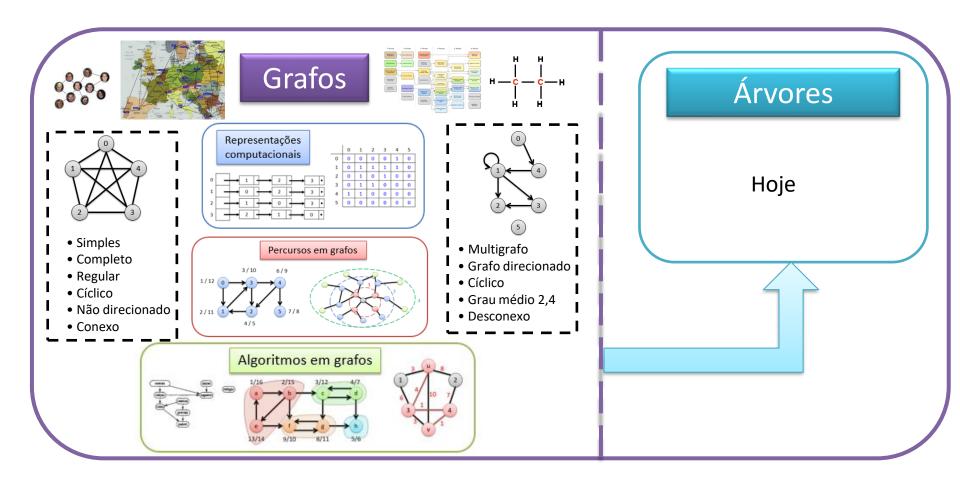


#### **ALGORITMOS EM GRAFOS**

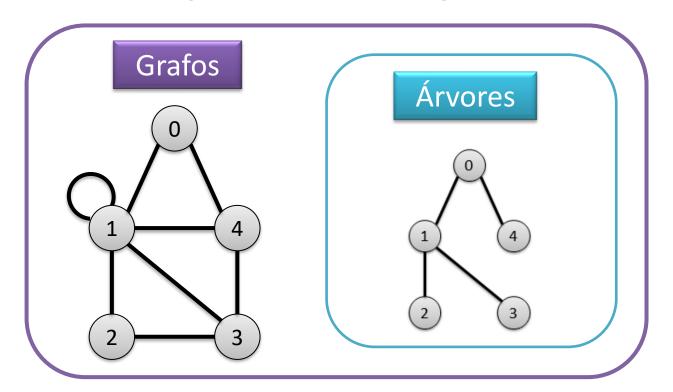
Bacharelado em Sistemas da Informação Prof. Marco André Abud Kappel

Aula 5 – Introdução a Árvores

Nas últimas aulas:

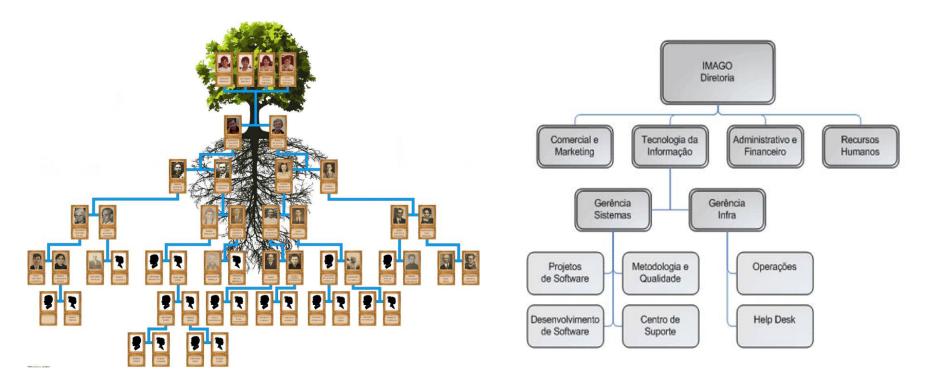


- Árvores são grafos conexos sem ciclos.
- Toda árvore é um grafo, mas nem todo grafo é uma árvore.

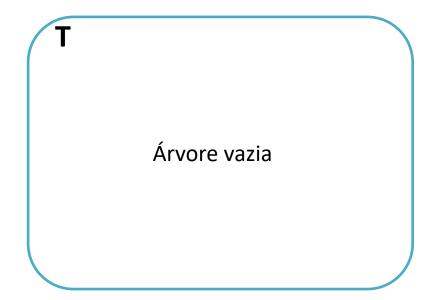


#### Definições

 Uma árvore organiza um conjunto de acordo com uma estrutura hierárquica.



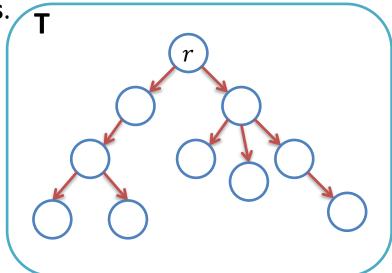
- Uma árvore enraizada T é um conjunto de nós (ou vértices), tais que:
  - > A árvore é dita vazia se T é um conjunto vazio.



#### Definições

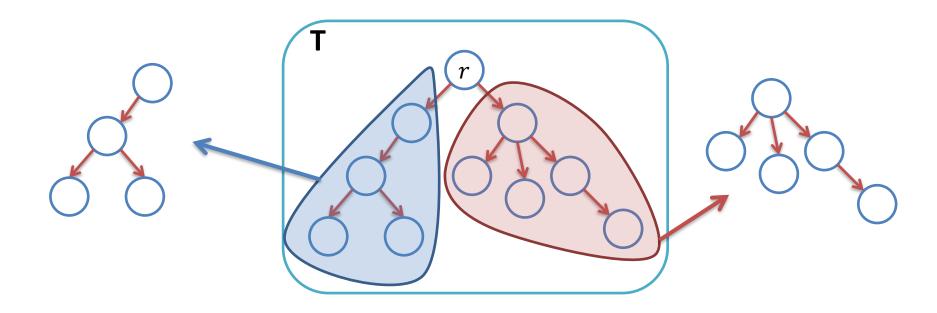
 Uma árvore enraizada T é um conjunto de nós (ou vértices), tais que:

Existe um **nó especial**  $r \in T$ , denominado **raiz** de T, e os demais nós, se existirem, são divididos em **subconjuntos disjuntos e não vazios**.



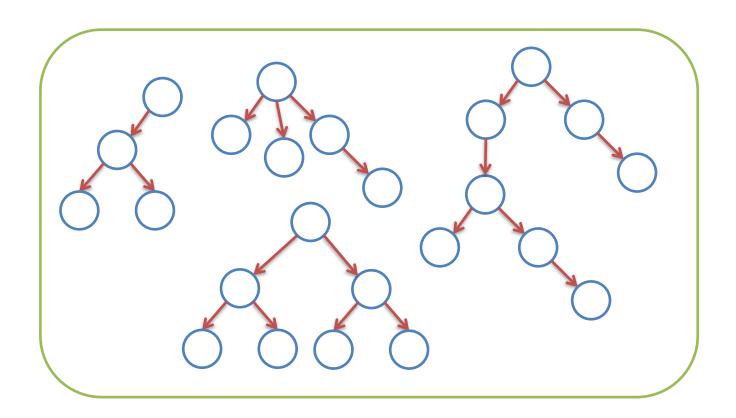
#### Definições

 Cada subconjunto disjunto conexo e não vazio também é uma árvore enraizada, denominada subárvore de R.

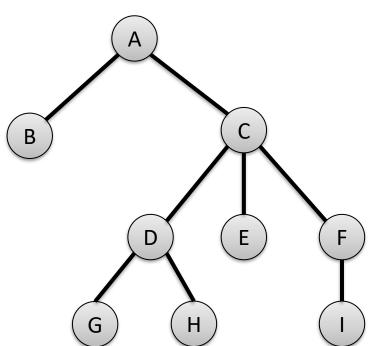


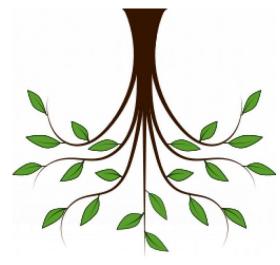
#### Definições

Floresta é um conjunto de árvores

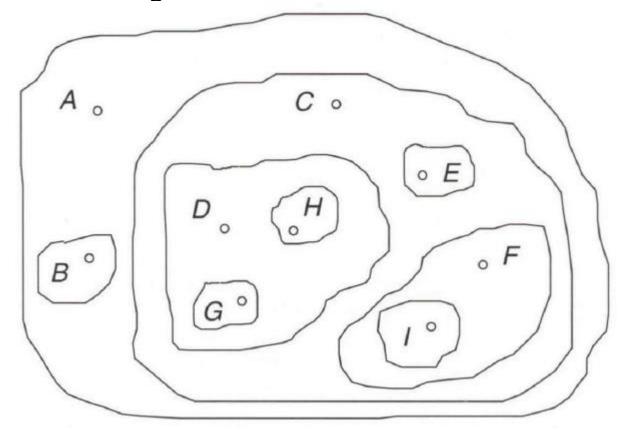


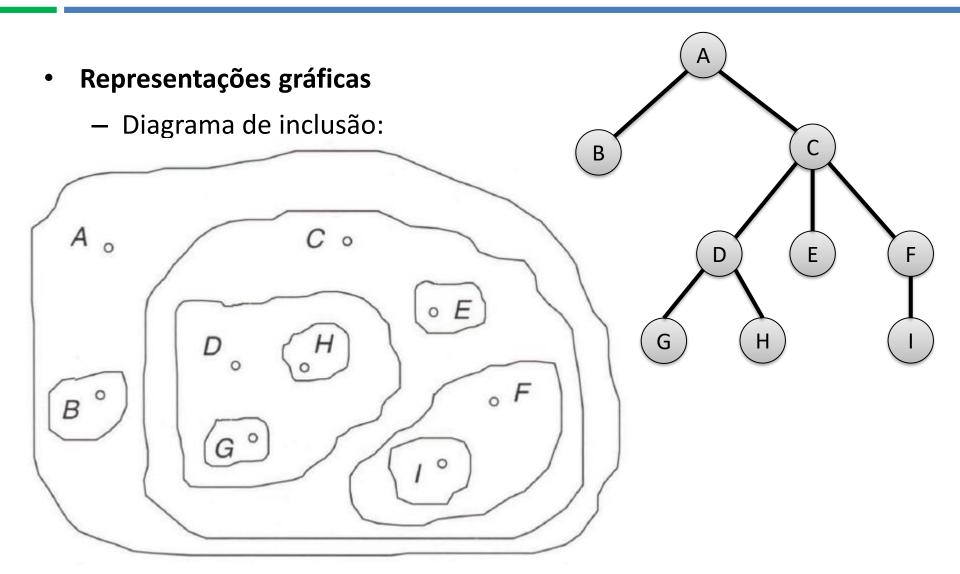
- Representações gráficas
  - Representação hierárquica:





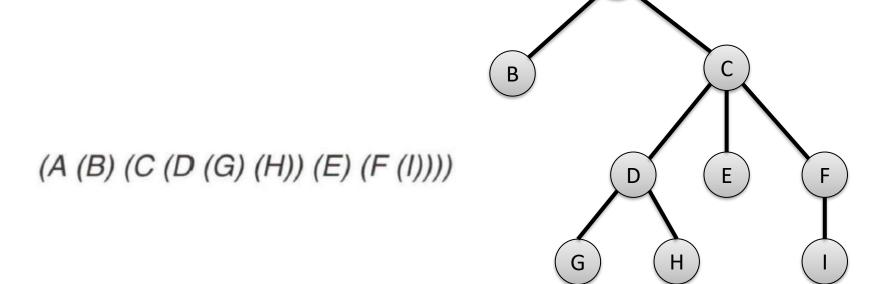
- Representações gráficas
  - Diagrama de inclusão:





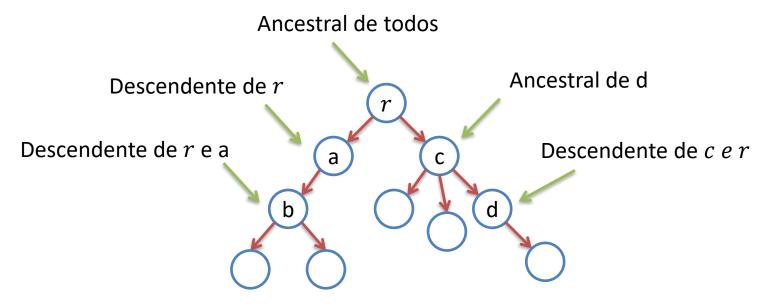
#### Representações gráficas

Representação por parênteses aninhados:



Obtida pela aplicação de um algoritmo de percurso.

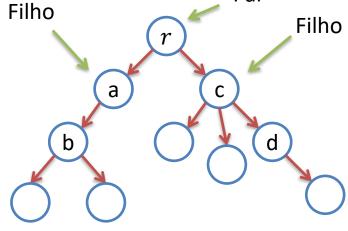
- Relações de ancestralidade
  - Seja r o **nó raiz** da árvore T.
    - Dados dois nós v e w, v é ancestral de w e w é descendente de v.



 $\triangleright$  v é ancestral próprio de w e w é descendente próprio de v se w  $\neq$  v.

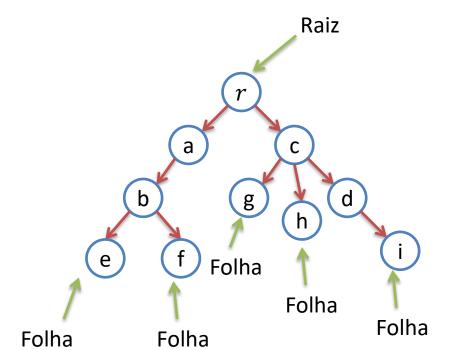
#### Relações de ancestralidade

- Seja r o **nó raiz** da árvore T.
- $\triangleright$  Os nós raízes das subárvores de T são chamados **filhos** de r.
- v é pai de w e w é filho de v quando v é ancestral próprio de w e não existe outro nó t, ancestral próprio de w, tal que seja ancestral próprio de t.
  Pai

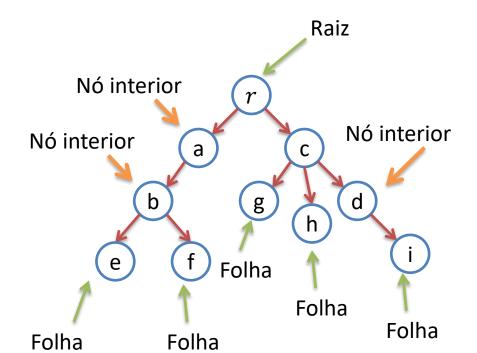


Cada nó pode ser um nó pai de um nó inferior na hierarquia.

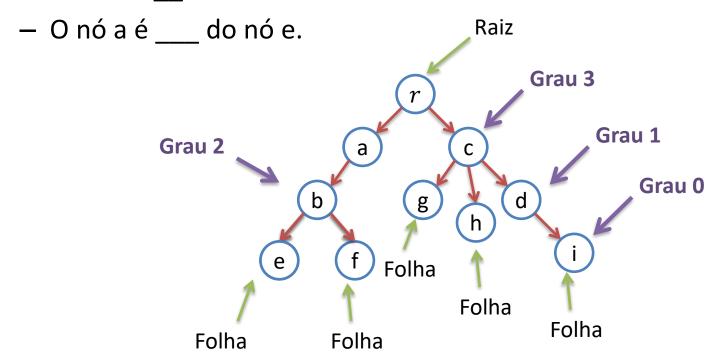
- Todo nó é ancestral e descendente de si mesmo.
- Nós que não têm descendentes próprios são chamados folhas.



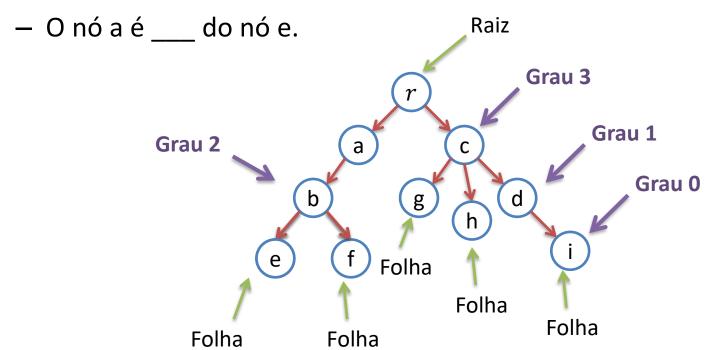
- Um **nó interior** é um nó que não é folha.
- Toda árvore com n > 1 nós possui no mínimo 1 e no máximo n 1 folhas.



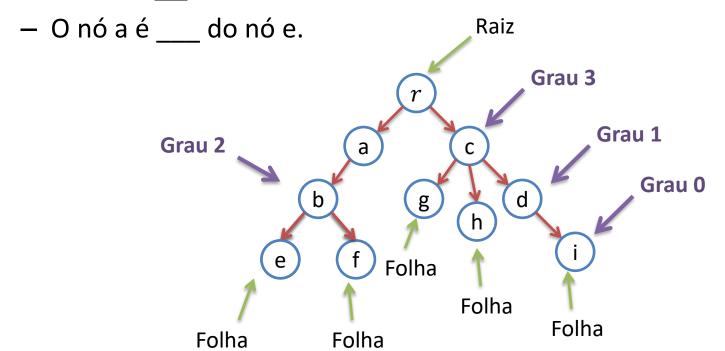
- O número de filhos de um nó é chamado grau de saída desse nó.
- Os nós a e c são \_\_\_\_\_\_.
- O nó c é \_\_\_ do nó b.



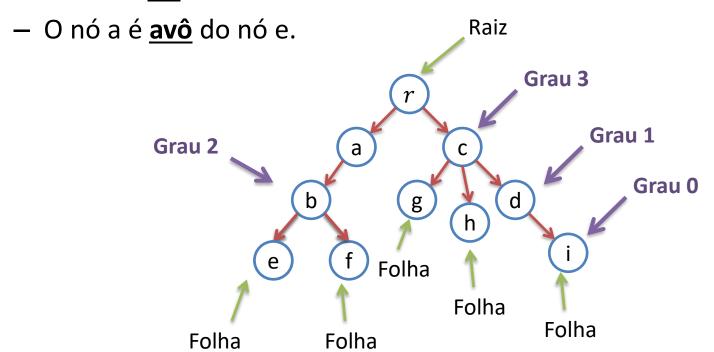
- O número de filhos de um nó é chamado grau de saída desse nó.
- Os nós a e c são irmãos.
- O nó c é \_\_\_ do nó b.



- O número de filhos de um nó é chamado grau de saída desse nó.
- Os nós a e c são irmãos.
- O nó c é <u>tio</u> do nó b.

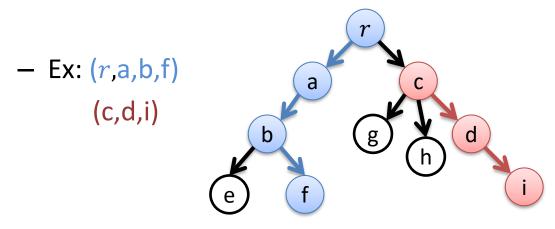


- O número de filhos de um nó é chamado grau de saída desse nó.
- Os nós a e c são irmãos.
- O nó c é <u>tio</u> do nó b.



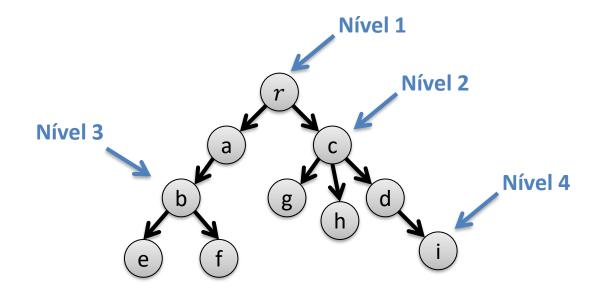
#### Definições

- Uma **sequência** de nós distintos  $v_1$ ,  $v_2$ , ...,  $v_k$ , tal que existe sempre nós consecutivos ( $v_1$  e  $v_2$ ,  $v_2$  e  $v_3$ , ...,  $v_{k-1}$  e  $v_k$ ) a relação "**é filho de**" ou "**é pai de**", é denominada um **caminho da árvore**.
- O comprimento do caminho é dado pela quantidade de pares da relação (ex: (A,B,C) é um caminho de comprimento 2).



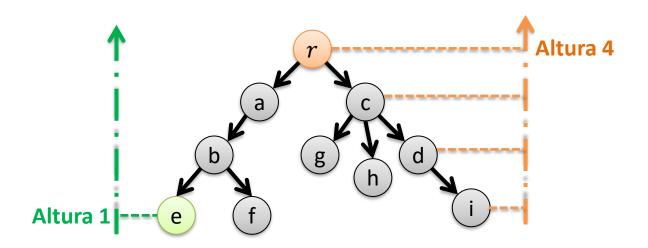
Existe um único caminho a partir de um nó até qualquer de seus descendentes.

- O nível de um nó é o número de nós do único caminho da raiz até ele.
- O nível da raiz é 1.



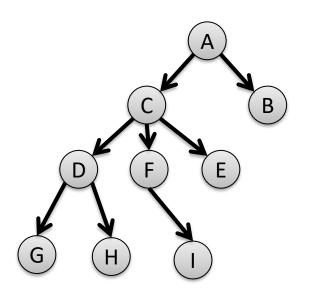
#### Definições

- A altura de um nó v é o número de nós do maior caminho de v até um de seus descendentes.
- Folhas tem altura 1.



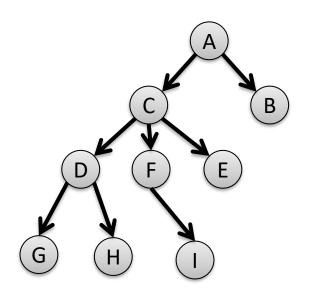
A altura da árvore é igual ao nível máximo de seus nós.

- Definições
  - Exemplo:



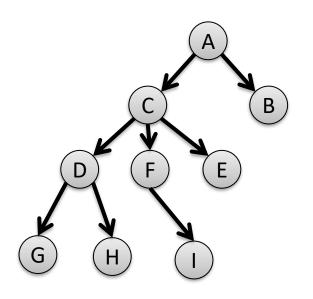
- Qual é o nível do nó C?
- ➤ Qual é a altura do nó B?
- Qual é a altura da árvore?
- Qual é o grau de saída do nó F?
- Qual é a relação entre B e F?
- G é descendente próprio de A?

- Definições
  - Exemplo:



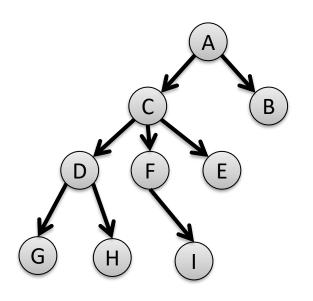
- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B?
- Qual é a altura da árvore?
- Qual é o grau de saída do nó F?
- Qual é a relação entre B e F?
- G é descendente próprio de A?

- Definições
  - Exemplo:



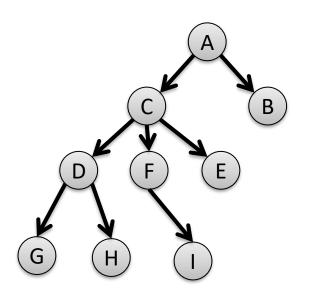
- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B? 1
- Qual é a altura da árvore?
- Qual é o grau de saída do nó F?
- Qual é a relação entre B e F?
- G é descendente próprio de A?

- Definições
  - Exemplo:



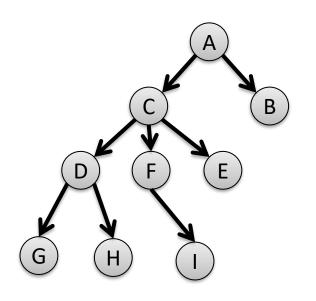
- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B? 1
- Qual é a altura da árvore? 4
- Qual é o grau de saída do nó F?
- Qual é a relação entre B e F?
- G é descendente próprio de A?

- Definições
  - Exemplo:



- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B? 1
- Qual é a altura da árvore? 4
- Qual é o grau de saída do nó F? 1
- Qual é a relação entre B e F? B é tio de F
- G é descendente próprio de A?

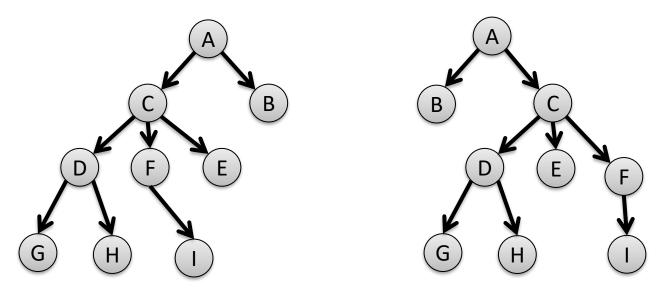
- Definições
  - Exemplo:



- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B? 1
- Qual é a altura da árvore? 4
- Qual é o grau de saída do nó F? 1
- Qual é a relação entre B e F? B é tio de F
- G é descendente próprio de A? Sim

#### Definições

 Uma árvore ordenada é aquela na qual os filhos de cada nó seguem uma ordem. Assume-se que tal ordenação se desenvolva da esquerda para direita.

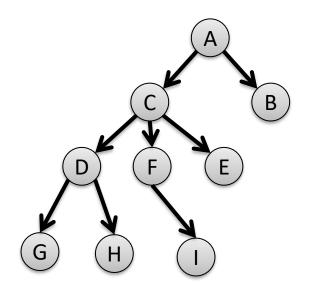


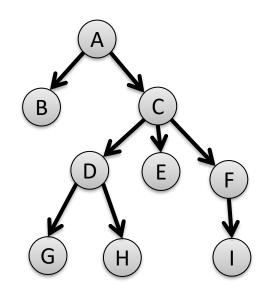


Se estas árvores são consideradas ordenadas, são árvores distintas.

#### Definições

 Duas árvores não ordenadas são isomorfas quando puderem se tornar coincidentes através de uma permutação na ordem das subárvores de seus nós.



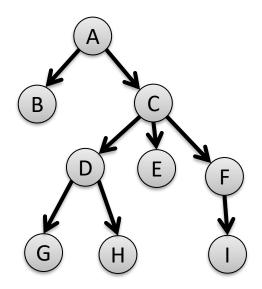


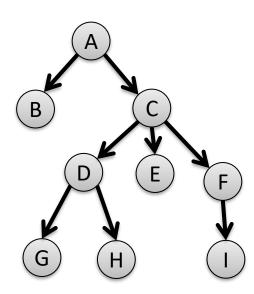


Se estas árvores são consideradas **não-ordenadas**, são árvores **isomorfas**.

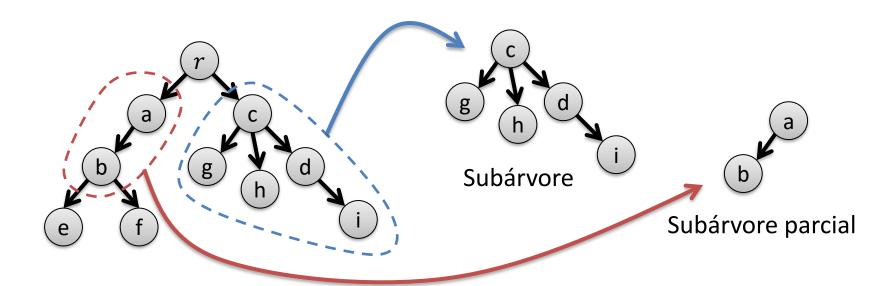
#### Definições

Duas árvores ordenadas somente são isomorfas quando forem coincidentes.



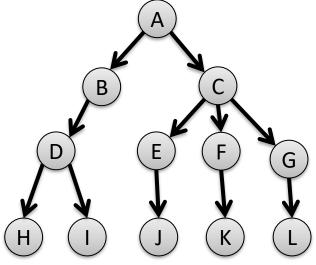


- Subárvore de uma árvore é o conjunto de todos os vértices descendentes de um nó v, além do próprio nó v.
- Subárvore parcial de uma árvore é o conjunto de alguns vértices descendentes de um nó v, além de v.



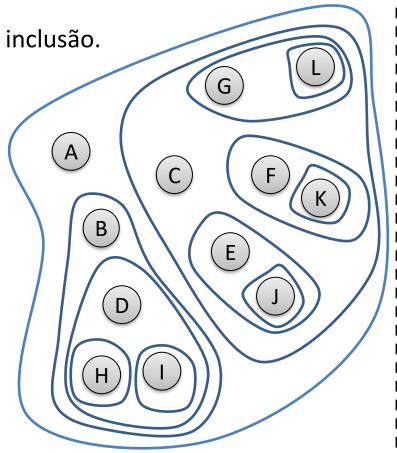
#### Exercício 1:

- 1. Represente a árvore como diagrama de inclusão.
- 2. Qual é o nível do nó C?
- 3. Qual é a altura do nó B?
- 4. Qual é a altura da árvore?
- 5. Qual é o grau de saída do nó G?
- 6. Qual é a relação entre B e H?
- 7. G é descendente próprio de A?



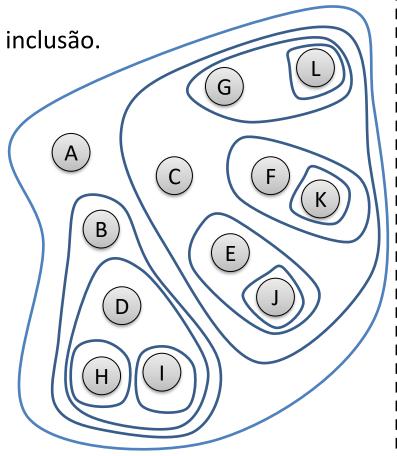
#### Exercício 1:

- Represente a árvore como diagrama de inclusão.
- Qual é o nível do nó C?
- Qual é a altura do nó B?
- Qual é a altura da árvore?
- Qual é o grau de saída do nó G?
- Qual é a relação entre B e H?
- G é descendente próprio de A?



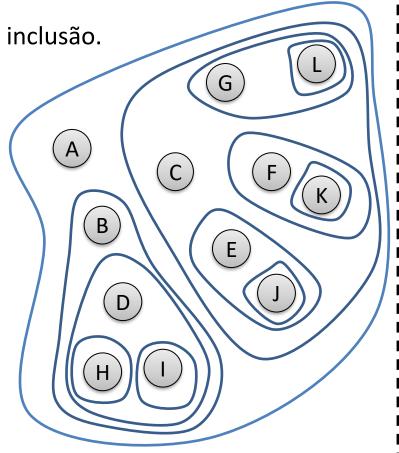
#### Exercício 1:

- Represente a árvore como diagrama de inclusão.
- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B?
- Qual é a altura da árvore?
- Qual é o grau de saída do nó G?
- Qual é a relação entre B e H?
- G é descendente próprio de A?



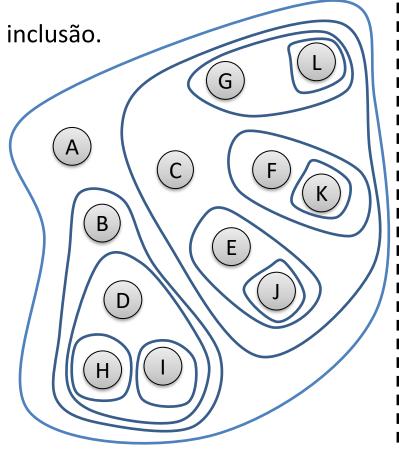
#### Exercício 1:

- Represente a árvore como diagrama de inclusão.
- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B? 3
- Qual é a altura da árvore?
- Qual é o grau de saída do nó G?
- Qual é a relação entre B e H?
- G é descendente próprio de A?



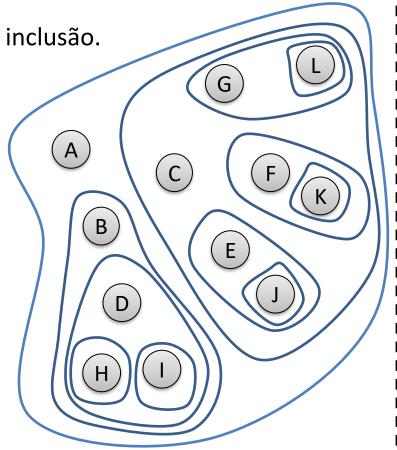
#### Exercício 1:

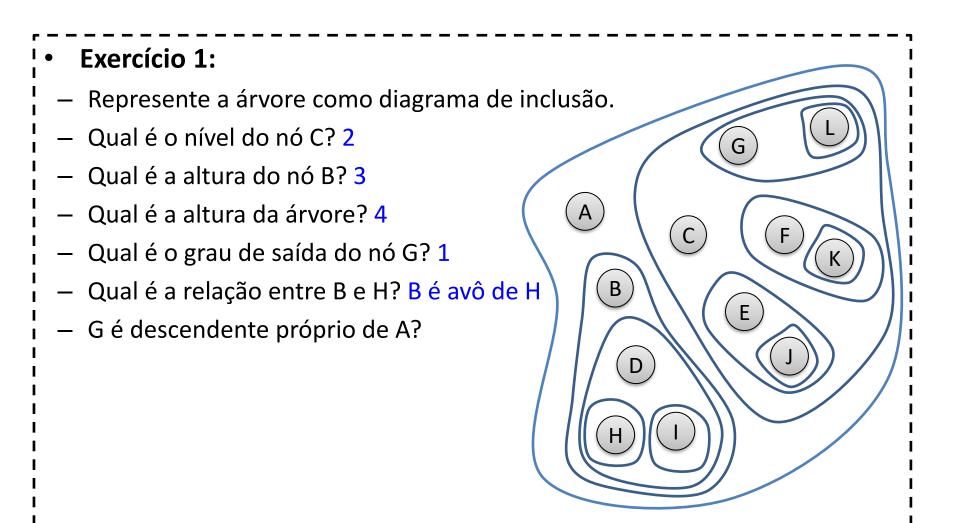
- Represente a árvore como diagrama de inclusão.
- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B? 3
- Qual é a altura da árvore? 4
- Qual é o grau de saída do nó G?
- Qual é a relação entre B e H?
- G é descendente próprio de A?

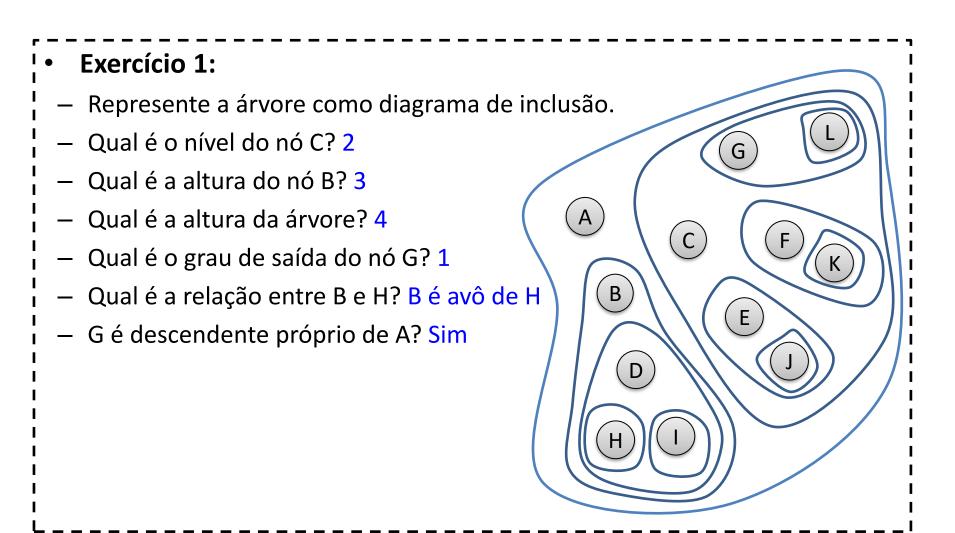


#### Exercício 1:

- Represente a árvore como diagrama de inclusão.
- Qual é o nível do nó C? 2
- Qual é a altura do nó B? 3
- Qual é a altura da árvore? 4
- Qual é o grau de saída do nó G? 1
- Qual é a relação entre B e H?
- G é descendente próprio de A?

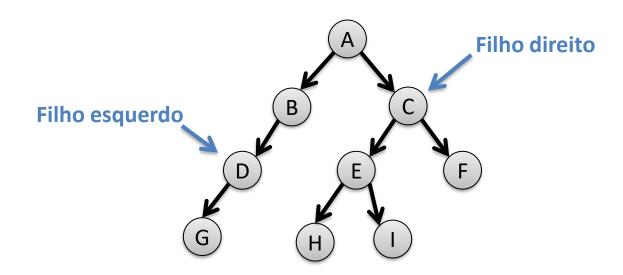






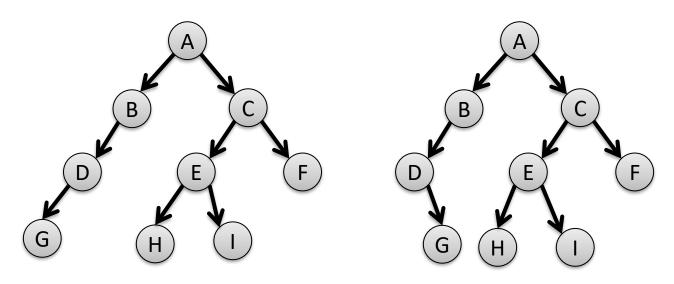
#### Árvores binárias

- Cada nó possui, no máximo, dois filhos: uma subárvore esquerda e/ou uma subárvore direita.
- Admite-se árvore binária nula ou unitária.



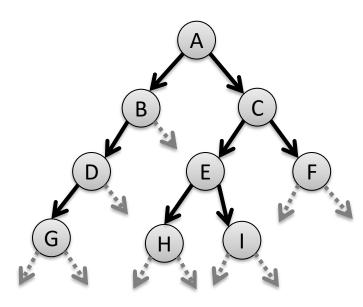
#### Árvores binárias

- Uma árvore binária é uma extensão do caso geral.
- As duas estruturas abaixo são isomorfas se consideradas árvores (mesmo ordenadas), mas são distintas se consideradas árvores binárias.



#### Árvores binárias

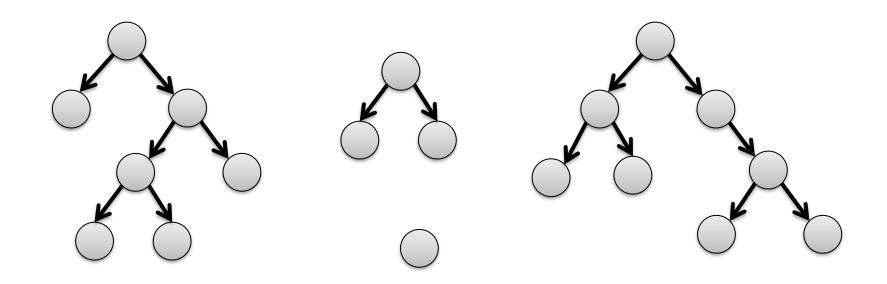
 Toda árvore binária com n>0 nós possui exatamente n+1 subárvores vazias entre suas árvores esquerdas e direitas.



- Esta árvore possui 9 nós e 10 subárvores vazias.

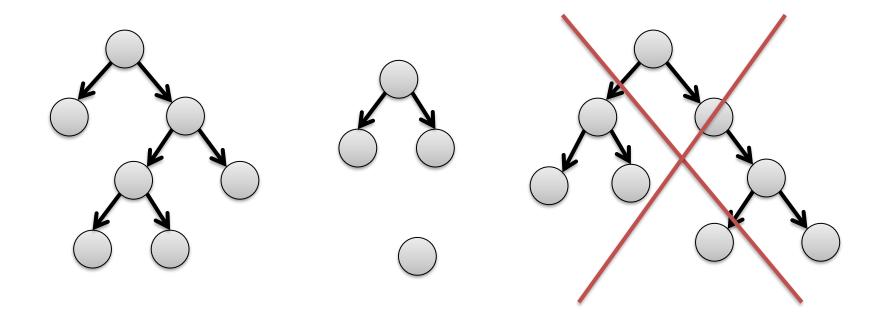
### Árvores binárias

 Uma árvore estritamente binária é uma árvore binária em que cada nó possui 0 ou 2 filhos.



### Árvores binárias

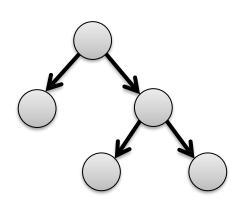
 Uma árvore estritamente binária é uma árvore binária em que cada nó possui 0 ou 2 filhos.



#### Árvores binárias

- Uma árvore binária completa é aquela que apresenta a seguinte propriedade:
  - > Se v é um nó tal que alguma subárvore de v é vazia, então v se localiza ou no último (maior) ou no penúltimo nível da árvore.

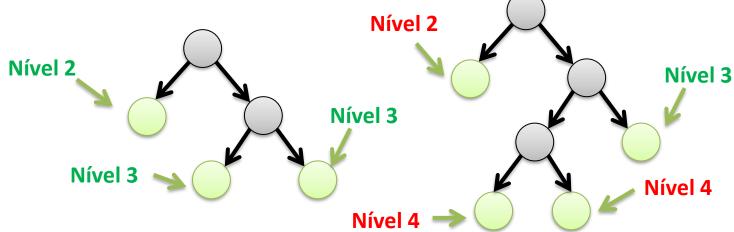
 Em outras palavras, a distância entre quaisquer nós com um filho nulo é de, no máximo, 1 nível.



#### Árvores binárias

- Uma árvore binária completa é aquela que apresenta a seguinte propriedade:
  - Se v é um nó tal que alguma subárvore de v é vazia, então v se localiza ou no último (maior) ou no penúltimo nível da árvore.

 Em outras palavras, a distância entre quaisquer nós com um filho nulo é de, no máximo, 1 nível.



#### Árvores binárias

- Uma árvore binária completa é aquela que apresenta a seguinte propriedade:
  - Se v é um nó tal que alguma subárvore de v é vazia, então v se localiza ou no último (maior) ou no penúltimo nível da árvore.

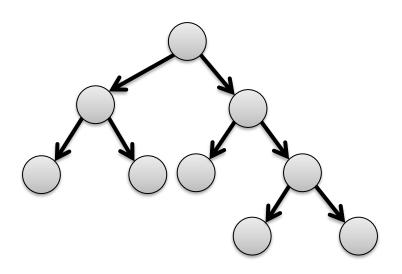
Em outras palavras, a distância entre quaisquer nós com um filho nulo é de, no máximo, 1 nível.
 Nível 2
 Nível 3

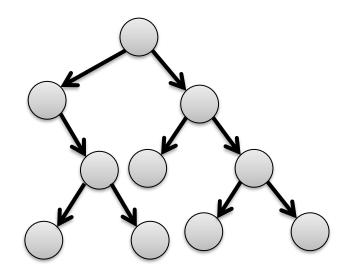
Nível 4

Nível 4

### Árvores binárias

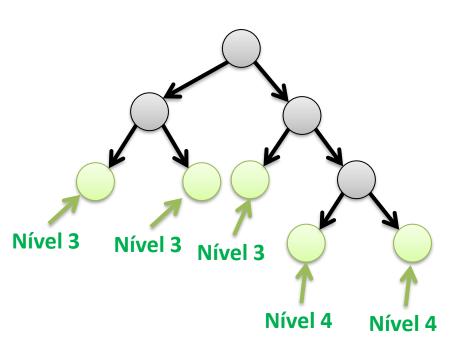
– Outros exemplos:

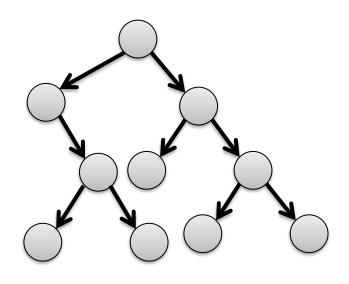




### Árvores binárias

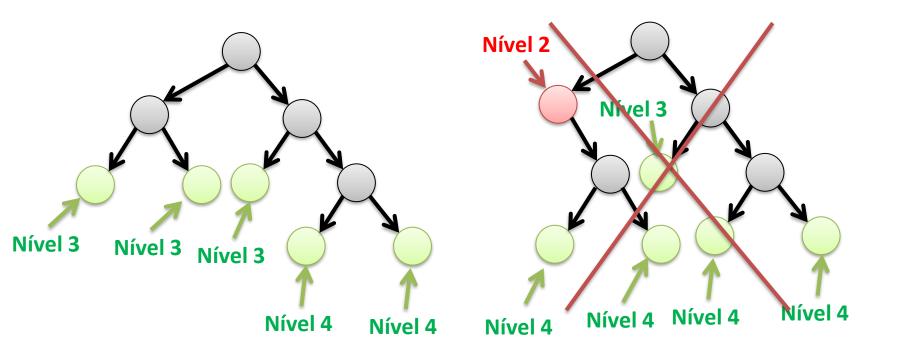
– Outros exemplos:





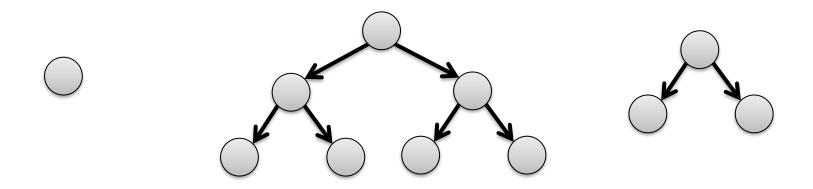
### Árvores binárias

– Outros exemplos:



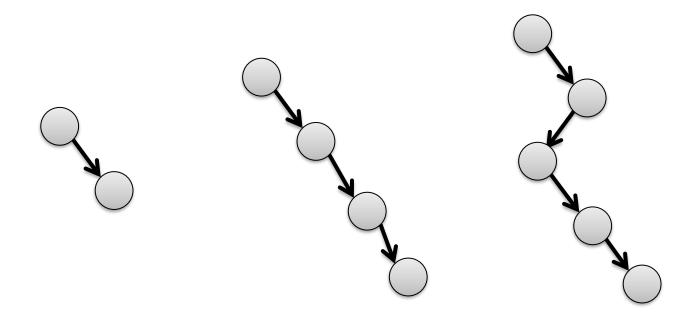
#### Árvores binárias

- Uma árvore binária cheia é aquela em que, se v é um nó com alguma de suas subárvores vazias, então v se localiza no último nível.
- Toda árvore binária cheia é completa e estritamente binária.



#### Árvores binárias

- Uma árvore ziguezague é aquela cujos nós interiores possuem exatamente uma subárvore vazia.
- A altura de uma árvore ziguezague é igual ao número de nós.



# Algoritmos de Percurso

### Algoritmos de Percurso

- Realizar um percurso em uma árvore binária corresponde a fazer uma visita sistemática a cada um de seus nós.
- Esta é uma das operações básicas relativas à manipulação de árvores.
- Visitar um nó significa operar, de alguma forma, com a informação a ele relativa (imprimir, atualizar, etc).
- Existem 3 algoritmos principais de percurso:
  - Pré-ordem
  - > Em ordem simétrica
  - Pós-ordem

### Algoritmos de Percurso

- > Pré-ordem:
  - Visitar a raiz
  - Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
  - Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem

### Algoritmos de Percurso

#### > Pré-ordem:

- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem

#### > Em ordem simétrica:

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
- Visitar a raiz
- Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica

### Algoritmos de Percurso

#### Pré-ordem:

- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem

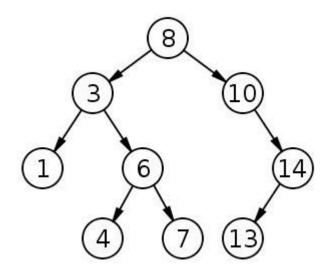
#### > Em ordem simétrica:

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
- Visitar a raiz
- Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica

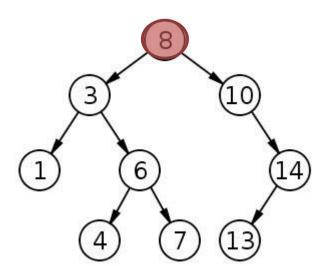
#### Pós-ordem:

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz

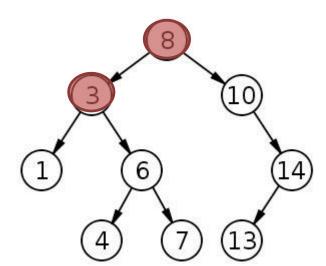
- Algoritmos de Percurso
  - > Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem



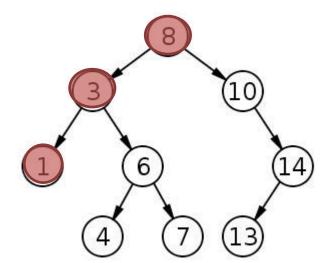
- Algoritmos de Percurso
  - > Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem



- Algoritmos de Percurso
  - > Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem

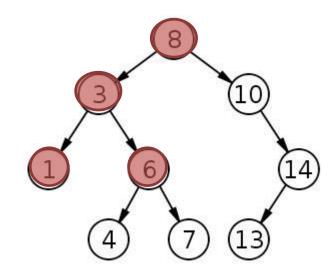


- Algoritmos de Percurso
  - > Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem



8 - 3 - 1

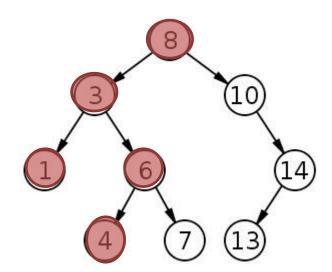
- Algoritmos de Percurso
  - > Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em p
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-



8 - 3 - 1 - 6

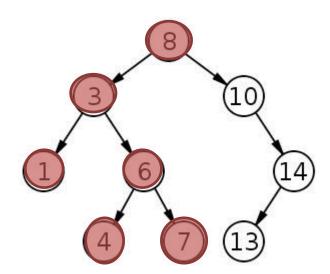
- Algoritmos de Percurso
  - > Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem



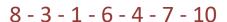


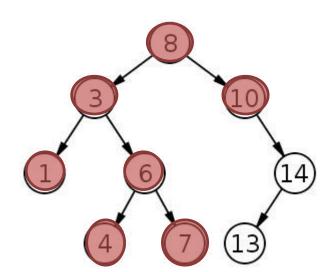
- Algoritmos de Percurso
  - Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem





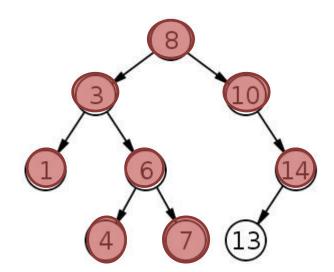
- Algoritmos de Percurso
  - > Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem



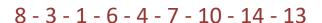


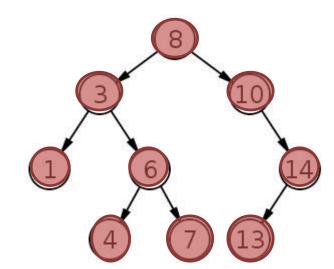
- Algoritmos de Percurso
  - Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem



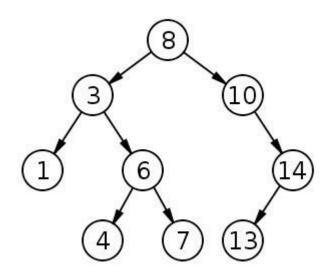


- Algoritmos de Percurso
  - Pré-ordem:
- Visitar a raiz
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pré-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pré-ordem

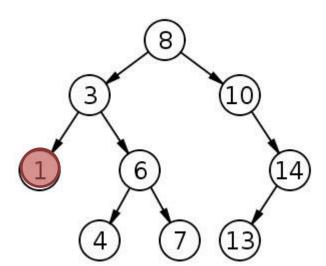




- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica

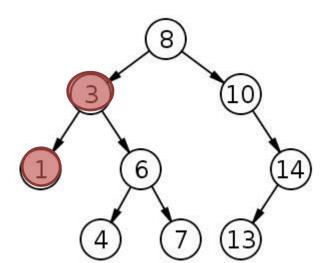


- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica



1

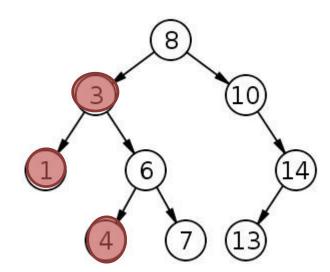
- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica



1 - 3

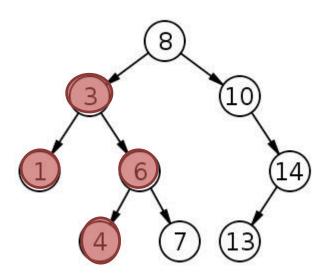
- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica





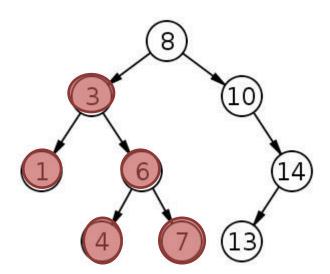
- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica





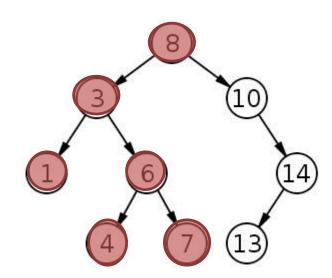
- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica



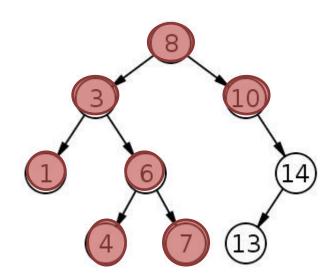


- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica

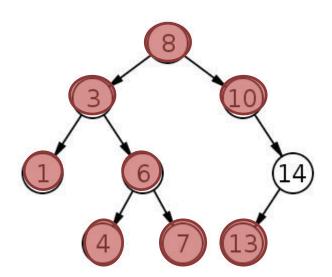




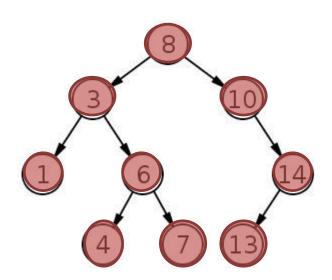
- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica



- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica

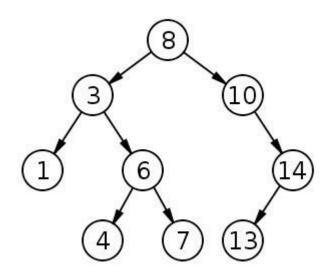


- Algoritmos de Percurso
  - > Em ordem simétrica:
    - Percorrer sua subárvore da esquerda, em ordem simétrica
    - Visitar a raiz
    - Percorrer usa subárvore da direita, em ordem simétrica



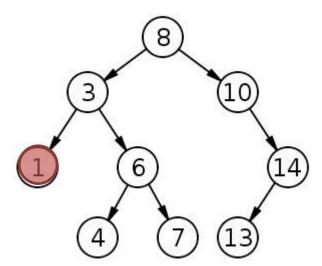
- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz



- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

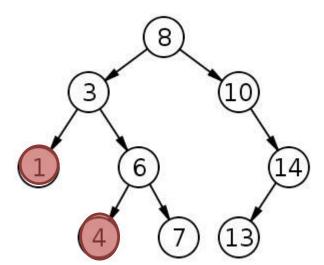
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz



1

- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

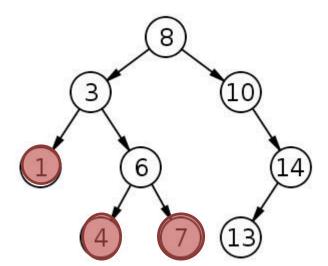
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz



1 - 4

- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

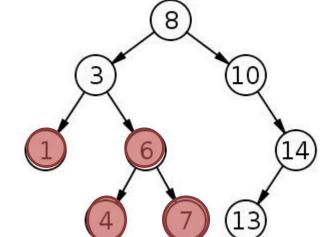
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz



1 - 4 - 7

- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz

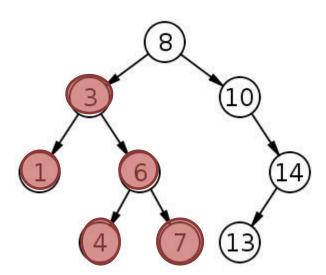


1 - 4 - 7 - 6

- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz

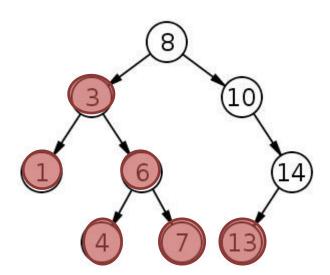




- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz

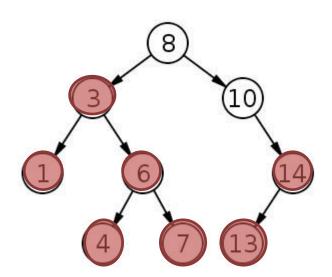




- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

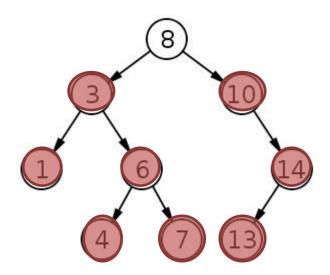
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz

1 - 4 - 7 - 6 - 3 - 13 - 14



- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

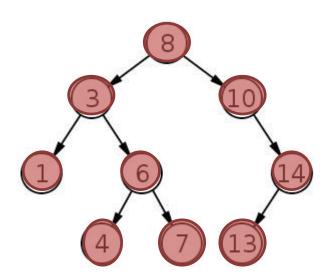
- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz



- Algoritmos de Percurso
  - Pós-ordem

- Percorrer sua subárvore da esquerda, em pós-ordem
- Percorrer usa subárvore da direita, em pós-ordem
- Visitar a raiz

1 - 4 - 7 - 6 - 3 - 13 - 14 - 10 - 8



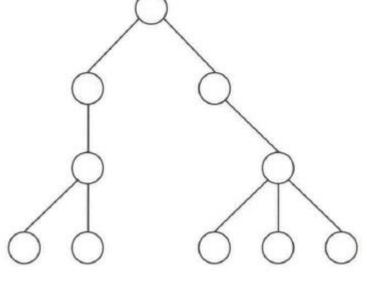
#### Árvores m-árias

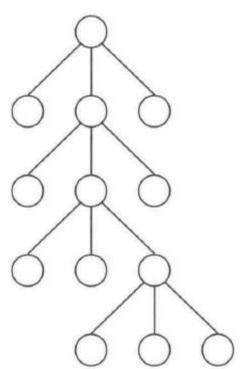
- Uma árvore m-ária T, m ≥ 2, é um conjunto finito de elementos, denominados nós ou vértices, tais que:
  - T = Ø e a árvore é dita vazia, ou
  - Contém um **nó especial** r, chamado **raiz** de T, e os restantes podem ser sempre divididos em m subconjuntos disjuntos, as i-ésimas subárvores de r,  $1 \le i \le m$ , as quais também árvores m-árias.
- Generalização da árvore binária.
- Cada nó possui m subárvores.

#### Árvores m-árias

 Analogamente ao caso binário, podemos definir árvore estritamente m-ária, árvore m-ária completa e cheia.

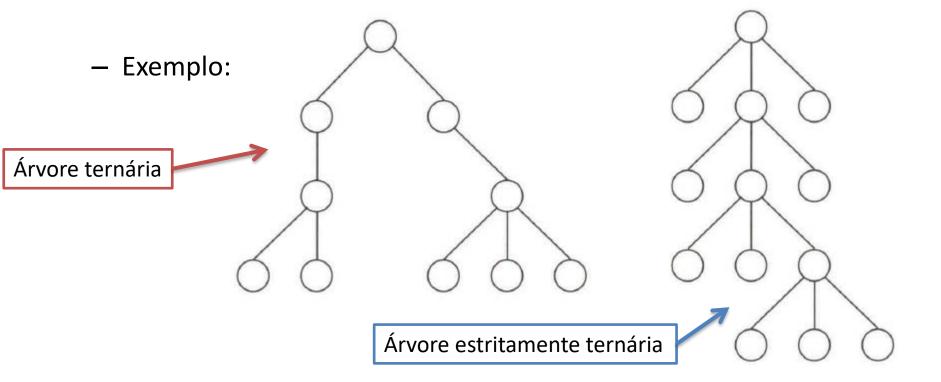
– Exemplo:



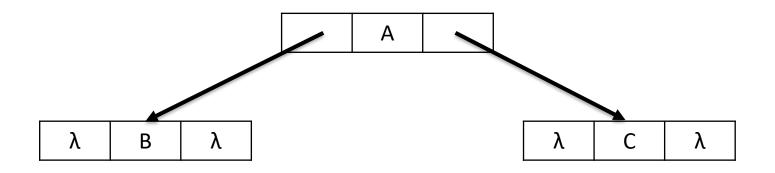


#### Árvores m-árias

 Analogamente ao caso binário, podemos definir árvore estritamente m-ária, árvore m-ária completa e cheia.



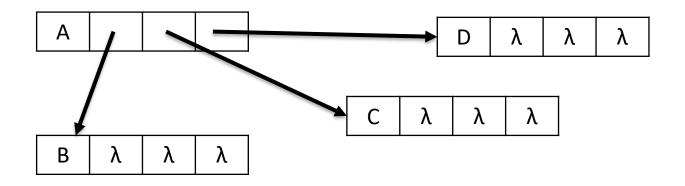
- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - No caso de uma árvore binária com n nós, seriam necessárias 2n posições de memória para as possíveis raízes das subárvores esquerda e direita.



 Numa árvore qualquer, cada nó pode possuir um número arbitrário de subárvores.

#### Conversão de uma árvore em árvore binária

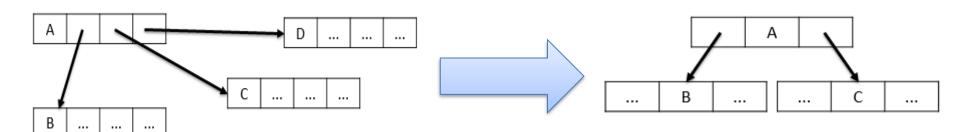
 Seja m o maior número de filhos dentre os nós da árvore. Cada nó da árvore pode ser representado com m campos de ponteiros para as raízes de suas subárvores.



Demanda mn posições de memória para os ponteiros. Grande desperdício de memória!

#### Conversão de uma árvore em árvore binária

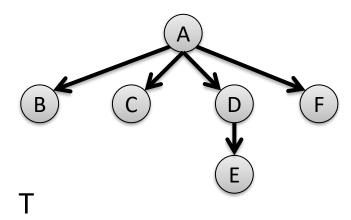
- Solução: converter a árvore dada em uma árvore binária.
- Obtém-se uma árvore binária com o mesmo número de nós que a árvore original.
- A conversão é única, a qual pode, em qualquer ocasião, ser reconvertida na árvore original.



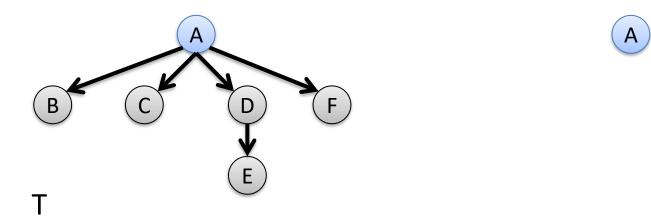
#### Conversão de uma árvore em árvore binária

- Seja T a árvore genérica original.
- T' é a árvore binária equivalente a T.
- T' possui um nó v' para cada nó v de T.
- As raízes de T e T' coincidem.
- Regras para construção:
  - ➢ O filho esquerdo de um nó v' em T' corresponde ao primeiro filho de v em T, caso exista. Se não existir, a subárvore esquerda de v' é vazia.
  - ➤ O filho direito de um nó v' em T' corresponde ao irmão de v em T, localizado imediatamente à sua direita, caso exista. Se não existir, a subárvore direita de v' é vazia.

- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - Exemplo:

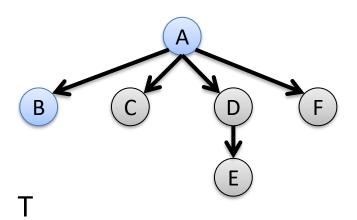


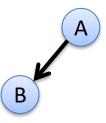
- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - Exemplo:



T'

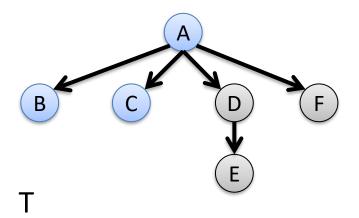
- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - Exemplo:

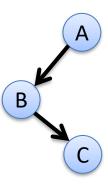




T′

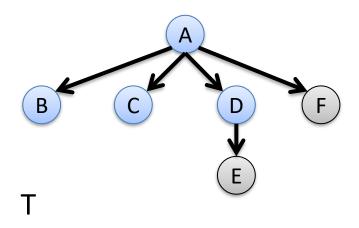
- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - Exemplo:

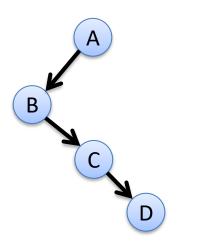




T'

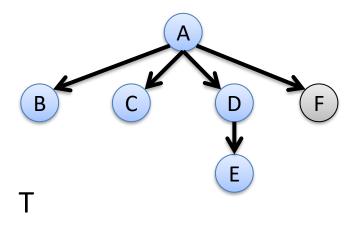
- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - Exemplo:

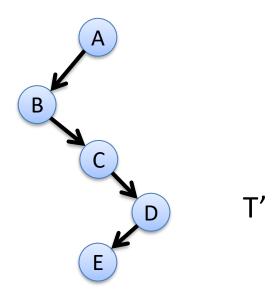




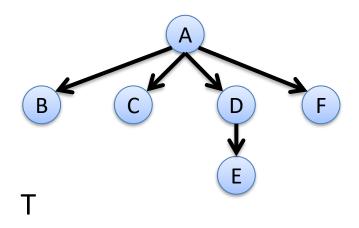
T'

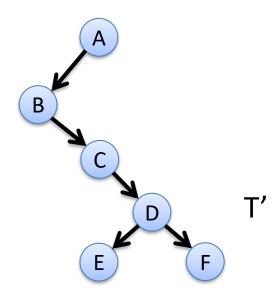
- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - Exemplo:



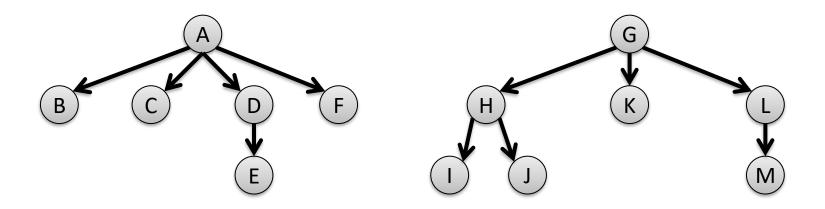


- Conversão de uma árvore em árvore binária
  - Exemplo:

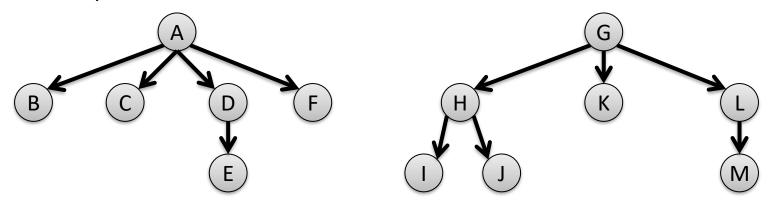




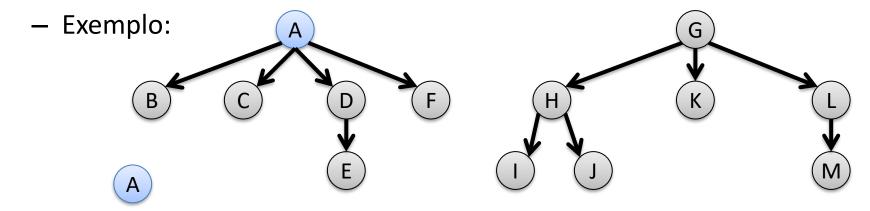
- Conversão de uma floresta em árvore binária
  - Para converter uma floresta em árvore binária, basta considerar as raízes das árvores da floresta como nós irmãos e aplicar a conversão anterior.
  - Exemplo:



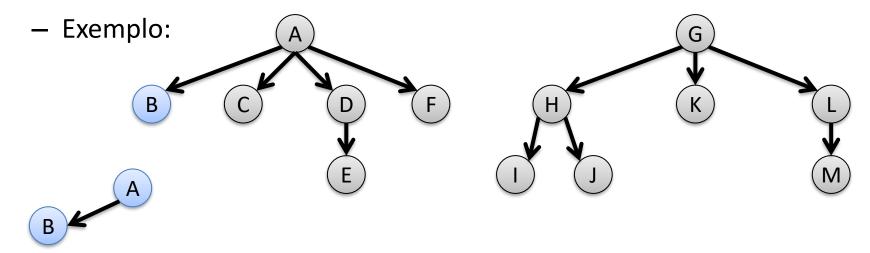
- Conversão de uma floresta em árvore binária
  - Exemplo:



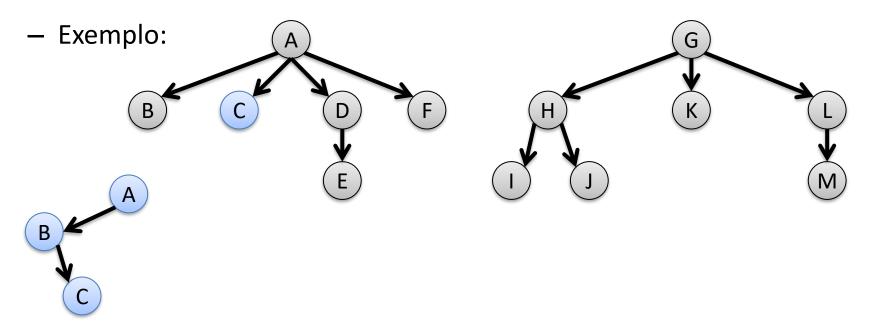
Conversão de uma floresta em árvore binária

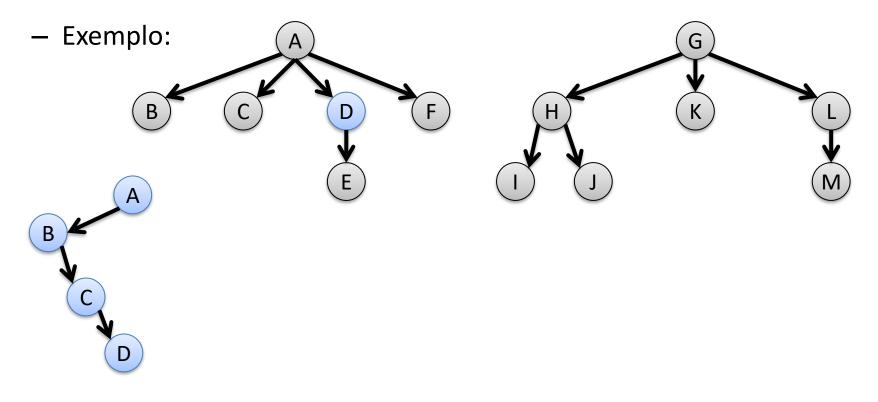


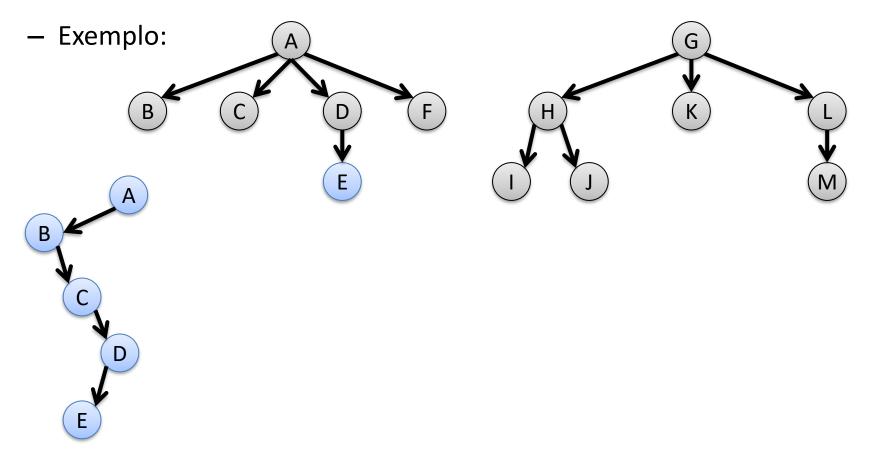
Conversão de uma floresta em árvore binária

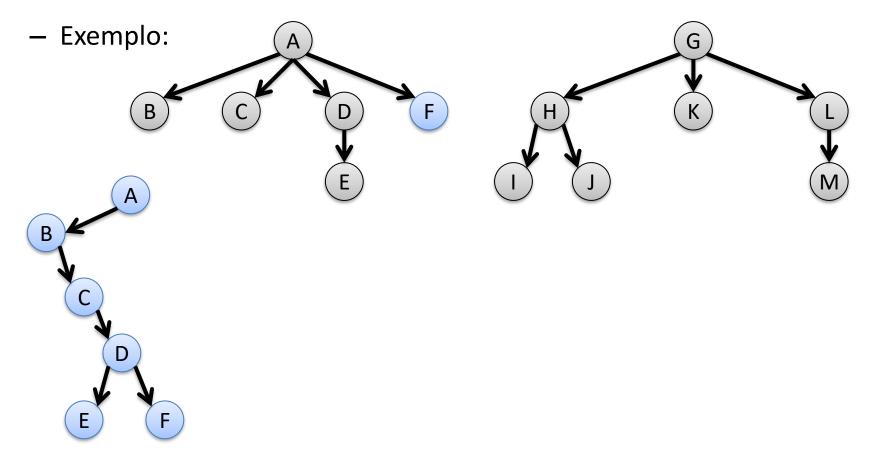


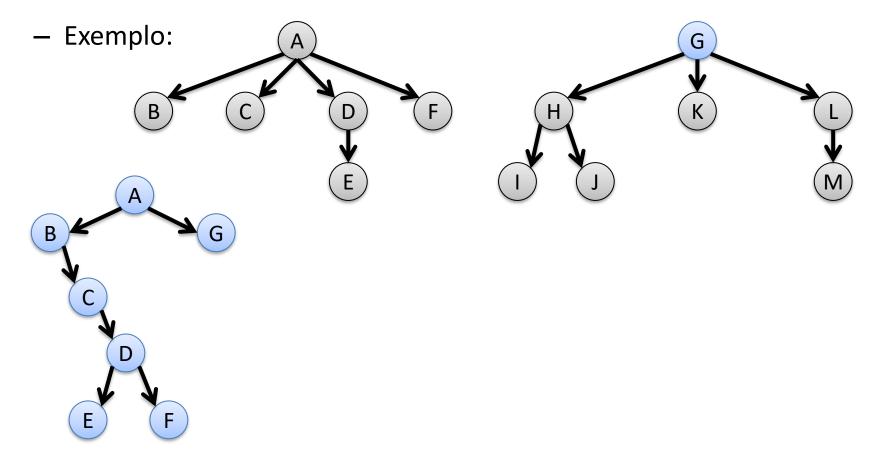
Conversão de uma floresta em árvore binária

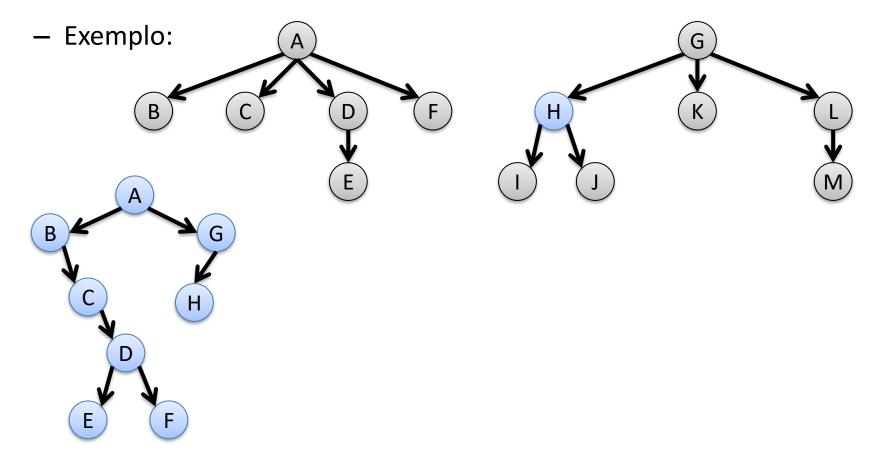


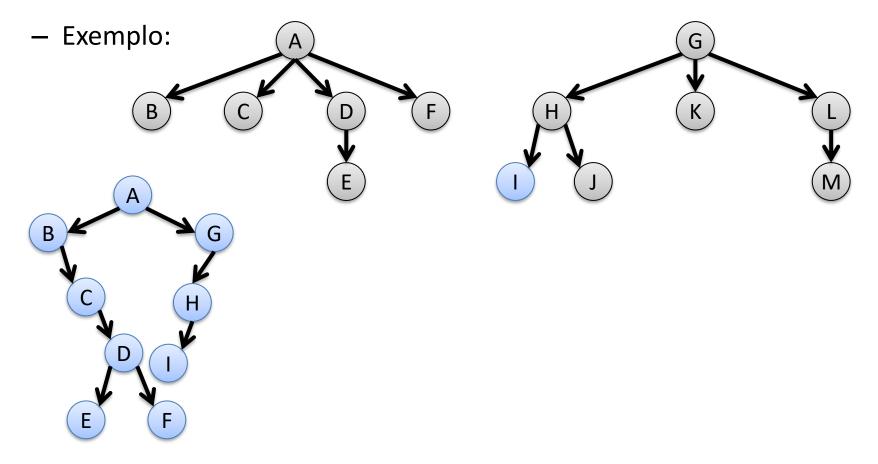


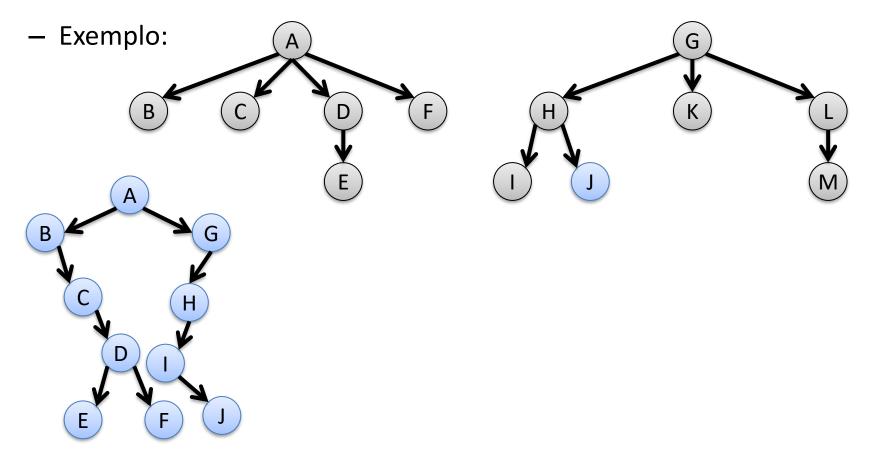


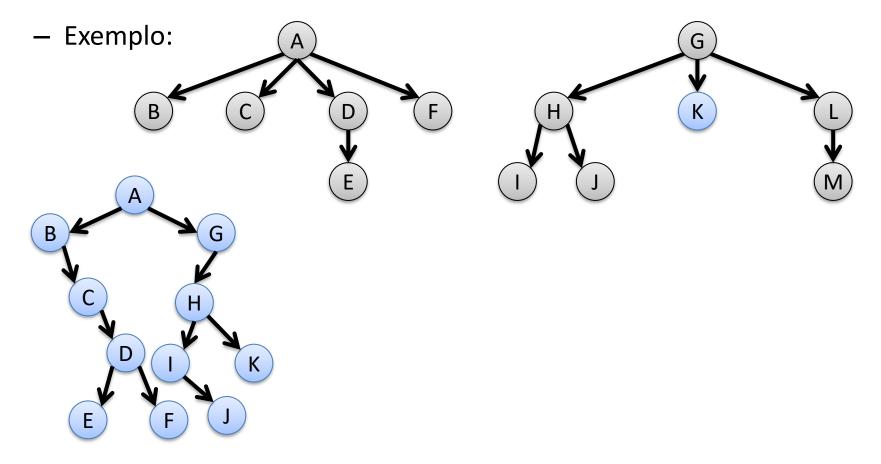


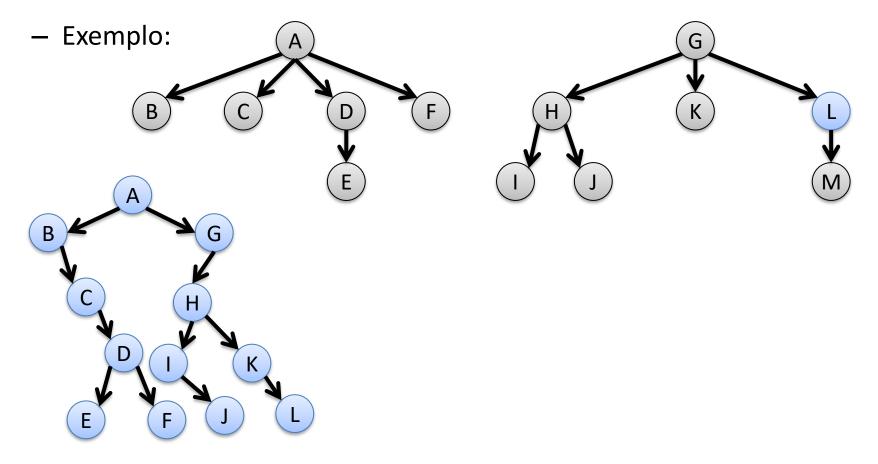


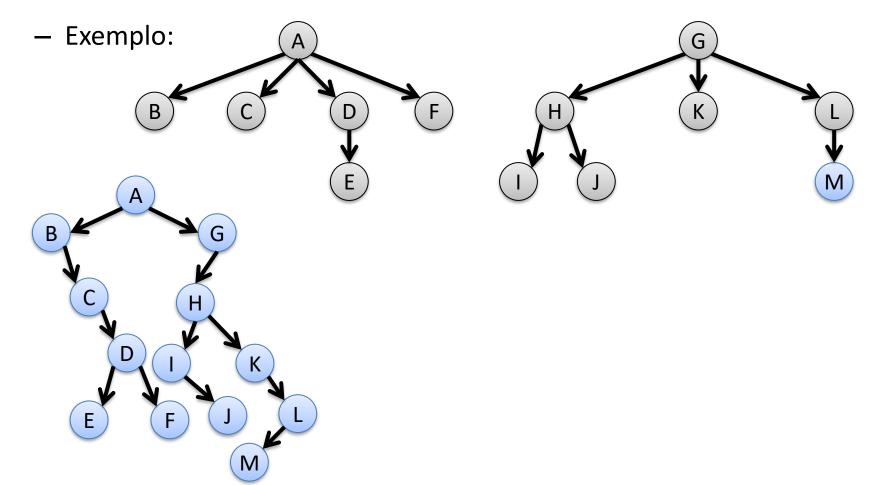


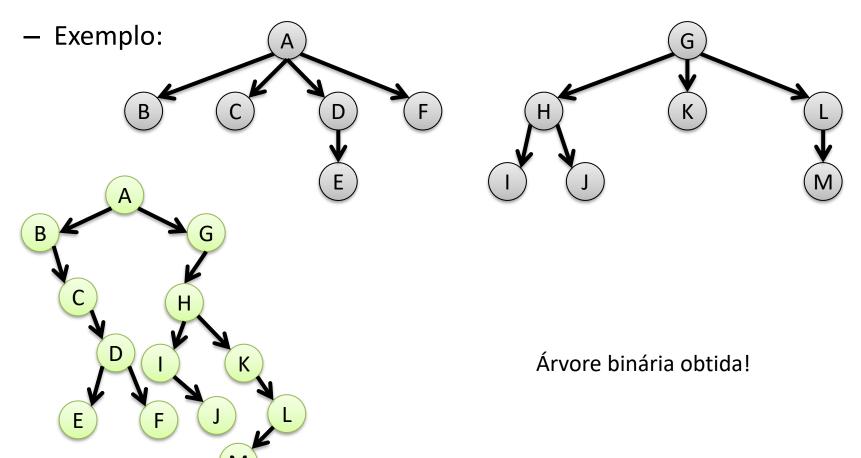






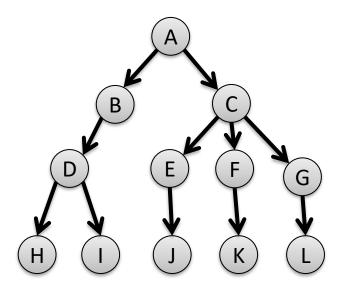






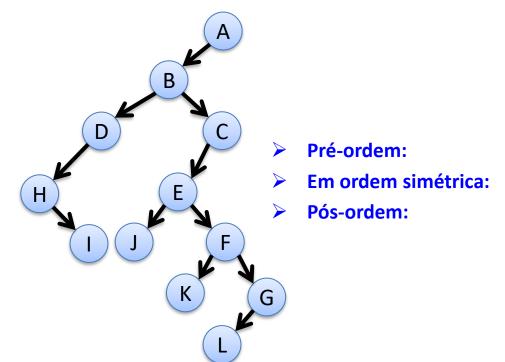
#### • Exercício 2:

- Converta a árvore em árvore binária.
- Execute os três percursos na árvore binária resultante do item anterior.



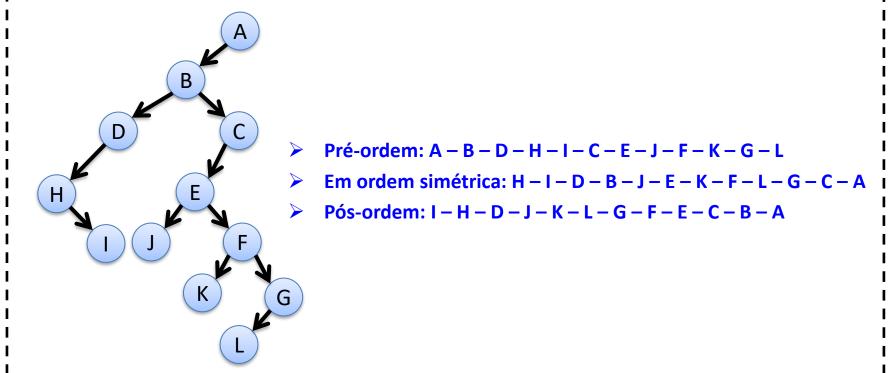
#### • Exercício 2:

- Converta a árvore em árvore binária.
- Execute os três percursos na árvore binária resultante do item anterior.



#### • Exercício 2:

- Converta a árvore em árvore binária.
- Execute os três percursos na árvore binária resultante do item anterior.



# FIM