Zadania z matematyki dyskretnej, lista nr 14

- 1. Co można powiedzieć o macierzy sąsiedztwa grafu i jego dopełnienia? Podaj interpretację wektorów AI i A^2I , gdzie I jest wektorem jednostkowym oraz A jest macierzą sąsiedztwa grafu G (działaniem jest mnożenie macierzy i wektorów o wsp. całkowitych).
- 2. Hiperkostką wymiaru k nazywamy graf G = (V, E), gdzie $V = \{0, 1\}^k$ (wszystkie ciągi k bitów), a krawędź między dwoma wierzchołkami istnieje wtedy i tylko wtedy, gdy ich zapis binarny różni się na dokładnie jednej pozycji. Pokaż, że między dwoma różnymi wierzchołkami k-wymiarowej hiperkostki istnieje k rozłącznych wierzchołkowo ścieżek.
- 3. (Grafy Mycielskiego) Graf M_2 to dwa wierzchołki połączone krawędzią. Graf M_{k+1} konstruujemy z M_k w ten sposób, że dokładamy dla każdego $v \in V(M_k)$ wierzchołek v' i łączymy go z wszystkimi sąsiadami v w M_k ; następnie dodajemy jeszcze jeden wierzchołek w i łączymy go z wszystkimi wierzchołkami v'. Pokaż przez indukcję po k, że
 - (a) graf M_k nie ma trójkatów (klik K_3);
 - (b) graf M_k jest k-kolorowalny;
 - (c) graf M_k nie jest (k-1)-kolorowalny.
- 4. Wykaż, że ściany grafu płaskiego kubicznego bez mostów można pokolorować trzema kolorami wtedy i tylko wtedy, gdy wszystkie ściany są ograniczone parzystą liczbą krawędzi
- 5. Podaj wielomianowy algorytm znajdujący liczbę chromatyczną G, jeśli $\deg(G) \leq 3$.
- 6. Mamy daną grupę n dziewcząt i m chłopców. Pokaż, że warunkiem koniecznym i dostatecznym na to, by k dziewcząt mogło znaleźć męża (wewnątrz grupy), jest to, by każde r dziewcząt znało przynajmniej k+r-n chłopców.

Wsk.: Dodaj n-k chłopców akceptowanych przez wszystkie dziewczyny i zastosuj tw. Halla

- 7. W niektórych krajach mężczyzna może mieć do czterech żon. Pokaż, że warunkiem koniecznym i dostatecznym w takim kraju na to, aby n dziewcząt mogło znaleźć mężów, jest to by każde k z nich znało w sumie przynajmniej k/4 chłopców.
- 8. Udowodnij, że drzewo ma co najwyżej jedno pełne skojarzenie.

9. Niech A będzie macierzą sąsiedztwa grafu dwudzielnego $G=(V_1,V_2;E)$, w którym $|V_1|=|V_2|$. W macierzy A wiersze odpowiadają wierzchołkom z V_1 , a kolumny wierzchołkom z V_2 i $a_{ij}=0,1$ w zależności od tego, czy istnieje połączenie między odpowiednimi wierzchołkami. Jaka jest zależność między skojarzeniami w G i wartością permanentu

$$\operatorname{perm}(A) = \sum_{\sigma_{-\operatorname{permutacja}}} a_{1,\sigma(1)} \cdots a_{n,\sigma(n)}?$$

- 10. Pokaż, że dwudzielny graf *d*–regularny posiada pełne skojarzenie.
- 11. Pokaż, że graf 3-regularny posiadający cykl Hamiltona ma indeks chromatyczny równy 3.
- 12. (a) Niech wszystkie wierzchołki G poza v mają stopień d i niech indeks chromatyczny G wynosi d. Pokaż, że n = |V(G)| jest nieparzyste i $\deg(v) = 0$.
 - (b) Pokaż, że graf d-regularny G posiadający wierzchołek rozcinajający ma indeks chromatyczny równy d+1.
- 13. Pokaż, że indeks chromatyczny $\chi'(K_n)$ jest równy n-1, gdy n jest parzyste i n, gdy n jest nieparzyste.
- 14. Pokaż wielomianową redukcję problemu istnienia w grafie G pokrycia wierzchołkowego rozmiaru k do problemu istnienia w grafie H kliki rozmiaru k'.
- 15. Pokaż, że jeśli można rozstrzygnąć, czy graf dowolny graf jest 4-kolorowalny w czasie wielomianowym, to da się również rozstrzygnąć, czy dowolny graf jest 3-kolorowalny w czasie wielomianowym.
- 16. Pokaż wielomianową transformację sprowadzającą problem izomorfizmu grafów do problemu izomorfizmu grafów dwudzielnych.
- 17. Pokaż wielomianową transformację sprowadzającą problem istnienia drogi Hamiltona w grafie do problemu istnienia w nim drzewa spinającego o stopniu nie większym, niż 2016.
- 18. Pokaż wielomianową transformację sprowadzającą problem istnienia cyklu Hamiltona w dowolnym digrafie do problemu istnienia cyklu Hamiltona w nieskierowanym grafie dwudzielnym.