

# - SQL – Linguagem de Manipulação de Dados

Laboratório de Bases de Dados

Profa. Dra. Cristina Dutra de Aguiar Ciferri

# SELECT

```
SELECT <lista de atributos e funções>  
FROM <lista de tabelas>  
[ WHERE predicado ]  
[ GROUP BY <atributos de agrupamento> ]  
[ HAVING <condição para agrupamento> ]  
[ ORDER BY <lista de atributos> ] ;
```

# Álgebra Relacional: Seleção

- **Seleciona tuplas** que satisfaçam à condição de seleção

cliente (nro\_cli, nome\_cli, end\_cli, saldo, cod\_vend)

nro_cli	nome_cli	end_cli	saldo	cod_vend
1	Márcia	Rua X	100,00	1
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2

# Álgebra Relacional: Projeção

- Projeta as **colunas** solicitadas

cliente (nro\_cli, nome\_cli, end\_cli, saldo, cod\_vend)

nro_cli	nome_cli	end_cli	saldo	cod_vend
1	Márcia	Rua X	100,00	1
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2

# Álgebra Relacional: Produto Cartesiano

- **Combina tuplas** de duas relações
  - as relações não precisam possuir atributos em comum
- **Tuplas da relação resultante**
  - todas as combinações de tuplas possíveis entre as relações participantes

# Relações Cliente e Vendedor

cliente (nro\_cli, nome\_cli, end\_cli, saldo, cod\_vend)

nro_cli	nome_cli	end_cli	saldo	cod_vend
1	Márcia	Rua X	100,00	1
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2

vendedor (cod\_vend, nome\_vend)

cod_vend	nome_vend
1	Adriana
2	Roberto

# Cliente × Vendedor

nro_cli	nome_cli	end_cli	saldo	cliente. cod_vend	vendedor. cod_vend	nome_vend
1	Márcia	Rua X	100,00	1	1	Adriana
1	Márcia	Rua X	100,00	1	2	Roberto
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1	1	Adriana
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1	2	Roberto
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1	1	Adriana
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1	2	Roberto
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2	1	Adriana
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2	2	Roberto

grau: número de atributos de cliente + número de atributos de vendedor

número de tuplas: número de tuplas de cliente \* número de tuplas de vendedor

# SELECT-FROM-WHERE (SQL)

```
SELECT <lista de atributos>  
FROM <lista de tabelas>  
[WHERE condições de seleção]
```

SQL	Álgebra Relacional
SELECT	projeção
FROM	produto cartesiano
WHERE	seleção



# Cláusula ORDER BY

- Ordena as tuplas que aparecem no resultado de uma consulta
  - **asc** (padrão): ordem ascendente
  - **desc**: ordem descendente
- Ordenação pode ser especificada em vários atributos
  - a ordenação referente ao primeiro atributo é prioritária. Se houver valores repetidos, então é utilizada a ordenação referente ao segundo atributo, e assim por diante

# Cláusula AS

- Renomeia
  - atributos
    - deve aparecer na cláusula **SELECT**
    - útil para a visualização das respostas na tela
  - relações
    - deve aparecer na cláusula **FROM**
    - útil quando a mesma relação é utilizada mais do que uma vez na mesma consulta
- Sintaxe
  - nome\_antigo AS nome\_novo

# Álgebra Relacional: Junção

- Idéia:
  - concatenar tuplas relacionadas de duas relações em tuplas únicas
- Passos:
  - formar um produto cartesiano das relações
  - fazer uma seleção forçando igualdade sobre os atributos que aparecem nas relações

# Junção (Exemplo)

nro_cli	nome_cli	end_cli	saldo	cliente. cod_vend	vendedor. cod_vend	nome_vend
1	Márcia	Rua X	100,00	1	1	Adriana
1	Márcia	Rua X	100,00	1	2	Roberto
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1	1	Adriana
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1	2	Roberto
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1	1	Adriana
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1	2	Roberto
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2	1	Adriana
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2	2	Roberto

- **Passo 1:**
  - formar um produto cartesiano das relações

# Junção (Exemplo)

nro_cli	nome_cli	end_cli	saldo	cliente. cod_vend	vendedor. cod_vend	nome_vend
1	Márcia	Rua X	100,00	1	1	Adriana
1	Márcia	Rua X	100,00	1	2	Roberto
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1	1	Adriana
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1	2	Roberto
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1	1	Adriana
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1	2	Roberto
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2	1	Adriana
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2	2	Roberto

- Passo 2:
  - fazer uma seleção forçando igualdade sobre os atributos que aparecem nas relações

# Junção (Exemplo)

nro_cli	nome_cli	end_cli	saldo	cliente. cod_vend	vendedor. cod_vend	nome_vend
1	Márcia	Rua X	100,00	1	1	Adriana
2	Cristina	Avenida 1	10,00	1	1	Adriana
3	Manoel	Avenida 3	234,00	1	1	Adriana
4	Rodrigo	Rua X	137,00	2	2	Roberto

# SQL (Primeiras Versões)

- Não representa junção explicitamente
- Cláusulas **SELECT** e **WHERE**
  - especificam atributos com mesmo nome usando o nome da relação e o nome do atributo (nome\_relação.nome\_atributo)
- Cláusula **FROM**
  - possui mais do que uma relação
- Cláusula **WHERE**
  - inclui as condições de junção

# Junção (Exemplo)

```
SELECT nro_cli, nome_cli, end_cli,  
       saldo, vendedor.cod_vend,  
       nome_vend  
FROM cliente, vendedor  
WHERE cliente.cod_vend =  
       vendedor.cod_vend
```



# JOIN: SQL-92

```
SELECT nro_cli, nome_cli, end_cli,  
       saldo, vendedor.cod_vend,  
       nome_vend  
FROM cliente JOIN vendedor ON  
       cliente.cod_vend =  
       vendedor.cod_vend
```

# JOIN (Álgebra e SQL)

- [INNER] JOIN

  - $R \bowtie S$

    - somente as tuplas de R que têm tuplas correspondentes em S – e vice-versa – aparecem no resultado

- LEFT [OUTER] JOIN

  - $R \left\lrcorner \bowtie S$

    - mantém cada tupla de R na tabela de junção
    - preenche com valores nulos as tuplas de S que não correspondem à coluna de junção em R

# JOIN (Álgebra e SQL)

- RIGHT [OUTER] JOIN

- $R \bowtie S$

- mantém cada tupla de S na tabela de junção
    - preenche com valores nulos as tuplas de R que não correspondem à coluna de junção em S

- FULL [OUTER] JOIN

- $R \Join S$

- mantém cada tupla de R e de S na tabela de junção
    - preenche com valores nulos as tuplas que não correspondem à coluna de junção

# [INNER] JOIN

R			S		$R \bowtie S$				
A	B	C	A	D	R.A	S.A	B	C	D
1	a	x	1	d	1	1	a	x	d
2	b	y	2	d	2	2	b	y	d
3	a	y	5	e					
4	c	y							

# LEFT [OUTER] JOIN

R			S		$R \bowtie S$				
A	B	C	A	D	R.A	S.A	B	C	D
1	a	x	1	d	1	1	a	x	d
2	b	y	2	d	2	2	b	y	d
3	a	y	5	e	3	Null	a	y	Null
4	c	y			4	Null	c	y	Null

# RIGHT [OUTER] JOIN

R			S		$R \bowtie S$				
A	B	C	A	D	R.A	S.A	B	C	D
1	a	x	1	d	1	1	a	x	d
2	b	y	2	d	2	2	b	y	d
3	a	y	5	e	Null	5	Null	Null	e
4	c	y							

# FULL [OUTER]JOIN

R

A	B	C
1	a	x
2	b	y
3	a	y
4	c	y

S

A	D
1	d
2	d
5	e

$R \bowtie S$

R.A	S.A	B	C	D
1	1	a	x	d
2	2	b	y	d
3	Null	a	y	Null
4	Null	c	y	Null
Null	5	Null	Null	e

# Operações sobre Conjuntos

- Unem duas relações

- Operações

- união
- intersecção
- diferença

- Características

- atuam sobre relações compatíveis
- eliminam tuplas duplicadas da relação resultado

Duas relações são compatíveis se:

- possuem o mesmo grau
- seus atributos possuem os mesmos domínios (os domínios dos  $i$ -ésimos atributos de cada relação são os mesmos)



# Álgebra Relacional: Operações sobre Conjuntos

- União ( $R \cup S$ )
  - gera uma relação que contém todas as tuplas pertencentes a  $R$ , a  $S$ , ou a ambas  $R$  e  $S$
- Intersecção ( $R \cap S$ )
  - gera uma relação que contém todas as tuplas pertencentes tanto a  $R$  quanto a  $S$
- Diferença ( $R - S$ )
  - gera uma relação que contém todas as tuplas pertencentes a  $R$  que não pertencem a  $S$

# Operações sobre Conjuntos (SQL)

SQL	Álgebra Relacional
UNION	$\cup$
INTERSECT	$\cap$
MINUS	$-$

- Observação
  - operações oferecidas dependem do SGBD

# Exemplo

- Liste os nomes dos clientes que possuem nomes iguais aos nomes de vendedores.

```
SELECT nome_cli
```

```
FROM cliente
```

```
INTERSECT
```

```
SELECT nome_vend
```

```
FROM vendedor
```

# Subconsultas Aninhadas

- Subconsulta
  - expressão `SELECT ... FROM ... WHERE ...` aninhada dentro de outra consulta
- Aplicações mais comuns
  - testes para membros de conjuntos
  - comparações de conjuntos
  - cardinalidade de conjuntos
- Observação
  - a mesma consulta SQL pode ser escrita de diversas maneiras

# Membros de um Conjunto

- IN
  - testa se um atributo ou uma lista de atributos é membro do conjunto
- NOT IN
  - verifica a ausência de um membro em um conjunto
- Conjunto:
  - coleção de valores produzidos por uma cláusula `SELECT ... FROM ... WHERE ...`

# Exemplo

- Liste os números dos clientes que têm nome igual ao nome de um vendedor.

```
SELECT nro_cli  
FROM cliente  
WHERE nome_cli IN  
    (SELECT nome_vend  
     FROM vendedor)
```

# Comparação de Conjuntos

- SOME
  - ... WHERE ano\_vinho > SOME (lista)
  - a condição é verdadeira quando ano\_vinho for maior que algum dos resultados presentes na lista (resultado de uma consulta)
  - outros operadores
    - [ $<$  |  $\leq$  |  $\geq$  |  $>$  |  $=$  |  $\langle \rangle$  ]
- ANY
  - palavra-chave sinônimo

# Exemplo

- Liste os nomes dos clientes que têm saldo superior ao saldo de algum cliente que mora na 'Rua X'

```
SELECT nome_cli  
FROM cliente  
WHERE saldo > SOME  
  ( SELECT saldo  
    FROM cliente  
    WHERE end_cli = 'Rua X' );
```



# Comparação de Conjuntos

- ALL
  - ... WHERE ano\_vinho > ALL (lista)
  - a condição é verdadeira quando ano\_vinho for maior que todos os resultados presentes na lista (resultado de uma consulta)
  - outros operadores
    - [ < | <= | >= | > | = | <> ]

# Exemplo

- Liste os nomes dos clientes que têm saldo superior ao saldo de todos os clientes que moram na 'Rua X'

```
SELECT nome_cli  
FROM cliente  
WHERE saldo > ALL  
  ( SELECT saldo  
    FROM cliente  
    WHERE end_cli = 'Rua X' );
```

# Cardinalidade de Conjuntos

- EXISTS
  - ... WHERE EXISTS (lista)
  - a condição é verdadeira quando a lista (resultado de uma consulta) não for vazia
- NOT EXISTS
  - ... WHERE NOT EXISTS (lista)
  - a condição é verdadeira quando a lista for vazia

# Exemplo

- Liste os números dos clientes que têm nome igual ao nome de um vendedor.

```
SELECT nro_cli  
FROM cliente  
WHERE EXISTS  
  (SELECT *  
   FROM vendedor  
   WHERE cliente.nome_cli =  
          vendedor.nome_vend)
```

# Álgebra Relacional: Divisão

- **Divisão** de duas relações R e S
  - todos os valores de um atributo de R que fazem referência a todos os valores de um atributo de S
- Utilizada para consultas que incluam o termo **para todos** ou **em todos**

# Exemplo (Álgebra Relacional)

- Liste os números dos clientes que já foram atendidos por todos os vendedores.

R:  $\pi_{\text{nro\_cli, cod\_vend}}(\text{atende})$

nro_cli	cod_vend
9	12
1	04
1	66
4	03
5	11
8	04
8	74

S:  $\pi_{\text{cod\_vend}}(\text{vendedor})$

cod_vend
66
04

$R \div S$

nro_cli
1

cliente (nro\_cli, nome\_cli, end\_cli, saldo)

atende (nro\_cli, cod\_vend)

vendedor (cod\_vend, nome\_vend)

# Exemplo (SQL)

- Liste os números dos clientes que já foram atendidos por todos os vendedores.

```
SELECT nro_cli
FROM cliente
WHERE NOT EXISTS
( (SELECT cod_vend
   FROM vendedor)
  MINUS
  (SELECT cod_vend
   FROM atende
   WHERE cliente.nro_cli = atende.nro_cli)
)
```