

BANCO DE DADOS

- Normalização
- Modelo lógico

- As anomalias estão presentes em Bancos de Dados mal projetados
- Normalmente ocorrem excesso de dados armazenados nas tabelas.
- Causas principais são dependências parciais e dependências transitivas.

Tipos de anomalias

 Anomalias de Inserção: Ocorre quando se pretende inserir uma informação sem que uma outra da qual ela depende esteja inserida

Exemplo:

Inserir uma parcela para uma venda sem que a venda esteja cadastrada.

Tipos de anomalias

 Anomalias de Exclusão: Ocorre quando se tenta excluir uma informação que possui outras informações que são dependentes desta.

Exemplo:

Excluir uma venda sendo que esta possui parcelas cadastradas.

Tipos de anomalias

 Anomalias de Modificação: Ao se alterar dados em uma tabela, dados de outra tabela também devem sofrer modificações.

Exemplo:

Alterar o código da venda da tabela venda necessita da alteração do código da referida venda também na tabela parcela.

Eliminando Anomalias

- Temos que projetar o banco de dados de forma a não ter presentes as anomalias de inserção, exclusão ou de modificação.
- Conseguimos eliminá-las através do processo de normalização

Normalização

- Processo de análise de uma entidade de forma que esteja bem construída.
- Decompõe as entidades com anomalias em entidades menores e mais bem estruturadas de forma a inserir, excluir ou modificar dados sem gerar anomalias.

A normalização possui caráter organizativo e pode ocorrer durante a concepção do modelo conceitual, durante a derivação do modelo lógico para o relacional, ou após a derivação do modelo lógico.

As principais características de uma base de dados normalizada são:

- Geração de aplicações mais estáveis.
- Aumento do número de tabelas utilizadas.
- Diminuição dos tamanhos médios das tabelas.

Forma normal de Boyce Codd

- As formas normais de Boyce Codd consistem em testes aplicados às entidades de forma que satisfaça a uma forma normal.
- Foi proposto três formas normais que funcionam de forma interdependentes.

Primeira Forma Normal – 1FN

Diz-se que uma tabela está na primeira forma normal quando ela não contém tabelas aninhadas. A primeira forma normal assegura que não existam repetições de valores nos atributos nem grupos repetidos de atributos das entidades de um modelo de dados.

Em uma determinada realidade, às vezes encontramos algumas informações que se repetem, retratando ocorrências de um mesmo fato dentro de uma única linha e vinculada a sua chave primária.

O objetivo da primeira forma normal é eliminar o aninhamento de tabelas para que cada tabela tenha informações de um único assunto. Não podemos ter mais de um assunto em uma tabela.

Podemos dizer que uma tabela se encontra na Primeira Forma Normal se:

- Possui chave primária;
- Não possui grupos repetitivos;
- Todos os seus atributos são atômicos, ou seja, não precisa ser decomposto.

Primeira Forma Normal – 1FN

Exemplo de 1FN: Livros

Tabela de Livros: Estrutura original

| <u>IdLivro</u> | Título | Assunto | Autor1 | Autor2 | Autor3 |
|----------------|---------------------|-----------|----------|-----------|--------|
| 21237 | Os Sertões | Ficção | E. Cunha | | |
| 33455 | Eletricidade básica | Física | A. Silva | B. Santos | |
| 12312 | Atlas do Brasil | Geografia | IBGE | | |

Estrutura normalizada na 1FN:

Tabela de Livros

| <u>ldLivro</u> | Título | Assunto |
|----------------|---------------------|-----------|
| 21237 | Os Sertőes | Ficção |
| 33455 | Eletricidade básica | Física |
| 12312 | Atlas do Brasil | Geografia |

Tabela Autores_Livros

| <u>ldLivro</u> | <u>Autor</u> |
|----------------|--------------|
| 21237 | E. Cunha |
| 33455 | A. Silva |
| 33455 | B. Santos |
| 12312 | IBGE |

Primeira Forma Normal – 1FN

Exemplo de 1FN: Clientes

Tabela de Clientes: Estrutura original

| Codigo | Nome | Telefone | Tipo_tel | Rua | No | Cidade |
|--------|---------|-----------|-------------|-------------|------|----------------|
| 00001 | Maria | 3441 8566 | Residencial | Contorno | 2316 | Belo Horizonte |
| 00001 | Maria | 3215 8751 | Serviço | Contorno | 2316 | Belo Horizonte |
| 00001 | Maria | 9158 3239 | Celular | Contorno | 2316 | Belo Horizonte |
| 00002 | Antônio | 8874 5698 | Celular | Afonso Pena | 5693 | Belo Horizonte |

Estrutura normalizada na 1FN:

Tabela: Clientes

| Codigo | Nome | Rua | No | Cidade |
|--------|---------|-------------|------|----------------|
| 00001 | Maria | Contorno | 2316 | Belo Horizonte |
| 00002 | Antônio | Afonso Pena | 5693 | Belo Horizonte |

Tabela: Telefone_Clientes

| Codigo | Telefone | Tipo_tel |
|--------|-----------|-------------|
| 00001 | 3441 8566 | Residencial |
| 00001 | 3215 8751 | Serviço |
| 00001 | 9158 3239 | Celular |
| 00002 | 8874 5698 | Celular |

Primeira Forma Normal – 2FN

É dito que uma tabela está na segunda forma normal se ela atende a todos os requisitos da primeira forma normal e se os registros na tabela, que não são chaves, dependam da chave primária em sua totalidade e não apenas parte dela.

Para isso, devemos localizar os valores que dependem parcialmente da chave primária e criar tabelas separadas para conjuntos de valores que se aplicam a vários registros e relacionar estas tabelas com uma chave estrangeira.

Primeira Forma Normal – 2FN

| cd_locacao | cd_filme | titulo_filme | devolucao | cd_cliente |
|------------|----------|--------------|------------|------------|
| 1010 | 201 | The Matrix | 2011-10-12 | 743 |
| 1011 | 302 | O Grito | 2011-12-10 | 549 |
| 1012 | 201 | The Matrix | 2011-12-30 | 362 |

Tabela 4: Tabela não está na segunda forma normal

| cd_filme | titulo_filme | |
|----------|--------------|--|
| 201 | The Matrix | |
| 302 | O Grito | |

Tabela 5: Tabela criada para armazenar os filmes

| cd_locacao | cd_filme | devolucao | cd_cliente |
|------------|----------|------------|------------|
| 1010 | 201 | 2011-10-12 | 743 |
| 1011 | 302 | 2011-12-10 | 549 |
| 1012 | 201 | 2011-12-30 | 362 |

Tabela 6: Tabela na segunda forma normal

Primeira Forma Normal – 3FN

Se analisarmos uma tupla e não encontrarmos um atributo **não chave** dependente de outro atributo **não chave**, podemos dizer que a entidade em questão está na terceira forma normal - contanto que esta não vá de encontro as especificações da primeira e da segunda forma normal.

| Itens do pedido | | | | | |
|-----------------|------|-------|------------|-------|--|
| Pedido | Item | Preço | Quantidade | Total | |
| 15 | 102 | 9,25 | 2 | 18,5 | |
| 15 | 132 | 1,3 | 5 | 6,5 | |

| Itens do pedido | | | | | |
|-----------------|------|-------|------------|--|--|
| Pedido | Item | Preço | Quantidade | | |
| 15 | 102 | 9,25 | 2 | | |
| 15 | 132 | 1,3 | 5 | | |

- Consiste na representação gráfica dos Dados Modelados levando-se em consideração as restrições e quaisquer tipo de implicação com relação ao SGBD a ser implementado o modelo.
- O modelo conceitual é mapeado para o modelo lógico, realizando os ajustes e adaptações necessárias às condições de implementação impostas pelo SGBD.
- Uma maior riqueza de detalhes é informado ao modelo, como por exemplo tipo de dado, tamanho, índices, visões e outros tipos de objetos que se façam necessários ao modelo.

Nova nomenclatura utilizada no modelo lógico com relação ao modelo conceitual:

Atributo

Coluna

Identificador Único -> Chave primária

Chave única

Relacionamento

Chave Estrangeira

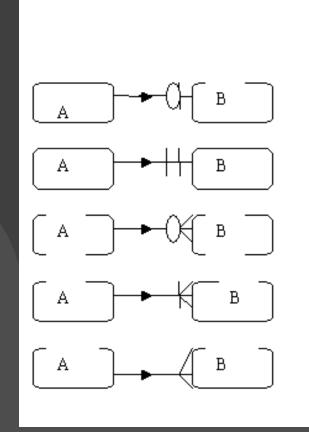
Domínio

Check Constraint

Modelo E-R: Cardinalidade e ordinalidade

A cardinalidade e a ordinalidade são representadas pelo estilo de uma linha e sua extremidade, de acordo com o estilo de notação

escolhido.



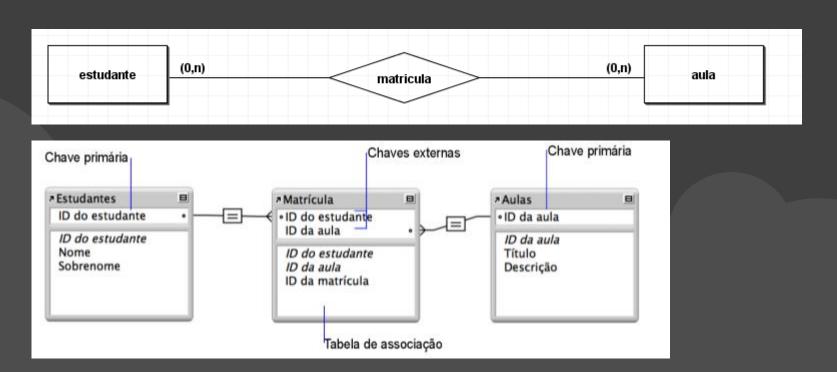
| Mínimo | Máximo |
|------------------|------------------|
| 0 | 1 |
| 1 | 1 |
| 0 | Mais do que 0 |
| 1 | Mais do que 1 |
| Mais do que 1 | Mais do que 1 |

| Conectividade | Peter Chan | James Martin |
|---------------|-----------------------|---------------|
| 1:1 | 1_1 | |
| 1:N | 1 N | $\overline{}$ |
| N:N | $N \longrightarrow M$ | \rightarrow |

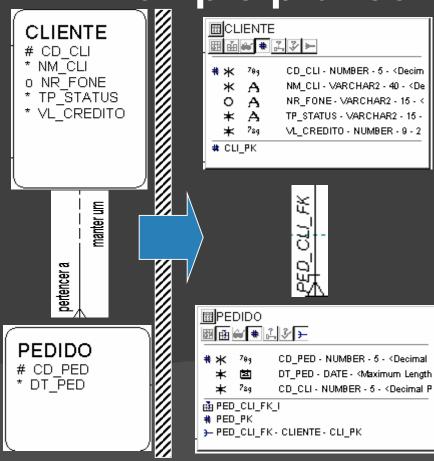
| Cardinalidade | Relacionamento |
|---------------|----------------|
| (0,1) | |
| (1,1) | |
| (0,N) | ——○≺ |
| (1,N) | |

Modelo E-R: Relacionamento muitos para muitos

Um relacionamento muitos para muitos ocorre quando vários registros em uma tabela são associados a vários registros em outra tabela. Por exemplo, um relacionamento muitos para muitos existe entre clientes e produtos: clientes podem comprar vários produtos e produtos podem ser comprados por muitos clientes.







CLIENTE

Entidade cliente para a tabela cliente Atributos para colunas, agora com mais detalhes como tipo de dado e tamanho Identificador único CD_CLI para

chave primária CLI_PK

PEDIDO

Entidade pedido para a tabela pedido Identificador único CD_PED para chave primária PED_PK Relacionamento para chave estrangeira ped_cli_fk Índice para a chave estrangeira ped_cli_fk_i Adição do atributo cd_cli obedecento ao relacionamento no modelo conceitual

