# МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ ОДЕСЬКИЙ НАЦІОНАЛЬНИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ ІНСТИТУТ КОМП'ЮТЕРНИХ СИСТЕМ КАФЕДРА ІНФОРМАЦІЙНИХ СИСТЕМ

Лабораторна робота №10 з дисципліни "Операційні системи"

Тема «Керування процесами-транзакціями в базах даних. Частина 2»

Виконав:

Голованчук Н.Ю.

Перевірили:

Блажко О.А

Дрозд М.О.

#### Олеса 2021

**Мета роботи:** дослідити поведінку процесів-транзакцій в базах даних та засоби керуванням ними через механізм блокування з використанням сучасних систем керування базами даних.

#### Хід роботи:

- 1. Перелік завдань до лабораторної роботи
- 2. Результатами виконання пунктів завдань
- 3. Висновки

#### Перелік завдань до лабораторної роботи:

#### Завдання 1. Аналіз роботи багато версійного протоколу

Підготуйте чотири транзакції за прикладом з рисунку 2:

- Т1 отримання номеру транзакції, внесення нового рядка в таблицю та перегляд вмісту таблиці;
- Т2 постійний перегляд вмісту таблиці
- T3 видалення рядку з наступною відміною цієї операції;
- T4 зміна значення однієї з колонок рядка.

В операцію читання рядка таблиці додайте системні колонки хтіп, хтах. На кожному кроці виконання транзакції переглядайте значення колонок хтіп, хтах. та зробіть відповідні висновки.

## Завдання 2. Аналіз стану транзакцій на різних рівнях багаторівневого блокування

Виконайте послідовно в двох терміналах наступні комбінації блокувань таблиці:

IX-IS, SIX-IX, SIX-IS. Надайте висновки про сумісність блокувань.

Для кожної комбінації блокувань перед завершенням 1-ї транзакції (яка розпочалася раніше) в додатковому терміналі через команду psql отримайте данні про стан транзакцій (таблиця pg locs).

### Завдання 3. Керування квазіпаралельним виконанням транзакцій на різних рівнях ізоляції транзакцій

Підготуйте транзакції, які було створено у завданні 3.1 рішення попередньої лабораторної роботи, а саме, створіть дві транзакції, кожна з яких повинна включати такі операції:

- операція читання першого рядку таблиці;
- операція редагування однієї із змінних таблиці в першому рядку;
- повторна операція читання першого рядку таблиці;
- операція фіксації всіх змін.
  - 1.1 Виконайте роботу транзакцій при умові їх роботи на рівні ізоляції READ COMMITED. Проаналізуйте реакцію СКБД на операцію UPDATE 2-ї транзакції (яка виконується пізніше) та дайте свої висновки.
- 1.2 Повторіть роботу транзакцій при умові їх роботи на рівні ізоляції REPEATABLE READ. Проаналізуйте реакцію СКБД на операцію UPDATE 2 ї транзакції (яка виконується пізніше) та дайте свої висновки.

1.3 Повторіть роботу транзакцій при умові їх роботи на рівні ізоляції SERIALIZABLE. Проаналізуйте реакцію СКБД на операцію UPDATE 2-ї транзакції (яка виконується пізніше) та дайте свої висновки.

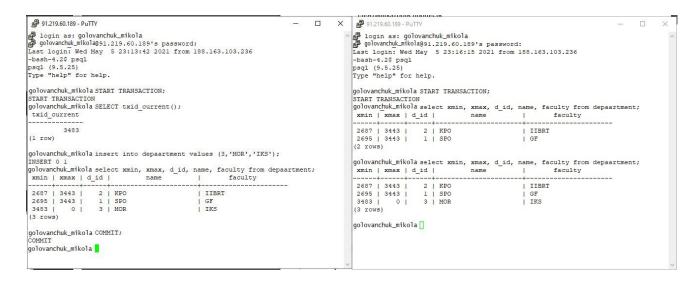
Завдання 4. Керування квазіпаралельним виконанням транзакцій при наявності тупикових ситуацій.

- 4.1 Виконайте модифікацію транзакцій так, щоб вони призводили до тупикової ситуації.
- 4.2 Виконайте дві модифіковані транзакції. Проаналізуйте реакцію СКБД на операцію UPDATE 2-ї транзакції (яка виконується пізніше) та яка призвела до тупику. Дайте свої висновки з урахуванням:
- ідентифікаторів процесів
- номерів транзакцій.

Результати виконання завдань:

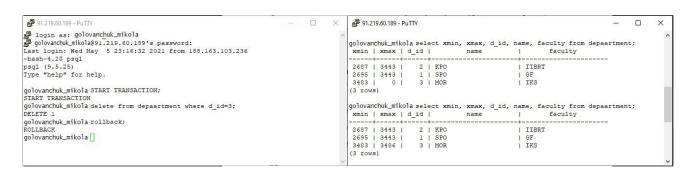
Завдання 1. Аналіз роботи багато версійного протоколу Транзакції

1 ma 2:



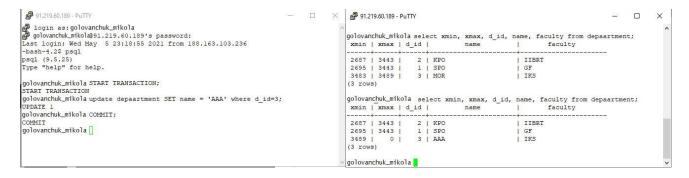
Поки зміни у 1 транзакції не зафіксовано, транзакція 2 не реагує на зміни, виконані в 1 транзакції. Після фіксації змін у 1 транзакції, 2 транзакція може обробляти змінену інформацію. Як підсумок, ми бачимо, що у таблицю додається новий рядок, з хтіп = 3483, хтах = 0.

#### Транзакції 3 та 2:



Ми бачимо, що після видалення 3 рядку та відміни операції хтах рядку набуває значення 3486. Це означає, що над 3 рядком здійснювалася операція під номером 3486.

#### Транзакції 4 та 2:



Значення хтах Зрядку, над яким виконувалась операція, змінилось на 3489, після фіксації цих змін хтіп перейняло значення 3489, а хтах = 0, яке показує, що поточне значення було створено транзакцією з номером 3489, але поки немає нових версії, створених іншими транзакціями.

# Завдання 2. Аналіз стану транзакцій на різних рівнях багаторівневого блокування

Комбінації блокувань IX-IS:

```
@ 91,219,60,189 - PuTTY
                                                                                                                                                    @ 91.219.60.189 - PuTTY
golovanchuk_mikola991.219.60.189's password:
                                                                                                                                                  login as: golovanchuk_mikola
golovanchuk_mikola991.219.60.189's password:
Last login: Thu May 6 01:45:28 2021 from 188.163.103.236
-bash-4.20 psq1
psq1 (9.5.25)
Type "help" for help.
Last login: Thu May

-bash-4.2$ psql

psql (9.5.25)

Type "help" for help.
                                    6 00:35:57 2021 from 188.163.103.236
golovanchuk_mikola START TRANSACTION;
                                                                                                                                                   golovanchuk_mikola START TRANSACTION;
START TRANSACTION
golovanchuk_mikolalock table depaartment in row exclusive mode;
                                                                                                                                                  golovanchuk_mikola lock table depaartment in row share mode;
LOCK TABLE
LOCK TABLE
golovanchuk_mikola select relation,locktype,virtualtransaction,pid,mode,granted fr
om pg_locks where locktype = 'relation';
relation | locktype | virtualtransaction | pid | mode | granted
                                                                                                                                                   golovanchuk_mikola COMMIT;
COMMIT
golovanchuk_mikola
      16837 | relation | 7/25115

11673 | relation | 6/85231

16837 | relation | 6/85231

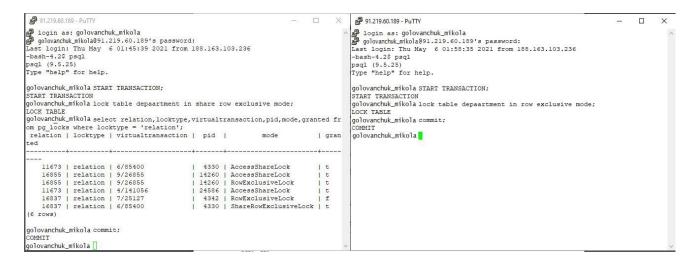
16835 | relation | 9/26855

16835 | relation | 9/26855

11673 | relation | 4/141056
                                                                           | 2388 | RowShareLock
| 2345 | AccessShareLock
                                                                                2345 | RowExclusiveLock | t
                                                                         | 14260 | AccessShareLock
                                                                          | 14260 | RowExclusiveLock |
| 24586 | AccessShareLock |
golovanchuk_mikola COMMIT;
```

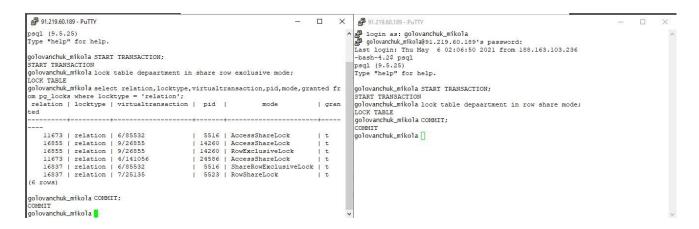
Блокування IX та IS сумісні. Підтвердження цьому можна знати в таблиці pg\_locs, оскільки стан блокування для процесу 2388 дорівнює t - операцію блокування виконано;

#### Комбінації блокувань SIX-IS:



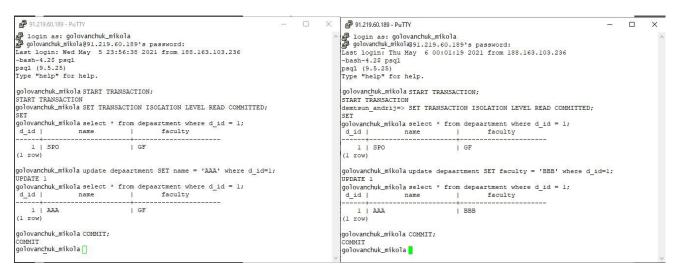
Блокування SIX та IX не сумісні. Підтвердження цьому можна знати в таблиці pg\_locs, оскільки стан блокування для процесу 4342 дорівнює f - операція блокування чекає через несумісність з іншими вже виконаними операціями блокування.

#### Комбінації блокувань SIX-IS:



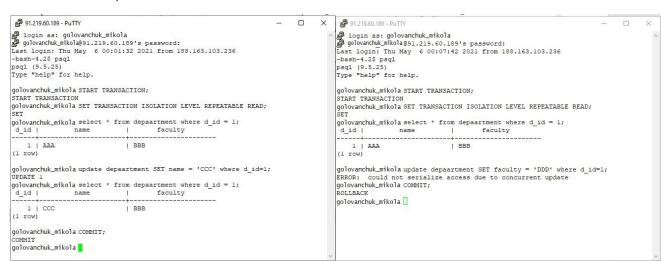
Блокування SIX та IS сумісні. Підтвердження цьому можна знати в таблиці  $pg\_locs$ , оскільки стан блокування для процесу 5523 дорівнює t - операцію блокування виконано;

# Завдання 3. Керування квазіпаралельним виконанням транзакцій на різних рівнях ізоляції транзакцій *Рівень ізоляції READ COMMITED*:



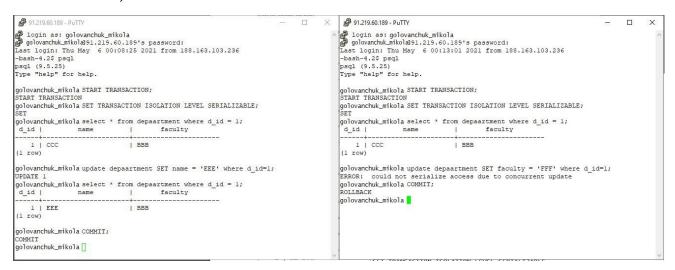
Виконуючи операцію UPDATE 2-ї транзакції, транзакція переходить в режим очікування.. Тільки після того, як 1-ша транзакція виконає операцію COMMIT, 2-га транзакція побачить зміни

#### Рівнень ізоляції REPEATABLE READ:



Виконуючи операцію UPDATE 2-ї транзакції, транзакція переходить в режим очікування, після завершення 1-ї транзакції повідомляє про помилку та завершує транзакцію без зміни даних. Це через те, що 2-га транзакція не побачить зміни, яка виконала 1-ша транзакція навіть після виконання операції СОММІТ.

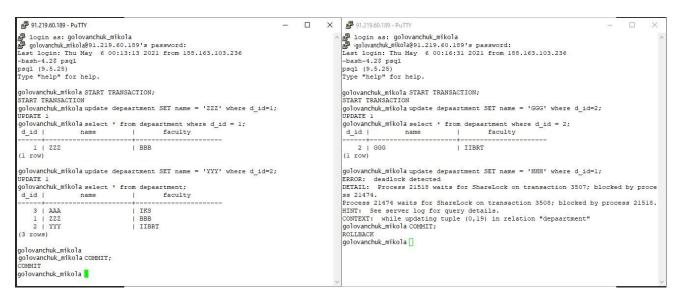
#### Рівнень ізоляції SERIALIZABLE:



Можемо помітити, що після виконання операції UPDATE у 2-ій транзакції, транзакцію буде переведено в режим очікування, а вже після завершення 1-ї транзакції, ми отримаємо повідомлення про помилку, при цьому Т2 буде завершена без змін. Це через те, що на такому рівні ізоляції заборонено виконувати паралельно зміни одних даних.

### Завдання 4. Керування квазіпаралельним виконанням транзакцій при наявності тупикових ситуацій.

Виконаємо модифікацію транзакцій так, щоб вони призводили до тупикової ситуації.



При виконанні операції UPDATE 2-ї транзакції, було отримано повідомлення про помилку, через виникнення тупикової ситуації. СКБД примусово скасувала 2-гу транзакцію, команда якої привела до тупикової ситуації, а 1 шу транзакція зберегла.

**Висновок:** Під час виконання лабораторної роботи було досліджено поведінку процесів-транзакцій в базах даних та засоби керуванням ними через механізм блокування з використанням сучасних систем керування базами даних. Найскладнішим було завдання з аналізу роботи багато версійного протоколу.