

# DCC011: Introdução a Banco de Dados

Rodrygo Santos

[rodrygo@dcc.ufmg.br](mailto:rodrygo@dcc.ufmg.br)

Departamento de Ciência da Computação  
Universidade Federal de Minas Gerais

# Programa

- Introdução
  - Conceitos básicos, características da abordagem de banco de dados, modelos de dados, esquemas e instâncias, arquitetura de um sistema de banco de dados, componentes de um sistema de gerência de banco de dados.
- Modelos de dados e linguagens
  - Modelo entidade-relacionamento (ER), modelo relacional, álgebra relacional, **SQL**.
- Projeto de bancos de dados
  - Fases do projeto de bancos de dados, projeto lógico de bancos de dados relacionais, normalização.
- Novas Tecnologias e Aplicações de Banco de Dados

# SQL

1. Definição de Dados
2. Definição de Restrições de Integridade
3. Atualizações
4. Visões

# 1. Definição de Dados em SQL

- Comando CREATE SCHEMA

**CREATE SCHEMA** schemaName  
**AUTHORIZATION** userName;

- Esquema tem nome e um usuário administrador

**CREATE SCHEMA** EMPRESA  
**AUTHORIZATION** JohnSmith;

- DBA: cria esquemas, tabelas, e demais partes do banco de dados

# 1. Definição de Dados em SQL

- Comando CREATE TABLE

**CREATE TABLE** <nome da tabela>  
(<definições de colunas>  
    <definição da chave primária>  
    <definições de chaves alternativas>  
    <definições de chaves estrangeiras>);

- Case sensitive em geral (depende de implementação)

# Tipos de Dados

- Numérico (principais)
  - INTEGER/INT, FLOAT, REAL
- String de caractere
  - CHAR(n), VARCHAR(n), CLOB
- String de bits: BIT(n), BIT VARYING(n)
- Booleano: BOOLEAN, TRUE/FALSE/UNKNOWN
- Data: DATE, YEAR, MONTH, DAY
- Tempo: TIME, HOUR, MINUTE, SECOND, TIMESTAMP

# TRUE/FALSE/UNKNOWN

<b>AND</b>	<b>TRUE</b>	<b>FALSE</b>	<b>UNKNOWN</b>
<b>TRUE</b>	TRUE	--	--
<b>FALSE</b>	FALSE	FALSE	--
<b>UNKNOWN</b>	UNKNOWN	FALSE	UNKNOWN

<b>OR</b>	<b>TRUE</b>	<b>FALSE</b>	<b>UNKNOWN</b>
<b>TRUE</b>	TRUE	--	--
<b>FALSE</b>	TRUE	FALSE	--
<b>UNKNOWN</b>	TRUE	UNKNOWN	UNKNOWN

# Restrições de atributos e domínios

- NOT NULL
  - Implícita para chave primária
- DEFAULT <valor>
- CHECK <condição>
  - Dnumber INT **NOT NULL**  
**CHECK** (Dnumber > 0 **AND** Dnumber < 21);
  - **CREATE DOMAIN** D\_NUM **AS** INTEGER  
**CHECK** (D\_NUM > 0 **AND** D\_NUM < 21);



# CREATE TABLE EMPLOYEE

(FNAME VARCHAR(15) NOT NULL,

MINIT CHAR,

LNAME VARCHAR(15) NOT NULL,

SSN CHAR(9) NOT NULL,

...

SUPERSSN CHAR(9),

DNO INT NOT NULL,

**PRIMARY KEY** (SSN),

**FOREIGN KEY** (SUPERSSN)

**REFERENCES** EMPLOYEE (SSN)

**ON DELETE SET NULL,**

**FOREIGN KEY** (DNO)

**REFERENCES** DEPARTMENT (DNUMBER));

**CREATE TABLE EMPLOYEE**

( FNAME VARCHAR(15) NOT NULL ,  
MINIT CHAR ,  
LNAME VARCHAR(15) NOT NULL ,  
SSN CHAR(9) NOT NULL ,  
BDATE DATE ,  
ADDRESS VARCHAR(30) ,  
SEX CHAR ,  
SALARY DECIMAL(10,2) ,  
SUPERSSN CHAR(9) ,  
DNO INT NOT NULL ,

**PRIMARY KEY (SSN) ;**

**FOREIGN KEY (SUPERSSN) REFERENCES EMPLOYEE(SSN) ,  
FOREIGN KEY (DNO) REFERENCES DEPARTMENT(DNUMBER) ;**

**CREATE TABLE DEPARTMENT**

( DNAME VARCHAR(15) NOT NULL ,  
DNUMBER INT NOT NULL ,  
MGRSSN CHAR(9) NOT NULL ,  
MGRSTARTDATE DATE ,

**PRIMARY KEY (DNUMBER) ,**

**UNIQUE (DNAME) ;**

**FOREIGN KEY (MGRSSN) REFERENCES EMPLOYEE(SSN) ;**

**CREATE TABLE PROJECT**

( PNAME VARCHAR(15) NOT NULL ,  
PNUMBER INT NOT NULL ,  
PLOCATION VARCHAR(15) ,  
DNUM INT NOT NULL ,

**PRIMARY KEY (PNUMBER) ,**

**UNIQUE (PNAME)**

**FOREIGN KEY (DNUM) REFERENCES DEPARTMENT(DNUMBER) ;**

**CREATE TABLE WORKS\_ON**

( ESSN CHAR(9) NOT NULL ,  
PNO INT NOT NULL ,  
HOURS DECIMAL(3,1) NOT NULL ,

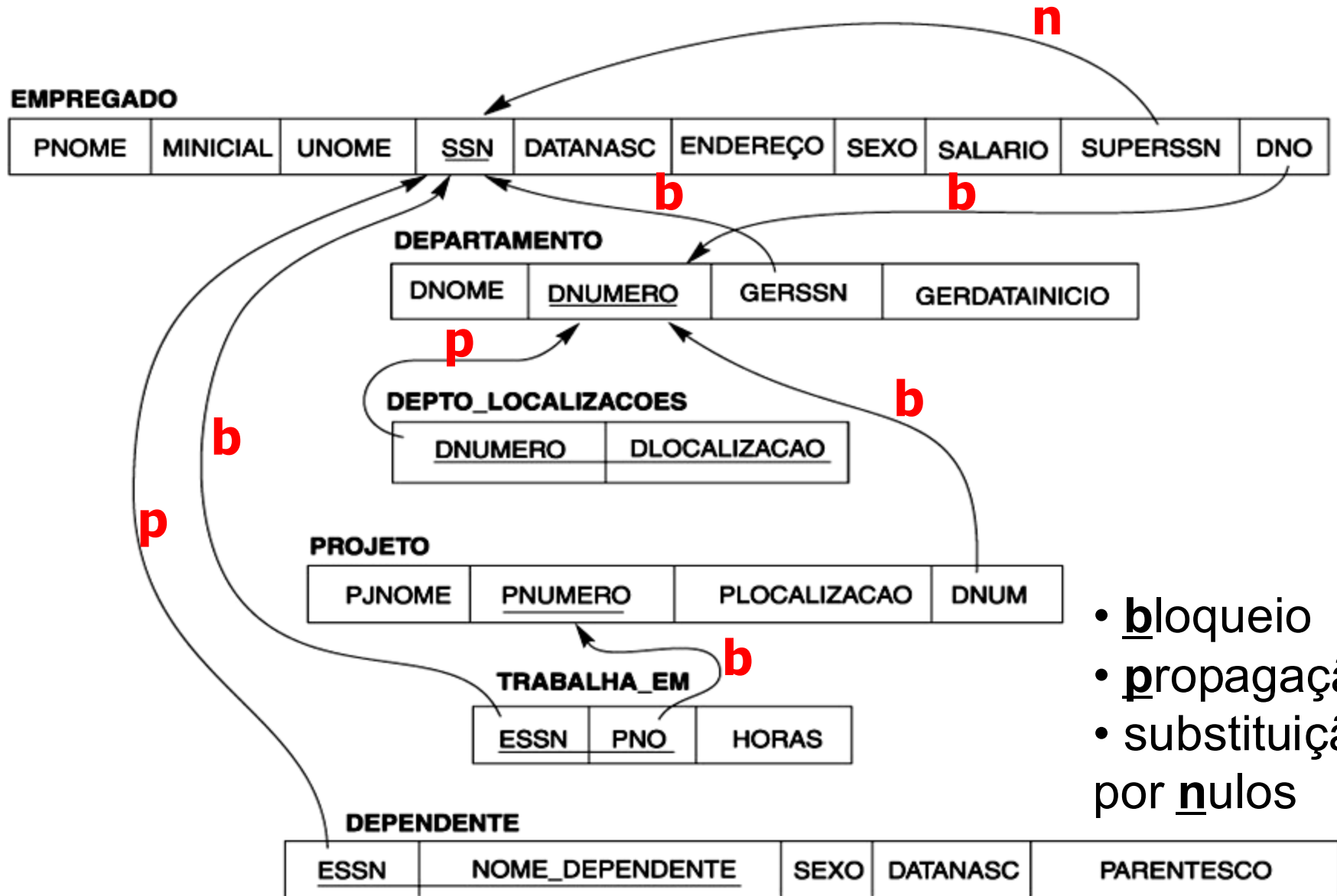
**PRIMARY KEY (ESSN, PNO) ,**

**FOREIGN KEY (ESSN) REFERENCES EMPLOYEE(SSN) ,**

**FOREIGN KEY (PNO) REFERENCES PROJECT(PNUMBER) ;**

# REVISÃO

## Restrições de integridade referencial com opções de remoção



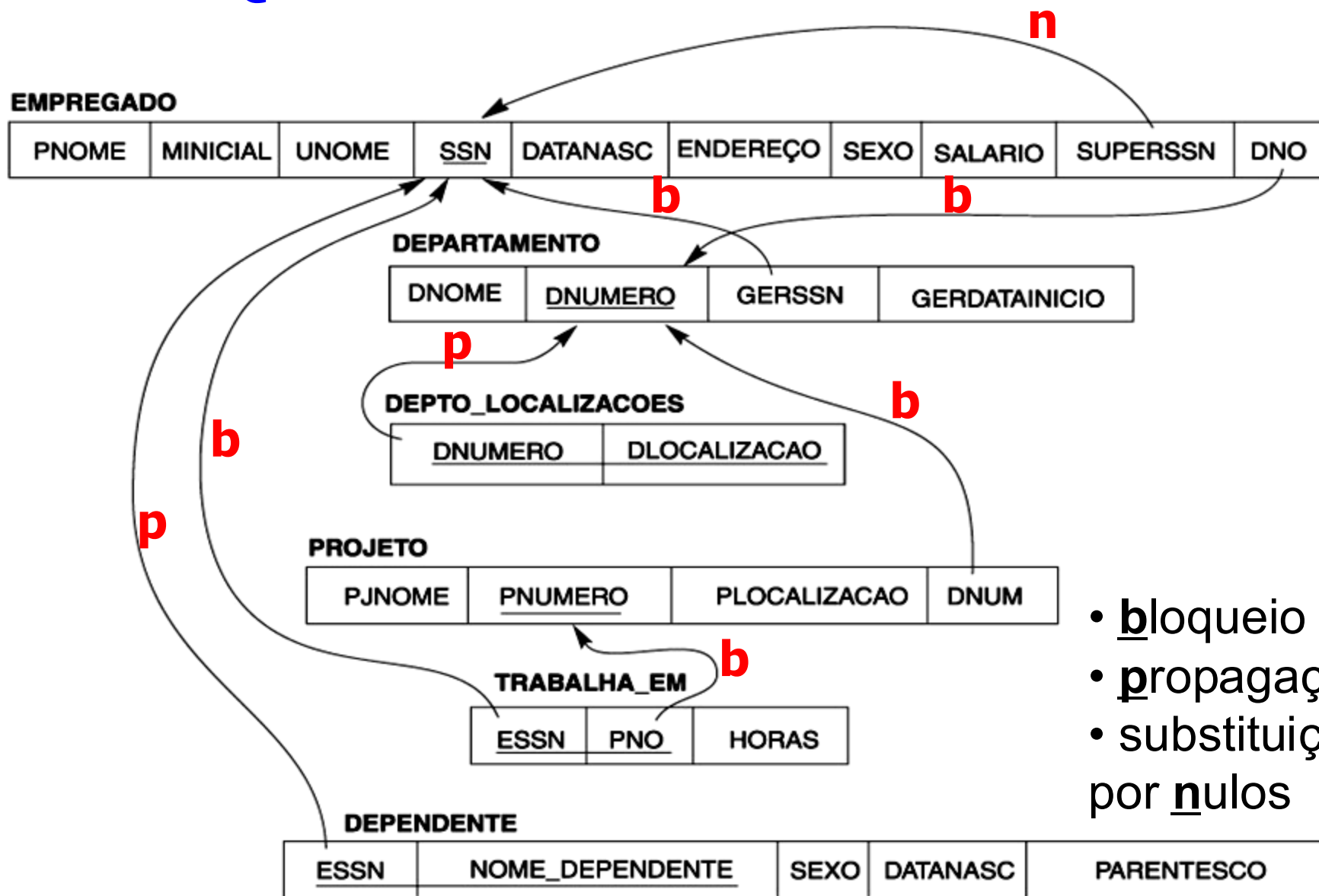
- bloqueio
- propagação
- substituição por nulos

## 2. Restrição Integridade Referencial

- Opções de remoção (cláusula ON DELETE):
  - CASCADE (propagação)
  - SET NULL (substituição por nulos)
  - SET DEFAULT (substituição por um valor default)
  - RESTRICT: (bloqueia a operação – opção default)
- As mesmas opções se aplicam à cláusula ON UPDATE

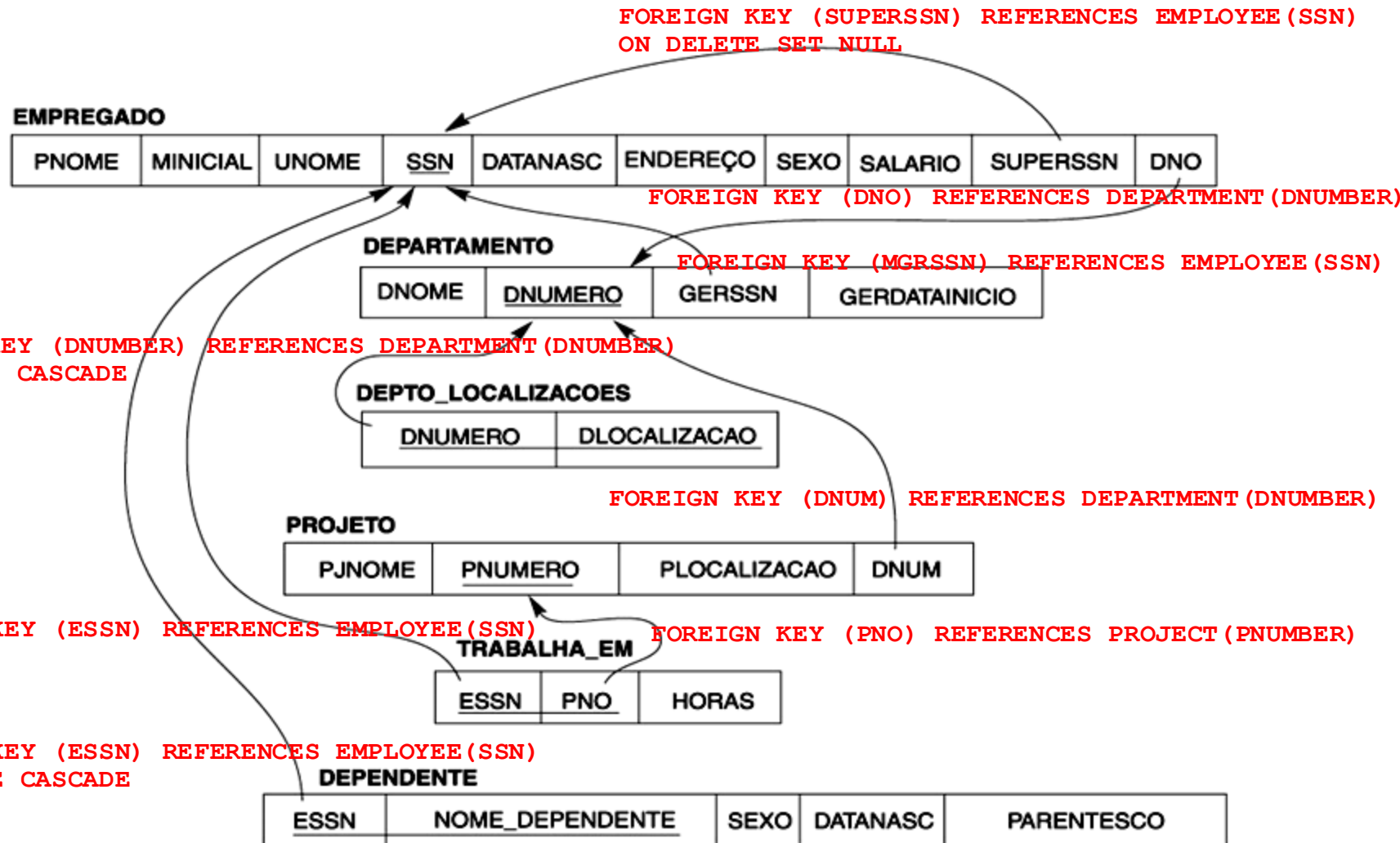
Entretanto esta cláusula NÃO deve ser utilizada para se evitar que as chaves primárias sejam modificadas

# Em SQL????



- bloqueio
- propagação
- substituição por nulos

# Restrição Integridade Referencial



**CREATE TABLE EMPREGADO**

```
( ...,  
  DNO          INT      NOT NULL      DEFAULT 1,  
  CONSTRAINT EMPCHK  
    PRIMARY KEY (SSN),  
  CONSTRAINT EMPSUPERFK  
    FOREIGN KEY (SUPERSSN) REFERENCES EMPREGADO(SSN)  
      ON DELETE SET NULL ON UPDATE CASCADE,  
  CONSTRAINT EMPDEPTFK  
    FOREIGN KEY (DNO) REFERENCES DEPARTAMENTO(DNUMERO)  
      ON DELETE SET DEFAULT ON UPDATE CASCADE );
```

**CREATE TABLE DEPARTAMENTO**

```
( ...,  
  GERSSN CHAR(9) NOT NULL DEFAULT '888665555',  
  ...,  
  CONSTRAINT DEPTPK  
    PRIMARY KEY (DNUMERO),  
  CONSTRAINT DEPTSK  
    UNIQUE (DNOME),  
  CONSTRAINT DEPTMGRFK  
    FOREIGN KEY (GERSSN) REFERENCES EMPREGADO(SSN)  
      ON DELETE SET DEFAULT ON UPDATE CASCADE );
```

**CREATE TABLE DEP\_LOCALIZACOES**

```
( ...,  
  PRIMARY KEY (DNUMERO, DLOCALIZACAO),  
  FOREIGN KEY (DNUMERO) REFERENCES DEPARTAMENTO(DNUMERO)  
    ON DELETE CASCADE ON UPDATE CASCADE );
```

Figura 8.2 Exemplo ilustrando como os valores do atributo *default* e as ações referenciais engatilhadas são especificados em SQL.

# Definição de Dados em SQL

- Comandos DROP SCHEMA e DROP TABLE
  - **DROP SCHEMA** COMPANY [**CASCADE** | **RESTRICT**];
    - **RESTRICT**: apenas se não tem elementos
  - **DROP TABLE** DEPENDENT [**CASCADE** | **RESTRICT**];
    - **RESTRICT**: se a tabela não é referenciada em qualquer restrição ou visão
- Comando ALTER TABLE
  - **ALTER TABLE** COMPANY.EMPLOYEE  
**ADD** JOB VARCHAR(12);
    - Inicialmente Null para todas as tuplas
  - **ALTER TABLE** COMPANY.EMPLOYEE  
**DROP** ADDRESS [**CASCADE** | **RESTRICT**];
    - **RESTRICT**: se nenhuma visão ou restrição referencia a coluna



## 3. SQL: Atualizações

1. Insert
2. Delete
3. Update

# 1. INSERT

- INSERT: adiciona uma única linha a uma relação
- Nome da relação e os valores para os atributos
- Atributos na MESMA ORDEM do esquema (CREATE TABLE)

**INSERT INTO** EMPLOYEE

**VALUES** ( 'Richard' , 'K' , 'Marini' , '653258653' , '1962-12-30' ,  
'98 Oak Forest, Katy, TX' ,37000,' 987654321' ,4);

# INSERT

- Outra opção: especifica o nome dos atributos
  - Adicionar alguns valores
  - Valores NOT NULL, e sem DEFAULT

## **INSERT INTO**

EMPLOYEE(FNAME, LNAME, SSN, DNO)

**VALUES** ( 'Richard' , 'Marini' , '653258653' , 4);

- Adiciona o resultado de uma consulta

## **INSERT INTO**

EMPLOYEE(FNAME, LNAME, SSN, DNO)

**SELECT \* FROM** INPUT;

## 2. DELETE

- Remove tuplas de uma relação + propagação
  - WHERE: seleciona tuplas a serem removidas

**DELETE FROM** EMPLOYEE **WHERE** LNAME= 'Brown' ;

**DELETE FROM** EMPLOYEE

**WHERE DNO IN**

**(SELECT DNUMBER**

**FROM** DEPARTMENT

**WHERE DNAME= 'Research' );**

- Remover todas as tuplas da tabela (mas mantém o esquema):

**DELETE FROM** EMPLOYEE;

# 3. UPDATE

- Modifica valores de atributos em tuplas de UMA relação
  - WHERE: seleciona tuplas a serem modificadas
  - Alterar chave primária (**prática ruim**) pode propagar valores em chaves estrangeiras em outras relações
- **UPDATE PROJECT**  
**SET** PLOCATION= 'Bellaire' , DNUM=5  
**WHERE** PNUMBER=10;
- **UPDATE EMPLOYEE**  
**SET** SALARY=SALARY\*1.1  
**WHERE** DNO **IN** (**SELECT** DNUMBER  
                  **FROM** DEPARTMENT  
                  **WHERE** DNAME= 'Research' );

# Revisão: INSERT/UPDATE/DELETE

- **INSERT INTO** EMPLOYEE  
**VALUES** ( 'Richard' , 'K' , 'Marini' , '653258653' , '1962-12-30' ,  
'98 Oak Forest, Katy, TX' ,37000,' 987654321' ,4);
- **DELETE FROM** EMPLOYEE **WHERE** LNAME= 'Brown' ;
- **UPDATE** PROJECT  
**SET** PLOCATION= 'Bellaire' , DNUM=5  
**WHERE** PNUMBER=10;

## 4. Visões em SQL

1. Definição
2. Implementação
3. Atualização
4. Características adicionais

# 1. Definição: Visões em SQL

- Uma visão é uma **tabela derivada** de tabelas base (definidas no esquema) de um banco de dados ou de visões previamente definidas
  - Simplificam a **interface com o usuário** e constituem um mecanismo eficiente de **segurança**
- Comando CREATE VIEW
  - **CREATE VIEW** <nome da visão> [( <atributos> )]  
**AS** <comando SELECT>;



# Visões em SQL

- WORKS\_ON1 (FNAME, LNAME, PNAME, HOURS)  
**CREATE VIEW** WORKS\_ON1  
**AS SELECT** FNAME, LNAME, PNAME, HOURS  
**FROM** EMPLOYEE, PROJECT, WORKS\_ON  
**WHERE** SSN=ESSN **AND** PNO=PNUMBER;
- DEPT\_INFO (DEPT\_NAME, NO\_OF\_EMPS, TOTAL\_SAL)  
**CREATE VIEW** DEPT\_INFO (DEPT\_NAME,  
NO\_OF\_EMPS, TOTAL\_SAL)  
**AS SELECT** DNAME, COUNT(\*), SUM(SALARY)  
**FROM** DEPARTMENT, EMPLOYEE  
**WHERE** DNUMBER=DNO  
**GROUP BY** DNAME;

# Visões em SQL

- Visões podem ser consultadas como qualquer outra tabela

```
SELECT LNAME, HOURS  
FROM WORKS_ON1  
WHERE PNAME= 'ProductX' ;
```

→ Não precisa fazer os JOINS

- Visões sempre refletem o estado do banco de dados → não são materializadas quando definidas
- Quando não se precisa mais da visão:  
**DROP VIEW** WORKS\_ON1;

## 2. Implementação de Visões

Processamento de uma consulta sobre uma visão → depende da estratégia adotada para sua implementação

1. Modificação da consulta (*query modification*)  
A consulta é modificada de acordo com a definição da visão e então executada sobre o banco de dados
2. Materialização da visão (*view materialization*)  
A consulta é executada diretamente sobre a visão materializada

# Implementação de Visões

- Estratégia de modificação da consulta

```
SELECT LNAME, HOURS  
FROM WORKS_ON1  
WHERE PNAME= 'ProductX' ;
```



```
SELECT LNAME, HOURS  
FROM EMPLOYEE, PROJECT, WORKS_ON  
WHERE SSN=ESSN AND  
        PNO=PNUMBER AND  
        PNAME= 'ProductX' ;
```

APLICAÇÃO: simplificação de consultas

# Implementação de Visões

- Estratégia de materialização da consulta  
SELECT LNAME, HOURS  
FROM WORKS\_ON1  
WHERE PNAME= 'ProductX' ;
- Define fisicamente uma tabela temporária quando a visão é consultada pela primeira vez
  - A tabela é mantida considerando que será consultada novamente
- APLICAÇÃO: eficiência de consultas
- PROBLEMA: Precisa desenvolver uma técnica para manter a visão atualizada
  - E.g., se a visão não é consultada por um tempo, ela é removida automaticamente e recriada quando consultada novamente

### 3. Atualização de Visões

- Visões definidas sobre uma única tabela são atualizáveis se seus atributos incluem a chave primária (ou uma das chave alternativas) da tabela base
- Visões definidas sobre múltiplas relações através de junções em geral não são atualizáveis
- Visões definidas usando-se agrupamento e funções de agregação não são atualizáveis

## 4. Características Adicionais

- SQL “físico”
  - Parâmetros de projeto, arquivos, métodos de acesso/índices ...
  - Específico para cada DBMS
- SQL para controle de transações (controle de concorrência e recuperação de dados)
- SQL para controle de usuários, privilégios
- SQL para criar triggers
- SQL para características objeto-relacionais
- SQL + XML...