# МОСКОВСКИЙ АВИАЦИОННЫЙ ИНСТИТУТ (НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ)

Институт №8 «Компьютерные науки и прикладная математика» Кафедра 806 «Вычислительная математика и программирование»

Лабораторная работа №9 по курсу «Проектирование баз данных»

Выполнила: Прудникова А. А.

Группа: М8О-114СВ-24

Преподаватель: Моргунов Е. П.

# Задание 3

Самостоятельно выполните команду EXPLAIN для запроса, содержащего общее табличное выражение (СТЕ). Посмотрите, на каком уровне находится узел плана, отвечающий за это выражение, как он оформляется. Учтите, что общие табличные выражения всегда материализуются, т. е. вычисляются однократно и результат их вычисления сохраняется в памяти, а затем все последующие обращения в рамках запроса направляются уже к этому материализованному результату.

## Запрос

```
EXPLAIN WITH cte_aircrafts AS (
    SELECT aircraft_code, range
        FROM aircrafts_tmp
        WHERE range > 5000
)
SELECT aircraft_code
    FROM cte_aircrafts
    WHERE range < 8000;</pre>
```

## Результат

```
1 Seq Scan on aircrafts_tmp (cost=0.00..1.14 rows=1 width=16)
2 Filter: ((range > 5000) AND (range < 8000))
```

#### Решение

Несмотря на использование СТЕ, оптимизатор решил не материализовать его, а выполнить объединение условий фильтрации и выполнить их за один проход по таблице. Это делает запрос более эффективным, так как исключает дополнительную операцию по материализации данных.

#### Залание 6

Выполните команду EXPLAIN для запроса, в котором использована какая-нибудь из оконных функций. Найдите в плане выполнения запроса узел с именем WindowAgg. Попробуйте объяснить, почему он занимает именно этот уровень в плане.

# Запрос

```
EXPLAIN
SELECT aircraft code, model, range,
```

```
AVG(range) OVER (PARTITION BY model ORDER BY range) AS avg_range FROM aircrafts data;
```

#### Результат

#### Решение

WindowAgg находится на завершающем уровне, так как для работы оконной функции требуются уже отсортированные данные.

## Задание 8

Замена коррелированного подзапроса соединением таблиц является одним из способов повышения производительности.

Предположим, что мы задались вопросом: сколько маршрутов обслуживают самолеты каждого типа? При этом нужно учитывать, что может иметь место такая ситуация, когда самолеты какого-либо типа не обслуживают ни одного маршрута. Поэтому необходимо использовать не только представление «Маршруты» (routes), но и таблицу «Самолеты» (aircrafts).

Это первый вариант запроса, в нем используется коррелированный подзапрос.

#### **EXPLAIN ANALYZE**

А в этом варианте коррелированный подзапрос раскрыт и заменен внешним

#### соединением:

Причина использования внешнего соединения в том, что может найтись модель самолета, не обслуживающая ни одного маршрута, и если не использовать внешнее соединение, она вообще не попадет в результирующую выборку.

Исследуйте планы выполнения обоих запросов. Попытайтесь найти объяснение различиям в эффективности их выполнения. Чтобы получить усредненную картину, выполните каждый запрос несколько раз. Поскольку таблицы, участвующие в запросах, небольшие, то различие по абсолютным затратам времени выполнения будет незначительным. Но если бы число строк в таблицах было большим, то экономия ресурсов сервера могла оказаться заметной.

Предложите аналогичную пару запросов к базе данных «Авиаперевозки». Проведите необходимые эксперименты с вашими запросами.

## Запрос

#### Результат

```
Planning Time: 6.597 ms

Planning Time: 0.658 ms

Planning Time: 0.343 ms

Execution Time: 96.685 ms

Execution Time: 87.206 ms

Execution Time: 85.084 ms
```

### Запрос

```
EXPLAIN ANALYZE
    SELECT a.aircraft_code AS a_code,
         a.model,
         count( r.aircraft code ) AS num routes
```

```
FROM aircrafts a
LEFT OUTER JOIN routes r
        ON r.aircraft_code = a.aircraft_code
GROUP BY 1, 2
ORDER BY 3 DESC;
```

# Результат

Planning Time: 0.338 ms Planning Time: 0.279 ms Planning Time: 0.426 ms

Execution Time: 32.481 ms Execution Time: 31.517 ms Execution Time: 32.254 ms

#### Решение

Очевидно, что во втором случае время исполнения меньше. Так происходит из-за того, что при коррелированном подзапросе операция выполняется для каждой строки, а после замены на внешнее соединение операция используется одноразово.