

Turniej z treści zadania jest grafem $(n-1)$ -regularem. Skoro każdy zawodnik może rozegrać partię raz dziennie to turniej musi trwać co najmniej tyle dni ile partii zawodnik musi rozegrać, czyli $n-1$.

Pokażemy, że potrzeba dokładnie $n-1$ dni dla turniejów o parzystej liczbie zawodników oraz n dla liczby nieparzystej.

- n jest parzyste

Wiemy, że w grafie dwudzielnym k -regularem istnieje skojarzenie doskonałe (każdy zawodnik rozgrywa partię). *(dowód na dole prawy)*
 Usunięcie dowolnego skojarzenia doskonałego da nam graf $(k-1)$ -regularem (każdy wierzchołek traci dokładnie jedną krawędź). Zatem każdego dnia $(n-i)$ znajdujemy skojarzenie doskonałe grafu $(n-i)$ -regularnego. Odliczając od $n-1$ do 1 mamy $n-1$ dni.

- n jest nieparzyste

Ponieważ mamy nieparzystą liczbę zawodników to każdy zawodnik nie zagra co najmniej jednego dnia. Dodajemy do turnieju zawodnika ε .

Jeżeli zawodnik v rozgrywa partię z ε to znaczy, że v nie bierze tego dnia udziału w turnieju.

Mamy więc parzystą $(n+1)$ liczbę zawodników.

Przeprowadzając to samo rozumowanie co w pierwszym punkcie dostajemy, że turniej można rozegrać w n dni.

Graf $(X \cup Y, V)$ k -regularem zawiera skojarzenie doskonałe

Zauważmy, że $|X| = |Y|$ skoro z X i Y wychodzi odpowiednio $|X|k$ i $|Y|k$ krawędzi (liczba krawędzi wychodzących z jednego zbioru musi być równa liczbie krawędzi wchodzących do zbioru przeciwnego).

Weźmy $\tilde{X} \subseteq X$. Z \tilde{X} wychodzi dokładnie $|\tilde{X}|k$ krawędzi.

Każde z tych krawędzi wchodzi do $N(\tilde{X}) \subseteq Y$.

Gdyby $|N(\tilde{X})|k < |\tilde{X}|k$ to by znaczyło, że $\exists v \in N(\tilde{X}) \deg(v) > k$

co jest sprzeczne z założeniem o k -regularności grafu.

Analogiczne rozumowanie przeprowadzamy dla $\tilde{Y} \subseteq Y$.

Na mocy tw. Halla graf zawiera skojarzenie doskonałe.