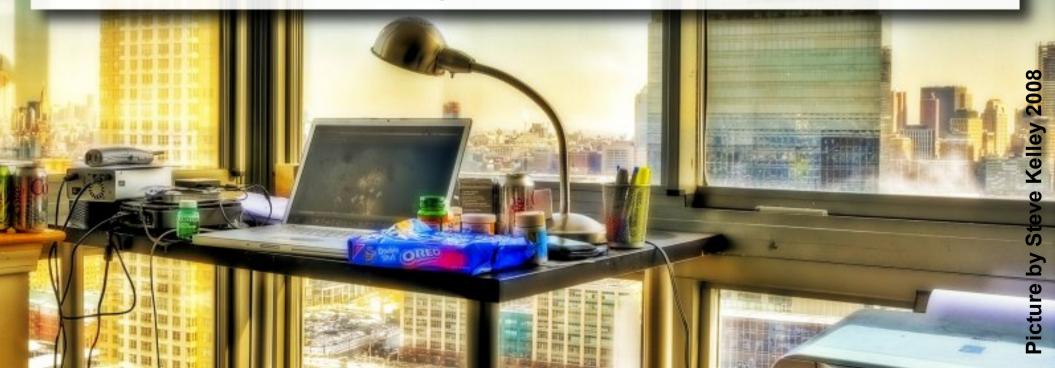
## Aplicações - SQL

Banco de Dados: Teoria e Prática

André Santanchè e Patrícia Cavoto Instituto de Computação - UNICAMP Agosto de 2015



## SQL

- SQL Structured Query Language
- Originalmente: SEQUEL Structured English QUEry Language
- Criada pela IBM Research
  - □ Interface BD Relacional → SYSTEM R

## SQL Padronização

ANSI + ISO

SQL-86 ou SQL1

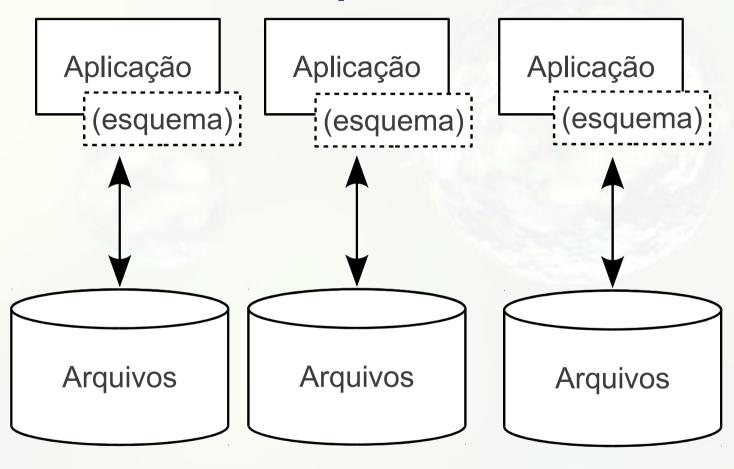
SQL-92 ou SQL2

SQL:1999 ou SQL3

**SQL:2003** 

- SQL:2006

## Aplicações e Armazenamento Arquivos



# Aplicações e Armazenamento SGBD

Aplicação

Aplicação

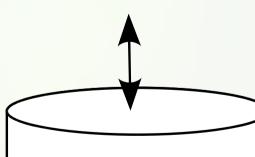
Aplicação





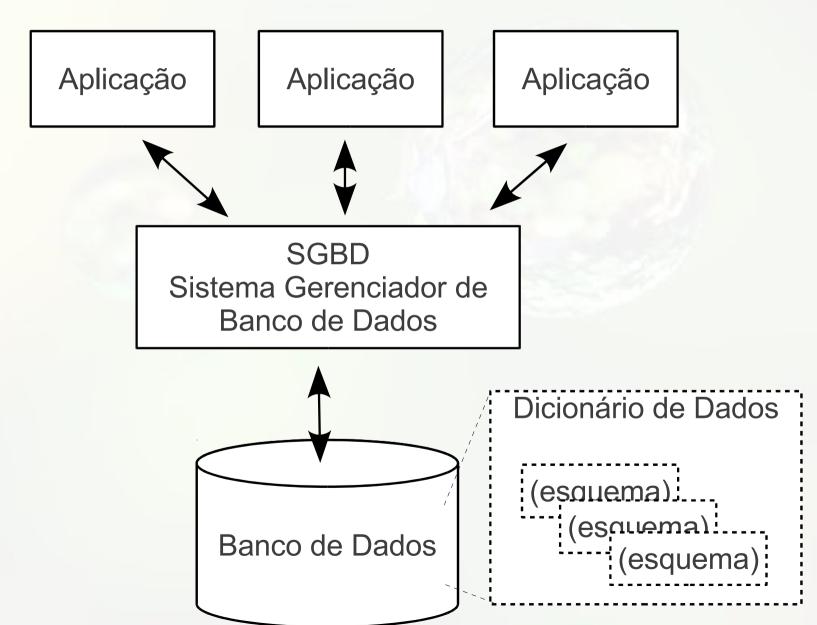


SGBD Sistema Gerenciador de Banco de Dados



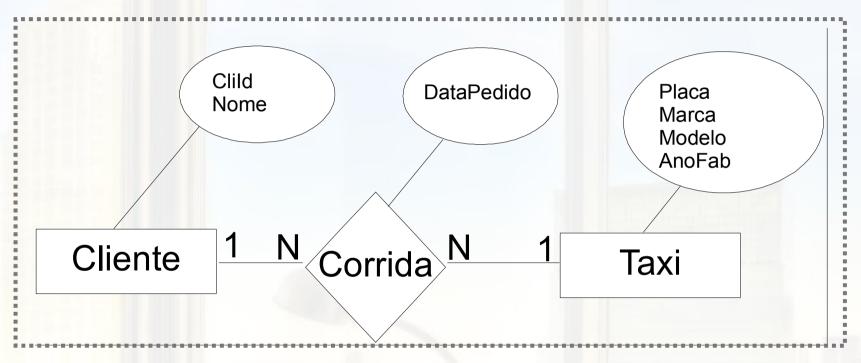
Banco de Dados

## Dicionário de Dados



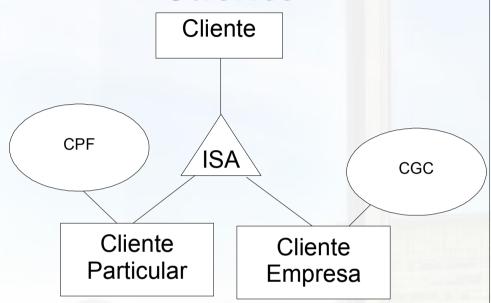
# Caso Prático - Taxis

#### Esquema Conceitual - Exemplo Táxis



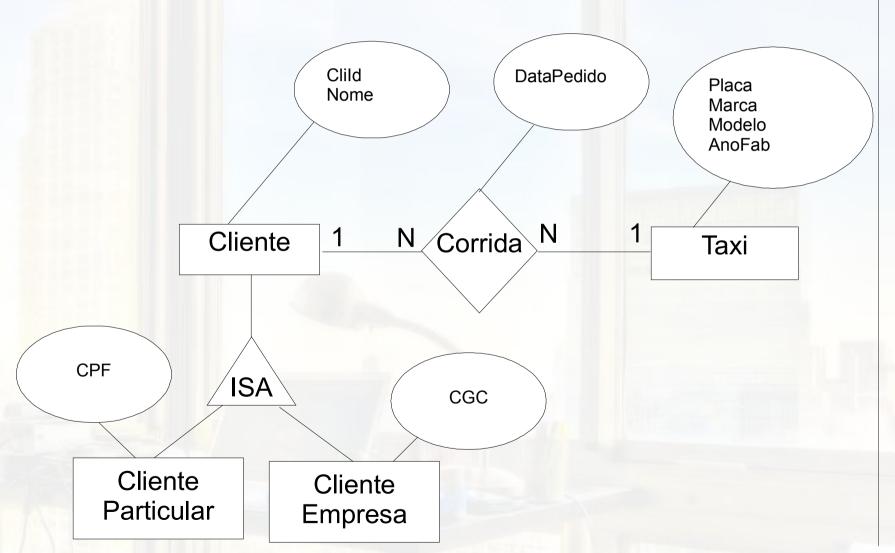
Este é um subconjunto do Estudo de Caso proposto "Despacho e controle de Táxis via terminais móveis ligados on-line com um sistema multi-usuário" por prof. Geovane Cayres Magalhães

# Esquema Conceitual - Exemplo Cliente



Para ilustrar o tema apresentado, foram acrescentadas duas entidades que são especialização de Cliente. A primeira representa um indivíduo que irá pagar a conta, a segunda representa um funcionário de uma empresa conveniada, para a qual a conta será enviada. Um cliente pode pertencer a ambas especializações.

#### Esquema Conceitual completo Táxis



## Tabelas para exemplo - Táxis

#### Cliente Particular (CP)

CliId	Nome	CPF
1532	Asdrúbal	448.754.253-65
1755	Doriana	567.387.387-44
1780	Quincas	546.373.762-02



CliId	Nome	CGC
1532	Asdrúbal	754.856.965/0001-54
1644	Jepeto	478.652.635/0001-75
1780	Quincas	554.663.996/0001-87
1982	Zandor	736.952.369/0001-23



## Tabelas para exemplo - Táxis

#### Táxi (TX)

<u>Placa</u>	Marca	Modelo	AnoFab
DAE6534	Ford	Fiesta	1999
DKL4598	Wolksvagen	Gol	2001
DKL7878	Ford	Fiesta	2001
JDM8776	Wolksvagen	Santana	2002
JJM3692	Chevrolet	Corsa	1999



#### Corrida (R1)

ClId	<u>Placa</u>	<b>DataPedido</b>
1755	DAE6534	15/02/2003
1982	JDM8776	18/02/2003



#### CREATE SCHEMA

CREATE SCHEMA <esquema> AUTHORIZATION <id\_autorizado>

Java: executeUpdate(...)

#### CREATE TABLE

Java: executeUpdate(...)

#### CREATE TABLE

```
CREATE TABLE Taxi (
  Placa VARCHAR (7) NOT NULL,
  Marca VARCHAR (30) NOT NULL,
  Modelo VARCHAR (30) NOT NULL,
  AnoFab INTEGER,
  Licenca VARCHAR (9),
  PRIMARY KEY (Placa)
CREATE TABLE Cliente (
 CliId VARCHAR(4) NOT NULL,
  Nome VARCHAR (80) NOT NULL,
  CPF VARCHAR (14) NOT NULL,
  PRIMARY KEY (CliId)
```

# CREATE TABLE FOREIGN KEY

CREATE TABLE <tabela>

```
FOREIGN KEY (<coluna_estr><sub>1</sub>[,...,<coluna_estr><sub>n</sub>])

REFERENCES <tabela_ref>([<coluna_ref>[,...,<coluna_ref]])

[ON DELETE <ação_ref>]

[ON UPDATE <ação_ref>]
```

- <ação\_ref>
  - NO ACTION → impede a ação na tabela mestre <tabela\_ref>
  - □ CASCADE → propaga a ação da tabela mestre
  - SET NULL → valores de referências alterados para nulo
  - SET DEFAULT → valores de referências alterados para default

# CREATE TABLE FOREIGN KEY

```
CREATE TABLE Corrida (
  CliId VARCHAR(4) NOT NULL,
  Placa VARCHAR (7) NOT NULL,
  DataPedido DATE NOT NULL,
  PRIMARY KEY (CliId, Placa, DataPedido),
  FOREIGN KEY (CliId)
    REFERENCES Cliente (CliId)
      ON DELETE NO ACTION
      ON UPDATE NO ACTION,
  FOREIGN KEY (Placa)
    REFERENCES Taxi (Placa)
      ON DELETE NO ACTION
      ON UPDATE NO ACTION
```

## Exercício 1

- Escreva uma comando SQL para criar os esquemas:
  - Pessoa(<u>nome</u>, nome\_da\_mãe, ano\_nascimento, nome\_cidade\_natal)
    - nome\_cidade\_natal → CHE Cidade
  - Cidade(<u>nome\_cidade</u>, sigla\_estado)

#### **INSERT**

INSERT INTO <tabela>
 [(<campo<sub>1</sub>>[,..., <campo<sub>n</sub>>])]
 VALUES ( <valor<sub>1</sub>>[,..., <valor<sub>n</sub>>])

executeUpdate(...)

## Exercício 2

 Escreva um comando SQL para inserir uma tupla na tabela Pessoa com os seus dados e dados de familiares próximos (cerca de 2 linhas). Preencha a tabela Cidade com as cidades listadas na tabela Pessoa e suas respectivas siglas de estado. Use dados fictícios se preciso.

#### **SELECT**

```
SELECT * | <campo<sub>1</sub>>[,..., <campo<sub>n</sub>>]
FROM <tabela<sub>1</sub>>[,..., <tabela<sub>n</sub>>]
WHERE <condição/junção>
```

executeQuery(...)

### Exercício 3

- Para a tabelas que você montou no exercício
   1, escreva um comando SQL que retorne:
  - a) nomes de todas as mães
  - b) nomes de todas as mães com filhos maiores de 12 anos

# SELECT LIKE

SELECT ...
 FROM <tabela<sub>1</sub>>[,..., <tabela<sub>n</sub>>]
 WHERE <condição/junção>

- % → qualquer cadeia com 0 a n caracteres
- \_ → exatamente um caractere (qualquer)
- = → caractere de escape
  - e.g., serve para encontrar um caractere \_

## AS (alias)

```
SELECT <campo<sub>1</sub>> [AS] <alias<sub>1</sub>>[,..., <campo<sub>n</sub>> [AS] <alias<sub>n</sub>>]
```

# SELECT DISTINCT e ALL

SELECT DISTINCT ...

SELECT ALL ...

A cláusula ALL é implícita se não especificada

# SELECT ORDER BY

SELECT ...ORDER BY <campo<sub>1</sub>>[,..., <campo<sub>n</sub>>]

#### Exercício 4

- Para a tabelas que você montou no exercício
   1, escreva um comando SQL que retorne:
  - nomes de parentes que nasceram no mesmo estado que você
  - retorne todos os primos por parte de mãe, que você for capaz de inferir a partir da tabela



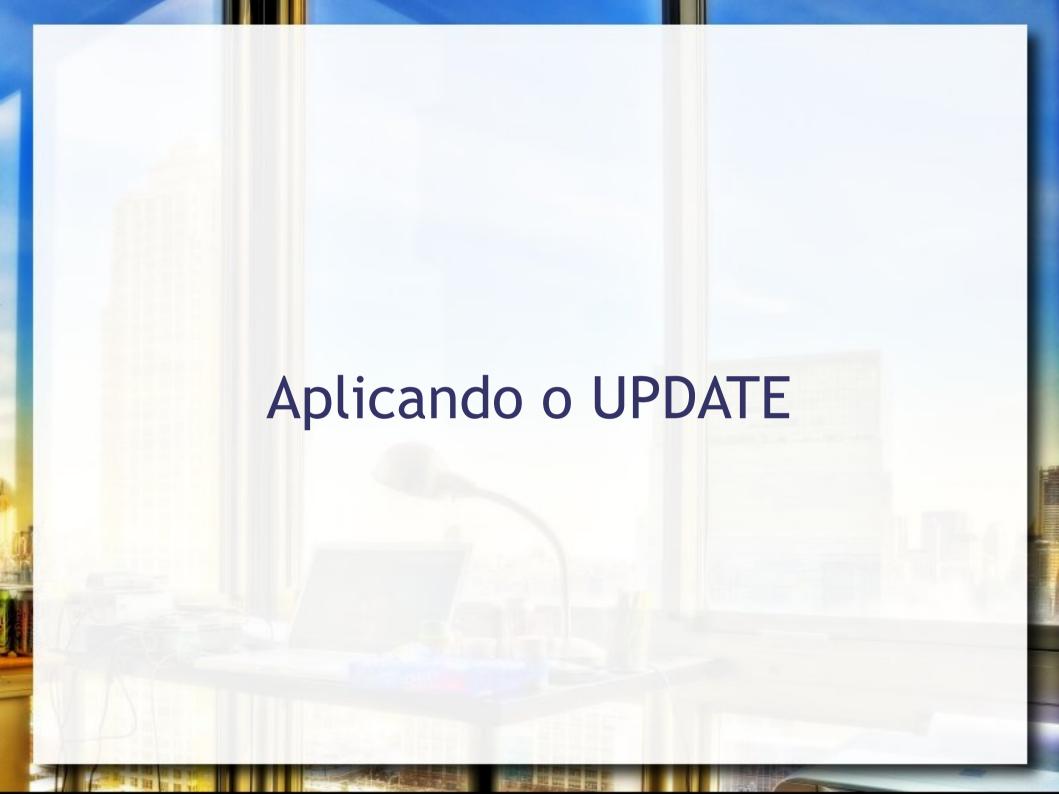
DELETE FROM <tabela<sub>1</sub>>
WHERE <condição>

executeUpdate(...))

#### UPDATE

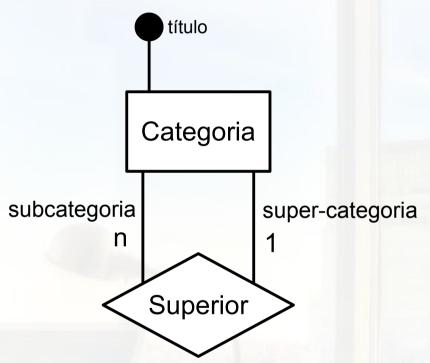
```
• UPDATE <tabela>
SET <campo<sub>1</sub>>=<valor<sub>1</sub>>
[,..., <campo<sub>n</sub>>=<valor<sub>n</sub>>]
WHERE <condição>
```

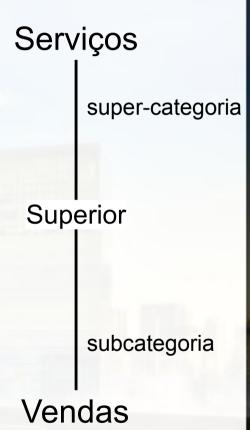
executeUpdate(...)



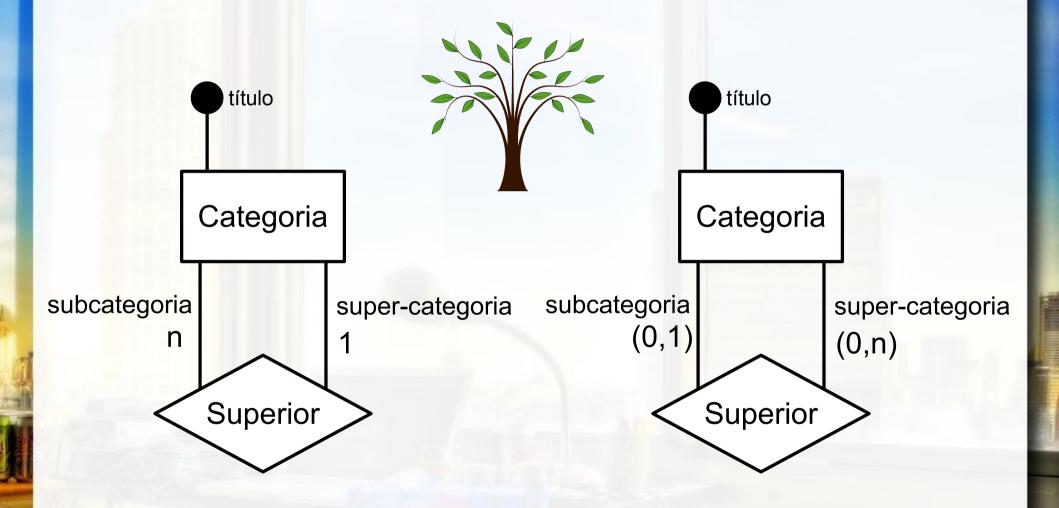
### Categorias de Marcadores Modelo ER





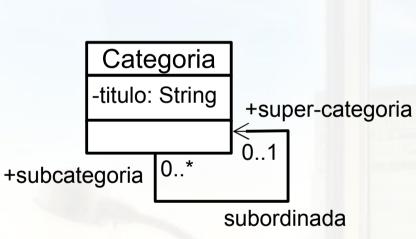


#### Categorias de Marcadores Modelo ER



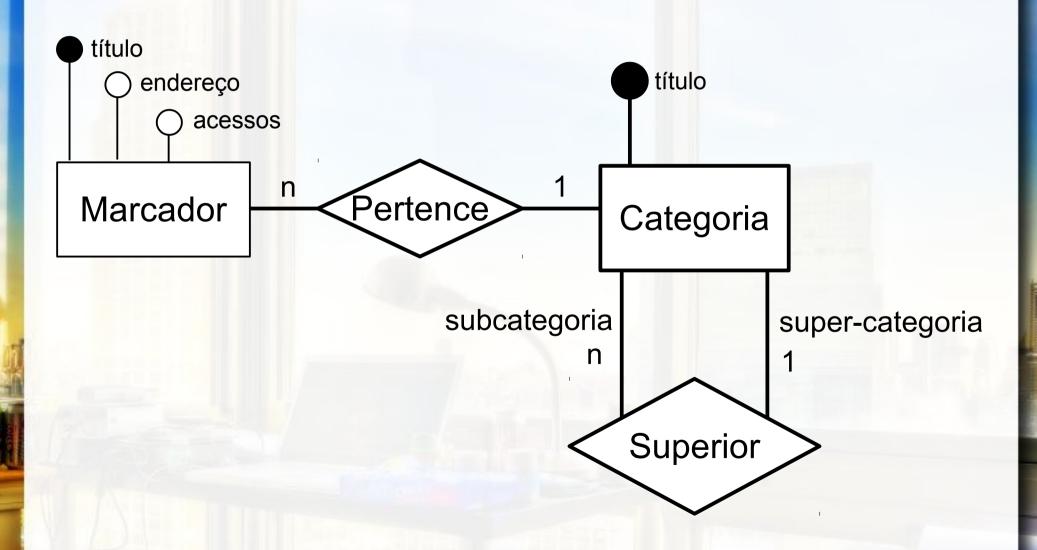
# Categorias de Marcadores Modelo UML



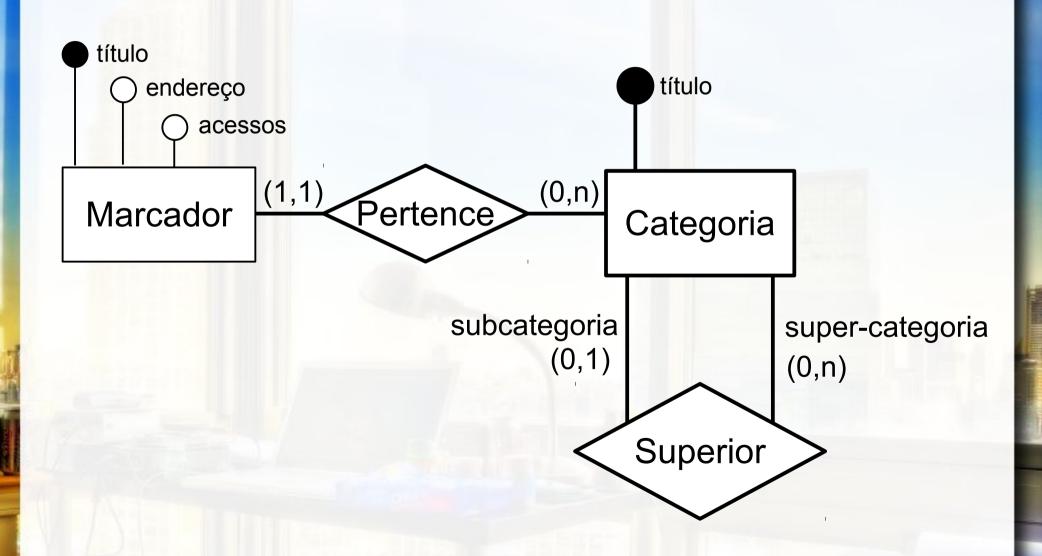




#### Marcadores e Categorias Modelo ER



#### Marcadores e Categorias Modelo ER



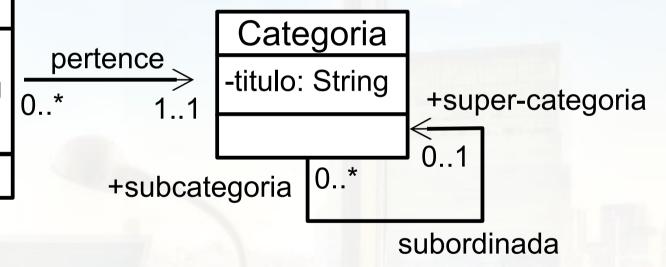
# Marcadores e Categorias Modelo UML

#### Marcador

-titulo: String

-endereco: String

-acessos: int

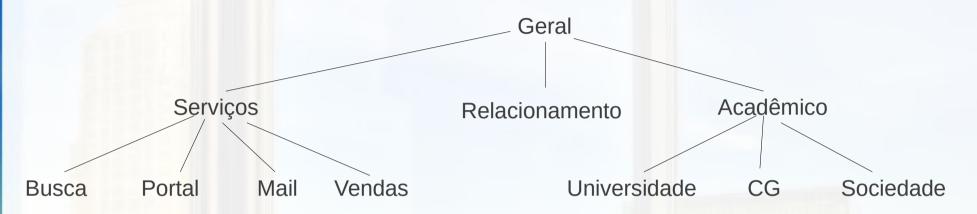


### Marcadores e Categorias Modelo Relacional

Marcador (<u>Titulo</u>, Endereco, Acessos, Categoria)

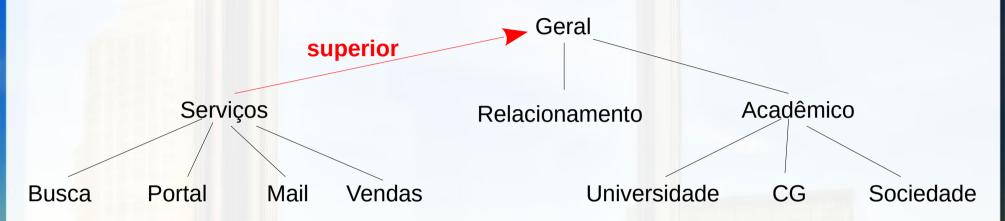
Titulo	Endereco	Acessos	Categoria
Terra	http://www.terra.com.br	295	Portal
POVRay	http://www.povray.org	2	CG
SBC	http://www.sbc.org.br	26	Sociedade
Correios	http://www.correios.com.br	45	Serviços
GMail	http://www.gmail.com	296	Mail
Google	http://www.google.com	1590	Busca
Yahoo	http://www.yahoo.com	134	Serviços
Orkut	http://www.orkut.com	45	Serviços
iBahia	http://www.ibahia.com	3	Portal
Submarino	http://www.submarino.com.br	320	Serviços

### Tabela Taxonomia Modelo Relacional



Categoria	Superior
Geral	
Serviços	Geral
Acadêmico	Geral
Relacionamento	Geral
Busca	Serviços
Portal	Serviços
Mail	Serviços
Vendas	Serviços
<u>Universidade</u>	Acadêmico
CG	Acadêmico
Sociedade	Acadêmico

### Tabela Taxonomia Modelo Relacional



Categoria	Superior	
Geral		
Serviços	Geral	
Acadêmico	Geral	
Relacionamento	Geral	
Busca	Serviços	
Portal	Serviços	
Mail	Serviços	
Vendas	Serviços	
Universidade	Acadêmico	
CG	Acadêmico	
Sociedade	Acadêmico	

### Marcadores e Categorias Modelo Relacional

Marcador (<u>Titulo</u>, Acessos, Endereco, Categoria)

- Categoria: chave estrangeira para Taxonomia

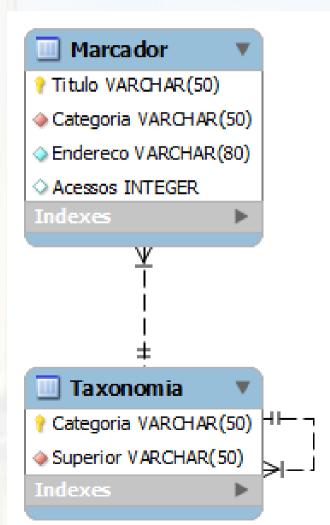
Taxonomia (<u>Categoria</u>, Superior)

# Marcadores e Categorias Diagrama Relacional (notação pé de galinha)

Marcador (<u>Titulo</u>, Acessos, Endereco, Categoria)

- Categoria: chave estrangeira para Taxonomia

Taxonomia (<u>Categoria</u>, Superior)



## Estudo de Caso SQL

- UPDATE Marcadores
   SET Categoria = <nova>
   WHERE Categoria = <antiga>
- UPDATE Taxonomia
   SET Categoria = <nova>
   WHERE Categoria = <antiga>
- UPDATE Taxonomia
   SET Superior = <nova>
   WHERE Superior = <antiga>

### Exercício 5

- Retomando os seguintes esquemas:
  - Pessoa(<u>nome</u>, nome\_da\_mãe, ano\_nascimento, nome\_cidade\_natal)
    - nome\_cidade\_natal → CHE Cidade
  - Cidade(nome\_cidade, sigla\_estado)
- É possível especificar um comando SQL de criação da tabela Pessoa que permita mudar o nome de uma cidade nas tabelas Pessoa e Cidade com um único comando SQL?
- Se sim, escreva o(s) comando(s) CREATE necessários para isso e a sentença SQL de mudança do nome da cidade.



### Utilizando o PreparedStatement

SELECT FROM Marcadores
WHERE Titulo = ?

<comando>.setString(<numero>, <valor>)

### Utilizando o PreparedStatement

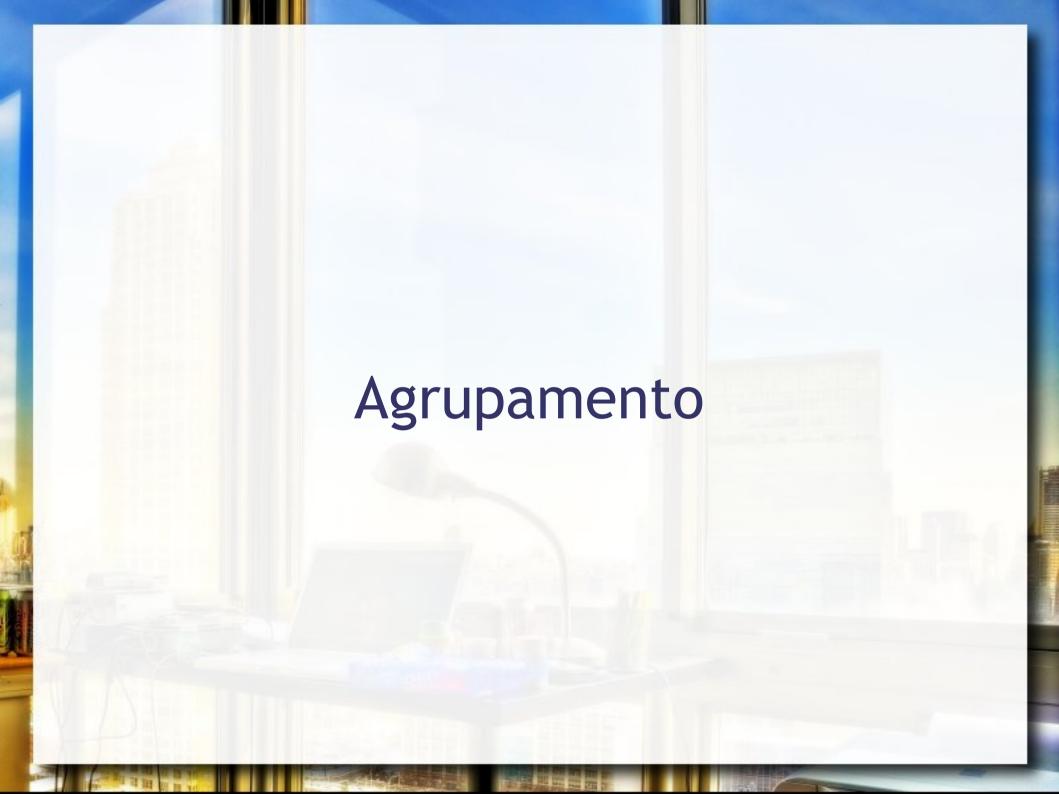
INSERT INTO MarcadoresVALUES (? , ? ,? ,?)

- <comando>.setString(<numero>, <valor>)
- <comando>.setInt(<numero>, <valor>)

### Utilizando o PreparedStatement

UPDATE MarcadoresSET Categoria = ?WHERE Categoria = ?

- <comando>.setString(<numero>, <valor>)
- <comando>.setInt(<numero>, <valor>)



### **GROUP BY**

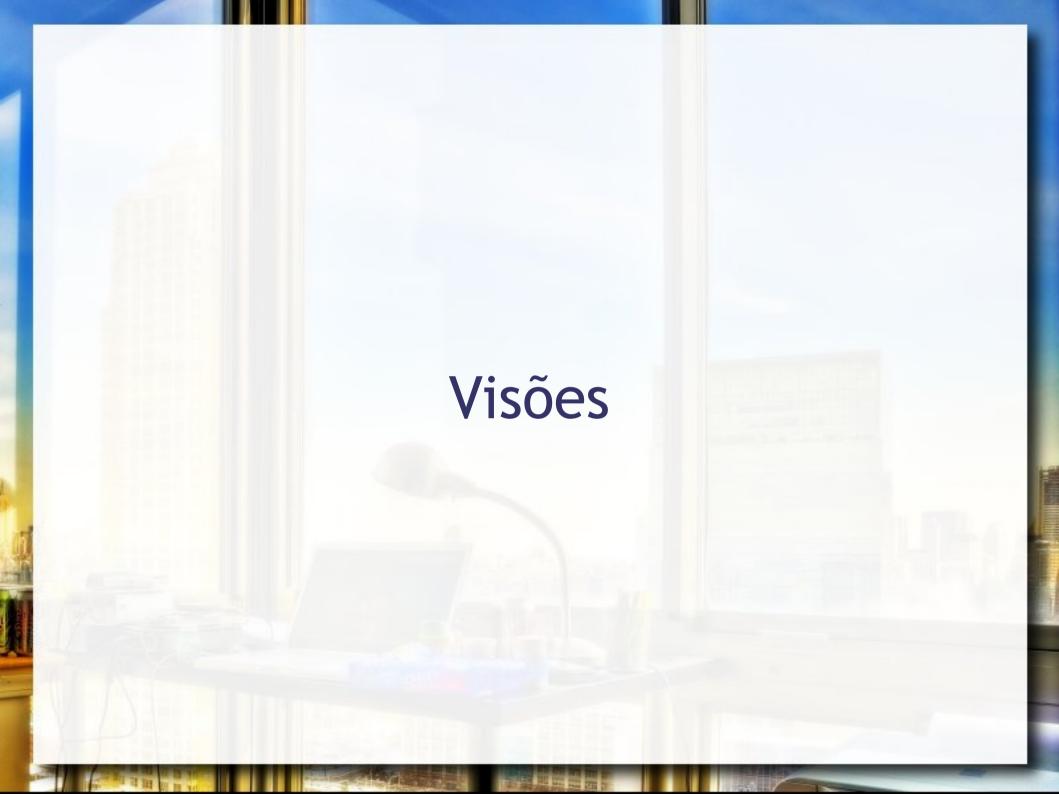
```
SELECT * | <campo<sub>1</sub>>[,..., <campo<sub>n</sub>>]
FROM <tabela<sub>1</sub>>[,..., <tabela<sub>n</sub>>]
WHERE <condição/junção>
GROUP BY <coluna_agrupar>
HAVING <condição_grupo>
```

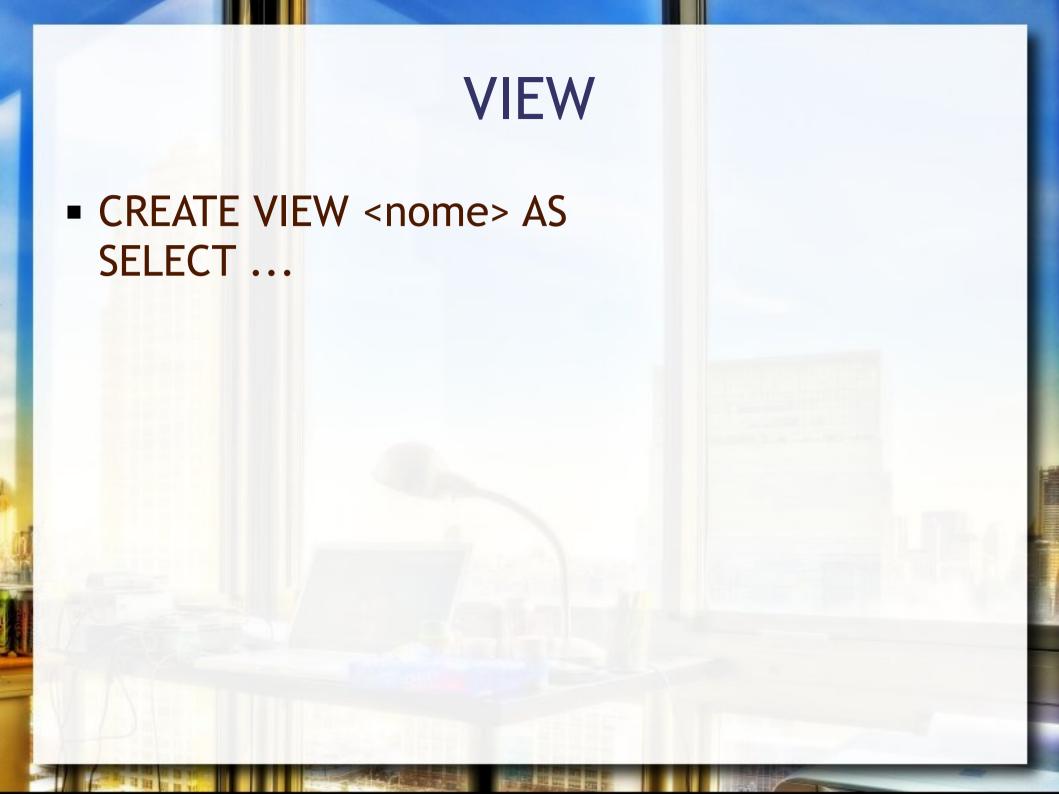
### Exercício 6

- Escreva uma sentença SQL, baseada no esquema abaixo, que retorne o número de pessoas da família em cada estado:
  - Pessoa(<u>nome</u>, nome\_da\_mãe, ano\_nascimento, nome\_cidade\_natal)
    - nome\_cidade\_natal → CHE Cidade
  - Cidade(<u>nome\_cidade</u>, sigla\_estado)

### Funções de Agregação

- COUNT(\*) ⇒ contagem
- SUM(<coluna>) ⇒ soma
- AVG(<coluna>) ⇒ média
- MAX(<coluna>) ⇒ maior valor
- MIN(<coluna>) ⇒ menor valor





# Consultas Aninhadas

### SELECT IN e NOT IN

SELECT ...WHERE <campo> IN(SELECT <campo> ...)

 SELECT ...
 WHERE <campo> NOT IN (SELECT <campo> ...)

### SELECT EXISTS e NOT EXISTS

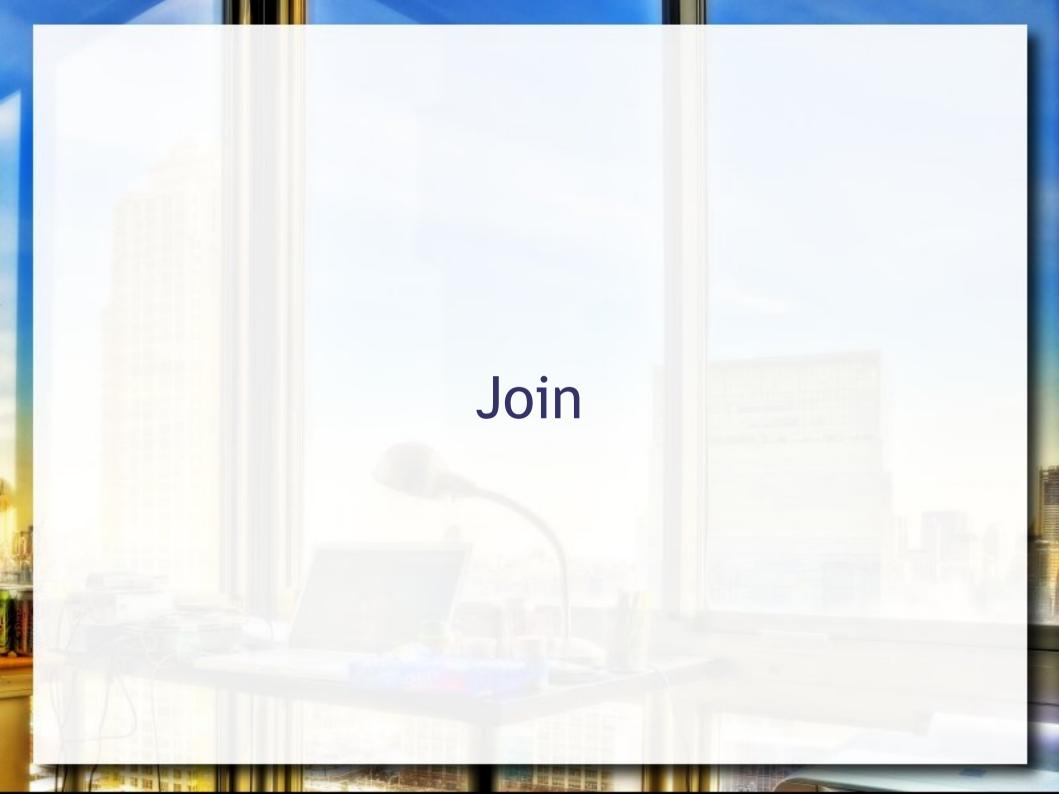
### SELECT Comparação

SELECT ...
 WHERE <campo> <comparação> (SELECT <campo> ...)

### Exercício 7

- Para a tabelas que você montou no exercício 1, escreva um comando SQL que retorne retorne todos os primos por parte de mãe, que você for capaz de inferir a partir da tabela. Considere que você tem como ponto de partida o nome da sua avó.
- Utilize duas estratégias:
  - VIEW
  - SELECT aninhado

# SELECT aninhado também pode ser usado em operações de UPDATE e DELETE



### Join

SELECT ...

FROM <tabela> JOIN <tabela> ON <condição> ...

- Tipo clássico de join explicitado
- Também conhecido como INNER JOIN

### Natural Join

SELECT ...
FOM <tabela> NATURAL JOIN <tabela>

- Condição não especificada
- EQUIJOIN: Verifica igualdade de cada par de atributos com o mesmo nome

#### **Outer Join**

SELECT ...

```
FROM <tabela> <join> <tabela> ON <condição> ...
```

- <join>
  - LEFT JOIN toda tupla à esquerda aparece
  - RIGT JOIN toda tupla à direita aparece
  - FULL JOIN toda tupla aparece

### União, Interseção e Diferença

- SELECT ...<operador>SELECT ...
- <operador>
  - UNION
  - INTERSECT
  - EXCEPT



Luiz Celso Gomes Jr (professor desta disciplina em 2014)
 pela contribuição na disciplina e nos slides.

### André Santanchè

http://www.ic.unicamp.br/~santanche

### Licença

- Estes slides são concedidos sob uma Licença Creative Commons. Sob as seguintes condições: Atribuição, Uso Não-Comercial e Compartilhamento pela mesma Licença, com restrições adicionais:
  - Se você é estudante, você não está autorizado a utilizar estes slides (total ou parcialmente) em uma apresentação na qual você esteja sendo avaliado, a não ser que o professor que está lhe avaliando:
    - lhe peça explicitamente para utilizar estes slides;
    - ou seja informado explicitamente da origem destes slides e concorde com o seu uso.
- Mais detalhes sobre a referida licença Creative Commons veja no link:
  - http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/2.5/br/