

# Banco de Dados I

## 05 - Modelo Físico / SQL

Arthur Porto - IFNMG Campus Salinas

*arthur.porto@ifnmg.edu.br*

*arthurporto.com.br*

# Sumário I

- 1 Introdução
- 2 Ferramentas
- 3 Esquema SQL
  - CREATE TABLE
  - Tipos de dados
  - Restrições
    - Atributo
    - Chave
    - Chave alternativa
    - Integridade referencial
  - DROP TABLE
  - ALTER TABLE
  - Exercício 01
- 4 Recuperação
  - Projeção

## Sumário II

- Seleção
- Junção
- Seleção-Projeção-Junção
- Exercício 02
- SELECT ALL
- Ambiguidade
- Duplicatas
- Operação de comparação
- Ordenação

5

INSERT

- INSERT + SELECT

6

DELETE

7

UPDATE

8

Junção - JOIN

# Sumário III

- Produto Cartesiano
- Definição
- INNER JOIN
  - Exercício
- NATURAL JOIN
- OUTER JOIN

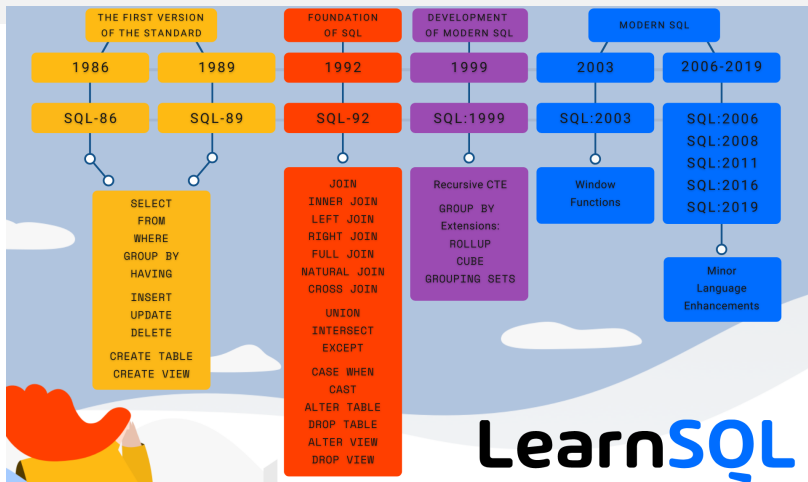
## 9 Funções de agregação

- ## 10 Agrupamento
- GROUP BY
  - HAVING

- ## 11 Outros Tópicos
- Exercício

## 12 Referências

# Introdução



# LearnSQL

Figura 1: <https://learnsql.com/blog/history-of-sql-standards/>

# Introdução

- SQL

- *Structured Query Language* - Linguagem de Consulta Estruturada.
- Já foi chamada de SEQUEL (*Structured English QUery Language*).
- Linguagem declarativa em alto nível.
- Implementada pela IBM para ser a interface do SYSTEM R.
- É uma DDL e DML
  - *Data Definition Language*
  - *Data Manipulation Language*

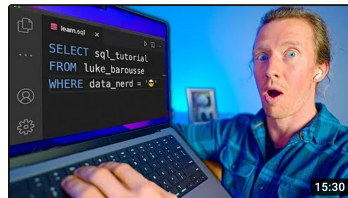


Figura 2: [How I use SQL as a Data Analyst](#)

# Introdução

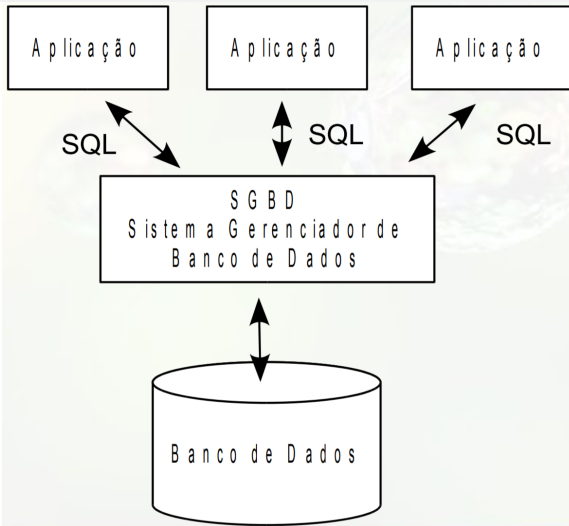


Figura 3: Fonte <https://goo.gl/4zbCu3>

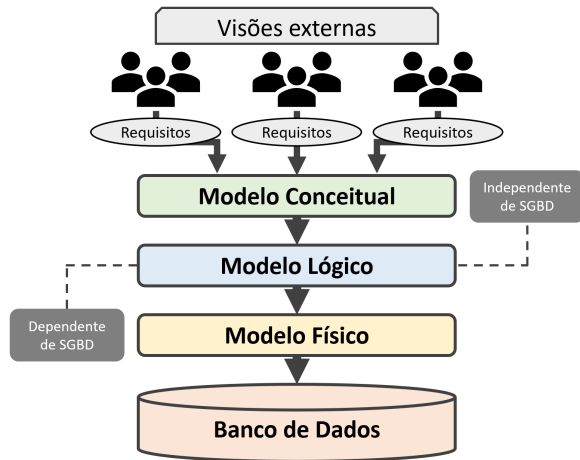


Figura 4: Etapas projeto de BDs.

- PostgreSQL

- pgAdmin: Instalando o PostgreSQL e Criando o Primeiro Banco de Dados

- bit.io: Postgres in 5 seconds

- How to Set Up a PostgreSQL Database with Docker



# Esquema SQL

- Tabela, linha e coluna = relação, tupla e atributo.
- O esquema SQL é identificado por um nome e o seu proprietário (identificador de autorização).
- Não são todos os usuário que estão autorizados a criar esquemas.
- Criado pela instrução *CREATE SCHEMA*.
- Catálogo
  - Uma coleção de esquemas.
  - Possui um esquema especial *INFORMATION\_SCHEMA* com as informações dos outros esquemas.

## Criar esquema

```
1  -- CREATE SCHEMA <NOMESHEMA> AUTHORIZATION <IdAutorizado>;  
2  CREATE SCHEMA EMPRESA AUTHORIZATION 'Jsilva';
```

# Esquema SQL

## Exemplo Postgres

### Criar Banco

```
1 | -- No prompt de comando  
2 | psql -U nome_do_usuario -c 'create database nome_do_banco;'
```

### Acessando Banco

```
1 | -- Após acessar o banco  
2 | \c nome_do_banco
```

### Criando *Schema*

```
1 | -- Após acessar o banco  
2 | \c nome_do_banco
```

- [DOC: Creating a Database](#)
- [DOC: Accessing a Database](#)
- [DOC: Creating a Schema](#)

# Esquema SQL - CREATE TABLE

- Especificar uma nova relação.
  - Atributos + Tipos
  - Restrições de chave
  - Restrições referenciais

## CREATE TABLE

```
1 CREATE TABLE FUNCIONARIO
2 (
3     Pnome      VARCHAR(16) NOT NULL,
4     Nome       VARCHAR(64) NOT NULL,
5     Cpf        CHAR(11)  NOT NULL,
6     Datanasc   DATE,
7     Endereco   VARCHAR(32),
8     Sexo       CHAR      DEFAULT 'm',
9     Salario    DECIMAL(10,2) CHECK(Salario>0 AND Salario<1000),
10    Cpf_sup     CHAR(11)  NOT NULL,
11    Dnr         INT NOT NULL CHECK(Dnr>0 AND Dnr<20),
12    PRIMARY KEY(Cpf),
13    FOREIGN KEY(Cpf_sup) REFERENCES FUNCIONARIO(Cpf),
14    FOREIGN KEY(Dnr) REFERENCES DEPARTAMENTO(Dnumero)
15 );
```

- [DOC: Creating a New Table](#)
- [DOC: CREATE TABLE](#)

# Esquema SQL - Tipos de dados

- Numéricos.
  - Inteiros: INTEGER ou INT.
  - Ponto flutuante: FLOAT ou REAL.
  - Decimal: DECIMAL(i,j) ou DEC(i,j) ou NUMERIC(i,j).
- Cadeia de caracteres.
  - Tamanho fixo: CHAR(n) ou CHARACTER(n).
  - Tamanho variável: VARCHAR(n)
- Cadeia de bits: BIT(n).
- Booleano: TRUE, FALSE ou UNKNOWN

# Esquema SQL - Tipos de dados

- Data
  - DATE: DD-MM-YYYY
  - TIME: HH:MM:SS
  - TIMESTAMP: DD-MM-YYY HH:MM:SS
- Criar um domínio

## Criando domínio

```
1  -- CREATE DOMAIN NOME_DOMINIO TIPO_DOMINIO;  
2  CREATE DOMAIN TIPO_CPF CHAR(11);
```

- [DOC: Data Types](#)
- [DOC: CREATE DOMAIN](#)

# Esquema SQL - Restrições: Atributo

- *NOT NULL*: Define um atributo que não pode ser nulo.
- *DEFAULT*: Estabelece um valor padrão para o atributo.
- *CHECK*: Limites de valores para um atributo.

## CREATE TABLE

```
1 CREATE TABLE FUNCIONARIO
2 (
3     Pnome      VARCHAR(16) NOT NULL,
4     Nome       VARCHAR(64) NOT NULL,
5     Cpf        CHAR(11)  NOT NULL,
6     Datanasc   DATE,
7     Endereco   VARCHAR(32),
8     Sexo       CHAR      DEFAULT 'm',
9     Salario    DECIMAL(10,2) CHECK(Salario>0 AND Salario<1000),
10    Cpf_sup     CHAR(11)  NOT NULL,
11    Dnr         INT NOT NULL CHECK(Dnr>0 AND Dnr<20),
12    PRIMARY KEY(Cpf),
13    FOREIGN KEY(Cpf_sup) REFERENCES FUNCIONARIO(Cpf),
14    FOREIGN KEY(Dnr) REFERENCES DEPARTAMENTO(Dnumero)
15 );
```

### • [DOC: Constraints](#)

# Esquema SQL - Restrições: Chave

- *PRIMARY KEY* (chave primária): especifica os atributos que compõe a chave.

## Especificação de chave

```
1  -- Primera forma de especificação
2  CREATE TABLE NOME_RELACAO
3  (
4      Nome_atributo_PK TIPO_ATRIBUTO,
5      ...
6      PRIMARY KEY (Nome_atributo_PK),
7      ...
8  );
9  -- Segunda forma de especificação
10 CREATE TABLE NOME_RELACAO
11 (
12     Nome_atributo TIPO_ATRIBUTO PRIMARY KEY,
13     ...
14 );
```

# Esquema SQL - Restrições: Chave alternativa

- *UNIQUE*: especifica as chaves secundárias.

## Especificação de chave alternativa

```
1  -- Primeira forma de especificação
2  CREATE TABLE NOME_RELACAO
3  (
4      Nome_atributo TIPO_ATRIBUTO,
5      ...
6      UNIQUE (Nome_atributo),
7      ...
8  );
9  -- Segunda forma de especificação
10 CREATE TABLE NOME_RELACAO
11 (
12     Nome_atributo TIPO_ATRIBUTO UNIQUE,
13     ...
14 );
```



# Esquema SQL - Restrições: Integridade referencial

- *FOREIGN KEY* (chave estrangeira).
  - Referencia a outra relação com base na chave primária da mesma relação.

## Especificação de chave estrangeira

```
1 CREATE TABLE RELACAO_1
2 (
3     R1_Atributo1 Dominio1,
4     ...
5     PRIMARY KEY (R1_Atributo1),
6     ...
7 );
8 CREATE TABLE RELACAO_2
9 (
10    R2_Atributo1 Dominio2,
11    R2_Atributo2 Dominio1,
12    ...
13    PRIMARY KEY (R2_Atributo1),
14    FOREIGN KEY (R2_Atributo2) REFERENCES RELACAO_1(R1_Atributo1)
15    ...
16 );
```

# Esquema SQL - Restrições: Integridade referencial

- Restrições contra possíveis violações de integridade.
  - Atualizações
    - ON DELETE
    - ON UPDATE
  - Ações
    - NO ACTION: Impede ação na tabela referência.
    - SET NULL: Valores de referência serão alterados para nulo.
    - CASCADE: Propaga a ação da tabela referência.
    - SET DEFAULT: Valores de referência alterados para o padrão.
  - [DOC: CREATE TABLE](#)

# Esquema SQL - Integridade referencial: Restrições

## Relação FUNCIONARIO

```
1 CREATE TABLE FUNCIONARIO
2 (
3     Nome          VARCHAR(64) NOT NULL,
4     Cpf           CHAR(11)  NOT NULL,
5     Datanasc      DATE,
6     Endereco      VARCHAR(32),
7     Sexo          CHAR      DEFAULT 'm',
8     Salario       DECIMAL(10,2) CHECK(Salario>0 AND Salario<1000),
9     Cpf_sup       CHAR(11)  NOT NULL,
10    Dnr            INT NOT NULL CHECK(Dnr>0 AND Dnr<20),
11    PRIMARY KEY(Cpf),
12    FOREIGN KEY(Cpf_sup) REFERENCES FUNCIONARIO(Cpf) ON DELETE SET NULL ON UPDATE CASCADE,
13    FOREIGN KEY(Dnr) REFERENCES DEPARTAMENTO(Dnumero) ON DELETE SET DEFAULT ON UPDATE CASCADE
14 );
```

## Relação DEPARTAMENTO

```
1 CREATE TABLE DEPARTAMENTO
2 (
3     Dnumero       INT          NOT NULL,
4     Dnome         VARCHAR(16)  NOT NULL,
5     Cpf_gerente   CHAR(11)     NOT NULL,
6     Data_inicio_gerente DATE,
7     PRIMARY KEY (Dnumero),
8     UNIQUE (Dnome),
9     FOREIGN KEY (Cpf_gerente) REFERENCES FUNCIONARIO(Cpf) ON DELETE SET DEFAULT ON UPDATE CASCADE
10 );
```

# Esquema SQL - DROP TABLE

- Excluir uma tabela

## DROP TABLE

```
1 | DROP TABLE EMPLOYEE;
```

- [DOC: DROP TABLE](#)

# Esquema SQL - ALTER TABLE

- Alterar a estrutura de uma tabela

## ALTER TABLE

```
1 ALTER TABLE table_name
2 -- opções
3 ADD column_name datatype;
4 DROP COLUMN column_name;
5 ALTER COLUMN column_name datatype;
```

- DOC: ALTER TABLE
- PostgreSQL permite uma variedade de ações
  - Adicionar coluna, Excluir coluna, Mudar o tipo da coluna, Renomear a coluna, Definir um valor padrão, Adicionar uma restrição, renomear a tabela, etc.

- Escreva o código SQL para criar o esquema:
  - PESSOA (nome, nome\_da\_mae, ano\_nascimento, nome\_cidade\_natal)
    - nome\_cidade\_natal : Chave Estrangeira de CIDADE.
  - CIDADE (nome\_cidade, sigla\_estado)

- Recuperação de informações, ou seja, consultas nas tabelas (relações).
- Instrução básica **SELECT**.
- Estrutura básica

## Estrutura SQL

```
1 | SELECT <lista atributos>  
2 | FROM <lista de tabelas>  
3 | WHERE <condição>;
```

- [DOC: QUERIES](#)

# Recuperação

- Consulta

- *Recuperar a data de nascimento e o endereço do(s) funcionário(s) cujo nome seja 'John B. Smith'.*
  - Relação utilizada

## EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

## Select

```
1 SELECT Bdate, Address
2 FROM EMPLOYEE
3 WHERE Fname='John'
4 AND Minit='B'
5 AND Lname='Smith';
```

- Resultado

<u>Bdate</u>	<u>Address</u>
1965-01-09	731Fondren, Houston, TX



# Recuperação - Projeção

- O SELECT realiza uma **Projeção** e uma **Seleção**.
- Projeção: Através dos **atributos de projeção**.

SELECT **Marca**, **Modelo** FROM Taxi

<u>Placa</u>	M arca	M odelo	A no F a b
D A E 6 5 3 4	Ford	Fiesta	1 9 9 9
D K L 4 5 9 8	W olkswagen	G ol	2 0 0 1
D K L 7 8 7 8	Ford	Fiesta	2 0 0 1
J D M 8 7 7 6	W olkswagen	S antana	2 0 0 2
J J M 3 6 9 2	C hevrolet	C orsa	1 9 9 9

## • Resultado

M arca	M odelo
Ford	Fiesta
W olkswagen	G ol
Ford	Fiesta
W olkswagen	S antana
C hevrolet	C orsa

Figura 5: Fonte <https://goo.gl/4zbCu3>

# Recuperação - Seleção

- Seleção: Através das **condições de seleção**.

**SELECT \* FROM Taxi WHERE AnoFab > 2000**

<u>P l a c a</u>	M a r c a	M o d e l o	A n o F a b
D A E 6 5 3 4	F o r d	F i e s t a	1 9 9 9
D K L 4 5 9 8	W o l k s v a g e n	G o l	2 0 0 1
D K L 7 8 7 8	F o r d	F i e s t a	2 0 0 1
J D M 8 7 7 6	W o l k s v a g e n	S a n t a n a	2 0 0 2
J J M 3 6 9 2	C h e v r o l e t	C o r s a	1 9 9 9

Figura 6: Fonte <https://goo.gl/4zbCu3>

- Resultado

<u>P l a c a</u>	M a r c a	M o d e l o	A n o F a b
D K L 4 5 9 8	W o l k s v a g e n	G o l	2 0 0 1
D K L 7 8 7 8	F o r d	F i e s t a	2 0 0 1
J D M 8 7 7 6	W o l k s v a g e n	S a n t a n a	2 0 0 2

# Recuperação - Junção

- Combinação de tuplas.
- Consulta
  - *Recuperar o nome e endereço de todos os funcionários que trabalham para o departamento Pesquisa.*
    - Relações utilizadas

## EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

## DEPARTMENT

Dname	<u>Dnumber</u>	Mgr_ssn	Mgr_start_date
-------	----------------	---------	----------------

## • Resultado

<u>Fname</u>	<u>Lname</u>	<u>Address</u>
John	Smith	731 Fondren, Houston, TX
Franklin	Wong	638 Voss, Houston, TX
Ramesh	Narayan	975 Fire Oak, Humble, TX
Joyce	English	5631 Rice, Houston, TX

## Condição de junção

```
1 | SELECT  Fname, Lname, Address
2 | FROM    EMPLOYEE, DEPARTMENT
3 | WHERE   Dname='Research' AND Dnumber=Dno;
```

- *Dnumber = Dno* é uma **condição de junção** [?].

# Recuperação - Seleção-Projeção-Junção

- Consulta que envolve apenas condições de seleção e junção, mais atributos de projeção.
  - *Para cada projeto localizado em 'Stafford', liste o número do projeto, o número do departamento que o controla e o sobrenome, endereço e data de nascimento do gerente do departamento.*
  - Relações utilizadas

## PROJECT

Pname	<u>Pnumber</u>	Plocation	Dnum
-------	----------------	-----------	------

## DEPARTMENT

Dname	<u>Dnumber</u>	Mgr_ssn	Mgr_start_date
-------	----------------	---------	----------------

## EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

## Condição de junção

```
1  SELECT  Pnumber, Dnum, Lname, Address, Bdate
2  FROM    PROJECT, DEPARTMENT, EMPLOYEE
3  WHERE   Dnum=Dnumber AND Mgr_ssn=Ssn AND Plocation='Stafford';
```

## ● Resultado

<u>Pnumber</u>	<u>Dnum</u>	<u>Lname</u>	<u>Address</u>	<u>Bdate</u>
10	4	Wallace	291Berry, Bellaire, TX	1941-06-20
30	4	Wallace	291Berry, Bellaire, TX	1941-06-20

- Para a tabelas que você montou no exercício, escreva um comando SQL que retorne:
  - nomes de todas as mães.
  - nomes de todas as mães com filhos maiores de 12 anos.
- Esquemas
  - PESSOA (nome, nome\_da\_mae, ano\_nascimento, nome\_cidade\_natal)
    - nome\_cidade\_natal : Chave Estrangeira de CIDADE.
  - CIDADE (nome\_cidade, sigla\_estado)

# Recuperação - SELECT ALL

- Recuperando todos os valores de uma relação

## Omitindo o WHERE

```
1 SELECT *  
2 FROM <lista de tabelas>
```

- Recuperando todos os atributos das tuplas selecionadas

## SELECT ALL - \*

```
1 SELECT *  
2 FROM <lista de tabelas>  
3 WHERE <condição>;
```

**SELECT \* FROM Taxi WHERE AnoFab > 2000**

<u>Placa</u>	Marca	Modelo	AnoFab
D K L 4 5 9 8	W o l k s v a g e n	G o l	2 0 0 1
D K L 7 8 7 8	F o r d	F i e s t a	2 0 0 1
J D M 8 7 7 6	W o l k s v a g e n	S a n t a n a	2 0 0 2

Figura 7: Fonte <https://goo.gl/4zbCu3>

# Recuperação - Ambiguidade

- Ambiguidade de nomes de atributos
- Exemplo
  - *Employee* (name, ssn, bdate, address, sex, salary, super\_snn, dnumber)
  - *Department* (name, dnumber, mgr\_ssn, mgr\_start\_date)

## Ambiguidade

```
1 | SELECT  EMPLOYEE.Name, Address
2 | FROM    EMPLOYEE, DEPARTMENT
3 | WHERE   DEPARTMENT.Name = 'Research'
4 | AND    DEPARTMENT.Dnumber = EMPLOYEE.Dnumber;
```

- Atributos com nomes semelhantes em relações diferentes.
- Basta especificar o nome da relação junto ao atributo.

# Recuperação

## Ambiguidade

- Ou pode-se utilizar “*apelidos*” (AS)

### Apelido - AS

```
1 | SELECT  Fname, E.Name, Address
2 | FROM    EMPLOYEE AS E, DEPARTMENT AS D
3 | WHERE   D.Name='Research'
4 | AND     D.Dnumber=E.Dnumber;
```

- Renomeando os atributos

### Apelido dos atributos

```
1 | EMPLOYEE AS E(Fn, Mi, Ln, Ssn, Bd, Addr, Sex, Sal, Sssn, Dno)
```



# Recuperação - Duplicatas

- A SQL não elimina automaticamente as duplicatas.
- Para eliminar duplicatas usa-se o **DISTINCT**
  - Consulta
    - *Recuperar o salário de cada funcionário.*
  - Relações

EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

## Removendo duplicatas

```
1  -- a
2  SELECT ALL Salary
3  FROM    EMPLOYEE;
4  -- b
5  SELECT DISTINCT Salary
6  FROM    EMPLOYEE;
```

(a)

Salary
30000
40000
25000
43000
38000
25000
25000
55000

(b)

Salary
30000
40000
25000
43000
38000
55000

- **DOC: DISTINCT**

# Recuperação - Operação de comparação

- Usado para combinação de padrão de cadeia.
  - % Qualquer cadeia com 0 ou n caracteres
  - \_ exatamente um caractere (qualquer)
    - Relação utilizada.

## EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

- Consulta: Recuperar todos os funcionários cujo endereço esteja em Houston, Texas.

## Comparação LIKE

```
1 | SELECT  Fname, Lname
2 | FROM    EMPLOYEE
3 | WHERE   Address LIKE '%Houston TX%';
```

- DOC: LIKE

# Recuperação

## Operação de comparação

- Consulta: Encontrar todos os funcionários o nome começa com a letra 'a' e tem no mínimo 3 caracteres.

### Comparação LIKE

```
1 | SELECT  Fname, Lname
2 | FROM    EMPLOYEE
3 | WHERE   Bdate LIKE 'A__%';
```

# Recuperação - Operação de comparação

Relação

TAXI			
Placa	Marca	Modelo	AnoFab

- *Placas que comecem com DK*

SQL

```
1 SELECT *
2 FROM TAXI
3 WHERE Placa LIKE 'DK%';
```

- *Placas com 7 na penúltima posição*

SQL

```
1 SELECT *
2 FROM TAXI
3 WHERE Placa LIKE '%7_';
```

# Recuperação - Ordenação

- Permite que o usuário ordene as tuplas.
- Relações

EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

WORKS\_ON

<u>Essn</u>	<u>Pno</u>	Hours
-------------	------------	-------

DEPARTMENT

Dname	<u>Dnumber</u>	Mgr_ssn	Mgr_start_date
-------	----------------	---------	----------------

PROJECT

Pname	<u>Pnumber</u>	Plocation	Dnum
-------	----------------	-----------	------

- Consulta
  - Recupere uma lista dos funcionários e dos projetos em que estão trabalhando, ordenada por departamento e, dentro de cada departamento, ordenada alfabeticamente pelo sobrenome, depois pelo nome.

## Ordenação

```
1  SELECT  D.Dname, E.Lname, E.Fname, P.Pname
2  FROM    DEPARTMENT D, EMPLOYEE E, WORKS_ON W, PROJECT P
3  WHERE   D.Dnumber= E.Dno AND E.Ssn= W.Essn AND W.Pno= P.Pnumber
4  ORDER BY D.Dname, E.Lname, E.Fname;
```

# INSERT

- Usado para acrescentar tupla à relação.
  - Deve respeitar a ordem dos atributos.

## INSERT

```
1 | INSERT INTO <RELAÇÃO>  
2 | VALUES      (V1, V2, ..., Vn);
```

- Relação  
EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

## Inserindo tuplas

```
1 | INSERT INTO EMPLOYEE  
2 | VALUES      ('Richard', 'K', 'Marini', '653298653', '1962-12-30', '98 Oak Forest, Katy, TX', 'M', 37000, '  
653298653', 4);
```

- DOC: INSERT

# INSERT

- Usado para acrescentar **apenas** alguns atributos da tupla à relação.
  - Respeitar a ordem fornecida.
  - Os não definidos recebem o **DEFAULT** ou **NULL**.
  - Deve-se tomar cuidado com as restrições de integridade.

## INSERT

```
1 | INSERT INTO <RELAÇÃO> (A1, A2, ..., An)
2 | VALUES      (V1, V2, ..., Vn);
```

- Relação  
EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

## Inserindo tuplas

```
1 | INSERT INTO EMPLOYEE (Fname, Lname, Dno, Ssn)
2 | VALUES      ('Richard', 'Marini', 4, '653298653');
```

# INSERT - INSERT + SELECT

## CREATE TABLE

```
1 CREATE TABLE WORKS_ON_INFO
2 (
3     Emp_name VARCHAR(15),
4     Proj_name VARCHAR(15),
5     Hours_per_week DECIMAL(3,1)
6 );
```

## INSERT + SELECT

```
1 INSERT INTO WORKS_ON_INFO (Emp_name, Proj_name, Hours_per_week)
2 SELECT      E.Lname, P.Pname, W.Hours
3 FROM        PROJECT P, WORKS_ON W, EMPLOYEE E
4 WHERE       P.Pnumber=W.Pno AND W.Essn=E.Ssn;
```

- Geralmente utilizada para tabelas temporárias [?].



# DELETE

- Remove tuplas de uma relação.
- A exclusão de uma tupla pode disparar uma ação em outra relação devido as restrições referenciais.

## DELETE

```
1  -- 1
2  DELETE FROM EMPLOYEE
3  WHERE Lname= 'Brown';
4  -- 2
5  DELETE FROM EMPLOYEE
6  WHERE Ssn= '123456789';
7  -- 3
8  DELETE FROM EMPLOYEE
9  WHERE Dno=5;
```

- Exclusão da relação: DROP
- [DOC: DELETE](#)

# UPDATE

- Modificar valores nas tuplas.
- A atualização de uma tupla pode disparar uma ação em outra relação devido as restrições referenciais.
- Relações

## PROJECT

Pname	<u>Pnumber</u>	Plocation	Dnum
-------	----------------	-----------	------

## EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

## UPDATE - Única tupla

```
1 | UPDATE PROJECT
2 | SET   Plocation = 'Bellaire', Dnum = 5
3 | WHERE Pnumber=10;
```

- [DOC: UPDATE](#)

## UPDATE - Múltiplas tuplas

```
1 | UPDATE EMPLOYEE
2 | SET   Salary = Salary * 1.1
3 | WHERE Dno = 5;
```

# Junção - JOIN - Produto Cartesiano

- Uma consulta que envolve duas tabelas sem condições (sem WHERE) e sem associação entre atributos das tabelas.

## Produto Cartesiano

```
1 | SELECT ...  
2 | FROM   <tabela1>, <tabela2>
```

- [DOC: JOIN](#)

# Junção - JOIN - Produto Cartesiano

## Produto Cartesiano

```
1 | SELECT Cliente.CliId, Cliente.Nome, Corrida.CliId, Corrida.Placa, Corrida.DataPedido
2 | FROM Cliente, Corrida
```

### • Cliente

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

### • Corrida

CliId	Placa	DataPedido
1532	JDM8776	2003-02-18
1755	DAE6534	2003-02-15

### • Produto Cartesiano

CliId	Nome	CliId	Placa	DataPedido
1532	Asdrúbal	1532	JDM8776	2003-02-18
1532	Asdrúbal	1755	DAE6534	2003-02-15
1755	Doriana	1532	JDM8776	2003-02-18
1755	Doriana	1755	DAE6534	2003-02-15
1780	Quincas	1532	JDM8776	2003-02-18
1780	Quincas	1755	DAE6534	2003-02-15

## Junção - JOIN - Definição

- Uma tabela resultante de uma operação de junção (JOIN).
- Junção implícita é realizada através das condições de junção.
- Junção explícita é o tipo clássico
  - Também conhecido como INNER JOIN
- Existem outros tipos
  - NATURAL JOIN
  - OUTER JOIN

# Junção - JOIN - INNER JOIN

## Junção implícita

```
1 SELECT Cliente.CliId, Cliente.Nome, Corrida.CliId, Corrida.Placa,  
2 Corrida.DataPedido  
3 FROM Cliente, Corrida  
4 WHERE Cliente.CliId = Corrida.CliId
```

- Cliente

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

- Corrida

CliId	Placa	DataPedido
1532	JDM8776	2003-02-18
1755	DAE6534	2003-02-15

- JOIN

CliId	Nome	CliId	Placa	DataPedido
1532	Asdrúbal	1532	JDM8776	2003-02-18
1755	Doriana	1755	DAE6534	2003-02-15

# Junção - JOIN - INNER JOIN

- Relações  
EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

DEPARTMENT

Dname	<u>Dnumber</u>	Mgr_ssn	Mgr_start_date
-------	----------------	---------	----------------

- Consulta: Recupere o nome e endereço de todos os funcionários que trabalham para o departamento 'Research'

## Junção explícita

```
1 | SELECT  Fname, Lname, Address
2 | FROM    (EMPLOYEE JOIN DEPARTMENT ON Dno=Dnumber)
3 | WHERE   Dname='Research';
```

## Junção - JOIN - INNER JOIN: Exercício

- Com base no esquema
  - MEDICAMENTO(nomeVenda, compostoAtivo)
  - VIRUS(nomeCientifico, nomePopular, incubacao, **nomeVendaMed**)
    - Chave estrangeira: nomeVendaMed para medicamento
- Recupere as seguintes informações
  - Nome popular do vírus tratado pelo medicamento com o nome de venda 'W'.
  - Nome popular do vírus tratado pelo medicamento com o composto ativo 'X'.



## Junção - JOIN - INNER JOIN: Exercício

- Com base no esquema abaixo:
  - PESSOA (nome, nome\_da\_mae, ano\_nascimento, nome\_cidade\_natal)
    - nome\_cidade\_natal : Chave Estrangeira de CIDADE.
  - CIDADE (nome\_cidade, sigla\_estado)
- Recupere as seguinte informações
  - Nomes de pessoas que nasceram no mesmo estado que você

## Junção - JOIN - INNER JOIN: Exercício

- Com base no esquema abaixo:
  - CLIENTE (Clild, Nome, CPF)
  - TAXI (Placa, Marca, Modelo, AnoFab)
  - CORRIDA (Clild, Placa, DataPedido)
    - Clild: *FK* de CLIENTE
    - Placa: *FK* de TAXI
- Recupere as seguinte informações
  - Qual o modelo de taxi para cada corrida?
  - Quais os modelos de taxi tomados por cada cliente?

## Junção - JOIN - NATURAL JOIN

- No NATURAL JOIN as condições não são especificadas.
- É criada a condição *EQUIJOIN* implícita
  - Condição que junta cada par de atributos com o mesmo nome nas relações  $R$  e  $S$ .
- Se os nomes não forem iguais, basta renomeá-los.
- Cada atributo é adicionado apenas uma vez na relação resultante.

# Junção - JOIN - NATURAL JOIN

## JOIN Padrão

```
1 | SELECT *
2 | FROM cliente JOIN corrida on cliente.CliId = corrida.CliId;
```

## NATURAL JOIN

```
1 | SELECT *
2 | FROM cliente NATURAL JOIN corrida
```

### • Cliente

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

### • Corrida

CliId	Placa	DataPedido
1532	JDM8776	2003-02-18
1755	DAE6534	2003-02-15

### • JOIN Padrão

CliId	Nome	CPF	CliId	Placa	DataPedido
1532	Asdrúbal	448.754.253-65	1532	JDM8776	2003-02-18
1755	Doriana	567.387.387-44	1755	DAE6534	2003-02-15

### • NATURAL JOIN

CliId	Nome	CPF	Placa	DataPedido
1532	Asdrúbal	448.754.253-65	JDM8776	2003-02-18
1755	Doriana	567.387.387-44	DAE6534	2003-02-15

# Junção - JOIN - OUTER JOIN

## - Junção externa

- Mantém todas as tuplas de uma das relações, presentes na junção, independentemente de possuírem tuplas correspondentes na realação. beginitemize

- Relações  
EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

- Para todos os funcionário, recupere o último nome do funcionário e o último nome de seu supervisor imediato.

## Junção externa - OUTER JOIN

```
1 | SELECT  E.Lname AS Employee_name , S.Lname AS Supervisor_name
2 | FROM    EMPLOYEE AS E LEFT OUTER JOIN EMPLOYEE AS S ON E.Super_ssn=S.Ssn;
```

# Junção - JOIN

- Opções de junção
  - Junção Interna: INNER JOIN
    - Apenas pares de tuplas que combinam com a condição de junção.
  - Junção Externa: OUTER JOIN
    - LEFT OUTER JOIN: Todas as tuplas da relação à esquerda devem aparecer
    - RIGHT OUTER JOIN: Todas as tuplas da relação à esquerda devem aparecer
    - FULL OUTER JOIN: Todas as tuplas aparecem
  - NATURAL JOIN O
    - Pode existir junções externas naturais: Ex.: NATURAL LEFT OUTER JOIN
  - Produto cartesiano
    - CROSS JOIN

# Funções de agregação

- DOC: Funções Agregadas

- COUNT

- Retorna o número de tuplas ou valores, conforme especificado na consulta.
- Relações

EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

DEPARTMENT

Dname	<u>Dnumber</u>	Mgr_ssn	Mgr_start_date
-------	----------------	---------	----------------

- Recuperar o número total de funcionários da empresa
- Recuperar o número total de funcionários no departamento 'Research'

## COUNT

```
1 | SELECT COUNT (*)
2 | FROM EMPLOYEE;
```

## COUNT

```
1 | SELECT COUNT (*)
2 | FROM EMPLOYEE, DEPARTMENT
3 | WHERE Dno = Dnumber AND Dname = 'Research';
```

# Funções de agregação

- SUM, MAX, MIN, e AVG

- Relações

EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

DEPARTMENT

Dname	<u>Dnumber</u>	Mgr_ssn	Mgr_start_date
-------	----------------	---------	----------------

- Recuperar a soma, o máximo, o mínimo e a média dos salários dos funcionários.

## Agregação em uma relação

```
1 | SELECT SUM(Salary), MAX(Salary), MIN(Salary), AVG(Salary)
2 | FROM EMPLOYEE;
```

- ... do departamento 'Research'

## Agregação com junção

```
1 | SELECT SUM(Salary), MAX(Salary), MIN(Salary), AVG(Salary)
2 | FROM (EMPLOYEE JOIN DEPARTMENT ON Dno = Dnumber)
3 | WHERE Dname = 'Research';
```



- As funções de agrupamento servem para particionar a relação em subgrupos de tuplas.
- Os grupos são formados pelas tuplas com o mesmo valor no(s) **atributos de agrupamento**.
- [DOC: GROUP BY](#)

# Agrupamento - GROUP BY

- Essa cláusula especifica os atributos de agrupamento.
  - que também devem estar no SELECT
- Relação

## EMPLOYEE

Fname	Minit	Lname	<u>Ssn</u>	Bdate	Address	Sex	Salary	Super_ssn	Dno
-------	-------	-------	------------	-------	---------	-----	--------	-----------	-----

- Para cada departamento, recupere o número do departamento, o número de funcionários e o salário médio.

## Agrupamento

```
1 SELECT Dno, COUNT (*), AVG (Salary)
2 FROM EMPLOYEE
3 GROUP BY Dno;
```

Dno	Count (*)	Avg (Salary)
5	4	33250
4	3	31000
1	1	55000

Figura 8: Fonte: [?]

# Agrupamento - GROUP BY

- Recuperar os modelos dos taxis e a sua quantidade.

Placa	Marca	Modelo	AnoFab
DAE6534	Ford	Fiesta	1999
DKL4598	Wolkswagen	Gol	2001
DKL7878	Ford	Fiesta	2001
JDM8776	Wolkswagen	Santana	2002
JJM3692	Chevrolet	Corsa	1999

## Agrupamento

```
1 SELECT Modelo, COUNT(*) AS Qtd
2 FROM Taxi
3 GROUP BY Modelo
```

Modelo	Qtd
Corsa	1
Fiesta	2
Gol	1
Santana	1

# Agrupamento - HAVING

- Estabelece algumas condições para o agrupamento
  - Limita após o agrupamento
  - WHERE - Antes do agrupamento
- Relação

PROJECT

Pname	<u>Pnumber</u>	Plocation	Dnum
-------	----------------	-----------	------

WORKS\_ON

<u>Essn</u>	<u>Pno</u>	Hours
-------------	------------	-------

- Para cada projeto em que mais de dois funcionários trabalham, recupere o nome e o número de funcionários que trabalham no projeto.

## Agrupamento

```
1 SELECT Pname, COUNT (*)
2 FROM PROJECT, WORKS_ON
3 WHERE Pnumber=Pno
4 GROUP BY Pname
5 HAVING COUNT (*) > 2;
```

### DOC: HAVING

Pname	Count (*)
ProductY	3
Computerization	3
Reorganization	3
Newbenefits	3

Figura 9: Fonte: [?]

# Outros Tópicos

- Views
- Triggers
- Consultas aninhadas
- UNIQUE e EXISTS

- Com base no esquema
  - MEDICAMENTO(nomeVenda, compostoAtivo)
  - VIRUS(nomeCientifico, nomePopular, incubacao, **nomeVendaMed**)
    - Chave estrangeira: nomeVendaMed para medicamento
- Recupere as seguintes informações
  - Quantos vírus são tratados por cada medicamento?
  - Quantos vírus são tratados por cada composto ativo?
  - Quais os compostos ativos que tratam um vírus com período de incubação maior que 5 dias?
  - Quais os compostos ativos que tratam mais que 5 vírus?

# Referências