FGA0137 Sistemas de Banco de Dados 1

Prof. Maurício Serrano

Material original: Profa. Elaine Parros Machado de Sousa

Prof. Jose Fernando Rodrigues Junior

Álgebra Relacional Parte 1

Módulo 5

- Álgebra convencional: números são manipulados para produzir números
- Álgebra relacional: relações (conjuntos) são manipuladas para produzir relações
 - Entrada: uma ou duas relações
 - Saída: uma relação

- SQL: linguagem declarativa, não adequada para ser expressa de maneira procedural (algorítmica)
- SQL é traduzido para álgebra relacional, o que permite que consultas sejam definidas e manipuladas de maneira procedural

SQL: expre Cada fabricante usa a álgebra relacional de acordo com seu projeto de SGBD.

ser

SQL perm mani Este uso se fundamenta em um conjunto principal de operadores, os quais serão estudados nesta aula.

que e

- Objetivos
 - 1) Entender melhor como um SGBD realiza consultas
 - 2) Racionalizar problemas SQL de maneira discreta envolvendo operações sobre conjuntos
 - 3) Conhecer a notação, muito comum na literatura de bancos de dados

- Álgebra Relacional
 - linguagem de consulta <u>procedural</u>
- Operação da Álgebra Relacional ⇒ definida sobre uma ou mais relações
 - resultado ⇒ relação
- Expressão da Álgebra Relacional ⇒ sequência de operações
- Consulta ⇒ expressa como uma expressão da álgebra relacional

- Apenas consultas
- OBS: do ponto de vista algébrico, uma relação é um elemento <u>imutável</u> e <u>atômico</u>
 - álgebra relacional não tem operações de definição de relações ou de inclusão/modificação/remoção de tuplas
 → apenas definição de consultas

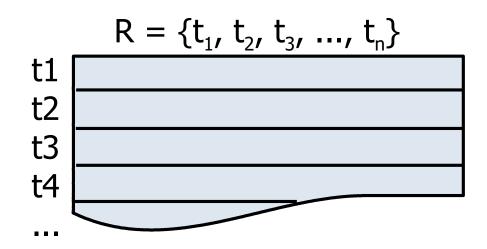
Operações da Álgebra Relacional

- 3 grupos:
 - 1) Operações sobre Conjuntos
 - União
 - União Exclusiva
 - Interseção
 - Diferença
 - Produto Cartesiano

Operações da Álgebra Relacional

- • •
 - 2) Operações Relacionais Unárias
 - Seleção
 - Projeção
 - 3) Operações Relacionais Binárias (Parte 2)
 - Junção
 - Divisão
- Além disso...
 - Operação de Assignment
 - Operação de Rename

- Operações usuais da Teoria dos Conjuntos
- Na Álgebra Relacional cada relação é considerada um conjunto de tuplas



- Operações sobre Conjuntos ⇒ levam em consideração apenas a estrutura da relação, e não a semântica
- Operações Binárias sobre Conjuntos ⇒ podem exigir Compatibilidade de Domínio das relações

• União → R ∪ S

- resultado: todas as tuplas de S e todas as tuplas de R;
 - tuplas repetidas são eliminadas
- convenção: relação resultado tem os nomes dos atributos da primeira relação
 - é possível renomear
- operação comutativa

Exemplo

```
Aluno = {Nome, Idade, Curso}

{<Zeca, 25, computação>,
  <Zico, 18, eletrônica>,
  <Juca, 21, odontologia>,
  <Tuca, 18, computação> }

Professor = {Nome, Idade, Depto}

{<Zeca, 25, computação>,
  <Ari, 30, computação>,
  <Eva, 27, eletrônica>}
```

Dom(Depto)=Dom(Curso)

<u>União</u>

Alunos e professores: SELECT NMATR, NOME, IDADE FROM ALUNO

UNION

SELECT NFUNC, NOME, IDADE FROM professor

Interseção → R ∩ S

- <u>resultado</u>: apenas as tuplas que estão, simultaneamente, em R e em S
- convenção: relação resultado tem os nomes dos atributos da primeira relação
 - é possível renomear
- operação comutativa

Exemplo

```
Aluno = {Nome, Idade, Depto}
{<Zeca, 25, computação>,
 <Zico, 18, eletrônica>,
 <Juca, 21, odontologia>,
 <Tuca,18, computação> }
Professor = {Nome, Idade, Depto}
{<Zeca, 25, computação>,
 <Ari, 30, computação>,
```

<Eva, 27, eletrônica>}

<u>Interseção</u>

```
Aluno ∩ Professor = {Nome, Idade, Depto}

{<Zeca, 25, computação>}
```

Alunos que também são professores: SELECT NMATR, NOME, IDADE FROM ALUNO

INTERSECT

SELECT NFUNC, NOME, IDADE FROM professor

- Diferença → R S
 - resultado: tuplas que estão em R mas não estão em S
 - convenção: relação resultado tem os nomes da atributos da primeira relação
 - é possível renomear
 - operação não comutativa

Exemplo

Aluno = {Nome, Idade, Depto} {<Zeca, 25, computação>, <Zico, 18, eletrônica>, <Juca, 21, odontologia>, <Tuca, 18, computação> }

```
Professor = {Nome, Idade, Depto}

{<Zeca, 25, computação>,
  <Ari, 30, computação>,
  <Eva, 27, eletrônica>}
```

<u>Diferença</u>

Alunos que não são professores: SELECT NMATR, NOME, IDADE FROM ALUNO

EXCEPT

SELECT NFUNC, NOME, IDADE FROM professor

União Exclusiva → R ∪ | S

- resultado: tuplas que estão em S ou em R, mas não as tuplas que estão em ambas
- convenção: relação resultado tem os nomes dos atributos da primeira relação
 - é possível renomear
- operação comutativa

Exemplo

```
Aluno = {Nome, Idade, Depto}

{<Zeca, 25, computação>,

<Zico, 18, eletrônica>,

<Juca, 21, odontologia>,

<Tuca, 18, computação> }
```

```
Professor = {Nome, Idade, Depto}

{<Zeca, 25, computação>,

<Ari, 30, computação>,

<Eva, 27, eletrônica>}
```

União Exclusiva

Alunos ou professores, exceto as duas coisas ao mesmo tempo:

```
(select nmatr,nome,idade from aluno except select nfunc,nome,idade from professor)
```

Union

(select nfunc,nome,idade from professor except select nmatr,nome,idade from aluno)

Alunos ou professores, exceto as duas coisas ao mesmo tempo:

(select nr except select nft

A U| B = (A-B) U (B-A)

Union

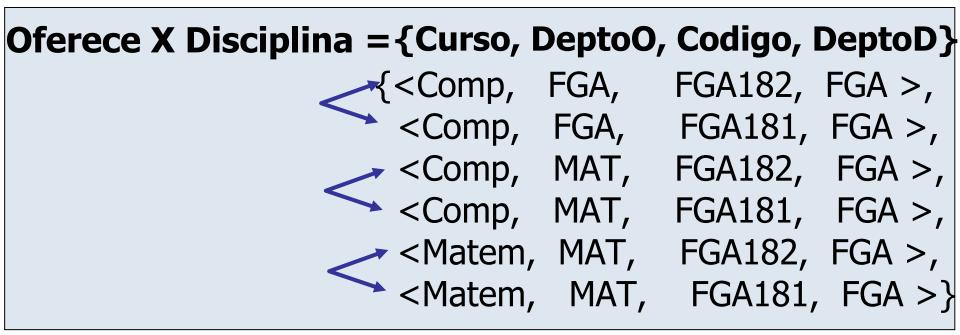
(select nfunc, nome, idade from professor except select nmatr, nome, idade from aluno)

Produto Cartesiano → R X S

- resultado: relação que tem como atributos a concatenação dos atributos da relação R e da relação S
 - <u>tuplas</u>: todas as **combinações** possíveis de tuplas de R com tuplas de S
- Sem necessidade de compatibilidade de domínio

Exemplo:

Produto Cartesiano



Exemplo:

```
Oferece = {Curso, DeptoO}
                         Disciplina = {Codigo, DeptoD}
         {<Comp, FGA>,
                                   {<FGA182, FGA>,
            Comp MATS
                       Em SQL:
                                              iano
         select * from Oferece, Disciplina
                                              ptoD}
Oferece
                                              6A >,
                                    FGA182, FGA >,
                     <comp, MAI,
                   Comp, MAT,
                                    FGA181, FGA >,
                  <Matem, MAT, FGA182, FGA >,
                   <Matem, MAT,</p>
                                     FGA181, FGA >}
```

Operações da Álgebra Relacional

- Assignment (←)
 - Atribuir um nome a uma relação que armazena resultados intermediários de uma expressão algébrica
 - Nome ← Expressão Algébrica Relacional
 - Exemplo: A U|B

$$R \leftarrow A - B$$

$$S \leftarrow B - A$$

$$T \leftarrow R \cup S$$

Operações da Álgebra Relacional

- Assignment (←)
 - renomear os atributos numa relação intermediária ou resultante de uma sequência de operações
 - NomeRelação (A₁, A₂, ...) ← Expressão
 - A (NovoAtrib₁, NovoAtrib₂) ← B ∪ C

```
Aluno = {Nome, Idade, Curso} Professor = {Nome, Idade, Depto}
```

Resultado (Nome, Idade, Curso/Depto) ← Aluno ∪ Professor

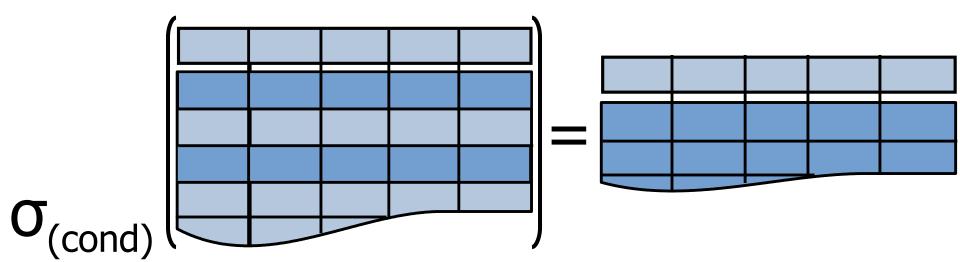
2) Operações Relacionais Unárias

- Operações Unárias da Álgebra Relacional ⇒ levam em conta a estrutura das relações
- Basicamente 2 operações:
 - Seleção
 - Projeção

2) Operações Relacionais Unárias

- Seleção σ_(condição)R
 - <u>resultado</u>: subconjunto das tuplas de R que satisfazem à condição de seleção *<condição>*
 - condição de seleção: operação de comparação de um atributo da relação com:
 - uma constante
 - com outro atributo da própria relação ⇒ comparação de valores de atributos da mesma tupla

- Seleção ⇒ particionamento horizontal
 - escolha de algumas "linhas" da tabela



```
Aluno = {Nome, Idade, Curso}

{<Zeca, 25, computação>,

<Zico, 18, eletrônica>,

<Juca, 21, odontologia>,

<Tuca, 18, computação> }
```

- Exemplo:
 - "Selecione os dados dos alunos que fazem odontologia"

```
select * from Aluno where Curso = 'odontologia'
```

$$\sigma_{(curso = 'odontologia')}$$
 Aluno

```
Resultado: {<Juca, 21, odontologia>}
```


• Exemplo: em quais departamentos cada aluno cumpre as disciplinas de seu curso?

```
select *
from Aluno, Oferece 1
where CursoA = CursoO 2
```

Aluno = {Nome, Idade, CursoA}

```
{<Zeca, 25, comp>,
  <Zico, 18, eletrônica>,
  <Juca, 21, odontologia>,
  <Tuca, 18, comp> }
```

```
Oferece = {CursoO, Depto}

{<comp, FGA>,

<comp, MAT>,

<matem, MAT>}
```

Exemplo: em quais departamentos cada aluno cumpre as disciplinas de seu curso?

AlunoDepto ← Aluno X Oferece

AlunoDepto = {Nome, Idade, CursoA, CursoO, Depto}

 $\sigma_{\text{(CursoA = CursoO)}}$ AlunoDepto

```
{<Zeca, 25, comp, comp, sce>,
     <Zeca, 25, comp, comp, sma>,
     <Tuca, 18, comp, comp, sce>,
     <Tuca, 18, comp, comp, sma>}
```

2) Operações Relacionais Unárias

 Seleção pode combinar várias condições concatenadas por operadores lógicos como AND e OR

• Ex:

$$\sigma_{\text{((curso = 'odontologia') OR (idade < 25))}}$$
 Aluno

Seleção

Operador Seleção é Comutativo

•
$$\sigma_{\text{(condição A)}}(\sigma_{\text{(condição B)}}) = \sigma_{\text{(condição B)}}(\sigma_{\text{(condição A)}})$$

 Uma seqüência de seleções pode ser executada em qualquer ordem, ou pode ser transformada numa única seleção

•
$$\sigma_{\text{(condição 1)}}(\sigma_{\text{(condição 2)}}(\dots(\sigma_{\text{(condição n)}}(R))))$$

Seleção

- Operador Seleção
 - aplicado a cada tupla
 - seletividade da condição de seleção: fração de tuplas selecionadas
 - $| \sigma_{\text{(condição)}}(R) | \leq | R |$

```
Aluno = {Nome, Idade, Curso}

{<Zeca, 25, computação>,

<Zico, 18, eletrônica>,

<Juca, 21, odontologia>,

<Tuca, 18, computação> }
```

Consulta: Obtenha nome e idade dos Alunos

select Nome, Idade from Aluno

$$\pi_{(Nome, Idade)}$$
 Aluno {, , , }

 Exemplo: "selecione nomes dos alunos e dos departamentos em que cada aluno cumpre as disciplinas de seu curso"

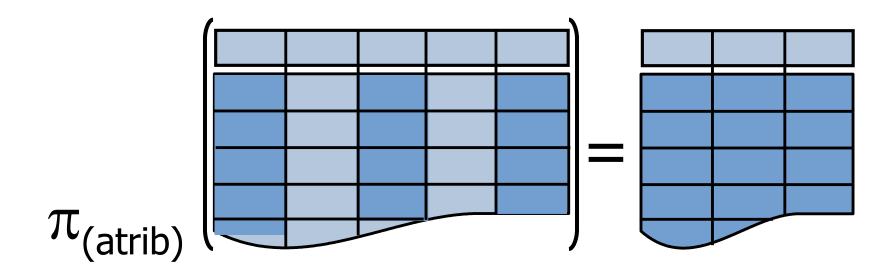
```
\pi_{\text{(Nome, Depto)}} \sigma_{\text{(CursoA = CursoO)}} \text{(Aluno X Oferece)}
```

```
{<Zeca, FGA>,
<Zeca, MAT>,
<Tuca, FGA>,
<Tuca, MAT>}
```

2) Operações Relacionais Unárias

- Projeção π_(atributos) R
 - resultado: relação que tem apenas os atributos indicados na lista de <atributos>
 - <atributos>: subconjunto do conjunto de atributos da relação

- Projeção ⇒ particionamento vertical
 - escolha de algumas "Colunas" da tabela



- O resultado de uma operação de projeção é uma relação ⇒ não devem existir tuplas repetidas
 - Se lista de *<atributos>* contém chave da relação ⇒ resultado não tem tuplas repetidas
 - Se lista de <atributos> não contém chave ⇒ possibilidade de tuplas repetidas



A operação de seleção naturalmente não possui tuplas repetidas, pois como sempre recebe uma relação já sem repetições, determina também um subconjunto sem repetições.

Já a projeção pode eliminar atributos que garantem a não repetição.

Em SQL, a projeção é dada por SELECT DISTINCT.



- Operador de Projeção
- não é Comutativo
- se < lista B> contém < lista A>, então vale a igualdade:

1)
$$\pi_{\text{}}(\pi_{\text{}}(R)) = \pi_{\text{}}(R) \neq \pi_{\text{}}(\pi_{\text{}}(R))$$

2)| $\pi_{\langle lista \rangle}(R)$ | \leq | R |: pois se houver repetições, alguns elementos são eliminados

- Operador de Projeção
- não é Comutativo
- se < lista B> contém < lista A>, então va e a igualdade:

1)
$$\pi_{\text{}}(\pi_{\text{}}(R)) = \pi_{\text{}}(R) \neq \pi_{\text{}}(\pi_{\text{}}(R))$$

2)| $\pi_{\langle lista \rangle}(R)$ | \leq | R |: pois se houver repetições, alguns elementos são eliminados

Não pode ser executado, pois <lista A> não contém <lista B>

Exemplo

```
Matricula = {NomeA, Disciplina, Nota}
           {<Zeca, FGA-125, 8.5>,
            <Zeca, FGA-148, 8.0>,
                                         "Listar as notas que os
            <Zeca, FGA-180, 7.5>,
                                         alunos tiraram na
            <Zico, FGA-148, 5.2>,
                                         disciplina FGA-125"
            <Juca, FGA-125, 6.0>,
            <Juca, FGA-148, 7.0>}
    \pi_{\text{(nome,nota)}}(\sigma_{\text{(disciplina = "FGA-125")}}(\text{Matricula}))
                         {<Zeca, FGA-125, 8.5>,
                          <Juca, FGA-125, 6.0>}
                       {<Zeca, 8.5>,
                        <Juca, 6.0>}
```

Exemplo

"Listar a idade e o nome dos alunos e professores "

```
Professor = {Nome, Idade, Depto}

{<Zeca, 25, computação>,

<Ari, 30, computação>,

<Eva, 27, eletrônica>}
```

```
Aux1 \leftarrow \pi_{\text{(Nome, Idade)}}(Aluno)
Aux2 \leftarrow \pi_{\text{(Nome, Idade)}}(Professor)
Pessoas \leftarrow Aux1 \cup Aux2
```

{<Zeca,25>, <Zico,18>,
<Juca,21>, <Tuca,18>,
<Ari,30>, <Eva,27>}

Exemplo

```
Aluno = \{Nome, Idade, Curso\}
       {<Zeca, 25, computação>,
        <Zico, 18, eletrônica>,
        <Juca, 21, odontologia>,
        <Tuca, 18, computação > }
Matricula = {NomeA, Disciplina, Nota}
         {<Zeca, FGA-125, 8.5>,
           <Zico, FGA-148, 5.2>,
           <Juca, FGA-125, 6.0>,
           <Juca, FGA-148, 7.0>}
```

"Listar as disciplinas em que os alunos de computação se matricularam"

$$\pi_{\text{(Disciplina)}}(\sigma_{\text{(curso='computação')}}(\sigma_{\text{(nome=nomeA)}}(\text{Aluno x Matricula)}))$$

```
X = {Nome, Idade, Curso, NomeA, Disciplina, Nota}
     {<Zeca, 25, computação, Zeca, FGA-125, 8.5>,
       <Zico, 18, eletrônica, Zeca, FGA-125, 8.5>,
       <Juca, 21, odontologia, Zeca, FGA-125, 8.5>,
       <Tuca, 18, computação, Zeca, FGA-125, 8.5>,
      <Zeca, 25, computação, Zico, FGA-148, 5.2>,
       <Zico, 18, eletrônica, Zico, FGA-148, 5.2>,
       <Juca, 21, odontologia, Zico, FGA-148, 5.2>,
       <Tuca, 18, computação, Zico, FGA-148, 5.2>,
      <Zeca, 25, computação, Juca, FGA-125, 6.0>,
       <Zico, 18, eletrônica, Juca, FGA-125, 6.0>,
       <Juca, 21, odontologia, Juca, FGA-125, 6.0>,
       <Tuca, 18, computação, Juca, FGA-125, 6.0>,
      <Zeca, 25, computação, Juca, FGA-148, 7.0>,
       <Zico, 18, eletrônica, Juca, FGA-148, 7.0>,
       <Juca, 21, odontologia, Juca, FGA-148, 7.0>,
       <Tuca, 18, computação, Juca, FGA-148, 7.0> }
```

 $\pi_{\text{(Disciplina)}}(\sigma_{\text{(curso='computação')}}(\sigma_{\text{(nome=nomeA)}}(Aluno x Matricula)))$

```
X = {Nome, Idade, Curso, NomeA, Disciplina, Nota}
                                    {<Zeca, 25, computação, Zeca, FGA-125, 8.5>,
                                             Zico, 18, eletrônica, Zeca, FGA-125, 8.5>,
                                             Tuca, 18, computação Zeca, FGA-125, 8.5>,

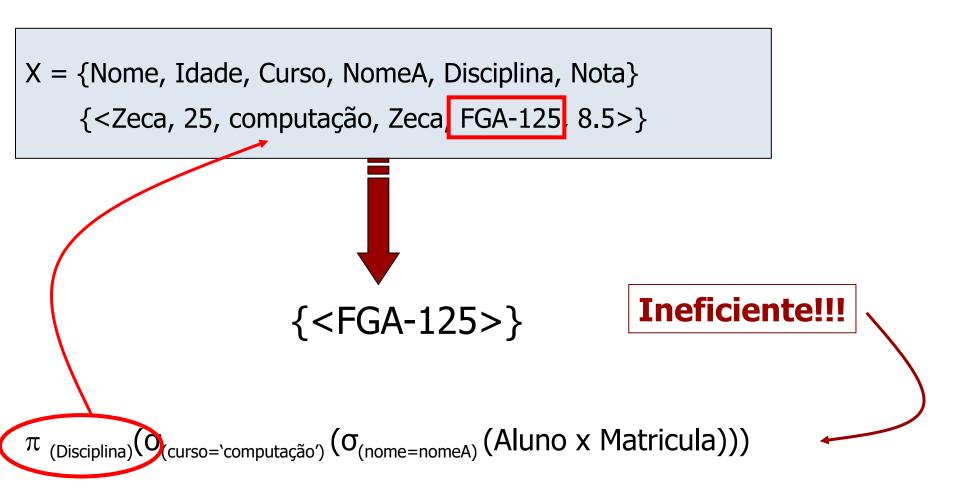
∠Zeca, 25, computação, Zico, FGA-148, 5.2>,

                                             Zico, 18, eletrônica, Zico, FGA-148, 5.2>,
                                             Language 
                                             Tuca, 18, computação Zico, FGA-148, 5.2>,
                                          <Zeca, 25, computação, Juca, FGA-125, 6.0>,
                                             Zico, 18, eletrônica, Juca, FGA-125, 6.0>,
                                             Language Common Strategy (1988) Appendix a series (1988) Appendix a proposition (1988) Append
                                             Tuca, 18, computação Juca, FGA-125, 6.0>,
                                          <Zeca, 25, computação, Juca, FGA-148, 7.0>,
                                              Zico, 18, eletrônica, Juca, FGA-148, 7.0>,
                                             Tuca, 18, computação Juca, FGA-148, 7.0> }
```

```
X = {Nome, Idade, Curso, NomeA, Disciplina, Nota}
      {<Zeca, 25, computação, Zeca, FGA-125, 8.5>,
       <Zico, 18, eletrônica, Zeca, FGA-125, 8.5>,
       <Juca, 21, odontologia, Zeca, FGA-125, 8.5>,
       <Tuca, 18, computação, Zeca, FGA-125, 8.5>,
      <Zeca. 25. computação. Zico. FGA-148. 5.2>.
      <Zico, 18, eletrônica, Zico, FGA-148, 5.2>,
       <Juca, 21, odontologia, Zico, FGA-148, 5.2>,
       <Tuca, 18, computação, Zico, FGA-148, 5.2>,
      <Zeca, 25, computação, Juca, FGA-125, 6.0>,
       <Zico, 18, eletrônica, Juca, FGA-125, 6.0>,
      <Juca, 21, odontologia, Juca, FGA-125, 6.0>,
       <Tuca, 18, computação, Juca, FGA-125, 6.0>,
      <Zeca, 25, computação, Juca, FGA-148, 7.0>,
      <7ico 18 eletrônica luca FGA-148 7 0>
      < Juca. 21. odontologia. Juca. FGA-148. 7.0>.
       <Tuca, 18, computação, Juca, FGA-148, 7.0>
```

 $\pi_{\text{(Disciplina)}}(\sigma_{\text{(curso='computação')}}(\sigma_{\text{(nome=nomeA)}}(Aluno x Matricula)))$

```
X = {Nome, Idade, Curso, NomeA, Disciplina, Nota}
    {<Zeca, 25, computação Zeca, FGA-125, 8.5>,
      <Zico, 18, eletrônica, Zico, FGA-148, 5.2>,
      <Juca, 21, odontologia, Juca, FGA-125, 6.0>,
      < Juca, 21, odontologia, Juca, FGA-148,
                  {<Zeca, 25, computação, Zeca, FGA-125, 8.5>}
 \pi_{\text{(Disciplin}}(\sigma_{\text{(curso='computação')}}(\sigma_{\text{(ome=nomeA)}}(Aluno x Matricula)))
```



Como representar a mesma consulta, usando produto cartesiano, de maneira mais eficiente?

Operações da Álgebra Relacional

RENAME (ρ)

- permite renomear uma relação ou os atributos de uma relação
- dada uma relação R(A₁, A₂,... A_n):
 - $\rho_{s (B1,B2,...Bn)}(R)$: novo nome s para R e para seus atributos
 - $\rho_s(R)$: novo nome apenas para R-s
 - $\rho_{(B1,B2,...Bn)}(R)$: novo nome apenas para os atributos de R

Operações da Álgebra Relacional

RENAME (ρ)

```
Oferece = {Curso, DeptoO} Disciplina = {Codigo, DeptoD}
```

(Oferece X Disciplina)

P Oferecimento(Curso, DeptoCurso, Disciplina, DeptoDisciplina)

novo nome da relação resultado

novos nomes dos atributos da relação resultado

Exemplo rename

SELECT T.numero AS total_alunos,
D.sigla AS sigla_da_turma
FROM turma T, disciplina D
WHERE T.sigla = D.sigla

```
\rho_{(total\_aluno, \ sigla\_da\_turma)}(\pi_{(T.numero, D.sigla)}(\sigma_{(T.sigla = D.sigla)}(\rho_T(turma) \ x \ \rho_D(disciplina))))
```

Exercícios

Funcionários			
E #	Nome	D #	Salário
E1	José	D1	2.000,00
E2	Maria	D1	4.000,00
E3	João	D2	3.000,00
E4	Sílvia	D3	3.000,00
E5	João	D1	3.000,00

Departamentos		
D#	NomeDepto	
D1	Contabilidade	
D2	Administração	
D3	Informática	
D4	RH	

- 1) Quais os nomes dos empregados que ganham um salário menor que "4.000,00"?
- 2) Quais os nomes dos departamentos que ganham salário até "3.000,00"?
- 3) Quais os nomes dos empregados que trabalham no departamento "D3"?
- 4) Quais os nomes de empregado que trabalham no departamento "Contabilidade"?
- 5) Quais são os salários do departamento "Contabilidade"?