# Chương 6. CÂY Cây - Cây khung

ThS. Nguyễn Chí Hiếu

2019

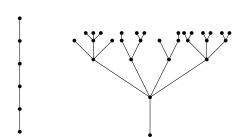
# NỘI DUNG

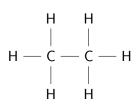
- Định nghĩa và các tính chất cơ bản
  - Cây
  - Các tính chất của cây
- Các thuật toán duyệt cây
  - NLR
  - LNR
  - LRN
- Cây khung

#### Định nghĩa 1

Cây (tree) là đồ thị vô hướng liên thông và không có chu trình.

#### Ví dụ 1





Ví dụ 2

Cho 3 đồ thị  $G_1$ ,  $G_2$  và  $G_3$  gồm 4 đỉnh. Đồ thị nào là cây?





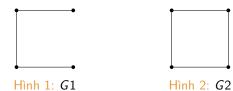


Hình 2: *G*2

Hình 3: *G*3

Ví dụ 2

Cho 3 đồ thị  $G_1$ ,  $G_2$  và  $G_3$  gồm 4 đỉnh. Đồ thị nào là cây?





Hình 3: G3

•  $G_1$  liên thông và không có chu trình  $\Rightarrow G_1$  là cây.

Ví du 2

Cho 3 đồ thị  $G_1$ ,  $G_2$  và  $G_3$  gồm 4 đỉnh. Đồ thị nào là cây?



- $G_1$  liên thông và không có chu trình  $\Rightarrow G_1$  là cây.
- $G_2$  liên thông và  $\frac{co}{chu}$  trình.

Ví du 2

Cho 3 đồ thị  $G_1$ ,  $G_2$  và  $G_3$  gồm 4 đỉnh. Đồ thị nào là cây?



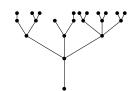
- $G_1$  liên thông và không có chu trình  $\Rightarrow G_1$  là cây.
- G<sub>2</sub> liên thông và có chu trình.
- G<sub>3</sub> không liên thông và không có chu trình.

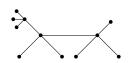
### Định nghĩa 2

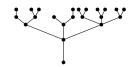
**Rừng** (forest) là một đồ thị vô hướng mà mỗi thành phần liên thông của nó là một cây.

Ví du 3

Rừng gồm 3 đồ thị liên thông.







# Cây

#### Định nghĩa 3

- Cây có gốc (rooted tree) là cây có duy nhất một đỉnh làm gốc và tất cả các đỉnh khác đều có đường đi đến gốc.
- Lá (leaf) là đỉnh có bậc 1 trong cây.
- Đỉnh có bậc lớn hơn 1 được gọi là đỉnh trong (internal node) hay nhánh (branch).

#### Ví du 4

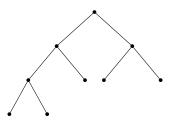


### Cây m-phân

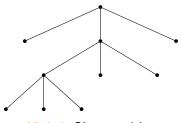
#### Định nghĩa 4

Cho cây T, nếu *số con tối đa* của một đỉnh trong T là một cây *m-phân*.

Ví dụ 5



Hình 4: Cây nhị phân.



Hình 5: Cây tam phân.

# Các tính chất của cây

#### Đinh lý 1

Cho T là một cây, giữa hai đỉnh bất kỳ luôn tồn tại duy nhất một đường nối chúng.

#### Chứng minh.

...

• • •

• • •

# Các tính chất của cây

#### Định lý 2

Cây T có n đỉnh thì có n-1 cạnh.

#### Chứng minh.

- Bước cơ sở: với n = 1, cây T có n 1 = 0 cạnh (dung).
- Bước quy nạp: giả sử n=k, [định lý 2] đúng. Cần chứng minh [định lý 2] đúng với n=k+1, tức là chứng minh cây T có n-1=k cạnh.
  - ► Gọi *v* là đỉnh lá trong cây *T*.
  - Nếu loại bỏ đỉnh v thì cây có k-1 cạnh.

## Định lý

Giả sử T là một đồ thị có n đỉnh, thì 6 mệnh đề sau đây tương đương:

- T là một cây (T liên thông và không có chu trình).
- to T không có chu trình và có n-1 cạnh.
- T liên thông và nếu hủy bất kỳ một cạnh nào của nó cũng làm mất tính liên thông.
- Giữa hai đỉnh bất kỳ của T luôn luôn tồn tại một đường duy nhất nối chúng.
- T không có chu trình và nếu thêm một cạnh mới nối hai đỉnh bất kỳ của T sẽ tạo ra chu trình.
- $\bigcirc$  T liên thông và có n-1 cạnh.

## Các thuật toán duyệt cây

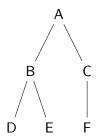
### Duyệt cây

- Duyệt cây là thuật toán liệt kê danh sách tất cả các đỉnh của một cây, mỗi đỉnh chỉ một lần.
- Mỗi thuật toán duyệt cây khác nhau ở thứ tự duyệt nút gốc của cây con đang xét.
- Ba phương pháp duyệt cây:
  - ► Tiền thứ tự (preorder) hay NLR (node-left-right).
  - ► Trung thứ tự (inoder) hay LNR (left-node-right).
  - Hậu thư tự (postorder) hay LRN (left-right-node).

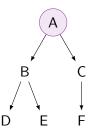
### Các thuật toán duyệt cây

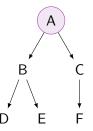
Ví du 6

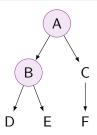
Duyệt cây T theo tiền thứ tự, trung thứ tự và hậu thứ tự.

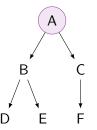


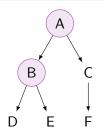
Hình 6: Cây T gồm 6 đỉnh A, B, C, D, E, F.

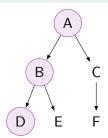


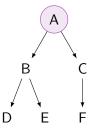


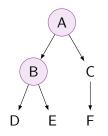


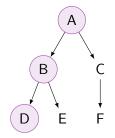


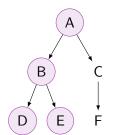


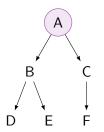


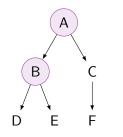


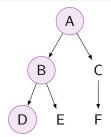


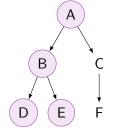


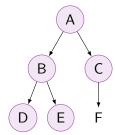






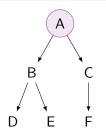


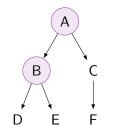


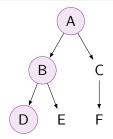


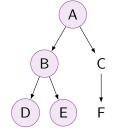
Nguyễn Chí Hiếu Lý thuyết đồ thị

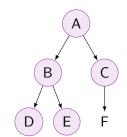
t đồ thị 13/24

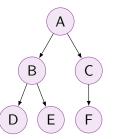








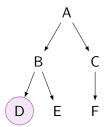


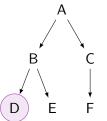


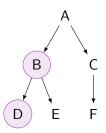
Nguyễn Chí Hiếu

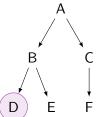
Lý thuyết đồ thị

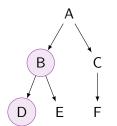
13/24

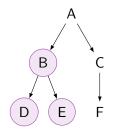


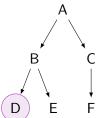


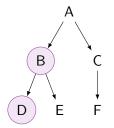


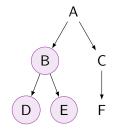


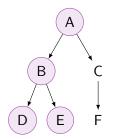


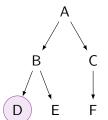


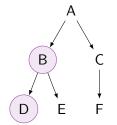


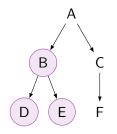


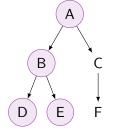


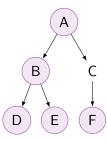






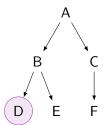


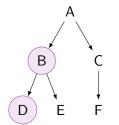


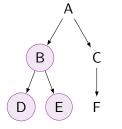


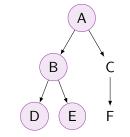
Nguyễn Chí Hiếu

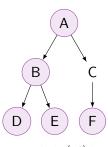
Lý thuyết đồ thị

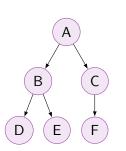






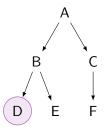


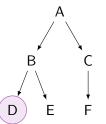


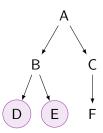


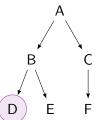
Nguyễn Chí Hiếu

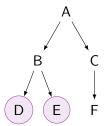
Lý thuyết đồ thị

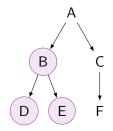


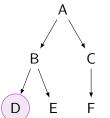


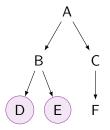


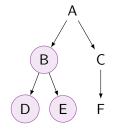


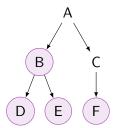


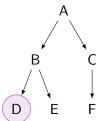


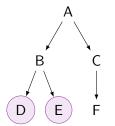


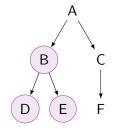




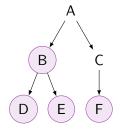


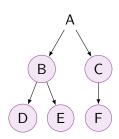


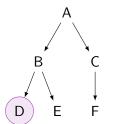


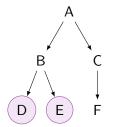


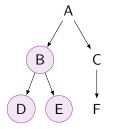
15/24

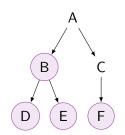


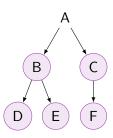


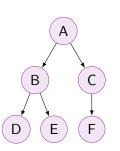












Nguyễn Chí Hiếu

Lý thuyết đồ thị

15/24

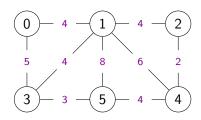
## Cây khung

#### Định nghĩa 5

Cho G=(V,E) là đồ thị vô hướng liên thông. Một cây T được gọi là **cây khung** (spanning tree) nếu T là đồ thị con chứa mọi đỉnh của G.

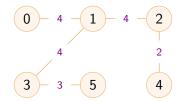
Ví du 7

Cho G là đồ thị vô hướng liên thông.

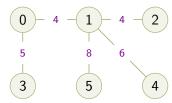


Hình 7: Đồ thị vô hướng G.

# Cây khung



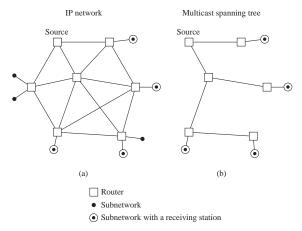
Hình 8: Cây khung  $T_1$  của đồ thị G.



Hình 9: Cây khung  $T_2$  của đồ thị G.

# Ứng dụng của cây khung

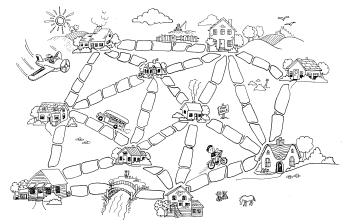
• Truyền thông tin dựa trên địa chỉ IP (IP Multicasting): một gói tin có thể chia thành nhiều gói tin và gửi đến nhiều người nhận.



Hình 10: Cây khung trong truyền tin dạng multicast.

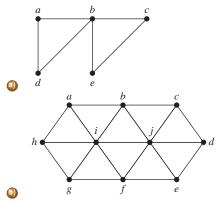
# Ứng dụng của cây khung

 Xác định những đường nào cần rải nhựa sao cho giữa các căn nhà đều có đường đi.

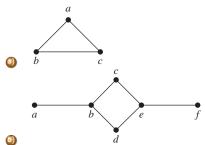


Hình 11: Bản đồ của một vùng dân cư.

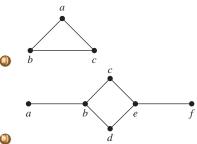
Tìm cây khung của những đồ thị sau đây bằng cách loại bỏ một số cạnh của các chu trình.



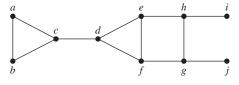
② Tìm tất cả cây khung của những đồ thị sau đây.



Áp dụng thuật toán tìm kiếm theo chiều sâu (DFS) vẽ cây khung của đồ thị. Chọn a là gốc của mỗi cây và các đỉnh xếp theo thứ tự alphabet.



Vẽ cây khung của đồ thị G. Chọn a là gốc của cây khung và các đỉnh xếp theo thứ tự alphabet.



Hình 12: Đồ thị G.

- Áp dụng thuật toán tìm kiếm theo chiều sâu (DFS).
- Áp dụng thuật toán tìm kiếm theo chiều rộng (BFS).

### Tài liệu tham khảo



ADRIAN BONDY, U.S.R. MURTY, Graph Theory, Springer, 2008.



Kenneth H. Rosen, *Discrete Mathematics and its Applications, 7th Edidion*, McGraw-Hill, 2011.



NGUYỄN CAM, CHU ĐứC KHÁNH, *Lý thuyết đồ thị*, NXB Đại học Quốc gia Tp Hồ Chí Minh, 2008.



NGUYỄN ĐỰC NGHĨA, NGUYỄN TÔ THÀNH, *Toán rời rạc*, NXB Đại học Quốc gia Hà Nội, 2003.



REINHARD DIESTEL, Graph Theory, Springer, 2005.