Wezny dondre najmniejsze pokrycie vierzchotkowe [B].

Mounty je z gratu (rozem z krawcolziami).

Touważny, że nie usunięte wierzchotki stanowią zbiór
niezależny, nazwijmy go D. Gdyby tak nie byto
to istniotoby krawcolź nieolog jakaś poroz wierzchotków
z D, z któnych żaden nie należatby do B, czyli tacega
je krawcze bytoby nie pokryta, czyli B nie jest pokryciem >

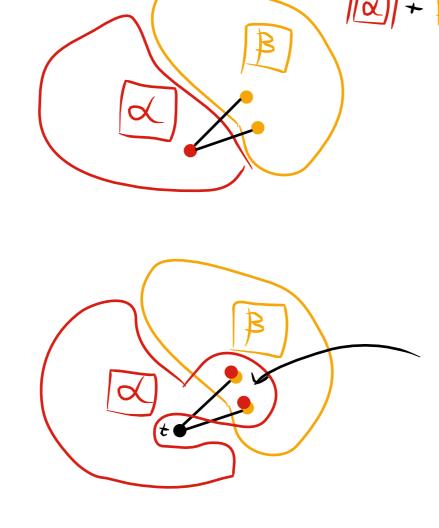
Pokoriny teraz, że & jest maksymalne.
Zatóżny nie wprost, że tok nie jest. To znaczy, że istnieje wierzhotek v& & mierzeleżny wzgrędem &. Wierry, że wszystkie takie wierzhotki sa w B, czyli vE B.

Meśli tak to v ma kramędź (V,X) X& B. Golyby tak mie było to znacy, że wszystkie jego krawędnie idą do B, czyli B nie jest minimalne (v mie jest potrzebny, to wszystkie krawędzie są i tak poknyte). Wienny również, że take krawedź nie może prowadzić do A, bo v nie byłby niezadzieny, no ale nie ma jnie innych wierzchołków 4

Pokażny jeszcze, że jeśli istnieje imy zbiór wierzhołtów niezależnych to jest on co nojvyżej równolicemy.

Jeśli taki zbiór istnieje to można go utworzyć z & wyrznacjąc jego wierzchołki i dobierając wierzchołki z B.

Zgodnie z tym co ndowodnikismy wyżej nie możemy po prostu brać z B. Czyli, dla każdego podzbionu p E B, którzy chielitysmy wtaczyć do & musimy wyrznacć co najmniej jeden wierzchołek.



Nie mają krawęcki między sobą ami do żadnego wierechotko w X. Meśli tak to pokrywoją tyko krawędzie do t (pozostate sa jmi pokryte przez inne wierechotki)

Zotem P to nie minimalne pokrycie, bo way t można doć do P, a zaznacone wierechotki z P wyrencić +

Czyli da się jedynie "wymieriać" wieszhołki w d za równą ich ilość w B, czyci d jest maksymanym niezależnym. |D|=d => d+B=n

Z twierdzenia Koerniga wierny, że $\beta(G) = |M_{max}|$ olla grafu dwnobzielnego G, gdzie Mmx to maksymalne skojarzenie. Wysterczy znolerć |Mmx|, wtedy

d=m-B=m- | Mmax |