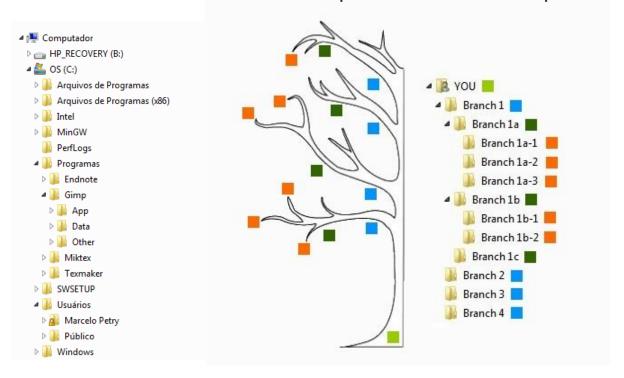
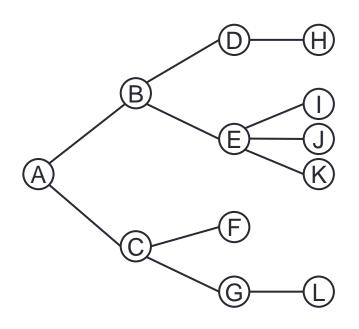
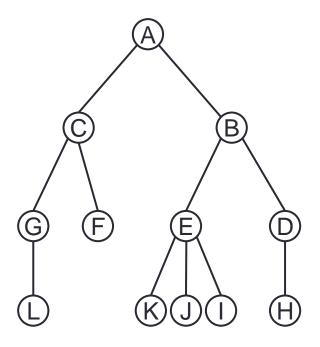
Algoritmos e estruturas de Dados A09

- Vetores e listas são estruturas de dados importantes
- Mas por serem lineares não são adequadas para representar dados dispostos de maneira hierárquica
 - Ex: documentos armazenados em pastas em um computador

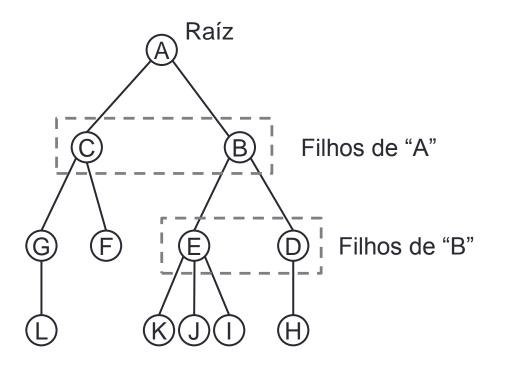


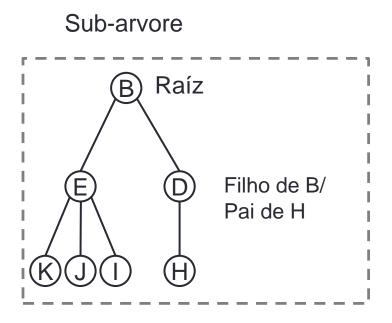
- Uma árvore é uma lista na qual cada elemento possui dois ou mais sucessores.
- Porém todos os elementos possuem apenas um antecessor



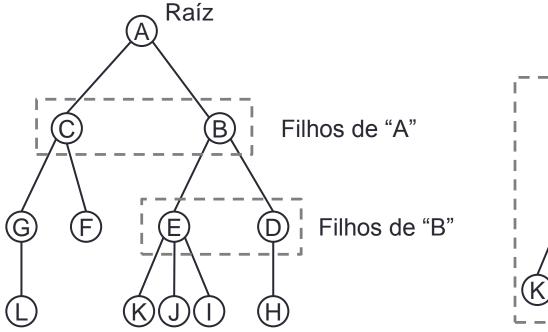


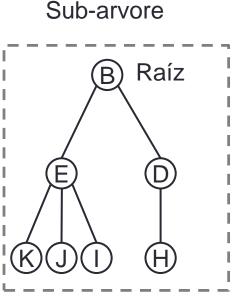
- Qualquer elemento de uma árvore é chamado de nó.
- O 1º elemento, que dá origem aos demais, é chamado Raíz
- Os sucessores de um determinado nó são chamados Filhos (ou descendentes)
- O antecessor de um nó é chamado de Pai.



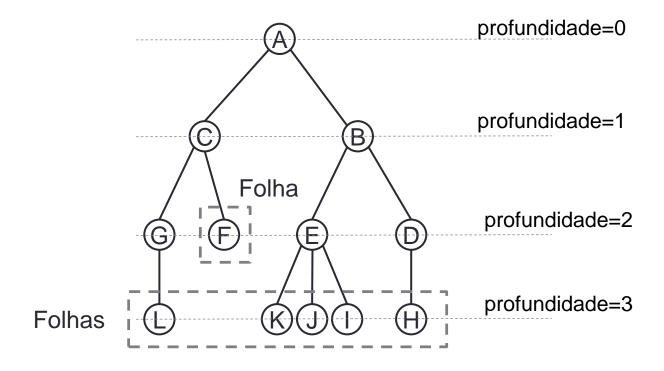


- À exceção da raiz, todos os nós de uma árvore têm 1 (e apenas 1) pai.
 - A raiz não tem pai.
- Há um caminho único da raiz a cada nó.
 - O tamanho do caminho é o número de arestas a percorrer

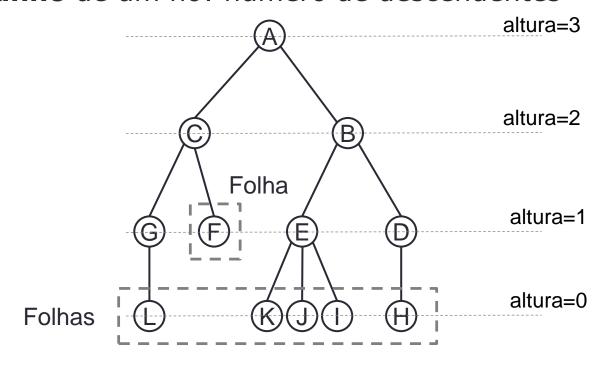




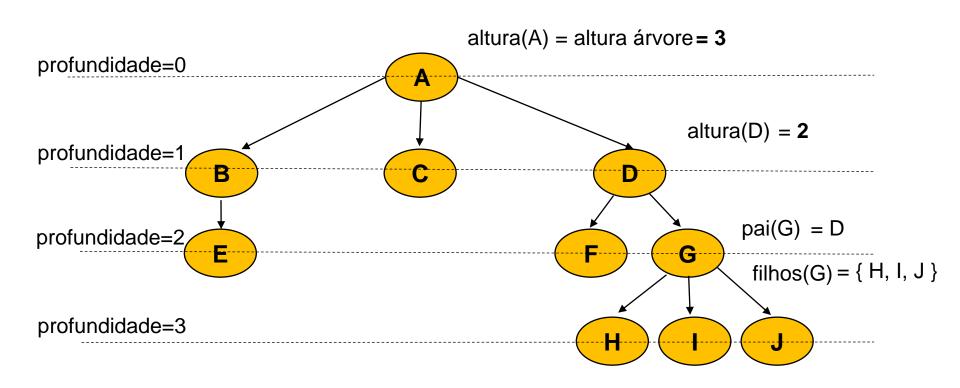
- Folha: nó sem filhos.
- Profundidade de um nó: Comprimento da raiz até ao nó
 - Profundidade da raiz é 0
 - Produndidade de um nó é 1 + profundidade do pai



- Altura de um nó: comprimento do nó até à folha de maior profundidade
 - Altura de uma folha é 0
 - Altura de um nó é 1 + a altura do seu filho de maior altura
 - Altura da árvore: altura da raiz
- Tamanho de um nó: número de descendentes



• Exemplo:



• Árvore em que cada nó tem no máximo 2 filhos.

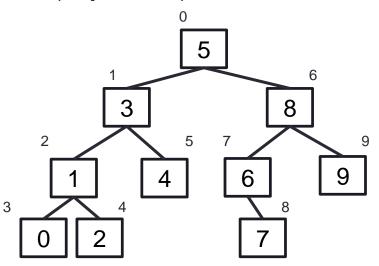
Fomas de percorrer uma árvore:

Em algumas aplicações, é necessário percorrer uma árvore de forma sistemática, visitando cada nó da árvore uma única vez, em determinada ordem.

- Pré-ordem
- Em-ordem (ordem simétrica)
- Pós-ordem
- Por nível

- Pré-ordem (r-e-d):
 - 1. Visitar a raiz
 - 2. Percorrer a sub-árvore esquerda em pré-ordem
 - 3. Percorrer a sub-árvore direita em pré-ordem

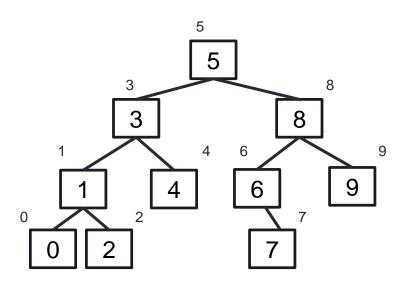
O percurso em pré-ordem segue os nós até chegar os mais "profundos", em "ramos" de subárvores da esquerda para a direita. É conhecida usualmente pelo nome de percurso em profundidade (**depth-first**).



Percurso em pré-ordem: 5 3 1 0 2 4 8 6 7 9

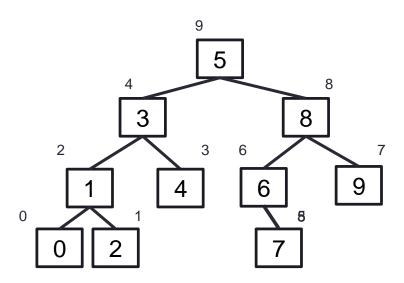
- em-ordem (e-r-d):
 - 1. Percorrer a sub-árvore esquerda em-ordem (e-r-d)
 - 2. Visitar a raiz
 - 3. Percorrer a sub-árvore direita em-ordem

A em-ordem visita a raiz entre as ações de percorrer as duas sub-árvores. É conhecida também pelo nome de ordem simétrica.



Percurso em-ordem: 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

- pós-ordem (e-d-r):
 - 1. Percorrer a sub-árvore esquerda em pós-ordem
 - 2. Percorrer a sub-árvore direita em pós-ordem
 - 3. Visitar a raiz

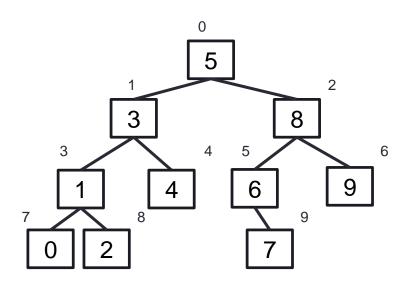


Percurso em pós-ordem: 0 2 1 4 3 7 6 9 8 5

por-nível:

Os nós são processados por nível (profundidade) crescente, e dentro de cada nível, da esquerda para a direita.

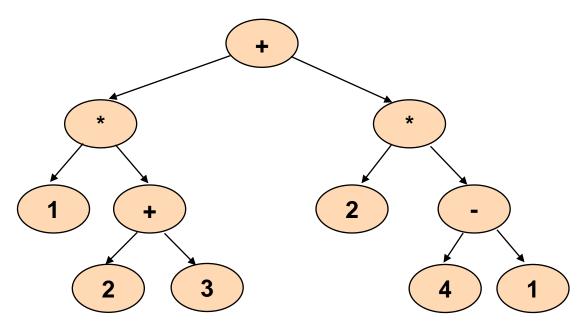
Também é conhecido como breadth-first



Percurso em por nível: 5 3 8 1 4 6 9 0 2 7

Árvores Binárias - Aplicações

Expressões aritméticas

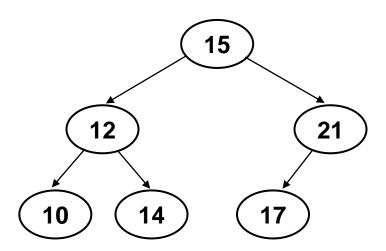


Expressão =
$$1*(2+3)+(2*(4-1))$$

- Ordenação de dados
- Pesquisa em uma lista

Árvore binária, sem elementos repetidos, que verifica a seguinte propriedade:

 Para <u>cada nó</u>, todos os valores da sub-árvore esquerda são menores, e todos os valores da sub-árvore direita são maiores, que o valor desse nó



Pesquisa

Usa a propriedade de ordem na árvore para escolher caminho, eliminando uma sub-árvore a cada comparação.

Desce nível por nível até encontrar o nó buscado

- Quando encontra um nó maior que o buscado segue pelo ponteiro da esquerda
- Quando encontra um nó menor que o buscado, segue pelo ponteiro da direita
- Caso cheque em uma folha, o nó buscado não existe na árvore

Inserção

Como pesquisa; novo nó inserido onde pesquisa falha

Máximo e mínimo

 Procura, escolhendo sempre a subárvore direita (máximo), ou sempre a sub-árvore esquerda (mínimo)

Remoção

- Nó folha: apagar nó
- Nó com 1 filho: filho substitui pai
- Nó com 2 filhos: elemento é substituído pelo menor da sub-árvore direita (ou maior da esquerda); o nó deste tem no máximo 1 filho e é apagado

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

typedef struct no {
    int valor;
    struct no *fe;  // filho da esquerda
    struct no *fd;  // filho da direita
} Arvore;
```

```
Arvore *insere arvore(Arvore *arv, int x) {
        if (arv == NULL) {
               arv = (Arvore *)malloc(sizeof(Arvore));
               arv \rightarrow valor = x;
               arv - fd = NULL;
               arv->fe = NULL:
        } else {
                if (x < arv->valor) {
                       arv->fe = insere arvore(arv->fe,x);
                } else {
                       arv \rightarrow fd = insere arvore(arv \rightarrow fd, x);
        return arv;
```

```
void mostra arvore(Arvore *arv, int nivel){
       int i;
       if (arv != NULL) {
              for (i = 0; i < nivel*5; i++){
                     if (i > nivel*5 -5){
                           printf("-");
                     } else {
                           printf(" ");
              printf(">%d\n", arv->valor);
              nivel++;
             mostra arvore(arv->fe, nivel);
             mostra arvore(arv->fd, nivel);
```

```
void libera arvore(Arvore *arv) {
       if(arv->fe != NULL) {
              libera arvore(arv->fe);
              arv->fe = NULL;
       if (arv->fd != NULL) {
              libera arvore(arv->fd);
              arv->fd = NULL;
       if(arv->fe == NULL && arv->fd == NULL) {
              //printf("Liberando: %d\n",arv->valor);
              free (arv);
```

```
int altura arvore(Arvore *arv){
int esq, dir;
if (arv == NULL)
      return -1;
      if (arv->fe == NULL && arv->fd == NULL) {
             return 0;
      esq = altura arvore(arv->fe);
      dir = altura arvore(arv->fd);
      return esq > dir ? esq+1 : dir+1;
```

a = NULL;

```
int main(){
                                 F:\temp\ccode\tree.exe
                                  ---->15
 Arvore *a = NULL;
                                       --->12
                                            --->10
  a = insere arvore(a, 15);
  a = insere arvore(a, 12);
                                           --->14
  a = insere arvore(a, 21);
                                       --->21
                                            --->17
  a = insere arvore(a, 10);
  a = insere arvore(a, 14);
                                 Process exited after 0.1604 seconds w
  a = insere arvore(a, 17);
                                 Pressione qualquer tecla para continu
  a = insere arvore(a, 11);
  a = insere arvore(a, 9);
 mostra arvore(a, 1);
  libera arvore(a);
```

Árvores Binárias de Pesquisa - Aplicação

Contagem de ocorrência de palavras

 Pretende-se escrever um programa que leia um arquivo de texto e apresente uma listagem ordenada das palavras nele existentes e o respetivo número de ocorrências.

• Algoritmo:

- Guardar as palavras e contadores associados numa árvore binária de pesquisa.
- Usar ordem alfabética para comparar os nós.