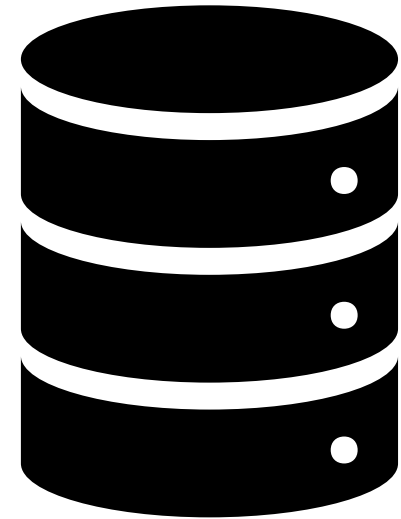


# Базы данных

Лекция 8

Дополнительные возможности SQL



Меркурьева Надежда

✉ [merkurievanad@gmail.com](mailto:merkurievanad@gmail.com)

✈ @merkurievanad

# Хранимые процедуры

*– объект базы данных, представляющий собой набор SQL-инструкций, который компилируется один раз и хранится на сервере*

- Похожи на обыкновенные процедуры языков высокого уровня:
  - входные параметры
  - выходные параметры
  - локальные переменные
  - числовые вычисления и операции над символьными данными
- Могут выполняться стандартные операции с базами данных (как DDL, так и DML)
- Возможны циклы и ветвления

# Хранимые процедуры

- позволяют повысить производительность
  - расширяют возможности программирования
  - поддерживают функции безопасности данных
- 
- Вместо хранения часто запроса, достаточно сослаться на соответствующую хранимую процедуру
- 
- Рассматриваем на примере PostgreSQL

# Хранимые процедуры

PostgreSQL

```
CREATE [ OR REPLACE ] FUNCTION
name ( [ [ argmode ] [ argname ] argtype [ { DEFAULT | = } default_expr ] [, ...] ] )
[ RETURNS rettype |
  RETURNS TABLE ( column_name column_type [, ...] ) ]
{ LANGUAGE lang_name
  | TRANSFORM { FOR TYPE type_name } [, ... ]
  | WINDOW
  | IMMUTABLE
  | STABLE
  | VOLATILE
  | [ NOT ] LEAKPROOF
  | CALLED ON NULL INPUT
  | RETURNS NULL ON NULL INPUT
  | STRICT
  | [ EXTERNAL ] SECURITY INVOKER
  | [ EXTERNAL ] SECURITY DEFINER
  | COST execution_cost
  | ROWS result_rows
  | SET configuration_parameter { TO value | = value | FROM CURRENT }
  | AS 'definition'
  | AS 'obj_file', 'link_symbol'
} ...
[ WITH ( attribute [, ...] ) ]
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION add(integer, integer) RETURNS integer  
  AS 'select $1 + $2;'  
  LANGUAGE SQL  
  IMMUTABLE  
  RETURNS NULL ON NULL INPUT;
```

```
SELECT add(20, 22) AS answer;
```

```
answer
```

```
-----
```

```
42
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION increment(i integer)
RETURNS integer AS $$
    BEGIN
        RETURN i + 1;
    END;
$$ LANGUAGE plpgsql;
```

```
SELECT increment(41) AS answer;
```

```
answer
```

```
-----
```

```
42
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION dup(in int, out f1 int, out f2 text)
  AS $$ SELECT $1, CAST($1 AS text) || ' is text' $$
LANGUAGE SQL;
```

```
SELECT * FROM dup(42);
```

```
f1 | f2
---+-----
42 |42 is text
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE TYPE dup_result AS (f1 int, f2 text);
```

```
CREATE FUNCTION dup(int) RETURNS dup_result  
    AS $$ SELECT $1, CAST($1 AS text) || ' is text' $$  
LANGUAGE SQL;
```

```
SELECT * FROM dup(42);
```

```
f1 | f2  
---+-----  
42 | 42 is text
```



# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION dup(int) RETURNS TABLE(f1 int, f2 text)
AS $$ SELECT $1, CAST($1 AS text) || ' is text' $$
LANGUAGE SQL;
```

```
SELECT * FROM dup(42);
```

```
f1 | f2
---+-----
42 | 42 is text
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION foo(a int, b int DEFAULT 2, c int DEFAULT 3)
RETURNS int
LANGUAGE SQL
AS $$
    SELECT $1 + $2 + $3;
$$;

SELECT foo(10, 20, 30);

foo
-----
60
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION foo(a int, b int DEFAULT 2, c int DEFAULT 3)
RETURNS int
LANGUAGE SQL
AS $$
    SELECT $1 + $2 + $3;
$$;

SELECT foo(10, 20);

foo
-----
33
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION foo(a int, b int DEFAULT 2, c int DEFAULT 3)
RETURNS int
LANGUAGE SQL
AS $$
    SELECT $1 + $2 + $3;
$$;

SELECT foo(10);

foo
-----
15
```

# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION foo(a int, b int DEFAULT 2, c int DEFAULT 3)
RETURNS int
LANGUAGE SQL
AS $$
    SELECT $1 + $2 + $3;
$$;

SELECT foo();
```

Получаем ошибку, т.к. дефолтное значение для первого атрибута не задано

# Хранимые процедуры

```
CREATE FUNCTION tf1 (accountno integer, debit numeric)
RETURNS numeric AS $$
    UPDATE bank
        SET balance = balance - debit
    WHERE accountno = tf1.accountno;
SELECT balance
    FROM bank
    WHERE accountno = tf1.accountno;
$$ LANGUAGE SQL;
```

# Изменение процедуры

**ALTER FUNCTION** name ([[argmode][argname] argtype [, ...]]) action [ ... ] [**RESTRICT**]

**ALTER FUNCTION** name ([[argmode][argname] argtype [, ...]]) **RENAME TO** new\_name

**ALTER FUNCTION** name ([[argmode][argname] argtype [, ...]]) **OWNER TO** new\_owner

**ALTER FUNCTION** name ([[argmode][argname] argtype [, ...]]) **SET SCHEMA** new\_schema

action in:

**CALLED ON NULL INPUT** | **RETURNS NULL ON NULL INPUT** | **STRICT**

**IMMUTABLE** | **STABLE** | **VOLATILE** | [**NOT**] **LEAKPROOF**

[**EXTERNAL**] **SECURITY INVOKER** | [**EXTERNAL**] **SECURITY DEFINER**

**COST** execution\_cost

**ROWS** result\_rows

**SET** configuration\_parameter { **TO** | **=** } { value | **DEFAULT** }

**SET** configuration\_parameter **FROM CURRENT**

**RESET** configuration\_parameter

**RESET ALL**

**DROP FUNCTION** [**IF EXISTS**] name ([[argmode][argname] argtype [, ...]]) [**CASCADE** | **RESTRICT**]

# Преимущества хранимых процедур

- Скорость
- Соккрытие структуры данных
- Гибкое управление правами доступа
- Меньшая вероятность SQL injection
- Повторное использование SQL
- Простая отладка SQL



# Недостатки хранимых процедур

- Размазывание бизнес-логики
- Скучность языка СУБД
- Непереносимость хранимых функций
- Отсутствие необходимых навыков у команды и высокая «стоимость» соответствующих специалистов

# Триггер

*— хранимая процедура особого типа, которую пользователь не вызывает непосредственно, а исполнение которой обусловлено действием по модификации данных: добавлением (INSERT), удалением (DELETE) строки в заданной таблице, или изменением (UPDATE) данных в определённом столбце заданной таблицы реляционной базы данных.*

# Триггер

- применяется для обеспечения целостности данных и реализации сложной бизнес-логики
- запускается сервером автоматически при попытке изменения данных в таблице, с которой он связан
- в случае обнаружения ошибки или нарушения целостности данных может произойти откат транзакции

# Типы триггеров

- Уровень срабатывания
  - Row level – для каждой отдельной строки в таблице
  - Statement level – для всех строк одной инструкции
- Событие срабатывания
  - Update
  - Delete
  - Insert
- Время срабатывания
  - Before
  - After
  - Instead of

# Назначение триггеров

- Реализация обновляемых представлений
- Реализация бизнес логики
- Вспомогательные расчеты
- Системные процессы
  - Репликация, например
    - Для тех СУБД, которые не умеют
- Всё, что угодно
  - Накопление истории
  - Логирование

# Триггер

When	Event	Row-level	Statement-level
BEFORE	INSERT/UPDATE/DELETE	Tables	Tables and views
	TRUNCATE	—	Tables
AFTER	INSERT/UPDATE/DELETE	Tables	Tables and views
	TRUNCATE	—	Tables
INSTEAD OF	INSERT/UPDATE/DELETE	Views	—
	TRUNCATE	—	—

# Триггер

```
CREATE [CONSTRAINT] TRIGGER name {BEFORE | AFTER  
| INSTEAD OF} { event [OR ...] }  
    ON table  
    [FROM referenced_table_name]  
    [NOT DEFERRABLE | [DEFERRABLE] {INITIALLY  
IMMEDIATE | INITIALLY DEFERRED}]  
    [FOR [EACH] {ROW | STATEMENT} ]  
    [WHEN (condition) ]  
    EXECUTE PROCEDURE function_name (arguments)
```

# Триггер

```
CREATE TRIGGER check_update  
  BEFORE UPDATE ON accounts  
  FOR EACH ROW  
  EXECUTE PROCEDURE check_account_update();
```



# Триггер

```
CREATE TRIGGER check_update  
    BEFORE UPDATE OF balance ON accounts  
    FOR EACH ROW  
    EXECUTE PROCEDURE check_account_update();
```

# Триггер

```
CREATE TRIGGER check_update  
  BEFORE UPDATE ON accounts  
  FOR EACH ROW  
  WHEN (OLD.balance IS DISTINCT FROM  
NEW.balance)  
  EXECUTE PROCEDURE check_account_update();
```

# Триггер

```
CREATE TRIGGER log_update  
  AFTER UPDATE ON accounts  
  FOR EACH ROW  
  WHEN (OLD.* IS DISTINCT FROM NEW.*)  
  EXECUTE PROCEDURE log_account_update();
```

# Триггер

```
CREATE TRIGGER view_insert  
    INSTEAD OF INSERT ON my_view  
    FOR EACH ROW  
    EXECUTE PROCEDURE view_insert_row();
```

```

CREATE TABLE emp (
    empname text PRIMARY KEY,
    salary integer
);

CREATE TABLE emp_audit(
    operation char(1) NOT NULL,
    userid text NOT NULL,
    empname text NOT NULL,
    salary integer,
    stamp timestamp NOT NULL
);

CREATE VIEW emp_view AS
SELECT e.empname,
        e.salary,
        max(ea.stamp) AS last_updated
FROM emp e
LEFT JOIN emp_audit ea
ON ea.empname = e.empname
GROUP BY e.empname,
        e.salary;

```

```

CREATE OR REPLACE FUNCTION update_emp_view() RETURNS TRIGGER AS $$
BEGIN
    -- Perform the required operation on emp, and create a row in emp_audit
    -- to reflect the change made to emp
    IF (TG_OP = 'DELETE') THEN
        DELETE FROM emp WHERE empname = OLD.empname;
        IF NOT FOUND THEN RETURN NULL; END IF;

        OLD.last_updated = now();
        INSERT INTO emp_audit VALUES('D', user, OLD.*);
        RETURN OLD;
    ELSIF (TG_OP = 'UPDATE') THEN
        UPDATE emp SET salary = NEW.salary WHERE empname = OLD.empname;
        IF NOT FOUND THEN RETURN NULL; END IF;

        NEW.last_updated = now();
        INSERT INTO emp_audit VALUES('U', user, NEW.*);
        RETURN NEW;
    ELSIF (TG_OP = 'INSERT') THEN
        INSERT INTO emp VALUES(NEW.empname, NEW.salary);

        NEW.last_updated = now();
        INSERT INTO emp_audit VALUES('I', user, NEW.*);
        RETURN NEW;
    END IF;
END;
$$ LANGUAGE plpgsql;

CREATE TRIGGER emp_audit
INSTEAD OF INSERT OR UPDATE OR DELETE ON emp_view
FOR EACH ROW
EXECUTE PROCEDURE update_emp_view();

```

# Изменение триггера

```
ALTER TRIGGER name ON table RENAME TO new_name
```

```
ALTER TRIGGER emp_stamp ON emp RENAME TO  
emp_track_chgs;
```

```
DROP TRIGGER [IF EXISTS] name ON table [CASCADE  
| RESTRICT]
```

```
DROP TRIGGER if_dist_exists ON films;
```

# Триггер

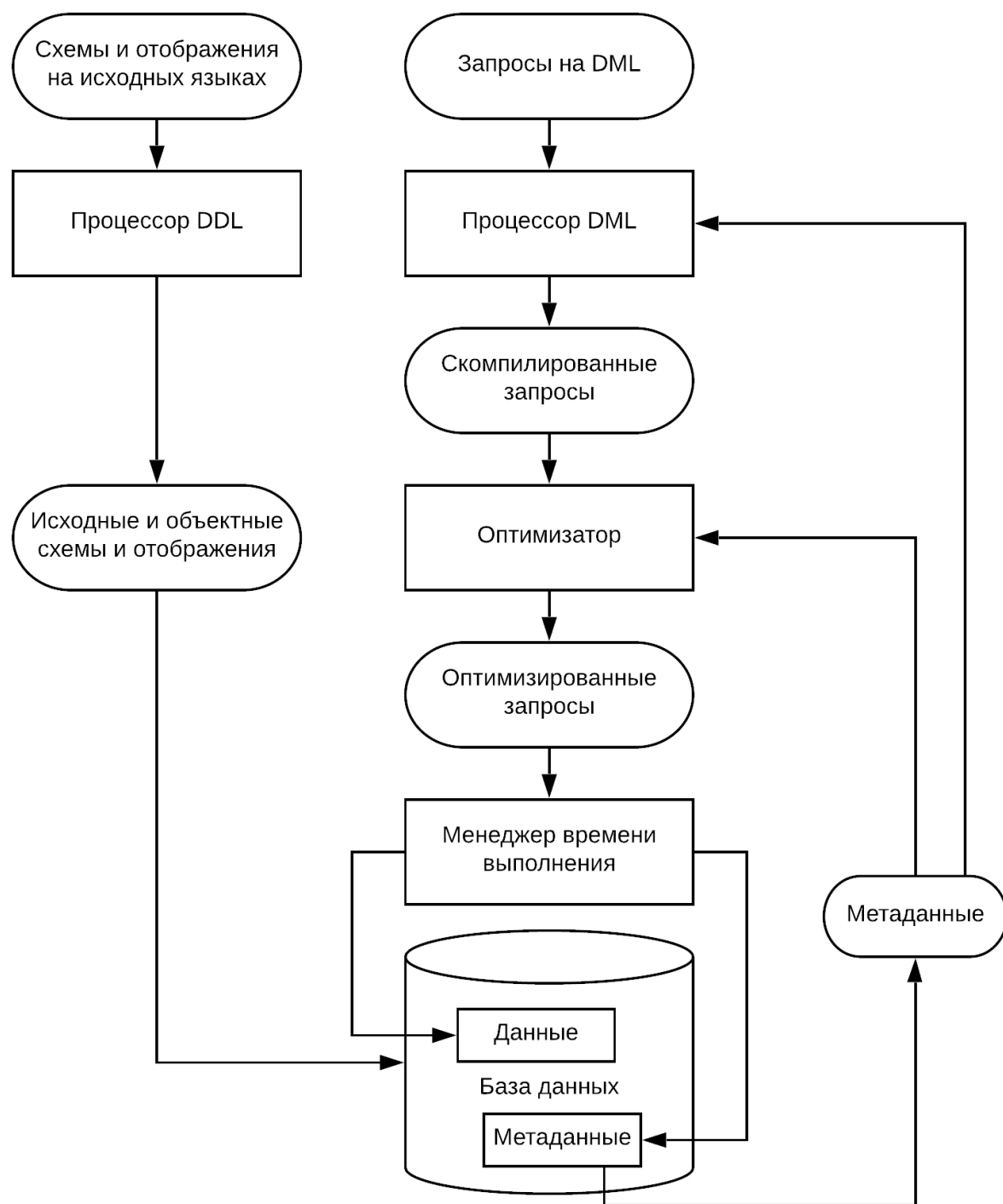
- Достоинства:

- Реализация сложной, событийно-ориентированной логики
- Соккрытие алгоритмов обработки
- Возможность вносить корректировки в работы системы не затрагивая основные механизмы

- Недостатки:

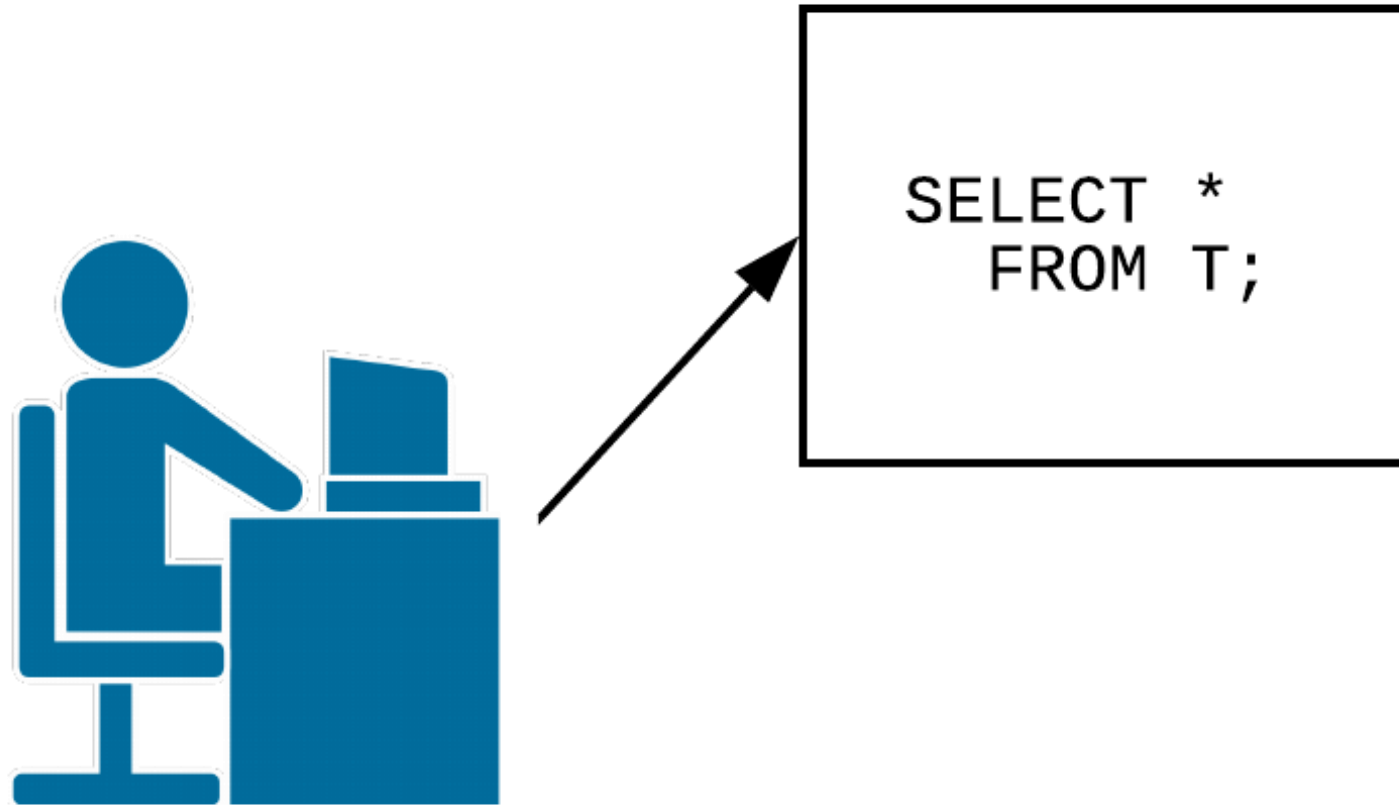
- При сложной схеме данных логика растягивается на множество триггеров
- Увеличение числа зависимостей между объектами
- Усложнение отладки

# Архитектура СУБД





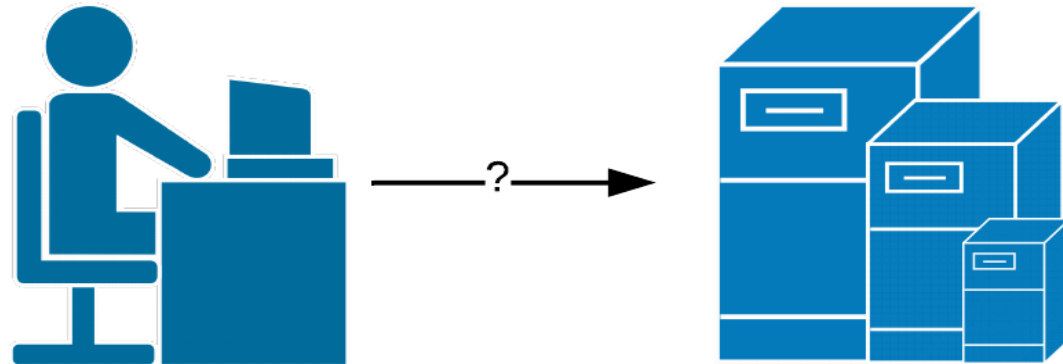
# Вы написали запрос. Что дальше?



На примере PostgreSQL

# 1. Подключение к СУБД

1. Клиентский процесс обращается к главному серверному процессу
2. Главный серверный процесс создает новый при запросе соединения
3. Когда соединение установлено, клиент может отправить на сервер запрос
4. Запрос будет передан в виде обычного текста
5. На этом этапе обработки запроса не происходит



## 2. Парсинг запроса

1. Парсер проверяет запрос на правильность синтаксиса
2. Парсер возвращает итог работы:
  - Дерево разбора, если синтаксис корректный
  - Ошибка, если синтаксис некорректный. Пользователь получает ошибку
3. Преобразователь принимает на вход дерево разбора и преобразует его в дерево запроса:
  - Формируется понимание, какие таблицы, функции и операторы использует запрос
  - Обращение к базе только в рамках транзакций

Если очень интересно, как происходит разбор:

- *scan.l* – лексер, который отвечает за распознавание идентификаторов и ключевых слов SQL
- *gram.y* – набор правил грамматики и действий, которые запускаются при каждом вызове файла

# Дерево запроса

Специальное внутренне представление SQL запросов с полным его разбором по ключевым параметрам:

- Тип команды (SELECT, UPDATE, DELETE, INSERT)
- Список используемых отношений
- Целевое отношение, в которое будет записан результат
- Список полей (\* преобразуется в полный список всех полей)
- Список ограничений (которые указаны в WHERE)
- Список джоинов
- Прочие параметры, например, ORDER BY

# Система правил

Что делаете вы:

```
CREATE VIEW myview AS SELECT * FROM mytab;
```

Что происходит на самом деле:

```
CREATE TABLE myview (same column list as mytab);  
CREATE RULE "_RETURN" AS ON  
SELECT TO myview DO INSTEAD  
    SELECT * FROM mytab;
```

### 3. Система переписывания запросов

1. На вход принимается дерево запроса
2. Обращения к представлениям заменяются на таблицы с использованием системы правил
3. Система возвращает обновленное дерево запроса

## 4. Планировщик / оптимизатор

Задача *планировщика/оптимизатора* — построить наилучший план выполнения:

- Один и тот же SQL-запрос может быть выполнен разными способами
- Результат их выполнения будет идентичен
- На разные способы тратится разное число ресурсов

Результат работы планировщика – план запроса

*Подробности об оптимизации и планах запроса – на следующей лекции*

## 5. Выполнение запроса

1. На выход принимает план (дерево) запроса
2. Обработчик рекурсивно обходит план запросы
3. При обращении к каждому узлу плана должны быть получены 1 или более строк, либо сообщение о том, что выдача строк завершена



# Жизненный цикл запроса

1. Создается подключение к СУБД. В СУБД отправляется запрос
2. Парсер проверяет корректность синтаксиса запроса и создает дерево запроса
3. Система переписывания запросов преобразует запрос
4. Планировщик / оптимизатор создает план запроса
5. Обработчик рекурсивно обходит план и получает строки