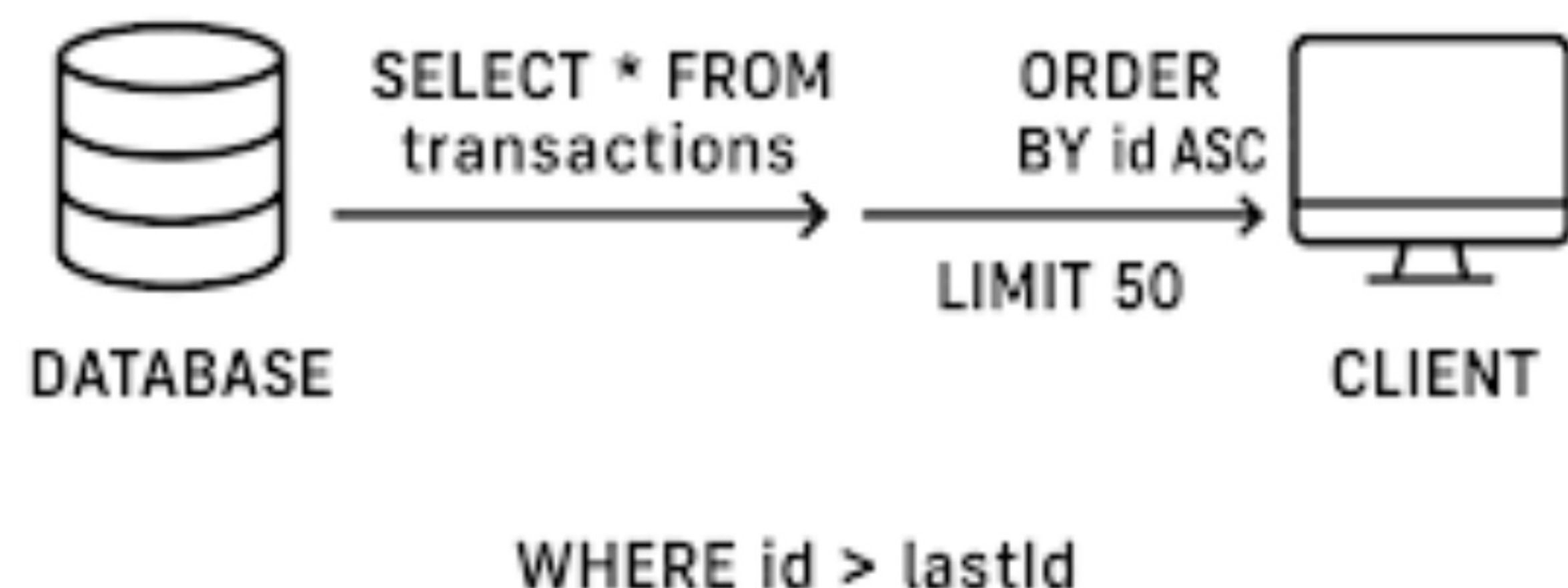
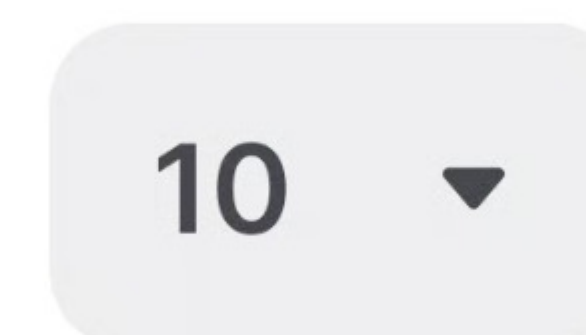


Делаем pagination эффективным

WINDOW-BASED PAGINATION



Results: 1 - 10 of 96



<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

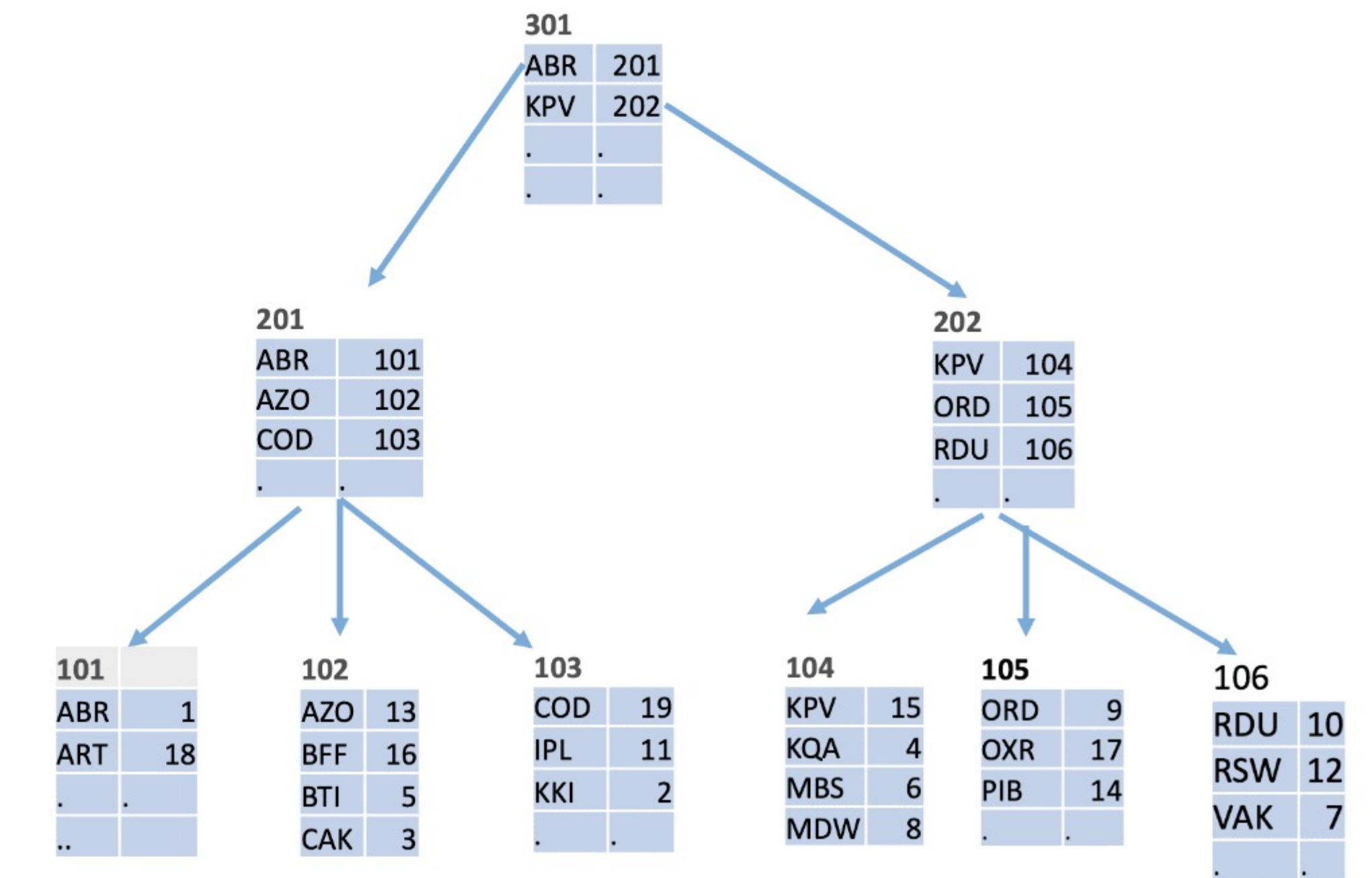
- Линейное время $O(N)$ при больших offset
- Тяжелый на больших данных
- По индексу все равно читается все записи и фактически он не используется
- Может пропускать/повторять записи при вставках/удалениях (сдвиг страниц)

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
- Требуется 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 (считаем 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