Ordenação de Arquivos

Prof. Flávio Humberto Cabral Nunes

Conteúdo

- 1. Introdução
- Intercalação Balanceada de Vários Caminhos
- Implementação através de Seleção por Substituição
- 4. Considerações Práticas
- Capítulo: 5 (APOSTILA).

Introdução

- Ordenação externa é usada quando o número de registros é maior do que a memória RAM
- Os métodos de ordenação externa são diferentes dos métodos de ordenação interna
 - Mas o problema é o mesmo
- Deve-se considerar que os dados estão em unidades de armazenamento secundário

Introdução

- Nas memórias externas, os dados são armazenados em um arquivo sequencial
 - Apenas um registro é acessado por vez
- Diferente da estrutura de dados vetor
- Portanto são necessárias novas técnicas para ordenação de registros

Por que ordenação externa é diferente da ordenação interna?

- Custo de acesso a memória secundária é muito maior do que o acesso a memória primária
- 2. Restrições de acesso a dados
 - Fitas são acessadas somente sequencialmente
 - Em discos, acesso direto é muito caro
- 3. Os métodos de ordenação externa são dependentes do estado atual da tecnologia

Ordenação Externa

- Dá-se ênfase na minimização do número de vezes que cada item é transferido entre memória interna e externa
- Transferência deve ser tão eficiente quanto os equipamentos permitam
- Método mais importante é a intercalação
 - Combinação de 2 ou mais blocos ordenados para produzir um único bloco ordenado

Estratégia Geral dos Métodos de Ordenação Externa

- Arquivo é quebrado em blocos do tamanho da memória interna disponível e cada bloco é ordenado
- 2. Os blocos são ordenados fazendo-se várias passadas no arquivo. A cada passada, blocos maiores são criados até que todo arquivo esteja ordenado

Eficiência

- Os algoritmos devem reduzir o número de passadas sobre o arquivo
- Maior custo está nas operações de entrada e saída
- Medida de complexidade = no. de vezes que um item é lido e escrito na memória auxiliar
- Bons métodos fazem menos de 10 passadas

- Considere que o arquivo está armazenado em fita magnética
- Memória interna só tem espaço para 3 registros
- Têm-se 6 unidades de fita magnética
- Conteúdo do arquivo:
 - INTERCALACAOBALANCEADA

Memória: ERC

FITA 1: INT ACO ADE

FITA 2: CER ABL A

FITA 3: AAL ACN

FITA 4:

FITA 5:

Memória: IAC ★★

FITA 1: NT ACO ADE

FITA 2: SER ABL A

FITA 3: A L A C N

FITA 4: A

FITA 5:

Memória: IAC

1

FITA 1: NT ACO ADE

FITA 2: OER ABL A

FITA 3: **OOL** A C N

FITA 4: A A

FITA 5:

Memória: ILC



FITA 1: NT ACO ADE

FITA 2: OER ABL A

FITA 3: (8) A C N FITA INATIVA

FITA 4: A A C

FITA 5:

Memória: ILE



FITA 1: NT ACO ADE

FITA 2: OR ABL A

FITA 3: 800 A C N FITA INATIVA

FITA 4: A A C E

FITA 5:

Memória: ILR

FITA 1: ON T A C O A D E

FITA 2: OOR ABL A

FITA 3: **880** A C N

FITA INATIVA

FITA INATIVA

FITA 4: A A C E I

FITA 5:

Memória: NLR

1

FITA 1: OT ACO ADE

FITA 2: OOR ABL A

FITA 3: **880** A C N

FITA INATIVA

FITA INATIVA

FITA 4: A A C E I L

FITA 5:

Memória: NTR



FITA 1: ON A C O A D E

FITA 2: OOO ABL A

FITA 3: **300** A C N

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5:

Memória: AAA

†††

FITA 1: OOO ADE

FITA 2: **668 B** L A

FITA 3: **3000 3** C N

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A

Memória: CAA



FITA 1: **300 80** O A D E

FITA 2: **OOO O**BL A

FITA 3: **3000 3** C N

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A

Memória: CBA

1

FITA 1: **300 80** O A D E

FITA 2: **668 68** L A

FITA 3: **3000 O**C N

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A A

Memória: CBC

FITA 1: **300 80** O A D E

FITA 2: **668 88**L A

FITA 3: **300 30** N

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A A B

Memória: CLC

FITA 1: **300 80** O A D E

FITA 2: **668 860** A

FITA INATIVA

FITA 3: **300 30** N

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A A B C

Memória: OLC

FITA 1: 300 ADE FITA INATIVA

FITA 2: **OOB OOB** A

FITA INATIVA

FITA 3: **3000 30** N

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A A B C C

Memória: OLN

FITA 1: **300 800** A D E

FITA 2: **668 866** A

FITA 3: **3000**

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A A B C C L N O

Memória: AAD

† † †

FITA 1: **300 800 80** E

FITA 3: **800**

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A A B C C L N O

FITA 6: A

Memória: EAD

FITA 1: **300 300 300**

FITA INATIVA

FITA 2: **OOO OOO O**

FITA INATIVA

FITA 3: **3000**

FITA 4: A A C E I L N R T

FITA 5: A A A B C C L N O

Memória: AAA

FITA 1: A

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: A C E I L N R T

FITA 5: A A B C C L N O

Memória: AAA



FITA 1: A A

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: OCE ILNRT

FITA 5: A A B C C L N O

Memória: CAA

1

FITA 1: A A A

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **330** E I L N R T

FITA 5: A A B C C L N O

Memória: CAA

1

FITA 1: A A A A

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **330** E I L N R T

FITA 5: A B C C L N O

Memória: CAA

1

FITA 1: A A A A A

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **330** E I L N R T

FITA 5: **333** B C C L N O

Memória: CBA

1

FITA 1: A A A A A A

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **330** E I L N R T

FITA 5: **3338** C C L N O

Memória: CBA

1

FITA 1: A A A A A A A

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **330** E I L N R T

FITA 5: **3338** C C L N O

FITA 6: **30** D E

Memória: CBD

FITA 1: A A A A A A A B

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **330** E I L N R T

FITA 5: **33338** C C L N O

FITA 6: **300** E

Memória: CCD

1

FITA 1: A A A A A A A B C

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **330** E I L N R T

FITA 5: **333300** C L N O

FITA 6: **300** E

Memória: ECD

1

FITA 1: A A A A A A A B C C

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **3000** I L N R T

FITA 5: **333300** C L N O

FITA 6: **300** E

Memória: ECD

1

FITA 1: A A A A A A A B C C C

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **3300 I** L N R T

FITA 5: **3333000** L N O

FITA 6: **300** E

Memória: ELD

1

FITA 1: A A A A A A A B C C C D

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **3000** ILNRT

FITA 5:**300000**N O

FITA 6: **300** E

Memória: ELE

1

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **3300 I** L N R T

FITA 5:**300000**N O

FITA 6: **3000**

Memória: ILE

1

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E E

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **30000** L N R T

FITA 5:**300000**N O

FITA 6: **3000**

Memória: ILL

. .

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E E I

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **3000000**N R T

FITA 5:**300000**N O

FITA 6: **3000**

Memória: NLL

lack

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E E I L

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4:**3000000** R T

FITA 5:**300000**N O

FITA 6: **3000**

Memória: NRL

1

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E E I L L

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **300000000** T

FITA 5:**300000**N O

FITA 6: **3000**

Memória: NRN

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E E I L L N

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **30000000** T

FITA 5:**3333000000**0

FITA 6: **3000**

FITA INATIVA

Memória: NRO

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E E I L L N N

FITA 2:

FITA 3:

FITA 4: **30000000** T

FITA 5:**00000000**

FITA 6: **3000**

FITA INATIVA

Memória: TRO

1

FITA 1: A A A A A A A B C C C D E E I L L N N O R T

FITA 2:

FITA 3:

FITA 5: **33330000000**

FITA 6: **3000**

FITA INATIVA

Quantas passadas são necessárias?

- Considere um arquivo com n registros (um registro é igual a uma palavra) e uma memória interna de m palavras
- Passada inicial produz n/m blocos ordenados
- Se cada registro tiver k palavras, k > 1
- Passada inicial produz n/m/k blocos

Quantas passadas são necessárias?

- Seja a função de complexidade P tal que
 - P(x) seja o número de passadas
 - f o número de fitas
- Logo
 - $P(n) = log_f n/m$
- No exemplo, n = 22, m = 3 e f = 6
 - $P(22) = log_6 22/3 = 2$

Quantas passadas são necessárias?

- No exemplo foram utilizadas 2f fitas
- Para usar f + 1 fitas
 - Encaminhe todos os blocos para uma fita
 - Redistribua estes blocos entre as fitas de onde eles foram lidos
- Possui o custo de mais passadas

- A intercalação pode ser feita utilizando filas de prioridades
- Tanto a quebra do arquivo em blocos como a intercalação são implementadas de forma eficiente
- Substitui o menor registro existente na memória interna pelo próximo registro da fita de entrada
- Implementada através de um heap

- Processo começa fazendo m inserções na fila de prioridades vazia
- O menor item da fila de prioridades é substituído pelo próximo item de entrada
 - Se o próximo item é menor do que o que está saindo, então ele deve ser marcado como membro do próximo bloco e tratado como maior do que todos os itens do bloco corrente
- Quando um item marcado vai para o topo da fila, o bloco corrente é encerrado e novo bloco ordenado é iniciado

- Considere um heap de tamanho 3
- A condição do heap é que a primeira chave tem que ser menor do que a segunda e a terceira
- Blocos gerados
 - INRT tamanho 4
 - ACEL tamanho 4
 - AABCLO tamanho 6
 - AACEN tamanho 5
 - AAD tamanho 6

- Após encontrados os blocos, faz-se a intercalação dos mesmos
- A intercalação também pode ser feita utilizando fila de prioridades

- Operações de entrada e saída de dados devem ser implementadas de forma eficiente
- Deve-se procurar fazer leitura, escrita e processamento de forma simultânea
- Os computadores de maior porte possuem uma ou mais unidades independentes para processamento de E/S

- Técnica para obter superposição de E/S e processamento interno:
 - Utilize 2f áreas de entrada e 2f de saída
 - Para cada unidade de entrada ou saída, utiliza-se duas áreas de armazenamento
 - Uma para uso do processador central
 - Outra para uso do processador de entrada ou saída

- Para entrada, o processador central usa uma das duas áreas enquanto a unidade de entrada está preenchendo a outra área
- Depois a utilização das áreas é invertida entre o processador de entrada e o processador central
- Para saída, a mesma técnica é utilizada

• Problemas:

- Apenas metade da memória disponível é utilizada
- Isso pode levar a uma ineficiência se o número de áreas for grande
- Todas as f áreas de entrada em uma intercalação de f caminhos se esvaziando aproximadamente ao mesmo tempo

- Solução: Técnica de previsão
- Requer a utilização de uma única área extra de armazenamento durante a intercalação
- Superpõe a entrada da próxima área que precisa ser preenchida com a parte de processamento interno do algoritmo
- A área cujo último registro é o menor será a primeira a se esvaziar