### Normalização até a 3FN

#### Resumo Teórico

## Objetivo da normalização:

❖ Evitar redundância e anomalias (inserção, exclusão, atualização) nos dados.

### **1FN - Primeira Forma Normal:**

## O que exige?

- o Eliminar grupos repetitivos (valores múltiplos em uma mesma célula).
- Cada campo deve ter valor atômico (não dividido ou composto).

#### Como fazer?

Criar linhas separadas para valores múltiplos.

### **Exemplo ruim:**

Aluno	Telefones	
João	9999-1111, 9999-2222	

# Corrigido (1FN):

Aluno	Telefone
João	9999-1111
João	9999-2222

### 2FN - Segunda Forma Normal:

Pré-requisito: Estar na 1FN

### O que exige?

 Eliminar dependência parcial (campo que depende só de parte da chave primária, em tabelas com chave composta).

### Como fazer?

 Separar os dados que dependem só de uma parte da chave em outra tabela.

### Exemplo:

 Em uma tabela de Vendas com chave (CodCliente, CodProduto), o campo NomeCliente depende só de CodCliente → deve sair da tabela.

#### 3FN - Terceira Forma Normal:

Pré-requisito: Estar na 2FN

# O que exige?

 Eliminar dependência transitiva (campo depende de outro campo que não é a chave primária).

#### Como fazer?

 Criar nova tabela para os campos que dependem de outro campo não chave.

### **Exemplo:**

## | CodCliente | Nome | Cidade | UF |

 UF depende da Cidade, n\u00e3o diretamente do CodCliente → separar em uma tabela de cidades.

#### Resumo:

- ❖ 1FN = Sem repetições, tudo atômico.
- **❖** 2FN = Sem dependência parcial.
- **❖** 3FN = Sem dependência de não chave.

# Exemplo Inicial (Sem normalização)

Vamos considerar a seguinte tabela chamada Pedidos:

	ClienteNo me	ClienteTelefon e	Produt o	Quantidad e	PreçoUn it	CidadeClien te	UF
1	II IOSO Silva	· ·	Caneta, Lápis	2, 3	2.00, 1.50	Teresina	ΡI

#### Problemas:

- Telefones e produtos estão em listas → violam a 1FN.
- Informações de cliente e cidade estão misturadas → redundância.

## Aplicando a 1FN (valores atômicos)

# Separar os valores múltiplos (telefones, produtos, quantidades, preços):

Criamos uma linha para cada produto e telefone:

PedidoID	ClienteNome	ClienteTelefone	Produto	Quantidade	PreçoUnit	CidadeCliente	UF
1	João Silva	9999-1111	Caneta	2	2.00	Teresina	PI
1	João Silva	9999-2222	Lápis	3	1.50	Teresina	Ы

# Aplicando a 2FN (eliminar dependência parcial)

Aqui a chave primária é composta: (PedidoID, Produto) Mas ClienteNome, ClienteTelefone, CidadeCliente e UF dependem **só do Cliente**, e não do Produto → devem ir para uma nova tabela.

# Tabelas após 2FN:

### **Pedidos**

PedidoID	Produto	Quantidade	PreçoUnit
1	Caneta	2	2.00
1	Lápis	3	1.50

### Clientes

ClientelD	ClienteNome	ClienteTelefone	CidadeCliente	UF
C1	João Silva	9999-1111	Teresina	Ы
C1	João Silva	9999-2222	Teresina	PI

PedidoCliente (relação entre pedido e cliente)

PedidoID	ClienteID
1	C1

# Aplicando a 3FN (eliminar dependência transitiva)

Agora observamos que UF depende de CidadeCliente, e não diretamente do cliente  $\rightarrow$  criamos uma tabela para cidades:

# Tabelas finais após 3FN:

### **Pedidos**

PedidoID	Produto	Quantidade	PreçoUnit
1	Caneta	2	2.00
1	Lápis	3	1.50

### Clientes

ClientelD	ClienteNome
C1	João Silva

### **TelefonesCliente**

ClientelD	Telefone
C1	9999-1111
C1	9999-2222

### Cidades

CidadelD	NomeCidade	UF
CT1	Teresina	PΙ

# ClienteCidade

ClienteID	CidadeID
C1	CT1

# PedidoCliente

PedidoID	ClientelD
1	C1

# Pronto! Agora os dados estão em 3FN:

- Sem repetição.
- Sem dependências parciais.
- Sem dependências transitivas.