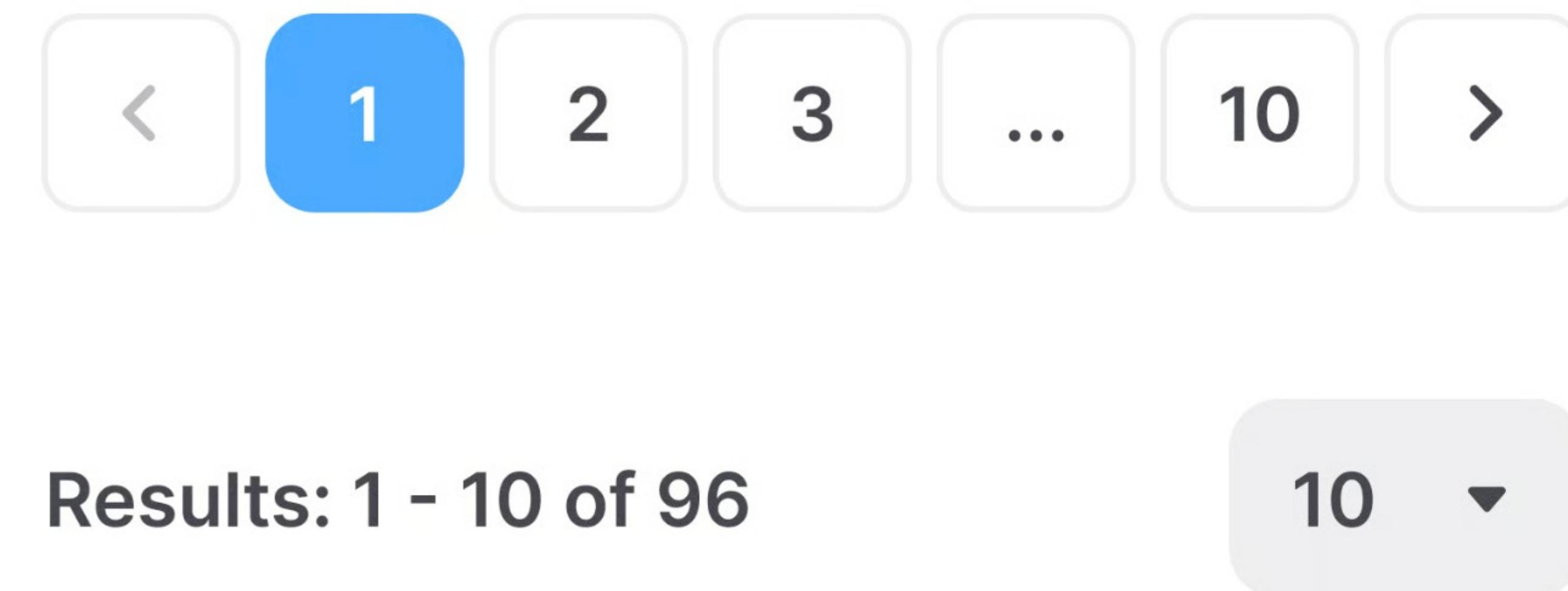
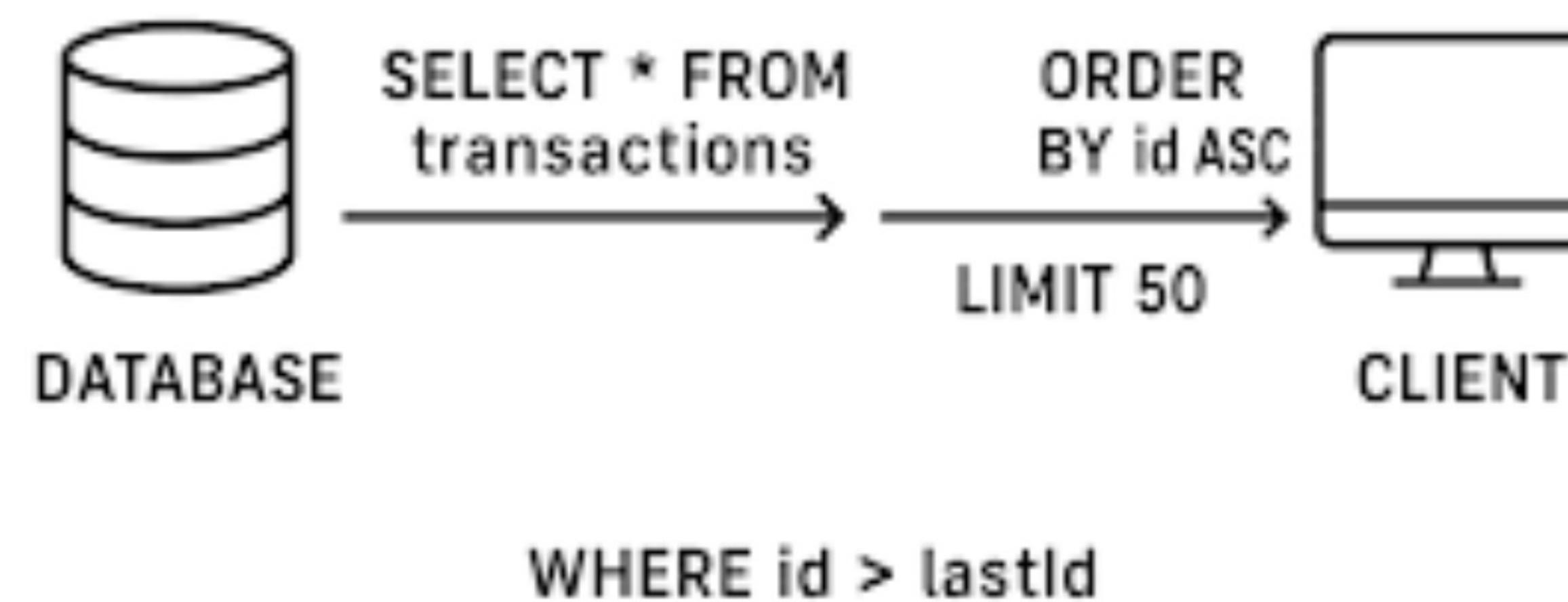


# Делаем pagination эффективным

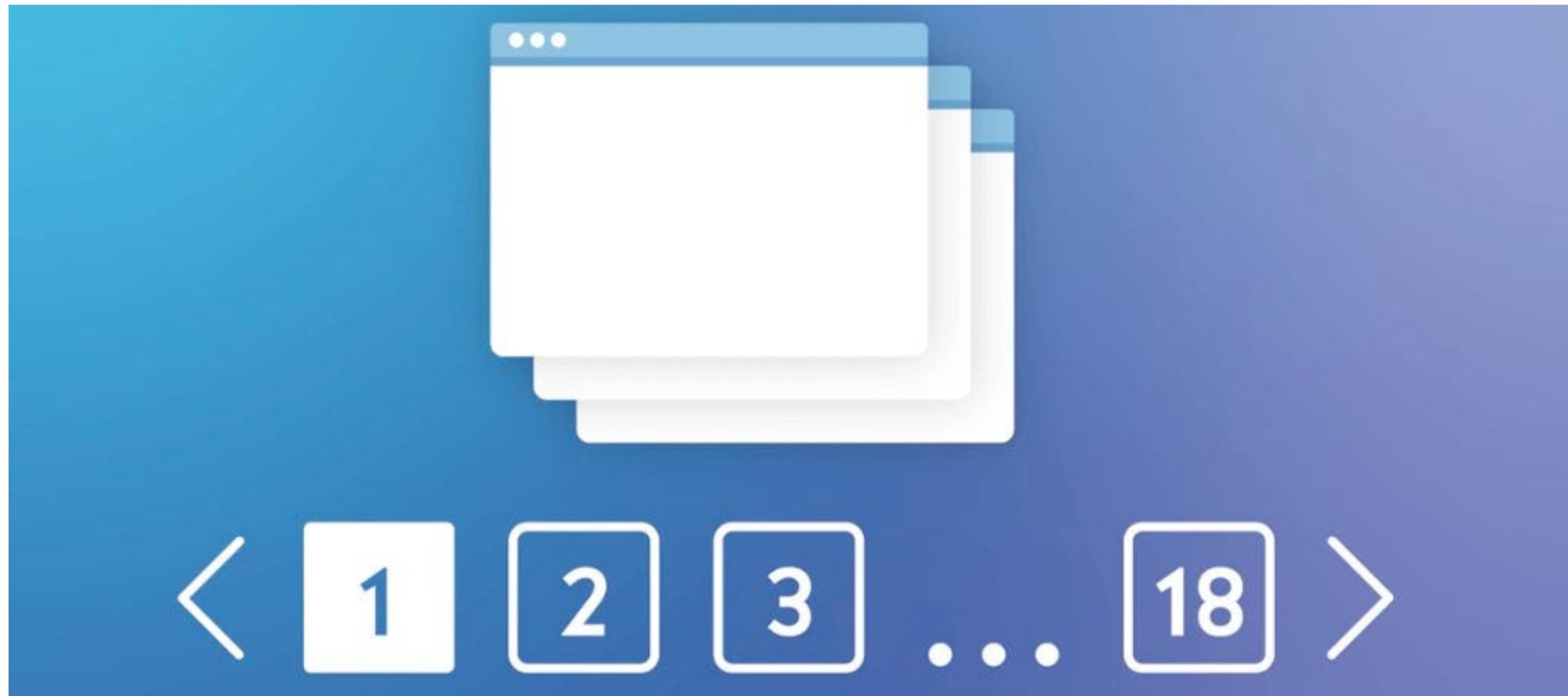
## WINDOW-BASED PAGINATION



<https://struchkov.dev/blog/ru/seek-method-or-keyset-pagination/>

<https://use-the-index-luke.com/no-offset>

**Данных слишком много, чтобы достать за раз  
нужен способ навигации**



# Демо пример

```
1 CREATE TABLE orders (
2     id BIGSERIAL PRIMARY KEY,
3     user_id BIGINT NOT NULL,
4     created_at TIMESTAMP NOT NULL
5 );
```

## Как выглядит решение в лоб

```
1 SELECT id, created_at
2 FROM orders
3 ORDER BY created_at DESC, id DESC
4 LIMIT 20 OFFSET 1000;
```

ID	Name
1	Item #1
2	Item #2
3	Item #3
4	Item #4
5	Item #5
6	Item #6
7	Item #7
8	Item #8
9	Item #9
10	Item #10
11	Item #11
12	Item #12
13	Item #13
14	Item #14
15	Item #15
16	Item #16
17	Item #17
18	Item #18
19	Item #19
20	Item #20

OFFSET 5 ROWS

FETCH NEXT 10 ROWS ONLY

# Проверим как это работает, когда данных стало больше

```
1 EXPLAIN ANALYZE SELECT id, created_at  
2 FROM orders  
3 ORDER BY created_at DESC, id DESC  
4 LIMIT 20 OFFSET 300000;
```

## Как работает

Пропускаем первые N строк и берем следующую страницу

```
1 Limit (cost=10700.36..10701.07 rows=20 width=16)  
      (actual time=74.967..74.970 rows=20 loops=1)  
2   -> Index Only Scan using idx_orders_created_id on  
        orders (cost=0.42..15539.65 rows=435682 width  
        =16) (actual time=0.174..65.693 rows=300020  
        loops=1)  
3       Heap Fetches: 0  
4 Planning Time: 1.128 ms  
5 Execution Time: 75.023 ms
```

## Плюсы

- Простая реализация
- Легко интегрировать page в UI
- Легко реализовать сортировки любых видов
- Идеальное решение для маленьких таблиц (несколько десятков тысяч записей)

## Минусы

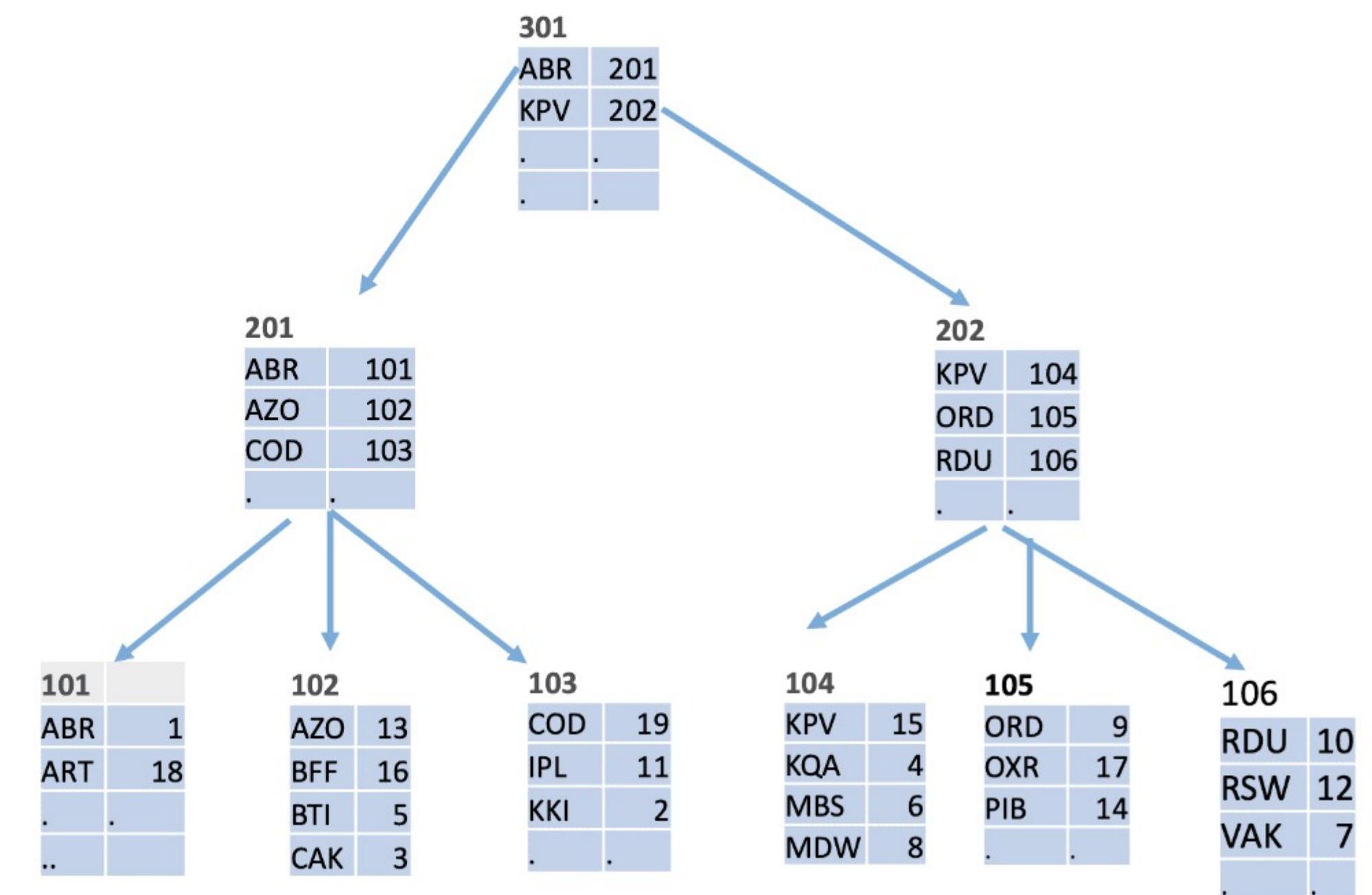
- Линейное время  $O(N)$  при больших offset
- Тяжелый на больших данных
- По индексу все равно читается все записи и фактически он не используется
- Может пропускать/повторять записи при вставках/удалениях (сдвиг страниц)

# Проблема

Данных много, пагинация убивает базу

# Решение

Использовать индексы и не пропускать записи, ищем записи после текущей



```
1  SELECT id, created_at
2  FROM orders
3  WHERE (created_at, id) < ('2025-10-07 15:10:28.82737', 287251)
4  ORDER BY created_at DESC, id DESC
5  LIMIT 20;
```

# Проведем замеры

```
1 EXPLAIN ANALYZE SELECT id, created_at
2 FROM orders
3 WHERE (created_at, id) < ('2025-10-07 15:10:28.82737',
4                               287251)
5 ORDER BY created_at DESC, id DESC
6 LIMIT 20,
```

## Как работает

### Обычный индексный доступ

```
1 Limit (cost=0.42..1.19 rows=20 width=16) (actual time=0.102..0.109 rows=20 loops=1)
2   -> Index Only Scan using idx_orders_created_id on orders (cost=0.42..5170.52 rows=135434
3     width=16) (actual time=0.098..0.104 rows=20 loops=1)
4       Index Cond: (ROW(created_at, id) < ROW('2025-10-07 15:10:28.82737'::timestamp without
5         time zone, 287251))
6       Heap Fetches: 0
7 Planning Time: 0.383 ms
8 Execution Time: 0.197 ms
```

## **Плюсы**

- Очень быстро, стабильное время  $O(\log N + \text{limit})$
- Работает на огромных таблицах
- Детерминированный порядок
- Не страдает от вставок/удалений

## **Минусы**

- Нельзя напрямую запросить конкретную страницу по номеру
- Требует хранения/передачи курсора
- Сложнее логика на клиенте

## **Когда используем**

- Ленты, лонг-листы, activity feed
- Hot-path, где пользователи много листают
- Большие таблицы (миллионы/миллиарды строк)

## Проблема

Компании же как-то решают эту проблему,  
гигантские таблицы с пагинацией, неужели платят  
за огромные базы

## Решение

Используем гибридный подход, делаем  
"виртуальные" страницы, а работаем с  
курсором (читаем N страницу и  
дальше работаем с курсором)

```
1  SELECT created_at, id
2  FROM orders
3  ORDER BY created_at DESC, id DESC
4  LIMIT 1 OFFSET 500000 25 000
```

# Проведем замеры

```
1 EXPLAIN ANALYZE SELECT created_at, id  
2 FROM orders  
3 ORDER BY created_at DESC, id DESC  
4 LIMIT 1 OFFSET 500000
```



## Как работает

Первый вариант, но берем только 1 элемент

```
1 Limit (cost=10700.36..10700.39 rows=1 width=16) (actual time=57.330..57.331 rows=1  
   loops=1)  
2   -> Index Only Scan using idx_orders_created_id on orders (cost=0.42..15539.65 rows  
   =435682 width=16) (actual time=1.364..45.991 rows=300001 loops=1)  
3     Heap Fetches: 0  
4 Planning Time: 0.291 ms  
5 Execution Time: 57.381 ms
```

## **Плюсы**

- Поддерживает UI с номерами страниц
- OFFSET используется редко, в cold-path (можно закешировать или посчитать заранее)
- Последующие страницы быстрые

## **Минусы**

- Первый OFFSET все еще затратный
- Усложняет backend
- Логика на клиенте

## **Когда используем**

- UI требует page N
- Большие таблицы, где OFFSET слишком дорог для всех страниц
- Компромисс между UX и производительностью