### Мамонов Антон 2ИСиП-19-1

# Блокировки строк

Смоделируйте ситуацию обновления одной и той же строки тремя командами UPDATE в разных сеансах. Изучите возникшие блокировки в представлении рд locks и убедитесь, что все они понятны.

# Первый терминал

```
postgres=# CREATE DATABASE locks_rows;
 CREATE DATABASE
 postgres=#
postgres=# \c locks_rows
 .
Вы подключены к базе данных "locks_rows" как пользователь "postgres".
locks_rows=# CREATE TABLE accounts(acc_no integer, amount numeric);
CREATE TABLE
locks rows=# INSERT INTO accounts VALUES (1,1000.00),(2,2000.00),(3,3000.00);
INSERT 0 3
 locks_rows=# CREATE VIEW locks AS
locks_rows-# SELECT pid,
locks_rows-# SELECT pid,
locks_rows-# locktype,
locks_rows-# CASE locktype
locks_rows-# WHEN 'relation' THEN relation::REGCLASS::text
locks_rows-# WHEN 'virtualxid' THEN virtualxid::text
locks_rows-# WHEN 'transactionid' THEN transactionid::text
locks_rows-# WHEN 'tuple' THEN relation::REGCLASS::text||':'||tuple::text
locks_rows-# END AS lockid,
locks_rows-# mode,
locks_rows-# granted
locks_rows-# EROM ng locks:
locks rows-# FROM pg_locks;
 CREATE VIEW
locks_rows=# BEGIN;
 BEGIN
 locks_rows=# SELECT txid_current(), pg_backend_pid();
  txid_current | pg_backend_pid
        914 | 10204
 (1 строка)
locks_rows=# UPDATE accounts SET amount = amount + 100.00 WHERE acc_no = 1;
 UPDATE 1
 locks_rows=# SELECT * FROM locks WHERE pid = 10204;
  pid | locktype | lockid | mode | granted
 10204 | relation | pg_locks | AccessShareLock | t
10204 | relation | locks | AccessShareLock | t
10204 | relation | accounts | RowExclusiveLock | t
10204 | virtualxid | 4/7 | ExclusiveLock | t
10204 | transactionid | 914 | ExclusiveLock | t
 (5 строк)
locks_rows=# ROLLBACK;
 ROLLBACK
```

### Второй терминал

```
postgres=# \c locks_rows
Вы подключены к базе данных "locks_rows" как пользователь "postgres".
locks rows=# BEGIN;
BEGIN
locks_rows=# SELECT txid_current(), pg_backend_pid();
 txid_current | pg_backend_pid
           915 |
                               9672
(1 строка)
locks_rows=# UPDATE accounts SET amount = amount + 100.00 WHERE acc_no = 1;
UPDATE 1
locks_rows=#
locks_rows=#
locks_rows=#
locks_rows=#
locks_rows=#
locks_rows=#
locks_rows=#
locks_rows=#
locks_rows=# SELECT * FROM locks WHERE pid = 9672;
pid | locktype | lockid | mode
                                                               granted
 9672 | relation | pg_locks | AccessShareLock | t
9672 | relation | locks | AccessShareLock | t
                         | accounts | RowExclusiveLock | t
| 5/2 | ExclusiveLock | t
 9672 | relation
9672 | virtualxid
                                       | ExclusiveLock
| ExclusiveLock
 9672 | transactionid | 915
(5 строк)
locks_rows=# ROLLBACK;
ROLLBACK
```

# Третий терминал

```
postgres=# \c locks_rows
.
Вы подключены к базе данных "locks_rows" как пользователь "postgres".
locks_rows=# BEGIN;
BEGIN
locks_rows=# SELECT txid_current(), pg_backend_pid();
txid_current | pg_backend_pid
            916
(1 строка)
locks_rows=# UPDATE accounts SET amount = amount + 100.00 WHERE acc_no = 1;
locks_rows=# SELECT * FROM locks WHERE pid = 8404;
pid | locktype | lockid | mode
                                                                  granted
8404 | relation | pg_locks | AccessShareLock | t
8404 | relation | locks | AccessShareLock | t
8404 | relation | accounts | RowExclusiveLock | t
8404 | virtualxid | 6/2 | ExclusiveLock | t
8404 | transactionid | 916 | ExclusiveLock | t
(5 строк)
locks_rows=# SELECT pid, wait_event_type, wait_event, pg_blocking_pids(pid)
locks_rows-# FROM pg_stat_activity
locks_rows-# WHERE backend_type = 'client backend';
 pid | wait_event_type | wait_event | pg_blocking_pids
 10204 | Client
                                ClientRead | {}
                                 ClientRead | {}
 9672 | Client
 8404
(3 строки)
locks rows=# ROLLBACK;
ROLLBACK
```

Воспроизведите взаимоблокировку трех транзакций. Можно ли разобраться в ситуации постфактум, изучая журнал сообщений?

```
Вы подключены к базе данных "locks_rows" как пользователь "postgres".
locks_rows=# BEGIN;
locks rows=# UPDATE accounts SET amount = amount - 100.00 WHERE acc no = 1;
 UPDATE 1
locks_rows=# UPDATE accounts SET amount = amount + 100.00 WHERE acc_no = 2
                                                  postgres=# \c locks_rows
locks_rows=#
                                                  Вы подключены к базе данных "locks rows" как пользователь "postgres".
locks_rows=#
                                                  locks_rows=# BEGIN;
 locks_rows=#
 locks rows=# commit;
                                                  locks_rows=# UPDATE accounts SET amount = amount - 100.00 WHERE acc_no = 2;
 COMMIT
                                                  UPDATE 1
                                                  locks rows=# UPDATE accounts SET amount = amount + 100.00 WHERE acc no = 3;
                                                  UPDATE 1
                                                  locks_rows=# commit;
                                                   COMMIT
                                                  locks_rows=#
.
Вы подключены к базе данных "locks rows" как пользователь "postgres".
locks_rows=# BEGIN;
locks_rows=# UPDATE accounts SET amount = amount - 100.00 WHERE acc_no = 3;
UPDATE 1
locks_rows=# UPDATE accounts SET amount = amount + 100.00 WHERE acc_no = 1;
ОШИБКА: обнаружена взаимоблокировка
ПОДРОБНОСТИ: Процесс 4892 ожидает в режиме ShareLock блокировку "транзакция 920"; заблокирован процессом 1796.
Процесс 1796 ожидает в режиме ShareLock блокировку "транзакция 921"; заблокирован процессом 2776.
Процесс 2776 ожидает в режиме ShareLock блокировку "транзакция 922"; заблокирован процессом 4892.
ПОДСКАЗКА: Подробности запроса смотрите в протоколе сервера.
КОНТЕКСТ: при изменении кортежа (0,1) в отношении "accounts
locks rows=# commit;
ROLLBACK
```

Могут ли две транзакции, выполняющие единственную команду UPDATE одной и той же таблицы, заблокировать друг друга? Попробуйте воспроизвести такую ситуацию.

```
locks_rows=# BEGIN;
BEGIN
locks rows=# DECLARE c2 CURSOR FOR
locks rows-# SELECT * FROM accounts ORDER BY acc no DESC -- в обратную сторо
ну
locks rows-# FOR UPDATE;
DECLARE CURSOR
locks rows=# FETCH c2;
acc_no | amount
                              locks rows=#
     3 | 3100.00
                              locks rows=# BEGIN;
(1 строка)
                              BEGIN
                              locks rows=# DECLARE c1 CURSOR FOR
locks_rows=# FETCH c2;
                              locks rows-# SELECT * FROM accounts ORDER BY acc_no
acc_no | amount
                              locks_rows-# FOR UPDATE;
     2 2000.00
                              DECLARE CURSOR
(1 строка)
                              locks rows=# FETCH c1;
                               acc_no amount
locks_rows=# COMMIT;
COMMIT
                                     1 900.00
                              (1 строка)
```