

Armazenamento e Indexação

Capítulo 8 do livro “Database Management Systems”, 3 ed., de R. Ramakrishnan e J. Gehrke, McGraw-Hill, 2003

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

1

Índices

MUITO importante para melhorar o tempo de processamento de uma consulta.

Considere a relação:

Pessoa (nome, idade, cidade)

```
SELECT *
FROM Pessoa
WHERE nome = "Smith"
```

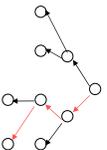
O processamento sequencial do arquivo Pessoa pode levar muito tempo.

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

2

Índices

- Criação de um índice sobre o atributo nome:



Adam	Betty	Charles	...	Smith	...
------	-------	---------	-----	-------	-----

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

3

Criação de Índices

Sintaxe:

```
CREATE INDEX nom eInd ON Pessoa(nome)
```

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

4

- **Discos:** recuperam páginas randômicas a um custo fixo
- Porém, a leitura de páginas consecutivas é muito mais rápido que a leitura de páginas em ordem randômica.
- **Fitas:** podem ler páginas em ordem sequencial
- Mais baratos que discos; são usados para arquivar dados.
- **Organização de Arquivos:** é um método para organizar registros de arquivos em um dispositivo de armazenamento externo.
- **Id de Registro (rid):** é utilizado para localizar um registro
- **Índices:** são estruturas de dados que permitem achar o Id de registros que possuem um determinado valor para uma **chave de pesquisa**.
- **Arquitetura: O gerenciador de buffer** executa a transferência de páginas do armazenamento externo para o buffer. Os gerenciadores de arquivo e de índice fazem chamadas ao gerenciador de buffer.

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

5

Formas de Organização de Arquivos

Existem diversas alternativas, que são apropriadas para algumas situações e não tão boas para outras:

- **Arquivos Heap (ordem randômica):** apropriado quando o acesso típico é a busca de todos os registros.
- **Arquivos Ordenados:** recomendados quando os registros devem ser recuperados em alguma ordem, ou quando somente registros em um intervalo de valores são necessários.
- **Índices:** estruturas de dados que organizam os registros utilizando uma árvore ou função de *hash*.
- similar aos arquivos ordenados, os índices são recomendados para a obtenção de registros dentro de um intervalo de valores da “chave de pesquisa”.
- Atualizações são muito rápidas, comparadas a arquivos ordenados;

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

6

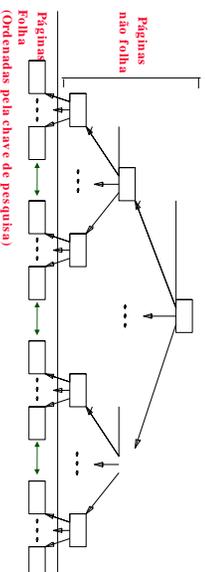
Índices

- ❖ Um **índice** sobre um arquivo agiliza a seleção de registros baseada nos **campos da chave de pesquisa** utilizados para criar o índice.
- Qualquer atributo de uma relação pode fazer parte dos campos da chave de pesquisa do índice.
- **Chave de pesquisa** não é o mesmo que **chave** (conjunto mínimo de atributos que identificam unicamente uma tupla da relação).
- ❖ Um índice contém uma coleção de **entradas de dados**, cada uma com um valor de chave **k** (representado por **k^{*}**).
- **Dada uma entrada de dados k^{*}, é possível recuperar o registro de dados com chave k com no máximo um acesso a disco.**

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

7

Índices com Árvore B+



- ❖ Páginas folha não-folha
- ❖ Páginas não-folha contêm **entradas de dados** e são encadeadas (ant, prox)
- ❖ Páginas não-folha contêm **entradas de índices**; usadas somente para direcionar a busca:

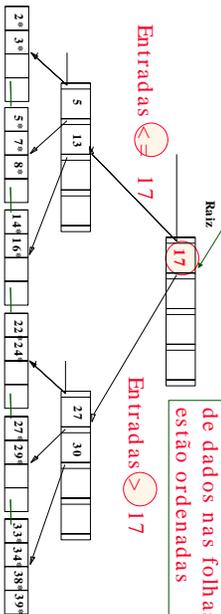
entrada de índice

P ₀	K ₁	P ₁	K ₂	P ₂	...	K _m	P _m
----------------	----------------	----------------	----------------	----------------	-----	----------------	----------------

Tradução dos slides de “Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke”

8

Note que as entradas de dados nas folhas estão ordenadas



- ❖ Encontrar: 28^* , 29^* , todos $>15^*$ e $< 30^*$
- ❖ Inserção/remoção: Procurar a entrada de dados na folha e atualizar. Às vezes é necessário ajustar a página pai.
 - É possível que os ajustes se propaguem até a raiz.

Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

9

Índices baseados em Hash

- ❖ Bom para seleções que utilizam o teste de igualdade.
- ❖ O índice é uma coleção de **buckets**.
 - Um Bucket = *página primária* mais zero ou mais *páginas de overflow*.
 - Os buckets contêm entradas de dados.
- ❖ **Função de Hash h** : $h(r)$ = bucket no qual a entrada de dados do registro r deve estar contido.
 - *Não há necessidade de "entradas de índice" nesta estrutura de dados.*

Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

10

Entrada de dados k^* no Índice

- ❖ Na entrada de dados k^* podemos armazenar:
 - O registro de dados com chave de busca k , ou
 - $<k$, rid do registro de dado com chave de busca $k^>$, ou
 - $<k$, lista de rids dos registros com chave de busca $k^>$
- ❖ A escolha da alternativa é ortogonal à técnica de indexação utilizada para localizar as entradas de dados com uma determinada chave de busca k .
 - Exemplos de estruturas de indexação: árvores B+, tabelas hash

Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

11

As Formas Alternativas de Entradas de Dados

- ❖ **Alternativa 1:**
 - Neste caso, a própria estrutura de índice corresponde a organização de arquivos utilizada para armazenar os registros de dados.
 - No máximo um índice pode utilizar a alternativa 1 para um mesmo conjunto de registros de dados. Caso contrário, haverá duplicação de registros, que tem como consequência redundância de armazenamento e pode causar inconsistências).
 - Se o tamanho do registro de dados é grande, o número de páginas contendo entradas de dados é grande. Isto implica que o tamanho das informações auxiliares no índice também pode ser grande.

Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

12

de Dados (Cont.)

- ❖ **Alternativas 2 e 3:**
 - As entradas de dados em geral são bem menores que os registros de dados. Portanto, esta alternativa é melhor se os registros de dados são grandes, principalmente quando a chave de pesquisa é pequena.
 - A Alternativa 3 é mais compacta que a Alternativa 2, mas utiliza entradas de dados de tamanho variável, mesmo quando a chave de pesquisa é de tamanho fixo.

Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

13

Classificação de Índices

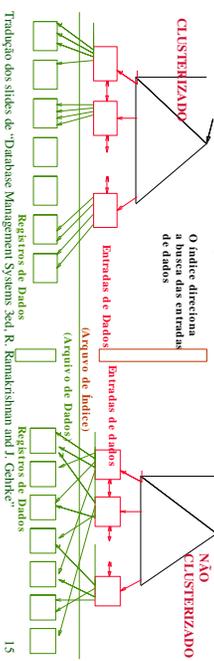
- ❖ **Primário vs. secundário:** se a chave de pesquisa é uma chave primária, então o índice é primário.
 - *índice Único:* a chave de pesquisa contém uma chave candidata.
- ❖ **"Clusterizado" vs. "não clusterizado":** se a ordem dos registros de dados for igual ou próxima a ordem das entradas de dados do índice, então o índice é "clusterizado".
 - Alternativa 1 implica que o índice é clusterizado;
 - Um arquivo pode estar clusterizado no máximo por uma chave de pesquisa.
 - A clusterização afeta MUITO o custo de recuperação dos registros de dados através dos índices.

Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

14

Índices Clusterizados

- ❖ Suponha que a Alternativa 2 seja usada para as entradas de dados e os registros de dados estão armazenados em um arquivo "Heap".
 - Para criar um índice clusterizado, ordena-se o arquivo de dados (com espaço livre nas páginas para inserções futuras).
 - Páginas de overflow podem ser necessárias para inserções (portanto, a ordem dos registros é próxima, mas não idêntica a das entradas de dados).



Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

15

Analisando a Carga de Trabalho

- ❖ Para cada consulta, analisar:
 - Quais relações são utilizadas?
 - Quais os atributos retornados pela consulta?
 - Quais os atributos estão nas condições de junção e seleção? Quão seletivas são estas condições?
- ❖ Para cada atualização, analisar:
 - Quais atributos estão nas condições de seleção e junção? Quão seletivas são estas condições?
 - O tipo de atualização (INSERT/DELETE/UPDATE), e os atributos que são atualizados.

Tradução dos slides de "Database Management Systems 3ed, R. Ramakrishnan and J. Gehrke"

16

<E.numDep>

- ❖ Planos que envolvem somente o índice também existem para consultas que utilizam mais de uma relação.

```
SELECT D.gerente
FROM Depto D, Emp E
WHERE D.numDep=E.numDep
```

<E.numDep,E.idEmp>

```
SELECT D.gerente, E.idEmp
FROM Depto D, Emp E
WHERE D.numDep=E.numDep
```

- ❖ As entradas de dados podem conter os próprios registros, conter pares <chave, rid>, ou conter pares <chave, lista-de-rids>.
 - A escolha da técnica de indexação é ortogonal ao formato das entradas de dados.
- ❖ Podem existir diversos índices para um mesmo arquivo com registros de dados, cada um com uma chave de pesquisa diferente.
- ❖ Os índices podem ser classificados como primários ou secundários, e podem ser clusterizados ou não.

No Postgres

- ❖ CREATE [UNIQUE] INDEX nome-do-índice ON nome-da-tabela (lista-de-atributos) WHERE condição

- ❖ Exemplo:

```
CREATE INDEX indEmp
ON Dep (numDep);
```

No Postgres

- ❖ CLUSTER nome-do-índice ON nome-da-tabela
 - faz a clusterização dos registros de dados da tabela de acordo com a chave de pesquisa do índice
 - a clusterização só é feita nos registros atuais – atualizações posteriores não obedecem a clusterização
- ❖ CLUSTER nome-da-tabela
 - reordena os registros da tabela de acordo com a clusterização já definida
- ❖ CLUSTER

Resumo

- ❖ Existem diversas alternativas para organização de arquivos, cada uma apropriada para algumas situações.
- ❖ Se consultas com seleção são frequentes, é importante ordenar o arquivo ou criar um índice.
 - índices hash são bons para teste de igualdade.
 - arquivos ordenados e índices B+ são melhores para testes de intervalo; são também bons para teste de igualdade.
- ❖ Um índice consiste de uma coleção de entradas de dados que ajudam na localização de registros de dados que contêm determinados valores para a chave de pesquisa.

Resumo (Cont.)

- ❖ Entender a carga de trabalho do SGBD para uma aplicação é essencial para melhorar o seu desempenho.
 - Quais são as consultas e atualizações mais importantes? Quais os atributos e relações envolvidos?
- ❖ Os índices devem ser escolhidos para melhorar o desempenho de consultas.
 - atualizações causam impacto na manutenção dos índices.
 - os índices devem ser escolhidos para melhorar o desempenho de diversas consultas, se possível.
 - criar índices que possibilitem planos de consultas que utilizam somente o índice.
 - a clusterização é extremamente importante: somente um índice por relação pode ser clusterizado.
 - a ordem dos atributos em chaves de pesquisa compostas pode ser importante.