



WWW.UNICARIOCA.EDU.BR

# Banco de Dados II

## Tema 6

Profª Giselle Batalha



**MELHOR CENTRO UNIVERSITÁRIO DO RIO DE JANEIRO!**

A grande maioria das aplicações que desenvolvemos atualmente utilizam um **banco de dados relacional** o que implica na utilização de **consultas** para obtenção de resultados.

Para isso usamos a linguagem **SQL** que é a linguagem de pesquisa declarativa padrão para banco de dados relacional.

Muitas das características originais do SQL foram inspiradas na **álgebra relacional**.

A **álgebra relacional** consiste em um conjunto de operações utilizadas para manipular relações.

Uma **consulta em um banco de dados** que segue o modelo relacional é realizada através da **aplicação de uma serie de operações da álgebra relacional** que são executadas e retornam os dados na forma de uma tabela.

## União

Produz como resultado **uma Relação que contém todas as linhas da primeira Relação seguidas de todas as linhas da segunda tabela**. A Relação resultante possui a mesma quantidade de colunas que as relações originais, e tem um número de linhas que é no máximo igual à soma das linhas das relações fornecidas como operandos, já que as linhas que são comuns a ambas as relações aparecem uma única vez no resultado.

**Retorna a união das tuplas de duas relações R1 e R2 com eliminação automática de duplicatas**

## União

**Notação: Relação1  $\cup$  Relação2 (  $R1 \cup R2$  )**

*Obs: As relações devem possuir o mesmo número de atributos.*

*Alunos*

id	nome	idade	curso
10	Macoratti	45	Quimica
20	Miriam	43	Artes
30	Bianca	21	Fisica

*Professores*

id	nome	idade	setor
100	Pedro	50	Quimica
200	Maria	45	Fisica
300	Bianca	21	Artes

*Funcionarios*

id	nome	setor	idade
10	Margarida	Quimica	46
20	Jamil	Fisica	32

**Domínio:**

id = int  
nome = varchar(30)  
idade = int  
curso = varchar(30)  
setor = varchar(30)

A relação **Alunos** é compatível com **Professores** mas não é compatível com **Funcionarios**.

**Ex1: Encontre uma relação com todos os alunos e com todos os professores:**

resultado: **Alunos  $\cup$  Professores**

id	nome	idade	curso
10	Macoratti	45	Quimica
20	Miriam	43	Artes
30	Bianca	21	Fisica
100	Pedro	50	Quimica
200	Maria	45	Fisica
300	Bianca	21	Artes

## Diferença -

É uma operação que requer como operandos duas relações união-compatíveis, ou seja, **estruturalmente idênticas**. O resultado é uma relação que possui **todas as linhas que existem na primeira relação e não existem na segunda**.

**Retorna as tuplas presentes em R1 e ausentes em R2**

## Diferença -

Notação : relação1 - relação2 ( R1 - R2 )

Alunos (R1)

Professores(R2)

id	nome	idade	curso
10	Macoratti	45	Quimica
20	Miriam	43	Artes
30	Bianca	21	Fisica

id	nome	idade	setor
100	Pedro	50	Quimica
200	Maria	45	Artes
300	Bianca	21	Fisica

Domínio:

id = int

nome = varchar(30)

idade = int

curso = varchar(30)

setor = varchar(30)

Ex1 : Apresente uma relação de todos os alunos que não são professores

Resultado : Aluno - Professor

id	nome	idade	curso
10	Macoratti	45	Quimica
20	Miriam	43	Artes

Note-se que a DIFERENÇA não é comutativa !

Resultado : Professor - Aluno

id	nome	idade	setor
100	Pedro	50	Quimica
200	Maria	45	Artes

## Interseção $\cap$

Esta é uma operação que produz como resultado uma tabela que contém, sem repetições, **todos os elementos que são comuns às duas tabelas** fornecidas como operandos. As tabelas devem ser união-compatíveis..

**Retorna as tuplas comuns a R1 e R2**



## Interseção

Notação : relação1  $\cap$  relação2 (  $R1 \cap R2$  )

Alunos(R1)

Professores(R2)

id	nome	idade	curso
10	Macoratti	45	Quimica
20	Miriam	43	Artes
30	Bianca	21	Fisica

id	nome	idade	setor
100	Pedro	50	Quimica
200	Maria	45	Artes
300	Bianca	21	Fisica

Domínio:

id = int

nome = varchar(30)

idade = int

curso = varchar(30)

setor = varchar(30)

Ex1 : Apresente uma relação de todos os alunos que são professores;

Resultado : Alunos  $\cap$  Professores

id	nome	idade	curso
30	Bianca	21	Fisica

## Junção Natural |X|

O resultado da operação junção natural é uma relação com todas as combinações das tuplas na relação1 (R1) e relação2 (R2) nas quais os seus atributos em comum são iguais.

É uma operação que produz **uma combinação entre as linhas de uma relação com as linhas correspondentes de outra relação**, sendo em princípio correspondente a uma seleção pelos atributos de relacionamento sobre um produto cartesiano dessas relações.

**Retorna a combinação de tuplas de duas relações R1 e R2 que satisfazem um predicado**

## Junção Natural |X|

**Notação:**  $R1 \bowtie R2$

No exemplo a seguir temos as relações **Empregados** e **Setores** a sua junção natural :

**Empregados**

**Setores**

**Empregados  $\bowtie$  Setores**

id	nome	setor
100	Macoratti	Admin
200	Jefferson	Contab
300	Bianca	Admin
400	Janice	Contab

setor	gerente
Admin	Paulino
Contab	Amelia
RH	Francisca

|X|

id	nome	setor	gerente
100	Macoratti	Admin	Paulino
200	Jefferson	Contab	Amelia
300	Bianca	Admin	Paulino
400	Janice	Contab	Amelia

A junção natural pode ser vista como uma combinação de uma operação de seleção aplicada sobre uma operação de produto cartesiano:

$\sigma_{\langle \text{critério} \rangle} ( \langle \text{relação1} \rangle \times \langle \text{relação2} \rangle )$

## Produto Cartesiano $\times$

O resultado do produto cartesiano de duas relações é uma terceira relação contendo todas as combinações possíveis entre os elementos das relações originais.

**Retorna todas as combinações de tuplas de duas R1 e R2**

## Produto Cartesiano X

Alunos

id	nome	sexo	curso
123	Macoratti	M	100
234	Miriam	F	110

Cursos

id	nome
100	Química
110	Inglês
120	Matemática
130	Física

## Alunos X Cursos

id	nome	sexo	curso	id	nome
123	Macoratti	M	100	100	Química
123	Macoratti	M	100	110	Inglês
123	Macoratti	M	100	120	Matemática
123	Macoratti	M	100	130	Física
234	Miriam	F	110	100	Química
234	Miriam	F	110	110	Inglês
234	Miriam	F	110	120	Matemática
234	Miriam	F	110	130	Física

```
create database aula9;
use aula9;

[ create table CIDADE(idCidade integer primary key not null,
                      nome varchar(25));

[ create table CLIENTE(idCliente integer primary key not null,
                      nome varchar(25) null,
                      idcidade integer null,
                      foreign key (idcidade) references CIDADE(idCidade));

insert into CIDADE values (1, 'Rio de Janeiro'),
                          (2, 'São Paulo'),
                          (3, 'Salvador'),
                          (4, 'Vitória');

insert into CLIENTE values (100, 'Jupira',1),
                          (101, 'Jucilda',2),
                          (102, 'Joslane',3),
                          (103, 'Jospirane',1),
                          (104, 'Jerilene',2),
                          (105, 'Jercenilda',1);
```

- As chaves são usadas para garantir integridade num banco de dados. Após sua definição, o próprio SGBD se encarrega de fazer as validações.
- A **chave primária** (PK) define um identificador único para cada tupla. Seu uso garante que não haverão 2 registros com valores repetidos na tabela. Só é possível criar uma chave primária por tabela. É possível criar chaves primárias compostas por 2 ou mais campos.
- A **chave estrangeira** (FK) garante que a informação inserida no campo seja consistente. Ou seja, não é permitido gravar um valor na chave estrangeira se esse valor não existir na tabela referenciada. Uma tabela pode ter diversas chaves estrangeiras, cada uma referenciando sua tabela de origem.

## Recuperando Dados de Várias Tabelas (JOINS)

Necessidade de acessar simultaneamente várias tabelas relacionadas entre si.

### Qualificadores de Nome

- Qualificador de nome consiste no nome da tabela seguido de um ponto e o nome da coluna na tabela, por exemplo:

PRODUTO.descricao

- Os qualificadores de nome são utilizados em uma consulta para efetivar a junção (JOIN) entre tabelas, uma vez que o relacionamento entre tabelas é realizado por meio de chaves estrangeiras.



## JOIN via Cláusula WHERE

- Não recomendada.
- **Consulta:** Listar os nomes dos clientes e suas respectivas cidades.

**SELECT** cliente.nome, cidade.nome

**FROM** cliente, cidade

**WHERE** cliente.idcidade = cidade.idcidade;

Result Grid			Filter Rows:
	nome	nome	
▶	Jupira	Rio de Janeiro	
	Jospirane	Rio de Janeiro	
	Jercenilda	Rio de Janeiro	
	Jucilda	São Paulo	
	Jerilene	São Paulo	
	Joslane	Salvador	

Result 1 x

Se não fizer a junção, será gerado um produto cartesiano:

```
SELECT cliente.nome, cidade.nome  
FROM cliente, cidade;
```

	nome	nome
▶	Jupira	Rio de Janeiro
	Jupira	São Paulo
	Jupira	Salvador
	Jupira	Vitória
	Jucilda	Rio de Janeiro
	Jucilda	São Paulo
	Jucilda	Salvador
	Jucilda	Vitória
	Joslane	Rio de Janeiro
	Joslane	São Paulo
	Joslane	Salvador
	Joslane	Vitória
	Jospir	Rio de Janeiro
	Jospir	São Paulo
	Jospir	Salvador
	Jospir	Vitória
	Jerilene	Rio de Janeiro
	Jerilene	São Paulo
	Jerilene	Salvador

## ALIAS (Apelido) nas Tabelas

**SELECT** cl.nome, ci.nome

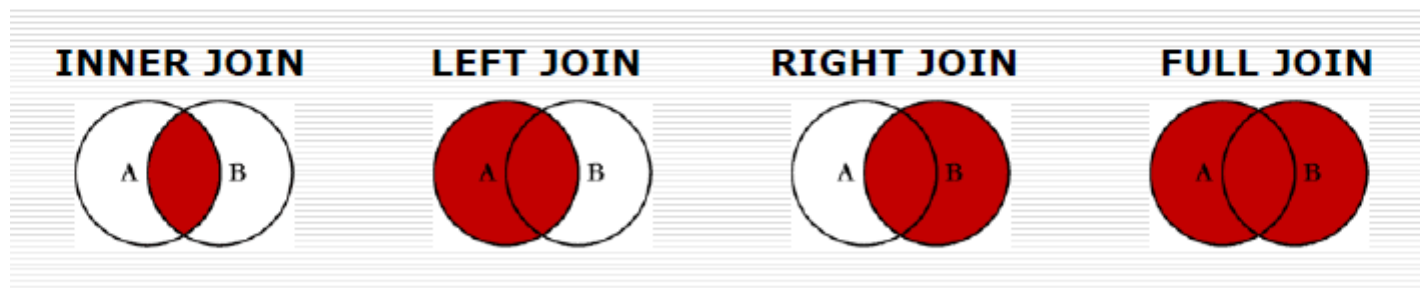
**FROM** cliente **cl** , cidade **ci**

**WHERE** cl.idcidade = ci.idcidade;

Result Grid			Filter Rows:
	nome	nome	
▶	Jupira	Rio de Janeiro	
	Jospirane	Rio de Janeiro	
	Jercenilda	Rio de Janeiro	
	Jucilda	São Paulo	
	Jerilene	São Paulo	
	Joslane	Salvador	

## Comparação entre os tipos de JOIN

- Não é possível afirmar que um tipo de instrução JOIN seja melhor que outro.
- É preciso analisar qual a informação desejada e utilizar a instrução adequada.



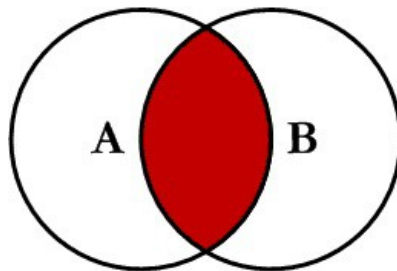
## Junção Estilo ANSI: JOIN ... ON ...

```
SELECT  cl.nome, ci.nome
```

```
FROM    cliente cl INNER JOIN cidade ci
```

```
ON      cl.idCidade = ci.idCidade;
```

O Inner Join é o método de junção mais conhecido e, como ilustra a figura abaixo, retorna os registros que são comuns às duas tabelas.



Result Grid			Filter Rows:
	nome	nome	
▶	Jupira	Rio de Janeiro	
	Jospirane	Rio de Janeiro	
	Jercenilda	Rio de Janeiro	
	Jucilda	São Paulo	
	Jerilene	São Paulo	
	Joslane	Salvador	

# SELECT .. JOIN

```
insert into CLIENTE values (106, 'Jopiri',null), (107, 'Juremilde',null);
```

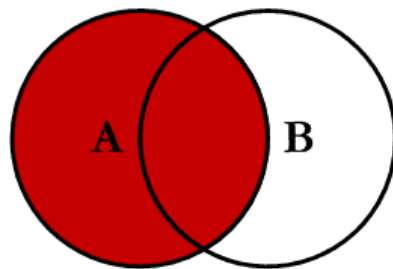
**Junção Estilo ANSI: LEFT JOIN ... ON ...**

**SELECT** cl.nome, ci.nome

**FROM** cliente cl **LEFT JOIN** cidade ci

**ON** cl.idCidade = ci.idCidade;

O Left Join, cujo funcionamento é ilustrado na figura abaixo, tem como resultado todos os registros que estão na tabela A (mesmo que não estejam na tabela B) e os registros da tabela B que são comuns à tabela A.



Result Grid		Filter Rows:
	nome	nome
▶	Jupira	Rio de Janeiro
	Jucilda	São Paulo
	Joslane	Salvador
	Jospirane	Rio de Janeiro
	Jerilene	São Paulo
	Jercenilda	Rio de Janeiro
	Jopiri	NULL
	Juremilde	NULL

Result 7

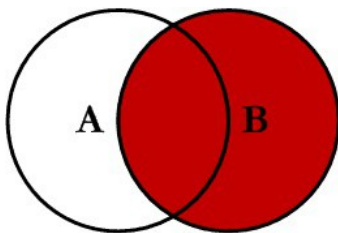
**Junção Estilo ANSI: JOIN ... ON ...**

**SELECT** cl.nome, ci.nome

**FROM** cliente cl **RIGHT JOIN** cidade ci

**ON** cl.idCidade = ci.idCidade;

Usando o Right Join, conforme mostra a figura abaixo, teremos como resultado todos os registros que estão na tabela B (mesmo que não estejam na tabela A) e os registros da tabela A que são comuns à tabela B.



Result Grid			Filter Rows:
	nome	nome	
▶	Jupira	Rio de Janeiro	
	Jospirane	Rio de Janeiro	
	Jercenilda	Rio de Janeiro	
	Jucilda	São Paulo	
	Jerilene	São Paulo	
	Joslane	Salvador	
	NULL	Vitória	