## Zadania z matematyki dyskretnej, lista nr 11

- 1. Niech G będzie spójnym grafem z co najmniej jednym cyklem. Wykaż, że G ma co najmniej jeden cykl, którego długość jest mniejsza lub równa 2d(G) + 1 gdzie d(G) jest średnicą G.
- 2. Dane jest drzewo T oraz jego automorfizm  $\phi$ . Udowodnij, że istnieje wierzchołek v, taki że  $\phi(v) = v$  lub istnieje krawędź  $\{u, v\}$ , taka że  $\phi(\{u, v\}) = \{u, v\}$ .
- 3. W grafie skierowanym indeg(v) i 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  $v \in V$ : indeg(v) = outdeg(v).
- 4. *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.
- 5. 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.
- 6. Liczby 1, 2, 3, 4, 5 mogą być rozmieszczone na kole w porządku 1234531425, który zapewnia, że każde dwie z nich są sąsiednie dokładnie raz. Scharakteryzuj dla jakich n można znaleźć podobne rozmieszczenie dla liczb  $1, 2, 3, \ldots, n$  i uzasadnij swoją odpowiedź.
- 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  $5 \times 5$  ruchem konika szachowego (na każdym polu stajemy dokładnie raz)? A co jeśli wymagamy żeby po obejściu szachownicy konik wrócił na to samo pole?
- 10. 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 sasiednich liter. Pokaż, że G ma drogę Hamiltona, ale nie ma cyklu Hamiltona.
- 11. 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.
- 12. Graf nazywamy k-spójnym gdy jest spójny i usunięcie z niego dowolnych k-1 (lub mniej) wierzchołków go nie rozspójnia. Pokaż, że dowolny k-spójny graf o 2k wierzchołkach ma 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

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

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.