Introdução ao Modelo Relacional

Banco de Dados Profa. Dra. Cristina Dutra de Aguiar Ciferri

Modelo Relacional

- → BD
 - representado como uma coleção de relações
- → Relação
 - possui um nome único
 - é uma tabela bi-dimensional

Tabela Bi-Dimensional

- → Características
 - cada coluna tem um nome distinto e representa um atributo
 - cada atributo possui um domínio
 - cada domínio possui VALOR ATÔMICO
 - o valor null deve ser utilizado quando um atributo não possui valor ou seu valor não é conhecido
 - a ordem das colunas é irrelevante
 - todos os valores de uma coluna são valores do mesmo atributo

Tabela Bi-Dimensional

→ Características

- cada linha da tabela representa o relacionamento entre um conjunto de valores
- cada linha é distinta e representa uma tupla
- a ordem das linhas é irrelevante
- uma n-tupla representa uma tupla que possui n valores
 - grau da relação: número n de atributos de sua relação esquema

Exemplo: Tabela Aluno

relação esquema: aluno (RA, nome, endereço, sexo)

RA	nome	endereço	sexo
935639	Adriana Zagalo	Rua Floriano Peixoto, 1234	F
935632	Beatriz da Silva	Rua Itambé, 124 apto 62 bloco B	F
933219	Carlos Alberto Bozato	Rua Sucupira, 3452 apto 125	M
938904	Antônio Nascimento	Av. Castro Alves, 57	M
934789	Roberto Antonione	Av. Sunab Jatab, 3467 apto 32	M

Definições Formais

- → Relação esquema R:
 - utilizada para descrever uma relação
 - denotada por R(A₁, A₂, ..., A_n)
 - formada por
 - um nome de relação R
 - uma lista de atributos A₁, A₂, ..., A_n
 - para cada atributo A_i (1 $\leq i \leq n$)
 - dom(A_i): domínio de A_i
 - domínio: conjunto de valores atômicos
 - caracteriza a intenção do BD

Definições Formais

- → Relação r da relação esquema R(A₁, A₂, ..., A_n)
 - representa a instância da relação
 - denotada por r(R)
 - formada por um conjunto de n-tuplas $r = \{t_1, t_2, ..., t_m\}$
 - cada n-tupla t é uma lista de n valores $t = \langle v_1, v_2, ..., v_n \rangle$
 - v_i (1 ≤ i ≤ n) é um elemento de dom(A_i) ou um valor nulo (i.e., null)
 - caracteriza a extensão do BD

Restrições sobre uma Relação

+ Domínio

 dentro de cada tupla, o valor de cada atributo A deve ser um valor atômico de dom(A)

→ Chave primária

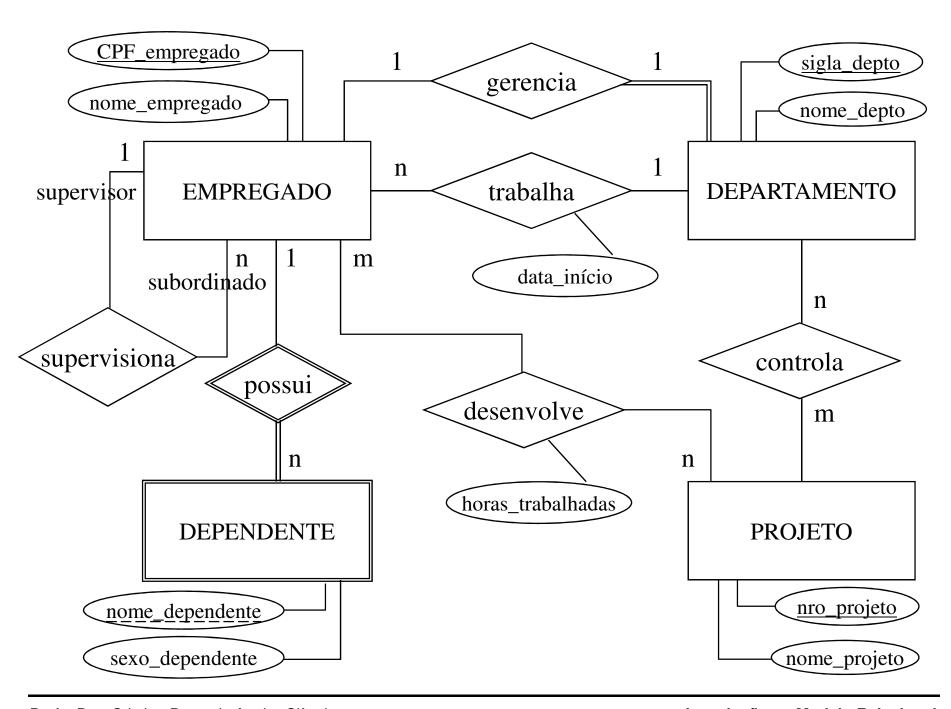
- identifica de forma única cada tupla da relação

→ Valor nulo

- permitido: null (default)
- não permitido: not null
- → Integridade de entidade
 - nenhum valor de chave primária pode ser nulo

Definições

- → Esquema de banco de dados S
 - conjunto de relações esquema $S = \{R_1, R_2, ..., R_m\}$
 - conjunto de restrições de integridade IC
- Estado do banco de dados DB
 - conjunto de estados da relação $DB = \{r_1, r_2, ..., r_m\},$ onde cada r_i é um estado de R_i
 - os estados de r_i devem satisfazer às restrições de integridade especificadas em IC



Esquema do BD Relacional

```
empregado (CPF_empregado, nome_empregado,
           cod_supervisor, sigla_depto, data_início)
dependente (CPF_empregado, nome_dependente,
            sexo_dependente)
departamento (sigla_depto, nome_depto,
              CPF_empregado)
projeto (nro_projeto, nome_projeto)
controla (sigla_depto, nro_projeto)
desenvolve (CPF_empregado, nro_projeto,
           horas_trabalhadas)
```

Restrições entre duas Relações

- → Integridade referencial
 - mantém a consistência entre as tuplas nas duas relações
 - declara que uma tupla em uma relação, a qual faz referência a uma outra relação, deve se referir a uma tupla existente nessa segunda relação
 - definida entre a chave estrangeira (FK) de uma relação esquema R₁ e a chave primária (PK) de uma relação esquema R₂

Restrições entre duas Relações

- → FK de R₁ é chave estrangeira de R₁, que faz referência à PK de R₂, se:
 - os atributos de FK têm os mesmos domínios que os atributos de PK
 - um valor de FK em uma tupla t₁ do estado corrente de r₁(R₁)
 - ocorre como um valor de PK para alguma tupla t₂
 no estado corrente r₂(R₂) ou
 - tem o valor null

Integridade Referencial

```
empregado (CPF_empregado, nome_empregado, cod_supervisor, sigla_depto, data_início)
```

dependente (<u>CPF_empregado</u>, <u>nome_dependente</u>, sexo_dependente)

departamento (sigla_depto, nome_depto, CPF_empregado)

projeto (nro_projeto, nome_projeto)

controla (sigla_depto, nro_projeto)

desenvolve (<u>CPF_empregado</u>, <u>nro_projeto</u>, horas_trabalhadas)

Restrições versus Operações

- → Operações de modificação
 - insert → inserção
 - delete → remoção
 - update (ou modify) → atualização
- Quando estas operações são aplicadas, as restrições de integridade especificadas no esquema do banco de dados relacional não devem ser violadas

Operação Insert

- Característica
 - fornece uma lista de valores de atributos para uma nova tupla t, que é inserida em uma relação R
- → Pode violar as seguintes restrições
 - domínio
 - chave
 - integridade de entidade
 - integridade referencial

Solução:

- rejeitar a inserção
- enviar mensagem
 de erro ao usuário

Operação Delete

- → Característica
 - remove uma ou mais tuplas
- → Pode violar a integridade referencial
 - quando as tuplas removidas forem referidas por chaves estrangeiras de outras tuplas
- → Soluções
 - rejeitar a remoção
 - remover em cascata
 - modificar valores dos atributos de referência

Operação Update

- Característica
 - altera valores de alguns atributos em tuplas
- → Pode violar as seguintes restrições
 - domínio
 - chave (se atributo é PK)
 - integridade de entidade (se atributo é PK)
 - integridade referencial (se atributo é FK)
- → Soluções
 - idem anteriores (para insert e delete)