# Министерство науки и высшего образования РФ Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «СИБИРСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт космических и ин	формационных те	ехнологий
инст	•	
Программная		
кафе	гдра	
	HECHOŬ DA EO	
ОТЧЕТ О ПРАКТИ		I.E.
Транза		
Ten	ла	
П.,		<b>л</b> П D
Преподаватель	подпись, дата	А. Д. Вожжов инициалы, фамилия
C	подпись, дата	
Студент КИ23-17/16, 032320521		А. С. Лысаковский

подпись, дата

инициалы, фамилия

номер группы, зачётной книжки

## 1 ВВЕДЕНИЕ

## 1.1 Цель работы

Изучить теоретический материал по теме «Транзакции». Выполнить задания.

#### 1.2 Задачи

В рамках данной практической работы необходимо выполнить следующие задачи:

- 1 изучить теоретический материал по предложенной теме;
- 2 выполнить задание;
- 3 предоставить отчёт преподавателю.

#### 1.3 Задание

Задание данной практической работы состоит из следующих частей:

4 Выполнить задания из главы 8 из книги на е-курсах.

#### 2 ХОД РАБОТЫ

#### 2.1 Задание 1

По умолчанию каждая SQL-команда, выполняемая в среде psql, образует отдельную транзакцию с уровнем изоляции Read Committed. Поэтому в тех экспериментах, когда одна из транзакций состоит только из единственной SQL-команды, можно не выполнять команды BEGIN и END. Конечно, если каждая из параллельных транзакций состоит из единственной SQL-команды, то хотя бы для одной из транзакций придется все же выполнить и команду BEGIN, иначе эксперимент не получится. В тексте главы были приведены примеры транзакций, в которых рассматривались команды SELECT ... FOR UPDATE и LOCK TABLE. Попробуйте повторить эти эксперименты с учетом описанного поведения PostgreSQL.

На рисунках с 1 по 6 показан результат выполнения задания.

Рисунок 1 – Работа с транзакциями, часть 1

Рисунок 2 – Работа с транзакциями, часть 2

```
demo=# UPDATE bookings SET total_amount = 1500.00 WHERE book_ref = 'ABC123';
UPDATE 1
```

Рисунок 3 – Работа с транзакциями, часть 3

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# LOCK TABLE bookings IN ACCESS EXCLUSIVE MODE;
LOCK TABLE
```

Рисунок 4 – Работа с транзакциями, часть 4



Рисунок 5 – Работа с транзакциями, часть 5

demo=# SELECT * FROM bookings; book_ref   book_date   total_amount				
00000F	2016-09-02 06:12:00+07	265700.00		
000012	2016-09-11 12:02:00+07	37900.00		
000068	2016-10-13 17:27:00+07	18100.00		

Рисунок 6 – Работа с транзакциями, часть 6

#### 2.2 Задание 2

Транзакции, работающие на уровне изоляции Read Committed, видят только свои собственные обновления и обновления, зафиксированные параллельными транзакциями. При этом нужно учитывать, что иногда могут возникать ситуации, которые на первый взгляд кажутся парадоксальными, но на самом деле все происходит в строгом соответствии с этим принципом.

Воспользуемся таблицей «Самолеты» (aircrafts) или ее копией. Предположим, что мы решили удалить из таблицы те модели, дальность полета которых менее 2 000 км. В таблице представлена одна такая модель — Cessna 208 Caravan, имеющая дальность полета 1 200 км. Для выполнения удаления мы организовали транзакцию.

Однако параллельная транзакция, которая, причем, началась раньше, успела обновить таблицу таким образом, что дальность полета camoлета Cessna 208 Caravan стала составлять 2 100 км, а вот для самолета Bombardier CRJ-200 она, напротив, уменьшилась до 1 900 км.

Таким образом, в результате выполнения операций обновления в таблице по-прежнему присутствует строка, удовлетворяющая первоначальному условию, т. е. значение атрибута range у которой меньше 2000.

Наша задача: проверить, будет ли в результате выполнения двух транзакций удалена какая-либо строка из таблицы.

Модифицируйте сценарий выполнения транзакций: в первой транзакции вместо фиксации изменений выполните их отмену с помощью команды ROLLBACK и посмотрите, будет ли удалена строка и какая конкретно.

На рисунках 7-12 показан результат выполнения задания.

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# SELECT * FROM aircrafts_tmp WHERE range < 2000;
aircraft_code | model | range
CN1
             | Cessna 208 Caravan | 1200
(1 строка)
demo=*#
demo=*# UPDATE aircrafts_tmp
demo-*# SET range = 2100
demo-*# WHERE aircraft_code = 'CN1';
UPDATE 1
demo=*#
demo=*# UPDATE aircrafts_tmp
demo-*# SET range = 1900
demo-*# WHERE aircraft_code = 'CR2';
UPDATE 1
```

Рисунок 7 – Работа с транзакциями, часть 1

Рисунок 8 – Работа с транзакциями, часть 2

```
demo=*# DELETE FROM aircrafts_tmp WHERE range < 2000;
DELETE 0
demo=*# END;
COMMIT
```

Рисунок 9 – Работа с транзакциями, часть 3

Рисунок 10 – Работа с транзакциями, часть 4

Рисунок 11 – Работа с транзакциями, часть 5

```
demo=*# DELETE FROM aircrafts_tmp WHERE range < 2000;
DELETE 1
```

Рисунок 12 – Работа с транзакциями, часть 6

#### 2.3 Задание 3

Когда говорят о таком феномене, как потерянное обновление, то зачастую в качестве примера приводится операция UPDATE, в которой значение какого-то атрибута изменяется с применением арифметической операции. Например:

```
UPDATE aircrafts_tmp
SET range = range + 200
WHERE aircraft code = 'CR2';
```

При выполнении двух и более подобных обновлений в рамках параллельных транзакций (например, на уровне изоляции Read Committed), все такие изменения будут учтены (как показано в тексте главы). Очевидно, что в этом случае потерянного обновления не происходит.

Предположим, что в одной транзакции будет просто присваиваться новое значение, например, так:

```
UPDATE aircrafts_tmp
SET range = 2100
WHERE aircraft_code = 'CR2';
```

А в параллельной транзакции будет выполняться аналогичная команда:

```
UPDATE aircrafts_tmp
SET range = 2500
WHERE aircraft_code = 'CR2';
```

Очевидно, что сохранится только одно из значений атрибута range. Можно ли говорить, что в такой ситуации имеет место потерянное обновление? Если оно имеет место, то что можно предпринять для его недопущения? Обоснуйте ваш ответ.

На рисунках с 13 по 16 показан результат выполнения задания.

Рисунок 13 – Работа с транзакциями, часть 1

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# UPDATE aircrafts_tmp
demo-*# SET range = 2500
demo-*# WHERE aircraft_code = 'CR2';
```

Рисунок 14 – Работа с транзакциями, часть 2

```
demo=*# UPDATE aircrafts_tmp
demo-*# SET range = 2500
demo-*# WHERE aircraft_code = 'CR2';
UPDATE 1
```

Рисунок 15 – Работа с транзакциями, часть 3

aircraft_c	CT * FROM aircrafts_tmp; ode   model	range
321	Airbus A321-200	5600
319	Airbus A319-100	6700
SU9	Sukhoi SuperJet-100	3300
IL9	Ilyushin IL96	9800
320	Airbus A320-200	5800
CN1	Cessna 208 Caravan	2100
CR2	Bombardier CRJ-200	2100
(7 строк)		

Рисунок 16 – Работа с транзакциями, часть 4

#### 2.4 Задание 4

На уровне изоляции транзакций Read Committed имеет место такой феномен, как чтение фантомных строк. Такие строки могут появляться в выборке как в результате добавления новых строк параллельной транзакцией, так и вследствие изменения ею значений атрибутов, участвующих в формировании условия выборки.

Покажем пример, иллюстрирующий вторую из указанных причин. Модифицируем его на работу с INSERT.

На рисунках с 17 по 22 показан результат выполнения задания.

demo=*# SELECT *	<pre>FROM aircrafts_tmp  </pre>	WHERE range	> 2	000	FOR	UPDATE;
aircraft_code	model	range				
	<b></b>	-+				
321	Airbus A321-200	5600				
319	Airbus A319-100	6700				
SU9	Sukhoi SuperJet-100	3300				
IL9	Ilyushin IL96	9800				
CN1	Cessna 208 Caravan	2100				
CR2	Bombardier CRJ-200	2100				
320	Airbus A320-200	6100				
314	Airbus A314-300	2400				
(8 строк)						

Рисунок 17 – Работа с транзакциями, часть 1

demo=*# SELECT * aircraft_code	FROM aircrafts_tmp World model	WHERE range >   range	2000	FOR	UPDATE;
321	Airbus A321-200	5600			
319	Airbus A319-100	6700			
SU9	Sukhoi SuperJet-100	3300			
IL9	Ilyushin IL96	9800			
CN1	Cessna 208 Caravan	2100			
CR2	Bombardier CRJ-200	2100			
320	Airbus A320-200	6100			
314	Airbus A314-300	2400			
(8 строк)					

Рисунок 18 – Работа с транзакциями, часть 2

```
demo=*# SELECT *
demo-*# FROM aircrafts_tmp
demo-*# WHERE range > 6000;
aircraft_code | model | range

319 | Airbus A319-100 | 6700
IL9 | Ilyushin IL96 | 9800
320 | Airbus A320-200 | 6100
(3 строки)
```

Рисунок 19 – Работа с транзакциями, часть 3

Рисунок 20 – Работа с транзакциями, часть 4

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# INSERT INTO aircrafts_tmp
demo-*# VALUES ('314', 'Airbus A314-300', 2400);
INSERT 0 1
demo=*# END;
COMMIT
```

Рисунок 21 – Работа с транзакциями, часть 5

```
demo=*# SELECT * FROM aircrafts_tmp WHERE range > 6000;
aircraft_code | model | range
                     | Airbus A319-100 | 6700
| Ilyushin IL96 | 9800
| Airbus A320-200 | 6100
319
 IL9
 320
(3 строки)
demo=*# SELECT * FROM aircrafts_tmp;
aircraft_code | model | range
               | Airbus A321-200 | 5600
| Airbus A319-100 | 6700
| Sukhoi SuperJet-100 | 3300
| Ilyushin IL96 | 9800
| Cessna 208 Caravan | 2100
| Bombardier CRJ-200 | 2100
| Airbus A320-200 | 6100
| Airbus A314-300 | 2400
 321
 319
 SU9
 IL9
CN1
 CR2
 320
314
(8 строк)
demo=*#
```

Рисунок 22 – Работа с транзакциями, часть 6

#### 2.5 Задание 5

В тексте главы была рассмотрена команда SELECT ... FOR UPDATE, выполняющая блокировку на уровне отдельных строк. Организуйте две параллельные транзакции с уровнем изоляции Read Committed и выполните с ними ряд экспериментов. В первой транзакции заблокируйте некоторое множество строк, отбираемых с помощью условия WHERE. А во второй транзакции изменяйте условие выборки таким образом, чтобы выбираемое множество строк:

- являлось подмножеством множества строк, выбираемых в первой транзакции;
- являлось надмножеством множества строк, выбираемых в первой транзакции;
  - пересекалось с множеством строк, выбираемых в первой транзакции;
  - не пересекалось с множеством строк, выбираемых в первой транзакции.

Наблюдайте за поведением команд выборки в каждой транзакции. Попробуйте обобщить ваши наблюдения.

На рисунках с 23 по 30 показан результат выполнения задания.

Рисунок 23 – Работа с транзакциями, часть 1

Рисунок 24 – Работа с транзакциями, часть 2

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# SELECT * FROM aircrafts_tmp WHERE range > 3300 FOR UPDATE;
```

Рисунок 25 – Работа с транзакциями, часть 3

```
FROM aircrafts_tmp WHERE range > 3200 FOR UPDATE;
lemo=*# SELECT
aircraft_code |
                        model
                                     range
                                        5600
                Airbus A321-200
319
                Airbus A319-100
                                        6700
                Sukhoi SuperJet-100
SU9
                                        3300
                                        9800
IL9
                Ilyushin IL96
320
                Airbus A320-200
                                        6100
5 строк)
```

Рисунок 26 – Работа с транзакциями, часть 4

```
demo=*# SELECT * FROM aircrafts_tmp WHERE range > 2000 FOR UPDATE;
```

Рисунок 27 – Работа с транзакциями, часть 5

demo=*# SELECT * aircraft_code	FROM aircrafts_tmp model	WHERE range	> 3200	FOR	UPDATE;
321	Airbus A321-200	5600			
319	Airbus A319-100	6700			
SU9	Sukhoi SuperJet-100	3300			
IL9	Ilyushin IL96	9800			
320	Airbus A320-200	6100			
(5 строк)					

Рисунок 28 – Работа с транзакциями, часть 6

_	FROM aircrafts_tmp		< 2500	FOR UPDATE;
aircraft_code	model	range		
CN1	Cessna 208 Caravan	2100		
CR2	Bombardier CRJ-200	2100		
314	Airbus A314-300	2400		
(3 строки)				

Рисунок 29 – Работа с транзакциями, часть 7

	FROM aircrafts_tmp \		> 2000	FOR UPDATE;
aircraft_code	model	range		
321	Airbus A321-200	5600		
319	Airbus A319-100	6700		
SU9	Sukhoi SuperJet-100			
IL9	Ilyushin IL96	9800		
CN1	Cessna 208 Caravan	2100		
CR2	Bombardier CRJ-200	2100		
320	Airbus A320-200	6100		
314	Airbus A314-300	2400		
(8 строк)				

Рисунок 30 – Работа с транзакциями, часть 8

#### 2.6 Задание 6

Самостоятельно ознакомьтесь с предложением FOR SHARE команды SELECT и выполните необходимые эксперименты. Используйте документацию: раздел 13.3.2 «Блокировки на уровне строк» и описание команды SELECT.

На рисунках с 30 по 38 показан результат выполнения задания.

```
demo=*# UPDATE bookings SET total_amount = 2000.00 WHERE book_ref = 'ABC123';
UPDATE 1
```

Рисунок 31 – Работа с транзакциями, часть 1

Рисунок 32 – Работа с транзакциями, часть 2

Рисунок 33 – Работа с транзакциями, часть 3

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# UPDATE bookings SET total_amount = 2000.00 WHERE book_ref = 'ABC123';
```

Рисунок 34 – Работа с транзакциями, часть 4

```
demo=*# UPDATE bookings SET total_amount = 2000.00 WHERE book_ref = 'ABC123';
JPDATE 1
```

Рисунок 35 – Работа с транзакциями, часть 5

Рисунок 36 – Работа с транзакциями, часть 6

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# SELECT * FROM bookings WHERE book_ref = 'ABC123' FOR UPDATE;
```

Рисунок 37 – Работа с транзакциями, часть 7

Рисунок 38 – Работа с транзакциями, часть 8

#### 2.7 Задание 7

В тексте главы для иллюстрации изучаемых концепций мы создавали только две параллельные транзакции. Попробуйте воспроизвести

представленные эксперименты, создав три или даже четыре параллельные транзакции.

На рисунках с 39 по 48 показан результат выполнения задания.

Рисунок 39 – Работа с транзакциями, часть 1

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*#
demo=*# SELECT * FROM bookings WHERE total_amount > 1000 FOR UPDATE;
```

Рисунок 40 – Работа с транзакциями, часть 2

```
demo=*# UPDATE bookings SET total_amount = 1500.00 WHERE book_ref = '00044D';
```

Рисунок 41 – Работа с транзакциями, часть 3

Рисунок 42 – Работа с транзакциями, часть 4

```
demo=*# UPDATE bookings SET total_amount = 1500.00 WHERE book_ref = '00044D';
UPDATE 1
```

Рисунок 43 – Работа с транзакциями, часть 5

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# BEGIN;
ПРЕДУПРЕЖДЕНИЕ: транзакция уже выполняется
BEGIN
demo=*# LOCK TABLE bookings IN ACCESS EXCLUSIVE MODE;
LOCK TABLE
```

Рисунок 44 – Работа с транзакциями, часть 6

```
demo=# BEGIN;
BEGIN
demo=*# SELECT * FROM bookings WHERE total_amount > 500;
```

Рисунок 45 – Работа с транзакциями, часть 7

```
BEGIN
demo=*# UPDATE bookings SET total_amount = 2000.00 WHERE book_ref = 'ABC123';
```

Рисунок 46 – Работа с транзакциями, часть 8

Рисунок 47 – Работа с транзакциями, часть 9

```
demo=*# UPDATE bookings SET total_amount = 2000.00 WHERE book_ref = 'ABC123';
UPDATE 1
```

Рисунок 48 – Работа с транзакциями, часть 10

#### 2.8 Задание 8

Задание. В тексте главы была рассмотрена транзакция для выполнения бронирования билетов. Для нее был выбран уровень изоляции Read Committed. Как вы думаете, если одновременно будут производиться несколько операций бронирования, то, может быть, имеет смысл «ужесточить» уровень изоляции до Serializable? Или нет необходимости это делать? Обдумайте и вариант с использованием явных блокировок. Обоснуйте ваш ответ.

Ответ. Ужесточение уровня изоляции до «Serializable» имеет смысл, если система бронирования подвержена высокой конкуренции и критически важно избежать любых аномалий. Использование явных блокировок (например, SELECT FOR UPDATE) — это более гибкий подход, который позволяет сохранить высокую производительность при «Read Committed». Предпочтительнее использовать явные блокировки.

#### 2.9 Задание 9

В разделе документации 13.2.3 «Уровень изоляции Serializable» сказано, что если поиск в таблице осуществляется последовательно, без использования индекса, тогда на всю таблицу накладывается так называемая предикатная блокировка. Такой подход приводит к увеличению числа сбоев сериализации. В качестве контрмеры можно попытаться использовать индексы. Конечно, если таблица совсем небольшая, то может и не получиться заставить PostgreSQL использовать поиск по индексу. Тем не менее давайте выполним следующий эксперимент.

Повторив эксперимент, необходимо ответить на вопросы. Как вы думаете, почему это удалось? Обосновывая ваш ответ, примите во внимание тот результат, который был бы получен при последовательном выполнении транзакций.

На рисунках с 49 по 56 показан результат выполнения задания.

```
demo=# CREATE TABLE modes AS

demo-# SELECT num::integer, 'LOW' || num::text AS mode

demo-# FROM generate_series( 1, 100000 ) AS gen_ser( num )

demo-# UNION ALL

demo-# SELECT num::integer, 'HIGH' || ( num - 100000 )::text AS mode

demo-# FROM generate_series( 100001, 200000 ) AS gen_ser( num );

SELECT 200000
```

Рисунок 49 – Работа с транзакциями, часть 1

Рисунок 50 – Работа с транзакциями, часть 2

Рисунок 51 – Работа с транзакциями, часть 3

```
demo=# BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;
BEGIN
demo=*# UPDATE modes
demo-*# SET mode = 'HIGH1'
demo-*# WHERE num = 1;
UPDATE 1
```

Рисунок 52 – Работа с транзакциями, часть 4

```
demo=# BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;
BEGIN
demo=*# UPDATE modes
demo-*# SET mode = 'LOW1'
demo-*# WHERE num = 100001;
UPDATE 1
```

Рисунок 53 – Работа с транзакциями, часть 5

```
demo=*# COMMIT;
COMMIT
```

Рисунок 54 – Работа с транзакциями, часть 6

```
demo=*# COMMIT;
COMMIT
```

Рисунок 55 – Работа с транзакциями, часть 7

#### 2.10 Задание 10

В тексте главы был рассмотрен пример транзакции над таблицами базы данных «Авиаперевозки». Давайте теперь создадим две параллельные транзакции и выполним их с уровнем изоляции Serializable. Отправим также двоих пассажиров теми же самыми рейсами, что и ранее, но операции распределим между двумя транзакциями. Отличие заключается в том, что в начале транзакции будут выполняться выборки из таблицы ticket\_flights. Для упрощения ситуации не будем предварительно проверять наличие свободных мест, т.к. сейчас для нас важно не это.

Задание 1. Попытайтесь объяснить, почему транзакции не удалось сериализовать. Что можно сделать, чтобы удалось зафиксировать обе транзакции? Одно из возможных решений — понизить уровень изоляции. Другим решением может быть создание индекса по столбцу flight\_id для таблицы ticket\_flights. Почему создание индекса может помочь? Обратитесь за разъяснениями к разделу документации 13.2.3 «Уровень изоляции Serializable».

Задание 2. В первой транзакции условие в команде SELECT такое: ... WHERE flight\_id = 13881. В команде вставки в таблицу ticket\_flights значение поля flight\_id также равно 13881. Во второй транзакции в этих же командах используется значение 5572. Поменяйте местами значения в командах SELECT и повторите эксперименты, выполнив транзакции параллельно с уровнем изоляции Serializable. Почему сейчас наличие индекса не помогает зафиксировать обе транзакции? Вспомните, что аномалия сериализации — это ситуация, когда параллельное выполнение транзакций приводит к результату, невозможному ни при каком из вариантов упорядочения этих же транзакций при их последовательном выполнении.

На рисунках с 57 по 60 показан результат работы.

```
demo=*# INSERT INTO bookings ( book_ref, book_date, total_amount )
demo-*# VALUES ( 'ABC123', bookings.now(), 0 );
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO tickets
demo-*# ( ticket_no, book_ref, passenger_id, passenger_name )
demo-*# VALUES ( '9991234567890', 'ABC123', '1234 123456', 'IVAN PETROV' );
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO ticket_flights
demo-*# ( ticket_no, flight_id, fare_conditions, amount )
demo-*# VALUES ( '9991234567890', 13881, 'Business', 12500 );
INSERT 0 1
demo=*# UPDATE bookings
demo-*# SET total_amount = 12500
demo-*# WHERE book_ref = 'ABC123';
UPDATE 1
demo=*# COMMIT;
COMMIT
```

Рисунок 56 – Работа с транзакциями, часть 1

```
demo=*# INSERT INTO bookings ( book_ref, book_date, total_amount )
demo-*# VALUES ( 'ABC123', bookings.now(), 0 );
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO tickets
demo-*# ( ticket_no, book_ref, passenger_id, passenger_name )
demo-*# VALUES ( '9991234567890', 'ABC123', '1234 123456', 'IVAN PETROV' );
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO ticket_flights
demo-*# ( ticket_no, flight_id, fare_conditions, amount )
demo-*# VALUES ( '9991234567890', 13881, 'Business', 12500 );
INSERT 0 1
demo=*# UPDATE bookings
demo-*# SET total_amount = 12500
demo-*# WHERE book_ref = 'ABC123';
UPDATE 1
demo=*# COMMIT;
COMMIT
```

Рисунок 57 – Работа с транзакциями, часть 2

Рисунок 58 – Работа с транзакциями, часть 3

```
demo=*# INSERT INTO bookings ( book_ref, book_date, total_amount )
demo-*# VALUES ( 'ABC456', bookings.now(), 0 );
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO tickets
demo-*# ( ticket_no, book_ref, passenger_id, passenger_name )
demo-*# VALUES ( '9991234567891', 'ABC456', '4321 654321', 'PETR IVANOV' );
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO ticket_flights
demo-*# ( ticket_no, flight_id, fare_conditions, amount )
demo-*# VALUES ( '9991234567891', 5572, 'Business', 12500 );
INSERT 0 1
demo=*# UPDATE bookings
demo-*# SET total_amount = 12500
demo-*# WHERE book_ref = 'ABC456';
UPDATE 1
demo=*# COMMIT;
COMMIT
```

Рисунок 59 – Работа с транзакциями, часть 4

```
demo=# BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;
BEGIN
demo=*# SELECT * FROM ticket_flights WHERE flight_id = 5572 LIMIT 10;
   ticket_no | flight_id | fare_conditions | amount
0005433847914 |
0005432081640 |
0005433847911 |
                           5572 | Economy
5572 | Economy
5572 | Economy
5572 | Economy
                                                             33300.00
33300.00
                                                             33300.00
 0005433847898
                                                             33300.00
                                                             33300.00
                           5572 | Economy
5572 | Economy
 0005433847920 |
0005433847878 |
                                                             33300.00
                                                             | 33300.00
| 33300.00
| 33300.00
                           5572 | Economy
 0005435282626
0005433847921 |
0005433847905 |
0005435282781 |
                           5572 | Economy
5572 | Economy
5572 | Economy
                                                             33300.00
(10 cтрок)
demo=*# INSERT INTO bookings (book_ref, book_date, total_amount)
demo-*# VALUES ('ABC123', bookings.now(), 0);
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO tickets
demo-*# (ticket_no, book_ref, passenger_id, passenger_name)
demo-*# VALUES ('9991234567890', 'ABC123', '1234 123456', 'IVAN PETROV');
INSERT 0 1
demo=*# INSERT INTO ticket_flights
demo-*# (ticket_no, flight_id, fare_conditions, amount)
demo-*# VALUES ('9991234567890', 13881, 'Business', 12500);
INSERT 0 1
demo=*# UPDATE bookings
demo-*# SET total_amount = 12500
demo-*# WHERE book_ref = 'ABC123';
UPDATE 1
```

Рисунок 60 – Работа с транзакциями, часть 5

```
demo=*# COMMIT;
COMMIT
```

Рисунок 61 – Работа с транзакциями, часть 6

```
demo=*# COMMIT;
COMMIT
```

Рисунок 62 – Работа с транзакциями, часть 7

```
demo=*# COMMIT;
ОШИБКА: не удалось сериализовать доступ из-за зависимостей чтения/записи между транзакциями
ПОДРОБНОСТИ: Reason code: Canceled on identification as a pivot, during commit attempt.
ПОДСКАЗКА: Транзакция может завершиться успешно при следующей попытке.
```

Рисунок 63 – Работа с транзакциями, часть 8

# 3 ЗАКЛЮЧЕНИЕ

По результатам работы был изучен теоретический материал по теме «Транзакции». Все поставленные цели и задачи были выполнены.