

UNIVERSIDADE FEDERAL DE LAVRAS

DEPARTAMENTO DE CIÊNCIAS DA COMPUTAÇÃO

GCC 253 – Complexidade e Projeto de Algoritmos

Professor: Douglas H. S. Abreu

Exercício de Fixação de Conceitos II

1. Considere o algoritmo a seguir, sendo que a chamada inicial *FIND – MAXIMUM – SUBARRAY*(*A*, 1, *A.length*) encontrará um subarranjo máximo de *A*[1..*n*]. O procedimento recursivo *FIND – MAXIMUM – SUBARRAY* retorna uma tupla que contém os índices que demarcam um subarranjo máximo, juntamente com a soma dos valores em um subarranjo máximo.

:

FIND-MAX-CROSSING-SUBARRAY(*A*, *low*, *mid*, *high*)

1 *left-sum* = $-\infty$

2 *sum* = 0

3 **for** *i* = *mid* **downto** *low*

4 *sum* = *sum* + *A*[*i*]

5 **if** *sum* > *left-sum*

6 *left-sum* = *sum*

7 *max-left* = *i*

8 *right-sum* = $-\infty$

9 *sum* = 0

10 **for** *j* = *mid* + 1 **to** *high*

11 *sum* = *sum* + *A*[*j*]

12 **if** *sum* > *right-sum*

13 *right-sum* = *sum*

14 *max-right* = *j*

15 **return** (*max-left*, *max-right*, *left-sum* + *right-sum*)

FIND-MAX-CROSSING-SUBARRAY(*A*; *low*; *high*)

1 **if** *high* == *low*

2 **return** (*low*; *high*; *A*[*low*])

// caso base: só um elemento

3 **else** *mid* = $\lfloor (\text{low} + \text{high}) / 2 \rfloor$

4 (*left-low*, *left-high*, *left-sum*) =

FIND-MAXIMUM-SUBARRAY(*A*, *low*, *mid*)

5 (*right-low*, *right-high*, *right-sum*) =

FIND-MAXIMUM-SUBARRAY(*A*, *mid* + 1, *high*)

6 (*cross-low*, *cross-high*, *cross-sum*) =

FIND-MAX-CROSSING-SUBARRAY(*A*, *low*, *mid*, *high*)

7 **if** *left-sum* ≥ *right-sum* e *left-sum* ≥ *cross-sum*

8 **return** (*left-low*, *left-high*, *left-sum*)

9 **elseif** *right-sum* ≥ *left-sum* e *right-sum* ≥ *cross-sum*

10 **return** (*right-low*, *right-high*, *right-sum*)

11 **else return** (*cross-low*, *cross-high*, *cross-sum*)

a. Apresente a aplicação do algoritmo

b. O que *FIND – MAXIMUM – SUBARRAY* retorna quando todos os elementos de *A* são negativos?

2. Utilizando o Método da substituição.

- a. Mostre que a solução de $T(n) = T(n - 1) + n$ é $O(n^2)$.
- b. Mostre que a solução de $T(n) = T(n/2) + 1$ é $O(\lg n)$.

3. Demonstre que a solução para a recorrência $T(n) = T(n/3) + T(2n/3) + cn$, onde c é uma constante, é $(n \lg n)$, utilizando árvore de recursão.

4. Resolva as recorrências a seguir

- a. $T(n) = 3T\left(\frac{n}{2}\right) + n$
- b. $T(n) = 3T\left(\frac{n}{3}\right) + n$
- c. $T(n) = 3T\left(\frac{n}{2}\right) + n^{\log_3 2}$
- d. $T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + n$
- e. $T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2 \cdot \log^3 n$
- f. $T(n) = 2T\left(\frac{n}{5}\right) + n$
- g. $T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + cn$

5. Os algoritmos abaixo são construídos pela técnica:

- a. Prim
- b. Kruskal
- c. Dijkstra
- d. Bellman-Ford
- e. Ordenação por inserção
- f. MergeSort
- g. Quick-sort
- h. Busca linear (encontrar um item em uma tabela, verificando sequencialmente todas as entradas)

6. Qual a diferença entre um algoritmo para calcular a sequência de Fibonacci recursivo e um algoritmo para calcular a sequência de Fibonacci recursivo desenvolvido pela técnica de programação dinâmica?
7. **(EXERCÍCIO EXTRA)** programe (linguagem de sua preferência) os 2 modos Fibonacci do exercício 6 e demonstre sua eficiência.