

Zadania z matematyki dyskretnej, lista nr 11

1. Dane jest drzewo T oraz jego automorfizm ϕ . Udowodnij, że istnieje wierzchołek v , taki że $\phi(v) = v$ lub istnieje krawędź $\{u, v\}$, taka że $\phi(\{u, v\}) = \{u, v\}$.
2. Graf prosty G jest samodopełniający wtedy i tylko wtedy, gdy jest izomorficzny ze swym dopełnieniem. Pokaż, że samodopełniający graf n wierzchołkowy istnieje dokładnie wtedy, gdy $n \equiv 0$ lub $n \equiv 1$ modulo 4.
Wsk.: Gdy $n \equiv 0$ możesz oprzeć konstrukcję na podziale zbioru V na cztery części. Gdy $n \equiv 1$ do poprzedniej konstrukcji można dodać jeden wierzchołek.
3. Niech $C_1, C_2, \dots, C_{m-n-1}$ będą zbiorami krawędzi wszystkich $m - n + 1$ cykli otrzymanych poprzez dodanie do drzewa spinającego T grafu prostego G jednej krawędzi G która nie należy do T . Pokaż, że zbiór krawędzi dowolnego cyklu w G jest różnicą symetryczną pewnej liczby zbiorów wybranych spośród $C_1, C_2, \dots, C_{m-n-1}$.
4. W grafie skierowanym $\text{indeg}(v)$ i $\text{outdeg}(v)$ oznaczają odpowiednio liczbę łuków wchodzących i wychodzących z wierzchołka v . Pokaż, że digraf zawiera skierowany cykl Eulera dokładnie, gdy jest spójny (po wymazaniu skierowań łuków) i dla wszystkich $v \in V : \text{indeg}(v) = \text{outdeg}(v)$.
5. *Minimalnym cięciem* nazywamy zbiór krawędzi, których usunięcie rozspaja graf, a usunięcie żadnego zbioru krawędzi w nim zawartego nie rozspaja tego grafu. Wykaż, że spójny graf jest grafem Eulera wtedy i tylko wtedy, gdy każde minimalne cięcie zawiera parzystą liczbę krawędzi.
6. Pokaż, że jeżeli graf spójny G ma dokładnie $2k$ wierzchołków o nieparzystych stopniach ($k > 0$), to zbiór jego krawędzi można rozbić na k rozłącznych krawędziowo marszrut, a na $k - 1$ nie można.
7. *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.
8. Pokaż, że każdy turniej zawiera (skierowaną) drogę Hamiltona tzn. przechodzącą wszystkie wierzchołki.
9. Czy istnieje sposób obejścia szachownicy 5×5 ruchem konika szachowego (na każdym polu stajemy dokładnie raz)? A co jeśli wymagamy żeby po obejściu szachownicy konik wrócił na to samo pole?
10. Niech wierzchołkami grafu G będą wszystkie ciągi złożone z trzech liter a i trzech liter b . Dwa wierzchołki łączy krawędź wtedy i tylko wtedy, gdy odpowiadające im ciągi różnią się transpozycją dwóch sąsiednich liter. Znajdź drogę Hamiltona w G .
11. Wierzchołkami grafu G są wszystkie ciągi złożone z jednej litery a , jednej litery b i czterech liter c . Dwa wierzchołki łączy krawędź wtedy i tylko wtedy, gdy odpowiadające im ciągi różnią się transpozycją dwóch sąsiednich liter. Pokaż, że G ma drogę Hamiltona, ale nie ma cyklu Hamiltona.
12. Dany jest graf prosty G , w którym $n = |V(G)| > 3$ i dla dowolnych trzech wierzchołków u, v, w istnieją co najmniej dwie spośród trzech krawędzi $\{u, v\}, \{v, w\}, \{w, u\}$. Wykaż, że w G istnieje cykl Hamiltona.
13. Pokaż, że w grafie 3-regularnym G jest parzysta liczba dróg Hamiltona łączących ustalone sąsiednie wierzchołki u i v .
14. Znajdź n krawędziowo rozłącznych dróg Hamiltona w K_{2n} i n krawędziowo rozłącznych cykli Hamiltona w K_{2n+1} .
15. Pokaż, że jeśli G jest grafem prostym i dla każdej pary niesąsiednich wierzchołków u, v

$$\deg(u) + \deg(v) \geq n(G) - 1,$$

to w G istnieje droga Hamiltona.

16. Niech G będzie grafem prostym. Pokaż, że G zawiera drogę o długości równej co najmniej $2m/n$.
17. Niech G będzie grafem zawierającym cykl C i drogę długości k łączącą dwa wierzchołki z C . Pokaż, że G zawiera cykl długości przynajmniej \sqrt{k} .
18. Dla wszystkich k podaj przykład grafu G o najdłuższym cyklu C długości mniejszej niż $4\sqrt{k}$, który zawiera drogę łączącą dwa wierzchołki z C o długości k .