

Uwagi ogólne:

- rozwiązanie każdego zadania jest warte 5 punktów
- rozwiązanie każdego zadania oddajemy na oddzielnej kartce (kartkach)
- rozwiązania powinny być czytelne
- zadania rozwiązujemy samodzielnie
- wolno korzystać z książek, notatek, waźniaka; nie można korzystać z innych zasobów w Internecie
- w zadaniach algorytmicznych należy uzasadnić poprawność swoich rozwiązań

POWODZENIA

Zadanie 1

Opracuj strukturę danych, która pozwala wykonywać następujące operacje:

Ini(k):: inicjacja struktury danych i ustalenie długości krotek liczb całkowitych na k

Insert(<a₁, a₂, ..., a_k>):: dodaje do struktury krotkę <a₁, a₂, ..., a_k>

Min:: podaje najmniejszą leksykograficznie krotkę w strukturze

ExtractMin:: usuwa najmniejszą leksykograficznie krotkę ze struktury

W Twoim rozwiązaniu operacje Insert i ExtractMin powinny być wykonywane w czasie $O(\log n + k)$.

Zadanie 2

Udowodnij, że jeśli algorytm sortujący tablicę $A[1..n]$ porównuje i zamienia wyłącznie elementy odległe co najwyżej o 2007 (tzn. jeśli porównuje $A[i]$ z $A[j]$, to $|i-j| \leq 2007$), to jego pesymistyczny czas działania jest co najmniej kwadratowy.

Zadanie 3

Zaproponuj implementację następujących operacji na tablicy liczb naturalnych $T[0..n+1]$, początkowo wypełnionej zerami, w taki sposób, żeby ich koszt zamortyzowany był stały.

Inc(i):: $T[i] := T[i] + 1$ // zawsze $0 < i < n+1$

BlockDec(i):: Jeśli $T[i]=0$ nic nie rób. W przeciwnym przypadku znajdź najbliższy indeks j taki, że $T[i] < T[j]$ (jeśli są dwa takie indeksy wybieramy mniejszy z nich). Dla każdego k pomiędzy i oraz j wykonaj $T[k] := T[k] - 1$.

Zadanie 4

Udowodnij, że dla każdego naturalnego n istnieje drzewo czerwono-czarne o co najmniej n wierzchołkach, które nie jest AVL-drzewem.