## Transformações entre modelos Parte 1

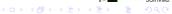
#### Profa. Carla Diacui Medeiros Berkenbrock

Departamento de Ciência da Computação Centro de Ciências Tecnológicas - CCT carla.berkenbrock@udesc.br

https://www.udesc.br/colabora

Transformações entre modelos

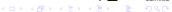




### Aula de hoje...

- Modelos de dados
  - Modelo Conceitual
  - Modelo Lógico
- Transformação entre Modelos
  - Passos para a Transformação ER para relacional
- Relacionamentos 1:1
- Relacionamentos 1:n
- Relacionamentos n:n





### Modelos de Banco de Dados

### Modelo de dados

Modelo para organização dos dados de um banco de dados

## Descrição sobre os tipos de informações que estão armazenadas em um banco de dados

 Exemplo: Informações sobre produtos (código, preço e descrição)

O modelo pode variar de acordo com a intenção de quem está modelando os dados. Por exemplo:

- Modelo utilizado para explicar a um usuário leigo sobre a organização de um BD
- Modelo usado por um técnico para otimizar o desempenho de um BD



### Modelos de Banco de Dados

Existem modelos para diferentes níveis de abstração de representação de dados

- Modelo conceitual independente de implementação em SGBD
- Modelo lógico dependente de SGBD
- Modelos físico
  - organização dos arquivos de dados em disco (organização seqüencial, uso de índices hashing ou B-trees, ...)
  - não são manipulados por usuários ou aplicações que acessam o BD





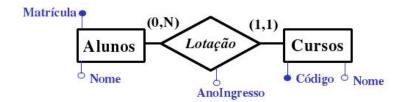
## Modelo Conceitual

### Modelo Conceitual =

Modelo de dados abstrato, que descreve a estrutura de um banco de dados de forma independente de um SGBD particular

Técnica mais difundida: Modelo Entidade-Relacionamento (ER)

Diagrama ER







## Modelo Lógico

### Modelo Lógico =

Modelo de que representa a estrutura de dados de um banco de dados conforme vista pelo usuário do SGBD

O modelo lógico mais amplamente utilizado: modelo relacional

Alunos matrícula nome anolngresso curso Cursos código nome





### Projeto Lógico de BD

### Projeto Lógico =

Transformação de um modelo lógico que implementa, a nível de SGBD relacional, os dados representados abstratamente no modelo ER







## Visão Geral do Projeto Lógico de BD

- Um determinado modelo ER pode ser implementado através de diversos modelos relacionais
- Diferentes modelos podem resultar em diferentes desempenhos
- Algumas regras, baseadas na experiência de alguns autores podem ser aplicadas
- Contudo, o modelo relacional inicial pode ser refinado até que ele atinja um modelo satisfatório



### Transformação ER para relacional

### Objetivos básicos:

- Bom desempenho de instruções de consulta e alteração do BD - diminuir número de acesso a disco
- Simplificar o desenvolvimento e a manutenção de aplicações

Até pouco tempo atrás era grande a preocupação em reduzir o espaço de armazenameto do BD...





## Transformação ER para relacional

### Principios por traz das regras de tradução:

- Evitar junções: ter os dados necessários a uma consulta em uma única linha
  - dados de uma linha armazenados contiguamente em disco
  - quando possível, preferivel ter dados necessários a consulta em uma única linha

#### Diminuir o número de chaves

 SGBD normalmente cria índice para chave primária, o que ocupa espaço em disco

### Evitar campos opcionais

- SGBD usualmente não desperdiçam espaço quando o campo esta vázio
- Problema ocorre quando a obrigatoriedade deve ser feita pelos programas



### Transformação ER para relacional

Cliente (CodCliente, Nome, NomeContato, Endereço, Telefone)

ou:

Cliente (<u>CodCliente</u>, Nome, NomeContato)

ClienteEnder (<u>CodCliente</u>, Endereço, Telefone)

CodCliente referencia Cliente

© Carlos A. Heuser





## Passos para a Transformação ER para relacional

- 1 Tradução inicial de entidades e respectivos atributos
- 2 Tradução de relacionamentos e respectivos atributos
- Tradução de generalizações/especializações





## Implementação inicial de entidades

- Cada entidade é convertida em uma tabela
- Cada atributo da entidade define uma coluna dessa tabela
- Atributos identificadores da entidade correspondem a chave primária da tabela

### Tradução inicial

Passos que seguem podem fundir tabelas





## Entidades - Implementação inicial



© Carlos A. Heuser





## Entidades - Implementação inicial

#### Nomes e atributos de tabelas:

- Não aconselhável transcrever nomes de atributos para nomes de colunas
  - Conveniente manter nomes de colunas curtos
  - Nomes de colunas em SGBD relacional não deve conter brancos
  - Nomes compostos de diversas palavras devem ser evitados
- Nomes de colunas não necessitam manter o nome da tabela
  - Exemplo: Preferível usar nome a usar nomePess ou nomePessoa
  - SQI permite Pessoa.nome
  - Exceção: chave primária
- Recomendação em padronizar abreviaturas (Exemplo: cod, id, no ou num)

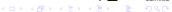


### Relacionamento - relacionamento identificador

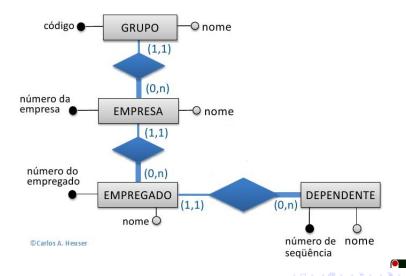


© Carlos A. Heuser





### Relacionamento - relacionamento identificador



## Relacionamento - Tabela Própria

### Relacionamento do tipo n:n





### Relacionamento - Tabela Própria







Uma das entidades que participa do relacionamento tem cardinalidade máxima 1





Modelos de dados

### Relacionamento - Fusão de Tabelas

### Relacionamento do tipo 1:1



@Carlos A. Heuser





### Relacionamentos 1:1

Tino do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(0,1) (0,1)	±	✓	×
(0,1) (1,1)	Ŧ	±	✓
(1,1)	Ŧ	Ŧ	✓

### Convenção:

✓ - alternativa preferida

± - pode ser usada – 1ª opção

∓ - pode ser usada - 2ª opção

x - não cabe







# Relacionamentos 1:1 - Ambas entidades tem participação opcional







## Relacionamentos 1:1 - Ambas entidades tem participação opcional

```
adição de colunas:
           Mulher(identM, nome, idenH, data, regime)
                 identH referencia Homem
           Homem(identH, nome)
tabela propria:
           Mulher(<u>identM</u>, nome)
           Homem(identH, nome)
           Casamento(identM, identH, data, regime)
                 identM referencia Mulher
                 identH referencia Homem
fusão de tabelas(qual a chave primária?)
           Casamento(identM, nomeM, identH, nomeH, data,
```

regime)

# Relacionamentos 1:1 - Ambas entidades tem participação opcional

Solução por fusão de tabelas é inviável

chave primária artificial

Solução por adição de colunas é melhor

- Menor número de junções
  - Menos número de chaves

Solução por tabela própria aceitável





### Relacionamentos 1:1

Tino do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(0,1) (0,1)	±	✓	×
(0,1) (1,1)	Ŧ	±	✓
(1,1) (1,1)	Ŧ	Ŧ	✓

### Convenção:

√ - alternativa preferida

± - pode ser usada - 1ª opção

∓ - pode ser usada – 2ª opção

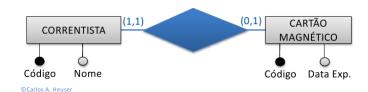
× - não cabe







# Relacionamentos 1:1 - Uma entidade opcional, outra obrigatória







## Relacionamentos 1:1 - Uma entidade opcional, outra obrigatória

```
fusão de tabelas
```

Correntista(codCorrent, nome, codCartao, dtExp)

### adição de colunas:

Correntista(codCorrent, nome)

 ${\sf Cartao}(\underline{{\sf codCorrent}})$ 

codCorrent referencia Correntista

### tabela propria:

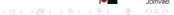
Correntista(codCorrent, nome)

Cartao(codCartao, dtExp)

 ${\sf CartaoCorrentista}(\underline{{\sf codCartao}}, \allowbreak {\sf codCorrent})$ 

codCorrent referencia Correntista codCartao referencia Cartao





## Relacionamentos 1:1 - Uma entidade opcional, outra obrigatória

Solução por fusão de tabelas é melhor em termos de número de junções e número de chaves

Solução por adição de colunas é aceitável

Solução por tabela própria é a pior solução

- maior número de junções
- maior número de índices
- nenhuma tem problema de campos opcionais





## Relacionamentos 1:1 - Uma entidade opcional, outra obrigatória

Tipo do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(0,1) (0,1)	±	✓	×
(0,1) (1,1)	Ŧ	±	<b>✓</b>
(1,1)	Ŧ	Ŧ	<b>✓</b>

#### Convenção:

√ - alternativa preferida

± - pode ser usada – 1ª opção

∓ - pode ser usada − 2ª opção

x - não cabe





## Relacionamentos 1:1 - Ambas as entidades são obrigatórias



©Carlos A. Heuser





## Relacionamentos 1:1 - Ambas as entidades são obrigatórias

### fusão de tabelas

Conferencia(codConf, nome, dtlnstComOrg,EndComOrg)

Nenhuma das demais alternativas atende plenamente!

 Tabelas teriam mesma chave e relação 1 para 1 entre as suas linhas





## Relacionamentos 1:1 - Ambas as entidades são obrigatórias

Tipo do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(0,1) (0,1)	±	✓	×
(0,1) (1,1)	Ŧ	±	✓
(1,1) (1,1)	Ŧ	Ŧ	✓

### Convenção:

✓ - alternativa preferida

x - não cabe

± - pode ser usada – 1ª opção

∓ - pode ser usada - 2ª opção

© Carlos A. Heuser





### Relacionamentos 1:n

Tino do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(0,1) (_,n)	±	✓	×
(1,1) (_,n)	×	✓	×

#### Convenção:

✓ - alternativa preferida

± - pode ser usada - 1ª opção

x - não cabe





### Relacionamentos 1:n - caso 1



©Carlos A. Heuser





### Relacionamentos 1:n - Discussão do caso 1

Solução por adição de colunas é melhor em termos de número de junções e número de chaves

Solução por tabela própria é aceitável

- é melhor em relação a campos opcionais
- perde em relação a junções e número de chaves





### Relacionamentos 1:n - caso 2

Tino do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(0,1) (_,n)	±	✓	×
(1,1) (_,n)	×	✓	×

### Convenção:

✓ - alternativa preferida

± - pode ser usada – 1ª opção

x - não cabe







### Relacionamentos 1:n - caso 2



©Carlos A. Heuser





### Relacionamentos 1:n - Discussão do caso 2

Solução por adição de colunas é melhor do que tabela própria em termos de número de junções e número de chaves

Solução por fusão de tabelas não se aplica

• implicaria em redundância de dados





### Relacionamentos 1:n

Tino do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(0,1) (_,n)	±	✓	×
(1,1) (_,n)	×	<b>✓</b>	×

#### Convenção:

✓ - alternativa preferida

± - pode ser usada – 1ª opção

× - não cabe

© Carlos A. Heuser





### Relacionamentos n:n

Tino do	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição de coluna	Fusão de tabelas
(_n) (_,n)	✓	×	×

Convenção:

√ - alternativa preferida

× - não cabe

© Carlos A. Heuser





### Relacionamento - Tabela Própria







### Atividade 1

Considere as seguintes alternativas de implementação de um BD relacional:

Alternativa 1

Aluno(codAl, nome, codCurso, endereco)

Alternativa 2

Aluno(<u>codAl</u>, nome, codCurso) EnderecoAluno(<u>codAl</u>, endereco) codAl referencia Aluno

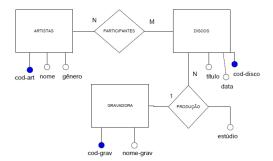
Discuta qual das alternativas é preferível, considerando os princípios que baseiam as regras de tradução de diagramas ER





### Atividade 2

(POSCOMP 2008) Considere o projeto lógico do banco de dados representado pelo modelo E-R abaixo.



Diga de que tabelas e campos ele resulta (obs: campos chave estão sublinhados):





- A) ARTISTAS (cod-art, nome, gênero) PARTICIPANTES (cod-art, cod-disco) DISCOS (cod-disco, título, data) PRODUÇÃO (cod-grav, cod-disco, estúdio) GRAVADORA (cod-grav, nome-grav)
- B) ARTISTAS (cod-art, nome, gênero) PARTICIPANTES (cod-art, cod-disco) DISCOS (cod-disco, título, data, cod-grav, estúdio) GRAVADORA (cod-grav, nome-grav)
- C) ARTISTAS (cod-art, nome, gênero) PARTICIPANTES (cod-art, cod-disco) DISCOS (cod-disco, título, data, cod-grav, nome-grav, estúdio)
- D) ARTISTAS (cod-art, nome, gênero) DISCOS (cod-disco, título, data, cod-art) PRODUCÃO (cod-grav, cod-disco, estúdio) GRAVADORA (cod-grav, nome-grav)
- E) ARTISTAS (cod-art, nome, gênero) DISCOS (cod-disco, título, data, cod-grav, estúdio, cod-art) GRAVADORA (cod-grav, nome-grav)





Modelos de dados

## FIM

Profa. Carla Diacui Medeiros Berkenbrock carla.berkenbrock@udesc.br



