

Работа с СУБД **SQL** Обзор реляционных СУБД. Основы **SQL**.

## Меня хорошо видно && слышно?

## Знакомство

- настройка микрофона и аудио
- проверка работы чата
- напишите, пожалуйста, в чат кратко про свой опыт работы с SQL, Linux (1..10)

## Выбор СУБД



- максимальное число пользователей одновременно обращающихся к базе;
- характеристики клиентского ПО;
- аппаратные компоненты сервера;
- серверную операционную систему;
- уровень квалификации персонала
- масштабируемость
- гибкость модели данных
- и т.д.

## Сравнение СУБД



#### Персональные:

- dBASE,
- FoxPro.
- MS Access



сложность обеспечения

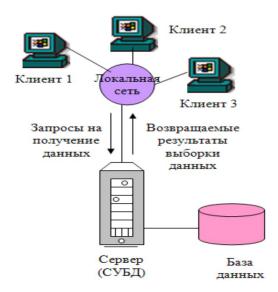
параллельной работы и целостности данных

Файловый

сервер

#### Многопользовательские:

- Oracle,
- IBM DB2,
- Microsoft SQL Server
- **Postgres**



## Многопользовательские СУБД

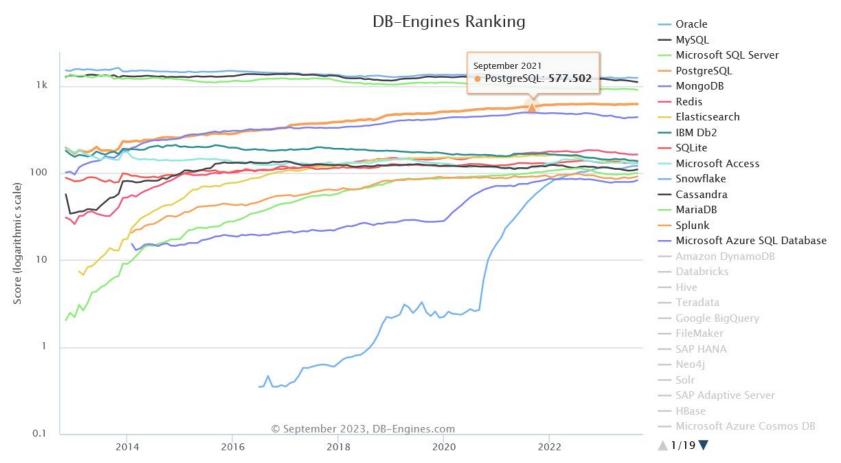


#### Преимущества:

- Широкий доступ к существующим БД
- Повышение производительности системы
- Снижение стоимости аппаратного обеспечения
- Повышение уровня непротиворечивости данных
- Отказоустойчивость

## Рейтинг СУБД **(2023)**





## **Oracle**



#### Лидирует в области крупномасштабных информационных систем

- Высочайшая надежность.
- Возможность разбиения крупных баз данных на разделы (large-database partition), что дает возможность эффективно управлять гигантскими терабайтными базами;
- Наличие универсальных средств защиты информации;
- Эффективные методы максимального повышения скорости обработки запросов;
- Индексация по битовому отображению;
- Свободные таблицы (в других СУБД все таблицы заполняются сразу при создании);
- Распараллеливание операций в запросе;

## **Oracle**



#### Лидирует в области крупномасштабных информационных систем

- Наличие широкого спектра средств разработки, мониторинга и администрирования;
- Поддержка известных платформ: Windows, AIX, Compaq Tru64 UNIX, HP 9000 Series HP-UX, Linux Intel, Sun Solaris
- Ориентация на интернет технологии.
- Поддержка XML в хранимых процедурах, позволяющая разработчикам (традиционных) баз данных непосредственно использовать преимущества языка XML, применяя привычный механизм хранимых процедур
- Доступ по протоколу HTTP, поддерживающий отправку SQL-запросов к БД с применением URL-адресов

## **MS SQL Server**



#### Идеально подходит для малых и средних организаций

- простота администрирования,
- возможность подключения к Web,
- быстродействие и функциональные возможности механизма сервера СУБД,
- наличие средств удаленного доступа,

## **PostgreSQL**



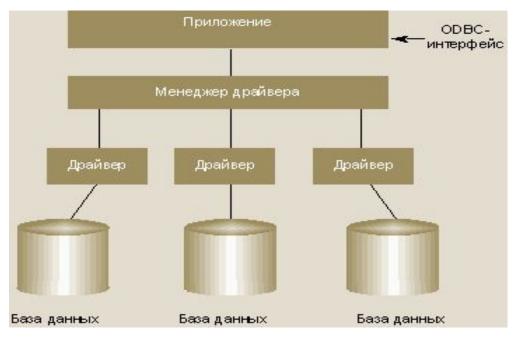
#### Иногда называют бесплатным аналогом Oracle Database

- Вместе со структурированными поддерживает также неструктурированные и перечисляемые типы данных.
- Инициирование нового соединения рассматривается как новый процесс.
- Близка к стандарту ANSI SQL.
- Транзакции (ACID).
- MVCC
- ODBC/JDBC/libpq
- Обобщенные табличные выражения (СТЕ).
- Полнотекстовый поиск.
- Логическая и 5 режимов синхронной репликации
- Оконные функции.

## Технологии доступа к данным

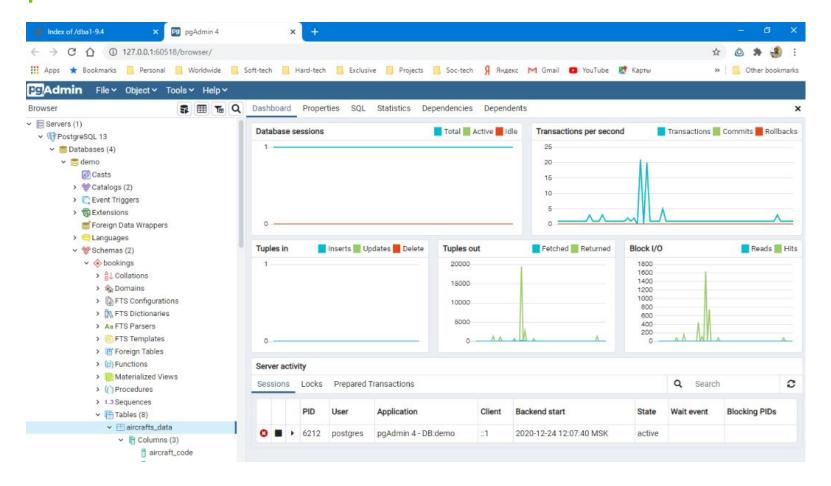


#### Архитектура **ODBC** (Open DataBase Connectivity) / JDBC



## Система управления pgAdmin





## Система управления **DBeaver**



```
Activities
           U dbeaver-ce
                                                                                                                              сен 17 12:24
                                                                                                                    DBeaver 24.2.0 - <postgres> Script
       File Edit Navigate Search SOL Editor Database Window Help

☐ SQL ∨ ☐ Commit ☐ Rollback ▼ ∨ ☐
                                                                                  ④ ∨ ♥ postgres ∨ ■ public@postgres ∨ ② ∨ ♣ ∨ Q ∨
                                                                          Auto
       Database Na × Projects
                                           );
        Enter a part of object name h...
                                                    CREATE TABLE employee (
                                                        id bigint PRIMARY KEY.
        postgres - localhost:5432
                                                        birth date date NOT NULL.

✓ ■ Databases

                                                        first name varchar(255) NOT NULL,
           > Bapp
                                                        last name varchar(255) NOT NULL.
                                                        gender employee gender NOT NULL,
           > = iso
                                                        hire date date NOT NULL
           > = misis
                                                    );

√ ■ postgres

                                                  GCREATE TABLE salary (
             ∨ Schemas
                                                        employee id bigint NOT NULL.

√ 
☐ public

                                                        amount bigint NOT NULL,
                                                        from date date NOT NULL,
                 ∨ □ Tables
                                                        to date date NOT NULL,
                   > == accounts
                                      32K
                                                        CONSTRAINT pk primary PRIMARY KEY (employee id, from date),
                   > == employee
                                      16K
                                                        CONSTRAINT salaries fk FOREIGN KEY (employee id) REFERENCES employee(id) ON UPDATE RESTRICT ON DELETE CASCADE
                   > == salary
                                       8K
                   > ⊞ t
                                      16K
                                                  ⊕ CREATE TABLE title (
                   > == warehouse
                                      32K
                                                        employee id bigint NOT NULL,
                                                        title varchar(255) NOT NULL,
                  >  Foreign Tables
                                                        from date date NOT NULL, SSSSSSSSS
                  > Views
                                                        to date date,
                  > Materialized Views
                                                        CONSTRAINT pk primary PRIMARY KEY (employee id, title, from date),
                                                        CONSTRAINT titles fk FOREIGN KEY (employee id) REFERENCES employee(id) ON UPDATE RESTRICT ON DELETE CASCADE
                  > Indexes
                                                    );
                  > Functions
                                           ■ Statistics 1 ×
                  > Sequences
                                                                                                                                                         CREATE TABLE title (
                  Data types
                                                 SQL Error [42P07]: ERROR: relation "pk_primary" already exists
                                                                                                                                                             employee id bigint NOT NULL,
                  > Aggregate functions
                                                                                                                                                             title varchar(255) NOT NULL.
                                                 Error position:
                                                                                                                                                             from date date NOT NULL,
               > 1 t
                                                                                                                                                             to date date.
             > Event Triggers
                                                                                                                                                             CONSTRAINT pk primary PRIMARY KEY
                                                                                                                                                             CONSTRAINT titles fk FOREIGN KEY (
             > 🛅 Extensions
             > Storage
              - -
       Project - General ×
```

## psq



**psql** – терминальный клиент, который используется администраторами и разработчиками для интерактивной работы с PostgreSQL.

Запросы (входной поток) могут быть получены из файла или интерактивно из командной строки.

#### Строка подключения:

psql -d database -h host -p port -U username Для подключения к базе данных нужно знать имя базы данных, имя сервера, номер порта сервера и имя пользователя, под которым следует подключиться.

- ⇒ \?
  ⇒ \h
  ⇒ \1
  ⇒ \c demo
  ⇒ \d
  ⇒ \q
- список управляющих команд psql
- список команд языка sql
- вывести список баз данных
- подключиться к базе данных с указанным именем
- вывести список таблиц в базе данных
- выйти из программы psql

## psq



```
\dt – список всех таблиц в БД
\dn – список всех схем в БД
\df – список всех функций в БД
\du – список ролей БД
testdb=> CREATE TABLE my_table (
testdb(> first integer not null default 0,
testdb(> second text)
testdb-> :
CREATE TABLE
testdb=> \d my_table
Таблица "my_table"
Атрибут | Тип | Модификаторы
first | integer | NOT NULL DEFAULT 0
second | text |
testdb=> SELECT * FROM my_table;
```

## Стандарт SQL



SQL (Structured Query Language, структурированный язык запросов) — стандарт языка для работы с данными в реляционных базах данных.

#### История:

- Прототип языка сначала **QBE**, затем **SEQUEL** (Structured English Query Language) был разработан в начале 70-х годов в IBM Research и реализован в СУБД System R.
- 1989 первый ANSI/ISO стандарт языка SQL (вторая редакция, первая была в 1987 г.). Однако развитие технологий БД потребовали его доработки и расширения.
- 1992 стандарт **SQL-92** или SQL 2. Практически все современные реляционные (и постреляционные) СУБД поддерживают этот стандарт полностью.
- 1999 стандарт SQL 3. В стандарт введены структурированные типы данных и другие особенности, позволяющие сочетать реляционную и объектную модель данных.
- SQL-2016 (введён JSON).
- SQL-2023 (ISO/IEC 9075) <a href="https://www.iso.org/standard/76584.html">https://www.iso.org/standard/76584.html</a>





Есть данные застройщика: квартиры, ЖК, сделки. Нужно отобразить динамику прибыли за q1 2024-го года по ЖК по сравнению с 2023.

- Как это реализовать на Python/Java/C++ (без использования библиотек)?
- Как реализовать с помощью SQL?





**SQL** не является традиционным языком программирования он не содержит операторы, позволяющие осуществлять пошаговые действия, а ориентирован на работу со множествами

Другими словами, на SQL пишется, **ЧТО** должно получиться в результате выполнения запроса, но не пишется, **КАК** это будет реализовано

#### Data Definition Language, DDL

- СREATE создаёт какую либо структуру базы данных либо саму базу
- ALTER изменяет свойства этой структуры
- DROP удаляет структуру

#### Data Manipulation Language, DML

- SELECT осуществляет выборку данных (с 2016 года **DQL data query**)
- INSERT добавляет новые данные
- UPDATE изменяет существующие данные
- DELETE удаляет данные

## Создание таблицы



Таблица БД может быть создана выполнением оператора CREATE TABLE.

```
Heполный синтаксис оператора:
CREATE TABLE [IF NOT EXISTS] table_name (
    column1 datatype(length) column_constraint,
    column2 datatype(length) column_constraint,
    ...
    table_constraints
);
Haпример:
CREATE TABLE test (a varchar(20));
```

## Типы данных



Назначение	Тип	Размер	NOT NULL
Число	int(integer)/bigint	4/8	0 (-1)
Текст	text/varchar(256)/char(5)	4 байта длина+1-2 байта на символ	" (прямые кавычки)
Деньги/вес/нецелое число	numeric/decimal	4 байта	0 (-1)
Логический	<u>boolean</u>	1 байт	false
Дата [with time zone]	date	4 байта	2099.12.31
Дата + время	timestamp	8 байт	2099.12.31 23:59:59

## Удаление таблицы



Таблица может быть удалена оператором DROP TABLE

Hапример: DROP TABLE test;

## Значение по умолчанию. Ограничения.



Можно разрешить или запретить полю принимать неопределенные значения (null). По умолчанию – nullable.

Существует возможность указать значение, которое должно иметь поле, если ему не присвоено никакое значение. Такое значение называется значением по умолчанию.

```
Haпример:
CREATE TABLE NewTable (
         a varchar(10) default 'Привет',
         b varchar(10) not null default 'test' primary key
)
```

## Ограничение Primary Key



- Первичный ключ может состоять из одного или более полей таблицы.
- Значение первичного ключа уникально в таблице.
- Попытка поместить в таблицу запись с дубликатным первичным ключом будет отвергнута.

#### Вычисляемые поля



#### Поле может быть вычисляемым.

- Вычисляемые поля не хранятся в таблице.
- Каждый раз, когда требуется его значение, происходит обращение к формуле.
- С помощью ключевого слова **STORED** задается физическое хранение данных в вычисляемом столбце. При наличии этого ключевого слова вычисление выполняется при добавлении или изменении строки, а результат физически хранится в таблице.
- Синтаксис определения вычисляемого поля:
   <ums поля> GENERATED AS <выражение> [STORED]

#### Пример:

```
CREATE TABLE employees (
  name TEXT,
  birthdate DATE,
  age_years INT GENERATED ALWAYS AS (EXTRACT(YEAR FROM (birthdate))) STORED
);
```

https://www.db-fiddle.com/f/q1wcJdaeKZ5Zu7aSnm3Q2y/0

## Ограничения СНЕСК



На поле может быть наложено ограничение в виде логического выражения.

- Если логическое значение принимает значение false, то БД отвергнет такую запись с выдачей соответствующего сообщения.
- Ограничение СНЕСК имеет имя. Имя даёт либо сервер, либо разработчик.
- Ограничение может касаться более чем одного столбца таблицы, тогда оно объявляется не на уровне поля, а на уровне таблицы

#### Пример:

```
CREATE TABLE employees (
  id SERIAL PRIMARY KEY,
  first_name VARCHAR (50) NOT NULL,
  last_name VARCHAR (50) NOT NULL,
  birth_date DATE NOT NULL,
  joined_date DATE NOT NULL,
  salary numeric CHECK(salary > 0)
);
https://www.db-fiddle.com/f/4F1sQCxNuSPX3Ed8B2LpC6/1
```

## Ограничения UNIQUE



На поле может быть наложено ограничение UNIQUE.

- Это означает запрет на появления одного и того же значения поля более чем в одной записи.
- Попытка нарушить запрет приводит к тому, что запись будет отвергнута БД с выдачей сообщения.
- Обязательно NOT NULL !!! так как NULL != NULL

#### Пример:

```
CREATE TABLE vv (
   a numeric,
   b numeric unique not null
);
https://www.db-fiddle.com/f/aR6194VH13WbDxx4XBW9Lh/2
```

## Ограничения PRIMARY KEY и UNIQUE



Первичный ключ и уникальный ключ могут состоять из нескольких полей. В этом случае primary key или unique является ограничением на уровне таблицы.

#### Синтаксис:

```
< ограничение primary key или unique > ::= [ CONSTRAINT имя ограничения ] { PRIMARY KEY | UNIQUE } { ( column [ ,...n ] ) }
```

## Оператор ALTER TABLE



Свойства уже существующей таблицы могут быть изменены оператором ALTER TABLE.

- добавить поле
   ALTER TABLE <имя таблицы> ADD {<имя поля> <свойства поля>}[,... n]
- удалить поле ALTER TABLE DROP COLUMN {<имя поля>[,... n]}
- изменить свойства поля
   ALTER TABLE ALTER COLUMN {<имя поля><новые свойства поля>
- добавить ограничение
   ALTER TABLE ADD CONSTRAINT {<определение ограничения>[,... n]}
- удалить ограничение
   ALTER TABLE DROP CONSTRAINT {<имя ограничения>[... n]}

В оператор ALTER TABLE может быть включено произвольное число модификаций.

## Ограничения таблицы



```
[ CONSTRAINT имя_ограничения { CHECK ( выражение ) [ NO INHERIT ] | UNIQUE ( имя_столбца [, ... ] ) параметры_индекса PRIMARY KEY (имя_столбца [, ... ] ) параметры_индекса EXCLUDE [ USING индексный_метод ] ( элемент_исключения WITH оператор [, ... ] ) параметры_индекса [ WHERE ( предикат ) ] | FOREIGN KEY ( имя_столбца [, ... ] ) REFERENCES целевая_таблица [ ( целевой_столбец [, ... ] )
```

## Ограничения столбца



```
[ CONSTRAINT имя_ограничения { NOT NULL | NULL | CHECK (выражение ) [ NO INHERIT ] | DEFAULT выражение_по_умолчанию UNIQUE параметры_индекса PRIMARY KEY параметры_индекса REFERENCES целевая_таблица [ (целевой_столбец ) ]
```

## Data Manipulation Language (DML)

- выборка данных (SELECT)
- вставка (INSERT)
- обновление (UPDATE)
- удаление (DELETE)

## Оператор SELECT



# Синтаксис: 1 SELECT [ALL | DISTINCT] <список вывода> 2 [ INTO <имя новой таблицы> ] 3 [EDOM < описок таблицы и условий соотицей.

- 3 [FROM <список таблиц и условий соединения>]
- 4 [ WHERE <условие отбора или соединения> ]
- 5 [ GROUP BY <список полей группировки> ]
- 6 [ HAVING <условия, накладываемые на группу> ]
- 7 [ ORDER BY <список полей для сортировки вывода> ]
- 8 [OFFSET <смещение от начала>]
- 9 [LIMIT <ограничение на вывод>]
- 10 [UNION <запрос на выборку для объединения>]

. . .

порядок следования разделов нарушать нельзя!

```
SELECT ALL * FROM publishers;
SELECT p.country
FROM pubs.public.publishers p
LIMIT 5;
SELECT DISTINCT state
FROM authors;
SELECT 'Название книги: '.
title, pubdate
FROM titles
select 2+2 as "итого":
SELECT * INTO NewAuthors
FROM authors:
```

### Раздел WHERE



- Раздел WHERE предназначен для наложения горизонтальных фильтров на данные, обрабатываемые запросом.
- Для этого указывается логическое условие, от результата вычисления которого зависит, будет ли строка включена в результат выборки или нет.

```
SELECT * FROM titles WHERE ytd_sales > 5000;

SELECT * FROM authors WHERE 1 = 1;

SELECT title FROM titles
WHERE extract('year' FROM pubdate) > 1991 AND extract('year' FROM pubdate) <= 1995;

SELECT * FROM titles
WHERE title LIKE '%Database%' OR "type" = 'popular_comp';

SELECT pub_name, 'не Америка!' AS "Особенность" FROM publishers WHERE state IS NULL;
```

### Раздел WHERE



- Раздел WHERE не предназначен для создания связей между таблицами (по внешним ключам), хотя такая возможность есть.
- Данный способ является устаревшим и его категорически не рекомендуется использовать при профессиональной работе с СУБД.

```
SELECT title, pub_name FROM titles, publishers
WHERE titles.pub_id = publishers.pub_id AND country = 'USA';
SELECT * FROM authors
WHERE au_fname IN ('Sylvia', 'Anne', 'Livia');
SELECT * FROM titles
WHERE price NOT BETWEEN 10::money AND 20::money;
SELECT Count(*) FROM authors WHERE contract = FALSE;
```

### Раздел FROM



- С помощью раздела FROM определяются источники данных, с которыми будет работать запрос.
- Можно создать одну или несколько связей между отношениями, явно указывая те поля, которые должны играть роль внешних ключей

```
SELECT title, pub_name FROM titles, publishers
WHERE titles.pub_id = publishers.pub_id AND country = 'USA';
SELECT * FROM authors
WHERE au_fname IN ('Sylvia', 'Anne', 'Livia');
SELECT * FROM titles
WHERE price NOT BETWEEN 10::money AND 20::money;
SELECT Count(*) FROM authors WHERE contract = FALSE;
```

### Раздел ORDER BY



Раздел **ORDER BY** предназначен для упорядочения набора данных, возвращаемых после выполнения запроса.

#### Синтаксис:

```
[ ORDER BY { выражение [ ASC | DESC ] } [ ,...n] ]
```

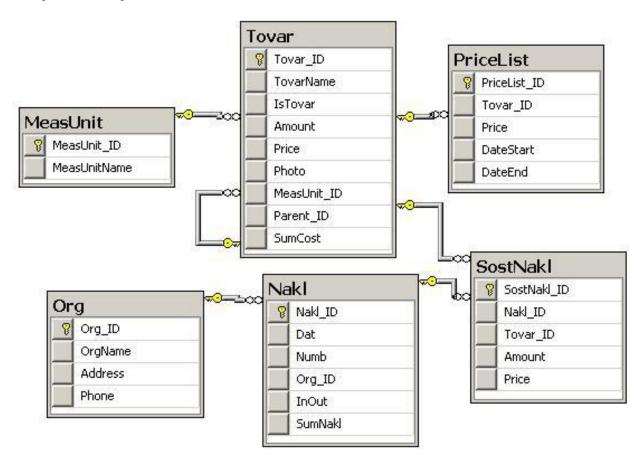
#### Например:

...ORDER BY A.t, B.x DESC

что означает, что выборка упорядочивается по A.t в порядке возрастания (ASC), а в пределах подмножеств записей с одинаковыми значениями A.t – по B.t в порядке убывания ( DESC).

В список выражений упорядочения могут входить псевдонимы полей

## Пример



## Предикат LIKE

#### <выражение> [NOT] LIKE <шаблон> [ESCAPE <символ>]

Возвращает истину, если выражение удовлетворяет шаблону. В шаблон могут входить обычные символы, которые обозначают сами себя, а также символы – заменители:

- % - любая строка, например, x LIKE '%eee%' означает поиск буквосочетания 'eee' в переменной x.

select \* from Student where StudName like 'e%e%'

## Предикат BETWEEN

x between 1 and 12 Результат будет иметь значение *true*, если x>=1 и x<=12 Пример 2 create table test(i int); insert into test values (1),(13); select i from test where i between 1 and 12;

https://www.db-fiddle.com/f/nAjPsVbP44iBwCqfkJ7H9a/1

## Предикат IN

принадлежность множеству значений. Имеет 2 формы. Во первых, может быть указано фиксированное множество значений, например:

...WHERE x in(2,8,11)

Во втором случае множество задается оператором *SELECT*:

...WHERE x in (SELECT rrr FROM TT)

## Предикат ALL

<скалярное выражение><операция сравнения> ALL(<подзапрос>)

#### пример:

x <= ALL(select y from MyTable)

Результат – истина, если x меньше или равно всех значений y, возвращаемых оператором *SELECT*.

## Предикат ANY (SOME)

#### Синтаксис:

<скалярное выражение><операция сравнения> {ANY|SOME}(<подзапрос>)

#### пример:

x <= ANY(select y from MyTable)

Результат – истина, если x меньше или равно чем хотя бы одного значения y, возвращаемого оператором SELECT.

## Квантор существования (EXISTS)

#### Синтаксис:

[NOT] EXISTS(<подзапрос>)

пример:

... WHERE EXISTS (SELECT \* FROM TT)

Результат – истина, если оператор *SELECT* возвращает непустое множество записей.

Квантор общности – не существует такого объекта, для которого не выполнено условие.

### SELECT INTO

Оператор *SELECT* может помещать результат выборки в новую таблицу (ms sql) либо существующую (postgres). Например:

SELECT T1.x,T2.y into NewTable

FROM T1,T2

WHERE T1.z=T2.z

Если таблица NewTable уже существует, то операция будет отвергнута.

Пример:

select g.GruppName,s.StudName into ttt

from student s, Gruppa g

where g.Grupp\_ID=s.grupp\_ID

order by GruppName,StudName

## Ограничение объема выборки

В операторе SELECT может присутствовать фраза, ограничивающая объем выборки:

SELECT [ ALL | DISTINCT ] ...

Умолчанием является *ALL*; в этом случае оператор *SELECT* возвращает все записи, удовлетворяющие условию во фразе *WHERE*.

DISTINCT означает, что все возвращаемые записи должны быть различны. Дубликаты будут исключены из результирующего множества.

## Примеры операторов SELECT

1) Товары и история цен до сегодняшнего дня.

```
SELECT Tovar.Tovar ID, Tovar.TovarName,
 DateStart, PriceList.Price
FROM Tovar, PriceList
where Tovar.Tovar ID*=PriceList.Tovar ID
 and IsTovar=1
 and DateStart<=getdate()
 and (DateEnd is null or DateEnd>=getdate())
ORDER BY TovarName;
```

Примечание: используется левое внешнее соединение таблиц *Tovar* и *PriceList*, с тем, чтобы в результат вошли все товары, в том числе не имеющие цены.

## Примеры операторов SELECT

2) Список организаций, закупавших «Апельсин».

```
SELECT distinct Org.*
FROM Org, Nakl, SostNakl, Tovar
WHERE Nakl.Org_ID=Org.Org_ID
and Nakl.Nakl ID=SostNakl.Nakl ID
and SostNakl.Tovar ID=Tovar.Tovar ID
and Nakl.InOut='-'
and Tovar.TovarName='Апельсин'
ORDER BY OrgName
```

## Примеры операторов SELECT

2) Другое решение с квантором существования:

```
SELECT Org.*
FROM Org
WHERE exists
 (SELECT SostNakl.*
 FROM Nakl, SostNakl, Tovar
 WHERE Nakl.Org ID=Org.Org ID
  and Nakl.Nakl ID=SostNakl.Nakl ID
  and SostNakl.Tovar ID=Tovar.Tovar ID
  and Tovar.TovarName='Апельсин'
  and Nakl.InOut='-'
ORDER BY OrgName
```



Вставка, обновление данных

### Команда INSERT



Команда INSERT используется для ввода данных: добавляет одну или несколько строк в одну таблицу.

#### Синтаксис (упрощённый):

```
INSERT INTO <имя_таблицы> [ (<имя_столбца>,...) ] { [VALUES (<значение>,..) ] | [ <SELECT-запрос> ] | [ DEFAULT VALUES ] }
```

Все столбцы, не представленные в явном или неявном списке столбцов, получат значения по умолчанию, если для них заданы эти значения, либо NULL в противном случае.

### Команда INSERT



```
INSERT INTO exams VALUES
(301667, 1, 2, 2, '20.06.2020'::date);
INSERT INTO subjects(subj_id, subj_name, description)
VALUES
(1, 'Базы данных', 'основы работы с PostgreSQL'),
(2, 'Физика', 'Часть 3. Оптика'),
(3, 'Английский язык','');
INSERT INTO authors DEFAULT VALUES;
INSERT INTO films
SELECT * FROM tmp_films WHERE date_prod < '2004-05-07';
```

## Команда UPDATE



Команда UPDATE используется для изменения данных: модифицирует одну или несколько строк в таблице.

#### Синтаксис (упрощённый):

```
UPDATE <имя_таблицы>
SET <имя_столбца> = <значение>, ...
[FROM {<имя таблицы>
|<SELECT-запрос>},...]
[WHERE <условие>]
```

- Если в UPDATE будет пропущен раздел WHERE, то заданные в разделе SET изменения будут сделаны в каждой строке таблицы.
- В PostgreSQL надёжнее ссылаться на другие таблицы в подзапросах, хотя такие запросы часто работают медленнее, чем FROM-соединение.

## Команда UPDATE



```
UPDATE students SET fio = 'Нетсуорти Эстер'
WHERE fio = 'Woy Octep';
UPDATE subjects SET
    subj_name = 'Иностранный язык',
    description = 'группы английского и французского языков'
WHERE subj_id = 3;
UPDATE exams e SET grade = 5
FROM students s, subjects j
WHERE e.stud_id = s.stud_id AND e.subj_id = j.subj_id
    AND s.fio = 'Стравинский Фёдор Михайлович'
    AND j.subj_name = 'Базы данных'
    AND e.exam_date = '20.06.2020'::date;
```

### Команда DELETE



Команда DELETE используется для удаления данных: удаляет одну или несколько строк из таблицы.

#### Синтаксис (упрощённый):

```
DELETE FROM <имя_таблицы>
[ WHERE <условие> ]}
```

- Без WHERE будут удалены все строки таблицы. В разделе WHERE также можно использовать вложенные подзапросы (т.е. используя данные других таблиц).
- Быстрый вариант удаления всех данных в одной или нескольких таблицах: **TRUNCATE table1**

Оператор TRUNCATE TABLE (**DDL**) работает много быстрее, чем DELETE FROM TabName, особенно при больших размерах таблицы.

## Команда DELETE



```
DELETE FROM titleauthor;
DELETE FROM publishers p
WHERE p.pub_name = 'Microsoft Press';
DELETE FROM students s
WHERE s.stud_id IN (
    SELECT e.stud_id FROM exams e
    WHERE e.grade = 2
    GROUP BY e.stud_id
    HAVING count(*) > 3
DELETE FROM tasks
WHERE status = 'DONE' RETURNING *;
```

## Команда INSERT

Пример: поместить в таблицу *Tovar1* список товаров, ранее покупавшихся организацией с идентификатором Org\_ID=14. Предполагается, что таблица *Tovar1* уже существует.

```
INSERT INTO Tovar1(TovarName, IsTovar, Parent_ID)

SELECT TovarName, IsTovar, Parent_ID FROM Tovar

WHERE Tovar_ID in

(SELECT Tovar_ID

FROM SostNakl, Nakl

WHERE SostNakl_ID=Nakl.Nakl_ID

and Nakl.Org_ID=14);
```

## Команда UPDATE

AND Nakl ID=234;

```
Пример 1:
UPDATE Nakl SET
Dat='20121231',
Numb=1234
WHERE Nakl_ID=12;
Пример 2.
Поступила накладная на приход товара на склад. Значение Nakl ID=234. Необходимо изменить
   значение количества товара на складе в связи с этим новым поступлением.
UPDATE Tovar
SET Amount=Tovar.Amount+SostNakl.Amount
FROM Tovar, SostNakl
WHERE Tovar.Tovar_ID=SostNakl.Tovar_ID
```



#### Представления



- **Представление** для пользователей базы данных выглядит как таблица, однако на самом деле его содержимое формируется запросом.
- Физически данные, виртуально принадлежащие представлению, находятся в таблицах, к которым обращается этот запрос.
- Имя представления должно отличаться от имён других представлений, таблиц, последовательностей, индексов или сторонних таблиц в той схеме данных, где оно создаётся.
- При анализе запроса нет абсолютно никакой разницы между таблицами и представлениями.
- Столбец представления будет изменяемым, если это простая ссылка на изменяемый столбец нижележащего базового отношения; в противном случае этот столбец будет доступен только для чтения.
- Представления, выбирающие данные не из одной таблицы, недоступны для добавления или изменения данных

#### Представления



```
DROP VIEW IF EXISTS publications;
CREATE VIEW publications AS
    SELECT
        a.au_lname AS "Фамилия",
        a.au_fname AS "Имя",
        t.title AS "Название книги"
    FROM authors a
    JOIN titleauthor ta ON a.au_id = ta.au_id
    JOIN titles t ON ta.title_id = t.title_id;
SELECT * FROM publications ORDER BY Фамилия, Имя;
ALTER VIEW publications RENAME TO summary1;
```

# Пример оператора CREATE VIEW

**Пример 1**. В результате выполнения следующего оператора будет добавлена одна запись в таблицу Tovar.

INSERT INTO FirstView(TovarName,IsTovar,Amount)
VALUES('Яблоки',1,32);

**Пример 2.** К названию товара для уровней классификации добавить символ '?'.

UPDATE FirstView SET TovarName=TovarName+'?' WHERE IsTovar=0;

### Задания



Создать базу данных школы (id, name, date\_entered) + 3 записи

Создать базу данных предприятия (product\_name,company,price) + 3 записи

Задание со \*:

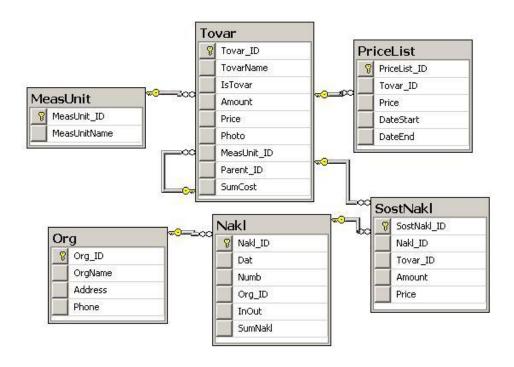
создать 2 таблицы склад и товары с первичными ключами, заполнить их и связать по внешнему ключу

https://www.postgresql.org/docs/current/ddl-constraints.html

Задание с \*\*: реализуем схему с 41 слайда



#### Теперь вместе реализуем схему с 41 слайда



# СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!