## Primeira Avaliação a Distância

- 1. Para cada item abaixo, responda "certo" ou "errado", justificando (meio ponto cada):
  - a. Se a complexidade de pior caso de um algoritmo A para um problema P for O(f), então o número de passos que um algoritmo ótimo para P efetua, em qualquer caso, é igual a O(f).
  - b. Se a complexidade de melhor caso de um algoritmo for  $\Theta(f)$ , então o número de passos que o algoritmo efetua, qualquer que seja a entrada, é O(f).
- 2. (1,0) Considere uma sequência de elementos  $f_1, f_2, \ldots, f_n$ , definida do seguinte modo:  $f_1 = 0, f_2 = -1, f_3 = 1, f_j = f_{j-1} f_{j-2} + f_{j-3}$  para j > 3. Elaborar algoritmos, um recursivo e outro não recursivo, para determinar o elemento  $f_n$  da sequência. Determinar a complexidade dos algoritmos.
- 3. (2,0) Escreva um algoritmo que inverte uma lista simplesmente encadeada com nó cabeça. Exemplo: se a lista contém os elementos 1,3,5,9,2, nesta ordem, então a lista resultante contém os elementos 2,9,5,3,1. Atenção: não é permito o uso de estruturas auxiliares para realizar a inversão, como um vetor auxiliar ou uma pilha. Responda: sem o uso de estruturas auxiliares, é possível realizar a inversão em tempo inferior a  $O(n^2)$ ?
- 4. (2,0) Faça uma tabela que liste as complexidades de melhor e pior caso dos algoritmos de busca, inserção e remoção, em listas sequenciais e simplesmente encadeadas, ordenadas e não ordenadas. Note que a tabela contém 12 entradas! Observação: as complexidades de inserção e remoção devem desconsiderar o tempo prévio para fazer a busca do elemento.
- 5. (2,0) Compare as complexidades dos métodos de ordenação vistos nas aulas quando o vetor de entrada já está ordenado crescentemente, supondo elementos distintos entre si. Repita o exercício quando o vetor de entrada vem dado em ordem decrescente.
- 6. (2,0) Considere uma lista sequencial L com n elementos distintos, e um vetor V com m elementos quaisquer. Deseja-se realizar a seguinte tarefa: para cada elemento x de V, deve-se verificar se x está em L. Se x não estiver em L, deve-se inseri-lo em L; caso contrário, nada a fazer. Em qualquer caso, continua-se a tarefa para o próximo elemento de V. Elabore um algoritmo eficiente para resolver este problema. Procure elaborar um algoritmo com a melhor complexidade possível.