# Bases de Dados

PL10 - Normalização de Dados

**Docente**: Diana Ferreira

Email: diana.ferreira@algoritmi.uminho.pt

Horário de Atendimento:

4<sup>a</sup> feira 10h-11h | DI 1.15



#### Sumário

1 Teoria da Normalização

3 Segunda Forma Normal - 2FN

2 Primeira Forma Normal – 1FN

4 Terceira Forma Normal - 3FN

#### Bibliografia:

- Connolly, T., Begg, C., Database Systems, A Practical Approach to Design, Implementation, and Management, Addison-Wesley, 4a Edição, 2004. **(Chapter 14 e 15)** 



A normalização de dados é uma técnica orientada para a organização dos dados numa base de dados relacional que se baseia na análise das chaves primárias e das dependências funcionais de todos os seus atributos.

É um processo **progressivo**, que assenta na execução de uma série de etapas, cada uma delas correspondendo a uma **forma normal** específica com critérios de validação cada vez mais fortes.

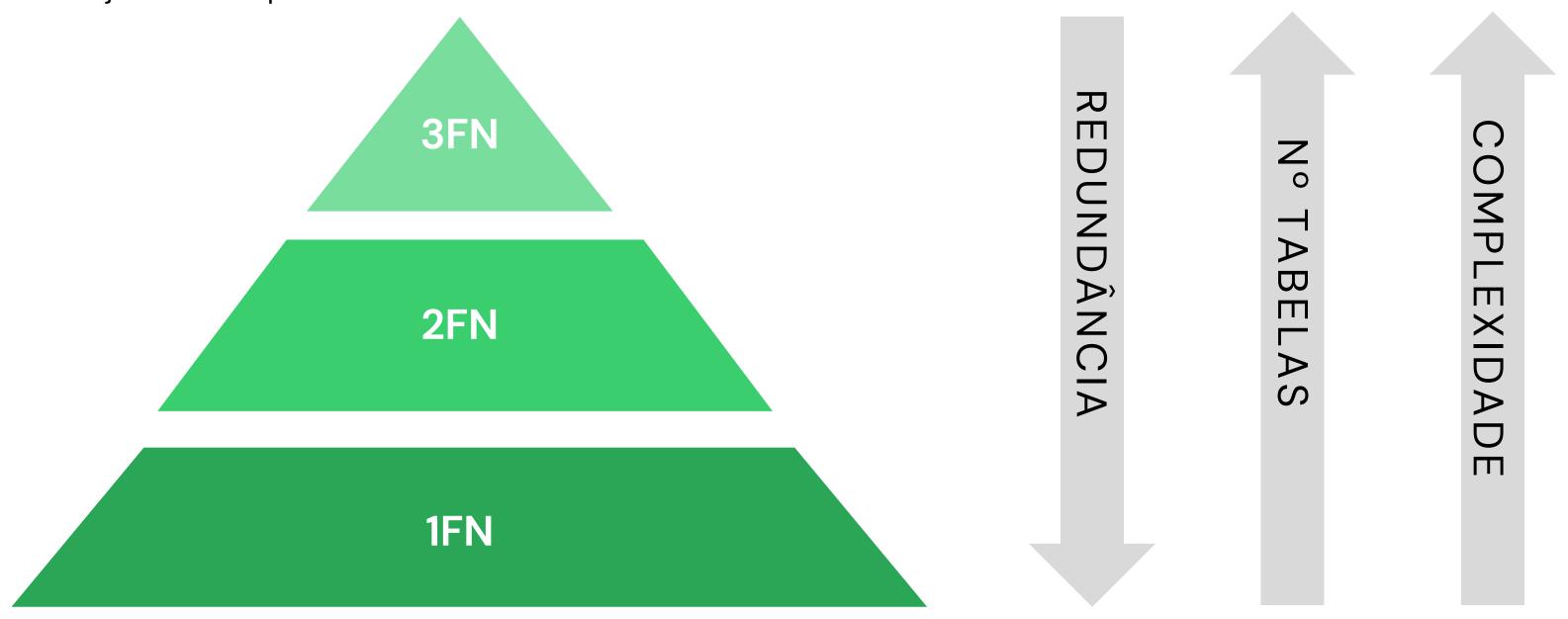
Através da sua aplicação, os atributos de um dado modelo de dados são organizados para assegurar a coesão dos tipos das entidades envolvidas, minimizando ou mesmo eliminando duplicação de dados, melhorando a eficiência de armazenamento, a integridade e a escalabilidade dos dados.



- Controlo da <u>redundância</u> dos dados;
- Flexibilidade: existem diversas formas de "olharmos" para os dados.
- Garantia de <u>integridade</u> de dados.
- Anomalias de modificações: Na execução de operações de inserção, atualização e remoção.
- <u>Eficiência</u>: Ao se eliminar dados redundantes poupamos algum espaço de armazenamento.

#### **Formas Normais**

O processo de normalização é progressivo, ou seja, cada um dos níveis superiores de normalização é um subconjunto do respetivo nível inferior.





#### Primeira Forma Normal – 1FN

Diz-se que uma relação está na primeira forma normal (1FN) se:

- 1. Possuir uma chave primária.
- 2. Todos os seus atributos forem <u>atómicos</u>. Não são permitidos atributos que implicitamente codificam subatributos (atributos compostos) ou atributos multivalor.
- 3. Não possuir grupos de dados repetidos.

Na prática, podemos dizer que uma relação está na 1FN se as interseções entre colunas (atributos) e linhas (registos) possuírem um único valor – um valor atómico.



#### Primeira Forma Normal – 1FN

#### Aplicação da 1<sup>a</sup> Forma Normal:

Passo 1: Uma das chaves candidatas é escolhida para chave primária.

<u>Passo 2:</u> Atributos multivalor são convertidos em novas relações com chave externa referindo a chave primária da tabela original.

Passo 3: Cada atributo composto é mapeado em vários sub-atributos atómicos.



#### → Primeira Forma Normal – 1FN

#### **EXEMPLO:**

Considere o caso de uma universidade onde os alunos frequentam várias disciplinas. Assim sendo, considerando que os alunos e a respetiva avaliação disciplinar são representados por uma única relação:

Notas(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso, nome\_curso, { disciplina(cod\_dis, nome\_dis, nota) }, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

Notas
id_aluno
nome_aluno
cod_curso
nome_curso
{disciplina(cod_dis, nome_dis, nota)}
cod_prof
nome_prof
dep_prof

Relação não normalizada!

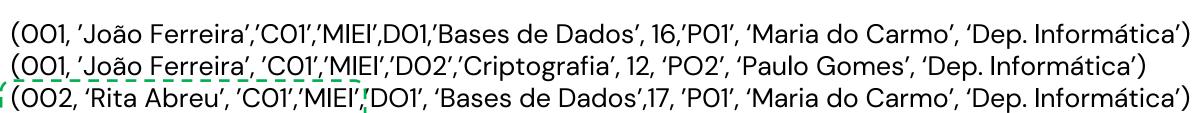


#### Primeira Forma Normal – 1FN

Notas(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso, nome\_curso, { disciplina(cod\_dis, nome\_dis, nota) }, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

Notas
id_aluno
nome_aluno
cod_curso
nome_curso
{disciplina(cod_dis, nome_dis, nota)}
cod_prof
nome_prof
dep_prof

Atributo composto e multivalor!



(002, 'Rita Abreu', 'C01','MIEI','D03', 'Estatística Aplicada', 14, 'P03', 'Tiago Pinho', 'Dep. Sistemas')

Grupo repetitivo!



#### Primeira Forma Normal – 1FN



Notas(id\_aluno, cod\_dis, nome\_dis, nota, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

Alunos(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso, nome\_curso)

Alunos
<u>id_aluno</u>
nome_aluno
cod_curso
nome_curso

(OO1, 'João Ferreira','CO1','MIEI') (OO1, 'João Ferreira', 'CO1', 'MIEI') (OO2, 'Rita Abreu', 'CO1', 'MIEI') (OO2, 'Rita Abreu', 'CO1', 'MIEI')

Notas
<u>id_aluno</u>
<u>cod_dis</u>
nome_dis
nota
cod_prof
nome_prof
dep_prof

(OO1, 'DO1,'Bases de Dados', 16,'PO1', 'Maria do Carmo',' Dep. Informática') (001,'D02','Criptografia', 12, 'P02', 'Paulo Gomes', 'Dep. Informática') (002,'D01', 'Bases de Dados',17, 'P01', 'Maria do Carmo', 'Dep. Informática') (002,'D03', 'Lógica Computacional', 14, 'P03', 'Tiago Pinho', 'Dep. Sistemas')



#### Diz-se que uma relação está na segunda forma normal (2FN) se:

- 1. Relembra-se que, a aplicação das diversas formas normais é progressiva. Assim, para que uma dada relação esteja na 2FN tem de estar também na 1FN.
- 2. Todos os seus atributos <u>não-primos</u> forem totalmente **dependentes** da sua chave primária. Diz-se que um atributo é <u>não-primo</u> quando este não faz parte de uma chave primária. Ou seja, nenhum atributo pode depender funcionalmente de uma chave parcial.

#### O que é uma dependência funcional?

As dependências funcionais determinam a forma como se pode interpretar e relacionar os dados e permitem especificar medidas formais sobre a correção dos esquemas relacionais. Estas são definidas com base nas restrições aplicacionais que se verifiquem sobre os atributos no contexto de um dado problema real.



Na prática, a dependência funcional **A1** → **A2** entre dois conjuntos de atributos de uma relação significa que:

- para cada valor de A1, existe apenas um valor possível para A2, por isso diz-se que A2 é funcionalmente dependente de A1 ou que A1 determina funcionalmente A2;
- valores iguais para A1, determinam valores iguais para A2.



Aplicando a análise de dependências funcionais ao caso de estudo anterior:

Alunos(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso, nome\_curso)

Notas(id\_aluno, cod\_dis, nome\_dis, nota, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

Diagrama de Dependências

```
id_aluno → nome_aluno, cod_curso
cod_curso → nome_curso
{id_aluno, cod_dis} → nota
cod_disc → nome_dis, cod_prof
cod_prof → nome_prof, dep_prof
```

A tabela Alunos está na 2FN, mas a Notas não!



#### → Segunda Forma Normal – 2FN

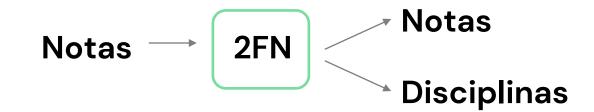
Diagrama de Dependências

{id\_aluno, cod\_dis} → nota cod\_disc → nome\_dis, cod\_prof cod\_prof → nome\_prof, dep\_prof

Notas(id\_aluno, cod\_dis, nome\_dis, nota, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

<u>id_aluno</u>	<u>cod_dis</u>	nome_dis	nota	cod_prof	nome_prof	dep_prof
001	D01	Bases de Dados	16	PO1	Maria do Carmo	Dep. Informática
001	DO2	Criptografia	12	PO2	Paulo Gomes	Dep. Informática
002	D01	Bases de Dados	17	PO1	Maria do Carmo	Dep. Informática
002	D03	Lógica Computacional	14	PO3	Tiago Pinho	Dep. Sistemas
			•••			





Notas(id\_aluno, cod\_dis, nota)

Notas
<u>id_aluno</u>
<u>cod_dis</u>
nota

(001, 'D01', 16) (001,'D02', 12) (002,'D01', 17) (002,'D03', 14) Disciplinas(cod\_dis, nome\_dis, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

Disciplinas
cod_dis
nome_dis
cod_prof
nome_prof
dep_prof

('DO1,'Bases de Dados','PO1', 'Maria do Carmo',' Dep. Informática') ('DO2','Criptografia', 'PO2', 'Paulo Gomes', 'Dep. Informática') ('DO1', 'Bases de Dados', 'PO1', 'Maria do Carmo', 'Dep. Informática') ('DO3', 'Lógica Computacional', 'PO3', 'Tiago Pinho', 'Dep. Sistemas')

. . .



#### → Terceira Forma Normal – 3FN

#### Diz-se que uma relação está na terceira forma normal (3FN) se:

- 1. Relembra-se que, a aplicação das diversas formas normais é progressiva. Assim, para que uma dada relação esteja na 3FN tem de estar também na 1FN e 2FN.
- 2. Todos os seus atributos que não sejam chaves primárias sejam mutuamente independentes, não havendo assim dependências funcionais transitivas. Por outras palavras, numa relação na 3FN, todos os atributos dependem única e exclusivamente da chave primária.

Na prática, isto significa que os atributos que não dependam da chave primária devem ser "eliminados" da relação, ou seja, devem ser transferidos para outra tabela.



#### → Terceira Forma Normal – 3FN

Na prática, a dependência funcional  $A1 \rightarrow A2$ ,  $A3 \in A3 \rightarrow A4$  entre os atributos de uma relação significa que:

Existe uma <u>dependência funcional transitiva</u> entre A1 e A4. Ou seja os atributos que não são chave primária, não são mutuamente independentes entre si.

Aplicando a análise de dependências funcionais ao caso de estudo anterior:

Diagrama de Dependências

Alunos(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso, nome\_curso)

Notas(id\_aluno, cod\_dis, nota)

Disciplinas(cod\_dis, nome\_dis, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

A tabela Alunos e Disciplinas não estão na 3FN!

id\_aluno → nome\_aluno, cod\_curso

cod\_curso → nome\_curso

{id\_aluno, cod\_dis} → nota

cod\_disc → nome\_dis, cod\_prof

cod\_prof → nome\_prof, dep\_prof



#### → Terceira Forma Normal – 3FN

Alunos(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso, nome\_curso)

 <u>id_aluno</u>	<u>nome_aluno</u>	cod_curso	nome_curso
001	João Ferreira	CO1	MIEI
001	João Ferreira	CO1	MIEI
002	Rita Abreu	CO1	MIEI
002	Rita Abreu	CO1	MIEI
•••	•••	•••	•••

Dependência Transitiva

Diagrama de Dependências

id\_aluno → nome\_aluno, cod\_curso cod\_curso → nome\_curso



#### → Terceira Forma Normal – 3FN

Diagrama de Dependências

Disciplinas(cod\_dis, nome\_dis, cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

cod\_disc → nome\_dis, cod\_prof cod\_prof → nome\_prof, dep\_prof

<u>cod_dis</u>	nome_dis	cod_prof	nome_prof	dep_prof
D01	Bases de Dados	P01	Maria do Carmo	Dep. Informática
DO2	Criptografia	PO2	Paulo Gomes	Dep. Informática
D01	Bases de Dados	PO1	Maria do Carmo	Dep. Informática
DO3	Lógica Computacional	PO3	Tiago Pinho	Dep. Sistemas

Dependência Transitiva



#### → Terceira Forma Normal – 3FN



Disciplinas **Disciplinas** 3FN **Professores** 

Alunos(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso)

Alunos
<u>id_aluno</u>
nome_aluno
cod_curso

Disciplinas(cod\_dis, nome\_dis, cod\_prof)

Disciplinas
cod_dis
nome_dis
cod_prof

Cursos(cod\_curso, nome\_curso)

Cursos
cod_curso
nome_curso

Professores(cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof)

Professores
<u>cod_prof</u>
nome_prof
dep_prof



#### → Terceira Forma Normal – 3FN

Alunos(id\_aluno, nome\_aluno, cod\_curso)

Alunos
<u>id_aluno</u>
nome_aluno
cod_curso

Disciplinas(cod\_dis, nome\_dis, cod\_prof)

Disciplinas
<u>cod_dis</u>
nome_dis
cod_prof

Professores(cod\_prof, nome\_prof, dep\_prof) Cursos(cod\_curso, nome\_curso)

Cursos
cod_curso
nome_curso

id_aluno → nome_aluno, cod_curso
cod_curso → nome_curso
{id_aluno, cod_dis} → nota
cod_disc → nome_dis, cod_prof
cod prof → nome prof. dep prof

Diagrama de Dependências

Disciplinas
<u>cod_prof</u>
nome_prof
dep_prof

As relações encontram-se na 3FN!

# Próxima aula: Exploração da BD

- Procedures
- Triggers
- Functions
- Handlers

