

**PRIMEIRA PROVA DE ARQUITETURA PARALELA E DISTRIBUÍDA**  
**1o. SEMESTRE DE 2017**

Nome : \_\_\_\_\_

---

**Instruções:**

1. A prova pode ser feita a lápis. Cuidado com a legibilidade.
  2. Não é permitido o uso de folhas avulsas para rascunho.
  3. A compreensão dos exercícios faz parte da avaliação.
  4. Não é necessário apagar rascunhos no caderno de soluções.
  5. Não será permitido nenhum tipo de dispositivo eletrônico: notebook, tablet, celular, etc.
- 

1. [3 pontos] Dado um vetor  $A$  de  $n$  elementos e uma variável  $C$ , deseja-se um algoritmo paralelo eficiente para determinar a variável  $M$  que é o valor do último elemento de  $A$  que é menor que  $C$ .

$$M = A[k], \text{ tal que } A[k] < C \text{ e } k \text{ é máximo.}$$

- a) Para o modelo CRCW forte.
- b) Para o modelo CRCW fraco.

Exemplo:  $N = 8$

$C = 15$

$$A = \begin{bmatrix} 18 & 11 & 20 & 19 & 14 & 17 & 13 & 22 \end{bmatrix}$$

$$M = 13$$

2. [3 pontos] Deseja-se um algoritmo paralelo eficiente para realizar a multiplicação de uma matriz  $M$  (de  $n \times n$  elementos) por um vetor  $V$  (de  $n$  elementos), obtendo um vetor  $R$  (de  $n$  elementos).

$$\begin{bmatrix} m_{0,0} & m_{0,1} & \cdots & m_{0,n-1} \\ m_{1,0} & m_{1,1} & \cdots & m_{1,n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ m_{n-1,0} & m_{n-1,1} & \cdots & m_{n-1,n-1} \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} v_0 \\ v_1 \\ \vdots \\ v_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} m_{0,0} \cdot v_0 + m_{0,1} \cdot v_1 + \cdots + m_{0,n-1} \cdot v_{n-1} \\ m_{1,0} \cdot v_0 + m_{1,1} \cdot v_1 + \cdots + m_{1,n-1} \cdot v_{n-1} \\ \vdots \\ m_{n-1,0} \cdot v_0 + m_{n-1,1} \cdot v_1 + \cdots + m_{n-1,n-1} \cdot v_{n-1} \end{bmatrix}$$

Escreva este algoritmo e apresente suas complexidades e o submodelo PRAM utilizado.

Suponha que  $n$  é uma potência de 2.

3. [2 pontos] Dado um vetor  $A$  com  $n$  elementos, deseja-se um algoritmo paralelo eficiente para obter o vetor  $S$  de  $n$  posições, tal que  $S$  contém as somas dos sufixos de  $A$ . Isto é:

$$S[i] = A[i] + A[i + 1] + A[i + 2] + \cdots + A[n - 1], 0 \leq i \leq n - 1.$$

Escreva este algoritmo e apresente suas complexidades e o submodelo PRAM utilizado. Suponha que  $n$  é uma potência de 2.

$n = 8$

$$A = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 9 & 5 & 2 & 6 & 1 & 8 \end{bmatrix}$$

$$S = \begin{bmatrix} 38 & 35 & 31 & 22 & 17 & 15 & 9 & 8 \end{bmatrix}$$

4. [2 pontos] O algoritmo paralelo a seguir determina o número  $M$  de elementos do vetor  $A$  (de  $n$  elementos) que são menores que a variável  $C$ , supondo que  $n$  é uma potência de 2.

#### Algoritmo

1. **para**  $0 \leq i \leq n - 1$  **faça em paralelo**
2.     **se**  $A[i] < C$  **então**
3.          $B[n + i] := 1$
4.     **senão**
5.          $B[n + i] := 0$
6. **para**  $j := (\log_2 n) - 1$  **até** 0 **faça**
7.     **para**  $2^j \leq i \leq 2^{j+1} - 1$  **faça em paralelo**
8.          $B[i] := B[2 \times i] + B[2 \times i + 1]$
9.  $M = B[1]$

Deseja-se um algoritmo paralelo eficiente que realize esta mesma tarefa, mas que seja ótimo. Escreva este algoritmo e apresente suas complexidades para o submodelo PRAM CREW.

Exemplo:

$n = 8$

$C = 15$

$$A = \begin{bmatrix} 18 & 11 & 20 & 19 & 14 & 17 & 13 & 22 \end{bmatrix}$$

$M = 3$