# Dependência Funcional e Normalização

Prof. Bruno Travençolo

### Roteiro

- Dependência Funcional
- Introdução aos conceitos de normalização
  - 1 FN
  - 2 FN
  - 3 FN
  - BCNF

# Dependência Funcional e Normalização

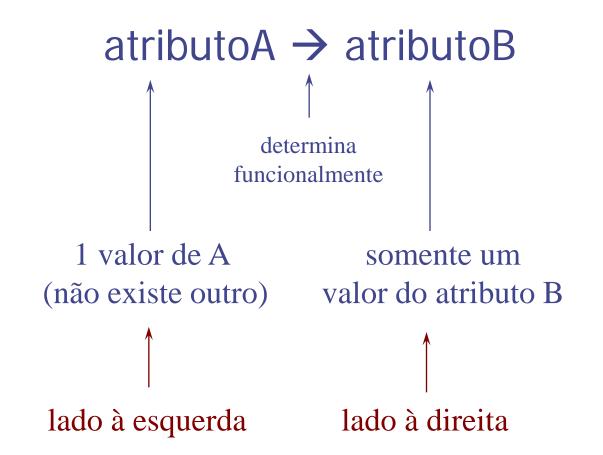
- Cada esquema de relação consiste de um número de atributos e o esquema do banco de dados relacional consiste de um número de esquemas de relação
- É necessário uma maneira formal para mensurar o quanto um esquema de relação é melhor do que outro
  - Dependências funcionais
  - Formas normais

# Dependência Funcional e Normalização

- Processo de normalização
  - oferece mecanismos para analisar o projeto do BD
    - identificação de erros
  - oferece métodos para corrigir problemas
- Erros encontrados
  - repetição de informação
  - perda de informações
  - inabilidade de representar certas informações

- É uma restrição entre dois conjuntos de atributos de um esquema de relação R
  - restrição → impõe uma limitação nos valores possíveis de tuplas que formem um estado da relação r de R
- É uma propriedade da semântica ou do significado dos atributos
  - são derivadas pelo projetista do BD na análise da especificação de requisitos

relaçãoR (atributoA, atributoB, atributoC)



- Um atributo B de um esquema de relação R é funcionalmente dependente de um outro atributo A de R se um valor para A determina um único valor para B em qualquer momento
- Notação: A → B
- Se B é <u>funcionalmente dependente</u> de A, então A <u>determina funcionalmente</u> B

# Observações

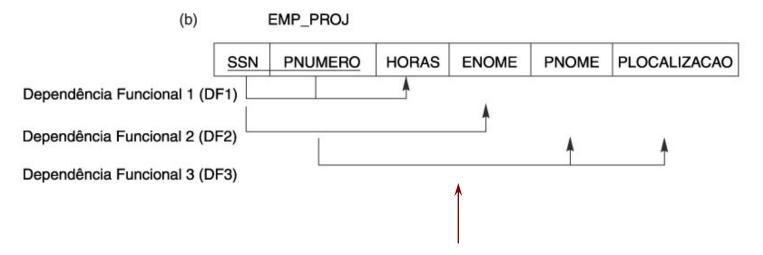
- As dependências funcionais são informações semânticas fornecidas pelo projetista
- Uma dependência funcional é uma propriedade do esquema da relação R, não de um estado particular válido da relação r de R
- $\bullet$  Se X  $\rightarrow$ Y em R, isso não implica necessariamente que Y  $\rightarrow$  X em R

- Certas DF podem ser especificadas sem recorrer a uma relação específica, mas pelas propriedades de seus atributos
- Os exemplos abaixo deveriam ser válidos para qualquer advogado ou engenheiro no Brasil:
  - ♦ {ESTADO, OAB} → NOME\_ADVOGADO
  - ◆ {ESTADO, CREA} → NOME\_ENGENHEIRO

Também é possível que algumas DF possam deixar de existir

- Exemplo:
  - ◆ PRIMEIROS\_QUATRO\_DÍGITOS → OPERADORA\_CELULAR
  - com a portabilidade essa DF passou a não ser mais verdadeira

- Exemplo:
  - ♦ SSN → ENOME
  - ◆ PNUMERO → {PNOME, PLOCALIZACAO}
  - ♦ {SSN, PNUMERO} → HORAS



Notação diagramática para DF

#### Exercício 1

Dada a seguinte relação cliente (nro\_cliente, nome, endereço)

As seguintes dependências são corretas?

Não!

- nome → endereço

12

OK!

## Exercício 2

Dada a seguinte relação (e suas instâncias) linha\_pedido (nro\_pedido, nro\_peça qtidade\_comprada, preço\_cotado)

nro_pedido	nro_peça	qtidade_ comprada	preço_cotado
101	P01	3	30,00
101	P02	4	70,00
102	P01	8	80,00
102	P02	3	20,00

### Exercício 2

nro_pedido	nro_peça	qtidade_ comprada	preço_cotado
101 101 102	P01 P02 P01	3 4 8	30.00 70,00 80,00
102	P02	3	20,00

Não!

- As seguintes dependências são verdadeiras?
  - nro\_pedido → qtidade\_comprada
  - nro\_peça → qtidade\_comprada
  - nro\_pedido > preşo\_quotado
  - nro\_peça → preço\_quotado.
  - {nro\_pedido, nro\_peça} → qtidade\_comprada
- OK! { nro\_pedido, nro\_peça} → preço\_cotado {nro\_pedido, nro\_peça} → {qtidade\_comprada, preço\_cotado}

# Dependência Funcional e Normalização

### Vantagens:

- garante relações sem redundância desnecessária
- oferece fácil recuperação das informações

#### Formas normais:

- Primeira Forma Normal (1FN)
- Segunda Forma Normal (2FN)
- Terceira Forma Normal (3FN)
- Forma Normal de Boyce-Codd (FNBC)
- 4FN, 5FN...

Uma superchave de uma relação R é um conjunto de atributos S contido em R

no qual não haverá duas tuplas t<sub>1</sub> e t<sub>2</sub> cujo
 t<sub>1</sub>[S] = t<sub>2</sub>[S]

Uma chave K é uma superchave com a propriedade adicional de que a remoção de qualquer atributo da chave fará com que K não identifique mais unicamente cada tupla da relação

 a diferença é que uma chave tem que ser mínima

EMPREGADO			chave estrangeira (f.k.)		
ENOME	SSN	DATANASC	ENDERECO	DNUMERO	

chave primária (p.k.)

### Exemplo:

- {SSN} é uma chave de empregado
- Superchaves

  - {SSN, Enome, Datanasc}
  - {SSN, Enome, Datanasc, Endereço}
  - {SSN, Enome, Datanasc, DNumero}

- Chave candidata:
  - se um esquema de relação tiver mais de uma chave, cada uma delas é chamada chave candidata
  - uma delas é arbitrariamente designada para ser chave primária
- Um atributo de um esquema de relação R é chamado <u>atributo primário</u> se for membro de alguma chave candidata

EMPREGADO	40	chave estrangeira (f.k.)		
ENOME	SSN	DATANASC	ENDERECO	DNUMERO
	chave pr	imária (p.k.)		

## Exemplo:

 {SSN} é a única chave candidata de empregado, portanto também é a chave primária

#### Revisão: Chave Primária

- Um atributo A (ou coleção de atributos) é a chave primária para um esquema de relação R se
  - todos os atributos em R são funcionalmente dependentes de A
  - não existe um subconjunto próprio de A que determina funcionalmente os atributos em R

# Primeira Forma Normal (1FN)

Uma relação R está na 1FN se:

 todo valor em R for <u>atômico</u> e <u>monovalorado</u>

ou seja, R não contém grupos de repetição

# Primeira Forma Normal (1FN)

Exemplo

repetição

cliente (nro\_cli, nome, {end\_entrega})

nro_cli	nome	end_entrega
124	João dos Santos	{Rua 10, 1024 Rua 24, 1356}
311	José Ferreira Neves	{Rua 46, 1344 Rua 98, 4456}

cliente nem mesmo pode ser qualificado como uma relação ...

# Métodos para Corrigir o Problema

Método 1

#### Cliente\_nome

nro_cli_	nome
124	João dos Santos
311	José Ferreira Neves

#### Cliente\_entrega

nro_cli_	end_entrega
124	Rua 10, 1024
124	Rua 24, 1356
311	Rua 46, 1344
311	Rua 98, 4456

# Métodos para Corrigir o Problema

- Método 2
  - substituir o grupo de repetição pelo número máximo de valores estabelecido para o grupo
  - abordagem menos genérica e que pode introduzir muitos valores null

nro_cli	nome	end_entrega1	end_entrega2
124	João dos Santos	Rua 10, 1024	Rua 24, 1356
311	José Ferreira Neves	Rua 46, 1344	Rua 98, 4456
025	Cecília Neves	Rua 77, 275	null

# Primeira Forma Normal (1FN)

- Problema
- cliente (nro\_cli, nome, {end\_entrega})
  Corrigindo o problema ...
- Solução 1
  - cliente\_nome (nro\_cli, nome)
  - cliente\_entrega (nro cli, end\_entrega)
- Solução 2
  - cliente (nro\_cli, nome, entrega1, entrega2)

- Uma relação R está na 2FN se:
  - está na 1FN
  - não existe <u>atributo não chave</u> que é dependente de somente uma parte da chave primária

#### Exemplo:

 pedido (nro-pedido, data, nro-peça, descrição, qtdade\_comprada, preço\_cotado)

```
nro-pedido → data

nro-peça → descrição

{nro-pedido, nro-peça} → {qtdade_comprada,

preço_cotado}
```

- Método para corrigir o problema:
  - para cada sub-conjunto do conjunto de atributos que constitui a chave primária, começar uma relação com esse sub-conjunto como sua chave primária
  - incluir os atributos da relação original na relação correspondente à chave primária apropriada, isto é, colocar cada atributo junto com a coleção mínima da qual ele depende, atribuindo um nome a cada relação

Problema: pedido (nro-pedido, data, nro-peça, descrição, qtdade\_comprada, preço\_cotado)

#### Corrigindo o problema ...

Solução:

```
pedido (<u>nro-pedido</u>, data)

peça (<u>nro_peça</u>, descrição)

pedido_peça (<u>nro_pedido</u>, <u>nro_peça</u>,

qtdade_comprada, preço_cotado)
```

#### Exercícios

- Diga em que forma normal (Nenhuma, 1 FN, 2 FN) está cada relação abaixo, justificando sua resposta. Depois, se necessário, indique os passos que devem ser realizados para normalizar para a 2ª forma normal.
- ◆ LIVROS = {<u>Título</u>, <u>Autor</u>, Tipo, Preço, {FiliaçãoDoAutor}, Editora}
  - Título → {Editora, Tipo}
  - Tipo → Preço
  - Autor → FiliaçãoDoAutor
- FORNECEDOR = {CNPJ, RazãoSocial, NomeFantasia, Contato}
  - CNPJ → {RazãoSocial, NomeFantasia, Contato}
- CLIENTE = {CPF, Nome, None, None,
  - CPF → {Nome, NroAgência, NroConta, TipoConta}
  - {NroAgência, NroConta} → {CPF, Nome, TipoConta}
  - TipoConta → NroAgência

# Bibliografia e leitura complementar para casa

- Slides Prof. Humberto Luiz Razente
- Elmasri, Ramez; Navathe, Shamkant B. Sistemas de banco de dados, 6ª edição.
  - Capitulo 15: "Fundamentos de dependências funcionais e normalização para bancos de dados relacionais"