Universidade do Minho

Ano Letivo: 2023/24

Turnos: PL3/PL7

Bases de Dados

PLO5 - Modelação Lógica

Docente: Diana Ferreira **Email**: diana.ferreira@algoritmi.uminho.pt

Horário de Atendimento:

5° feira 16h-17h



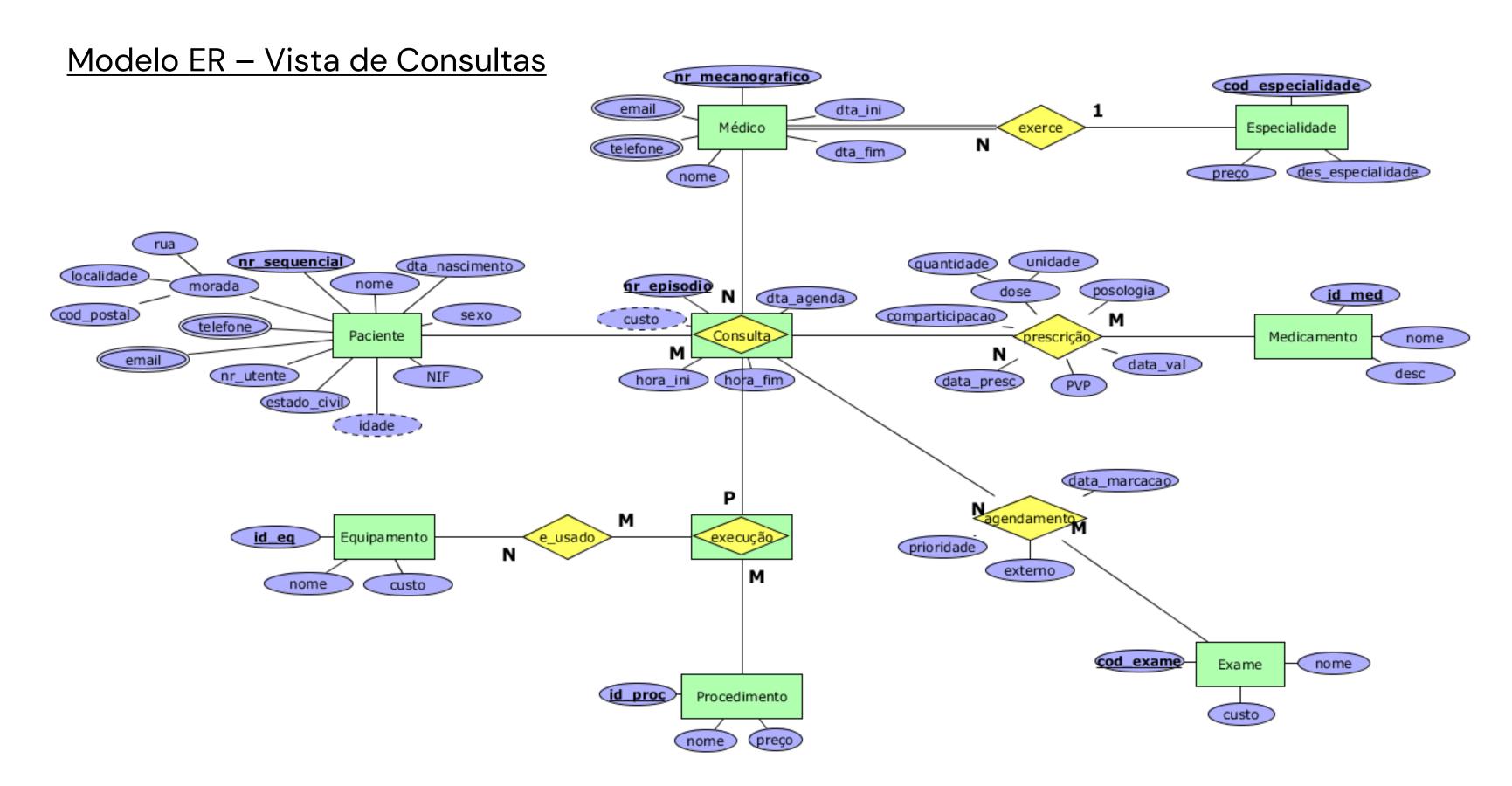
Sumário

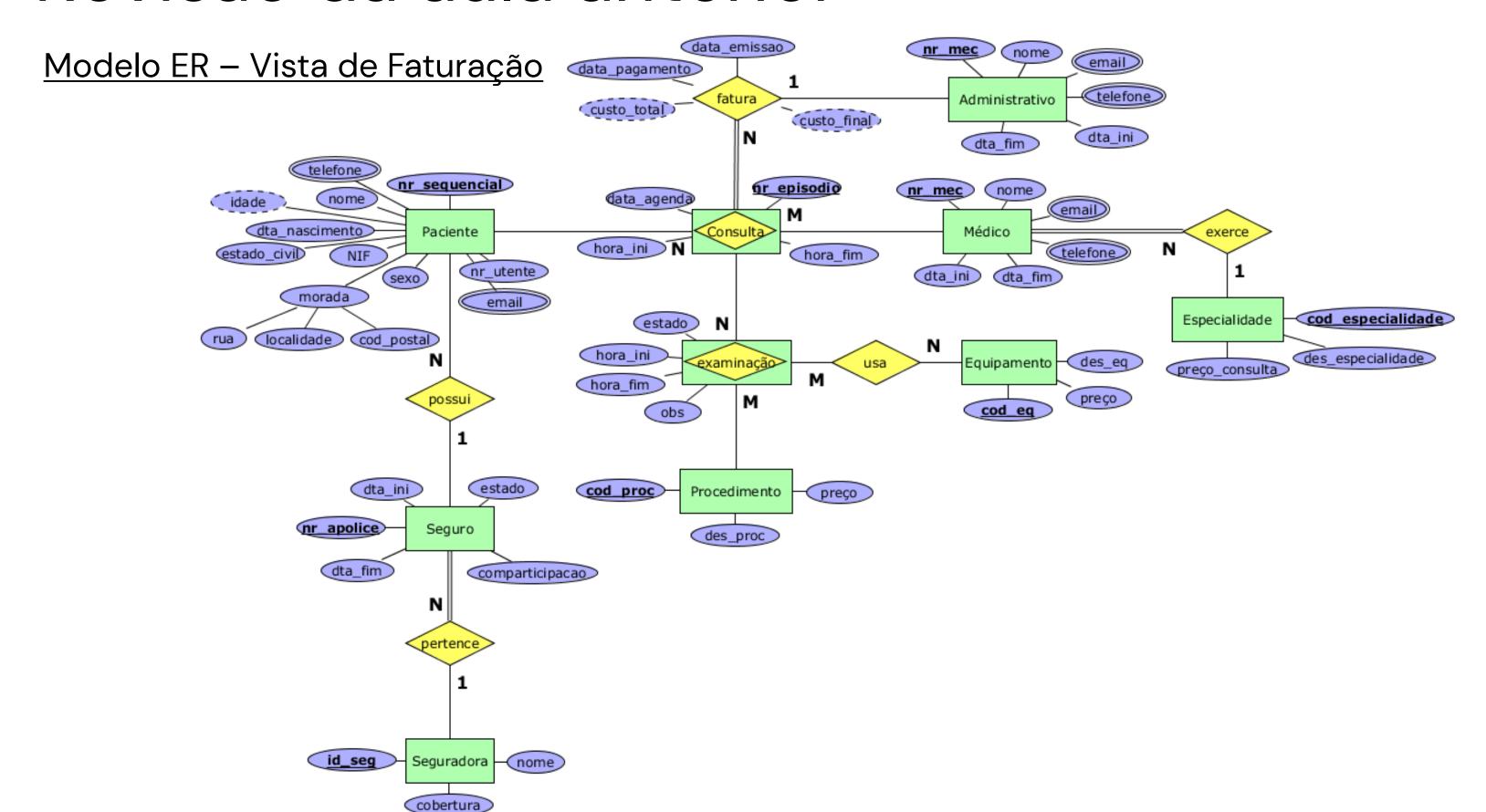
1 Revisão do Modelo Conceptual

- 3 Regras de Derivação
- 2 Instalação do MySQL Workbench
- 4 Modelação Lógica

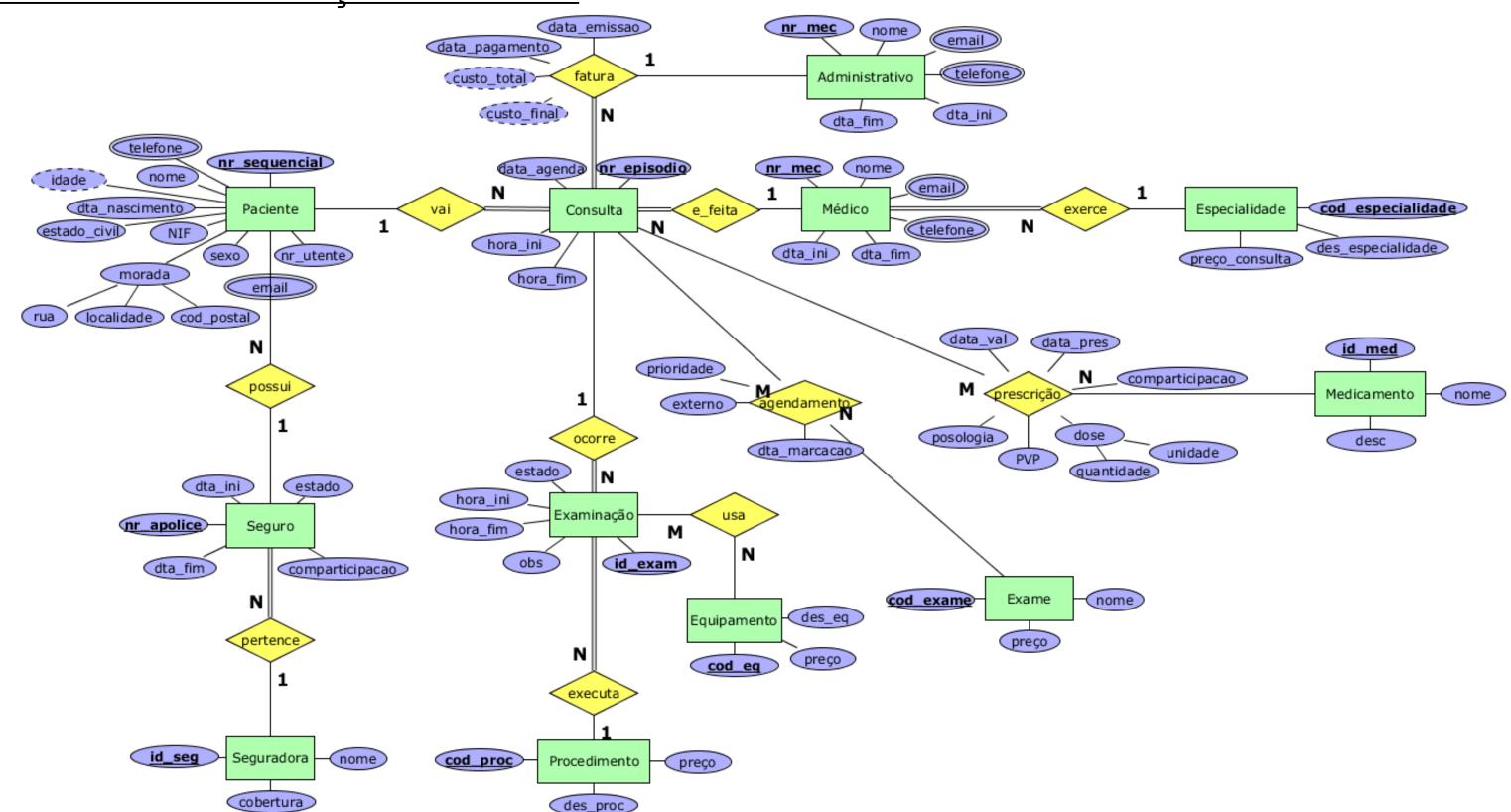
Bibliografia:

- Connolly, T., Begg, C., Database Systems, A Practical Approach to Design, Implementation, and Management, Addison-Wesley, 4a Edição, 2004. (Chapter 17)
- Teorey, T., Database Modeling and Design: The Fundamental Principles, II Ediçao, Morgan Kaufmann, 1994.

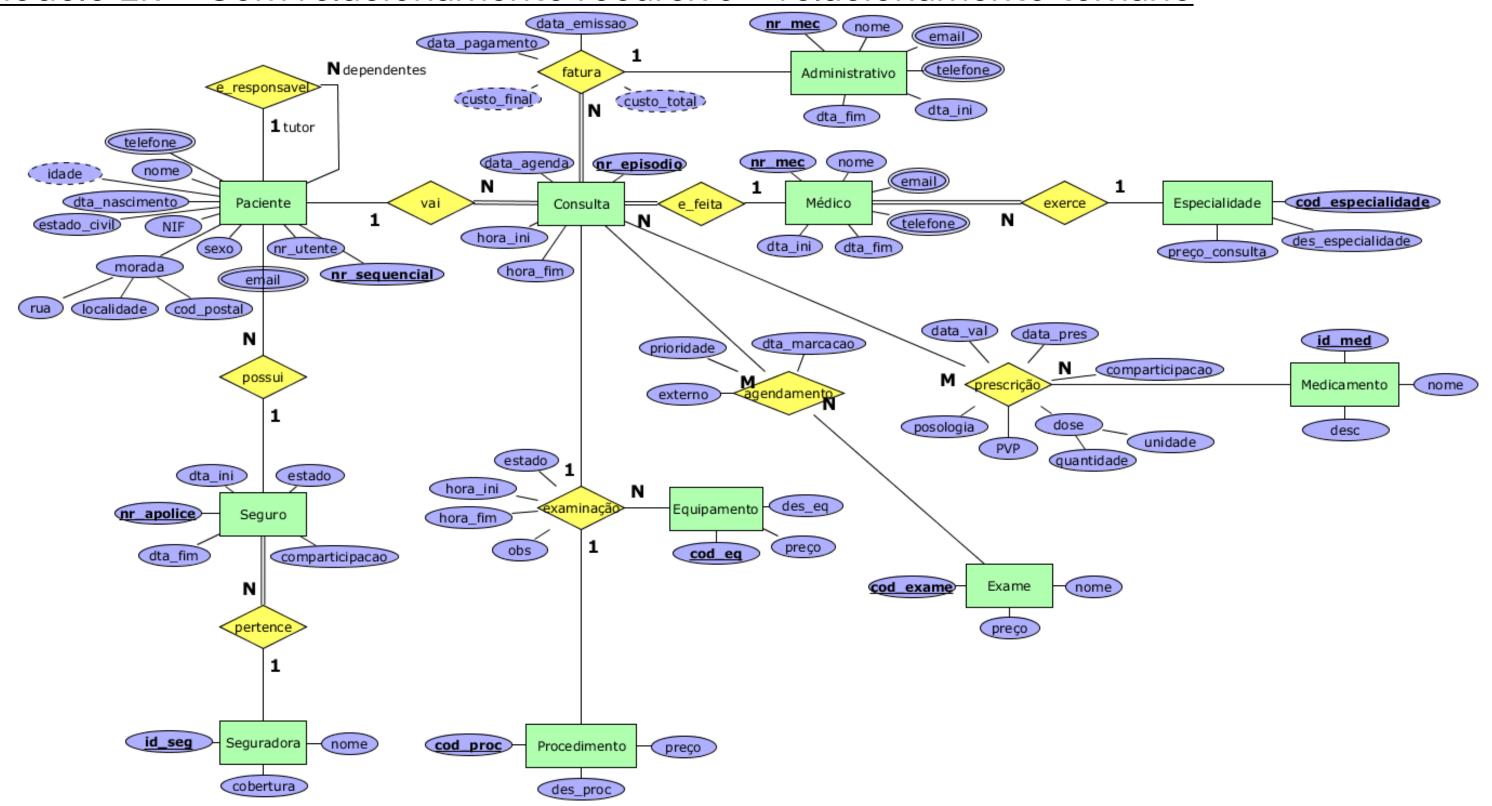


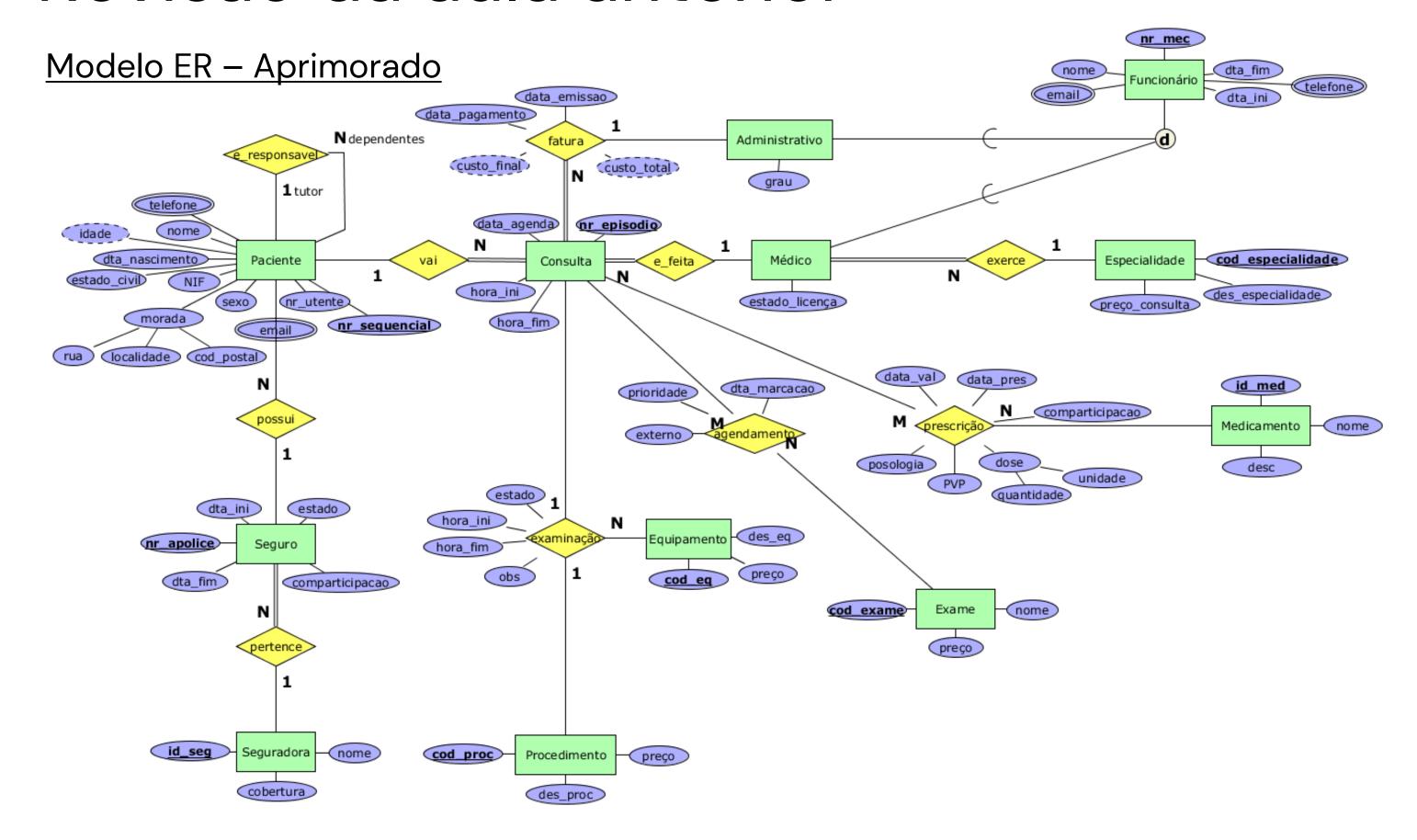


<u>Modelo ER – Combinação das Vistas</u>



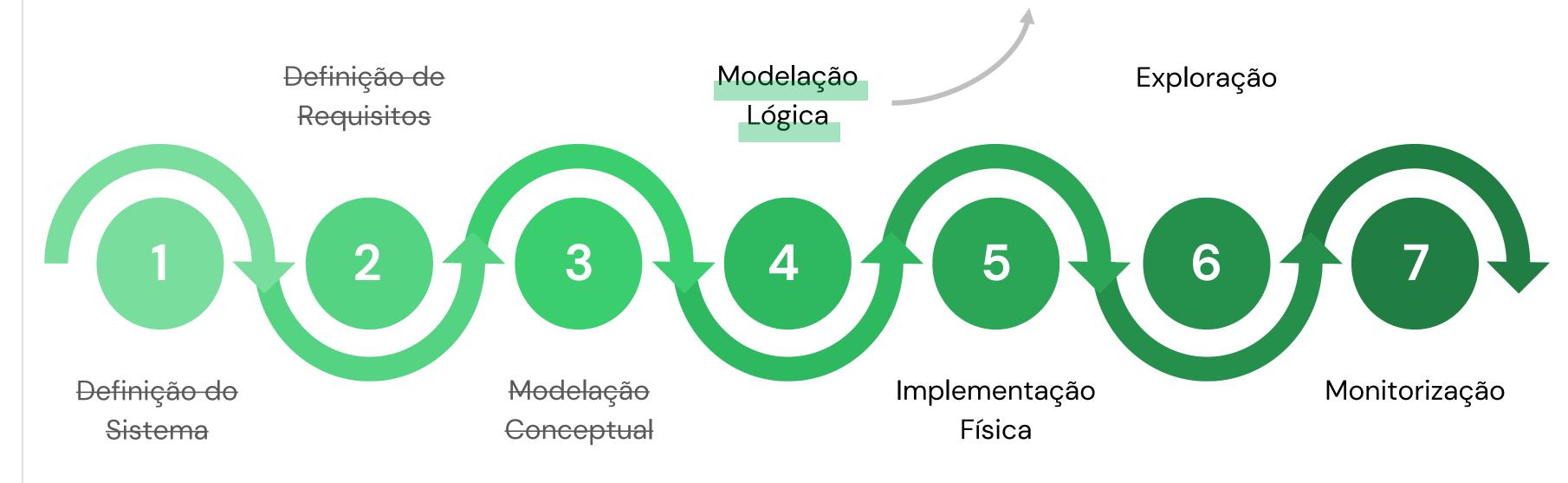
Modelo ER - Com relacionamento recursivo + relacionamento ternário





Ciclo de vida de um SBD

Traduzir o modelo de dados conceptual num modelo de dados lógico e, em seguida, validar o modelo para verificar se este é estruturalmente correto e capaz de suportar as transações necessárias.



Ciclo de vida de um SBD: Modelação Lógica

Fase 2

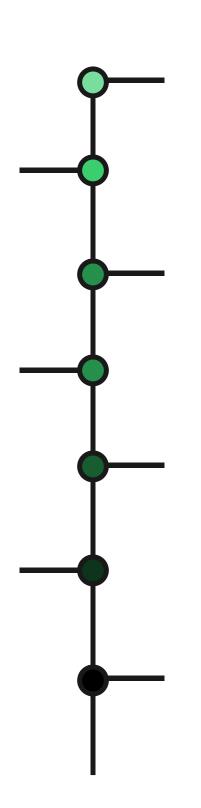
Validar relações utilizando a normalização

Fase 4

Verificar restrições de integridade

Fase 6

Combinar modelos de dados lógicos no modelo global (opcional)



Fase 1

Derivar relações para o modelo de dados lógico

Fase 3

Validar relações em relação às transações do utilizador

Fase 5

Rever o modelo de dados lógico com o(s) utilizador(s)

Fase 7

Verificar se há crescimento futuro

Modelo Relacional

Modelo lógico para BDs relacionais, baseado no conceito de relação, também designado por tabela.

Modelação Física

O modelo relacional pode depois ser concretizado num SGBD usando a linguagem SQL.

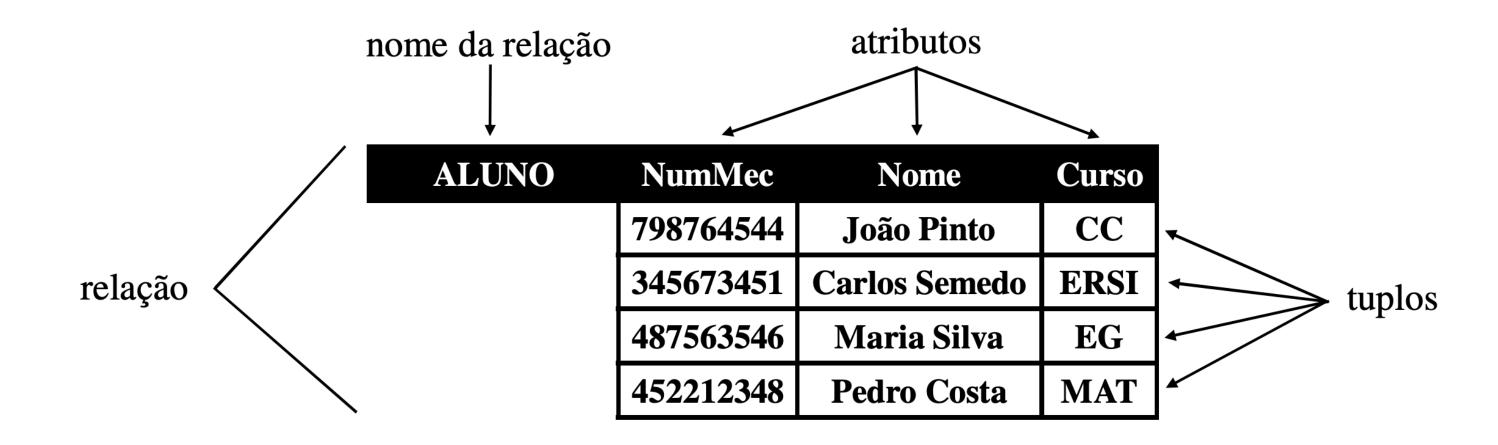
Modelação Lógica

As entidades-tipo e relacionamentos do modelo ER são mapeados em relações/tabelas no modelo relacional.

Modelação Conceptual

Modelo Relacional

- É baseado no conceito de **relação**, onde uma relação é uma **tabela** de valores.
- Uma tabela de valores pode ser vista como um conjunto de linhas, registos ou tuplos.
- Cada tuplo é identificado por um conjunto de colunas, campos ou atributos.
- Uma base de dados é representada como um conjunto de relações.





- O relacionamento que uma entidade tem com outra entidade é representado pelo mecanismo de chave primária/chave estrangeira.
- Para decidir onde colocar o(s) atributo(s) de chave estrangeira, devemos primeiro identificar as entidades 'pai' e 'filho' envolvidas no relacionamento.
- A entidade **pai** refere-se à entidade que **envia uma cópia da sua chave primária** na relação que representa a entidade **filho**, para atuar como a **chave estrangeira**.



Derivar relações

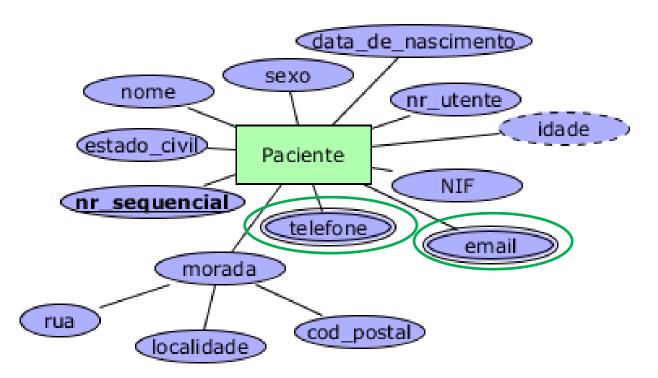
O processo de derivação passa por descrever como as relações são derivadas para as seguintes estruturas que podem ocorrer num modelo de dados concetual:

- **Entidades Simples**
- Atributos multivalor
- **Entidades Fracas**
- Relacionamentos binários de um-para-muitos (1:N)
- Relacionamentos binários de muitos-para-muitos (N:M)
- Entidade Relacionamento
- Relacionamentos binários de um-para-um (1:1)
- Relacionamentos binários recursivos de um-para-um (1:1)
- Relacionamentos complexos
- Relacionamentos superclasse/subclasse



Entidades Simples

Para cada entidade do modelo de dados, crie **uma relação/tabela** que inclua todos os **atributos simples** dessa entidade. Os <u>atributos derivados</u> devem ser analisados e no caso dos <u>atributos compostos</u>, são apenas incluídos os atributos simples constituintes.



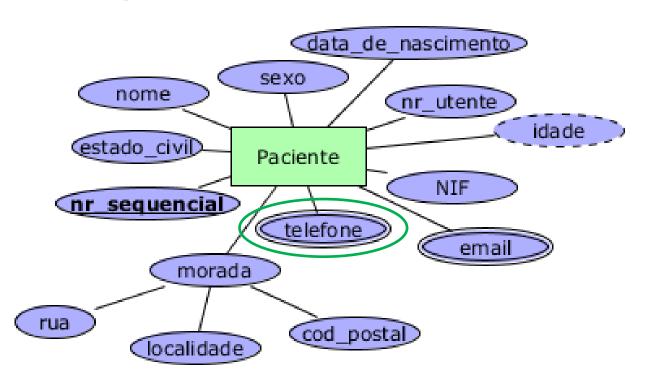
Paciente (nr_sequencial, nome, sexo, dta_nascimento, rua, localidade, cod_postal, NIF, nr_utente, estado_civil)
Chave primária nr_sequencial
Chave candidata NIF
Chave candidata nr_utente
Derivado idade(dta_atual – dta_nascimento)

Paciente
nr_sequencial
nome
sexo
dta_nascimento
rua
localidade
cod_postal
NIF
nr_utente
estado_civil



Atributos multivalor

Para cada atributo **multivalor**, crie uma **nova relação** para representar o atributo **multi-valor** com relacionamento de **1:N** com a sua tabela de referência e inclua a **chave primária** da entidade na nova relação, para atuar como **chave estrangeira**.



Paciente (nr_sequencial, nome, sexo, dta_nascimento, rua, localidade, cod_postal, NIF, nr_utente, estado_civil)

Chave primária nr_sequencial

Chave candidata NIF

Chave candidata nr_utente

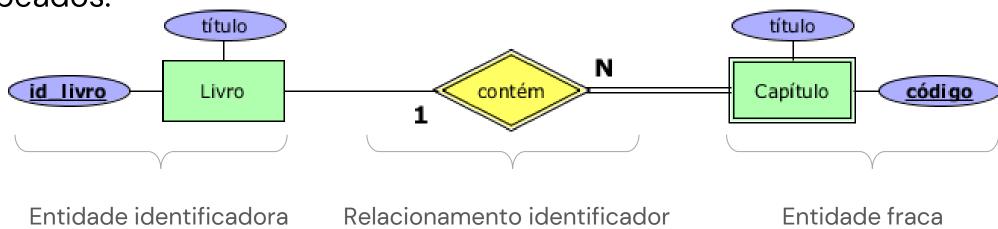
Derivado idade(dta_atual - dta_nascimento)

Telefone (nr_sequencial, telefone)
Chave primária nr_sequencial, telefone
Chave estrangeira nr_sequencial referencia
Paciente(nr_sequencial)



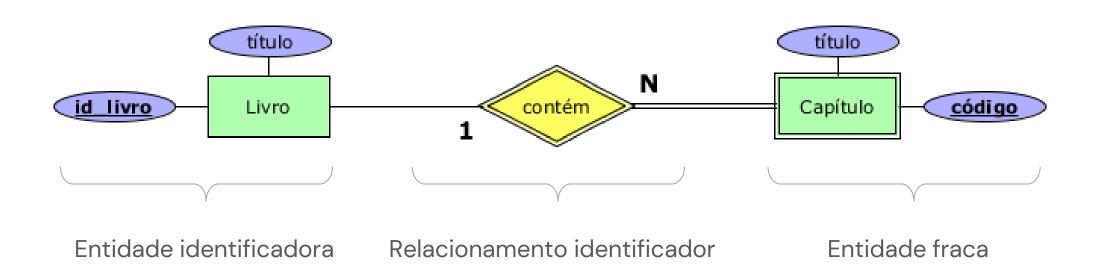
Entidades Fracas

- Para cada entidade fraca do modelo de dados, crie uma relação que inclua todos os atributos simples dessa entidade.
- Se a entidade fraca não possuir atributos que possam constituir chaves candidatas, o conjunto de atributos que permitem identificar univocamente uma ocorrência da entidade fraca, é a **chave parcial** da entidade fraca;
- A chave primária de uma entidade fraca é sempre uma chave composta da chave primária da entidade identificadora e da sua chave parcial, portanto, a identificação da chave primária de uma entidade fraca não pode ser feita até que todos os relacionamentos com as entidades proprietárias tenham sido mapeados.



→ <u>Derivar relações</u>

Entidades Fracas

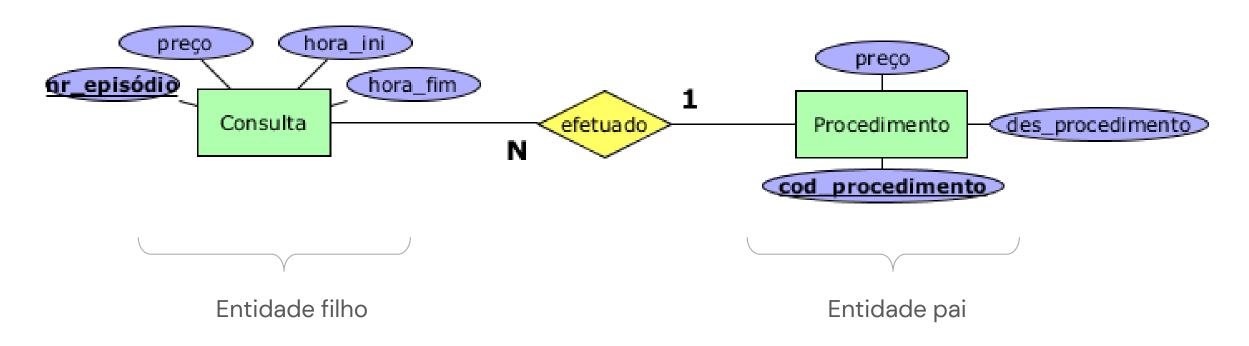


Livro (id_livro, título)
Chave primária id_livro

Capítulo (id_livro, codigo, título)
Chave primária id_livro, codigo
Chave estrangeira id_livro referencia Livro(id_livro)

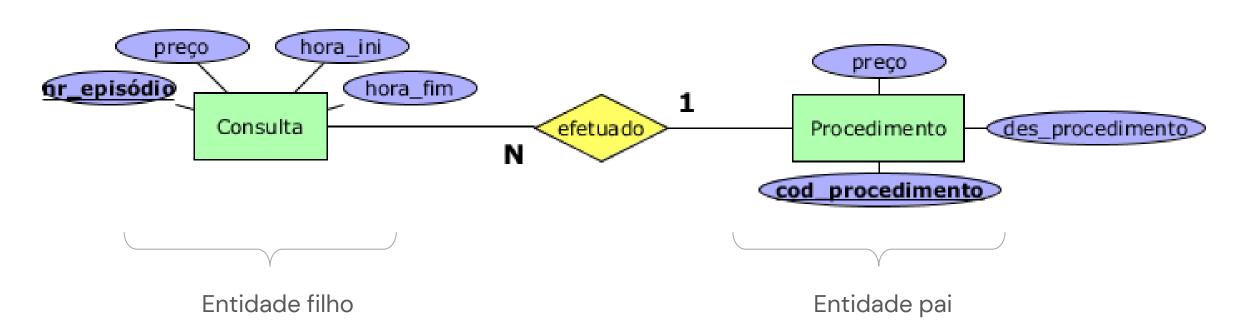


- Relacionamentos binários de um-para-muitos (1:N)
- Para cada relacionamento binário 1:N, a entidade do lado **'um**' do relacionamento é designada como a **entidade pai** e a entidade do lado **'muitos**' é designada como a **entidade filho**.
- Para representar esse relacionamento, cria-se uma **cópia** do(s) atributo(s) de **chave primária** da **entidade pai** na relação que representa a **entidade filho**, para atuar como **chave estrangeira**.



→ <u>Derivar relações</u>

Relacionamentos binários de um-para-muitos (1:N)

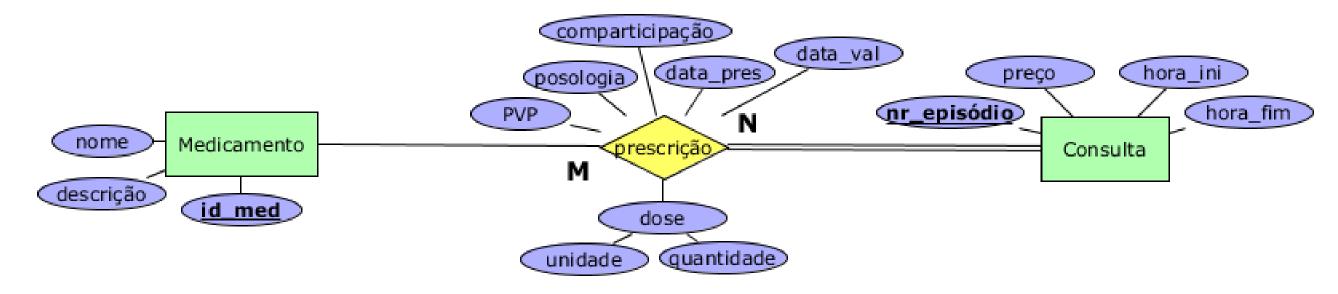


Consulta (<u>nr_episodio</u>, preço, hora_ini, hora_fim, cod_procedimento)
Chave primária nr_episodio
Chave Estrangeira cod_procedimento referencia
Procedimento(cod_procedimento)

Procedimento (cod_procedimento, des_procedimento, preço)
Chave primária cod_procedimento

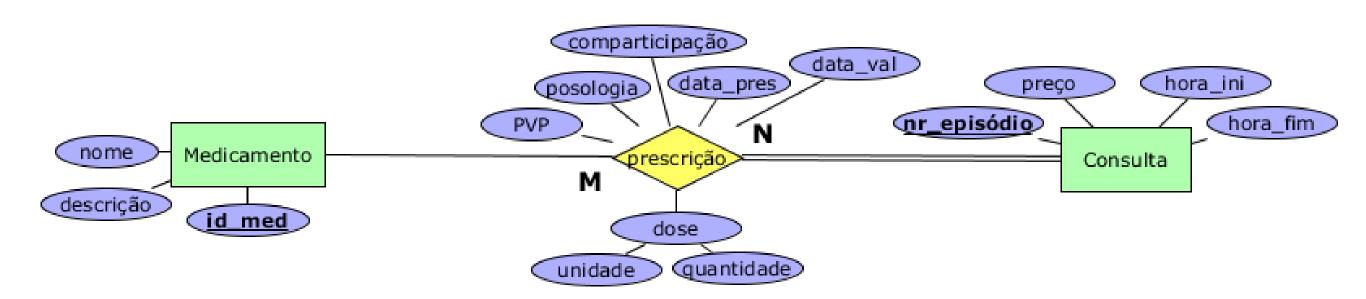


- Relacionamentos binários de muitos-para-muitos (N:M)
- Crie <u>uma relação</u> para representar o <u>relacionamento</u> e inclua quaisquer atributos que façam parte do relacionamento.
- Crie uma **cópia** do(s) atributo(s) de **chave primária** das **entidades** que participam no relacionamento na nova relação, para atuar como **chaves estrangeiras**. A **chave primária** da nova relação é sempre uma chave composta pelas chaves estrangeiras, possivelmente em combinação com outros atributos do relacionamento.





Relacionamentos binários de muitos-para-muitos (N:M)



Medicamento (<u>id_med</u>, nome, descrição)
Chave primária id_med

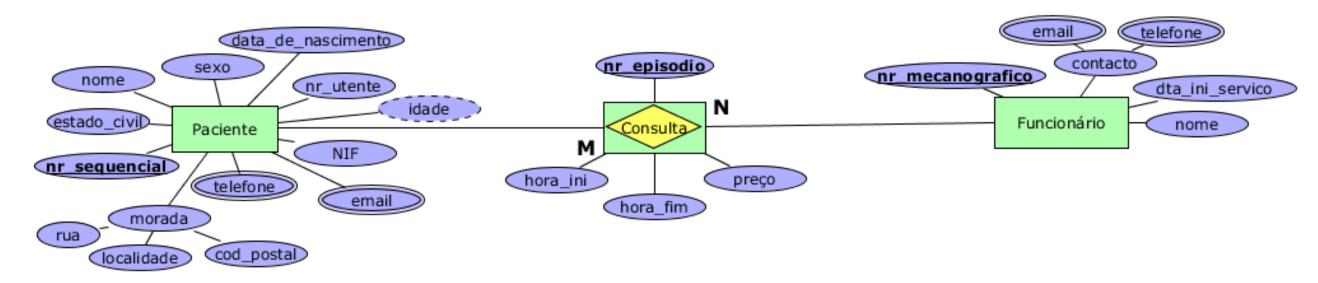
Consulta (<u>nr_episodio</u>, preço, hora_ini, hora_fim)
Chave primária nr_episodio

Prescrição (<u>id_med, nr_episodio</u>, unidade, quantidade, posologia, PVP, comparticipação, data_val, data_pres)
Chave primária id_med, nr_episodio
Chave Estrangeira id_med referencia Medicamento(id_med)
Chave Estrangeira nr_episodio referencia Consulta(nr_episodio)



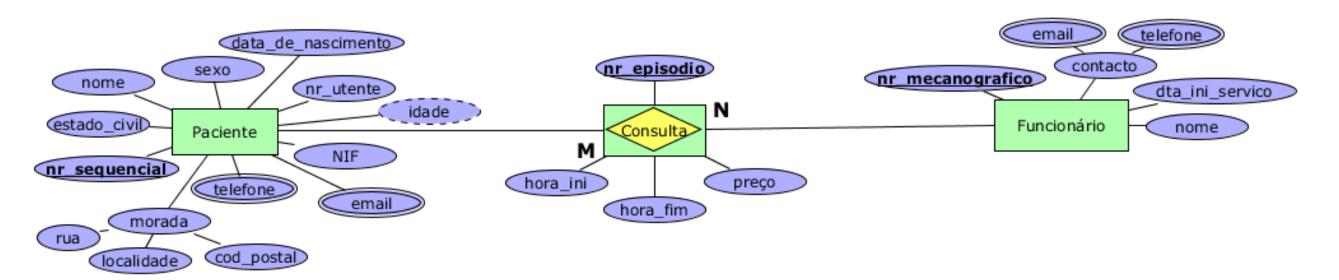
Entidade Relacionamento

- Crie <u>uma relação</u> para representar a <u>entidade-relacionamento</u> como se fosse uma entidade independente e inclua todos os atributos que façam parte da entidade-relacionamento.
- Crie uma **cópia** do(s) atributo(s) de **chave primária** das **entidades** que participam na entidaderelacionamento na nova relação, para atuar como **chaves estrangeiras**. Caso a entidaderelacionamento **não** possua chave primária, essas chaves estrangeiras formarão a **chave primária**.





Entidade Relacionamento



Paciente (nr_sequencial, nome, sexo, dta_nascimento, rua, localidade, cod_postal, NIF, nr_utente, estado_civil)

Chave primária nr_sequencial

Chave candidata NIF
Chave candidata nr_utente
Derivado idade(dta_atual –
dta_nascimento)

Funcionário (nr_mecanografico, nome, dta_ini_servico)

Chave primária nr_mecanografico

Consulta (nr_episodio, nr_sequencial, nr_mecanografico, hora_ini, hora_fim, preco) Chave primária nr_episodio

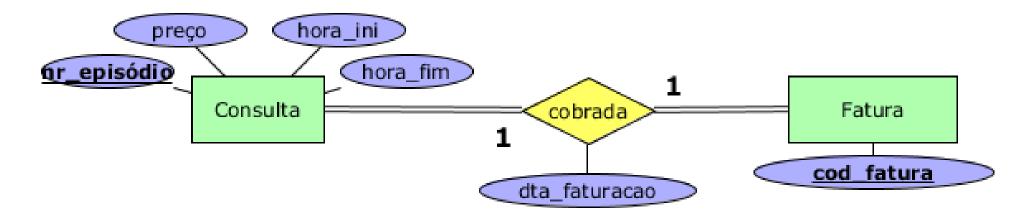
Chave Estrangeira nr_sequencial referencia Paciente(nr_sequencial)
Chave Estrangeira nr_mecanografico referencia Funcionário(nr_mecanografico)



- Relacionamentos binários de um-para-um (1:1)
- Nestes casos, a criação de relações é mais <u>complexa</u>, porque a **cardinalidade** <u>não</u> pode ser usada para identificar as entidades pai e filho num relacionamento.
- Em vez disso, as restrições de **participação** são usadas para decidir se é preferível combinar as entidades <u>numa só relação</u> ou se é mais adequado criar <u>duas relações</u> e colocar uma cópia da chave primária de uma relação na outra:
 - (a) participação obrigatória em ambos os lados do relacionamento 1:1;
 - (b) participação obrigatória num lado do relacionamento 1:1;
 - (c) participação opcional em ambos os lados do relacionamento 1:1.



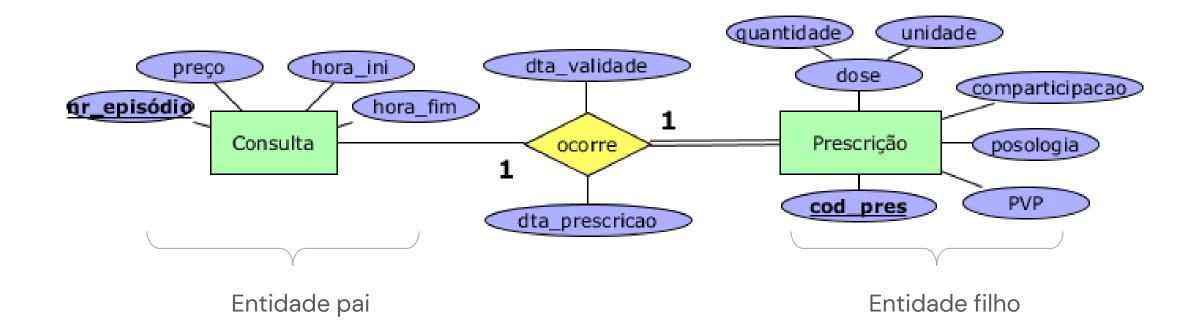
- Relacionamentos binários de um-para-um (1:1)
- (a) participação obrigatória em ambos os lados do relacionamento 1:1;
- Combinar as entidades envolvidas **numa só relação** e escolher uma das chaves primárias das entidades originais para ser a chave primária da nova relação, enquanto outra (se existir) é usada como chave candidata.



Consulta (<u>nr_episodio</u>, preço, hora_ini, hora_fim, dta_faturacao, cod_fatura)
Chave primária nr_episodio
Chave candidata cod_fatura

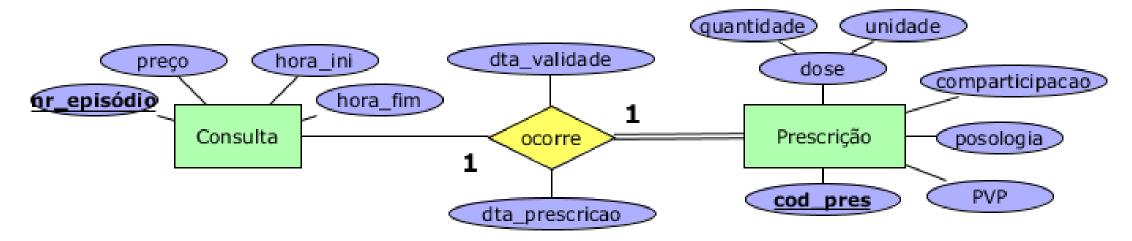


- Relacionamentos binários de um-para-um (1:1)
- (b) participação obrigatória num lado do relacionamento 1:1;
- A entidade com **participação opcional** é designada como **entidade-pai** e a entidade com **participação obrigatória** como **entidade-filho**.
- <u>Cópia</u> da <u>chave primária</u> da **entidade pai** colocada na relação que representa a **entidade filho**.





- Relacionamentos binários de um-para-um (1:1)
- (b) participação obrigatória num lado do relacionamento 1:1;
- Cópia da chave primária da entidade pai colocada na relação que representa a entidade filho.



Consulta (<u>nr_episodio</u>, preço, hora_ini, hora_fim)
Chave primária nr_episodio

Prescricao (<u>cod_pres</u>, quantidade, unidade, posologia, PVP, comparticipação, dta_prescrição, dta_validade, nr_episodio)

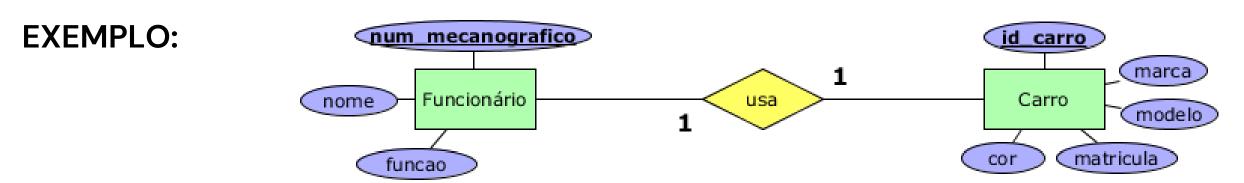
Chave primária cod_pres

Chave estrangeira nr_episodio referencia Consulta(nr_episodio)



- Relacionamentos binários de um-para-um (1:1)
- (c) participação opcional em ambos os lados do relacionamento 1:1.

Cópia da chave primária da entidade pai colocada na relação que representa a entidade filho. A designação das entidades pai e filho é arbitrária, a menos que se possa descobrir mais sobre o relacionamento.



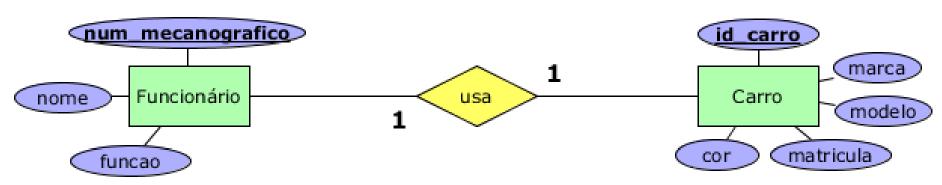
Suponha que a maioria dos carros, mas não todos, sejam usados pelos funcionários e que apenas uma minoria dos funcionários use carros. A entidade Carro, embora opcional, está mais próxima de ser obrigatória do que a entidade Funcionário. Portanto, neste caso deveríamos designar o **Funcionário** como **entidade-pai** e o **Carro** como **entidade-filho**.



- Relacionamentos binários de um-para-um (1:1)
- (c) participação opcional em ambos os lados do relacionamento 1:1.

Cópia da chave primária da entidade pai colocada na relação que representa a entidade filho. A designação das entidades pai e filho é arbitrária, a menos que se possa descobrir mais sobre o relacionamento.

EXEMPLO:



Funcionário (<u>num_mecanografico</u>, nome, funcao)
Chave primária num_mecanografico

Carro (id_carro, marca, modelo, matricula, cor, num_mecanografico)

Chave primária id_carro

Chave estrangeira num_mecanografico referencia Funcionário(num_mecanografico)



Os relacionamentos recursivos de 1:N e N:M seguem as regras de participação de um relacionamento binário de 1:N e N:M, respetivamente.

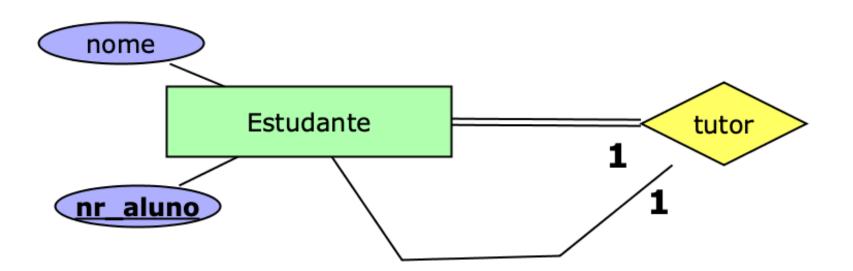
Relacionamentos binários recursivos de um-para-um (1:1)

Os relacionamentos recursivos de 1:1 seguem as regras:

- participação obrigatória de ambos os lados: relação única com uma cópia da chave primária a agir como chave estrangeira que deve ser renomeada para facilitar a interpretação e não pode ser nula (semelhante ao relacionamento recursivo 1:N).
- participação opcional de ambos os lados: criar uma nova relação para representar o relacionamento recursivo que teria apenas dois atributos a funcionar com chave primária composta pelas duas chaves primárias que devem ser renomeadas para facilitar a interpretação e que agem também como chaves estrangeiras (semelhante ao relacionamento recursivo M:N).
- participação obrigatória em apenas um lado: opção de seguir qualquer uma das duas abordagens anteriores.

→ <u>Derivar relações</u>

Relacionamentos binários recursivos de um-para-um (1:1)



Estudante (nr_aluno, nome, tutor)
Chave primária nr_aluno
Chave estrangeira tutor referencia
Estudante(nr_aluno)

ou

Estudante (<u>nr_aluno</u>, nome) Tutor (<u>nr_aluno</u>, <u>nr_aluno_tutor</u>) Chave primária nr_aluno Chave primária nr_aluno,

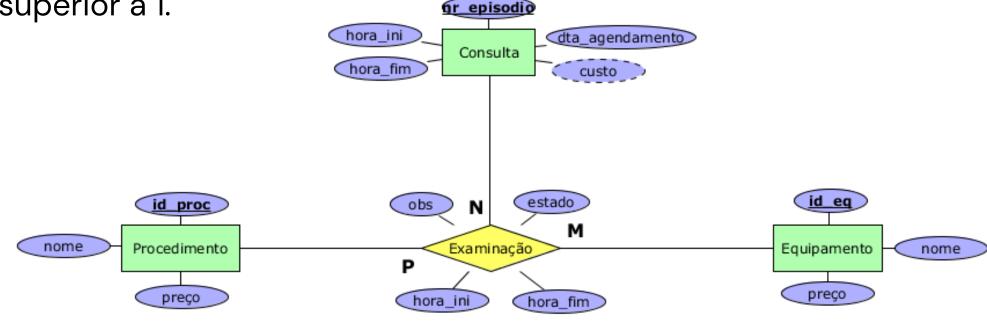
Chave primária nr_aluno,
nr_aluno_tutor
Chave estrangeira nr_aluno_tutor
referencia Estudante(nr_aluno)
Chave estrangeira nr_aluno
referencia Estudante(nr_aluno)



Relacionamentos complexos

- Para cada <u>relacionamento complexo</u>, criar **uma relação** para representar o **relacionamento** e incluir quaisquer atributos que façam parte do relacionamento.
- Colocamos uma **cópia** da(s) **chave(s) primária(s)** das entidades que participam no relacionamento complexo na nova relação, para atuar como **chaves estrangeiras**.
- A determinação da **chave primária** da nova relação depende da cardinalidade do relacionamento complexo.

- passa a ser composta pelas **chaves primárias** das entidades que participam no relacionamento complexo e que têm cardinalidade superior a 1.



→ <u>Derivar relações</u>

Relacionamentos complexos N:M:P

A nova relação tem uma chave primária composta pelas chaves primárias das entidades que

participam no relacionamento complexo.

Procedimento (<u>id_proc</u>, nome, preço)
Chave primária id_dproc

Equipamento (<u>id_eq</u>, nome, preço) **Chave primária** id_eq

Consulta (<u>nr_episodio</u>, hora_ini, hora_fim, dta_agendamento)
Chave primária nr_episodio



Chave estrangeira id_eq referencia Equipamento(id_eq)

Consulta

hora ini

hora fim

Examinação (nr_episodio, id_proc, id_eq, obs, estado, hora_ini, hora_fim)
Chave primária nr_episodio, id_proc, id_eq
Chave estrangeira nr_episodio referencia Consulta(nr_episodio)
Chave estrangeira id_proc referencia Procedimento(id_proc)

dta agendamento

→ <u>Derivar relações</u>

Relacionamentos complexos 1:N:M

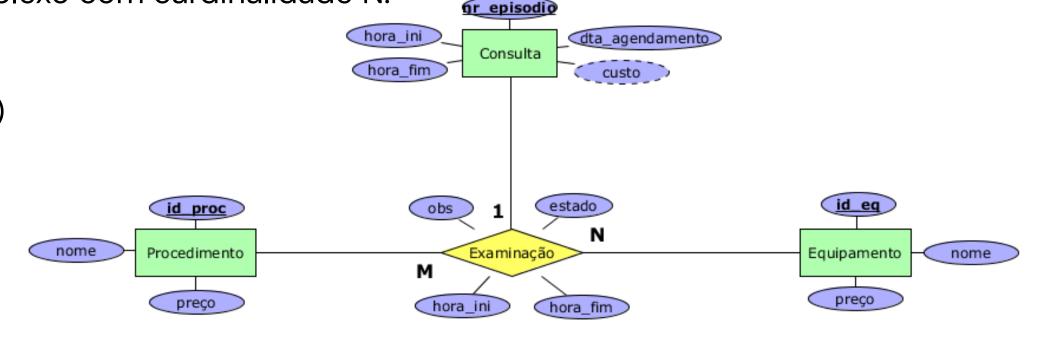
A nova relação tem uma chave primária composta pelas chaves primárias das entidades que

participam no relacionamento complexo com cardinalidade N.

Procedimento (<u>id_proc</u>, nome, preço)
Chave primária id_dproc

Equipamento (<u>id_eq</u>, nome, preço) **Chave primária** id_eq

Consulta (<u>nr_episodio</u>, hora_ini, hora_fim, dta_agendamento) Chave primária nr_episodio



Examinação (<u>id_proc, id_eq</u>, nr_episodio, obs, estado, hora_ini, hora_fim) **Chave primária** <u>id_proc, id_eq</u>

Chave estrangeira nr_episodio referencia Consulta(nr_episodio)

Chave estrangeira id_proc referencia Procedimento(id_proc)

Chave estrangeira id_eq referencia Equipamento(id_eq)

→ <u>Derivar relações</u>

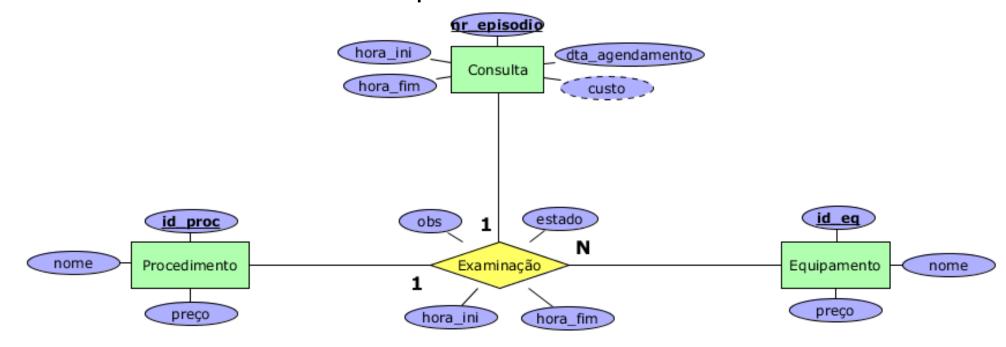
Relacionamentos complexos 1:1:N

A nova relação tem uma chave primária composta pelas **chave primária** da entidade que participa no relacionamento complexo com cardinalidade N e a chave primária de uma das outras duas entidades, definida de forma arbitrária. Para além disso, o outro par deve ser único.

Procedimento (<u>id_proc</u>, nome, preço)
Chave primária id_dproc

Equipamento (<u>id_eq</u>, nome, preço) **Chave primária** id_eq

Consulta (<u>nr_episodio</u>, hora_ini, hora_fim, dta_agendamento) Chave primária nr_episodio



Examinação (<u>id_proc, id_eq</u>, nr_episodio, obs, estado, hora_ini, hora_fim) **Chave primária** <u>id_proc, id_eq</u>

Chave estrangeira nr_episodio referencia Consulta(nr_episodio)

Chave estrangeira id_proc referencia Procedimento(id_proc)

Chave estrangeira id_eq referencia Equipamento(id_eq)

→ <u>Derivar relações</u>

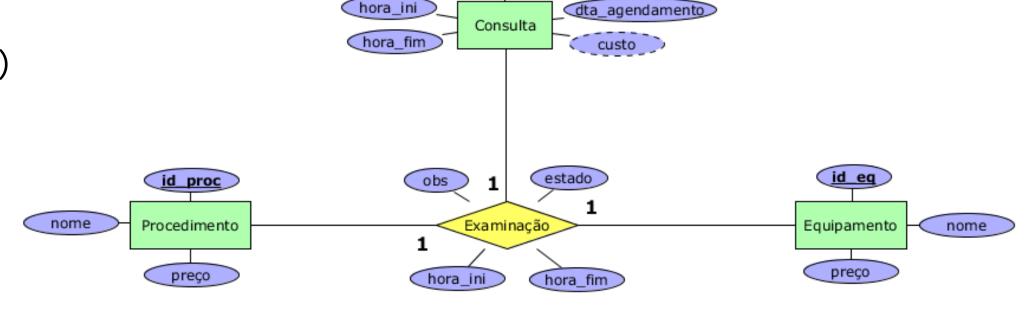
Relacionamentos complexos 1:1:1

A nova relação tem uma chave primária composta pelas **chaves primárias** de duas entidades que participam no relacionamento complexo, definidas de forma arbitrária. Para além disso, o outro par deve ser único.

Procedimento (id_proc, nome, preço)
Chave primária id_dproc

Equipamento (id_eq, nome, preço) **Chave primária** id_eq

Consulta (<u>nr_episodio</u>, hora_ini, hora_fim, dta_agendamento)
Chave primária nr_episodio



Examinação (id_proc, id_eq, nr_episodio, obs, estado, hora_ini, hora_fim)
Chave primária id_proc, id_eq

Chave estrangeira nr_episodio referencia Consulta(nr_episodio)

Chave estrangeira id_proc referencia Procedimento(id_proc)

Chave estrangeira id_eq referencia Equipamento(id_eq)



- Relacionamentos superclasse/subclasse
- Identifique a **superclasse** como **entidade pai** e a **subclasse** como **entidade filho**.
- A representação mais adequada de um relacionamento deste tipo depende do número de:
 - restrições de disjunção e participação no relacionamento superclasse/subclasse;
 - se as subclasses estão envolvidas em relacionamentos distintos;
 - número de participantes no relacionamento superclasse/subclasse.

→ <u>Derivar relações</u>

Restrições de Participação	Restrições de Disjunção	Relações Requeridas	
Obrigatória	Não disjunto {And}	Relação única com um atributo para cada subclasse (flag)	
Opcional	Não disjunto {And}	Duas relações: uma relação para a superclasse e uma relação para todas as subclasses com um atributo para cada subclasse (flag)	
Obrigatória	Disjunto {Or}	Muitas relações (uma relação para cada combinação superclasse/subclasse)	
Opcional	Disjunto {Or}	Muitas relações (uma relação para a superclasse e uma para cada subclasse)	



Relacionamentos superclasse/subclasse

Muitas relações (uma relação para a Disjunto {Or} Opcional superclasse e uma para cada subclasse) nr_mec dta_fim telefone Administrativo Médico estado_licença grau exerce des especialidade Especialidade preço consulta

cod especialidade



Relacionamentos superclasse/subclasse

Funcionário (nr_mecanografico, dta_ini, dta_fim, nome)
Chave primária nr_mecanografico

Médico (nr_mec, estado_licença, especialidade)

Chave primária nr_mec

Chave estrangeira nr_mec referencia Funcionario(nr_mec)

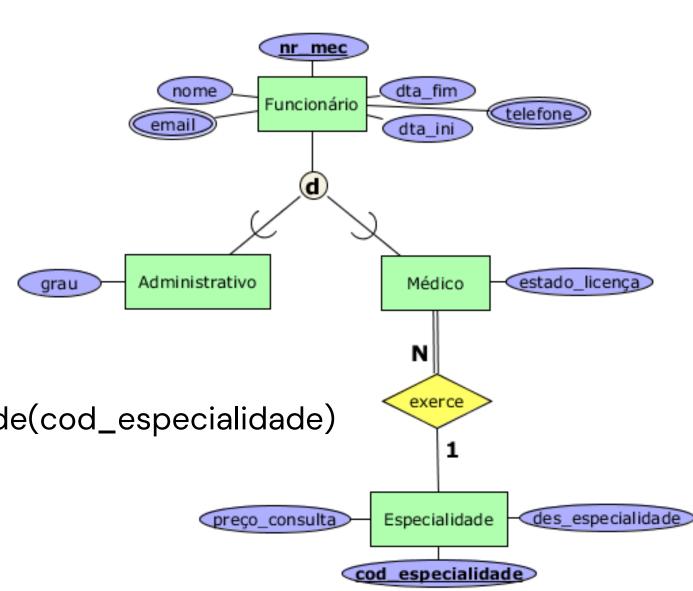
Chave estrangeira cod_especialidade referencia Especialidade(cod_especialidade)

Administrativo (nr_mec, grau)

Chave primária nr_mec

Chave estrangeira nr_mec referencia Funcionario(nr_mec)

Especialidade (cod_especialidade, des_especialidade, preço_consulta)
Chave primária cod_especialidade



Resolução de Exercícios

Ficha de Excercícios PLO5:

Questão 1

Material p/ a aula

MySQL Workbench + MySQL Community Server

https://dev.mysql.com/downloads/workbench/

Windows

<u>https://dev.mysql.com/downloads/installer/</u> <u>https://dev.mysql.com/doc/mysql-installation-excerpt/5.7/en/windows-installation.html</u>

Linux

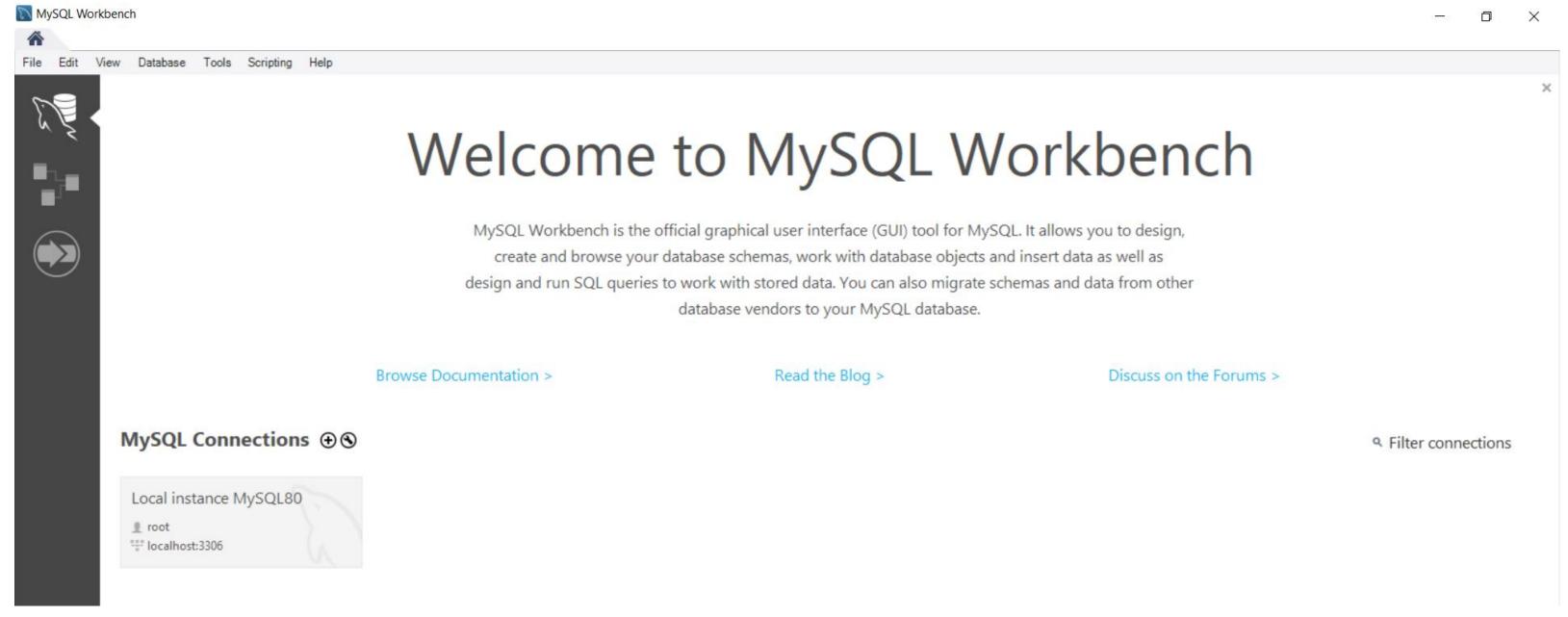
https://www.digitalocean.com/community/tutorials/how-to-install-mysql-on-ubuntu-22-04

MacOS

https://dev.mysql.com/downloads/mysql/ https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0/en/macos-installation.html

MySQL Workbench

1) Após a instalação, o GUI vai abrir com a configuração ao MySQL server já efetuada (assinalado na figura)

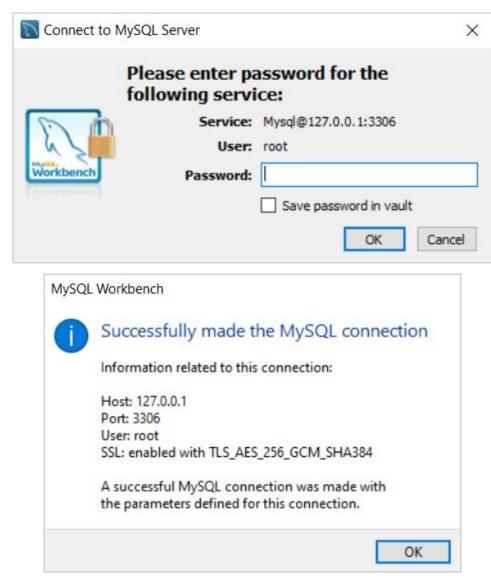


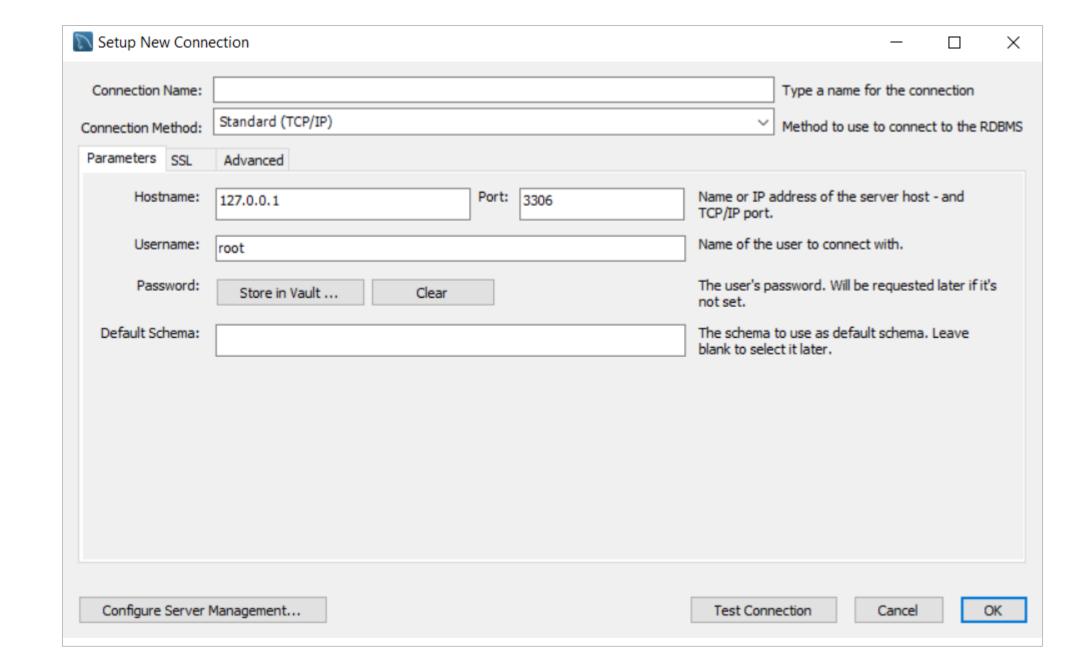
NOTA: se a conexão não aparecer, é provável que falte ou tenha falhado alguma etapa do guia de instalação



MySQL Workbench

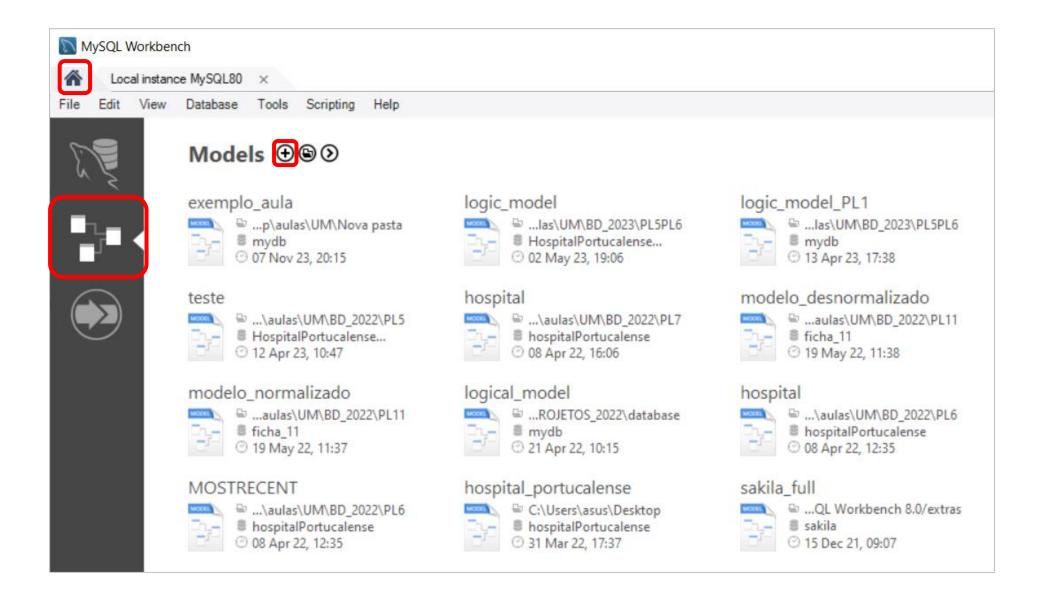
- 2) Para criar uma nova conexão:
- clicar no botão + junto de 'MySQL Connections'.
- configurar a nova conexão;
- testar a conexão ao MySQL Server;
- inserir a palavra-passe.





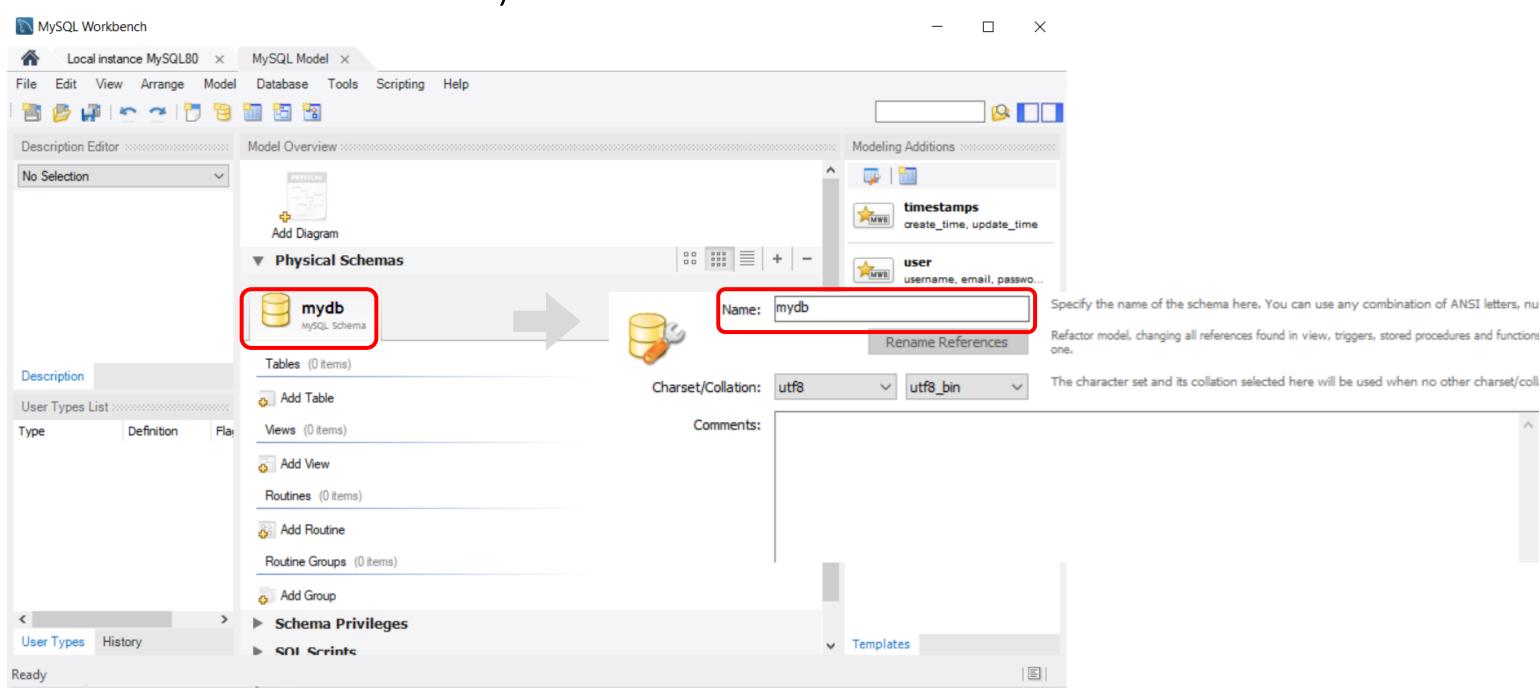


Ir ao menu inicial e clicar no separador "Models" para criar um novo esquema.



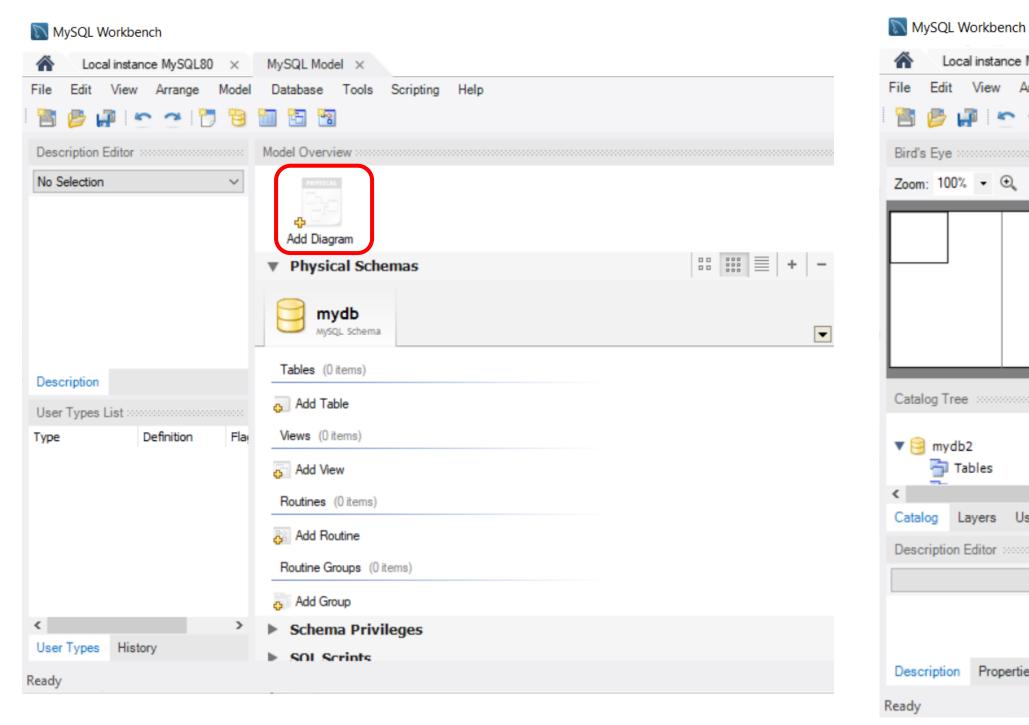


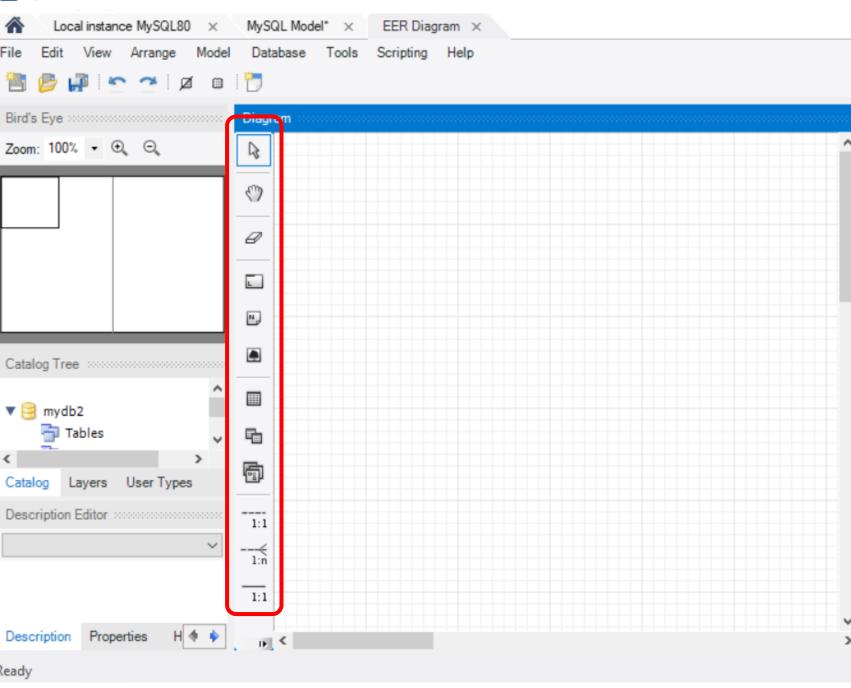
O Workbench cria então um novo esquema com o nome 'mydb'. Para alterar o nome do esquema, basta clicar duas vezes em cima de 'mydb'





Depois de configurar o nome, clicar no botão 'Add Diagram'. Uma nova janela é criada chamada 'EER Diagram'.





FASE 4: Modelação Lógica - MySQL

Quando estamos a construir o modelo lógico de dados no MySQL, é importante ter em consideração os seguintes aspetos:

<u>Tipo de relacionamento</u>:



Relacionamentos identificadores (linha cheia) Quando a chave primária da entidade pai é incluída na chave primária da entidade filho.



- Chave estrangeira e chave primária.



Relacionamentos não identificadores (linha tracejada)

Quando a chave primária da entidade pai é incluída na entidade filho, mas não como parte da sua chave primária.

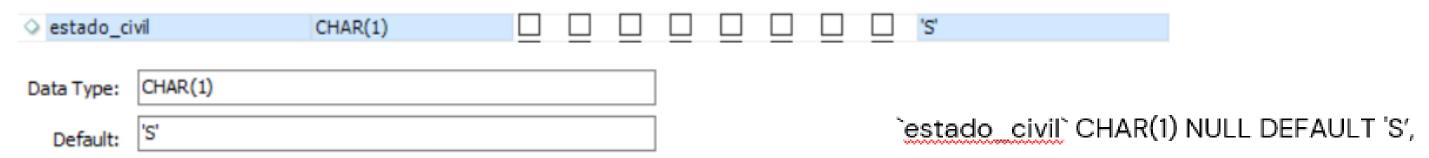
- Chave estrangeira NOT NULL participação obrigatória no modelo conceptual
- Chave estrangeira participação opcional no modelo conceptual

Direcção do relacionamento:

Os relacionamentos devem começar na relação/tabela que deve alocar a chave estrangeira.

FASE 4: Modelação Lógica - MySQL

Valores padrão/por defeito: Devem ser usados caso se queira considerar um valor por default.



- PK (Primary Key), NN (Not Null), UQ (Unique Index), B (Binary), UN (Unsigned), ZF (Zero Fill), AI (auto increment), G (generated)
 - PK deve ser usado para atributos que são chave primária;
 - NN deve ser usado em todos os atributos de chave primária e todos os atributos que não possam ser NULL;
 - UQ deve ser aplicado sempre que há chaves candidatas, faz com que não hajam valores duplicados na tabela;
 - UN define que não podem ser inseridos valores negativos nessa coluna.
 - ZF preenche o valor definido para o campo com zeros até a largura de exibição especificada na definição da coluna.
 - Al deve ser usado para gerar automaticamente quando um novo registo é inserido numa tabela.
 - G deve ser usado para gerar atributos a partir de outros usando uma expressão.

FASE 4: Tipos de Dados no MySQL



Dados Alfanuméricos

https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0 /en/data-types.html

VARCHAR (strings de tamanho variável) vs. CHAR (strings de tamanho fixo)

- O comprimento de dados do tipo CHAR e VARCHAR indica o nº máximo de caracteres que é possível armazenar;
- Os dados do tipo CHAR são <u>preenchidos</u> à direita com <u>espaços em branco</u> para o comprimento especificado.

Valor	СНА	R(4)	VARC	HAR(4)
"	' '	4 bytes	11	1 byte
'AB'	'AB'	4 bytes	'AB'	3 bytes
'ABC'	'ABC_'	4 bytes	'ABC'	4 bytes
'ABCD'	'ABCD'	4 bytes	'ABCD'	5 bytes

O VARCHAR usa 1 ou 2 bytes de memória adicionais para tamanho ou para marcar o fim dos dados.

Para armazenar textos mais longos:

- TEXT
- TINYTEXT
- MEDIUMTEXT
- LONGTEXT

FASE 4: Tipos de Dados no MySQL



Dados Alfanuméricos

https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0 /en/data-types.html

- O tipo ENUM é um objeto de string cujo valor é seleccionado a partir de um conjunto de valores permitidos que são definidos explicitamente no momento de criação da coluna.

EXEMPLO:

prioridade ENUM('Não Urgente', 'Pouco Urgente', 'Urgente', 'Muito Urgente', 'Emergente') NOT NULL);

A coluna prioridade aceitará apenas a inserção de um dos cinco valores definidos. O MySQL mapeia cada membro de enumeração para um índice numérico. Neste caso, 'Não Urgente', 'Pouco Urgente', 'Urgente', 'Muito Urgente' e 'Emergente' são mapeados para 1, 2, 3, 4 e 5 respectivamente.

- O tipo **SET** é um objeto string que pode ter zero ou mais valores, cada um dos quais deve ser escolhido a partir de um conjunto de valores especificados quando a tabela é criada.

EXEMPLO:

tipo SET('A', 'B') NOT NULL);

A coluna tipo aceitará a inserção de ", 'A', 'B' ou 'A,B'. O MySQL armazena valores SET numericamente, com o bit de ordem inferior do valor armazenado correspondendo ao primeiro membro do conjunto.

Tipos de Dados no MySQL



Dados de Data/Hora

https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0 /en/data-types.html

Tipo de Dados	Notação
<u>DATE</u>	YYYY-MM-DD
<u>TIME</u>	hh:mm:ss
DATETIME*	YYYY-MM-DD hh:mm:ss
TIMESTAMP**	YYYY-MM-DD hh:mm:ss
YEAR	YYYY

O intervalo suportado varia de '1000-01-01 00:00:00' a '9999-12-31 23:59:59'.

^{**} O intervalo suportado varia de '1970-01-01 00:00:01' a '2038-01-19 03:14:07'.

Tipos de Dados no MySQL



Dados Numéricos

https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0 /en/data-types.html

Fixed-Point Types (Exact Value) - DECIMAL

O tipo DECIMAL armazena valores de dados numéricos exatos. Este tipo de dados é usado quando é importante preservar a precisão exata, por exemplo, com dados monetários.

DECIMAL(n,m)

n – precisão - representa o número de dígitos significativos que são armazenados. m – escala - representa o número de dígitos que podem ser armazenados após o ponto decimal.

Exemplo: 105,98€ -> DECIMAL (5,2)

Resolução de Exercícios

Ficha de Excercícios PLO5:

Questão 2