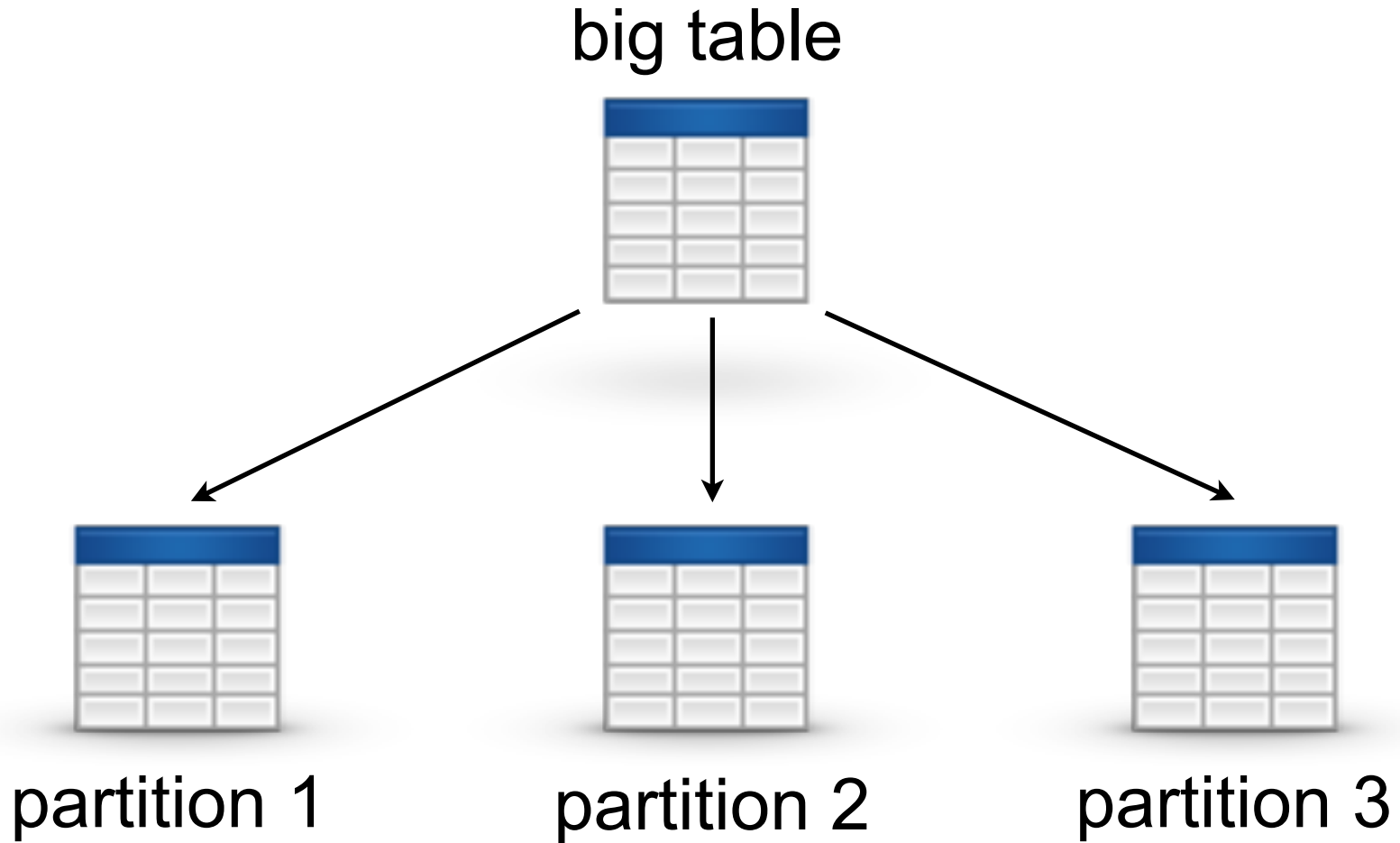




Секционирование без границ

Мусин Ильдар

Секционирование



Пример секционирования

customers

id	name	city
1	Иванов И.	Москва
2	Сидоров А.	Санкт-Петербург
3	Петров В.	Москва
4	Григорьев С.	Санкт-Петербург

customers_msc

id	name	city
1	Иванов И.	Москва
3	Петров В.	Москва

customers_spb

id	name	city
2	Сидоров А.	Санкт-Петербург
4	Григорьев С.	Санкт-Петербург

Преимущества секционирования

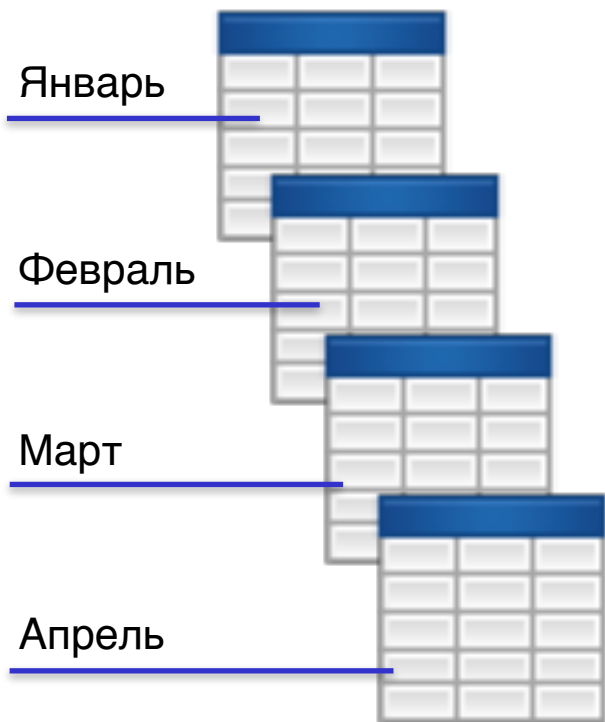
- Рост производительности при условии, что наиболее часто используемые данные находятся в небольшом числе секций.
- Использование последовательного доступа к небольшим секциям вместо индекса или случайного доступа к одной большой таблице.
- Управление большими объемами данных.
- Редко используемые данные могут быть вынесены на более дешевые и медленные носители.

Когда нужно секционировать?

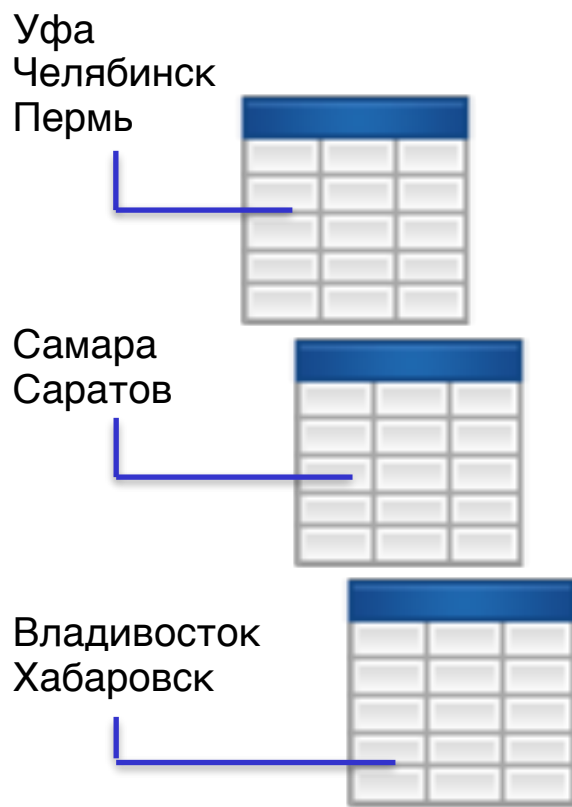
- Эмпирическое правило: размер таблицы превышает размер физической памяти.
- Таблица содержит исторические данные, а новые записи добавляются в последнюю секцию.
- Содержимое таблицы должно быть распределено между носителями информации или между серверами.

Виды секционирования

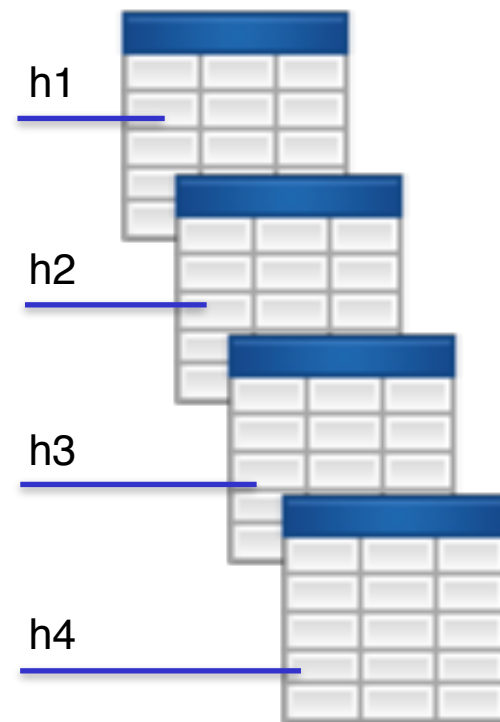
RANGE



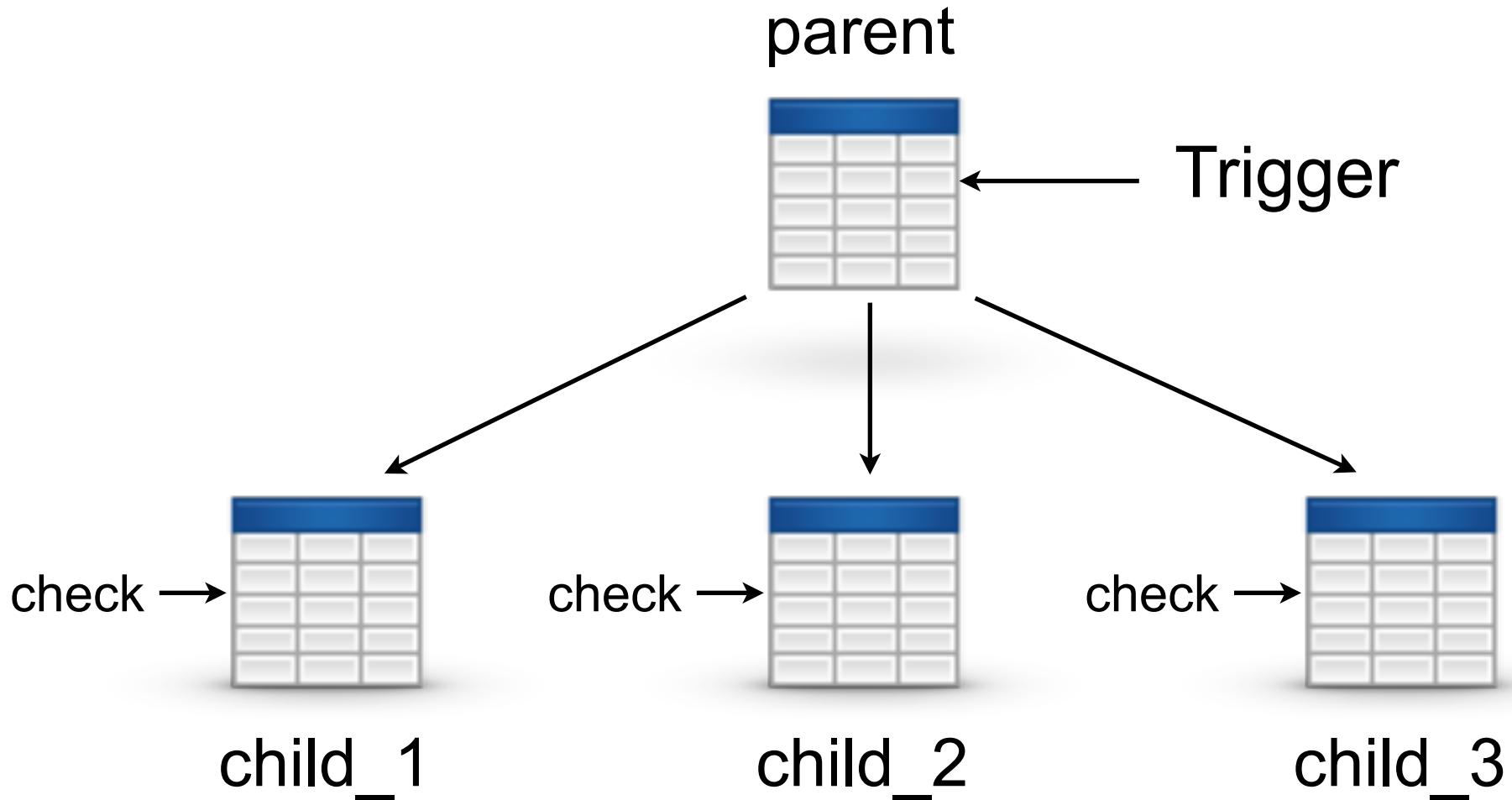
LIST



HASH



Секционирование в PostgreSQL



- **RANGE**

```
CHECK(dt_created >= '2015-01-01' AND  
      dt_created < '2016-01-01')
```

- **LIST**

```
CHECK(city IN ('Уфа', 'Оренбург', 'Челябинск'))
```

- **HASH (?)**

```
CHECK( id % 10 = 0)
```

...

```
CHECK( id % 10 = 9)
```

```
SELECT * FROM my_table
```

```
WHERE id = 5 AND (id % 10) = (5 % 10)
```


Проблемы

- Полный перебор при поиске подходящих секций
- Нет встроенной поддержки HASH-секционирования
- Ручное управление секциями

Определить структуры данных, над которыми
можно выполнять эффективный поиск

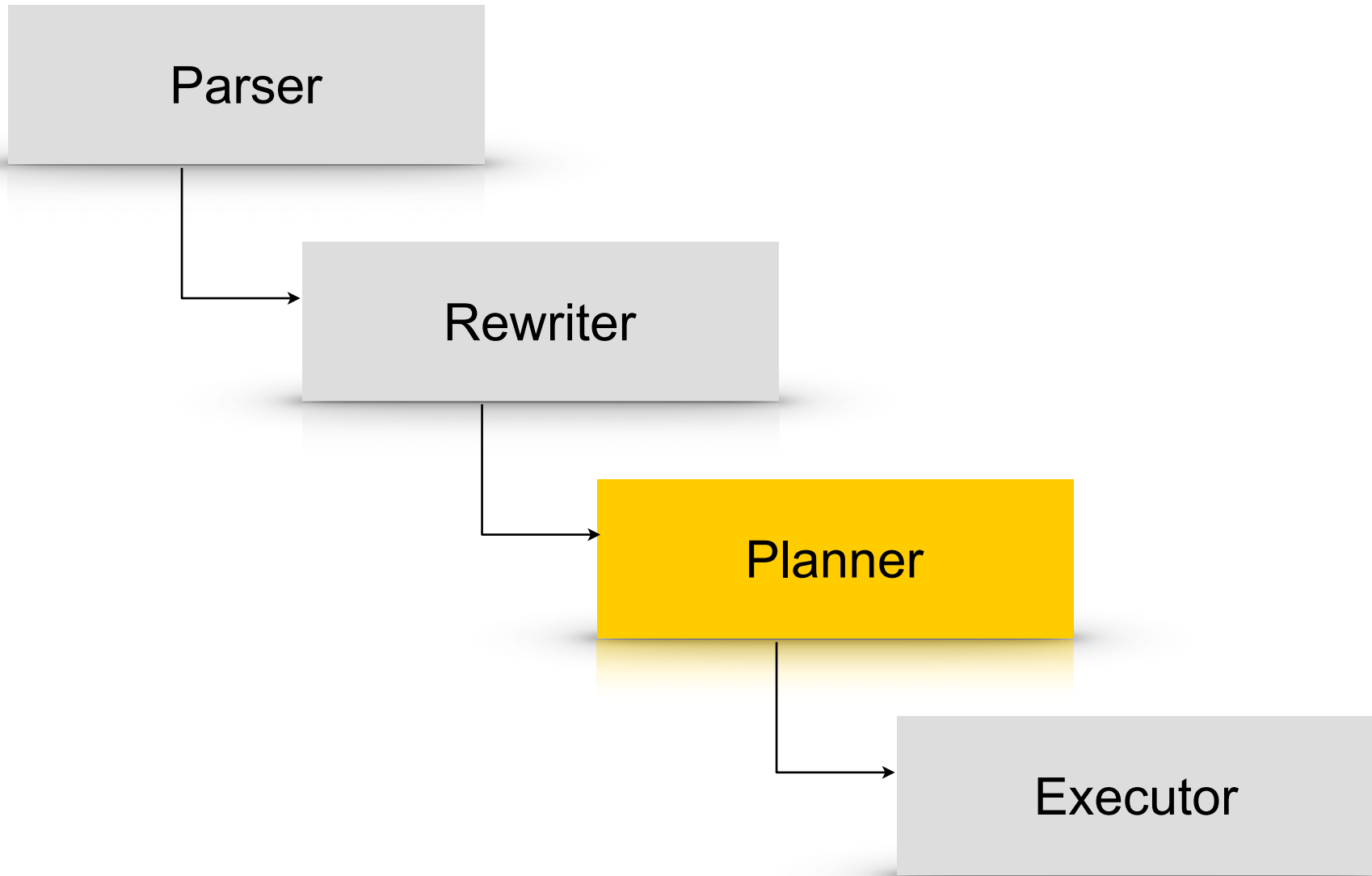
RANGE

- бинарный поиск в отсортированном массиве
- поиск в бинарном дереве $O(\log_2 N)$

HASH, LIST

- хеш-таблица $\approx O(1)$

Этапы обработки запроса



Hook-функции — лазейки, используемые для внедрения в код СУБД:

- `planner_hook`
- `set_rel_pathlist_hook`

Path — прототип планов. Для каждой таблицы, используемой в запросе, строятся всевозможные способы обхода, из которых выбирается лучший. На его основе строится узел плана.

Инициализация кэша

parent OID
partitioning type
attribute
attribute type
children

hash

child OID	486876	486883	486890	486898
------------------	--------	--------	--------	--------

range

сортировка по возрастанию min



min	0	100	200	300
max	100	200	300	400
child OID	486876	486883	486890	486898

Дерево выражений

products

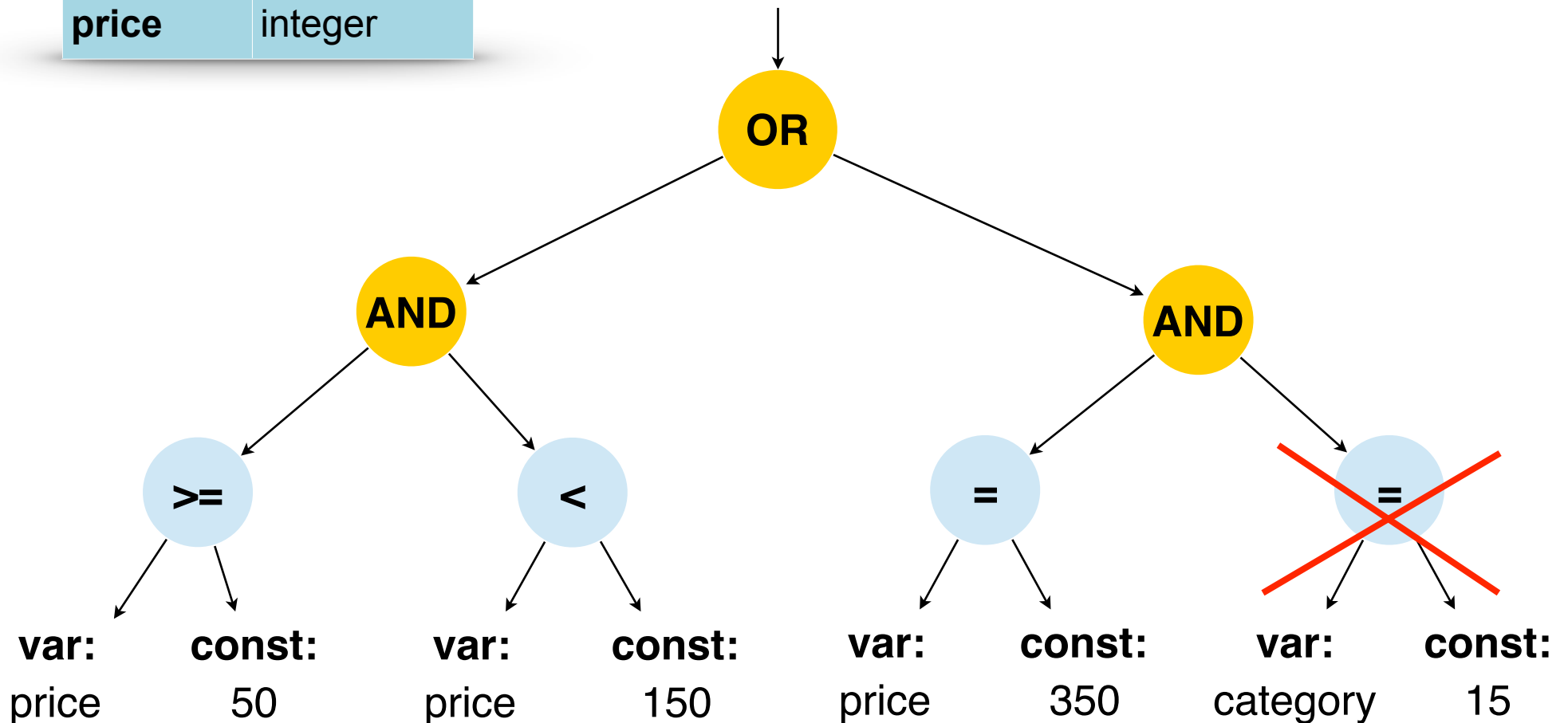
id	integer
category	integer
name	varchar(32)
price	integer

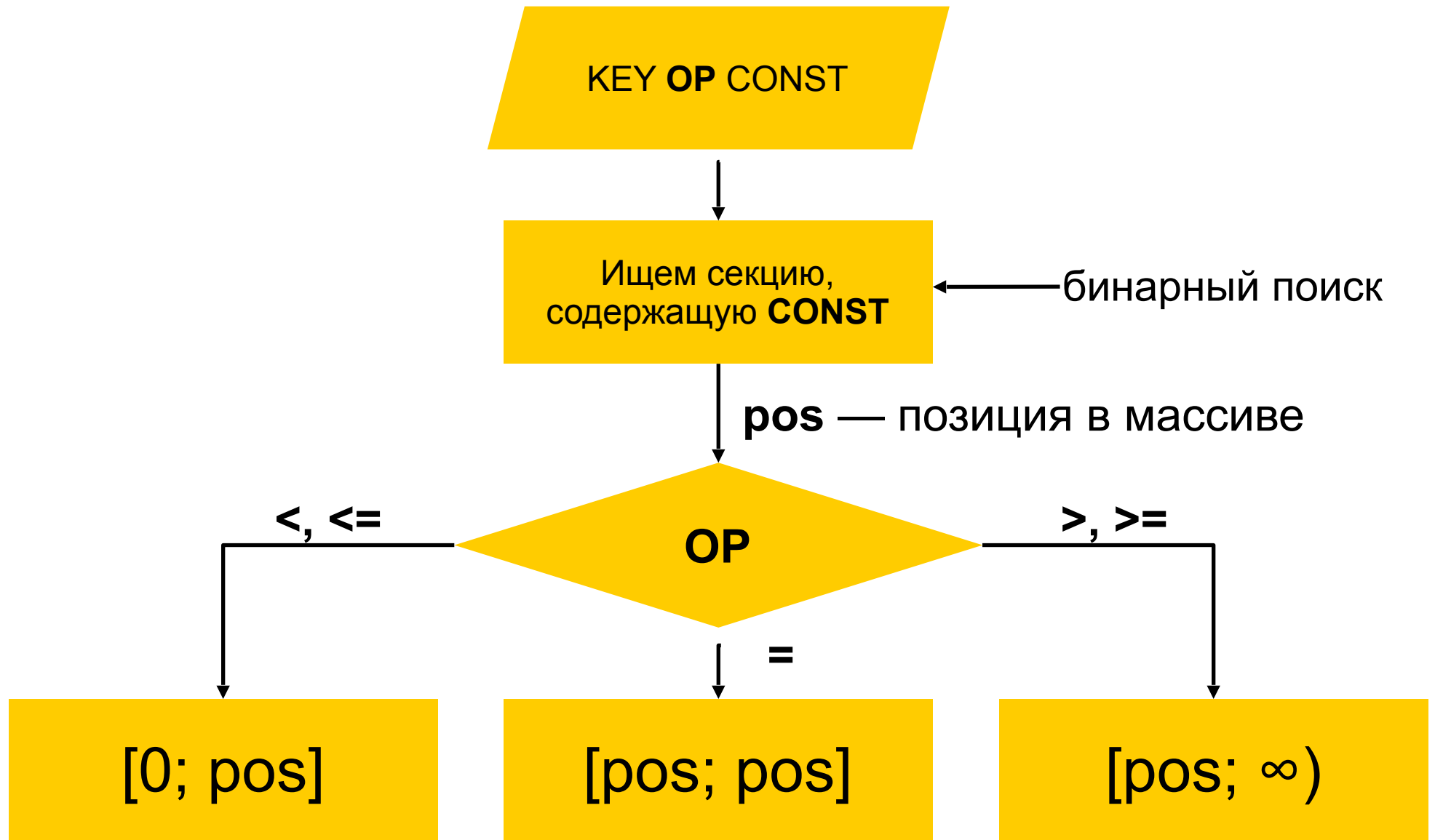
SELECT *

FROM products

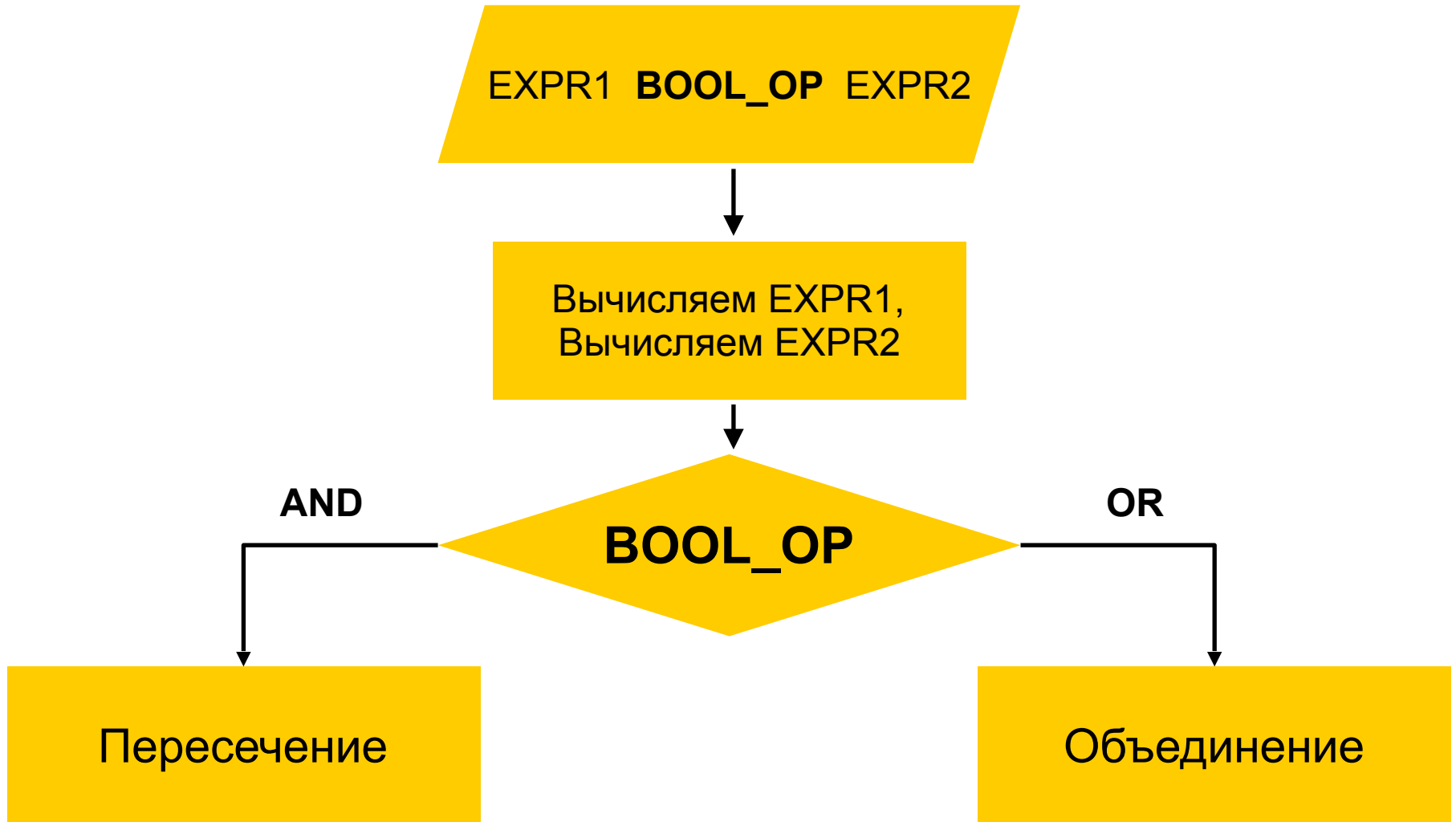
WHERE (price >= 50 AND price <= 150)

OR (price = 350 AND category=15)





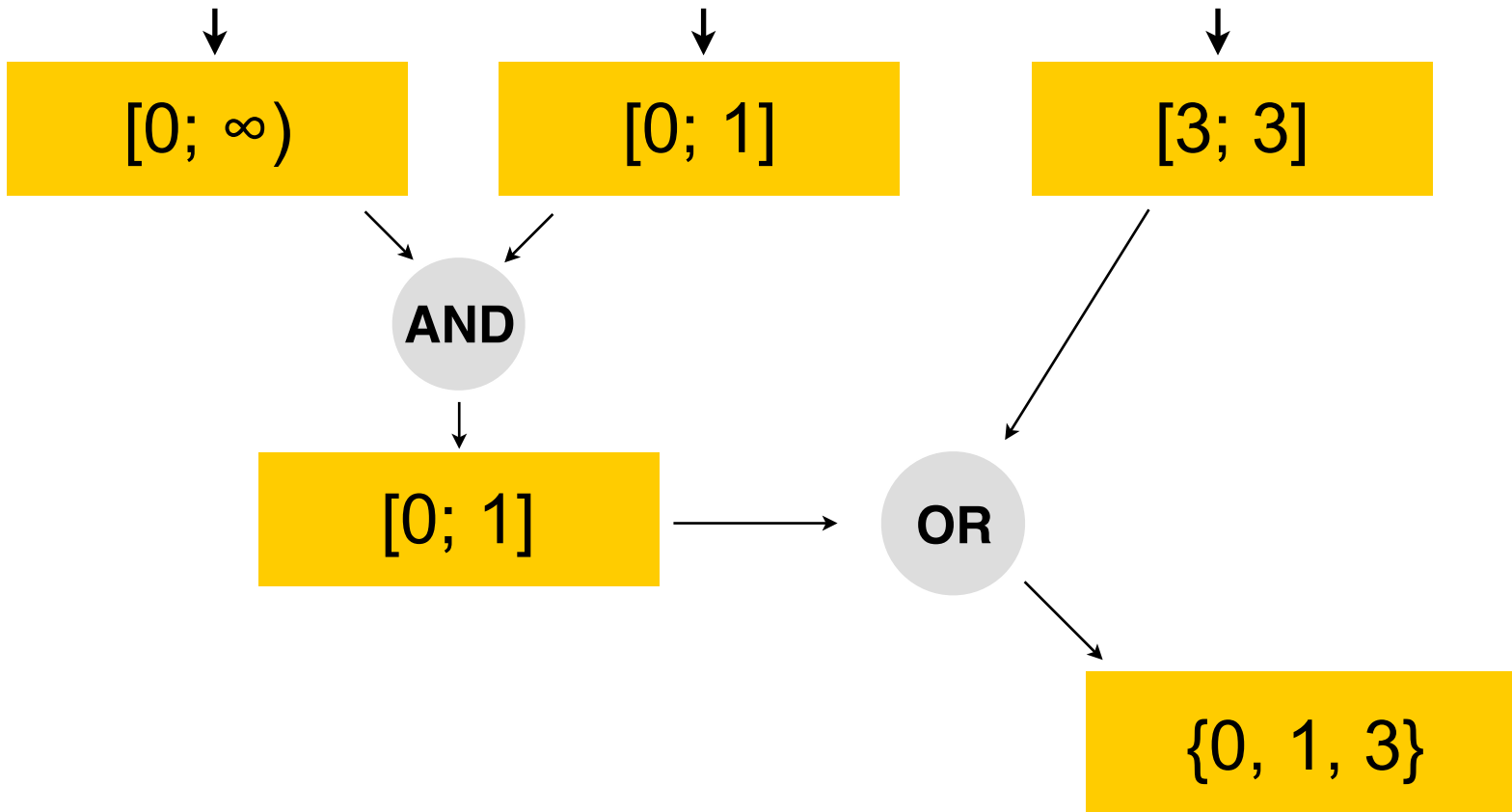
Обработка булевых операторов

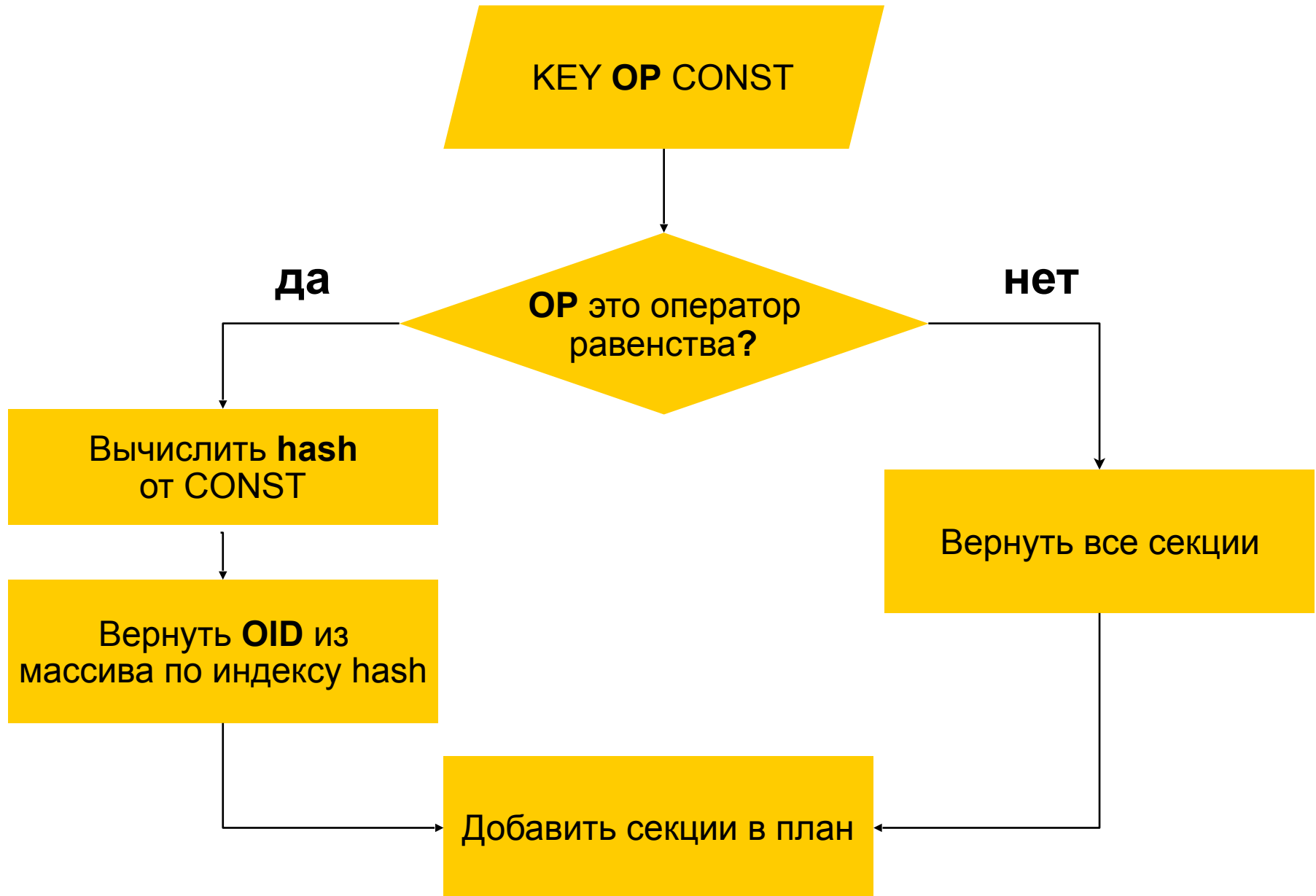


Пример

	0	1	2	3
min	0	100	200	300
max	100	200	300	400
child OID	486876	486883	486890	486898

(price \geq 50 **AND** price \leq 150) **OR** (price = 350)





- Оптимизированный механизм построения планов для секционированных таблиц
- Функции для управления секциями
- Триггеры на вставку

**Время планирования в зависимости от количества секций
в разбиении**

Таблица:

```
CREATE TABLE hash_test(id INTEGER);
```

Количество созданных секций:

2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 512, 1024, 2048

Количество запросов:

10000 на каждой конфигурации

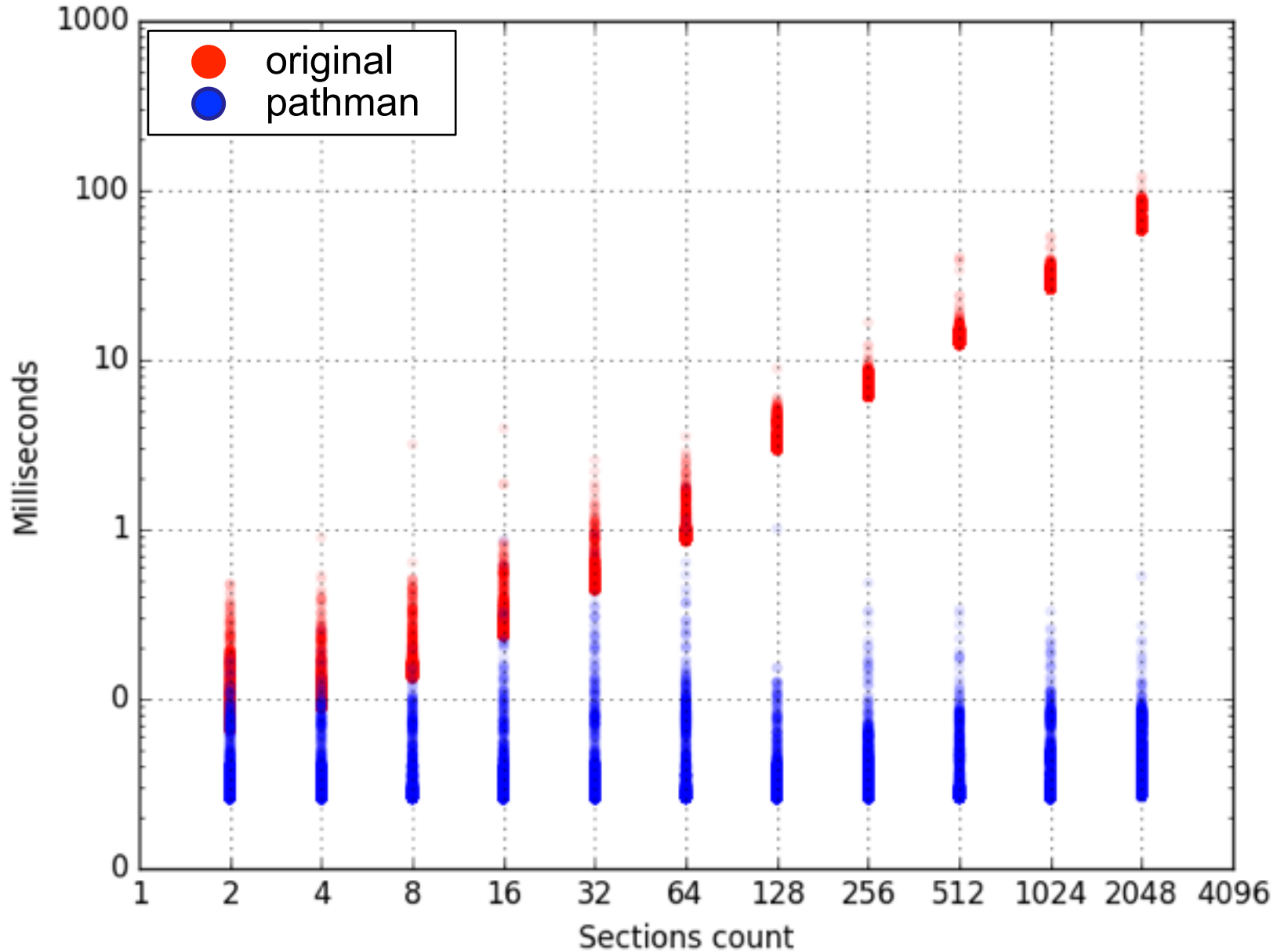
```
EXPLAIN ANALYZE
```

```
SELECT * FROM hash_test
```

```
WHERE id = 10 AND (id%<N> = 10%<N>);
```

(где <N> - количество секций)

Эксперимент для HASH



**Время планирования в зависимости от количества секций
в разбиении**

Таблица:

```
CREATE TABLE range_test(id INTEGER);
```

Количество созданных секций:

2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 512, 1024, 2048

Количество запросов:

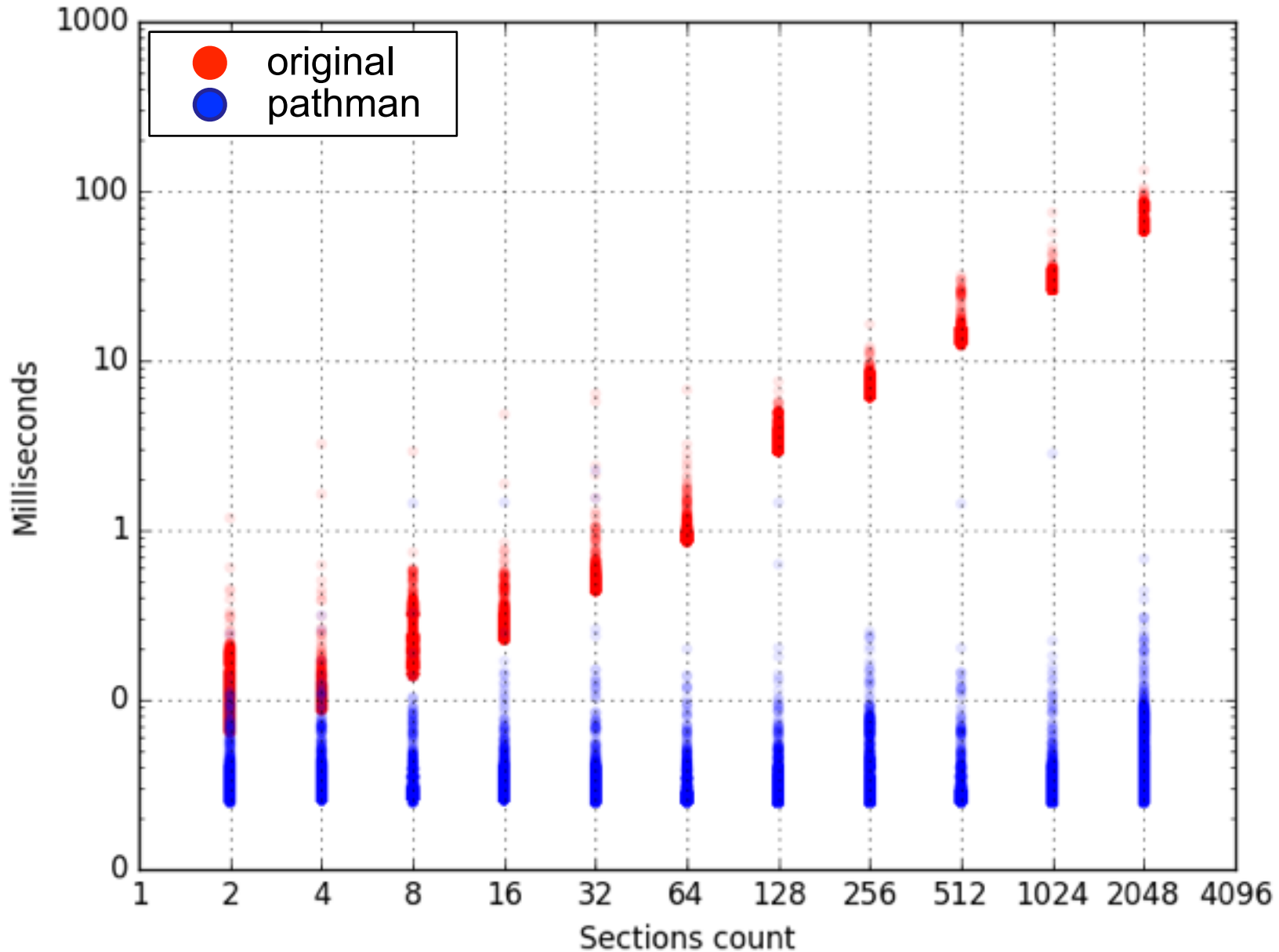
10000 на каждой конфигурации

```
EXPLAIN ANALYZE
```

```
SELECT * FROM range_test
```

```
WHERE id = 10;
```

Эксперимент для RANGE



Время планирования в зависимости от количества секций в плане

Таблица:

```
CREATE TABLE range_test(id INTEGER);
```

Количество созданных секций:

512

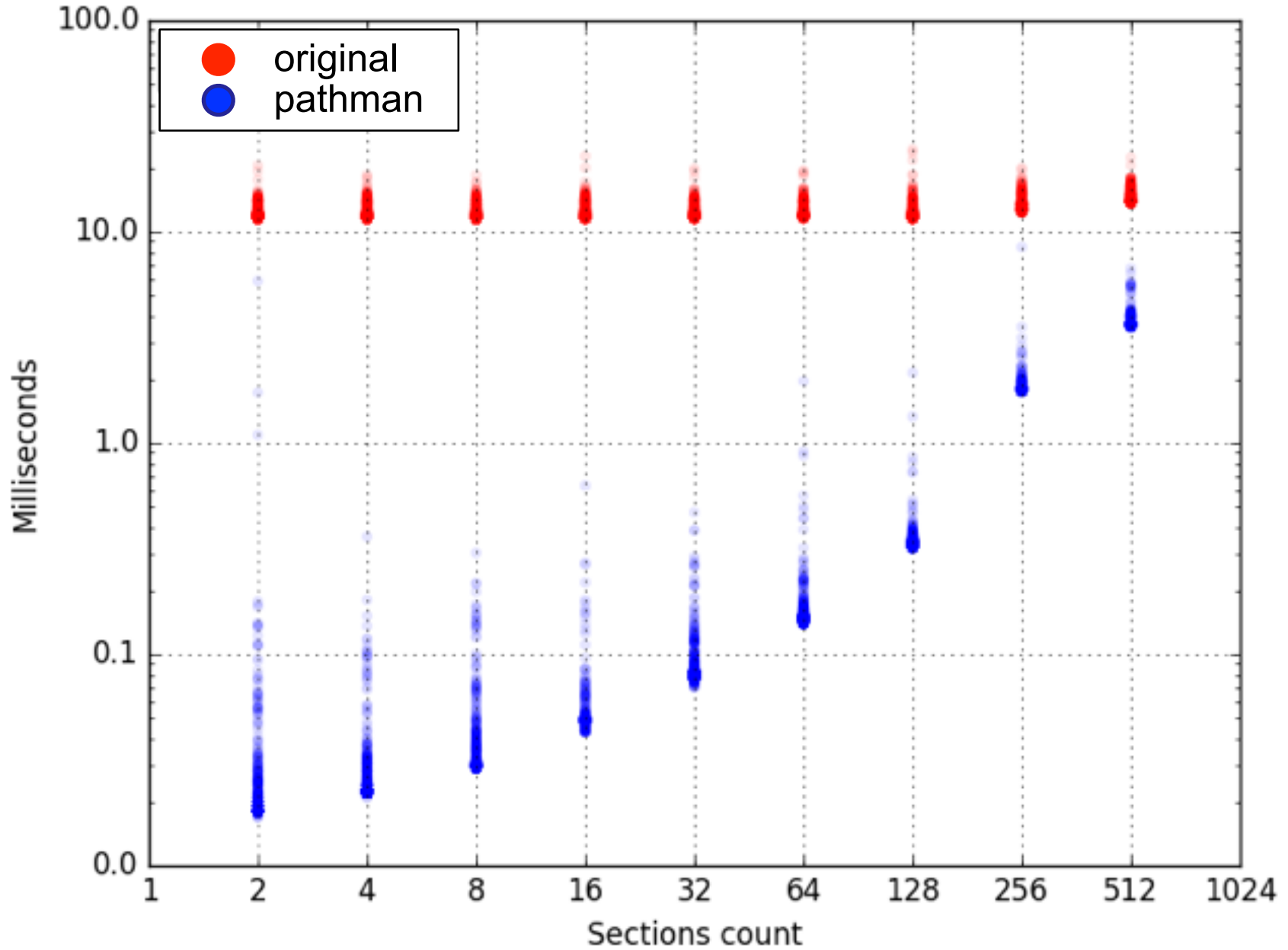
Количество секций, попадающих в план:

2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 256, 512

Количество запросов:

1000 на каждой конфигурации

Эксперимент для RANGE





Спасибо за внимание!

github.com/zilder/pg_pathman

Контакты:

i.musin@postgrespro.ru

+7 929 929 6075
