Universidade Federal do Ceará - UFC

Banco de Dados

<u>Normalização</u>

Introdução

- Com o surgimento e o aperfeiçoamento do sistema relacional na década de 70, várias regras foram definidas para a simplificação de tabelas, recebendo o nome de <u>formas normais</u>.
- Cada uma destas regras apresenta um critério de adequação, e o processo de adequação de tabelas a estas regras práticas chama-se <u>normalização</u>.

Normalização de Dados

É um **processo formal**, passo a passo, de **análise** dos **atributos** de uma relação

Objetivo:

- evitar redundância,
- inconsistência e
- perda de informação no banco de dados
- •Teoria proposta por Codd no início dos anos 70.

Anomalias de Atualização

Inclusão

Exclusão

Modificação

Ex: Quais problemas são decorrentes da relação Vendas?

nomeC	<u>CPF</u>	endereco	fone	<u>codPr</u>	nomePr	Vunit	qtd	total
Zé	111	ABC	9923123	A	Lápis	0,50	2	1,00
Ana	222	XYZ	9111456	В	Caneta	1,00	3	3,00
Zé	111	ABC	9912123	C	Régua	1,00	2	2,00
Pedro	444	KZZ	Null	A	Lápis	0,50	20	10,00

Anomalias de Atualização

- Modificação/Atualização:
 - uma mudança na descrição da peça A requer várias mudanças
- inconsistência:
 - não há nada no projeto impedindo que o produto A tenha duas ou mais descrições diferentes no BD

nomeC	<u>CPF</u>	endereco	fone	<u>codPr</u>	nomePr	Vunit	qtd	total
Zé	111	ABC	9923123	A	Lápis	0,50	2	1,00
Ana	222	XYZ	9111456	В	Caneta	1,00	3	3,00
Zé	111	ABC	9912123	C	Régua	1,00	2	2,00
Pedro	444	KZZ	Null	A	Lápis	0,50	20	10,00

Anomalias de Atualização

- Inclusão:
 - redundância do cliente e do produto
- Exclusão:
 - se o cliente ANA fosse eliminado seria perdida a informação de que o produto B é chamado caneta e custa R\$ 1,00

nomeC	<u>CPF</u>	endereco	fone	<u>codPr</u>	nomePr	Vunit	qtd	total
Zé	111	ABC	9923123	A	Lápis	0,50	2	1,00
Ana	222	XYZ	9111456	В	Caneta	1,00	3	3,00
Zé	111	ABC	9912123	C	Régua	1,00	2	2,00
Pedro	444	KZZ	Null	A	Lápis	0,50	20	10,00

Formas de Normalização

Normalização de Dados

Como evitar os problemas na criação de um novo BD?

Elaborando um bom modelo conceitual de dados.

Aplicando corretamente o projeto lógico de BDs.

Processo de Normalização de Dados.

Processo de Normalização

- inicia com uma relação ou coleção de relações
- produz uma nova coleção de relações:
 - equivalente a coleção original (representa a mesma informação)
 - livre de problemas
- Propriedades a serem alcançadas:
 - Minimização da redundância
 - Minimização de anomalias de inserção, exclusão e atualização de dados
 - Ex.: Florianópolis, Florianópolis, Floripa, Flpólis
- Significado: as novas relações estarão, pelo menos na 3FN

Processo de Normalização

Primeira Forma Normal 1FN Segunda Forma Normal 2FN TerceiraF orma Normal 3FN Boyce-Codd, 4FN, 5FN

DIMINUI A REDUNDÂNCIA DE DADOS

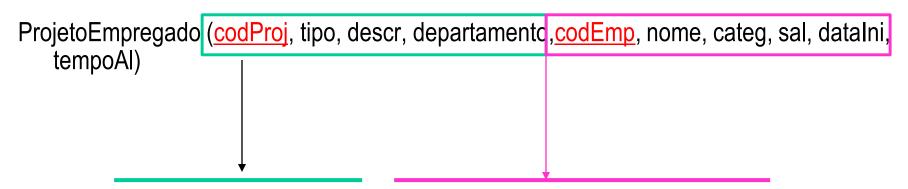
AUMENTA O DESEMPENHO DAS CONSULTAS

Processo de Normalização

Tipos de Formas Normais

Domínio multivalorado; Atributo determinante ou chave	Primeira forma normal (1FN)
Determinante; Dependência funcional	Segunda forma normal (2FN)
Dependência funcional transitiva	Terceira forma normal (3FN)
Chave candidata	Forma Normal de Boyce-Codd (FNBC)
Fato multivalor	Quarta forma normal (4FN)

Exemplo de Tabela Não-normalizada



CódProj	Tipo	Descr	Emp					
			CodEmp	Nome	Cat	Sal	Datalni	TempAl
LSC001	Novo Desenv.	Sistema de Estoque	2146 3145 6126 1214	João Sílvio José Carlos	A1 A2 B1 A2	4 4 9 4	1/11/91 2/10/91 3/10/92 4/10/92	24 24 18 18
PAG02	Manutenção	Sistema RH	3191 3191 4112 6126	Mário Mário João José	A1 A1 A2 B1	4 4 4 9	1/11/92 1/05/93 4/01/91 1/11/92	12 12 24 12

Para cada empregado os dados do projeto se repetem

1^a Forma Normal (1FN)

- O domínio de um atributo só deve permitir atributos atômicos (simples, indivisíveis)
 - Não permite aninhamento de tabelas
 - Não permite atributos multivalorados

Departai				
<u>Numero</u>	Nome	Gerente	Localizacao	
1DEP	Pesquisa	111222	{Floripa, Joinville, Blumenau}	
2DEP	RH	222333	Joinville	
3DEP	Adm	333444	{Floripa, Porto Alegre}	
4DEP	Diretoria	444555	Floripa Atr	ibuto multivalorado

- Procedimento usual
 - gerar uma tabela para cada aninhamento

1^a Forma Normal (1FN)

- Duas soluções:
 - 1º..: criar uma nova tabela
 - 2º..: criar mais atributos na tabela
- Com tabela aninhada:
 - Solução 1
- Com atributo multivalorado
 - Soluções 1 e 2

1^a Forma Normal (1FN)

ÑN:

ProjetoEmpregado (codProj, tipo, descr, departamentoProjeto codEmp, nome, categ, sal, datalni, tempoAl)

Tabela aninhada

1FN:

Departamento (codDepto, nome)

ProjetoEmpregado (codProj, tipo, descr, #codDepto, codEmp, nome, categ, sal, datalni, tempoAl)

Dependência Funcional

Dada uma relação <u>R</u> com atributos A1,...,An,B1,...,Bm,C1,...,Cl,

Dizemos que

Sempre que duas tuplas tiverem os mesmos valores para A1,...,An, então elas terão o mesmo valor para B1,...,Bm.

Produto → Descrição

Dependência Funcional: Exemplo

 Código	 Salário
E1	500
E3	450
E2	600
E1	500
E3	450
E2	600

Código — Salário

DF Total e DF Parcial

DF Parcial

- um atributo depende funcionalmente de parte da chave composta de uma tabela OU
- Parte da chave composta identifica um ou mais atributos da tabela

DF Total

- um atributo depende funcionalmente de todos os atributos da chave composta de uma tabela
- A chave composta completa identifica um ou mais atributos da tabela

DF Total e DF Parcial

DF Parcial

```
ProjetoEmpregado (codProj, lipo, descr, #codDepto, codEmp nome, categ, sal, dataIni, tempoAl)
```

codEmp (parte da chave) – identifica o empregado, a categoria e seu salario codProj (parte da chave) – identifica o projeto, o tipo, a descr e o depto

DF Total

ProjetoEmpregado (codProj, tipo, descr, #codDepto, codEmp, nome, categ, sal, datalni, tempoAl)

codProj e codEmp (chave completa)-- identificam a data de inicio e o tempo no qual o empregado atua no projeto

2^a Forma Normal (2FN)

- "Uma tabela está na 2FN se e somente se ela estiver na 1FN e <u>não possuir</u> Dependência Funcional Parcial (DF)
 - tabelas com **DFs parciais** devem ser desmembradas em tabelas com **DFs totais**
- Tabelas cuja PK possui apenas um atributo estão automaticamente na 2FN

2^a Forma Normal (2FN)

1FN:

```
Departamento (codDepto, nome)
```

ProjetoEmpregado (<u>codProj</u>, tipo, descr, <u>#codDepto</u>, <u>codEmp</u>, nome, categ, sal, datalni, tempoAl)

2FN:

- Departamento (<u>codDepto</u>, nome)
- Projeto (codProj, tipo, descr, #codDepto)
- ProjetoEmpregado (#<u>codProj</u>, #<u>codEmp</u>, dataIni, tempoAl)
- Empregado (<u>codEmp</u>, nome, categ, sal)

Dependência Funcional Transitiva

Se um atributo não-chave possui DF total de um atributo chave e também possui DF total de um ou mais atributos não-chave, então diz-se que existe uma DF transitiva ou indireta da CP de T

```
Empregado (codEmp, nome, categ, sal)
```

3 ^a Forma Normal (3FN)

- "Uma tabela está na 3FN se e somente se ela estiver na 2FN e <u>não possuir DFs indiretas</u>"
- tabelas com DFs indiretas devem ser desmembradas em tabelas que n\u00e3o possuem tais Dfs

Tabelas que possuem apenas um atributo que não faz parte da PK estão automaticamente na 3FN

3^a Forma Normal (3FN)

1FN:

```
Departamento (codDepto, nome)
```

ProjetoEmpregado (codProj, tipo, descr, #codDepto, codEmp, nome, categ, sal, datalni, tempoAl)

2FN:

- Departamento (codDepto, nome)
- Projeto (codProj, tipo, descr, #codDepto)
- ProjetoEmpregado (#codProj, #codEmp, datalni, tempoAl)
- Empregado (<u>codEmp</u>, nome, categ, sal)

3FN

- Departamento (codDepto, nome)
- Projeto (codProj, tipo, descr, #codDepto)
- ProjetoEmpregado (#<u>codProj</u>, #<u>codEmp</u>, datalni, tempoAl)
- Empregado (<u>codEmp</u>, nome, #categ)
- CategoriaEmpregado (<u>Categ</u>, Sal)

Questões

- Análise de chaves primárias (Pks)
 - tabelas podem ou não ter atributos que garantam a identificação única de suas tuplas ou ter uma CP muito extensa

sugestão: definir uma CP

N: Projeto (CodProj, Tipo, Descr, (Nome, Cat, Sal, Datalni, TempoAl))



N: Projeto (CodProj, Tipo, Descr, (CodEmp, Nome, Cat, Sal, DataIni, TempoAl)

Questões

- Dados irrelevantes
 - tabelas podem ter atributos que não precisam ser mantidos necessariamente no BD

sugestão: eliminar estes atributos

ÑN: Projetos (CodProj, Tipo, Descr, NroEmps, (CodEmp, Nome, Cat, Sal, Datalni, TempoAloc))

ÑN: Projetos (CodProj, Tipo, Descr, (CodEmp, Nome, Cat, Sal, Datalni, TempoAloc))

Questões

 Dados relevantes, porém implícitos sugestão: definir tais dados

```
ÑN: Aprovação (<u>CodCurso</u>, Nome,(<u>CodCand</u>, Nome, <u>Endereço</u>))
```

ÑN: Aprovação (<u>CodCurso</u>, Nome, (<u>CodCand</u>, Nome, Endereço, <u>OrdemClass</u>))

classificação do candidato

ÑN - Matricula (cod_aluno, cod_turma, cod_disciplina, nome_disciplina, nome_aluno, cod_local_nasc, nome_local_nasc)

Dependências ?

ÑN - Matricula (cod_aluno, cod_turma, cod_disciplina, nome_disciplina, nome_aluno, cod_local_nasc, nome_local_nasc)

Dependências:

- (cod_aluno, cod_turma)- > cod_disciplina
- cod_aluno -> nome_aluno, cod_local_nasc, nome_local_nasc
- cod_disciplina -> nome_disciplina
- cod_local_nasc -> nome_local_nasc

Matricula (cod_aluno, cod_turma, cod_disciplina, nome_disciplina, nome_aluno, cod_local_nasc, nome_local_nasc)

2FN

Matricula (<u>cod_aluno, cod_turma</u>, cod_disciplina, nome_disciplina)
Aluno(cod_aluno, nome_aluno, cod_local_nasc, nome_local_nasc)

Matricula (cod_aluno, cod_turma, cod_disciplina, nome_disciplina, nome_aluno, cod_local_nasc, nome_local_nasc)

2FN

Matricula (<u>cod_aluno</u>, <u>cod_turma</u>, cod_disciplina, nome_disciplina)
Aluno(<u>cod_aluno</u>, nome_aluno, cod_local_nasc, nome_local_nasc)

3FN

Matricula (#cod_aluno, cod_turma, #cod_disciplina)

Disciplina (cod_disciplina, nome_disciplina)

Aluno (cod_aluno, nome_aluno, #cod_local_nasc)

Local(cod_local_nasc, nome_local_nasc)

Exercício

Transformar os sistemas acadêmico para a terceira forma normal