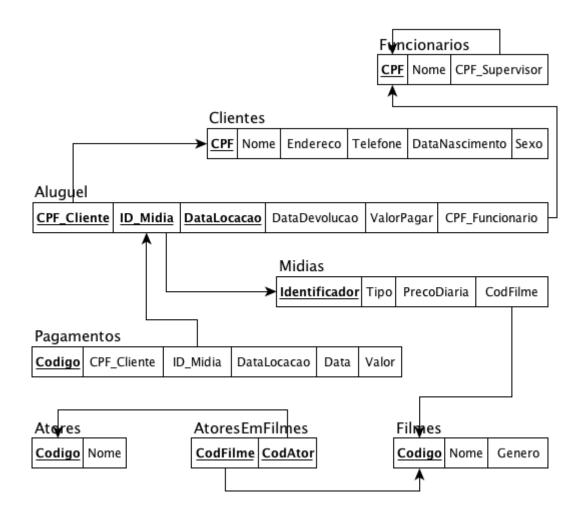
Nome: Gabriel Henrique Vieira de Oliveira

Data: 22/10/2024

Matéria: Banco de Dados - HO11: Indexação Multinível

Construir um índice multinível estático na chave primária e índices multinível dinâmicos com árvore B+ em cada chave estrangeira para cada arquivo (tabela) presente no modelo relacional abaixo, apresentando a blocagem (fator de bloco), o número de blocos necessários para armazenar o índice, o espaço total gasto para armazenar cada arquivo de índice e o número de acessos a blocos necessários para recuperar um registro usando cada índice construído.



Considere que o ponteiro para blocos de disco tem 16B, que o tamanho de bloco de disco é de 2KB, que um nó de árvore B+ seja armazenado em um bloco de disco, que a ocupação na árvore B+ seja de 69%, que cada ponteiro de nó da árvore B+ ocupe 12B, que os arquivos possuem registros de tamanho fixo, não espalhados e que eles têm a seguinte configuração de número de registros e tamanhos de campos:

- Atores (10.000 registros) \rightarrow Codigo (16B), Nome (160B)
- Clientes (100.000 registros) → CPF (11B), Nome (160B), Endereco (200B), Telefone (16B), DataNascimento (12B), Sexo (1B)
- Filmes $(2.000.000 \text{ registros}) \rightarrow \text{Codigo (16B)}$, Nome (160B), Genero (80B)
- Funcionarios (3.500 registros) \rightarrow CPF (11B), Nome (160B)
- Midias (10.000.000 registros) → Identificador (24B), Tipo (8B), PrecoDiaria (24B)

- Aluguel (20.000.000 registros) → DataLocacao (12B), DataDevolucao (10B), ValorPagar (24B)
- Pagamentos (50.000.000 registros) \rightarrow Codigo (48B), Data (12B), Valor (24B)
- AtoresEmFilmes (1.000.000 registros)

Observem a existência de chaves estrangeiras que obviamente devem ser consideradas como campos integrantes dos arquivos.

Ponteiro para blocos do disco: 16 B

Ponteiro da árvore B+: 12 B

Bloco de disco: 2 KB

Ocupação da árvore B+: 69%

A) TABELA ATORES:

Número de registros: 10.000

Tamanho do registro: Código (16B) + Nome (160B) = 176 bytes

Bloco de disco: 2 KB = 2048 bytes

1.1. Cálculo de blocagem (B): 2048 / 176 = 11.636 = 11

1.2. Cálculo de blocos (R/B): 10.000 / 11 = 910

1.3. Espaço total gasto: $910 \times 2048 = 1.860.800$ bytes

1.4. Índice Multinível Estático (Código - 16B):

Blocagem: 2048 / (16 + 16) = 64

Número de blocos: 910 / 64 = 14.219 = 15

Espaço total gasto no índice: $(15 + 1) \times 2058 = 32.928$ bytes Número de acessos (Ac): $\log 64 (910) = 1.63 \approx 2 + 1 = 3$ acessos

B) TABELA FUNCIONÁRIOS:

Número de registros: 3.500

Tamanho do registro: CPF (11B) + Nome (160B) + CPF Supervisor (11B) = 182 bytes

2.1. Cálculo de blocagem (B): 2048 / 182 = 11.25 = 11

2.2. Cálculo de blocos (R/B): 3500 / 11 = 319

2.3. Espaço total gasto: $319 \times 2048 = 653.312$ bytes

2.4. Índice Multinível Estático (CPF - 11B):

Blocagem: 2054 / 32 = 64

Número de blocos: 910 / 64 = 14.21 = 15

Espaço total gasto no índice: $(15 + 1) \times 2048 = 32.768$ bytes

Número de acessos (Ac): $\log 64 (910) = 3$ acessos

C) TABELA CLIENTES:

Número de registros: 100.000

Tamanho do registro: CPF (11B) + Nome (160B) + Endereço (200B) + Telefone (16B) + DataNascimento

(12B) + Sexo (1B) = 400bytes

2.1. Cálculo de blocagem (B): 2048 / 400 = 5

2.2. Cálculo de blocos (R/B): 100.000 / 5 = 20.000

2.3. Espaço total gasto: $20.000 \times 2048 = 40.960.000$ bytes

2.4. Índice Multinível Estático (CPF - 11B):

Blocagem: 2048 / 27 = 75

Número de blocos: 20.000 / 75 = 267

Espaço total gasto no índice: $(267 + 1) \times 2048 = 547.840$ bytes Número de acessos (Ac): $\log 75 (20000) = 3 + 1 = 4$ acessos

D) TABELA ALUGUEL:

Número de registros: 20.000.000

Tamanho do registro: CPF Cliente (11B) + ID Midia (24B) + DataLocacao (12B) + DataDevolucao (10B) +

Valor $(24B) + CPF_Functionario (11B) = 92$ bytes

2.1. Cálculo de blocagem (B): 2048 / 92 = 22

2.2. Cálculo de blocos (R/B): 20.000.000 / 22 = 909.000

2.3. Espaço total gasto: $909.000 \times 2048 = 1.861.632.000$ bytes

2.4. Índice Multinível Estático (CPF - 11B):

Blocagem: 2048 / 27 = 75

Número de blocos: 909.000 / 75 = 12.120

Espaço total gasto no índice: $(12.120 + 1) \times 2048 = 24.823.808$ bytes

Número de acessos (Ac): $\log 75 (909.000) = 4 + 1 = 5 acessos$

E) TABELA MÍDIAS:

Número de registros: 10.000.000

Tamanho do registro: Identificador (24B) + Tipo (8B) + PreçoDiaria (24B) + CodFilme (16B) = 72 bytes

2.1. Cálculo de blocagem (B): 2048 / 72 = 28

2.2. Cálculo de blocos (R/B): 10.000.000 / 28 = 357.143

2.3. Espaço total gasto: $357.143 \times 2048 = 731.428.864$ bytes

2.4. Índice Multinível Estático (CPF - 11B):

Blocagem: 2048 / (24 + 16) = 51

Número de blocos: 357.143 / 51 = 7003

Espaço total gasto no índice: $(7003 + 1) \times 2048 = 14.344.192$ bytes

Número de acessos (Ac): $\log 51 (357.143) = 3 + 1 = 4$ acessos

F) TABELA FILMES:

Número de registros: 2.000.000

Tamanho do registro: Código (16B) + Título (100B) + AnoLançamento (4B) + NomeDiretor (160B) +

NomeAtor (160B) = 440 bytes

2.1. Cálculo de blocagem (B): 2048 / 440 = 4.65 = 5

2.2. Cálculo de blocos (R/B): 2.000.000 / 5 = 400.000

2.3. Espaço total gasto: $400.000 \times 2048 = 819.200.000$ bytes

2.4. Índice Multinível Estático (CPF - 11B):

Blocagem: 2048 / 32 = 64

Número de blocos: 400.000 / 64 = 6.250

Espaço total gasto no índice: $(6250 + 1) \times 2048 = 12.802.048$ bytes

Número de acessos (Ac): log64 (400.000) = 5 acessos