

LISTA 10

Exercícios do Livro

2.1-3

```

1 BuscaLinear(A, n, v)
2   FOR  $i \leftarrow 1$ ;  $i \leq n$ ;  $i++$  DO
3     IF  $A[i] = v$  DO
4       RETURN  $i$ 
5     END IF
6   END FOR
7   RETURN NIL

```

INVARIANTE: Para todo valor i , existe um elemento do vetor A , tal que $A[i]$ é a menor que n .

INICIALIZAÇÃO: Pode-se considerar verdadeiro dado que, no início do laço temos que $i = 1$, sendo $i \leq n$.

MANUTENÇÃO: Considere uma iteração qualquer no laço, ao final do qual o algoritmo novamente vai ao teste da linha 2. Logo, $i \leq n$ no início da iteração. E além disso a linha 3 é executada (enquanto $i \leq n$). Logo temos $i \leq n+1$ ao fim da iteração.

Seja x o valor de i no início da iteração;
Logo $x \leq n$.

Além disso i vale $x+1$ ao fim da iteração.
Como $x+1 \leq n+1$, então $x \leq n+1$ vale no início da iteração.

Além disso, como $1 \leq x+1$, então $1 \leq i$ também vale ao fim da iteração.

C.Q.D.

2.2-2

a)

Ordenação

FOR ($i=0$; $i < n$; $i++$) DO

$menor = i$

 FOR ($j=i+1$; $j < n$; $j++$) DO

 IF ($A[j] < A[menor]$) THEN

$menor = j$

 TROCAN $A[menor] \leftrightarrow A[i]$

b) PARA CADA iteração i , o vetor $A[i, i-1]$ está ordenado

c) O último elemento do array A já será o maior e não precisa ser ordenado

d) Melhor e pior caso: $\Theta(n^2)$, pois com iterações precisa fazer $n-1$ iterações para buscar o menor elemento de $A[1..n]$, não importando o conteúdo da entrada.

EXERCÍCIOS ADICIONAIS

①

Queremos provar que o algoritmo retorna $x \cdot y$,
 $\forall x, y \in \mathbb{Z}$.

INVARIANTE: No início de cada iteração do
 loop while dos linhas 4-7, $z = x + y$.

INICIALIZAÇÃO: Logo antes de qualquer iteração do
 loop while, $z = 0$ e $i = 0$. A variante diz
 que no início de cada iteração do loop
 while, $z = i + y$
 $0 = 0 + y$
 $0 = 0$, portanto a invariante
 é verdadeira logo antes de qualquer
 iteração while.

MANUTENÇÃO: Vamos supor que a invariante é
 verdadeira no início de uma iteração i
 qualquer. Neste caso sabemos que:

$$\rightarrow z = i + y$$

$$\rightarrow z = y_1 + y_2 + y_3 + \dots + y_i$$

$$\text{Após 5: } z = y_1 + y_2 + y_3 + \dots + y_i + y_{i+1}$$

$$\text{Após 6: } z = y_1 + y_2 + y_3 + \dots + y_{i+1}$$

Portanto, ao final de iteração a invariante continua
 verdadeira.

Como o argumento é para um i qualquer, a
 invariante é verdadeira entre 2 iterações quaisquer.

__/__/__

S T Q Q S S D

TERMINO: DEPOIS DA ULTIMA ITERAÇÃO DO
CASO WHILE, $i = X$. COMO PROVAMOS QUE
A INVARIANTE É MANTIDA ENTÃO TODAS
AS ITERAÇÕES, SABEMOS QUE

$$Z = i + y$$

SUBSTITUINDO i POR X , TEMOS QUE

$$Z = X + y$$

C.q.d. ~~Q.E.D.~~