# МИНИСТЕРСТВО ЦИФРОВОГО РАЗВИТИЯ, СВЯЗИ И МАССОВЫХ КОММУНИКАЦИЙ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

Ордена Трудового Красного Знамени федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский технический университет связи и информатики» (МТУСИ)

# Кафедра

«Сетевые информационные технологии и сервисы»

Лабораторная работа 5
По дисциплине «Интеллектуальные базы данных» «Создание сложных запросов на выборку»

Выполнил студент:

М092301(75) Леонов Н.Н.

Вариант 17

Проверил:

Ст.пр. Фатхулин Т.Д.

### 1. Цель работы

В данной лабораторной работе необходимо выполнить запросы на выборку с использованием объединения и вложенных запросов.

#### 2. Залание

При выполнении лабораторной работы необходимо для заданной предметной области средствами MySQL:

- для заданной предметной области построить многотабличный запрос на выборку с использованием объединения;
- для заданной предметной области построить запрос на выборку, содержащий вложенный запрос;
  - составить отчет по лабораторной работе.

#### 3. Теоретические сведения

Рассмотрим следующие вопросы:

- использование объединений в запросах к нескольким таблицам;
- создание вложенных запросов.

В реальных приложениях часто требуется использовать сразу несколько таблиц БД. Запросы, которые обращаются одновременно к нескольким таблицам, называются многотабличными или сложными запросами.

**Абсолютные ссылки на базы данных и таблицы**. В запросе можно прямо указывать необходимую БД и таблицу. Например, можно представить ссылку на столбец *u\_surname* из таблицы *users* в виде *users.u\_surname*. Аналогично можно уточнить БД, таблица из которой упоминается в запросе. Если необходимо, то вместе с БД и таблицей можно указать и столбец, например:

mysql> SELECT book.users.u\_surname FROM users;



6 rows in set (0.00 sec)

При использовании сложных запросов это позволяет избежать двусмысленности при указании источника необходимой информации.

**Использование объединений для запросов к нескольким таблицам**. Хорошо спроектированная реляционная БД эффективна из-за связей между таблицами. При выборе информации из нескольких таблиц такие связи называют объединениями.

В качестве примера объединения двух таблиц рассмотрим запрос, извлекающий из БД *book* фамилии покупателей вместе с номерами сделанных ими заказов:

5 rows in set (0.00 sec)

Выражение *WHERE* важно с точки зрения получения результата. Набор условий, используемых для объединения таблиц, называют условием объединения. В данном примере условие связывает таблицы *orders* и *users* по внешним ключам.

Объединение нескольких таблиц аналогично объединению двух таблиц. Например, необходимо выяснить, какому каталогу принадлежит товарная позиция из заказа, сделанного 10 февраля 2009 г. в 09:40:29:

```
mysql> SELECT catalogs.cat_name
-> FROM catalogs.books.orders
-> WHERE o_time='2009-02-10 09:40:29'
-> AND catalogs.cat_ID=books.b_cat_ID
-> AND orders.o_book_ID=books.book_ID;
+-----+
| cat_name |
+-----+
| Интернет |
+-----+
| row in set (0.09 sec)
```

**Самообъединение таблиц**. Можно объединить таблицу саму с собой (когда интересуют связи между строками одной и той же таблицы). Пусть нужно выяснить, какие книги есть в каталоге, содержащем книгу с названием «Компьютерные сети». Для этого необходимо найти в таблице *books* номер каталога ( $b\_cat\_ID$ ) с этой книгой, а затем посмотреть в таблице *books* книги этого каталога.

В этом запросе для таблицы books определены два разных псевдонима (две отдельных таблицы b1 и b2, которые должны содержать одни и те же данные). После этого они объединяются, как любые другие таблицы. Сначала ищется строка в таблице b1, а затем в таблице b2 – строки с тем же значением номера каталога.

Основное объединение. Набор таблиц, перечисленных в выражении FROM и разделенных запятыми, – это декартово произведение (полное или перекрестное объединение), которое возвращает полный набор комбинаций. Добавление к нему условного выражения WHERE превращает его в объединение по эквивалентности, ограничивающее число возвращаемых запросом строк.

Вместо запятой в выражении *FROM* можно использовать ключевое слово JOIN. В этом случае вместо WHERE лучше использовать ключевое слово ON:

mysql> SELECT orders.order\_ID, users.u\_surname
-> FROM orders JOIN users
-> ON orders.o\_user\_ID=users.user\_ID
-> ORDER BY orders.order\_ID;

order_ID	u_surname
1 2 3 4 5	
5 rows in se	t (0.03 sec)

Bместо JOIN с тем же результатом можно использовать CROSS JOIN (перекрестное объединение) или *INNER JOIN* (внутреннее объединение). Пример запроса, выдающего число товарных позиций в каталогах:

mysql> SELECT catalogs.cat\_name, COUNT(book\_ID)
 -> FROM catalogs JOIN books ON catalogs.cat\_ID=books.b\_cat\_ID
 -> GROUP BY books.b\_cat\_ID;

+	+
cat_name	COUNT(book_ID)
Программирование Интернет Базы данных Сети Мультимедиа	9 6 4 5 6
	,,

5 rows in set (0.05 sec)

Допустим, происходит расширение ассортимента и в списке каталогов появляется новый каталог «Компьютеры»:

# mysql> INSERT INTO catalogs UALUĒS (NULL,'Компьютеры'); Query OK, 1 row affected (0.05 sec)

mysql> SELECT * FROM catalogs:
cat_ID   cat_name
1   Программирование   2   Интернет   3   Базы данных   4   Сети   5   Мультимедиа   6   Компьютеры
6 rows in set (0.00 sec)

Предыдущий запрос не отразит наличие нового каталога (таблица books не содержит записей, относящихся к новому каталогу). Выходом является использование левого объединения (таблица catalogs должна быть левой таблицей):

nysql> SELECT catalogs.cat\_name, COUNT(book\_ID)
 -> FROM catalogs LEFT JOIN books ON catalogs.cat\_ID=books.b\_cat\_ID
 -> GROUP BY books.b\_cat\_ID;

cat_name	COUNT(book_ID)
Компьютеры Программирование Интернет Базы данных Сети Мультимедиа	0 9 6 4 5 6

5 rows in set (0.00 sec)

Пусть нужно вывести список покупателей и число осуществленных ими покупок, причем покупателей необходимо отсортировать по убыванию числа заказов:

```
mysql> SELECT users.u_surname,users.u_name,users.u_patronymic,
    -> COUNT(orders.order_ID) AS total
    -> FROM users JOIN orders ON users.user_ID=orders.o_user_ID
    -> GROUP BY users.user_ID
    -> ORDER BY total DESC;
```

+	<b></b>	<u></u>	<b>.</b>
u_surname	u_name	u_patronymic	total
: Иванов : Кузнецов	Александр Максим	Николаевич Валерьевич Петрович Александрович	2 1 1 1
4 rous in set	· (M M2 sec)		

В список не входят покупатели, которые не сделали ни одной покупки. Чтобы вывести полный список покупателей, необходимо перекрестного объединения таблиц users и orders использовать левое объединение (левой таблицей должна быть таблица users):

mysql> SELECT users.u\_surname,users.u\_name,users.u\_patronymic,

-> COUNT(orders.order\_ID) AS total
-> FROM users LEFT JOIN orders ON users.user\_ID=orders.o\_user\_ID
-> GROUP BY users.user\_ID
-> ORDER BY total DESC;

u_surname	u_name	t ! u_patronymic	total
: Корнеев	Александр   Максим   Анатолий	Николаевич Валерьевич Александрович Петрович Юрьевич Иванович	2 1 1 1 0

6 rows in set (0.02 sec)

Вложенный запрос. Позволяет использовать результат, возвращаемый одним запросом, в другом запросе. Так как результат возвращает только оператор SELECT, то в качестве вложенного запроса всегда выступает SELECT-запрос. В качестве внешнего запроса может выступать запрос с участием любого SQL-оператора: SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE, CREATE TABLE и др.

Пусть требуется вывести названия и цены товарных позиций из таблицы books для каталога «Базы данных» таблицы catalogs:

```
mysql> SELECT b_name,b_price FROM books
-> WHERE b_cat_ID=(SELECT cat_ID FROM catalogs)
                             WHERE cat_name='Базы данных'>
    -> ORDER BY b_price;
  b_name
                                                  b_price
                                                     87.00
  Практикум по Access
  Базы данных. Разработка приложений
Раскрытие тайн SQL
                                                   189.00
200.00
  Базы данных
                                                    326.00
4 rows in set (0.03 sec)
```

Получить аналогичный результат можно при помощи многотабличного запроса, но имеется ряд задач, которые решаются только при помощи вложенных запросов. Вложенный запрос может применяться не только с условием WHERE, но и в конструкциях DISTINCT, GROUP BY, ORDER BY, *LIMIT* и т. д. Различают:

- вложенные запросы, возвращающие одно значение;
- вложенные запросы, возвращающие несколько строк.

В первом случае вложенный запрос возвращает скалярное значение или литерал, которое используется во внешнем запросе (подставляет результат на место своего выполнения). Например, необходимо определить название каталога, содержащего самую дорогую товарную позицию:

Наиболее часто вложенные запросы используются в операциях сравнения в условиях, которые задаются ключевыми словами *WHERE*, *HAVING* или *ON*.

Однако следующий вложенный запрос вернет ошибку:

```
mysql> SELECT cat_name FROM catalogs
-> WHERE cat_ID=(SELECT b_cat_ID FROM books);
ERROR 1242 (21000): Subquery returns more than 1 row
```

Чтобы выбрать строки из таблицы *catalogs*, у которых первичный ключ совпадает с одним из значений, возвращаемых вложенным запросом, следует воспользоваться конструкцией *IN*:

Ключевое слово ANY может применяться с использованием любого оператора сравнения. Используется логика UЛU, т. е. достаточно, чтобы срабатывало хотя бы одно из многих условий. Запрос вида  $WHERE\ X > ANY$  ( $SELECT\ Y\ ...$ ) можно интерпретировать как «где X больше хотя бы одного выбранного Y». Соответственно, запрос вида  $WHERE\ X < ANY\ (SELECT\ Y\ ...)$  интерпретируется как «где X меньше хотя бы одного выбранного Y». Рассмотрим запрос, возвращающий имена и фамилии покупателей, совершивших хотя бы одну покупку:

Ключевое слово ALL также может применяться с использованием любого оператора сравнения, но при этом используется логика U, то есть должны срабатывать все условия. Запрос вида  $WHERE\ X > ALL\ (SELECT\ Y\ ...)$  интерпретируется как «где X больше любого выбранного Y». Соответственно, запрос вида  $WHERE\ X < ALL\ (SELECT\ Y\ ...)$  интерпретируется как «где X

меньше, чем все выбранные Y». Рассмотрим запрос, возвращающий все товарные позиции, цена которых превышает среднюю цену каждого из каталогов:

nysql> SELECT b\_name, b\_price FROM books
-> WHERE b\_price>ALL(SELECT AUG(b\_price) FROM books

_\	GROUP	DU L		ID) -
	GNOUL	DI D	Lat	ID/I

b_name	b_price
Visual FoxPro 9.0	660.00
Delphi. Полное руководство	500.00
Совершенный код	771.00
Принципы маршрутизации в Internet	428.00
Компьютерные сети	630.00
Сети. Поиск неисправностей	434.00
Безопасность сетей	462.00

7 rows in set (0.03 sec)

Результирующая таблица, возвращаемая вложенным запросом, может не содержать ни одной строки. Для проверки этого факта могут использоваться ключевые слова EXISTS и NOT EXISTS.

Запрос, формирующий список покупателей, совершивших хотя бы одну покупку, можно записать следующим образом:

mysq1> SELECT u\_name, u\_surname FROM users
-> WHERE EXISTS (SELECT \* FROM orders
-> WHERE orders.o\_user\_ID=users.user\_ID);

+	<b></b>
u_name	u_surname
Александр   Игорь   Максим   Александр	Иванов Симонов Кузнецов Корнеев
•	•

4 rows in set (0.00 sec)

## 4. Выполнение лабораторной работы

Выполним запрос с объединением двух таблиц. Необходимо получить данные о дате закупок в соответствии с названием отделов, отсортированных по их новизне (рис. 1). Для этого выполним команду

SELECT d\_name AS 'Отдел', p\_date AS'Дата' FROM Department, Purchase WHERE Purchase.p\_d\_ID = Department.d\_ID ORDER BY p\_date DESC

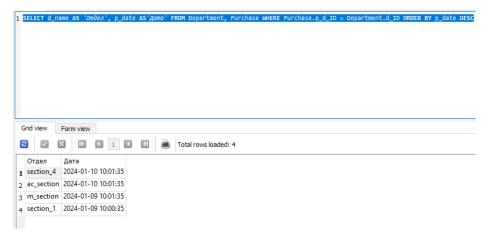


Рисунок 1 – Результат выборки с объединением таблиц

Также выполним запрос с использованием вложенности. Необходимо вывести данные о затратах, которые достигают или превышают минимальный лимит из всех видов затрат, предоставляемых компанией (рис. 2). Для этого выполним команду

SELECT p\_ID AS 'Номер заказа' FROM Purchase WHERE p\_sum >= (SELECT MIN(exp\_limit) FROM Expenses)

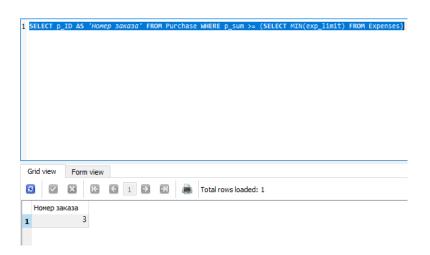


Рисунок 2 – Результат выборки с использованием вложенного запроса

#### Выводы

В ходе лабораторной работы были произведены сложные запросы на выборки с использованием объединения и вложенных запросов на основе заполненной базы данных «db\_cost\_accounting» в лабораторной работе №3.