Бази от данни

Транзакции

доц. д-р Димитър Димитров

• Настоящата лекция е допълнителен материал, т.е. не е необходимо да се изучава за изпитите

Мотивация

- Поредица от една или повече операции върху БД, които се третират като едно цяло
 - Не е задължително да са няколко отделни заявки
- Пример: покупка на имот
 - Две UPDATE операции
 - Срив между двете

Свойства на транзакциите

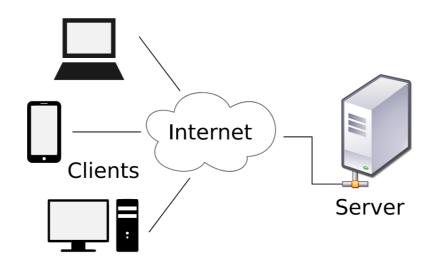
- Гарантират надеждността на транзакциите
- Съкращение ACID
- Atomicity
 - Всичко или нищо
- Consistency
 - Транзакция води БД от едно консистентно състояние в друго
 - Ограниченията са спазени преди и след изпълнението й
- Isolation
 - Конкурентно изпълнение на транзакции води до същите резултати, както и последователното
- Durability
 - След като е утвърдена (committed), транзакцията остава дори и след срив

SQL

- BEGIN TRANSACTION
- COMMIT
- ROLLBACK
- SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL
 - MS SQL, важи за текущата връзка с БД
- И други
- Имплицитно създаване на транзакции в някои случаи

Конкурентен достъп

- Потенциално много заявки се изпълняват едновременно
- Можем ли да подредим заявките в опашка и да ги изпълняваме последователно?



Проблеми при конкурентен достъп

- Транзакция 1 чете
- Транзакция 2 прави промени
- Транзакция 1 отново чете същите данни
- Възможни проблеми (аномалии) при второто четене

Dirty reads

- Прочитане на неутвърдени данни (които впоследствие могат да бъдат отхвърлени или отново променени)
- Пример (от Wikipedia):

```
Transaction 1

Transaction 2

BEGIN;
SELECT age FROM users WHERE id = 1;
-- retrieves 20

BEGIN;
UPDATE users SET age = 21 WHERE id = 1;
-- no commit here

SELECT age FROM users WHERE id = 1;
-- retrieves 21 (dirty read)
COMMIT;

ROLLBACK;
```

Non-repeatable reads

• При второто прочитане данните са други, понеже транзакция 2 е утвърдена

```
Transaction 1

BEGIN;
SELECT age FROM users WHERE id = 1;
-- retrieves 20

BEGIN;
UPDATE users SET age = 21 WHERE id = 1;
COMMIT;

SELECT age FROM users WHERE id = 1;
-- retrieves 21 (non-repeatable read)
COMMIT;
```

Phantom reads

• Данните, получени при второто прочитане, съдържат нови или изтрити редове спрямо първото четене

```
Transaction 1

Transaction 2

BEGIN;
SELECT name FROM users WHERE age > 17;
-- retrieves Alice and Bob

BEGIN;
INSERT INTO users VALUES (3, 'Carol', 26);
COMMIT;

SELECT name FROM users WHERE age > 17;
-- retrieves Alice, Bob and Carol (phantom read)
COMMIT;
```

Нива на изолация

READ UNCOMMITTED

- Най-ниско ниво
- Транзакция може да вижда данни от други транзакции, преди да бъдат утвърдени
- Съвременни СУБД рядко го реализират

READ COMMITTED

Може да вижда данни само от утвърдени транзакции

REPEATABLE READ

 Гарантира, че транзакция ще вижда едни и същи данни през целия си живот, дори и да са променени от друга утвърдена транзакция

SFRIALIZABLE

- Най-високо ниво
- Същият резултат, както при последователно изпълнение на транзакциите (а не паралелно)

Нива на изолация – сравнение

Database anomalies

Transaction Isolation Levels		Dirty Read	Non Repeatable Read	Phantom Read
	Read Uncommitted	Possible	Possible	Possible
	Read Committed is used by most of the applications	Solved	Possible	Possible
	Repeatable Read	Solved	Solved	Possible
	Serializable Very poor performance	Solved	Solved	Solved

Как да изберем ниво на изолация?

- Избираме най-ниското ниво, което покрива изискванията ни, например:
- READ UNCOMMITTED само ако сме сигурни, че данните няма да се променят
- Наличност на продукт в магазин READ COMMITTED обикновено е достатъчно
- REPEATABLE READ подходящ при серия от операции само за четене
- SERIALIZABLE когато точността е абсолютно задължителна, напр. при банкови операции

Ако не укажем нищо?

- Ниво на изолация по подразбиране
 - READ COMMITTED 3a SQL Server,
 PostgreSQL, Oracle
 - REPEATABLE READ 3a MySQL
 - SERIALIZABLE 3a CockroachDB



Транзакции при микроуслуги

- Kakbo e Microservices architecture?
- Всяка микроуслуга може да има отделна БД
- Осигуряването на транзакции звучи като да е цяла сага, затова
- Шаблон "Saga"

Въпроси?