

Observações:

- Data de entrega: **19 de Outubro de 2009.**
- No contexto desta série, o triplo (v, l, r) representa o *subarray* do *array* v , compreendido entre os índices l e r inclusivé.

1 Introdução

1. Realize o método estático

```
public static int removeOdd(int[] v, int count);
```

Este método retira os inteiros ímpares da sequência representada pelos primeiros `count` inteiros do *array* v . A sequência resultante fica contida de forma contígua nas primeiras posições do *array* v . O valor retornado pelo método é a dimensão da sequência resultante.

2. Realize o método estático

```
public int countEqualTo(int[] v, int l, int r, int a)
```

que retorna o número de ocorrências do inteiro a no *subarray* (v, l, r) , que está ordenado de forma crescente. O custo assintótico deve ser $O(\log N)$, onde N é a dimensão do *subarray*.

Tenha em consideração que o número de ocorrências pertence a $O(N)$.

3. Realize o método estático

```
public static boolean isMaximumSubArrayGivenIndex(int[] v, int l, int r, int i)
```

que retorna *true* se e só se $l \leq i \leq r$ e a soma dos elementos do *subarray* (v, l, r) tiver o maior valor possível para a soma de qualquer *subarray* de v contendo o índice i .

4. Realize o método estático

```
public static IntTriple getMaximumSubArrayGivenIndex(int[] v, int i)
```

que retorna o triplo de inteiros (l, r, s) tal que o resultado da avaliação de `isMaximumSubArrayGivenIndex(v, l, r, i)` seja *true* e $s = \sum_{l \leq i \leq r} v[i]$. O custo assintótico deve ser $O(N)$, onde N é a dimensão do *array*.

EXEMPLO

Considere o *array* $v = \{12, -2, -24, 26, -3, -17, -18, 20, 16, -10, 12, -2, 10, -15\}$. O triplo resultante da chamada do método com $i = 3$ é $(3, 12, 34)$. A chamada com $i = 7$ resulta no triplo $(7, 12, 46)$.

5. Considere o método

```
public static IntTriple getMaximumSubArray(int[] v)
```

que retorna o triplo (l, r, s) , tal que (v, l, r) seja um *subarray* de v com maior valor para a soma dos seus elementos e s seja o valor dessa soma. Sendo N a dimensão do *array*,

- 5.1. Realize uma implementação usando um algoritmo com custo assintótico $\Theta(N^2)$. Sugestão: pesquisa exaustiva utilizando o método `getMaximumSubArrayGivenIndex`.
- 5.2. Realize uma implementação usando um algoritmo com custo assintótico $\Theta(N \log N)$. Sugestão: divisão do problema em dois subproblemas e utilização do método `getMaximumSubArrayGivenIndex`.

5.3. Realize uma implementação usando um algoritmo com custo assintótico $\Theta(N)$. Sugestão: percurso linear usando as seguintes observações:

- O primeiro e último elemento do *subarray* solução são não negativos.
- Se o *subarray* (v, l, r) tem soma negativa, então o *subarray* (v, l, r') , para qualquer $r' > r$, não é solução.

Avalie experimentalmente as implementações anteriores.

2 Análise de desempenho

1. Considere o seguinte algoritmo

```
METHOD( $v, l, r, s$ )  
1  if  $r < l$   
2    then return  $s$   
3   $m \leftarrow (l + r)/2$   
4   $s \leftarrow s + v[m]$   
5   $s \leftarrow \text{METHOD}(v, l, m - 1, s)$   
6   $s \leftarrow \text{METHOD}(v, m + 1, r, s)$   
7  return  $s$ ;
```

Indique o número máximo de chamadas ao método METHOD existentes na execução do algoritmo sobre um *sub-array* de dimensão $2^N - 1 = r - l + 1$.

2. Prove que $O(N) + O(N \log N) = O(N \log N)$.
3. Sejam $f, g : \mathbf{N}_0 \rightarrow \mathbf{R}^+$ funções. Indique se cada uma das seguintes proposições é falsa ou verdadeira.
 - 3.1. $f = O(g)$ então $g = O(f)$;
 - 3.2. $f + g = \Theta(\min(f, g))$;
 - 3.3. $f = O(f^2)$;

Justifique as respostas, apresentando a prova da proposição ou um contra-exemplo.

4. Resolva as seguintes recorrências, usando notação assintótica para representar o resultado na forma de uma função explícita.
 - 4.1. $C(n) = C(n/3) + 1$
 - 4.2. $C(n) = 2C(n/2) + n \log n$.