# Universidade de São Paulo Escola de Artes, Ciências e Humanidades Disciplina: Laboratório de Banco de Dados Profª Dra. Fátima Nunes.

## Administração de Condomínio

Parte III - Artefato E

Fernando K. G. de Amorim – 10387644 João Guilherme da Costa Seike – 9784634 Lucas Pereira Castelo Branco – 10258772 Victor Gomes de O. M. Nicola – 9844881

#### Objetivo do artefato E:

• (Artefato do tipo texto) Projete 1 consulta que faça uso da estratégia de subconsulta (subquery). Se uma de suas consultas usadas nos itens anteriores atende a esse quesito, você pode usá-la. Reescreva-a sem usar essa estratégia. Execute as 2 consultas criadas e proceda com a análise dos custos e planos (os mesmos itens de relatórios e prints do item (b) devem ser expostos aqui para fins de comparação). O texto deve ser entregue em formato PDF no e-Disciplinas. O código deverá ser entregue em formato ASCII (.txt) no e-Disciplinas (ver observação em vermelho abaixo).

Neste artefato, a segunda consulta criada na parte I do trabalho fora reutilizada, pois já contava com a estratégia de subconsulta e foi reescrita sem essa estratégia, conforme consultas abaixo. Todas as representações gráficas abaixo foram retiradas da ferramenta EXPLAIN disponível no software PGAdmin.

### Consulta com subconsulta:

```
WITH top five AS (
       SELECT Pessoa.id_pessoa AS id_pessoa, COUNT(es_pessoa.*) AS entradas
               FROM adm condominio. Pessoa AS Pessoa
               JOIN adm condominio.es pessoa AS es pessoa
                ON es pessoa.fk id pessoa = Pessoa.id pessoa
               GROUP BY 1 ORDER BY 2,1 ASC
               LIMIT 5
)
SELECT Pessoa.nome, top five.entradas, Endereco.cidade
        FROM adm condominio. Pessoa AS Pessoa
       INNER JOIN top five
        ON top_five.id_pessoa = Pessoa.id_pessoa
       JOIN adm_condominio.Moradia_Pessoa AS Moradia_Pessoa
        ON Moradia Pessoa.fk id pessoa = Pessoa.id pessoa
       JOIN adm condominio. Moradia AS Moradia
        ON Moradia.id moradia = Moradia Pessoa.fk id moradia
       JOIN adm_condominio.Condominio_Moradia AS Condominio_Moradia
        ON Condominio Moradia.fk id moradia = Moradia.id moradia
       JOIN adm condominio. Condominio AS Condominio
         ON Condominio.id condominio = Condominio Moradia.fk id condominio
       JOIN adm condominio. Endereco AS Endereco
        ON Endereco.id_endereco = Condominio.fk_id_endereco
```

## Plano de execução da consulta com subconsulta:

```
"Heath Join (cost=111.62.,179.48 rows=288 width=31) (actual time=0.211.,1.233 rows=5 loops=1)"

*** Nabh Cood: (top, five, id_pessos = pessos, id_pessos)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.256.0,240 rows=5 loops=1)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.215.0,235 rows=5 loops=1)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.215.0,235 rows=5 loops=1)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.191.0,108 rows=10 loops=1)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.191.0,108 rows=10 loops=1)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.191.0,108 rows=10 loops=1)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.162.0,176 rows=10 loops=1)"

*** Sort (cost=53,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.162.0,176 rows=10 loops=1)"

*** Sort (cost=50,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.162.0,176 rows=10 loops=1)"

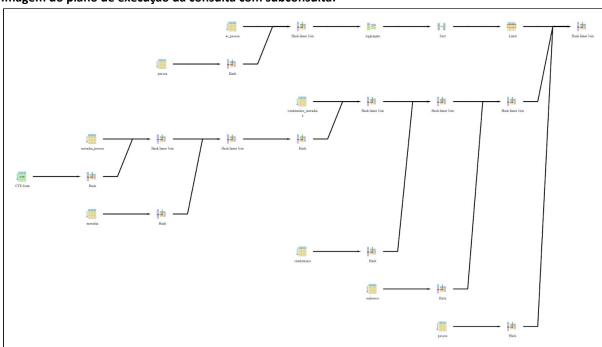
*** Sort (cost=50,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.162.0,176 rows=10 loops=1)"

*** Sort (cost=50,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.162.0,176 rows=10 loops=1)"

*** Sort (cost=50,87.58, tars=5 width=12) (actual time=0.162.0,176 rows=10 loops=1)"

*** Bash Join (cost=26,124,19,42 rows=100 width=20) (actual time=0.162.0,164) (ac
```

## Imagem do plano de execução da consulta com subconsulta:



O plano de execução se inicia com a join das tabelas 'top\_five' com 'Pessoa' e, para que isso seja possível, é necessária a criação da tabela 'top\_five' por meio da CTE (Common table expression), que é gerada pela cláusula WITH e definida pela subconsulta. A execução da CTE depende do resultado do comando LIMIT, que por sua vez é realizado após a ordenação com quicksort do agrupamento do resultado do JOIN entre tabelas 'Pessoa' e 'es\_pessoa'. Para esse aninhamento, o SGBD optou por um INNER JOIN para obter dados relacionados das duas tabelas.

A continuidade do plano se dá após a criação da tabela 'top\_five', realizando o JOIN da tabela 'Endereco' com a tabela 'Condominio'. Aqui, o INNER JOIN também foi escolhido para essa operação. Sequencialmente, há outro INNER JOIN para as tabelas 'Condominio' e 'condominio\_moradia'. 'condominio\_moradia', por sua vez, será unida à tabela 'Moradia', também com o mesmo tipo de JOIN. Por fim, a tabela Moradia será unida à tabela 'moradia\_pessoa', mais uma vez pelo INNER JOIN.

#### Consulta sem subconsulta:

```
SELECT Pessoa.nome, COUNT(es_pessoa.*), Endereco.cidade
       FROM adm condominio. Pessoa AS Pessoa
       JOIN adm_condominio.es_pessoa AS es_pessoa
         ON es pessoa.fk id pessoa = Pessoa.id pessoa
       JOIN adm_condominio.Moradia_Pessoa AS Moradia_Pessoa
         ON Moradia Pessoa.fk id pessoa = Pessoa.id pessoa
       JOIN adm_condominio.Moradia AS Moradia
         ON Moradia.id_moradia = Moradia_Pessoa.fk_id_moradia
       JOIN adm_condominio.Condominio_Moradia AS Condominio_Moradia
         ON Condominio Moradia.fk id moradia = Moradia.id moradia
       JOIN adm condominio. Condominio AS Condominio
        ON Condominio.id condominio = Condominio Moradia.fk id condominio
       JOIN adm_condominio.Endereco AS Endereco
        ON Endereco.id endereco = Condominio.fk id endereco
        GROUP BY 1, Pessoa.id pessoa, 3
       ORDER BY 2, Pessoa.id pessoa ASC
       LIMIT 5
```

### Plano de execução da consulta sem subconsulta:

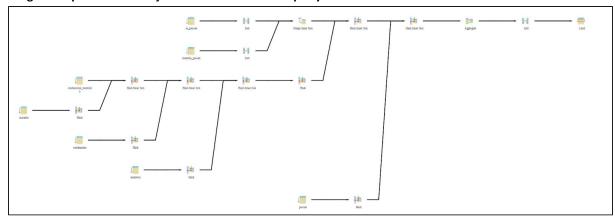
```
Plano de execução da consulta sem subconsulta:

[*Linit** (cost-1693-6.04.1693-6.97 rows-5 width=35)* (actual time=0.487.0.494 rows-5 loops-1)**

-> Sort (cost-1693-6.04.1693-9.79 rows-5500 width=35)* (actual time=0.480.0.487 rows-5 loops-1)**

-> Sort (execute, persona.**), persona... dipessora... dipe
                              Execution time: 0.817 ms
```

#### Imagem do plano de execução da consulta sem subquery:



A segunda consulta não possui subconsulta e, portanto, possui dependência de um fluxo menor de instruções. O plano de execução dela inicia-se pela Limitação, ordenação (novamente por quicksort) e agrupamento do resultado da junção da tabela pessoa com o resultado de outra junção. Essa outra junção é umINNER JOIN entre a tabela endereco e o resultado de um Merge Inner Join das tabelas 'es\_pessoa' e 'moradia\_pessoa', ambas ordenadas, com o mesmo algoritmo das outras ordenações, para otimização do tempo de execução. Para que essa parte do plano seja executada, a tabela 'endereco' precisa ser unida a tabela condomínio. A sequência do plano se dá pelo INNER JOIN da tabela 'condominio' com a tabela 'condominio\_moradia', sendo que a tabela 'condominio\_moradia' precisa ser um INNER JOIN com a tabela 'moradia';

Apesar de em ambas as consultas, o INNER JOIN ter sido escolhido em todos as junções, trazendo todos os dados das tabelas e diminuindo o desempenho, o tempo de execução da segunda consulta (sem subconsulta) foi inferior devido ao fato de a dependência das instruções ser menor. Afinal, o resultado da consulta principal não depende do resultado da subconsulta. Além disso, é interessante atentar-se o fato de que a escolha do Merge Inner Join em duas tabelas ordenadas pela consulta 2, provavelmente contribuiu para o desempenho superior, pois ao comparar o tempo gasto nessa operação, com todas as outras junções, a diferença foi significativa.