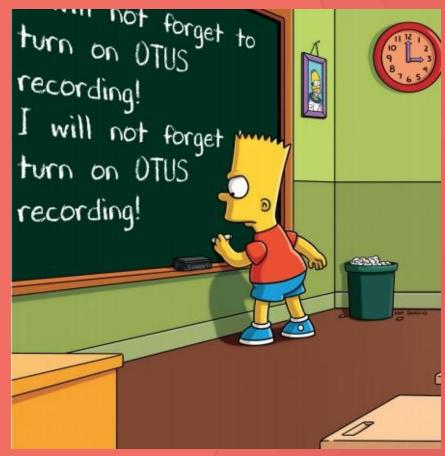


ОНЛАЙН-ОБРАЗОВАНИЕ

Не забыть включить запись!



Меня хорошо слышно && видно?



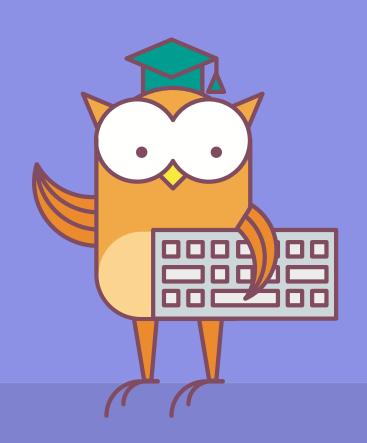
Напишите в чат, если есть проблемы!

Ставьте **+** если все хорошо Или напишите, какие есть проблемы



Уровни изоляции транзакций

Kypc "MS SQL Server разработчик" Группа 2021-03





По окончании вебинара вы сможете:

- Объяснить зачем нужны разные уровни изоляции и что от них зависит
- Анализировать взаимные блокировки
- Делать правильную обработку ошибок

Что такое транзакции и зачем они нужны? Ваши варианты.





BEGIN TRANSACTION



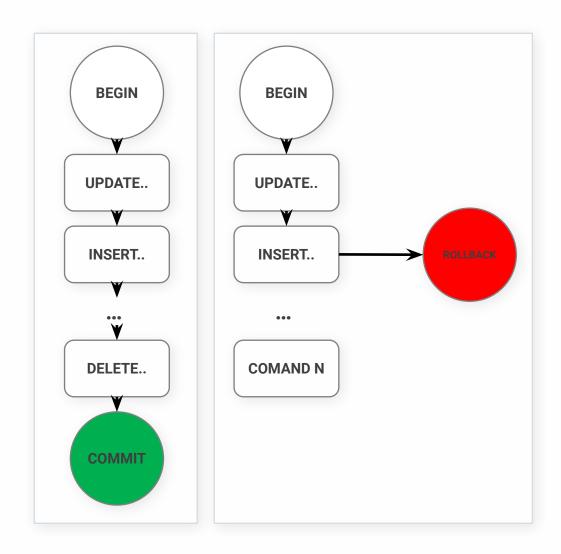


```
begin transaction

delete from city
where city = 'Bergamo';

insert into city
(city, country_id)
values ('Pskov',80);

rollback
```



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

ACID

ACID:

- Atomicity атомарность
 Выполняется все или ничего
- Consistency согласованность
 Данные остаются в согласованном состоянии
- Isolation изолированность
 Транзакции не видят друг друга.
- **Durability** долговечность

 Ничего не потеряется после фиксации транзакции

A

Atomicity Атомарность

BCE

НИЧЕГО

«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?

Типы фиксаций транзакций (commit)



Автоматический

Одиночные INSERT, UPDATE, DELETE

• Ручной

Явные BEGIN / COMMIT / ROLLBACK

• Неявные транзакции

Без BEGIN, только COMMIT / ROLLBACK

SET IMPLICIT_TRANSACTIONS ON

C

Consistency Согласованность

C — consictency, согласованность

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

ID		Год	
фильма	Название	выпуска	ID жанра
1	Звездные войны	1977	1
2	Один дома	1990	2
3	Пила-99	2017	3
	Странная история про		
4	странного мальчика	2009	9

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

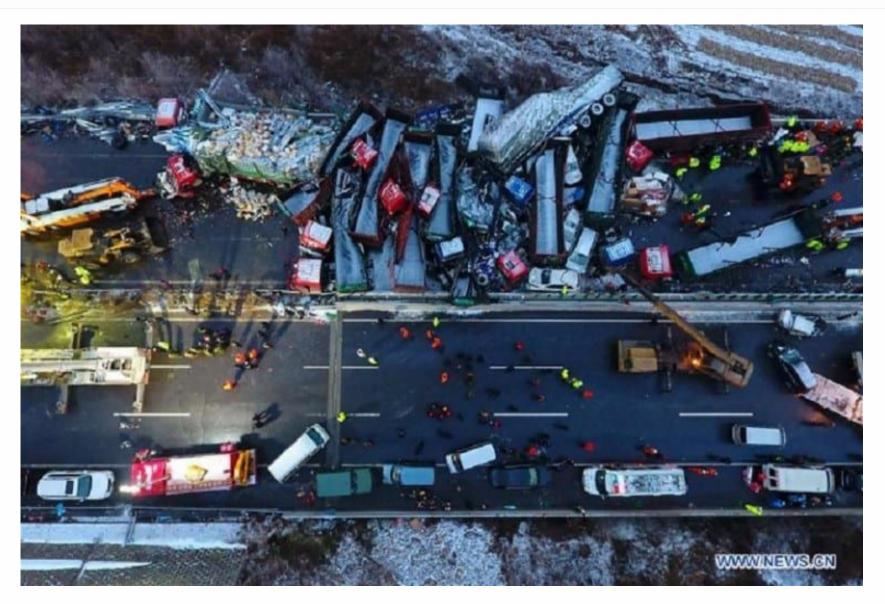


ДЕМО

Транзакции



Isolation Изолированность

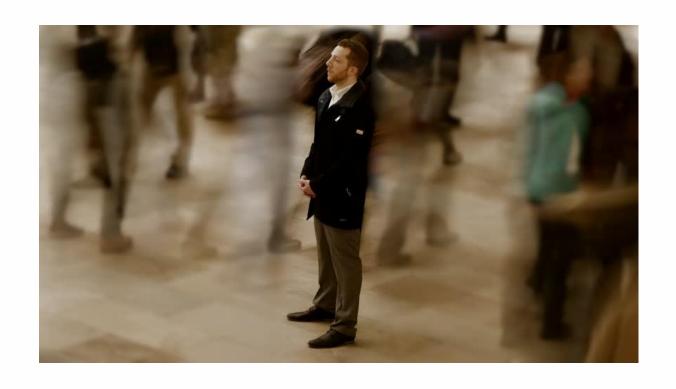


I — isolation, изолированность

O T U S

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





- **Dirty read** (грязное чтение) Ситуация когда одна транзакция может прочитать данные измененные другой транзакцией, но не записанные (**uncommited**).
- 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.



1. Read Uncommitted (NOLOCK)

Чтение незавершенных транзакций

Read Committed (по умолчанию)

Чтение подтвержденных данных (завершенных транзакций)

- Repeatable read
- 4. Serializable
- 5. Snapshot

При разрешенном режиме версионности



Аномалии и уровни изоляции транзакций



	uncommited	commited	
	update, insert, delete	update	insert, delete
Аномалия Уровень изоляции	Dirty read	Non repeatable read	Phantom read
Read Uncommitted	Возможно	Возможно	Возможно
Read Committed (по умолчанию)	Не возможно	Возможно	Возможно
Repeatable read	Не возможно	Не возможно	Возможно
Serializable	Не возможно	Не возможно	Не возможно
Snapshot	Не возможно	Не возможно	Не возможно

Не возможно — аномалия не проявляется

Возможно — аномалия проявляется

1. Соединение (сессия)

```
SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL
{ READ UNCOMMITTED
| READ COMMITTED
| REPEATABLE READ
| SNAPSHOT
| SERIALIZABLE
```

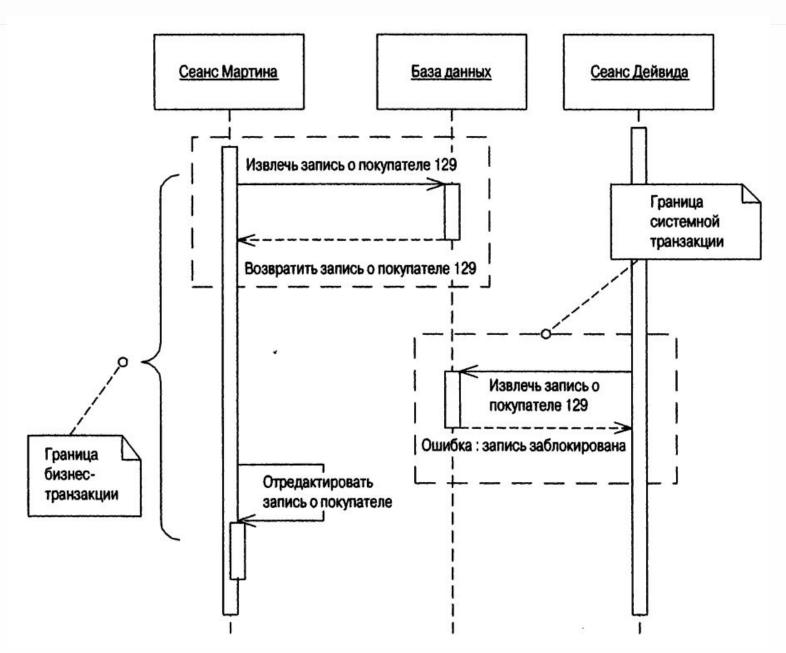
2. Запрос (NOLOCK, READUNCOMMITTED)

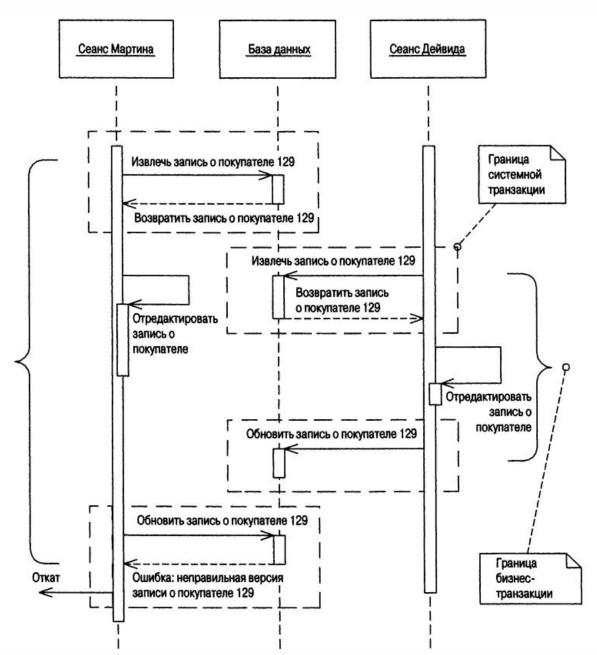
```
SELECT * FROM Sales.Orders WITH (NOLOCK)

SELECT * FROM Sales.Orders (NOLOCK)

SELECT * FROM Sales.Orders WITH (READUNCOMMITTED)

SELECT * FROM Sales.Orders (READUNCOMMITTED)
```





LOCK — пессимистичный

• SNAPSHOT (версионность строк) — оптимистичный В других СУБД это называется MVCC (multiversion concurrency control — управление параллельным доступом посредством многоверсионности)



- C SQL Server 2005
- Используется tempdb (с 2019 Accelerated Database Recovery Persistent Version Store, ADR PVS в пользовательской БД)

READ COMMITED SNAPSHOT

ALTER DATABASE
SET READ_COMMITTED_SNAPSHOT ON;

SNAPSHOT

ALTER DATABASE
SET ALLOW_SNAPSHOT_ISOLATION ON;

http://sqlcom.ru/dba-tools/sql-server-and-snapshot-isolation-level/

https://infostart.ru/1c/articles/708848/

https://docs.microsoft.com/ru-ru/dotnet/framework/data/adonet/sql/snapshot-isolation-in-sql-server

ДЕМО

Изоляция транзакций



Когда использовать Read Uncommitted



- SELECT * FROM Table WITH (NOLOCK)
- Блокировка Sch-S (Schema stability lock) подробнее про NOLOCK можно почитать здесь

- Запросы для мониторинга SQL Server
- Запросы для просмотра прогресса выполнения длительного запроса
- Не использовать в нормальных "бизнес-ситуациях"



Если мы делаем UPDATE в одной транзакции, то увидим ли мы изменения в другой транзакции при уровне изоляции **READ COMMITED**?

	uncommited	commited		
	update, insert, delete	update	insert, delete	
Аномалия Уровень изоляции	Dirty read	Non repeatable read	Phantom read	
Read Uncommitted	Возможно	Возможно	Возможно	
Read Committed (по умолчанию)	Не возможно	Возможно	Возможно	
Repeatable read	Не возможно	Не возможно	Возможно	
Serializable	Не возможно	Не возможно	Не возможно	
Snapshot	Не возможно	Не возможно	Не возможно	

Уровни изоляции - READ COMMITED

OTUS

Если мы делаем UPDATE в одной транзакции, то увидим ли мы изменения в другой транзакции при уровне изоляции **READ COMMITED**?

	uncommited	commited		
	update, insert, delete	update	insert, delete	
Аномалия Уровень изоляции	Dirty read	Non repeatable read	Phantom read	
Read Uncommitted	Возможно	Возможно	Возможно	
Read Committed (по умолчанию)	Не возможно	Возможно	Возможно	
Repeatable read	Не возможно	Не возможно	Возможно	
Serializable	Не возможно	Не возможно	Не возможно	
Snapshot	Не возможно	Не возможно	Не возможно	



Если мы делаем UPDATE в одной транзакции, то увидим ли мы изменения в другой транзакции при уровне изоляции **REPEATABLE READ**?

	uncommited	commited		
	update, insert, delete	update	insert, delete	
Аномалия Уровень изоляции	Dirty read	Non repeatable read	Phantom read	
Read Uncommitted	Возможно	Возможно	Возможно	
Read Committed (по умолчанию)	Не возможно	Возможно	Возможно	
Repeatable read	Не возможно	Не возможно	Возможно	
Serializable	Не возможно	Не возможно	Не возможно	
Snapshot	Не возможно	Не возможно	Не возможно	

Уровни изоляции - READ COMMITED

OTUS

Если мы делаем UPDATE в одной транзакции, то увидим ли мы изменения в другой транзакции при уровне изоляции **REPEATABLE READ**?

	uncommited	commited		
Аномалия Уровень изоляции	update, insert, delete	update	insert, delete Phantom read	
	Dirty read	Non repeatable read		
Read Uncommitted	Возможно	Возможно	Возможно	
Read Committed (по умолчанию)	Не возможно	Возможно	Возможно	
Repeatable read	Не возможно	Не возможно	Возможно	
Serializable	Не возможно	Не возможно	Не возможно	
Snapshot	Не возможно	Не возможно	Не возможно	

Гранулярность и эскалация блокировок



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?



Какие блокировки бывают?



Shared (S) - разделяемая
 SELECT

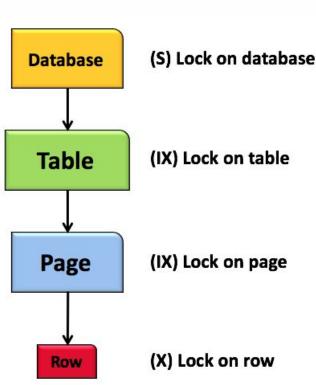
2. **Update** (U) - на изменение записей

UPDATE

3. **Exclusive** (X) – эксклюзивная

UPDATE, DELETE

4. Intend (I*) - намерения



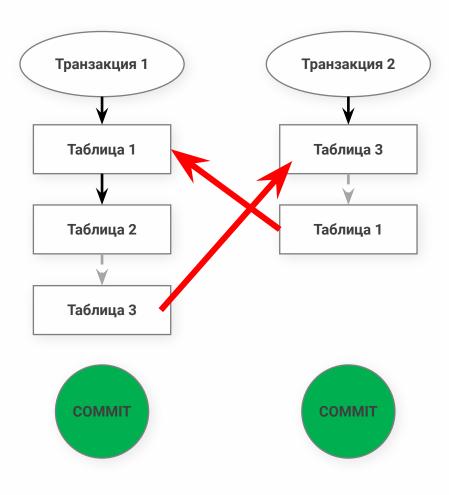
Совместимость блокировок



	Existing granted I	mode				
Requested mode	IS	s	U	IX	SIX	X
Intent shared (IS)	Yes	Yes	Yes	Yes	Yes	No
Shared (S)	Yes	Yes	Yes	No	No	No
Update (U)	Yes	Yes	No	No	No	No
Intent exclusive (IX)	Yes	No	No	Yes	No	No
Shared with intent exclusive (SIX)	Yes	No	No	No	No	No
Exclusive (X)	No	No	No	No	No	No

https://docs.microsoft.com/en-us/sql/relational-databases/sql-server-transaction-locking-and-row-versioning-guide?view=sql-server-ver15#lock_compatibility

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.

- Trace Flag (флаги трассировки) 1204 ,1222
- Profiler
- Extended Events
- SET DEADLOCK_PRIORITY LOW | NORMAL | HIGH
 в качестве жертвы выбирается сеанс с более низким приоритетом
- При дедлоке можно просто упасть или попытаться рестартовать транзакцию
- Стараться делать транзакции короткими



ДЕМО

Deadlock



D

Durability Долговечность

D — durability, долговечность

 $O \mathcal{T} U S$

Написанного пером не вырубишь топором.

Все что зафиксировано, должно остаться в БД.



Как этого добиваются? Как сделать, чтобы все зафиксированные 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.

Transaction log (TLOG, журнал транзакций)



- Транзакции (откат)
- Восстановление после сбоя
- Высокая доступность (Log Shipping, репликация и т.д.)

Что пишется в лог

- изменения данных (insert, update, delete)
- создание, перестроение индексов
- ...

RECOVERY MODEL

- FULL
- BULK_LOGGED
- SIMPLE

Почитать по TLOG



- Ведение журнала и восстановление в SQL Server
- Чтение журнала транзакций SQL Server
- Understanding log buffer flushes

Документация SQL Server

- Журнал транзакций (SQL Server) SQL Server
- Руководство по архитектуре журналов транзакций и управлению ими - SQL Server

Обработка ошибок

Подходы к обработке ошибок



Коды возврата — переменная @@**ERROR**

- Целочисленное значение ошибки, которая произошла в последнем выполненном выражении (== 0 ОК, != 0 ошибка)
- Значение должно быть проверено сразу после выполнения запроса/команды, лучше ее сразу сохранить в отдельную переменную

Исключения — TRY/CATCH

Аналогично в др. языках программирования, но без finally и только один catch

RAISERROR / THROW

BEGIN TRY

. .

END TRY

-- здесь не должно быть кода

BEGIN CATCH

. . .

END CATCH

- sys.messages
- message_id
- severity (level)
- state

```
Msg 8134, Level 16, State 1, Line 4
Divide by zero error encountered.
```

```
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 } ] [ ; ]
```

ДЕМО Обработка ошибок



Домашнее задание

Домашнее задание



"Нормального" ДЗ нет. Есть материал для самостоятельного изучения.

Вложенные транзакции и SAVEPOINT:

- Understanding SQL Server Transaction Savepoints
 https://www.mssqltips.com/sqlservertip/5538/understanding-sql-server-transaction-savepoints/
- Nesting Transactions
 https://docs.microsoft.com/en-us/previous-versions/sql/sql-server-2008-r2/ms189336(v=sql_.105)
- SQL Server DBA myth: nested transactions are real
 https://www.sqlskills.com/blogs/paul/a-sql-server-dba-myth-a-day-2630-nested-transactions-are-real/

Отличие RAISEERROR и THROW:

- Операторы RAISERROR и THROW в SQL Server 11 (Denali)
 https://www.sql.ru/blogs/decolores/204
- Differences Between RAISERROR and THROW in Sql Server
 https://sqlhints.com/2013/06/30/differences-between-raiserror-and-throw-in-sql-server/

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?



Пройдите, пожалуйста опрос

Спасибо за внимание!

