# Введение в реляционные базы данных

Лекция 11: Транзакции

Артем Толканев

December 14, 2024

# Транзакции

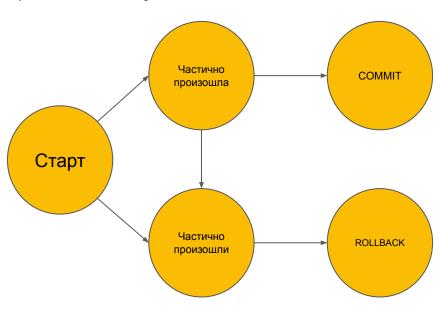
Набор операций чтения и записи данных, которые можно считать в конкретном случае логически одной, то есть полностью произойдут (**СОММІТ**) или полностью отменятся(**ROLLBACK**), называют **транзакцией**.

Atomicity (Атомарность)

Consistency (Согласованность)

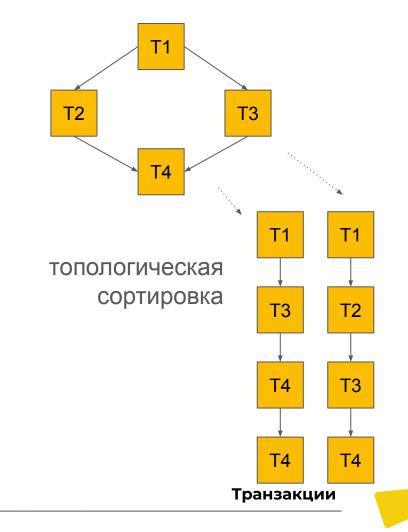
Isolation (Изоляционность)

Durability (Устойчивость)





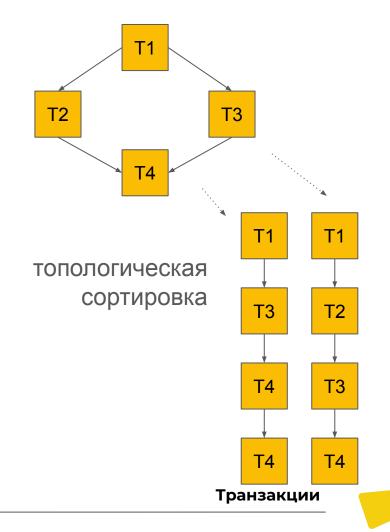
T1	Т2	тЗ	
BEGIN	BEGIN	BEGIN	Т4
R(A)			BEGIN
W(A)	R(A)	R(A)	
COMMIT	R(B)	R(C)	
	W(B)	W(C)	R(B)
	COMMIT	COMMIT	R(C)
			W(B)
			W(C)
			COMMIT





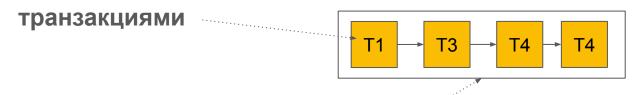
Мы можем обеспечить согласованность базы данных при параллельном выполнении, убедившись, что любое выполняемое расписание имеет тот же эффект, что и расписание, которое могло бы произошли без какого-либо параллельного выполнения.

Такие расписания называются сериализуемыми расписаниями.





Согласованность базы данных ----- Уровень параллелизма обеспечивается:



сериализуемыми расписаниями



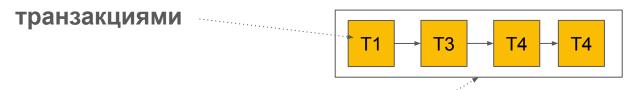


**———** 

Уровень параллелизма

Согласованность базы данных

обеспечивается:



сериализуемыми расписаниями



Serializable (упорядочиваемость)

Repeatable read (повторяющееся чтение)

Read committed (чтение фиксированных данных)





Serializable (упорядочиваемость)

Repeatable read (повторяющееся чтение)

Read committed (чтение фиксированных данных)

```
CREATE TABLE colors ( id int, col text);
INSERT INTO colors VALUES (1, 'black'), (2, 'white');
 BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE
 SELECT pg sleep(2);
 UPDATE colors SET col = 'black'
 WHERE col = 'white';
 COMMIT;
 BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE
 SELECT pg sleep(2);
 UPDATE colors SET col = 'white'
 WHERE col = 'black';
 COMMIT:
```



Serializable CREATE TABLE colors ( id int, col text); (упорядочиваемость) INSERT INTO colors VALUES (1, 'black'), (2, 'white'); Serialization Anomaly BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE Repeatable read **SELECT** pg sleep(2); UPDATE colors SET col = 'black' (повторяющееся чтение) WHERE col = 'white'; COMMIT; Read committed BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE (чтение фиксированных данных) **SELECT** pg sleep(2); UPDATE colors SET col = 'white' WHERE col = 'black'; Read uncommitted COMMIT:



(чтение незафиксированных данных)



Serializable (упорядочиваемость)

Repeatable read (повторяющееся чтение)

Read committed (чтение фиксированных данных)

```
CREATE TABLE test (id serial NOT NULL, value int NULL);
INSERT INTO test(value) VALUES(1);
  BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE
  SELECT pg sleep(2);
  (SELECT count(id) FROM test);
  SELECT pg sleep(6);
  (SELECT count(id) FROM test);
  COMMIT;
  BEGIN TRANSACTION;
  SELECT pg sleep (4);
  INSERT INTO test(value) VALUES(4);
  COMMIT;
```





CREATE TABLE test (id serial NOT NULL, value int NULL); Serializable INSERT INTO test(value) VALUES(1); (упорядочиваемость) Phantom Read BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL Read committed; **SELECT** pg sleep(2); Repeatable read (SELECT count(id) FROM test); **SELECT** pg sleep(6); (повторяющееся чтение) (SELECT count(id) FROM test); COMMIT; postgres Read committed BEGIN TRANSACTION; **SELECT** pg sleep (4); (чтение фиксированных данных) INSERT INTO test(value) VALUES(4); COMMIT; Read uncommitted (чтение незафиксированных данных)





Serializable (упорядочиваемость)

Repeatable read (повторяющееся чтение)

Read committed (чтение фиксированных данных)

```
CREATE TABLE test (id serial NOT NULL, value int NULL);
INSERT INTO test (value) VALUES (1), (4), (4), (4);
  BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE
  SELECT pg sleep(2);
  (SELECT * FROM test WHERE value = 4);
  SELECT pg sleep(6);
  (SELECT * FROM test WHERE value = 4);
  COMMIT;
  BEGIN TRANSACTION;
  SELECT pg sleep (4);
  UPDATE test SET value = 2 WHERE id = 2;
  COMMIT;
```



Serializable (упорядочиваемость)

Repeatable read (повторяющееся чтение) Nonrepeatable Read

Read committed (чтение фиксированных данных)

```
CREATE TABLE test(id serial NOT NULL, value int NULL);
INSERT INTO test(value) VALUES(1), (4), (4), (4);

BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL Read committed;

SELECT pg_sleep(2);
(SELECT * FROM test WHERE value = 4);
SELECT pg_sleep(6);
(SELECT * FROM test WHERE value = 4);
COMMIT;

BEGIN TRANSACTION;
SELECT pg_sleep(4);
UPDATE test SET value = 2 WHERE id = 2;
COMMIT;
```



```
Serializable
(упорядочиваемость)
Repeatable read
(повторяющееся чтение)
Read committed
(чтение фиксированных данных)
Read uncommitted
\(чтение незафиксированных данных)
```

```
CREATE TABLE test (id serial NOT NULL, value int NULL);
INSERT INTO test (value) VALUES (1), (4), (4), (4);
  BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL Read committed;
  SELECT pg sleep(2);
  (SELECT * FROM test WHERE value = 4);
  SELECT pg sleep(6);
  (SELECT * FROM test WHERE value = 4);
  COMMIT;
  BEGIN TRANSACTION;
  SELECT pg sleep (4);
  UPDATE test SET value = 2 WHERE id = 2;
  SELECT pg sleep(6);
  COMMIT;
```



не в postgres

```
Serializable
(упорядочиваемость)
Repeatable read
(повторяющееся чтение)
Read committed
(чтение фиксированных данных)
Read uncommitted
\(чтение незафиксированных данных)
```

```
CREATE TABLE test (id serial NOT NULL, value int NULL);
INSERT INTO test (value) VALUES (1), (4), (4), (4);
  BEGIN TRANSACTION:
  SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED;
  WAITFOR DELAY '00:00:02';
  (SELECT * FROM test WHERE value = 4);
 WAITFOR DELAY '00:00:06'
  (SELECT * FROM test WHERE value = 4);
  COMMIT;
  BEGIN TRANSACTION:
  WAITFOR DELAY '00:00:04'
 UPDATE test SET value = 2 WHERE id = 2;
  WAITFOR DELAY '00:00:06'
  ROLLBACK;
```

не в postgres -> посмотрим в MS SQL



Serializable

(упорядочиваемость)

Repeatable read

(повторяющееся чтение)

Read committed

(чтение фиксированных данных)

Read uncommitted

(чтение незафиксированных данных)

Вопрос:

Nonrepeatable Read

VS

Dirty Read





Serializable (упорядочиваемость)

Repeatable read

(повторяющееся чтение)

Read committed

(чтение фиксированных данных)

Read uncommitted (чтение незафиксированных данных)

Вопрос:

Nonrepeatable Read

VS

**Dirty Read** 

SELECT pg\_sleep(6) (WAITFOR DELAY '00:00:06');
ROLLBACK;





# О чем мы не будем говорить

Способы реализации параллельности транзакций:

Two-phase locking

**Optimistic Concurrency Control** 

Multi-Version Concurrency Control



