# ФГАОУ ВО «МОСКОВСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Лабораторная	работа	<b>№</b> 6
--------------	--------	------------

Транзакции и согласованності	ь оазы	данных
------------------------------	--------	--------

По дисциплине:

Базы данных

Выполнил студент 1-го курса группы 243-323

Онищенко А. А. Проверил

\_\_\_\_ Красникова И.Н.

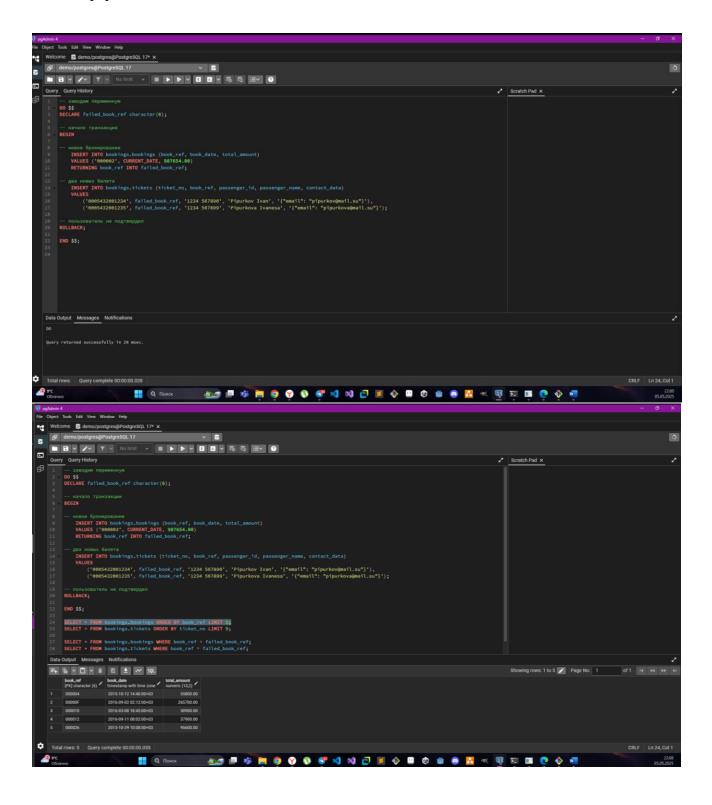
Москва, 2024

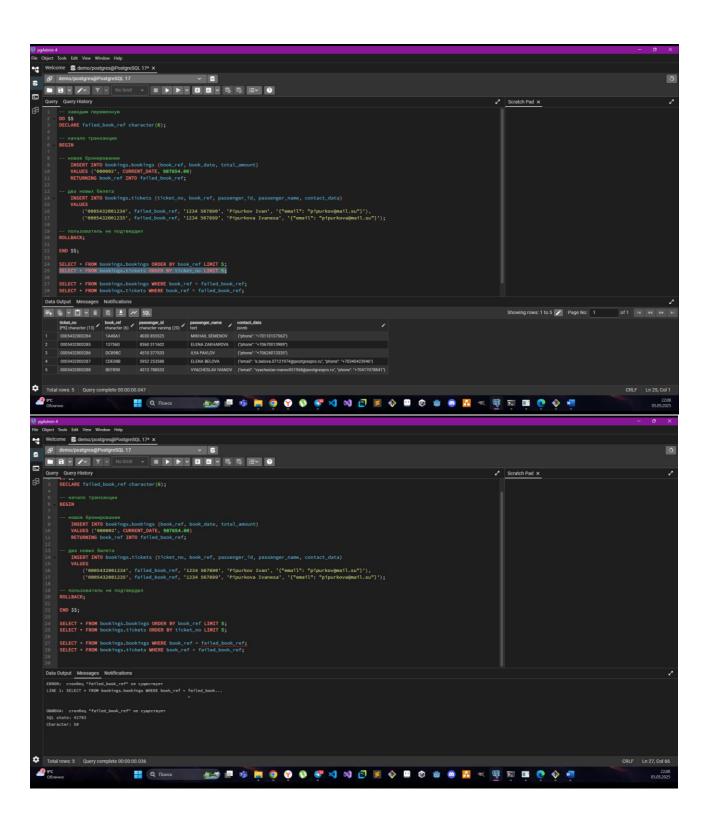
# Пример транзакции

## • Упражнение 6.1

Начните транзакцию (командой BEGIN) и создайте новое бронирование в таблице bookings сегодняшней датой. Добавьте два электронных билета в таблицу tickets, связанных с созданным бронированием.

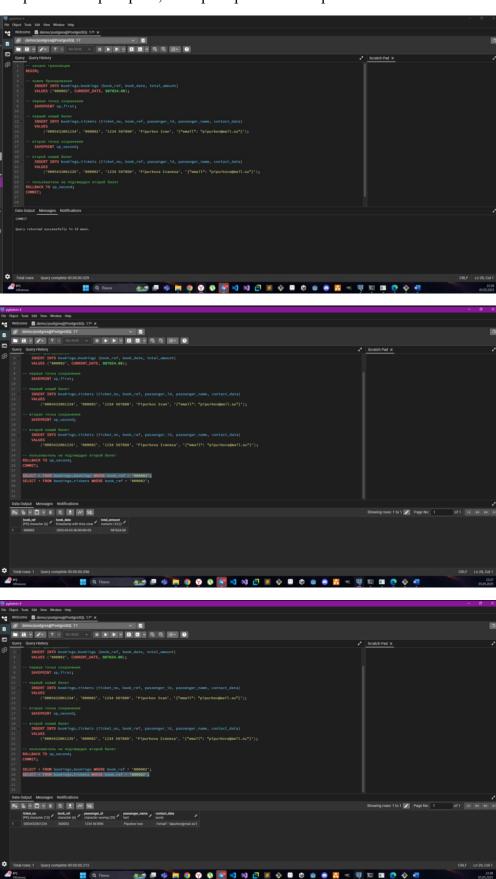
Представьте, что пользователь не подтвердил бронирование и все введенные данные необходимо отменить. Выполните отмену транзакции и проверьте, что никакой добавленной вами информации действительно не осталось.





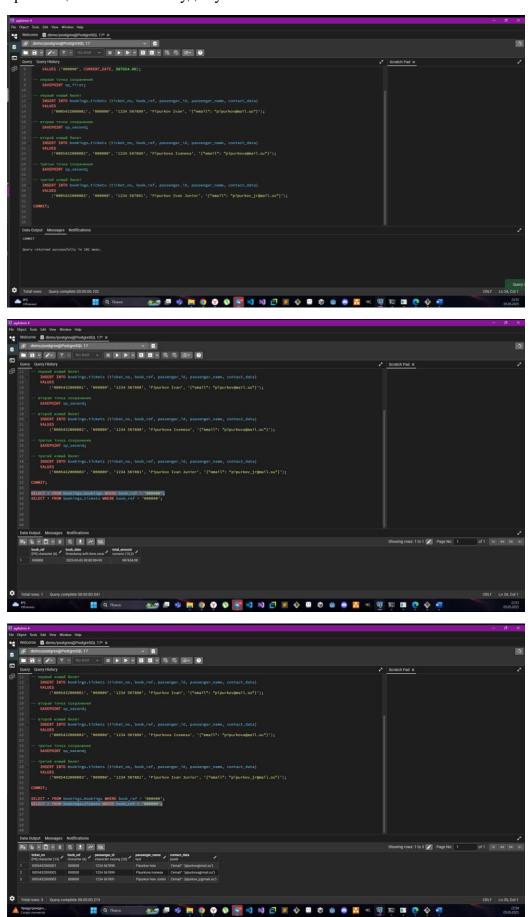
## • Упражнение 6.2

Теперь представьте сценарий, в котором нужно отменить не все данные, а только последний из добавленных электронных билетов. Для этого повторите все действия из предыдущего упражнения, но перед добавлением каждого билета создавайте точку сохранения (с одним и тем же именем). После ввода второго билета выполните откат к точке сохранения. Проверьте, что бронирование и первый билет остались.



# • Упражнение 6.3

В рамках той же транзакции добавьте еще один электронный билет и зафиксируйте транзакцию. Обратите внимание на то, что после этой операции отменить внесенные транзакцией изменения будет уже невозможно.



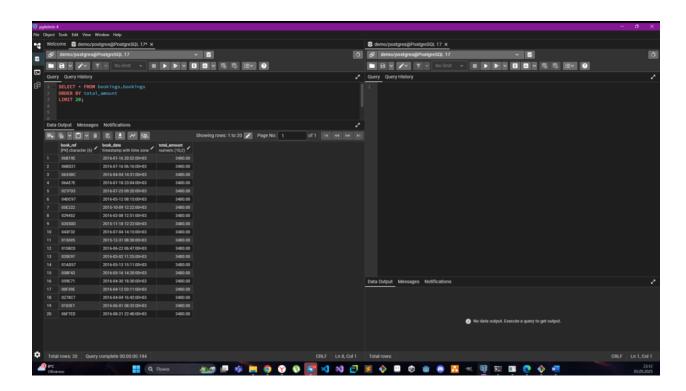
# Уровень изоляции Read Committed

## • Упражнение 6.4

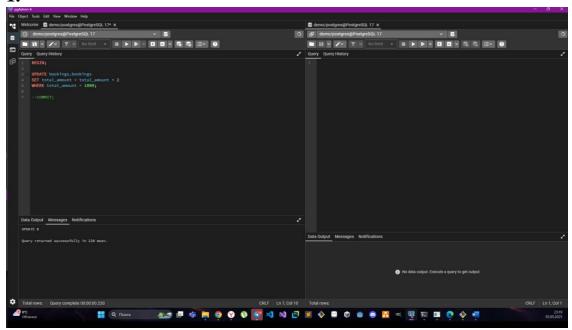
Перед началом выполнения задания проверьте, что в таблице bookings нет бронирований на сумму total amount 1 000 рублей.

- 1. В первом сеансе начните транзакцию (командой BEGIN). Выполните обновление таблицы bookings: увеличьте total\_amount в два раза в тех строках, где сумма равна 1 000 рублей.
- 2. Во втором сеансе (откройте новое окно psql) вставьте в таблицу bookings новое бронирование на 1 000 рублей и зафиксируйте транзакцию.
- 3. В первом сеансе повторите обновление таблицы bookings и зафиксируйте транзакцию.

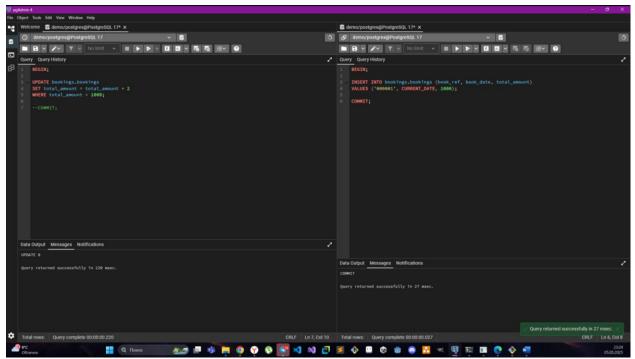
Осталась ли сумма добавленного бронирования равной 1 000 рублей? Почему это не так?



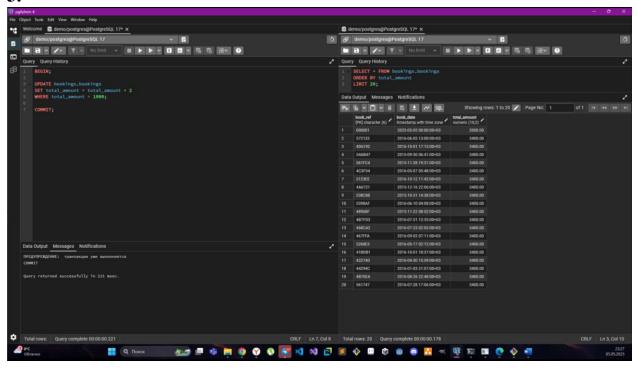
1.



2.



**3.** 

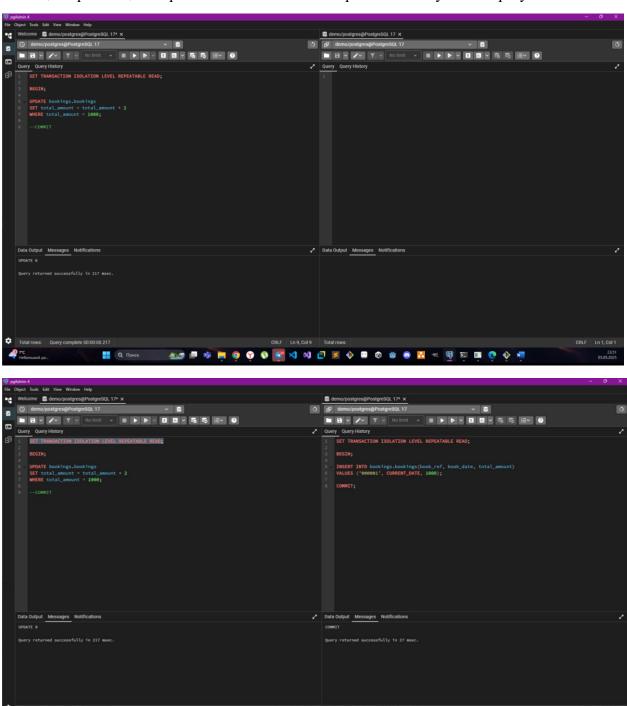


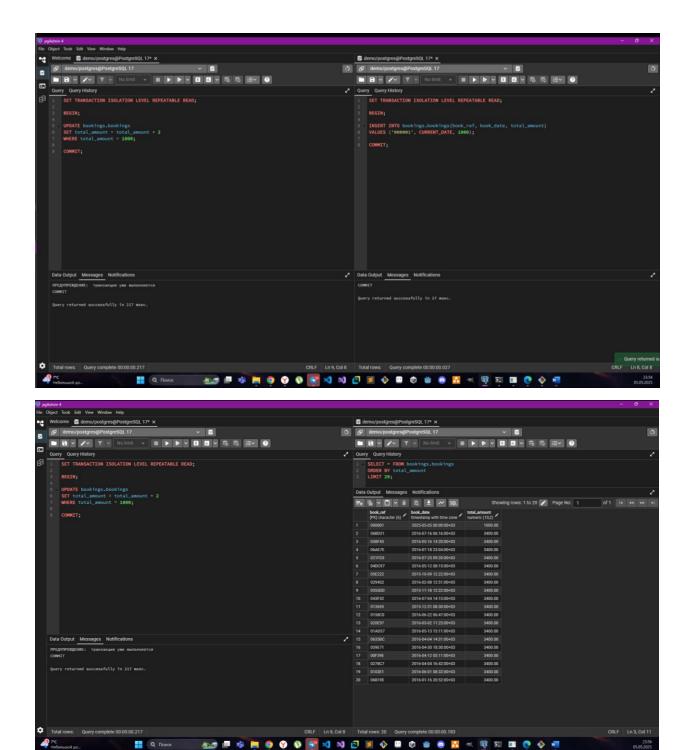
Все происходит из-за использования PostgreSQL по умолчанию уровня изоляции Read Commited, то есть результаты других транзакций становятся доступными после их фиксации. Поэтому сначала мы пытаемся обновить значения, потом фиксируем добавление новой строки, а после повторно проверяем и обновляем значения.

# Уровень изоляции Repeatable Read

# • Упражнение 6.5

Повторите предыдущее упражнение, но начните транзакцию в первом сеансе с уровнем изоляции транзакций Repeatable Read. Объясните различие полученных результатов.





Так как в этот раз использовался уровень изоляции Repeatable Read, который позволяет видеть только те данные, которые были доступны на момент начала выполнения транзакции, то получается, что на момент начала первой транзакции строки со значение total\_amount = 1000 не существовало, поэтому значение и не обновилось.

# • Упражнение 6.6

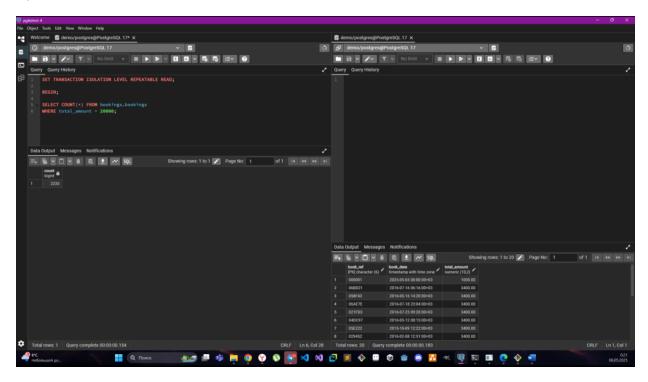
Выполните указанные действия в двух сеансах:

- 1. В первом сеансе начните новую транзакцию с уровнем изоляции Repeatable Read. Вычислите количество бронирований с суммой 20 000 рублей.
- 2. Во втором сеансе начните новую транзакцию с уровнем изоляции Repeatable Read. Вычислите количество бронирований с суммой 30 000 рублей.
- 3. В первом сеансе добавьте новое бронирование на 30 000 рублей и снова вычислите количество бронирований с суммой 20 000 рублей.

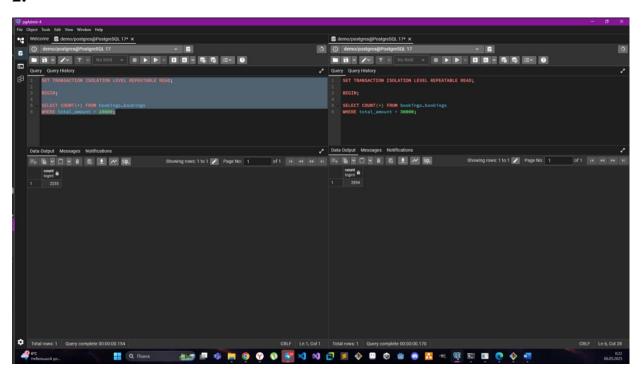
- 4. Во втором сеансе добавьте новое бронирование на 20 000 рублей и снова вычислите количество бронирований с суммой 30 000 рублей.
- 5. Зафиксируйте транзакции в обоих сеансах.

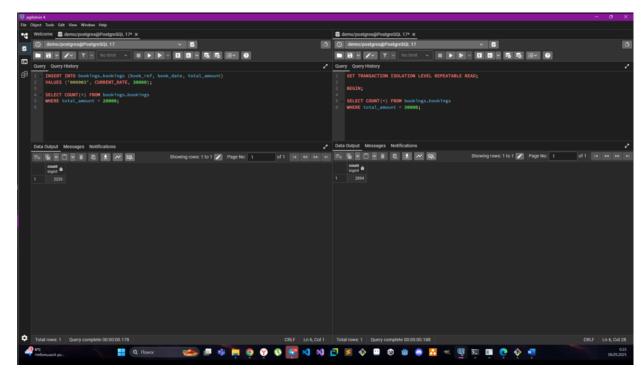
Соответствует ли результат ожиданиями? Можно ли сериализовать эти транзакции (иными словами, можно ли представить такой порядок последовательного выполнения этих транзакций, при котором результат совпадет с тем, что получился при параллельном выполнении)?

#### 1.

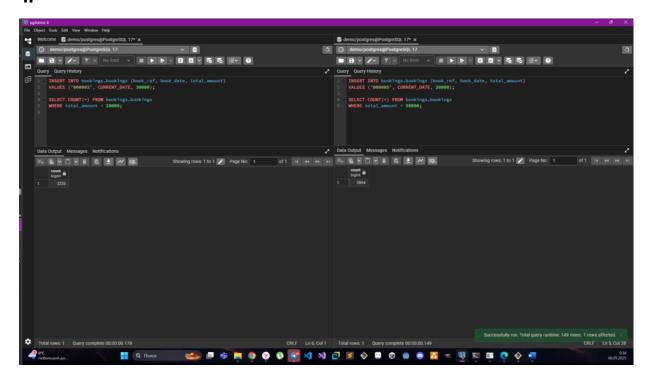


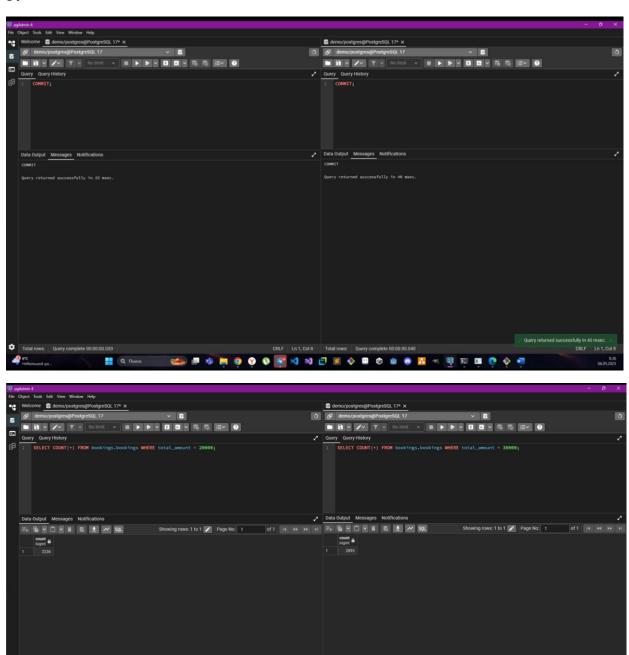
#### 2.





4.





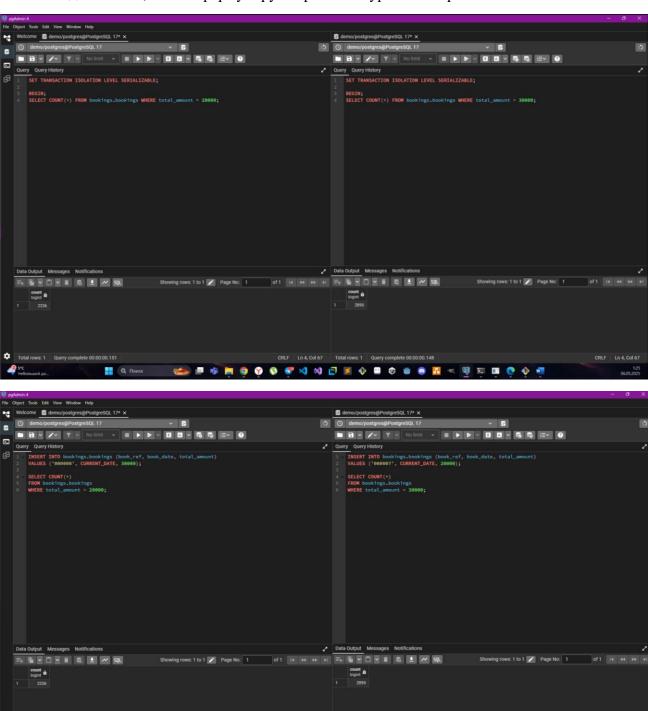
Результаты выполнения двух транзакций соответствуют ожиданиям, а именно тому, что запросы выполняются параллельно и не влияют на работу друг другая. Serializable эмулирует последовательное выполнение транзакций. В данном случае не получится представить эти транзакции последовательным образом и получить схожие с параллельным выполнением результат, так как при попытке повторного чтение в одном из сеансов потенциально возникнет конфликт, в чем мы убедимся в следующем упражнении.

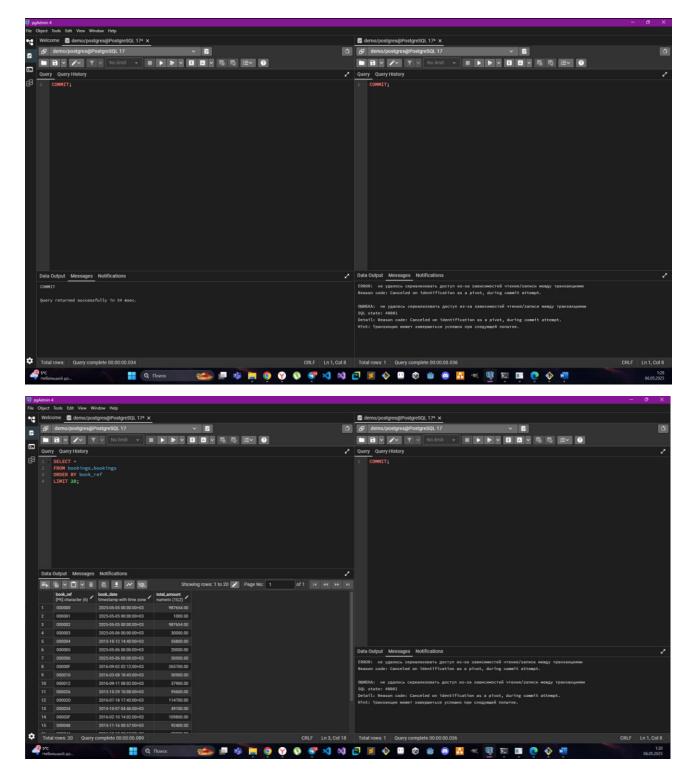
Q Tic

# Уровень изоляции Serializable

# • Упражнение 6.7

Повторите предыдущее упражнение, но транзакции в обоих сеансах начните с уровнем изоляции Serializable. Если вы правильно ответили на его последний вопрос, вы поймете, почему теперь эти действия приводят к ошибке. Если же результат этого упражнения стал для вас неожиданностью, четко сформулируйте различие уровней Repeatable Read и Serializable.





### 1. Гарантии целостности данных

#### Repeatable Read:

- Гарантирует, что в пределах одной транзакции повторные чтения одних и тех же данных вернут одинаковые результаты
- Предотвращает "грязное чтение" и "неповторяющееся чтение"
- Не предотвращает фантомное чтение (появление новых строк, удовлетворяющих условиям запроса)

#### Serializable:

- Гарантирует, что результат параллельного выполнения транзакций будет эквивалентен их последовательному выполнению
- Предотвращает все аномалии: "грязное чтение", "неповторяющееся чтение" и "фантомное чтение"
- Обеспечивает самый строгий уровень изоляции

#### 2. Механизм работы

#### Repeatable Read:

- Использует снимок данных на момент начала первого запроса в транзакции
- Блокирует только фактически читаемые строки

#### Serializable:

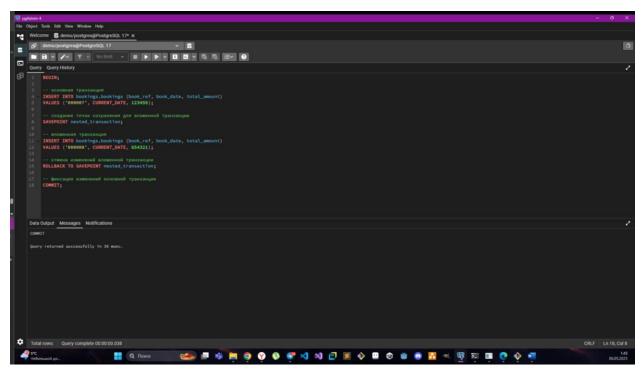
- Использует более сложные механизмы (часто предикатные блокировки)
- Может блокировать не только существующие данные, но и потенциальные диапазоны значений

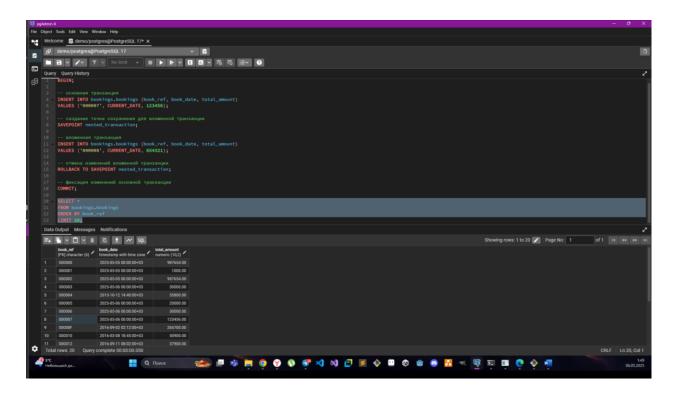
## Вложенные транзакции

# • Упражнение 6.8

Некоторые СУБД (но не PostgreSQL) позволяют использовать вложенные транзакции. Если начать вторую транзакцию, не завершая уже открытую первую, то вторая транзакция будет считаться вложенной: ее результат фиксируется только в том случае, если фиксируется первая транзакция, но при этом ее результаты можно отменить независимо от первой транзакции.

Реализуйте такое поведение для PostgreSQL, т. е. предложите, какие команды следует выполнять для открытия вложенной транзакции, для ее отмены и для фиксации. Подсказка: используйте оператор SAVEPOINT.





Так же при необходимости можно использовать оператор RELEASE SAVEPOINT, для отмены точек сохранения и подтверждения вложенной транзакции. Это особенно актуально при особо сложных транзакциях, где может понадобиться отенить только часть изменений.

# Ответы на контрольные вопросы

#### 1. Что такое транзакция? Приведите примеры транзакции.

Транзакция — это последовательность операций, выполняемых над базой данных, которая рассматривается как единое целое. Транзакция должна быть завершена полностью (коммит) или не выполнена вовсе (откат). Это гарантирует целостность данных.

#### Примеры транзакции:

Перевод денег с одного банковского счета на другой. Операции включают вычитание суммы с одного счета и добавление ее на другой. Если одна из операций не удается, обе операции должны быть отменены.

Добавление нового заказа в систему, где необходимо обновить запасы товаров и создать запись о заказе. Если обновление запасов не удалось, запись о заказе не должна сохраняться.

#### 2. Что такое атомарность?

Атомарность — это свойство транзакции, которое гарантирует, что все операции внутри транзакции выполняются полностью или не выполняются вовсе. Это означает, что транзакция является неделимой: если одна часть транзакции не может быть выполнена, вся транзакция откатывается

## 3. Назовите основные требования к транзакциям? Приведите примеры.

Основные требования к транзакциям известны как ACID-принципы:

Атомарность: все операции в транзакции выполняются полностью или не выполняются вовсе. Пример: если перевод денег не удался, ни одна из операций не должна быть зафиксирована.

Согласованность: транзакция переводит базу данных из одного согласованного состояния в другое. Пример: если добавляется новый заказ, запасы товаров должны быть обновлены, чтобы отразить это изменение.

Изолированность: результаты транзакции не видны другим транзакциям до ее завершения. Пример: если одна транзакция обновляет данные, другая транзакция не должна видеть промежуточные результаты.

Долговечность: после фиксации транзакции изменения сохраняются в базе данных даже в случае сбоя системы. Пример: после успешного выполнения транзакции по переводу денег, изменения должны остаться даже при перезагрузке сервера.

#### 4. Что такое аномалии конкурентного выполнения?

Аномалии конкурентного выполнения — это проблемы, возникающие при одновременном выполнении нескольких транзакций, которые могут привести к неконсистентному состоянию базы данных. Эти аномалии могут возникать из-за недостаточной изоляции транзакций.

#### 5. Какая аномалия называется потерянным обновлением?

Потерянное обновление — это аномалия, которая происходит, когда одно обновление данных перезаписывает изменения, сделанные другой транзакцией. Например, если два пользователя одновременно обновляют одну и ту же запись, и одно из обновлений теряется, это приводит к некорректному состоянию данных

#### 6. Перечислите несколько видов аномалий конкурентного выполнения.

Потерянное обновление.

Фантомные чтения - когда одна транзакция видит разные данные при повторных запросах из-за изменений, сделанных другой транзакцией.

Неправильное чтение - когда транзакция читает данные, которые были изменены другой транзакцией, но еще не зафиксированы.

#### 7. Что такое протокол двухфазного блокирования?

Протокол двухфазного блокирования (2PL) — это метод управления конкурентным доступом к данным, который гарантирует изолированность транзакций.

Он состоит из двух фаз:

Фаза роста: транзакция может запрашивать блокировки, но не может их освобождать.

Фаза сжатия: транзакция может освобождать блокировки, но не может запрашивать новые.

Этот протокол помогает избежать аномалий конкурентного выполнения, но может привести к взаимным блокировкам

# 8. Какие уровни изоляции предусмотрены стандартом?

Read Uncommitted: позволяет читать незафиксированные данные, что может привести к аномалиям.

Read Committed: позволяет читать только зафиксированные данные, предотвращая "потерянные обновления".

Repeatable Read: гарантирует, что данные, прочитанные в транзакции, останутся неизменными до ее завершения.

Serializable: самый строгий уровень, который предотвращает все аномалии конкурентного выполнения, обеспечивая полную изоляцию транзакций.