## МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ "ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА"

# КАФЕДРА СИСТЕМ ШТУЧНОГО ІНТЕЛЕКТУ



Звіт до лабораторної роботи №5 з дисципліни: "ОБДЗ" на тему:

"Виконання теоретико-множинних операцій реляційної алгебри засобами SQL"

Підготувала:

студентка групи КН-209 Дипко Олександра

Викладач:

Мельникова Н.І.

### Мета роботи:

виконати теоретико-множинних операцій реляційної алгебри засобами SQL.

### Короткі теоретичні відомості

Реляційна алгебра — це множина операцій, що виконуються над відношеннями і мають за мету утворення нових відношень або їх станів. Реляційна алгебра визначає операції, які однаковим чином реалізуються в усіх базах даних реляційного типу, незалежно від їх змісту і технологій, за допомогою яких вони реалізовані. Тобто реляційна алгебра представляє собою процедурну мову обробки реляційних таблиць.

Реляційна алгебра складається з таких операцій: об'єднання, перетин, різниця, декартовий добуток, проекція, селекція, натуральне з'єднання, умовне з'єднання, а також операції включення/вилучення кортежу з відношень, включення/вилучення атрибуту з відношення, зміни параметрів атрибуту.

Перші чотири операції взяті з математичної теорії множин і практично співпадають з операціями над множинами. Це зручно, оскільки реляційні таблиці  $\epsilon$  множинами, і цілком природно застосовувати до них операції над множинами.

Об'єднанням двох відношень R та S з відповідними множинами атрибутів ( $A_1, A_2, ..., A_n$ )

називається відношення T, що має ту саму множину атрибутів ( $A_1, A_2, ..., A_n$ ), а

його інформаційне наповнення утворюється кортежами першого та другого відношень за вилученням повторень:

Об'єднання дозволяє нам комбінувати дані з двох таблиць з однаковими множинами атрибутів. Однакові множини атрибутів потрібні для того, щоб результатом виконання операції об'єднання була реляційна таблиця.

 $(A_1, A_2, ..., A_n)$ 

називається відношення T, що має ту саму множину атрибутів ( $A_1, A_2, ..., A_n$ ), а

його інформаційне наповнення утворюється кортежами, які  $\epsilon$  спільними для цих двох відношень:

Операція перетину дозволяє нам ідентифікувати рядки, спільні для двох таблиць.

Pізницею двох відношень R та S з відповідними множинами атрибутів

 $(A_1, A_2, ..., A_n)$ 

називається відношення T, що має ту саму множину атрибутів

 $(A_1, A_2, ..., A_n)$ , а його

інформаційне наповнення утворюється кортежами першого відношення за вилученням кортежів, які  $\epsilon$  спільними з другим відношенням:

Операція різниці дозволяє ідентифікувати ті рядки, які  $\epsilon$  в одній таблиці, але відсутні в іншій.

 $\ \mathcal{L}$ екартовим добутком двох відношень R та S з відповідними множинами атрибутів

```
(A_1, A_2,..., A_n) ra (B_1, B_2,..., B_m)
```

Для реалізації теоретико-множинних операцій на мові SQL використовують директиву SELECT, спрощений опис якої наведено далі, а також функції роботи з множинами значень IN(), NOT IN().

#### SELECT

```
[ALL | DISTINCT | DISTINCTROW ]
елемент_вибірки [, елемент_вибірки] [FROM перелік_таблиць]
[WHERE умова_відбору]
елемент вибірки
```

Вираз, або назва поля, значення якого потрібно вибрати. Символ «\*» позначає всі поля.

перелік таблиць

Назва таблиці, з якої здійснюється вибір значень.

умова\_відбору

Вказує умови відбору потрібних записів.

```
DISTINCT | DISTINCTROW
```

Видалення з результату рядків-дублікатів. За замовчуванням вибираються всі рядки.

Для того, щоб виконати операцію об'єднання таблиць, потрібно за допомогою команди UNION об'єднати результати вибору рядків з двох, або більше, таблиць. Наведемо синтаксис команди. SELECT . . .

```
UNION [ALL | DISTINCT] SELECT ... [UNION [ALL | DISTINCT] SELECT ...]
```

#### Хід роботи

Перед виконанням завдання, потрібно сформувати дві таблиці з однаковими множинами атрибутів. Візьмемо за основу таблицю користувачів <u>reader</u> і виконаємо вибір двох множин записів, які перетинаються. Результат збережемо в таблицях <u>reader1</u> і <u>reader2</u>.

- 1. Виконати запит на виконання об'єднання reader1 і reader2.
- 2. Виконати запит на виконання перетину <u>reader1</u> і <u>reader2</u>.
- 3. Запит на виконання різниці **reader1** і **reader2**.
- 4. Запит на виконання декартового добутку двох таблиць.

CREATE TABLE reader1

AS SELECT id reader, name, surname, age FROM reader

WHERE age  $> \overline{18}$ ;

CREATE TABLE reader2

AS SELECT id\_reader, name , age FROM library.reader WHERE age < "22";

### 1. Виконати запит на виконання об'єднання reader1 і reader2.

**SELECT** \* FROM reader1

UNION SELECT \* FROM reader2

+	+	surname	++
id_reader	name		age
+	+		++
2   3   4   1	Roman   Kris   Iryna   Nastya	Pyk Kosyk Pushkina Shevchenko	22     23     19     18

#### 2. Виконати запит на виконання перетину **reader1** і **reader2**.

**SELECT** \* FROM reader2

WHERE id reader IN (SELECT id reader FROM reader1);

```
mysql> SELECT * FROM reader2
-> WHERE id_reader IN (SELECT id_reader FROM reader1);
+------+
| id_reader | name | surname | age |
+------+
| 4 | Iryna | Pushkina | 19 |
+------+
```

#### 3. Запит на виконання різниці <u>reader1</u> і <u>reader2</u>.

**SELECT** \* FROM reader1

WHERE id reader NOT IN (SELECT id reader FROM reader2);

4. Запит на виконання декартового добутку двох таблиць.

SELECT \* FROM reader2, reader1;

mysql> SELECT * FROM reader2, reader1;									
id_reader	name	surname	age	id_reader	name	surname	age		
1	Nastya	Shevchenko	18	2	Roman	Pyk	22		
4	Iryna	Pushkina	19	2	Roman	Pyk	22		
1	Nastya	Shevchenko	18	3	Kris	Kosyk	23		
4	Iryna	Pushkina	19	3	Kris	Kosyk	23		
1	Nastya	Shevchenko	18	4	Iryna	Pushkina	19		
4	Iryna	Pushkina	19	4	Iryna	Pushkina	19		
+	+	+	+	+	+	+	++		

#### Висновок:

на цій лабораторній роботі було розглянуто операції реляційної алгебри та їх реалізація на мові SQL. Здійснено об'єднання, перетин, різницю та декартовий добуток двох таблиць.