# SYSTEMY BAZ DANYCH

**SQL** 

TEMAT 25-08: Poziomy izolowania transakcji.

Autor dokumentu: Wojciech Galiński sobota, 19 września 2015 r. 351203 Technik informatyk

ŹRÓDŁA WIEDZY:

https://dev.mysql.com/doc/refman/5.0/en/innodb-transaction-model.html,

http://webmaster.helion.pl/index.php/kurs-mysql.



## Zagadnienia obowiązkowe

- Sytuacje niepożądane podczas transakcyjnego przetwarzania danych wynikające z izolowania danych na różnym poziomie – wyróżniamy:
  - *utrata aktualizacji* (ang. lost update) <u>jednoczesne modyfikowanie tych samych danych</u> poprzez różnych użytkowników i utrata jednej z modyfikacji (do takiej sytuacji nie dojdzie, gdy użytkownicy modyfikują te same dane jeden po drugim);
  - brudne odczyty (ang. dirty read) możliwość odczytu zmodyfikowanych, lecz niezatwierdzonych danych – zmiany mogą zostać jeszcze anulowane (do takiej sytuacji nie dojdzie, gdy użytkownik modyfikujący dane pracuje na kopii danych albo zablokujemy innym możliwość odczytu modyfikowanych danych);
  - niepowtarzalne odczyty (ang. non-repeatable reads) wielokrotne odczytanie tych samych danych w ramach jednej transakcji może zwrócić <u>różne wyniki</u> (do takiej sytuacji nie dojdzie, gdy blokada współdzielona zostanie zdjęta dopiero po zakończeniu transakcji, zamiast już po zakończeniu odczytu danych);
  - odczyty widma (ang. phantom reads) wielokrotne odczytanie tych samych danych w ramach jednej transakcji może zwrócić w wyniku <u>różną ilość rekordów</u> (do takiej sytuacji nie dojdzie, gdy blokada współdzielona zostanie zastosowana do całych tabel, z których pochodzą przetwarzane dane i zostanie zdjęta dopiero po zakończeniu transakcji, zamiast już po zakończeniu odczytu danych).
- 2. Poziom izolowania transakcji to zbiór zasad, zgodnie z którymi realizowana jest zasada izolacji transakcji. Oznacza to, że sposób blokowania danych odczytywanych i modyfikowanych w tabelach opartych o silnik obsługujące transakcje (np. "InnoDB" w "MySQL") zależny jest od poziomu izolowania transakcji. Poniższa instrukcja wyświetla bieżący poziom izolowania transakcji:

SELECT @@GLOBAL.tx\_isolation AS 'Globalnie', @@tx\_isolation AS 'Ta sesja';

3. **Zmiana poziomu izolowania transakcji** – czynność tą umożliwia poniższa instrukcja:

**SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL** poziom\_izolowania\_transakcji;

Zmianę domyślnego poziomu izolowania transakcji w całym systemie umożliwia instrukcja:

**SET GLOBAL TRANSACTION ISOLATION LEVEL** poziom\_izolowania\_transakcji;

Powyższa instrukcja działa jedynie na przyszłe sesje – nie ma wpływu na te już rozpoczęte.

4. **Poziomy izolowania transakcji w języku SQL** – do przykładów w niniejszym punkcie potrzebne będzie wykonanie poniższych instrukcji:

```
USE test;
CREATE TABLE tab ( id INT PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT, k1 VARCHAR(20), k2 FLOAT )
ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
INSERT INTO tab (k1) VALUES ('aaa'), ('bbb'), ('ccc');
```

Wyróżniamy następujące poziomy izolowania transakcji:

tryb odczytu niezatwierdzonego – (ang. Read Uncommitted) ustawiamy go za pomocą instrukcji:

SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED;

WYELIMINOWANE SYTUACJE NIEPOŻĄDANE	WYSTĘPUJĄCE SYTUACJE NIEPOŻĄDANE
utrata aktualizacji	brudne odczyty, niepowtarzalne odczyty, odczyty widma

PRZYKŁAD:

	SESJA 1	SESJA 2
KROK 1	SELECT @@GLOBAL.tx_isolation AS 'Globalnie',	, @@tx_isolation AS 'Ta sesja';
KROK 2	SELECT * FROM tab; START TRANSACTION; UPDATE tab SET k2=11 WHERE id=1; SELECT * FROM tab;	SELECT @@GLOBAL.tx_isolation AS 'Globalnie',
KROK 3		SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED; SELECT * FROM tab;
KROK 4	ROLLBACK;	
KROK 5		SELECT * FROM tab;

• *tryb odczytu zatwierdzonego* – (ang. Read Committed) odczyt danych wymaga założenia blokady współdzielonej. Ustawiamy go za pomocą instrukcji:

SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED;

WYELIMINOWANE SYTUACJE NIEPOŻĄDANE	WYSTĘPUJĄCE SYTUACJE NIEPOŻĄDANE
utrata aktualizacji, brudne odczyty	niepowtarzalne odczyty, odczyty widma

#### PRZYKŁAD:

	SESJA 1	SESJA 2
KROK 1	START TRANSACTION; SELECT COUNT(k1) FROM tab WHERE k2 IS NULL;	SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED;
KROK 2		START TRANSACTION; UPDATE tab SET k2=1 WHERE id=1;
KROK 3	SELECT COUNT(*) FROM tab WHERE k2 IS NULL;	
KROK 4		COMMIT;
KROK 5	SELECT COUNT(*) FROM tab WHERE k2 IS NULL; ROLLBACK;	

 tryb powtarzalnego odczytu – (ang. Repeatable Read – domyślny w MySQL 5.5) blokady odczytu utrzymywane są do końca trwania sesji. Ustawiamy go za pomocą instrukcji:

SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ;

WYELIMINOWANE SYTUACJE NIEPOŻĄDANE	WYSTĘPUJĄCE SYTUACJE NIEPOŻĄDANE	
utrata aktualizacji, brudne odczyty, niepowtarzalne odczyty	odczyty widma	

PRZYKŁAD: znajduje się w punkcie 3 poprzedniego tematu.

• *tryb szeregowania* – (ang. Serializable) podczas dostępu do pojedynczego rekordu tabeli zakładana jest blokada zapisu na całą tabelę. Ustawiamy go za pomocą instrukcji:

SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;

WYELIMINOWANE SYTUACJE NIEPOŻĄDANE	<b>BRAK SYTUACJI</b>
utrata aktualizacji, brudne odczyty, niepowtarzalne odczyty, odczyty widma	NIEPOŻĄDANYCH

#### PRZYKŁAD:

	SESJA 1	SESJA 2
KROK 1	SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE; START TRANSACTION; SELECT * FROM tab;	
KROK 2		START TRANSACTION; SELECT * FROM tab; UPDATE tab SET k2=3 WHERE id=3;
KROK 3	COMMIT;	
KROK 4		COMMIT;

## Pytania kontrolne

- 1. Jakie są sytuacje niepożądane podczas transakcyjnego przetwarzania danych?
- Co to jest poziom izolowania transakcji? Jakie znasz poziomy izolowania transakcji?

### Zadania

1. Wykonaj przykłady z punktu 4. Na początku każdego ćwiczenia sprawdzaj, na jakim poziomie izolowane są transakcje w bieżącej sesji (realizowane jest to w pierwszym przykładzie dla trybu odczytu niezatwierdzonego).