Engenharia de Computação Estrutura de Dados 2

Aula 09 - Compactação e Reuso de Espaço

Prof. Muriel de Souza Godoi muriel@utfpr.edu.br







Manipulação de Dados

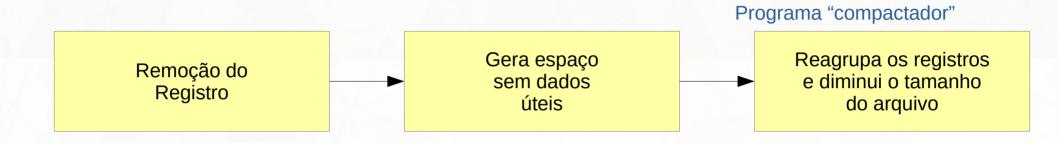
- Operações básicas
 - adição de registros
 - relativamente simples
 - remoção de registros
 - atualização de registros
 - eliminação e adição de um registro

Quando um registro é removido, deve-se posteriormente reutilizar o espaço do registro

Compactação e Reuso

- Compactação
 - busca por regiões do arquivo que não contêm dados
 - recupera os espaços perdidos
- Reuso
 - insere dados nos espaços perdidos

Abordagem Estática versus Abordagem Dinâmica



- Técnica para reconhecer registros removidos: remoção lógica
 - atribuir um valor para um campo do registro
 - usar um campo extra

Não faz nada em um intervalo de tempo Δt

Durante Δt

Remoção lógica

- registros removidos são marcados, porém não são reaproveitados
- o novas inserções são realizadas no final do arquivo
- buscas desconsideram os registros marcados como removidos

Remoção física

Após Δt

- o programa é executado para reconstruir o arquivo
- todos os registros removidos são descartados

Arquivo original:

• 1. Remova os registros com RRN = 1 e RRN = 3

Arquivo após remoção lógica:

2. Compacte o arquivo

Arquivo compactado:

Abordagem Estática - Características

- Técnica pode ser aplicada a:
 - registros de tamanho fixo;
 - registros de tamanho variável.
- Frequência para se aplicar a técnica:
 - depende da aplicação;
 - depende da porcentagem de registro marcados como removido;

- Indicada para aplicações interativas que acessam arquivos altamente voláteis
- Desafios:
 - marcar registros como logicamente removidos
 - identificar se existem registros marcados como logicamente removidos, ou seja, se existem espaços a serem reaproveitados
 - localizar os espaços ocupados por esses registros logicamente removidos sem realizar buscas exaustivas

- Registros de Tamanho Fixo:
- Solução
 - lista encadeada de registros eliminados
- Características
 - lista: constitui-se dos RRNs dos registros marcados como logicamente removidos
 - cabeça da lista: armazenada no registro de cabeçalho do arquivo
 - o inserção e reuso de espaço: ocorrem sempre no início da lista

Implementação: PILHA

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoPilha → -1 (NULL)
 - Registros de dados;

1. Remova o registro com RRN = 1

- Arquivo após remoção lógica:
 - Registro de cabeçalho: TopoPilha → 1
 - Registros de dados;

2. Remova o registro com RRN = 3

- Arquivo após remoção lógica:
 - Registro de cabeçalho: TopoPilha → 3
 - Registros de dados;

2. Remova o registro com RRN = 0

- Arquivo após remoção lógica:
 - Registro de cabeçalho: TopoPilha → 0
 - Registros de dados;

2. Insira um novo registro

- Arquivo após remoção lógica:
 - Registro de cabeçalho: TopoPilha → 3
 - Registros de dados;

```
CATARINA | AVENIDA b X | RIO b C L A RO | b

* - 1 A O | RUA b A | RIO b C L A RO | b b b b b b b

PEDRO | RUA b X V | SAO b C A R L O S | b b b b b b

* 1 T O N I A | RUA b X V b D E b M A I O | I B A T E | b

A N A | RUA b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | b b
```

- Registros de Tamanho Variável:
- Solução
 - lista encadeada de registros eliminados
- Características
 - lista: constitui-se dos byte offsets dos registros marcados como logicamente removidos
 - cabeça da lista: armazenada no registro de cabeçalho do arquivo
 - inserção e reuso de espaço: ocorrem sempre no início da lista (como uma pilha)

Necessário guardar também o tamanho do registro

- Arquivo após remoção lógica:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → -1 (NIL)
 - Registros de dados;

```
M A R I A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # J O A O | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # A N A | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

1. Remova o registro relativo ao JOAO

- Arquivo após remoção lógica:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 24
 - Registros de dados;

```
M A R I A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # *22-1 O | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # A N A | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

2. Remova o registro relativo ao ANA

- Arquivo após remoção lógica:
 - Registro de cabeçalho: TopoLista → 101
 - Registros de dados;

```
M A R I A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # *22-1 O | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # *29 24 | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

3. Remova o registro relativo ao MARIA

- Arquivo após remoção lógica:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 0
 - Registros de dados;

```
*24 101 A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # *22-1 O | R U A b A | R I O B C A R L O S | # *22-1 O | R U A b X V | S A O b C A R I O | R I A B A I B A I E | # *29 24 | R U A b A U G U S I O b P A I V A | I B A I E | #
```

- Registros de Tamanho Variável:
- Reuso de espaço
 - realiza uma busca sequencial na lista
 - se encontrou espaço disponível no tamanho adequado
 - então reaproveita o espaço para armazenar o novo registro, usando uma estratégia de alocação
 - o senão insere o novo registro no final do arquivo

O tamanho do registro que foi removido deve ser do **tamanho adequado**, ou seja, "grande o suficiente" para que os dados do novo registro usem aquele espaço

Estratégias de Alocação

- First-Fit
 - utiliza o primeiro espaço que servir
- Best-Fit
 - escolhe o espaço mais justo possível
- Worst-Fit
 - escolhe o maior espaço possível

Reuso de Espaço - First-Fit

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 0
 - Registros de dados;

```
*24 101 A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # *22-1 O | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # *29 24 | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

 4. Insira um novo registro de tamanho 18 usando a estratégia First-Fit

Reuso de Espaço - First-Fit

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 101
 - Registros de dados;

Fragmentação interna

```
R I T A | R U A b X | I B A T E | A R L O S | # *22-1 O | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # *29 24 R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

Reuso de Espaço - Best-Fit

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 0
 - Registros de dados;

```
*24 101 A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # *22-1 O | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # *29 24 | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

 4. Insira um novo registro de tamanho 18 usando a estratégia Best-Fit

Reuso de Espaço - Best-Fit

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 0
 - Registros de dados;

Fragmentação interna

```
*24 101 A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # R I T A | R U A b X | I B A T E | A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # *29 -1 | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

Reuso de Espaço - Worst-Fit

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 0
 - Registros de dados;

```
*24 101 A | R U A b 1 | S A O b C A R L O S | # *22-1 O | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # *29 24 | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

 4. Insira um novo registro de tamanho 18 usando a estratégia Worst-Fit

Reuso de Espaço - Worst-Fit

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 0
 - Registros de dados;

```
*24 101 A | RUAbl | SAObCARLOS | # *22-1 O | R
UAbA | RIObCLARO | # PEDRO | RUAbXV | S
AObCARLOS | # ANTONIA | RUAbXV b D E b M
AIO | IBATE | # RITA | RUAbX | IBATE | AI
VA | IBATE | #
```

Fragmentação interna

Fragmentação Interna

- Definição
 - espaço que sobra dentro de um registro
 - o pode ocorrer com qualquer estratégia de alocação

- Solução
 - colocar o espaço que sobrou na lista
 - encadeada como um registro eliminado

Reuso de Espaço - First-Fit

- Arquivo original:
 - Pegistro de cabeçalho: TopoLista → 0
 - Registros de dados;

```
*6 101 A # R I T A | R U A b X | I B A T E | # *22-1 0 | R U A b A | R I O b C L A R O | # P E D R O | R U A b X V | S A O b C A R L O S | # A N T O N I A | R U A b X V b D E b M A I O | I B A T E | # *29 24 | R U A b A U G U S T O b P A I V A | I B A T E | #
```

Fragmentação Externa

- Definição
 - o espaço que sobrou dentro de um registro foi colocado na lista encadeada como um registro eliminado
 - o espaço é muito pequeno, e não pode armazenar nenhum dado
 - o pode ocorrer com qualquer estratégia de alocação

Fragmentação Externa

- Como combater?
 - junção de espaços vazios adjacentes (coalescimento)
 - combinação de dois espaços vazios na lista que são fisicamente adjacentes em um espaço único maior
- Dificuldade
 - a adjacência de registros na lista é lógica, não física, o que requer a busca por registros adjacentes

Observações

- Estratégias de alocação
 - usadas somente com registros de tamanho variável
- Recomendações
 - se o espaço está sendo desperdiçado devido à fragmentação interna
 - oentão escolha entre First-Fit e Best-Fit
 - se o espaço está sendo desperdiçado devido à fragmentação externa
 - então escolha Worst-Fit