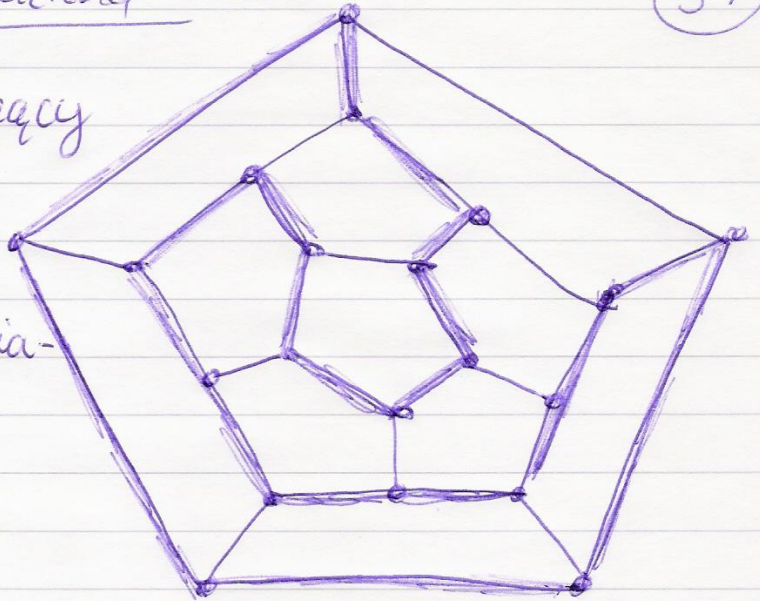


Ćwiczenie 57

(57)

Znaleźć cykl przechodzący
przez wszystkie
wierzchołki dwunastościana!



Def Cykl Hamiltona w grafie G to cykl długości $|V|$ zawarty w G .

Rozstrzygnięcie czy graf ma cykl Hamiltona jest problemem P -trudnym.

Brak charakterystyki jak TW1 dla obrotu Eulera.

Tylko warunki konieczne:

Jeśli G ma cykl Ham., to ...
(w transpozycji: jeśli ..., to G nie ma cyklu Ham.)

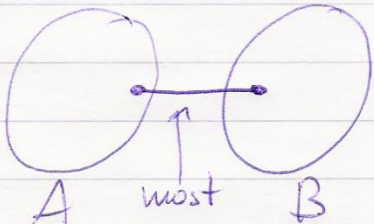
i warunki dostateczne:

Jeśli ..., to G ma cykl Ham.

Prz. Jeśli jakiś wierzchołek w G ma ≥ 3 sąsiadów stopnia ≥ 2 , to G nie ma cyklu Ham.



TW4 Jeśli G ma most, to G nie ma 58
cyklu Ham.

d:  cykl Ham., gdyby istniał, musiałby przejść z A do B i z powrotem, ale między A i B jest tylko 1 krawędź. \square

TW5 Jeśli $\forall \{x, y\} \notin E, x \neq y$:
(Ore, 1960) $d_G(x) + d_G(y) \geq |V|$, \leftarrow warunek Ore
to G ma cykl Hamiltona

Zamiast dowodu - algorytm:

WE: Graf $G = (V, E)$ spełniający warunek Ore

(1) Startując z dowolnego wierzchołka, zbuduj
zachłannie maksymalną (w sensie zawieszania) ścieżkę P ,
 $V(P) = (y_1, \dots, y_m)$ - kolejność ważna!

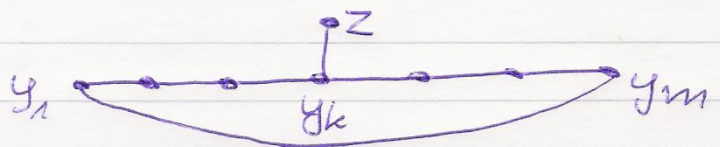
(2) (i) Jeśli $y_1, y_m \notin E$, idź do (3)

(ii) Jeśli $m = n$, weź $C = \{y_1, \dots, y_m\}$

(iii) Znajdź $z \in V(G) \setminus V(P)$ oraz $y_k \in V(P)$: $zy_k \in E$

Podstaw $V(P) = (z, y_k, y_{k+1}, \dots, y_m, y_1, \dots, y_{k-1})$

Idź do (2)

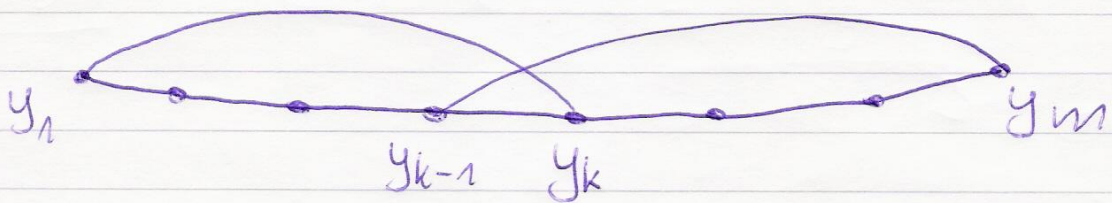


(3) Znajdź $y_k, 1 < k < m, y_1, y_k \in E$ i

$$y_{k-1}, y_m \in E$$

Podstaw $V(P) = (y_1, \dots, y_{k-1}, y_m, y_{m-1}, \dots, y_k)$

Idź do (2) (ii)



W1: cykl Ham. C z p. (2) (ii).

Warunek Ore implikuje spójność (ćw.), z której wynika istnienie z w 2 (iii).

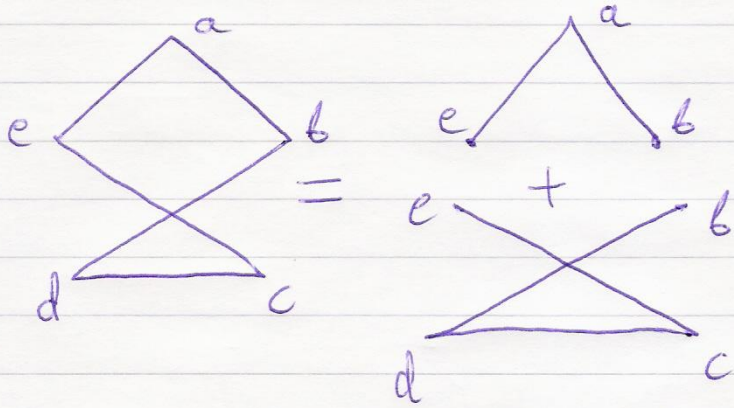
Warunek Ore implikuje istnienie y_k w (3). \square

Problem Kominiwojagera: W grafie warunkiem (O, w)

znaleźć ~~to~~ cykl Ham. o minimalnej wadze.

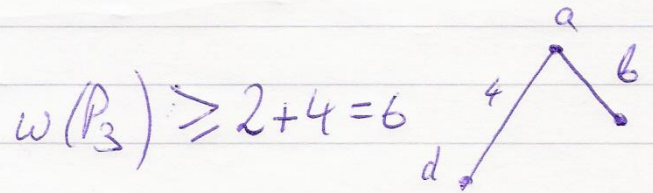
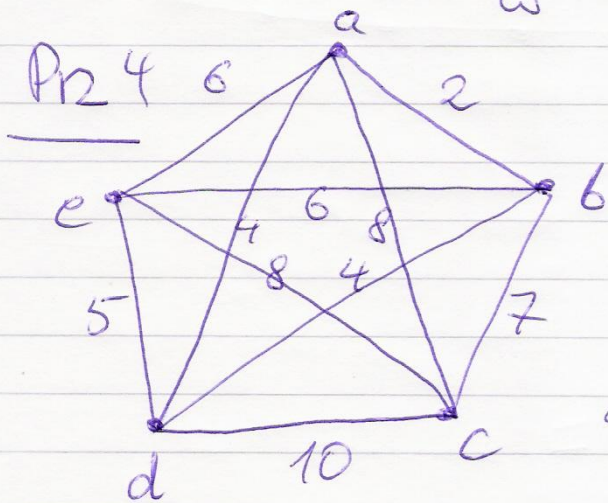
Wartość rozwiązania można oszacować z dołu poprzez MST (min. rozcięcie drzewo).

Otoż każdy cykl Ham. można rozłożyć na sumę 2 ścieżek: P_3 i P_{n-1} o wspólnych końcach (patrz rysunek)

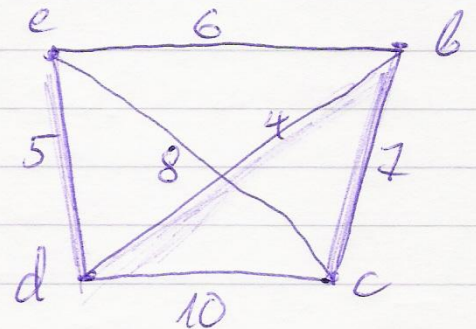


$w(P_3) \geq$ suma 2 najbliższych krawędzi incyd. z a

$w(P_{n-1}) \geq$ waga minimalnego rozpiętego drzewa w $G-a$



$w(P_{n-1}) \geq 4+5+7=16$



Łączne oszac. dolne: $6+16=22$.

Ale można lepiej usuwając c zamiast a .

Wtedy: $w(P_3) \geq 7+8=15$

$w(P_{n-1}) \geq 2+4+5=11$

$\Rightarrow 11+15 \geq \underline{\underline{26}}$