Universidade Federal de Minas Gerais Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação Exame de Qualificação 1º Estágio 1º Semestre de 2013

Área: Teoria: Estrutura de Dados, Projeto e Análise de Algoritmos, Técnicas de Programação, Pesquisa e Ordenação

Em 12/03/2013, 10:00 horas

Prova individual sem consulta com duração de 2 horas

Observações:

- 1. A prova deve ser resolvida no próprio caderno de questões.
- 2. As questões desta prova estão nas páginas seguintes, as quais estão numeradas de 1 a 12.
- 3. Faz parte da prova a interpretação das questões. Caso você ache que falta algum detalhe nos enunciados ou nos esclarecimentos, você deverá fazer as suposições que achar necessárias e escrever essas suposições juntamente com as respostas.
- 4. Todas as respostas devem ser justificadas.
- 5. Somente serão corrigidas respostas legíveis.
- 6. Não se esqueça de escrever seu nome abaixo.

1

2

3

Desejamos a você uma boa prova!

A COPEQ

Atenção : Esta prova contém um total de 6 (seis) questões, das quais você deve fazer 4	$({ m quatro}).$
Marque abaixo as questões que devem ser consideradas para avaliação:	

6

(selecione até quatro)

5

Nome:	
Assinatura:	

- a) Sejam as funções f(n) e g(n) assintoticamente não negativas. Usando as definições básicas da notação Θ , prove que: $\Theta(f(n)+g(n))=max(f(n),g(n))$
- b) Sejam as funções f(n) e g(n) assintoticamente não negativas e considere que g(n) domina assintoticamente f(n). Pode-se afirmar que $f(n) + g(n) = \Omega(g(n))$?

Considere o seguinte problema: dado um vetor A com n números inteiros, encontre o maior e menor elementos do vetor.

- a) Implemente um algoritmo recursivo Maxmin usando o paradigma de divisão e conquista para resolver esse problema.
- b) No seu algoritmo, quantas chamadas do seu procedimento recursivo são feitas para um vetor de tamanho $n = 2^K$? Qual é o tamanho máximo da pilha de execução?
- c) Qual a complexidade do seu algoritmo? Para isso, determine e resolva a equação de recorrência para o seu algoritmo.

Você foi contratado por uma distribuidora de grãos para otimizar o sistema de despacho de encomendas. As encomendas são sempre em kilos, não havendo frações, e devem ser colocadas em caixas com capacidades para 1, 10 e 25 kilos. As caixas devem ser sempre preenchidas completamente e o seu objetivo é utilizar o mínimo de caixas possível, pois a companhia transportadora cobra por peso e por número de volumes transportados. Pede-se:

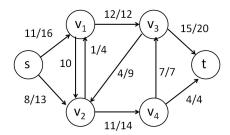
- a) Apresente um algoritmo de tentativa e erro para resolver o problema.
- b) O problema tem sub-estrutura ótima? Prove.
- c) Apresente um algoritmo guloso para resolver o problema. O algoritmo guloso proposto garante a solução ótima? Justifique.
- d) Apresente um algoritmo de programação dinâmica para resolver o problema.

Considere um grafo conectado, não direcionado e não ponderado $G = \langle N, E \rangle$, onde N é um conjunto de nós e $E \subseteq NxN$ é um conjunto de arestas. Dados dois nós quaisquer $m, n \in N$, define-se cMin(m,n) como o caminho mínimo de m para n.

- a) Proponha um algoritmo eficiente que, dado um nó n_0 , retorna uma lista de nós de G de acordo com a distância desses nós a n_0 . Isto é, se m precede n na lista, então $cMin(n_0, m) \leq cMin(n_0, n)$.
- b) Analise a complexidade do algoritmo proposto no item anterior.
- c) Proponha uma modificação para esse algoritmo que leve em consideração um peso inteiro para cada aresta. A lista de saída deve ser ordenada de acordo com o $pMin(n_0, m)$, onde o último representa o peso total do caminho mínimo de n_0 para m. Essa modificação não precisa gerar um algoritmo eficiente.
- d) Analise a complexidade do algoritmo proposto no item anterior.

Responda se as questões abaixo são verdadeiras ou falsas, justificando as suas respostas.

- a) Seja P um caminho mínimo de um vértice s para outro vértice t em um grafo. Se o peso de cada aresta no grafo for acrescido de 1, P ainda será o menor caminho de s para t.
- b) O valor do fluxo entre os cortes ($\{s,v_2,v_4\},\{v_1,v_3,t\}$) no grafo abaixo é 23.



- c) O algoritmo de Kruskal utiliza a ideia de componentes conectados para encontrar a árvore geradora mínima de um grafo, e executa em O(ElogV) se implementado utilizando estruturas de dados tais com conjuntos disjuntos.
- d) Para descobrir se um um grafo direcionado é acíclico, basta executar uma busca em largura.

Considere que um problema Π_1 seja NP-Completo enquanto um problema Π_2 pode ser resolvido em tempo polinomial. Considere ainda que o símbolo \leq_p represente uma redução polinomial, ou seja, $Q \leq_p R$ significa que o problema Q pode ser reduzido ao problema R por uma transformação polinomial de sua entrada. Responda se as questões abaixo são verdadeiras ou falsas, justificando as suas respostas.

- a) Seja SAT o clássico $Problema\ da\ Satisfabilidade$. Podemos afirmar que $SAT \leq_p \Pi_1$.
- b) Se $\Pi_2 \leq_p \Pi_1$ então P = NP.
- c) Seja Π_3 um problema que queremos analisar. Se $\Pi_1 \leq_p \Pi_3$, podemos afirmar que Π_3 é NP-Completo.
- d) Você quer desenvolver em seu doutorado um algoritmo polinomial para resolver de forma exata Π_1 mas, infelizmente, isso é impossível.