# MODELAGEM E DESENVOLVIMENTO DE BANCO DE DADOS

Pedro Henrique Chagas Freitas



# **Constraints**

# Objetivos de aprendizagem

- Identificar uma constraint.
- Exemplificar uma constraint.
- Implementar uma constraint.

# Introdução

Neste capítulo, você vai estudar a utilização das *constraints* para delimitação de dados, isto é, a partir das *constraints*, restrições são colocadas na abstração lógica das tabelas, o que colabora para que as instruções SQL com *constraints* realizem restrições nas colunas das tabelas nas quais os dados serão inseridos.

Logo, as *constraints* são utilizadas na criação e na alteração das tabelas a fim de aplicar restrições frente à inserção dos dados nas colunas das tabelas.

# Conceituando a utilização das constraints

A linguagem SQL (Structured Query Language) é uma linguagem para intercomunicação com bancos de dados que apresenta diversos recursos, desde a criação, exclusão e alteração de tabelas até a restrição do funcionamento das tabelas, delimitando, então, o tipo de dado que pode ser inserido em uma dada tabela.

A utilização das *constraints* pode ocorrer por diversos motivos: um dos principais é a própria modelagem de negócio presente no momento da modelagem e do desenvolvimento do banco de dados que vai atender a um dado modelo de negócio. Assim, a partir do modelo de negócio, é possível perceber restrições ou limitações que vão abstrair as necessidades do negócio e, posteriormente, aplicá-lo nas soluções que buscam atender determinada necessidade de negócio mapeada.

O surgimento das *constraints*, então, permeia a própria a linguagem SQL, tendo em vista que toda linguagem precisa conseguir abstrair a delimitação de cenários. Vamos ver um exemplo?

A constraint NOT NULL foi utilizada na coluna Repasses\_Monetários da tabela Bancos\_Públicos do banco de dados do Banco Central do Brasil, tendo em vista que, conforme legislação vigente (modelo de negócio), não poderíamos ter valores nulos na coluna Repasses Monetários.

Esse é um exemplo puramente ilustrativo, mas que demonstra bem que a utilização das *constraints*, muitas vezes, é uma derivação de uma necessidade de negócio, já que as *constraints* se comprometem a restringir um determinado dado ou tipo de dado em uma tabela.

Obviamente, não é possível exaurir todos os tipos de *constraints* que podem ser utilizados na linguagem SQL, a linguagem mais difundida mundialmente. Assim, abordaremos as principais *constraints* e demonstraremos que o conceito de *constraints* sempre permeará algum tipo de restrição ou delimitação no tratamento dos dados em uma tabela.

Inicialmente, trabalharemos com as principais constraints, as quais são:

- PRIMARY KEY (chave primária);
- FOREIGN KEY (chave estrangeira);
- UNIQUE:
- NOT NULL;
- DEFAULT.

Temos aqui, então, os cinco principais tipos de *constraints* que são, sem dúvida, os mais utilizados em instruções SQL para intercomunicação com os bancos dados.

Quando o Sistema Gerenciador de Banco de Dados (SGBD) introduz uma instrução SQL para comunicação com o banco de dados, essa instrução pode, ou não, passar restrições, isto é, *constraints*. Por meio dessa comunicação entre o SGBD e o banco de dados utilizando a linguagem SQL, as *constraints* vão desempenhar um papel fundamental, que é manter a integridade do banco de dados durante a ocorrência de transações. Como as *constraints* são restrições, elas delimitam o funcionamento do banco de dados frente a instruções SQL.

A constraint PRIMARY KEY é uma restrição utilizada para criar uma identificação única em uma tabela, criando, então, um índice único. Logo, uma tabela pode conter somente uma única constraint desse tipo. Por exemplo:

```
CREATE TABLE Jogadores (
NumeroCamisa NUMBER() CONSTRAINT PK Jogadores PRIMARY KEY);
```

Neste caso, estamos dizendo que o campo **NumeroCamisa** (número da camisa do jogador) será nossa PRIMARY KEY, e essa *constraint* terá o nome de **PK Jogadores**.

É uma boa prática sempre dar nome para a *constraint* que criamos. Obviamente, a *constraint* criada funcionará sem o nome, mas, para melhor visualização e indentação de código SQL, é indicado dar nome para as *constraints*, até porque isso facilita se, posteriormente, deseje-se retirar uma dada *constraint*.

A constraint FOREIGN KEY também representa uma restrição, fazendo com que uma coluna ou um conjunto de colunas referencie outra tabela; logo, uma constraint FOREIGN KEY em uma tabela vai apontar para uma PRIMARY KEY em outra tabela. Temos, então, a partir da FOREIGN KEY, a criação do que conhecemos como relacionamento entre as tabelas, de forma que uma FOREIGN KEY apontará sempre para uma PRIMARY KEY em outra tabela. Por exemplo:

```
CONSTRAINT FK_ID_Cliente FOREIGN KEY (ID_Cliente) REFERENCES Tabela Clientes (ID Cliente)
```

Neste exemplo, temos que a PRIMARY KEY está na tabela **Tabela\_Clientes**, e uma FOREIGN KEY de nome **ID\_Cliente** foi criada em outra tabela com o nome **FK ID Clientes**.

Logo, criamos um relacionamento entre duas tabelas, sendo que, na primeira, que poderíamos chamar de **Tabela\_Região**, por exemplo, temos uma **FK\_ID\_Clientes**, que se relaciona com outra tabela — no caso, aqui, com a **Tabela\_Clientes**.

Na constraint UNIQUE, temos uma semelhança com a constraint PRI-MARY KEY; todavia, temos como características que a constraint UNIQUE é uma restrição que identifica, também de forma única, cada registro em uma tabela do banco de dados; logo, tanto a constraint UNIQUE como a constraint PRIMARY KEY garantem a unicidade de uma coluna ou de um conjunto de colunas. Isso ocorre porque a constraint PRIMARY KEY possui, automaticamente, uma restrição UNIQUE já definida, de modo que não é necessário especificar a constraint UNIQUE se utilizarmos a constraint PRIMARY KEY.

No entanto, a diferença é que podemos ter várias constraints UNIQUE em uma mesma tabela, mas podemos ter apenas uma constraint PRIMARY KEY, isto é, podemos ter somente uma chave primária por tabela; logo, temos a mesma finalidade. Enquanto a *constraint* PRIMARY KEY pode ser utilizada uma única vez, a *constraint* UNIQUE pode identificar de forma única um dado registro e ser utilizada inúmeras vezes. Veja o exemplo a seguir.

Se quisermos vários valores únicos em uma tabela, faríamos:

```
CREATE TABLE EMPREGADO (

ID NUMBER ( ) CONSTRAINT PK_EMPREGADO PRIMARY KEY,

NOME VARCHAR ( ) NOT NULL,

E-MAIL VARCHAR ( ) CONSTRAINT UN_EMAIL_EMP UNIQUE KEY

);
```

Neste caso, estamos dizendo que nenhum empregado cadastrado poderá ter o mesmo e-mail, ou seja, o e-mail deverá ser único. Além disso, utilizamos também a *constraint* PRIMARY KEY para ID; logo, todo empregado tem um ID único e o ID é a PRIMARY KEY da tabela empregado.

Temos também a *constraint* **NOT NULL**, que, inclusive, já utilizamos nos exemplos anteriores que mostramos com outras *constraints*. Isso ocorre porque, sem dúvida, é natural utilizar a *constraint* **NOT NULL**, já que, por meio dela, conseguimos criar a obrigatoriedade do preenchimento de um determinado campo, ou seja, o campo não pode ser nulo. No exemplo anterior, fizemos isso:

```
CREATE TABLE EMPREGADO (

ID NUMBER ( ) CONSTRAINT PK_EMPREGADO PRIMARY KEY,

NOME VARCHAR ( ) NOT NULL,

E-MAIL VARCHAR ( ) CONSTRAINT UN_EMAIL_EMP UNIQUE KEY

);
```

Quando utilizamos NOT NULL no campo NOME, estamos dizendo que o preenchimento do nome é obrigatório, que não se pode ter um ID e um E-MAIL de um empregado que não tenha nome. Logo:

```
NOME VARCHAR ( ) NOT NULL
```

Por último, temos a *constraint* DEFAULT, que também é muito utilizada e é bem simples. A *constraint* DEFAULT é responsável por aplicar uma restrição para inserir um valor padrão especificado em uma coluna. Logo, a partir da *constraint* DEFAULT, o valor padrão será adicionado a todos os novos

registros caso nenhum outro valor seja especificado no momento da inserção do dado. Exemplo:

Vamos inserir um valor padrão, que será a data de hoje. Então, caso no momento da inserção não seja inserida uma data, a data de hoje será utilizada.

```
CREATE TABLE Cadastro (

Nome VARCHAR ( ) NOT NULL

Data_Cadastro DATATIME NOT NULL CONSTRAINT Data_Cadastro DEFAULT getDATA ( ) )
```

Temos, então, duas *constraints*: uma para designar que o valor do nome não pode ser nulo e outra para dizer que, caso não haja preenchimento do campo **Data\_Cadastro** na tabela Cadastro, por padrão, será utilizada a data atual. Neste caso, a data atual será preestabelecida anteriormente, por exemplo: setDATA (03/04/2018).



#### Saiba mais

Neste caso, estamos usando a função **setDATA ()** para atribuir uma data e a **getDATA ()** para receber uma data. Em lógica de programação, principalmente no paradigma orientado a objeto, é comum a utilização desses dois recursos: SET e GET.



#### Saiba mais

A constraint PRIMARY KEY sempre terá as seguintes características:

- identifica de forma única cada registro em uma tabela do banco de dados;
- terá sempre valores únicos, por isso que, normalmente, a PRIMARY KEY em uma tabela é um ID, CPF, Código, etc.;
- por padrão, uma coluna de PRIMARY KEY não pode ter valores nulos (NULL);
- acada tabela deve ter somente uma PRIMARY KEY.

## Exemplos da utilização das constraints

Vamos exemplificar novamente a utilização das *constraints* por meio da implementação de instruções SQL:

```
PRIMARY KEY

CREATE TABLE LojaCarros (

PLACA NUMBER() CONSTRAINT PK Placa PRIMARY KEY);
```

Neste caso, estamos dizendo que nossa restrição primária (PRIMARY KEY) para a tabela **LojaCarros** é a placa do carro.

```
FOREIGN KEY

CREATE TABLE Aeroporto (

CONSTRAINT FK_Cartao_Embarque FOREIGN KEY (Cartao_Embarque) REFERENCES
Tabela Passageiros (ID Passageiro);
```

Estamos dizendo, agora, que a FOREIGN KEY FK\_Cartao\_Embarque está interligando-se ou relacionando-se com o ID\_Passageiro, que é PRIMARY KEY na Tabela\_Passageiros — o que, a propósito, é uma situação real, tendo em vista que o cartão de embarque muda, mas o ID do passageiro, como é PRIMARY KEY, faz com que seja possível identificá-lo em qualquer voo. Todavia, ao pensarmos no cartão de embarque como uma FOREIGN KEY, percebemos que todo passageiro tem um cartão de embarque; assim, o relacionamento ou referenciamento entre Cartao\_Embarque e ID\_Passageiro é válido.

```
UNIQUE

CREATE TABLE FUNCIONARIO (

CPF NUMBER ( ) CONSTRAINT PK_CPF_FUNCIONARIO PRIMARY KEY,
NOME VARCHAR ( ) NOT NULL,
RG VARCHAR ( ) CONSTRAINT RG_FUNC UNIQUE KEY

);
```

Neste caso, estamos dizendo que, na tabela FUNCIONARIO, temos como PRIMARY KEY o CPF; contudo, o campo RG também é único, ou seja,

nossa restrição é que nenhum funcionário poderá ter o RG igual ao de outro funcionário.

```
NOT NULL
CREATE TABLE CORREIOS
ENDERECO VARCHAR ( ) NOT NULL
```

A restrição NOT NULL é muito simples: neste caso, estamos dizendo que, na Tabela Correios, o campo ENDERECO não poderá ser nulo, isto é, deverá ser preenchido.

```
DEFAULT

ALTER TABLE Tabela_Autor (

MODIFY COLUMN Sobrenome Autor Varchar ( ) DEFAULT 'Henrique';
```

Estamos, agora, dando um exemplo com a alteração de uma tabela (ALTER TABLE) a fim de demonstrar a utilização da *constraint* em uma alteração, tendo em vista que temos dois cenários para sua utilização na criação de tabelas (CREATE TABLE) e na alteração (ALTER TABLE).

Logo, temos que, na **Tabela\_Autor**, a coluna **Sobrenome\_Autor** será modificada ou alterada, e, como valor padrão, vamos passar 'Henrique' para ser o sobrenome de todos os autores.



#### **Fique atento**

Existem várias constraints, mas todas têm como fundamento restringir, ou seja, implementar uma restrição em uma coluna de uma tabela. As constraints são utilizadas na criação de uma tabela (CREATE TABLE) ou na alteração de uma tabela (ALTER TABLE), e é possível tanto adicionar constraints quanto remover as constraints adicionadas.

# Implementação de *constraints* com a linguagem SQL

Nesta implementação, utilizaremos *constraints* em conjunto com instruções SQL para criar tabelas e implementar relacionamentos entre as tabelas.

Teremos, então, duas tabelas que se relacionam; logo, temos uma chave primária, isto é, a *constraint* PRIMARY KEY e uma chave estrangeira, ou seja, a *constraint* FOREIGN KEY. Assim, teremos duas tabelas já criadas (CREATE TABLE): tb funcionario e tb pessoas.

Agora, vamos apagar essas tabelas para recriá-las dentro da situação proposta de utilização das *constraints*. Teríamos, então:

```
DROP TABLE tb_funcionarios;
DROP TABLE tb pessoas;
```

Vamos criá-las novamente, mas agora colocando as *constraints* e começando pela tabela: tb\_pessoas:

```
CREATE TABLE tb_pessoas (

IDpessoa INT AUTO_INCREMENT NOT NULL,

Nome VARCHAR ( ) NOT NULL,

DtCadastro TIMESTAMP NOT NULL, DEFAULT CURRENT_TIMESTAMP ( ),

CONSTRAINT PK_pessoas PRIMARY KEY (IDpessoa)
);
```

Neste caso, criamos a tabela **tb\_pessoa** com os campos **IDpessoa** e utilizamos a *constraint* **NOT NULL**, ou seja, o **IDpessoa** deve ser preenchido. Criamos o campo Nome, utilizando também a *constraint* **NOT NULL**, e o campo **DtCadastro**, utilizando a *constraint* DEFAULT para delimitar a data como sendo uma data padrão que será recebida. Por fim, definimos que **PK pessoa** será o nome da nossa PRIMARY KEY, que será o **IDpessoa**.

Agora, vamos criar a tabela **tb\_funcionarios**, observando que a tabela pessoa já tem alguns campos que servem para a tabela funcionários, tendo em vista que funcionário tem nome e data de cadastro; logo, podemos fazer uma relação em que um funcionário necessariamente tem que ser uma pessoa e, como já temos a tabela pessoa, vamos relacionar o funcionário com a pessoa. Para isso, vamos criar uma FOREIGN KEY:

```
CREATE TABLE tb_funcionarios (
Idfuncionario INT AUTO_INCREMENET NOT NULL,
IDpessoa INT NOT NULL,
Vlsalario DECIMA (),
Dtadmissao DATE NOT NULL,
CONSTRAINT PK_funcionarios PRIMARY KEY (idfuncionario),
CONSTRAINT FK_funcionarios_pessoas foreign key (idpessoa)
REFERENCES tb pessoas (idpessoa)
```

É possível verificar, então, que o que for inserido na tabela **tb\_funcionarios** será verificado, antes, se existe na **tb\_pessoa**; logo, as duas colunas estão interligadas, e nós chamamos isso de integridade referencial.

Logo, se inserimos uma pessoa:

```
INSERT INTO tb pessoas VALUES (NULL, 'Joao', NULL);
```

Depois, realizamos uma consulta para verificar o dado que inserimos, observando que, neste caso, colocamos o NULL no campo **IDpessoa** e **DTCadastro** porque estão sendo retornados automaticamente da tabela funcionários.

Fazemos a consulta:

```
SELECT * FROM tb pessoas;
```

Agora que João é uma pessoa, vamos torná-lo um funcionário:

```
INSERT INTO tb funcionarios VALUES (NULL, 1, 10000, CURRENT DATE ( ) );
```

O ID 1 é referenciado como o primeiro a ser inserido; no caso, é João, por isso estamos utilizando o 1. Fazemos, então, uma consulta à tabela funcionário: **SELECT \* FROM tb\_funcionarios**; agora, teremos João como funcionário, tendo em vista que as tabelas pessoa e funcionários (Figuras 1 e 2) estão interligadas por meio das *constraints* PRIMARY KEY e FOREIGN KEY.

### tb\_pessoa

Idpessoa	Nome	Dtadmissao
1	João	25/05/2017

Figura 1. Tabela pessoa.

#### tb\_funcionarios

Idfuncionario	Idpessoa	VIsalario	Dtadmissao
1	1	10000	25/05/2017

Figura 2. Tabela funcionários.

Por fim, então, teremos um relacionamento criado por duas *constraints* (PRIMARY KEY e FOREIGN KEY), sendo que, ao longo da criação das tabelas, utilizamos, também, outras *constraints*. Dessa forma, quando consultamos a tabela funcionário, conseguimos retornar o **IDpessoa**, que está referenciado na tabela pessoa conforme mostrado, realizando, assim, o relacionamento entre as tabelas "pessoa" e "funcionário".



#### Leituras recomendadas

ELMASRI, R.; NAVATHE, S. B. Sistemas de banco de dados. 6. ed. São Paulo: Pearson, 2011.

HEUSER, C. A. *Projeto de banco de dados*. 6. ed. Porto Alegre: Bookman, 2010. (Série Livros Didáticos Informática UFRGS, v. 4).

KORTH, H. F.; SILBERSHATZ, A.; SUDARSHAN, S. *Sistema de banco de dados*. 6. ed. Rio de Janeiro: Campus, 2012.

RAMAKRISHNAN, R. *Sistemas de gerenciamento de banco de dados.* 3. ed. Porto Alegre: Penso, 2009.

SETZER, V. W. Banco de dados: conceitos, modelos, gerenciadores, projeto lógico, projeto físico. 3. ed. São Paulo: Blucher, 2002.

Encerra aqui o trecho do livro disponibilizado para esta Unidade de Aprendizagem. Na Biblioteca Virtual da Instituição, você encontra a obra na íntegra.

Conteúdo:

