

#### Banco de Dados

Diego Silveira Costa Nascimento

Instituto Federal de Educação, Ciência e Tecnologia do Rio Grande do Norte diego.nascimento@ifrn.edu.br

6 de março de 2019

#### Ementa

- Introdução
- 2 Abordagem Entidade-relacionamento
- 3 Abordagem Relacional
- 4 Normalização
- 5 Structured Query Language (SQL)
- 6 Consulta SQL



#### Ementa

- Introdução
- 2 Abordagem Entidade-relacionamento
- Abordagem Relacional
- 4 Normalização
- 5 Structured Query Language (SQL)
- 6 Consulta SQL



#### Banco de Dados

#### Definição

São conjuntos de registros dispostos em estrutura regular que possibilita a organização dos dados e produção de informação.



# Sistema Gerenciador de Banco de Dados (SGBD)

#### Definição

É uma coleção de programas de propósito geral que facilita os processos de definição, construção, manipulação e compartilhamento de bancos entre vários usuários e aplicações.

# Exemplos

- Oracle
- Microsoft SQL Server
- Postgre SQL
- MySQL
- MariaDB
- MongoDB
- IBM DB2

#### Ementa

- Introdução
- 2 Abordagem Entidade-relacionamento
- 3 Abordagem Relacional
- 4 Normalização
- 5 Structured Query Language (SQL)
- 6 Consulta SQL



#### Modelo de Banco de Dados

#### Definição

É uma descrição dos tipos de informações que estão armazenadas em um banco de dados.

- Para construir um modelo de dados usa-se uma linguagem de modelagem de dados;
- A linguagem de modelagem pode ser textual ou gráfica;
- Existem linguagens de modelagem para descrever modelos de dados em diferentes níveis de abstração e objetivos; e
- Cada representação de um modelo de dados recebe a denominação de esquema de banco de dados.

#### Entidade

#### Definição

Conjunto de objetos da realidade modelada sobre os quais deseja-se manter informações no banco de dados.

# Pessoa Departamento



#### Atributo

#### Definição

Dado que é associado a cada ocorrêcia de uma entidade.

#### Ilustração





#### Identificador da Entidade

#### Definição

Um identificador é um conjunto de um ou mais atributos (e possivelmente relacionamentos, como visto abaixo) cujos valores servem para distinguir uma ocorrência da entidade das demais ocorrências da mesma entidade.

- Simples; ou
- Composta.

# Ilustração CPF Nome DDD Telefone Operadora Pessoa Contato

#### Relacionamento

#### Definição

Conjunto de associações entre ocorrência de entidades.





#### Cardinalidade de Relacionamento

#### Definição

É o número (mínimo, máximo) de ocorrências de entidade associadas a uma ocorrência da entidade em questão através do relacionamento.

Classificação de relacionamentos binários:

- 1:1 (um-para-um);
- 1:N (um-para-muitos); e
- N:N (muitos-para-muitos)



#### Outros modelos

- Entidade associativa; e
- Generalização.



#### Ementa

- Introdução
- 2 Abordagem Entidade-relacionamento
- 3 Abordagem Relacional
- 4 Normalização
- 5 Structured Query Language (SQL)
- 6 Consulta SQL



#### Tabela

- É um conjunto não ordenado de linhas (tuplas);
- Cada linha é composta por uma série de campos (valor do atributo);
- Cada campo é identificado por nome de campo (nome de atributo); e
- O conjunto de campos das linhas de uma tabela que possuem o mesmo nome formam uma coluna.



#### Chave

#### Definição

E a forma na qual se estabelece relações entre linhas de tabelas de um banco de dados relacional.

#### Tipos de chave:

- Primária; e
- Estrangeira.



#### Chave Primária

#### Definição

É uma coluna ou uma combinação de colunas cujos valores distinguem uma linha das demais dentro de uma tabela.

#### Departamento

CODIGO	DESCRICAO
D1	Compras
D2	Engenharia
D3	Vendas



# Chave Estrangeira

#### Definição

É uma coluna cujos valores aparecem necessariamente na chave primária de uma tabela.

#### Empregado

CODIGO	NOME	COD_DEPART
E1	Souza	D1
E2	Santos	D2
E3	Silva	D2
E4	Soares	D3



#### Ementa

- Introdução
- 2 Abordagem Entidade-relacionamento
- 3 Abordagem Relacional
- 4 Normalização
- 5 Structured Query Language (SQL)
- Consulta SQL



# Normalização

#### Definição

É uma regra que deve ser obedecida por uma tabela para que esta seja considerada "bem projetada".

#### Tipos de normalização:

- Primeira forma normal (1FN);
- Segunda forma normal (2FN);
- Terceira forma normal (3FN); e
- Quarta forma normal (4FN).



# Tabela Não Normalizada

#### Projeto Empregado

COD_PROJ	TIPO DESC	COD_EMP	NOME	CAT	SAL	INI	DURAC
LSC001	Desenvolvimento Sistema de Estoque	2146	João	A1	4	01/11/91	24
LSC001	Desenvolvimento Sistema de Estoque	3145	Sílvio	A2	4	02/10/91	24
LSC001	Desenvolvimento Sistema de Estoque	6126	José	B1	9	03/10/92	18
LSC001	Desenvolvimento Sistema de Estoque	1214	Carlos	A2	4	04/10/92	18
LSC001	Desenvolvimento Sistema de Estoque	8191	Mário	A1	4	01/11/92	12
PAG02	Manutenção Sistema de RH	8191	Mário	A1	4	01/05/93	12
PAG02	Manutenção Sistema de RH	4112	João	A2	4	04/01/91	24
PAG02	Manutenção Sistema de RH	6126	José	B1	9	01/11/92	12



# Primeira Forma Normal (1FN)

#### Definição

Diz-se que uma tabela está na primeira forma normal, quando ela não contém tabelas aninhadas.



#### Tabela na 1FN

# Projeto

COD	TIPO	DESC
LSC001	Desenvolvimento	Sistema de Estoque
PAG02	Manutenção	Sistema de RH

# Empregado

COD_PROJ	COD_EMP	NOME	CAT	SAL	INI	DURAC
LSC001	2146	João	A1	4	01/11/91	24
LSC001	3145	Sílvio	A2	4	02/10/91	24
LSC001	6126	José	B1	9	03/10/92	18
LSC001	1214	Carlos	A2	4	04/10/92	18
LSC001	8191	Mário	A1	4	01/11/92	12
PAG02	8191	Mário	A1	4	01/05/93	12
PAG02	4112	João	A2	4	04/01/91	24
PAG02	6126	José	B1	9	01/11/92	12

# Dependência Funcional

#### Definição

Diz-se que uma coluna C2 depende funcionalmente de uma coluna C1 (ou que a coluna C1 determina a coluna C2) quando, em todas linhas da tabela, para cada valor de C1 que aparece na tabela, aparece o mesmo valor de C2.

#### Exemplo

CODIGO	SALARIO
E1	10
E3	10
E1	10
E2	5
E3	10
E2	5
E1	10
E2	5

# Segunda Forma Normal (2FN)

#### Definição

Uma tabela encontra-se na segunda forma normal, quando, além de estar na 1FN, não contém dependências parciais.



#### Tabela na 2FN

# Projeto\_Empregado

COD_PROJ	COD_EMP	INI	DURAC
LSC001	2146	01/11/91	24
LSC001	3145	02/10/91	24
LSC001	6126	03/10/92	18
LSC001	1214	04/10/92	18
LSC001	8191	01/11/92	12
PAG02	8191	01/05/93	12
PAG02	4112	04/01/91	24
PAG02	6126	01/11/92	12



#### Tabela na 2FN

# Empregado

COD_EMP	NOME	CAT	SAL
2146	João	A1	4
3145	Sílvio	A2	4
6126	José	B1	9
1214	Carlos	A2	4
8191	Mário	A1	4
8191	Mário	A1	4
4112	João	A2	4
6126	José	B1	9



# Terceira Forma Normal (3FN)

#### Definição

Uma tabela encontra-se na terceira forma normal, quando, além de estar na 2FN, não contém dependências transitivas.



#### Tabela na 3FN

# Empregado

COD_EMP	NOME	CAT
2146	João	A1
3145	Sílvio	A2
6126	José	B1
1214	Carlos	A2
8191	Mário	A1
8191	Mário	A1
4112	João	A2
6126	José	B1



#### Tabela na 3FN

# Categoria

CAT	SAL
A1	4
A2	4
B1	9



# Quarta Forma Normal (4FN)

#### Definição

Uma tabela encontra-se na quarta forma normal, quando, além de estar na 3FN, não contém dependências multi-valoradas.



#### Incluindo Nova Entidade

# Equipamento

COD	DESC
EQ1	Projetor
EQ2	Notebook
EQ3	Roteador



#### Incluindo Nova Entidade

# Projeto\_Empregado\_Equipamento

COD_PROJ	COD_EMP	COD_EQUI
PAG02	8191	EQ1
PAG02	4112	EQ1
PAG02	6126	EQ1
PAG02	8191	EQ2
PAG02	4112	EQ2
PAG02	6126	EQ2
PAG02	8191	EQ3
PAG02	4112	EQ3
PAG02	6126	EQ3



#### Tabela na 4FN

# ${\sf Projeto\_Equipamento}$

COD_PROJ	COD_EQUI
PAG02	E1
PAG02	E2
PAG02	E3



#### Ementa

- Introdução
- 2 Abordagem Entidade-relacionamento
- 3 Abordagem Relacional
- 4 Normalização
- 5 Structured Query Language (SQL)
- Consulta SQL



# Linguagem SQL

- É uma linguagem de pesquisa declarativa padrão para banco de dados relacional;
- Implementada no projeto de pesquisa do System R da IBM em meados dos anos 70;
- Padronizada em 1986 e melhorada em 1989;
- SQL-2 ou SQL-92: Padrão hoje em vigor; e
- SQL-3: Em fase de desenvolvimento. Vai estender o padrão atual com conceitos de orientação a objeto e outros novos conceitos de BDs.



# Comandos SQL

- Definição de dados; e
- Manipulação dos dados.



# Comandos de Definição de Dados

- Criação e exclusão de banco de dados;
- Criação, alteração e exclusão de tabela;
  - Especificação de restrições;
- Criação de visão;
- Criação de procedimento armazenado;
- Criação de função; e
- Criação de gatilho.



#### Criando Banco de Dados

#### Estrutura

CREATE DATABASE < nome do banco > ;

# Exemplo

CREATE DATABASE academico;

### Cuidado

DROP DATABASE <nome do banco>;



#### Criando Tabela

#### Estrutura

```
CREATE TABLE <nome da tabela>(
    <nome do atributo 1> <tipo de dado>,
    <nome do atributo 2> <tipo de dado>)
```

# Exemplo

```
CREATE TABLE tb_aluno(
   matricula INT,
   nome VARCHAR(50),
   sexo CHAR
```

```
DROP TABLE <nome da tabela>;
```

### Criando Tabela

```
CREATE TABLE tb_disciplina(
    identificador INT,
    descricao VARCHAR(50),
    credito INT
)

CREATE TABLE tb_disciplina_cursada(
    matricula_aluno INT,
    identificador_disciplina INT,
    semestre INT,
    ano INT,
    nota FLOAT
)
```



### Alterando Tabela

#### Estrutura

```
ALTER TABLE <nome da tabela>
ADD <nome do atributo> <tipo de dado>
```

```
ALTER TABLE tb_aluno ADD cpf VARCHAR(11)
```



# Comandos de Manipulação de Dados

- Inserir;
- Selecionar;
- Atualizar; e
- Excluir.



#### Inserindo Valores

#### Estrutura

```
INSERT INTO <nome da tabela>
(<nome do atributo 1>,<nome do atributo 2>)
VALUES
('valor 1','valor 2')
```

```
INSERT INTO tb_aluno
(matricula,nome,sexo,cpf)
VALUES
('1','João da Silva','M','12345678')
```



# Selecionando Registros

#### Estrutura

```
SELECT <nome do atributo 1>, <nome do atributo 2> FROM <nome da tabela>
```

## Exemplo

```
SELECT matricula, nome FROM tb_aluno
```

Caso necessite selecionar todos os atributos de uma única vez, deve-se apenas utilizar o síbolo de asterisco (\*) em substituição do(s) nome(s) da(s) coluna(s).



### Atualizando Valores

#### Estrutura

```
UPDATE <nome da tabela>
SET <nome do atributo> = '<valor>'
WHERE <condição>
```

```
UPDATE tb_aluno
SET nome = 'João da Silva Filho'
WHERE matricula = '1'
```



## Excluindo Valores

#### Estrutura

```
DELETE FROM <nome da tabela>
WHERE <condição>
```

```
DELETE FROM tb_aluno WHERE matricula = '1'
```



# Especificando Restrições de Integridade

- Declarativas:
  - Domínio;
  - Vazio;
  - Padrão;
  - Checagem;
  - Unicidade;
  - Chave primária; e
  - Referencial.
- Procedimental:
  - Procedimento armazenado
  - Função; e
  - Gatilho.



# Restrição de Vazio

```
ALTER TABLE tb_aluno
MODIFY COLUMN nome VARCHAR(30) NOT NULL;
```



# Restrição de Padrão

# Exemplo

```
ALTER TABLE tb_aluno
ALTER sexo SET DEFAULT 'M';
```

```
ALTER TABLE <nome da tabela>
ALTER <nome da coluna> DROP DEFAULT;
```



# Restrição de Checagem

# Exemplo

```
ALTER TABLE tb_disciplina_cursada
ADD CONSTRAINT ck_nota
CHECK (nota>=0 AND nota<=10);
```

```
ALTER TABLE <nome da tabela>
DROP CHECK <nome da restrição>;
```



# Restrição de Unicidade

# Exemplo

```
ALTER TABLE tb_aluno
ADD CONSTRAINT uc_cpf
UNIQUE (cpf);
```

```
ALTER TABLE <nome da tabela>
DROP INDEX <nome da restrição>;
```



# Restrição de Chave

# Exemplos

```
ALTER TABLE tb_aluno
ADD CONSTRAINT pk_aluno
PRIMARY KEY (matricula);

ALTER TABLE tb_disciplina
ADD CONSTRAINT pk_disciplina
PRIMARY KEY (identificador);

ALTER TABLE tb_disciplina_cursada
ADD CONSTRAINT pk_tb_disciplina_cursada
PRIMARY KEY (matricula_aluno,identificador_disciplina,semestre,ano)
```

```
ALTER TABLE <nome da tabela>
DROP PRIMARY KEY;
```



# Restrição de Referencial

ALTER TABLE tb\_disciplina\_cursada

# Exemplos

```
ADD CONSTRAINT fk_aluno
FOREIGN KEY (matricula_aluno)
REFERENCES tb_aluno(matricula);

ALTER TABLE tb_disciplina_cursada
ADD CONSTRAINT fk_disciplina
FOREIGN KEY (identificador_disciplina)
REFERENCES tb_disciplina(identificador);
```

```
ALTER TABLE <nome da tabela > DROP FOREIGN KEY <nome da restrição >;
```



#### Visão

#### Estrutura

```
CREATE VIEW <nome > AS
<consulta sql >;
```

# Exemplo

```
CREATE VIEW vw_aluno AS
SELECT nome, cpf
FROM vw_aluno;
```

## Cuidado

DROP VIEW <nome da visão>;



#### Procedimento Armazenado

#### Estrutura

```
DELIMITER $

CREATE PROCEDURE inserir_aluno(a VARCHAR(30), b CHAR(1), c VARCHAR(11))

BEGIN

INSERT INTO tb_aluno (nome, sexo,cpf) VALUES (a,b,c);

END
$
```



# Procedimento Armazenado

# Cuidado

DROP PROCEDURE <nome do procedimento>;



# **F**unção

# <u>Est</u>rutura



# Função

# Exemplo

```
DELIMITER $

CREATE FUNCTION desc_sexo(sexo char(1))

RETURNS VARCHAR(10)

BEGIN

IF SEXO = 'M' THEN

RETURN "MASCULINO";

ELSEIF SEXO = 'F' THEN

RETURN "FEMININO";

ELSE

RETURN "NAO INFORMADO";

END IF;

END
$
```

### Cuidado

DROP FUNCTION < nome da função > ;

### Gatilho

#### Estrutura

### Nova Tabela

```
CREATE TABLE tb_log_nota_disciplina(
    aluno INT,
    disciplina INT,
    semestre INT,
    ano INT,
    nota_anterior FLOAT,
    nota_atual FLOAT
)
```

#### Gatilho

#### Exemplo

```
DELIMITER $

CREATE TRIGGER tg_historico_nota

AFTER UPDATE ON tb_disciplina_cursada
FOR EACH ROW

BEGIN

INSERT INTO tb_historico (aluno, disciplina, semestre, ano, nota_anterior, nota_atual)

VALUES

(NEW.matricula_aluno, NEW.identificador_disciplina, NEW.semestre, NEW.ano, OLD.nota, NEW.nota);

END

$
```

#### Cuidado

DROP TRIGGER <nome do gatilho>;



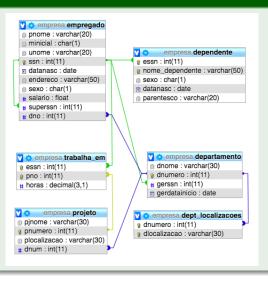
#### Ementa

- Introdução
- 2 Abordagem Entidade-relacionamento
- 3 Abordagem Relacional
- 4 Normalização
- 5 Structured Query Language (SQL)
- 6 Consulta SQL



# Exemplo de um Banco de Dados

#### Empresa



# Operação de Renomeação AS

```
SELECT e.pnome AS nome FROM empregado AS e
```



### Cláusula WHERE

#### Estrutura

```
SELECT <nome do atributo 1>, <nome do atributo 2> FROM <nome da tabela> WHERE <condição>
```

```
SELECT e.pnome,
e.sexo
FROM empregado AS e
WHERE e.ssn = '888665555'
```



#### Conectores Relacionais

```
igual: =;
maior: >;
menor: <;</li>
maior igual: >=;
menor igual: <=;</li>
diferente: <>;
entre: between; e
```

• parte: like (Permitido o uso de máscara com % entre aspas simples).



# Conectores Lógicos

- e: and;
- ou: or;
- é nulo: is null; e
- não é nulo: is not null.



### Cláusula GROUP BY

### Estrutura

```
SELECT <nome do atributo 1>,<nome do atributo 2>
FROM <nome da tabela>
WHERE <condição>
CROUP BY <nome do atributo>
```

#### Funções de grupo:

- count();
- min();
- max();
- sum(); ou
- avg().

```
SELECT e.sexo,
COUNT (*)
FROM empregado AS e
GROUP BY e.sexo
```

### Cláusula HAVING

#### Estrutura

```
SELECT <nome do atributo 1>,<nome do atributo 2>
FROM <nome da tabela>
WHERE <condição>
GROUP BY <nome do atributo>
HAVING < condição>
```

### Exemplo

```
SELECT e.dno,
AVG (e.salario)
FROM empregado AS e
GROUP BY e.dno
HAVING AVG(e.salario) < 55000
```

#### **Importante**

Predicados da cláusula WHERE são aplicados depois da formação dos grupos.

### Cláusula ORDER BY

#### Estrutura

```
SELECT <nome do atributo 1>,<nome do atributo 2>
FROM <nome da tabela>
WHERE <condição>
ORDER BY <nome do atributo><tipo de ordenação>
```

#### Tipo de ordenação:

Ascendente: asc; ou

Descendente: desc.

```
SELECT *
FROM empregado AS e
ORDER BY e.pnome DESC
```



# Junções entre Tabelas

- Junção cruzada;
- Junção interna; e
- Junção externa:
  - Esquerda; e
  - Direita;



# Junção Cruzada

#### Estrutura

```
SELECT <atributos>
FROM <primeira tabela> CROSS JOIN <segunda tabela>
```

```
SELECT e1.pnome,
e2.pnome
FROM empregado AS e1 CROSS JOIN empregado AS e2
```



# Junção Interna

#### Estrutura

```
SELECT <atributo 1>,<atributo 2>
FROM <pri>from <pri>from FROM FRO
```

```
SELECT e1.pnome,
e2.pnome
FROM empregado AS e1 INNER JOIN empregado AS e2 ON (e1.ssn = e2.superssn)
```



# Junção Externa a Esquerda

#### Estrutura

```
SELECT <atributo 1>,<atributo 2>
FROM <pri>primeira tabela> LEFT OUTER JOIN <segunda tabela> ON (<condição>)
```

```
SELECT e1.pnome,
e2.pnome
FROM empregado AS e1 LEFT OUTER JOIN empregado AS e2 ON (e1.ssn = e2.superssn)
```



# Junção Externa a Direita

#### Estrutura

```
SELECT <atributo 1>, <atributo 2>
FROM From FROM FROM FROM FROM FROM SECURITY OUTER JOIN 
SECURITY OUTER JOIN </
```



### Subconsultas

- Na cláusula SELECT;
- Na cláusula FROM; ou
- Na cláusula WHERE.



# Subconsulta na Cláusula Select

#### Estrutura

```
SELECT <atributo 1>, <atributo 2>, (<subconsulta>)
FROM <tabela>
```

```
SELECT e.pnome,
(SELECT COUNT(*) FROM dependente AS d WHERE e.ssn = d. essn) AS qt_dependente
FROM empregado AS e
```



## Subconsulta na Cláusula From

#### Estrutura

```
SELECT <atributo 1>,<atributo 2>
FROM (<subconsulta>)
```



# Expressões em Subconsulta

- in;
- not in;
- exists; e
- not exists.



### Subconsulta na Cláusula Where

## Estrutura

```
SELECT <atributo 1>, <atributo 2>
FROM <tabela>
WHERE (subconsulta)
```

```
SELECT e.ssn,
e.pnome
FROM empregado AS e
WHERE e.ssn IN (SELECT d.essn
FROM dependente AS d
GROUP BY d.essn)
```



# Subconsulta na Cláusula Where

```
SELECT e.ssn,
e.pnome
FROM empregado AS e
WHERE EXISTS (SELECT d.essn
FROM dependente AS d
WHERE d.essn = e.ssn
GROUP BY d.essn)
```

