

### Zadanie 3 [8 punktów]

Dane są liczby całkowite dodatnie  $n, k >$ , przy czym  $k \leq \sqrt{n}$ . W tablicy  $a[1..n]$  zapisano  $n$  liczb całkowitych o co najmniej  $k$  różnych wartościach. Należy zaprojektować algorytm, który stabilnie i w miejscu przemieści  $k$  parami różnych liczb na początek tablicy  $a$  i uporządkuje je rosnąco. Stabilność w tym przypadku oznacza, że spośród liczb o tej samej wartości, na początku tablicy  $a$  może znaleźć się tylko ta, która pojawia się w niej najwcześniej. Twój algorytm powinien działać w czasie  $O(n \log n)$

Zadanie 1 [5 punktów] Zaprojektuj optymalny algorytm pod względem pesymistycznej liczby porównań, który znajduje dwa środkowe elementy w zbiorze czterech elementów. Dowiedź poprawności swojego rozwiązania.

Zadanie 3 [5 punktów] Danych jest  $k$  uporządkowanych list o długościach będących parami różnymi potęgami dwójki. Zaproponuj wydajny algorytm scalenia tych list w jedną listę uporządkowaną. Uzasadnij poprawność swojego algorytmu i dokonaj analizy jego złożoności obliczeniowej ze względu na liczbę porównań wykonywanych podczas scalania.

### Zadanie 1 [6 punktów]

Udowodnij, że do scalenia dwóch ciągów uporządkowanych długości 2 i 5 potrzeba i wystarcza 5 porównań.

### Zadanie 4 [7 punktów]

Powiemy, że dwa napisy są podobne wtedy i tylko wtedy, gdy zawierają jednakowe liczby wystąpień tych samych znaków. Danych jest  $n$  napisów nad alfabetem  $m$ -znakowym  $\{1, 2, \dots, m\}$ . Zaproponuj algorytm, który stwierdza, ile jest wśród nich różnych klas napisów podobnych. Twój algorytm powinien działać w czasie  $O(R + m)$ , gdzie  $R$  jest sumą długości wszystkich napisów.

### Zadanie 5 [7 punktów]

Dana jest  $2n$ -elementowa tablica zawierająca  $n$  zer i  $n$  jedynek. Chcemy ją uporządkować tak, żeby zera i jedynki były ułożone na przemian, począwszy od zera, tj. 010101... Zaproponuj efektywny algorytm, który wykona to w miejscu i stabilnie (tj. kolejność zer i kolejność jedynek z wejścia muszą być zachowane).

(10 pkt) Danych jest  $n$  słów o takiej samej długości  $k$ , zbudowanych ze znaków  $n$ -elementowego, uporządkowanego alfabetu. Rozmiarem zadania w tym przypadku jest  $R = nk$ .

(4 pkt) Zaproponuj algorytm, który dla danego  $i, 1 \leq i \leq k$ , obliczy w czasie  $O(R)$  liczbę wszystkich par słów, które różnią się tylko na  $i$ -tej pozycji.

(6 pkt) Zaproponuj algorytm, który obliczy w czasie  $O(R)$  liczbę wszystkich par słów, które różnią się tylko na dokładnie jednej pozycji.

(10 pkt) W tym zadaniu rozważamy  $n$ -elementowe ciągi  $k$ -uporządkowane ( $i$ -ty element ciągu jest nie większy od elementu  $i + k$ ),  $1 \leq k \leq n$ .

(5 pkt) Udowodnij, że każdy algorytm sortujący przez porównania wymaga w pesymistycznym przypadku  $\Omega(n \log k)$  porównań do posortowania  $n$ -elementowego ciągu  $k$ -uporządkowanego.

(5 pkt) Zaproponuj algorytm sortujący takie ciągi w czasie  $O(n \log k)$ .

Zadanie 1 [5 punktów]

[2 punkty] Zaproponuj algorytm, optymalny ze względu na liczbę porównań, sortujący ciąg  $x[1], x[2], \dots, x[7]$ , parami różnych liczb całkowitych oraz taki, że dla każdego  $i = 1, 2, 3$ ,  $x[i] < x[2i]$  oraz  $x[i] < x[2i+1]$ .

[3 punkty] Udowodnij optymalność swojego rozwiązania.

Zadanie 3 [9 punktów]

Rozważamy dynamicznie zmieniający się ciąg  $A = \langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$ , parami różnych  $n$  liczb całkowitych. Na ciągu  $A$  dozwolona jest jedyna operacja  $\text{NaPoczątek}(i)$ ,  $1 \leq i \leq n$ , która przesuwa element  $a_i$  na początek  $A$ .

Przykład

Dla  $A = \langle 4, 1, 3, 5, 2 \rangle$ , po wykonaniu  $\text{NaPoczątek}(3)$  dostajemy  $A = \langle 3, 4, 1, 5, 2 \rangle$ .

Interesuje nas ciąg operacji  $\text{NaPoczątek}$  o minimalnej długości, których wykonanie posortuje  $A$ . Nazwijmy go *minimalnym ciągiem sortującym*.

a) [3 punkty] Zaprojektuj algorytm, który w czasie  $O(n)$  wyznacza pierwszy element minimalnego ciągu sortującego.

b) [2 punkty] Zaprojektuj efektywny algorytm wyznaczający cały minimalny ciąg sortujący.

c) [4 punkty] Udowodnij poprawność swoich rozwiązań.

Dokonaj analizy złożoności czasowej zaproponowanych algorytmów.