

“Виконання теоретико-множинних операцій реляційної алгебри засобами SQL”

Мета роботи: Розробити SQL запити для виконання операцій реляційної алгебри: об'єднання, перетину, різниці, декартового добутку.

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 є 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, \dots, A_n) називається відношення T , що має ту саму множину атрибутів (A_1, A_2, \dots, A_n) , а його інформаційне наповнення утворюється кортежами першого та другого відношень за вилученням повторень:

$$R \cup S = T(A_1, A_2, \dots, A_n) = \{r\} \cup \{s\}$$

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.

Перетином двох відношень R та S з відповідними множинами атрибутів (A_1, A_2, \dots, A_n) називається відношення T , що має ту саму множину атрибутів (A_1, A_2, \dots, A_n) , а його інформаційне наповнення утворюється кортежами, які є спільними для цих двох відношень:

$$R \cap S = T(A_1, A_2, \dots, A_n) = \{r\} \cap \{s\}$$

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

Різницею двох відношень R та S з відповідними множинами атрибутів (A_1, A_2, \dots, A_n) називається відношення T , що має ту саму множину атрибутів (A_1, A_2, \dots, A_n) , а його інформаційне наповнення утворюється кортежами першого відношення за вилученням кортежів, які є спільними з другим відношенням:

$$R \setminus S = T(A_1, A_2, \dots, A_n) = \{r\} \setminus \{s\}$$

Операція різниці дозволяє ідентифікувати ті рядки, які є в одній таблиці, але відсутні в іншій.

Декартовим добутком двох відношень R та S з відповідними множинами атрибутів (A_1, A_2, \dots, A_n) та (B_1, B_2, \dots, B_m) називається нове відношення T , множина атрибутів якого складається з об'єднання множини атрибутів двох відношень, а кожен кортеж інформаційного наповнення утворюється шляхом конкатенації (сполучення) кожного кортежу першого відношення з кожним кортежем другого відношення.

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 Author і виконаємо вибір двох множин записів, які перетинаються. Результат збережемо в таблицях Author1 і Author2.

```
CREATE TABLE mycms.author1
  AS SELECT authorID, login, created FROM mycms.author
  WHERE created < '2009-01-01';
```

Таблиця Author1:

```
mysql> select * from author1;
+-----+-----+-----+
| authorID | login | created |
+-----+-----+-----+
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 |
+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

```
CREATE TABLE mycms.author2
  SELECT authorID, login, created FROM mycms.author
  WHERE created < 20090201;
```

Таблиця Author2:

```
mysql> select * from author2;
+-----+-----+-----+
| authorID | login | created |
+-----+-----+-----+
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 |
| 3 | user1 | 2009-01-02 00:00:00 |
| 4 | user2 | 2009-01-03 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 |
| 8 | superuser1 | 2009-01-01 00:00:00 |
| 9 | superuser2 | 2009-01-01 00:00:00 |
+-----+-----+-----+
6 rows in set (0.00 sec)
```

1. Запит на виконання об'єднання Author1 і Author2:

```
SELECT * FROM Author1
UNION SELECT * FROM Author2
```

```
mysql> select * from author1 union select * from author2;
+-----+-----+-----+
| authorID | login | created |
+-----+-----+-----+
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 |
| 3 | user1 | 2009-01-02 00:00:00 |
| 4 | user2 | 2009-01-03 00:00:00 |
| 8 | superuser1 | 2009-01-01 00:00:00 |
| 9 | superuser2 | 2009-01-01 00:00:00 |
+-----+-----+-----+
6 rows in set (0.00 sec)
```

2. Запит на виконання перетину:

```
SELECT * FROM author1
WHERE authorID IN (SELECT authorID FROM author2);
```

```
mysql> SELECT * FROM author1
-> WHERE authorID IN (SELECT authorID FROM author2);
+-----+-----+-----+
| authorID | login | created |
+-----+-----+-----+
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 |
+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.02 sec)
```

3. Запит на виконання різниці Author2 і Author1:

```
SELECT * FROM author2
WHERE authorID NOT IN (SELECT authorID FROM author1);
```

```
mysql> SELECT * FROM author2
-> WHERE authorID NOT IN (SELECT authorID FROM author1);
+-----+-----+-----+
| authorID | login | created |
+-----+-----+-----+
| 3 | user1 | 2009-01-02 00:00:00 |
| 4 | user2 | 2009-01-03 00:00:00 |
| 8 | superuser1 | 2009-01-01 00:00:00 |
| 9 | superuser2 | 2009-01-01 00:00:00 |
+-----+-----+-----+
4 rows in set (0.00 sec)
```

4. Запит на виконання декартового добутку двох таблиць:

```
SELECT * FROM author1, author2;
```

```
mysql> SELECT * FROM author1, author2;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| authorID | login | created | authorID | login | created |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 | 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 | 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 |
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 | 3 | user1 | 2009-01-02 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 | 3 | user1 | 2009-01-02 00:00:00 |
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 | 4 | user2 | 2009-01-03 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 | 4 | user2 | 2009-01-03 00:00:00 |
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 | 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 | 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 |
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 | 8 | superuser1 | 2009-01-01 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 | 8 | superuser1 | 2009-01-01 00:00:00 |
| 2 | admin | 2008-01-01 00:00:00 | 9 | superuser2 | 2009-01-01 00:00:00 |
| 6 | guest1 | 2008-02-16 00:00:00 | 9 | superuser2 | 2009-01-01 00:00:00 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
12 rows in set (0.00 sec)
```

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.