Álgebra Relacional

É uma linguagem de banco de dados procedural e formal.

Seja o esquema relacional de uma empresa hipotética a seguir:

Empregado(<u>matr</u>, nomeE, endereço, sexo, salário, supervisor, depto)

Departamento(codDepto, nomeD, matrGerente)

DepLocalizações(codDepto, Localização)

Alocação(<u>matrEmp, codProj</u>, numHoras)

Projetos(codProj, nome, localização, deptoControla)

Dependentes(<u>matrEmp</u>, <u>nomeDep</u>, sexo, dataNasc, parentesco)

Usaremos o esquema acima para exemplificar os diversos operadores da álgebra relacional.

3.1. Operação de Seleção (σ)

Seleciona um subconjunto de tuplas de uma relação, de acordo com uma condição

Exemplo 1: Selecione os empregados que trabalham no departamento 4. $\sigma_{\text{DEPTO}=4}$ (Empregado)

Exemplo 2: Selecione os empregados que ganham mais de R\$ 3.000,00 $\sigma_{\text{salário}>3000}$ (Empregado)

Sintaxe: σ cpredicado> (<Relação>)

Onde: σ = Operador de seleção

Predicado: <atributo> <op> <constante> ou

<atributo> <op> <atributo> <op> = $\{=, >, <, \leq, \geq, \neq\}$

No predicado podemos ter as cláusulas conectadas pelos conectivos Booleanos AND, OR e NOT.

Exemplo 3: Selecione os empregados que ganham mais de R\$2.000,00 e trabalham no departamento 4, ou ganham menos de R\$500,00 e trabalham no departamento 5. $\sigma_{\text{(salário}>3000 AND depto=4) OR (salário < 500 AND depto=5)} \text{(Empregado)}$

• O operador de seleção é unário (aplicado a uma única relação)

- O grau da relação resultante é o mesmo da relação original
- O número de tuplas da relação resultante é menor ou igual ao número de tuplas da relação original.
- A seleção é comutativa:

```
\sigma_{\text{COND1}}(\sigma_{\text{COND2}}(R)) = \sigma_{\text{COND2}}(\sigma_{\text{COND1}}(R))
```

• $\sigma_{\text{COND1}}(\sigma_{\text{COND2}}(...(\sigma_{\text{CONDn}}(R))...))$

3.2. Operação de Projeção

Seleciona um subconjunto de atributos de uma dada relação.

Exemplo: Liste os nomes e salários dos empregados:

 $\pi_{\text{NOME, SALÁRIO}}$ (Empregado)

Sintaxe: π_{<LISTA DE ATRIBUTOS>} (Relação)

Obs: Se a lista de atributos inclui apenas atributos não-chave, tuplas duplicadas poderão aparecer no resultado, porém, a operação de projeção elimina esta duplicação.

Exemplo:

π<FUNÇÃO, SALÁRIO>(Empregado)

 O número de tuplas da relação resultante será menor ou igual ao da relação original

```
\pi_{< LISTA-1>} (\pi_{< LISTA-2>} (Relação)) = (\pi_{< LISTA-1>} (Relação)) \Leftrightarrow < LISTA-2> \supset < LISTA-1>
```

Exemplo:

```
\pi_{\text{NOME, SALÁRIO}}(\pi_{\text{NOME, FUNÇÃO,SEXO,SALÁRIO}}(\text{Empregado})) = \pi_{\text{NOME, SALÁRIO}}(\text{Empregado})
```

Combinando Seleção e Projeção:

Exemplo: Obtenha o nome e salário dos empregados do departamento 5

```
\pi_{NOME, SALÁRIO}(\sigma_{DEPTO = 5} (Empregado))
```

Alternativamente podemos usar uma notação que usa uma sequência dos resultados dando nome as relações intermediárias:

```
EmpDepto5 \leftarrow \sigma_{DEPTO = 5} (Empregado)
Resultado \leftarrow \pi_{NOME. SALÁRIO}(EmpDepto5)
```

União

A união de duas relações, $R \cup S$, é o conjunto de tuplas que está em R ou S ou em ambas. Duplicatas são eliminadas.

1 1		
Α	В	С
а	b	C

d	а	f
С	b	d

S	5		
Г	٦		

_		
D	Е	F
b	g	а
d	а	f

$\overline{}$	 \sim
_	 _

•	_	
а	b	С
d	а	f
С	b	d
b	g	а

Exemplo: Obtenha a matrícula dos empregados que trabalham no departamento 5 ou supervsionam empregados que trabalham no departamento 5.

EmpDepto5 $\leftarrow \sigma_{depto = 5}$ (Empregados)

Temp1 $\leftarrow \pi_{\text{matricula}}(\text{EmpDepto5})$

Temp2 $\leftarrow \pi_{\text{supervisor}}(\text{EmpDepto5})$

Resultado ← Temp1 U Temp2

Interseção

A interseção de duas relações, R \cap S, é uma relação que inclui todas as tuplas que estão em R e em S.

R

Α	В	С
а	b	С
d	а	f
С	b	d

S

_		
D	Е	F
b	g	а
d	а	f

 $\mathsf{R}\cap\mathsf{S}$

d	а	f

Exemplo

Interseção: Desejamos encontrar todos os clientes que tenham tanto empréstimo quanto conta. Usando a interseção de conjuntos podemos escrever:

$$\pi_{NOME\ cliente}(Devedor) \cap \pi_{NOME\ cliente}(Depositante)$$

Diferença

A diferença entre duas relações R – S, é o conjunto de tuplas que estão em R mas não estão em S.

R		
Α	В	C
а	b	С
d	а	f
С	b	d

S			
D	Е	F	
b	g	а	
d	а	f	

R-S		
а	b	С
С	b	d

Observações:

1) As operações de conjunto (União, Interseção, Diferença) devem ser <u>compatíveis</u> <u>de união.</u> Duas relações R(A1,A2, ..., An) e S(B1, B2, ..., Bn) são compatíveis de união se têm o mesmo grau e domínio(A) = domínio(B), para 1 <= i <= n.

Exemplo

Interseção: Desejamos encontrar todos os clientes que possuem contas mas não contrariam empréstimos escrevendo:

 $\pi_{NOME cliente}(Depositante) - \pi_{NOME cliente}(Devedor)$

Produto Cartesiano

O produto Cartesiano de duas relações R X S combina cada tupla de R com cada tupla de S.

O resultado de R(A1, A2, ..., An) X S(B1, B2, ..., Bm) é uma relação Q com n + m atributos Q(A1, A2, ..., An, B1, B2, ..., Bm).

Se R tem x tuplas e S tem y tuplas => R X S terá x*y tuplas

Exemplo: Obtenha para cada empregado do sexo feminino, uma lista dos nomes de seus dependentes

Mulher $\leftarrow \sigma$ sexo='F'(Empregados) NomesMulheres $\leftarrow \pi_{\text{matricula, nome}}$ (Mulher) DependentesMulher1 \leftarrow NomesMulheres X Dependentes

```
DependentesMulher2 \leftarrow \sigma_{matr = matrEmp} (DependentesMulher1)
Resultado \leftarrow \pi_{nomeE, nomeDep} (DependentesMulher2)
```

Junção

Uma junção de duas relações R(A1, A2, ..., An) e S(B1,B2,...,Bm), denotada por R |x| <condição de junção> S, é usada para combinar tuplas de duas relações numa única tupla.

- O resultado de uma junção é uma relação Q com n + m atributos Q(A1, ..., An, B1, ..., Bm)
- Q contém uma tupla para cada combinação de tuplas (R x S) que satisfaz a condição de junção
- Uma condição de junção tem a forma:
 <cond> AND <cond> AND ... AND <cond>

```
onde.
```

```
<cond>: Ai \theta Bi, Ai é atributo de R, Bi é atributo de S, dom(Ai) = dom(Bi) e \theta = {=, <, >, \geq, \leq, \neq}
```

Exemplo: Obtenha o nome do gerente de cada departamento

```
DeptoGer \leftarrow Departamento |x| _{matrGer = matr} Empregado Resultado \leftarrow \pi_{nomeD, nomeE} (DeptoGer)
```

- Quando a condição de junção é uma igualdade a junção é chamada de equijoin.
- <u>Junção Natural</u> é uma equijoin onde um dos atributos com valores repetidos (condição de junção) é eliminado.

Exemplos de Consultas:

 Obtenha o nome e o endereço de todos os empregados do departamento de 'Pesquisa'

```
\begin{aligned} & \text{Pesquisa} \leftarrow \sigma_{\text{nomeD = 'Pesquisa'}} (\text{Departamento}) \\ & \text{Resultado} \leftarrow \pi_{\text{nomeE, endereco}} \text{ (Empregado } |x|_{\text{depto = codDepto}} \text{ Pesquisa)} \end{aligned}
```

 Para cada projeto localizado em 'Natal', liste o código do projeto, o código do departamento que controla o projeto e o nome, endereço e salário do gerente deste departamento

```
\begin{aligned} & \text{ProjNatal} \leftarrow \sigma_{\text{localização}} = \text{`Natal'} \text{ (Projetos)} \\ & \text{Result1} \leftarrow \text{(ProjNatal } |x|_{\text{depControla}} = \text{codDepto} \text{ Departamento)} \\ & \text{Result2} \leftarrow \text{(Result1} |x|_{\text{matrGerente}} = \text{matr} \text{ Empregado)} \\ & \text{Resultado} \leftarrow \pi_{\text{codProj, codDepto, nomeE, endereço, salário}} \text{ (Result2)} \end{aligned}
```

3) Faça uma lista dos códigos dos projetos que envolvem um empregado cujo nome é 'Silva'como trabalhador ou como gerente do departamento que controla o projeto.

```
Silva \leftarrow \pi_{\text{matr}} (\sigma_{\text{nomeE='Silva'}} (Empregado))

ProjSilvaPart \leftarrow \pi_{\text{codProj}} (Silva |x| _{\text{matr=matrEmp}} Alocação)

DepSilvaGer \leftarrow \pi_{\text{codDepto}} (Silva |x| _{\text{matr=matrGerente}} Departamento)

ProjDepSilGer \leftarrow \pi_{\text{codProj}} (DepSilvaGer |x| _{\text{codDepto=deptoControla}} Projeto)
```

Resultado ← ProjSilvaPart U ProjSilvaPart

4) Liste os nomes dos empregados que não têm dependentes

```
TodosEmpr \leftarrow \pi_{\text{matr}} (Empregado)

EmpComDep \leftarrow \pi_{\text{matrEmp}} (Dependentes)

EmpSemDep \leftarrow (TodosEmpr – EmpComDep)

Resultado \leftarrow \pi_{\text{nomeE}} (EmpSemDep |x| matricula=matr Empregado)
```

Exercício

Considere o Banco de Dados descrito abaixo.

```
EPREGADO(cod_empregado,nome_empregado,rua,cidade,salario)
TRABALHA(cod_empregado,CNPJ)
COMPANHIA(CNPJ,nome_companhia,cidade)
GERENTE(cod_empregado,nome_gerente)
```

Para cada uma das seguintes consultas dê a expressão em álgebra relacional:

- 1) Encontre os nomes de todos os empregados que trabalham para a Companhia Soft Sell.
- 2) Encontre todos os nomes das cidades dos empregados que trabalham na Soft Sell.
- 3) Encontre os nomes, endereço e cidade da residência de todos os empregados da Soft Sell que ganham mais de dez mil reais.
- 4) Encontre os nomes de todos os empregados, no banco de dados, que moram na mesma cidade da companhia em que trabalham.
- 5) Encontre os nomes de todos os empregados que moram na mesma cidade e rua de seu gerente.
- 6) Encontre os nomes de todos os empregados, no banco de dados, que não trabalham para a Soft Sell.