

# Zad 8.

wtorek, 10 stycznia 2023 14:24

8. Turniejem nazywamy graf skierowany, którego każde dwa wierzchołki są połączone dokładnie jednym łukiem. Pokaż, że w każdym turnieju istnieje wierzchołek, z którego można dojść do każdego innego po drodze skierowanej długości co najwyżej 2 do każdego innego.

Weźmy  $u \in V(G)$  t. że  $\text{outdeg}(u) = \max_{v \in V(G)} [\text{outdeg}(v)]$ .

(i tym samym  $\text{indeg}(u) \geq 1$ )

Jeżeli  $\text{outdeg}(u) = n-1$  ( $n = |V(G)|$ ), to z  $u$  da się przejść do każdego wierzchołka drogą o długości 1. Załóżmy zatem, że  $\text{outdeg}(u) < n-1$ .

Weźmy  $v \in V(G)$  t. że  $(v, u) \in E(G)$  (taki na pewno istnieje, bo każde dwa wierzchołki są połączone łukiem i założyliśmy, że  $u$  ma jakieś krawędzie do niego wchodzące).

Nie wprost, droga skierowana z  $u$  do  $v$  dłuższa niż 2.

Wtedy  $\forall w \in V(G) (u, w) \in E(G) \Rightarrow (w, v) \notin E(G)$ .

Równoważnie  $\forall w \in V(G) (u, w) \in E(G) \Rightarrow (v, w) \in E(G)$ , bo każde dwa wierzchołki połączone łukiem.

Widać zatem, że  $\text{outdeg}(v) \geq \text{outdeg}(u) + 1$ , ale przecież  $\text{outdeg}(u) = \max_{x \in V(G)} [\text{outdeg}(x)]$

