

**Zadanie 1.** (6 pkt)

Dana jest tablica  $T[1..n]$  zawierająca liczby naturalne. Napisz pseudokod algorytmu, który obliczy, ile razy pojawiają się w niej wartości mniejsze od liczby  $x$ , zanim po raz pierwszy wystąpi liczba z przedziału domkniętego  $[y, z]$  (tablicę przeglądamy od indeksu 1 do indeksu  $n$ ). Jeśli w tablicy nie ma żadnej liczby z przedziału  $[y, z]$ , to należy wyznaczyć liczbę wszystkich wystąpień wartości mniejszych od  $x$ . Określ pesymistyczną złożoność swojego algorytmu, używając notacji  $\Theta$  (odpowiedź uzasadnij).

**Zadanie 2.** (5 pkt)

Niech  $A[1..n]$  będzie tablicą zawierającą liczby naturalne. Napisz pseudokod **rekurencyjnego** algorytmu obliczającego liczbę podzielników przez 7 elementów tej tablicy. Podaj równanie rekurencyjne opisujące czas działania tego algorytmu.

**Zadanie 3.** (5 pkt)

Stosując metodę **programowania dynamicznego**, napisz pseudokod algorytmu znajdującego dla danych liczb całkowitych dodatnich  $n, k$  wartość funkcji  $f(n, k)$  określonej wzorami:

$$f(n, k) = \begin{cases} k & \text{dla } n = 1 \\ 2n & \text{dla } k = 1 \text{ i } n > 1 \\ 3f(n-1, k) + 2f(n, k-1) & \text{dla } n, k > 1 \end{cases}$$

Określ pesymistyczną złożoność swojego algorytmu, używając notacji  $\Theta$  (odpowiedź uzasadnij).

**Zadanie 4.** (4 pkt)

- Korzystając z definicji, sprawdź, czy prawdziwe jest oszacowanie:  $2n^3 - 4n^2 + 3 = \Theta(n^3)$ .
- Określ ograniczoność asymptotyczną funkcji  $T(n)$  danej wzorem:  $T(n) = 3T(n/3) + n^3$ .
- Określ ograniczoność asymptotyczną funkcji  $T(n)$  danej wzorem:  $T(n) = 7T(n/2) + n^2$ .
- Określ ograniczoność asymptotyczną funkcji  $T(n)$  danej wzorem:  $T(n) = T(n-1) + 5$ .

Uzasadnij wszystkie odpowiedzi.

**Zadanie 5.** (5 pkt)

Dany jest ciąg  $n$  par liczb  $(A[1], B[1]), \dots, (A[n], B[n])$ , reprezentujących długości boków  $n$  prostokątów. Napisz pseudokod algorytmu sortującego te prostokąty według nierosnących wartości ich obwodów, dowolną metodą **za wyjątkiem** sortowania bąbelkowego i sortowania przez wybieranie. W wyniku prostokąty mają być reprezentowane tak samo jak w danych wejściowych. Np. dla danych wejściowych  $[(3, 2), (7, 1), (4, 3)]$  prawidłowym wynikiem jest  $[(7, 1), (4, 3), (3, 2)]$ . Określ pesymistyczną złożoność tego algorytmu, używając notacji  $\Theta$ . Odpowiedź uzasadnij.

**Twierdzenie o rekurencji uniwersalnej.** Niech  $a \geq 1$  i  $b > 1$  będą stałymi, niech  $f(n)$  będzie pewną funkcją i niech  $T(n)$  będzie zdefiniowane dla nieujemnych liczb całkowitych przez rekurencję

$$T(n) = aT(n/b) + f(n),$$

gdzie  $n/b$  interpretujemy jako  $\lfloor n/b \rfloor$  lub  $\lceil n/b \rceil$ . Wtedy funkcja  $T(n)$  może być ograniczona asymptotycznie w następujący sposób:

- Jeśli  $f(n) = O(n^{\log_b a - \varepsilon})$  dla pewnej stałej  $\varepsilon > 0$ , to  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ .
- Jeśli  $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ , to  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \lg n)$ .
- Jeśli  $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \varepsilon})$  dla pewnej stałej  $\varepsilon > 0$  oraz  $af(n/b) \leq cf(n)$  dla pewnej stałej  $c < 1$  i wszystkich dostatecznie dużych  $n$ , to  $T(n) = \Theta(f(n))$ .