Lista 1 – Projeto e Análise de Algoritmos – 2024/1

Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação – Universidade Federal de Santa Catarina Prof. Alexandre Goncalves Silva e Prof. Rafael de Santiago

Observações gerais:

- Trabalho deve ser executado em, no máximo, 3 estudantes da disciplina;
- Um documento com as respostas deve ser preparado e entregue em formato PDF;
- O nome dos membros da equipe deve constar no documento entregue;
- Apenas um membro de cada equipe deverá realizar a entrega;
- A entrega deverá ser realizada no MOODLE.
- 1. (1 ponto) Prove as seguintes séries por indução matemática:

(a)
$$\sum_{i=0}^{n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$
 , $n \ge 1$
(b) $\sum_{i=0}^{n} i^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$, $n \ge 1$

(b)
$$\sum_{i=0}^{n} i^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$$
 , $n \ge 1$

2. (2 pontos) Resolva as recorrências por meio do método de iteração ou expansão telescópica, e faça a prova, por indução, da fórmula fechada:

(a)
$$T(1) = k$$
 ; $T(n) = cT(n-1)$; c, k constantes $e, n > 0$

(b)
$$T(1) = 1$$
 ; $T(n) = 3T(n/4) + n^2$

3. (1 ponto) Use o teorema mestre para determinar o custo de execução de seus algoritmos expressos pelas seguintes recorrências:

(a)
$$T(n) = 3T(n/2) + n\log n$$

(b)
$$T(n) = 64T(n/4) + n^2$$

4. (2 pontos) Use o método de árvore de recursão para determinar o custo de execução dos algoritmos expressos pelas recorrências abaixo:

(a)
$$T(1) = 1$$
 ; $T(n) = 2T(n/2) + \Theta(n^2)$

(b)
$$T(1) = 1$$
 ; $T(n) = 2T(n/3) + \Theta(n)$

- 5. (2 pontos) Suponha que, para entradas de tamanho n, você tenha que escolher um dentre três algoritmos $A, B \in C$.
 - (a) Algoritmo A resolve problemas dividindo-os em oito subproblemas de tamanho n/4, recursivamente resolve cada subproblema e então combina as soluções em tempo O(1).
 - (b) Algoritmo B resolve problemas dividindo-os em quatro subproblemas de metade do tamanho, recursivamente resolve cada subproblema e então combina as soluções em tempo O(n).
 - (c) Algoritmo C resolve problemas dividindo-os em dois subproblemas de tamanho n-1, recursivamente resolve cada subproblema e então combina as soluções em tempo $O(n^2)$.

Qual o consumo de cada um desses algoritmos? Expresse as suas respostas em termos da notação O, mas procure dar as respostas com funções para limites superiores mais próximos possíveis. Qual algoritmo é assintoticamente mais eficiente no pior caso? Justifique as suas respostas.

1

6. (2 pontos) Suponha que você foi contratado para prestar uma consultoria a um banco que está preocupado com a detecção de fraudes em cartões. Eles tem um conjunto de n cartões que foram confiscados por suspeita de fraude. Cada cartão de banco é um pequeno objeto de plástico contendo um conteúdo encriptado que corresponde a uma conta única no banco. Cada conta pode ter muitos cartões associados, e diz-se que dois cartões são equivalentes se os mesmos correspondem a mesma conta. É muito difícil ler um número de conta do banco diretamente, mas o mesmo disponibilizou um "testador de equivalência" que recebe dois cartões e determina se eles são equivalentes (resposta booleana, ou seja, igual ou diferente; não é possível a verificação de ordem, por exemplo, menor ou maior). O que se deseja saber é: há algum cartão se repetindo ao menos 50% dos n cartões disponíveis? Para isso, crie um pseudo-código para um algoritmo de divisão e conquista que resolva o problema, respondendo a questão, e demonstre que sua solução realiza apenas $O(n \log n)$ invocações do "testador de equivalências".