

---

# Banco de Dados I

## Modelo Relacional

2014-1

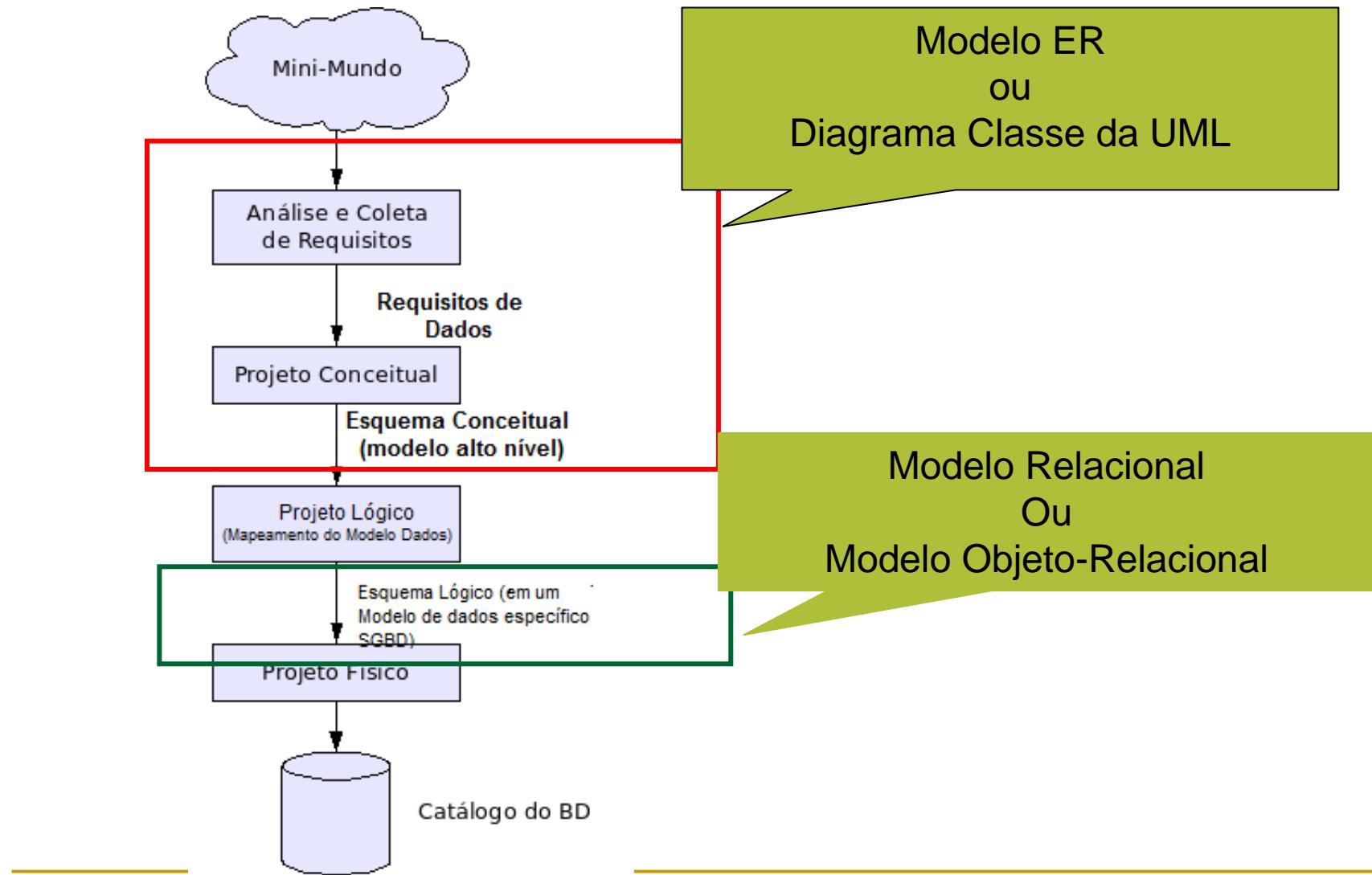
---

Profa.: Márcia Sampaio Lima

EST - UEA

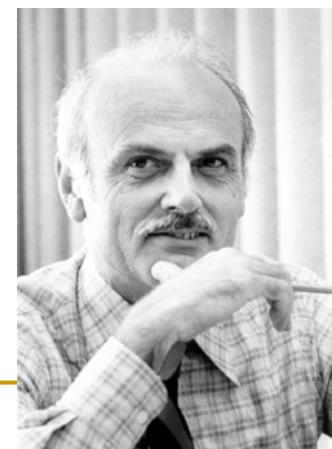
Ref. Slides Profa. Aurea

# Projeto de um Banco de Dados



# Modelo Relacional

- Modelo de dados mais utilizado em BDs.
- Serve de base para a grande maioria dos SGBDs existentes hoje no mercado.
- Simples, estrutura uniforme.
- Baseado em conceitos matemáticos da teoria de conjuntos.
- Inventado por Edgar F. Codd



# Modelo Relacional

- Finalidade representar os dados como uma coleção de **relações**:
  - Cada relação é representada por uma **tabela**, ou um arquivo. Porém, este é mais restrito que uma tabela.
    - Toda tabela pode ser considerada um arquivo, porém, nem todo arquivo pode ser considerado uma tabela.

# Modelo Relacional

## ■ Tabelas ou Relações:

**Cientes:**

<b>Cli_CPF</b>	<b>Cli_Nome</b>	<b>Cli_Sexo</b>	<b>Cli_DataNascimento</b>
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

# Modelo Relacional

- Tabelas ou Relações:
  - Quando uma relação é pensada como uma tabela de valores, cada linha nesta tabela representa uma coleção de dados relacionados.

**Clientes:**

<b>Cli_CPF</b>	<b>Cli_Nome</b>	<b>Cli_Sexo</b>	<b>Cli_DataNascimento</b>
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

# Modelo Relacional

- Tabelas ou Relações:
  - Estes valores podem ser interpretados como fatos descrevendo uma instância de uma entidade ou de um relacionamento.

**Clientes:**

Cli_CPF	Cli_Nome	Cli_Sexo	Cli_DataNascimento
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

Instância

# Modelo Relacional

- Tabelas ou Relações:
  - O nome da tabela e das colunas desta tabela são utilizados para facilitar a interpretação dos valores armazenados em cada linha da tabela.

**Clientes:**

<b>Cli_CPF</b>	<b>Cli_Nome</b>	<b>Cli_Sexo</b>	<b>Cli_DataNascimento</b>
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

# Modelo Relacional

- Tabelas ou Relações:
  - Todos os valores em uma coluna são necessariamente do mesmo tipo: domínio.

**Clientes:**

<b>Cli_CPF</b>	<b>Cli_Nome</b>	<b>Cli_Sexo</b>	<b>Cli_DataNascimento</b>
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

# Modelo Relacional

## ■ DOMÍNIO

- Representa o conjunto de valores válidos de um atributo de uma relação.
- Pode ser representado por
  - Um intervalo de valores
    - Ex: Idade = de 18 a 50 anos
  - Uma enumeração de valores
    - Ex: Estado Civil = Solteiro, Casado, Viúvo etc.
  - Um Tipo
    - Ex: D-FONE: inteiro

# Modelo Relacional

## ■ Domínio D:

- ❑ É um conjunto de valores atômicos.
- ❑ Por atômico, podemos compreender que cada valor do domínio é indivisível.
- ❑ Especificação do domínio: destacar o tipo, o tamanho e a faixa do atributo que está sendo especificado. Por exemplo:

Coluna	Tipo	Tamanho	Faixa
Idade	Numérico		0-120
Nome	Caracter	30	
Salário	Numérico		500,00- 129999,99

# Modelo Relacional

- Terminologia do modelo relacional:
  - ❑ Cada tabela é chamada de **relação**;
  - ❑ Uma linha de uma tabela é chamada de **tupla ou registro**;
  - ❑ O nome de cada coluna é chamado de **atributo ou campo**;
  - ❑ O tipo de dado que descreve cada coluna é chamado de **domínio**;
  - ❑ **Esquema:** representa a estrutura da tabela ou relação.

# Modelo Relacional

Esquema <b>Clientes:</b>	Atributo ou campo			
	Cli_CPF	Cli_Nome	Cli_Sexo	Cli_DataNascimento
	098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
	124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
	342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
	626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

Domínio

Atributo ou campo

Tupla ou Registro

Relação ou Tabela

# Modelo Relacional

- **Esquema de relação R**, denotado por:

$$R(A_1, A_2, \dots, A_n)$$

- Cada atributo  $A_i$  é o nome do papel desempenhado por um domínio  $D$  no esquema relação  $R$ .
- $D$  é domínio de  $A_i$ , denotado por  $\text{dom}(A_i)$ .
- O grau de  $R$  é o número de atributos presentes em seu esquema de relação.

**Grau de R == n**

# Modelo Relacional

- **Instância r de um esquema relação denotado por:**

$$r(R)$$

- $r(R)$  é um conjunto de n-tuplas  $r = [t_1, t_2, \dots, t_n]$  onde os valores de  $[t_1, t_2, \dots, t_n]$  devem estar contidos no domínio **D**.
- O valor **nulo (NULL)** faz parte do domínio de um atributo e representa um valor não conhecido para uma determinada tupla.

# Modelo Relacional

- Uma n-tupla  $t$ :

$$t = \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$$

- Onde,  $v_i$  é o valor correspondente ao atributo  $A_i$ .

# Chave...

## ■ Chave Primária:

Atributo que identifica unicamente uma tupla.

### □ Características:

- Imparidade
- Obrigatoriedade

# Chaves..

- **Chave Candidata:**
  - É qualquer conjunto não nulo de atributos que tem condições de ser chave primária.
- **Chave Alternativa**
  - Uma chave candidata que não foi escolhida como chave primária.
- **Super Chave (Chave composta)**
  - Chave primária formada por mais de um atributo
- **Chave Estrangeira:**

Um atributo que corresponde a uma chave primária em outra relação.

# Modelo Relacional

- Chave Primária (*Primary Key – PK*)
  - É um atributo ou um conjunto de atributos utilizado para identificar uma única tupla em uma relação
  - Toda tabela ou relação deve ter uma chave primária

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

<b>Cli_CPF</b>	<b>Cli_Nome</b>	<b>Cli_Sexo</b>	<b>Cli_DataNascimento</b>
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

<b><u>Cli_CPF</u></b>	<b><u>Cli_Nome</u></b>	<b><u>Cli_Sexo</u></b>	<b><u>Cli_DataNascimento</u></b>
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
124.968.457-07	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
626.097.438-56	Sofia Cristina	F	03/10/1972

# Modelo Relacional

- Chave Primária
  - Características
    - Pode ser simples ou composta
    - É única para cada tabela ou relação
    - Não pode ter valores repetidos
    - Não pode ser nulo (NULL)

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

- Pode ser simples ou composta

Vei_placa	Vei_estado	Vei_modelo	Vei_marca	Vei_ano	Chassi
JWZ-9096	AM	Astra	Chevrolet	2007	0459F75G
JNR-7876	AM	EcoSport	Ford	2008	6783H29K
JWZ-9096	PE	Siena	Fiat	2007	23J96JU8
JWZ-7853	SP	Astra	Chevrolet	2004	67KI23HO

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

- Composta: formada por dois ou mais atributos

<b>Vei_placa</b>	<b>Vei_estado</b>	<b>Vei_modelo</b>	<b>Vei_marca</b>	<b>Vei_ano</b>	<b>Chassi</b>
JWZ-9096	AM	Astra	Chevrolet	2007	0459F75G
JNR-7876	AM	EcoSport	Ford	2008	6783H29K
JWZ-9096	PE	Siena	Fiat	2007	23J96JU8
JWZ-7853	SP	Astra	Chevrolet	2004	67KI23HO

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

- Composta: formada por dois ou mais atributos

<b>Dep_RGRe sponsavel</b>	<b><u>Dep_Nome</u> <u>Dep</u></b>	<b>Dep_dataNasc</b>	<b>Dep_relacao</b>	<b>Dep_sexo</b>
10101010	Jorge	27/12/86	Filho	M
10101010	Luiz	18/11/79	Filho	M
20202020	Fernanda	14/02/69	Cônjugue	F
20202020	Angelo	10/02/95	Filho	M

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

■ Uma tabela pode ter mais de uma chave primária?

Não

<u>Vei_placa</u>	<u>Vei_estad o</u>	<u>Vei_modelo</u>	<u>Vei_marca</u>	<u>Vei_ano</u>	<b>Chassi</b>
JWZ-9096	AM	Astra	Chevrolet	2007	0459F75G
JNR-7876	AM	EcoSport	Ford	2008	6783H29K
JWZ-9096	PE	Siena	Fiat	2007	23J96JU8
JWZ-7853	SP	Astra	Chevrolet	2004	67KI23HO

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

- Não pode ter valores repetidos

<b>Mec_Matricul a</b>	<b>Mec_Nome</b>	<b>Mec_dataAdmissa o</b>	<b>Mec_CPF</b>	<b>Mec_RG</b>
098	João Paulo	20/03/2007	098.098.987-90	348372
283	Pedro Silva	10/09/1999	567.699.059-65	213255
<del>008</del>	Marcelo Paiva	03/04/2005	434.145.059-90	455763
045	Cleber Silva	10/11/2005	324.059.183-96	342829

# Modelo Relacional

## ■ Chave Primária

- Não pode ser nulo

- Nulo = ausência de valor

<b>Mec_Matricula</b>	<b>Mec_Nome</b>	<b>Mec_dataAdmissao</b>	<b>Mec CPF</b>	<b>Mec_RG</b>
098	João Paulo	20/03/2007	098.098.987-90	348372
265	Pedro Silva	10/09/1999	NULL	213255
NULL	Marcelo Paiva	03/04/2005	434.145.059-90	NULL
045	Cleber Silva	10/11/2005	324.059.183-96	342829

# Chaves

**Tab. PILOTO**

	<b>IdPiloto#</b>	<b>Nome</b>	<b>CPF</b>	<b>Endereço</b>
	0101	João	123456	Recife
	0035	José	234567	São Paulo
	.			
	.			
	.			
	0987	Pedro	567890	Recife

Chave  
Primária

Atributos

Tuplas

T  
A  
B  
E  
L  
A

Chave Alternativa

# Modelo Relacional

- Uma relação pode ser definida como um conjunto de tuplas distintas.
- A combinação dos valores dos atributos em uma tupla não pode se repetir na mesma tabela.
- Existirá sempre um subconjunto de atributos em uma tabela que garantem que não haverá valores repetidos para as diversas tuplas da mesma.

**$t1[PK] \neq t2[PK]$**

# Modelo Relacional

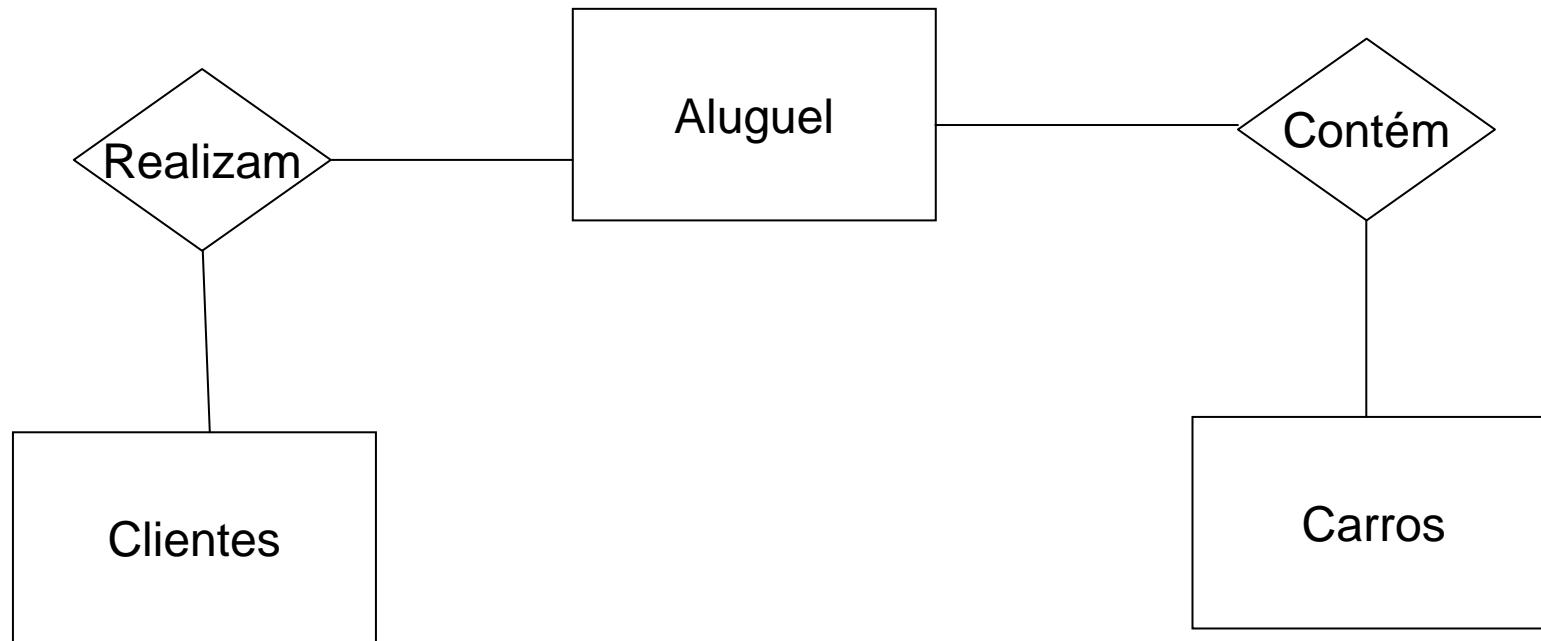
- Chave Estrangeira (*Foreign Key – FK*)
  - É a forma como se representa os relacionamentos entre duas relações R1 e R2 Modelo Relacional
  - Um conjunto de atributos é uma FK na relação R1 se satisfizer as seguintes regras:
    - Devem ter o mesmo domínio que os atributos da PK da relação R2
    - Deve ter os mesmos valores da PK de uma tupla de R2 ou deve ser null

$$t1[FK] = t2[PK]$$

# Modelo Relacional

- Chave Estrangeira (*Foreign Key – FK*)
  - R1 é chamada de **relação referência** e R2 é a **relação referida**

# Modelo Relacional



# Modelo Relacional

- Chave Estrangeira (*Foreign Key – FK*)
  - Qual o cliente que fez o aluguel?

Aluguel

Alu_data	Alu_devPrevista	Alu_devolucao	Alu_Valor
20/03/2009	25/03/2009	25/03/2009	400,00
20/03/2009	23/03/2009	24/03/2009	320,00
25/03/2009	27/03/2009	27/03/2009	160,00
28/03/2009	03/04/2009	02/04/2009	400,00

# Modelo Relacional

## ■ Chave Estrangeira (*Foreign Key – FK*)



Alu_data	Alu_devPrevista	Alu_devolucao	Alu_Valor	Cli_CPF
20/03/2009	25/03/2009	25/03/2009	400,00	098.989.899-90
20/03/2009	23/03/2009	24/03/2009	320,00	124.968.457-07
25/03/2009	27/03/2009	27/03/2009	160,00	NULL
28/03/2009	03/04/2009	02/04/2009	400,00	626.097.438-56

# Modelo Relacional

- Chave Estrangeira (*Foreign Key – FK*)
  - Cli\_CPF é uma FK
  - Mesmo domínio da PK de Cliente
  - Possui valores que estão na PK de Cliente ou é NULL

Alu_data	Alu_devPrevista	Alu_devolucao	Alu_Valor	Cli_CPF
20/03/2009	25/03/2009	25/03/2009	400,00	098.989.899-90
20/03/2009	23/03/2009	24/03/2009	320,00	124.968.457-07
25/03/2009	27/03/2009	27/03/2009	160,00	NULL
28/03/2009	03/04/2009	02/04/2009	400,00	626.097.438-56

# Modelo Relacional

- Chave Estrangeira (*Foreign Key – FK*)
  - Qual carro foi alugado?

Chave  
Estrangeira

Alu_data	Alu_dev Prevista	Alu_ devolucao	Alu_Valor	Cli_CPF	Vei_Placa	Vei_Estado
20/03/2009	25/03/2009	25/03/2009	400,00	098.989.899-90	JWZ-9096	AM
20/03/2009	23/03/2009	24/03/2009	320,00	124.968.457-07	JNR-7876	AM
25/03/2009	27/03/2009	27/03/2009	160,00	NULL	JWZ-9096	PE
28/03/2009	03/04/2009	02/04/2009	400,00	626.097.438-56	JWZ-7853	SP

# Modelo Relacional

## ■ Restrições

- São limitações impostas aos dados de um banco de dados para que sejam válidos
- Tipos de restrições
  - Restrições de Chaves
  - Restrições de Nulos
  - Restrições de Domínio

# Modelo Relacional

## ■ Restrições de Integridade:

- **Integridade de Domínio:** diz respeito ao controle sintático e semântico de um dado fazendo referência ao tipo de definição do domínio.
- **Integridade de Entidade:** diz respeito aos valores de chave primária que devem ser únicos e não nulos.
- **Integridade Referencial:** diz respeito aos valores de um atributo chave estrangeira e os valores do atributo chave primária correspondente.

# Modelo Relacional

## ■ Restrições de Chaves

- Chave primária
  - Não pode repetir, não pode ser nulo.
    - A PK é usada para individualizar as tuplas.
    - Se ocorre NULL na PK, poderemos não identificar alguma tupla.

# Modelo Relacional

<b><u>Cli_CPF</u></b>	<b><u>Cli_Nome</u></b>	<b><u>Cli_Sexo</u></b>	<b><u>Cli_DataNascimento</u></b>
098.989.899-90	Maria de Lurdes	F	12/03/1976
NULL <del>  X  </del>	Pedro Antônio	M	20/09/1981
342.098.452-65	Francisco Silva	M	14/07/1972
NULL <del>  X  </del>	Sofia Cristina	F	03/10/1972

# Modelo Relacional

- Restrições de Chaves
  - Chave estrangeira
    - Restrição de Integridade Referencial
      - É usada para manter a consistência entre as tuplas em duas relações.
    - Não pode remover valores da PK da **relação referida** se houver registros na **relação referência** com tais valores
    - Não pode inserir valores na FK da **relação referência** se os mesmos não constarem na PK da **relação referida**

# Modelo Relacional

Notação para o Relacional:

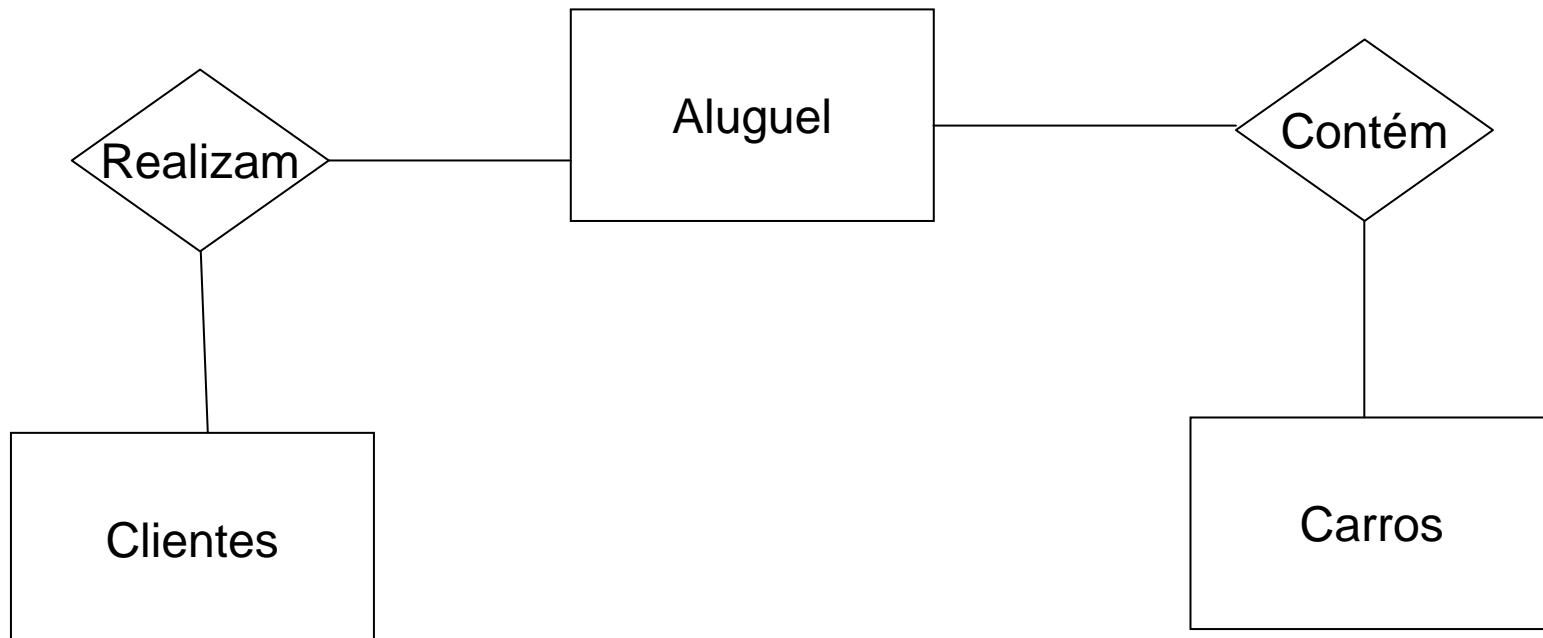
TabNome (PK#, Col<sub>1</sub>, Col<sub>2</sub>, FK\*, ..., Col<sub>n</sub>)

Exemplo:

Cientes (IdCliente#, Nome, Endereço, Fone)

Funcionarios (Matric#, Nome, Fone, IdDept\*)

# Modelo Relacional

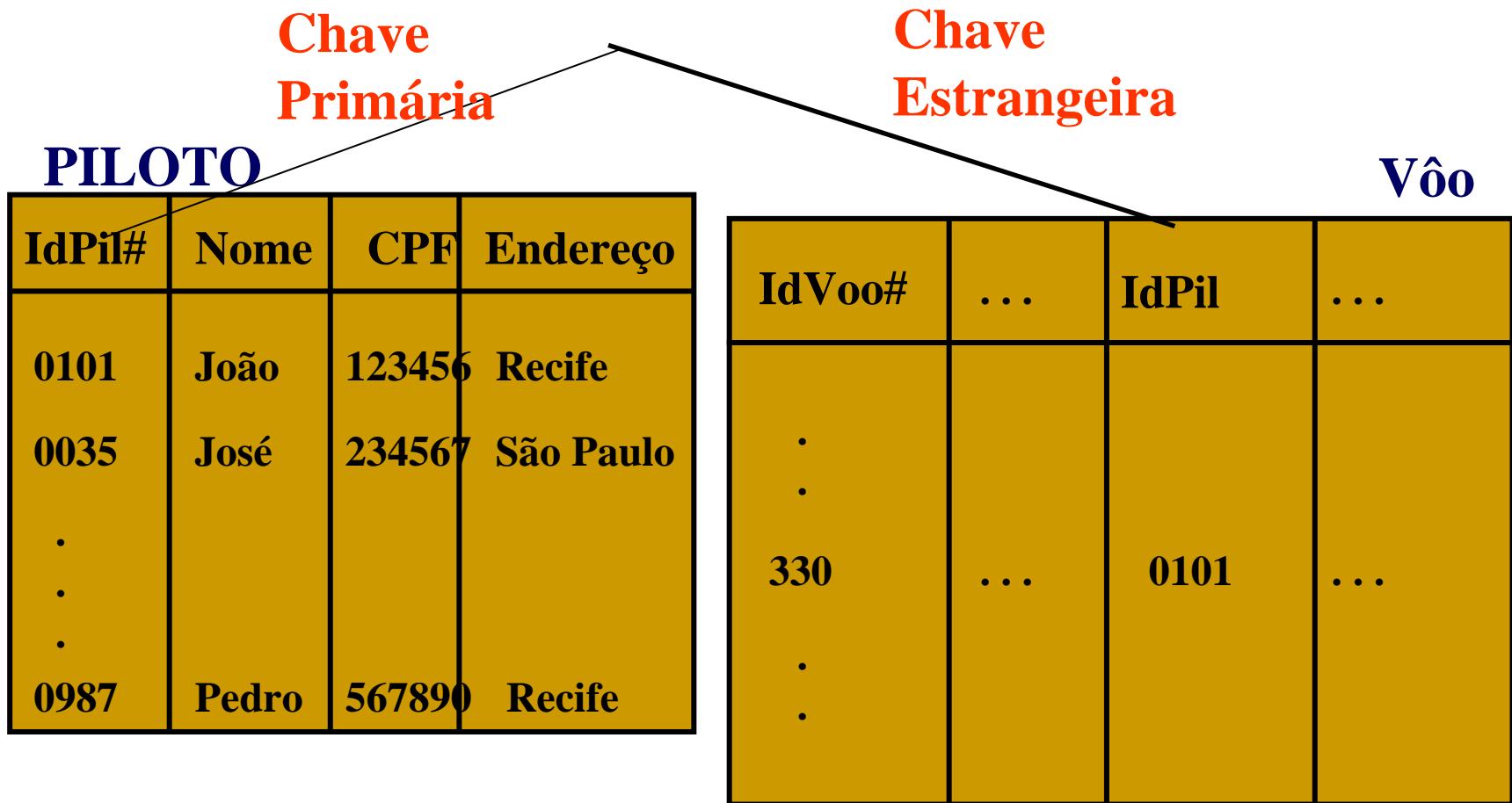


Clientes (cli\_cpf#, cli\_nome, cli\_sexo, cli\_dataNascimento)

Aluguel (alu\_codigo, alu\_data, alu\_dataDevolucao, Alu\_valor,  
alu\_devPrevista, cli\_cpf\*, car\_codigo\*)

Carros (car\_codigo#, car\_modelo, car\_ano, car\_cor)

# Chave Estrangeira



# Modelo Relacional

## ■ Restrição de Nulos

- Indica que um atributo não pode ser nulo
- Deve ser **obrigatoriamente** preenchido
- Exemplo: toda tupla de ALUNO possui um valor valido, não nulo para o atributo:
  - Nome de Aluno é forçado a ser **NOT NULL**

# Modelo Relacional

- Restrição de Nulos
  - Cliente (cli\_codigo#, cli\_nome, cli\_cpf, cli\_sexo, cli\_cnpj, cli\_telefone)
  - cli\_nome NOT NULL
  - cli\_telefone NULL
  - Se cli\_cpf estiver preenchido, cli\_sexo deve estar preenchido e cli\_cnpj deve ser nulo
  - Se cli\_cnpj estiver preenchido, cli\_cpf e cli\_sexo devem estar nulos.

# Modelo Relacional

## ■ Restrição de Domínio

- Todo atributo possui um conjunto de valores que é capaz de armazenar
- Esse conjunto de valores é chamado de domínio. Sendo A uma atributo temos:
  - $\text{dom}(A)$
- Exemplo: inteiro curto, inteiro longo, números reais, caracteres, booleanos, data, hora, moeda, etc.

# Modelo Relacional

## ■ Restrição de Domínio

□ Existem domínios Ilimitados e Limitados.

□ Domínio Ilimitado

■ cli\_codigo Inteiro

■ cli\_nome varchar(100)

Restrição de  
tamanho

□ Domínio Limitado

■ cli\_sexo char(1)

M – Masculino  
F - Feminino

# Modelo Relacional

- Operações de Atualização e Tratamento de violação de Restrições
  - Operações que modificam ou atualizam o BD:
    - **Insert**
    - **Delete**
    - **Update**
  - Estas operações podem violar certos tipos de restrições.
  - Sempre que forem aplicadas, o estado do BD deve ser verificado.

# Modelo Relacional

## ■ Operação de Insert

- Insere novas tuplas na relação.
- Pode violar as seguintes restrições:
  - Restrição de domínio:
    - Se um dos valores do atributo dado não pertence ao domínio especificado.
  - Restrição de chave:
    - Se o valor de, em uma nova tupla t, já existir em outra tupla da relação.
  - Restrição de Entidade:
    - Se a PK da nova tupla for NULL.

# Modelo Relacional

## ■ Operação de Insert

- Pode violar as seguintes restrições:
  - Integridade Referencial:
    - Se o valor de qq FK em t referir-se a uma tupla inexistente.

# Modelo Relacional

## ■ Operação de Delete

- Exclui tuplas na relação.
- Pode violar as seguintes restrições:
  - Integridade Referencial:
    - Se a tupla removida for FK de outras tuplas do BD.

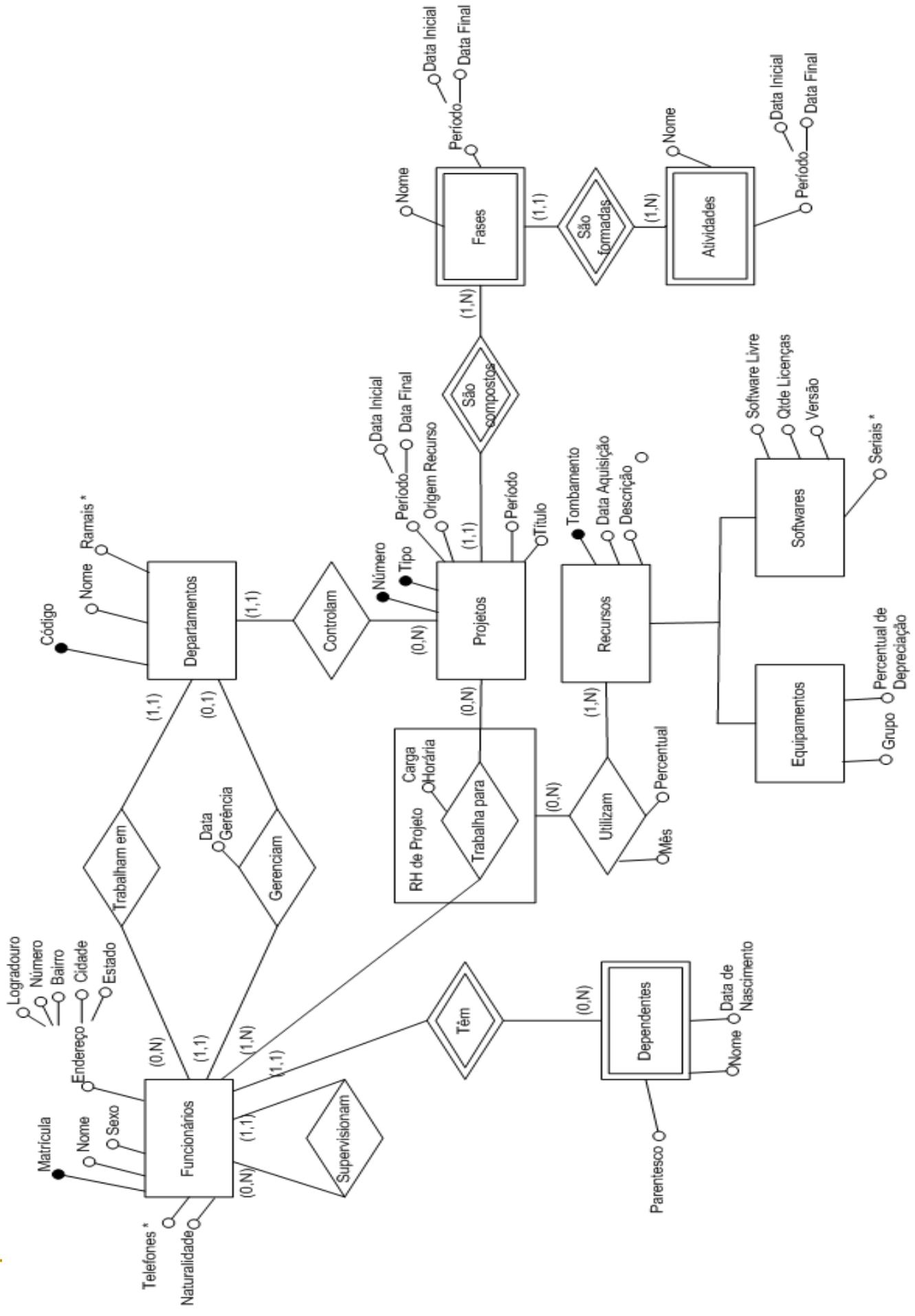
# Modelo Relacional

## ■ Operação de Update

- Muda os valores de um ou mais atributo de uma tupla.
- Tipo de violação:
  - Se não for PK e nem FK:
    - Verificar a restrição de domínio.
  - Se for PK:
    - Similar a remover a tupla e inserir uma nova tupla.
  - Se for FK:
    - Integridade Referencial.

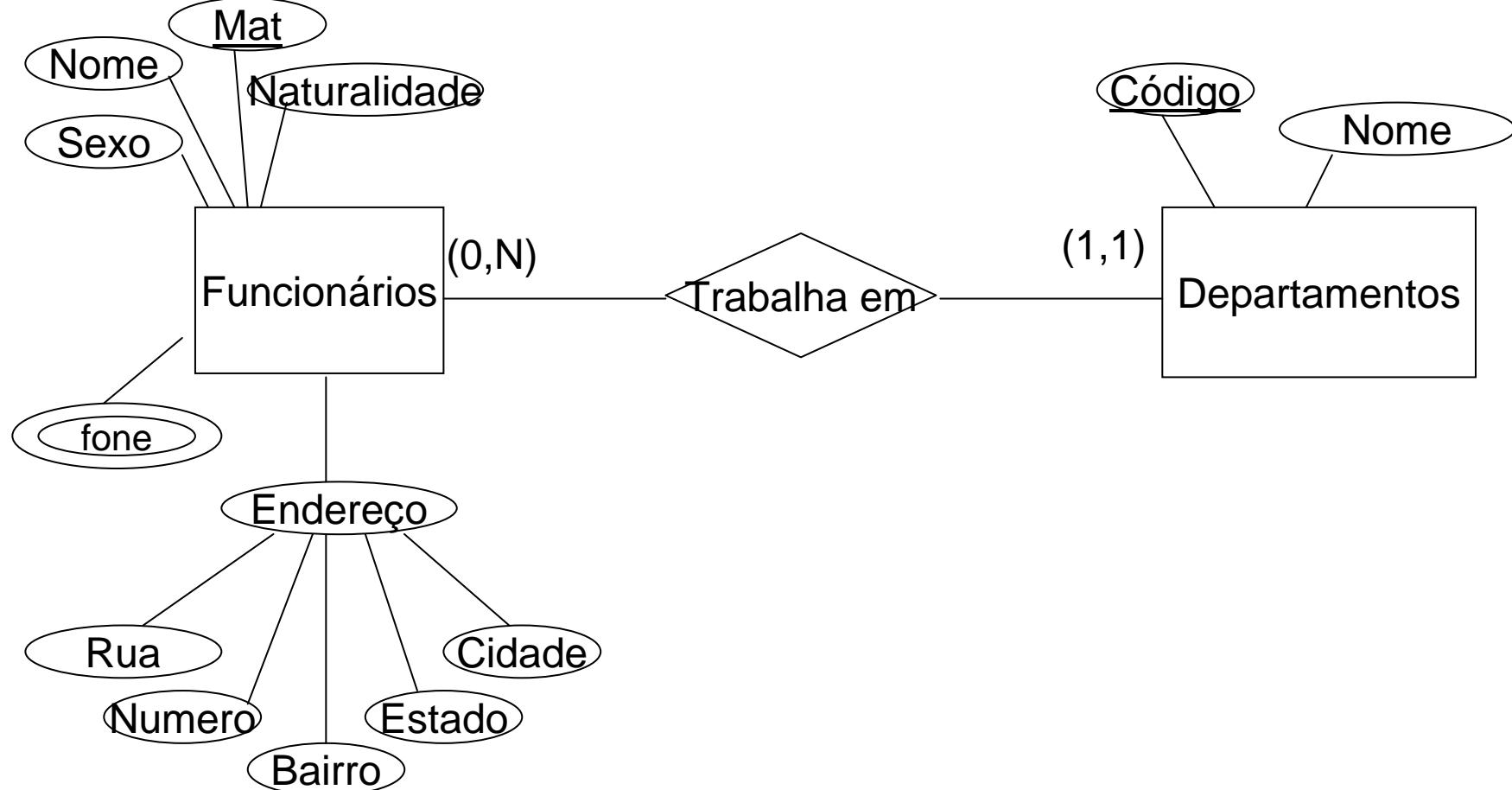
# Modelo Relacional

**MAPEAMENTO DO MER PARA  
O MODELO RELACIONAL**



# Mapeamento do MER para Relacional

- PASSO 1 – Conjunto de Entidades Regular
  - Todo conjunto de entidades regular  $E_1$ , deve ser mapeado para uma relação  $R_1$
  - Deve ser definida a PK de  $R_1$ 
    - **Normalmente**, é a mesma chave primária de  $E_1$
  - Todos os atributos simples de  $E_1$ , devem ser mapeados como atributos de  $R_1$
  - Cada componente de um atributo composto de  $E_1$ , deve ser mapeada como um atributo de  $R_1$



# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 1 - Exemplo

- Funcionario (fun\_mat# , fun\_nome , fun\_sexo ,  
fun\_naturalidade , fun\_rua , fun\_numero ,  
fun\_bairro , fun\_cidade , fun\_estado )
  
- Departamento (dep\_codigo# , dep\_nome )

# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 1 - Outro Exemplo de notação

- Funcionario = {fun\_matricula , fun\_nome, fun\_sexo, fun\_naturalidade, fun\_rua, fun\_numero, fun\_bairro, fun\_cidade, fun\_estado}

Funcionario

<u>fun_mat</u>	fun_nome	fun_sexo	fun_naturalidade	fun_rua	fun_numero	fun_bairro	fun_cidade	fun_estado
----------------	----------	----------	------------------	---------	------------	------------	------------	------------

- Departamento = {dep\_codigo, dep\_nome}

Departamento

<u>dep_codigo</u>	dep_nome
-------------------	----------

# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 1 - Outro Exemplo de notação

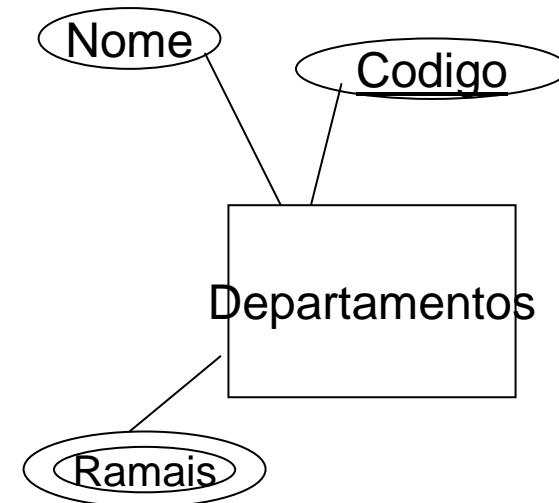
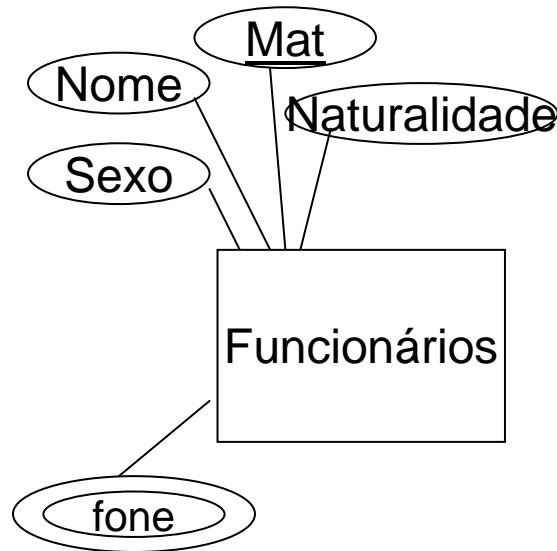
- Funcionario = {fun\_matricula , fun\_nome, fun\_sexo, fun\_naturalidade, fun\_rua, fun\_numero, fun\_bairro, fun\_cidade, fun\_estado}
- Funcionario(fun\_matricula , fun\_nome, fun\_sexo, fun\_naturalidade, fun\_rua, fun\_numero, fun\_bairro, fun\_cidade, fun\_estado )
- Departamento = {dep\_codigo, dep\_nome}
- Departamento(dep\_codigo , dep\_nome)

# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 2 – Atributo Multivalorado

- ❑ Todo atributo multivalorado  $A_1$ , de um conjunto de entidades  $E_1$ , deve ser mapeado para uma nova relação  $R_2$
- ❑ Em  $R_2$  deve haver uma FK que referencia  $R_1$  (mapeamento de  $E_1$ )
- ❑ A chave primária de  $R_2$  deve ser composta pelo conjunto de atributos da FK associado ao atributo correspondente a  $A_1$

# Mapeamento do MER para Relacional



---

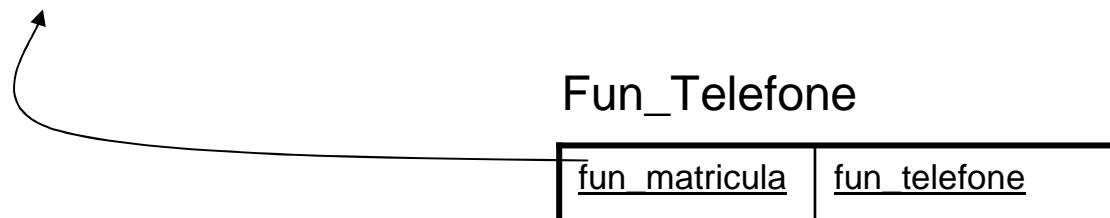
# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 2 – Exemplo

- Fun\_Telefone (fun\_matricula#\*, fun\_telefone#)

Funcionario

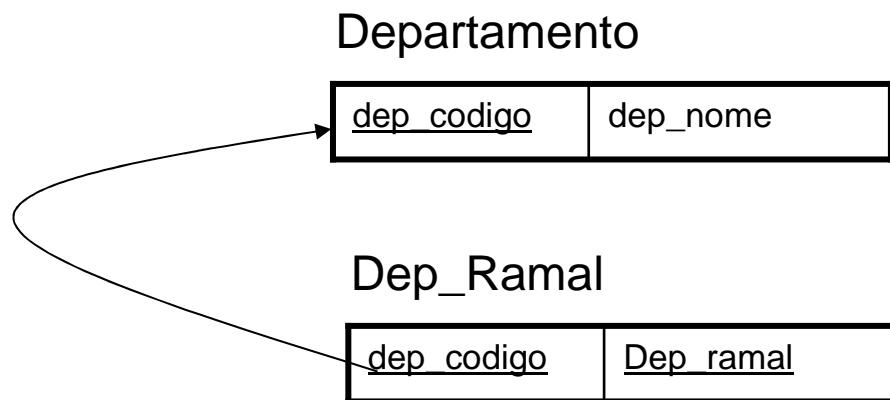
fun_mat	fun_nome	fun_sexo	fun_naturalidade	fun_rua	fun_numero	fun_bairro	fun_cidade	fun_estado
---------	----------	----------	------------------	---------	------------	------------	------------	------------



# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 2 – Exemplo

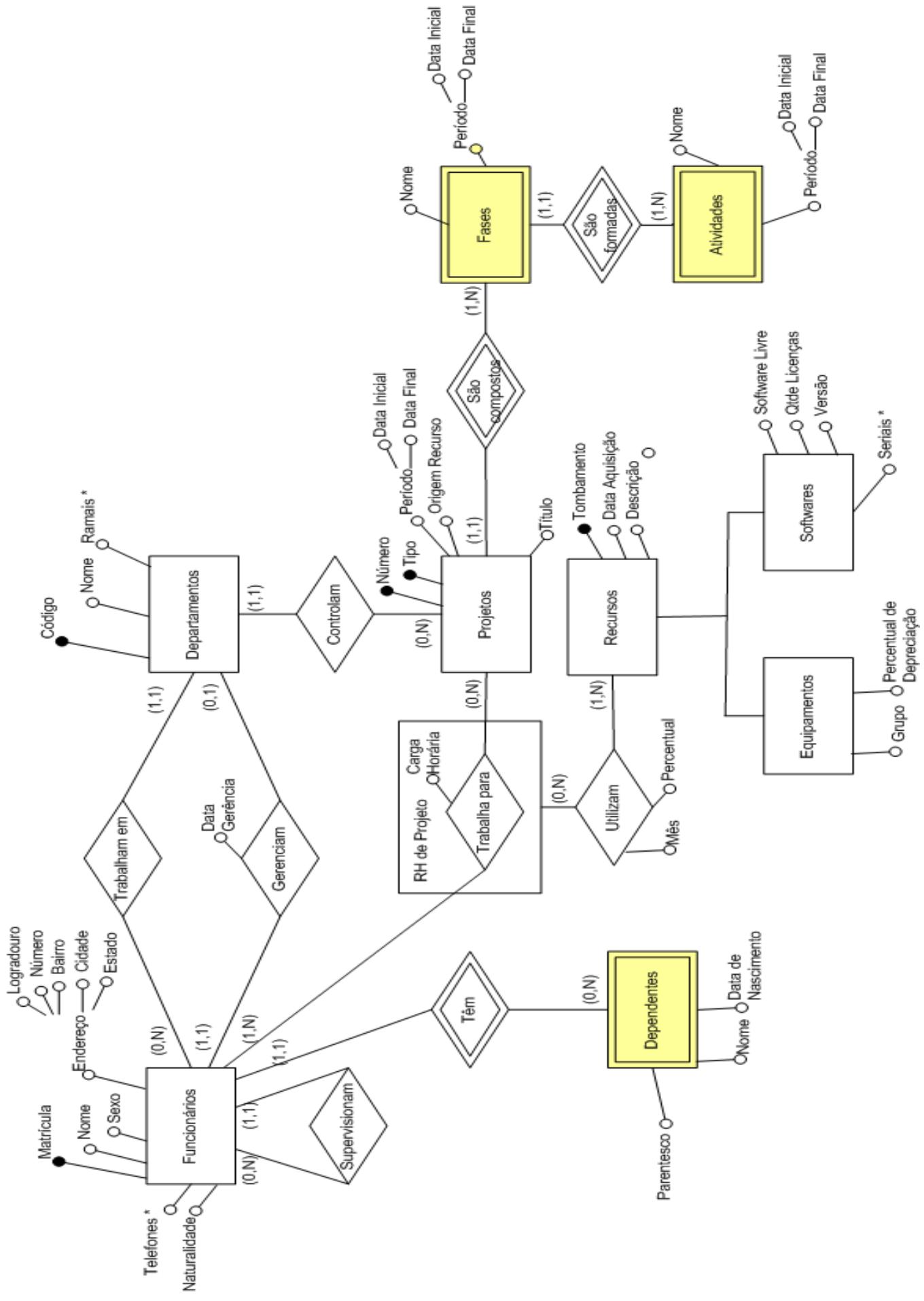
- Dep\_Ramal (dep\_codigo#\*, dep\_ramal#)



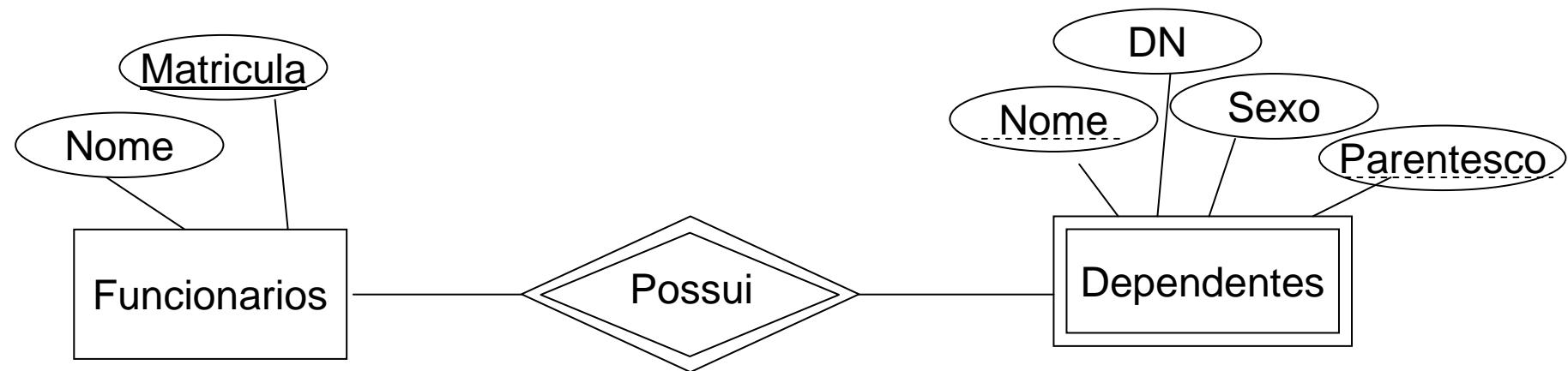
# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 3 – Conjunto de Entidades Fracas

- ❑ Todo conjunto de entidades fraca  $E_1$  deve ser mapeado para um relação  $R_1$
- ❑ Em  $R_1$  devem ser incluídos todos os atributos simples de  $E_1$
- ❑ Considerando  $E_2$ , o conjunto de entidades forte de  $E_1$ , incluir em  $R_1$  a FK da relação correspondente a  $E_2$
- ❑ A PK de  $R_1$  deve ser a combinação da chave primária da relação correspondente a  $E_2$  e da chave parcial de  $E_1$



# Mapeamento do MER para Relacional

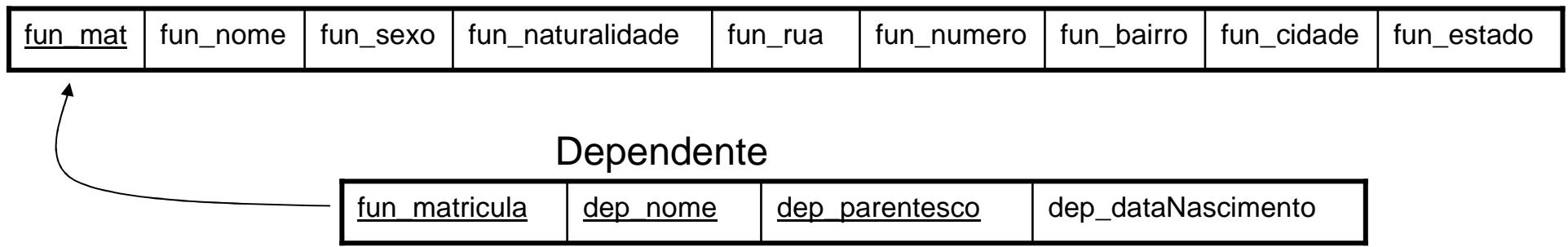


# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 3 - Exemplo

- Dependente = {fun\_matricula, dep\_nome,  
dep\_parentesco, dep\_dataNascimento}
- Dependente (fun\_matricula#\*, dep\_nome#,  
dep\_parentesco#, dep\_dataNascimento)

Funcionario



# Mapeamento do MER para Relacional

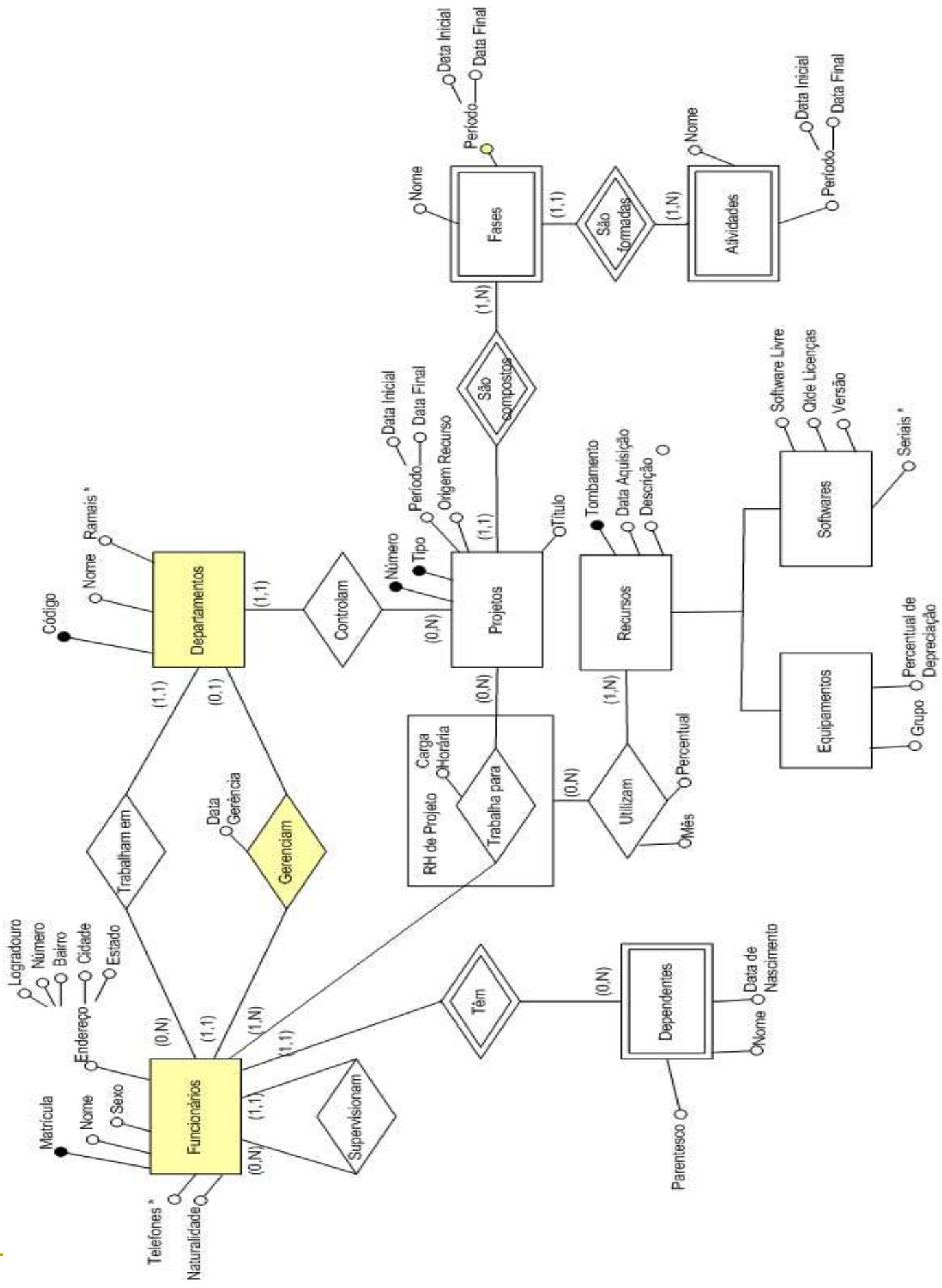
## ■ PASSO 4

- Relacionamentos
  - Um-para-um
  - Um-para-muitos
  - Muitos-para-muitos

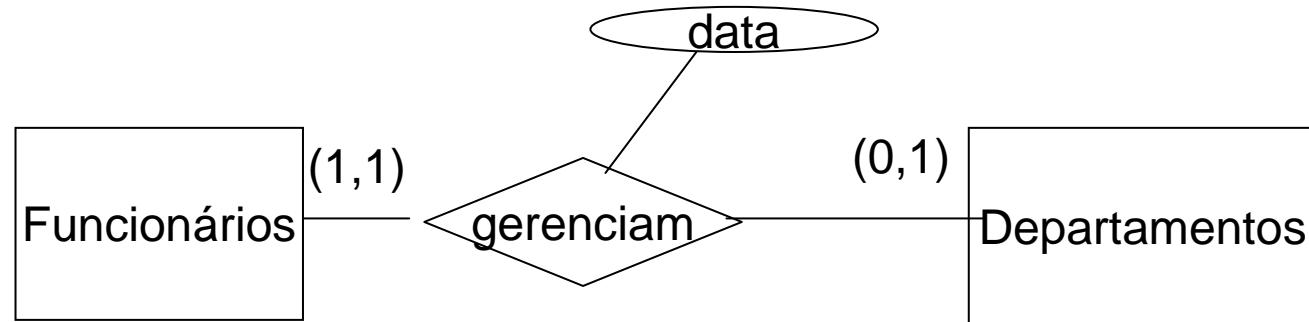
# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 4.1 - Um-para-um

- Sendo um relacionamento um-para-um entre dois conjuntos de entidades  $E_1$  e  $E_2$ , no qual  $E_2$  tem participação total.
- Inserir na relação correspondente a  $E_2$ , como FK, a chave primária da relação correspondente a  $E_1$ .
- Se o relacionamento possuir atributos, os mesmos devem também ser inseridos na relação correspondente a  $E_2$



# Mapeamento do MER para Relacional



# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 4.1 – Exemplo

- Funcionario (fun\_matricula#, fun\_nome, fun\_sexo, fun\_naturalidade, fun\_rua, fun\_numero, fun\_bairro, fun\_cidade, fun\_estado)
- Departamento (dep\_codigo#, dep\_nome,  
**fun\_matricula\***, **ger\_dataGerencia**)

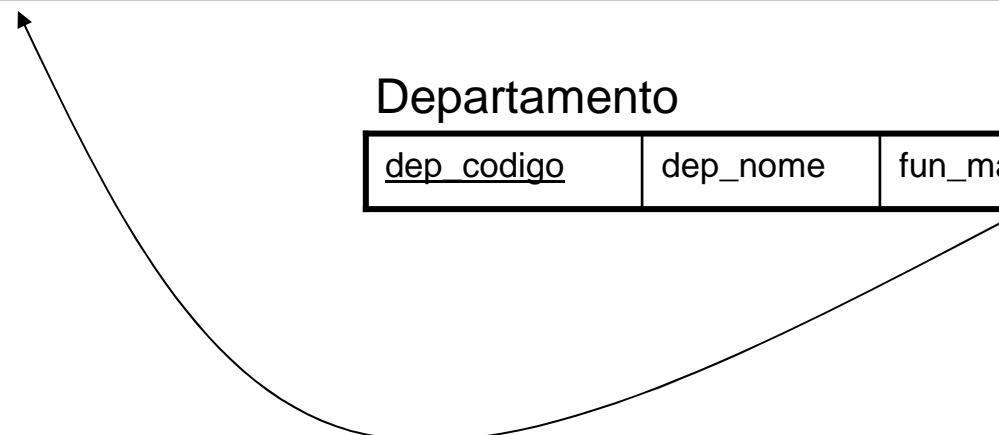
# Mapeamento do MER para Relacional

Funcionario

<u>fun_mat</u>	fun_nome	fun_sexo	fun_naturalidade	fun_rua	fun_numero	fun_bairro	fun_cidade	fun_estado
----------------	----------	----------	------------------	---------	------------	------------	------------	------------

Departamento

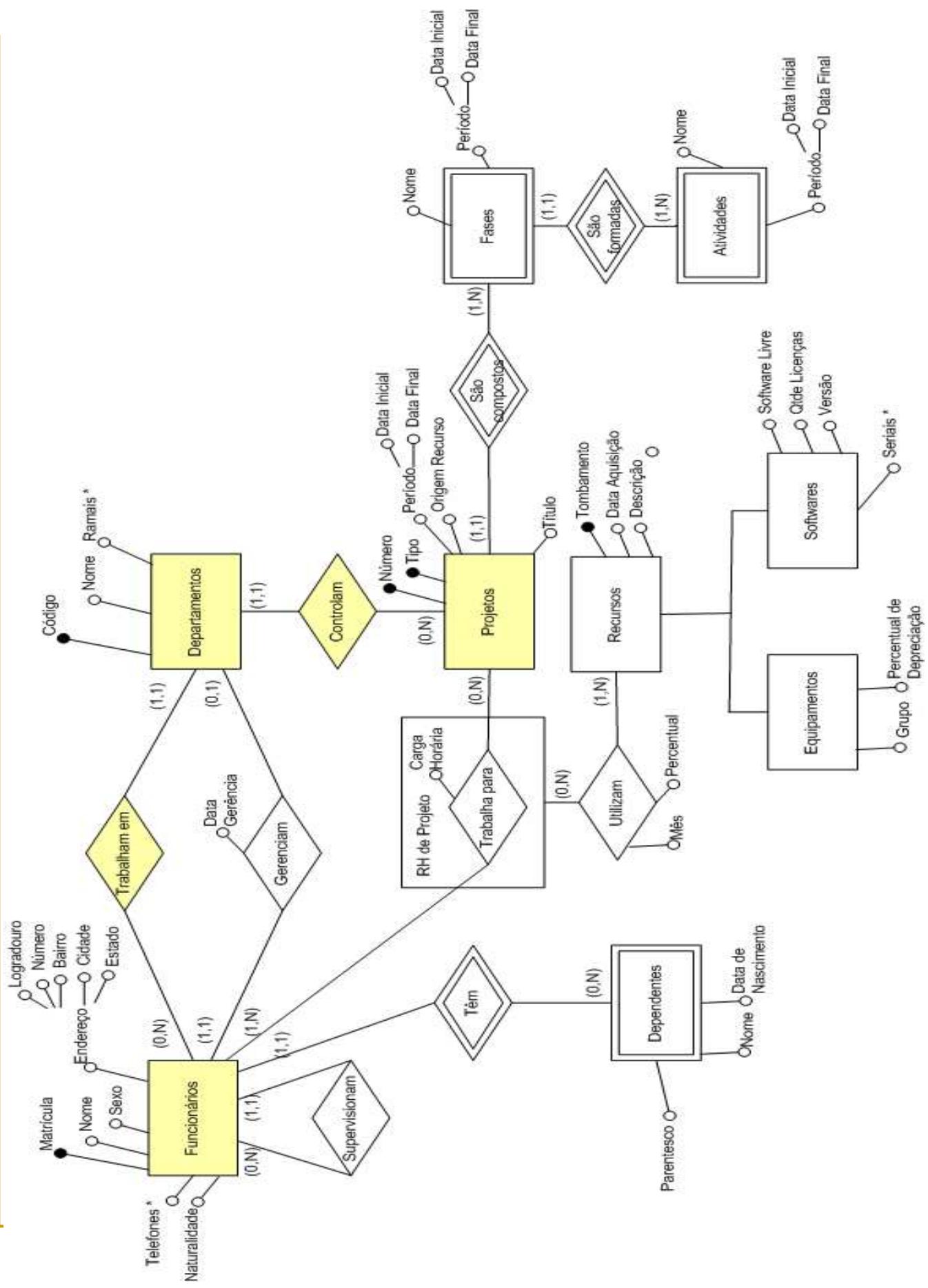
<u>dep_codigo</u>	dep_nome	fun_matricula	ger_dataGerencia
-------------------	----------	---------------	------------------



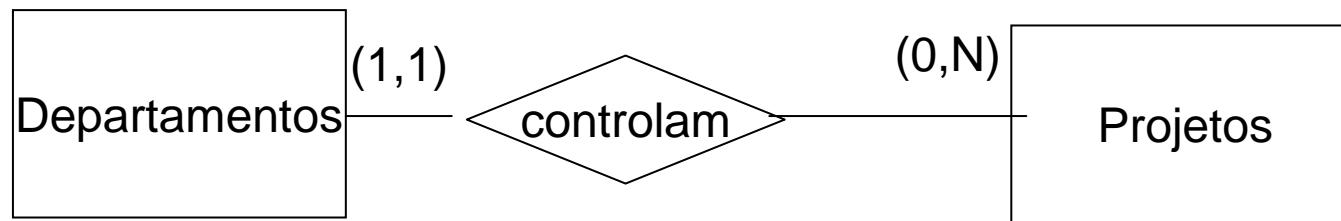
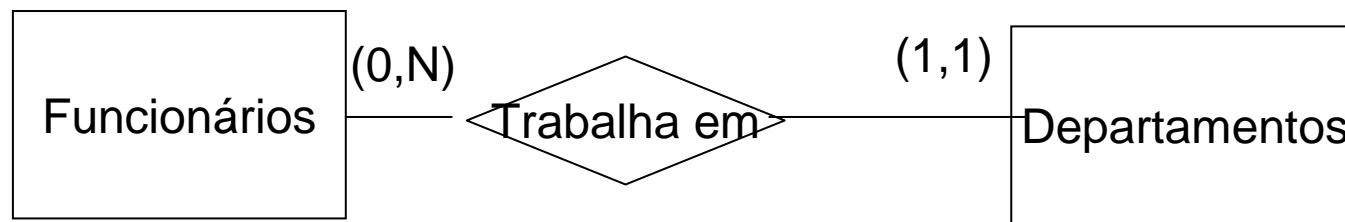
# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 4.2 - Um-para-muitos

- Sendo um relacionamento um-para-muitos (1:N) entre dois conjuntos de entidades  $E_1$  e  $E_2$ , no qual  $E_2$  está do “lado” N
- Inserir na relação correspondente a  $E_2$ , como FK, a chave primária da relação correspondente a  $E_1$
- Se o relacionamento possuir atributos, os mesmos devem também ser inseridos na relação correspondente a  $E_2$



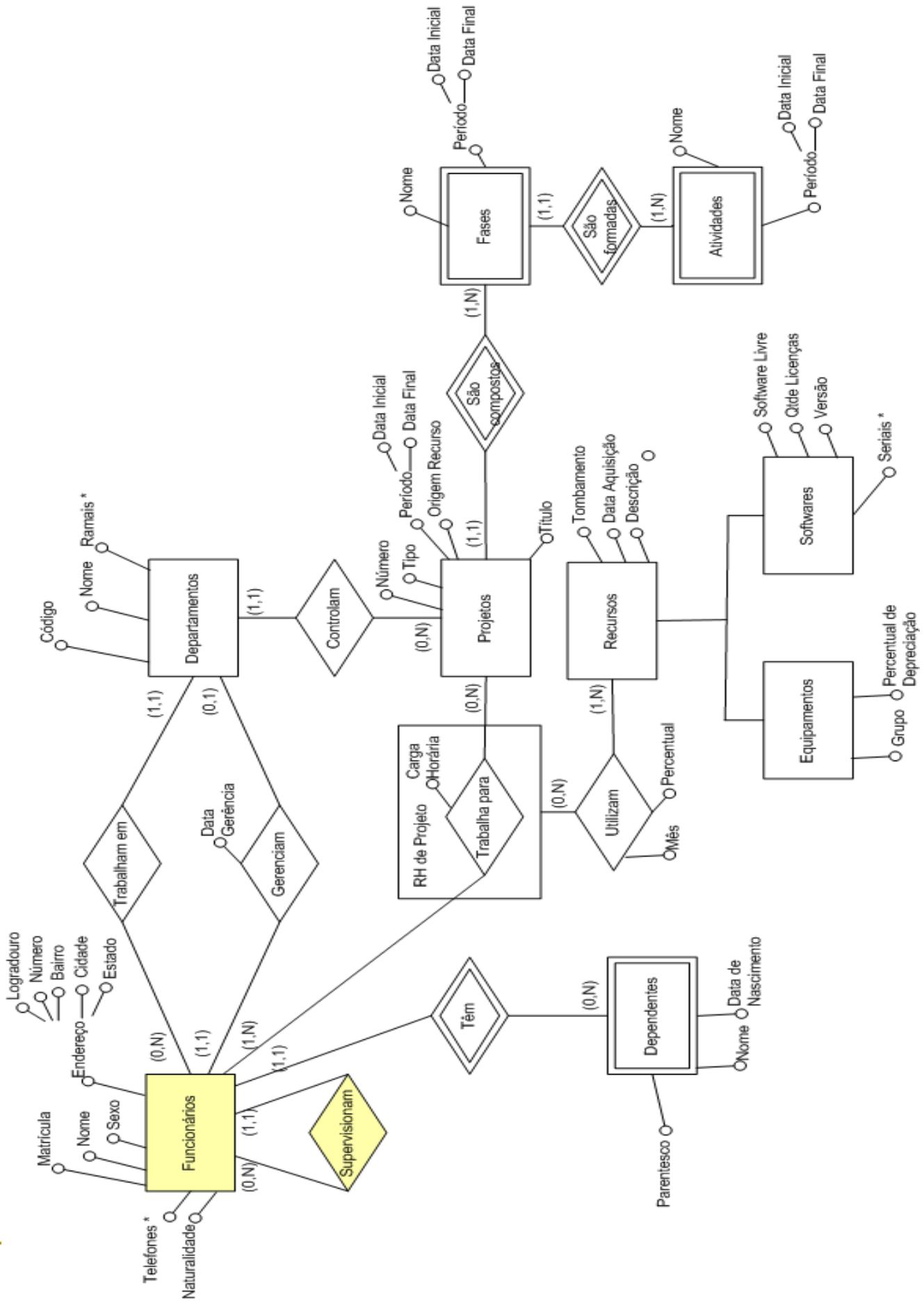
# Mapeamento do MER para Relacional



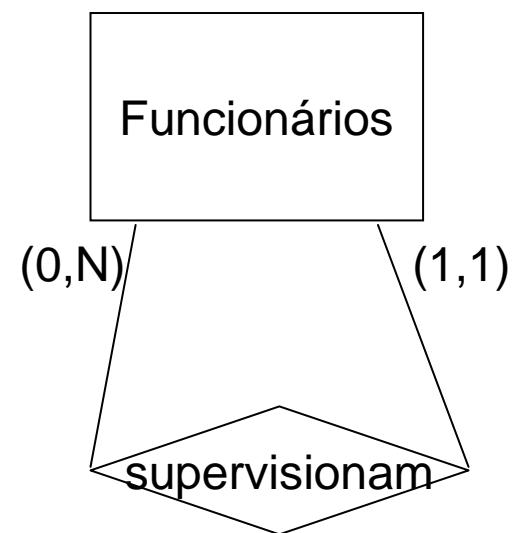
# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 4.2 - Exemplo

- Funcionario (fun\_matricula #, fun\_nome, fun\_sexo, fun\_naturalidade, fun\_logradouro, fun\_numero, fun\_bairro, fun\_cidade, fun\_estado, **dep\_codigo\***)
- Departamento (dep\_codigo#, dep\_nome, fun\_matricula\*)
- Projeto (pro\_numero#, pro\_tipo#, pro\_titulo, pro\_inicio, pro\_final, pro\_origemRecurso, **dep\_codigo\***)



# Mapeamento do MER para Relacional



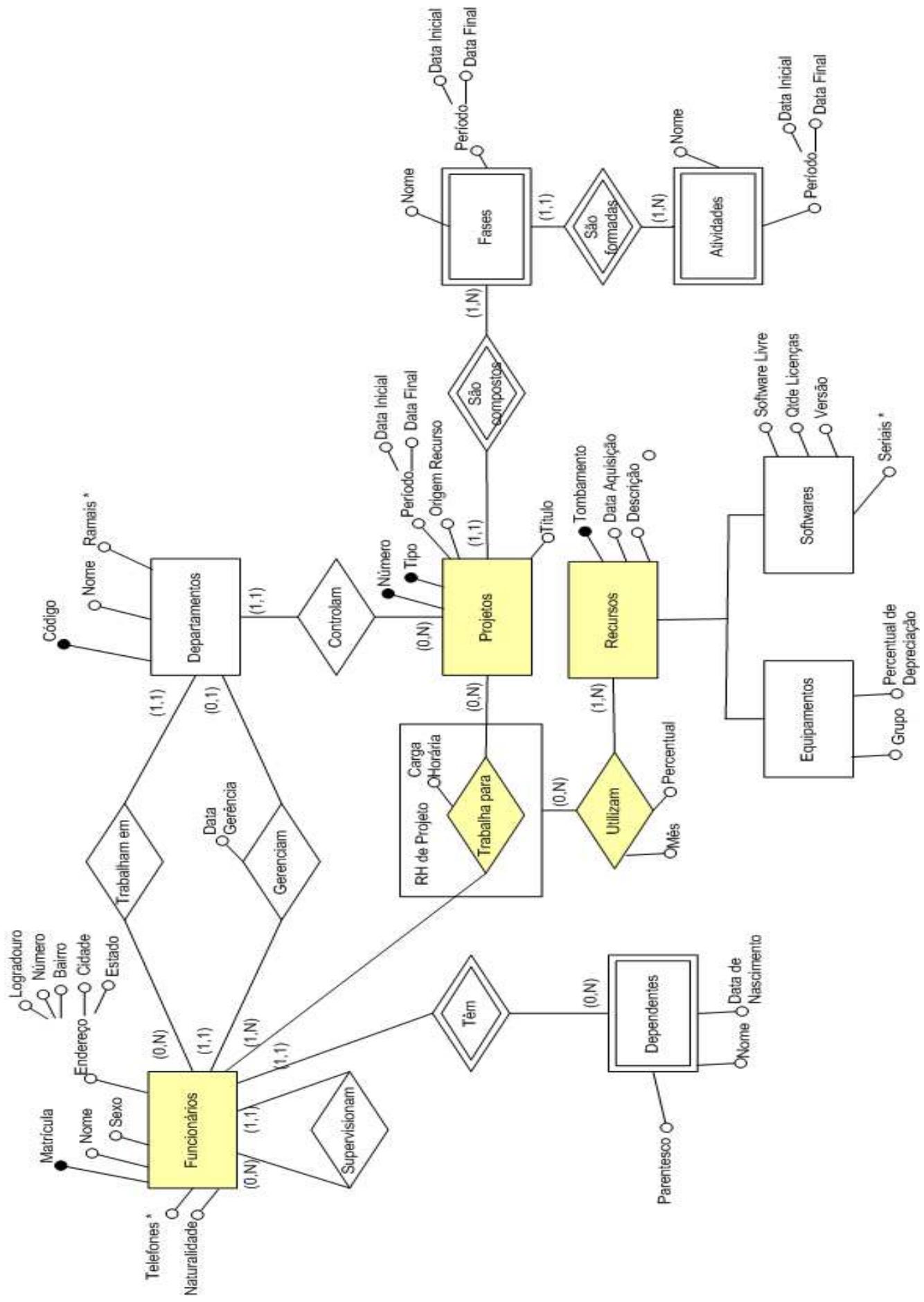
# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 4.2 - Exemplo

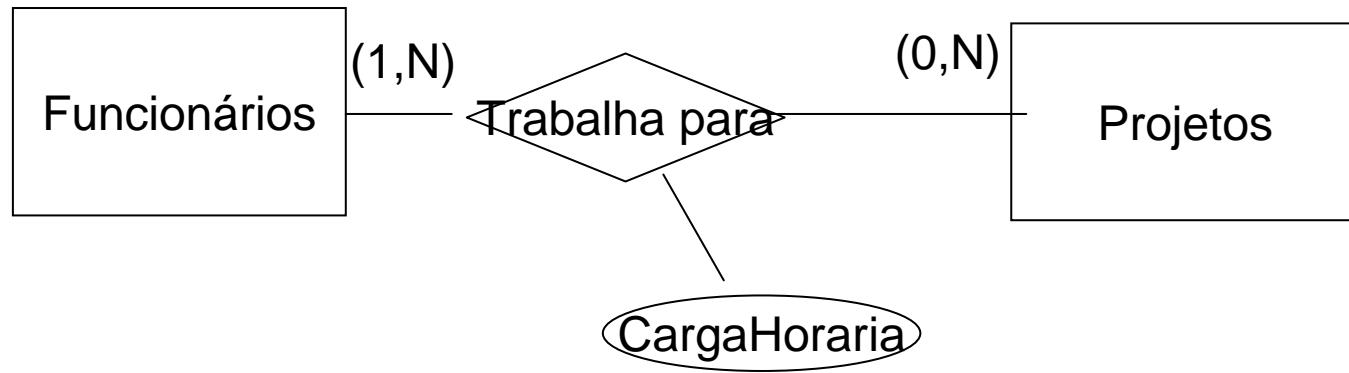
- Funcionario (fun\_matricula #, fun\_nome, fun\_sexo, fun\_naturalidade, fun\_logradouro, fun\_numero, fun\_bairro, fun\_cidade, fun\_estado, **dep\_codigo\***,  
**fun\_supervisor\***)

# Mapeamento do MER para Relacional

- PASSO 4.3 - Muitos-para-muitos
  - Sendo um relacionamento muitos-para-muitos (N:M) entre dois conjuntos de entidades E1 e E2
  - Criar uma nova relação R1 correspondente ao relacionamento
  - A PK da relação R1 deve ser **composta** pela chave primária das relações de E1 e E2
  - Se o relacionamento possuir atributos, os mesmos devem ser inseridos na relação R1



# Mapeamento do MER para Relacional



# Mapeamento do MER para Relacional

- ❑ Projeto (pro\_numero#, pro\_tipo#, pro\_titulo,  
pro\_inicio, pro\_final, pro\_origemRecurso,  
**dep\_codigo\***)
  
- ❑ RH\_projeto (fun\_matricula#\*, pro\_numero#\*,  
pro\_tipo#\*, rhp\_cargaHoraria)

# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 5 – Herança

- Existem duas formas de se mapear um relacionamento de herança

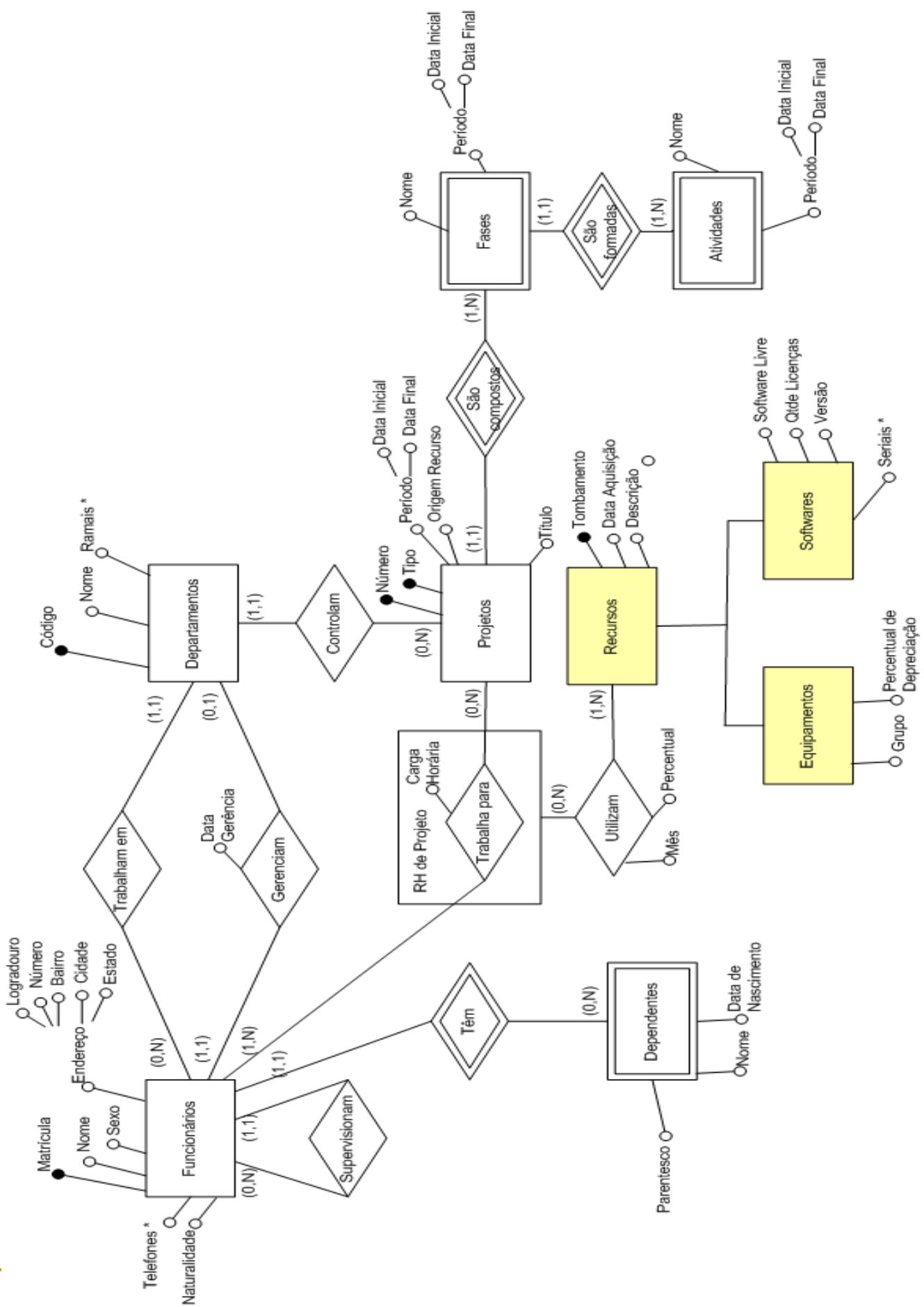
- Forma 1: Relação única

- Forma 2: Uma relação para a superclasse e uma para cada subclasses

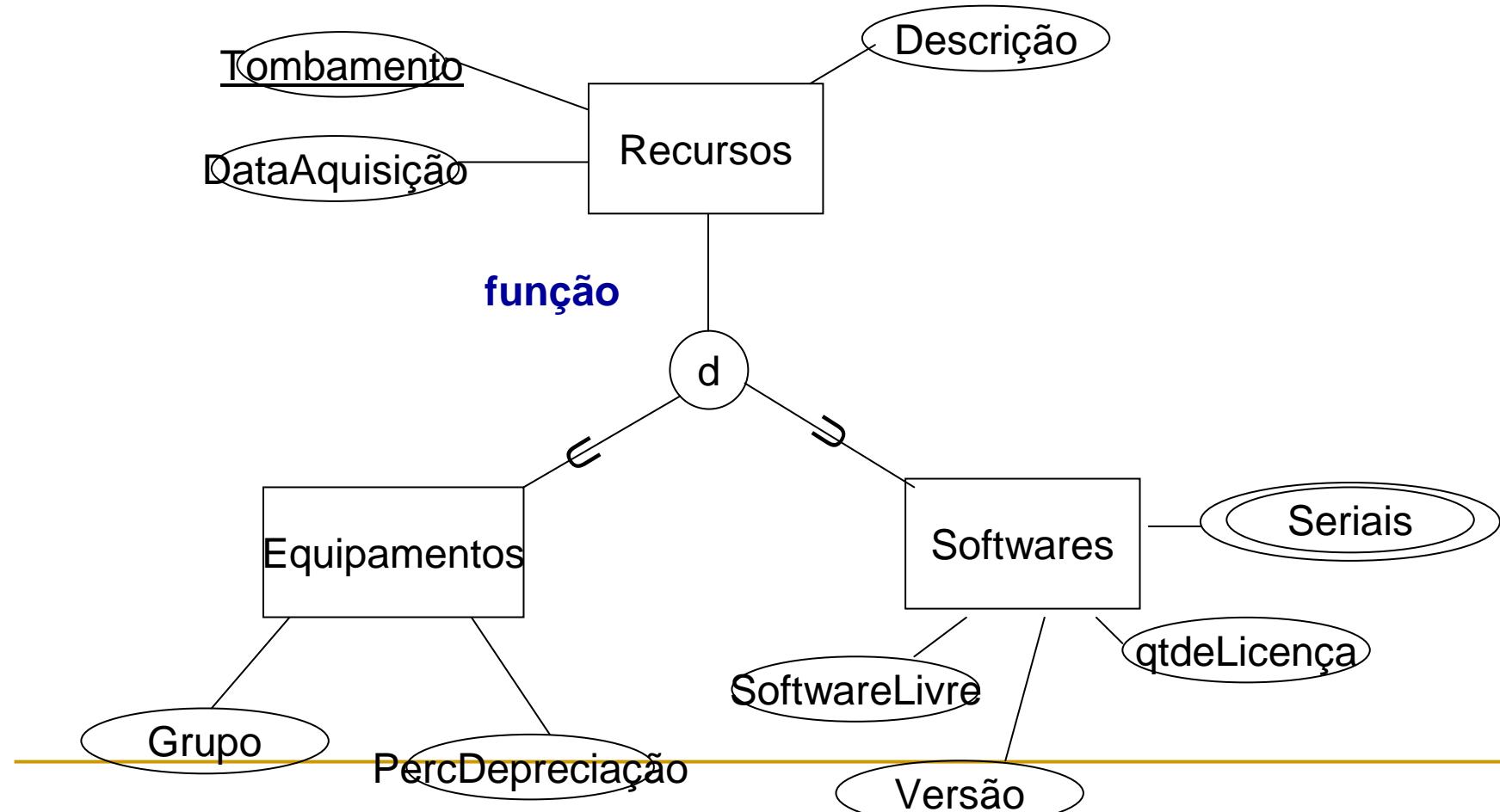
# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 5 – Herança – Forma 1

- ❑ Deve ser criada uma relação única R1 para a superclasse e para as subclasses
- ❑ R1 deve conter os atributos simples da superclasse e os atributos de todas as subclasses



# Mapeamento do MER para Relacional



# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 5 – Exemplo – Forma 1

- Recurso (rec\_tomabamento#, rec\_dataAquisicao, rec\_descricao, rec\_grupo, rec\_percDepreciacao, rec\_softwareLivre, rec\_qtdeLicenca, rec\_versao)
- Software\_Serial(rec\_tombamento#\*, sof\_serial#)

# Mapeamento do MER para Relacional

- PASSO 5 – Herança – Forma 2
  - ❑ Deve ser criada uma relação R1 para a superclasse e uma relação para cada subclasses
  - ❑ R1 deve conter todos os atributos simples da superclasse. Também deve ser incluído um atributo para indicar os possíveis tipos
  - ❑ As relações correspondentes às subclasses deve conter, como FK e PK, a chave primária de R1

# Mapeamento do MER para Relacional

## ■ PASSO 5 – Exemplo – Forma 2

- Recurso (rec\_tombamento#, rec\_dataAquisicao, rec\_descricao, rec\_tipo)
- Equipamento (rec\_tombamento#\*, equ\_grupo, que\_percDepreciacao)
- Software (rec\_tombamento#\*, sof\_livre, sof\_qtdeLicenca, sof\_versao)
- Sofware\_Serial (rec\_tombamento#\*, sof\_serial#)

# PROJETO DE DADOS

# Projeto de Dados

- Documento com a especificação dos detalhes de implementação dos dados
- Descrição dos atributos
- Tipo de dados e tamanho
- Nulo?
- Domínio
- Chave primária, chave estrangeira e chave alternativa

# Projeto de Dados

<Nome da Tabela>: <descrição da tabela>

Atributo	Descrição	Tipo	Tamanho	Domínio

PK = {atr1, atr2}

FK = {atr3} -> Relação Referida.atr3

AK = {atr4}

# Projeto de Dados

Departamento: dados a respeito dos departamentos da empresa

Atributo	Descrição	Tipo	Tamanho	Nulo	Domínio
dep_codigo	Código do departamento incrementado automaticamente	Integer (AutoInc)	-	Não	-
dep_nome	Nome do departamento	Varchar	100	Não	-
ger_matricula	Matrícula do gerente do departamento	Integer	-	Não	-
ger_dataGerencia	Data em que o gerente assumiu o departamento	Date	-	Não	-

PK = {dep\_codigo}

FK = {ger\_matricula} -> Funcionario.fun\_matricula

AK = {dep\_nome}

## Fucionario: dados a respeito dos funcionários da empresa

Atributo	Descrição	Tipo	Tamanho	Nulo	Domínio
fun_matricula	Matrícula do funcionário	Integer	-	Não	-
fun_nome	Nome do funcionário	Varchar	100	Não	-
fun_sexo	Sexo do funcionário	Smallint	-	Não	0 – Masculino 1 - Feminino
fun_naturalidade	Cidade em que o funcionário nasceu	Varchar	70	Não	-
fun_logradouro	Logradouro em que o funcionário mora	Varchar	100	Sim	-
fun_numero	Número da residência em que o funcionário mora	Varchar	10	Sim	-
fun_bairro	Bairro em que o funcionário mora	Varchar	50	Sim	-
fun_cidade	Cidade em que o funcionário mora	Varchar	100	Sim	-
fun_estado	Estado em que o funcionário mora	Varchar	70	Sim	-
dep_codigo	Código do departamento em que o funcionário trabalha	Integer	-	Não	-
fun_supervisor	Supervisor do funcionário	Integer	-	Sim	-

# Continuação...

PK = {fun\_matricula}

FK = {dep\_codigo} -> Departamento.dep\_codigo ;  
{fun\_supervisor} -> Funcionario.fun\_matricula

# Projeto de Dados

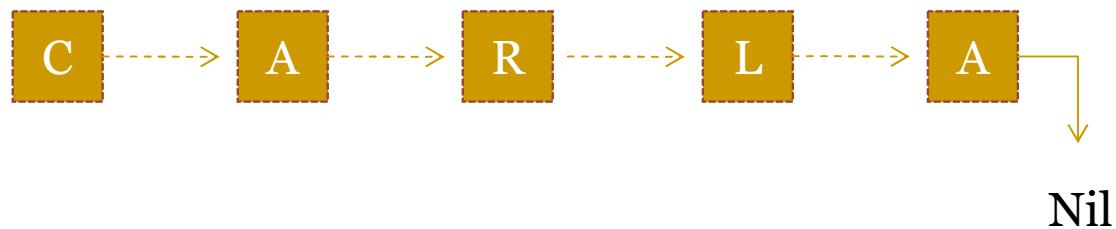
- Dicas de Projeto
  - Diferença entre Char e Varchar
    - Char e Varchar representam conjunto de caracteres
    - Char é um conjunto de caracteres fixo
    - Varchar é um conjunto de caracteres variável

# Projeto de Dados

- Dicas de Projeto
  - Char(10)



- Varchar(10)



# Projeto de Dados

## ■ Dicas de Projeto

- Não definir um tamanho para o campo maior que o necessário
- Outros tipos de dados
  - Integer, Smallint, Decimal, Numeric, Date, Time

# Projeto de Dados

## ■ Dicas de Projeto

- Atributos com domínios limitados podem ser convertidos em tipo inteiro
- Projeto (pro\_numero#, **pro\_tipo#**, pro\_titulo, pro\_inicio, pro\_final, pro\_origemRecurso, dep\_codigo\*)

### □ Domínio

Valor	Descrição
0	Desenvolvimento de software
1	Desenvolvimento de hardware
2	Desenvolvimento de biotecnologia

# Exercícios

- Fazer o mapeamento do MER para o Modelo Relacional das lista de exercício 1, 2 e do exercício de Revisão para prova parcial 1.
- Criar o projeto de dados de todos os exercícios anteriores
- Entrega 21 de maio