP = 'DELETE' THEN
  RAISE NOTICE 'Було видалено новий рядок з id=%', OLD.id;
  END IF;
  RETURN NEW;
 EXCEPTION
  WHEN others THEN
   RAISE EXCEPTION 'Сталася помилка: %', SQLERRM;
```

```
END:
$$ LANGUAGE plpgsql;
CREATE TRIGGER example trigger
AFTER INSERT OR DELETE ON documents
FOR EACH ROW EXECUTE FUNCTION example trigger function();
DELETE FROM documents WHERE random number > 500;
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=974
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=978
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=979
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=981
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=983
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=985
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=988
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=992
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=994
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=995
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=996
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=998
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=1000
 ПОВІДОМЛЕННЯ: Було видалено рядок з id=999
 DELETE 518
 Query returned successfully in 20 secs 810 msec.
```

## Тригер для вставки аналогічний видаленню, тільки в кінці

- Вставка нового запису для демонстрації тригера

END:

**INSERT INTO** documents (row id, title, content, random number, keywords)

**VALUES** (123, 'New Document', 'Content of the new document', 300, **ARRAY**['keyword\_1', 'keyword\_2']);

```
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=988
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=989
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=990
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=991
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=992
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=993
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=994
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=995
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=996
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=997
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=998
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=999
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=1000
ПОВІДОМЛЕННЯ: Обробка рядка з id=1001
ПОВІДОМЛЕННЯ: Було вставлено новий рядок з id=1001
INSERT 0 1
```

#### Завдання 4

Проаналізувати на прикладах використання рівнів ізоляції транзакцій READ COMMITTED, REPEATABLE READ та SERIALIZABLE, продемонструвавши феномени, які виникають, і спосіб їх уникнення завдяки встановленню відповідного рівня ізоляції транзакцій. Для виконання завдання необхідно відкрити дві транзакції у різних вікнах pgAdmin4 і виконати послідовність запитів INSERT, UPDATE або DELETE у обох транзакціях, що доводять наявність або відсутність певних феноменів.

Рівні ізоляції транзакцій - це певний компроміс між швидкістю того, як інші побачать зміни і надійністю. Вибираючи рівень транзакції, ми намагаємося дійти консенсусу у виборі між високою узгодженістю даних між транзакціями та швидкістю виконання цих транзакцій.

При паралельному виконанні транзакцій можливі винекнення таких проблем:

## 1. Втрачене оновлення

Ситуація, коли при одночасній зміні одного блоку даних різними транзакціями, одна зі змін втрачається.

## 2. "Брудне" читання

Читання даних, які додані чи змінені транзакцією, яка згодом не підтвердиться (відкотиться).

## 3. Неповторюване читання

Ситуація, коли при повторному читанні в рамках однієї транзакції, раніше прочитані дані виявляються зміненими.

#### 4. Фантомне читання

Ситуація, коли при повторному читанні в рамках однієї транзакції одна і та ж вибірка дає різні множини рядків.

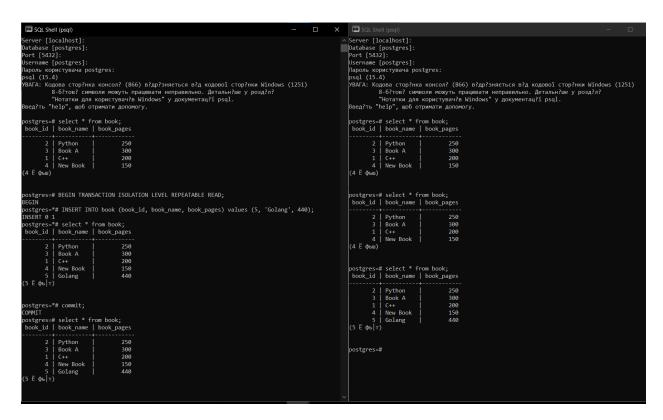
#### Serializable

Найбільш високий рівень ізольованості; транзакції повністю ізолюються одна від одної. На цьому рівні результати паралельного виконання транзакцій для бази даних у більшості випадків можна вважати такими, що збігаються з послідовним виконанням тих же транзакцій (по черзі в будь-якому порядку).

```
Server [localhost]:
Database [postgres]:
Port [Sd32]:
Username [postgres]:
Database [postgres
```

## Repeatable read

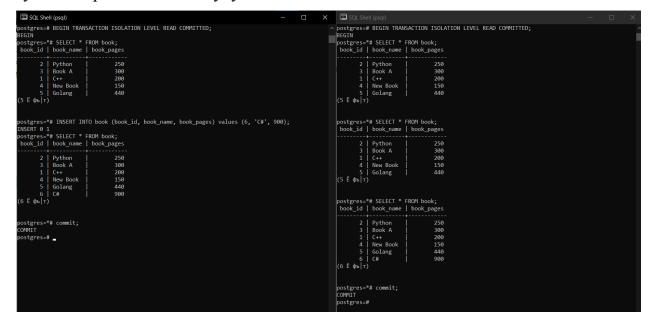
Рівень, при якому читання одного і того ж рядку чи рядків в транзакції дає однаковий результат. (Поки транзакція не закінчена, ніякі інші транзакції не можуть змінити ці дані).



## Read committed

Закінчене читання, при якому відсутнє «брудне» читання (тобто, читання одним користувачем даних, що не були зафіксовані в БД командою COMMIT). Проте, в процесі роботи однієї транзакції інша може бути успішно закінчена, і зроблені нею зміни зафіксовані. В підсумку, перша транзакція буде працювати з іншим набором даних. Це проблема неповторюваного читання.

Простіше кажучи, read committed - це рівень ізоляції, який гарантує, що будь-які прочитані дані будуть закомічені в момент читання.



Посилання на репозиторій https://github.com/Dan-live/c3s1\_Lab\_2\_DB