

Banco de Dados

Centro Universitário Senac

Prof. Msc. Fabio Versolatto fabio.rversolatto@sp.senac.br

Onde estávamos

- Conceitos Fundamentais de Banco de Dados
- SGBD
- Projeto Lógico MER
- Introdução ao SQL (implementação do Modelo Físico)
 - ESTRUTURA: CREATE, ALTER
 - CRUD (INSERT, SELECT, UPDATE, DELETE)
 - CLAUSULA WHERE ☺

Pra onde vamos...

Aviso Rápido...

- Base de Dados de Estudo disponibilizado no Midiateca
- Passo a passo
- Script SQL
- MySQL
- Objetivo: fazermos alguns hands-on semana que vem...

- Cascata dos problemas "comuns" em modelos de dados:
- Repetição de Informações
 - Dificuldade na leitura da informação
 - Performance
 - Dificuldade na atualização da informação
 - Informação não confiável
 - Necessidade de garantir (de alguma forma) que está atualizando a informação correta
 - > Espaço em disco

- Pedra fundamental
 - Regras da boa modelagem
 - Validade, Completeza, Consistência;
- O controle de consistência pode ser exercido:
 - Pelo gerenciador;
 - Pelos aplicativos;
 - Pela própria construção do BD.

- Pela própria construção do sistema:
 - Controlar a construção do sistema através da criação de tabelas segundo regras que garantam a manutenção de certas propriedades.
 - As tabelas que atendem a um determinado conjunto de regras, diz-se estarem em uma determinada forma normal.

 Normalização é tratada com pouca atenção no momento do projeto.... É depois com o passar do tempo, verificamos que o modelo não era "bem aquele"...

- Um exemplo (pouco encontrado ?!):
 - encontrar muitas tabelas sem chave primária
 - com redundância de informações;



- Um outro exemplo (encontrado em bem menor escala):
 - Projetos cheios de anomalias de atualização
 - "Atualizar o preço de um produto em 28 tabelas"
 - Isso é comum ????
 - Isso é certo ???

- Objetivos da Normalização:
- Organizar e dividir as tabelas da forma mais eficiente possível, diminuindo a redundância e permitindo a evolução do BD com o mínimo de efeito colateral
- Garantir a integridade dos dados, evitando que informações sem sentido sejam inseridas
- Como funciona??
 - Implementação de regras chamadas formas normais
 - Processo passo a passo (formas)

- Conceitos envolvidos:
- Relações: podem ser interpretados como o equivalente matemático para "tabela";

- Chaves: chaves candidatas, chaves primárias e chaves estrangeiras
- Dependência Funcional (DF)

- Dependência Funcional (DF)
- Sempre que o atributo X identifica um atributo Y (X é o determinante e Y é o dependente);
- Ex: Dada uma cidade (não considerando cidades homônimas) sabemos o seu estado e com o estado temos o país;
- Cidade -> estado (estado é funcionalmente dependente de cidade);
- Estado -> país (país é funcionalmente dependente de cidade);
 - ou cidade determina estado e estado determina país

- Dependência Funcional (DF)
- Se o valor de um conjunto de atributos A permite descobrir o valor de um outro conjunto B:
 - Dizemos que <u>A</u> determina funcionalmente <u>B</u>, ou que <u>B</u> depende de <u>A</u>, e representamos: A → B

- Se <u>A</u> for chave da relação e o valor de um subconjunto de atributos de <u>A</u> permite descobrir o valor de um outro conjunto <u>B</u>:
 - Dizemos que <u>B</u> possui dependência funcional em relação a <u>A</u>.

- Dependência Funcional (DF)
- Uma dependência funcional X → Y é total:
 - Se removemos um atributo <u>A</u> qualquer do componente <u>X</u> e desta forma, a dependência funcional deixa de existir.
- A dependência funcional X → Y é uma dependência funcional parcial:
 - Se existir um atributo \underline{A} qualquer do componente \underline{X} que pode ser removido e a dependência funcional $X \to Y$ não deixa de existir

Dependência Funcional (DF)

Exemplo:

RGEmpregado, NúmeroProjeto → Horas

- É uma dependência funcional total
- Se removermos o atributo <u>RGEmpregado</u> ou o atributo <u>NúmeroProjeto</u>, a dependência funcional deixa de existir

 Trivialidade: DF trivial indica que um determinante com mais de uma atributo pode determinar seus próprios membros quando isolados

Ex: {banco, agência} → banco (DF trivial, pois banco é parte do determinante);

Ex: {banco, agência} → agência (DF trivial, pois agência é parte do determinante);

 Quando um determinante identifica outro atributo qualquer, temos uma DF não trivial (essa DF é a que nos interessa no processo de normalização):

Ex: {banco, agência} → cidade (DF não trivial, pois cidade não faz parte do determinante);

- DF Irredutível à esquerda
 - Dizemos que o lado esquerdo de uma DF é irredutível quando o determinante está em sua forma mínima;
 - Temos a forma mínima quando não é possível reduzir a quantidade de atributos determinantes sem perder a DF;

Ex: {cidade, estado} → país (não está irredutível, pois podemos ter somente estado);

Ex: estado → país

 Obs.: nem sempre estar na forma irredutível à esquerda significa possuir um determinante com apenas uma coluna.

- O processo de normalização envolve a quebra ou decomposição de uma tabela em partes menores;
- Essa decomposição tem que ser reversível, de modo que nenhuma informação seja perdida no processo;
- O fato de uma decomposição ser ou não sem perda está intimamente ligado ao conceito de DF;
- Uma boa forma de começar é identificar anomalias nos comandos DELETE, INSÉRT e UPDATE...

Tabela Original

Funcionário	Sexo	Salario
Carlos	M	5.000,00
Marcos	M	4.500,00

Decomposição A

Funcionário	Sexo
Carlos	M
Marcos	M

Funcionário	Salario
Carlos	5.000,00
Marcos	4.500,00

Decomposição B

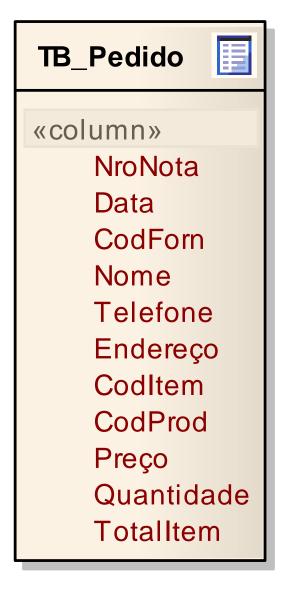
Funcionário	Sexo
Carlos	M
Marcos	M

Sexo	Salario
М	5.000,00
М	4.500,00

- Na decomposição a letra a é possível restaurar a tabela original, pois com o nome do funcionário obtemos o sexo e o salário correspondentes (decomposição sem perdas);
- Na letra b não é possível obter a tabela original, pois para o funcionário "Carlos" o sexo "M", encontraremos dois salários na segunda tabela.

- Importância da Normalização
- Tabelas flexíveis e de fácil manutenção: uma base sem as anomalias de atualização e com uma estrutura de armazenamento eficaz é mais simples de atualizar e evoluir (embora o processo de consulta se torne mais complexo, pois a normalização geralmente aumenta o número de tabelas);
- Eliminação de redundâncias: Sem redundâncias, as tabelas ficam menores, mas consistentes e menos sujeitas a discrepâncias. Evite o que o mercado chama de "redundância controlada"

- O processo de Normalização
- Vamos trabalhar com o seguinte exemplo: em uma determinada empresa, os produtos recebidos de um fornecedor são registrados em um formulário próprio.
- Vamos informatizar esse processo criando uma base de dados para armazenar as informações deste formulário.



- Primeira Forma Normal (1FN)
- Uma entidade está na 1FN quando cada atributo contém somente um valor, em somente um lugar;
- Essa exigência também é conhecida como atomicidade de dados;
- As regras gerais para obtenção da 1FN são:
 - Não podemos ter atributos multivalorados. Todos os registros têm que ser diferentes;
 - Nesse caso, colocamos cada valor do atributo em uma linha diferente e repetimos os dados de todas as outras colunas;

- Primeira Forma Normal (1FN)
- Não podemos ter atributos repetidos, como Tel1, Tel2, etc. A solução é semelhante ao item anterior;
- A entidade n\u00e3o pode ter mais de duas dimens\u00f3es;
- Cada atributo deve ter somente um tipo de dado.
- Uma violação comum dessa regra, por exemplo, é a criação de um campo para armazenar o CPF e o CNPJ, alternadamente.
- Esse cenário deve ser evitado pois cria complicações para a evolução da regra de negócio.

Primeira Forma Normal (1FN)

- Para trabalhar com a 1FN precisamos definir uma chave primária;
- A chave escolhida será: NroNota e CodItem, pois através deles determinamos todos os outros campos;

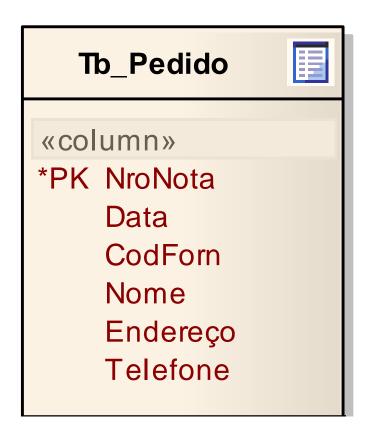
NroNota → {Data, CodForn, Nome, Telefone, Endereço}

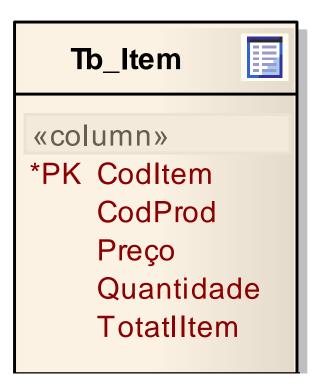
{NroNota, CodItem} → {CodProd, Produto, Quantidade, Preço, TotalItem}



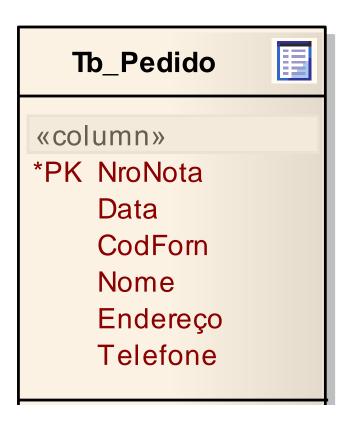
- Segunda Forma Normal (2FN)
- Essa forma normal visa a diminuição da redundância e o desagrupamento de informações;
- Com a 2FN, uma tabela passa a representar uma quantidade menor de entidades (o ideal é que cada entidade seja armazenada em apenas uma tabela);
- Obs.: no exemplo a tabela está agrupando entidades como Nota Fiscal, Item da Nota, Fornecedor e Produto.

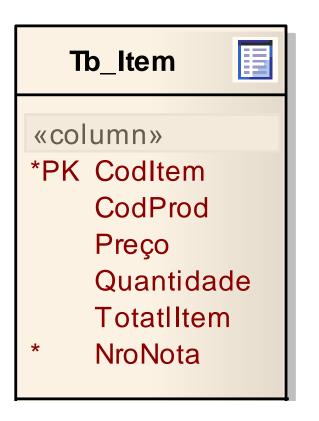
- Segunda Forma Normal (2FN)
- Uma tabela está na 2FN se estiver em 1FN e todo atributo não-chave for determinado por todos os campos da chave primária;
- Ou seja, é necessário eliminar as DF parciais;
 - Obs.: a tabela exemplo viola a 2FN pois os campos Data, CodForm, Nome, Telefone e Endereço não são determinados pela chave primária completa (o campo
 - CodItem não é necessário para identificar essas informações):
 - NroNota → {Data, CodForn, Nome, Telefone, Endereço}





- Segunda Forma Normal (2FN)
- A 2FN deve ser aplicada através dos passos:
 - Eleger a chave primária da tabela;
 - Verificar as DF parciais;
 - Mover os campos não enquadrados na 2FN para uma nova tabela, fazendo a decomposição sem perdas;
 - Na tabela criada, repetir os passos anteriores até eliminar a DF parcial.





- Terceira Forma Normal (3FN)
- A 3FN dá continuidade ao objetivo da 2FN: reduzir as redundâncias, desagrupando as tabelas de forma que cada uma represente apenas uma entidade;
- A técnica utilizada pela 3FN é a identificação e eliminação da transitividade;
- Uma tabela está na 3FN se estiver na 2FN e todo atributo não chave for determinado de forma não transitiva pela chave primária.
- Ou seja, todo atributo não chave deve ser determinado somente pela chave primária.

- <u>Terceira Forma Normal (3FN)</u>
- Analisando a tabela criada pela 2FN:
 - Os campos Nome, Telefone e Endereço podem ser determinados tanto pela chave primária quanto pelo campo CodForm:

NroNota → {Data, CodForn, Nome, Telefone, Endereço}

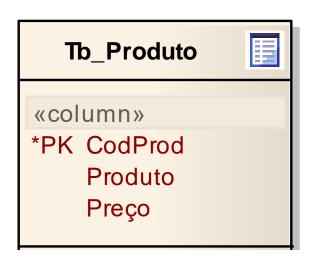
CodForn → {Nome, Telefone, Endereço}

Esses campos possuem DF transitiva com a PK:

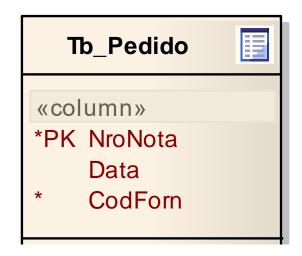
{NroNota} → CodForn → {Nome, Telefone, Endereço}

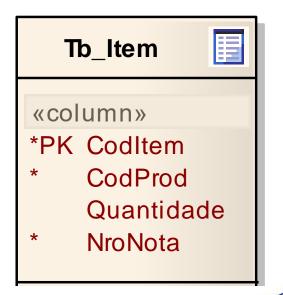
Também temos transitividade na segunda tabela:

{NroNota, CodItem} → CodProd → {Produto, Preço}









- <u>Terceira Forma Normal (3FN)</u>
- Outro tipo de violação são os campos calculados, que também possuem transitividade;
- Na 3FN, todos os campos calculados são removidos da base de dados;
- Veja representação:

{NroNota, CodItem} → Preço, Quantidade → {TotalItem}

- <u>Terceira Forma Normal (3FN)</u>
- Para adequar as tabelas à 3FN devemos:
 - Mover os campos com transitividade para uma nova tabela;
 - Criar uma PK na tabela nova com o(s) campo(s) da tabela original que determinava(m) diretamente os campos movidos;
 - Na nova tabela, repetir os passos anteriores até eliminar totalmente a transitividade;

- <u>Terceira Forma Normal (3FN)</u>
- Neste ponto temos a organização ideal para a base de dados, pelos motivos a seguir:
- A decomposição foi feita sem perdas;
- As 4 entidades possuem tabelas exclusivas, eliminando o agrupamento de informações e a redundância.
- As tabelas foram separadas de tal forma que as anomalias de atualização não poderão ocorrer;
- As tabelas são fáceis de evoluir e manter.
- Do ponto de vista relacional, os dados serão armazenados e distribuídos de forma eficiente.



Calma !!! Temos até a 5^a Forma ©

Mas por enquanto é isso ©