Complexități

Algoritm	Complexitate timp				Complexitate
	CF	CD	CM	CT	spaţiu
Căutare secvențială	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$
Căutare binară (în șir ordonat)	$\theta(1)$	$\theta(log_2n)$	$\theta(log_2n)$	$O(log_2n)$	$\theta(1)$
Sortare prin selecție	$\theta(n^2)$	$\theta(n^2)$	$\theta(n^2)$	$\theta(n^2)$	in-place $(\theta(1))$
Sortare prin inserție	$\theta(n)$	$\theta(n^2)$	$\theta(n^2)$	$O(n^2)$	in-place $(\theta(1))$
Sortare prin metoda bulelor	$\theta(n)$	$\theta(n^2)$	$\theta(n^2)$	$O(n^2)$	in-place $(\theta(1))$
Sortare rapidă	$\theta(nlog_2n)$	$\theta(n^2)$	$\theta(nlog_2n)$	$O(n^2)$	in-place $(\theta(1))$
Sortare prin interclasare	$\theta(nlog_2n)$	$\theta(nlog_2n)$	$\theta(nlog_2n)$	$\theta(nlog_2n)$	out-of-place $(\theta(n))$

1. Să se demonstreze că:

$$O(f) + O(g) = O(\max\{f,g\})$$

<u>Definiție</u>: $T(n) \in O(f(n)) <=> \exists n_0, c > 0 \ a. i. 0 \le T(n) \le cf(n), \forall n \ge n_0.$

- **2.** Construiți un algoritm cu timpul $\theta(nlog_2n)$.
- 3. Să se determine complexitatea în timp a următorilor algoritmi:

```
găsit \leftarrow fals

pentru i \leftarrow 1, n execută

dacă x_i = a atunci

găsit \leftarrow adevărat

sf-dacă

sf-pentru
```

```
găsit \leftarrow fals

cât-timp găsit = fals execută

dacă x_i = a atunci

găsit \leftarrow adev

sf-dacă

sf-cât-timp
```

4. Fie *x* un tablou de întregi nenegativi. Dându-se urmatorul algoritm, să se calculeze complexitatea acestuia în timp:

```
k \leftarrow 0

pentru i \leftarrow 1, n execută

pentru j \leftarrow 1, x_i execută

k \leftarrow k + x_j

sf-pentru

sf-pentru
```

5. Se consideră problema de a determina dacă un șir arbitrar de numere conține cel puțin 2 termeni egali. Arătați că acest fapt poate fi realizat în $\theta(nlog_2n)$.

6. Să se determine complexitatea în timp a următorului algoritm:

```
pentru i \leftarrow 1, n execută @ op. elementară sf-pentru i \leftarrow 1 k \leftarrow adev cât-timp (i \leq n-1 și k= adev) execută j \leftarrow i k_1 \leftarrow adev cât-timp (j \leq n și k_1= adev) execută @ op. elementară j \leftarrow j+1 ... sf-cât-timp i \leftarrow i+1 @ op. elementară ... sf-cât-timp
```

7. Să se determine complexitatea în timp a următorului algoritm:

```
s \leftarrow 0
j \leftarrow i
j \leftarrow i
cat-timp j \neq 0 \text{ executa}
s \leftarrow s + j
j \leftarrow j - 1
sf-cat-timp
```

8. Să se determine complexitatea în timp a următorului subalgoritm:

```
subalg \mathbf{p}(x, s, d) este
m \leftarrow \left[\frac{s+d}{2}\right]
pentru i \leftarrow s, d-1 execută
pentru j \leftarrow i+1, d execută
\emptyset \text{ op. elementară}
sf-pentru
sf\text{-pentru} \quad i \leftarrow 1, 2 \text{ execută}
\mathbf{p}(x, s, m)
\mathbf{p}(x, m+1, d)
sf-pentru
sf\text{-dacă}
sf-subalg
```

Apel: $\mathbf{p}(x, 1, n)$

9. Să se determine complexitatea în timp a următorului subalgoritm:

```
s \leftarrow 0
j \leftarrow i
cat-timp j \neq 0 \text{ executa}
s \leftarrow s + j - 10 * \left[\frac{j}{10}\right]
j \leftarrow \left[\frac{j}{10}\right]
sf-cat-timp
sf-pentru
```

10. Să se determine complexitatea în timp a următorului subalgoritm:

```
subalg operație(n, i) este
dacă n > 1 \text{ atunci}
i \leftarrow 2 * i
m \leftarrow \left[\frac{n}{2}\right]
operație(m, i - 2)
operație(m, i - 1)
operație(m, i + 2)
operație(m, i + 1)
altfel
scrie i
sf-dacă
sf-subalg
```

11. Să se determine complexitatea în timp a algoritmului recursiv de căutare binară:

```
subalg CautBin(a, x, s, d) este
\begin{array}{c} \text{dacă } s \geq d - 1 \text{ atunci} \\ \text{ CautBin} \leftarrow d \\ \text{altfel} \\ m \leftarrow \left[\frac{s+d}{2}\right] \\ \text{dacă } a \leq x_m \text{ atunci} \\ \text{ CautBin}(a, x, s, m) \\ \text{altfel} \\ \text{ CautBin}(a, x, m, d) \\ \text{sf-dacă} \\ \text{sf-subalg} \end{array}
```

 $\underline{Apel:}\, \textbf{CautBin}(a,\,x,\,1,\,n)$

- 12. Să se scrie un algoritm recursiv pentru a verifica dacă șirul $x_1, x_2, ..., x_n$ este ordonat și să se calculeze complexitatea în timp a acestui algoritm.
- 13. Să se scrie un algoritm recursiv pentru a verifica dacă șirul $x_1, x_2, ..., x_n$ conține cel puțin un element par și să se calculeze complexitatea în timp a acestui algoritm.