

НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ імені Ігоря Сікорського»

ФАКУЛЬТЕТ ПРИКЛАДНОЇ МАТЕМАТИКИ

Кафедра системного програмування та спеціалізованих комп'ютерних систем

Лабораторна робота №3

з дисципліни **Бази даних і засоби управління** на тему: "Засоби оптимізації роботи СУБД PostgreSQL"

Виконала:

студентка III курсу

групи КВ-94

Романенко М. В.

Перевірив:

Петрашенко А. В.

 $Mетою pоботи \in здобуття практичних навичок використання засобів оптимізації СУБД PostgreSQL.$

Завдання роботи полягає у наступному:

- 1. Перетворити модуль "Модель" з шаблону MVC лабораторної роботи №2 у вигляд об'єктно-реляційної проекції (ORM).
- 2. Створити та проаналізувати різні типи індексів у PostgreSQL.
- 3. Розробити тригер бази даних PostgreSQL.
- 4. Навести приклади та проаналізувати рівні ізоляції транзакцій у PostgreSQL.

21	Btree, Hash	before delete, update
----	-------------	-----------------------

Посилання на репозиторій у GitHub з вихідним кодом програми та звітом:

https://github.com/marromanenko/data-base-course/tree/main/LAB3

Завдання №1

Обрана предметна галузь передбачає отримання інформації про користувачів деякої соціальної мережі, про їхні пости та коментарі під ними.

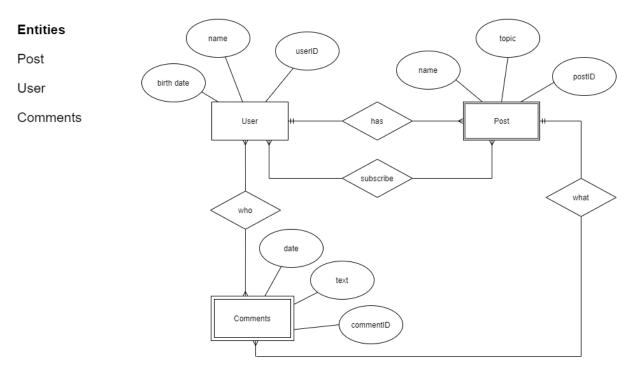


Рис. 1. ER-діаграма, побудована за нотацією "Пташиної лапки"

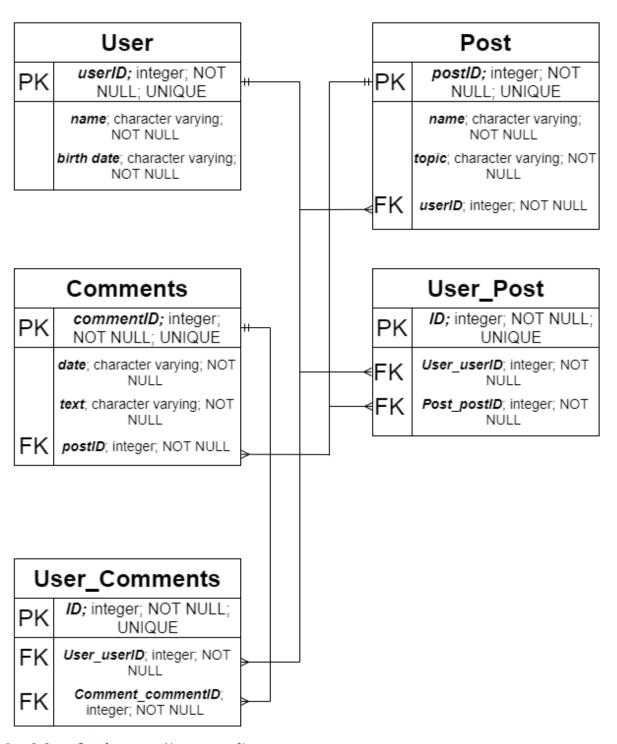


Рис. 2. Схема бази даних у графічному вигляді

Таблиці бази даних у середовищі PgAdmin4

```
-- Table: public.User
-- DROP TABLE public."User";
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public. "User"
    "userID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"User_userID_seq"'::regclass),
    name character varying COLLATE pg_catalog."default",
    birth_date date,
    CONSTRAINT "User_pkey" PRIMARY KEY ("userID")
)
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public. "User"
    OWNER to postgres;
-- Table: public.Post
-- DROP TABLE public. "Post";
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public. "Post"
(
    "postID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"Post_postID_seq"'::regclass),
    namepost character varying COLLATE pg_catalog."default",
    topic character varying COLLATE pg_catalog."default",
    "userID" integer,
    CONSTRAINT "Post_pkey" PRIMARY KEY ("postID"),
    CONSTRAINT "Post_userID_fkey" FOREIGN KEY ("userID")
        REFERENCES public. "User" ("userID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION
)
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public. "Post"
    OWNER to postgres;
```

```
-- Table: public.Comments
-- DROP TABLE public."Comments";
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public. "Comments"
    "commentID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"Comments_commentID_seq"'::regclass),
    date date,
    text character varying COLLATE pg_catalog."default",
    "postID" integer,
    CONSTRAINT "Comments_pkey" PRIMARY KEY ("commentID"),
    CONSTRAINT "Comments_postID_fkey" FOREIGN KEY ("postID")
        REFERENCES public. "Post" ("postID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public. "Comments"
    OWNER to postgres;
-- Table: public.User_Comments
-- DROP TABLE public."User_Comments";
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public. "User_Comments"
    "User_userID" integer NOT NULL,
    "Comments_commentID" integer NOT NULL,
    CONSTRAINT "User_Comments_pkey" PRIMARY KEY ("User_userID", "Comments_commentID"),
    CONSTRAINT "User_Comments_Comments_commentID_fkey" FOREIGN KEY ("Comments_commentID")
        REFERENCES public. "Comments" ("commentID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION,
    CONSTRAINT "User_Comments_User_userID_fkey" FOREIGN KEY ("User_userID")
        REFERENCES public. "User" ("userID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION
)
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public. "User_Comments"
    OWNER to postgres;
```

```
-- Table: public.User_Post
-- DROP TABLE public. "User_Post";
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public."User_Post"
    "User_userID" integer NOT NULL,
    "Post_postID" integer NOT NULL,
    CONSTRAINT "User_Post_pkey" PRIMARY KEY ("User_userID", "Post_postID"),
    CONSTRAINT "User_Post_Post_postID_fkey" FOREIGN KEY ("Post_postID")
        REFERENCES public. "Post" ("postID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION,
    CONSTRAINT "User_Post_User_userID_fkey" FOREIGN KEY ("User_userID")
        REFERENCES public. "User" ("userID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION
)
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public. "User_Post"
    OWNER to postgres;
```

Класи ORM у реалізованому модулі Model

```
self.birth date)
class Post(Base):
       self.userID = userID
class Comments(Base):
```

Запити у вигляді ORM

Продемонструємо вставку, виучення, редагування даних на прикладі таблиці Product

Початковий стан:

Видалення запису:

```
Main menu
           0 => Show one table
           1 => Show all table
           2 => Insert data
           3 => Delete data
           4 => Update data
           5 => Select data
           6 => Randomize data
           7 => Exit
Make your choice => 3
           1 => User
           2 => Post
           3 => Comments
Choose table number => 1
Attribute to delete User ID = 4
Continue deletion? 1 - Yes; 2 - No =>2
```

Вставка запису:

```
Make your choice => 2

1 => User
2 => Post
3 => Comments

Choose table number => 1

Name = Sasha
Birth date = 2002-08-17

User ID = 4

Continue insertion? 1 - Yes; 2 - No =>
```

Редагування запису:

```
Make your choice => 4

1 => User
2 => Post
3 => Comments

Choose table number => 1
Attribute to update(where) User ID = 4
New name = Yarostava
New birth date = 2000-01-01
Continue updation? 1 - Yes; 2 - No =>
```

Завдання №2

BTree

Індекс ВТгее призначений для даних, які можна відсортувати. Іншими словами, для типу даних мають бути визначені оператори «більше», «більше або дорівнює», «менше», «менше або дорівнює» та «дорівнює». Пошук починається з кореня вузла, і потрібно визначити, по якому з дочірніх вузлів спускатися. Знаючи ключи в корені, можна зрозуміти діапазони значень в дочірніх вузлах. Процедура повторюється до тих пір, поки не буде знайдено вузол, з якого можна отримати необхідні дані.

SQL запити

Створення таблиці БД:

```
DROP TABLE IF EXISTS "btree_test";

CREATE TABLE "btree_test"("id" bigserial PRIMARY KEY, "time" timestamp);

INSERT INTO "btree_test"("time") SELECT (timestamp '2021-01-01' + random()*(timestamp '2020-01-01'-timestamp '2022-01-01')) FROM

(VALUES('qwertyuiopasdfghjklzxcvbnmQWERTYUIOPASDFGHJKLZXCVBNM')) as symbols(characters), generate_series(1, 1000000) as q;
```

Запити для тестування:

Було протестовано 4 запити: 1 – виведення записів, ідентифікатор яких кратний 2; 2 - виведення записів, у яких час більше або дорівнює 2019-10-01; 3 -

виведення середнього значення ідентифікаторів записів, у яких час знаходиться в проміжку між 2019-10-01 та 2021-12-7; 4 - виведення суми ідентифікаторів, а також максимального ідентифікатора записів, у яких час знаходиться в промяжку між 2020-05-05 та 2021-05-05, сортування за кратними 2 ідентифікаторами.

```
SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "id" % 2 = 0;

SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001';

SELECT AVG("id") FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001' AND "time" <= '20211207';

SELECT SUM("id"), MAX("id") FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20200505' AND "time" <= '20210505' GROUP BY "id"%2;

Cmbopehha ihdekcy:

DROP INDEX IF EXISTS "btree_index";

CREATE INDEX "btree_time_index" ON "btree_test" ("id");
```

Результати виконання запитів

Запити вводились у psql.exe.

Запити без індексування:

```
SQL Shell (psql)
                                                                              X
btree test=# \timing on
Секундомер включён.
btree_test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "id" % 2 = 0;
 count
 500000
(1 ёЄЁюър)
Время: 103,035 мс
btree_test=#
SOL Shell (psgl)
                                                                                  П
otree_test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001';
count
626506
(1 ёЄЁюър)
Время: 101,763 мс
.
otree_test=# SELECT AVG("id") FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001' AND "time" <= '20211207';
500229.165262583279
(1 ёЄЁюър)
Время: 121,145 мс
btree_test=#
```

Час виконання запитів

Операція 1	Операція 2	Операція 3	Операція 4
103,035 мс	101,763 мс	121,145	210,172 мс

Запити з індексуванням:

```
SQL Shell (psql)
                                                                                                Х
btree_test=# CREATE INDEX "btree_time_index" ON "btree_test" ("id");
CREATE INDEX
Время: 901,514 мс
Выбрать SQL Shell (psql)
                                                                                                          otree_test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "id" % 2 = 0;
500000
(1 ёЄЁюър)
otree_test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001';
count
(1 ёЄЁюър)
Время: 94,006 мс
 SQL Shell (psql)
btree_test=# SELECT AVG("id") FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001' AND "time" <= '20211207';
         avg
 500229.165262583279
(1 ёЄЁюър)
Время: 121,022 мс
btree_test=# _
SQL Shell (psql)
                                                                                                                   ×
btree_test=# SELECT SUM("id"), MAX("id") FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20200505' AND "time" <= '20210505' GROUP BY "id"%2;
    sum
82273546660 | 999998
82648086755 | 999991
(2 ёЄЁюъш)
Время: 208,870 мс
btree_test=#
```

Час виконання запитів

Операція 1	Операція 2	Операція 3	Операція 4
95,780 мс	94,006 мс	121,022	208,870 мс

Як бачимо з результатів, за допомогою використання індексу ВТгее виконання операцій майже не змінилося. Це пов'язано з тим, що основний недолік В-дерев полягає у відсутності для них ефективних засобів вибірки даних (тобто методу обходу дерева), упорядкованих за якістю, відмінною від обраного ключа. Цей індекс рекомендовано використовувати саме для операцій пошуку с порівнянням (нерівностями), що і було продемонстровано в запитах.

Hash

Хеш-індекси в PostgreSQL використовують форму структури даних хеш-таблиці (використовують хеш-функцію). Хеш-коди поділені на обмежену кількість комірок. Коли до індексу додається нове значення, PostgreSQL застосовує хешфункцію до значення і поміщає хеш-код і вказівник на кортеж у відповідну комірку. Коли відбувається запит за допомогою індексу хешування, PostgreSQL бере значення індексу і застосовує хеш-функцію, щоб визначити, яка комірка може містити потрібні дані.

SQL запити

```
Створення таблиці БД:
DROP TABLE IF EXISTS "hash_test";
CREATE TABLE "hash_test"("id" bigserial PRIMARY KEY, "time" timestamp);
INSERT INTO "hash_test"("time") SELECT (timestamp '2021-01-01' + random() * (timestamp
'2020-01-01' - timestamp '2022-01-01')) FROM
(VALUES('qwertyuiopasdfghjklzxcvbnmQWERTYUIOPASDFGHJKLZXCVBNM')) as symbols(characters),
generate_series(1, 1000000) as q;
Запити для тестування:
SELECT COUNT(*) FROM "hash_test" WHERE "id" % 2 = 0;
SELECT COUNT(*) FROM "hash_test" WHERE "time" >= '20191001';
SELECT AVG("id") FROM "hash_test" WHERE "time" >= '20191001' AND "time" <= '20211207';</pre>
SELECT SUM("id"), MAX("id") FROM "hash_test" WHERE "time" >= '20200505' AND "time" <=
'20210505' GROUP BY "id" % 2;
Створення індексу:
DROP TABLE IF EXISTS "hash_test";
CREATE INDEX "time_hash_index" ON "hash_test" USING hash("id");
```

Результати виконання запитів

Запити без індексування:

```
SQL Shell (psql)
                                                                                         Х
btree_test=# \timing on
Секундомер включён.
btree_test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "id" % 2 = 0;
 count
 500000
(1 ёЄЁюър)
Время: 103,035 мс
btree_test=#
SQL Shell (psql)
                                                                                             X
btree_test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001';
count
626506
(1 ёЄЁюър)
Время: 101,763 мс
btree_test=# SELECT AVG("id") FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20191001' AND "time" <= '20211207';
500229.165262583279
(1 ёЄЁюър)
Время: 121,145 мс
btree_test=#
SQL Shell (psql)
                                                                                               tree_test=# SELECT SUM("id"), MAX("id") FROM "btree_test" WHERE "time" >= '20200505' AND "time" <= '20210505' GROUP BY "id"%2;
82273546660 | 999998
82648086755 | 999991
(2 ё€Ёюъш)
Время: 210,172 мс
btree_test=# _
```

Час виконання запитів

Or	перація 1	Операція 2	Операція 3	Операція 4
10	3,035 мс	101,763 мс	121,145	210,172 мс

Запити з індексуванням:

```
SOL Shell (psgl)
 tree test=# SELECT COUNT(*) FROM "hash test" WHERE "id" % 2 = 0;
count
500000
(1 ёЄЁюър)
Время: 66,171 мс
btree test=# SELECT COUNT(*) FROM "hash test" WHERE "time" >= '20191001';
(1 ёЄЁюър)
Время: 140,615 мс
tree test=# SELECT AVG("id") FROM "hash test" WHERE "time" >= '20191001' AND "time" <= '20211207';
499992.804285712004
(1 ёЄЁюър)
Время: 71,534 мс
 tree_test=# SELECT SUM("id"), MAX("id") FROM "hash_test" WHERE "time" >= '20200505' AND "time" <= '20210505' GROUP BY "id" % 2;
82472381958 | 999998
82293169080 | 999999
2 ёЄЁюъш)
Время: 122,508 мс
tree_test=#
```

Час виконання запитів

Операція 1	Операція 2	Операція 3	Операція 4
66,171 мс	140,615 мс	71,534	122,508 мс

Як можна побачити індексування за допомогою hash не значно пришвидшує пошук даних у табиці, а іноді навіть показує гірші результати, ніж запити без ідексування. Так виходить тому що це один із найпримітивніших методів індексування і для пошуку потрібних даних алгоритм все одно проходить через усі записи у таблиці. Він ефективний при застосуванні до поля числового типу.

Висновок

Індекс HASH підходить для операцій порівняння на рівність. Його не можна використовувати для прискорення порядку операцій, а також неможливо визначити кількість рядків між двома значеннями, що вплине на ефективність виконання деяких запитів. І лише ключове слово цілком може використовуватись для пошуку рядка.

Індекс BTREE можна використовувати при використанні операторів більше, менше, BETWEEN, не рівне і LIKE. Якщо ви вибираєте діапазон у полі індексу через індекс, можна отримати доступ лише до індексу BTREE. Індекс HASH фактично ε повне сканування таблиці.

Завдання №3

Для тестування тригера було створено дві таблиці: DROP TABLE IF EXISTS "trigger test";

```
CREATE TABLE "trigger_test"( "trigger_testID" bigserial PRIMARY KEY, "trigger_testName"
text );
DROP TABLE IF EXISTS "trigger_test_log"; CREATE TABLE "trigger_test_log"( "id" bigserial
PRIMARY KEY, "trigger_test_log_ID" bigint, "trigger_test_log_name" text );
Початкові дані у таблицях:
INSERT INTO "trigger test"("trigger testName") VALUES ('trigger test1'),
('trigger_test2'), ('trigger_test3'), ('trigger_test4'), ('trigger_test5'),
('trigger_test6'), ('trigger_test7'), ('trigger_test8'), ('trigger_test9'),
('trigger_test10');
Команди, що ініціюють виконання тригера:
CREATE TRIGGER "before_delete_update_trigger"
BEFORE DELETE OR UPDATE ON "trigger_test"
FOR EACH ROW
EXECUTE procedure before delete update func();
Текст тригера:
CREATE OR REPLACE FUNCTION before delete update func() RETURNS TRIGGER as $trigger$
DECLARE
CURSOR_LOG CURSOR FOR SELECT * FROM "trigger_test_log";
row_ "trigger_test_log"%ROWTYPE;
BEGIN
IF old."trigger_testID" % 2 = 0 THEN
IF old."trigger_testID" % 3 = 0 THEN
RAISE NOTICE 'trigger_testID is multiple of 2 and 3';
FOR row_ IN CURSOR_LOG LOOP
UPDATE "trigger_test_log" SET "trigger_test_log_name" = '_' ||
row_."trigger_test_log_name" || '_log' WHERE "id" = row_."id";
END LOOP;
RETURN OLD;
ELSE
RAISE NOTICE 'trigger_testID is even';
INSERT INTO "trigger_test_log"("trigger_test_log_ID", "trigger_test_log_name")
VALUES (old."trigger_testID", old."trigger_testName");
UPDATE "trigger_test_log" SET "trigger_test_log_name" = trim(BOTH '_log' FROM
"trigger_test_log_name");
RETURN NEW;
```

```
END IF;
ELSE

RAISE NOTICE 'trigger_testID is odd';
FOR row_ IN CURSOR_LOG LOOP

UPDATE "trigger_test_log" SET "trigger_test_log_name" = '_' ||
row_."trigger_test_log_name" || '_log' WHERE "id" = row_."id";
END LOOP;
RETURN OLD;
END IF;
END;
$trigger$ LANGUAGE plpgsql;
```

Скріншоти зі змінами у таблицях бази даних

Початковий стан

SELECT * FROM "trigger_test";
SELECT * FROM "trigger_test_log";

4	trigger_testID [PK] bigint	trigger_testName text
1	1	trigger_test1
2	2	trigger_test2
3	3	trigger_test3
4	4	trigger_test4
5	5	trigger_test5
6	6	trigger_test6
7	7	trigger_test7
8	8	trigger_test8
9	9	trigger_test9
10	10	trigger_test10



Після виконання запиту на видалення

DELETE FROM "trigger_test" WHERE "trigger_testID" % 3 = 0;

4	trigger_testID [PK] bigint	SA.	trigger_testName text	4.		
1		1	trigger_test1			
2	2		trigger_test2			
3		4	trigger_test4			
4		5	trigger_test5			
5		7	trigger_test7			
6		8	trigger_test8			
7		10	trigger_test10			
4	id [PK] bigint		gger_test_log_ID gint	tri te	gger_test_log_name xt	4
4	[PK] bigint	big	gint	te	xt	

Після виконання запиту на видалення бачимо видалення кратних трьом рядків у таблиці trigger_test та пусту таблицю trigger_test_log (тому що в ній відбуваються зміни для існуючих записів, а не запис нових)

Після виконання запиту на оновлення

4	trigger_testID [PK] bigint	trigger_testName text	
1	1	trigger_test1	
2	2	trigger_test2_log	
3	3	trigger_test3	
4	4	trigger_test4_log	
5	5	trigger_test5	
6	6	trigger_test6	
7	7 trigger_test7		
8	8	trigger_test8_log	
9	9	trigger_test9	
10	10	trigger_test10_log	

4	id [PK] bigint	trigger_test_log_ID bigint		trigger_test_log_name text	d'
1	1	2	2	trigger_test2	
2	2	4	1	trigger_test4	
3	3	8	3	trigger_test8	
4	4	10)	trigger_test10	

Після виконання запиту на оновлення бачимо виконання алгоритму тригера за парними рядками (в тому числі для 6, але з поверненням стану old).

Після виконання запиту видалення і оновлення

4	trigger_testID [PK] bigint	A	trigger_testName text
1		1	trigger_test1
2		2	trigger_test2_log
3		4	trigger_test4_log
4		5	trigger_test5
5		7	trigger_test7
6		8	trigger_test8_log
7	•	10	trigger_test10_log

4	id [PK] bigint	trigger_test_log_ID bigint	trigger_test_log_name text
1	1	2	trigger_test2
2	2	4	trigger_test4
3	3	8	trigger_test8
4	4	10	trigger_test10

Після виконання запиту на видалення та оновлення бачимо видалення кратних трьом запитів, а до парних рядків додавання певного тексту, як і очікувалося.

Завдання №4

Для цього завдання також створювалась окрема таблиця з деякими початковими даними:

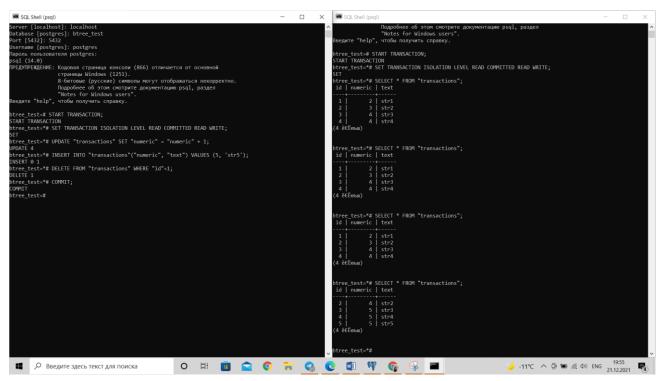
```
DROP TABLE IF EXISTS "transactions";

CREATE TABLE "transactions"(
   "id" bigserial PRIMARY KEY,
   "numeric" bigint,
   "text" text
);

INSERT INTO "transactions"("numeric", "text") VALUES (1, 'str1'), (2, 'str2'), (3, 'str3');
```

READ COMMITTED

На цьому рівні ізоляції одна транзакція не бачить змін у базі даних, викликаних іншою доки та не завершить своє виконання.



Тобто можемо зробити висновок, що операції вставки, оновлення та видалення будуть видні другій тільки після завершення першої транзакції, і зі скріншотів бачимо що після завершення першої, друга транзакція виконала запит, змінивши вже ті дані, що були закомічені першою транзакцією.

```
Server [localhost]: localhost
Database [postgres]: btree_test
Port [5432]: 5432
Username [postgres]: postgres
Raponb nonsobarenn postgres:
psql (14.0)
RPEDYNPEXMEHME: Kogobar crpanulus Konconu (866) отличается от основной страницы Windows (1251).
8-битовые (русские) символы могут отображаться некорректно.
Roppose of stom continute gookymentaцию psql, pasgen
"Notes for Windows users".

BBEANTE "help", чтобы nonyvurts cnpanky.

btree_test=# START TRANSACTION;
START TRANSACTION

btree_test=*# SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED READ WRITE;
SET
btree_test=*# UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;
UPDATE 4

btree_test=*#

START TRANSACTION SET "numeric" = "numeric" + 1;
UPDATE 4

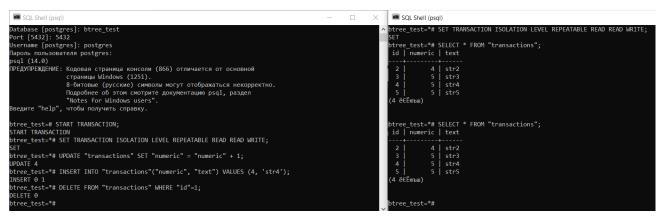
btree_test=*#
```

На цьому знімку також бачимо, що друга транзакція (справа) не може внести дані у базу, доки не завершилась попередня.

Цей рівень ізоляції забезпечує захист від явища брудного читання.

REPEATABLE READ

На цьому рівні ізоляції Т2 не бачитиме змінені дані транзакцією Т1, але також не зможе отримати доступ до тих самих даних. Тут видно, що друга не бачить змін з першої:



А тут, що отримуємо помилку при спробі доступу до тих самих даних:

```
Server [localhost]: localhost
Database [postgres]: btree_test
Port [5432]: 5432
Username [postgres]: postgres
Inpon. nonasobarena postgres:
psql (14.0)
IPEANTIPEXQLEHME: Kogobas страницы Konconu (866) отличается от основной
страницы Windows (1251).

8-битовые (русские) симыолы могут отображаться некорректно.
Подробнее об этом смотрите документацию psql, paagen
"Notes for Windows users".

BBEQMITE "help", чтобы получить справку.

btree_test=# START TRANSACTION
btree_test=# START TRANSACTION isolation Level Repeatable READ READ WRITE;
SET
UPDATE 4
btree_test=# UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;
UPDATE 4
btree_test=# UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;
UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

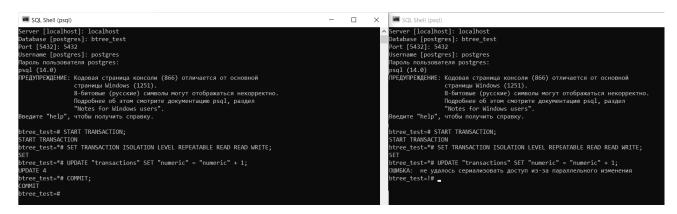
UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;

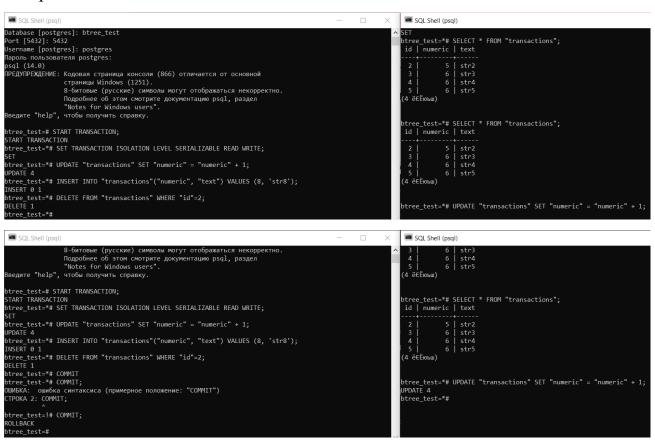
UPDATE 4
btree_test=# # UPDATE "transactions" SET "numeric" = "numeric" + 1;
```



Цей рівень ізоляції призначений для попередження повторного читання.

SERIALIZABLE

На цьому рівні транзакції поводять себе так, ніби вони не знають одна про одну. Вони не можуть вплинути одна на одну і одночасний доступ строго заборонений.



В класичному представленні цей рівень призначений для недопущення явища читання фантомів.