## Exercícios - Análise de Algoritmos Recursivos

## Prof. André Vignatti

Exercício 1. Mostre passo-a-passo como o MergeSort executa no vetor (3, 41, 52, 26, 38, 57, 9, 49).

Exercício 2. Considere o algoritmo Intercala apresentado em aula.

**Afirmação** (Invariante do Intercala). No começo de cada iteração do laço das linhas 7–12, vale que:

- 1.  $A[p \dots k-1]$  está ordenado,
- 2.  $A[p \dots k-1]$  contém todos os elementos de  $B[p \dots i-1]$  e de  $B[j+1 \dots r]$ ,
- 3.  $B[i] \ge A[k-1] \in B[j] \ge A[k-1]$ .
- (a) Prove que a afirmação acima é de fato um invariante de Intercala.
- (b) (fácil) Mostre usando o invariante acima que Intercala é correto.

**Exercício 3.** Supondo que o algoritmo Intercala está correto (resolvido no Exercício 2), prove que o Mergesort está correto.

Exercício 4. Considere o seguinte problema de busca:

**Entrada**: Uma seqüência de n números  $A = (a_1, a_2, ..., a_n)$  e um valor v. **Saída**: Um índice i tal que v = A[i] ou o valor especial NIL se v não aparece em A.

Note que, se o vetor A está ordenado, podemos comparar o elemento A[n/2] com v, eliminando metade do vetor em comparações futuras. Tal procedimento é chamado de Busca Binária. Escreva um pseudo-código (recursivo ou iterativo) para a Busca Binária e argumente que o tempo execução de pior-caso é  $\Theta(\log n)$ .

Exercício 5. Observe que o laço interno do InsertionSort usa uma busca linear para varrer (de trás para frente) o subvetor ordenado A[1..j-1]. Podemos usar a Busca Binária (do Exercício 4) para tentar melhorar o pior-caso do InsertionSort para  $\Theta(n \log n)$ ?