## SCC202 Algoritmos e Estruturas de Dados I — Turma Mat.Aplicada Profa. Graça Nunes 2º. Semestre de 2010

## Prova 1 (Gabarito) 17/09/2009

Nro USP:
elementada como abaixo:
ficar se uma lista de inteiros está ordenada
ai (i=1) o elemento atual; ssor ai+1, siga em frente.
resentada conforme a declaração abaixo:
de elementos*/
te o algoritmo de (a).

É linear. Se a lista tem tamanho n, então o custo é exatamente n, pois é necessário passar por todo elemento da lista, comparando-o com seu sucessor/predecessor.

2) (1.5) Considere o TAD Fila Sequencial. Utilize suas funções para implementar uma função que gerencia o empréstimo de um livro numa biblioteca:

```
typedef int usuário;
typedef struct {
char título;
usuário fila_livro[MAX];
} Livro;
```

## boolean empresta-livro (Livro \*b, usuário \*u)

/\*essa função deve retornar **true** se o livro b puder ser emprestado para o usuário u; ou **false**, e neste caso, o usuário deve ficar na fila de espera do livro. Se não for possível inserir na fila, retorne **false**\*/

```
{ if (Disponível(b) && VAZIA(b->fila_livro)) return TRUE; else {Insere (b->fila_livro, *u); /* supondo que Insere é uma função "void" */ return FALSE; }
```

- 3) **(1.0)** Considerando que nas **pilhas** todas as operações ocorrem apenas na extremidade do topo:
- (a) Qual é a única desvantagem de se implementar pilhas sequencialmente?

Ter que prever o tamanho do array.

(b) Qual é o único custo de se trocar a implementação sequencial pela encadeada no caso da pilha?

O campo extra para endereço do sucessor de cada elemento.

- 4) Explique por que a Busca Binária:
- (a) (1.0) É mais eficiente do que a busca següencial.

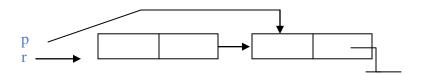
Em cada passo da busca seqüencial, ao comparar a chave de busca com a próxima chave do conjunto, diminuímos o tamanho do problema em uma unidade. Na busca binária, a cada passo, diminuímos pela metade o tamanho do problema. Assim, no pior caso, quando a

chave de busca não está na lista, a busca seqüencial pode levar até n comparações (n é o tamanho da lista, enquanto a busca binária levaria log<sub>2</sub> n comparações.

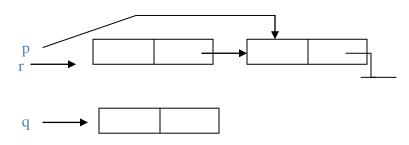
(b) (1.0) Só pode ser efetuada num array.

Num array ordenado, temos acesso direto à sua mediana por meio dos seus índices. Ao somar os índices das extremidades e dividir por dois, obtemos o endereço do valor mediano. Isso só é possível quando (a) temos acesso a eles e (b) eles são consecutivos.

- 5) (1.0) Responda cada uma das questões abaixo com V(erdadeiro) ou F(also). No caso de F, corrija ou justifique.
- (V) As duas únicas vantagens de um mapeamento encadeado dinâmico de uma lista, sobre o estático, são: (a) evitar deslocamentos dos elementos do array durante inserções e eliminações, e (b) evitar a reserva de memória em tempo de compilação.
- (F) A implementação de uma pilha em formato circular é uma solução para o melhor aproveitamento do espaço em memória quando se utiliza array para armazená-la. Isso é verdadeiro para Filas, e não para Pilhas, pois nessas últimas, não há necessidade de reaproveitamento de espaço, já que as operações ocorrem numa única extremidade, o topo.
- ( V ) A única razão para se implementar uma lista encadeada de forma estática (num array) é para o caso de se usar linguagens de programação que não admitem variáveis dinâmicas.
- ( V ) O custo de se encontrar uma chave numa lista encadeada é necessariamente, no pior caso, linear com o tamanho da lista.
- 6) (1.5) Esquematize, com desenhos, o que acontece na memória principal durante a execução do código a seguir:



q = (struct no\*) malloc(sizeof(struct no));



r->next = q; q->next = NULL; free(p); p= NULL;

