

Prof<sup>o</sup> Me. Jones Artur Gonçalves

A primeira característica da instrução SELECT que vamos estudar é o caso mais simples de join, ou de como se obter informações de mais de uma tabela simultaneamente no mesmo comando. Ou, como unir ou juntar as informações de mais de uma tabela na mesma instrução.

A sintaxe da instrução SELECT com uso de joins é:

SELECT < lista de colunas > FROM < nome de uma ou mais tabelas > WHERE < lista de condições >

O principal item a ser destacado agora é que, na cláusula FROM, em vez de apresentarmos o nome de apenas uma tabela, podemos incluir uma lista de tabelas, separadas por vírgulas.

Como poderíamos selecionar os seguintes dados: nome do funcionário, slário, nome do setor, das tabelas funcionário e setor?

Select Funcionario.primeiro\_nome, Funcionario.salario, Setor.nome\_setor from Funcionario, Setor

Quais os problemas dessa solução? Como poderíamos corrigí-lo?

E sem dizermos como as tabelas Funcionários e Setor se relacionam, o SGBD vai interpretar que ele deve trazer para você todos os materiais para cada linha de fornecedor que ele encontrar.

Isto é, ele vai entender que o relacionamento existente é: todas as linhas da tabela de funcionários se relacionam com todas as linhas da tabela de setor e isso não é verdade. Na realidade, um funcionário pertence a um só setor e nós precisamos dizer isso ao SGBD.

E a forma de dizer isso é incluindo uma restrição na cláusula WHERE onde vamos dizer para o banco de dados que ele deve nos trazer apenas os setores relacionados aos seus funcionários correspondentes. Assim, fica nosso comando complementado com a cláusula WHERE

Select Funcionario.primeiro\_nome, Funcionario.salario, Setor.nome\_setor from Funcionario, Setor Where Funcionario.cod\_setor = Setor.cod\_setor

Vamos introduzir neste ponto um novo conceito que ajudará muito na clareza e facilidade de leitura da instrução SELECT: o alias do nome das tabelas. O alias é um sinônimo que você atribui a uma tabela. É uma outra forma de se referenciar ao nome da mesma. Quando escrevemos a instrução, prefixamos as colunas com os nomes das respectivas tabelas.

Simples e claro até aqui porque nosso exemplo possui apenas duas colunas. Se a instrução possuísse vinte colunas e você tivesse que prefixar o nome das respectivas tabelas antes de cada uma delas, seria um desperdício de espaço e tempo e, além disso, a legibilidade do comando estaria prejudicada. Por isso existe o alias.

Veja a seguir o mesmo exemplo reescrito utilizando um alias simples para cada tabela:

Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f, Setor s Where f.cod\_setor = s.cod\_setor

### **INNER JOINS**

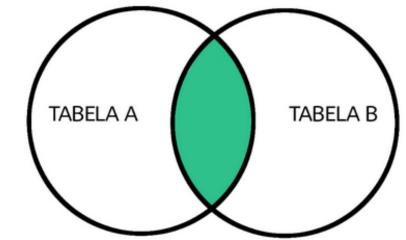
Entre os métodos de junção, o INNER JOIN é um dos mais conhecidos e tem a função de retornar os valores em comum de ambas as tabelas.

- Especifica todos os pares de linhas correspondentes retornados.
- Descarta as linhas não correspondentes de ambas as tabelas.
- Quando nenhum tipo de junção é especificado, este é o padrão.

Na ilustração abaixo, é possível ver a representação desse retorno de forma

gráfica. Observe:

SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
INNER JOIN Tabela B
ON A.Key = B.Key



### **INNER JOINS**

Veja a seguir o mesmo exemplo reescrito utilizando Inner Join:

Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f Inner join Setor s on f.cod\_setor = s.cod\_setor

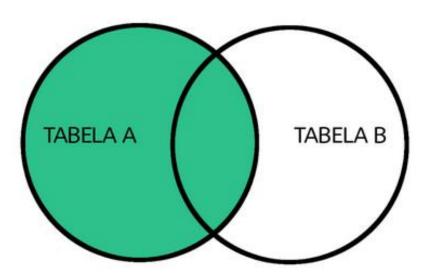
Select c.nome\_cliente, p.num\_pedido from cliente c Inner join pedido p on c.cod\_cliente = p.cod\_cliente

### LEFT OUTER JOINS

O LEFT OUTER JOIN é usado para retornar todos os registros da tabela esquerda, além dos registros da tabela à direita que têm valores em comum com a tabela esquerda.

Na ilustração abaixo, é possível ver a representação desse retorno de forma gráfica. Observe:

SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
LEFT OUTER JOIN Tabela B
ON A.Key = B.Key



#### LEFT OUTER JOINS

Para cada linha da tabela A, a consulta a compara com todas as linhas da tabela B. Se um par de linhas fizer com que a condição de junção seja avaliado como Verdadeiro, os valores da coluna dessas linhas serão combinados para formar uma nova linha que será incluída no conjunto de resultados.

Se uma linha da tabela "esquerda" A não tiver nenhuma linha correspondente da tabela "direita" B, a consulta irá combinar os valores da coluna da linha da tabela "esquerda" A com NULL para cada valor da coluna da tabela da "direita" B que não satisfaça a condição de junto

TABELA B

TABELA A

(Falso).

### LEFT OUTER JOINS

Veja a seguir o mesmo exemplo reescrito utilizando Left outer Join:

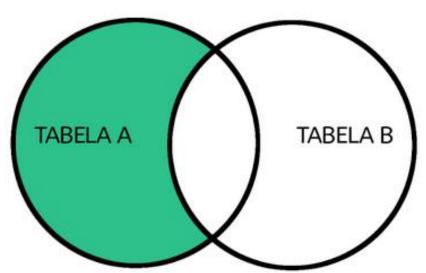
Select c.nome\_cliente, p.num\_pedido from cliente c Left outer join pedido p on c.cod\_cliente = p.cod\_cliente

### LEFT EXCLUDING JOINS

Já com o LEFT EXCLUDING JOIN é possível retornar todos os dados da tabela esquerda que não têm valores correspondentes na tabela da direita. Na imagem mostrada abaixo, vemos uma representação desse tipo de resultado.

Na ilustração abaixo, é possível ver a representação desse retorno de forma gráfica. Observe:

SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
LEFT OUTER JOIN Tabela B
ON A.Key = B.Key
WHERE B.CAMPO IS NULL



#### LEFT EXCLUDING JOINS

Prosseguindo com nossa demonstração, repare que agora acrescentamos a cláusula WHERE no fim do comando. Dessa forma, definimos um filtro para excluir do retorno os dados em comum entre as tabelas.

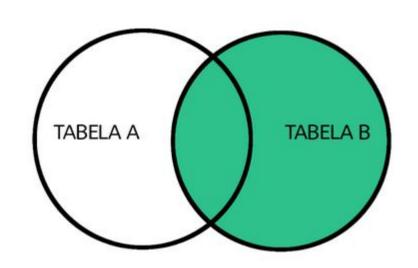
Veja a seguir o mesmo exemplo reescrito:

Select c.nome\_cliente, p.num\_pedido from cliente c Left outer join pedido p on c.cod\_cliente = p.cod\_cliente Where P.cod\_cliente is null

O RIGHT OUTER JOIN é usado para retornar todos os registros da tabela direita, além dos registros da tabela à esquerda que têm valores em comum com a tabela direita.

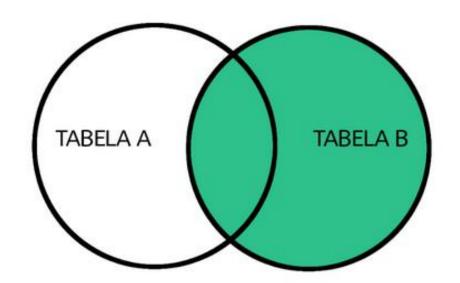
Na ilustração abaixo, é possível ver a representação desse retorno de forma gráfica. Observe:

SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
RIGHT OUTER JOIN Tabela B
ON A.Key = B.Key



A RIGHT OUTER JOIN retorna um conjunto de resultados que inclui todas as linhas da tabela "direita" B, com ou sem linhas correspondentes na tabela "esquerda" A.

Se uma linha na tabela direita B não tiver nenhuma linha correspondente da tabela "esquerda" A, a coluna da tabela "esquerda" A no conjunto de resultados será nula igualmente ao que acontece no LEFT OUTER JOIN.



Veja a seguir o mesmo exemplo reescrito utilizando Right outer Join:

Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f Right outer join Setor s on f.cod\_setor = s.cod\_setor

Neste caso vamos inserir um novo setor na tabela de setores (Marketing por exemplo), para termos um setor onde não há funcionários cadastrados.

Insert into Setor (nome\_setor) values ('Marketing')

Agora vamos fazer uma nova consulta com Right Outer Join

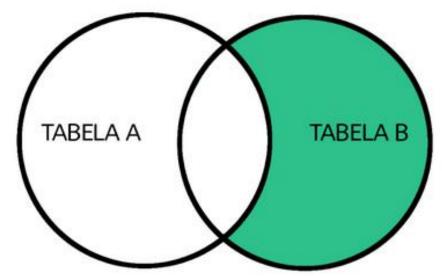
Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f Right outer join Setor s on f.cod\_setor = s.cod\_setor

#### RIGHT EXCLUDING JOINS

Como é mostrado na figura abaixo, o RIGHT EXCLUDING JOIN é responsável por retornar os dados da tabela da direita que não têm valores iguais na tabela esquerda.

Na ilustração abaixo, é possível ver a representação desse retorno de forma gráfica. Observe:

SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
RIGHT OUTER JOIN Tabela B
ON A.Key = B.Key
WHERE A.CAMPO IS NULL



### RIGHT EXCLUDING JOINS

Novamente, para excluir os dados com valores em comum do retorno, usamos um filtro na cláusula WHERE.

Veja a seguir o mesmo exemplo reescrito:

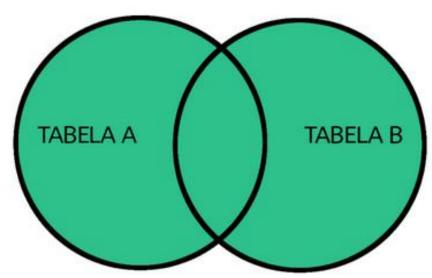
Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f Right outer join Setor s on f.cod\_setor = s.cod\_setor Where f.Cod\_setor is null

### FULL OUTER JOIN

O FULL JOIN, também conhecido como FULL OUTER JOIN, retorna todos os dados de ambas as tabelas quando há uma relação entre elas.

Na ilustração abaixo, é possível ver a representação desse retorno de forma gráfica. Observe:

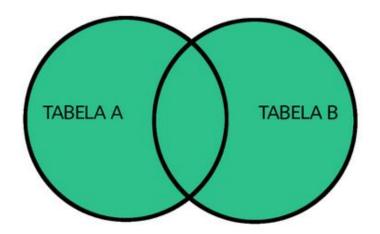
SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
FULL OUTER JOIN Tabela B
ON A.Key = B.Key



#### **FULL OUTER JOIN**

A cláusula FULL JOIN retorna todas as linhas das tabelas unidas, correspondidas ou não, ou seja, você pode dizer que a FULL JOIN combina as funções da LEFT JOIN e da RIGHT JOIN. FULL JOIN é um tipo de junção externa, por isso também é chamada junção externa completa.

Quando não existem linhas correspondentes para a linha da tabela esquerda, as colunas da tabela direita serão nulas. Da mesma forma, quando não existem linhas correspondentes para a linha da tabela direita, a coluna da tabela esquerda será nula.



#### **FULL OUTER JOIN**

Veja a seguir o mesmo exemplo:

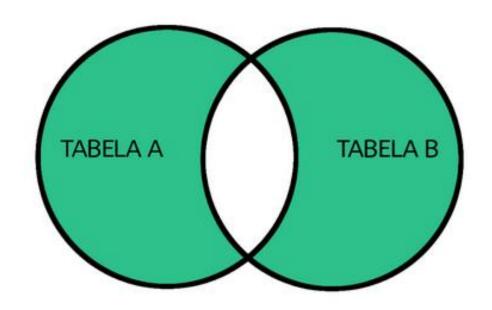
Select c.nome\_cliente, p.num\_pedido from cliente c Full outer join pedido p on c.cod\_cliente = p.cod\_cliente

Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f Full outer join Setor s on f.cod\_setor = s.cod\_setor

### FULL EXCLUDING JOIN

Com o FULL EXCLUDING JOIN podemos retornar todos os registros que não têm valores repetidos entre as tabelas. Ou seja, ele exclui do retorno todos os dados duplicados, como é possível ver na figura abaixo:

SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
FULL OUTER JOIN Tabela B
ON A.Key = B.Key
WHERE A.CAMPO IS NULL or
B.CAMPO ISNULL



#### **FULL EXCLUDING JOIN**

Agora, perceba que acrescentamos no código um filtro com múltiplas condições usando o operador OR na cláusula WHERE. Dessa forma, conseguimos excluir os nomes em comum entre as tabelas, retornando apenas os dados que não se repetem. Veja a seguir o mesmo exemplo:

Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f full outer join Setor s on f.cod\_setor = s.cod\_setor Where f.Cod\_setor is null or s.Cod\_setor is null

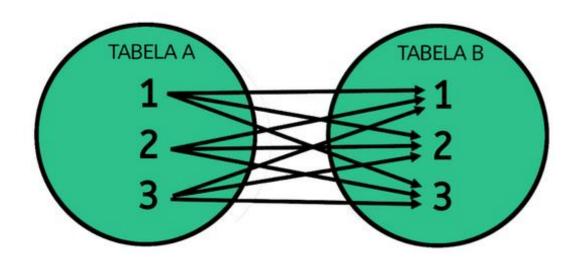
Select c.nome\_cliente, p.num\_pedido from cliente c Full outer join pedido p on c.cod\_cliente = p.cod\_cliente Where c.Cod\_cliente is null or p.cod\_cliente is null

### **CROSS JOIN**

A cláusula CROSS JOIN retorna todas as linhas das tabelas por cruzamento, ou seja, para cada linha da tabela esquerda queremos todos os linhas da tabelas direita ou vice-versa. Ele também é chamado de produto cartesiano entre duas tabelas. Porém, para isso é preciso que ambas tenham o campo em comum, para que a ligação exista entre as duas tabelas.

É mais fácil entender o CROSS JOIN como um "Join sem cláusula ON", ou seja, todas as combinações de linhas de A e B são devolvidas.

SELECT <select\_list>
FROM Tabela A
CROSS JOIN Tabela B



### **CROSS JOIN**

Veja a seguir o mesmo exemplo:

Select f.primeiro\_nome, f.salario, s.nome\_setor from Funcionario f
Cross join Setor s
Order by f.primeiro\_nome

Select c.nome\_cliente, p.num\_pedido from cliente c Cross join pedido p Order by c.Nome\_cliente

## GERAÇÃO DE DADOS SUMARIZADOS

As funções agregadas retornam valores resumo, para a tabela inteira ou para grupo de colunas dentro da tabela. O resultado aparece como uma nova coluna no resultado da consulta.

A SQL oferece a habilidade para computar funções em grupos de tuplas (linhas) usando a cláusula GROUP BY .

### GERAÇÃO DE DADOS SUMARIZADOS

O atributo ou atributos dados na cláusula GROUP BY são usados para formar grupos. Tuplas com o mesmo valor em todos os atributos na cláusula cláusula GROUP BY são colocados em um grupo. A SQL inclui funções para computar :

• média : avg

• mínimo : min

• máximo : max

• total : sum

• contar : count

#### **RESUMO**

**funções agregadas -** produzem um único valor baseado em uma determinada coluna

cláusula GROUP BY - permite organizar em grupos estes dados sumarizados

**cláusula HAVING** - aplica restrições aos grupos gerados, ou seja, é usada com a cláusula GROUP BY para filtrar grupos no conjunto de resultados.

#### **Sintaxe**

SELECT nome\_atributo I,...,
função\_agregada I ([ALL/ DISTINCT] expressão)....
FROM nome\_tabela
WHERE condição

Expressões incluem nomes de colunas, constantes ou funções conectadas por operadores aritméticos.

#### > Tabela

Função	Parâmetros	descrição
AVG	([ALL/ DISTINCT] expressão)	Média de valores na coluna especificada, todos ou distintos
COUNT	([ALL/ DISTINCT] expressão)	Número de valores na coluna, todos ou distintos
COUNT	(*)	Número de linhas selecionadas
MAX	(expressão)	Maior valor na coluna
MIN	(expressão)	Menor valor na coluna
SUM	([ALL/ DISTINCT] expressão)	Somatório de valores na coluna, todos ou distintos

As funções agregadas são utilizadas junto à lista de atributos do comando SELECT e/ou na cláusula HAVING

#### > Exemplo

MAX, MIN - Listar o menor e o maior salário de vendedor

SELECT min(salario\_fixo) AS 'MENOR SALARIO', max(salario\_fixo) AS 'MAIOR SALARIO'
FROM vendedor

**SUM -** Mostrar a quantidade total pedida para o produto de código '78'

SELECT SUM (quantidade) FROM item\_pedido WHERE cod\_produto = 3

#### > Exemplo

**AVG -** Qual a média dos salários fixos dos vendedores?

SELECT avg(salario\_fixo) AS MEDIA\_SALARIO FROM vendedor

**COUNT -** Quantos vendedores ganham acima de R\$ 2.500,00 de salário fixo

SELECT count (\*) from vendedor WHERE salario\_fixo > 2500.00

#### **GROUP BY E HAVING**

#### **Sintaxe**

```
SELECT nome_atributo I, nome_atributo 2,...
FROM nome_tabela I, nome_tabela 2...
WHERE condição
[GROUP BY expressão,....]
[HAVING condição]
```

#### **EXEMPLO**

Listar QUANTOS produtos cada pedido contém

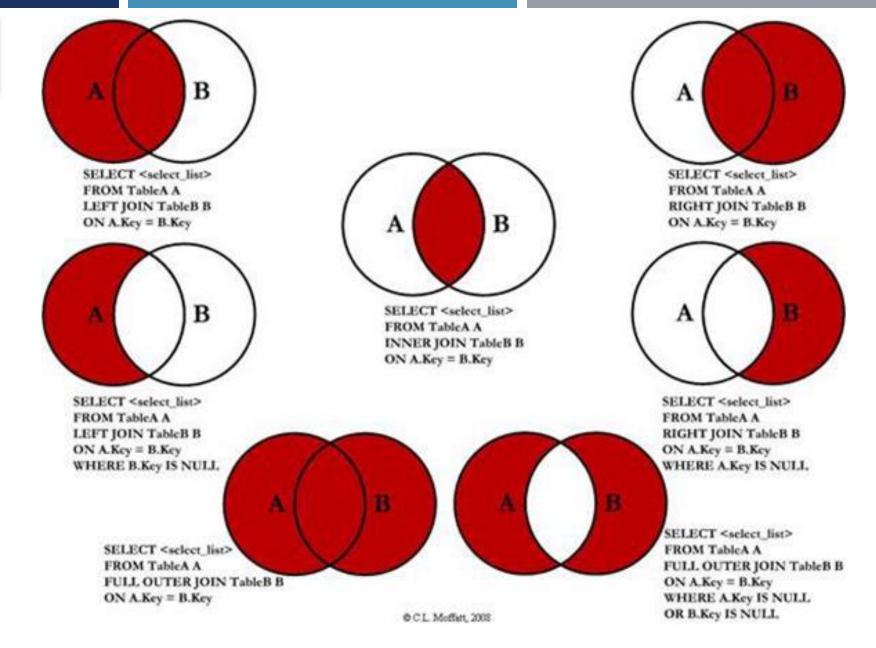
**SELECT** num\_pedido, total\_produtos = count (\*) **FROM** item\_pedido **GROUP** by num\_pedido

#### **EXEMPLO**

Listar os pedidos que têm mais do que um produto

SELECT num\_pedido, total\_produtos = COUNT (\*)
FROM item\_pedido
WHERE quantidade > 5
GROUP by num\_pedido
HAVING count(\*) > I

## Junção



### **Atualizando Dados**

Em certas situações, podemos desejar mudar um valor em uma tupla sem mudar todos os valores na tupla.

Para isto, a instrução UPDATE pode ser usada.

## **UPDATE** ➤ Sintaxe

```
UPDATE nome_tabela
SET { nome_atributo I = expressão [, nome_atributo2 = expressão]...}
WHERE condição
```

Opera somente em uma tabela.

SET - especifica as colunas a serem alteradas e os valores novos.

WHERE - especifica quais as linhas que serão atualizadas.

Se os novos valores violarem as restrições de integridade o comando UPDATE não é efetivado.

## UPDATE > Exemplo

Alterar o valor unitário do produto 'parafuso' de R\$ 1.25 para R\$ 1.62

Update produto
Set valor\_unitario = 1.62
Where descrição = 'parafuso'

# UPDATE

### > Baseado em outras tabelas

```
UPDATE nome_tabela

SET { nome_atributo= ( cláusula SELECT)

WHERE condição
```

A cláusula SELECT aninhada deverá retornar um único valor. É executada um vez para cada linha. O valor calculado pelo SELECT atualizará a linha especificada. Somente linhas que satisfaçam a cláusula WHERE mais externa serão atualizadas.

## UPDATE > Exemplo

Acrescentar 2,5% ao preço unitário dos produtos que estejam abaixo da média dos preços, para aqueles comprados a Quilo

```
UPDATE produto

SET valor_unitario = valor_unitario * 1.025

WHERE valor_unitario <
    (SELECT avg(valor_unitario)
    FROM produto
    WHERE unidade = 'KG')
```

### Excluindo dados

Remove linhas de uma tabela.

#### **Sintaxe:**

```
DELETE FROM <nome_tabela> WHERE <condição_de_seleção>;
```

Podemos **remover** apenas tuplas inteiras ; Não podemos **remover** valores apenas em atributos particulares.



### > Exemplo

Apagar todos os vendedores com faixa de comissão nula

DELETE FROM vendedor
WHERE faixa\_comissao IS NULL

A cláusula DELETE remove uma ou mais linhas de uma única tabela, de acordo com a condição especificada na cláusula WHERE. Se a cláusula WHERE não for especificada todas as linhas serão removidas.

# DELETE

> Baseado em dados de outras tabelas

#### **Sintaxe**

```
DELETE [FROM] nome_tabela * verificar isto [FROM nome_tabela I, [nome_tabela 2]... [WHERE condição]
```

## DELETE

### > Exemplo

Remover da tabela de pedidos os pedidos que contenham produtos que custem menos de R\$0,20

#### Versão ANSI

```
DELETE FROM pedido
WHERE num_pedido IN

(SELECT num_pedido
FROM produto P, item_pedido I
WHERE P.cod_produto = I.cod_produto and valor unitario < 0.20)
```

## DELETE

### > Exemplo

Remover da tabela de pedidos os pedidos que contenham produtos que custem menos de R\$0,20

#### **Versão Transaction SQL**

DELETE FROM pedido
FROM produto P, item\_pedido I
WHERE I.num\_pedido = pedido.num\_pedido AND
P.cod\_produto = I.cod\_produto AND
valor unitario < 0.20

### **BIBLIOGRAFIA**

#### **BÁSICA:**

DATE, C. J. PROJETO DE BANCO DE DADOS E TEORIA RELACIONAL: FORMAS NORMAIS E TUDO O MAIS. SÃO PAULO: NOVATEC, 2015.

ELMASRI, R.; NAVATHE, S. B. SISTEMAS DE BANCO DE DADOS: FUNDAMENTOS E APLICAÇÕES. 7 ED. SÃO PAULO: PEARSON, 2019.

HEUSER, C. A. PROJETO DE BANCO DE DADOS. 6 ED. PORTO ALEGRE: BOOKMAN, 2010.

#### **COMPLEMENTAR:**

HARRINGTON, J. L. Projeto de Bancos de Dados Relacionais: Teoria e Prática. São Paulo: Campus, 2002. MACHADO, F. N. R., Banco de dados: projeto e implementação. 2 ed. São Paulo: Érica, 2008. NADEAU, Tom et al. Projeto e Modelagem de Banco de Dados. 5 ed. Rio de Janeiro: Elsevier Brasil, 2013. SILBERSCHATZ, Abraham; SUNDARSHAN, S.; KORTH, Henry F. Sistema de banco de dados. Rio de Janeiro: Elsevier Brasil, 2016.

### Referências

ALVES, W. P. FUNDAMENTOS DE BANCOS DE DADOS. ÉRICA, 2004 HEUSER, CARLOS ALBERTO. PROJETO DE BANCO DE DADOS. SAGRA LUZZATTO, 2004. TEOREY, TOBY J. PROJETO E MODELAGEM DE BANÇO DE DADOS. ELSEVIER, 2007.

O.K. TAKAI; I.C.ITALIANO; J.E. FERREIRA, INTRODUÇÃO A BANCO DE DADOS

OSVALDO KOTARO, APOSTILA, DCC-IME-USP – FEVEREIRO - 2005

MATTOSO, MARTA, INTRODUÇÃO À BANCO DE DADOS – AULA

GILLENSON, MARK L. FUNDAMENTOS DE SISTEMAS DE GERÊNCIA DE BANCO DE DADOS. LTC, 2006.

BANCO DE DADOS BÁSICO, UNICAMP, CENTRO DE COMPUTAÇÃO, SLIDES.

BOGORNY VANIA, MODELO ENTIDADE-RELACIONAMENTO, SLIDES.

WWW.JOINVILLE.UDESC.BR/PORTAL/PROFESSORES/MAIA/.../6\_\_\_MODELO\_ER.PPT DATA DE ACESSO: 01/07/2015 ABREU, FELIPE MACHADO; ABREU, MAURÍCIO – PROJETO DE BANCO DE DADOS – UMA VISÃO PRÁTICA - ED. ÉRICA – SÃO PAULO

HEUSER, CARLOS ALBERTO. PROJETO DE BANCO DE DADOS – UMA VISÃO PRÁTICA. PORTO ALEGRE: SAGRA LUZATTO, 2004.

KORTH, H. F.; SUDARSHAN, S; SILBERSCHATZ, A. SISTEMA DE BANCO DE DADOS. 5A ED. EDITORA CAMPUS, 2006. - CAPÍTULO 6

HTTP://WWW.PROFTONINHO.COM/DOCS/MODELAGEM\_AULA\_6\_ENTID\_ASSOC.PDF DATA DE ACESSO: 01/07/2015 HTTPS://MATERIALPUBLIC.IMD.UFRN.BR/CURSO/DISCIPLINA/4/56/1/6 DATA DE ACESSO: 01/02/2023 ELMASRI, R.; NAVATHE S. B. SISTEMAS DE BANCO DE DADOS. 4 ED. EDITORA ADDISON-WESLEY. 2005. - CAPÍTULO 3 DAVENPORT, THOMAS H.; PRUSAK, LAURENCE. CONHECIMENTO EMPRESARIAL: COMO AS ORGANIZAÇÕES GERENCIAM O SEU CAPITAL INTELECTUAL. RIO DE JANEIRO: CAMPUS, 1998.

HTTP://WWW.IME.UNICAMP.BR/~HILDETE/DADOS.PDF ACESSO EM: 12 MAIO 2016.





## OBRIGADO