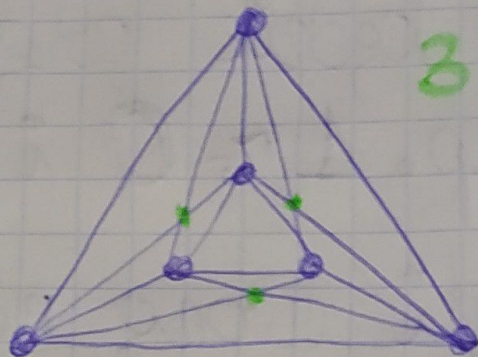
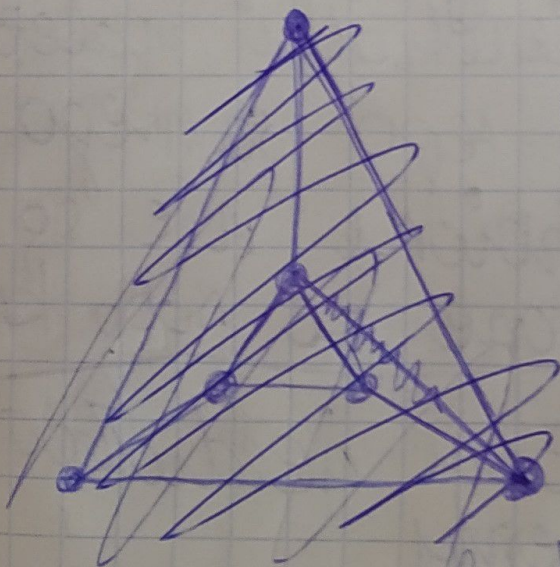


4

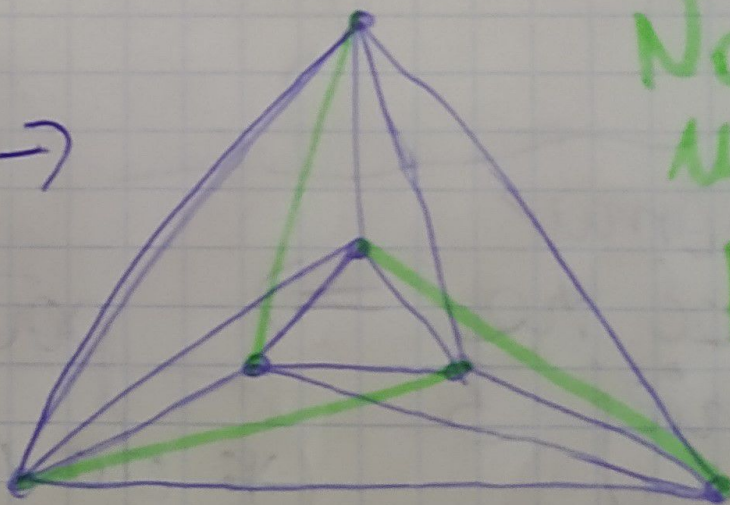


3 przecięcia

Używamy trzy krawędzie, z których żadne dwie nie mają wspólnych wierzchołków.



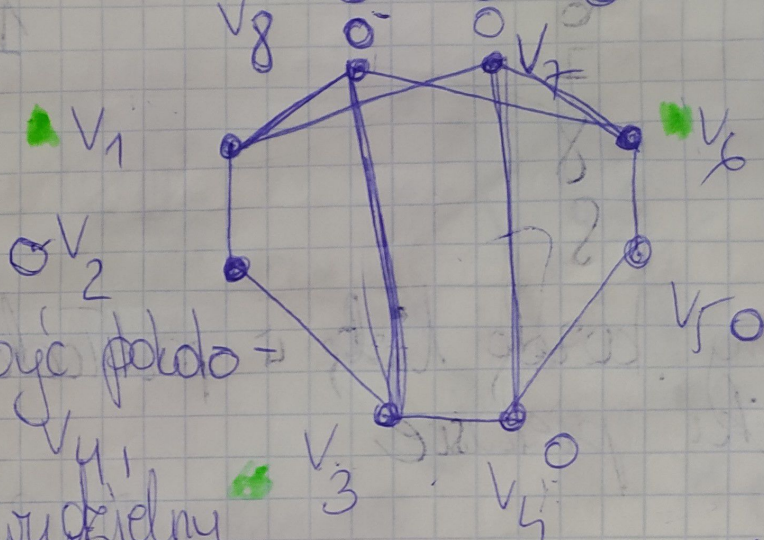
$H \rightarrow$



Na zielono
wzięte
krawędzie

Otrzymany graf H jest planarny.

9) $G = (V, E)$



Ale V_2 musi być podobne no o i V_4 , czyli graf dwukolorny nie istnieje (bo nie da się pokolorować grafu na dwa kolory).

Gdy jednak usuniemy krawędź (V_1, V_4) to się da widzieć że jest to największy możliwy podgraf (bo większy od niego jest tylko G).

G zawiera cykl Hamiltona:

$V_8 \rightarrow V_6 \rightarrow V_5 \rightarrow V_4 \rightarrow V_7 \rightarrow V_1 \rightarrow V_2 \rightarrow V_3 \rightarrow V_8$

Czy G zawiera cykl ~~Hamiltona~~ ^{Eulera}?

NIE!

Tw. Graf ma cykl ~~Hamiltona~~ ^{Eulera} w.t.w. każdy wierzchołek ma parzysty stopień i należą do wspólnej spójnej składowej.

$\deg(V_7) = 3$ $3 \neq np.$ $\deg(V_1) = \deg(V_6) = \deg(V_8) = 3$

Czyli wystarczy dodać dwie krawędzie (np. (V_1, V_6) (V_1, V_8))

zby każdy wierzchołek miał parzysty stopień.

11) $G_n \rightarrow n$ wierzchołkowy graf t.z.

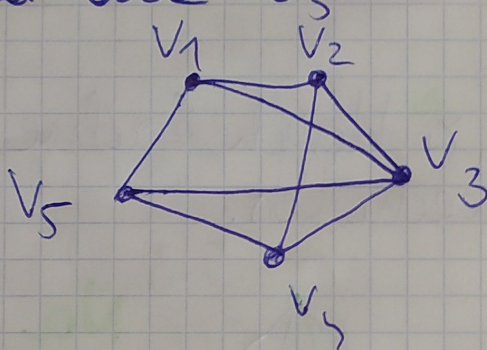
$$E = \{(v_i, v_j) : i-j \text{ nie dzieli się przez } 3\}$$

Przyjrzyjmy się wierzchołkowi jego reszta ^(indeksu) modulo 3.
dzielenie przez 3.

Widać, że $\forall i \in V \forall j \in V \quad i-j \nmid 3 \Leftrightarrow i \% 3 \neq j \% 3$.

Zatem widać, że każda reszta będzie połączona tylko z innymi resztami (np. 1 z 0 i 2).

Przykład dla G_5 :



Graf możemy pokolorować na co najmniej 3 kolory

\Rightarrow

połączone ze sobą krawędzie.

* do podziału wierzchołków
inne reszty

Zauważmy, że żeby G_n miało cykl Eulera to musi $\deg(v_n)$ być parzysty. Czyli licząc krawędzie dla każdego wierzchołka * musi być taka sama.
Zatem $1 \bmod 3 = 1 \bmod 3 = 1 \bmod 3$, czyli dla
 n równego wielokrotności 3 będzie w grafie cykl Eulera.

Kiedy graf dwudzielny? Nigdy! Bo najmniejsze i najprostsze kolorowanie dla $n > 2$ to 3 a nie 2 (czyli grafu dwudzielnego nie ma)