

# Лекция №5

## ***SELECT (продолжение), INSERT, UPDATE, DELETE, UNION, JOIN***

---

*План лекции:*

1. Оператор ***SELECT*** (продолжение):
  - ***GROUP BY*** ;
  - ***ORDER BY*** ;
  - ***LIMIT***.
2. Оператор ***INSERT***.
3. Оператор ***UPDATE***.
4. Оператор ***DELETE***.
5. Объединение выборок (***UNION***).
6. Объединение «таблиц» (***JOIN***).

# *SELECT (продолжение)*

## *Группировка записей запросов*

### *GROUP BY (1)*

1. Для группировки записей запроса используется инструкция **GROUP BY** совместно с агрегирующими функциями.

```
SELECT fk_client, sum(price_delivery)
FROM Order
GROUP BY fk_client;
```

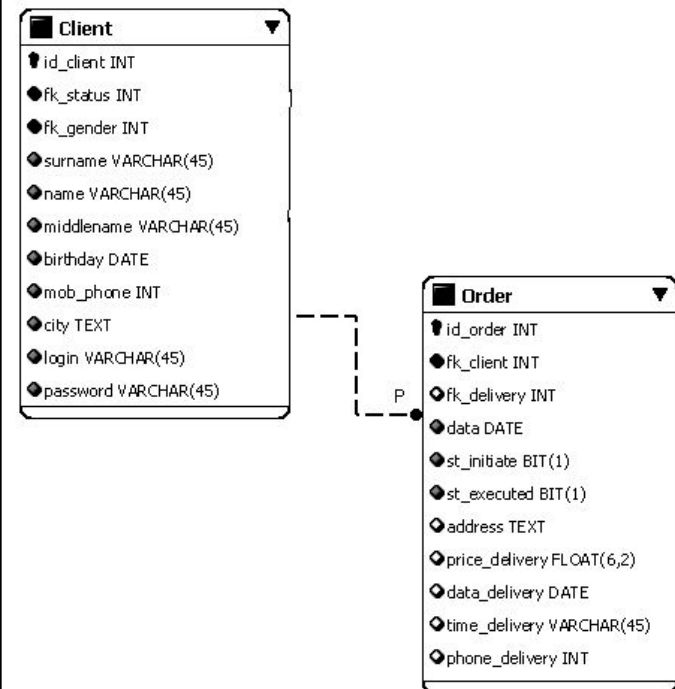
```
SELECT o.fk_client, c.surname, c.name,
sum(price_delivery)
FROM Order o, Client c
WHERE o.fk_client=c.id_client
GROUP BY fk_client;
```

2. **GROUP BY** без агрегирующих функций работает аналогично **DISTINCT**

```
SELECT fk_client FROM Order
GROUP BY fk_client;
```

3. **GROUP BY** и **NULL**-значения. Все **NULL**-значения будут объединены в одну группу.

```
SELECT fk_client, sum(price_delivery)
FROM Order
GROUP BY fk_client;
```



←(все неизвестные клиенты (**NULL**) в заказе объединятся в одну группу и рассчитается суммарная стоимость доставки для всех **NULL**-клиентов).

# *SELECT (продолжение)*

## *Группировка записей запросов*

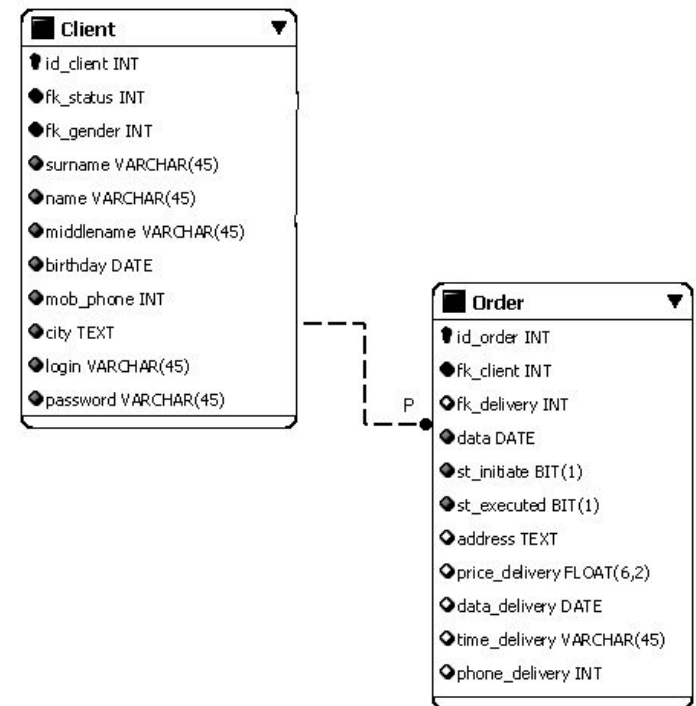
### *GROUP BY (2)*

4. **GROUP BY** и **WHERE**. При этом сначала производится выборка из таблицы с применением условия **WHERE** и лишь затем группировка результата **GROUP BY**. В предложении **WHERE** нельзя использовать агрегирующие функции.

5. **GROUP BY** и **HAVING**. При этом сначала происходит группировка таблицы и лишь затем выборка с применением условия **HAVING**. Допускается использование условия **HAVING** без предложения группировки **GROUP BY**.

6. Группировка внутри группировки.

```
SELECT fk_client, st_executed, sum(price_delivery)
FROM Order
GROUP BY fk_client, st_executed;
```



# *SELECT (продолжение)*

## *Сортировка результатов запроса*

### *ORDER BY (1)*

1. Сортировка по возрастанию *ASC* (по умолчанию) или по убыванию *DESC*.

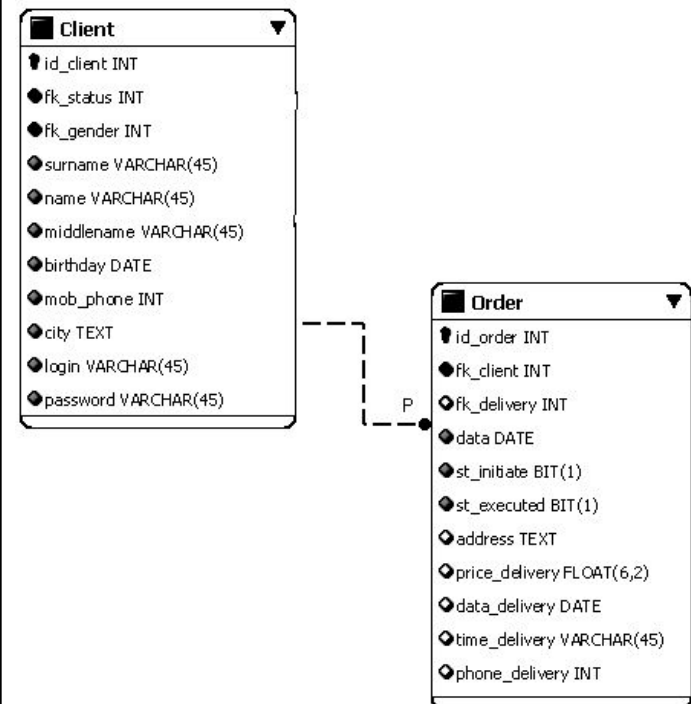
```
SELECT o.fk_client, c.surname, c.name,  
sum(price_delivery)  
FROM Order o, Client c WHERE o.fk_client=c.id_client  
GROUP BY fk_client  
ORDER BY c.surname;
```

2. Сортировка по *выражению* (заголовку)

```
SELECT o.fk_client, c.surname AS `FAM`, c.name,  
sum(price_delivery)  
FROM Order o, Client c WHERE o.fk_client=c.id_client  
GROUP BY fk_client  
ORDER BY `FAM` ASC;
```

3. Сортировка по *позиции*

```
SELECT surname, name  
FROM Client  
ORDER BY 1 DESC;  
  
SELECT *  
FROM Client  
ORDER BY 1 DESC;
```



# *SELECT (продолжение)*

## *Ограничение выборки LIMIT*

Для управления количеством записей в результирующей таблице используется оператор **LIMIT**. Этот оператор записывается в самом конце запроса и имеет следующую конструкцию:

*SELECT ... .. LIMIT [start, ] amount*

**start** - это номер строки в результирующей таблицы (от 0), от которой необходимо отсчитывать записи;

**count** - это число, которое означает то, сколько записей из результирующей таблицы необходимо отобразить, начиная от **start**.

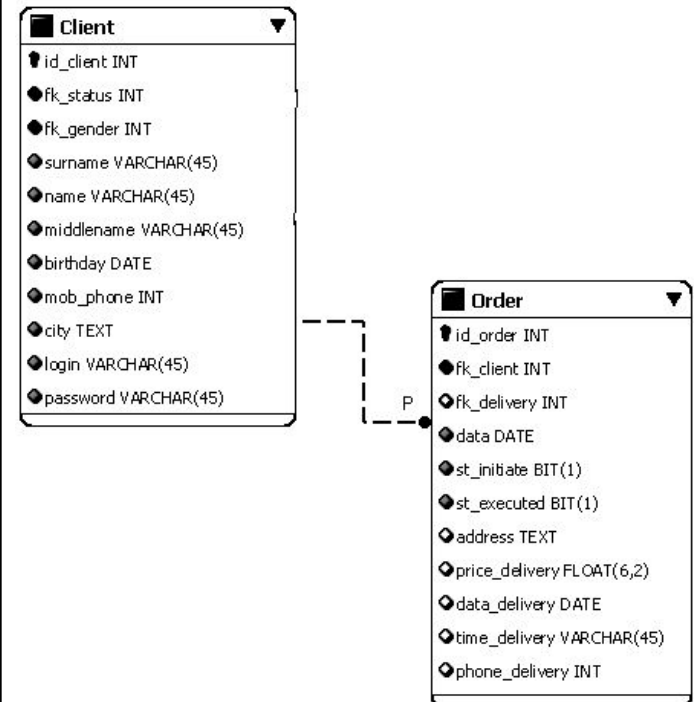
*SELECT \* FROM Client LIMIT 1;*

или *SELECT \* FROM Client LIMIT 0, 1;*

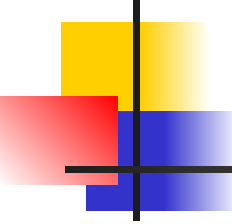
(получаем только 1-ю запись – соответствует 0-й в MySQL)

*SELECT \* FROM Client LIMIT 1, 4;*

(получаем 4 записи, начиная со 2-й)



# Вставка записей INSERT



Синтаксис оператора INSERT	Описание
<pre>INSERT [LOW_PRIORITY    DELAYED   [IGNORE]] [INTO] tbl_name [(col_name [, col_name] ...)] {VALUES   VALUE} [(value [,value] ...)] ... [ON DUPLICATE KEY UPDATE col_name=value [, col_name=value]] #или INSERT [LOW_PRIORITY    DELAYED   [IGNORE]] [INTO] tbl_name SET col_name = value [, col_name = value] ... [ON DUPLICATE KEY UPDATE ...] #или INSERT [LOW_PRIORITY    DELAYED   [IGNORE]] [INTO] tbl_name [(col_name [, col_name] ...)] SELECT select_expr ... WHERE where_condition [ON DUPLICATE KEY UPDATE ...]</pre>	<ol style="list-style-type: none"><li>1. LOW_PRIORITY – выполнение INSERT будет задержано до тех пор, пока другие клиенты не завершат чтение этой таблицы. Не рекомендуется для таблиц MyISAM, поскольку отключает параллельные вставки.</li><li>2. DELAYED – <u>игнорируется сервером MySQL</u>.</li><li>3. IGNORE – выполнение INSERT не будет прервано, даже если возникнет ошибка дублирования ключей. Записи, для которых возникают конфликтные ситуации, обновлены не будут.</li><li>4. Порядок и количество полей col_name и присваиваемых значений value из списка VALUE должны совпадать.</li><li>5. Имена и количество полей col_name и полей из списка select_expr оператора SELECT должны совпадать.</li><li>6. <u>Поля</u> имеющие значения по умолчанию (DEFAULT) можно не указывать – значения установятся автоматически. Можно указать значение DEFAULT в явном виде или использовать функцию DEFAULT(col_name).</li><li>7. Для первичных ключей с атрибутом AUTO_INCREMENT в списке VALUE нужно указать значение NULL или использовать функцию LAST_INSERT_ID().</li><li>8. Для вставки нескольких записей необходимо в VALUE указать несколько списков (), (),] ... через запятую.</li></ol>

# Примеры использования *INSERT*

## 1. Конструкция *INSERT...VALUES*

```
INSERT INTO client VALUES (NULL, 1, 1, 'Petrov',  
'Ivan', 'Ivanovich', '2018-10-01', 11111111, 'Kiev',  
'abcd', 'ivan123456');
```

2. Конструкция *INSERT...SET* используются для вставки записи на основе явно заданных значений.

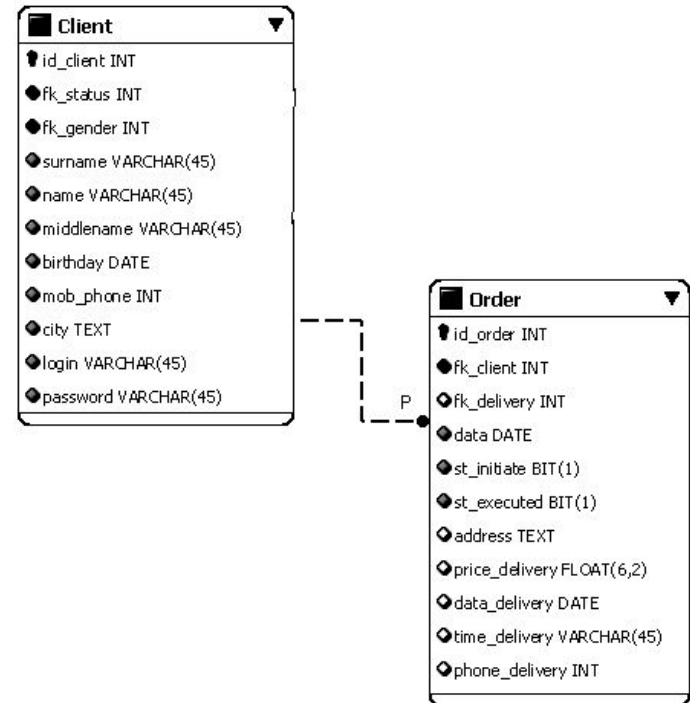
## *INSERT INTO* client *SET*

```
id_client =NULL, fk_status=1, fk_gender=1,  
surname ='Petrov', name='Ivan',  
middlename='Ivanovich', birthday='2018-10-01',  
mob_phone=11111111, city='Kiev',  
login='abcd', password='ivan123456');
```

3. Конструкция *INSERT...SELECT* используется для вставки записей, выбранных из другой таблицы или таблиц.

```
INSERT INTO client_man SELEST * FROM client  
WHERE fk_gender=1;
```

(при этом таблица Client\_man должна быть создана заранее с помощью оператора CREATE TABLE...) (в частном случае она должна полностью совпадать с таблицей Client)



# Альтернатива *INSERT*

```
LOAD DATA [LOW_PRIORITY | CONCURRENT]
[LOCAL] INFILE 'file_name.txt'
[REPLACE | IGNORE]
INTO TABLE tbl_name [FIELDS [TERMINATED BY '\t']
[[OPTIONALLY] ENCLOSED BY '"'] [ESCAPED BY '\\'] ]
[LINES TERMINATED BY '\n']
[IGNORE number LINES] [(col_name,...)]
```

Команда `LOAD DATA INFILE` читает строки из текстового файла и вставляет их в таблицу с очень высокой скоростью.

```
LOAD DATA INFILE "data.txt" INTO TABLE
db2.my_table;
```

```
LOAD DATA INFILE "/tmp/file_name" INTO TABLE
test IGNORE 1 LINES;
```

```
LOAD DATA INFILE 'data.txt' INTO TABLE table2
FIELDS TERMINATED BY ',';
```

*LOW\_PRIORITY* - выполнение команды `LOAD DATA` будет задержано до тех пор, пока другие клиенты не завершат чтение этой таблицы.

*CONCURRENT* - при работе с таблицами `MyISAM`, то другие потоки могут извлекать данные из таблицы во время выполнения команды `LOAD DATA`.

При применении опции *LOCAL* выполнение может происходить несколько медленнее в сравнении с предоставлением серверу доступа к файлам напрямую, поскольку содержимое файла должно переместиться с клиентского хоста на сервер. Ключевые слова *REPLACE* и *IGNORE* управляют обработкой входных записей, которые дублируют существующие записи с теми же величинами уникальных ключей. Если указать *REPLACE*, то новые строки заменят существующие с таким же уникальным ключом. Если указать *IGNORE*, то входные строки, имеющие тот же уникальный ключ, что и существующие, будут пропускаться. Если не указан ни один из параметров, то при обнаружении дублирующегося значения ключа возникает ошибка и оставшаяся часть текстового файла игнорируется.





## Обновление записей UPDATE

Синтаксис оператора UPDATE	Описание
<pre>UPDATE [LOW_PRIORITY] [IGNORE] tbl_name SET col_name=value [, col_name2=value ...] [WHERE where_condition] [ORDER BY ...] [LIMIT row_count] #Синтаксис обновления записей в #нескольких таблицах UPDATE [LOW_PRIORITY] [IGNORE] tbl_name [, tbl_name ... ] SET col_name1=expr1 [, col_name2=expr2 ...] [WHERE where_condition]</pre>	<ol style="list-style-type: none"><li>1. LOW_PRIORITY – выполнение UPDATE будет задержано до тех пор, пока другие клиенты не завершат чтение этой таблицы. Не рекомендуется для таблиц MyISAM, поскольку отключает параллельные замены.</li><li>2. IGNORE – выполнение UPDATE не будет прервано, даже если возникнет ошибка дублирования ключей. Записи, для которых возникают конфликтные ситуации, обновлены не будут.</li><li>3. Поля, имеющие значения по умолчанию (DEFAULT) можно не указывать – значения установятся автоматически.</li><li>4. При обновлении записей в нескольких таблицах запрещено использовать ORDER BY и LIMIT.</li></ol>

# Удаление записей *DELETE*

Синтаксис оператора DELETE	Описание
<pre>DELETE [LOW_PRIORITY] [QUICK] [IGNORE] FROM tbl_name [WHERE where_condition] [ORDER BY ...] [LIMIT row_count]</pre> <p><i>#Синтаксис удаления записей в #нескольких таблицах</i></p> <pre>DELETE [LOW_PRIORITY] [QUICK] [IGNORE] tbl_name[*] [, tbl_name[*]] ... FROM tbl_name [WHERE where_condition]</pre> <p><i>#или</i></p> <pre>DELETE [LOW_PRIORITY] [QUICK] [IGNORE] FROM tbl_name[*] [, tbl_name[*]] ... USING table_references</pre>	<ol style="list-style-type: none"><li>1. <code>LOW_PRIORITY</code> – выполнение <code>DELETE</code> будет задержано до тех пор, пока другие клиенты не завершат чтение этой таблицы. Не рекомендуется использовать с таблицами <code>MyISAM</code>.</li><li>2. <code>IGNORE</code> – выполнение <code>UPDATE</code> не будет прервано, даже если возникнет ошибка. Записи, для которых возникают конфликтные ситуации, удалены не будут.</li><li>3. Если задан <code>QUICK</code>, то обработчик таблицы при выполнении удаления не будет объединять индексы. Не рекомендуется для <code>InnoDB</code>. Для <code>MyISAM</code> рекомендуется после удаления выполнить команду <code>OPTIMIZE TABLE</code>.</li><li>3. Выражение <code>where_condition=TRUE</code> для каждой удаляемой строки.</li><li>4. Для таблиц <code>MyISAM</code> и <code>InnoDB</code> поля с атрибутом <code>AUTO_INCREMENT</code>, после удаления записи с его максимальным значением, не восстанавливаются.</li><li>5. При удалении записей в нескольких таблицах</li></ol>

# Объединение выборок UNION

Синтаксис оператора UNION	Описание
<pre>SELECT ... select_expr UNION [ALL   DISTINCT] SELECT ... select_expr [UNION [ALL   DISTINCT] SELECT ...] SELECT ... [LIMIT] [ORDER BY]</pre> <p>Если для всего результата UNION необходимо применить оператор ORDER BY, следует заключить предложения SELECT в круглые скобки:</p> <pre>(SELECT ... select_expr [ORDER BY] [LIMIT]) UNION [ALL   DISTINCT] (SELECT ... select_expr... [ORDER BY] [LIMIT]) [ORDER BY] [LIMIT]</pre>	<ol style="list-style-type: none"><li>1. Поля, перечисленные в выражениях запроса <code>select_expr</code> должны быть одинакового типа.</li><li>2. Имена полей, указанные в <code>select_expr</code> первого SELECT будут использованы как имена полей для всего результата UNION.</li><li>3. Для всех SELECT-запросов UNION: DISTINCT – объединяет только уникальные записи; ALL – объединяет все записи.</li><li>4. Если ALL и DISTINCT не используются, по умолчанию подразумевается DISTINCT для всего результата UNION.</li><li>5. Во всех SELECT-запросах UNION могут использоваться операторы LIMIT и ORDER BY.</li><li>6. Использование ORDER BY во втором и последующих SELECT-запросах с применением имен полей в предложениях <code>select_expr</code> приводит к ошибке. Это обусловлено тем, что результат UNION использует имена полей из <code>select_expr</code> первого SELECT. В этом случае рекомендуется использовать псевдонимы для таблиц и полей, совпадающих с именами первого SELECT.</li></ol>



## *Объединение таблиц WHERE, JOIN*

---

Источник запроса – перечень таблиц, разделенных запятой, в выражении FROM, представляет собой декартово произведение (полное или перекрестное объединение), которое возвращает полный набор комбинаций записей (кортежей).

Условия WHERE, принимающие значения TRUE или FALSE, в теории множеств называют предикатами. Использование предикатов превращает источник запроса (FROM) в объединение по эквивалентности, ограничивающее число возвращаемых записей. Инструкция JOIN является альтернативой WHERE и также позволяет задать условия объединения.

Для связывания нескольких таблиц используется объединение по равенству (equi-join), а имена таблиц указываются в предложении FROM, где запятая ( , ) выступает операндом объединения. Для объединения таблиц с помощью инструкции WHERE требуется задать условия объединения. Для этого обычно используют условие на равенство уникальных ключей связанных таблиц (чаще всего используются первичные и внешние ключи):

WHERE pk\_tbl\_A = fk\_tbl\_B.

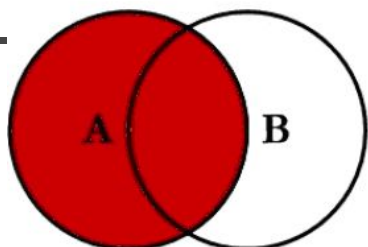
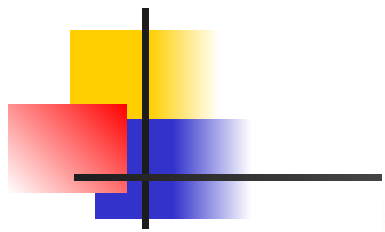
При связывании нескольких таблиц, используются однотипные равенства в предложении WHERE, объединенные логическим оператором AND.

Для объединения таблиц также используется инструкция JOIN. Она эквивалентна оператору объединения «запятая» ( , ) в инструкции FROM. Условие соединения (join\_condition) задается так же, как и с использованием WHERE.

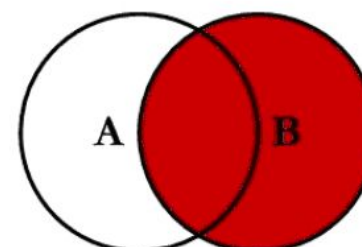
# Объединение таблиц *WHERE, JOIN* (продолжение)

Синтаксис инструкции JOIN	Описание
<pre>FROM tbl_name [STRAIGHT_JOIN    [INNER   CROSS]    [NATURAL [{LEFT RIGHT}]] JOIN tbl_name [[AS] alias]] ON join_condition ...  #если поля в связываемых таблицах #совпадают, вместо: tbl_name [[AS] alias]] ON join_condition #используется: tbl_name [[AS] alias]] USING (col_name, col_name, ...)</pre>	<ol style="list-style-type: none"><li>1. Предложения JOIN, INNER JOIN и CROSS JOIN являются синонимами.</li><li>2. STRAIGHT_JOIN – задает объединение таблиц в том порядке, в каком они перечислены в предложении FROM.</li><li>3. NATURAL [LEFT] JOIN определяется как семантически эквивалентное INNER JOIN или LEFT JOIN со списком USING, который содержит все одинаковые поля в таблицах.</li><li>4. JOIN – при объединении двух таблиц будут выбраны поля, значения которых совпадают в обеих таблицах.</li><li>5. LEFT JOIN – будут выбраны поля, значения которых совпадают в обеих таблицах, а также поля левой таблицы, значения в которых не совпали со значениями в правой таблице.</li><li>6. RIGHT JOIN – аналогично п.5 с противоположной связью таблиц.</li></ol>

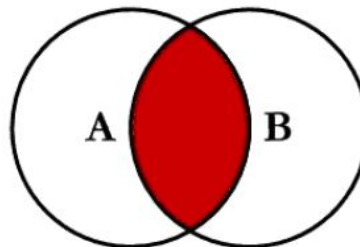
# Визуальное представление JOIN (общее)



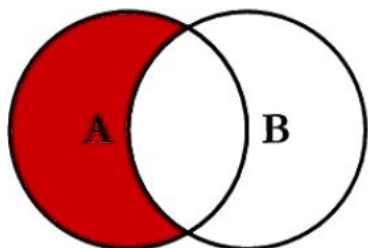
```
SELECT <select_list>
FROM TableA A
LEFT JOIN TableB B
ON A.Key = B.Key
```



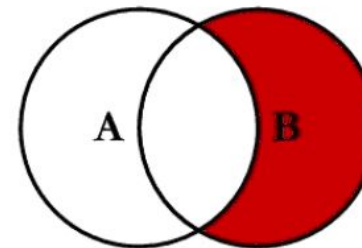
```
SELECT <select_list>
FROM TableA A
RIGHT JOIN TableB B
ON A.Key = B.Key
```



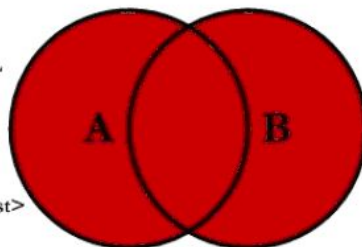
```
SELECT <select_list>
FROM TableA A
INNER JOIN TableB B
ON A.Key = B.Key
```



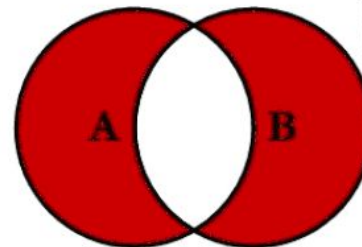
```
SELECT <select_list>
FROM TableA A
LEFT JOIN TableB B
ON A.Key = B.Key
WHERE B.Key IS NULL
```



```
SELECT <select_list>
FROM TableA A
RIGHT JOIN TableB B
ON A.Key = B.Key
WHERE A.Key IS NULL
```

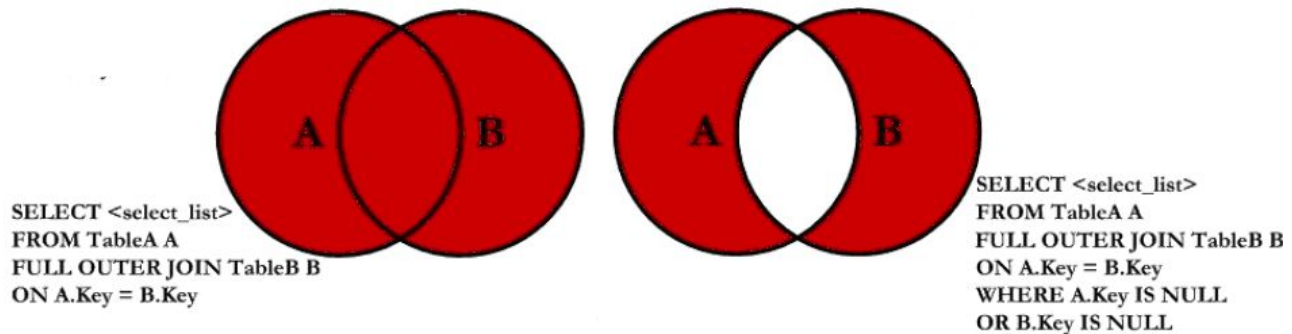


```
SELECT <select_list>
FROM TableA A
FULL OUTER JOIN TableB B
ON A.Key = B.Key
```



```
SELECT <select_list>
FROM TableA A
FULL OUTER JOIN TableB B
ON A.Key = B.Key
WHERE A.Key IS NULL
OR B.Key IS NULL
```

# Альтернатива *FULL JOIN*



Полное внешнее соединение (**FULL JOIN**) не поддерживается в MySQL. Это «избыточная» операция, т.к. она представляется через объединение левого и правого внешних соединений.

```
SELECT <select_list> FROM TableA A  
LEFT JOIN TableB B  
  ON A.Key = B.Key  
UNION  
SELECT <select_list> FROM TableA A  
RIGHT JOIN TableB B  
  ON A.Key = B.Key;
```