2. Graf prosty G jest samodopełniający wtedy i tylko wtedy, gdy jest izomorficzny ze swym dopełnieniem. Pokaż, że samodopełniający graf n wierzchołkowy istnieje dokładnie wtedy, gdy $n\equiv 0$ lub $n\equiv 1$ modulo 4.

Wsk.: Gdy $n \equiv 0$ możesz oprzeć konstrukcję na podziale zbioru V na cztery części. Gdy $n \equiv 1$ do poprzedniej konstrukcji można dodać jeden wierzchołek.

(=>)
$$G \cong \hat{G} \Rightarrow |E(G)| = |E(\hat{G})|$$
. ponadto $G \circ \hat{G} = K_n$

U

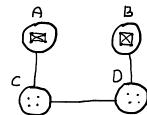
Otizymujemy zatem,

zależność

 $|E(G)| = |E(G)| = \frac{n(n-1)}{4}$

|E(G)| $\in \mathbb{N}$, zotem n=40 lub $n-1=n0 \Rightarrow n=41$ (bo nwd(n,n-1)=1)

Shoro n jest podzielne przez 4, to możemy rozdzielić wszystkie wierzchotki pomiędzy rownoliczne 4 podzbiory: A, B, C oraz D. Niech podgrafy na zbiorach A i B będą grafami petnymi, a na C i D - pustymi.

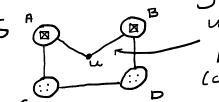


petnymi, a na Či D-pustymi.
Ponadto, niech każdy wierzhotelu ze
zbioru A będzie potoczony z
każdym ze zbioru C. Analogicznie
dla zbiorów CiD oraz DiB
(rysunek)

dopetnienie takiego grafu wyglozda wtedy następująco

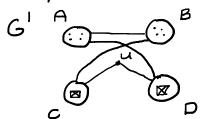
2) ~=41

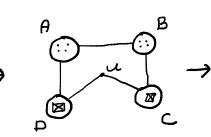
Analogiczna konstrukcja jah w (1) z dodatkowym wierzchołkiem (rysunek) G (1) z dodatkowym

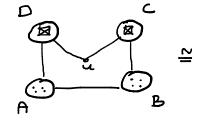


u potoczone krawędzią z kazdym veB (analogicznie A)

Popetnienie:







 \Box