

# Projecto de Bases de Dados, Parte 2

Bruno Cardoso (72619), Lúdia Freitas (78559) e Rodrigo Bernardo (78942)

Instituto Superior Técnico

6 de Dezembro de 2015



Grupo 17

Turno: Quinta-Feira, 08h00, LAB 14

## Conteúdo

1	Introdução	3
2	Consultas SQL	4
3	Restrições de Integridade	5
4	Formas Normais	6
5	Índices	7
6	Transacções	8
7	Data Warehouse	9
8	Conclusão	10

## 1 Introdução

## 2 Consultas SQL

- (a) Quais são os utilizadores que falharam o login mais vezes do que tiveram sucesso?

```
SELECT userid
FROM login AS l
WHERE sucesso = 0
GROUP BY userid
HAVING count(*) > ALL
    (SELECT count(*)
     FROM login AS l1
     WHERE sucesso = 1
      AND l1.userid = l.userid);
```

- (b) Quais são os registos que aparecem em todas as paginas de um utilizador?

A query utiliza *ID\_USER* que deve ser substituido pelo id do utilizador desejado (userid):

```
SELECT r.regid
FROM reg_pag AS r
WHERE r.userid = ID_USER
    AND NOT EXISTS
        (SELECT r2.pageid
         FROM reg_pag AS r2
         WHERE r2.userid = ID_USER
          AND r.regid NOT IN
              (SELECT r3.regid
               FROM reg_pag AS r3
               WHERE r3.userid= ID_USER
                AND r3.regid = r.regid
                AND r3.pageid = r2.pageid));
```

- (c) Quais os utilizadores que têm o maior número médio de registos por página?

```
SELECT userid
FROM reg_pag
WHERE ativa=1
GROUP BY userid
HAVING count(*) / count(DISTINCT pageid) >= all
    (SELECT count(*) / count(DISTINCT pageid)
     FROM reg_pag
     WHERE ativa=1
     GROUP BY userid);
```

- (d) Quais os utilizadores que, em todas as suas páginas, têm registos de todos os tipos de registos que criaram?

### 3 Restrições de Integridade

## 4 Formas Normais

- (a) A relação utilizador, tem apenas as dependências funcionais (DFs) da forma  $X \rightarrow A$ , com  $A$  pertencente aos atributos desta relação,  $X \subseteq \{userid, email\}$  e  $X \neq \emptyset$ . Como em todas estas DFs se tem que o determinante é chave, a relação utilizador encontra-se na *Boyce-Codd Normal Form* (BCNF).
- (b) Para além das DFs anteriores, a relação tem agora uma nova DF na qual o determinante não é chave, mas o dependente é. Assim, a relação utilizador encontra-se na terceira forma normal.

A decomposição proposta é a seguinte:

$R_1(\underline{nome}, email, \underline{password}, \underline{questao1}, \underline{resposta1}, \underline{questao2}, \underline{resposta2})$

$R_2(\underline{userid}, nome, password, questao1, resposta1, questao2, resposta2, pais, categoria).$

Ambas as relações estão na BCNF, pois todas as suas DFs têm chaves como determinantes.

## 5 Índices

## 6 Transacções



## 7 Data Warehouse

## 8 Conclusão