# Сборник заметок по наиболее полезным конструкциям PostgreSQL

## Содержание

1	Общие сведения	2								
2	Сброс пароля для psql и pgAdmin4									
3	Логический порядок обработки инструкции SELECT	2								
4	Смена схемы базы данных	3								
5	Создание таблицы									
	5.1 Базовые синтаксис создания таблицы	3								
	5.2 Создать таблицу по образу другой таблицы	4								
6	Подзапросы	4								
7	Копирование данных между файлом и таблицей	4								
8	Обновление записей. Команда UPDATE	5								
9	Общие табличные выражения									
	9.1 Конструкция WITH	5								
	9.2 Kohctpykция WITH RECURSIVE	7								
	9.3 Изменение данных в WITH	10								
10	Оконные функции	10								
11	Работа со строками и регулярные выражения	10								
12	Приемы работы в pgAdmin 4	13								
13	Приемы работы в psql	13								
	13.1 Конфигурационный файл	13								
	13.2 Метакоманды <b>psql</b>	13								
	13.3 Примеры использования	14								
14	Специальные функции и операторы	15								
	14.1 Предикаты ANY, ALL	15								
	14.2 Оператор конкатенации	15								
	14.3 Диапазонные операторы	15								
	14.4 Функции, генерирующие ряды значений	16								

## 1. Общие сведения

## 2. Сброс пароля для psql и pgAdmin4

Для того чтобы доступ к базам данных через терминальный клиент psql или через webинтерфейс pgAdmin4 можно было выполнять без ввода пароля, нужно сделать следующее:

- о найти файл pg\_hba.conf; на OC Windows он располагается по адресу **C**: → Program Files → PostgreSQL → 11 ⋅ data,
- заменить в этом файле метод md5 (в нижней части файла) на trust.

После исправлений файл pg\_hba.conf должен выглядеть приблизительно так

# TYPE DATABASE USER. **ADDRESS METHOD** # IPv4 local connections: 127.0.0.1/32 host all all trust host all 0.0.0.0/0all trust # IPv6 local connections: ::1/128 host all all trust host all all ::0/0 trust # Allow replication connections from localhost, by a user with the # replication privilege. replication all 127.0.0.1/32 trust host replication all ::1/128 trust appdb all host. trust app

pg hba.conf

## 3. Логический порядок обработки инструкции SELECT

Порядок обработки инструкции SELECT определяет, когда объекты, определенные в одном шаге, становятся доступными для предложений в последующих шагах. Например, если обработчик запросов можно привязать к таблицам или представлениям, определенным в предложении FROM, эти объекты и их столбцы становятся доступными для всех последующих шагов.

Общая процедура выполнения SELECT следущая (подробности см. в документации SELECT):

- 1. WITH: выполняются все запросы в списке WITH; по сути они формируют временные таблицы, к которым затем можно обращаться в списке FROM; запрос в WITH выполняется только один раз, даже если он фигурирует в списке FROM неоднократно,
- 2. FROM: вычисляются все элементы в списке FROM (каждый элемент в списке FROM представляет собой реальную или виртуальную таблицу); другими словами конструируются таблицы из списка FROM,
- 3. Ом: выбираются строки, удовлетворяющие заданному условию,
- 4. JOIN: выполняется объединение таблиц,
- 5. WHERE: исключаются строки, не удовлетворяющие заданному условию,
- 6. GROUP BY: вывод разделяется по группам строк, соответствующим одному или нескольким значениям, а затем вычисляются результаты агрегатных функций,

- 7. HAVING: исключаются группы, не удовлетворяющие заданному условию,
- 8. SELECT,
- 9. DISTINCT: исключаются *повторяющиеся* строки; SELECT DISTINCT ON исключает строки, совпадающие по всем указанным выражениям; SELECT ALL (по умолчанию) возвращает все строки результата, включая дубликаты,
- 10. UNION, INTERSECT и EXCEPT: объединяется вывод нескольких команд SELECT в один результирующий набор.
- 11. ORDER BY: строки сортируются в указанном порядке; в отсутствие ORDER BY строки возвращаются в том порядке, в каком системе будет проще их выдавать,
- 12. LIMIT (или FETCH FIRST), либо OFFSET: возвращается только подмножество строк результата.
- 13. Если указано FOR UPDATE, FOR NO KEY UPDATE, FOR SHARE или FOR KEY SHARE, оператор SELECT блокирует выбранные строки, защищая их от одновременных изменений.

## 4. Смена схемы базы данных

Вывести список доступных схем

```
SHOW search_path;

Задать схему

SET search_path TO new_schema;

или, если требуется доступ к нескольким схемам
```

```
SET search_path TO new_schema1, new_schema2, public;
```

## 5. Создание таблицы

#### 5.1. Базовые синтаксис создания таблицы

Для создания таблиц в языке SQL служит команда CREATE TABLE. Упрощенный синтаксис таков

```
CREATE TABLE table_name(
    field_name data_type [constraint],
    field_name data_type [constraint],
    ...
    [constraint],
    [primary key],
    [foreign key]
);
```

Пример

```
CREATE TABLE aircrafts(
    aircraft_code CHAR(3) NOT NULL,
    model TEXT NOT NULL,
    range INTEGER NOT NULL,
    CHECK (range > 0), -- ограничение
    PRIMARY KEY (aircraft_code) -- первичный ключ
);
```

#### 5.2. Создать таблицу по образу другой таблицы

Создать таблицу со структурой данных, аналогичной другой таблице (но *без* ограничений базовой таблицы) можно так

```
CREATE TABLE tbl_name AS
SELECT * FROM base_tbl LIMIT 0;
```

или более короткий вариант

```
CREATE TABLE tbl_name(LIKE base_tbl);
```

## 6. Подзапросы

По связанности подзапросы делятся на:

- *связанные* (или коррелированные) подзапросы, т.е. такие подзапросы, которые ссылаются на элементы внешнего подзапроса или элементы главного запроса,
- о несвязанные (или некоррелированные) подзапросы.

Фундаментальная концепция состоит в том, что связанные подзапросы выполняются для  $\kappa a \varkappa c \partial o \ddot{u}$  записи (строки) из внешнего подзапроса (или главного запроса), а несвязанные выполняются один раз.

## 7. Копирование данных между файлом и таблицей

Скопировать данные из внешнего файла в таблицу (по сути загрузить данные) можно с помощью команды СОРУ. С помощью этой же команды можно записать данные из таблицы в файл.

Общий синтаксис команды выглядит так

```
-- копирует содержимое файла в таблицу

COPY имя_таблицы [ ( имя_столбца [, ...] ) ]

FROM { 'имя_файла' | PROGRAM 'команда' | STDIN }

[ [ WITH ] ( параметр [, ...] ) ]

-- копирует содрежимое таблицы в файл

COPY { имя_таблицы [ ( имя_столбца [, ...] ) ] | ( запрос ) }

TO { 'имя_файла' | PROGRAM 'команда' | STDOUT }

[ [ WITH ] ( параметр [, ...] ) ]
```

Здесь допускается параметр:

```
FORMAT ums_dopmata
OIDS [ boolean ]
FREEZE [ boolean ]
DELIMITER 'cumeon_pasdenument'
NULL 'mapkep_NULL'
HEADER [ boolean ]
QUOTE 'cumeon_kaeuvek'
ESCAPE 'cumeon_skpanupoeanus'
FORCE_QUOTE { ( ums_ctonfiqa [, ...] ) | * }
FORCE_NOT_NULL ( ums_ctonfiqa [, ...] )
FORCE_NULL ( ums_ctonfiqa [, ...] )
ENCODING 'ums_kodupoeku'
```

Примеры

## 8. Обновление записей. Команда UPDATE

Изменить слово Drama на Dramatic в столбце kind таблицы films

```
UPDATE films SET kind = 'Dramatic' WHERE kind = 'Drama';
```

Изменить значение температуры и сбросить уровень осадков к значению по умолчанию в одной строке таблицы weather

```
UPDATE
    weather
SET
    temp_lo = temp_lo + 1,
    temp_hi = temp_lo + 15,
    prcp = DEFAULT
WHERE
    city = 'San Francisco' AND
    dates = '2003-07-03';
```

## 9. Общие табличные выражения

В конструкциях общих табличных выражений с WITH имена временных таблиц указываются без перечисления имен столбцов, а в конструкциях с WITH RECURSIVE – с перечислением, например, WITH RECURSIVE tab(col1, col2, ...) AS (...)

Ссылки на общие табличные выражения в главном запросе можно трактовать как имена таблиц. PostgreSQL выполняет общее табличное выражение *только один раз*, кеширует результаты, а затем повторно использует, вместо того чтобы выполнять подзапросы всякий раз, как они встречаются в главном запросе [1, стр. 169].

#### 9.1. **Конструкция** WITH

Основное предназначение SELECT в предложении WITH (Common Table Expression, Общие Табличные Выражения) заключается в разбиении сложных запросов на простые части. Например, пусть задана некоторая таблица  ${\tt orders}^1$ 

```
WITH --part 1, common table expression

regional_sales AS ( --def temp_table1

SELECT region, sum(amount) AS total_sales

FROM orders --base table

GROUP BY region
),
```

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>См. документацию PostgreSQL https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/9.5/queries-with

```
top_regions AS ( --def temp_table2
        SELECT region
        FROM regional_sales --temp_table1
        WHERE total_sales > (
                    SELECT SUM(total_sales)/10
                    FROM regional_sales --temp_table2
        )
    )
SELECT --part 2
    region,
    product,
    SUM(quantity) AS product_units,
    SUM(amount) AS product_sales
FROM orders
WHERE region IN (
            SELECT region
            FROM top_regions -- temp_table2
GROUP BY region, product;
```

Здесь в инструкции WITH объявляются две *временные таблицы* regional\_sales и top\_regions. Вторая временная таблица top\_regions ссылается на временную таблицу regional\_sales, сформированную в первых строках настоящего запроса. Во второй части запроса также используется временная таблица top\_regions.

Еще один пример. Пусть задана таблица

```
# SELECT * FROM test_tab;
id | cae_name | solver | num_cores
1 | ANSYS | Direct | 32
3 | Comsole | Direct | 16
4 | LMS Virtual Lab | Direct | 32
2 | Nastran | Iterativ | 16
(4 строки)
```

Требуется выяснить сколько САЕ-пакетов имеют прямой, а сколько итерационный решатель. Эту задачу можно решить следующим образом

```
WITH sub_tab AS ( --make temp table

SELECT solver, 1 AS count

FROM test_tab
)

SELECT solver, sum(count)

FROM sub_tab --link to temp table

GROUP BY solver;
```

Часть с WITH возвращает

Полезный пример с использованием конструкции CASE...END и WHEN...THEN

```
WITH cte_film AS ( --part 1 SELECT
```

```
film_id,
        title,
        (CASE --start block
            WHEN length < 30 THEN 'Short'
            WHEN length < 90 THEN 'Medium'
            ELSE 'Long'
         END) length
    FROM
        film
SELECT --part 2
    film_id,
    title,
    length
FROM
    cte_film
WHERE
    length = 'Long'
ORDER BY
    title;
```

Пример с использованием логических операторов

```
WITH cte_films AS (
    SELECT
    film_id,
    title,
    (CASE
        WHEN length < 30 THEN 'Short'
        WHEN length >= 30 AND length < 90 THEN 'Medium'
        WHEN length > 90 THEN 'Long'
    END) length
    FROM
    film
)
```

#### 9.2. Конструкция WITH RECURSIVE

Если к WITH добавить RECURSIVE, то можно будет получить доступ к промежуточному результату. Например,

```
WITH RECURSIVE tbl(n) AS ( --part 1

SELECT 1 --or VALUES(1). This is nonrecursive part

UNION ALL

SELECT n+1 FROM tbl WHERE n < 10 --and this is recursive part
)

SELECT sum(n) from tbl; --part 2
```

На первой итерации в таблице tbl в атрибуте n находится значение 1. На этом вычисления некурсивной части заканчиваются. Далее переходим к вычислениям в рекурсивной части. Таблица tbl ссылается на последнее вычисленное значение, поэтому на второй итерации удается выполнить n+1, после чего новым значением таблицы tbl станет 2 (tbl -> 2). Проверяем условие n < 10, а затем переходим к следующей итерации и т.д.

Удобно представлять, что вычисленные значения хранятся в некоторой промежуточной области в порядке вычисления, а таблица tbl всегда ссылается на последнее вычисленное значение.

На последнем этапе 1 объединяется с 2, 3 и т.д., т.е. в итоге получается последовательность от 1 до 10. Во второй части запроса остается лишь просуммировать элементы этой последовательности и вывести на экран.

Рассмотрим еще такой пример

```
WITH RECURSIVE
    included_parts(sub_part, part, quantity) AS (
        SELECT --nonrecursive part
            sub_part,
            part,
            quantity
        FROM parts --base table
        WHERE part = "our_product"
            UNION ALL
        SELECT --recursive part
            p.sub_part,
            p.part,
            p.quantity
        FROM
            included_parts pr,
            parts p
        WHERE p.part = pr.sub_part
SELECT sub_part, SUM(quantity) AS total_quantity
FROM included_parts
GROUP BY sub_part
```

На первой итерации временная таблица included\_parts, вычисленная в некурсивной части, представляет собой результат выборки строк и столбцов из таблицы parts. В рекурсивной части можно получить доступ к этой таблице. В завершении выполняем выборку из таблицы included\_parts по столбцу sub\_part, группируем по нему и выводим сумму по quantity.

Еще один полезный пример. Пусть дана таблица сотрудников

#### employees

```
id | name
         | salary | job
                                 | manager_id
______
1 | John | 10000 | CEO
                                 | null
2 | Ben
          | 1400 | Junior Developer | 5
3 | Barry | 500
                 | Intern
                                 | 5
                                 15
4 | George | 1800
                | Developer
5 | James | 3000
                 | Manager
                                 | 7
6 | Steven | 2400
                 | DevOps Engineer | 7
                 | VP
7 | Alice | 4200
                                 1 1
8 | Jerry | 3500
                                 | 1
                 | Manager
9 | Adam
          2000
                 | Data Analyst
                                 8
10 | Grace | 2500
                 | Developer
                                 8
         | 5000
                 | Data Scientist
11 | Leor
                                 | 6
```

Выведем иерархию подчинения сотрудников в компании

```
WITH RECURSIVE managers(id, name, manager_id, job, level) AS (

SELECT id, name, manager_id, job, 1

FROM employees --base table

WHERE id = 7

UNION ALL

SELECT e.id, e.name, e.manager_id, e.job, m.level+1

FROM employees e JOIN managers m ON e.manager_id = m.id
)
```

Сначала в *некурсивной* части WITH RECURSIVE объявляется временная таблица managers(id, name, ...). Она строится на базе таблицы employees, к которой слева добавляется столбец, состоящий из одних единиц. Затем выбираются строки, удовлетворяющие условию WHERE; в данном случае это одна строка e.manager\_id=m.id.

И, таким образом, на данном этапе во *временную* таблицу **managers** попадет только одна строка

managers, вычисленная в нерекурсивной части

id   name	manager_id	l job	level
7   Alice	1	VP	1

Переходим в рекурсивную часть СТЕ. Из базовой таблицы employees выбираем те строки, которые в столбце manager\_id имеют те же значения, что и в столбце id временной таблицы managers (на данном этапе таблица состоит из одной строки). Другими словами, выбрать нужно те строки, у которых в столбце manager\_id таблицы employees стоит цифра 7.

В результате временная таблица managers на текущем этапе будет иметь вид

managers, вычисленная в рекурсивной части

id   name	manager_io	l   job	level
5   James	7	Manager	2   2
6   Steven	1   7	DevOps Engineer	

Временные таблицы *рекурсивных общих табличных выражений* всегда ссылаются на результат последних вычислений, т.е. на данном этапе временная таблица **managers** ссылается на таблицу, состоящую из двух строк.

Теперь мы снова выбираем из базовой таблицы **employees** и временной таблицы те строки, у которых в столбцах **e.manager\_id** и **m.id** стоят одинаковые числа (в данном случае 5 и 6).

Таким образом

managers, вычисленная в рекурсивной части на 2-ой итерации

id   name	manager	r_id   job	level
2   Ben 3   Barry	5   5	Junior Develo	oper   3   3
4   George	e   5	Developer   Data Scientia	3 st   3

Наконец все временные подтаблицы «склеиваются» и конструкция SELECT \* FROM managers возвращает таблицу managers

```
id | name
           | manager_id | job
                                          | level
  | Alice | 1
                        I VP
                                          | 1 --step 1
5 | James | 7
                                          | 2 --step 2
                        | Manager
  | Steven | 7
                       | DevOps Engineer | 2 --step 2
           | 5
                       | Junior Developer | 3 --step 3
  | Ben
  | Barry | 5
                       | Intern
                                     | 3 --step 3
  | George | 5
                        | Developer
                                         | 3 --step 3
```

#### 9.3. Изменение данных в WITH

В предложении WITH можно также использовать операторы, изменяющие данные (INSERT, UPDATE или DELETE). Это позволяет выполнять в одном запросе сразу несколько разных операций. Например

```
WITH moved_rows AS (
    DELETE FROM products
    WHERE
        dates >= '2010-10-01' AND
        dates < '2010-11-01'
    RETURNING *
)
INSERT INTO products_log (SELECT * FROM moved_rows);</pre>
```

Этот запрос фактически перемещает строки из таблицы products в таблицу products\_log (таблица должна уже существовать на момент выполнения запроса). Оператор DELETE удаляет указанные строки из products и возвращает их содержимое в предложении RETURNING, а затем главный запрос читает это содержимое и вставляет в таблицу products\_log.

## 10. Оконные функции

## 11. Работа со строками и регулярные выражения

Больше информации про строковые функции и операторы можно найти на страницах официальной документации PostgreSQL по ссылке https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/9.6/functions-string.

Пусть дана таблица employees вида

id	name		salary		job	1	manager_id
+		+-		+-		+-	
1	John	1	10000		CEO		
2	Ben	1	1400	l	Junior Developer	1	5
3	Barry	1	500		Intern		5
4	George	1	1800		Developer		5
5	James	1	3000		Manager		7
6 1	Steven	1	2400		DevOps Engineer		7
7	Alice	1	4200		VP		1
8	Jerry	1	3500		Manager		1
9	Adam	1	2000	١	Data Analyst	1	8
10	Grace	1	2500	l	Developer	1	8
11	Leor	1	50000		Data Scientist		6

Выбрать те строки из столбца job, в которых содержатся строковые значения, удовлетворяющие шаблону '\_ata %', означающий, что первый символ строки может быть любым, а после пробелов может не быть ни одного символа или быть сколько угодно символов. То есть символ «\_» совпадает с любым символом, а символ «%» совпадает с произвольным количеством символов. Здесь используется предложение LIKE, которое чувствительно к регистру. В качестве альтернативного варианта можно использовать предложение ILIKE<sup>2</sup>, которое не учитывает регистр.

 $<sup>^2</sup>$ Это расширение PostgreSQL, которое не имеет отношения к стандарту SQL

```
SELECT * FROM employees WHERE job LIKE '_ata %';
```

Выведет

Подобные задачи можно решать и с помощью предложения SIMILAR TO, которое похоже на LIKE, но в отличие от последнего при интерпретации шаблонов использует определение регулярного выражения craндарта SQL. Регулярные выражения SQL — это смесь нотации предложения LIKE и нотации регулярных выражений.

Шаблоны и LIKE, и SIMILAR ТО должны соответствовать *всей* строке целиком, что, вообще говоря, не согласуется с концепцией обычных регулярных выражений, когда шаблон может соответствовать любой части строки.

SIMILAR TO, как и LIKE использует символ «\_» и символ «%», что соотвествует . и .\* в регулярных выражениях POSIX. Дополнительно поддерживаются символы | (указывает альтернативные варианты), \* (указывает, что стоящий слева элемент повторяется ноль или более раз), + (указывает, что стоящий слева элемент повторяется один или более раз), (...) (могут использоваться для указания групп), а [...] (определяют символьный класс как в POSIX). Однако ? и {...} не поддерживаются и кроме того «.» не является метасимволом.

Символ «\» экранирует метасимволы, т.е. «снимает» их специальное значение. Другой символ для экранирования можно задать с помощью предложения ESCAPE.

Рассмотренную выше задачу можно решить с помощью SIMILAR TO следующим образом

```
SELECT * FROM employees WHERE job SIMILAR TO '_ata (A/S)%';
```

Здесь символ «%», означающий произвольную последовательность символов, обязателен, так как шаблоны SIMILAR TO должны совпадать со всей строкой.

Очень полезна бывает функция substring(). Как и SIMILAR ТО шаблон должен совпадать со всей строкой, например

```
SELECT name, job FROM employees
WHERE substring(job from '%#"Dev#"%' for '#')='Dev';
```

Последовательность символов #"...#" задают левую и правую скобки группы (можно указать и какой-то другой символ в качестве скобки, например, :"...:", но его нужно указать в ... for ':'). Последовательность, попавшая между этих символов будет возвращена. Как и раньше символы «%» здесь нужны для того чтобы шаблон совпадал со всей строкой.

Обрезать строку можно так

```
SELECT name, job, substring(job,1,4) FROM employees;
```

Здесь первое число – позиция элемента строки (нумерация начинается с единицы), а второе число – число элементов подстроки, которое нужно оставить в выводе.

Эквивалентная конструкция

```
SELECT name, job, substring(job from 1 for 4) FROM employees;
```

Очень гибкое решение дают *регулярные выражения* POSIX (Portable Operating System Interface – переносимый интерфейс операционных систем). Например для того чтобы выбрать, как и в рассмотренном выше примере, всех, кто имеет отношение к работе с данными, можно использовать такую конструкцию

```
SELECT * FROM employees WHERE job ~* 'data .*';
```

Здесь  $^**$  – оператор соответствию шаблону *без* учета регистра. Если нужно учесть регистр, то используется оператор  $^*$ .

Аналогично ! $^{\sim}$  – оператор несоответствия шаблону с учетом регистра, оператор ! $^{\sim}*$  – оператор несоответствия шаблону *без* учета регистра.

Регулярные выражения могут совпадать с строкой в любом месте (не обязательно со всей строкой).

Еще пример. Нужно выбрать строки из столбца job, в которых последовательность символов dev стоит в начале строки («^» – якорь начала строки)

```
select * from employees where job ~* '^dev.*';
```

Пример с положительной проверкой вперед

```
select * from employees where job ~* '(?=engineer)';
```

Выведет

У регулярных выражений есть один тонкий нюанс, связанный с «жадностью» квантификатора. Рассмотрим пример

```
SELECT substring('xy1234z', 'y*(\d{1,3})'); -- вернет '123'
```

Здесь используется «жадный» квантификатор \*. В общем случае этот квантификатор соответствует элементу, который не повторяется ни разу или повторяется произвольное число раз, однако в данном случае он соответствует строго единственному символу 'y' (больше в строке символов 'y' нет). Другими словами подшаблон у\* жадно забирает символ 'y' и на этом успока-ивается, так как больше ничего от этой последовательности взять не сможет. А затем подшаблон \d{1,3} жадно забирает 3 цифры, так как ему никто не мешает это сделать.

Но если использовать «нежадный» вариант квантификатора \*?, то картина изменится

```
SELECT substring('xy1234z', 'y*?(\d\{1,3\})'); -- вернем '1'
```

Вариант, когда подстрока не имеет ни одного элемента устраивает подшаблон у\*? (потому что используется нежадный квантификатор), но не устраивает подшаблон \d{1,3}, согласно которому в последовательности должна быть хотя бы одна цифра. Приходится как бы «тянуть» подшаблон у\*? вправо, потому что нежадный квантификатор стремится схлопнуться в пустое начало строки. Таким образом, на 2-ой итерации курсор сдвигается вправо на один символ и теперь указывате на 'x'. Нежадный подшаблон у\*? удовлетворен (ему достаточно и пустой подстроки), но не удовлетворен второй подшаблон. Курсор передвигается еще на один элемент вправо. И теперь указывает на 'y' (подстрока: 'xy'). Нежадный подшаблон у\*? снова удовлетворен, но подшаблон \d{1,3} все еще не содержит ни одной цифры, поэтому курсор снова перемещается

вправо еще на один элемент. В этот раз подстрока выглядит как 'xy1', что удовлетворяет и первый, и второй подшаблоны, но подшаблон y\*? больше бы устроил вариант, когда подстрока пустая. С другой стороны подшаблон \d{1,3} требует, чтобы в подстроке была хотя бы одна цифра, поэтому подстрока вида 'xy1' (в группу попадает только 1) – это компромисс.

#### Замечание

Удобно представлять, что *нежадные квантификаторы* типа \*? представляют собой пружинки сжатия, которые тянут влево и в самом простом случае довольствуются пустой последовательностью, а *жадные квантификаторы* (\*) можно представлять как пружинки растяжения, которые стремятся занять всю последовательность и с неохотой уступают элементы

## 12. Приемы работы в pgAdmin 4

## 13. Приемы работы в psql

psql — это терминальный клиент для раоботы с PostgreSQL. Утилита psql предоставляет ряд метакоманд и различные возможности, подобные тем, что имеются у командных оболочек, для облегчения написания скриптов и автоматизации широкого спектра задач.

## 13.1. Конфигурационный файл

Поведением интерактивного терминала psql можно управлять с помощью конфигурационного файла ~/.psqlrc. На ОС Windows этот файл располагается по адресу С: ▶Users ▶ ADM ▶ AppData ▶ Roaming ▶ postgresql и называется psqlrc.conf.

Конфигурационный файл утилиты psql может включать следующие настройки

#### psqlrc.conf

```
\set QUIET 1
\timing
\pset border 2
\pset null <NULL>
\set ON_ERROR_STOP on
\setenv PSQL_EDITOR "C:\Program Files\Git\usr\bin\vim.exe"
\set VERBOSITY verbose
\set QUITE 0
```

#### 13.2. Метакоманды psql

\c или \connect: устанавливает новое подключение к серверу PostgreSQL. Параметры подключения можно указывать как позиционно, так и передавая аргумент.

#### Например

```
=> \c "host=localhost port=5432 dbname=mydb connect_timeout=10 sslmode=disable"
=> \c postgresql://tom@localhost/mydb?application_name=myapp
```

\cd: сменяет текущий рабочий каталог на заданный. Без аргументов устанавливает домашний каталог пользователя.

\conninfo: выводит информацию о текущем подключении к базе данных.

\copy: производит копирование данных с участием клиента. При этом выполнятся SQL-команда COPY, но вместо чтения или записи в файл на сервере, psql читает или записывает файл и пересылает данные между сервером и локальной файловой системой. Это означает, что для доступа к файлам используются привелегии локального пользователя, а не сервера, и не требуются привелегии суперпользователя SQL. Синтаксис команды похож на синтаксис SQL-команды COPY. Все параметры, кроме источника и получателя данных, соответствуют параметрам COPY. Альтернативный способ получить тот же результат, что и с \copy . . . . to – использовать SQL-команду COPY . . . TO STDOUT и завершить ее командой \g name.

\d[S+]: для каждого отношения (таблицы, представления, материализованного представления, индекса, последовательности, внешней таблицы) или составного типа, соответствующих шаблону, показывает все столбцы, их типы, табличное пространство и любые специальные атрибуты, такие как NOT NULL или значения по умолчанию. Также показываются связанные индексы, ограничения, правила и триггеры.

\da[S]: выводит список агрегатных функций вместе с типом возвращаемого значения и типами данных, которыми они оперируют.

\dD[S+]: выводит список доменов.

\dL[S+]: выводит список процедурных языков.

\dn[S+]: выводит список схем (пространств имен).

**\enconding**: устанавливает кодировку набора символов на клиенте. Без аргументов команда показывает текущую кодировку.

\!: выполняет команду операционной системы.

#### 13.3. Примеры использования

Вывести список таблиц, присутствующих в базе данных postgres, предварительно задав кодовую страницу, соответствующую Windows-кодировке

```
$ psql -U postgtes -d postgres -c '\! chcp 1251' -c '\d'
```

Вывести первые 5 строк таблицы aircrafts из базы данных demo, организовав вывод строк в вертикальном формате (\x; эквивалентно ключу psql -x)

```
psql - U postgtes - d demo - c '\x' - c 'TABLE aircrafts LIMIT 5;'
```

Замечание

Лучше для нескольких команд использовать несколько ключей -с

Прочить команды из файла sql\_query.sql, а не из стандартного ввода. По большому счету ключ -f равнозначен метакоманде \i

```
$ psql -U postgtes -f sql_query.sql
```

Вывести первые 3 строки таблицы в HTML-формате (-н)

```
$ psql -U postgres -d postgres -H -c '\! chcp 1251' -c 'table family limit 3;'
```

Записать вывод результатов всех запросов в файл с именем psql\_output.txt

```
$ psql -U postgres -d postgres -H -c '\! chcp 1251' -c 'table family limit 3;' \
    -o psql_output.txt
```

Вывести таблицу в формате IATEX и вывод запроса записать в файл for\_latex\_output.txt

```
$ psql -U postgres -d postgres -P format=latex \
   -c '\! chcp 1251' -c 'table family limit 3;' \
   -o for_latex_output.txt
```

## 14. Специальные функции и операторы

#### 14.1. Предикаты ANY, ALL

Использование IN эквивалентно = ANY, а использование NOT IN эквивалентно <> ALL. Пример

```
-- есть ли совпадение хотя бы с одним элементом массива?

SELECT 'test'::text = ANY('{"test", "non-test"}'::text[]); -- true

-- есть ли совпадение со всеми элементами массива?

SELECT 'test'::text = ALL('{"test", "non-test"}'::text[]); -- false
```

#### 14.2. Оператор конкатенации

Соединить два массива можно с помощью оператора ||

```
SELECT '{2,3,10}'::int[] || '{5}'::int[]; -- {2,3,10,5}
```

С помощью этого же оператора можно «склеивать» строки

```
SELECT name || '[' || job']' AS record FROM employees; -- Ben[ Junior Developer ]
```

К слову, у PostgreSQL нестрогая типизация. То есть PostgreSQL проводит неявное преобразование типов, например, когда используется оператор конкатенации, склеивающий строку и число, то выполняется неявное преобразование числового типа в строковый.

#### 14.3. Диапазонные операторы

Подробнее вопрос обсуждается в документации PostgreSQL 9.19. Диапазонные функции и операторы.

С помощью оператора **@>** удобно проверять покрывает ли диапазон слева от оператора диапазон справа от оператора

```
SELECT '{2,3,5}'::int[] @> '{3}'::int[] -- true
```

Можно проверить содержит ли диапазон слева от оператора элемент справа от оператора

```
SELECT '[2011-01-01,2011-03-01)'::tsrange @> '2011-01-10'::timestamp; --true
```

Если требуется выяснить содержится ли элемент в диапазоне, то используется оператор <0

```
SELECT 42 <@ int4range(2,10); --false
-- принадлежит ли 3 полуотрезку [2,10)
SELECT 3 || ' in ' || int4range(2,10) AS cond, 3 <@ int4range(2,10) AS bool; --true
```

Общие элементы (пересечение) удобно выявлять с помощью оператора &&

```
SELECT '{3}'::int[] && '{2,3,5}'::int[]; --true
```

#### 14.4. Функции, генерирующие ряды значений

Очень полезна бывает функция generate\_series(start, stop, step), которая возвращает последовательность в общем случае вещественных чисел от start до stop с заданным шагом step

```
SELECT generate_series(1.1, 4, 1.3) AS real_num;
```

#### выведет

```
+-----+
| real_num |
+-----+
| 1.1 |
| 2.4 |
| 3.7 |
+-----+
(3 строки)
```

Сгенерировать несколько временных меток с шагом в 5 часов

#### выведет

Когда после функции в предложении FROM добавляется WITH ORDINALITY, в выходные данные добавляется столбец типа bigint, числа в котором начинаются с 1 и увеличиваются на 1 для каждой строки, выданной функцией. Пример

```
SELECT * FROM pg_ls_dir('.') WITH ORDINALITY AS t(ls, n) LIMIT 5;
```

#### выведет

## Список литературы

- 1. Джуба С., Волков А. Изучаем PostgreSQL 10. М.: ДМК Пресс, 2019. 400 с.
- 2. Чакон С., Штрауб Б. Git для профессионального программиста. СПб.: Питер, 2020. 496 с.

3.	Собель M. Linux. 2011. – 880 с.	а. Администрирование и системное программирование. 2-е изд	- СПб.: Питер,