

#### Fundamentos de Banco de Dados

Modelo de Dados Relacional





#### Objetivo

 Estudar os conceitos envolvidos no modelo Relacional e aprender a derivar o esquema lógico de um banco de dados relacional a partir do modelo conceitual (DER).

#### Principais tópicos

- Introdução ao Modelo Relacional
- Notação Relacional
- Atributos-chaves de uma Relação
- Esquema de um BD Relacional
- Restrições de integridade
  - Restrição de Integridade Referencial
- Mapeamento do DER / MDR





### Modelo Relacional





- O Modelo Relacional (MR) é um modelo de dados lógico utilizado para desenvolver projetos lógicos de bancos de dados.
- Os SGBDs que utilizam o MR são denominados SGBD Relacionais.
- O MR representa os dados do BD como relações.

 A palavra relação é utilizada no sentido de lista ou rol de informações e não no sentido de associação ou relacionamento.





- Cada relação pode ser entendida como uma tabela ou um simples arquivo de registros.
- Uma relação DEPENDENTE, com seus atributos e valores de atributos.

		Atributo			
	CódigoCliente	Nome	TipoRelação	Sexo	DataNasc
Tupla	0001	Maria	Esposa	F	01/01/1970
	0001	Vítor	Filho	M	02/02/2002
	0001	Ana	Filha	F	03/03/2003
	1000	João	Filho	М	02/02/2002
	1000	Vítor	Filho	М	02/02/2002
	1000	Vítor	Marido	M	02/02/1971
	9876	Sônia	Esposa	F	01/01/1970
	Valor				





- Os valores de atributos são indivisíveis, ou seja, atômicos.
- O conjunto de atributos de uma relação é chamado de relação esquema.
- Cada atributo possui um domínio.
- O grau de uma relação é o número de atributos da relação.





- DEPENDENTE (CódigoCliente, Nome, TipoRelação, Sexo, DataNasc)
  - É a relação esquema.
  - DEPEDENTE é o nome da relação.
  - O Grau da Relação é 5.
  - Os **Domínios** dos Atributos são:
    - dom(CódigoCliente) = 4 dígitos que representam o Código do Cliente.
    - dom(Nome) = Caracteres que representam nomes dos dependentes.
    - dom(TipoRelação) = Tipo da Relação (filho, esposa, pai, mãe e outras) do dependente em relação do seu cliente.
    - dom(Sexo) = Caractere: (M: Masculino, F: Feminino) do dependente.
    - dom(DataNasc) = Datas de Nascimento do dependente.



- A relação esquema R de grau n:
  - $R(A_1, A_2, ..., A_n).$
- A tupla t em uma relação r(R) :
  - $t = \langle v_1, v_2, ..., v_n \rangle$
  - v<sub>i</sub> é o valor do atributos A<sub>i</sub>.
- t[A<sub>i</sub>] indica o valor v<sub>i</sub> em t para o atributo A<sub>i</sub>.
- t[A<sub>u</sub>, A<sub>w</sub>, ..., A<sub>z</sub>] indica o conjunto de valores
   <v<sub>u</sub>, v<sub>w</sub>, ..., v<sub>z</sub>> de t correspondentes aos atributos A<sub>u</sub>, A<sub>w</sub>, ..., A<sub>z</sub> de R.



		Atributo			
	CódigoCliente	Nome	TipoRelação	Sexo	DataNasc
Tupla	0001	Maria	Esposa	F	01/01/1970
	0001	Vítor	Filho	М	02/02/2002
	0001	Ana	Filha	F	03/03/2003
	1000	João	Filho	М	02/02/2002
	1000	Vítor	Filho	M	02/02/2002
	1000	Vítor	Marido	М	02/02/1971
	9876	Sônia	Esposa	F	01/01/1970

#### A figura apresenta a Relação DEPENDENTE:

- t = <0001, Ana, Filha, F, 03/03/2003> é uma tupla

- t[CódigoCliente] = 0001
- t[Nome, Sexo] = <Ana, F>



#### Superchave:

- Subconjunto de atributos de uma relação cujos valores são distintos:
- $t1[SC] \neq t2[SC]$
- Chave:
  - É uma Superchave mínima
- Chave-Candidata:
  - Chaves de uma relação
- Chave-Primária:
  - Uma das Chaves escolhidas entre as Chaves-Candidatas de uma relação.



Exemplos de Superchaves da relação Empregado

EMPREGADO( Nome, Uf, Rg, Código, Cpf, Endereço, Salário )

- SCa = { Nome, Uf, Rg, Código, Cpf, Endereço, Salário } (superchave trivial)
- SCb = { Nome, Uf, Rg, Código, Cpf, Endereço }
- SCc = { Nome, Uf, Rg, Código, Cpf }
- SCd = { Nome, Uf, Rg, Código }
- SCe = { Nome, Uf, Rg }
- SCf = { Uf, Rg } (superchave mínima)





- SCf = { Uf, Rg } é uma superchave mínima:
  - Pois não é possível retirar de **SCf** nenhum de seus atributos e o subconjunto resultante continuar com a propriedade de ser superchave.
- Assim, SCf, além de ser superchave, é uma <u>chave</u> da relação esquema DEPENDENTE.





- Uma relação esquema pode possuir mais de uma chave.
- Nestes casos, tais chaves são chamadas de <u>chaves-</u> candidatas.
- O esquema da relação EMPREGADO possui três chaves-candidatas:

EMPREGADO( Nome, Uf, Rg, Código, Cpf, Endereço, Salário )

- CC1 = { Uf, Rg } (Superchave mínima, Chave e Chave-Candidata)
- CC2 = { Código } (Superchave mínima, Chave e Chave-Candidata)
- CC3 = { Cpf } (Superchave mínima, Chave e Chave-Candidata)

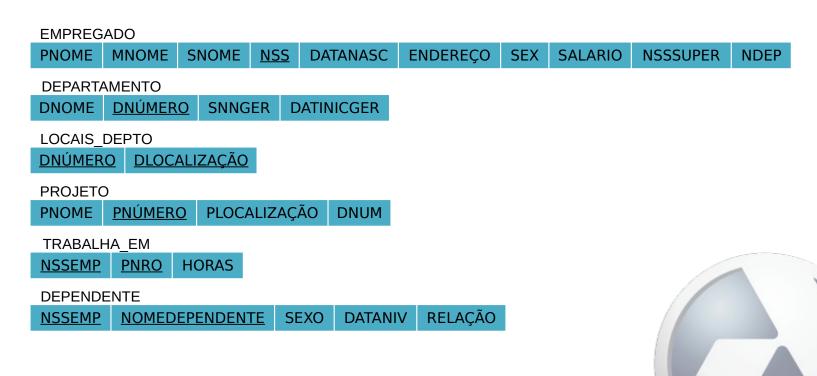


- As chaves-candidatas são candidatas à <u>chave-</u> <u>primária</u>.
- A chave-primária é a escolhida, dentre as chavescandidatas, para identificar de forma única, tuplas de uma relação.
- A chave-primária é indicada na relação esquema sublinhando-se os seus atributos.

EMPREGADO(Nome, <u>Código</u>, Rg, Cpf, Endereço, Salário)



- O esquema de um BD relacional é o conjunto de todos os esquemas de relações.
- Esquema do BD relacional do Sistema Companhia:





- Restrição de Integridade são regras que restringem os valores que podem ser armazenados nas relações.
- Um SGBD relacional deve garantir:
  - Restrição de Chave: os valores das chaves-candidatas devem ser únicos em todas as tuplas de uma relação.
  - Restrição de Entidade: chaves-primárias não podem ter valores nulos.
  - Restrição de Integridade Referencial: Usada para manter a consistência entre tuplas. Estabelece que um valor de atributo, que faz referência a uma outra tupla, deve-se referir a uma tupla existente.





#### Restrição de Integridade Referencial

#### **TELEFONE**

EMPREGADO					
PNOME	<u>NSS</u>	ENDEREÇO			
Joaquim	305	R. X, 123			
Katarina	381	Av. K, 43			
Daví	422	R. D, 12			
Carlos	489	R. H, 9			
Bárbara	533	R. II, 55			

	<u>NSS</u>	<u>NÚMERO</u>
	305	555-444
	381	555-333
	489	555-376
_	533	555-101
_	381	555-101
	489	555-222
	489	555-376

Valores da Chave-Estrangeira



# Mapeamento para o Modelo Relacional



- É comum, em projetos lógicos de BD, realizar a modelagem dos dados através de um modelo de dados de alto-nível
- O produto desse processo é o esquema do BD
- O modelo de dados de alto-nível normalmente adotado é o MER e o esquema do BD é especificado em MR



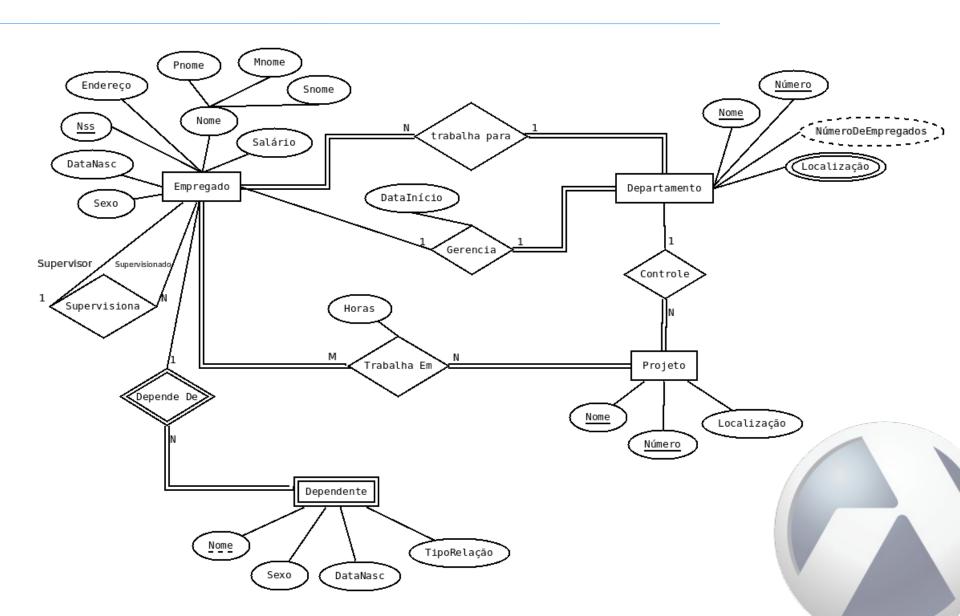


### Passo 1 Tipos de Entidade Normal





#### O DER do Sistema Companhia





#### Passo 1:

- Para cada tipo de entidade normal E no DER, crie uma relação R que inclua todos os atributos simples de E.
- Inclua também os atributos simples dos atributos compostos.
- Escolha um dos atributos-chave de E como a chave-primária de R.
- Se a chave escolhida é composta, então o conjunto de atributos simples que o compõem formarão a chave-primária de R.



#### Esquema do BD Companhia

**EMPREGADO** 

PNOME MNOME SNOME <u>NSS</u> DATANASC ENDEREÇO SEX SALARIO

**DEPARTAMENTO** 

DNOME <u>DNÚMERO</u> NUMERODEEMPREGADOS

**PROJETO** 

PNOME <u>PNÚMERO</u> PLOCALIZAÇÃO



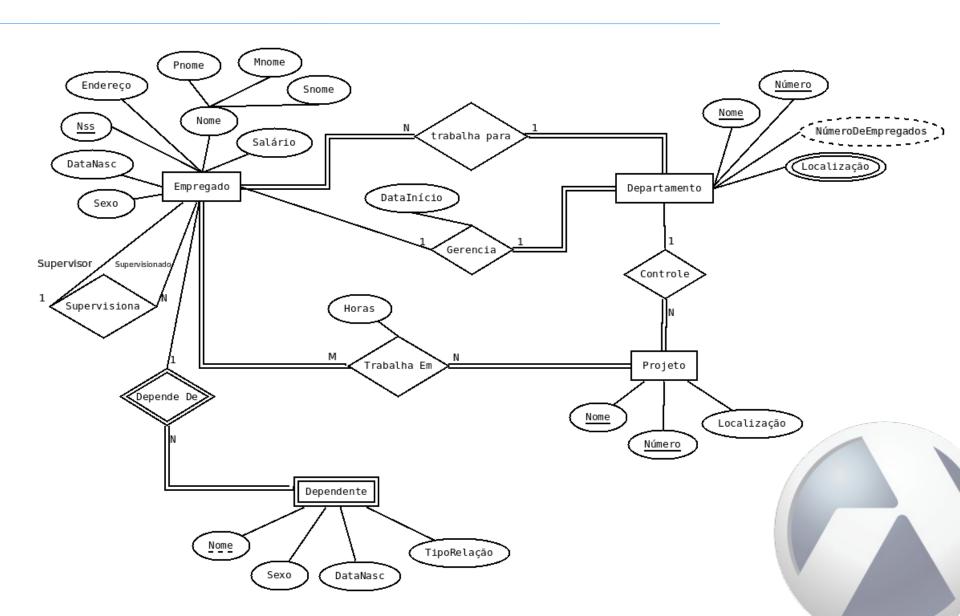


### Passo 2 Tipos de Entidade Fraca





#### O DER do Sistema Companhia





#### Passo 2:

- Para cada tipo de entidade fraca W do DER com o tipo de relacionamento de identificação E, crie uma relação R e inclua todos os atributos simples (ou os atributos simples de atributos compostos) de W como atributos de R.
- Além disso, inclua como a chave-estrangeira de R a chave-primária da relação que corresponde ao tipo de entidade proprietário da identificação.
- A chave-primária de R é a combinação da chaveprimária do tipo de entidade proprietário da identificação e a chave-parcial do tipo de entidade fraca W.



#### Esquema do BD Companhia

**EMPREGADO** 

PNOME MNOME SNOME <u>NSS</u> DATANASC ENDEREÇO SEX SALARIO

**DEPARTAMENTO** 

DNOME <u>DNÚMERO</u> NUMERODEEMPREGADOS

**PROJETO** 

PNOME <u>PNÚMERO</u> PLOCALIZAÇÃO

**DEPENDENTE** 

NSSEMP NOMEDEPENDENTE SEXO DATANIV RELAÇÃO CE

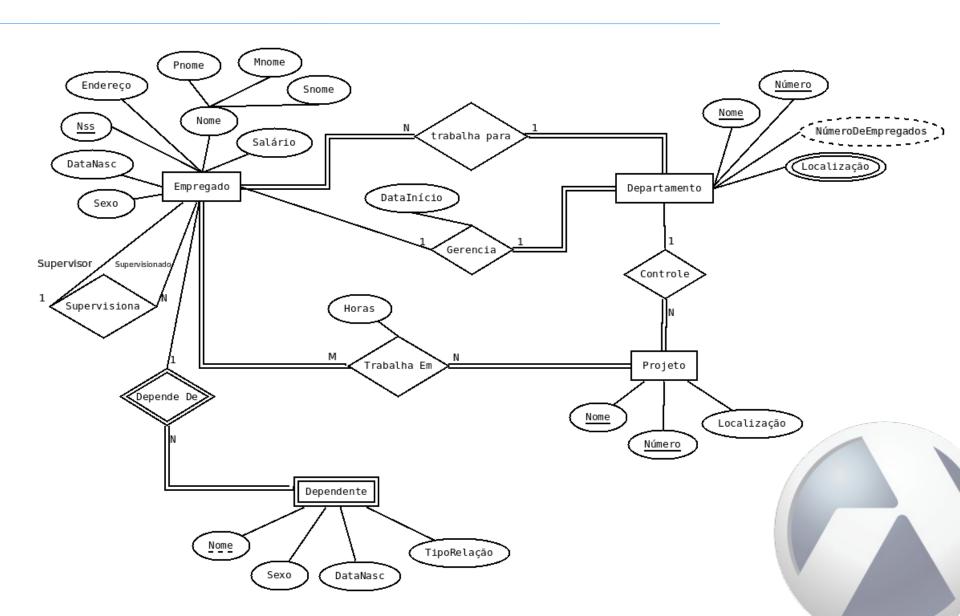




# Passo 3 Tipos de Relacionamento com Cardinalidade 1:1



#### O DER do Sistema Companhia





#### Passo 3:

- Para cada tipo de relacionamento binário 1:1, R, do DER, identifique as relações S e T que correspondem aos tipos de entidade que participam de R.
- Escolha uma das relações, por exemplo S, e inclua como chave-estrangeira de S a chave-primária de T.
  - É melhor escolher o tipo de entidade com participação total em R como sendo a relação S.
- Inclua todos os atributos simples (ou os atributos simples de atributos compostos) do tipo de relacionamento 1:1, R, como atributos de S.



#### Esquema do BD Companhia



**PROJETO** 

PNOME <u>PNÚMERO</u> PLOCALIZAÇÃO

**DEPENDENTE** 

NSSEMP NOMEDEPENDENTE SEXO DATANIV RELAÇÃO CE

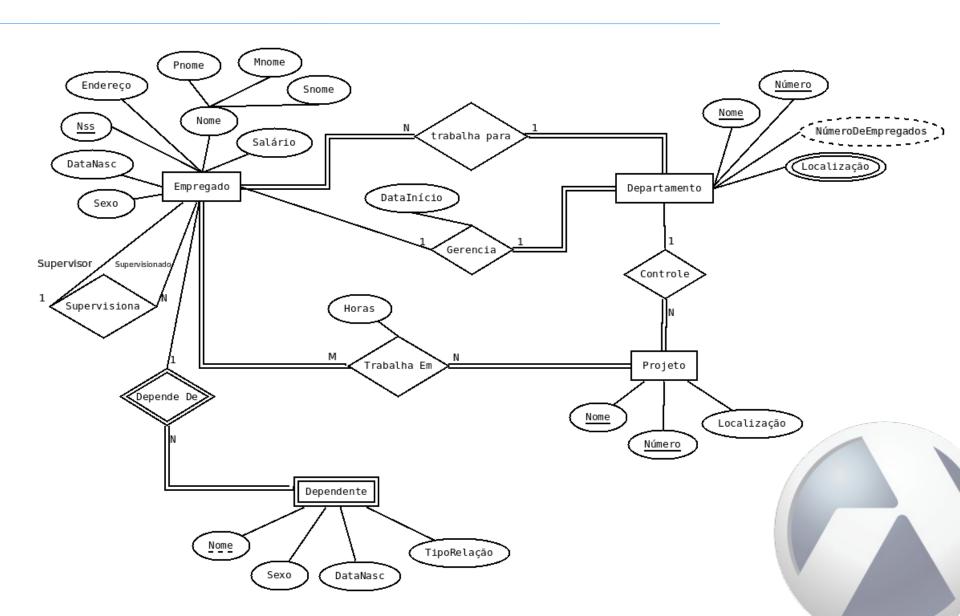




# Passo 4 Tipos de Relacionamento com Cardinalidade 1:N



#### O DER do Sistema Companhia



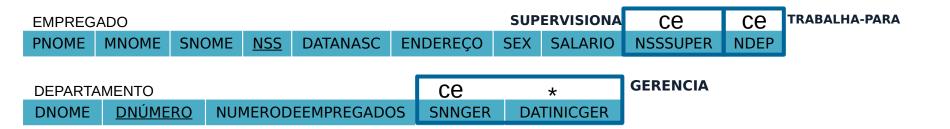


#### Passo 4:

- Para cada tipo de relacionamento binário regular 1:N (não fraca), R, identificar a relação S que representa o tipo de entidade que participa do lado N de R.
- Inclua como chave-estrangeira de S a chave-primária de T que representa o outro tipo de entidade que participa em R; isto porque cada entidade do lado 1 está relacionada a mais de uma entidade no lado N.
- Inclua também quaisquer atributos simples (ou atributos simples de atributos compostos) do tipo de relacionamento 1:N, como atributos de S.



#### Esquema do BD Companhia





DEPENDENTE

NSSEMP NOMEDEPENDENTE SEXO DATANIV RELAÇÃO

CO



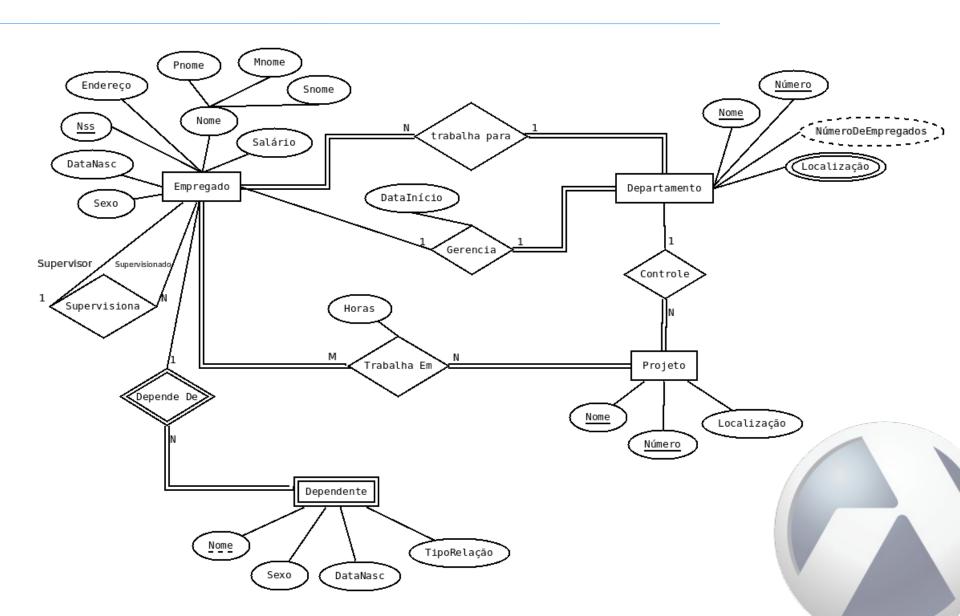


# Passo 5 Tipos de Relacionamento Binário com Cardinalidade M:N





### O DER do Sistema Companhia



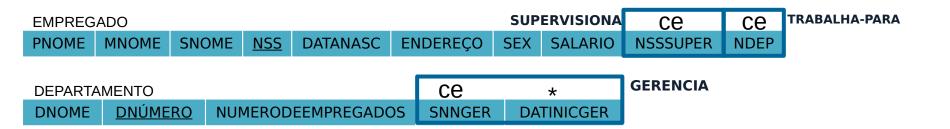


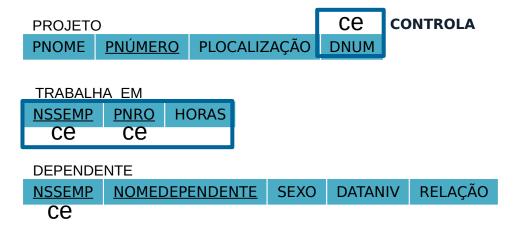
#### Passo 5:

- Para cada tipo de relacionamento binário M:N, R, crie uma nova relação S para representar R.
- Inclua como chave-estrangeira de S as chaves-primárias das relações que representam os tipos de entidade participantes; sua combinação irá formar a chave-primária de S.
- Inclua também qualquer atributo simples do tipo de relacionamento M:N (ou atributos simples dos atributos compostos) como atributos de S.
  - Note que não se pode representar um tipo de relacionamento M:N como uma simples chave-estrangeira em uma das relações participantes - como foi feito para os tipos de relacionamentos 1:1 e 1:N. Isso ocorre porque o MR não permite a representação de atributos multivalorados.



#### Esquema do BD Companhia







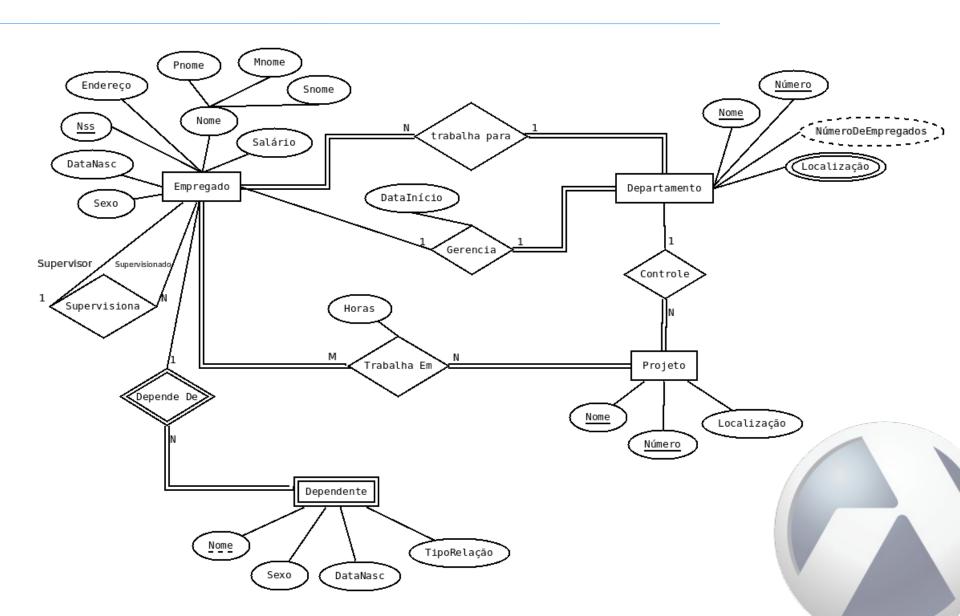


## Passo 6 Atributos Multivalorados





### O DER do Sistema Companhia



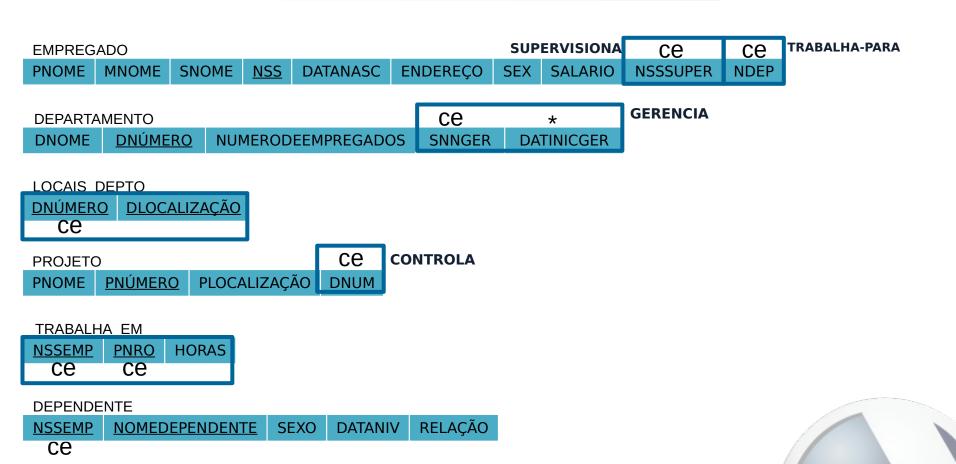


### Passo 6:

- Para cada atributo A multivalorado, crie uma nova relação R que inclua o atributo A e a chaveprimária, K, da relação que representa o tipo de entidade ou o tipo de relacionamento que tem A como atributo.
- A chave-primária de R é a combinação de A e K.
- Se o atributo multivalorado é composto inclua os atributos simples que o compõem.



#### Esquema do BD Companhia

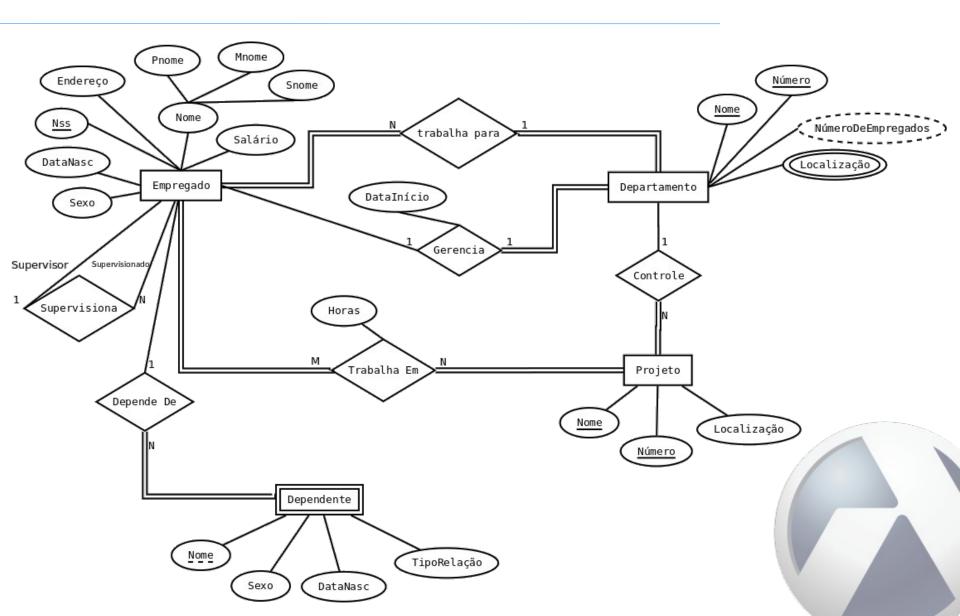




# Passo 7 Tipos de Relacionamento com mais de 2 Tipos de Entidade



### O DER do Sistema Companhia

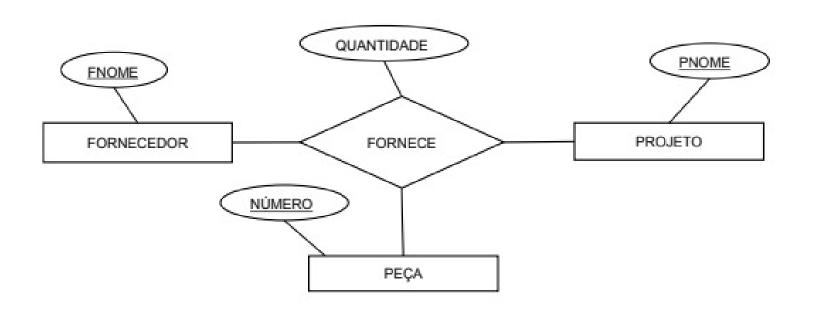


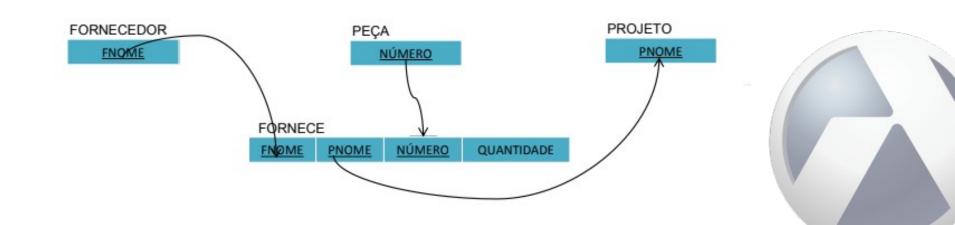


#### Passo 7:

- Para cada tipo de relacionamento n-ário, R, n>2, crie uma nova relação S para representar R.
- Inclua como chave-estrangeira em S as chaves-primárias das relações que representam os tipos de entidades participantes.
- Inclua também qualquer atributo simples do tipo de relacionamento n-ário (ou atributos simples dos atributos compostos) como atributo de S.
- A chave-primária de S é normalmente a combinação de todas as chaves-estrangeiras que referenciam as relações que representam os tipos de entidades participantes.
  - Porém, se a restrição estrutural (min, max) de um dos tipos de entidades E que participa em R, tiver max=1, então a chave-primária de, S, pode ser a chave-estrangeira que referencia a relação E; isto porque cada entidade e em E irá participar em apenas uma instância em R e, portanto, pode identificar univocamente esta instância de relacionamento.









## Mas, para que eu faço o Mapeamento?







### Porque Mapear?

- Imagine o seguinte mapeamento:
  - Estado (<u>SiglaEst</u>, NomeEst)
  - Municipio (CodMun, NomeMun, SiglaEst-CE)





### Projeto Físico

- O Projeto Físico fará parte da disciplina Linguagem SQL (2° Semestre)
- Estado (<u>SiglaEst</u>, NomeEst)

```
CREATE TABLE ESTADO (

SIGLA_EST VARCHAR(02) NOT NULL,

NOME_EST VARCHAR(100) NOT NULL,

PRIMARY KEY (SIGLA_EST)

);
```

#### Municipio (CodMun, NomeMun, SiglaEst-CE)

```
CREATE TABLE MUNICIPIO (

COD_MUN INT NOT NULL,

NOME_MUN VARCHAR(100) NOT NULL,

SIGLA_EST VARCHAR(02),

PRIMARY KEY (COD_MUN),

FOREIGN KEY (SIGLA_EST) REFERENCES ESTADO (SIGLA_EST)

);
```



## E se eu fizer o mapeamento errado?





### Projeto Físico

 Vamos supor que você esqueça a chave primária e a chave estrangeira. Veja o "estrago" abaixo:

#### -Estado (SiglaEst, NomeEst)

```
CREATE TABLE ESTADO (

SIGLA_EST VARCHAR(02) NOT NULL,

NOME_EST VARCHAR(100) NOT NULL
);
```

- Municipio (CodMun, NomeMun, SiglaEst)

```
CREATE TABLE MUNICIPIO (

COD_MUN INT NOT NULL,

NOME_MUN VARCHAR(100) NOT NULL,

SIGLA_EST VARCHAR(02)
);
```





### Exemplo



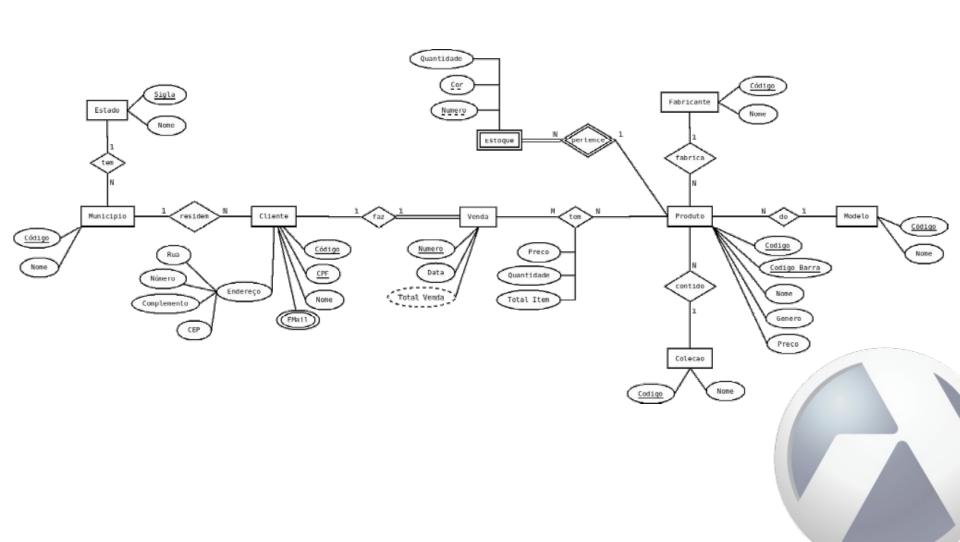


### Loja Virtual de Calçados

Uma loja de calçados contratou você para elaborar um banco de dados para vendas pela internet. É preciso cadastrar os clientes e saber deles, nome, endereço completo e e-mails. Dos produtos (Calçados) é preciso saber o nome, a marca, o gênero (masculino/feminino), a coleção (primavera/verão ou Outono/Inverno), o modelo do calçado (sapato, tênis, sapa tênis, sandália, chinelo, etc), a cor, a numeração, o estoque atual e o preço de venda. O estoque dos calçados é feito por cor e número. Por exemplo, uma sandália pode ter 2 pares brancos Nº 35 e apenas 1 branco Nº 36. Em cada venda, é preciso saber quem é o cliente, quais calçados comprou e quanto pagou em cada um deles.



### **DE-R:** Completo





# Passo 1 Tipos de Entidade



### Passo 1

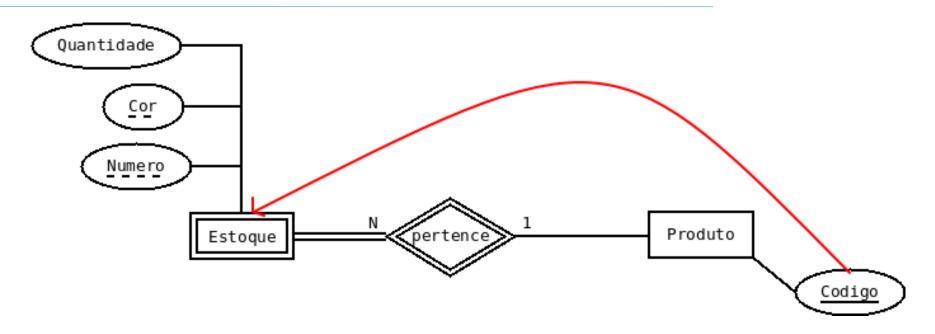
- Estado (<u>SiglaEst</u>, NomeEst)
- Municipio (<u>CodMun</u>, NomeMun)
- Cliente (<u>CodCli</u>, CPF, NomeCli, Rua, Numero, Complemento, CEP)
- Venda (<u>NumVda</u>, DataVda)
- Fabricante (<u>CodFab</u>, NomeFab)
- Modelo (<u>CodMod</u>, NomeMod)
- Colecao (<u>CodCol</u>, NomeCol)
- Produto (<u>CodProd</u>, CodBarra, NomeProd, Genero, Preco)



## Passo 2 Tipo de Entidade Fraca



### Passo 2



Estoque (CodProd-CE, Numero, Cor, Quantidade)

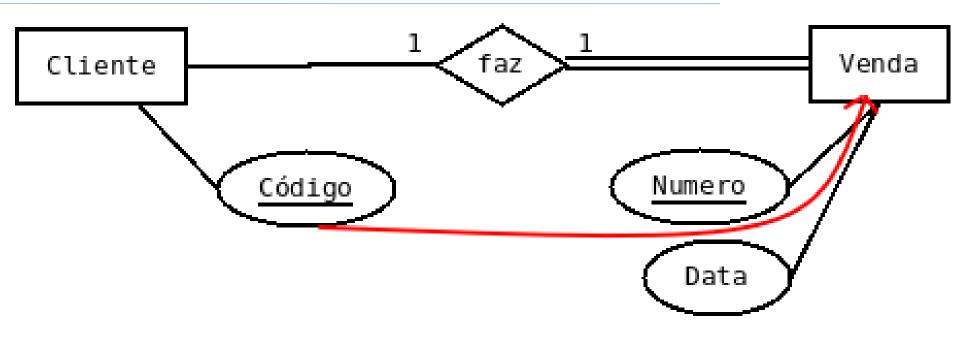




## Passo 3 Relacionamento 1:1



### Passo 3



Venda (NumVda, DataVda, CodCli-CE)

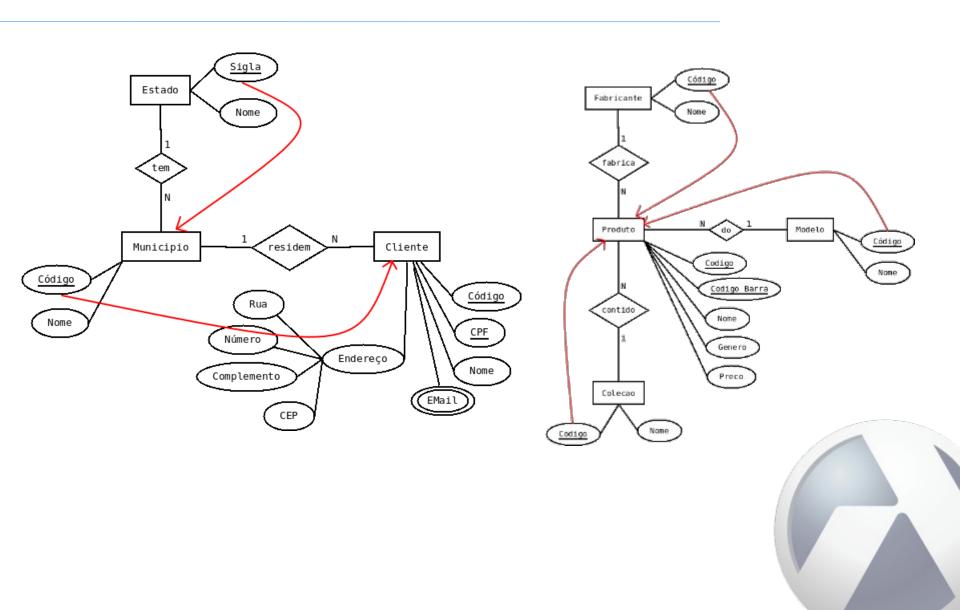




## Passo 4 Relacionamento 1:N



### Passo 4





### Passo 3

Municipio (CodMun, NomeMun, SiglaEst-CE)

Cliente (<u>CodCli</u>, CPF, NomeCli, Rua, Numero, Complemento, CEP, CodMun-CE)

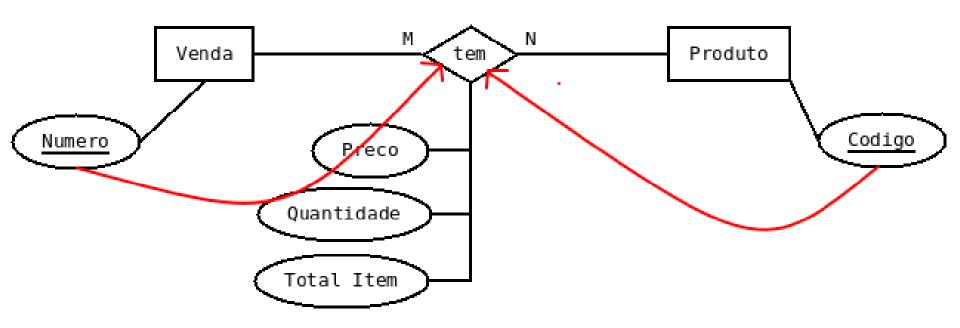
Produto (<u>CodProd</u>, CodBarra, NomeProd, Genero, Preco, CodFab-CE, CodCol-CE, CodMol-CE)



## Passo 5 Relacionamento M:N



### Passo 5



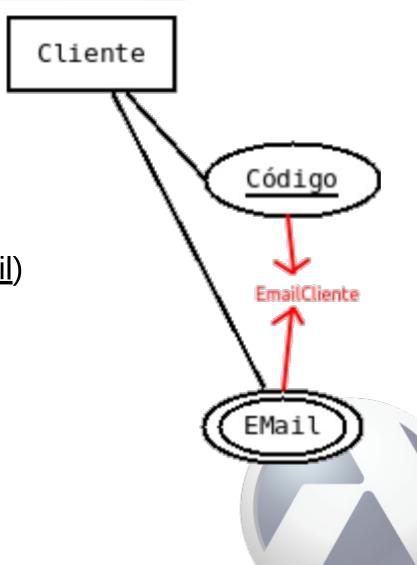
Tem (NumVda-CE, CodProd-CE, Preco, Quantidade, TotalItem)



## Passo 6 Atributos Multivalorados



### Passo 6



EmailCliente (CodCli-CE, Email)



## Esquema de Relações do Banco de Dados





### Esquema de Relações

- Estado (<u>SiglaEst</u>, NomeEst)
- Municipio (<u>CodMun</u>, NomeMun, SiglaEst-CE)
- Cliente (<u>CodCli</u>, CPF, NomeCli, Rua, Numero, Complemento, CEP, CodMun-CE)
- EmailCliente (<u>CodCli</u>-CE, <u>Email</u>)
- Venda (<u>NumVda</u>, DataVda, CodCli-CE)
- Fabricante (CodFab, NomeFab)
- Modelo (<u>CodMod</u>, NomeMod)
- Colecao (<u>CodCol</u>, NomeCol)
- Produto (<u>CodProd</u>, CodBarra, NomeProd, Genero, Preco, CodFab-CE, CodCol-CE, CodMol-CE)
- Estoque (<u>CodProd</u>-CE, <u>Numero</u>, <u>Cor</u>, Quantidade)
- Tem (NumVda-CE, CodProd-CE, Preco, Quantidade, TotalItem)



### Leituras Recomendadas





### Leituras Recomendadas

- ELMASRI, Ramez; NAVATHE, Shamkant B.. Sistemas de banco de dados. 6. ed. São Paulo: Pearson Education, 2011. 788 p.
  - Capítulo 9

OU

- ELMASRI, Ramez; NAVATHE, Shamkant B.. Sistemas de banco de dados. 4. ed. São Paulo: Pearson Education, 2005. 724 p.
  - Capítulo 7
- RANGEL, Alexandre Leite et al. Unidade 3 Modelo de Dados Relacional. In: RANGEL, Alexandre Leite et al. Banco de Dados. Batatais: Claretiano, 2015. Cap. 3. p. 75-108. ISBN: 978-85-8377-386-3.



### Referências





#### Referências

- 1. Batini, C.; Ceri, S.; Navathe, S. **Conceptual Database Design**: An Entity-Relationship Approach. Benjamin/Cummings, Redwood City, Calif., 1992.
- 2. Date, C.J., **Introdução a Sistemas de Banco de Dados**, tradução da 8 edição americana, Campus, 2004.
- 3. ELMASRI, Ramez; NAVATHE, Shamkant B.. **Sistemas de banco de dados**. 6. ed. São Paulo: Pearson Education, 2011. 788 p.
- 4. Ferreira, J.E.; Finger, M., **Controle de concorrência e distribuição de dados**: a teoria clássica, suas limitações e extensões modernas, Coleção de textos especialmente preparada para a Escola de Computação, 12a, São Paulo, 2000.



#### Referências

- 5. Heuser, C.A., **Projeto de Banco de Dados**., Sagra Luzzatto, 1 edição, 1998.
- Korth, H.; Silberschatz, A. Sistemas de Bancos de Dados. 3a. Edição, Makron Books, 1998.
- 7. RAMAKRISHNAN, Raghu; GEHRKE, Johannes. **Sistemas de gerenciamento de banco de dados**. 3. ed. São Paulo: Mc Graw Hill, 2008. 884 p.
- 8. Takai, O.K; Italiano, I.C.; Ferreira, J.E. **Introdução a Banco de Dados**.
- Teorey, T.; Lightstone, S.; Nadeau, T. Projeto e modelagem de bancos de dados. Editora Campus, 2007.



### Obrigado!

Prof. Dr. Alexandre Leite Rangel <u>alexandre.leite@faculdadeimpacta.com.br</u> www.alexandrelrangel.blogspot.com.br

