

## Modelagem de Dados

Modificado em 16/04/2014

Bianca e Letícia

### Conteúdo

- ✓ Níveis de Abstração em Banco de Dados
- ✓ Modelo Entidade-Relacionamento
- ✓ Modelos Relacional
- ✓ Transformação entre Modelos
- ✓ Modelo Entidade-Relacionamento Estendido
- ✓ Diferentes Notações

## Níveis de Abstração dos Dados

Nível Externo

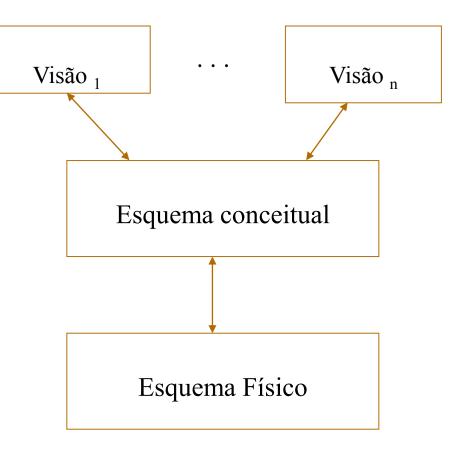
"Alto nível ..."

Nível Lógico

"Quais ..."

Nível Interno

"Como ..."



### Modelo Entidade-Relacionamento

- ✓ Notação criada em 1976 por Peter Chen para representar o projeto conceitual de um BD
- ✓ Popularmente chamada de MER ou DER
- ✓ Elementos principais são as entidades e seus relacionamentos

### Modelo Entidade-Relacionamento

### ✓ Entidade

 um objeto com existência física (pessoa, carro, casa) ou conceitual (empresa, universidade, curso), composto por propriedades que o descreve, chamadas atributos.

Empregado

**PIS** 

NomeEmp Endereço Salário Departamento

**IdDpt** 

NomeDpt

Local

Projeto

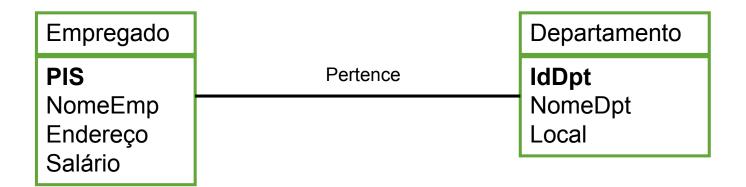
**IdProj** 

NomePrj

Local

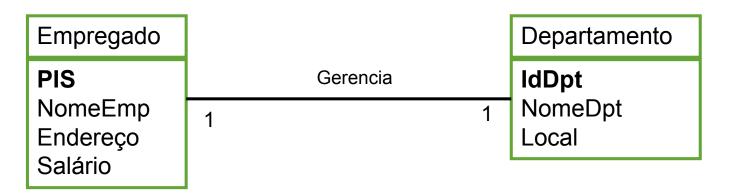
### Modelo Entidade Relacionamento

- ✓ Relacionamento
  - associação entre duas ou mais entidades



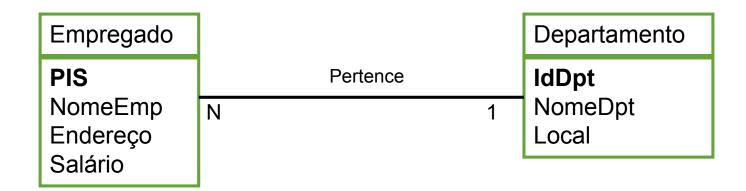
### Cardinalidade dos relacionamentos

- √1 para 1 (um para um)
  - Cada elemento de uma entidade relaciona-se com apenas um elemento da outra.
  - Exemplo: cada departamento é gerenciado por um único funcionário. Um funcionário gerencia apenas um departamento.



### Cardinalidade dos relacionamentos

- √1 para N (um para muitos)
  - Cada elemento de uma entidade relaciona-se com vários elementos da outra.
  - Exemplo: cada departamento possui vários empregados, mas cada empregado está lotado em apenas um departamento



### Cardinalidade dos relacionamentos

- ✓ N para N (muitos para muitos)
  - Cada elemento de uma entidade relaciona-se com vários elementos da outra e vice-versa.
  - Exemplo: um empregado pode participar de vários projetos e um projeto pode ter a participação de vários empregados.

Empregado	tra	balha	Projeto
PIS NomeEmp Endereço Salário	0,N	0,N	IdProj NomePrj Local

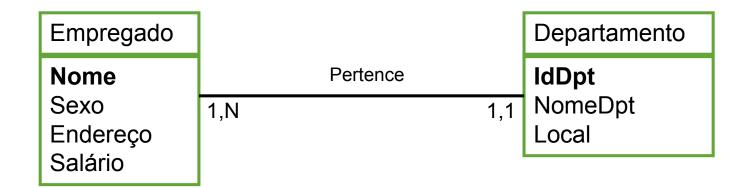
## Cardinalidade com participação

- ✓ Para representar todas as restrições de um BD, não é suficiente dizer apenas em que número (1 ou N) uma entidade aparece em um relacionamento. É necessário dizer se sua participação é opcional (0) ou obrigatória (1).
- ✓ Para isto, representa-se a cardinalidade através de um par ( min, max), onde:
  - Min indica a participação da entidade no relacionamento. Pode ser obrigatória (1) ou opcional(0).
  - Max indica o número de vezes que a entidade aparece no relacionamento. Pode ser 1 ou N(muitos).
- ✓ Possibilidades de cardinalidade:

	Um	Muitos
Opcional	(0,1)	(0,N)
Obrigatória	(1,1)	(1,N)

## Cardinalidade com Participação

✓ Todos os departamentos possuem pelo menos um empregado. Todo empregado trabalha para algum departamento.



### Ferramentas CASE

- ✓ CASE = Computer Aided Software Engineering
- ✓ Neste curso usaremos duas ferramentas case para projetos de BD:



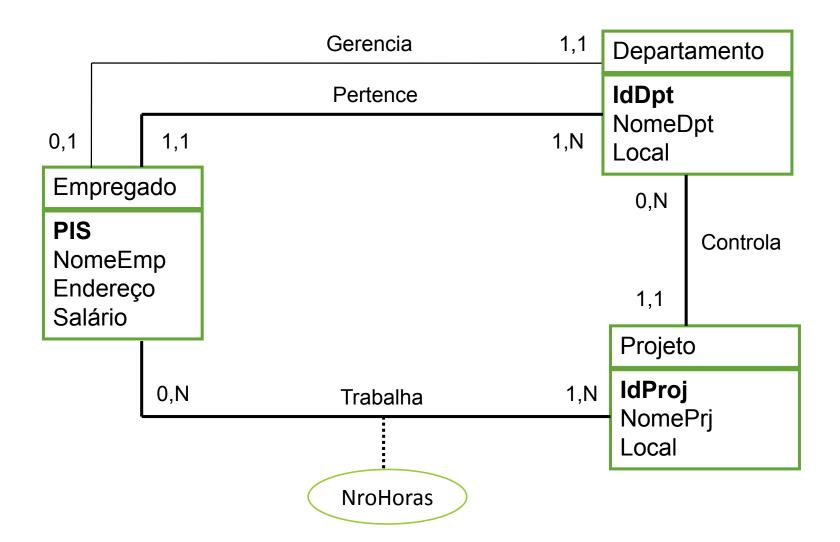


- ✓ Uma ferramenta CASE para banco de dados deve ser capaz de:
  - Fazer mapeamento do modelo ER para modelo relacional
  - Gerar scripts SQL
  - Fazer engenharia reversa

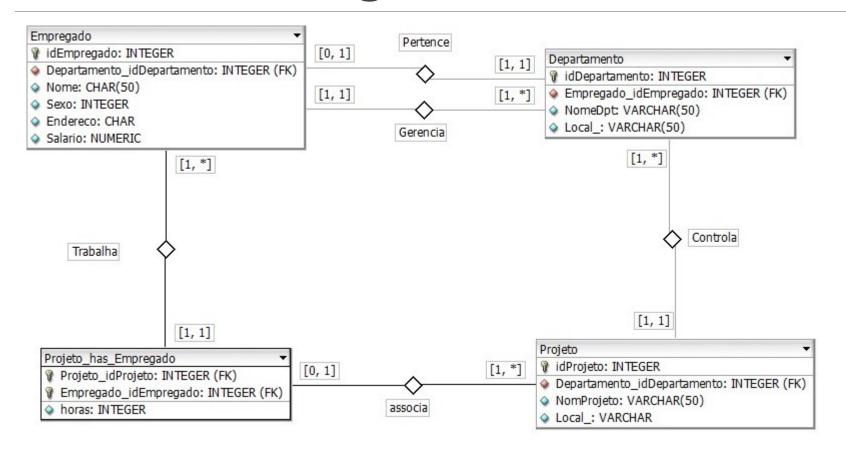
Para download das

### Exemplo

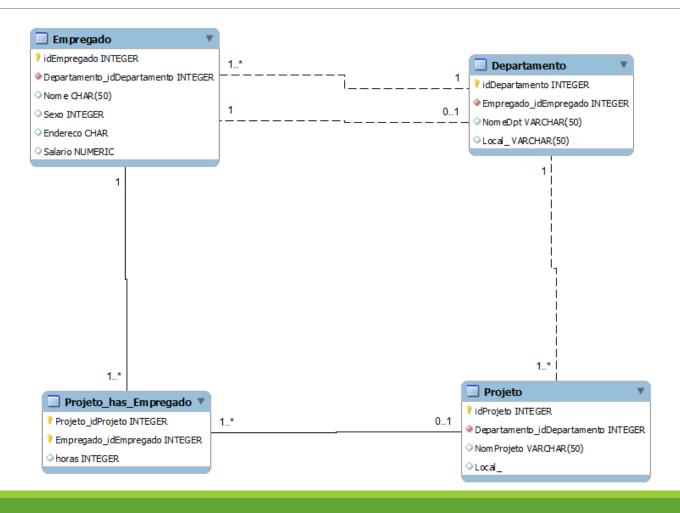
- ✓ Uma companhia deseja um BD para armazenar seus empregados, departamento e projetos. Para tal, considere a seguinte descrição:
  - A companhia é organizada em departamentos. Cada **departamento** tem um único nome, um único nro e um determinado empregado que gerencia o departamento.
  - Um departamento controla um nro de projetos, cada um deles tem um único nome, um único nro e uma localização.
  - É armazenado o nome, pis, endereço, salário, sexo e data de nascimento de um empregado. Um empregado é associado a um departamento mas pode trabalhar em vários projetos, que não são necessariamente controlados pelo mesmo departamento. Além dessas informações, deve ser armazenado o nro de horas que cada empregado trabalha em um projeto.



### DER – DbDesigner



### DER – Workbench (UML)



## DER: Várias Notações

CHEN

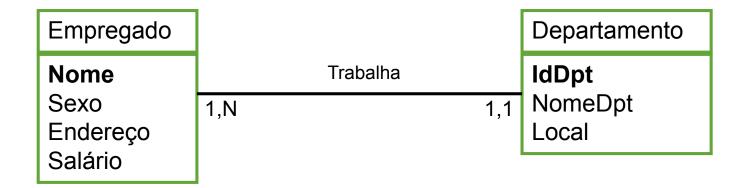
MERISE

PÉ-DE-GALINHA

UML

### Chen

- ✓ Peter Chen foi um dos primeiros autores a lançar um livro sobre abordagem E-R, por isso que sua notação é a mais utilizada
- ✓Ex:

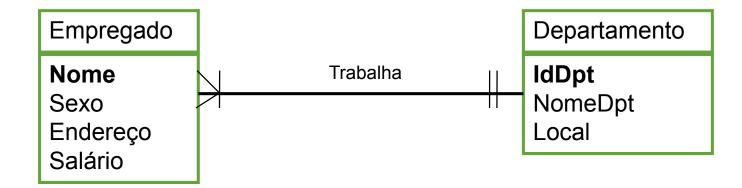


- 1,N é a cardinalidade do Departamento
- 1,1 é a cardinalidade do Empregado

## Pé-de-galinha

- ✓ Chamada também de notação Engenharia de Informações ou notação James Martin
- ✓ Para a Engenharia de informação (método de desenvolvimento de sistemas de informação), foi definida a seguinte notação gráfica

#### ✓Ex:



### Merise

✓ Muito utilizado em ferramentas CASE. Coloca-se a cardinalidade do lado da entidade a que ela se refere (contrário do Chen).

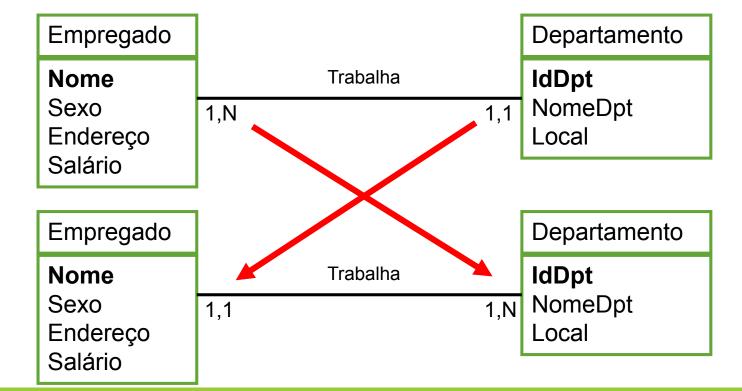
✓Ex:

- Chen



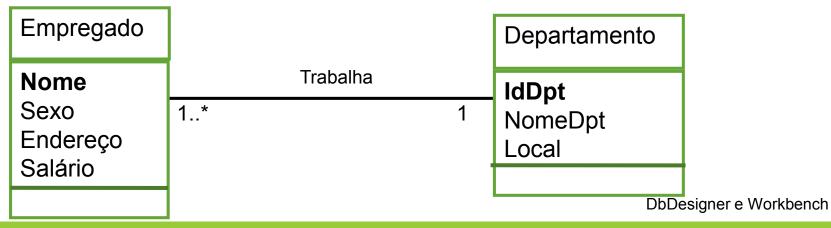
- Merise

DBDesigner 4 -



### UML

- ✓ UML (*Unified Modeling Language*) é uma linguagem utilizada em projetos de software orientados a objetos
- ✓ O DER á la UML é baseado no Diagrama de classes da UML
- ✓ A representação de Mínimo e Máximo é chamado de multiplicidade e essas são especificadas na forma MIN..MAX onde \* indica que não há limite. As multiplicidades são colocadas nas extremidades opostas do relacionamento em comparação. Um único \* representa 0..\*, um único 1 representa 1..1



Conceito	Símbolos:	DER		UML	
Conceito	CHEN	Pé-de- galinha	Merise		
Entidade					
Relacionamento					
Atributos				São representados na classe	
Atributo identificador				Nada consta	
Generaliza ção					
Entidade Associativa		X		X	
Cardinalidade	1:1	+	1:1	1	
	1:N	>+	1:N	1*	
	N:N	>	N:N	*	
	0:1	+0	0:1	01	
	0:N	<b>&gt;&gt;</b>	0:N	0*	

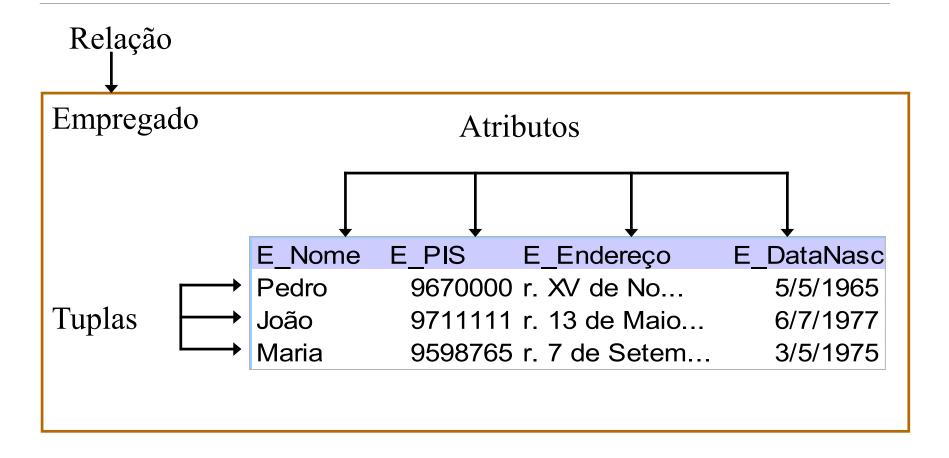
Fonte: Sistemas de Banco de Dados, Fundamentos e Aplicações, Elmasri, Ed. LTC

## Modelo Relacional

### Modelo Relacional

- ✓ Modelo de dados onde o BD consiste em uma coleção de tabelas
- ✓ Cada tabela é chamada relação porque corresponde a este conceito matemático
- ✓ Cada linha de uma tabela recebe o nome de tupla
- ✓ Cada coluna de uma tabela recebe o nome de atributo

### Modelo Relacional



### Restrições do Modelo Relacional

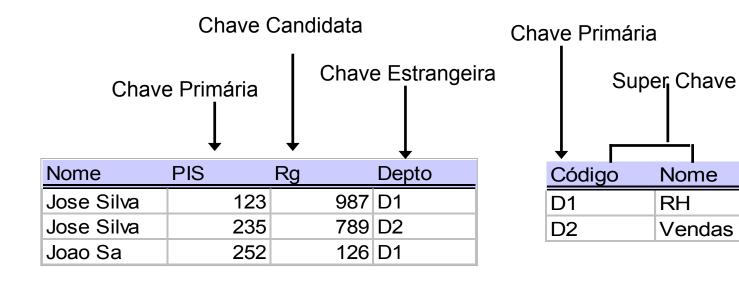
### ✓ Domínio

 Todo atributo deve ter um valor atômico (indivisível). Não é possível a existência de valores compostos ou multi-valorados.

### ✓ Chave

 Toda tupla tem que ser distinta. Duas tuplas não podem ter a mesma combinação de valores para todos os seus atributos. Um atributo chave distingue apenas uma tupla em uma relação

### Chaves

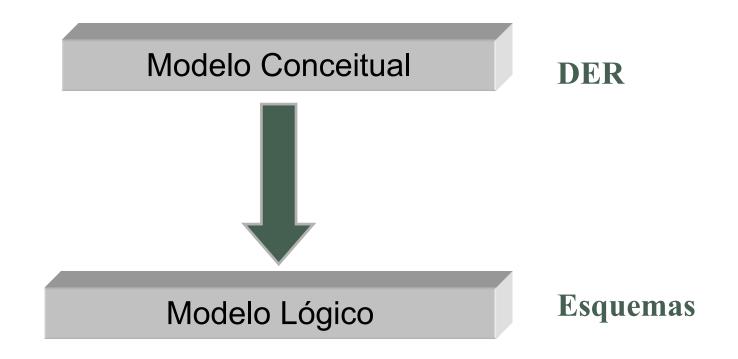


Local

Campinas

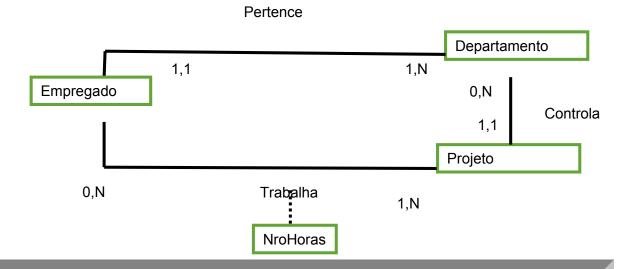
São Paulo

### Transformação Entre Modelos



# Mapeamento ER->Relacional (Regras)

1. Para cada entidade criar uma tabela



Empregado(PIS, NomeEmp, Salário, Endereço)

Departamento(<u>IdDpt</u>, NomeDpt, Local)



Projeto(<u>IdPrj</u>, NomePrj, Local)

## Mapeamento de relacionamentos

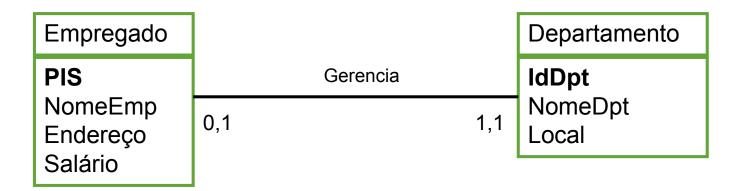
### Implementação de relacionamentos 1:1

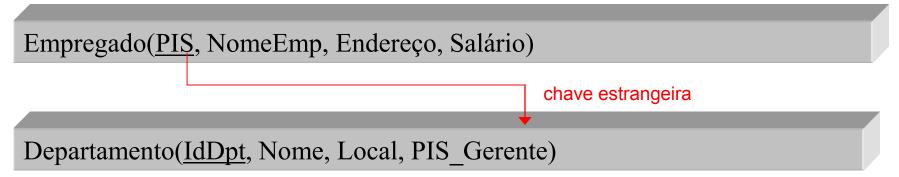
	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição coluna	Fusão tabelas
(0,1)	±	<b>\</b>	×
(0,1)	×	±	<b>✓</b>
(1,1)	×	×	<b>√</b>

× Não usar

Fonte: Carlos A Heuser, Projeto de Banco de Dados. Ed Sagra& Luzato

### Mapeamento Relacionamentos 1:1

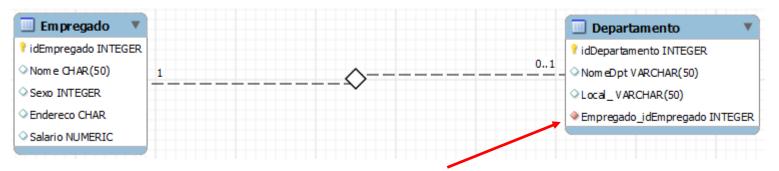






### Mapeamento Relacionamentos 1:1









## Mapeamento Relacionamentos 1:N

#### Relacionamentos 1:n

Regra de implementação		
Tabela própria	Adição coluna	Fusão tabelas
±	1	×
±	1	×
×	1	×
×	<b>✓</b>	×
	Tabela própria ±	Tabela Adição coluna ± ✓

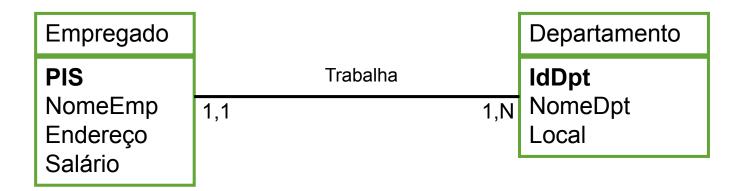
✓ Alternativa preferida

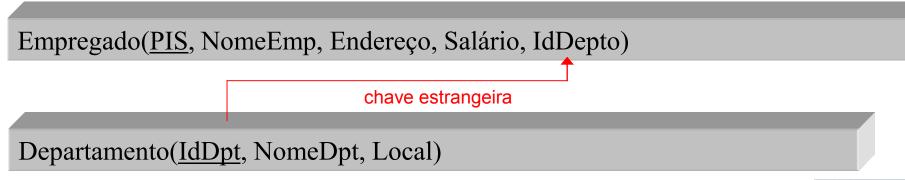
± Pode ser usada

× Não usar

Fonte: Carlos A Heuser, Projeto de Banco de Dados. Ed Sagra& Luzato

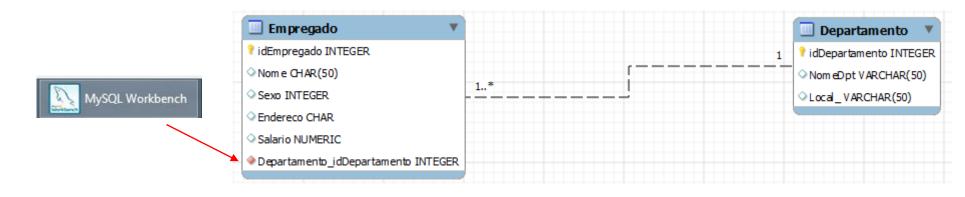
### Mapeamento Relacionamentos 1:N

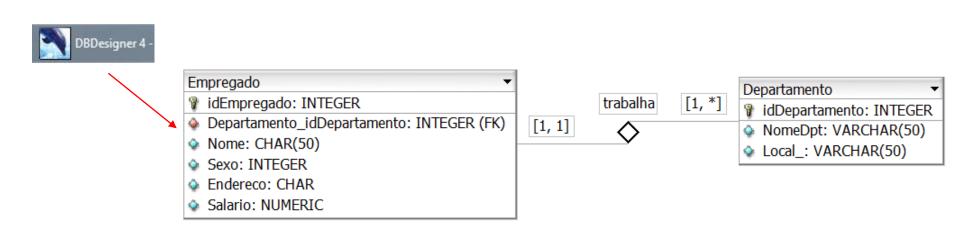






### Mapeamento Relacionamentos 1:N





## Mapeamento Relacionamentos N:N

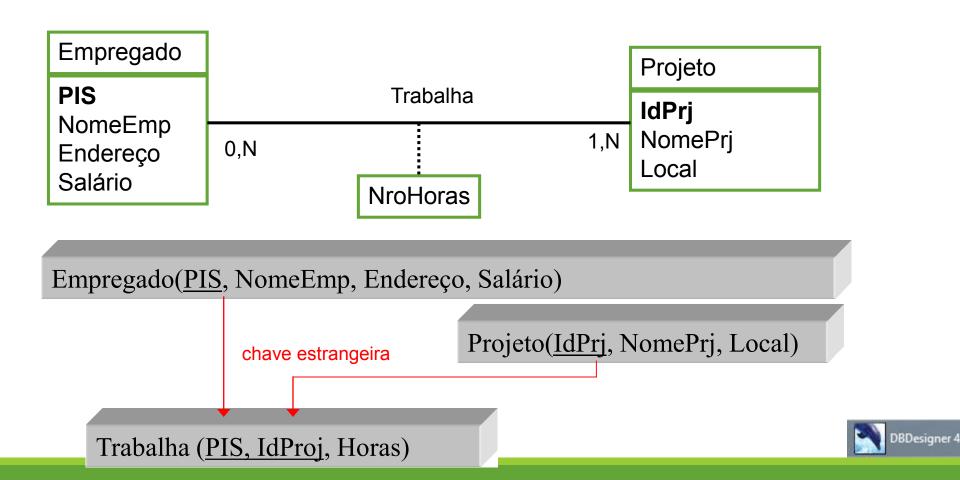
#### Relacionamentos n:n

	Regra de implementação		
Tipo de relacionamento	Tabela própria	Adição coluna	Fusão tabelas
(O,r) (O,n)	<b>√</b>	×	×
(O,r) (´,n)	<b>\</b>	×	×
(1,n) (1,n)	<b>\</b>	×	×

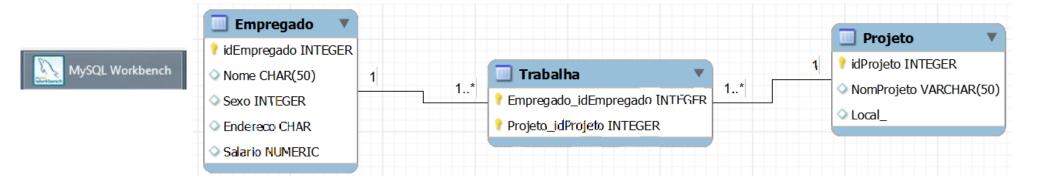
✓ Alternativa preferida × Não usar

Fonte: Carlos A Heuser, Projeto de Banco de Dados. Ed Sagra& Luzato

#### Mapeamento Relacionamentos N:N



#### Mapeamento Relacionamentos N:N



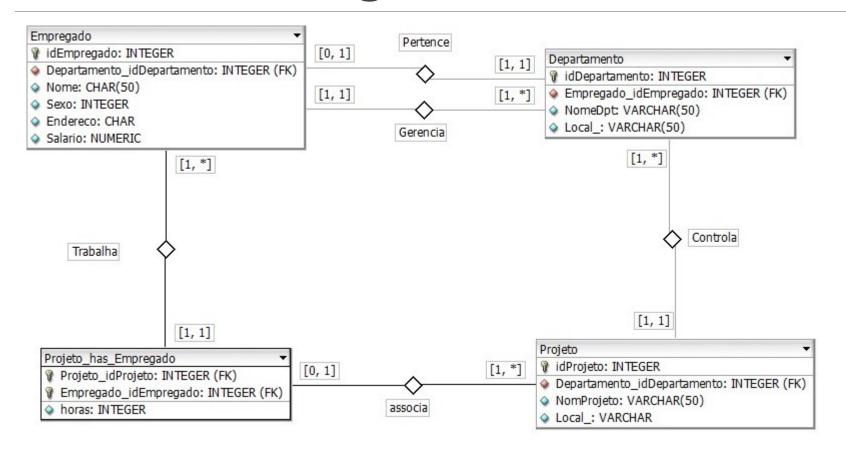




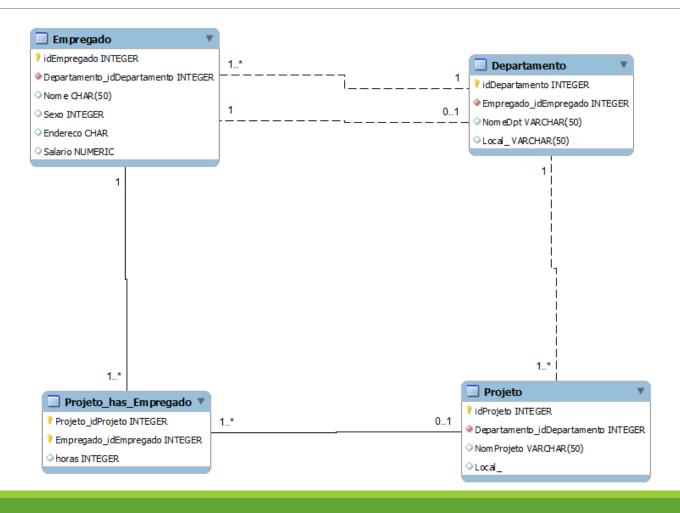
## Resumo das Regras de Mapeamento ER-> Relacional

- 1. Para cada entidade criar uma tabela
- Para cada relacionamento 1:1 juntar tabela ou adicionar FK
- Para cada relacionamento 1:N adicionar FK
- Para cada relacionamentos N:N criar uma tabela com chaves primárias compostas

#### DER – DbDesigner



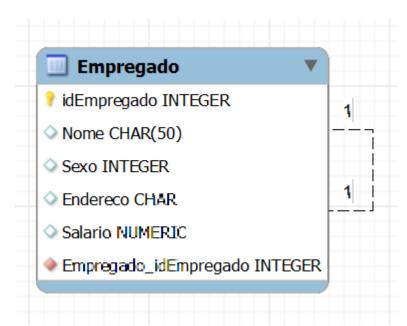
### DER – Workbench (UML)



# Outros tipos de relacionamentos

#### Auto-relacionamento

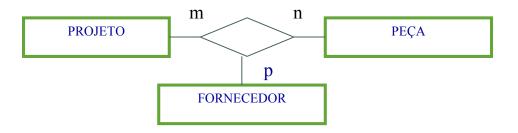
- ✓ Relacionamento de uma entidade com ela mesma
- ✓ Exemplo Empregado supervisiona empregado





#### Relacionamentos Ternários

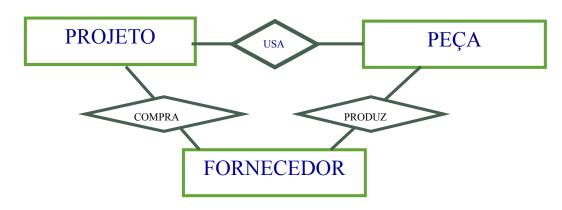
- ✓ Relacionamento que associa três entidades.
  - Ex. Vários fornecedores fornecem determinadas peças a alguns projetos:



NroForneced	NroPeça	NroProj
1	100	1
1	200	1
1	200	2
2	100	1

#### Relacionamentos Ternários

✓ Um relacionamento ternário NÃO corresponde a três relacionamentos binários



NroProj	NroFornec	
	1	1
	1	2
	2	1
	2	2

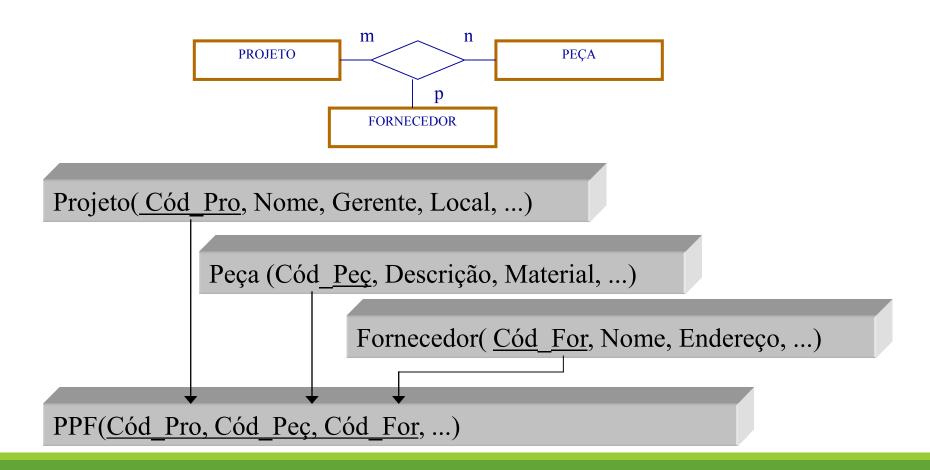
usa

NroProj	NroPeça	
	1	100
	2	100
	1	200

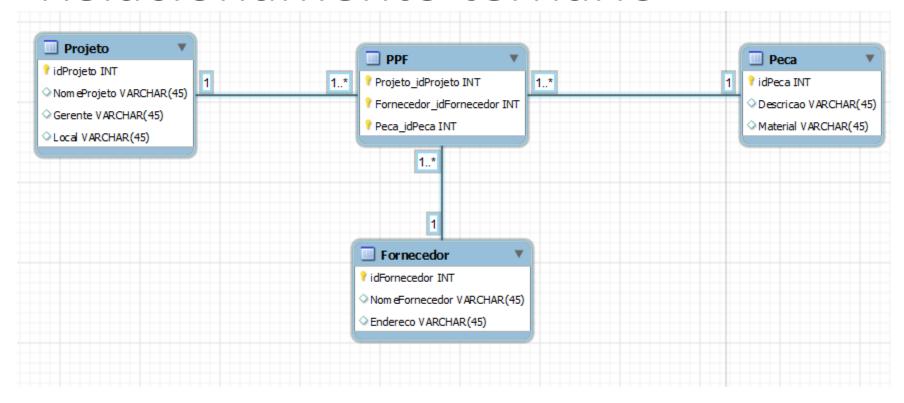
produz

NroFornecea	NroPeça
1	100
2	100
1	200

#### Mapeamento Relacionamentos Ternários



## Relacionamento ternário

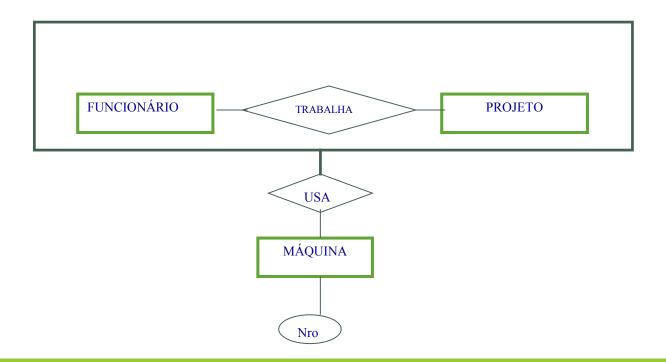




## Modelo Entidade-Relacionamento Estendido

## Agregação

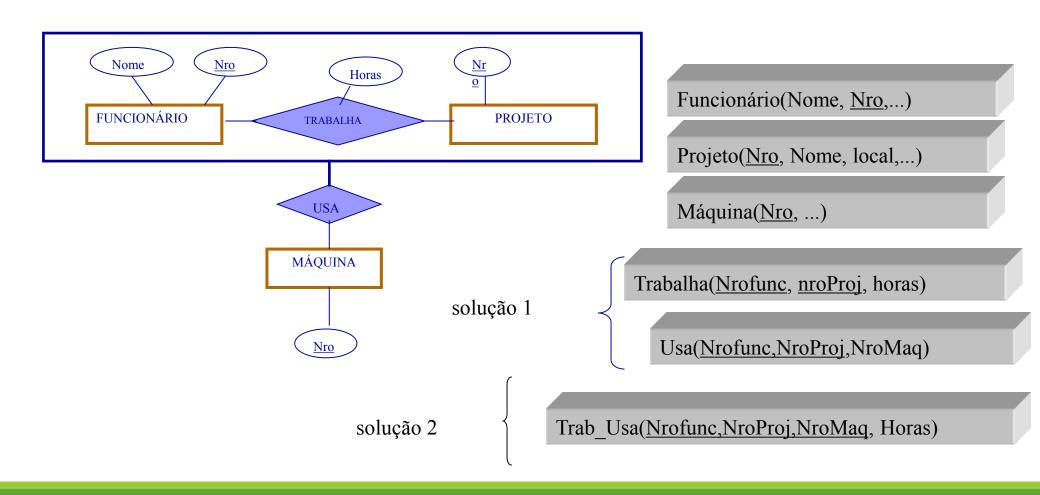
✓ No modelo E-R não é possível expressar relacionamentos entre relacionamentos.



## Mapeamento de Agregações

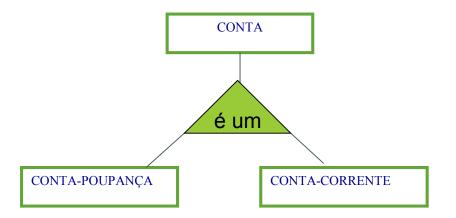
- ✓ Para mapear Agregações duas soluções são possíveis:
  - Cria-se uma relação para cada relacionamento.
  - Cria-se uma única relação para os dois.

## Mapeamento de Agregações



## Generalização

✓ Expressa a semelhança entre entidades através de um relacionamento de conteúdo entre um conjunto entidade de nível superior e um ou mais conjuntos entidade de nível inferior.



#### Mapeamento Generalização/Especialização

- ✓ Para casos de Generalização/Especialização duas soluções podem ser adotadas:
  - Criar uma relação para cada entidade. As relações correspondentes as entidades não principais contêm a chave da relação principal
  - Criar relações apenas para as entidades não principais.

## Mapeamento Generalização/Especialização

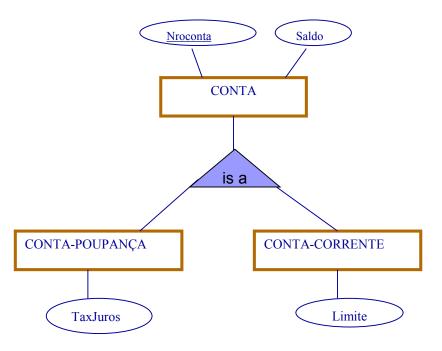
#### ✓ Solução 1:

- Conta(Nroconta, Saldo)
- ContaPoup(NroConta, Txjuros)
- ContaCorr(NroConta, Limite)

#### Solução 2:

ContaPoup(NroConta, Saldo, Txjuros)

ContaCorr(NroConta, Saldo, Limite)

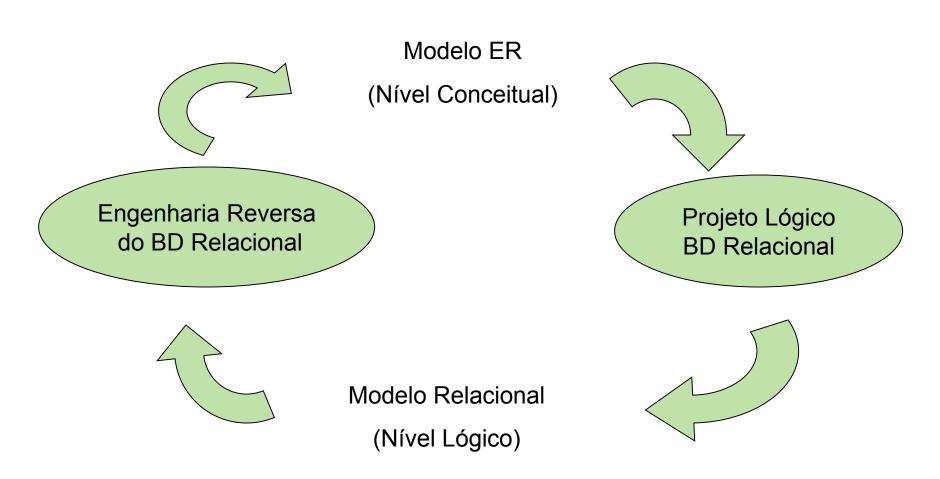


## Generalização em DbDesigner

## Bibliografia

- ✓ Heuser C. A, Projeto de Banco de Dados, 3a ed, Editora Sagra Luzzatto, 2000.
- ✓ Elmasri & Navathe, Sistemas de Banco de Dados Fundamentos e Aplicações, 3a. ed., LTC, 2002.
- ✓ Korth, h.; Silberschatz, A. Sistemas de Banco de Dados. Makron, 3a ed. 1999.
- ✓ Date, C. J., Introdução a Sistemas de Banco de Dados. Campus, 7a ed. 2000.
- ✓ Oliveira, C.H. P. SQL Curso Prático, Novatec, 2002.
- ✓ Patrick, J.J. SQL Fundamentos, Berkeley Brasil, 2002.
- ✓ Taylor, A. G. SQL para Dummies, Campus, 2001.

#### Engenharia Reversa do BD Relacional



#### Engenharia Reversa de Modelos Relacionais

- ✓ Um Processo de Engenharia reversa pode ser definido como um processo de abstração, que parte de um modelo de implementação e resulta em um modelo conceitual que descreve abstratamente a implementação em questão.
- ✓ Ponto de Partida é o Modelo lógico de um BD Relacional
- ✓ O Resultado é o Modelo conceitual (DER)

## Passos para Engenharia Reversa

- ✓ Identificação da construção ER correspondente a cada tabela;
- ✓ Definição de relaciomentos 1:n e 1:1;
- ✓ Definição de atributos;
- ✓ Definição de identificadores de entidades e relacionamentos;

### Esquema do BD de um Sistema Acadêmico

- ✓ Disciplina(idDisc, NomeDisc)
- ✓ Curso(<u>idCur</u>, NomeCur)
- ✓ Curriculo(<u>idCur, idDisc</u>, nrocreditos) idCur referencia Curso idDisc referencia Disciplina
- ✓ Sala(<u>idPredio</u>, <u>idSala</u>, Capacidade) idPredio referencia Prédio
- ✓ Prédio(<u>idPredio</u>, Endereco)
- ✓ Turma(<u>AnoSem,idDisc,SiglaTur</u>, NroAlunos, idPredio,idSala) idDisc referencia Disciplina idPredio, idSala referencia Sala
- ✓ Laboratório (<u>idPredio, idSala</u>, Equipamento) idPredio, idSala referencia Sala

#### Possibilidades de uma tabela

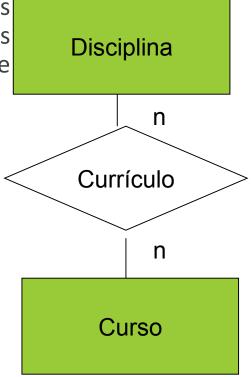
- ✓ Uma tabela pode ser:
  - Uma entidade
  - Um relacionamento n:n
  - Uma entidade especializada

#### Identificação da construção ER das tabelas

#### ✓ Regra 01

A tabela que possui uma chave primária composta por múltiplas chaves estrangeiras implementa um relacionamento n:n entre as entidades correspondentes às tabelas referenciadas pela chave estrangeira

- Disciplina(idDisciplina, NomeDisc)
- Curso (idCurso, NomeCurso)
- Currículo(idDisciplina,idCurso, nrocreditos, ...)
   idDisciplina refere-se a Disciplina
   idCurso refere-se a curso

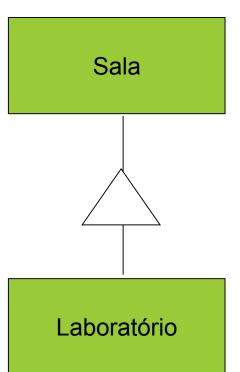


#### Identificação da construção ER das tabelas

#### ✓ Regra 02

A tabela cuja chave primária é toda ela **uma** chave estrangeira representa uma entidade que forma uma especialização da entidade correspondente à tabela referenciada pela chave estrangeira

- Sala(<u>idPredio</u>, <u>idSala</u>, Capacidade)
   idPredio referencia Prédio
- Laboratório (idPredio, idSala, área, ...)
   idPredio, idSala refere-se a Sala



## Identificação da construção ER correspondentes as tabelas

#### ✓ Regra 03

- Quando a chave primária da tabela não for composta por múltiplas chaves estrangeiras (regra 1), nem for toda uma chave estrangeira (regra 2), a tabela representa uma entidade.
  - Prédio(idPredio, Endereco)
  - Disciplina(idDisciplina, NomeDisc)
  - Curso (<u>idCurso</u>, NomeCurso)

Prédio

Disciplina

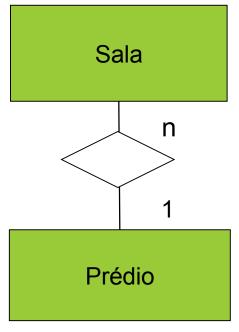
Curso

#### Identificação de relacionamentos 1:n e 1:1

Toda chave estrangeira que não se enquadra nas regras 1 e 2, ou seja, que não faz parte de uma chave primária composta por múltiplas chaves estrangeiras, nem é toda ela uma chave primária, representa um relacionamento 1:n ou 1:1.

- Prédio (<u>idPredio</u>, endereco)
- Sala (<u>idPredio</u>, <u>idSal</u>a, Capacidade)
   idPredio referencia Prédio

Neste caso, como o idSala se repete, por isto optou-se pela representação de um relacionamento 1:N identificado, que é aquele tipo de relacionamento em que a chave estrangeira criada na tabela apropriada será definida, também, como chave primaria.

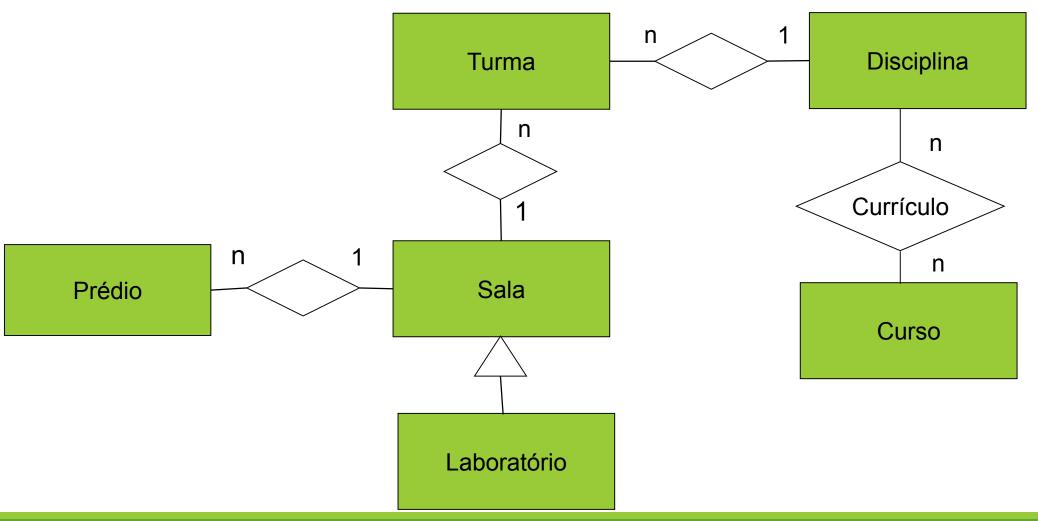


#### Identificação de relacionamentos 1:n

- ✓ Toda chave estrangeira que não se enquadra nas regras 1 e 2, ou seja, que não faz parte de uma chave primária composta por múltiplas chaves estrangeiras, nem é toda ela uma chave primária, representa um relacionamento 1:n ou 1:1.
  - Disciplina (idDisciplina,nomeDisciplina)
  - Sala (idPredio, idSala, capacidade)
  - Turma(<u>AnoSem,idDisciplina,SiglaTur</u>, NroAlunos, idPredio, idSala)
     idDisciplina referencia Disciplina
     idPredio, idSala referencia Sala



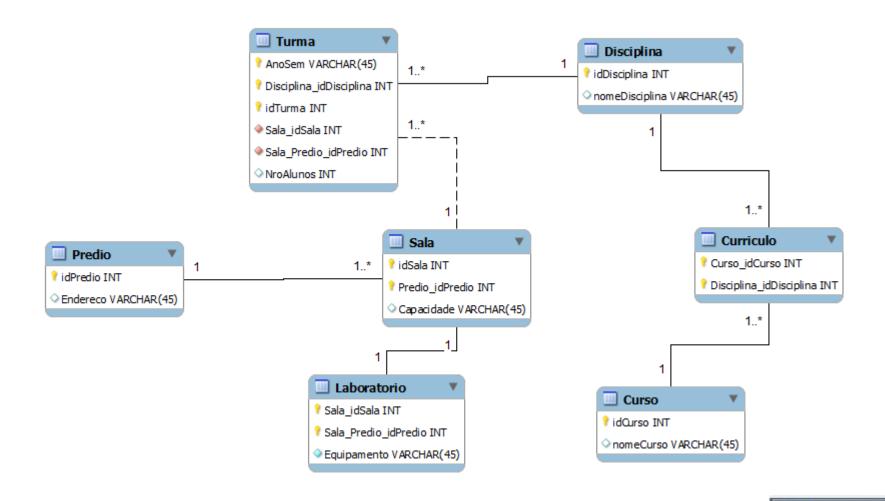
#### Engenharia Reversa de Modelos Relacionais



#### Definição de Atributos

- ✓ Cada coluna de uma tabela que não seja chave estrangeira, corresponde a um atributo na ER correspondente à tabela.
- ✓ As colunas chave estrangeira não correspondem a atributos no ER mas sim a relacionamentos.

#### Definição de Atributos



MySQL Workbench

## Definição de Identificadores

- ✓ Toda coluna da chave primária e que não é chave estrangeira corresponde a um atributo identificador.
- ✓ Toda coluna que faz parte da chave primária e que é chave estrangeira corresponde a um identificador externo