

Fundamentele programării


```

1. def f(lista):
    for i in range(0, len(lista)):
        for j in range(i+1, len(lista)):
            if lista[i] > lista[j]:
                lista[i], lista[j] = lista[j], lista[i]

```

2. " Funcția generează șirul lui Fibonacci: 0, 1, 1, 2... până la al n-lea termen și îl returnează.

: param n: reprezintă indicele ultimului element generat

: type n: int

: return: al n-lea termen generat

: type return: int

```

"""
def test_f():

```

```

    try:

```

```

        f(-1)

```

```

        assert False

```

```

    except ValueError:

```

```

        assert True

```

```

    assert f(0) == 0

```

```

assert f(1) == 1
assert f(2) == 1
assert f(4) == 3
test_f()

```

3. Time Complexity:

$$BC = WC = AC$$

$$T(n) = \sum_{i=1}^{n^2-1} \sum_{j=1}^{i-1} \log_2 n = 0 \cdot \log_2 n + 1 \cdot \log_2 n + \dots + (n^2-1) \cdot \log_2 n = (1+2+\dots+n^2-1) \log_2 n = \frac{n^2(n^2-1)}{2} \log_2 n \in \Theta(n^4 \log_2 n)$$

Space Complexity:

$\Theta(1)$, deoarece avem un număr constant de variabile și nu sunt create structuri precum liste.

```

4. def f(l):
    if len(l) == 1:
        return l[0]
    mid = len(l) // 2
    a = f(l[:mid])
    b = f(l[mid:])
    if a > b:
        return a

```

return b

5 Spațiu de căutare

$$S = \{ '1', '1', '2', '3' \}$$

Candidat

$$x = (x_0, \dots, x_k), x_i \in S, 1 \leq k \leq n$$

Consistent

$x = (x_0, \dots, x_k)$ consistent dacă $\forall x_i \in (x_0, \dots, x_{k/2}) \exists x_{k-i+1} \in (x_{k/2+1}, \dots, x_k)$ a.î. $x_i = f^{-1}(x_{k-i+1})$, unde $f^{-1}: S \rightarrow S$, $f^{-1}('1') = '1'$, $f^{-1}('2') = '1'$, $f^{-1}('3') = '2'$, $k \leq n$.

Soluție

$x = (x_0, \dots, x_k)$ soluție dacă $k = n$ și x consistent