

# Лекция 4: запросы и SQL

# 1. SQL

# Запрос

Части запроса:

- **WHERE** — для определения, какие строки должны быть выбраны или включены в GROUP BY.
- **GROUP BY** — для объединения строк с общими значениями в элементы меньшего набора строк.
- **HAVING** — для определения, какие строки после GROUP BY должны быть выбраны.
- **ORDER BY** — сортировка результирующего набора данных.

SELECT поля FROM таблицы WHERE условия...

# Логические операторы

- AND
- OR
- NOT

Состояния: true, false, NULL

AND и OR коммутативны: от перемены мест операндов результат не меняется

# Операторы сравнения

>	Больше
<	Меньше
>=	Больше или равно
<=	Меньше или равно
=	Равно
<> или !=	Не равно

- Операторы бинарные.
- Возвращают значения типа `boolean`.

# Операторы и NULL

- Логические операторы: по таблицам истинности.
- Операторы сравнения: результат NULL, когда любой из операндов NULL.

# Предикаты сравнения

$a$ BETWEEN $x$ AND $y$	<i>/* между */</i>
$a$ NOT BETWEEN $x$ AND $y$	<i>/* не между */</i>
$a$ IS DISTINCT FROM $b$	<i>/* как &lt;&gt;, кроме NULL */</i>
$a$ IS NOT DISTINCT FROM $b$	<i>/* как =, кроме NULL */</i>
<i>выражение</i> IS NULL	<i>/* является NULL */</i>
<i>выражение</i> IS NOT NULL	<i>/* не является NULL */</i>

# Поиск по шаблону: LIKE

- строка LIKE шаблон
- строка NOT LIKE шаблон

Выражение LIKE возвращает true, если строка соответствует заданному шаблону.

```
'abc' LIKE '_b_'    /* true */
```

```
'abc' LIKE 'c'      /* false */
```

ILIKE — регистро-независимый поиск



# Поиск по шаблону: SIMILAR TO

- строка SIMILAR TO шаблон
- строка NOT SIMILAR TO шаблон

Выражение SIMILAR TO возвращает true, если строка соответствует заданному шаблону.

Поддерживает больше видов регулярных выражений, чем LIKE

# Регулярные выражения POSIX

- `~ /*` Проверяет соответствие регулярному выражению с учётом регистра `*/`
- `~* /*` Проверяет соответствие регулярному выражению без учёта регистра `*/`
- `!~ /*` Проверяет несоответствие регулярному выражению с учётом регистра `*/`
- `!~* /*` Проверяет несоответствие регулярному выражению без учёта регистра `*/`

# Регулярные выражения POSIX

- Предоставляют более мощные средства поиска по шаблонам, чем операторы LIKE и SIMILAR TO

- Примеры:

'abcd' ~ 'abcd'

*/\* true \*/*

'abcd' ~ '(b|d)'

*/\* true \*/*

'abcd' ~ '^ (b|c)'

*/\* false \*/*

# Условные выражения: CASE

if/then/else в других языках программирования:

CASE WHEN *условие* THEN *результат*

[WHEN ...]

[ELSE результат]

END

# Условные выражения

1. CASE можно использовать везде, где допускаются выражения.
2. Каждое условие представляет собой выражение, возвращающее `boolean`.
3. Если не выполняются условия `WHEN`, значением `CASE` становится результат в `ELSE`.
4. Если в 3. предложение `ELSE` отсутствует, результатом будет `NULL`.



# Условные выражения

```
SELECT Result FROM EXAM;
```

```
Result
```

```
-----
```

```
76
```

```
95
```

```
SELECT Result,
```

```
    CASE WHEN Result >= 91 THEN 'Отл.'
```

```
         WHEN Result >= 75 THEN 'Хор.'
```

```
         WHEN Result >= 60 THEN 'Удовл.'
```

```
         ELSE 'other result'
```

```
    END AS Description
```

```
FROM EXAM;
```

```
Result | Description
```

```
-----+-----
```

```
76    | Хор.
```

```
95    | Отл.
```

# Преобразования типов

- `CAST ( expression AS type )` /\* SQL-синтаксис \*/
- `expression::type` /\* PostgreSQL \*/
- `typename ( expression )` /\* через функцию \*/

Пример:

```
SELECT CAST(42 AS float8);
```

```
/* через функцию float8(int4) */
```

```
CREATE CAST (source_type AS target_type)  
  WITH FUNCTION function_name (argument_type [, ...])
```

- *выражение* IN (*значение* [, ...])

Результат «true», если значение *выражения* равняется одному из значений выражений в правой части:

(*выражение* = значение1) OR (*выражение* = значение2)  
OR ...



## 2. Запросы с использованием нескольких таблиц

# Декартово произведение таблиц

- Декартово произведение  $n$  таблиц — это таблица, содержащая все возможные строки  $s$ , такие, что  $s$  является сцеплением какой-либо строки из первой таблицы, строки из второй таблицы, ... и строки из  $n$ -й таблицы.
- Количество строк декартова произведения таблиц равно произведению количества строк соединяемых таблиц.

# Декартово произведение таблиц

lt:	id		name
	-----+		-----
	1		aaa
	2		bbb
	3		ccc

rt:	id		value
	-----+		-----
	1		xxx
	3		yyy
	7		zzz

=> **SELECT \* FROM lt,rt;**

id		name		id		value
-----+		-----+		-----+		-----
1		aaa		1		xxx
1		aaa		3		yyy
1		aaa		7		zzz
2		bbb		1		xxx
2		bbb		3		yyy
2		bbb		7		zzz
3		ccc		1		xxx
3		ccc		3		yyy
3		ccc		7		zzz



# Запросы с использованием нескольких таблиц

Вывести список всех студентов из России:

2 таблицы:

STUDENT(StudentID, Name, Surname, City)

CITIES(CityName, Country)



# Соединение с помощью фразы WHERE

Вывести список всех студентов из России:

```
SELECT Name, City
```

```
FROM STUDENT, CITIES
```

```
WHERE CITIES.CityName = STUDENT.City AND  
      CITIES.Country = 'Россия';
```

# Запросы с использованием нескольких таблиц

1. СУБД формирует строки декартова произведения таблиц, перечисленных во фразе FROM.
2. СУБД проверяет, удовлетворяют ли данные в сформированной строке условиям из фразы WHERE.
3. Если данные в строке удовлетворяют условию из фразы WHERE, то СУБД включает в ответ на запрос те поля строки, которые соответствуют столбцам, перечисленным во фразе SELECT.

# 3. Соединения (Joins)

# Соединение

В реляционной алгебре:

$R \bowtie_{\theta} S$  — **соединение**:

$$R \bowtie_{\theta} S = \sigma_{\theta}(R \times S)$$



# Виды соединений

**Тета-соединение:**

$R \bowtie_{\theta} S$ , где  $\theta$  — предикат:  $R.attrx$  (лог. оп.)  $S.attr_y$

**Эквисоединение:**

$R \bowtie_{\theta} S$ , где в  $\theta$  — лог. оп. =

**Натуральное соединение:**

$R \bowtie S$

# Соединения

Начиная с SQL:1992 и для соединений таблиц принято использовать фразу JOIN.

- T1 { [INNER] | { LEFT | RIGHT | FULL } [OUTER] } JOIN T2 ON boolean\_expression
- T1 { [INNER] | { LEFT | RIGHT | FULL } [OUTER] } JOIN T2 USING ( join column list )
- T1 NATURAL { [INNER] | { LEFT | RIGHT | FULL } [OUTER] } JOIN T2

# Соединения (JOIN ON)

- В предложении с ON указываются выражения логического типа.
- Пара строк из таблиц 1 и 2 соответствуют друг другу, если выражение ON возвращает для них true.

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
JOIN CITIES ON (CityName = City);
```

Позволяет сформировать **эквисоединение таблиц**

# Соединения (JOIN USING)

- USING — сокращённая запись условия, когда с обеих сторон соединения столбцы имеют одинаковые имена. Например, запись соединения таблиц LT и RT с USING (**at1**, **at2**) формирует условие:

**ON LT.at1 = RT.at1 AND LT.at2 = RT.at2**

- При выводе JOIN USING исключаются избыточные столбцы.

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
JOIN STUDENT_OLYMPIAD USING (StudentID);
```

# Соединения (NATURAL JOIN)

NATURAL — упрощённая форма USING: образует список USING из всех имён столбцов, существующих в обеих входных таблицах.

Если столбцов с одинаковыми именами **нет**, NATURAL работает как CROSS JOIN.

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
NATURAL JOIN STUDENT_OLYMPIAD;
```

# Виды соединений

- INNER JOIN
- LEFT OUTER JOIN
- RIGHT OUTER JOIN
- FULL OUTER JOIN
- CROSS JOIN

# INNER JOIN

Для каждой строки из исходной таблицы LT итоговая таблица включает строку для каждой строки из таблицы RT, если строка удовлетворяет условию соединения.

$$R \bowtie_{\text{condition}} S$$

Для каждой записи  $r$  в  $R$ :

Для каждой записи  $s$  в  $S$ :

Если  $\text{condition} == \text{true}$ ,  $r+s$  - в результат.

# INNER JOIN

lt: id		name
-----+-----		
1		aaa
2		bbb
3		ccc

rt: id		value
-----+-----		
1		xxx
3		yyy
7		zzz

**=> SELECT lt.id, name, value  
FROM lt INNER JOIN rt ON lt.id = rt.id;**

lt.id		name		value
-----+-----+-----				
1		aaa		xxx
3		ccc		yyy



# CROSS JOIN

Осуществляет полное перекрестное соединение двух таблиц.

$$R \times S$$

Каждая строка первой таблицы соединяется со всеми строками второй таблицы, что создает результирующий набор — **декартово произведение таблиц**.



# CROSS JOIN

lt: id	name
1	aaa
2	bbb
3	ccc

rt: id	value
1	xxx
3	yyy
7	zzz

**=> SELECT \* FROM lt CROSS JOIN rt;**

id	name	id	value
1	aaa	1	xxx
1	aaa	3	yyy
1	aaa	7	zzz
2	bbb	1	xxx
2	bbb	3	yyy
2	bbb	7	zzz
3	ccc	1	xxx
3	ccc	3	yyy
3	ccc	7	zzz

# LEFT OUTER JOIN

1. Сначала выполняется внутреннее соединение (INNER JOIN).
2. В результат добавляются все строки из таблицы LT, которым не соответствуют никакие строки из таблицы RT; вместо значений столбцов RT вставляются NULL.

В результирующей таблице всегда будет минимум одна строка для каждой строки из LT.



# LEFT OUTER JOIN

lt: id		name
-----+-----		
1		aaa
2		bbb
3		ccc

rt: id		value
-----+-----		
1		xxx
3		yyy
7		zzz

**=> SELECT lt.id, name, value FROM lt  
LEFT JOIN rt ON lt.id = rt.id;**

lt.id		name		value
-----+-----+-----				
1		aaa		xxx
2		bbb		
3		ccc		yyy

# RIGHT OUTER JOIN

1. Сначала выполняется внутреннее соединение (INNER JOIN).
2. В результат добавляются все строки из таблицы RT, которым не соответствуют никакие строки из таблицы LT; вместо значений столбцов LT вставляются NULL.

Это соединение является обратным к левому (LEFT JOIN): в результирующей таблице всегда будет минимум одна строка для каждой строки из таблицы RT.



# RIGHT OUTER JOIN

lt: id		name
-----+-----		
1		aaa
2		bbb
3		ccc

rt: id		value
-----+-----		
1		xxx
3		yyy
7		zzz

**=> SELECT name, rt.id, value FROM lt  
RIGHT JOIN rt ON lt.id = rt.id;**

name		rt.id		value
-----+-----+-----				
aaa		1		xxx
ccc		3		yyy
		7		zzz

# FULL OUTER JOIN

1. Сначала выполняется внутреннее соединение.
2. В результат добавляются все строки из таблицы LT, которым не соответствуют никакие строки из таблицы RT; вместо значений столбцов RT вставляются NULL.
3. В результат добавляются все строки из таблицы RT, которым не соответствуют никакие строки из таблицы LT; вместо значений столбцов LT вставляются NULL.

# FULL OUTER JOIN

lt: id		name
-----+-----		
1		aaa
2		bbb
3		ccc

rt: id		value
-----+-----		
1		xxx
3		yyy
7		zzz

**=> SELECT \* FROM lt  
FULL JOIN rt ON lt.id = rt.id;**

id		name		id		value
-----+-----+-----+-----						
1		aaa		1		xxx
2		bbb				
3		ccc		3		yyy
				7		zzz



# Выполнение соединений (JOIN)

- Неэффективно:  $R \bowtie_{\theta} S = \sigma_{\theta}(R \times S)$
- Реализации:
  - Nested Loop Join
  - Hash Join
  - Sort-merge Join

## 4. Вложенные подзапросы

# Вложенный подзапрос

- Вложенный подзапрос (subquery) — предложение SELECT, которое заключено в круглые скобки и вложено в WHERE/HAVING часть другого SQL-предложения.
- Может содержать в своей WHERE (HAVING) - части другой вложенный подзапрос.
- Во внешнем и вложенном подзапросе может использоваться одна и та же таблица.

# Простые вложенные подзапросы

- Простые вложенные подзапросы применяются для получения множества значений, которые проверяются в основном запросе:

```
SELECT Surname
FROM STUDENT
WHERE CityName IN (
    SELECT City FROM CITIES
    WHERE CITIES.Country = 'Россия'
);
```

# Простые вложенные подзапросы

- Обрабатываются "снизу вверх": первым обрабатывается вложенный подзапрос самого нижнего уровня.

```
SELECT Surname
```

```
FROM STUDENT
```

```
WHERE CityName IN (
```

```
    SELECT City FROM CITIES
```

```
    WHERE CITIES.Country = 'Россия'
```

```
);
```

Получаем список городов в России, используем их для выполнения внешнего запроса

# Простые вложенные подзапросы

- Обрабатываются "снизу вверх": первым обрабатывается вложенный подзапрос самого нижнего уровня.

```
SELECT Surname
```

```
FROM STUDENT
```

```
WHERE CityName IN (
```

```
    'Москва', 'Санкт-Петербург', ...
```

```
);
```

То же можно получить с помощью соединения:

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
WHERE CityName IN (  
    SELECT City FROM CITIES  
    WHERE  
        CITIES.Country = 'Россия'  
);
```

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
JOIN CITIES ON CityName = City  
WHERE CITIES.Country = 'Россия';
```



# Коррелированные вложенные подзапросы

Вложенный подзапрос не может быть выполнен до обработки внешнего запроса:

```
SELECT Surname
```

```
FROM STUDENT
```

```
WHERE EXISTS (
```

```
    SELECT 1 FROM STUDENT_OLYMPIAD
```

```
    WHERE StID = STUDENT.StudentID
```

```
);
```





# Коррелированные вложенные подзапросы

- Вложенный подзапрос зависит от значения **STUDENT.StudentID**.
- Это значение изменяется по мере того, как СУБД проверяет строки таблицы **STUDENT**.

SELECT Surname

FROM **STUDENT**

WHERE EXISTS (

    SELECT 1 FROM STUDENT\_OLYMPIAD

    WHERE StID = **STUDENT.StudentID**

);



# Коррелированные вложенные подзапросы

1. СУБД проверяет первую строку таблицы STUDENT (StudentID = 1). Значение STUDENT.StudentID в этот момент = 1. СУБД обрабатывает внутренний запрос, получая в результате 1, если такой олимпиадник есть:

```
SELECT Surname
```

```
FROM STUDENT
```

```
WHERE EXISTS (
```

```
    SELECT 1 FROM STUDENT_OLYMPIAD WHERE
```

```
    StID = STUDENT.StudentID
```

```
);
```



# Коррелированные вложенные подзапросы

1. СУБД проверяет первую строку таблицы STUDENT (StudentID = 1). Значение STUDENT.StudentID в этот момент = 1. СУБД обрабатывает внутренний запрос, получая в результате 1, если такой олимпиадник есть:

```
SELECT Surname
```

```
FROM STUDENT
```

```
WHERE EXISTS (
```

```
    SELECT 1 FROM STUDENT_OLYMPIAD WHERE
```

```
    StID = 1
```

```
);
```



# Коррелированные вложенные подзапросы

1. СУБД проверяет первую строку таблицы STUDENT (StudentID = 1). Значение STUDENT.StudentID в этот момент = 1. СУБД обрабатывает внутренний запрос, получая в результате 1, если такой олимпиадник есть:

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
WHERE EXISTS (  
    1  
);
```



Включаем в результат



# Коррелированные вложенные подзапросы

2. Система будет повторять обработку для каждой строки из таблицы STUDENT, пока не будут рассмотрены все строки таблицы STUDENT.

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
WHERE EXISTS (  
    SELECT 1 FROM STUDENT_OLYMPIAD  
    WHERE StID = 2  
);
```



# Коррелированные вложенные подзапросы

- Обрабатываются СУБД в обратном порядке.
- Сначала выбирается первая строка таблицы, сформированной основным запросом. Из этой строки выбираются значения тех столбцов, которые используются во вложенном подзапросе.
- Если эти значения удовлетворяют условиям вложенного подзапроса, то выбранная строка включается в результат.

## 5. Операторы для работы со вложенными подзапросами

## *выражение IN (подзапрос)*

- *Подзапрос должен возвращать ровно один столбец.*
- *Результат выражения сравнивается с каждым значением, возвращённым подзапросом.*
- *Результатом выражения IN будет «true», если значение выражения соответствует хотя бы одному значению, которое вернул подзапрос; «false» в противном случае (включая случай, когда подзапрос не возвращает строк).*



# IN и NULL

*выражение IN (подзапрос)*

- Если *выражение*: NULL или соответствие в правой части не найдено, и есть хотя бы одно NULL-значение в результате *подзапроса*  
**результат: NULL**

# EXISTS

## EXISTS (*подзапрос*)

- EXISTS принимает оператор SELECT (*подзапрос*)
- Если *подзапрос* возвращает хотя бы одну строку, то результатом EXISTS будет «true», а если не возвращает ни одной — «false».
- Если *подзапрос* возвращает NULL, результат - «true»

Вывести фамилии студентов, попавших на комиссию?

STUDENT (StudentID, Surname, Name, GroupID)

EXAM (ExamID, StID, Result)

# EXISTS

EXISTS (*подзапрос*)

```
SELECT Surname  
FROM STUDENT  
WHERE EXISTS (  
    SELECT 1 FROM EXAM WHERE  
        STUDENT.StudentID = EXAM.StID  
        AND EXAM.Result < 60  
);
```

# ANY/SOME

*выражение оператор ANY (подзапрос)*

*выражение оператор SOME (подзапрос)*

- Подзапрос должен возвращать ровно один столбец
- Значение *выражения* сравнивается со значением в каждой строке результата *подзапроса* с помощью заданного *оператора*, который должен возвращать логическое значение.
- Результатом ANY будет «true», если хотя бы для одной строки условие истинно, и «false» в противном случае (в том числе, если подзапрос не возвращает строк).
- Оператор IN аналогичен = ANY (= SOME)

# ANY, пример

```
SELECT *  
FROM STUDENT  
WHERE StudentId = ANY  
    ( SELECT StID FROM EXAMS );
```

# ANY/SOME и NULL

*выражение оператор ANY (подзапрос)*

*выражение оператор SOME (подзапрос)*

- Если соответствие в правой части не найдено, и
- Есть хотя бы одно NULL-значение после применения оператора к значению из результата подзапроса

**результат: NULL**

## *выражение оператор ALL (подзапрос)*

- *Подзапрос* должен возвращать ровно один столбец
- Значение *выражения* сравнивается со значением в каждой строке результата *подзапроса* с помощью *оператора*, который должен возвращать логическое значение.
- Результатом ALL будет «true», если условие истинно для всех строк (и когда *подзапрос* не возвращает строк), и «false», если находятся строки, для которых оно ложно.
- Результат будет NULL, если сравнение не возвращает «false» ни для одной из строк, но как минимум для одной результат сравнения при применении *оператора* NULL.



При подготовке презентации использовались материалы из:

- Введение в реляционные базы данных / В. В. Кириллов, Г. Ю. Громов, Издательство: BHV, 2009 г.
- Документация PostgreSQL.

<https://www.postgresql.org/about/licence/>

PostgreSQL is released under the PostgreSQL License, a liberal Open Source license, similar to the BSD or MIT licenses.

PostgreSQL Database Management System  
(formerly known as Postgres, then as Postgres95)

Portions Copyright © 1996-2020, The PostgreSQL Global Development Group

Portions Copyright © 1994, The Regents of the University of California

Permission to use, copy, modify, and distribute this software and its documentation for any purpose, without fee, and without a written agreement is hereby granted, provided that the above copyright notice and this paragraph and the following two paragraphs appear in all copies.

IN NO EVENT SHALL THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA BE LIABLE TO ANY PARTY FOR DIRECT, INDIRECT, SPECIAL, INCIDENTAL, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES, INCLUDING LOST PROFITS, ARISING OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE AND ITS DOCUMENTATION, EVEN IF THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA HAS BEEN ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.

THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA SPECIFICALLY DISCLAIMS ANY WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. THE SOFTWARE PROVIDED HEREUNDER IS ON AN "AS IS" BASIS, AND THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA HAS NO OBLIGATIONS TO PROVIDE MAINTENANCE, SUPPORT, UPDATES, ENHANCEMENTS, OR MODIFICATIONS.