

Lista 2

Zadanie 6

Krystyna Korzonek

6 kwietnia 2020

1 Lemat

W grafie w którym wszystkie wagi krawędzi są różne:

krawędź e należy do jakiegoś minimalnego drzewa spinającego



e nie jest maksymalna na żadnym cyklu

Dowód:

1.1 \Updownarrow

Założmy nie wprost, że e nie jest maksymalna na żadnym cyklu, ale nie należy do żadnego minimalnego drzewa spinającego. Niech T będzie dowolnym takim drzewem. Po dołożeniu krawędzi e w $T \cup e$ powstaje cykl. e nie jest największą krawędzią na tym cyklu, wagi krawędzi są różne, istnieje krawędź o większej wadze. Można usunąć tę krawędź z drzewa, w zamian dokładając e - powstaje drzewo spinające o mniejszej sumie wag, sprzeczność.

1.2 \Downarrow

Założmy nie wprost, że krawędź $e = (u, v)$ należąca do minimalnego drzewa spinającego T jest maksymalna na cyklu C . Graf $T \setminus e$ ma dwie spójne składowe: V_1 i V_2 . Jeden koniec krawędzi e należy do V_1 , a drugi do V_2 . Na C występuje inna krawędź, której jeden koniec należy do V_1 , a drugi do V_2 - m . (Cykl to $(uc_1c_2...c_lv)$, $u \in V_1$, $v \in V_2$, gdyby każda krawędź poza e miała

wierzchołki w jednej spójnej składowej byłoby: $c_1 \in V_1, c_2 \in V_1, \dots, c_l \in V_1, v \in V_1$, sprzeczność)

Graf $T \setminus e \cup m$ jest drzewem spinającym - ma $n-1$ krawędzi i jest spójny. Waga krawędzi e jest większa od wagi krawędzi m , $T \setminus e \cup m$ ma więc mniejszą sumę wag niż T . Sprzeczność.

2 Algorytm

Dzięki lematowi wystarczy sprawdzić, czy istnieje taki cykl, na którym krawędź $e = (u, v)$ jest największa. Wystarczy puścić DFS-a z u po samych krawędziach o wadze mniejszej od wagi e . DFS odwiedzi v dokładnie wtedy, gdy istnieje cykl, na którym e jest maksymalne $\Leftrightarrow e$ nie należy do żadnego MST.

```
dfs(u)
return !visited[v]

dfs(x)
    visited[x] = true
    dla s – sasiadow x
        jesli waga(s, x) < waga(u, v)
            jesli visited[s] == false
                dfs(s)
```

3 Złożoność

Złożoność DFS-a to $O(n+m)$.