

# UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO GRANDE DO NORTE CENTRO DE TECNOLOGIA



CURSO DE ENGENHARIA DE TELECOMUNICAÇÕES DISCIPLINA: BANCO DE DADOS – DCO 1013 DOCENTE: PROF. DR. HERTZ WILTON DE CASTRO LINS

JOSÉ CARLOS DOS SANTOS (20200150373)

# DOCUMENTAÇÃO DE REQUISITOS PARA SISTEMA GERENCIAMENTO DE EMPRÉSTIMOS

# Sumário

Prefácio	2
1 Introdução	3
2 Modelo Conceitual	3
2.1 Painel é, não é	3
2.2 Estórias do Usuário	4
3 Modelo lógico	5
3.1 Normalização	5
3.1.1 Relação empréstimo	5
3.1.1.1 Conversão para a primeira forma normal	5
3.1.1.2 Conversão para a segunda forma normal	6
3.1.1.3 Conversão para a terceira forma normal	6
3.1.2 Relação livro	7
3.1.2.1 Conversão para a primeira forma normal	8
3.1.2.2 Conversão para a segunda forma normal	8
3.1.2.3 Conversão para a terceira forma normal	9
3.2 Diagrama de classes UML	10
4. Modelo Físico	11
4.1 Esquema do banco de dados contendo as tabelas	11
4.2 Criação das estruturas de manipulação e consulta de informações	12
5 Apêndices	15
5.1 Regras de negócio	15

## Prefácio

Este documento tem a finalidade de apresentar um detalhamento dos requisitos do projeto de gerenciamento de uma biblioteca, com o uso da ferramenta MySQL Workbench e por meio da linguagem SQL. O projeto possibilitará o usuário e administradores do sistema fazerem uso de suas funcionalidades.

#### 1 Introdução

As bibliotecas de livros costumam realizar muitos empréstimos para seus usuários. Ações como cadastrar usuário, cadastrar livros e informações sobre livros, empréstimos e devoluções estão presentes nas rotinas administrativas da biblioteca e gerenciar todos esses atributos e ações exige muita organização. Nesse sentido, as aplicações e os sistemas de bancos de dados podem facilitar todo o processo de gerenciamento de livros, usuários, empréstimos etc.

O presente projeto tem a finalidade de cumprir esse gerenciamento por meio de um banco de dados, projetado para armazenar e atender as demandas citadas acima. Por meio de funções como cadastrar usuários, cadastrar livros e áreas do conhecimento, cadastrar editoras e autores, consultar livros e fazer empréstimos, o sistema projetado irá cumprir rotinas básicas de uma biblioteca.

#### 2 Modelo Conceitual

#### 2.1 Painel é, não é

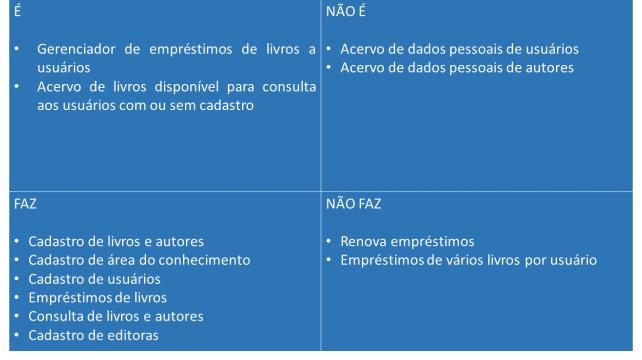


Figura 1 - Painel é não é

# 2.2 Estórias do Usuário

Atores: Usuário e administrador do sistema

Tabela 1 – Estórias do Usuário

EU1	Como usuário preciso realizar um cadastro de informações pessoais.
EU2	Como administrador do sistema devo ter o controle para cadastrar obras.
EU3	Como usuário preciso consultar as obras da biblioteca
EU4	Como usuário preciso fazer empréstimos de obras da biblioteca
EU5	Como administrador do sistema devo ter o controle para cadastrar informações das obras

## 3 Modelo lógico

#### 3.1 Normalização

Após a criação de alguns exemplos para análise, três relações foram encontradas e duas delas necessitaram ser normalizadas. São elas, a tabela **usuário**, **empréstimo** e **livro**.

## 3.1.1 Relação empréstimo

Tabela 2 – Relação empréstimo

CPF	idLivro	DataEmprestimo	DataPrevistaDevolucao	DataDevolucao
35	10	25/05/18	09/06/18	07/06/18
79	1	28/03/19	12/04/19	13/04/19
35	12	03/05/20	18/05/20	17/05/20
53	4	10/08/21	25/08/21	25/08/21
35	10	25/11/18	09/12/18	07/12/18
67	12	03/05/20	18/05/20	17/05/20

#### 3.1.1.1 Conversão para a primeira forma normal

Passo 1: Eliminar os grupos repetitivos os

Passo 2: Identificar a chave principal ox

Uma vez que não é possível um mesmo usuário fazer dois empréstimos e que este é limitado a um empréstimo por dia, os atributos dos qual identifica uma única tupla na relação Empréstimo é o CPF e DataEmprestimo. Portanto:

(CPF, DataEmprestimo, idLivro, DataPrevistaDevolucao, DataDevolucao)

#### Passo 3: Identificar todas as dependências

a) Dependências parciais
 (DataEmprestimo, DataPrevistaDevolucao, DataDevolucao)
 (CPF, DataEmprestimo, idLivro)

b) Dependências transitivasNão há dependências transitivas.

#### 3.1.1.2 Conversão para a segunda forma normal

Periodo (**DataEmprestimo**, DataPrevistaDevolucao, DataDevolucao) Transferência (**CPF**, **DataEmprestimo**, idLivro)

#### 3.1.1.3 Conversão para a terceira forma normal

Passo 1: Fazer novas tabelas para eliminar dependências transitivas

Não houve dependências transitivas. Logo, as relações criadas na 2FN já estão na 3FN. As novas relações são:

Periodo (**DataEmprestimo**, DataPrevistaDevolucao, DataDevolucao) Transferência (**CPF**, **DataEmprestimo**, idLivro)

# 3.1.2 Relação livro

Tabela 3 – Relação livro

ldLi	ISB	Tiavile	IdAu	A	IdAreaConhe	AreaConhec	Edic	idEdit	Editor	AnoPubli	PaisPubli	StatusL
vro	N	Titulo	tor	Autor	cimento	imento	ao	ora	а	cacao	cacao	ivro
1	251	O Garoto Que Nao	5	Elis Regina	1	Drama	12	1	Esper	1000	Espanha	Disponi
	41	Conseguia Dormir		ciis Regina					anca	1998		vel
4	745	Minha doco Aprondia	า	Catarina	1	Drama	7	1	Esper	2001	Estados	Disponi
4	85	Minha doce Aprendiz	2	Dias					anca	2001	Unidos	vel
10 7	745	Minha doce Aprendiz	2	Catarina Dias	1	Drama	7	1	Esper	2001	Estados	Disponi
10	85	Willia doce Aprendiz							anca		Unidos	vel
11	251	O Garoto Que Nao	5	Elis Regina	1	Drama	12	1	Esper	1998	Espanha	Disponi
	41	Conseguia Dormir	3			Drama			anca	1330		vel
12	745	Minha doce Aprendiz	2	Catarina Dias	1	Drama	7	1	Esper	2001	Estados	Disponi
	85	Trimina acces premais	1						anca		Unidos	vel
15	251	O Garoto Que Nao	5	Elis Regina	1	Drama	12	1	Esper	1998	Espanha	Disponi
	41	Conseguia Dormir	)			Diama	14		anca			vel
2	635	Os Deuses Eram	3	Julio	2	Ficcao 5 Cientifica	5	4	Terra	2000	Inglaterr	Indispo
	24	Astronautas		Vernes							a	nivel
3	985	Alienigenas do Passado	3	Julio	2	Ficcao	2	4	Terra	1986	Italia	Disponi
	45	g		Vernes		Cientifica						vel
5	966		1	Einstein	2	Ficcao	10 2	2	Astros	1992	Alemanh	Indispo
	55					Cientifica					а	nivel
7	966	Ovnis: A Chegada	1	Einstein	2	Ficcao	10	2	Astros	1992	Alemanh	Indispo
	55	_				Cientifica					а	nivel
8	985	Alienigenas do Passado	3	Julio	2	Ficcao	2	4	Terra	1986	Italia	Disponi
	45			Vernes		Cientifica						vel
9	635	Os Deuses Eram	3	Julio	ilio 2	Ficcao	5	4	Terra	2000	Inglaterr	Indispo
	24	Astronautas		Vernes		Cientifica					a	nivel
13	635	Os Deuses Eram	3	Julio	2	Ficcao	5	4	Terra	2000	Inglaterr	Indispo
	24	Astronautas		Vernes		Cientifica					а	nivel
14	985	Alienigenas do Passado	3	Julio	2	Ficcao	2	4	Terra	1986	Italia	Disponi
	45			Vernes		Cientifica						vel
17	966	Ovnis: A Chegada	1	Einstein	2	Ficcao	10	2	Astros	1992	Alemanh	Indispo
	55					Cientifica					a	nivel
6	215	Versos Para Minha	4	Machado	3	Romance	19	3	Vida	1998	Brasil	Indispo
	56	Amada		de Assis								nivel
16	215	Versos Para Minha	4	Machado 3	3	Romance	19	3	Vida	1998	Brasil	Indispo
	56	Amada		de Assis								nivel

#### 3.1.2.1 Conversão para a primeira forma normal

Passo 1: Eliminar os grupos repetitivos os

Passo 2: Identificar a chave principal ox

O atributo do qual identifica uma única tupla na relação Livro é o idLivro. Portanto:

Livro (**idLivro**, ISBN, Titulo, IdAutor, Autor, IdAreaConhecimento, AreaConhecimento, Edicao, idEditora, Editora, AnoPublicacao, PaisPublicacao, StatusLivro)

Passo 3: Identificar todas as dependências

a) Dependências parciais

Não há

b) Dependências transitivas

IdAutor → Autor

IdAreaConhecimento → AreaConhecimento

idEditora → Editora

Como não há dependências parciais, em virtude de não haver chave primária composta, a relação Livro já está na 1FN.

## 3.1.2.2 Conversão para a segunda forma normal

Como não houve dependências, as relações que eliminam as dependências não serão criadas. Ou seja, a relação Livro já se encontra na 2FN.

#### 3.1.2.3 Conversão para a terceira forma normal

Passo 1: Fazer novas tabelas para eliminar dependências transitivas

```
(IdAutor, Autor)
(IdAreaConhecimento, AreaConhecimento)
(IdEditora, Editora)
```

Os atributos Autor, AreaConhecimento e Editora foram renomeados para NomeAutor, Descricao e NomeEditora, respectivamente. Assim sendo, as novas relações ficam da seguinte forma:

```
Autor (IdAutor, NomeAutor)
Área (IdAreaConhecimento, Descricao)
Editora (IdEditora, NomeEditora)
```

As novas relações são:

```
Livro (idLivro, ISBN, Titulo, Edicao, AnoPublicacao, PaisPublicacao, StatusLivro, IdAutor, IdAreaConhecimento, IdEditora)

Autor (IdAutor, NomeAutor)

Área (IdAreaConhecimento, Descricao)

Editora (IdEditora, NomeEditora)
```

O atributo Edicao foi alterado para NumEdicao. As novas relações são:

```
Livro (idLivro, ISBN, Titulo, StatusLivro, IdAreaConhecimento, NumEdicao, AnoPublicacao, PaisPublicacao, IdAutor)
Autor (IdAutor, NomeAutor)
Área (IdAreaConhecimento, Descricao)
Editora (IdEditora, NomeEditora)
```

# 3.2 Diagrama de classes UML

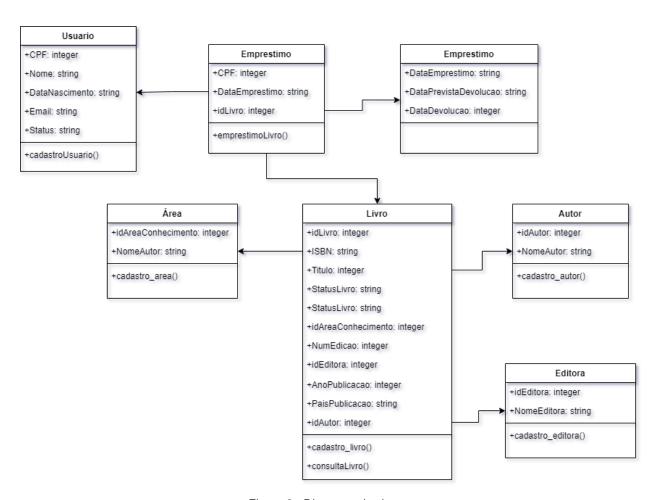


Figura 2 - Diagrama de classes

#### 4. Modelo Físico

# 4.1 Esquema do banco de dados contendo as tabelas

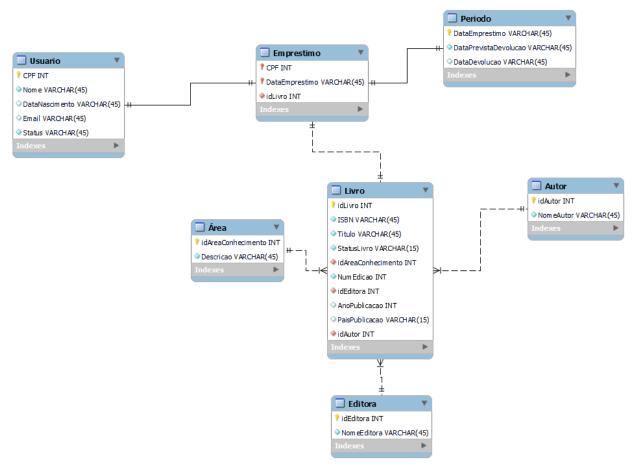


Figura 3 - Esquema de tabelas

#### 4.2 Criação das estruturas de manipulação e consulta de informações

```
CREATE DEFINER=`root`@`localhost` PROCEDURE `cadastro_area`(IN Nome_Area VARCHAR(45))

→ BEGIN

       IF NOT EXISTS (
           SELECT Descricao
           FROM mydb.área
           WHERE Descricao = Nome_Area
            ) THEN
            INSERT INTO `mydb`.`área` (`Descricao`) VALUES (Nome_Area);
       END IF;
   END
                                 Figura 4 - Procedure cadastro_area
  CREATE DEFINER=`root`@`localhost` PROCEDURE `cadastro_autor`(IN Nome_Autor VARCHAR(45))

→ BEGIN

      IF NOT EXISTS (
          SELECT NomeAutor
          FROM mydb.autor
          WHERE NomeAutor = Nome_Autor
          ) THEN
          INSERT INTO `mydb`.`autor` (`NomeAutor`) VALUES (Nome Autor);
      END IF;
  END
                                Figura 5 - Procedure cadastro_autor
  CREATE DEFINER=`root`@`localhost` PROCEDURE `cadastro_editora`(IN Nome_Editora VARCHAR(45))

→ BEGIN

      IF NOT EXISTS (
          SELECT NomeEditora
          FROM mydb.editora
          WHERE NomeEditora = Nome_Editora
          ) THEN
          INSERT INTO `mydb`.`editora` (`NomeEditora`) VALUES (Nome_Editora);
      END IF;
  END
```

Figura 6 - Procedure cadastro\_editora

Houve outras procedures criadas para as rotinas que não foram expostas em virtude de seu tamanho. As procedures das figuras acima e as que faltaram encontramse no arquivo de banco de dados, anexo neste documento.

```
CREATE
    ALGORITHM = UNDEFINED
   DEFINER = `root`@`localhost`
    SQL SECURITY DEFINER
VIEW `mydb`.`consultalivro` AS
    SELECT
        `mydb`.`livro`.`idLivro` AS `idLivro`,
        `mydb`.`livro`.`ISBN` AS `ISBN`,
        `mydb`.`livro`.`Titulo` AS `Titulo`,
        `mydb`.`livro`.`StatusLivro` AS `StatusLivro`,
        `mydb`.`livro`.`idAreaConhecimento` AS `idAreaConhecimento`,
        `mydb`.`livro`.`NumEdicao` AS `NumEdicao`,
        `mydb`.`livro`.`idEditora` AS `idEditora`,
        `mydb`.`livro`.`AnoPublicacao` AS `AnoPublicacao`,
        `mydb`.`livro`.`PaisPublicacao` AS `PaisPublicacao`,
        `mydb`.`livro`.`idAutor` AS `idAutor`
    FROM
        `mydb`.`livro`
    WHERE
        (`mydb`.`livro`.`idLivro` = 20)
                       Figura 7 - View consultaLivro
   CREATE
       ALGORITHM = UNDEFINED
       DEFINER = `root`@`localhost`
       SQL SECURITY DEFINER
   VIEW `mydb`.`consultaarea` AS
       SELECT
           `mydb`.área.idAreaConhecimento AS idAreaConhecimento,
           mydb.área.Descricao AS Descricao
       FROM
           mydb.área
```

Figura 8 - view consultaarea

# 4.3 Inserção de dados de exemplo no banco

Os comandos abaixo representam inserções de dados nas relações presente no banco de dados.

- Data for table `mydb`.`Área`
START TRANSACTION;  JSE `mydb`;  NSERT INTO `mydb`.`Área` ('idAreaConhecimento`, `Descricao`) VALUES (1, 'Drama');  NSERT INTO `mydb`.`Área` ('idAreaConhecimento`, `Descricao`) VALUES (2, 'Ficcao Cientifica')  NSERT INTO `mydb`.`Área` ('idAreaConhecimento`, `Descricao`) VALUES (3, 'Romance');  COMMIT;
START TRANSACTION;  USE `mydb`;  NSERT INTO `mydb`.`Editora` (`idEditora`, `NomeEditora`) VALUES (1, 'Esperanca');  NSERT INTO `mydb`.`Editora` (`idEditora`, `NomeEditora`) VALUES (2, 'Astros');  NSERT INTO `mydb`.`Editora` (`idEditora`, `NomeEditora`) VALUES (3, 'Vida');  NSERT INTO `mydb`.`Editora` (`idEditora`, `NomeEditora`) VALUES (4, 'Terra');  COMMIT;
- Data for table `mydb`.`Autor`
START TRANSACTION;  JSE `mydb`;  NSERT INTO `mydb`.`Autor` ('idAutor`, `NomeAutor`) VALUES (1, 'Einstein');  NSERT INTO `mydb`.`Autor` ('idAutor`, `NomeAutor`) VALUES (2, 'Catarina Dias');  NSERT INTO `mydb`.`Autor` ('idAutor`, `NomeAutor`) VALUES (3, 'Julio Vernes');  NSERT INTO `mydb`.`Autor` ('idAutor`, `NomeAutor`) VALUES (4, 'Machado de Assis');  NSERT INTO `mydb`.`Autor` ('idAutor`, `NomeAutor`) VALUES (5, 'Elis Regina');  COMMIT;
START TRANSACTION;

INSERT INTO `mydb`.`Livro` ('idLivro`, `ISBN`, `Titulo`, `StatusLivro`, `idAreaConhecimento`, `NumEdicao`, `idEditora`, `AnoPublicacao`, `PaisPublicacao`, `idAutor`) VALUES (1, '25141', 'O Garoto Que Nao Conseguia Dormir', 'Disponivel', 1, 12, 1, 1998, 'Espanha', 5);

-- ------

-- Data for table `mydb`.`Usuario`

-- ------

START TRANSACTION;

USE `mydb`;

INSERT INTO `mydb`.`Usuario` ('CPF`, `Nome`, `DataNascimento`, `Email`, `Status`) VALUES (35, 'Marcos', '25/12/2015', 'marcos.araujo2022@hotmal.com', 'Suspenso');

## 5 Apêndices

#### 5.1 Regras de negócio

As funcionalidades presentes no projeto incorporam regras de negócio que permitem o correto funcionamento do banco de dados. O cadastro de livros é possível quando o usuário não está cadastrado. O cadastro de livros, autores, áreas de conhecimento e editoras seguem o mesmo padrão.