

Задача 0.1. Да разгледаме следната функция:

```
swap(A[1..n], i, j)
@1  t ← A[i]
@2  A[i] ← A[j]
@2  A[j] ← t
```

```
Bubble(A[1..n]: array of integers; m: index in A)
@1  j ← 1
@2  for i = 1 to m - 1 do
@3    if A[i] > A[i + 1] then
@4      swap(A, i, i + 1)
@5    j ← i
@6  done
@7  return j
```

Да се докаже, че:

- ако j е резултатът от изпълнението на функцията $Bubble(A, m)$, а $A'[1..n]$ е модифицираният масив A , то:
 - $A'[j + 2..n] = A[j + 2..n]$ и $A'[1..j + 1]$ е пермутация на масива $A[1..j + 1]$.
 - $A'[j..m]$ е сортиран във възходящ ред.
 - ако $m > 1$, то $A'[j + 1] \geq A[i]$ за всяко $1 \leq i \leq j$.

Доказателство:

При $m > 1$, нека j_i е стойността на j преди i -тото достигане на `for` цикъла от ред @2 .

Нека също така A_i е състоянието на масива A преди i -тото достигане на цикъла от ред @2 .

Дефинирам $I(i) \leftrightarrow$

- $A_i[j_i + 2..n] = A[j_i..n]$ и $A_i[1..j_i + 1]$ е пермутация на $A[1..j_i + 1]$
- $A_i[j_i..i]$ е сортиран във възходящо
- $i > 1 \rightarrow A_i[j_i + 1] \geq A_i[i]$ за всяко $1 \leq i \leq j$

Ще покажа, че $I(i)$ е истина с индукция по i .

База: Нека $i = 1$. Имаме, че $j_1 = j_1 = 1$ (инициализирано на ред @1), тогава:

- $A_1[j_1 + 2..n] = A_1[3..n] = A[3..n]$ и $A_1[1..2] = A[1..2]$, значи наистина $A_1[1..2]$ е пермутация на $A[1..2]$
- $A_1[1..1] = A_1[1]$ - сортиран е
- Предпоставката на импликация е лъжа, следователно цялата импликация е истина

Нека сега $I(i)$ е истина за някое $1 < i \leq m - 1$. Ще покажа, че $I(i + 1)$ е истина.

Изпълнява се i -тата итерация на `for` цикъла от ред @2:

----ОДОБРЕНА----

1 случай: Условието от ред @3 е истина. Тогава $A_i[i] > A_i[i + 1]$ и $j_{i+1} = i$. След изпълнението на ред @4 $A_{i+1}[i] = A_i[i + 1]$ и $A_{i+1}[i + 1] = A_i[i]$

1. $A_{i+1}[j_{i+1} + 2..n] = A_{i+1}[i + 2..n] = A[i + 2..n]$.

а. $j_i = i - 1$. Тогава от ИХ имаме, че

$$A_i[1..i - 1 + 1] = A_i[1..i] \text{ е пермутация на } A[1..i] \text{ и } A_i[i + 1] = A[i + 1]$$

$$A_{i+1}[1..i + 1] = A_i[1..i - 1] \circ A_i[i + 1] \circ A_i[i] = A_i[1..i - 1] \circ A[i + 1] \circ A_i[i]$$

следователно $A_{i+1}[1..i + 1]$ е пермутация на $A[1..i + 1]$

б. $j_i < i - 1$. Тогава от ИХ имаме, че $A_i[1..j_i + 1]$ е пермутация на

$$A[1..j_i + 1]. \text{ Имаме още, че } A_i[j_i + 2..n] = A[j_i + 2..n] \text{ следователно}$$

$$A_i[j_i + 2..i - 1] = A[j_i + 2..i - 1], \text{ така:}$$

$$A_{i+1}[1..i + 1] = A_i[1..j_i + 1] \circ A_i[j_i + 2..i - 1] \circ A_i[i + 1] \circ A_i[i] =$$

$$= A_i[1..j_i + 1] \circ A[j_i + 2..i - 1] \circ A[i + 1] \circ A[i] \text{ значи наистина}$$

$$A_{i+1}[1..i + 1] \text{ е пермутация на масива } A[1..i + 1]$$

2. $A_{i+1}[j_{i+1}..i + 1] = A_{i+1}[i..i + 1]$ и $A_i[i + 1] < A_i[i]$ следователно

$$A_{i+1}[j_{i+1}..i + 1] \text{ е сортиран във възходящ ред}$$

3. $i + 1 > 1$ остава да покаже, че $A_{i+1}[j_{i+1} + 1] = A_{i+1}[i + 1] \geq A_{i+1}[k]$ за всяко

$$1 \leq k \leq i + 1$$

а. Ако $j_i = i - 1$. От ИХ имаме, че $A_i[i] \geq A_i[k]$ за всяко $1 \leq k \leq i$, но от 1а

$$\text{имаме, че } A_{i+1}[1..i + 1] = A_i[1..i - 1] \circ A_i[i + 1] \circ A_i[i] \text{ и } A_i[i + 1] < A_i[i],$$

защото условието на ред @3 е вярно, то следователно

$$A_{i+1}[i + 1] \geq A_{i+1}[k] \text{ за всяко } 1 \leq k \leq i + 1$$

б. Ако $j_i < i - 1$. От ИХ имаме, че $A_i[j_i + 1] \geq A_i[k]$ за всяко $1 \leq k \leq j_i$ и

$$A_i[j_i..i] \text{ е сортиран във възходящ ред, от 1б}$$

$$A_{i+1}[1..i + 1] = A_i[1..j_i + 1] \circ A_i[j_i + 2..i - 1] \circ A_i[i + 1] \circ A_i[i] \text{ и}$$

$$A_i[i + 1] < A_i[i], \text{ защото условието на ред @3 е вярно, тогава наистина}$$

$$A_{i+1}[i + 1] \geq A_{i+1}[k] \text{ за всяко } 1 \leq k \leq i + 1$$

2 случай: Условието от ред @3 е лъжа. Тогава $A_i[i] < A_i[i + 1]$ следователно

$$A_{i+1}[i] = A_i[i]; A_{i+1}[i + 1] = A_i[i + 1] \text{ и } j_{i+1} = j_i$$

1. $A_{i+1}[j_{i+1} + 2..n] = A_i[j_i + 2..n] =_{ih} A[j_i + 2..n] = A[j_{i+1} + 2..n]$

$$A_{i+1}[1..j_{i+1} + 1] = A_i[1..j_i + 1] \text{ е пермутация (от ih) на } A[1..j_i + 1] = A[1..j_{i+1} + 1]$$

2. $A_{i+1}[j_{i+1}..i + 1] = A_i[j_i..i] \circ A_i[i + 1]$ от ИХ $A_i[j_i..i]$ е сортиран въходящо,

следователно и $A_{i+1}[j_{i+1}..i + 1]$ е сортиран във възходящ ред

3. $A_{i+1}[j_{i+1} + 1] = A_i[j_i + 1] \geq_{ih} A_i[k] = A_{i+1}[k] \text{ за всяко } 1 \leq k \leq j_i = j_{i+1}$

-----ОДОБРЕНА-----

Следователно $I(i)$ е истина за всяко $1 \leq i \leq m - 1$.

При $i = m$, когато цикълът завършва $j_m = j$, модифицираният масив $A'[1..n] = A_m[1..n]$

1. $A_m[j_m + 2..n] = A[j + 2..n]$ и $A_m[1..j_m]$ е пермутация на $A[1..j + 1]$
2. $A_m[1..j_m + 1] = A'[1..j + 1]$ е сортиран възходящо
3. За $m > 1$ $A_m[j_m + 1] \geq A_m[k]$ за всяко $1 \leq k \leq j_m$, но $A_m[1..j_m]$ е пермутация на $A[1..j]$ следователно $A_m[j_m + 1] \geq A[k]$ за всяко $1 \leq k \leq j_m$