## Organização e Recuperação de Dados Profa. Valéria

## 4ª Lista de Exercícios

- 1. No contexto de um arquivo, qual é a diferença entre fragmentação interna e externa? Como a compactação afeta a fragmentação interna? E a fragmentação externa?
- 2. Quando o arquivo possui registros de tamanho fixo, podemos tratar a Lista de Espaços Disponíveis como uma pilha (PED). Por que o mesmo não pode ser feito em arquivos com registro de tamanho variável?
- 3. Dada os seguintes Topo de PED e arquivo representados na figura:

	Topo da PED $ ightarrow$ 5								
	0	1	2	3	4	5	6		
•	João	Pedro	Luiz	*-1	Paula	*3	Rui		

Mostre como ficam o topo da PED e o arquivo quando as seguintes alterações são feitas:

- a. Remoção do registro de chave "Rui";
- b. Remoção do registro de chave "Pedro";
- c. Inserção de um registro de chave "Maria".
- 4. A tabela abaixo mostra o *byte-offset* e o tamanho em *bytes* de alguns registros que estão armazenados em um arquivo com registros de tamanho variável.

Byte-offset	Tam. do registro (em bytes)		
28	28		
58	30		
150	123		
4	22		
90	58		

Suponha que exista uma LED para gerenciar espaços disponíveis desse arquivo. Se removermos os registros de *byte-offset 28,* 150 e 90, nessa ordem, e adicionarmos um registro de 22 bytes de tamanho, qual será o *byte-offset* desse novo registro? Faça o exercício considerando cada uma das estratégias de gerenciamento de LED (*worst-fit*, *best-fit* e *first-fit*).

- 5. Considere o arquivo de dados abaixo, com a seguinte organização:
  - Registros de tamanho variável, precedidos por um campo de 2 bytes que armazena o tamanho do registro;
  - Campos delimitados pelo separador "|" (com exceção do campo de tamanho);
  - Cabeçalho de 16 bytes.

Considere o uso de uma *LED* e simule as operações seguintes, mostrando, em cada passo, como fica o <u>arquivo</u> e o ponteiro <u>LED.Head</u>. Utilize a política de alocação *worst-fit*.

- a. Inserção de um novo registro de 45 bytes com chave "Martins";
- b. Remoção do registro de chave "Martineli"
- c. Remoção do registro de chave "Valadares"

- d. Inserção de um novo registro de 32 bytes com chave "Casale"
- e. Remoção do registro de chave "Soares"
- 6. Repita o exercício anterior utilizando as estratégias best-fit e first-fit.
- 7. O esquema abaixo representa um arquivo com registros de tamanho variável. Assuma que os 4 primeiros bytes do arquivo são utilizados para o cabeçalho, que os campos são delimitados por "|" e cada registro é precedido por um campo de dois bytes indicando qual é o tamanho do registro. Assuma também que uma LED é utilizada para gerenciar os espaços disponíveis. Assuma que a estratégia de gerenciamento é a worst-fit e que as possíveis sobras de espaços resultantes de inserções devem retornar para a LED.

```
LED.head: 201

0 4 82 113 147 201

... 76PIRATA|... |29PIPA|... |32THOR|... |52LADY|... |24*-1...
```

Simule as operações seguintes, mostrando, em cada passo, como fica o arquivo e o ponteiro LED.head.

- a) Remoção do registro de chave "PIPA"
- b) Remoção do registro chave "PIRATA"
- c) Remoção do registro chave "LADY"
- d) Inserção de um registro de 40 bytes com chave "ZARA"
- e) Inserção de um registro de 29 bytes com chave "GHOST"
- f) Inserção de um registro de 19 bytes com chave "NINA"

Repita o exercício trocando a estratégia de gerenciamento da LED para *first-fit* (primeiro ajuste) e *best-fit* (melhor ajuste).

- 8. Por que a estratégia *worst-fit* não é uma boa escolha quando o espaço é perdido devido à fragmentação interna?
- 9. Suponha que um arquivo deva permanecer ordenado. Como isso afeta o gerenciamento de espaços disponíveis?
- 10. Explique o método de ordenação *keysort* e exemplifique seu funcionamento, passo a passo, para o arquivo representado abaixo (considere que o último registro (chave DGC) ocupa 56 bytes).

Byte-offset	Chave	Título	Compositor	
32	LON	Romeo and Juliet	Prokofiev	
77	RCA	Quartet in C Sharp Minor	Beethoven	
132	WAR	Touchstone	Corea	
167	ANG	Symphony No. 9	Beethoven	
211	COL	Nebraska	Springsteen	
256	DGC	Symphony No. 9	Beethoven	