Лекция 04.02.2019

DBA1. p3.

ACID & MVCC

Ильшат Каразбаев руководитель группы DBA AO TK Центр

Немного обо мне

Вместе со своей командой администрирую:

СУБД MySQL, Mariadb, galeracluster, Postgres

Главный по базам в ТК Центр

Повестка дня:

- 1. ACID
- 2. MVCC
- 3. Уровни изоляции
- 4. SERIALIZABLE
- 5. READ UNCOMMITTED
- 6. READ COMMITTED
- 7. REPEATABLE READ
- 8. SNAPSHOT
- 9. Литература

ACID

A - Atomicity

C - Consistency

I - Isolation

D -Durability

Есть еще BASE - обычно новые не ACID системы

Basicaly Available, Soft state, Eventually consistent

ACID: "A"

Атомарность

Транзакции атомарны, то есть либо все изменения транзакции фиксируются (commit), либо все откатываются (rollback);

ACID: "C"

Consistency (Согласованность)

Каждая транзакция, которая успешно применена, переводит БД из одного согласованного состояния в другое согласованное состояние, данные в базе актуальны, все реляционные связи соблюдены, триггеры и другие механизмы отработали корректно.

ACID: "I"

Isolation (изоляция)

Во время выполнения транзакции параллельные транзакции не должны оказывать влияния на её результат. Изолированность — требование дорогое, поэтому в реальных БД существуют режимы, не полностью изолирующие транзакцию

ACID: "D"

Durability (Долговечность)

Независимо от проблем на нижних уровнях (к примеру, обесточивание системы или сбои в оборудовании) изменения, сделанные успешно завершённой транзакцией, должны остаться сохранёнными после возвращения системы в работу. Другими словами, если пользователь получил подтверждение от системы, что транзакция выполнена, он может быть уверен, что сделанные им изменения не будут отменены из-за какоголибо сбоя.

Concurency control

Виды СС:

Pessimistic CC: Блокировка и изменения состояния БД

Optimistic CC: Сначала выполнить изменения на копии бд(строк), потом изменить состояние БД

MVCC

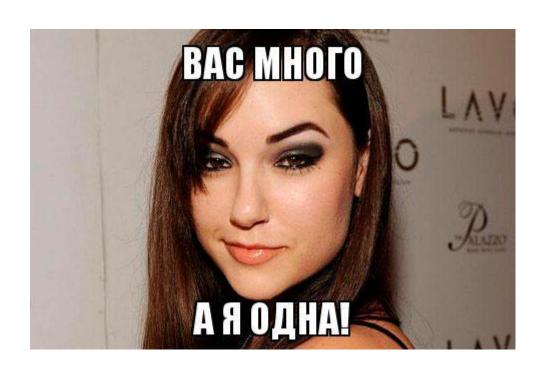
MVCC: Multiversion concurrency control

Pessimistic CC: Блокировка и изменения состояния БД

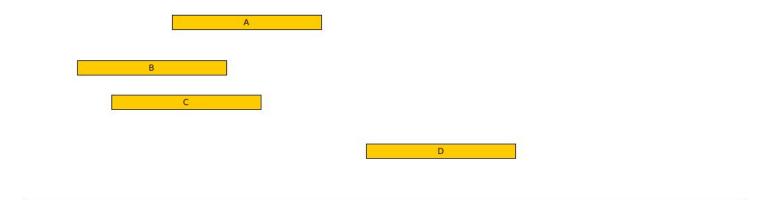
Optimistic CC: Сначала выполнить изменения на копии бд(строк), потом изменить состояние БД

MVCC - разновидность Optimistic CC

База данных о клиентских подключениях

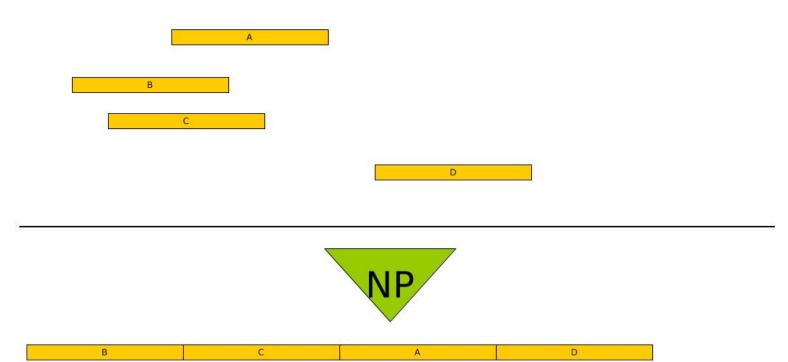


Сериализуемость



D

Сериализуемость

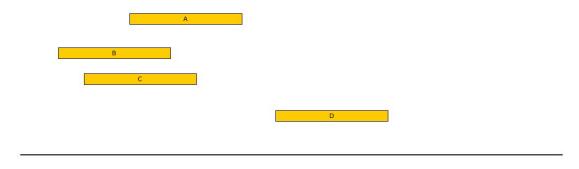


Уровни изоляции

- 1. SERIALIZABLE
- 2. READ UNCOMMITTED
- 3. READ COMMITTED
- 4. REPEATABLE READ
- 5. SNAPSHOT

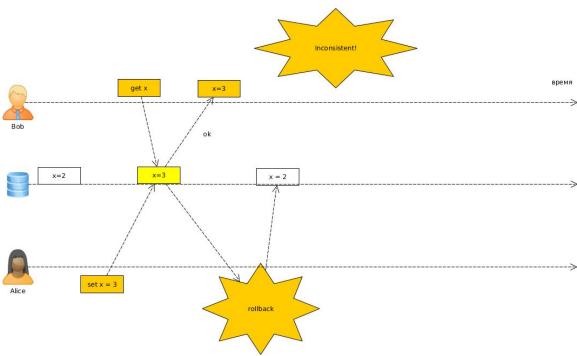
SERIALIZABLE

Самый высокий уровень изолированности; транзакции полностью изолируются друг от друга, каждая выполняется последовательно, как будто параллельных транзакций не существует.



READ UNCOMMITTED

Без read блокировки. Пример грязного чтения:



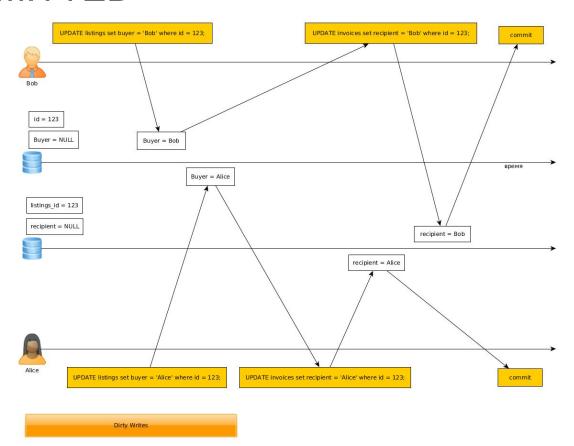
READ UNCOMMITTED

Грязная запись:

Машину купит

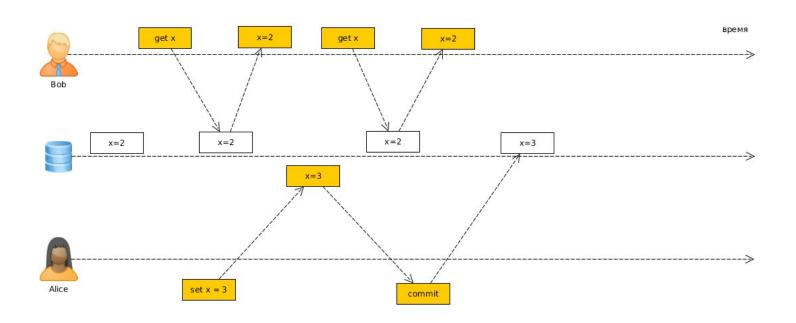
Алиса, а счет

выпишут Бобу!



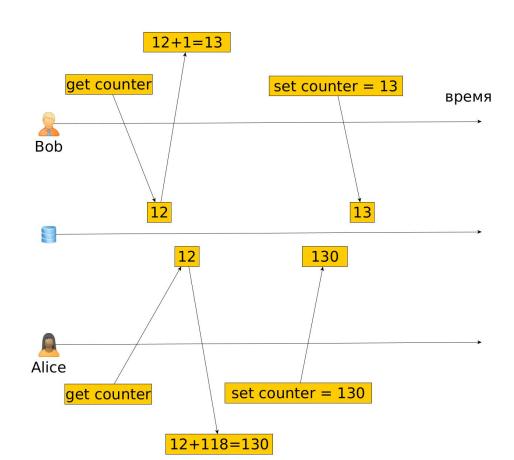
READ COMMITTED

Короткая READ блокировка



READ COMMITTED

Потерянный UPDATE



READ COMMITTED

READ SKEW

Транзакция по мере исполнения видит данные в разный момент времени

REPEATABLE READ

Длинная READ блокировка

Читаем во время исполнения каждого стейтмента и перед коммитом перечитываем снова, если результат не сходится - ROLLBACK.

REPEATABLE READ

Фантомное чтение

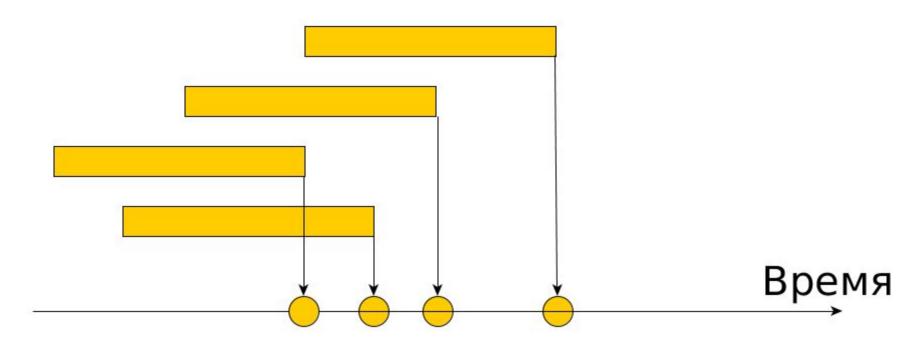
Transaction A Transaction B read (where $x \ge 10$ and $x \le 20$) write (where x = 15) commit read (where $x \ge 10$ and $x \le 20$) Results fetched by Transaction A may be different in both reads

SNAPSHOT

Не изменяем данные in-place, а создаем версии

Читатели не блокируют писателей, писатели не блокируют читателей

SNAPSHOT



SNAPSHOT

Write skew

Транзакция читает данные, делает решение основываясь на этих данных, но к моменту времени коммита эти данные уже потеряли актуальность.

Литература

- 1. Designing data intensive applications, M. Klepmann
- 2. A critique of ANSI SQL isolation levels H. Berenson
- 3. Generalized isolation level definitions, Adya
- 4. Clock-Si: snapshot isolation for partitioned data stores, Du, Elnikety
- 5. Transactional Information Systems Gerhard Weikum, Gottfried Vossen

Вопросы?

telegram: karazbaev

telegram channel: t.me/mariadb_course

vk, instagram: barazbay

twitter: karazbay