



ОНЛАЙН-ОБРАЗОВАНИЕ

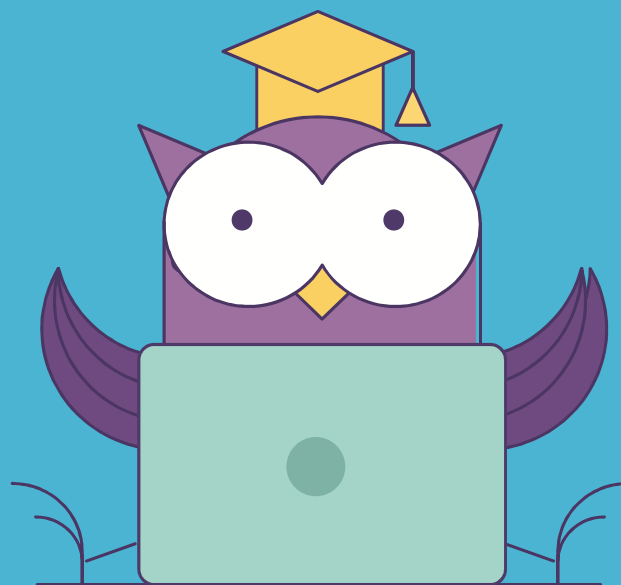
# Уровни изоляции транзакций

Курс «Разработчик MS SQL Server»

Занятие № 13



# Меня хорошо слышно && видно?



Напишите в чат, если есть проблемы!

Ставьте  + если все хорошо  
Ставьте  - если есть проблемы

По окончании вебинара вы сможете:

- Объяснить зачем нужны разные уровни изоляции и что от них зависит
- Делать правильную обработку ошибок
- Читать лог SQL Server
- Анализировать дедлоки



Уровни изоляции

Обработка ошибок

Deadlock

Лог

Выводы

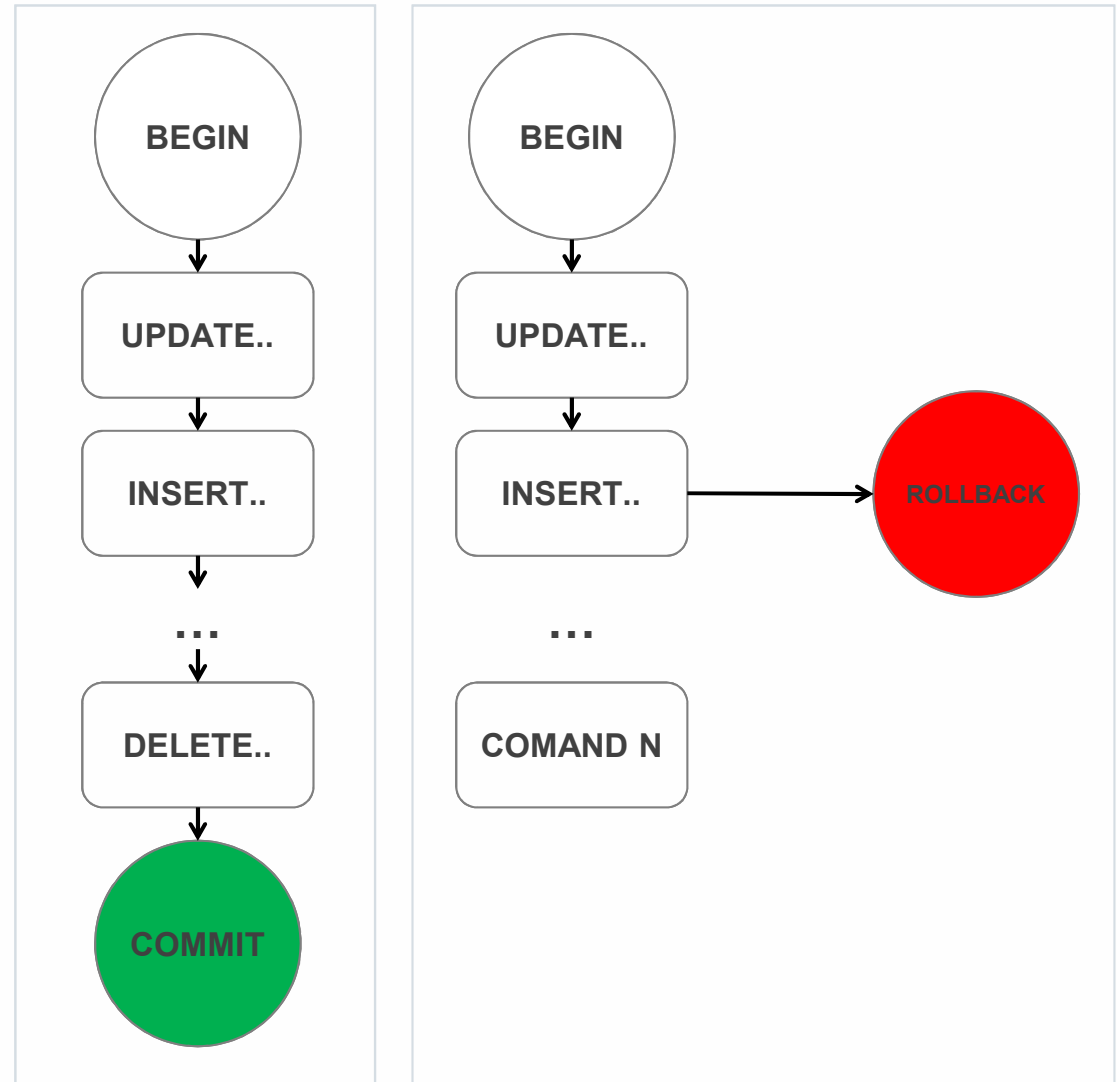
- Как хранятся xml, json?
- Чем отличается Exec и sp\_executesql
- Что вернется в результате выполнения скрипта?

## BEGIN TRANSACTION

✓ COMMIT

✗ ROLLBACK

```
begin transaction  
- delete from city  
  where city = 'Bergamo';  
- insert into city  
  (city, country_id)  
  values ('Pskov', 80);  
rollback
```



Есть ваша карта и дополнительная карта у вашей супруги

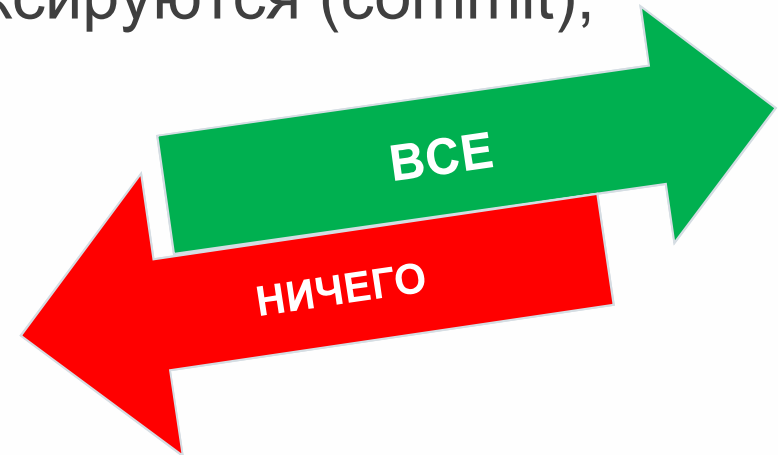
Изоляция позволяет выдать вам правильную сумму денег если вы воспользуетесь банкоматами одновременно.

Все транзакции обладают свойствами:

- **A** atomicity - атомарность
- **C** consistency – согласованность
- **I** solation – изолированность
- **D** durability - долговечность

«Все или ничего»

Либо все изменения транзакции фиксируются (commit),  
либо все откатываются (rollback)



Вы начали покупку билета, билет заблокировался, но деньги с  
вашего счета не списались, администратор «убил» транзакцию.

Билет останется заблокированным?

Соблюдение целостности данных – никакая транзакция не может примениться, если целостность нарушена

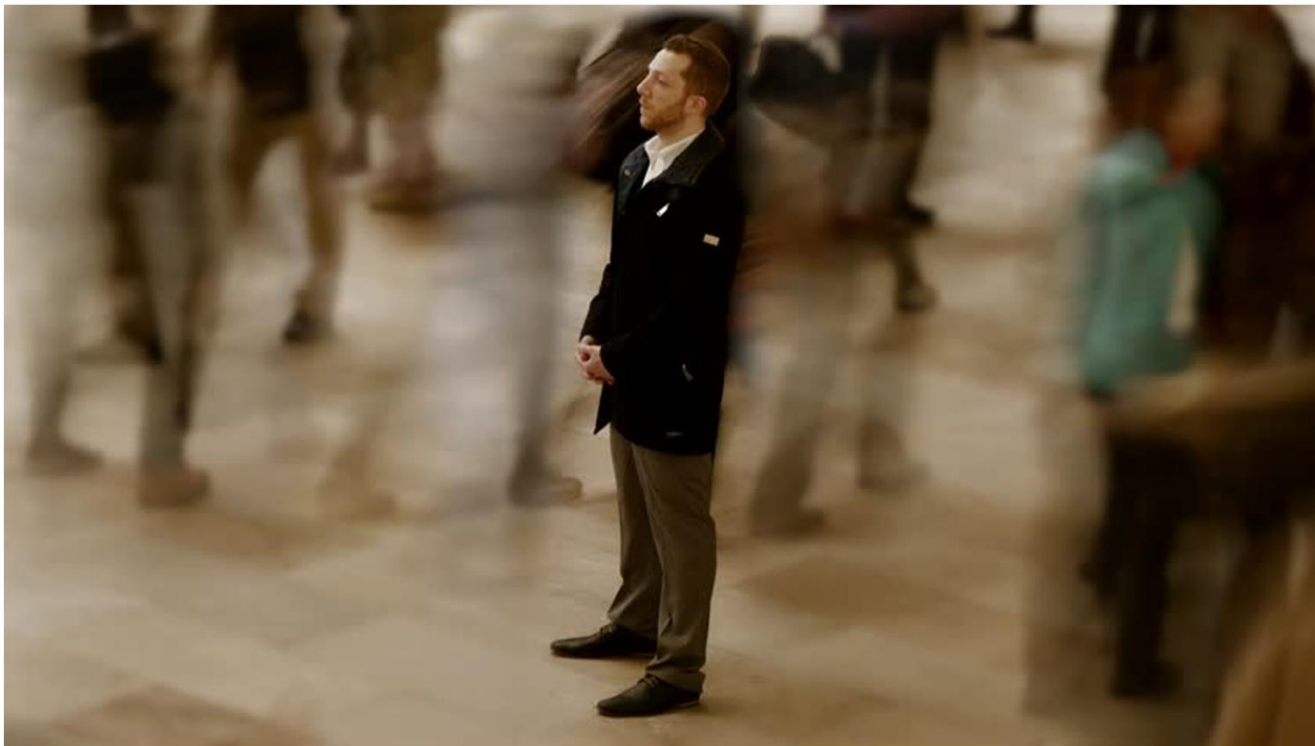
ID фильма	Название	Год выпуска	ID жанра
1	Звездные войны	1977	1
2	Один дома	1990	2
3	Пила-99	2017	3
4	Странная история про странного мальчика	2009	4

ID жанра	Жанр
1	Приключения
2	Комедия
3	Ужасы
4	Артхаус

Если у вас есть Foreign Key, Constraints, которые выдали ошибку – значит есть нарушение целостности

Мы были в толпе, но казалось, что мы одни

Все СУБД многопользовательские, и изоляция – это создание иллюзии того, что пользователь работает в одиночку не видит незафиксированных транзакций



Написанного пером не вырубишь топором.

Все что зафиксировано, должно остаться в БД

Как этого добиваются? Как сделать, чтобы все транзакции в случае сбоя остались в БД?

В лог транзакций. На диск. – поэтому БД часто медленные – они ждут пока изменения запишутся на диск.

Write-ahead log или упреждающая журнализация.

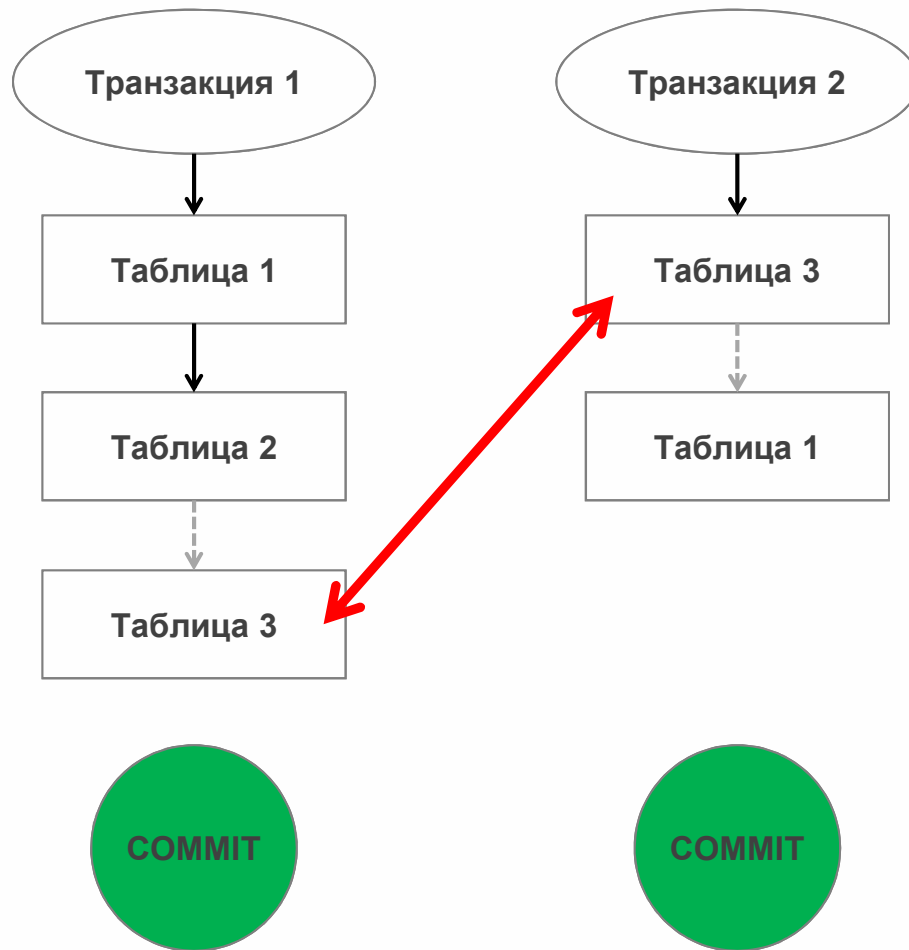


1. Read Uncommitted - Чтение незаконченных транзакций
2. Read Committed – Чтение подтвержденных данных
3. Repeatable read
4. Snapshot - При разрешенном режиме версионности
5. Serializable



Команда	Описание
BEGIN TRANSACTION BEGIN TRAN	Начало транзакции
COMMIT TRANSACTION COMMIT WORK COMMIT	Подтверждение транзакции
ROLLBACK TRANSACTION ROLLBACK WORK ROLLBACK	Откат транзакции
SAVE TRANSACTION SAVE TRAN SAVE	Создание точки сохранения транзакции
@@TRANCOUNT	Количество транзакций
XACT_STATE()	Статус текущей транзакции

Взаимная блокировка ресурса двумя транзакциями



Как вы узнаете, что у вас есть дедлок?

Msg 1205, Level 13, State 51, Line 13

Transaction (Process ID 56) was deadlocked on lock resources with another process and has been chosen as the deadlock victim. Rerun the transaction.

Флаги трассировки

1222

1204

SET DEADLOCK\_PRIORITY LOW | NORMAL | HIGH

- **Dirty read** (грязное чтение) - ситуация когда одна транзакция может прочитать данные измененные другой транзакцией, но не записанные (uncommitted).  
Например, у вас есть друг писатель – и вы просите почитать его неизданную книгу, но потом оказывается, что в изданной книге все немного не так,
- **Non repeatable read** (неповторяющееся чтение) - когда в течении транзакции при повторном чтении одних и тех же строк - читаются разные данные. Был проведен update другой транзакцией.
- **Phantom Read** (фантомное чтение) - когда в течении транзакции при повторном выполнении запроса с одними и теми же условиями результат возвращает разное кол-во строк. Был проведен insert/delete другой транзакцией.

Уровень изоляции	Dirty read	Non repeatable read	Phantom read
Read Uncommitted	Да	Да	Да
Read Committed	Нет	Да	Да
Repeatable read	Нет	Нет	Да
Snapshot	Нет	Нет	Нет
Serializable	Нет	Нет	Нет

Ограничение доступа к ресурсу

Это моя корова и я ее дою!



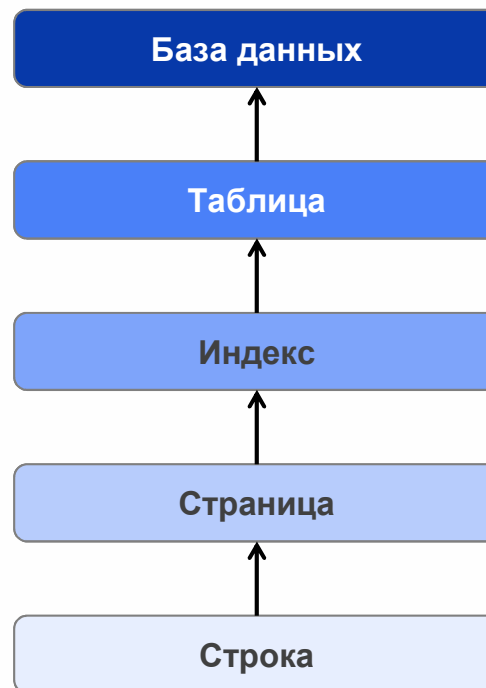
1. Shared - разделяемая – корова в колхозе
2. Update - на изменение записей – корова на семью
3. Exclusive – эксклюзивная – корова только для вас



## Блокировка строки

Если сервер понял, что ему нужно заблокировать много строк – он думает а не заблокировать ли страницы.

А если много страниц – может дешевле заблокировать всю таблицу?



```
RAISERROR ( { msg_id | msg_str | @local_variable }  
{ ,severity ,state }  
[ ,argument [ ,...n ] ] )  
[ WITH option [ ,...n ] ]
```

```
THROW [ { error_number | @local_variable },  
{ message | @local_variable },  
{ state | @local_variable }  
][ ; ]
```

@@ERROR

XACT\_ABORT

TRY/CATCH

@@ERROR

XACT\_ABORT

TRY/CATCH

ERROR\_NUMBER()

ERROR\_MESSAGE()

ERROR\_LINE()

ERROR\_SEVERITY()

ERROR\_STATE()

Попробуем представить, что у вас своя пиццерия



Вы повар в пиццерии.

Вам надо знать сколько пицц готовить.

Вы приходите и спрашиваете какие пиццы заказаны и заказы подтверждены.

1. Read Uncommitted
2. Read Committed
3. Repeatable read
4. Snapshot
5. Serializable

Вы повар в пиццерии.

Вам надо знать сколько пицц готовить.

Вы приходите и спрашиваете какие пиццы заказаны и заказы подтверждены.

Ответ:

**Read Committed**

Накладывает Shared lock

Вы хозяин пиццерии. Операторы принимают заказы.

Сколько всего заказов есть в системе?

Точность не так важна, можно посчитать и те, что еще в процессе заказа.



1. Read Uncommitted
2. Read Committed
3. Repeatable read
4. Snapshot
5. Serializable

Вы хозяин пиццерии. Операторы принимают заказы.

Сколько всего заказов есть в системе?

Точность не так важна, можно посчитать и те, что еще в процессе заказа.

Это Read Uncommitted

(не накладывает блокировку на данные)

Или? Snapshot



Вы закупщик в пиццерии.

Вам надо знать сколько Маргарит готовить. У вас заканчивается сыр.

Вы просите операторов не изменять заказы, которые уже приняты, на Маргариту.

1. Read Uncommitted
2. Read Committed
3. Repeatable read
4. Snapshot
5. Serializable

Вы закупщик в пиццерии.

Вам надо знать сколько Маргарит готовить. У вас заканчивается сыр.

Вы просите операторов не изменять заказы, которые уже приняты, на Маргариту.

Это **Repeatable Read**

Блокирует Update и Delete

Вы санэпидемстанция.

Вы приходите в пиццерию и говорите

«Никому не двигаться и ничего не менять пока я все не проверю»



1. Read Uncommitted
2. Read Committed
3. Repeatable read
4. Snapshot
5. Serializable

Вы санэпидемстанция.

Вы приходите в пиццерию и говорите

«Никому не двигаться и ничего не менять пока я все не проверю»

## Serializable



Используется, когда оба набора имеют индекс

Может использовать tempdb если в первом наборе много дубликатов

Лучший вариант для больших наборов данных



Merge Join

# Рефлексия

О чем мы говорили сегодня?

- Какие уровни изоляции бывают?
- Как избежать блокировки?
- Как обрабатывать ошибки?
- Что такое deadlock?



## Рефлексия

---

Напишите, пожалуйста, свое впечатление о вебинаре.

- Отметьте 3 пункта, которые вам запомнились с вебинара.
- Что вы будете применять в работе из сегодняшнего вебинара?



Заполните, пожалуйста,  
опрос в ЛК о занятии



Спасибо  
за внимание!

До встречи в **Slack** и на вебинаре

