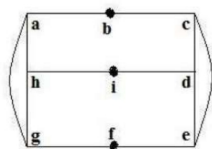
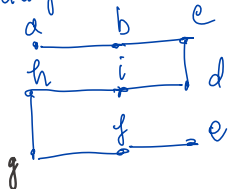


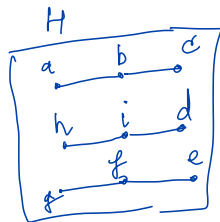
Câu 3(0.5+1.5 điểm): Tìm đường đi Hamilton và giải thích tại sao không tồn tại chu trình Hamilton trong đồ thị sau:



Đồ thị có đường đi Hamilton như sau



Giả sử phản chứng G có chu trình Hamilton H khi đó $ab, bc, hi, di, gf, fg \in E(H)$. Ta ký hiệu $\deg_K(x)$ là bậc của x khi xét đồ thị K .



Ta có $\deg_K(u) = 2 \quad \forall u \in V(G)$ (*)

Xét đỉnh a , ta có phải có đ.đ \perp trong các TH sau xảy ra.

TH1: $ah \in E(H) \Rightarrow ag, hg \notin E(H) \Rightarrow \deg_H(g) = 1$ (mâu thuẫn*)
 \Rightarrow ko xảy ra

TH2: $ag \in E(H)$, thay thế TH trên

TH3: $hg \in E(H)$, //

Vậy ta có điều vô lý. Suy ra G ko có chu trình Hamilton.

Câu 4(1+0.5 điểm):

- a. Chứng minh trong mọi đồ thị đơn (có ít nhất 2 đỉnh) luôn tồn tại 2 đỉnh cùng bậc.
b. Cho đồ thị đơn có 50 cạnh. Số đỉnh ít nhất mà đồ thị có thể có là bao nhiêu? Tại sao

a) Đặt $S = \{\deg(u) : u \in V(G)\}$
Ta có $\left. \begin{array}{l} S \subset \{0, 1, \dots, n-1\} \\ S \subset \{1, 2, \dots, n-1\} \end{array} \right\} \Rightarrow |S| \leq n-1$

Suy ra $\exists u, v \in G : \deg(u) = \deg(v)$

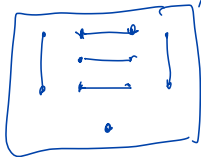
b) Giả sử $n = |V(G)|$, ta có $\deg(v) \leq n-1 \forall v \in V(G)$
Theo bất đẳng thức bất tay, ta có:

$$n(n-1) \geq \sum_{v \in V(G)} \deg(v) = 2|E(G)| = 100$$

$$\Rightarrow n^2 - n - 100 \geq 0 \Rightarrow n \geq 10 \dots \Rightarrow n \geq 11$$

Ta chỉ ra đồ thị 11 đỉnh, gồm $\begin{cases} 10 \text{ đỉnh bậc } 9 \\ 1 \text{ đỉnh bậc } 10 \end{cases}$ như sau

Xét $G \rightarrow \begin{cases} 10 \text{ đỉnh bậc } 2 \\ 1 \text{ đỉnh bậc } 0 \end{cases}$



G

Khi đó \bar{G} là đồ thị thỏa yêu cầu

\rightarrow suy ra số đỉnh min là 11.

Câu 7. (0.5 điểm)

Một ngôi chùa linh thiêng có 5 trụ bằng kim cương. Người ta đúc các dây xích bằng vàng để nối các trụ lại với nhau, với điều kiện mỗi trụ chỉ được nối với đúng 3 trụ khác. Các nhà sư nghĩ mãi không tìm ra cách nối. Hãy giải thích tại sao không thể thực hiện được cách nối?

Giải sử phản chứng các nhà sư nghĩ ra cách làm được

Xét đồ thị G gồm 5 đỉnh trụ vs 5 trụ. Hai đỉnh nối đợ vs nhau bởi các nướ 2 trụ tây ứng nối vs nhau.

$$\text{Khi đó } \deg(v) = 3 \quad \forall v \in V(G)$$

$$\Rightarrow \sum_{v \in V(G)} \deg(v) = 5 \cdot 3 = 15 \quad (\text{vô lý})$$

Suy ra các nhà sư ko thể làm được

CÂU 5: (1 đ = 0,5đ + 0,5đ)

Cho K là đồ thị vô hướng có n đỉnh v_1, v_2, \dots, v_n và n cạnh ($n \geq 1$).

Chứng minh K có ít nhất một đỉnh có bậc ≤ 2 và có ít nhất một đỉnh có bậc ≥ 2 .

$$\text{vì } |E(K)| \geq |V(K)| \Rightarrow K \text{ có chu trình } C.$$

$$\text{hãy } u \in V(C) \Rightarrow \deg(u) \geq 2$$

$\Rightarrow K$ có ít nhất 1 đỉnh bậc ≥ 2 .

$$\cdot \text{ Giả sử } K \text{ ko có đỉnh bậc } \leq 2 \Rightarrow \deg(v) \geq 3 \quad \forall v \in V(K)$$

Theo bất đẳng thức tay ta có

$$2n = 2|E(K)| = \sum_{v \in V(K)} \deg(v) \geq 3|V(K)| = 3n$$

$$\Rightarrow 2n \geq 3n \quad (\text{vô lý})$$

Vậy K phải có đỉnh bậc ≤ 2 .

Bài tập thêm

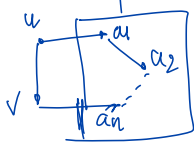
① G là đồ thị vô hướng có trọng số. G có nhiều hơn 2 cạnh có trọng số min.

a) Chứng minh rằng: Mọi MST phải đi qua một cạnh có trọng số min nào đó

b) Biết rằng ko có chu trình nào chứa nhiều hơn 1 cạnh có trọng số min. Chứng minh mọi MST phải chứa tất cả các cạnh có trọng số min

c) Giả sử phản chứng T là MST không đi qua bất kỳ cạnh nào có trọng số min. Xét uv là cạnh có trọng số min của G .

Khi đó $uv \notin E(T)$



Vì T là cây khung của G
 \Rightarrow tồn tại đường đi nối u với v , gọi là $ua_1a_2 \dots a_n v$.

Từ T , bỏ đi a_1a_2 , bổ sung uv , ta có cây khung T' thỏa
 $w(T') = w(T) + w(uv) - w(a_1a_2)$

Vì T' ko chứa cạnh có trọng số min $\Rightarrow w(a_1a_2) > w(uv)$
 $\Rightarrow w(T') < w(T)$ (mâu thuẫn).

Vậy mọi MST phải đi qua cạnh có trọng số min nào đó

b) Giả sử phản chứng cây khung T không chứa cạnh uv có trọng số min
Vì T là cây khung \Rightarrow tồn tại đường đi nối u với v trong T mà uv

Từ T , bỏ a_1a_2 , bổ sung uv , ta có cây khung T' thỏa

$$w(T') = w(T) - w(a_1a_2) + w(uv)$$

Vì $uv, a_1a_2 \dots a_nv$ là chu trình của G chứa $uv \Rightarrow w(a_1a_2) > w(uv)$
 $\Rightarrow w(T') < w(T)$ (mâu thuẫn)

Vậy ta có đpcm.

② Cho đồ thị G thỏa $\deg(u) + \deg(v) \geq |V| + 1 \forall u, v \in V(G)$

Chứng minh rằng luôn tồn tại đường đi độ dài 2 nối 2 đỉnh u, v bất kỳ trong G .

$\forall u, v \in V(G)$

Đặt $N(u) = \{a \in V(G) : ua \in E(G)\}$, $N(v) = \{a \in V(G) : va \in E(G)\}$

Ta có: $|N(u)| = \deg(u)$, $|N(v)| = \deg(v)$.

Nếu $N(u) \cap N(v) = \emptyset$

\Rightarrow

$$|N(u) \cup N(v)| = |N(u)| + |N(v)| \geq |V| + 1$$

Mà

$$N(u) \cup N(v) \subset V(G)$$

$$\Rightarrow |N(u) \cup N(v)| \leq |V(G)|$$

$$\Rightarrow |V(G)| \geq |V(G)| + 1 \text{ (mâu thuẫn)}$$

$$\Rightarrow N(u) \cap N(v) \neq \emptyset$$

$$\text{Chọn } b \in N(u) \cap N(v) \Rightarrow bu, bv \in E(G)$$

$\Rightarrow vbu$ là đường đi cần tìm.

③ Một hũ nghị có 35 nữ tham dự. Biết 2 nữ bất kỳ thì hoặc quen nhau hoặc có thể quen nhau. Giữa số nữ quen ít nhất 28 nữ. Chứng minh rằng có ít nhất 6 nữ có cùng số nữ quen.

Xét đồ thị G có 35 đỉnh ứng vs 35 nữ tham gia hũ nghị
2 đỉnh bất kỳ kề nhau nếu hai nữ thấy ứng quen nhau.

Chọn: $\deg(u) \geq 28 \forall u \in V(G)$

Chọn chứng minh có ít nhất 6 đỉnh cùng bậc

Giả sử phản chứng không có 6 đỉnh nào cùng bậc

$\Rightarrow \forall i \in \{28, 29, 30, 31, 32, 33, 34\} : \exists \leq 5$ đđ có bậc i

$$\Rightarrow |V(G)| \leq 5 \cdot 7 = 35$$

$$\text{Mà } |V(G)| = 35$$

$\Rightarrow \forall i \in S$. tồn tại đđ 5 đđ bậc i

$$\Rightarrow \sum_{v \in V(G)} \deg(v) = 5 \cdot (28 + 29 + 30 + 31 + 32 + 33 + 34) \quad (1)$$

(mâu thuẫn)

Vậy ta có điều phải chứng minh.

④ Có tồn tại hay không đồ thị lưỡng phân với bậc các đỉnh là

6, 6, 6, 6, 6, 5, 3, 3, 3.

Giả sử phản chứng tồn tại đồ thị lưỡng phân thỏa yêu cầu
vì phân hoạch của $V(G)$ là X_1, X_2 .

Khi đó

$$\sum_{v \in X_1} \deg(v) = \sum_{v \in X_2} \deg(v) = 22$$

Không mất tính tổng quát, giả sử đỉnh bậc 5 thuộc X_1

\Rightarrow các đỉnh thuộc X_2 chỉ có bậc 3 hoặc 6

$$\Rightarrow 22 = 3 \cdot x + 6y \quad (x \text{ là số đỉnh bậc } 3, y \text{ — bậc } 6)$$

(vậy, vì $VT \nmid 3$, $VP \nmid 3$)

\Rightarrow Không có đồ thị lưỡng phân như hình vẽ.