

Algorytmy i struktury danych – klasówka 2
(11.01.2024)

Zadanie 1 [7 punktów]

Blokiem w ciągu binarnym nazywamy każdy maksymalny, spójny podciąg złożony z tych samych cyfr - zer (0) lub jedynek (1).

Kompresją binarnego zapisu nieujemnej liczby całkowitej n nazywamy skończony ciąg nieujemnych liczb całkowitych $K(n)$ zdefiniowany następująco:

- jeśli $n = 0$, to $K(n) = \langle 0 \rangle$;

- dla $n > 0$, $K(n) = \langle e_1, e_2, \dots, e_{k(n)} \rangle$, gdzie e_1 jest długością bloku zbudowanego z najmniej znaczących zer, e_2 jest długością następnego bloku zbudowanego z jedynek, e_3 jest długością następnego bloku zbudowanego z zer itd. na przemian długości bloków jedynek i zer. Ostatni element ciągu $e_{k(n)}$ jest długością bloku zbudowanego z najbardziej znaczących jedynek. Gdy najmniej znaczącą cyfrą jest jedynka, to e_1 jest zawsze równe 0.

Przykład

$K(0) = \langle 0 \rangle$, $K(1) = \langle 0, 1 \rangle$, $K(2) = \langle 1, 1 \rangle$, $K(3) = \langle 0, 2 \rangle$, $K(13) = \langle 0, 1, 1, 2 \rangle$.

Zaprojektuj strukturę danych, która umożliwi efektywne wykonywanie następujących operacji na kompresji $K(n)$ dynamicznie zmieniającej się liczby n :

Ini:: $n := 0$; {operacja jest wykonywana tylko raz na samym początku}

Dodaj(j):: $n := n + 2^j$, gdzie j jest nieujemną liczbą całkowitą;

Odejmij(j):: $n := n - 2^j$, gdzie j jest nieujemną liczbą całkowitą taką, że $2^j \leq n$;

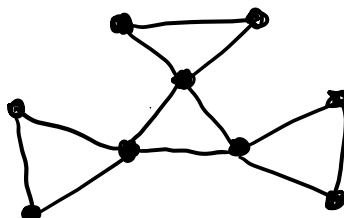
Mod(j):: $n := n \bmod 2^j$, gdzie j jest nieujemną liczbą całkowitą;

MaxBlok(): podaj długość najdłuższego bloku w $K(n)$.

Zadanie 2 [6 punktów]

Grafem trójkątów nazywamy graf spójny, w którym każda dwuspójna składowa jest cyklem o długości 3.

a) [2 punkty] Rozważmy następujący graf trójkątów:



Zaznacz w tym grafie DFS-drzewa odpowiednio o najmniejszej i największej wysokości.

b) [4 punkty] Zaprojektuj efektywny algorytm, który dla danego grafu trójkątów oblicza wysokość możliwie najwyższego DFS-drzewa.

Zadanie 3 [7 punktów]

Powiemy, że AVL-drzewo T jest wysoce nieźrównoważone, jeśli dla każdego wierzchołka w drzewie T różnego od liścia (bez następników), wysokości jego poddrzew zawsze się różnią.

- a) **[2 punkty]** Podaj wszystkie wartości $n \leq 100$, dla których istnieją wysoce nieźrównoważone AVL-drzewa zawierające n wierzchołków.

Liczbę n , dla której istnieje n -wierzchołkowe wysoce nieźrównoważone AVL-drzewo nazywamy liczbą wyjątkową.

Niech n będzie liczbą wyjątkową i niech $\langle k_1, k_2, \dots, k_n \rangle$ będzie permutacją liczb $1, 2, \dots, n$. Do początkowo pustego AVL-drzewa wstawiamy kolejno klucze k_1, k_2, \dots, k_n .

- b) **[4 punkty]** Zaproponuj efektywny algorytm, który wyznaczy permutację $\langle k_1, k_2, \dots, k_n \rangle$, dla której dostaniemy wysoce nieźrównoważone AVL-drzewo.
- c) **[1 punkt]** Dla ilu permutacji $\langle k_1, k_2, k_3, k_4 \rangle$ budując 4-wierzchołkowe AVL-drzewo nie wykonamy żadnej rotacji.