

Instituto Federal de Educação, Ciência e Tecnologia da Bahia - IFBA
Departamento de Informática
Integrado / Análise e Desenvolvimento de Sistemas / Licenciatura em Computação

Normalização de Relações

André L. R. Madureira <andre.madureira@ifba.edu.br>
Doutorando em Ciência da Computação (UFBA)
Mestre em Ciência da Computação (UFBA)
Engenheiro da Computação (UFBA)

Normalização de relações

- Processo de analisar esquemas de relação usando suas dependências funcionais (DFs) e atributos visando:
 - Minimizar redundâncias de dados
 - Minimizar anomalias de atualização
- "Processo de melhoria na qualidade de um banco de dados"
 - Otimização de banco de dados (desempenho e espaço necessário para armazenar os dados)

Normalização de relações

- Consiste em testes realizados sobre uma relação para verificar se ela satisfaz uma forma normal
 - Os testes são baseados nas dependências funcionais e atributos de uma relação
- Inicialmente Edgar Codd propôs 3 formas normais em 1972:
 - 1^a forma normal (1FN)
 - 2^a forma normal (2FN)
 - 3^a forma normal (3FN)

Normalização de relações

- Consiste em testes realizados sobre uma relação para verificar se ela satisfaz uma forma normal
 - Os testes são baseados nas dependências funcionais e atributos de uma relação
- Inicialmente Edgar Codd propôs 3 formas normais em 1972:
 - 1^a forma normal (1FN)
 - 2^a forma normal (2FN)
 - 3^a forma normal (3FN)

Relações que não satisfazem à uma forma normal são decompostas em relações menores, que atendam aos testes

Forma normal

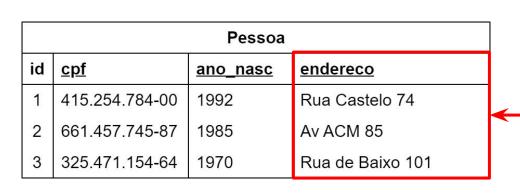
- Uma relação está em uma forma normal se ela satisfaz TODOS os critérios associados a esta forma normal
 - Uma relação que atende a formas normais de grau maior, também atende às formas normais de grau menor
 - Ex: se uma relação está na 3FN, ela também está na 2FN e na 1FN
 - Grau de normalização: forma normal mais alta da relação

1^a Forma Normal (1FN)

- Não aceita atributos multivalorados, e nem atributos repetidos
 - Domínio dos atributos inclui apenas:
 - Valores simples, atômicos e indivisíveis
 - Ex: CPF, RG, ano_nascimento, primeiro_nome_mae

Pessoa				
id	<u>cpf</u>	<u>rg</u>	ano_nasc	primeiro_nome_mae
1	415.254.784-00	01354021-67	1992	Carla
2	661.457.745-87	85410234-87	1985	Katia
3	325.471.154-64	74520132-95	1970	Jussara

	Pessoa				
id	<u>cpf</u>	ano_nasc	<u>endereco</u>		
1	415.254.784-00	1992	Rua Castelo 74		
2	661.457.745-87	1985	Av ACM 85		
3	325.471.154-64	1970	Rua de Baixo 101		



Endereço é um atributo multivalorado

A mesma pessoa pode ter múltiplos endereços diferentes



Endereço é um **atributo multivalorado**

A mesma pessoa pode ter múltiplos endereços diferentes

Solução:

Colocar endereço em uma relação à parte, e associar ela a Pessoa

PK	Pessoa	
<u>id</u>	cpf	ano_nasc
1	415.254.784-00	1992
2	661.457.745-87	1985
3	325.471.154-64	1970

Endereço		FK
rua	numero	id_pessoa
Rua Castelo	74	1
Av ACM	85	2
Rua de Baixo	101	3

Relação "Pessoa" agora está na 1FN

	Funcionario			
id	cpf	cargo		
1	415.254.784-00	Padeiro		
2	661.457.745-87	Secretaria		
3	325.471.154-64	Padeiro		

Funcionario			
id	cpf	cargo	
1	415.254.784-00	Padeiro	
2	661.457.745-87	Secretaria	
3	325.471.154-64	Padeiro	

Cargo é um **atributo** repetido

Funcionario			
id	cpf	cargo	
1	415.254.784-00	Padeiro	
2	661.457.745-87	Secretaria	
3	325.471.154-64	Padeiro	

Cargo é um **atributo** repetido

Existem pessoas com o mesmo cargo

Funcionario			
id	cpf	cargo	
1	415.254.784-00	Padeiro	
2	661.457.745-87	Secretaria	
3	325.471.154-64	Padeiro	

Cargo é um **atributo** repetido

Existem pessoas com o mesmo cargo

Solução:

Transformar "cargo" em uma relação de "cadastro". Criar uma tabela de junção que associa Funcionario a Cargo

Funcionario		
<u>id</u> cpf		
1	415.254.784-00	
2	661.457.745-87	
3	325.471.154-64	

Cargo		
<u>id</u>	nome	
1	Padeiro	
2	Gerente	
3	Secretaria	

Funcionario		
<u>id</u> cpf		
1	415.254.784-00	
2	661.457.745-87	
3	325.471.154-64	

Cargo		
<u>id</u>	nome	
1	Padeiro	
2	Gerente	
3	Secretaria	

Funcionario_Cargo		
id_func	id_cargo	
1	1	
2	3	
3	1	

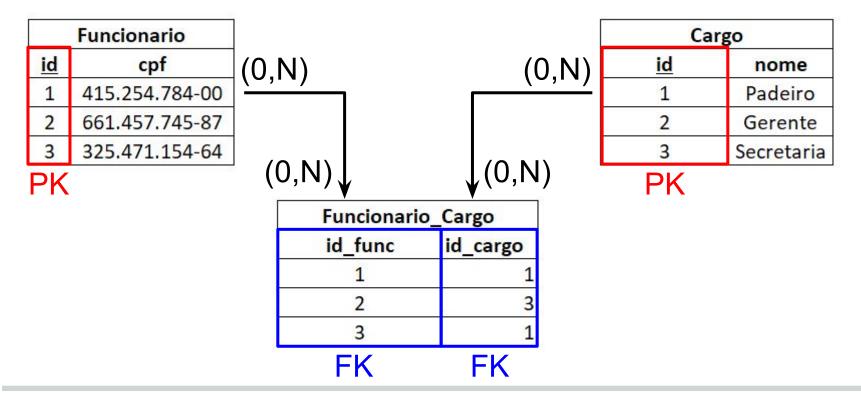
Funcionario			
id	id cpf		
1	415.254.784-00		
2	661.457.745-87		
3	325.471.154-64		

PK

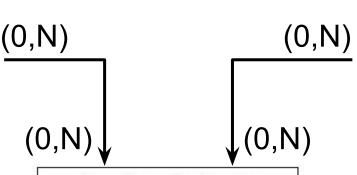
Funcionario_Cargo		
id_func	id_cargo	
1	1	
2	3	
3	1	
FK	FK	

Cargo		
<u>id</u>	nome	
1	Padeiro	
2	Gerente	
3	Secretaria	

PK



Funcionario		
id cpf		
1	415.254.784-00	
2	661.457.745-87	
3	325.471.154-64	



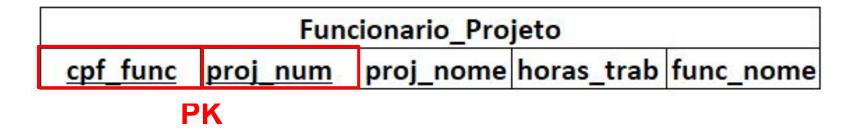
С	argo
<u>id</u>	nome
1	Padeiro
2	Gerente
3	Secretaria

Funcionario_Cargo		
id_func	id_cargo	
1	1	
2	3	
3	1	

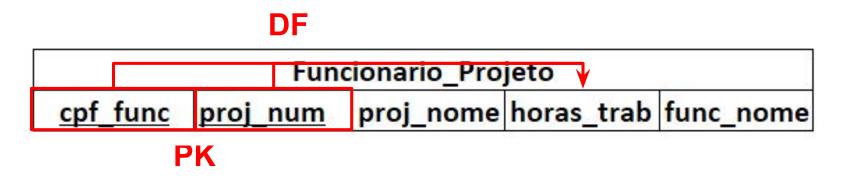
Relação "Funcionario" agora está na 1FN

Exercício - Coloque seu projeto lógico na 1FN

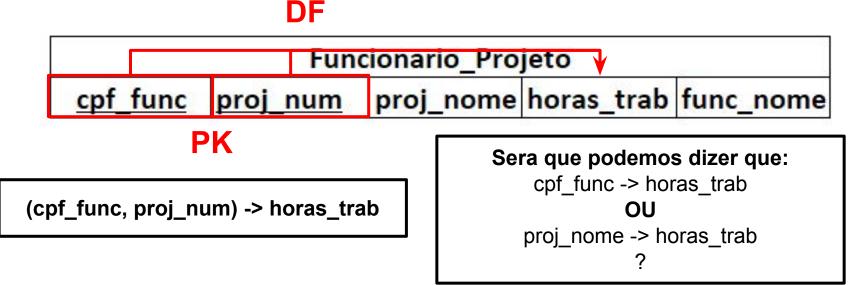
- Ajuste o modelo lógico do seu projeto para estar na 1FN
 - Faça os ajustes necessários
 - Considere as boas práticas de bancos de dados
 - Semântica clara (sem ambiguidade)
 - Evite valores NULL
 - Evite tuplas falsas
 - Reduza informações redundantes nas tuplas



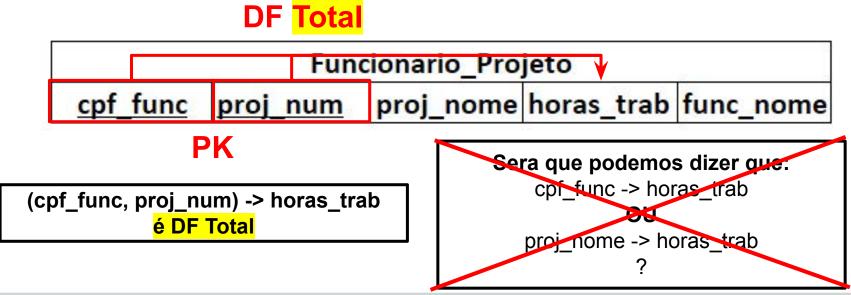
 Uma DF X->Y é uma DF Total se a remoção de qualquer atributo de X significar que a dependência não se mantém mais



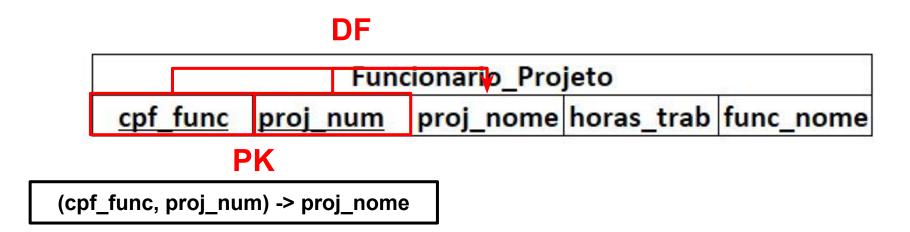
(cpf_func, proj_num) -> horas_trab

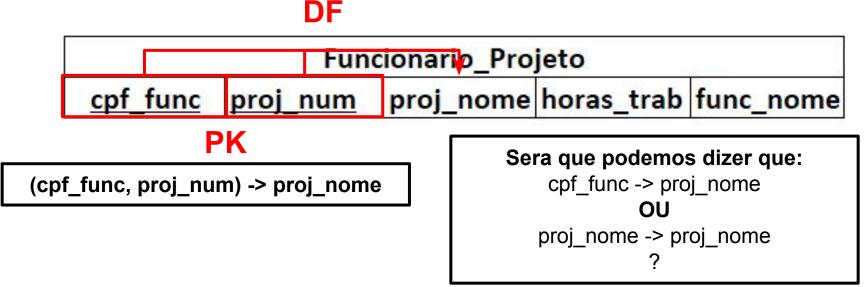


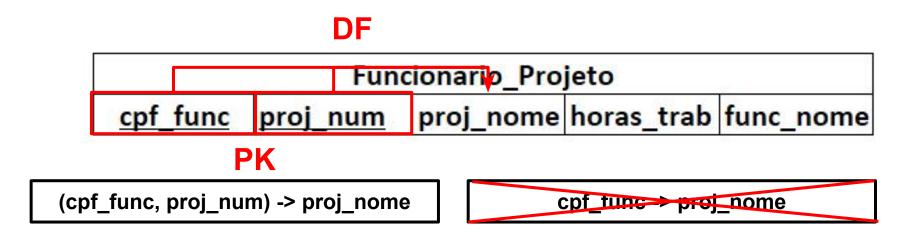


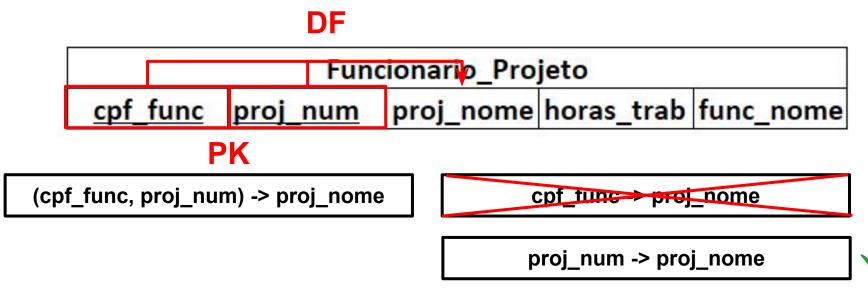


Funcionario_Projeto				
cpf_func	proj_num	proj_nome	horas_trab	func_nome



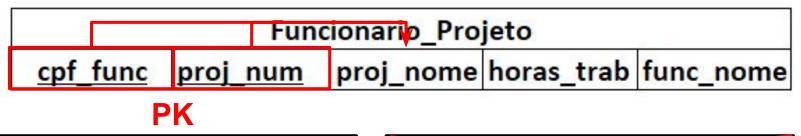






 Uma DF X->Y é uma DF Parcial se algum atributo de X puder ser removido e a DF ainda se mantenha

DF Parcial



(cpf_func, proj_num) -> proj_nome é DF Parcial cpf_tunc > proj_nome

proj_num -> proj_nome

2^a Forma Normal (2FN)

- Uma relação R está na 2FN, se:
 - Ela também estiver na 1FN
 - Cada atributo n\u00e3o principal A em R for DF total da chave prim\u00e1ria de R

2^a Forma Normal (2FN)

- Uma relação R está na 2FN, se:
 - Ela também estiver na 1FN

Atributos não pricipais são todos aqueles que não pertencem a chave primária

 Cada atributo n\u00e3o principal A em R for DF total da chave prim\u00e1ria de R

2^a Forma Normal (2FN)

- Uma relação R está na 2FN, se:
 - Ela também estiver na 1FN

Atributos não pricipais são todos aqueles que não pertencem a chave primária

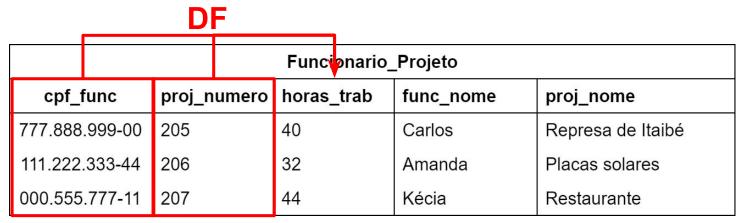
 Cada atributo não principal A em R for DF total da chave primária de R



Exemplo de relação que NÃO está na 2FN

Funcionario_Projeto				
cpf_func	proj_numero	horas_trab	func_nome	proj_nome
777.888.999-00	205	40	Carlos	Represa de Itaibé
111.222.333-44	206	32	Amanda	Placas solares
000.555.777-11	207	44	Kécia	Restaurante





PK



PK

cpf_func -> horas_trab

proj_numero -> horas_trab

DF Total

Funci			pnario_	Projeto			
cpf_fu	ınc	proj_n	umero	horas_	trab	func_nome	proj_nome
777.888.9	99-00	205		40		Carlos	Represa de Itaibé
111.222.3	33-44	206		32		Amanda	Placas solares
000.555.7	777-11	207		44		Kécia	Restaurante

PK

cpf func > heras trab

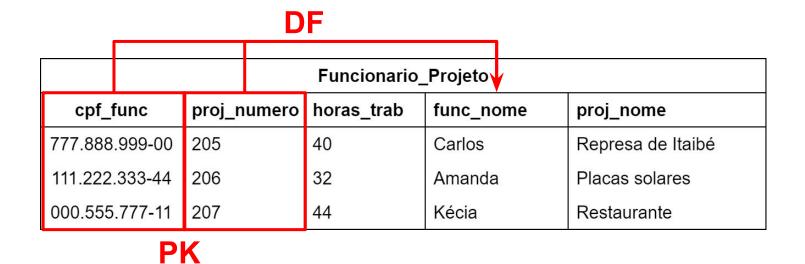


(cpf_func, proj_numero) -> horas_trab
é DF Total

proj numere > horas trab



PK



cpf func -> func nome

proj_numero -> func_nome



PK

cpf_func -> func_nome

proj numero > func nome

DF Parcial

			Funcionario_Projeto		<u> </u>		
cpf_f	func	proj_n	umero	horas_trab	func_no	ome	proj_nome
777.888	.999-00	205		40	Carlos		Represa de Itaibé
111.222.	.333-44	206		32	Amanda	ı	Placas solares
000.555	.777-11	207		44	Kécia		Restaurante

PK

cpf_func -> func_nome



proj numero > func nome

DF Parcial Funcionario Projeto cpf_func proj_numero horas_trab func_nome proj_nome 777.888.999-00 205 40 Carlos Represa de Itaibé 111.222.333-44 32 206 Amanda Placas solares 000.555.777-11 207 44 Kécia Restaurante

Como existem atributos que **dependem parcialmente** da chave primária (*cpf_func*, *proj_numero*), a relação NÃO ESTÁ na 2FN

PK

DF Total

Funcionario Projeto						
<u>cpf_func</u> <u>proj_numero</u> horas_tra						
777.888.999-00	205	40				
111.222.333-44	206	32				
000.555.777-11	207	44				

PK



proj numere > horas trab



(cpf_func, proj_numero) -> horas_trab
é DF Total

Funcionario_Projeto							
cpf_func proj_numero horas_tra							
777.888.999-00		205		40			
111.222.333-44		206		32			
000.555.777-11		207		44			

DF Total

uncionario					
<u>cpf</u>	nome				
777.888.999-00	Carlos				
111.222.333-44	Amanda				
000.555.777-11	Kécia				

PK

Não é preciso testar se **cpf** -> **nome** é DF Total. Isto se deve ao fato de termos apenas um atributo principal (*cpf*).

Funcionario_Projeto						
cpf_func proj_numero horas_tra						
777.888.999-00	205	40				
111.222.333-44	206	32				
000.555.777-11	207	44				

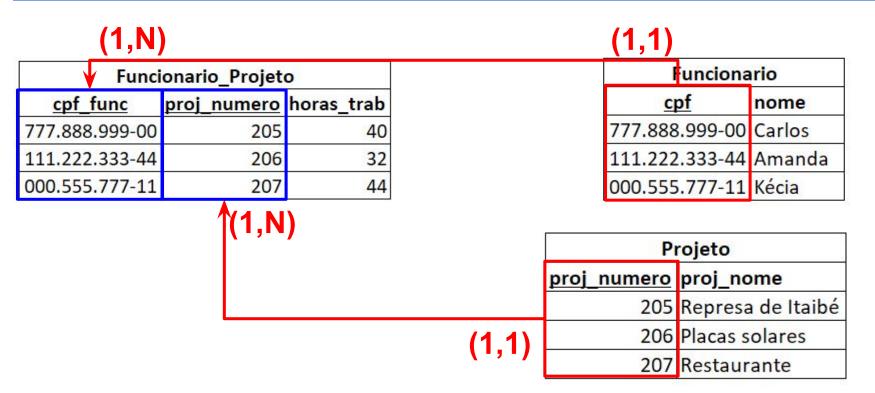
Funcionario					
<u>cpf</u>	nome				
777.888.999-00	Carlos				
111.222.333-44	Amanda				
000.555.777-11	Kécia				

DF Total

Projeto				
proj_numero	proj_nome			
205	Represa de Itaibé			
206	Placas solares			
207	Restaurante			



FK Funci	onario_Projet	0		Fur	nciona	rio
cpf_func	proj_numero	horas_trab		<u>cpf</u>		nome
777.888.999-00	205	40	7	777.888.99	99-00	Carlos
111.222.333-44	206	32	1	11.222.3	33- <mark>44</mark>	Amanda
000.555.777-11	207	44	0	000.555.7	77-11	Kécia
	FK 1			PK	<u> </u>	
				Proj	eto	
			<u>proj_</u> nι	<u>ımero</u> pr	roj_no	me
				205 Re	epresa	de Itaibé
				206 Pla	acas s	olares
				207 Re	estaur	ante
			DI	Z Since the second		



Exercício - Coloque seu projeto lógico na 2FN

- Ajuste o modelo lógico do seu projeto para estar na 2FN
 - Faça os ajustes necessários
 - Considere as boas práticas de bancos de dados
 - Semântica clara (sem ambiguidade)
 - Evite valores NULL
 - Evite tuplas falsas
 - Reduza informações redundantes nas tuplas

- Uma DF X -> Y é uma DF transitiva se existe:
 - X -> W
 - W -> Y
- Onde W é um atributo não principal ("W não é chave primária")

Funcionario_Departamento							
cpf_func nome_func data_nasc num_depto cpf_gerente							
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	100	504.231.854-78			
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	101	854.632.140-98			
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	100	504.231.854-78			

- Uma DF X -> Y é uma DF transitiva se existe:
 - X -> W
 - W -> Y
- Onde W é um atributo não principal ("W não é chave primária")

DF

Funcionario_Departamen o								
cpf_func	nome_func	data_nasc	num_depto	cpf_gerente				
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	100	504.231.854-78				
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	101	854.632.140-98				
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	100	504.231.854-78				



- Uma DF X -> Y é uma DF transitiva se existe:
 - X -> W
 - W -> Y
- Onde W é um atributo não principal ("W não é chave primária")

DF

Funcionario_Departamen o								
cpf_func	func nome_func data_nasc num_depto cpf_gerente							
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	100	504.231.854-78				
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	101	854.632.140-98				
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	100	504.231.854-78				

PK

DF

Funcionario_Departamento				
cpf_func	nome_func	data_nasc	num_depto	cpf_gerente
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	100	504.231.854-78
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	101	854.632.140-98
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	100	504.231.854-78

PK

DF

Temos:

cpf_func -> num_depto
num_depto -> cpf_gerente

DF

Funcionario_Departamen o				
cpf_func	nome_func	data_nasc	num_depto	cpf_gerente
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	100	504.231.854-78
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	101	854.632.140-98
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	100	504.231.854-78

PK

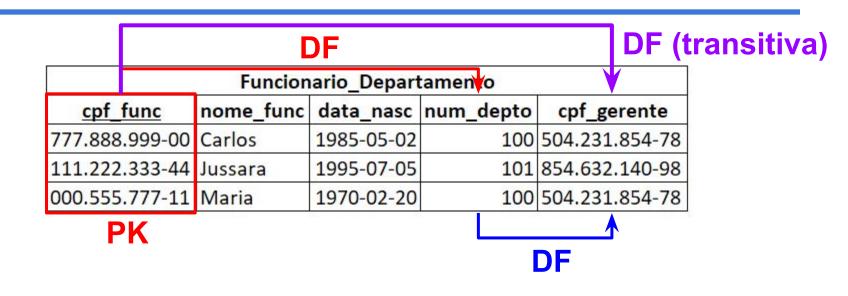
DF

Temos:

cpf_func -> num_depto
num_depto -> cpf_gerente

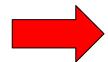


cpf_func -> cpf_gerente
 existe e é DF transitiva



Temos:

cpf_func -> num_depto
num_depto -> cpf_gerente



cpf_func -> cpf_gerente
 existe e é DF transitiva

3^a Forma Normal (3FN)

- Uma relação R está na 3FN, se:
 - Ela também estiver na 2FN
 - Nenhum atributo não principal (que não pertence a chave primária) de R for DF transitiva da chave primária
 - Isto é, atributos não devem depender de outros atributos não principais

		Funcion	ario_Depart	tament	0		
cpf	func	nome_func	data_nasc	num	έριο	cpf_ge	erente
777.888	8.999-00	Carlos	1985-25-17		100	504.231	.854-78
111.22	2.333-44	Juscara	1995-07-05		101	854.632	.140-98
000,55	777-11	Maria	1970-02-20		100	504.231	.054-78
PK			įv. X				
		DF (tra	nsitiva)			DF	

Temos as seguintes DFs:

cpf_func -> num_depto -> cpf_gerente

Funcionario_Departamento				
cpf_func	nome_func	data_nasc	num_depto	cpf_gerente
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	100	504.231.854-78
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	101	854.632.140-98
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	100	504.231.854-78

Funcionario_Depar			amento	
cpf_func	nome_func	data_nasc	num_depto	cpf_gerente
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	100	504.231.854-78
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	101	854.632.140-98
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	100	504.231.854-78

Pertence a tabela Funcionário

Pertence a tabela *Departamento*

Funcionario			
<u>cpf</u>	nome	data_nasc	
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	

Depa	Departamento		
numero	cpf_gerente		
100	504.231.854-78		
101	854.632.140-98		

Funcionario			
<u>cpf</u>	nome	data_nasc	
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	

Departamento		
numero	cpf_gerente	
100	504.231.854-78	
101	854.632.140-98	

Funcionario_Departamento		
cpf_func	num_depto	
777.888.999-00	100	
111.222.333-44	101	
000.555.777-11	100	

Funcionario			
<u>cpf</u>	nome	data_nasc	
777.888.999-00	Carlos	1985-05-02	
111.222.333-44	Jussara	1995-07-05	
000.555.777-11	Maria	1970-02-20	

Departamento		
numero	cpf_gerente	
100	504.231.854-78	
101	854.632.140-98	

(1,1) (1,N)

Funcionario_Departamento	
cpf_func	num_depto
777.888.999-00	100
111.222.333-44	101
000.555.777-11	100

(1,1)

Resumo das Formas Normais

- Primeira Forma Normal (1FN)
 - Não há atributos multivalorados, e nem repetidos
- Segunda Forma Normal (2FN)
 - Não há DF parcial entre atributos chaves e não chaves
- Terceira Forma Normal (3FN)
 - Não há **DF transitiva** entre atributos não chaves

Exercício - Coloque seu projeto lógico na 3FN

- Ajuste o modelo lógico do seu projeto para estar na 3FN
 - Faça os ajustes necessários
 - Considere as boas práticas de bancos de dados
 - Semântica clara (sem ambiguidade)
 - Evite valores NULL
 - Evite tuplas falsas
 - Reduza informações redundantes nas tuplas

Referencial Bibliográfico

 KORTH, H.; SILBERSCHATZ, A.; SUDARSHAN, S.
 Sistemas de bancos de dados. 5. ed. Rio de Janeiro: Ed. Campus, 2006.

 DATE, C. J. Introdução a sistemas de bancos de dados. Rio de Janeiro: Ed. Campus, 2004. Tradução da 8ª edição americana.