

доц. д-р Цветанка Георгиева-Трифонова

ТРАНСАКЦИИ



СЪДЪРЖАНИЕ

- Свойства на трансакциите
- Проверка за грешки в трансакциите
- Нива на изолация на трансакциите
- Вложени блокове трансакции
- Точки на записване в трансакциите

СВОЙСТВА НА ТРАНСАКЦИИТЕ

- Трансакция (transaction)
 - + последователност от SQL конструкции, които биват потвърдени или отхвърлени като едно цяло;
- * Свойства на трансакциите (ACID)
 - + Атомарност (atomicity)
 - + Съгласуваност (consistency)
 - + Изолиране (isolation)
 - + Дълготрайност (durability)

ТРАНСАКЦИИ

- * BEGIN TRANSACTION
 - + начало на всяка трансакция, състояща се от множество конструкции;
- COMMIT TRANSACTION
 - + потвърждава промените в трансакцията;
- ROLLBACK TRANSACTION
 - + отменя промените в трансакцията.

```
DECLARE @sum money, @st varchar(20)
```

BEGIN TRANSACTION

```
UPDATE SaleDetails
   SET Quantity = 200
WHERE SaleID = 1 AND ProductID = 5
SELECT @sum = SUM(price *quantity*(1-discount))
FROM SaleDetails WHERE SaleID = 1
IF @sum > 100
   BEGIN
      ROLLBACK TRANSACTION
      SET @st = LTRIM(STR(@sum - 100, 20, 2))
      RAISERROR ('Общата сума на продажбата
                 надхвърля 100 с %s.', 11, 1, @st)
   END
ELSE
   BEGIN
     COMMIT TRANSACTION
     SET @st = LTRIM(STR(@sum, 20, 2))
     RAISERROR ('Общата сума на продажбата е %s.',
                11, 1, @st)
```

END

ПРОВЕРКА ЗА ГРЕШКИ В ТРАНСАКЦИИТЕ

BEGIN TRY

BEGIN TRANSACTION

COMMIT TRANSACTION

END TRY
BEGIN CATCH

ROLLBACK TRANSACTION

END CATCH

ПОСЛЕДОВАТЕЛНОСТ НА ПРОВЕРКИТЕ ЗА ЦЯЛОСТ

- 1. Присвояват се подразбиращите се стойности.
- 2. Проверяват се нарушения на NOT NULL.
- 3. Изчисляват се ограниченията CHECK.
- 4. Извършват се проверки на FOREIGN KEY в таблиците, които имат референция.
- 5. Извършват се проверки на FOREIGN KEY в таблиците, към които има референция.
- 6. UNIQUE (PRIMARY KEY) се проверява за коректност.
- 7. Активират се тригерите.

KOHTPOΛ HA EДНОВРЕМЕННАТА РАБОТА (CONCURRENCY CONTROL)

* Заключвания (locks)

 механизмите, които СУБД използва, за да контролира едновременното извършване на модификации на данните от различни потребители.

× Видове

- + песимистични заключвания предотвратяват модифициране на данните от страна на потребителите, което може да се отрази върху модификациите, извършени от други потребители.
- → оптимистични заключвания осигуряват едновременна работа на потребителите, при която не се предотвратява никоя операция, но се анулират тези, които са създали конфликти.

нива на изолация на трансакциите

Ниво на изолация

- + определя колко дълго трансакцията трябва да държи заключванията на данните за защита от евентуални промени, извършвани от други едновременни трансакции.
- + READ UNCOMMITTED прочитане на непотвърдени данни;
- + READ COMMITTED прочитане на потвърдени данни;
- + REPEATABLE READ повторяемо четене;
- + SERIALIZABLE последователно.

НИВА НА ИЗОЛАЦИЯ НА ТРАНСАКЦИИТЕ (2)

* SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL **READ**UNCOMMITTED

- Допуска се, ако една заявка бъде изпълнена няколко пъти, тя всеки път да връща различни резултати, независимо от това дали едновременните трансакции са били потвърдени;
- + възможно е прочитане на данни, които логически никога не са съществували (т. нар. мръсно четене (dirty read));
- + съгласуваността на съвместното изпълнение е висока, но не се поддържа съгласуваност на данните.

НИВА НА ИЗОЛАЦИЯ НА ТРАНСАКЦИИТЕ – ПРИМЕР

	Стойност	
Трансакция 1	на Stock	Трансакция 2
SELECT Stock		
FROM Products	100	
WHERE ProductID = 87		
UPDATE Products		
SET Stock = Stock - 10		
WHERE ProductID = 87	90	
	1111111111111	SELECT Stock
	/ / / / / / / / / / / / / / / / / / / /	FROM Products
		WHERE ProductID = 87
ROLLBACK TRANSACTION	100	

нива на изолация на трансакциите (3)

* SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL **READ**

COMMITTED

- + допуска се, ако една заявка бъде изпълнена няколко пъти, тя всеки път да връща различни резултати, но само когато едновременните трансакции са били потвърдени;
- + конекцията, четяща данните, трябва да изчака, докато трансакцията по обновяване на данните приключи;
- постига се по-висока съгласуваност на данните, тъй като непотвърдените данни не се виждат от други потребители, но съгласуваността на съвместното изпълнение е понижена.

НИВА НА ИЗОЛАЦИЯ НА ТРАНСАКЦИИТЕ - ПРИМЕР (2)

	Стойност	
Трансакция 1	на Stock	Трансакция 2
		SELECT Stock
	100	FROM Products
		WHERE ProductID = 87
UPDATE Products		
SET Stock = Stock - 10		
WHERE ProductID = 87		
COMMIT TRANSACTION	90	
<i>(66666666666666</i>	///////////////////////////////////////	SELECT Stock
		FROM Products
		WHERE ProductID = 87
	90	

нива на изолация на трансакциите (4)

* SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL

REPEATABLE READ

- + допуска се появяване на нови редове, които удовлетворяват условието на заявката, т.е. така наречените фантоми (phantom insert);
- + във всички останали случи се гарантира, че ако дадена заявка бъде изпълнена повторно, данните няма да са се променили.

НИВА НА ИЗОЛАЦИЯ НА ТРАНСАКЦИИТЕ – ПРИМЕР (3)

Трансакция 1	Трансакция 2
	SELECT SUM (quantity)
	FROM SaleDetails
	WHERE ProductID = 87
INSERT INTO SaleDetails	
(SaleID, ProductID, Quantity, Price)	
VALUES (23, 87, 15.500, 5.90)	
COMMIT TRANSACTION	
	SELECT SUM(quantity)
	FROM SaleDetails
	WHERE ProductID = 87

Цветанка Георгиева Бази от данни <u>15</u>

НИВА НА ИЗОЛАЦИЯ НА ТРАНСАКЦИИТЕ (5)

* SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL

SERIALIZABLE

- + гарантира се, че ако дадена заявка бъде изпълнена отново, междувременно няма да са добавени редове, т.е. няма да се появят фантоми;
- + изпълняването на трансакции по едно и също време е еквивалентно на изпълняването им последователно без значение от реда им;
- + съгласуваността на съвместното изпълнение е значително намалена, тъй като втората конекция трябва да изчака, докато първата приключи трансакцията напълно, но съгласуваността на данните е висока.

ВЛОЖЕНИ БЛОКОВЕ ТРАНСАКЦИИ

- ★ Блокове, започващи с BEGIN TRANSACTION и
 завършващи с COMMIT TRANSACTION или
 ROLLBACK TRANSACTION, могат да бъдат влагани
 един в друг.
 - + ROLLBACK TRANSACTION превърта назад всички нива на трансакцията, а не само нейния найвътрешен блок;
 - + COMMIT TRANSACTION
 - потвърждава всички нива на трансакцията, ако конструкцията съответства на най-външния блок;
 - * в противен случай не прави нищо за потвърждаване на трансакцията.

ВЛОЖЕНИ БЛОКОВЕ ТРАНСАКЦИИ (2)

- * @@TRANCOUNT
 - + системна функция, връщаща дълбочината на вложените BEGIN TRANSACTION блокове:
 - има стойност О, ако няма нито една активна трансакция;
 - ×BEGIN TRANSACTION увеличава с единица;
 - × COMMIT TRANSACTION намалява с единица;
 - *ROLLBACK TRANSACTION превърта назад цялата трансакция и установява @@TRANCOUNT на 0.

ВЛОЖЕНИ БЛОКОВЕ ТРАНСАКЦИИ – ПРИМЕР

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntature O.
BEGIN TRANSACTION A

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntation e 1.

-- изпълняват се конструкции за модифициране на данни BEGIN TRANSACTION B

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatur e 2.

- -- изпълняват се конструкции за модифициране на данни ROLLBACK TRANSACTION В
- /* Неуспешна конструкция с грешка 6401: Cannot roll back B. No transaction or savepoint of that name was found. */

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatht e 2.

-- изпълняват се конструкции за модифициране на данни ROLLBACK TRANSACTION A -- тази конструкция е успешна SELECT @@TRANCOUNT -- Резултатът е О.

ВЛОЖЕНИ БЛОКОВЕ ТРАНСАКЦИИ – ПРИМЕР (2)

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntature O.
BEGIN TRANSACTION A

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntation e 1.

-- изпълняват се конструкции за модифициране на данни BEGIN TRANSACTION В

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntation e 2.

- -- изпълняват се конструкции за модифициране на данни ROLLBACK TRANSACTION -- прекратява трансакцията SELECT @@TRANCOUNT -- Резултатът е О.
- -- изпълняват се конструкции за модифициране на данни ROLLBACK TRANSACTION
- /* Неуспешна конструкция с грешка 3903: The ROLLBACK TRANSACTION request has no corresponding BEGIN TRANSACTION.

 */

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatur e O.

ВЛОЖЕНИ БЛОКОВЕ ТРАНСАКЦИИ – ПРИМЕР (3)

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntation e O.
BEGIN TRANSACTION A

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatur e 1.

-- изпълняват се конструкции за модифициране на данни BEGIN TRANSACTION В

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatur e 2.

- -- изпълняват се конструкции за модифициране на данни COMMIT TRANSACTION В
- /* Не потвърждава трансакцията, но намалява стойността на @@TRANCOUNT. */

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatur e 1.

- -- изпълняват се конструкции за модифициране на данни COMMIT TRANSACTION A
- -- Потвърждава промените и затваря трансакциите. SELECT @@TRANCOUNT -- Резултатът е О.

ТОЧКИ НА ЗАПИСВАНЕ В ТРАНСАКЦИИТЕ

- **х Точка на записване** (savepoint)
 - + точка, до която модификациите в трансакцията могат да бъдат отменени;
 - + не е възможно да бъде използвана за потвърждаване на някакви промени в базата от данни;
 - + SAVE TRANSACTION savepoint_name конструкция за добавяне на точки на записване в SQL Server.

ТОЧКИ НА ЗАПИСВАНЕ В ТРАНСАКЦИИТЕ - ПРИМЕР

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntath e O.

BEGIN TRANSACTION A

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatur e 1.

изпълняват се конструкции за модифициране на данни

SAVE TRANSACTION B

SELECT @@TRANCOUNT /* Резултатът е 1, тъй като функцията не се влияе от точката на записване. */

-- изпълняват се конструкции за модифициране на данни

ROLLBACK TRANSACTION B

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntatur e 1.

- /* Последният ROLLBACK засяга само точката на записване, а не трансакцията. */
- -- изпълняват се конструкции за модифициране на данни ROLLBACK TRANSACTION A
- /* успешно превъртане на трансакцията, отхвърляне на промените и затваряне на трансакциите */

SELECT @@TRANCOUNT -- Pesyntation e O.

Цветанка Георгиева Бази от данни

ЗАДАЧИ

★ 1. Да се напише следния код за проверка за грешки в трансакциите, но с използване на конструкцията TRY...CATCH вместо оператора GOTO.

BEGIN TRANSACTION

```
INSERT INTO Sales (CustomerID, EmployeeID, SaleDate)
VALUES (1, 1, GETDATE())
IF @@ERROR <> 0 GOTO error
INSERT INTO SaleDetails (SaleID, ProductID, Price, Quantity)
VALUES (@@IDENTITY, 18, 6, 10)
IF @@ERROR <> 0 GOTO error
UPDATE Products
   SET Stock = Stock - 10
WHERE ProductID = 18
IF @@ERROR <> 0 GOTO error
COMMIT TRANSACTION
GOTO Finish
error:
ROLLBACK TRANSACTION
Finish:
GO
SELECT * FROM Products WHERE ProductID = 18
```

24

2. Да се определи резултата от изпълнението на следния код, при условие че съществува продукт с идентификатор 1, но не съществува продукт с идентификатор 2000:

DECLARE @Ident int

BEGIN TRANSACTION

INSERT INTO Sales (CustomerID, EmployeeID, SaleDate)
VALUES (1, 1, DATEADD(day, -1, GETDATE()))
SET @Ident = @@IDENTITY

SAVE TRANSACTION ProductA

INSERT INTO SaleDetails (SaleID, ProductID, Price, Quantity)
VALUES (@Ident, 2000, 50, 25)

IF @@ERROR <> 0 ROLLBACK TRANSACTION ProductA

SAVE TRANSACTION ProductB

INSERT INTO SaleDetails (SaleID, ProductID, Price, Quantity) VALUES (@Ident, 1, 15.50, 2)

IF @@ERROR <> 0 ROLLBACK TRANSACTION ProductB

COMMIT TRANSACTION

SELECT SUM(Price*Quantity) AS Total FROM SaleDetails WHERE SaleID = @Ident

GO Цветанка Георгиева



Цветанка Георгиева-Трифонова, 2017

Някои права запазени.

Презентацията е достъпна под лиценз Creative Commons,

Признание-Некомерсиално-Без производни,

https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/legalcode