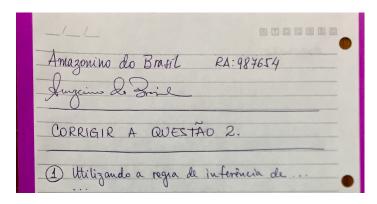
Lista Avaliativa 3

MC458 — Projeto e Análise de Algoritmos I Prof. Pedro J. de Rezende 2º Semestre de 2020

Instruções

- 1. Por se tratar de avaliação de conhecimentos adquiridos por cada aluno, a resolução desta Lista Avaliativa deve ser um trabalho individual sem consulta direta or indireta a outras pessoas.
- 2. Qualquer tentativa de cola ou fraude acarretará nota zero nesta Lista para todos os implicados, além das sanções previstas no Regimento Geral da Unicamp (em particular, o Art. 227, inciso VII, e os Art. 228 a 231).
- 3. Das três questões desta Lista, apenas duas serão corrigidas e valerão um total de 10 pontos.
 - Indique exatamente UMA das questões para ser corrigida pelo PED, a qual valerá nota de 0 a 5.
 - A segunda questão a ser corrigida será escolhida pelo PED, a qual também valerá nota entre 0 e 5. Se alguma questão estiver em branco, esta será a escolhida pelo PED.
- 4. O prazo final para submissão das resoluções se encerrará às 23hs do dia indicado no Google Classroom. Envios realizados após esse horário serão considerados atrasados. Se o atraso for de **até 2hs** após o encerramento do prazo regular de submissão, as resoluções submetidas serão corrigidas e receberão nota integral. Resoluções enviadas com **mais de 2hs de atraso**, mas tardias em **não mais do que 8hs** ainda serão corrigidas e receberão nota, mas com **50% de penalidade**. Submissões com atraso superior a 8hs automaticamente receberão nota zero.
- 5. Importante: note que a submissão não se completa apenas com o *upload* de um arquivo, mas requer o acionamento do botão "Entregar". Como é essa ação que determina a hora do encaminhamento, sem ela a submissão não está efetivada e será desconsiderada.
- 6. Justifique cuidadosamente todas as respostas.
- 7. **Só serão aceitas** submissões de resoluções desta Lista Avaliativa na plataforma Google Classroom, e elas devem seguir **estritamente** o seguinte formato:
 - (a) As resoluções devem ser **manuscritas**, sem rasuras, escaneadas, formando **um único documento PDF** cujo nome deve ser LEA#NNNNN.pdf, onde # é o número da presente LEA e NNNNNN é o seu R.A.
 - (b) No topo da primeira página das suas resoluções, coloque seu nome e RA de forma bem legível e, em seguida, a sua assinatura conforme esta consta em seu RG ou CNH. Veja modelo abaixo:



- (c) É sua responsabilidade garantir que o arquivo escaneado seja claramente legível. Para isso, recomenda-se o uso de um aplicativo para celular (Android ou iOS) como Adobe Scan (ou CamScanner ou Office Lens ou similar) para escanear as páginas manuscritas e, em seguida, fazer os devidos ajustes de contraste. Esses Apps facilitam a inclusão de múltiplas páginas em um único PDF. Todas as páginas devem estar na posição "retrato".
- (d) Submissões constituídas meramente de arquivos de fotos (jpg, png, etc.), serão desconsideradas e receberão nota zero.

Se C é um conjunto finito de números inteiros **distintos**, chamamos de elemento mediano de C a um elemento $c \in C$ tal que $|\#(C_{<}) - \#(C_{>})| \le 1$ onde $C_{<} = \{x \in C | x < c\}, C_{>} = \{x \in C | x > c\}$ e #(C) representa a cardinalidade de C.

- 1. Sejam X e Y dois vetores ordenados com n números inteiros distintos cada um, tais que $X \cap Y = \emptyset$. Projete um algoritmo cuja complexidade de pior caso num modelo baseado em comparações seja o(n) para encontrar um elemento mediano de $X \cup Y$.
 - É imprescindível que você prove a corretude e faça uma análise da complexidade de seu algoritmo.
- 2. Sejam X e Y dois vetores ordenados com n números inteiros distintos cada um, tais que $X \cap Y = \emptyset$. Encontre **e prove** a melhor cota inferior que você puder num modelo baseado em comparações para o problema de determinar um elemento mediano de $C = X \cup Y$.

Obs: Você pode assumir que a saída de qualquer algoritmo que resolve esse problema tem a forma (X',i) ou (Y',i) indicando que um elemento mediano de C está na posição i do vetor X ou Y, respectivamente.

3. Considere o seguinte problema.

Entrada: dados k vetores V_1, \ldots, V_k contendo valores inteiros no intervalo [1, n]. Para $i \in \{1, \ldots, k\}$, o vetor V_i tem tamanho n_i . Sabe-se que $k \in O(n)$ e $\sum_{i=1}^k n_i \in O(n)$.

Saída: os k vetores da entrada ordenados.

Note: a saída são os k vetores ordenados e não único vetor ordenado com os $\sum_{i=1}^{k} n_i$ valores!

Precisa-se de um algoritmo, descrito **em linguagem natural** – mas de modo claro e objetivo! – que resolva o problema proposto acima em tempo O(n) e que use espaço total da ordem de O(n). Como nenhum modelo computacional foi especificado, pode-se escolher livremente.

- Xitoró quer simplesmente aplicar HeapSort em cada um dos k vetores V_1, \ldots, V_k .
- ullet Chorãozinho quer simplesmente aplicar CountingSort em cada um dos k vetores V_1,\ldots,V_k .
- (a) Justifique porque a solução de Xitoró não atende aos requisitos da questão.
- (b) Justifique porque a solução de Chorãozinho não atende aos requisitos da questão.
- (c) Elabore uma **solução completa** que atenda aos requisitos da questão e justifique cuidadosamente sua corretude e complexidades.