Introdução a Bancos de Dados SQL

Projeto lógico e mapeamento ER-relacional

Clodoveu Davis

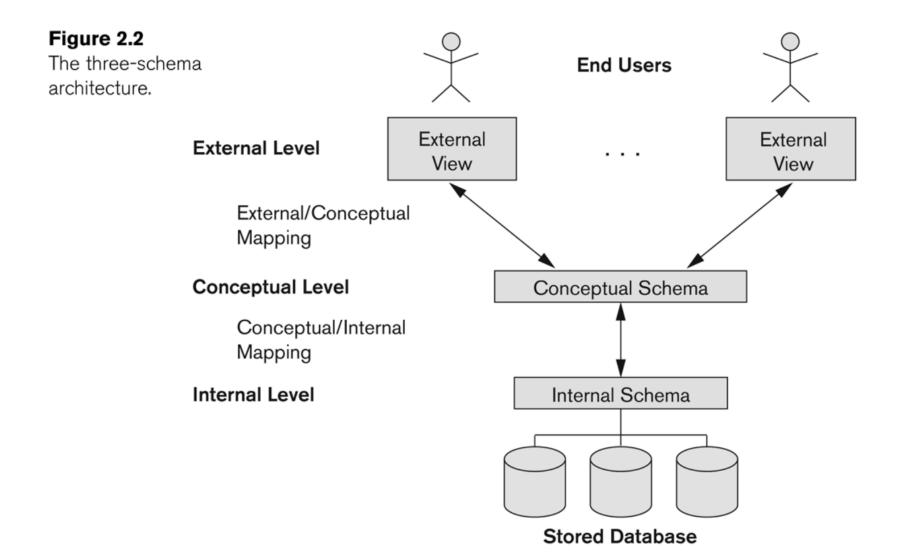
Departamento de Ciência da Computação
Universidade Federal de Minas Gerais
clodoveu@dcc.ufmg.br

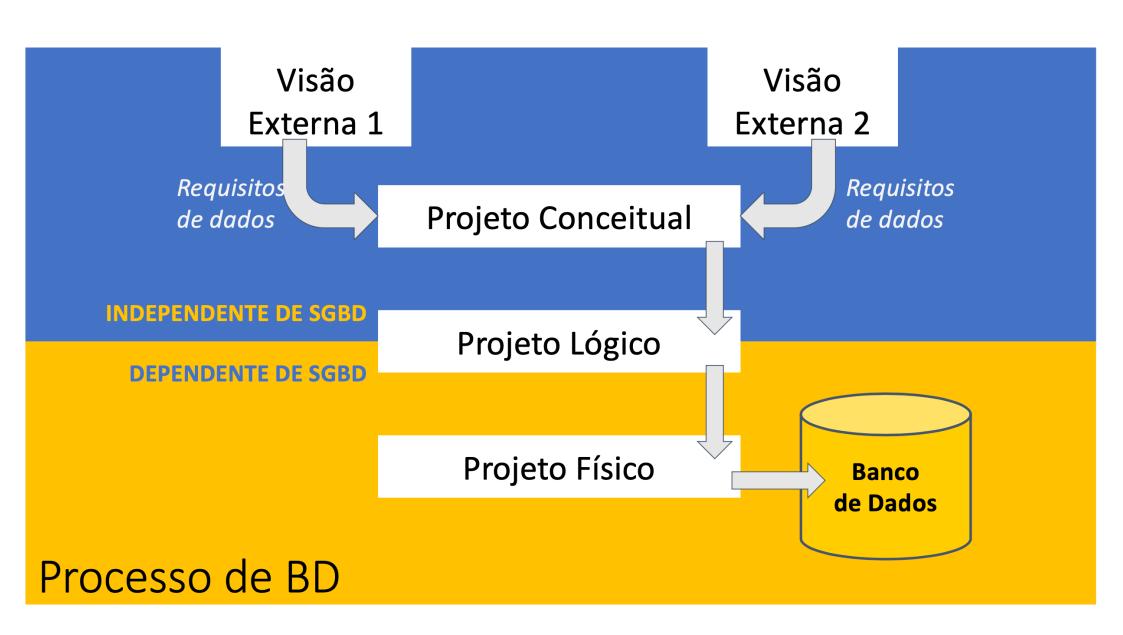


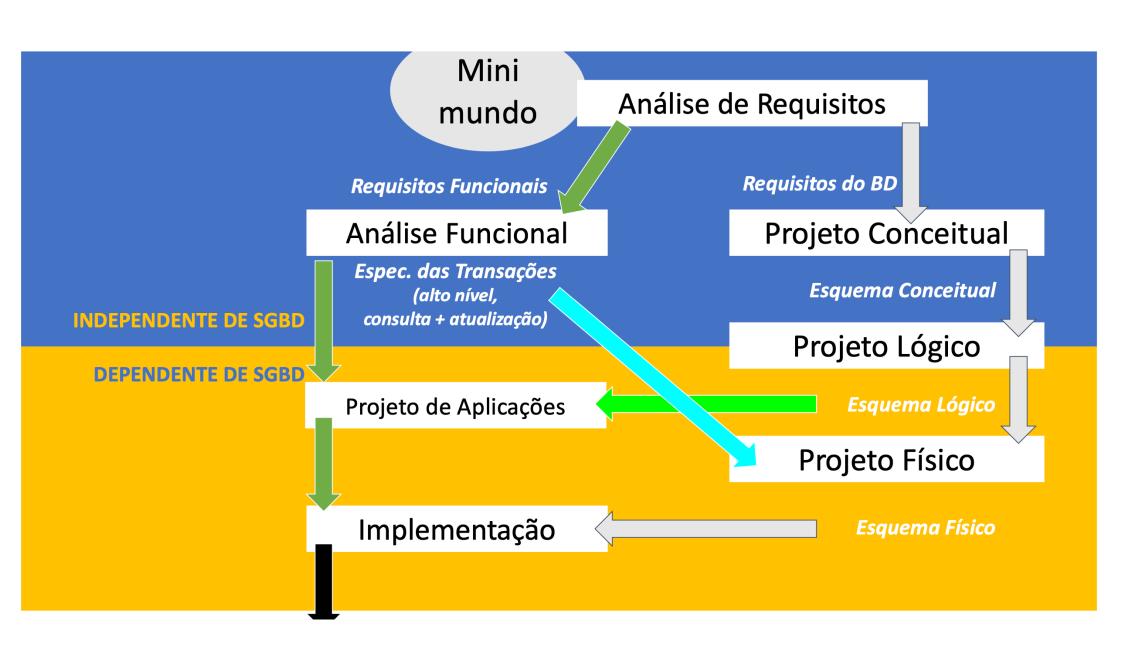












Na modelagem conceitual de dados, a ênfase maior está na simplicidade e legibilidade.

O objetivo do esquema conceitual, onde as abordagens ER e UML são usadas, é capturar os requisitos de dados do mundo real de uma forma simples e significativa que seja compreensível tanto pelo projetista do banco de dados quanto pelo usuário final.

No projeto lógico o objetivo é detalhar o projeto conceitual, aproximando-o da implementação, já tendo sido escolhido um modelo de dados subjacente.

relacional, hierárquico, em rede, orientado por objetos, NoSQL (em grafo, por colunas, chave-valor,)

Projeto lógico

• É o processo de transformação (mapeamento) de um esquema conceitual em um esquema para o modelo de dados subjacente a um SGBD em particular, como o modelo relacional

Visa

- Preservar todos os aspectos do problema capturados pelo projeto conceitual
- Acrescentar detalhes necessários para a implementação, em particular as restrições de integridade
- Trabalhar e decidir aspectos ligados à facilidade e eficiência das consultas, bem como custos de armazenamento e de manutenção dos dados diante das restrições

Projeto lógico

- Para um SGBD relacional:
 - Mapeamento do esquema conceitual para um esquema relacional
 - Define relações e atributos
 - Inclui restrições de integridade referenciais
 - Dicionário de dados: lista de atributos, suas restrições (domínio, nulo, chave, integridade da entidade, unicidade, etc.)

Mapeamento ER(E) - Relacional

 Algoritmo de mapeamento entre diagramas ER / ERE e esquemas relacionais: Elmasri & Navathe

- Produz um esquema relacional na terceira forma normal (normalização: próxima aula)
- Permite automatizar a etapa entre o projeto conceitual e o projeto físico

Etapas de mapeamento

- 1. Entidades regulares
- 2. Entidades fracas
- 3. Relacionamentos 1:1
- 4. Relacionamentos 1:N
- 5. Relacionamentos M:N
- 6. Atributos multivalorados
- 7. Relacionamentos N-ários
- 8. Especializações/generalizações

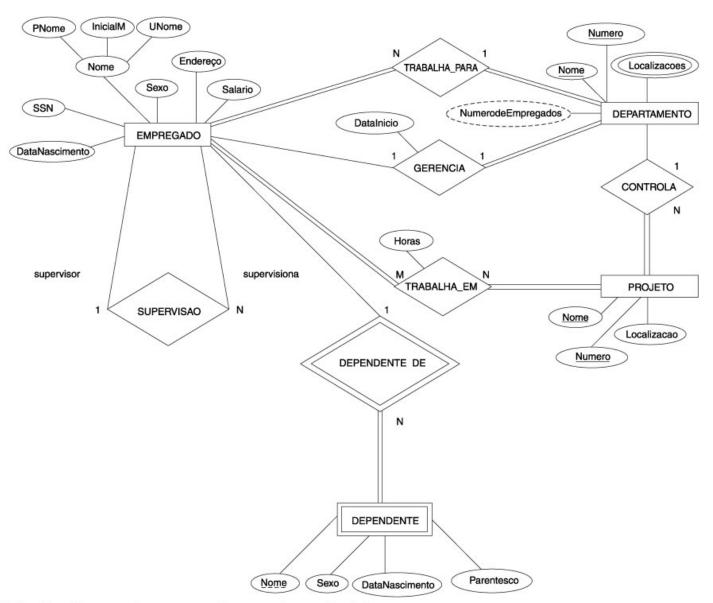


FIGURA 3.2 Um diagrama do esquema ER para o banco de dados EMPRESA.

- Para cada tipo de entidade regular (forte) E do esquema ER, criar uma relação R
 - Incluir em R todos os atributos simples de E
 - Incluir em R todos os componentes de atributos compostos de E
 - Escolher um dos atributos chave de E como chave primária de R
 - Se a chave escolhida for composta, o conjunto de atributos simples que a forma será a chave primária de R
- Exemplo: entidades EMPREGADO, DEPARTAMENTO e PROJETO no DER da fig. 3.2

EMPREGADO

NOME	INICIAIS DO MEIO	SOBRENOME	<u>SSN</u>	DATA DE NASCIMENTO	SEXO	ENDEREÇO	SALÁRIO
				1			

DEPARTAMENTO

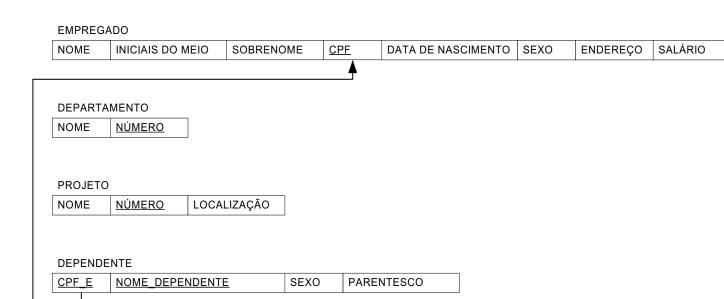
NOME	<u>NÚMERO</u>
------	---------------

PROJETO

NOME	<u>NÚMERO</u>	LOCALIZAÇÃO
------	---------------	-------------

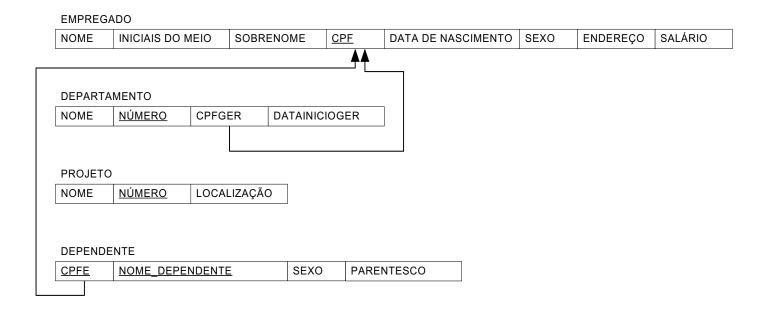
Algoritmo ER-relacional Etapa 2

- Para cada tipo de entidade fraca W no esquema ER cujo tipo de entidade proprietária é E, criar uma relação R
 - Incluir em R todos os atributos simples de W
 - Incluir em R todos os componentes simples de atributos compostos de W
 - Incluir como atributos de chave estrangeira em R o(s) atributo(s) de chave primária de E
 - Definir a chave primária de R como sendo a combinação desses atributos com a chave parcial de W, se existir
 - É usual escolher a propagação (CASCADE) na atualização ou exclusão
- Exemplo: entidade DEPENDENTE da fig. 3.2



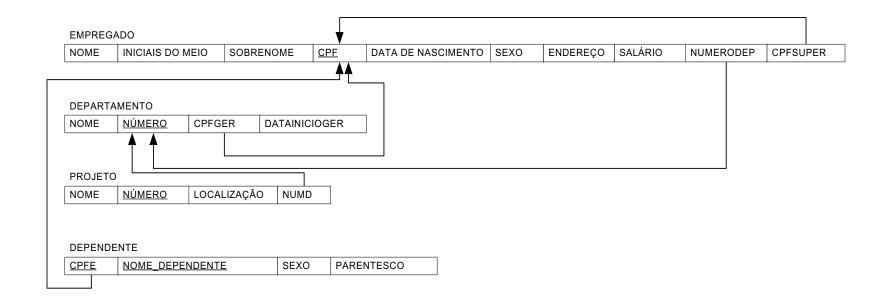
Algoritmo ER-relacional Etapa 3

- Para cada tipo de relacionamento R binário 1:1 no esquema ER
 - Identificar as relações S e T que estão relacionadas
 - Escolher uma delas, e inclua nela, como chave estrangeira, a chave primária da outra
 - Preferir a entidade com participação total no relacionamento
 - Incluir todos os atributos de R como atributos da entidade escolhida
- Se ambas as entidades tiverem participação total, pode-se unificar as duas entidades em uma única relação
- Exemplo: relacionamento GERENCIA; escolhida a entidade DEPARTAMENTO (participação total) para receber o atributo



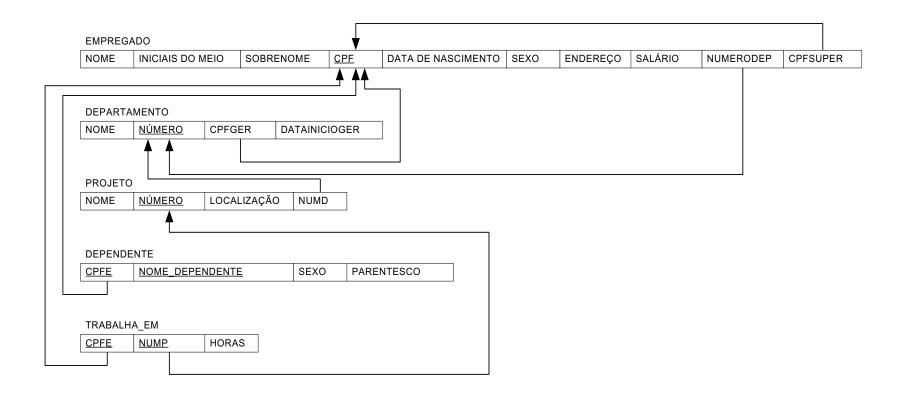
Algoritmo ER-relacional Etapa 4

- Para cada tipo de relacionamento R binário 1:N no esquema ER
 - Identificar a relação S que participa do lado N e a relação T que participa do lado
 - Incluir como chave estrangeira em S a chave primária de T
 - Incluir quaisquer atributos de R como atributos de S
- Exemplo: relacionamentos TRABALHA_PARA, CONTROLA e SUPERVISIONA
 - Incluir NUMERODEP como chave estrangeira em EMPREGADO
 - Incluir NUMD como chave estrangeira de PROJETO
 - Incluir CPFSUPER como chave estrangeira de EMPREGADO (auto-relacionamento)



Etapa 5

- Para cada relacionamento R binário M:N
 - Criar uma nova relação S para representar R
 - Criar como chave estrangeira de S as chaves primárias das relações que representam as entidades participantes
 - A chave primária de S será a combinação desses atributos
 - Incluir quaisquer atributos de R como atributos de S
 - Especificar a opção de propagação (CASCADE) para as chaves estrangeiras na atualização e na exclusão
- Exemplo: relacionamento TRABALHA_EM, atributos NUMP e CPFE, mais o atributo HORAS
- Obs: é sempre possível adotar este procedimento com relacionamentos 1:1 e 1:N



Etapa 6

- Para cada atributo A multivalorado na entidade E
 - Criar uma nova relação S, contendo um atributo correspondente a A, mais o atributo da chave primária da relação correspondente a E, que será uma chave estrangeira
 - Se o atributo multivalorado for composto, incluir todos os componentes simples
 - Especificar a opção de propagação (CASCADE) na chave estrangeira tanto para atualização quanto para exclusão
- Exemplo: atributo LOCALIZAÇÕES de DEPARTAMENTO; a chave primária é NUMERODEP combinada com LOCALIZACAOD

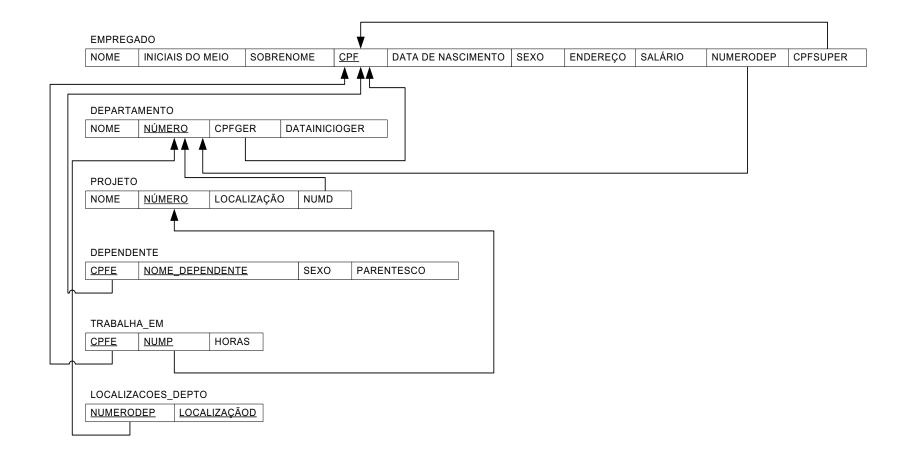
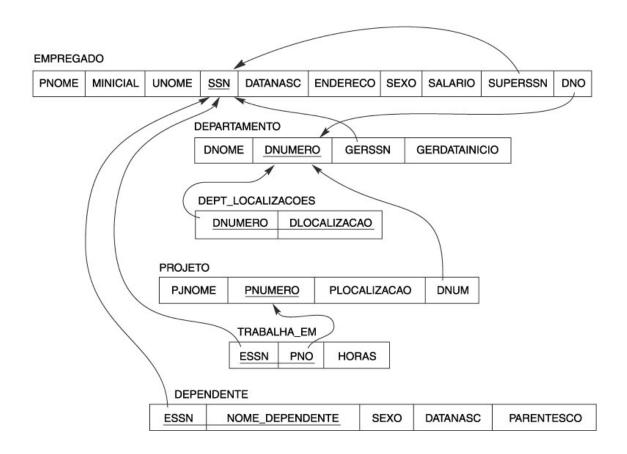


Figura 7.2 Resultado do mapeamento do esquema ER EMPRESA para o esquema de um banco de dados relacional.



- Para cada tipo de relacionamento R n-ário (n>2)
 - Criar uma nova relação S para representar R
 - Incluir como atributos de chave estrangeira em S as chaves primárias das relações correspondentes às entidades participantes de R
 - Incluir quaisquer atributos simples do relacionamento como atributos de S
 - A chave primária de S é uma combinação de todas as chaves estrangeiras das relações participantes, exceto quando a cardinalidade correspondente for 1
- Exemplo: relacionamento FORNECIMENTO, fig 4.13a

Addison Wesley Longman, Inc. 2000, ElmasniNavathe, Fundamentals of Database Systems, Third Edition

Figura 7.3 Mapeamento do tipo relacionamento *n*-ário FORNECE, da Figura 4.11a.

FORNECEDOR FNOME PROJETO NOMEPROJ LOTE NUMLOTE FORNECE FNOME NOMEPROJ NUMLOTE QUANTIDADE

Resumo

Modelo ER	Modelo Relacional
Tipo de Entidade	Relação "entidade"
Tipo de relacionamento 1:1 ou 1:N	Chave estrangeira (ou relação "relacionamento")
Tipo de relacionamento M:N	Relação "relacionamento" e duas chaves estrangeiras
Tipo de relacionamento n-ário	Relação "relacionamento" e n chaves estrangeiras
Atributo simples	Atributo
Atributo composto	Conjunto de atributos
Atributo multivalorado	Relação e chave estrangeira
Conjunto de valores	Domínio
Atributo chave	Chave primária

Etapa 8

• Converter cada especialização, formada pelas subclasses $\{S_1, S_2, ..., S_n\}$ e pela superclasse C (cujos atributos são $\{k, a_1, a_2, ..., a_n\}$) usando uma de quatro opções

Etapa 8a

Opção A:

- criar uma relação L para C com os atributos $\{k, a_1, a_2, ..., a_n\}$, sendo k a chave primária de L
- Criar uma relação L_i para cada subclasse S_i, com os atributos k, mais os atributos de S_i
- Usar k como chave primária de Li
- Uma junção entre L e L_i recuperará os atributos herdados por L_i

Opção de relações múltiplas

 Funciona com quaisquer restrições na especialização (disjunção ou soberposição, total ou parcial)

Etapa 8b

- Opção B:
 - Criar uma relação L_i para cada subclasse S_i , com os atributos $\{k, a_1, a_2, ..., a_n\}$, mais os atributos de S_i
 - Usar k como chave primária de Li
- Opção de relações múltiplas
- A junção necessária em 8a é construída dentro do esquema de 8b
- Funciona bem apenas para total E disjunto
- Para recompor a superclasse C, é necessário realizar um OUTER UNION ou um FULL OUTER JOIN com todas as relações L_i

Etapa 8c

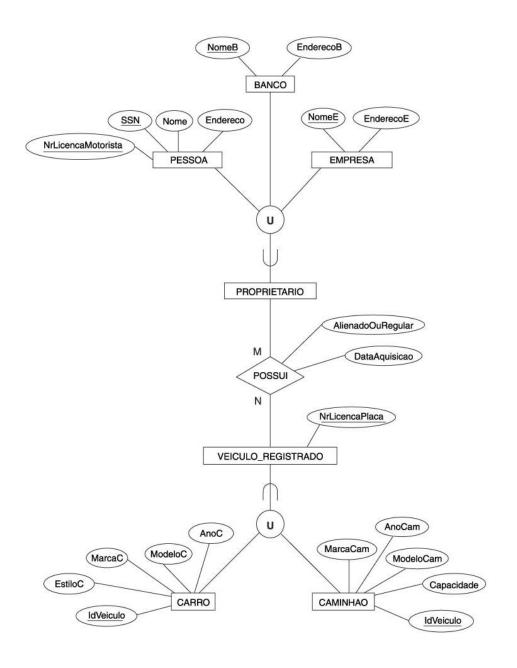
- Opção C:
 - Criar uma única relação L com os atributos $\{k, a_1, a_2, ..., a_n\}$, mais os atributos de cada subclasse S_i , e ainda um atributo t
 - k é a chave primária de L
 - t é um atributo discriminador, que indica a subclasse à qual pertence cada tupla de L
- Funciona com subclasses disjuntas
- t pode ser nulo em caso de subclasses parciais
- Pode gerar muitos valores nulos em atributos
- Preferível se existirem poucos atributos específicos das subclasses
- Opção de relação única

Etapa 8d

- Opção D:
 - Criar uma única relação L com os atributos $\{k, a_1, a_2, ..., a_n\}$, mais os atributos de *cada* subclasse S_i , e ainda os atributos $\{t_1, t_2, ..., t_n\}$
 - k é a chave primária de L
 - t_i são atributos binários que indicam a que subclasse cada tupla pertence
- Funciona com subclasses sobrepostas, mas também serve para subclasses disjuntas
- Pode gerar muitos valores nulos em atributos
- Preferível se existirem poucos atributos específicos das subclasses
- Opção de relação única

Etapa 8

- Mapeamento de subclasses compartilhadas
 - Quando isso ocorre, a subclasse e as superclasses devem ter o mesmo atributo chave; caso contrário, não seria uma subclasse compartilhada, e sim uma categoria
 - Aplicar a opção 8A
- Mapeamento de categorias (subclasse da união de duas ou mais superclasses)
 - As classes definidoras (superclasses) podem ter atributos diferentes
 - Acrescentar uma surrogate key (chave substituta) neste caso
 - Exemplo: PROPRIETÁRIO, nos esquemas a seguir



PESSOA

SSN	NrLicencaMotorista	Nome	Endereco	IdProprietario
-----	--------------------	------	----------	----------------

BANCO

NomeB EnderecoB IdP	roprietario
---------------------	-------------

EMPRESA

NomeE	EnderecoE	IdProprietario
-------	-----------	----------------

PROPRIETARIO

IdProprietario

VEICULO_REGISTRADO

IdVeiculo	NrLicencaPlaca
idveiculo	MILICENCAPIACA

CARRO

	IdCarro	EstiloC	MarcaC	ModeloC	AnoC
ı					

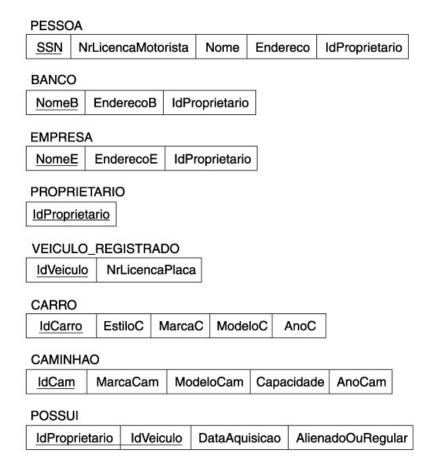
CAMINHAO

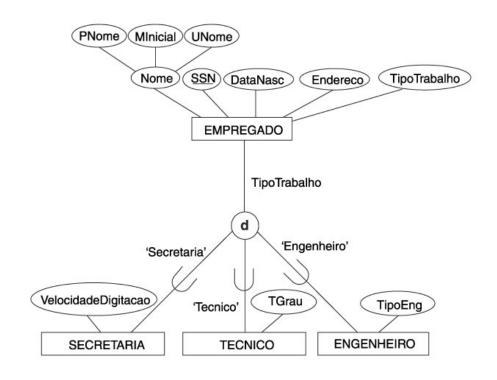
<u>IdCam</u>	MarcaCam	ModeloCam	Capacidade	AnoCam	
--------------	----------	-----------	------------	--------	--

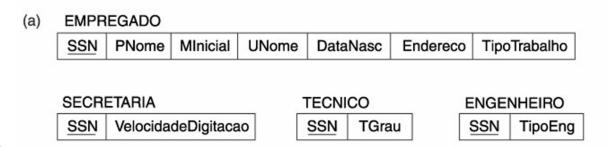
POSSUI

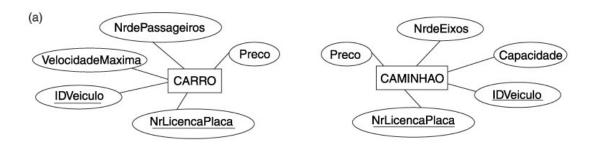
IdProprietario	IdVeiculo	DataAquisicao	AlienadoOuRegular	
Western Committee of the Committee of th	to the second of			

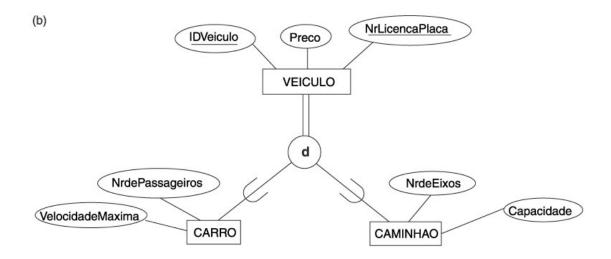
Figura 7.6 Mapeamento, em relações, das categorias (tipos união) EER da Figura 4.8.









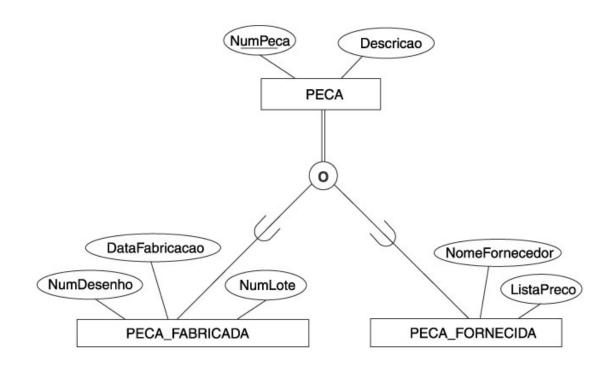


CARRO

lo	Veiculo	NrLicencaPlaca	Preco	VelocidadeMax	NrDePassageiros
----	---------	----------------	-------	---------------	-----------------

CAMINHAO

IdVeiculo	NrLicencaPlaca	Preco	NrDeEixos	Capacidade
-----------	----------------	-------	-----------	------------



PECA								
NumPeca	Descricao	MFlag	NumDesenho	DataFabricacao	NumLote	PFlag	NomeFornecedor	ListaPreco

Dicionário de dados

Coleção de nomes, definições e características de elementos de dados que fazem parte do BD. São parte do detalhamento do projeto lógico, em preparação para a implementação, e também parte da documentação, constituindo **metadados**, desde que acompanhados de descrições que os conectem a elementos do mundo real, capturados no projeto conceitual.

Atributo	Tipo/Largura	Nulo?	Único?	Valores permitidos	Restrições adicionais / Comportamento se chave estrangeira
CPF	NUMBER(11)	NÃO	SIM		PK
NOME	VARCHAR(50)	NÃO	NÃO		
SOBRENOME	VARCHAR(50)	NÃO	NÃO		
DATANASC	DATE	NÃO	NÃO		
SEXO	CHAR(1)	SIM	NÃO	M/F	
CPFSUPER	NUMBER(11)	SIM	NÃO		FK REFERENCES EMPREGADO(CPF) ON DELETE RESTRICT
<u>SALARIO</u>	<u>NUMBER(</u> 10,2)	NÃO	NÃO	> 1100	
	CPF NOME SOBRENOME DATANASC SEXO CPFSUPER	CPF NUMBER(11) NOME VARCHAR(50) SOBRENOME VARCHAR(50) DATANASC DATE SEXO CHAR(1) CPFSUPER NUMBER(11)	CPF NUMBER(11) NÃO NOME VARCHAR(50) NÃO SOBRENOME VARCHAR(50) NÃO DATANASC DATE NÃO SEXO CHAR(1) SIM CPFSUPER NUMBER(11) SIM	CPF NUMBER(11) NÃO SIM NOME VARCHAR(50) NÃO NÃO SOBRENOME VARCHAR(50) NÃO NÃO DATANASC DATE NÃO NÃO SEXO CHAR(1) SIM NÃO CPFSUPER NUMBER(11) SIM NÃO	CPF NUMBER(11) NÃO SIM NOME VARCHAR(50) NÃO NÃO SOBRENOME VARCHAR(50) NÃO NÃO DATANASC DATE NÃO NÃO SEXO CHAR(1) SIM NÃO M/F CPFSUPER NUMBER(11) SIM NÃO

Table: PROJECTS

Ta	ble	Columns Relations Uni		olumns Relations Unique keys Triggers		Metadata			
	PK	#	Name		Data type		Nullable	Description	
	Ŷ	1	PROJEC	T_ID		NUMBER			Project system ID
		2	PROJECT_NUMBER			VARCHAR2(25 CHAR)			Project unique business number
		3	PROGRAM_ID			NUMBER			
		4	NAME			VARCHAR	2(500 CHAR)		
		5	DESCRIPTION			VARCHAR	2(4000 CHAR) ~	
		6	OBJECTIVES			VARCHAR	2(4000 CHAR) ~	
		7	SCOPE		VARCHAR	2(4000 CHAR) ~		
		8	TYPE_ID		NUMBER		~		
		9	STATUS_ID			NUMBER			
		10	ORG_ID			NUMBER		~	
		11	MNGR_ID			NUMBER		~	
		12	EXPECTED_BEGIN		DATE		~		
		13	EXPECTED_END		DATE		~		
		14	ACTUAL_BEGIN		DATE		~		
		15	ACTUAL_END		DATE		~		