Necessidade de otimização

- Uma consulta a uma base de dados pode ser expressa através de muitas expressões de álgebra relacional diferentes
- O ideal é que o tempo de execução de diferentes expressões seja idêntico:
 - $_{\rm m}\,$ O programador não deve necessitar de conhecimentos acerca do funcionamento interno do SGBD

Necessidade de otimização - exemplo

- o Exemplo de consulta sobre o BD acadêmico
 - m Obter os nomes dos alunos que cursaram com conceito "A" uma disciplina do curso de nome "Computação" que ofereça mais de 5 créditos
 - m Uma solução possível:

05/2

Necessidade de otimização - expressão alternativa

Otimização algébrica

- Baseia-se em regras heurísticas ("achamento") de transformação de expressões relacionais
- o Objetivo:
 - m Obter expressões de álgebra relacional equivalentes à consulta original e cuja execução direta demande menos tempo e menos recursos de máquina
- o Regra geral da otimização:
 - m Diminuir os resultados intermediários

05/1

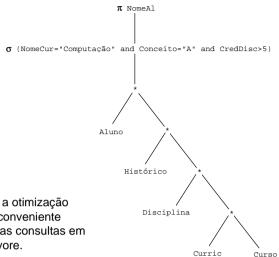
Otimização algébrica - como fazer

o Executar seleções e projeções o mais cedo possível Essas operações geram resultados menores (menos linhas, menos colunas) que seus operandos

o Executar operações binárias o mais tarde possível Operações binárias aumentam o volume de dados (efeito multiplicativo) e são onerosas em termos de tempos de execução

o Transformar as operações de produto cartesiano sempre que possível em operações de junção

Árvore de consulta (plano de execução)



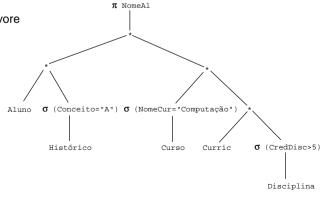
Para visualizar a otimização algébrica é conveniente representar as consultas em forma de árvore.

05/6

Curso

Árvore de consulta - segunda consulta

A segunda expressão de álgebra relacional para a mesma consulta é representada pela árvore ao lado



Exemplo de otimização

Consulta sobre o BD acadêmico

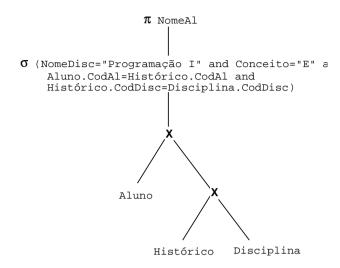
Obter os nmes dos alunos que obtiveram conceito "E" em disciplina denominada "Programação I"

o Expressão em álgebra

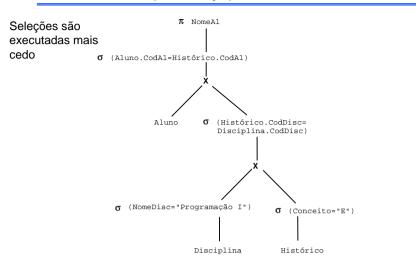
```
\pi NomeAl
(σ (NomeDisc="Programação I" and Conceito="E"
       and
   Aluno.CodAl=Histórico.CodAl
   Histórico.CodDisc=Disciplina.CodDisc)
    (Aluno X
      (Histórico X
        (Disciplina)))))
```

05/5

Árvore de consulta (expressão original)



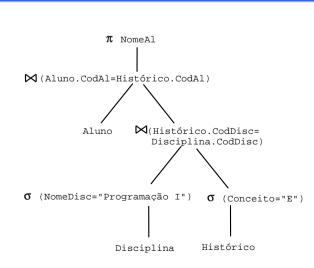
Árvore de consulta (1ª otimização)



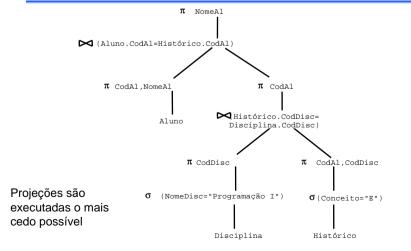
05/10

Árvore de consulta (2ª otimização)

Seleções são combinadas com produtos cartesianos, formando junções



Árvore de consulta (3ª otimização)



05/9

Otimização baseada em estimativas de custo

- A otimização heurística não leva em conta volumes de dados nem tempos de acesso
- o Com isso, pode gerar árvores de consulta menos eficientes
- o Exemplo:

Caso a tabela de alunos fosse consideravelmente menor que as demais, poderia ser mais eficiente incluí-la na primeira operação de junção

- o Otimização baseada em estimativas de custo:
 - m Para diferentes árvores de consulta, equivalentes em performance do ponto de vista das regras heurísticas, é escolhida uma que se estima ser de menor custo de implementação
 - m Custo = volume de acesso a disco
 - m Como é oneroso verificar volumes a cada transação, SGBD normalmente coleta dados estatísticos sobre as tabelas (número de linhas, número de valores diferentes por coluna, ...)

Otimização em produtos comerciais

- o Informix 5.0, Ingres 6.4, Oracle 7.0 e Sybase 4.9 usam *otimização heurística*.
- Todos combinam otimização heurística, com estimativa de custo baseada em estatísticas colecionadas pelo próprio SGBD
- Todos mantém estatísticas sobre as tabelas(número de linhas, número de entradas sobre índices, ...)
- Ingres procura manter estatísticas sobre distribuição de valores em colunas (mínimo, média, máximo)
- Oracle e Ingres podem coletar estatísticas através de amostragem em tabelas, evitando varredura da tabela completa
- o Nenhum otimizador usa custos de transmissão em rede nas estimativas de custo
- Oracle, Ingres e Informix são capazes de mover pequenas tabelas locais para estações remotas, onde ocorrerá a junção com grandes tabelas

05/13 05/14