


Lý thuyết Đồ thị

TS. Nguyễn Đình Hiến
Đại học Công Nghệ Thông Tin, ĐHQG-HCM



1



Hien D. Nguyen



Personal Information

Email: hiennd@uit.edu.vn
Hometown: Ho Chi Minh city, VN


Working

- 2008 - now: Lecturer at Computer Science Faculty, UIT, VNU-HCM
- March. 2017 – Sept. 2017: researcher at National Institute of Informatics (NII), Japan
- Jan. 2018 – Feb. 2018: researcher at Artificial Intelligence lab., Wakayama University, Japan

Research areas

Knowledge engineering, intelligent problem solver, intelligent software, expert system.


2



Nội dung

- 1 Một số khái niệm trên đồ thị
- 2 Biểu diễn đồ thị trên máy tính
- 3 Một số bài toán trên đồ thị
- 4 Ứng dụng biểu diễn tri thức dạng quan hệ
- 5 Ứng dụng biểu diễn thông tin trên mạng xã hội
- 6 Kết luận

3



Định nghĩa

- ❖ V, E là các tập hữu hạn và không rỗng các phần tử nào đó và $E \subseteq V \times V$
- $G = (V, E)$ gọi là **đồ thị hữu hạn**.
- ❖ Mỗi phần tử $v \in V$ gọi là một đỉnh của đồ thị
- ❖ Mỗi phần tử $e = (x, y) \in E$ gọi là một cạnh của đồ thị
- ❖ V gọi là tập các đỉnh, E gọi là tập các cạnh
- ❖ $n = |V|, m = |E|$

4

5

5

[illegible]

6

The figure shows three parse trees for the expression $(2 + 3 + 5) * 2 * \cos(2 * x) * \psi(x)$.
 - The leftmost tree has root '+' with children '2' and 'x'. The 'x' child has children '3' and '+'. The '+' child has children '5' and '2'.
 - The middle tree has root '+' with children 'x' and '-'. The 'x' child has children '3' and 'pow'. The 'pow' child has children 'x' and '2'. The '-' child has children 'cos' and '1'. The 'cos' child has children 'x' and 'x'. The 'x' child has children '2' and 'x'.
 - The rightmost tree has root '-' with children 'psi' and 'x'. The 'psi' child has children 'psi' and 'x'. The 'x' child has children '1' and 'pow'. The 'pow' child has children 'nu' and '2'. The 'nu' child has children 'psi' and 't'.

7

8

Đồ thị có hướng

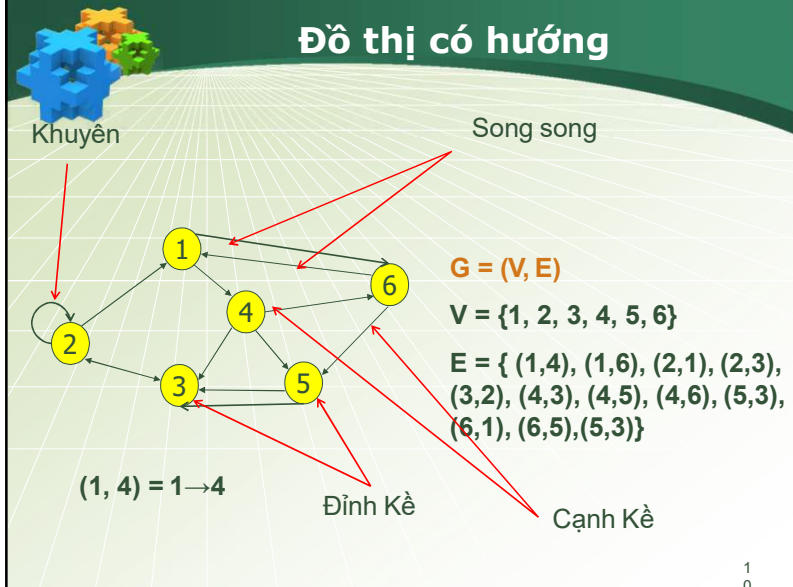
- ❖ $G = (V, E)$ là **đồ thị có hướng** nếu với mọi cạnh $e = (x, y) \in E$ có phân biệt thứ tự các đỉnh x và y , có hướng x đến y , hay $(x, y) \neq (y, x)$



- ❖ Đối với một cung $e = (x, y)$:
- x là đỉnh đi (gốc, đầu)
 - y là đỉnh đến (ngọn, cuối)
 - Cung e đi từ x và đến y

9

Đồ thị có hướng



10

Đồ thị có hướng

- ❖ Cho $G = (V, E)$ là một đồ thị có hướng và $e = (v_i, v_j) \in E$:

- v_j được gọi là **đỉnh sau** của v_i
- v_i là một **đỉnh trước** của v_j

- ❖ Tập các đỉnh sau và đỉnh trước của v_i lần lượt được kí hiệu là $\Gamma(v_i)$ và $\Gamma^{-1}(v_i)$

$$\Gamma(x) = \{y \in V \mid (x, y) \in E\}$$

- ❖ $G = (V, E) = (V, \Gamma)$

11

11

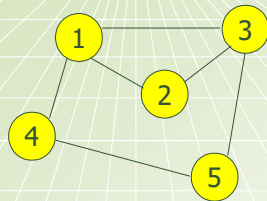
Đồ thị vô hướng

- ❖ $G = (V, E)$ là **đồ thị vô hướng** nếu với mọi cạnh $e = (x, y) \in E$ không phân biệt thứ tự các đỉnh x và y , tức là từ x đến y không kể hướng, hay $(x, y) = (y, x)$



12

Đồ thị vô hướng



$$G = (V, E)$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$E = \{(1,2), (1,3), (1,4), (2,3), (3,5), (4,5)\}$$

❖ cạnh song song, khuyên?

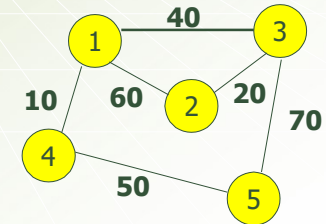
$$\Gamma(x) = \{y \in V \mid (x,y) \in E\}$$

13

13

Đồ thị có trọng số

- ❖ Một đồ thị $G = (V, E)$ gọi là có trọng lượng hay trọng số nếu mỗi cạnh (hoặc cung) được gán 1 số,
- ❖ nghĩa là có một ánh xạ $\omega: E \rightarrow \mathbb{R}$.
- ❖ Khi đó $\omega(e)$ gọi là trọng lượng của e .



14

14

Kề nhau

❖ Cho $G = (V, E)$ và $e = (x, y) \in E$ là một cạnh nối đỉnh x và y . Khi đó ta nói

- e là cạnh chứa đỉnh x, y hoặc x, y là các đỉnh thuộc cạnh e .

- x, y được gọi là **hai đỉnh kề nhau**

❖ **Hai cạnh kề nhau** nếu giữa chúng có đỉnh chung

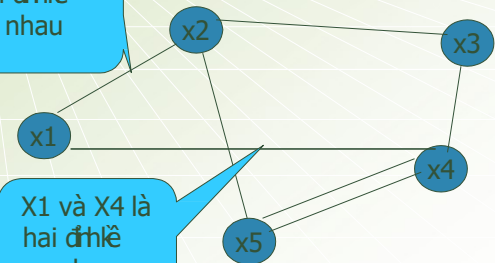
- Ví dụ với $u = (x, y)$ và $v = (y, z)$ thì u, v là hai cạnh kề nhau

15

Kề nhau

X1 và X2 là hai đỉnh kề nhau

X1 và X4 là hai đỉnh kề nhau



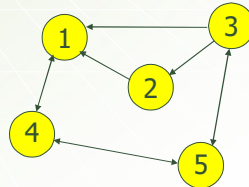
16

Bậc của đỉnh

- ❖ $G=(V,E)$ có hướng và $v_i \in V$
 - nửa bậc trong (nửa bậc vào) = số các cung kết thúc tại (hay đi vào) v_i : $d^-(v_i) = |\Gamma^-(v_i)|$
 - nửa bậc ngoài (nửa bậc ra) = số các cung khởi đầu từ (hay đi ra từ) v_i : $d^+(v_i) = |\Gamma^+(v_i)|$
 - bậc của v_i : $d(v_i) = d^-(v_i) + d^+(v_i)$

Nửa Bậc vào của 1 là 3

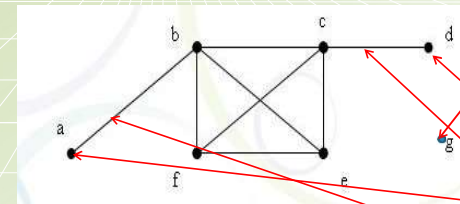
Nửa Bậc ra của 1 là 1



17

17

Bậc của đỉnh



$$d(a) = 1, d(b) = 4, d(c) = 4, \\ d(d) = 1, d(e) = 3, d(f) = 3, \\ d(g) = 0$$

Đỉnh cô lập

Đỉnh treo

Cạnh treo

18

18

Bậc của đỉnh

- ❖ Sự liên hệ giữa đỉnh và cạnh
 - Nếu G có hướng thì

$$m = \sum_{v_i \in V} d^-(v_i) = \sum_{v_i \in V} d^+(v_i)$$

- $2m = \sum_{v_i \in V} d(v_i)$

- Số đỉnh bậc lẻ là số chẵn

19

19

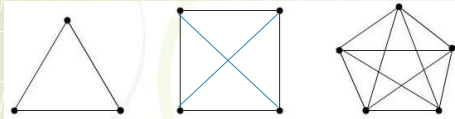
Đơn đồ thị, đa đồ thị

- ❖ Đồ thị $G = (V,E)$ gọi là **đồ thị đơn** nếu giữa hai đỉnh bất kỳ được nối với nhau bởi không quá một cạnh và không có khuyên
- ❖ Đồ thị $G = (V,E)$ gọi là **đa đồ thị** nếu nó có ít nhất một cặp đỉnh được nối với nhau bởi hai cạnh trở lên và không có khuyên

20

Đồ thị đủ (vô hướng) K_n

- ❖ Là đơn đồ thị cấp n và giữa 2 đỉnh bất kỳ đều có một cạnh (mỗi đỉnh của đồ thị được nối đến tất cả các đỉnh khác trong đồ thị)

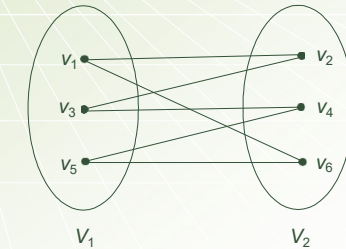


- ❖ Một đồ thị đủ có n đỉnh sẽ có $\frac{n(n-1)}{2}$ cạnh
- ❖ Một đồ thị có hướng G gọi là đủ nếu đồ thị vô hướng tương ứng của nó là đầy đủ

21

Đồ thị lưỡng phân

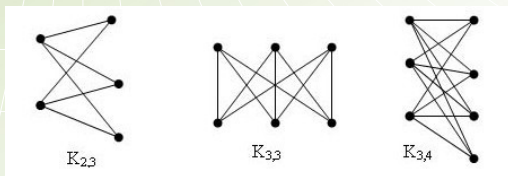
- G gọi là lưỡng phân nếu V có thể phân hoạch thành V_1, V_2 sao cho mọi cạnh của G đều nối 1 đỉnh trong V_1 với một đỉnh trong V_2



22

Đồ thị lưỡng phân

- Nếu G đơn và mọi đỉnh trong V_1 đều nối với tất cả các đỉnh trong V_2 thì G gọi là đồ thị lưỡng phân đủ, ký hiệu $K_{n,m}$ với $n=|V_1|$ và $m=|V_2|$.
- Đặc biệt $K_{1,m}$ gọi là đồ thị ngôi sao



03/03/2009

Lý thuyết đồ thị

23

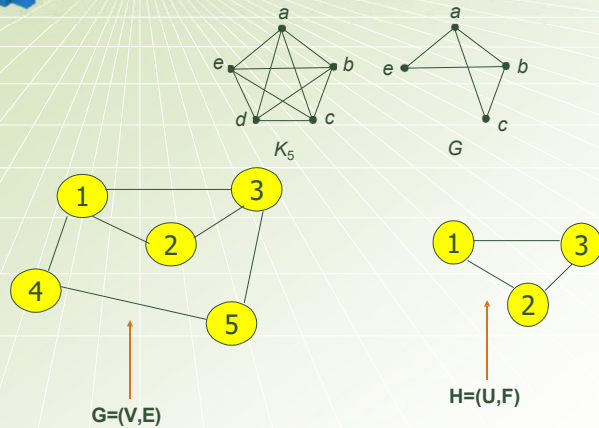
23

Đồ thị con

- ❖ Nếu trong đồ thị ta bỏ đi một số đỉnh nào đó và các cạnh chứa đỉnh đó thì phần còn lại của đồ thị được gọi là **đồ thị con** của đồ thị đã cho.
- ❖ Nếu trong đồ thị ta bỏ đi một số cạnh giữ nguyên các đỉnh thì phần còn lại của đồ thị được gọi là **đồ thị bộ phận** của đồ thị đã cho.

24

Ví dụ

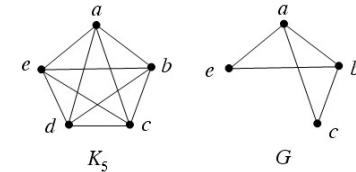


30

25

Đồ thị con

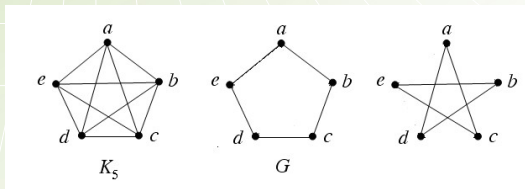
- ❖ Cho $G = (V, E)$ và $G' = (V', E')$ là 2 đồ thị cùng có hướng hoặc cùng không có hướng
 - G' được gọi là đồ thị con của G , kí hiệu $G' \leq G$ nếu $V' \subseteq V, E' \subseteq E$ và $(v_i, v_j) \in E' \Rightarrow v_i, v_j \in V'$
 - Nếu $G' \leq G$ với $V'=V$ thì G' gọi là đồ thị bộ phận hay đồ thị khung của G .
 - Nếu $V'=V$ và $E'=E - \{e\}, e \in E$ thì G' được viết là $G - e$



26

Đồ thị bù

- ❖ Cho $K_n = (V, E)$ và $G = (V, E_1)$ là đồ thị khung của K_n
- ❖ Đặt $\bar{G} = (V, E_2)$ với $E_2 = E - E_1$ thì \bar{G} gọi là đồ thị bù của G
- ❖ $K_n = (V, E_1 \cup E_2)$ và $E_1 \cap E_2 = \emptyset$



27

Biểu diễn đồ thị

- ❖ Biểu diễn hình học
- ❖ Biểu diễn bằng ma trận liên kết đỉnh cạnh
- ❖ Biểu diễn bằng ma trận kề
- ❖ Biểu diễn bằng danh sách kề

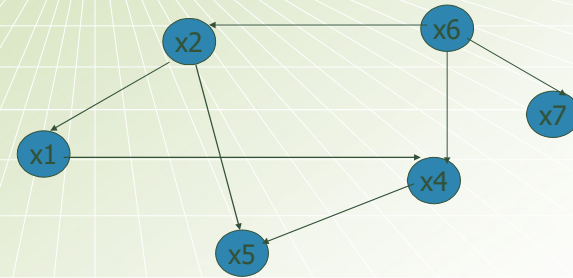
28

Biểu diễn hình học

- ❖ Mỗi đỉnh $v \in V$ ta đặt tương ứng với mỗi điểm trên một mặt phẳng.
- ❖ Với $G = (V, E)$ là đồ thị có hướng. Trong trường hợp này nếu $e = (x, y) \in E$ thì trong mặt phẳng sẽ có một cung có hướng đi từ đỉnh x đến đỉnh y
- ❖ Nếu $(x, x) \in E$ thì tại đỉnh x sẽ có một khuyên có hướng vào chính nó

29

Biểu diễn hình học



30

Ma trận liên kết đỉnh cạnh

- ❖ Cho $G = (V, E)$
 - $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$
 - $E = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$
- ❖ Ma trận liên kết đỉnh cạnh của G là ma trận $A = (a_{ij})_{n \times m}$ định bởi:

31

Ma trận liên kết đỉnh cạnh

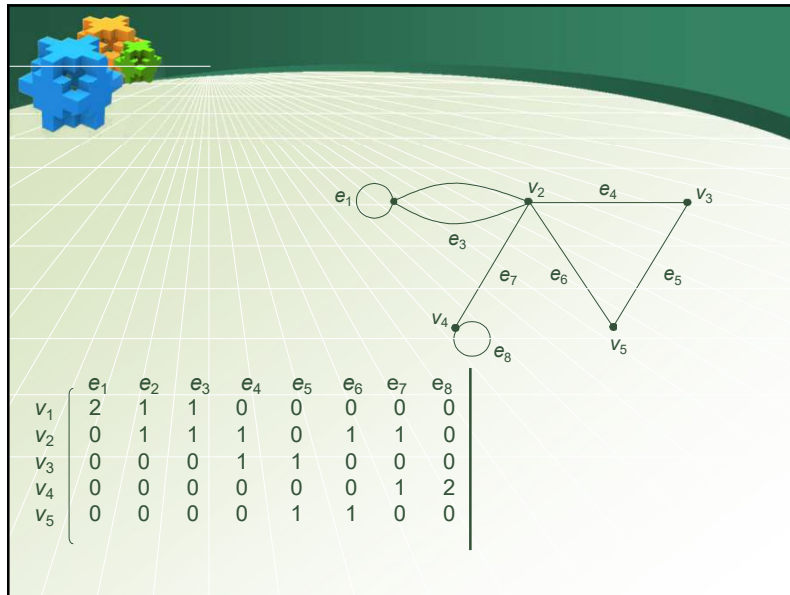
- Nếu G vô hướng

$$a_{ij} = \begin{cases} 0 & \text{nếu đỉnh } v_i \text{ không kề với cạnh } e_j \\ 1 & \text{nếu đỉnh } v_i \text{ kề với cạnh } e_j \text{ không là khuyên} \\ 2 & \text{nếu đỉnh } v_i \text{ kề với khuyên } e_j \end{cases}$$

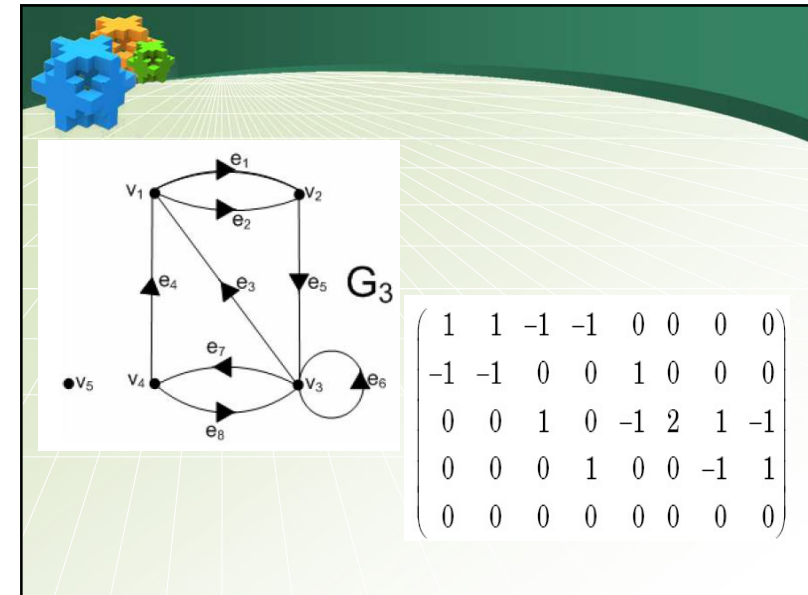
- G có hướng

$$a_{ij} = \begin{cases} 0 & \text{nếu đỉnh } v_i \text{ không kề với cung } e_j \\ 1 & \text{nếu } v_i \text{ là đỉnh đầu của cung } e_j \text{ không là khuyên} \\ -1 & \text{nếu } v_i \text{ là đỉnh cuối của cung } e_j \text{ không là khuyên} \\ 2 & \text{nếu } v_i \text{ là đỉnh của khuyên } e_j \end{cases}$$

32



33



34

Ma trận kề

- ❖ Cho $G=(V,E)$
 - $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$
 - $E = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$
- ❖ Ma trận kề của G là ma trận $A = (a_{ij})_{n \times n}$ định bởi:

35

Ma trận kề

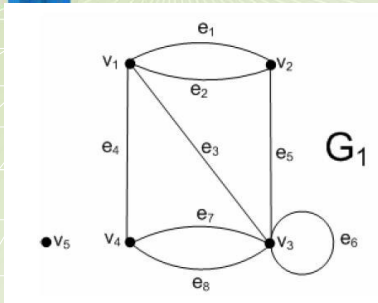
- Nếu G vô hướng

$$a_{ij} = \begin{cases} \text{Số cạnh kề với hai đỉnh } v_i \text{ và } v_j \text{ nếu } i \neq j; \\ \text{Hai lần số khuyên kề với đỉnh } v_i \text{ nếu } i = j. \end{cases}$$
- G có hướng

$$a_{ij} = \begin{cases} \text{Số cung đi từ đỉnh } v_i \text{ đến đỉnh } v_j \text{ nếu } i \neq j; \\ \text{Số khuyên kề với đỉnh } v_i \text{ nếu } i = j. \end{cases}$$

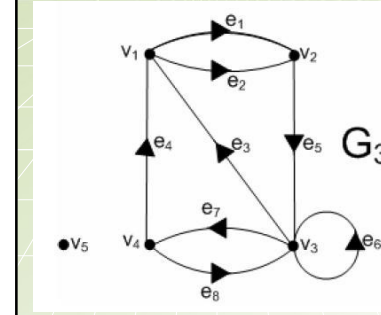
36

Ví dụ



$$G_1 = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 2 & 2 & 0 \\ 1 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

37



$$G_3 = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

38

Đẳng cấu đồ thị

❖ Hai đồ thị $G = (V, E)$ và $G' = (V', E')$ gọi là đẳng cấu với nhau nếu :

- có một phép tương ứng 1 – 1 (song ánh) giữa 2 tập V, V'
- và có một phép tương ứng 1 – 1 giữa 2 tập hợp E, E'

Sao cho:

nếu cạnh $e = (v, w) \in E$ tương ứng với cạnh $e' = (v', w') \in E'$ thì cặp đỉnh $v, w \in V$ cũng là tương ứng của cặp đỉnh $v', w' \in V'$

❖ G, G' đẳng cấu nếu tồn tại một song ánh $\varphi: V \rightarrow V'$ sao cho: $(i, j) \in E \Rightarrow (\varphi(i), \varphi(j)) \in E'$.

39

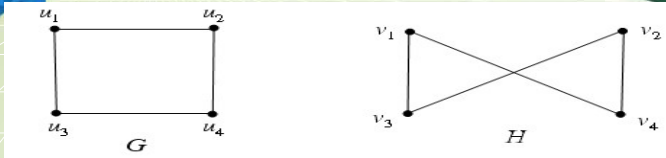
Đẳng cấu đồ thị

❖ Nếu G, G' là đẳng cấu qua ánh xạ φ thì hai đồ thị:

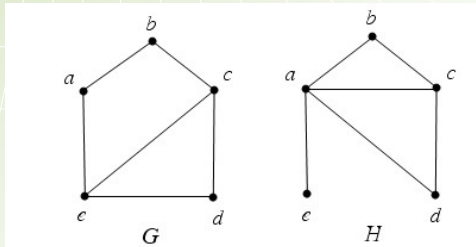
- Có cùng số đỉnh, tức là $|V| = |V'|$
- Có cùng số cạnh: $|E| = |E'|$
- Có cùng số đỉnh với bậc cho sẵn
- Số đỉnh kề với đỉnh $i \in V$ và $\varphi(i) \in V'$ là như nhau.

40

Ví dụ



Với ánh xạ f thỏa $f(u_1) = v_1$, $f(u_2) = v_4$, $f(u_3) = v_3$, $f(u_4) = v_2$ thì G, H là đẳng cấu



41

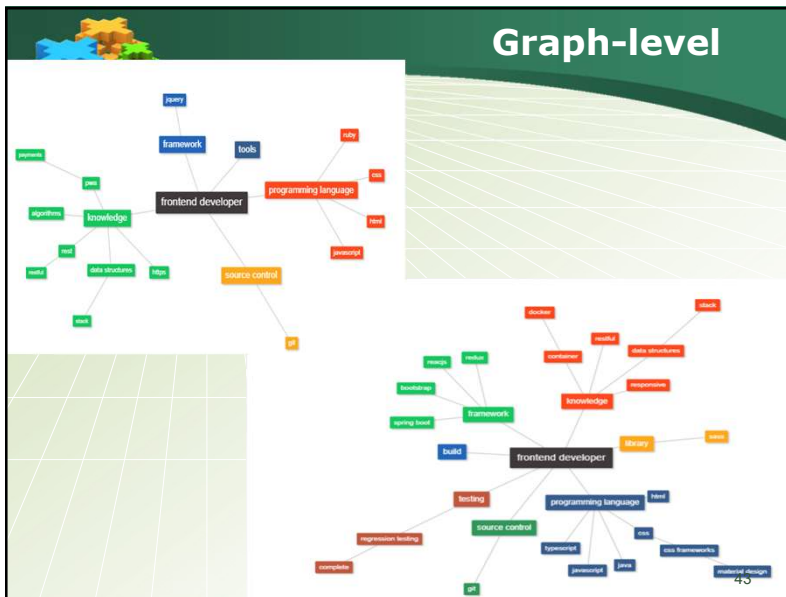
Bài toán cơ bản trên đồ thị

- ❖ Duyệt đồ thị
 - ❖ Duyệt đồ thị theo chiều sâu
 - ❖ Duyệt đồ thị theo chiều rộng
- ❖ Tìm đường đi ngắn nhất
 - ❖ Thuật toán Dijkstra
 - ❖ Thuật toán Ford-Bellman
 - ❖ Thuật toán Floyd
 - ❖ Thuật giải sử dụng các heuristic

42

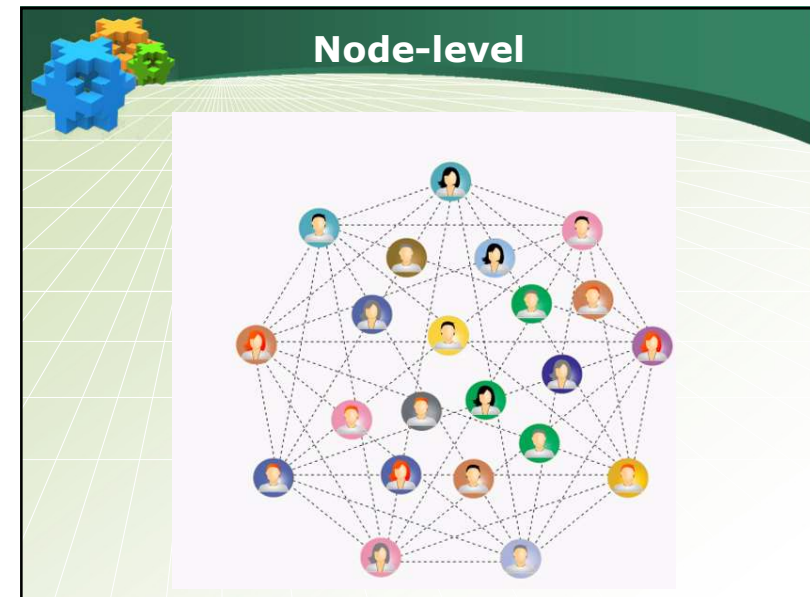
42

Graph-level



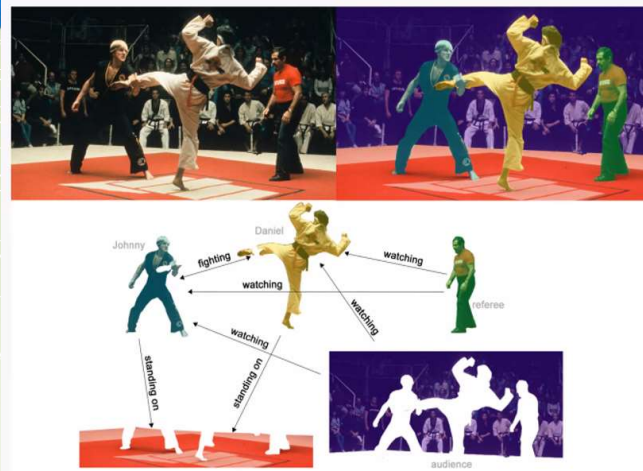
43

Node-level



44

Edge-level



45

Tài liệu tham khảo

- [1] Do, N., Nguyen, H., Hoang, L. (2020). *Some Techniques for Intelligent Searching Ontology-based Knowledge domain in E-learning*. KEOD 2020, Nov. 2020.
- [2] Nguyen, H., Do, N., Pham, V., Selamat, A., Herrera-Viedma, E. (2020). *A method for knowledge representation to design Intelligent Problems Solver in mathematics based on Rela-Ops model*. IEEE Access 8: 76991–77012.
- [3] Q. Tran, H. D. Nguyen, T. Huynh, K. Nguyen, S. Hoang, and V. Pham. (2021), “Measuring the influence and amplification of users on social network with unsupervised behaviors learning and efficient interaction-based knowledge graph.” *Journal of Combinatorial Optimization*.
- [4] N. Zhao, H. Zhang, M. Wang, R. Hong, and T.-S. Chua, “Learning content–social influential features for influence analysis,” *Int. J. Multimed. Inf. Retr.*, vol. 5, no. 3, pp. 137–149, 2016.
- [5] Quan M. Tran, Hien D. Nguyen, Binh T. Nguyen, Vuong T. Pham, Trong T. Le. (2021). *Influence Prediction on Social Media Network through Contents and Interaction Behaviors using Attention-based Knowledge Graph*, *Proceedings of 13th IEEE International Conference on Knowledge and Systems Engineering (KSE 2021)*, Bangkok, Thailand, Nov. 2021

46

Thank You !



47