

19	zad.	1	2	3	4	+5	+6	7	8	+9	10	some
	pkt.											
	max.	1	1	1	1	2	1	1	1	1	1	1

- Pokaż, że jeśli w grafie  $G$  istnieje marszruta z  $u$  do  $v$ , to istnieje też ścieżka z  $u$  do  $v$ .
- Udowodnij następujące twierdzenie:  
  
Niech  $G$  będzie grafem prostym, w którym każdy wierzchołek ma stopień przynajmniej  $k$ . Wówczas  $G$  zawiera ścieżkę o długości  $k$ . Jeśli  $k \geq 2$ , to  $G$  zawiera cykl o długości przynajmniej  $k + 1$ .
- Niech  $t_i$  oznacza liczbę wierzchołków stopnia  $i$  w drzewie. Wyprowadź dokładny wzór na  $t_1$ , liczbę liści w dowolnym drzewie. Dlaczego ta liczba nie zależy od  $t_2$ ?
- Pokaż, że graf  $G$  jest drzewem wtedy i tylko wtedy gdy dla dowolnej pary wierzchołków  $u, v \in G$  w  $G$  istnieje dokładnie jedna ścieżka je łącząca.
- (+) (2 punkty) Niech  $d(u, v)$  oznacza odległość wierzchołków  $u$  i  $v$ , czyli długość najkrótszej ścieżki łączącej  $u$  i  $v$ . Dla każdego wierzchołka  $v$  grafu  $G$  definiujemy  $r(v) = \max\{d(v, u) : u \in V(G)\}$ . Wierzchołek  $w$ , dla którego  $r(w) = \min\{r(v) : v \in V(G)\}$  nazywa się *wierzchołkiem centralnym* grafu  $G$ , a liczba  $r(w) = r(w) - \text{promieniem grafu } G$ .  
(a) (Jordan) Wykaż, że zbiór wierzchołków centralnych drzewa składa się z jednego wierzchołka albo z pary wierzchołków sąsiednich.  
(b) Podaj algorytm znajdowania wierzchołków centralnych w drzewie, działający w czasie  $O(m + n)$ .
- (+) Niech  $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$  będzie ciągiem liczb naturalnych większych od zera. Wykaż, że  $d$  jest ciągiem stopni wierzchołków pewnego drzewa o  $n$  wierzchołkach wtedy i tylko wtedy, gdy  $\sum_{i=1}^n d_i = 2(n - 1)$ .  
*Uwaga:* w zadaniu tym trzeba pokazać implikację w obie strony.
- Niech  $Q_k$  oznacza graf  $k$ -wymiarowej kostki, tzn. zbiór wierzchołków tego grafu tworzą wszystkie  $k$ -elementowe ciągi zer i jedynek i dwa wierzchołki są sąsiednie wtedy i tylko wtedy, gdy odpowiadające im ciągi różnią się dokładnie jedną współrzędną. Wykaż, że jest to graf dwudzielny.
- Przedstaw algorytm, służący do sprawdzania, czy dany graf jest dwudzielny, korzystający z przeglądania grafu metodą w głąb. Złożoność Twojego algorytmu powinna być  $O(m + n)$ .
- (+) Pokaż, że jeśli każdy wierzchołek w grafie  $G = (V, E)$  ma stopień przynajmniej  $k$ , to  $G$  zawiera każde drzewo  $k$ -krawędziowe.
- Pokaż, że graf  $G = (V, E)$ , w którym każdy wierzchołek ma stopień 3 zawiera cykl o parzystej długości.

1. Pokaż, że jeśli w grafie  $G$  istnieje marszruta z  $u$  do  $v$ , to istnieje też ścieżka z  $u$  do  $v$ .

2. Udowodnij następujące twierdzenie:

Niech  $G$  będzie grafem prostym, w którym każdy wierzchołek ma stopień przynajmniej  $k$ . Wówczas  $G$  zawiera ścieżkę o długości  $k$ . Jeśli  $k \geq 2$ , to  $G$  zawiera cykl o długości przynajmniej  $k + 1$ .

3. Niech  $t_i$  oznacza liczbę wierzchołków stopnia  $i$  w drzewie. Wyprowadź dokładny wzór na  $t_1$ , liczbę liści w dowolnym drzewie. Dlaczego ta liczba nie zależy od  $t_2$ ?

4. Pokaż, że graf  $G$  jest drzewem wtedy i tylko wtedy gdy dla dowolnej pary wierzchołków  $u, v \in G$  w  $G$  istnieje dokładnie jedna ścieżka je łącząca.

+5 (2pkt)

1 December, 2023

20:06

*rozwiązanie*

5. (+) (2 punkty) Niech  $d(u, v)$  oznacza odległość wierzchołków  $u$  i  $v$ , czyli długość najkrótszej ścieżki łączącej  $u$  i  $v$ . Dla każdego wierzchołka  $v$  grafu  $G$  definiujemy  $r(v) = \max\{d(v, u) : u \in V(G)\}$ . Wierzchołek  $w$ , dla którego  $r(w) = \min\{r(v) : v \in V(G)\}$  nazywa się *wierzchołkiem centralnym* grafu  $G$ , a liczba  $r(G) = r(w)$  – *promieniem* grafu  $G$ .
- (a) (Jordan) Wykaż, że zbiór wierzchołków centralnych drzewa składa się z jednego wierzchołka albo z pary wierzchołków sąsiednich.
- (b) Podaj algorytm znajdowania wierzchołków centralnych w drzewie, działający w czasie  $O(m + n)$ .

6. (+) Niech  $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$  będzie ciągiem liczb naturalnych większych od zera. Wykaż, że  $d$  jest ciągiem stopni wierzchołków pewnego drzewa o  $n$  wierzchołkach wtedy i tylko wtedy, gdy  $\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1)$ .  
*Uwaga:* w zadaniu tym trzeba pokazać implikację w obie strony.

7. Niech  $Q_k$  oznacza graf  $k$ -wymiarowej kostki, tzn. zbiór wierzchołków tego grafu tworzą wszystkie  $k$ -elementowe ciągi zer i jedynek i dwa wierzchołki są sąsiednie wtedy i tylko wtedy, gdy odpowiadające im ciągi różnią się dokładnie jedną współrzędną. Wykaż, że jest to graf dwudzielny.



8. Przedstaw algorytm, służący do sprawdzania, czy dany graf jest dwudzielny, korzystający z przeglądania grafu metodą w głąb. Złożoność Twojego algorytmu powinna być  $O(m + n)$ .

+9

1 December, 2023 20:06

9. (+) Pokaż, że jeśli każdy wierzchołek w grafie  $G = (V, E)$  ma stopień przynajmniej  $k$ , to  $G$  zawiera każde drzewo  $k$ -krawędziowe.

10. Pokaż, że graf  $G = (V, E)$ , w którym każdy wierzchołek ma stopień 3 zawiera cykl o parzystej długości.