

# Wstęp do teorii grafów-zadania

Wojciech Wróblewski

**Zad17. Pokaż, że graf  $\overline{L(K_5)}$  jest izomorficzny z grafem Petersena.**

$$L(K_5) = \left( \{0, 1, 2, 3, 4\}^2, \left\{ \{a, b\} \in [0, 1, 2, 3, 4]^2 : a \neq b \wedge a \neq \phi \right\} \right) \\ \overline{L(K_5)} = \left( \{0, 1, 2, 3, 4\}^2, \left\{ \{a, b\} \in [0, 1, 2, 3, 4]^2 : a \neq b \wedge a \cap b \neq \phi \right\} \right)$$

Krawędzie w grafie  $K_5$  z definicji będą wierzchołkami w  $L(K_5)$ . Zbiory krawędzi  $X$  i  $Y$ .

$$X = \{k, k+1 : k = 0, \dots, 4\} = \{\{0, 1\}, \{1, 2\}, \{2, 3\}, \{3, 4\}, \{4, 0\}\}$$

$$Y = \{k, k+2 : k = 0, \dots, 4\} = \{\{0, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 4\}, \{3, 0\}, \{4, 1\}\}$$

Gdy wybierzemy wierzchołek  $\{4, 0\}$  to możemy zauważyć, z jakimi innymi wierzchołkami może być połączony. Wynika to z powyższych założeń. W tym wypadku  $\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{1, 3\}$ . Niech  $\overline{L(K_5)} = (V, E)$ , wówczas

$$(\forall u \in V) \deg(u) = 3$$

Więc graf  $\overline{L(K_5)}$  jest 3-regularny, więc jest izomorficzny z grafem Petersena.

**Zad18. Załóżmy, że długość każdego cyklu prostego w danym grafie jest podzielna przez liczbę  $k$ . Pokaż, że długość dowolnego cyklu w tym grafie jest podzielna przez liczbę  $k$ .**

Założmy istnienie cyklu nieprostego, którego długość jest niepodzielna przez  $k$ . Weźmy najkrótszy cykl  $c_1$  nieprosty, którego długość jest niepodzielna przez  $k$ .

$$c_1 \rightarrow x_0, e_1, x_1, \dots, e_n, x_n, e_{n+1}, x_{n+1}$$

Ten cykl jest nieprosty, wedle definicji istnieje wobec tego jakiś wierzchołek  $x_i$ , który się powtarza. Weźmy teraz cykl zawierający się od  $x_i$  do  $x_i$ . Nazwijmy go  $c_2$ .

Jeśli długość tego cyklu nie dzieli się przez  $k$ . To mamy sprzeczność, bo dostaliśmy krótszy cykl niepodzielny przez  $k$ , a w założeniach braliśmy najkrótszy. Jeśli ten cykl dzieli się przez  $k$ . Wówczas z naszego pierwotnego cyklu  $c_1$  wycinamy cykl zawierający się między powtórzonym wierzchołkiem  $x_i$  ( $c_2$ ). Otrzymujemy wówczas cykl krótszy, którego długość jest dalej niepodzielna przez  $k$ , co znowu jest sprzecznością.

## Zad20.

### 1. Ile wierzchołków ma barycentryczny podpodział grafu $G$

Skoro barycentrycznym podpodziałem grafu  $G = (V, E)$  nazywamy graf otrzymany z grafu  $G$  po zastosowaniu operacji elementarnego podpodziału do każdej krawedzi ze zbioru  $E$ . Ostateczna liczba wierzchołków będzie  $|E| + |V|$  bo formalnie zachowamy starą liczbę wierzchołków i powiększymy ją przez wierzchołki dodane do każdej z krawedzi  $G$ .

### 2. Ile krawedzi ma barycentryczny podpodział grafu $G$ ?

Poprzez zastosowanie barycentrycznego podziału, dodaniu nowego wierzchołka wewnątrz danej krawedzi sprawimy że ostateczna liczba krawedzi się podwoi  $|2E|$ .

### 3. Pokaż, że po dwukrotnym zastosowaniu operacji podziału barycentrycznego otrzymujemy graf prosty

Fakt z wykładu .graf  $(V, E, \varphi)$  jest prosty, jeżeli  $\varphi : E \rightarrow [V]^2 \left( [V]^2 = \{A \subseteq V : |A| = 2\} \right)$  jest różnowartościowa . Zastanówmy się co łamie nam uzyskanie grafu prostego. Są to petle własne oraz krawędzie wielokrotne. Można zauważyć, że po zastosowaniu barycentrycznego jednokrotnie pozbywamy się problemu wielokrotnych krawędzi z wcześniejszego układu . Jednak jeśli istniały jakieś petle własne to teraz utworzyły wielokrotne krawędzie, wobec tego drugie zastosowanie barycentrycznego podpodziału spowoduje, że uzyskamy graf prosty.

Funkcja  $\varphi$  ewaluowana na krawedzi zwraca wierzchołki tworzące daną krawedź. Załóżmy, że istnieje petla własna. Czyli istnieje krawedź  $e$  taka, że  $\varphi(e) = \{v\}$ , gdzie  $v$  jest wierzchołkiem. Stosując podział barycentryczny . Uzyskamy nowe dwie krawędzie, takie że  $\varphi(e_1) = \{v, w\} \wedge \varphi(e_2) = \{w, v\}$  Można zauważyć, że funkcja  $\varphi$  w takim przypadku nie jest różnowartościowa. Innymi słowy zrobiliśmy teraz krawedź wielokrotną. Zastosujemy jeszcze raz podział tym razem na  $e_1$  oraz  $e_2$ . Uzyskamy

$$\varphi(e_{1,1}) = \{v, k\}$$

$$\varphi(e_{1,2}) = \{k, w\}$$

$$\varphi(e_{2,1}) = \{w, l\}$$

$$\varphi(e_{2,2}) = \{l, v\}$$

Teraz pozbywamy się ostatecznie krawędzi wielokrotnych. Nie mamy również petli własnych, bo gdyby takie były to pierwszy podział już je eliminuje, więc stwierdzamy, że po dwukrotnym podziale otrzymujemy graf prosty.

## Zad21

**Dla jakich  $n$  grafy  $K_n$  są eulerowskie, a dla jakich  $n$  są one hamiltonowskie?**

Możemy pokazać że dla  $n \geq 3$  zawiera cykl hamiltona więc jest grafem hamiltonowskim. Uzasadnić, to można korzystając z twierdzenia Diracka mówiącego:

Twierdzenie Diracka

Jeśli w grafie prostym  $G$ , który ma  $n$  wierzchołków ( $n \geq 3$ ),  $\deg(v) \geq n/2$  dla każdego wierzchołka  $v$ , to graf  $G$  jest hamiltonowski.

Własność ta wynika z twierdzenia Ore:

Jeśli dla każdego wierzchołka  $v$ :

$\deg(v) \geq \frac{n}{2}$ , to  $\deg(v) + \deg(u) \geq n$

dla każdego wierzchołka  $v$  i  $u$ , a więc  $G$  spełnia założenia twierdzenia Ore, więc jest hamiltonowski.

Możemy pokazać, że dla  $n$  nieparzystych  $K_n$  są eulerowskie. Uzasadnić to można korzystając z tego że dla  $K_n$  gdzie  $n$  jest liczbą nieparzystą, stopień każdego wierzchołka wynosi  $n - 1$  czyli jest liczbą parzystą. Korzystając z twierdzenia Eulera, które mówi, że jeśli stopień każdego wierzchołka grafu  $G$  jest liczbą parzystą to graf  $G$  jest eulerowski, co udowadnia spostrzeżenie.

**Dla jakich par liczb  $n, m$  grafy  $K_{n,m}$  są eulerowskie lub zawierają ścieżkę Eulera?**

Pełny graf dwudzielny  $K_{n,m}$  jego wszystkie wierzchołki mają stopień  $n$  lub  $m$ . Zatem graf  $K_{nm}$  jest eulerowski wtedy i tylko wtedy gdy  $m$  oraz  $n$  są parzyste. Wówczas powołujemy się na twierdzenie Eulera.

Graf pełny dwudzielny  $K_{nm}$  wszystkie jego wierzchołki mają rząd  $m$  lub  $n$ . Zatem graf jest półeulerowski wtedy i tylko wtedy gdy  $m = n = 1$  lub w przypadku gdy jedno  $m$  lub  $n$  jest nieparzyste a drugie jest równe 2.

**Dla jakich par liczb  $n, m$  grafy  $K_{nm}$  są hamiltonowskie lub zawierają ścieżkę Hamiltona?**

Dla  $K_{11}$  graf nie jest hamiltonowski, jednak zawiera ścieżkę Hamiltona. Warunkiem koniecznym aby  $K_{nm}$  był hamiltonowski jest to aby  $m = n$ . Udowodnijmy, że tak jest. Niech  $G = (A|B, E)$  będzie grafem dwudzielnym. Chcąc przeprowadzić ścieżkę Hamiltona będziemy chcieli przejść przez wszystkie wierzchołki grafu  $G$ . Krawędź grafu  $G$  łączy wierzchołek z  $A$  z wierzchołkiem z  $B$ . Załóżmy że  $A$  ma więcej wierzchołków niż  $B$ .

$|A| = m, |B| = n, |A| > |B|$  Załóżmy że istnieje cykl Hamiltona i zaczyna się od wierzchołka  $v \in B$ . Po przejściu  $2n$  krawędzi odwiedzimy już wszystkie wierzchołki z  $B$  ale nadal pozostanie  $m - n$  wierzchołków nieodwiedzonych więc cykl ten nie może być hamiltonowski. Dla  $K_{11}$  oraz  $K_{22}$  graf nie jest hamiltonowski. Dla  $K_{nm}$  gdzie  $m = n$  oraz  $n \geq 2$  graf jest hamiltonowski. Takie grafy

mają więcej niż 3 wierzchołki ( $2n$  wierzchołków) oraz stopień każdego z nich jest większy równy niż połowa wszystkich wierzchołków ( $2n/2=n$ ), więc na podstawie twierdzenia Diracka takie grafy są hamiltonowskie.

W przypadku szukania grafów półhamiltonowskich to dla grafu  $K_{m,n}$  będzie to gdy  $m=n=1$  oraz w przypadkach gdy  $n=m+1 \vee m=n+1$ . W pierwszym przypadku gdy  $m=n=1$  wystarczy graf narysować. W przypadku gdy  $m=n+1$ . Dowód można skonstruować podobnie jak powyżej. Załóżmy, że istnieje graf dwudzielny pełny i podzielmy jego wierzchołki na dwa zbiory o mocach  $n$  oraz  $m$ . Wówczas istnieje ścieżka Hamiltona  $(u_1, v_1, \dots, u_n, v_n, u_m)$ , gdzie  $u_m = u_{n+1}$ . Podobnie postępujemy w przypadku  $n=m+1$ .

**Zad 24. Załóżmy, że  $n > 3$ ,  $A, B \subseteq \{2, \dots, n-1\}$  są zbiorami niepustymi oraz  $|A| + |B| > n$ .**

**Pokaż, że istnieje  $i \in \{1, \dots, n-1\}$  takie, że  $i \in B$  oraz  $i+1 \in A$ .**

Korzystamy z zasady włączeń i wyłączeń

$$|X \cup Y| = |X| + |Y| - |X \cap Y|$$

$$|X \cap Y| = |X| + |Y| - |X \cup Y|$$

korzystając ze wskazówki

$$X = \{a-1 : a \in A\} \wedge Y = B$$

$$|X| = |A|$$

$$|Y| = |B|$$

$$|X \cap Y| = |X| + |Y| - |X \cup Y| \geq n - |X \cup Y| \geq 2$$

dlatego, że

$$|X \cup Y| \leq n-2$$

co wynika z tego, że

$$|X \cup Y| \subseteq \{2, \dots, n-1\}$$

maksymalnie ten zbiór może mieć moc  $|X \cup Y| = n-2$

coś zaś wynika z zadania bo

$$X \subseteq \{2, \dots, n-1\}$$

$$Y \subseteq \{2, \dots, n-1\}$$

Pokazując, że część wspólna jest niepusta kończy dowód, bo udowadniamy wówczas, że istnieje takie  $i$  z treści zadania.

**Zad26. Niech  $G = (V, E)$  będzie grafem prostym. Załóżmy, że  $v \in V$  jest wierzchołkiem o stopniu nieparzystym. Pokaż, że istnieje inny wierzchołek  $u \in V$  o rzędzie nieparzystym od którego jest jakaś droga od  $v$ . Wskazówka: Zajmij się komponentą spójną grafu  $G$  do której należy wierzchołek  $v$ .**

Niech  $G=(V,E)$  będzie grafem prostym. Zadaćmy relacje,  $x \sim y \Leftrightarrow$  istnieje droga pomiędzy wierzchołkami  $x$  oraz  $y$ . Wtedy rozbijając  $G$  przez te relacje otrzymamy podgrafy spójne  $G_1, G_2, G_3, \dots$ . Mamy powiedziane, że istnieje wierzchołek  $v$  o stopniu nieparzystym. Powiedzmy, że znajduje się on w jednym z podgrafów grafu  $G$  czyli w  $G_1(V_1, E_1)$ . Korzystając z hand shaking lemma.

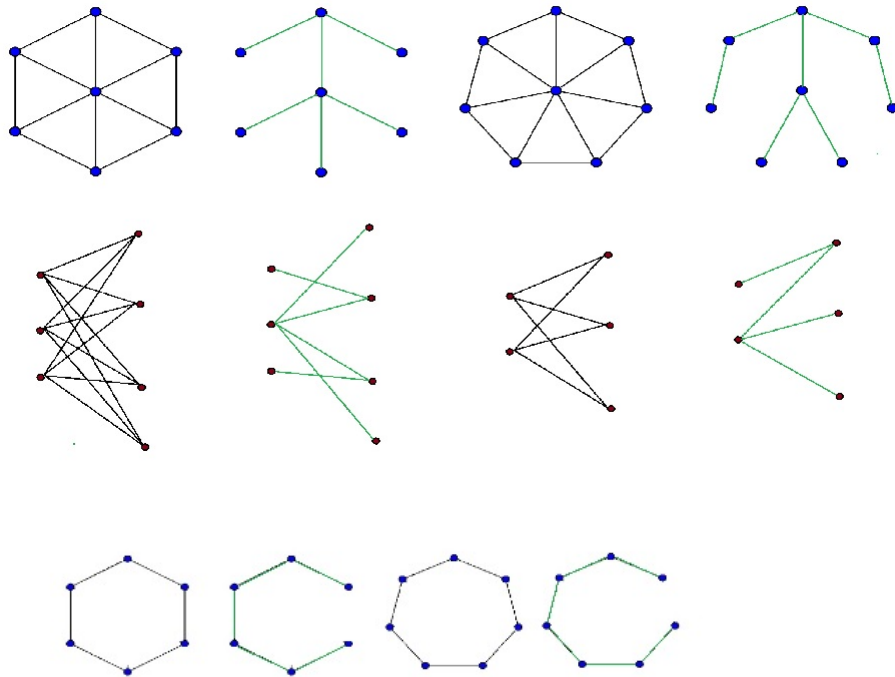
$$\sum_{v \in V} \deg(v) = 2|E|$$

Obserwujemy że liczba wierzchołków o stopniach nieparzystych jest parzysta, więc istnieje taki wierzchołek  $u$  w zadanym podgrafie  $G_1$  o stopniu nieparzystym, że istnieje droga między  $u$  i  $v$ .

**Zad30.** Wyznacz drzewa rozpinające grafów  $C_n$ . Wyznacz kilka drzew rozpinających w grafach  $W_n$ ,  $K_{n,m}$ . Spróbuj znaleźć w sieci dokładne wzory na liczbę drzew rozpinających w grafach  $K_n$ ,  $W_n$ ,  $K_{n,m}$

Drzewo rozpinające jest to takie drzewo, które zawiera wszystkie wierzchołki grafu  $G$ , zaś zbiór krawędzi drzewa jest podzbiorem zbioru krawędzi grafu.

Przykłady dla  $W_7$ ,  $W_8$ ,  $K_{3,4}$ ,  $K_{2,3}$



Dla grafów cyklicznych  $C_n$  drzewami rozpinającymi będą grafy liniowe. Przy rozróżnianiu wierzchołków będziemy mieli  $n$  różnych drzew rozpinających.

Oznaczając liczbę drzew rozpinających grafu  $G$  jako  $t(G)$

dla  $K_n$  mamy:  $t(K_n) = n^{n-2}$

dla  $K_{n,m}$  mamy:  $t(K_{n,m}) = m^{n-1}n^{m-1}$

$$\text{dla } W_n \text{ mamy : } t(W_n) = \left(\frac{3+\sqrt{5}}{2}\right)^n + \left(\frac{3-\sqrt{5}}{2}\right)^n - 2$$