

Aula 17: Conceitos de Árvores e Árvores Binárias

- ⇒ Raiz, filho, pai, irmão, ancestral, descendente, folha.
- ⇒ Nível, altura, subárvore, subárvore parcial.
- ⇒ Árvores binárias completas, binárias cheias, estritamente binárias, m-árias.

Aula 17: Conceitos de Árvores e Árvores Binárias

⇒ Motivação:

- ⇒ Em diversas situações são necessárias estruturas mais complexas do que as puramente sequenciais.
- ⇒ Árvores: admitem tratamento computacional eficiente de um modo geral.
- ⇒ As árvores são largamente empregadas nas mais diversas áreas da computação, como banco de dados, sistemas operacionais, compiladores, redes de computadores, etc.

Definição

➡ Uma árvore enraizada T , ou simplesmente árvore, é um conjunto finito de elementos, denominados nós, tais que:

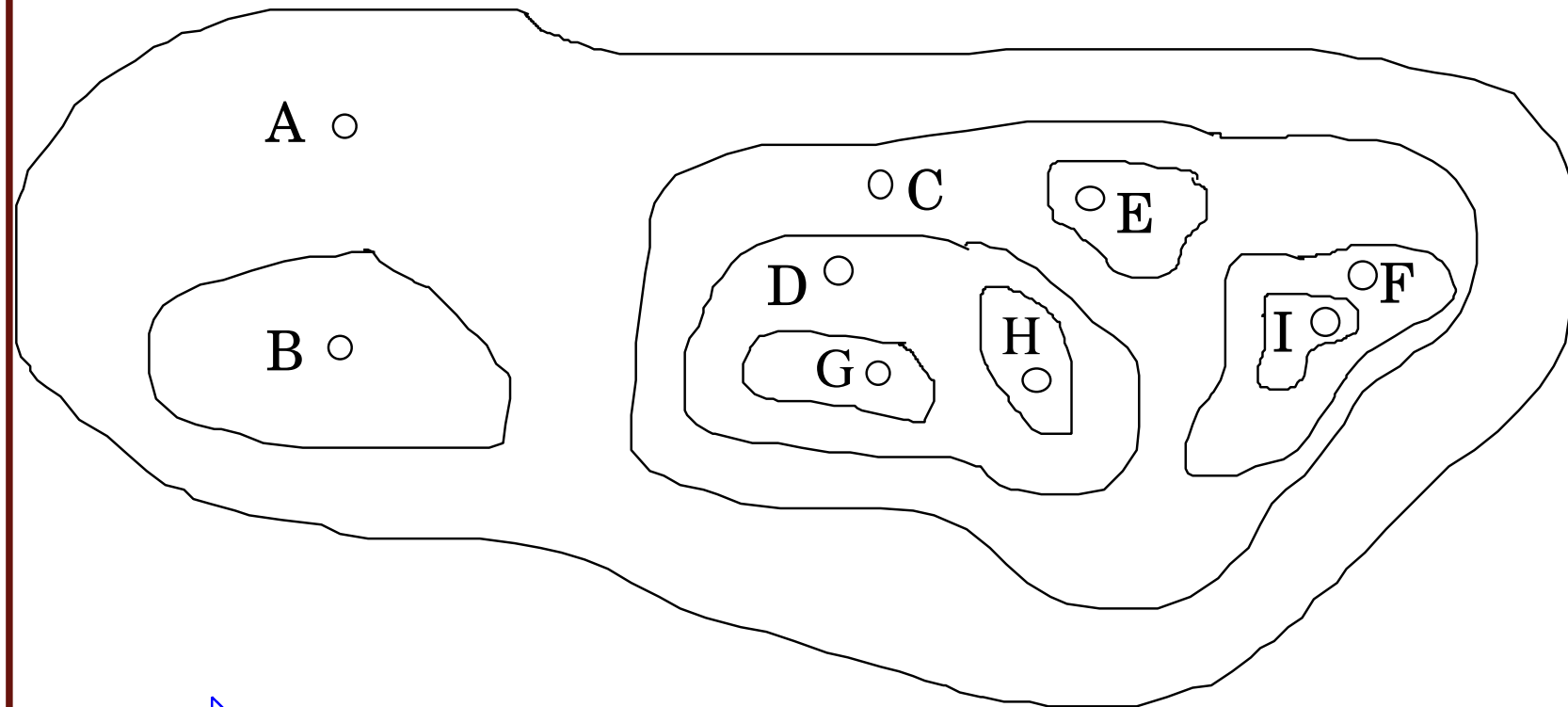
- $T = \emptyset$, e a árvore é dita vazia, ou
- existe um nó especial r , chamado raiz de T ; os nós restantes constituem um único conjunto vazio ou dividem em $n \geq 1$ conjuntos disjuntos não vazios, as subárvores de r , cada qual por sua vez uma árvore.

Definição

- ⇒ Uma floresta é um conjunto de árvores.
- ⇒ Se v é um nó de T , a notação T_v indica a subárvore de T , com raiz v .
- ⇒ A cada nó v de T , pode estar associado a um identificador denominado rótulo de v .

Representação de uma Árvore

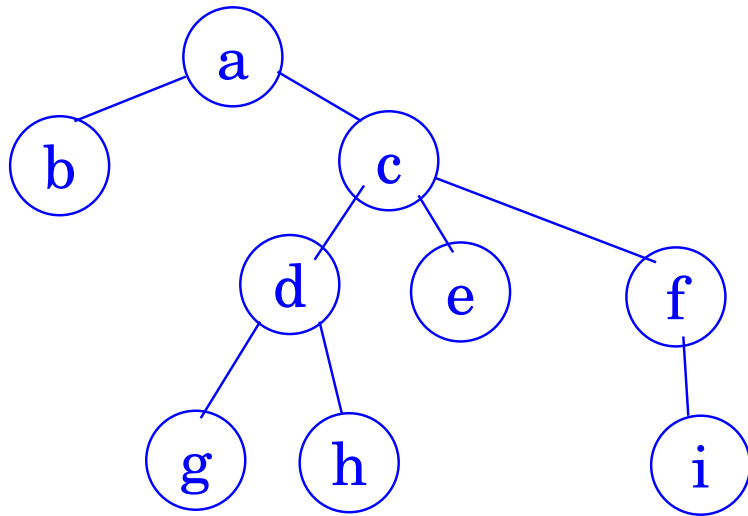
➡ Diagrama de inclusão



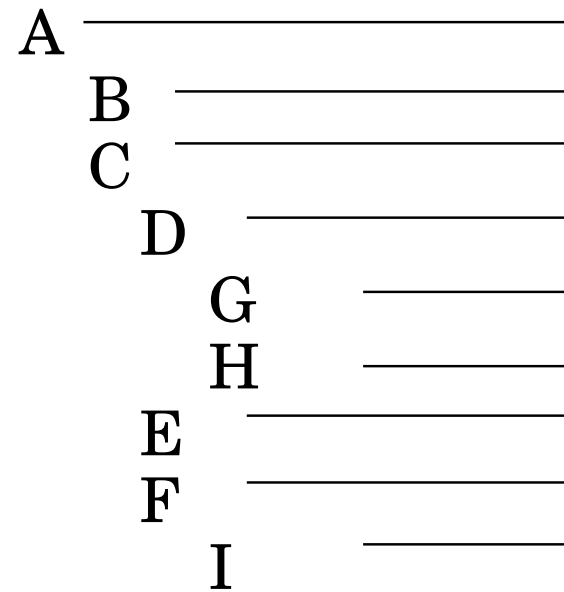
➡ Quais são as subárvores?

Representação de uma Árvore

➡ Mais empregada:
representação hierárquica.



➡ Diagrama de barras:



➡ Notação de parênteses:

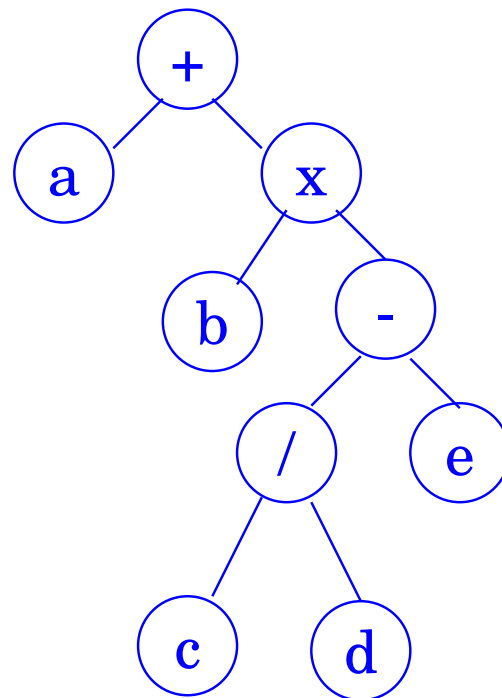
(A (B) (C (D (G) (H)) (E) (F (I))))

Árvores e Expressões Aritméticas

- ➡ Toda expressão aritmética pode ser colocada sob a forma de uma sequência de parêntesis aninhados.
- ➡ Toda sequência de parêntesis corresponde a uma árvore.
- ➡ Essa árvore corresponde à ordem como a expressão aritmética seria computada.

Árvores e Expressões Aritméticas

⇒ Exemplo: $a + b \times (c / d - e) \Rightarrow (a + (b \times ((c / d) - e)))$



Exercício

⇒ Escrever a expressão $a + b \times (c / d - e)$ em notação polonesa reversa. Qual a sua relação com a árvore correspondente?

⇒ Tempo: 2 minutos.

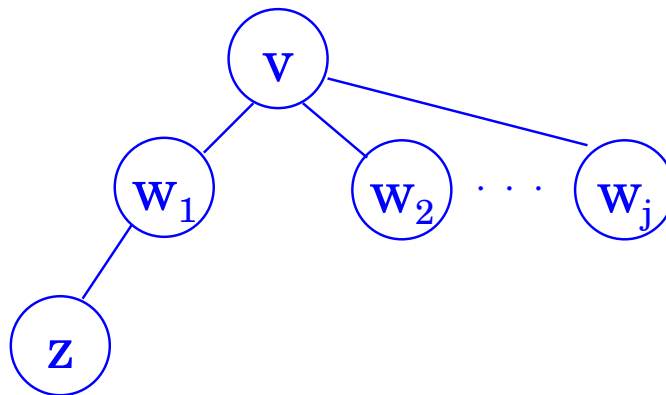
Solução

⇒ $a + b \times (c / d - e) \Rightarrow (a + (b \times ((c / d) - e))) \Rightarrow$
 $\Rightarrow a \ b \ c \ d / e - x +$

⇒ Tanto a árvore quanto a notação polonesa indicam uma ordem válida para a computação da expressão.

Conceitos Básicos de Árvores

- ⇒ Seja v o nó raiz da subárvore T_v de T .
- ⇒ Os nós raízes w_1, \dots, w_j das subárvores de T_v são os **filhos** de v ; v é o **pai** de w_1, \dots, w_j ;
 w_1, \dots, w_j são **irmãos**; se z é filho de w_1 então w_2, \dots, w_j são **tios** de z ; v é avô de z .



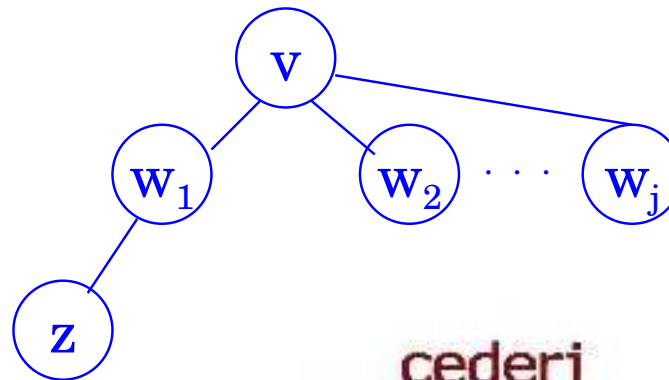
Conceitos Básicos de Árvores

⇒ grau de saída de $v = j$.

⇒ x pertence a $T_v \Rightarrow x$ é **descendente** de v ,
 v é **ancestral** de x ;
 $x \neq v \Rightarrow x$ é **descendente próprio** de v ,
 v é **ancestral próprio** de x .

⇒ v não possui filhos $\Rightarrow v$ é **folha**.

⇒ v não é folha $\Rightarrow v$ é **interior**.

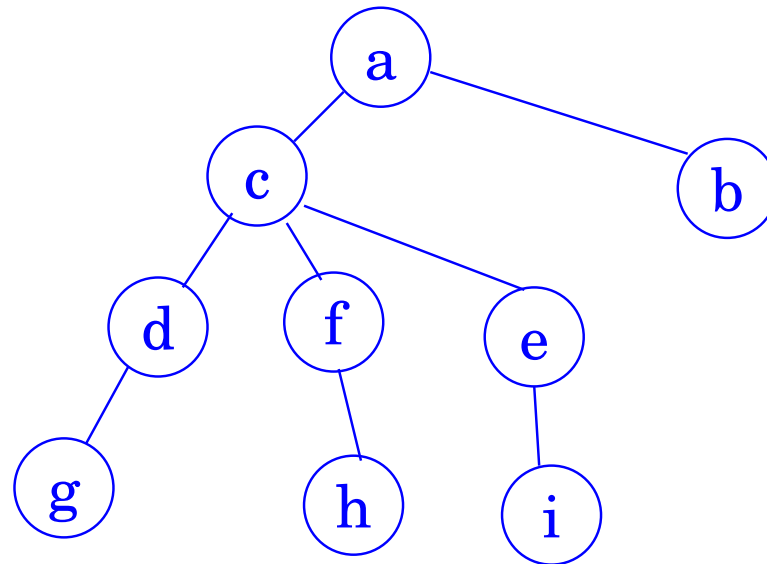


Conceitos Básicos de Árvores

- ➡ Uma sequência de nós distintos v_1, \dots, v_k é um **caminho** quando quaisquer dois nós consecutivos v_i, v_{i+1} são tais que v_i é filho ou pai de v_{i+1} . Nesse caso, v_1 **alcança** v_k . O valor $k - 1$ é o **comprimento** do caminho.
- ➡ O **nível** de um nó v é o número de nós no caminho da raiz até v . Qual o nível da raiz?
- ➡ A **altura** de v é o número de nós no maior caminho de v até um de seus descendentes. Qual é a altura de uma folha?
- ➡ A **altura da árvore** T é a altura da sua raiz.
 $h(T) = \text{altura de } T$
 $h(v) = \text{altura do nó } v$

Conceitos Básicos de Árvores

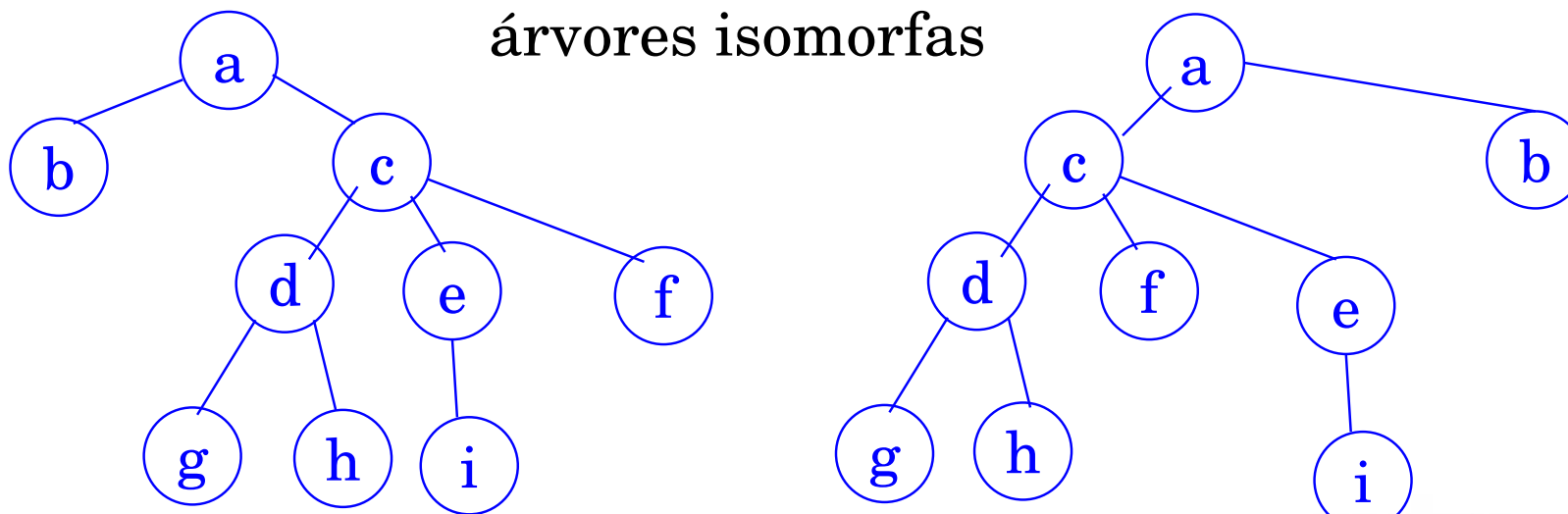
⇒ Exemplo:



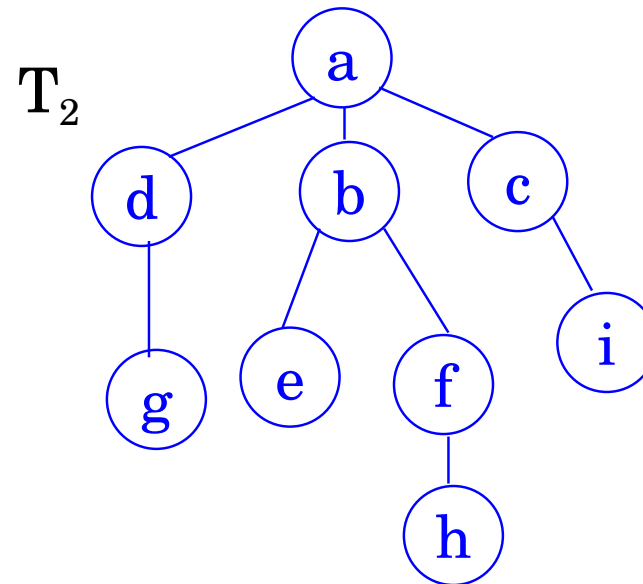
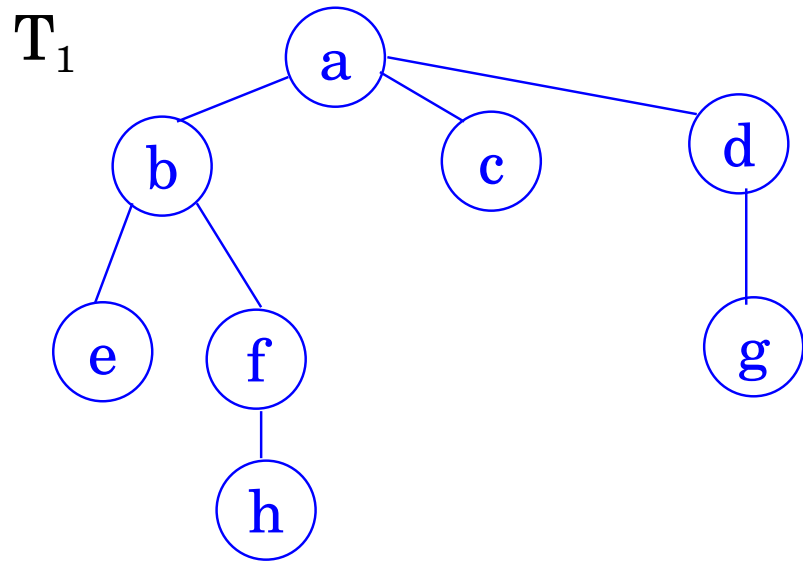
⇒ b, a, c, f = caminho
nível de $f = 3$
altura de $c = 3$
altura da árvore = 4

Conceitos Básicos de Árvores

- ➡ **árvore ordenada**: os filhos de cada nó estão ordenados. Convenção: ordenação da esquerda para a direita.
- ➡ Duas árvores não ordenadas são **isomorfas** quando puderem se tornar coincidentes através de uma permutação na ordem das subárvores de seus nós.



Exercício



1) Na árvore T_1 , determinar:

- 1.1) nível de f
- 1.2) nível de b
- 1.3) altura de b
- 1.4) altura de T_1

2) T_1 e T_2 são isomorfas ?

3) Quais são os números mínimo e máximo de folhas que uma árvore com n nós pode conter?

Tempo: 4 minutos

Solução

1.1) 3

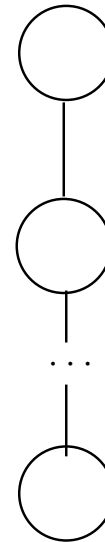
1.2) 2

1.3) 3

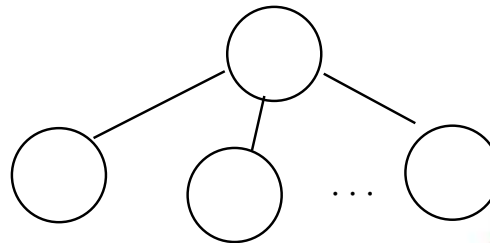
1.4) 4

2) Não.

3) número mínimo de folhas = 1



número máximo de folhas = $n - 1$



Exercício

- ➡ Mostrar que toda subárvore com n nós pode ser representada por uma sequência binária. Quantos 0's e 1's a sequência possuirá?
- ➡ Tempo: 6 minutos

Solução

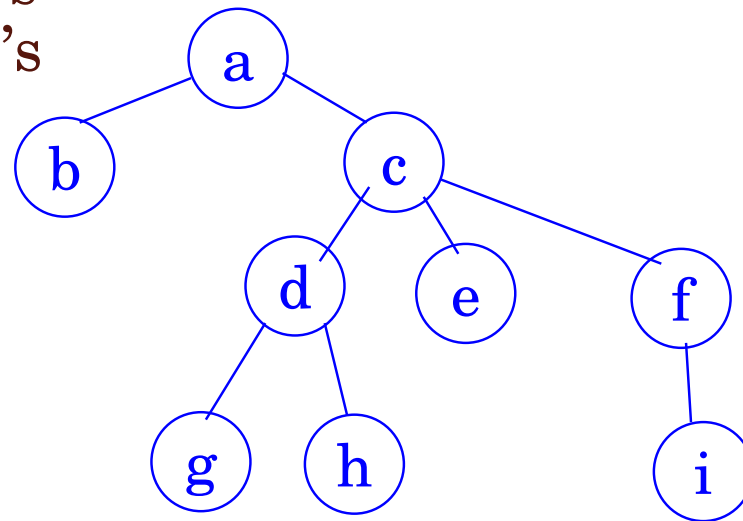
➡ Usar a representação por parêntesis aninhados.

Associar um "0" a cada "(".

Associar um "1" a cada ")"

Total: n 0's

n 1's

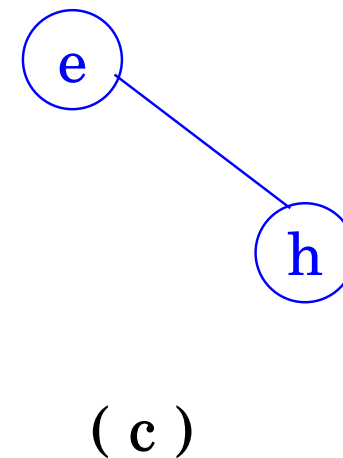
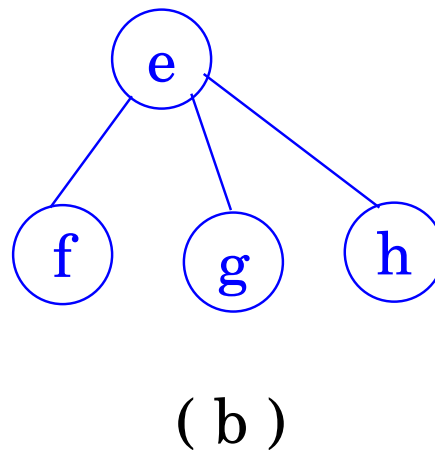
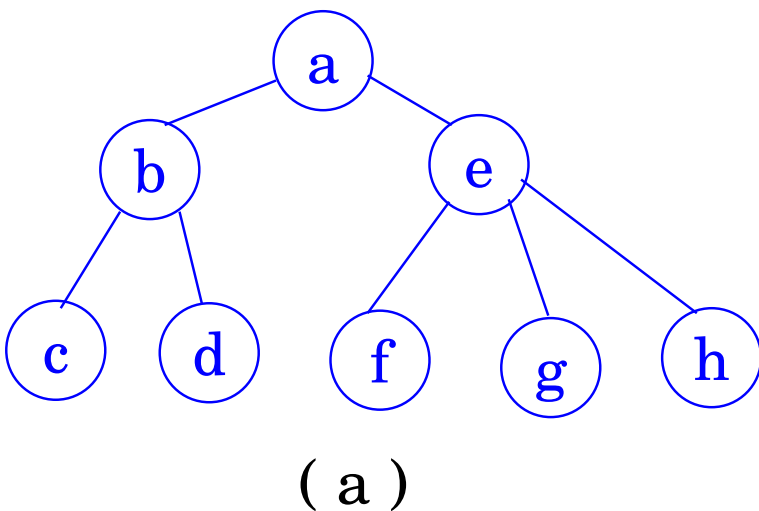


➡ (A(B)(C(D(G)(H))(E)(F(I))))

001000101101001111

Subárvores Parciais

➡ Seja T uma árvore, v um nó de T ,
 T_v a subárvore de T , de raiz v ,
 S um subconjunto de T_v tal que $T_v - S$ é uma árvore.

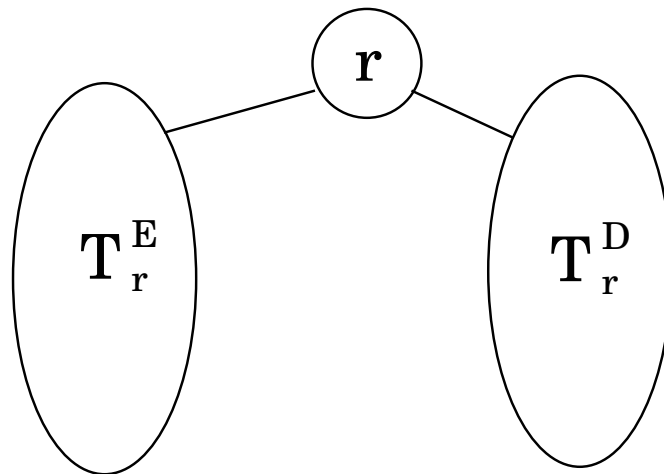


(b) é subárvore de (a)

(c) é subárvore parcial de (a), porém não é subárvore de (a)

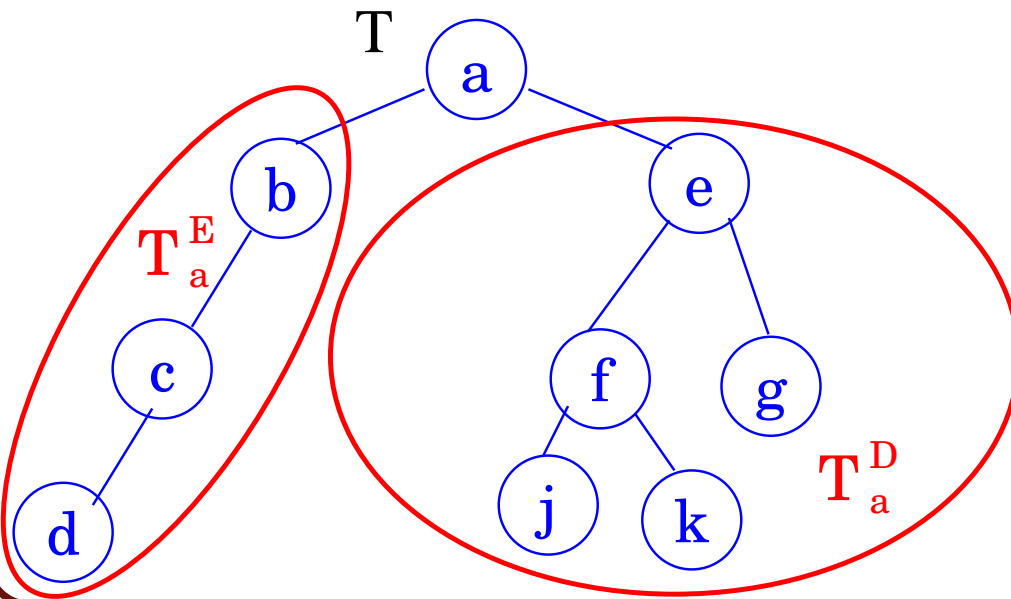
Árvores Binárias

- ⇒ Uma **árvore binária** T , é um conjunto finito de elementos, denominados **nós**, tais que:
- $T = \emptyset$, e a árvore é dita **vazia**, ou
 - existe um nó especial r , chamado **raiz** de T ; os nós restantes podem ser agrupados em dois subconjuntos disjuntos, T_r^E e T_r^D , a subárvore **esquerda** e a **direita** de r , as quais também são árvores binárias.



Conceitos Básicos de Árvores Binárias

- ➡ A raiz da subárvore esquerda (direita) de v é o **filho esquerdo (direito)** de v .
- ➡ Se r é a raiz de T , então T_r^E e T_r^D são as subárvores esquerda e direita de T .
- ➡ T_v indica a árvore binária cuja raiz é $v \in T$ e cujas subárvores esquerda e direita são T_v^E e T_v^D .

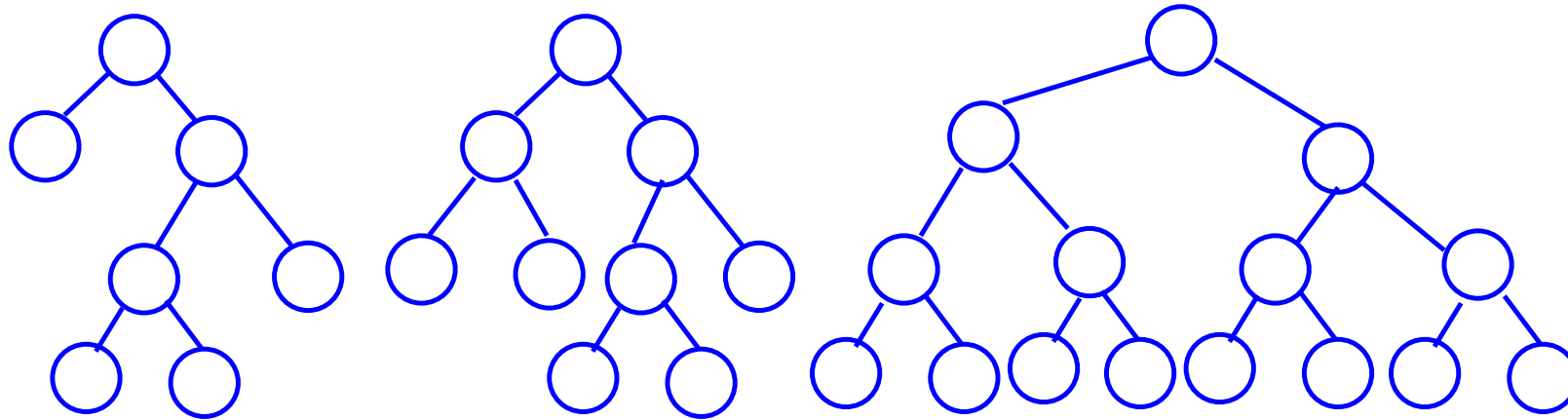


a = raiz de T
 b = filho esquerdo de a
 e = filho direito de a
 c = filho esquerdo de b
 b não possui filho direito

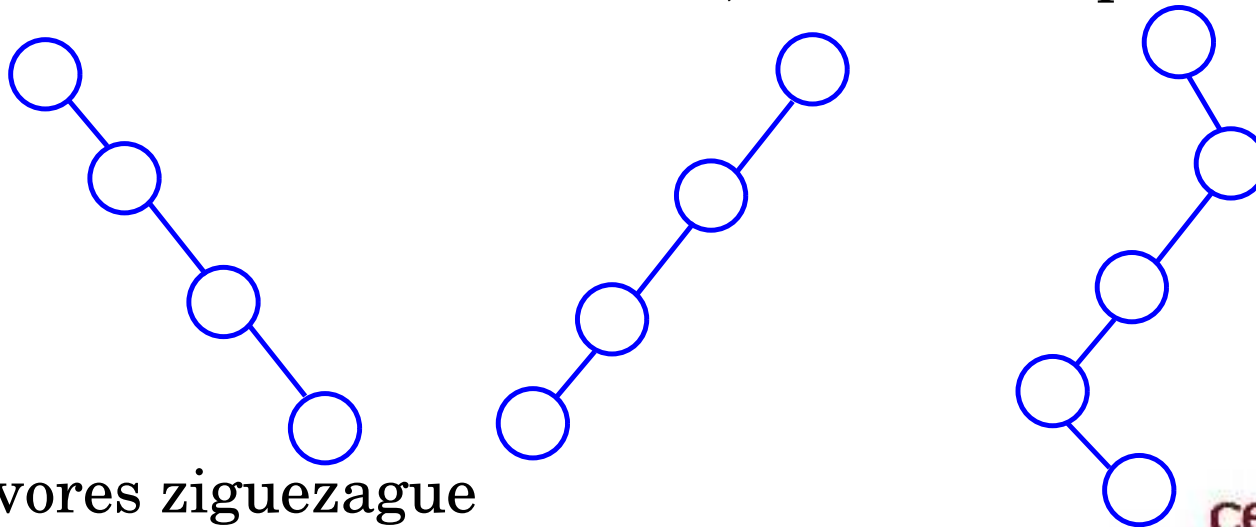
Tipos Especiais de Árvores Binárias

- ➡ Árvore estritamente binária: cada nó possui 0 ou 2 filhos
- ➡ Árvore binária cheia: todas as subárvores vazias se localizam no último nível
- ➡ Árvore binária completa: cheia até o penúltimo nível
- ➡ Árvore binária ziguezague: cada nó interior possui exatamente um filho (esquerdo ou direito)

Tipos Especiais de Árvores Binárias



Árvore estritamente binária, binária completa e cheia



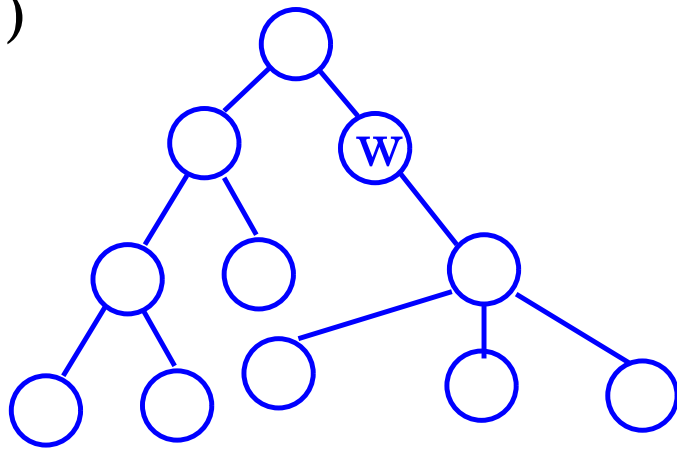
Árvores ziguezague

Extensões de Árvores Binárias

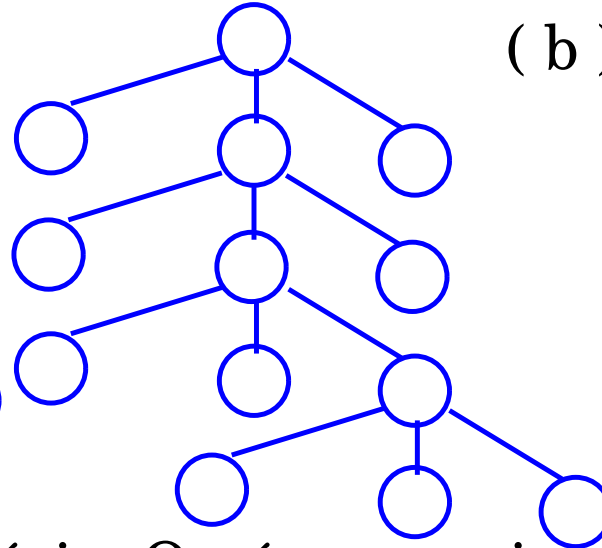
- ⇒ Uma árvore m -ária T , $m \geq 2$, é um conjunto finito de elementos, denominados nós ou vértices, tais que:
- $T = \emptyset$ e a árvore é dita **vazia**,
 - T contém um nó especial, chamado **raiz**, e os restantes podem ser divididos em m subconjuntos disjuntos, as **i -ésimas subárvores de r** , $1 \leq i \leq m$, as quais são também árvores m -árias.
- ⇒ A raiz da i -ésima subárvore de um nó v de T , se existir, é denominada **i -ésimo filho de v** .
- ⇒ A árvore m -ária possui uma ordenação implícita nas subárvores de cada nó, mesmo que algumas ou todas essas subárvores sejam vazias.

Árvores m-árias

(a)



(b)



⇒ Figura (a): árvore ternária. O nó w possui um único filho, mas é possível referenciar as três subárvores de w , duas das quais vazias (primeira e terceira).

⇒ De maneira similar, definem-se:

- árvore estritamente m-ária;
- árvore m-ária cheia;
- árvore m-ária completa.

⇒ Figura (b): árvore estritamente ternária. **cederj**

Exercício Final

⇒ Provar ou dar contra-exemplo:

Se v é o pai de um nó w de uma árvore T , então

$$1) \text{ nível } (v) = \text{ nível } (w) + 1$$

$$2) \text{ altura } (v) = \text{ altura } (w) + 1$$

$$3) \max_{v \in T} \{ \text{altura } (v) \} = \max_{v \in T} \{ \text{nível } (v) \}$$