

Exercícios - Corretude de Algoritmos Recursivos

Análise de Algoritmos - DINF - UFPR

Exercício 1. O algoritmo abaixo calcula $3^n - 2^n, \forall n \geq 0$. Prove que o algoritmo está correto.

```
Algoritmo  $g(n)$   
  se  $n \leq 1$  então  
    retorna  $n$   
  senão  
    retorna  $5g(n - 1) - 6g(n - 2)$ 
```

Exercício 2. O algoritmo abaixo calcula a multiplicação de números naturais. Prove que o algoritmo está correto.

```
Algoritmo  $\text{mult}(y, z)$   
  se  $z = 0$  então  
    retorna  $0$   
  senão  
    retorna  $\text{mult}(2y, \lfloor z/2 \rfloor) + y(z \bmod 2)$ 
```

Exercício 3. O algoritmo abaixo calcula a exponenciação de números naturais. Prove que o algoritmo está correto.

```
Algoritmo  $\text{power}(y, z)$   
  se  $z = 0$  então  
    retorna  $1$   
  senão se  $z$  é ímpar então  
    retorna  $\text{power}(y^2, \lfloor z/2 \rfloor) \cdot y$   
  senão  
    retorna  $\text{power}(y^2, \lfloor z/2 \rfloor)$ 
```

Exercício 4. O algoritmo abaixo calcula a soma dos elementos do vetor $A[1..n]$. Prove que o algoritmo está correto.

```
Algoritmo  $\text{sum}(A, n)$   
  se  $n \leq 1$  então  
    retorna  $A[1]$   
  senão  
    retorna  $\text{sum}(A, n - 1) + A[n]$ 
```

Exercício 5. O algoritmo abaixo devolve a posição m onde está o menor elemento de um vetor $v[a..b]$. Prove que o algoritmo está correto.

Algoritmo $\text{Minimo}(v, a, b)$
se $a = b$ **então**
 retorna a
 $m \leftarrow \text{Minimo}(v, a, b - 1)$
se $v[b] < v[m]$ **então**
 $m \leftarrow b$
retorna m

Exercício 6. Considere o seguinte problema computacional:

Partição de Vetor

Entrada: (v, a, b) onde v é um vetor indexado por $[a..b]$.

Saída : escolhe um elemento qualquer x de v , e modifica v de forma a obter um índice $m \in [a - 1..b]$ tal que

- $v[m] = x$
- $v[a] \leq x, v[a + 1] \leq x, \dots, v[m - 1] \leq x$
- $v[m + 1] > x, v[m + 2] > x, \dots, v[b] > x$

No final, devolve este índice m .

Visualmente, a saída da Partição de Vetor devolve m e altera o vetor assim:

$$v[i] \begin{array}{|c|c|c|} \hline i & a..m - 1 & m & b..m - 1 \\ \hline & \leq x & x & > x \\ \hline \end{array}$$

Considere que exista um algoritmo chamado **Particiona** (v, a, b) que resolve corretamente o problema da Partição de Vetor.

DICA: perceba que após a execução do **Particiona** (v, a, b) , x fica na posição que deveria estar se o vetor estivesse ordenado.

O Quicksort é um algoritmo para ordenar um vetor $v[a..b]$, descrito abaixo:

Quicksort (v, a, b)

se $a < b$ **então**
 $m \leftarrow \text{Particiona}(v, a, b)$
 Quicksort $(v, a, m - 1)$
 Quicksort $(v, m + 1, b)$

Prove que o Quicksort está correto.