

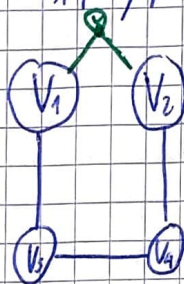
Zad. 2

- I) Wskazujemy konkretny na izomorfizm między G a \bar{G} jest: $|E_G| = |E_{\bar{G}}|$.
- Wiemy, że jeżeli $|V_G| = n$ to $|E_{\bar{G}}| = \frac{n(n-1)}{2} - n$ (wszystkie krawędzie oprócz pętli)
- Mamy więc $|E_G| = |E_{\bar{G}}| = \frac{n(n-1)}{2}$ widy więc, że war. konieczny jest
- $\begin{matrix} n \equiv 0 \pmod{4} \\ n \equiv 1 \pmod{4} \end{matrix}$

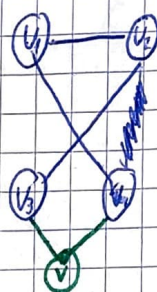
- II) Pokazujemy teraz konstrukcję grafu hamiltonowskiego o n wierzchołkach:

$n \equiv 0 \pmod{4}$

Dzielimy wierzchołki: V_1, V_2, V_3, V_4 : $V_{1,2}$ - g. pętli
 $V_{3,4}$ - g. pętli



\bar{G}
 $V_{1,2}$ - g. pętli
 $V_{3,4}$ - g. pętli



IZOMORFIZM:

$$V_1 \leftrightarrow V_3$$

$$V_2 \leftrightarrow V_4$$

$$V \leftrightarrow V$$

$n \equiv 1 \pmod{4}$

Dodajemy go do poprzedniej konstrukcji jako na rysunku

Zad. 4

\Rightarrow Zauważ, że G ma cykl Eulera. Jeżeli cykl nie jest prosty, to musi zawierać cykl prosty.

(nie powtarzamy wierzchołków)
zat. o prostości

Usuńmy cykl prosty, usuwamy krawędzie w tym cyklu i zmniejszamy outdeg, indeg o 1 wierzchołków na krawędzi.

Powtarzamy usuwanie cykli, aż do uzyskania wszystkich krawędzi. Za każdym razem zmniejszamy

$\text{indeg}(v)$ i $\text{outdeg}(v)$ równo o 1, na koniec $\text{indeg}(v) = \text{outdeg}(v) = 0$ zatem na początku $\text{indeg}(v) = \text{outdeg}(v)$

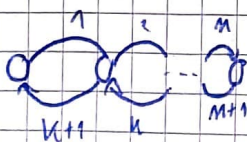
\Leftarrow Wybrany losowy v , z łatwością istnieje cykl C

zawierający v . W G uszy krawędzie C . Zmniejszamy

istnieje v t.j. $\text{indeg}(v) \neq \text{outdeg}(v) > 0$ w naszym G .

Stworzyliśmy cykl C' odwrotnością do C . itd.

Łączymy cykle C, C', \dots w cykl Eulera



LEMAT: $\forall v, \text{indeg}(v) = \text{outdeg}(v)$, istnieje cykl zawierający v

D-s:

Wybierzmy krawędź z v , możemy do niej dojechać. Zalecimy rozemniemy cykl wychodzący do wierzchołka musi istnieć krawędź przychodząca

Z założenia o $\text{indeg} = \text{outdeg}$. (nie powtarzamy krawędzi)

Podajemy w v możemy zaleźć, bo tam jest $\text{indeg}(v) = \text{outdeg}(v)$

Zamykamy graf, na pewno wrócimy do v

Zad. 5

\Rightarrow Minimalne cięcie drzew G ma G_1 i G_2 .

• Z lematu o systemach drzew sumarycznych w G_1 jest prawdziwe

• Z drugiej strony drzewo st. w G_1 to sumarycznik z G_1 zestawian z G minus minimalne cięcie, oraz G eulerowy więc suma ~~minimalnego~~ też prawdziwa $P = K - P \Leftrightarrow K = P$

więc minimalne cięcie ma prawdziwe rozwiązanie

\Leftarrow Dla każdego wierzchołka jego stopień jest parzysty. Skoro cykl jest najm. cyklem jego

\hookrightarrow Wierzchołek ma parzystą liczbę krawędzi

Wierzchołek parzysty to jest cykliczny

Zad. 8

Oznaczmy wierzchołek o największej liczbie krawędzi wychodzących: v . Załóżmy nieprawdę, że istnieje $u \neq v$ nie istnieje ścieżka z v do u nie 3. (≤ 2). Stąd wynika, że wierzchołki połączone krawędzią wychodzącą z v , są połączone z u krawędzią wychodzącą z u , innymi słowy droga dł. 2, ale krawędź z $u-v$ jest z u do v krawędzią dł. 1.

Otrzymujemy nierówność $\text{outdeg}(v) \leq \text{outdeg}(v) + 1 \leq \text{outdeg}(u)$ \downarrow

Zad. 9

Podstawiamy:

~~1- $\sqrt{}$~~

1- $\sqrt{}$

2 $\rightarrow \sqrt{}$

Krok 1. Zał. że dla dowolnej funkcji f o n wierzchołkach istnieje ścieżka Hamiltona:

~~Wtedy~~ $T(f, v)$ musi być Hamilton v_1, \dots, v_n z założenia. Wtedy ~~możliwe że $f(v_1) = f(v_2) = \dots = f(v_n) = v_0$~~

choć $v_i \rightarrow v_0$ i $v_0 \rightarrow v_{i+1}$, jest to możliwe $i \in \{0, \dots, n\}$ t.j. $v_i \rightarrow v_0$ istnieje czo

~~Skąd~~ bo $v_0 \rightarrow v_n$ oznacza ~~to~~ v_1, \dots, v_n, v_0 .

Mamy więc ścieżkę Hamiltona: $v_1, \dots, v_i, v_0, v_{i+1}, \dots, v_n$ albo v_1, \dots, v_n, v_0 w zależności od położenia v_0, v_n

Zad 10

a) Rozw.

1	22	13	18	7
14	19	8	23	12
9	2	21	6	17
20	15	4	11	24
3	10	25	16	5

b) Sukcesy zmienia kolor pola przy losowaniu, pole jest 25

Po wygranej licze sukcesy ~~to~~ (pole odliczam) bedzie na polu

o przeciwnym kolorze do startowego. Nie moze stac w tym samym miejscu.

Zad. 12

Wierimy dowodem dwa niepołączone wierzchołki u, v . Jeśli taka para nie istnieje, mamy typowy przypadek grafu pełnego. Z pozostałych $n-2$ wierzchołków wybieraj dowolnie jeden, w .

Z ~~tego~~ założenia $\{u, v\}, \{v, w\}, \{w, u\}$, dwie krawędzie istnieją, są to $\{v, w\}$ i $\{u, w\}$ bo v, u nie są połączone.

Z dowolności wyboru w , $\deg(u) = \deg(v) = n-2$.

Z twierdzenia Orego: $\deg(u) + \deg(v) = 2n-4 \geq \begin{cases} 2n-1 & \text{dla } n \geq 3 \end{cases}$ G posiada cykl Hamiltona. ■

Zad. 14

Określmy wierzchołki $\{0, 1, 2, \dots, 2n-1\}$

Wolne sąsiadki: $0, 2n-1, 1, 2n-2, \dots, n$ $\downarrow + 1 \pmod{2n}$

$1, 0, 2, 2n-1, \dots, n-1$
 \vdots
 $\downarrow + 1 \pmod{2n}$

Ze samej w U_{2n} cykle takim dodając jeden wierzchołek ich sąsiedzi zmieniają.