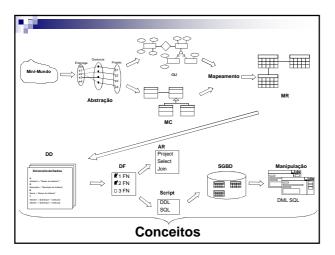




- Conceituar a Álgebra Relacional.
- Conhecer os principais operadores.
- Construir expressões utilizando os operadores da Álgebra Relacional.



1. A Álgebra Relacional

- Coleção de operações canônicas que são utilizadas para manipular as relações.
- Estas operações são utilizadas para selecionar tuplas de relações individuais e para combinar tuplas relacionadas de relações diferentes para especificar uma consulta em um determinado banco de dados.
- O resultado de cada operação é uma nova relação, a qual também pode ser manipulada pela álgebra relacional.

1. A Álgebra Relacional 1.1. A operação Select

- É utilizada para selecionar um subconjunto de tuplas de uma relação, sendo que estas tuplas devem satisfazer uma condição de seleção.
- A forma geral de uma operação select é:

 $\sigma_{<\!{\rm condição}}$ de seleção> (< nome da relação>)

- A letra grega σ (sigma minúscula) é utilizada para representar a operação de seleção;
 - <condição de seleção> é uma expressão booleana aplicada sobre os atributos da relação e
 - -nome da relação> é o nome da relação sobre a qual será aplicada a operação select.

1. A Álgebra Relacional 1.1. A operação Select

 As operações relacionais que podem ser aplicadas na operação select são:

 $\square<,~>,~\leq,~\geq,~=,~\neq$

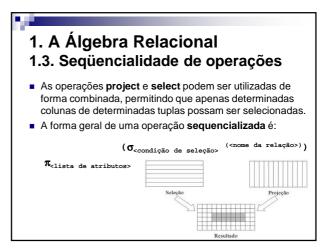
além dos operadores booleanos:

 \square and(Λ), or (V), not (\neg).

 A operação select é unária, ou seja, só pode ser aplicada a uma única relação. Não é possível aplicar a operação sobre tuplas de relações distintas.

1. A Álgebra Relacional 1.2. A operação Project

- Seleciona um conjunto determinado de colunas de uma relação. A forma geral de uma operação project é:
 - π (<nome da relação>)
- A letra grega π (pi minúscula) representa a operação project,
 - clista de atributos> representa a lista de atributos que o usuário deseja selecionar e
 - <nome da relação> representa a relação sobre a qual a operação project será aplicada.
- Outra característica da projeção é que ela elimina tuplas repetidas.



1. A Álgebra Relacional 1.4. Operações Matemáticas

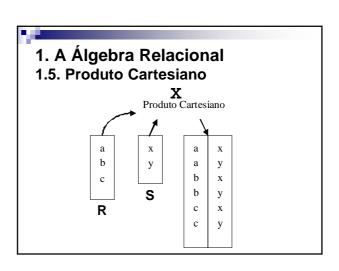
- Levando em consideração que as relações podem ser tratadas como conjuntos, podemos então aplicar um conjunto de operações matemáticas sobre as mesmas.
- Estas operações são:
 - □união (∪)
 - □ intersecção (∩) e
 - □diferença (-).
- Este conjunto de operações não é unário, ou seja, podem ser aplicadas sobre mais de uma tabela, porém, existe a necessidade das tabelas possuirem tuplas exatamente do mesmo tipo.

1. A Álgebra Relacional 1.4. Operações Matemáticas ■ Estas operações podem ser definidas da seguinte forma: □ união - o resultado desta operação representada por R ∪ S é uma relação T que inclui todas as tuplas que se encontram em R e todas as tuplas que se encontram em S; □ intersecção - o resultado desta operação representada por R ∩ S é uma relação T que inclui as tuplas que se encontram em R e e m S ao mesmo tempo; □ diferença - o resultado desta operação representada por R − S é uma relação T que inclui todas as tuplas que estão em R mas não estão em S.

1. A Álgebra Relacional 1.5. Produto Cartesiano

- É uma operação binária que combina todas as tuplas de duas relações.
- Diferente da operação união, o produto cartesiano não exige que as tuplas das relações possuam exatamente o mesmo tipo.
- Permite então a consulta entre relações relacionadas utilizando uma condição de seleção apropriada.
- O resultado é uma nova relação formada pela combinação das tuplas das relações sobre as quais se aplicou a operação.
- O formato geral entre duas relações R e S é:

R X S



A Álgebra Relacional Operação Rename

- A operação rename é uma operação unária é permite dar um novo nome a uma relação ou atributos ou ambos. É representado pela letra grega p (rô minúscula)
- O formato geral da operação rename é:
- ρ <novo nome da relação>(A1,A2,...,An) (<nome da relação>) ou
- $\rho_{\text{<novo nome da relação>}}$ (<nome da relação>)
- $\rho_{~(\text{B1},\text{B2},...,\text{Bn})}$ (<nome da relação>)

1. A Álgebra Relacional 1.7. Junção Natural

- Frequentemente é desejável simplificar certas consulta que exijam um produto cartesiano.
 Tipicamente, uma consulta em um produto cartesiano envolve uma seleção de operações sobre o resultado do produto cartesiano.
- A junção natural (*Natural Join*) é uma operação binária que nos permite combinar certas relações em um produto cartesiano dentro de uma operação. Isto é representado pelo símbolo de "Join"

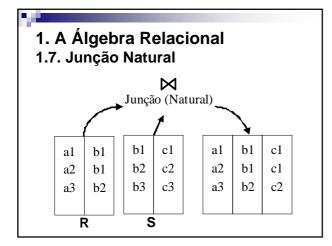
1. A Álgebra Relacional 1.7. Junção Natural

- Forma um produto cartesiano de seus dois argumentos, promovem uma seleção obedecendo à equivalência dos atributos que aparecem em ambas as relações e, finalmente removem os atributos em duplicidade.
- Devido ao critério de igualdade é também chamada de junção interna(Inner Join)

1. A Álgebra Relacional 1.7. Junção Natural

- A forma geral da operação entre duas relações R e S é a seguinte:
 - R ⋈ S
- Que equivale a:

(
$$\sigma_{(R.A1 = S.A1 .and. R.A2 = S.A2 ...R.AN = S.AN)}^{(R \times S)}$$
) π_{RUS}



1. A Álgebra Relacional 1.7. Junção Natural

- Se os atributos das relações não forem equivalentes é necessário especificar que atributos devem ser comparados através de uma condição. Neste caso dizemos que é apenas junção. A forma geral da operação junção onde os atributos não são equivalentes entre duas tabelas R e S é a seguinte:
 - R ⋈ <condição de junção> S

A Álgebra Relacional Junção Externa

- É uma extensão da operação de junção para tratar informações omitidas.
- Além de trazer as tuplas que possuem um correspondente a junção externa também incluí no resultado tuplas que não possuem uma correspondente na outra relação.

1. A Álgebra Relacional 1.8. Junção Externa

- Estas tuplas que não possuem relação podem estar tanto na relação da direta, esquerda ou ambas por isto são de três tipos:
 - □ Junção Externa a Esquerda (*Left Outer Join*) →

 \mathbb{Z}

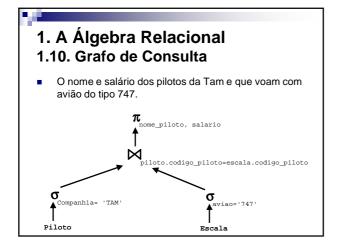
- □Junção Externa a Direita (Right Outer Join) ►
- □Junção Externa Total (Full Outer Join)

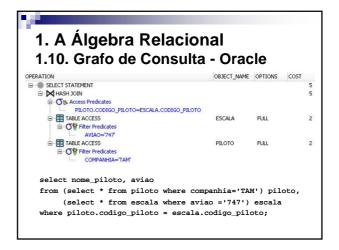
1. A Álgebra Relacional 1.9. Grafo de Consulta

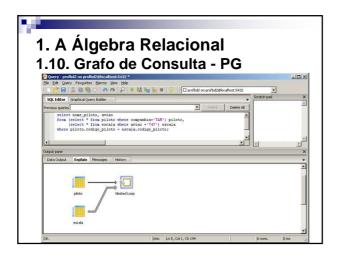
- Em algumas linguagens de consulta, a estratégia de execução é definida pela maneira como o usuário (ou programador) expressa a consulta.
- Em SQL, que é uma linguagem declarativa, apenas os resultados desejados são especificados.
- Portanto, a otimização de consultas é necessária em SGBDs relacionais baseados em SQL.
- Passos principais para a otimização da consulta:
 - □ 1 Tradução da consulta SQL para a álgebra relacional
 - $\hfill \square$ 2 Otimização do resultado

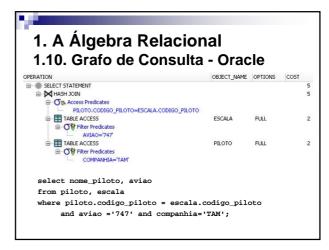
1. A Álgebra Relacional 1.10. Grafo de Consulta

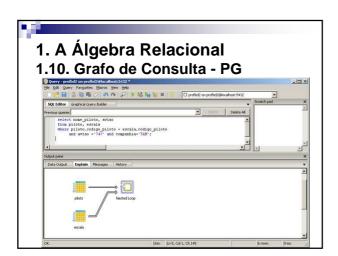
- Grafo ou Árvore de Consulta descreve um fluxo de dados com base na execução dos operadores
 - □ Nós Internos, representam os operadores da consulta
 - □ Nós Folhas representam as tabelas sobre as quais a consulta é executada
 - □ Arestas indicam a direção do fluxo de dados
- Representa uma estratégia de execução para a construção da relação resultado
- Álgebra Relacional







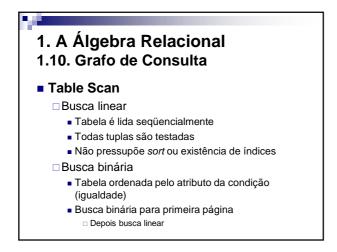


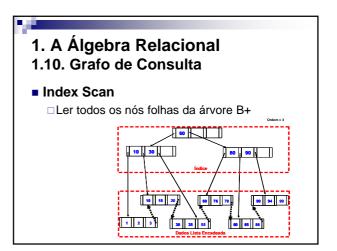


1. A Álgebra Relacional
1.10. Grafo de Consulta

Localizar tuplas que satisfazem a condição de seleção

Table Scan
Index Scan
Index Seek





1. A Álgebra Relacional 1.10. Grafo de Consulta

- Index Seek (com operador de igualdade)
 - □ Índice Primário
 - Definido sobre uma chave de busca que determina a ordem física dos registros
 - Em atributos do tipo primary key
 - Em atributos não primary key
 - ☐ Índice Secundário
 - □ Chave de busca não determina a ordem física das tuplas Índices determinam uma ordem (lógica) das tuplas
 - Em atributos do tipo primary key
 - Em atributos não primary key
 - ■Índice Hash

Bibliografia

- Principal
 - □ DATE, C. J. Introdução a Sistemas de Banco de Dados. 7. ed. Rio de Janeiro: Campus, 2000. 803 p.
 - □ ELMASRI, S. N.; NAVATHE, B.S. **Sistemas de Banco de Dados:** Fundamentos e Aplicações. 3. ed. Rio de Janeiro: Livros Técnicos e Científicos, 2002. 837 p.
 - □ SILBERSCHATZ, A.; KORTH, H.F.; SUDARSHAN, S. Sistema de Banco de Dados. 5. ed. Rio de Janeiro: Elsevier, 2006.
- Complementar
 - FREEMAN, R. Oracle, referência para o DBA: técnicas essenciais para o dia-a-dia do DBA. Rio de Janeiro: Elsevier, 2005.
 RAMALHO, J. A. Oracle: Oracle 10g, ed. São Paulo: Pioneira Thomsom Learning, 2005.

