

Zadania z matematyki dyskretnej, lista nr 13

- Niech $G \bullet e$ oznacza graf G po ściągnięciu krawędzi e . Pokaż, że jeśli G jest planarny to $G \bullet e$ też jest planarny. Czy graf Petersena jest planarny?
- Założmy, że G jest grafem o co najmniej 11 wierzchołkach. Wykaż, że grafy G i \bar{G} nie mogą być jednocześnie planarne.
- Pokaż, że w dowolnym grafie prostym planarnym (o co najmniej trzech wierzchołkach) istnieją co najmniej trzy wierzchołki stopnia nie większego od 5.
- Udowodnij, że jeśli G jest grafem płaskim, to

$$n(G) + f(G) = m(G) + k(G) + 1$$

gdzie $f(G)$ jest liczbą obszarów, a $k(G)$ liczbą składowych spójności G .

- Udowodnij, że jeśli G jest spójnym grafem płaskim, w którym najkrótszy cykl ma długość r , to spełniona jest nierówność

$$(r - 2)m \leq r(n - 2).$$

Kiedy nierówność ta staje się równością?

- Wielościan foremny to taki, w którym dla pewnej pary (a, b) każda ściana jest a -kątem foremnym i z każdego wierzchołka wychodzi b krawędzi. Na podstawie wzoru Eulera wywnioskuj jakie pary (a, b) są dopuszczalne i powiedz jakim wielościanom foremnym one odpowiadają.
- Korzystając z wzoru Eulera pokaż, że wielościan (bez dziur ale niekoniecznie wypukły) zawsze ma dwie ściany o tej samej liczbie boków.

Wsk.: Możesz założyć że z każdego wierzchołka wychodzą co najmniej trzy krawędzie. Wtedy

$$f - 2 = m - n \geq m/3 \geq (3 + 4 + \dots + (f + 2))/6.$$

- Pokaż, że dla każdego grafu G istnieje taka kolejność jego wierzchołków, że algorytm sekwencyjny przy tej kolejności koloruje G najmniejszą liczbą kolorów jakimi można pokolorować ten graf.
- Pokaż, że dwa kolory wystarczą do pokolorowania ścian eulerowskiego grafu płaskiego.
- Na płaszczyźnie rozłożono pewną liczbę monet o jednakowej średnicy, z których żadne dwie nie nachodzą na siebie. Monety te kolorujemy tak, by te które się stykają miały różne kolory. Nie korzystając z twierdzenia o czterech barwach pokaż, że cztery kolory zawsze wystarczą a trzy nie zawsze.

- Dla grafu G oznaczmy przez $G \bullet e$ graf powstały w wyniku ściągnięcia krawędzi e polegającego na usunięciu z G krawędzi e i identyfikacji jej końców, a przez $P_G(k)$ – liczbę pokolorowań grafu k kolorami. Pokaż, że

$$P_G(k) = P_{G \setminus e}(k) - P_{G \bullet e}(k).$$

- Niech T będzie drzewem n -wierzchołkowym, a C_n grafem cyklicznym. Pokaż, że

$$P_T(k) = k(k - 1)^{n-1}$$

$$P_{C_n}(k) = (k - 1)^n + (-1)^n(k - 1)$$

- Wykaż, że liczba krawędzi dowolnego grafu wynosi co najmniej

$$\chi(G)(\chi(G) - 1)/2.$$

- Pokaż, że dla dowolnego grafu G

$$\chi(G)\chi(\bar{G}) \geq n.$$

- Dla (multi)grafu G oznaczmy przez $G \bullet e$ graf powstały w wyniku ściągnięcia krawędzi e polegającego na usunięciu z G krawędzi e i identyfikacji jej końców.

- Pokaż, że $n(G \bullet e) = n(G) - 1$, $m(G \bullet e) = m(G) - 1$, $p(G \bullet e) = p(G)$, gdzie $p(G)$ jest liczbą składowych spójnych grafu G , i że jeśli G jest drzewem, to $G \bullet e$ jest drzewem.
- Niech $t(G)$ będzie liczbą drzew rozpinających grafu G . Udowodnij, że $t(G) = t(G \setminus e) + t(G \bullet e)$.
- stosując metodę z poprzedniego punktu wyznacz liczbę drzew rozpinających grafu z Rysunku.

