

## PROJETO DE BASES DE DADOS

Parte 4

Grupo 40 – Turno BD225179L03

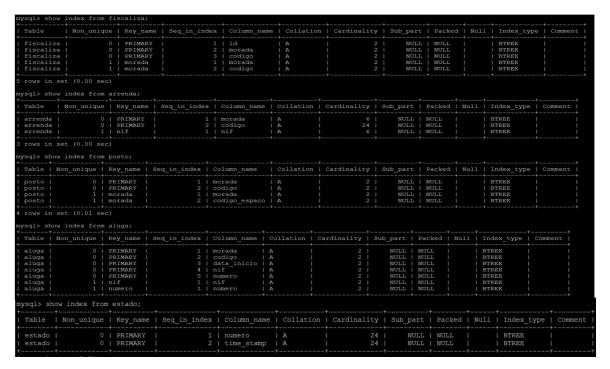
Rodrigo Lousada 81115 – 10 horas

Carlos Antunes 81525 – 10 horas

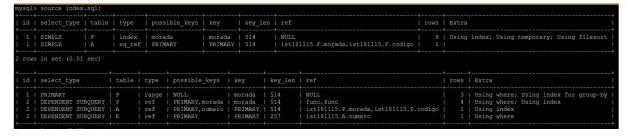
Nelson Duarte 67045 – 10 horas

## - Índices

- Ao começar esta parte do projecto imediatamente fomos verificar quais os indices criados automaticamente pelo MySQL para as colunas utilizadas nas duas queries obtendo o seguinte resultado:



- Depois para verificar quais os indices escolhidos automaticamnte pelo MySQL corremos o comando EXPLAIN (\*query\*) para ambas as queries, obtendo o seguinte output:



A partir de conhecimentos teóricos tomámos em consideração as seguintes ideias iniciais:

- A estrutura baseada em bitmap apenas é benéfica caso seja aplicada a muitas colunas (ideia esta da qual não tinhamos a certeza até debatê-la com o professor numa aula de dúvidas)
- O MySQL escolhe sempre o indice mais eficiente. Não é possivel representar indices baseados em hash e bitmap.
- Para igualdades um índice hash-based melhorará sempre o desempenho nas alinhas do exercicio, sendo esta aplicado às colunas comparadas, o mesmo se aplica em Joins e NOT IN/IN.

1. Quais utilizadores cujos espaços foram fiscalizados sempre pelo mesmo fiscal?

```
select A.nif
from Arrenda A
        inner join Fiscaliza F
        on A.morada = F.morada
        and A.codigo = F.codigo
group by A.nif
having count(distinct F.id) = 1
```

- **a)** Indique, justificando, que tipo de índice(s), sobre que atributo(s) e sobre que tabela(s) faria sentido criar de modo a acelerar a execução destas interrogações.
- Nesta solução o ficheiro ordenado por NIF aceleraria a execução. Ao criar um índice para esta situação temos um index-only plan sendo irrelevante se está agrupado.
- Para as igualdades de morada e código entre as tabelas arrenda e fiscaliza seria produtivo criar um index com estrutura baseada em hash e que os índices fossem compostos (morada, codigo).
- **b)** Crie o(s) índice(s) em SQL, se necessário. Examine o plano de execução obtido para cada uma das queries e justifique.
- Criamos um index para o ID fiscaliza usando BTREE de forma a melhorar o desempenho do count dos ids sendo melhor uma vez que o MySQL não tinha criado nenhum automaticamente para esta situação.
- Criamos ainda os indices compostos para as tabelas arrenda e fiscaliza (atributos morada e codigo) no entanto usando BTREE o MySQL acaba por não os escolher pois não compensa, obtando assim pelo PRIMARY.



2. Quais os espaços com postos que nunca foram alugados?

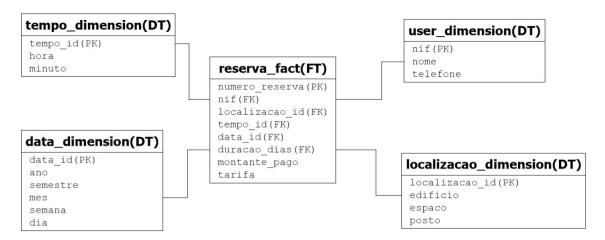
```
select distinct P.morada, P.codigo_espaco
from Posto P
where (P.morada, P.codigo_espaco) not in (
    select P.morada, P.codigo_espaco
    from Posto P
        natural join Aluga A
        natural join Estado E
    where E.estado = 'aceite')
```

- **a)** Indique, justificando, que tipo de índice(s), sobre que atributo(s) e sobre que tabela(s) faria sentido criar de modo a acelerar a execução destas interrogações.
- Uma vez que a condição em estado é pouco seletiva e interrogação frequente então faz sentido criarmos um índice agrupado em estado.
- Também se justifica a estrutura hash composta para os atributos morada e codigo\_espaco pois na comparação em not in confirmará imediamente no indice.
- **b)** Crie o(s) índice(s) em SQL, se necessário. Examine o plano de execução obtido para cada uma das queries e justifique.
- Criamos o indice para estado no entanto mais uma vez não sendo Hash estes não vão ser escolhidos pois não apresentam um melhor resultado.
- Criamos ainda o indice composto para posto (atributos morada e codigo\_espaco) usando BTREE sendo este escolhido e comprovando que embora não seja Hash apresenta uma melhoria.



## - Data Warehouse

1. - Para a criação da base de dados da data warehouse começámos primeiro por desenhar um esquema em estrela, para posteriormente implementar as tabelas (localizadas no ficheiro schema\_warehouse.sql).



 a) A tabela user\_dimension possui exatamente os mesmos atributos que a tabela user da entrega anterior (schema disponibilizado pelo corpo docente da cadeira) sendo apenas necessário copiar de uma tabela para a outra.

```
INSERT INTO user_dimension SELECT * FROM user;
```

b) A localizacao\_dimension é a junção da tabela posto e espaço e a conversão das colunas morada, codigo e codigo\_espaco em edificio, espaco e posto. Os espacos levam NULL na coluna posto, tendo ainda alterado este para uma string com um espaço para melhor leitura na alinea b deste exercicio.

Os registos para as tabelas tempo\_dimension e data\_dimensions são gerados através de um procedure no qual fazemos dois ciclos:

- c) O primeiro preenche todos os dias, semanas, meses e anos da que há entre 2016 e
   2018 para a tabela data\_dimension.
- d) O segundo ciclo preenche todos os minutos e horas que há entre 2016 e 2018 para a tabela tempo dimension.

```
CREATE PROCEDURE load_data_time()

BEGIN

DECLARE v_date DATE;

DECLARE v_semestre INT;

SET v_date = '2016-01-01';

SET v_time = '2016-01-01 00:00:00';

WHILE v_date < '2018-01-01 DO

IF (MONTH(v_date) < 7)

THEN SET v_semestre = 1;

ELSE SET v_semestre = 2;

END IF;

INSERT INTO data_dimension(

data_id,

ano,
 semestre,
 mes,
 semana,
 dia

) VALUES (
 v_date,
 v_semestre,
 MONTH(v_date),
 v_semestre,
 MONTH(v_date),
 v_semestre,
 MONTH(v_date),
 DAY(v_date),
 DAY(v_date)
);

SET v_date = DATE_ADD(v_date, INTERVAL 1 DAY);

END WHILE;

WHILE v_time < '2016-01-02 00:00:00' DO

INSERT INTO tempo_dimension(
 tempo_id,
 hora,
 minuto
) VALUES (
 DATE_FORMAT(v_time, '%H:%i'),
 HOUR(v_time),
 MINUTE(v_time)
);

SET v_time = DATE_ADD(v_time, INTERVAL 1 MINUTE);

END WHILE;
```

- A tabela reserva\_fact contém como foreign keys as primary keys das tabelas user\_dimension, localizacao\_dimension, tempo\_dimension e data\_dimension. A inserção dos dados na tabela é feita com a seguinte query:

```
INSERT INTO reserva_fact

SELECT numero,
    nif,
    concat(morada, '->', codigo) AS localizacao_id,
    DATE_FORMAT(data, '%H:%i') AS tempo_id,
    DATE(data) AS data_id,
    DATEDIFF(data_fim, data_inicio) AS duracao_dias,
    DATEDIFF(data_fim, data_inicio)*tarifa AS montante_pago,
    tarifa

FROM aluga NATURAL JOIN paga NATURAL JOIN oferta;
```

**2.** - Para a obter o cubo com o valor medio pago sobre a localização e data selecionamos o dia e mes da tabela date\_dimension e o espaço e posto da localizacao\_dimension para os quais calculamos a média do montante\_pago. Depois agrupamos os valores por todos os subconjuntos possiveis do conjunto (dia, mes, espaço, posto).

```
SELECT dia, mes, espaco, posto, avg_montante_pago
FROM

(SELECT dia, mes, espaco, posto, AVG(montante_pago) AS avg_montante_pago
FROM reserva_fact NATURAL JOIN data_dimension NATURAL JOIN localizacao_dimension
GROUP BY dia, mes, espaco, posto WITH ROLLUP

UNION

SELECT dia, mes, espaco, posto, AVG(montante_pago) AS avg_montante_pago
FROM reserva_fact NATURAL JOIN data_dimension NATURAL JOIN localizacao_dimension
GROUP BY mes, espaco, posto, dia WITH ROLLUP

UNION

SELECT dia, mes, espaco, posto, AVG(montante_pago) AS avg_montante_pago
FROM reserva_fact NATURAL JOIN data_dimension NATURAL JOIN localizacao_dimension
GROUP BY espaco, posto, dia, mes WITH ROLLUP

UNION

SELECT dia, mes, espaco, posto, AVG(montante_pago) AS avg_montante_pago
FROM reserva_fact NATURAL JOIN data_dimension NATURAL JOIN localizacao_dimension
GROUP BY posto, dia, mes, espaco WITH ROLLUP) AS A

ORDER BY dia, mes, espaco, posto;
```