

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ "КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ імені ІГОРЯ СІКОРСЬКОГО"

Факультет прикладної математики Кафедра системного програмування і спеціалізованих комп'ютерних систем

Лабораторна робота № 3

з дисципліни «Бази даних і засоби управління» «Засоби оптимізації роботи СУБД PostgreSQL»

Виконав: Чекмезов Г.В.

Студент групи КВ-94

Перевірив: Петрашенко А.В.

Лабораторна робота № 3.

Метою роботи ϵ 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.

Варіант 25

25 BTree, GIN after delete, insert

GitHub: https://github.com/glebbovski/DataBase/tree/main/Lab3

Завдання 1

"Сутність-зв'язок"

Сутності

Електронна пошта

Користувачі

Повідомлення

Папки

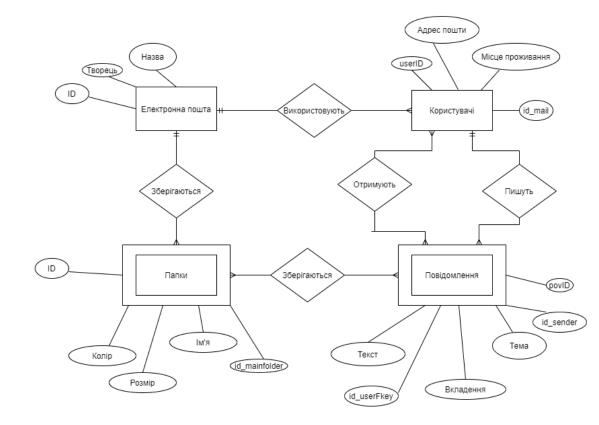


Схема бази даних у графічному вигляді:

Ел	ектронна пошта				Користувачі
PK	gmailID; integer; NOT NULL; UNIQUE	#		PK	userID; integer; NOT NULL; UNIQUE
	Творець; character varying; NOT NULL Назва; character varying; NOT NULL				Aðpec пошти ; character varying; NOT NULL Micце проживання ; character varying; NOT NULL
			4	FK	id_mail; integer; NULL
Г	Товідомлення				Папки
PK	povID; integer; NOT NULL; UNIQUE			PK	foldID; integer; NOT NULL; UNIQUE
	Текст; character varying; NOT NULL				Розмір; integer; NOT NULL
	Вкладення; integer; NOT NULL				Колір; integer, NOT NULL
	Тема; character varying; NOT NULL				<i>lm'я</i> ; character varying; NOT NULL
FK	id_userFkey; integer; NULL		\dashv	FK	id_mainfolder; integer; NULL
	id_sender, integer, NULL				
		1		ı	Повідомлення_Папки
				PK	ppID; integer; NOT NULL; UNIQUE
Пов	відомлення_Користувачі			FK	Повідомлення_ID; integer; NOT NULL
PK	pkID; integer; NOT NULL; UNIQUE		4	FK	Папки_ID; integer; NOT NULL
FK	Повідомлення_ID; integer; NOT NULL	٧			
FΚ	Kopucmyeavi_userID; integer; NOT NULL	>			

Таблиці бази даних у pgAdmin 4

```
-- Table: public.email
-- DROP TABLE public.email;
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.email
(
   "gmailID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"email gmailID seq"'::regclass),
   creator character varying COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
   name character varying COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
   CONSTRAINT email_pkey PRIMARY KEY ("gmailID")
TABLESPACE pg default;
ALTER TABLE public.email
   OWNER to postgres;
______
-- Table: public.folders
-- DROP TABLE public.folders;
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.folders
   "foldID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"folders_foldID_seq"'::regclass),
   size integer NOT NULL,
   colour integer NOT NULL,
   nameof character varying COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
   id mainfolder integer NOT NULL,
   CONSTRAINT folders pkey PRIMARY KEY ("foldID"),
   CONSTRAINT folders id mainfolder fkey FOREIGN KEY (id mainfolder)
       REFERENCES public.email ("gmailID") MATCH SIMPLE
       ON UPDATE NO ACTION
       ON DELETE NO ACTION
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public.folders
   OWNER to postgres;
-----
-- Table: public.folders notifications
-- DROP TABLE public.folders_notifications;
```

```
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.folders notifications
(
    "ppID" integer NOT NULL,
    "pov ID" integer NOT NULL,
    "fold ID" integer NOT NULL,
   CONSTRAINT folders notifications pkey PRIMARY KEY ("ppID", "pov ID", "fold ID"),
   CONSTRAINT "folders_notifications_fold_ID_fkey" FOREIGN KEY ("fold_ID")
       REFERENCES public.folders ("foldID") MATCH SIMPLE
       ON UPDATE NO ACTION
       ON DELETE CASCADE,
    CONSTRAINT "folders_notifications_pov_ID_fkey" FOREIGN KEY ("pov_ID")
       REFERENCES public.notifications ("povID") MATCH SIMPLE
       ON UPDATE NO ACTION
       ON DELETE CASCADE
TABLESPACE pg default;
ALTER TABLE public.folders notifications
    OWNER to postgres;
______
-- Table: public.notifications
-- DROP TABLE public.notifications;
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.notifications
(
    "povID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"notifications_povID_seq"'::regclass),
    text character varying COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
   addfiles integer NOT NULL,
    title character varying COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    "id userFkey" integer,
   id_sender integer,
   CONSTRAINT notifications pkey PRIMARY KEY ("povID"),
    CONSTRAINT "notifications_id_userFkey_fkey" FOREIGN KEY ("id_userFkey")
       REFERENCES public.users ("userID") MATCH SIMPLE
       ON UPDATE NO ACTION
       ON DELETE CASCADE
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public.notifications
   OWNER to postgres;
```

```
-- Table: public.users
-- DROP TABLE public.users;
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.users
(
    "userID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"users_userID_seq"'::regclass),
    adress character varying COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    place character varying COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    id mail integer NOT NULL,
    CONSTRAINT users_pkey PRIMARY KEY ("userID"),
    CONSTRAINT users id mail fkey FOREIGN KEY (id mail)
        REFERENCES public.email ("gmailID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE NO ACTION
TABLESPACE pg_default;
ALTER TABLE public.users
    OWNER to postgres;
-- Table: public.users notifications
-- DROP TABLE public.users notifications;
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.users notifications
(
    "pkID" integer NOT NULL DEFAULT nextval('"users_notifications_pkID_seq"'::regclass),
    "pov ID" integer NOT NULL,
    "users_ID" integer NOT NULL,
    CONSTRAINT users notifications pkey PRIMARY KEY ("pkID"),
    CONSTRAINT "users_notifications_pov_ID_fkey" FOREIGN KEY ("pov_ID")
        REFERENCES public.notifications ("povID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE CASCADE,
    CONSTRAINT "users_notifications_users_ID_fkey" FOREIGN KEY ("users_ID")
        REFERENCES public.users ("userID") MATCH SIMPLE
        ON UPDATE NO ACTION
        ON DELETE CASCADE
TABLESPACE pg_default;
```

Реалізовані класи ORM

```
class email(Base):
    __tablename__ = 'email'
    gmailID = Column(Integer, primary_key=True, nullable=False, unique=True)
    creator = Column(String, nullable=False)
    name = Column(String, nullable=False)
    users = relationship("users")
    folders = relationship("folders")
         init (self, gmailID, creator, name):
        self.gmailID = gmailID
        self.creator = creator
        self.name = name
    def repr (self):
        return "<email(gmailID={}, creator='{}', name='{}')>"\
    .format(self.gmailID, self.creator, self.name)
class folders(Base):
     _tablename__ = 'folders'
    foldID = Column(Integer, primary key=True, nullable=False, unique=True)
    size = Column(Integer, nullable=False)
    colour = Column(Integer, nullable=False)
    nameof = Column(String, nullable=False)
    id mainfolder = Column(Integer, ForeignKey('email.gmailID'),
nullable=False)
    fol not = relationship("notifications",
secondary=folders notifications association, back populates="not fol",
        passive deletes='all', lazy='dynamic')
    def init (self, foldID, size, colour, nameof, id mainfolder):
        self.foldID = foldID
        self.size = size
        self.colour = colour
        self.nameof = nameof
        self.id mainfolder = id mainfolder
    def repr (self):
        return "<folders(foldID={} , size={}, colour={}, nameof='{}',</pre>
id mainfolder={})>"\
    .format(self.foldID, self.size, self.colour, self.nameof,
self.id mainfolder)
class users (Base):
     tablename = 'users'
    userID = Column(Integer, primary key=True, nullable=False, unique=True)
    adress = Column(String, nullable=False)
   place = Column(String, nullable=False)
    id mail = Column(Integer, ForeignKey('email.gmailID'), nullable=False)
    us not = relationship("notifications",
secondary=users notifications association, back populates="not_us",
       passive_deletes='all', lazy='dynamic')
    counter = relationship('notifications', cascade="all,
delete", back_populates='propper', passive_deletes=True)
```

```
def init (self, userID, adress, place, id mail):
               self.userID = userID
               self.adress = adress
               self.place = place
              self.id mail = id_mail
           def repr (self):
               return "<users(userID={}, adress='{}', place={}, id mail={})>"\
           .format(self.userID, self.adress, self.place, self.id mail)
class notifications (Base):
            tablename = 'notifications'
           povID = Column(Integer, primary key=True, nullable=False, unique=True)
           text = Column(String, nullable=False)
           addfiles = Column(Integer, nullable=False)
           title = Column(String, nullable=False)
           id userFkey = Column(Integer, ForeignKey('users.userID',
       ondelete="CASCADE"), nullable=True)
           id sender = Column(Integer, nullable=True)
           not fol = relationship("folders",
       secondary=folders notifications association, back populates="fol not",
              passive deletes='all', lazy='dynamic')
           not us = relationship("users", secondary=users notifications association,
       back populates="us not",
              passive deletes='all', lazy='dynamic')
           propper = relationship('users', back_populates="counter")
           def init (self, povID, text, addfiles, title, id userFkey, id sender):
               self.povID = povID
               self.text = text
              self.addfiles = addfiles
              self.title = title
              self.id userFkey = id userFkey
               self.id sender = id sender
           def __repr__(self):
    return "<notifications(povID={}, text='{}', addfiles={}, title='{}',</pre>
       id_userFkey={}, id_sender={})>"\
           .format(self.povID, self.text, self.addfiles, self.title,
       self.id userFkey, self.id sender)
         -----
       folders_notifications_association = Table(
           'folders_notifications', Base.metadata,
           Column('ppID', Integer, primary key=True, nullable=False),
           Column('pov_ID', Integer, ForeignKey('notifications.povID',
       ondelete="CASCADE"), primary key=True, nullable=False),
           Column('fold_ID', Integer, ForeignKey('folders.foldID',
       ondelete="cascade"), primary key=True, nullable=False)
           -----
       users notifications association = Table(
          'users_notifications', Base.metadata,
           Column('pkID', Integer, primary key=True, nullable=False),
           Column('pov_ID', Integer, ForeignKey('notifications.povID',
       ondelete="CASCADE"), nullable=False),
           Column('users ID', Integer, ForeignKey('users.userID',
```

·------

Запити у вигляді **ORM**

Insert

```
На прикладі таблиці етаіl.
```

```
Стан таблиці до вставки:
```

```
<email(gmailID=1, creator='HGKJ', name='UOYI')>
<email(gmailID=2, creator='POPSTAR', name='STRAPOP')>
```

Після вставки двох рядків:

```
<email(gmailID=1, creator='HGKJ', name='UOYI')>
<email(gmailID=2, creator='POPSTAR', name='STRAPOP')>
<email(gmailID=3, creator='Professor', name='kaboba')>
<email(gmailID=4, creator='Yeppi', name='Peppi')>
```

Delete

Стан таблиці до видалення:

```
<email(gmailID=1, creator='HGKJ', name='UOYI')>
<email(gmailID=2, creator='POPSTAR', name='STRAPOP')>
<email(gmailID=3, creator='Professor', name='kaboba')>
<email(gmailID=4, creator='Yeppi', name='Peppi')>
```

Стан таблиці після видалення:

```
<email(gmailID=1, creator='HGKJ', name='UOYI')>
<email(gmailID=3, creator='Professor', name='kaboba')>
<email(gmailID=4, creator='Yeppi', name='Peppi')>
```

Update

Стан таблиці до редагування рядка:

```
<email(gmailID=1, creator='HGKJ', name='UOYI')>
<email(gmailID=3, creator='Professor', name='kaboba')>
<email(gmailID=4, creator='Yeppi', name='Peppi')>
<email(gmailID=6, creator='рпловаі', name='аврпол')>
```

Стан таблиці після редагування рядка:

```
<email(gmailID=1, creator='HGKJ', name='UOYI')>
<email(gmailID=3, creator='Professor', name='kaboba')>
<email(gmailID=4, creator='Yeppi', name='Peppi')>
<email(gmailID=6, creator='glebBOSSik', name='glebthebest')>
```

Завдання 2

Для тестування індексів було створено окремі таблиці у базі даних test з 1000000 записів.

BTree

Індекс *BTree* 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, "count" integer);

insert into "btree_test"("count") select random()*999999 from generate_series(1, 1000000) as q;
```

Запити для тестування:

Усього було проведено 4 запити.

- 1 виведення рядків, ідентифікатор яких кратний 3.
- 2 виведення рядків, значення "count" яких більше або дорівнює 30000.
- 3 виведення середнього значення ідентифікаторів записів, у яких значення "count" знаходиться у проміжку 49789 та 987001.
- 4 виведення максимального ідентифікатора, у якого значення "count" знаходиться між 55555 та 555555, та сортується за кратними 3 ідентифікаторами.

```
SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" where "id" % 3 = 0;
SELECT COUNT("count") FROM "btree_test" where "count" = 500000;
SELECT AVG("count") from "btree_test" where "count" = 49789 and "count" = 987001;
SELECT MAX("count") FROM "btree_test" where "count" between 500000 and 555555 group by "id" % 3 = 0;
```

Створення індексу:

```
DROP INDEX IF EXISTS "btree_time_index";

CREATE INDEX "btree_time_index" ON "btree_test" USING btree("count");
```

Результати та час виконання

Без індексування:

```
test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" where "id" % 3 = 0;
 count
333333
(1 ёЄЁюър)
Время: 125,703 мс
test=# SELECT COUNT("count") FROM "btree_test" where "count" = 500000;
count
     0
(1 ё€Ёюър)
Время: 128,718 мс
test=# SELECT AVG("count") from "btree_test" where "count" = 49789 and "count" = 987001;
avg
(1 ёЄЁюър)
Время: 121,632 мс
test=# SELECT MAX("count") FROM "btree_test" where "count" between 500000 and 555555 group by "id" % 3 = 0;
(2 ёЄЁюъш)
Время: 123,528 мс
         3 індексуванням:
test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" where "id" % 3 = 0;
```

```
test=# SELECT COUNT(*) FROM "btree_test" where "id" % 3 = 0;
count
------
333333
(1 ёЄЁюър)
Время: 123,873 мс
```

```
test=# SELECT COUNT("count") FROM "btree_test" where "count" = 500000;
count
-----
0
(1 ëЄΕ̈νωρ)

Bpemя: 0,536 мс

test=# SELECT AVG("count") from "btree_test" where "count" = 49789 and "count" = 987001;
avg
-----
(1 ĕЄΕ̈νωρ)

Bpemя: 0,499 мс

test=# SELECT MAX("count") FROM "btree_test" where "count" between 500000 and 555555 group by "id" % 3 = 0;
max
-----
555552
5555555
(2 ĕЄΕ̈νωμυ)

Bpemя: 24,146 мс
```

З результатів запитів, індексування за домогою Вtree досить відрізняється за швидкодією від запитів без індексування. Така реакція є очевидною, тому шо даний метод є ефективним для даних, які можливо відсортувати, тобто для таких, для яких можливо використати оператори: більше, більше або дорівнює, менше, менше або дорівнює, дорівнює. У нашому випадку як раз і використовуються такі оператори.

GIN

GIN призначений для обробки випадків, коли елементи, що підлягають індексації, є складеними значеннями (наприклад - реченнями), а запити, які обробляються індексом, мають шукати значення елементів, які з'являються в складених елементах (повторювані частини слів або речень). Індекс GIN зберігає набір пар (ключ, список появи ключа), де список появи — це набір ідентифікаторів рядків, у яких міститься ключ. Один і той самий ідентифікатор рядка може знаходитись у кількох списках, оскільки елемент може містити більше одного ключа. Кожне значення ключа зберігається лише один раз, тому індекс GIN дуже швидкий для випадків, коли один і той же ключ з'являється багато разів.

SQL запити

Створення таблиці БД:

```
DROP TABLE IF EXISTS "gin test";
create table "gin test" ("id" bigserial PRIMARY KEY, "doc" text, "doc tsv"
tsvector);
insert into "gin_test"("doc") select substr(characters,
(random()*length(characters)+1)::int, 15) from
(values('qwertyuiopasdfghjklzxcvbnmQWERTYUIOPASDFGHJKLZXCVBNM')) as
symbols(characters), generate_series(1, 1000000) as q;
update "gin_test" set "doc_tsv" = to_tsvector("doc");
                               Запити для тестування:
      Усього було проведено 4 запити.
SELECT COUNT(*) FROM "gin_test" where "id" % 3 = 0;
SELECT COUNT(*) FROM "gin_test" WHERE ("doc_tsv" @@ to_tsquery('ZXCVBNM'));
SELECT avg("id") from "gin test" where ("doc tsv" @@
to tsquery('WERTYUIOPASDFGH')) or ("doc tsv" @@ to tsquery('ZXCVBNM'));
select min("id"), max("id") from "gin_test" where ("doc_tsv" @@
to tsquery('ZXCVBNM')) group by "id" % 3 = 0;
                                  Створення індексу:
DROP INDEX IF EXISTS "gin time index";
CREATE INDEX "gin time index" ON "gin test" USING gin("doc tsv");
```

Результати та час виконання

Без індексування:

```
SQL Shell (psql)
                                                                                                                    \times
test=# \timing on
Секундомер включён.
test=# \timing on
Секундомер включён.
test=# SELECT COUNT(*) FROM "gin_test" where "id" % 3 = 0;
count
(1 ёЄЁюър)
Время: 132,534 мс
test=# SELECT COUNT(*) FROM "gin_test" WHERE ("doc_tsv" @@ to_tsquery('ZXCVBNM'));
count
19234
(1 ёЄЁюър)
Время: 789,129 мс
.
test=# SELÉCT avg("id") from "gin_test" where ("doc_tsv" @@ to_tsquery('WERTYUIOPASDFGH')) or ("doc_tsv" @@ to_tsquery('
ZXCVBNM'));
         avg
500132.585212946012
(1 ёЄЁюър)
Время: 1925,613 мс (00:01,926)
test=# select min("id"), max("id") from "gin_test" where ("doc_tsv" @@ to_tsquery('ZXCVBNM')) group by "id" % 3 = 0;
min | max
 302 | 999857
 45 | 999837
(2 ёЄЁюъш)
Время: 797,659 мс
test=#
```

3 індексуванням:

```
SOL Shell (psal)
                                                                                                                  П
                                                                                                                         ×
Время: 797,659 мс
test=# create index "gin_time_index" ON "gin_test" using gin("doc_tsv");
CREATE INDEX
Время: 486,271 мс
test=# SELECT COUNT(*) FROM "gin_test" where "id" % 3 = 0;
(1 ёЄЁюър)
Время: 130,144 мс
test=# SELECT COUNT(*) FROM "gin_test" WHERE ("doc_tsv" @@ to_tsquery('ZXCVBNM'));
 19234
(1 ё€Ёюър)
Время: 137,803 мс
test=# SELECT avg("id") from "gin_test" where ("doc_tsv" @@ to_tsquery('WERTYUIOPASDFGH')) or ("doc_tsv" @@ to_tsquery('
ZXCVBNM'));
         avg
500132.585212946012
(1 ё€Ёюър)
Время: 155,976 мс
test=# select min("id"), max("id") from "gin_test" where ("doc_tsv" @@ to_tsquery('ZXCVBNM')) group by "id" % 3 = 0;
 302 999857
 45 | 999837
(2 ёЄЁюъш)
Время: 120,472 мс
test=#
```

Отримавши результати, бачимо, що в усіх викликах, окрім першого(тут індексація на час не впливає), пошук відбувається набагато швидше з індексацією, ніж без неї. Такий результат є очікуваним, тому що це і є основна привілегія індексування GIN — кожне значення шуканого ключа зберігається лише один раз, і запит йде не по всій таблиці, а лише по даним, які містяться у списку появи цього ключа. Таким чином ми можемо зберегти велику кількість часу, не витрачаючи його на непотрібні пошуки.

Завдання 3

```
Для тестування тригера було створено дві таблиці:

drop table if exists "trigger_test";

create table "trigger_test"("trigger_test_id" bigserial primary key,
"trigger test text" 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 text" text);
                        Задання початкових даних у таблицях:
      insert into "trigger_test" ("trigger_test_text") select chr(trunc(65 +
random()*25)::int)||chr(trunc(65 + random()*25)::int)||chr(trunc(65 +
random()*25)::int)||chr(trunc(65 + random()*25)::int)
      from generate series(1, 100);
                      Команди ініціювання виконання тригера:
      create trigger "after delete insert trigger"
      AFTER DELETE OR INSERT ON "trigger test"
      for each row
      execute procedure after delete insert changes();
                                  Реалізація тригера:
      create or replace function after delete insert changes()
      returns trigger
      as $$
      DECLARE
            CURSOR_LOG CURSOR FOR SELECT * FROM "trigger_test";
            row "trigger_test"%ROWTYPE;
      begin
      if old. "trigger test id" is not null then
            if old. "trigger test id" % 3 = 0 then
                  raise notice 'OLD';
                  FOR row_ IN CURSOR_LOG LOOP
                         DELETE FROM "trigger test log" where
"trigger_test_log_id" = row_."trigger_test_id";
                  end loop;
                  insert into
"trigger test log"("trigger test log id", "trigger test log text") values
(old."trigger_test_id", old."trigger_test_text");
                  return new;
            else
                  raise notice 'NEW';
                  FOR row IN CURSOR LOG LOOP
                         DELETE FROM "trigger_test_log" where
"trigger test log id" = row ."trigger test id";
                  end loop;
                         insert into
"trigger_test_log"("trigger_test_log_id","trigger_test_log_text")values(old."trigg
er test id", 'unspecial');
                  return new;
            end if;
```

```
else
     raise notice 'old value is null';
    return old;
end if;
end;
$$ language plpgsql;
```

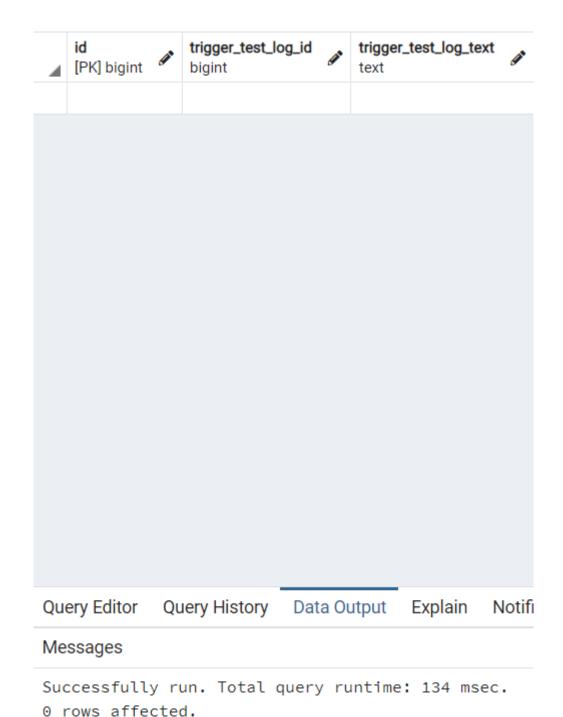
Результати роботи:

Початковий стан таблиць:

4	trigger_test_id [PK] bigint	trigger_test_text text
1	1	PHPK
2	2	PYWK
3	3	RKVF
4	4	DPUO
5	5	KPOW
6	6	EPFA
7	7	NIAP
8	8	VQCK
9	9	DDSQ
10	10	WQPF
11	11	UFTD
12	12	TRCL
13	13	MWWQ
14	14	OEUM
15	15	CKPG
16	16	OODW

Messages

Successfully run. Total query runtim 100 rows affected.



Таблиці після окремого виконання запиту на видалення:

DELETE FROM "trigger_test" where "trigger_test_id" between 10 and 90;

4	trigger_test_id [PK] bigint	trigger_test_text text
3	3	UNCH
4	4	PWIH
5	5	OLDP
6	6	EDRO
7	7	KIGO
8	8	WDHW
9	9	CQAX
10	91	KDDN
11	92	ВНММ
12	93	MCWC
13	94	KOLK
14	95	GNCB
15	96	EGKA
16	97	WQME
17	98	HPWF
18	99	SECW
19	100	WSMN

Query Editor Query History Data Output Ex

Messages

Successfully run. Total query runtime: 1 19 rows affected.

4	id [PK] bigint	trigger_test_log_id bigint	G	trigger_test_log_text text
65	65		74	unspecial
66	66		75	JKUG
67	67		76	unspecial
68	68		77	unspecial
69	69		78	SNKR
70	70		79	unspecial
71	71		80	unspecial
72	72		81	JCGM
73	73		82	unspecial
74	74		83	unspecial
75	75		84	PFHF
76	76		85	unspecial
77	77		86	unspecial
78	78		87	OBTD
79	79		88	unspecial
80	80		89	unspecial
81	81		90	BYIB

Можна побачити, що після виконання запиту видалення, у таблиці trigger_test видаляються усі рядки з іd від 10 до 90, після чого аналізуючи видалені дані, заповнюється таблиця trigger_test_log.

```
Таблиці після окремого виконання запиту на вставку:

INSERT INTO "trigger_test"("trigger_test_id",
"trigger_test_text") values (444, 'special');
```

88	88	OQQB
89	89	MQUV
90	90	IFWH
91	91	YEQL
92	92	DVOY
93	93	FOLE
94	94	RTSM
95	95	VVQL
96	96	SYXH
97	97	HAKJ
98	98	ALYF
99	99	EPTQ
100	100	KBYB
101	444	special
Query	Editor Query H	istory Data Output E
Mess	ages	
	essfully run. T	otal query runtime:

4	id [PK] bigint	S	trigger_test_log_id bigint	S	trigger_test_log_text text	Ø,

З результатів видно, що після виконання запиту на вставку, я таблиці trigger_test з'явився новий рядок, а таблиця trigger_test_log пуста. Це пояснюється тим, що в реалізації нашого тригеру приймають участь "старі" індекси (old id). Тобто, зрозуміло, що при виконанні операції видалення, є так звані "старі" індекси, і їх можна якось використати, а ось у вставки "старих"

індексів бути не може, з'являються тільки "нові", які у нашому тригері не використовуються. Саме тому така поведінка таблиць ϵ очікуваною.

Таблиці після виконання запитів підряд:

4	4	PQFJ	
5	5	NIGU	
6	6	VUTG	
7	7	XTTR	
8	8	QSQY	
9	9	LDLF	
10	91	CGBP	
11	92	YKNK	
12	93	QVUU	
13	94	POAJ	
14	95	BUWW	
15	96	EUFA	
16	97	AAWF	
17	98	XKFL	
18	99	PDTG	
19	100	NPWC	
20	444	special	
Quer	y Editor Query F	listory	Data Outpu

Messages

Successfully run. Total query runti 20 rows affected.

4	id [PK] bigint	A	trigger_test_ bigint	log_id	trigger_test text	_log_text	*
65		65	74		unspecial		
66		66		75	RNYF		
7		67		76	unspecial		
8		68		77	unspecial		
9		69		78	KCRK		
70		70		79	unspecial		
71		71		80	unspecial		
72		72		81	LEQP		
73		73	82		unspecial		
74		74	83		unspecial		
75		75	84		TWOQ		
76		76	85 unspec		unspecial		
77		77		86 unspecial			
78		78		87	VWJP		
79		79		88	unspecial		
80		80		89	unspecial		
81		81	90 ARJ		ARJN		
)uer	y Editor	Que	ry History	Data Out	put Expl	ain Notif	fic
/les	sages						
ucc	essfully	rur	n. Total d	query run	time: 384	4 msec.	

Successfully run. Total query runtime: 384 msec. 81 rows affected.

Зі скріншотів бачимо також очікуваний результат спрацьовування, а саме — у таблиці trigger_test видалилися рядки з іd від 10 до 90, та додався рядок з іd 444, та заповнилася таблиця trigger_test_log тими значеннями, на які спрямований тригер.

Завдання 4

Створення таблиці:

```
DROP TABLE IF EXISTS "phenomen";
```

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

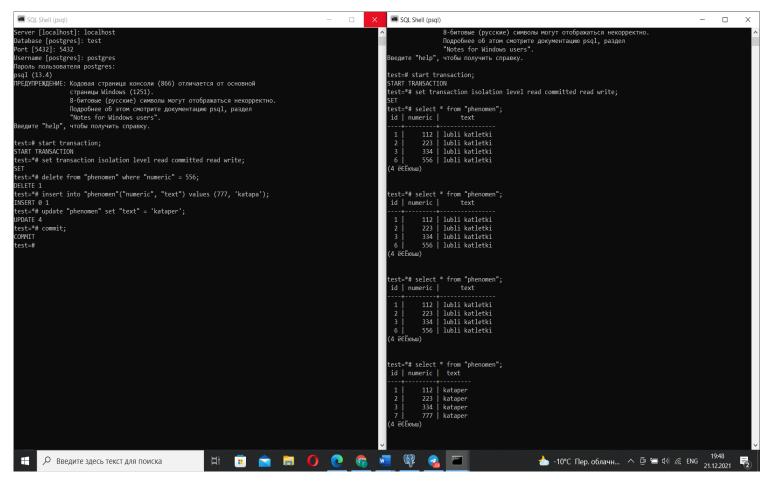
INSERT INTO "phenomen"("numeric", "text") VALUES (111,
'text1'), (222,

'text2'), (333, 'text3'), (444, 'text4');

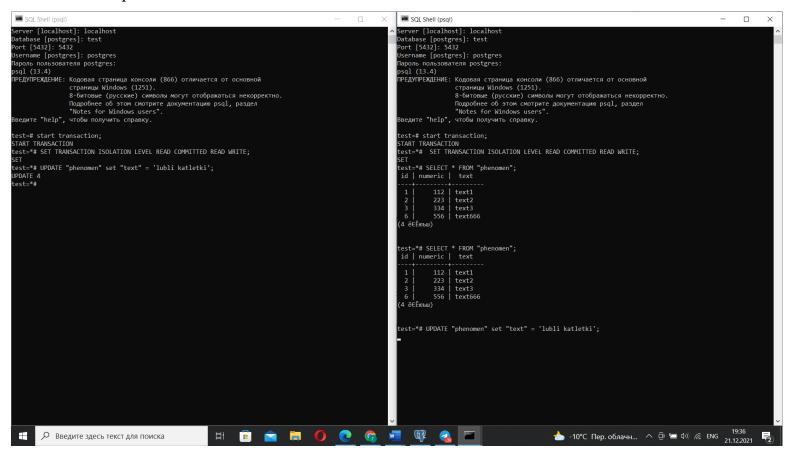
READ COMMITTED

Read Committed — рівень ізоляції транзакції, який вибирається в Postgres Pro за замовчуванням. У транзакції, що працює на цьому рівні, запит SELECT бачить ті дані, які були зафіксовані до початку запиту; він ніколи не побачить незафіксованих даних або змін, внесених у процесі виконання запиту паралельними транзакціями. По суті, запит SELECT бачить знімок бази даних у момент початку виконання запиту. Тобто, доки паралельні транзакції не завершать своє виконання (commit), якихось змін у даній транзакції видно не буде.

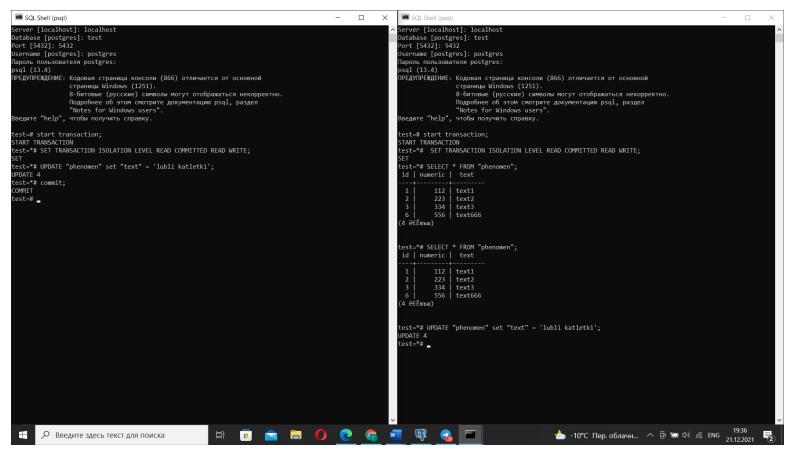
Дані після вставки, видалення та редагування у одній транзакції та іншій:



Друга транзакція не може вносити змін доки не завершиться перша транзакція:



Після того, як запити у першій транзакції були "закомічені", друга транзакція має змогу викликати запити та виконувати їх:

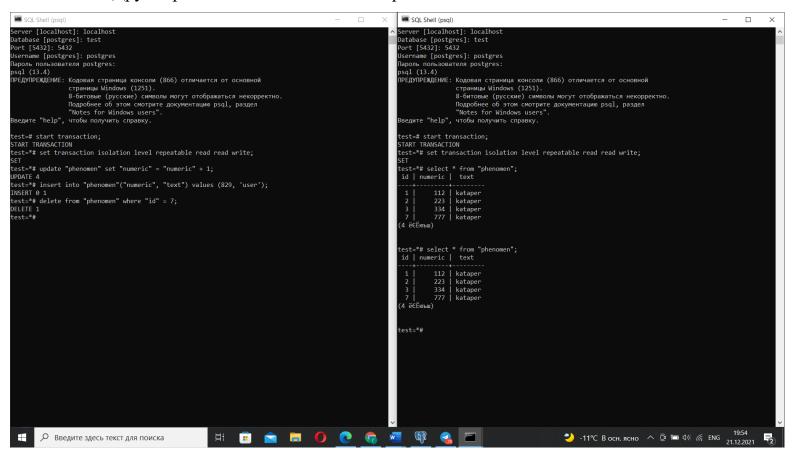


Тобто, коли друга транзакція бачить зміни у першій транзакції за допомогою запитів UPDATE та DELETE, то виникає феномен повторного читання (транзакція, що читає, «не бачить» зміни даних, які були нею раніше прочитані), а при INSERT виникає читання фантомів (ситуація, коли при повторному читанні в рамках однієї транзакції одна і та ж вибірка дає різні множини рядків). Тобто, на цьому рівні забезпечується захист від чорнового, «брудного» читання, проте, в процесі роботи однієї транзакції інша може бути успішно завершена та зроблені нею зміни зафіксовані.

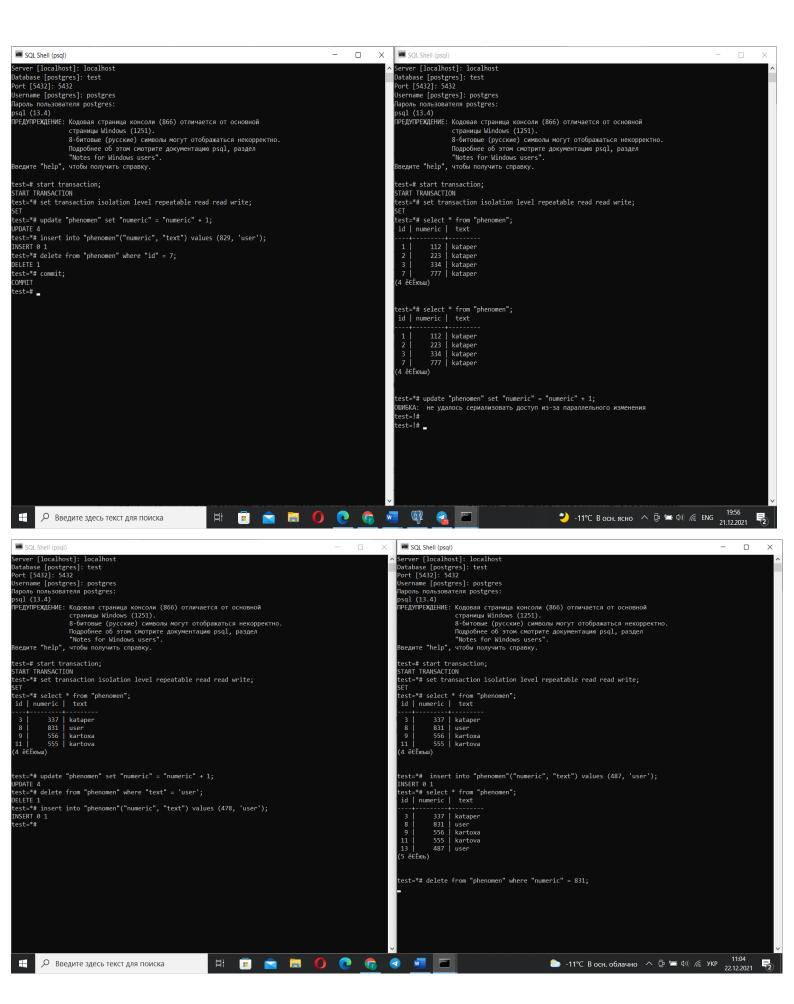
REPEATABLE READ

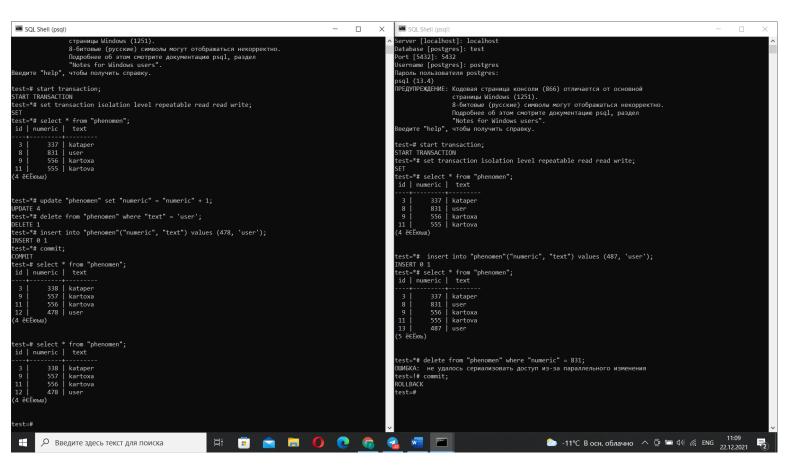
У режимі Repeatable Read видно лише ті дані, які були зафіксовані до початку транзакції, але не видно незафіксовані дані та зміни, здійснені іншими транзакціями в процесі виконання цієї транзакції (однак запит бачитиме ефекти попередніх змін у своїй транзакції, незважаючи на те, що вони не зафіксовані).

Друга транзакція не бачить змін першої:



Спроба втручання до тих самих даних після сотті другою транзакцією:



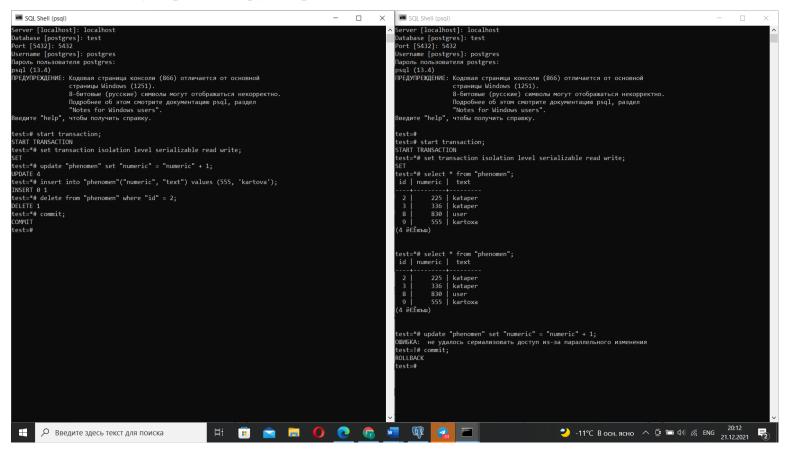


Видно, що читання фантомів в цьому випадку виникає, тобто можна використати insert у другій транзакції, поки не закінчилася перша, тут спрацює перший commit, і усі зміни у другій транзакції, можна сказати, будуть зроблені просто так та ніде не будуть збережені. У цьому рівні ізоляції є заборона іншим транзакціям змінювати рядки, які були зчитані незавершеною транзакцією. Однак інші транзакції можуть вставляти нові рядки. Користуватися даним та вищими рівнями транзакцій без необхідності зазвичай не рекомендується.

SERIALIZABLE

Найвищий рівень ізольованості; транзакції повністю ізолюються одна від одної, кожна виконується так, ніби паралельних транзакцій не існує. Тільки на цьому рівні паралельні транзакції не схильні до ефекту "фантомного читання".

Дії у першій та другій транзакції:



Даний рівень призначений для недопущення читання фантомів. На цьому рівні ізоляції гарантується максимальна узгодженість даних.