

Imagine mais uma vez que nós temos uma lista com posições vazias no final

$$V \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline & 1 & m & N \\ \hline & \text{[shaded box]} & 0 & 0 & 0 \\ \hline \end{array}$$

A tarefa é

→ Encontrar o número x e atualizar o seu valor para y

Dessa vez, a versão desordenada não tem muita graça.

Quer dizer, primeiro a gente faz a busca, e depois atualiza o valor do elemento.

E isso leva tempo $O(n)$ — (*porque?*)

Então, a gente imagina direto que a lista está ordenada

	m										N	
V	3	4	7	8	10	14	16	19	24	0	0	0

E imagina que $x = 24$.

Daí nós temos dois casos.

Quer dizer,

- Se y for menor que x , então após a atualização pode ser necessário arrastar o elemento para a esquerda
- Se y for maior que x , então após a atualização pode ser necessário arrastar o elemento para a direita

A coisa fica assim

```
// 1a Etapa:  procurar o x

O(n) | (...  a mesma coisa ...)
```

// 2a Etapa: deslocar elementos para a esquerda

```
Se ( achei == 1)

O(1) | V[i] = y                                // atualiza o elemento
      | Se (y < x)

      | Enquanto ( i > 1 )                      // arrasta para a esquerda
      |   Se ( V[i] < V[i-1])
      |       aux = V[i]
      |       V[i] = V[i-1]
      |       V[i-1] = aux
      |   Senão
      |       Quebra
      |   i--

O(n) |
```

```
Se (y < x)

      | Enquanto ( i < m )                      // arrasta para a esquerda
      |   Se ( V[i] > V[i+1])
      |       aux = V[i]
      |       V[i] = V[i+1]
      |       V[i+1] = aux
      |   Senão
      |       Quebra
      |   i++

O(n) |
```

Agora basta examinar as anotações para obter o tempo de execução do algoritmo

$$O(n) + O(1) + O(n) \cdot O(1) = O(n)$$