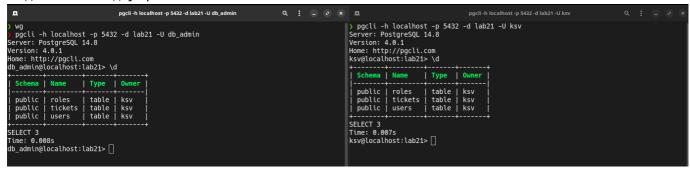
Лабораторная работа №2-2: «Транзакции. Изоляция транзакций»

Используется та же схема базы данных, что и в лабораторной работе #2.1

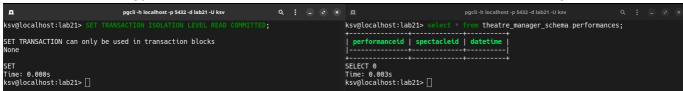
Подключимся с двух разных сессий:



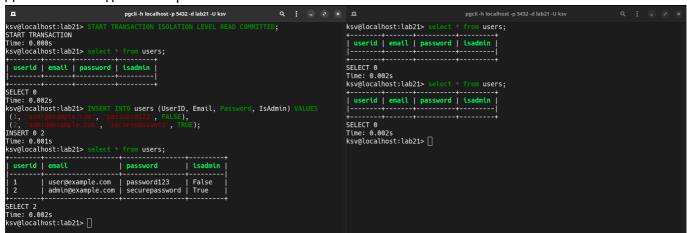
| Здесь и далее сессия слева = сессия1, сессия справа = сессия2

Создать две сессии в Вашей базе данных. Начать транзакцию на уровне изоляции READ COMMITTED в одной из сессий. Изменить и добавить какие-либо данные.

Выставим в сесси 1 уровень изоляции READ COMMITTED, изначально все таблицы пустые:

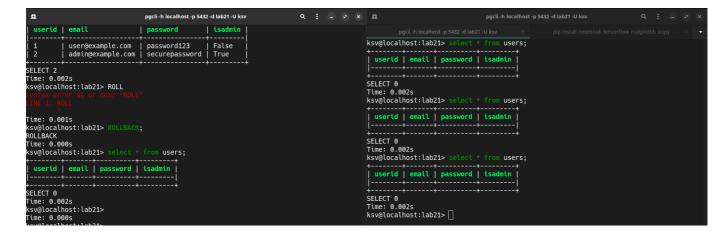


Далее вставим данные через сессию 1:



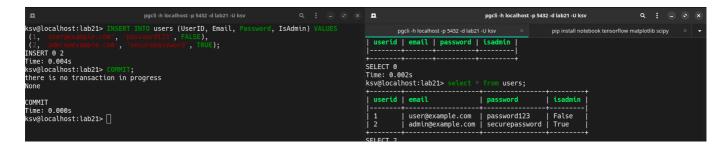
Во второй сесси данные не отобразились так как не был совершен COMMIT на вставленные данные. В первой сессии из-за выставленного уровня изоляции мы видим незакоммиченные данные

Делаем ROLLBACK



Мы отменили транзакцию => откатили изменения в базе данных

Всё-таки СОММІТ'им изменения



Мы сохранили изменения в базе, поэтому изменения стали общедоступны и их видно из любой сессии

Выполнить те же операции для уровней изоляции REPEATABLE READ и SERIALIZABLE. Объяснить различия

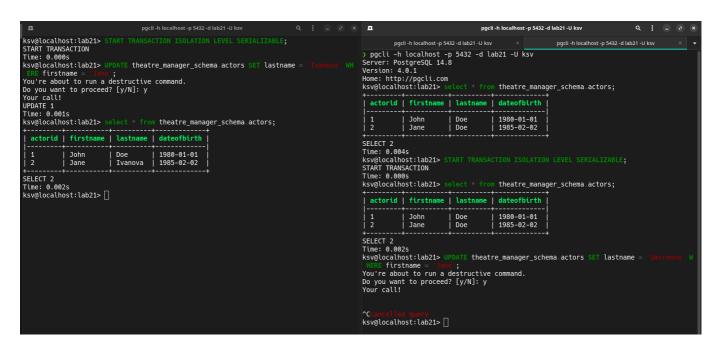
REPEATABLE READ

Из-за того что мы выставили уровень изоляции REPEATABLE READ сессия 1 видит только те изменения, которые были внесены на момент начала транзакции. Чтобы увидеть изменения,

внесенные из другой сессии необходимо совершить COMMIT:

Здесь можно увидеть, что данные появились

SERIALIZABLE



Уровень изоляции SERIALIZABLE запрещает одновременное изменение данных в разных сессиях, для того чтобы произвести изменения в сессии 2 небходимо сначала совершить COMMIT в обоих сессиях:

```
ksv@localhost:lab21>
                                                   theatre_manager_schema.actors
                                                                                                                 lastname
                                                                                                                                                                Time: 0.000s
ksv@localhost:lab21>
KSVQLOCALNOST: LaD21> UPDATE Theatre_manage

FRE firstname = "Juma";

You're about to run a destructive command.

Do you want to proceed? [y/N]: y

Your call!

UPDATE 1

Time: 0.001s

ksvQlocalhost:lab21> select * from theatre
                                                                                                                                                                                                                                theatre_manager_schema.actors;
                                                                                                                                                                   actorid | firstname | lastname | dateofbirth
                                                                                                                                                                                                            Doe
Ivanova
                                                                                                                                                                                                                                1980-01-01
1985-02-02
                                                                                                                                                                                      John
Jane
                                                                                                                                                               FSELECT 2
Time: 0.002s
ksy@localhost:lab21> UPDATE theatre_manager_schema.actors SET lastname
HRRE firstname = Janu:;
You're about to run a destructive command.
Do you want to proceed? [y/N]: y
Your call!
UPDATE 1
Time: M MM4s
                                        elect * from theatre manager schema actors:
   actorid | firstname
                                       | lastname | dateofbirth
                     John
Jane
                                                               1980-01-01
1985-02-02
                                           Doe
Ivanova
FINE TO SELECT 2
Time: 0.002s
ksv@localhost:lab21>
                                                                                                                                                                Time: 0.004s
ksv@localhost:lab21> select * from theatre_manager_schema.actors;\
Time: 0.004s
ksv@localhost:lab21> COMMIT;
there is no transaction in progress
                                                                                                                                                                                                            Doe | 1980-01-01
Smirnove | 1985-02-02
                                                                                                                                                                                      John
Jane
COMMIT
Time: 0.000s
ksv@localhost:lab21>
                                                                                                                                                                SELECT 2
                                                               theatre_manager_schema.actors;
   actorid | firstname | lastname | dateofbirth
                                                                                                                                                               Time: 0.003s
ksv@localhost:lab21> COMMIT;
there is no transaction in progress
None
                      John
Jane
                                           Doe
Smirnove
                                                               1980-01-01
1985-02-02
+-----
SELECT 2
Time: 0.002s
ksv@localhost:lab21> []
                                                                                                                                                               COMMIT
Time: 0.000s
ksv@localhost:lab21>
```

Заключение:

Были изучены три уровня изоляции в PostgreSQL:

1. READ COMMITTED:

- Транзакция видит только те данные, которые были зафиксированы до её начала.
- Минимизация блокировок, подходит для многих обычных операций.

2. REPEATABLE READ:

- Гарантирует, что любые данные, прочитанные в транзакции, не изменятся в течение всей транзакции.
- Предотвращает феномен неповторяемого чтения, но может привести к более длительным блокировкам.

3. SERIALIZABLE:

- Самый строгий уровень, обеспечивает полную изоляцию транзакции, как если бы они выполнялись последовательно.
- Используется для обеспечения полной последовательности и целостности транзакций, но может сильно снижать параллельность и производительность.