

Zad. 8

Tera: W kieridym turnieju istnieje wierzchołek, z którego można dojść do kieridza innego po dwoch skierowanych odcęości co najwyżej 2 do kieridza innego.

D-d:

Niech $v \in V(G)$ i $\text{outdeg}(v) = \max\{\text{outdeg}(w) \mid w \in V(G)\}$

- 1) $\text{outdeg}(v) = m (= |E(G)|)$, wtedy z tego wierzchołka istnieje droga o długosci 1 do kieridza innego, czyli ok.
- 2) $\text{outdeg}(v) < m$.

Zał. (nie upust), że istnieje $u \in V(G)$, do którego miedzi się dojść z v po ścieżce o mal. 2 krawędziach.

Wierzchołek u z zał. ma taki, że kieridza innego wierzchołka, równego do v i kieridza z którego da się dojść do v po ścieżce długosci 1.

Wszystkie te wierzchołki muszą być połączone krawędziami wychodzącymi z u , aby dojść z v do u w mal. 2 krawędziach było niemożliwe. Czyli $\text{outdeg}(u) = \text{outdeg}(v) + 1$.

A skoro taki, to v nie jest wierzchołkiem o maksymalnej kieridze. Tylem wychodzących, czyli sporo wiele? §

Zad. 9.

Tera: Każdy turniej zawiera (skierowana droga Hamiltona),
tzn. przechodzącą wszystkie wierzchołki.

D-d:

Indukcja

$n = 1 \rightarrow$ trywialne

Zał. że dąbra dla n . Pokażemy dla $n+1$.

Niech $n+1 = |V(G)|$ i uznajmy z G dowolny wierzchołek w .

Z zał. graf powstaje po usunięciu w mała droga Hamiltona

$v_1 \rightarrow v_2 \rightarrow \dots \rightarrow v_n$

Dodajmy z powrotem w . (w małą z kiedyś innym wierzchołkiem)

1) istnieje krawędź (w, v_1) lub $(v_n, w) \Rightarrow$ jest ok

2) nie istnieje krawędzi (w, v_1) ani (v_n, w)

Niech i będzie najmniejszym takim, że $w \rightarrow v_i$.

Gdyż $v_{i-1} \rightarrow w$.

Poznajemy mała droga Hamiltona $v_{i-1} \rightarrow v_i$ ma

$v_{i-1} \rightarrow w \rightarrow v_i$. Teraz mając drogę Hamiltona, ostatecznie jest ok.

Zad. 10.

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

2) Nie. Koni zawsze zaoyna i kowice ruch ma połach o różnych kolorach. Jeśli gat jest $5 \times 5 = 25$, to przy nieparzystej liczbie ruchów na połach trafimy się poke o różnych kolorach, względem poła na którym poruszhamo się skoczkami, a gaminisimy skoczyć na tym samym kolorze.

Zad. 12.

Zad.

$$n = |V(G)| / 73$$

Dla dow. $u, v, w \in V(G)$ istnieją conajmniej dwie sposoby trzech krawędzi $\{u, v\}, \{v, w\}, \{w, u\}$

Tera: w G istnieje cykl Hamiltona

b-dz)

Tw. Oregon: jeśli dla dowolnych dwóch niezłączonych bezśrednio nienhałteń v_1 i v_2 obieg $(v_1) + \text{obieg } (v_2) \geq n$ to w grafie istnieje cykl Hamiltona.

Graf pełny - trivialne

Niech $n = |V(G)|$ i niech u, v będą dow. niezłączonymi bezśrednio nienhałteń G.



Niech w to dowolny z $n-2$ pozostałych wierzchołków.

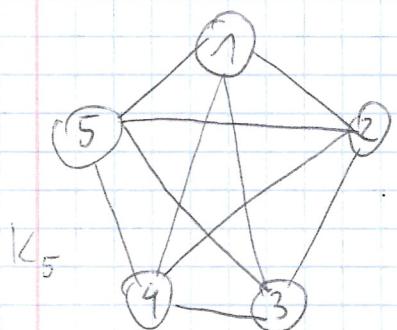
Skoro nie ma krawędzi $\{u, v\}$, to z zad. mówiąc istnieje $\{u, w\}$ oraz $\{v, w\}$. Czyli u i v są połączone bezpośrednio z kątami z $n-2$ pozostałych wierzchołków.

Zatem:

$$\deg(u) = \deg(v) = n-2 \Rightarrow \deg(u) + \deg(v) = 2n-4 > n$$

Z tw. Onego istnieje cykl Hamiltona. \square

Zad. 7.



Licby $1, 2, 3, \dots, n$ mówimy przedstawiać jako graf K_n .

Pytanie, na które chcemy znać odpowiedź, to czy w K_n istnieje cykl Eulera?

Z myślą:

Graf jest eulerowski \Leftrightarrow jest spójny i wszyscy wierzchołki mają stopień parzysty

W K_n kąty wierzchołki mają stopień $n-1$, czyli aby istniał cykl Eulera, to n musi być nieparzyste.

Patryk Maziag 331542 Lista 11

Zad. 2.

Samodopełniający graf n wierzchołkowy istnieje dokładnie wtedy, gdy $n \equiv 0$ lub $n \equiv 1$ modulo 4.

\Rightarrow

Zał., że G jest samodopełniający.

Zatem $G \cup \bar{G}$ mają tyle samo krawędzi, bo są izomorficzne.

$$|\bar{E}(G)| + |E(\bar{G})| = \frac{n(n-1)}{2}, \quad |E(G)| = |E(\bar{G})| \Rightarrow |E(G)| = \frac{n(n-1)}{4}$$

Suma $G \cup \bar{G}$ to
graf pełny

Liczba krawędzi to liczba całkowita, więc $4|n$ lub $4|(n-1)$.

Czyli $n \equiv 0$ lub $n \equiv 1$ modulo 4.

\Leftarrow

Zał., że $n = |V(G)|$: $n \equiv 0$ lub $n \equiv 1$ modulo 4.

1) $n \equiv 0 \pmod{4}$

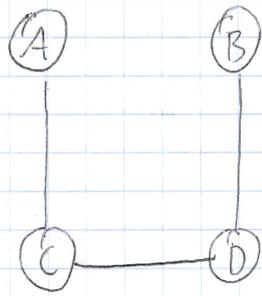
Pośrodku n ma 4 równoległe grupy A, B, C, D.

A - graf pełny (które 2 dom-wierzchołki są pełnymi krawędziami)

B - — —

C - graf pusty

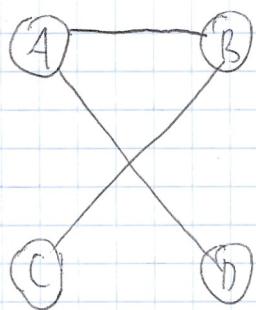
D - — —



Kandy wierzchołek z A. Tągamy z kandy wierzchołkiem z C.

Kandy wierzchołek z B. Tągamy z kandy wierzchołkiem z D.

Kandy wierzchołek z C. Tągamy z kandy wierzchołkiem z D.



Rozważmy dopełnienie opisanego wyżej grafu.

Łatwo zauważyc, że grafy te są izomorficzne
(A zmieniło się z D, B z C, A i B są puste,
a C : D są pełne).

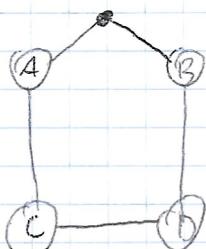
Zatem graf jest samopełniający.

2) $n \equiv 1 \pmod 4$

Rozważmy ten sam graf co opisany we wcześniejszym przykładzie.

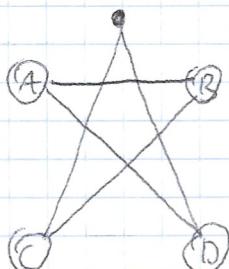
Mamy jeszcze 1 dodatkowy wierzchołek.

Tągamy go ze wszystkimi wierzchołkami z A i B.



W dopełnieniu pojawiają się podobne zmiany co wcześniejszej znikną krawędzie z naszego nowego wierzchołka do A i B, zastąpione krawędziami do wierzchołków z C i D.

Dopełnienie:



Ten grafy są izomorficzne, zatem graf ten jest samopełniający.

Zad. 1.

Niech $n = |V(T)|$.

$n=1 \rightarrow 1$ automorfizm (identyczność)

$n=2 \rightarrow$ jedyna krawędź przedstawia samą siebie

Zał. że dla wszystkich drzew \circ co najwyżej n wierzchołków rachunku tera. Podziwiamy dla $n=1$.

Niech $|V(T)| = n+1$

Zauważmy, że w dowolnym automorfizmie liście przedstawiają się tak samo. Gdyż dla ϕ , jeśli $\deg(v) = 1$ to $\deg(\phi(v)) = 1$. (innych wierzchołków stopnia 1 przedstawiłyby się wierzchołkami stopnia 2 co najmniej 2 i wtedy ϕ nie byłoby automorfizmem)

Usunijmy z T wszystkie liście. Wtedy jeśli ϕ' jest automorfizmem not T po usunięciu liści, to na mocy zał. ind. ϕ' spełnia tere.

Jeliś rozszerzymy ϕ' do całego T (z liśćmi), to nie mamy się liście przypiąć na liście, co nie zapewnia tere.

□