

# SCC0202 – Algoritmos e Estruturas de Dados I

## Introdução a Árvores

**Prof.: Dr. Rudinei Goularte**

(rudinei@icmc.usp.br)

Instituto de Ciências Matemáticas e de Computação - ICMC

Sala 4-229

# Conteúdo



- Introdução
- Fundamentos e Terminologia
- Representações Gráficas
- Exercícios

# Introdução



- Estrutura de listas: organização linear dos dados, onde sua propriedade básica é a relação sequencial mantida entre seus elementos
- Estrutura de árvores: organização dos dados de forma não-linear mantendo um relacionamento hierárquico entre seus elementos

# Listas Lineares

TAluno
Nome
Curso
Departamento

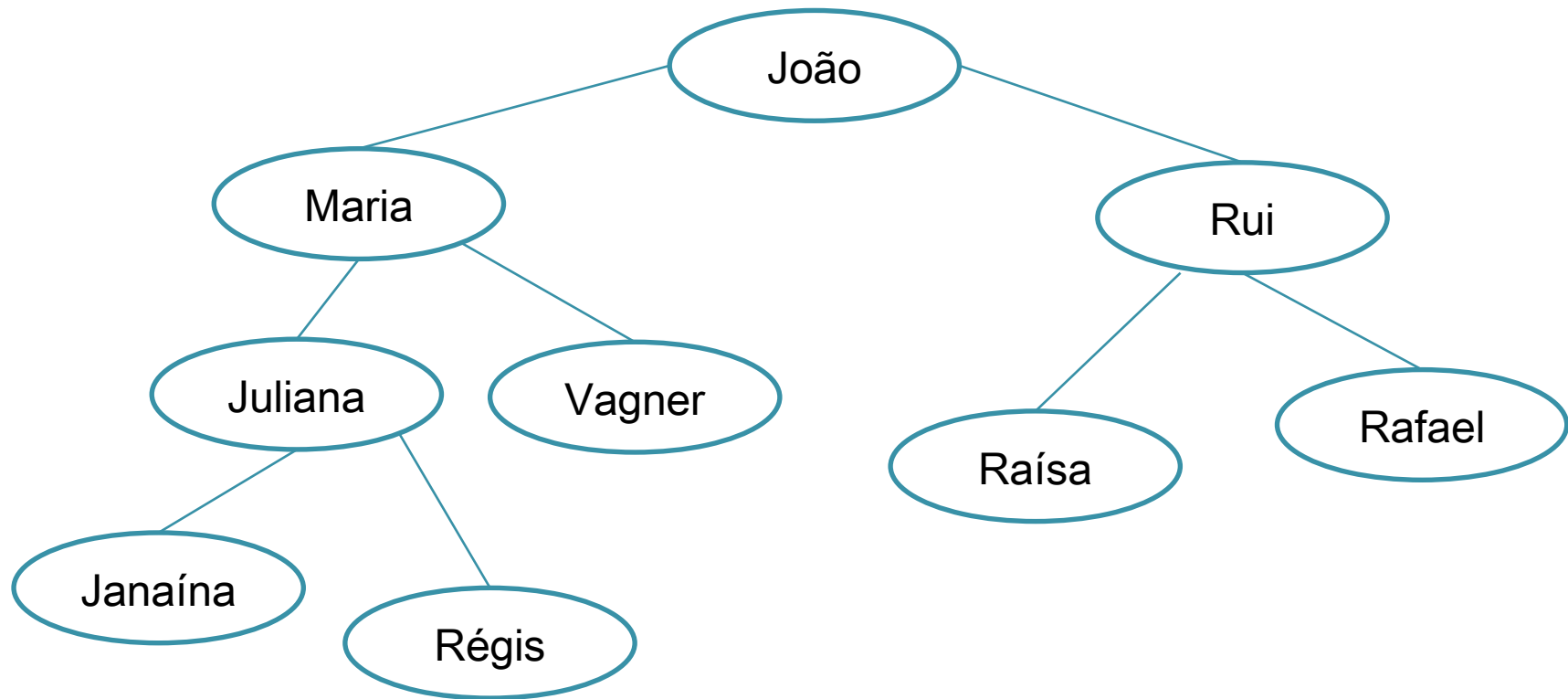
A1	A2	A3	A4	A5	A6	A7	...	An
----	----	----	----	----	----	----	-----	----

- Complexidade de tempo para os problemas
  - ▣ Listar os alunos do departamento Dx?  $O(n)$
  - ▣ Listar os alunos do curso Cx?  $O(n)$
  - ▣ Idade média dos alunos do curso Cx?  $O(n)$
  - ▣ Ordenar por Curso e, dentro de cada Curso, por Nome? ??

# Estrutura de árvore: exemplos

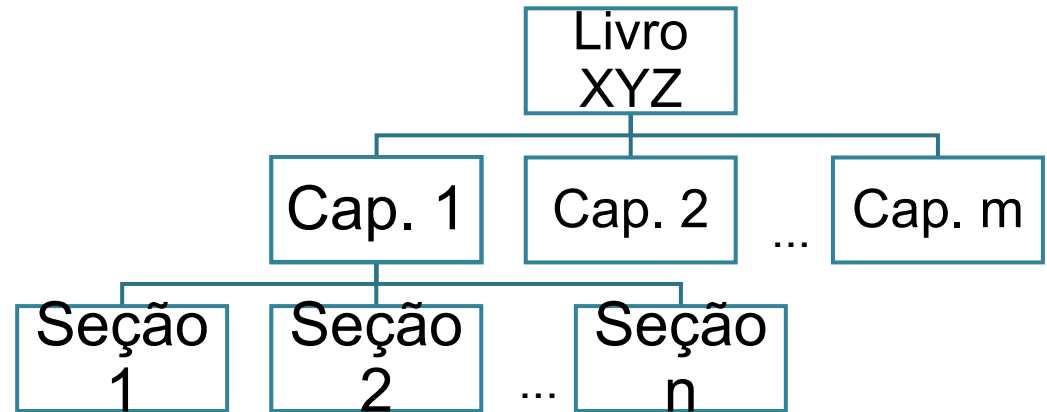
- Algumas situações onde é necessária uma representação baseada na relação hierárquica entre os elementos
  - ▣ Árvores genealógicas
  - ▣ Organização de um livro
  - ▣ Representação da estrutura organizacional de uma instituição

# Estrutura de árvore: exemplo de árvore genealógica



# Estrutura de árvore: exemplo de organização de um livro

- 1. Livro XYZ
  - 1.1 Cap. 1
    - 1.1.1 Seção 1
    - 1.1.2 Seção 2
    - ...
    - 1.1.n Seção n
  - 1.2 Cap. 2
  - ...
  - 1.m Cap. m



- Qual a complexidade?
  - Chegar a seção x do capítulo l...

# Justificativas/vantagens

- Representatividade no relacionamento entre os dados
- Facilidades na manipulação computacional dos dados
- Utilizando essa abordagem para representar a Estrutura Organizacional da USP, teríamos maior facilidade na extração de informações como
  - ▣ Total de professores de um departamento
  - ▣ Total de salário dos funcionários de setor específico
  - ▣ Os diretores de cada centro/unidade
  - ▣ Entre outras...



# Justificativas/vantagens

- Observe que para extrair informações específicas de uma determinada ramificação da árvore não é necessário o percurso por toda a estrutura de informação, uma vez que o relacionamento entre os dados nos permite uma consulta seletiva em regiões específicas da árvore!
  - Isso implica: possibilidade de unir vantagem da implementação encadeada com busca binária (em árvores binárias)!!

# Definição

- Uma árvore enraizada  $T$  é um conjunto finito de elementos denominados **nós** ou vértices tais que
  - ▣  $T = \emptyset$ , a árvore é dita vazia
  - ▣  $T = \{r\} \cup \{T_1\} \cup \{T_2\} \cup \{T_3\} \cup \dots \cup \{T_n\}$
- Um nó especial da árvore,  $r$ , é chamado de **raiz** da árvore
- Os restantes constituem um único conjunto vazio ou são divididos em  $n \geq 1$  conjuntos disjuntos não vazios,  $T_1, T_2, T_3, \dots, T_n$ , as **subárvores** de  $r$ , cada qual por sua vez uma árvore

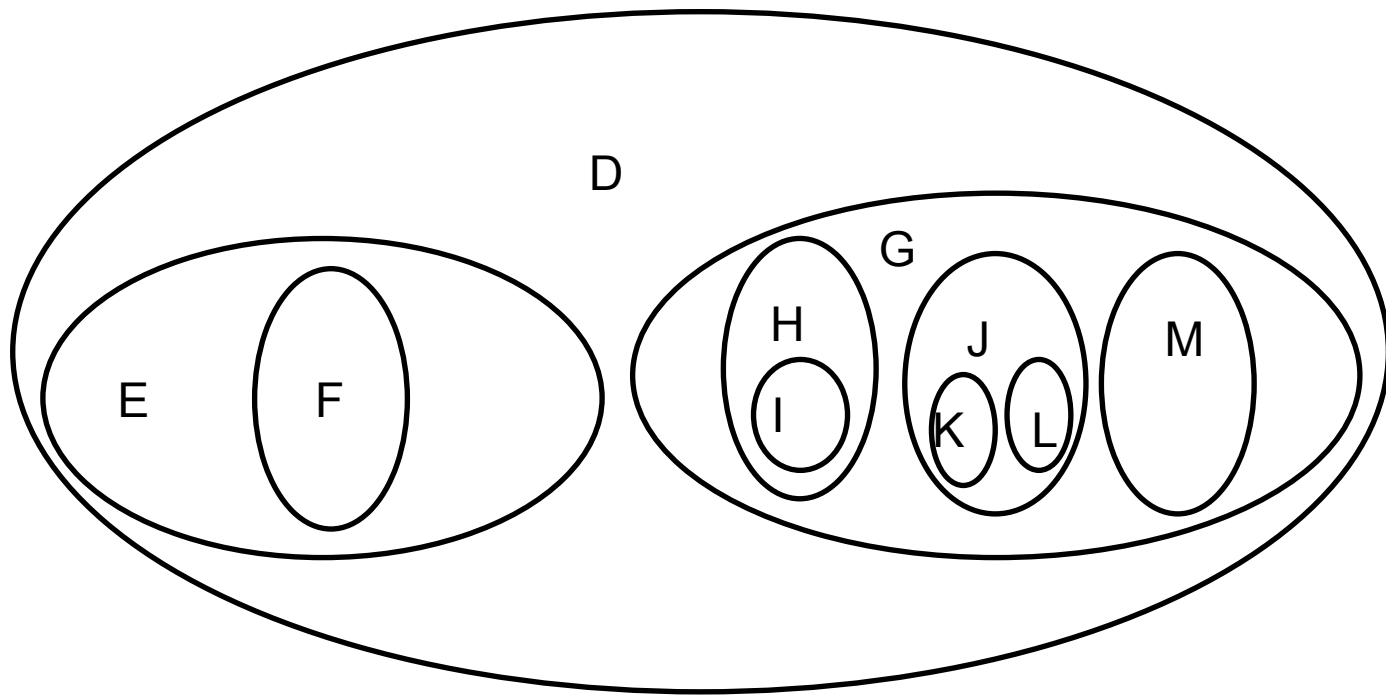
# Definição

- Assim para denotar uma árvore  $T$  usamos
- $T = \{T_1, T_2, T_3, \dots, T_n\}$ , com  $r$  a raiz da árvore e  $T_v$  a subárvore  $T$  com raiz em  $v$
- Note que a definição apresentada é recursiva!

# Representações gráficas para árvores

- A estrutura de árvore pode ser representada graficamente de diversas maneiras, dentre elas temos
  - ▣ conjuntos aninhados
  - ▣ indentação
  - ▣ grafos, sendo esta última a mais utilizada

# Representação em conjuntos aninhados



# Representação com indentação

D

.....E

..... F

.....G

..... H

..... I

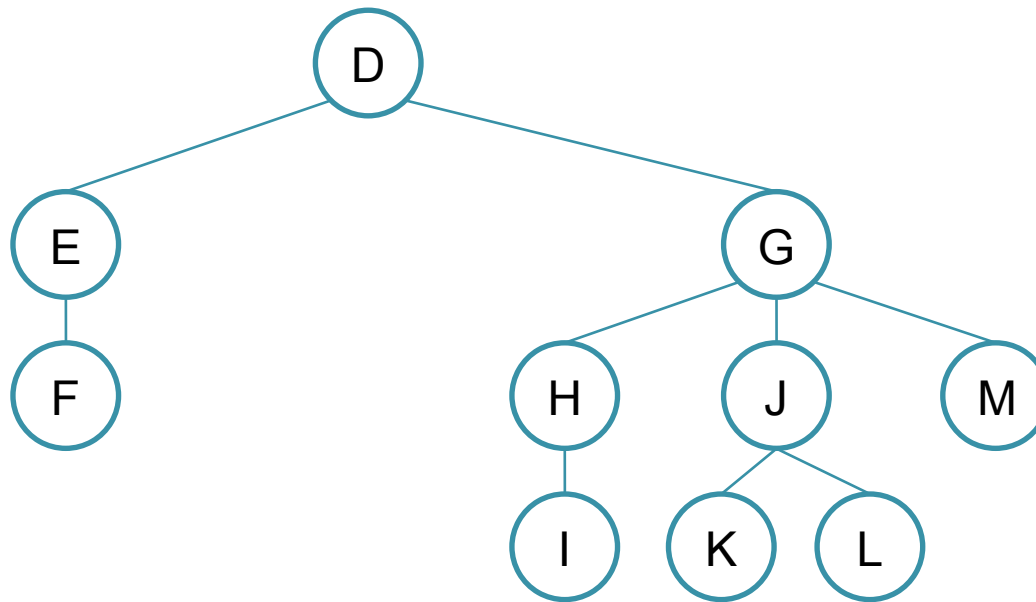
..... J

..... K

..... L

..... M

# Representação utilizando grafos



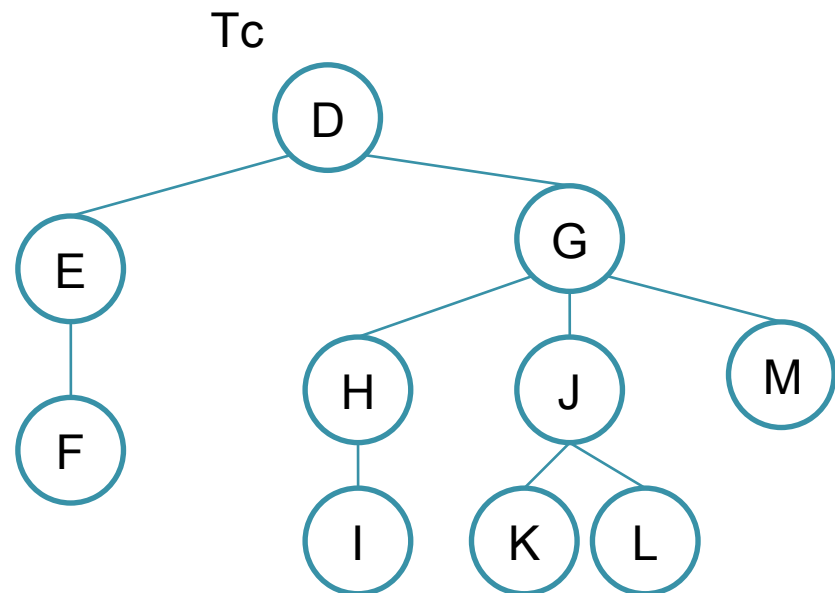
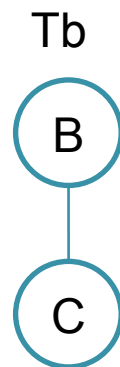
# Representação Aninhada

## □ Exemplo

▣  $T_a = \{A\}$

▣  $T_b = \{B, \{C\}\}$

▣  $T_c = \{D, \{E, \{F\}\}, \{G, \{H, \{I\}\}, \{J, \{K, \{L\}\}, \{M\}\}\}$





# Representação Aninhada

## □ Exercícios

▣  $T_d = \{2, \{1\}, \{3\}\}$

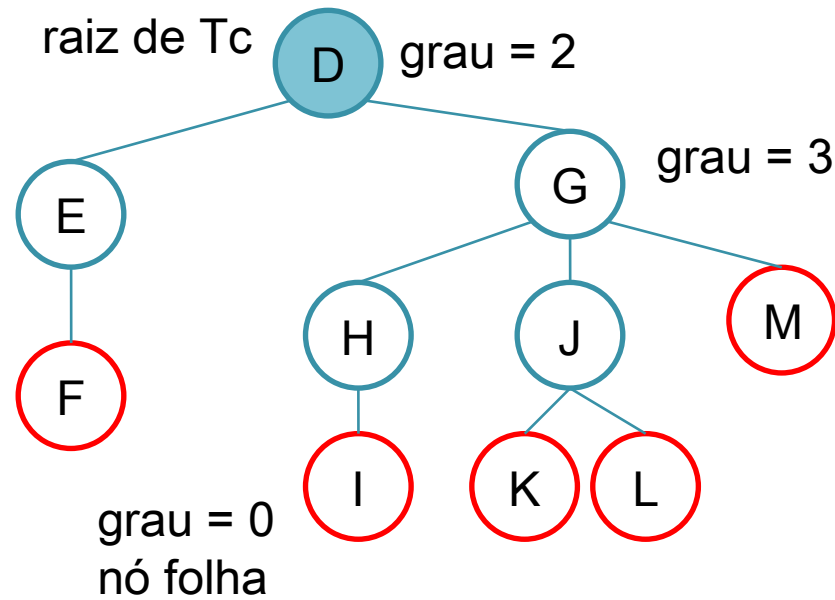
▣  $T_e = \{4, \{2, \{1\}, \{3\}\}, \{6, \{5\}, \{7\}\}\}$

▣  $T_f = \{\text{Joao}, \{\text{Daniel}, \{\text{Andres}\}, \{\text{Fernanda}\}\}, \{\text{Maria}, \{\text{Marcos}\}, \{\text{Rafael}\}\}\}$

# Terminologias

- Considerando a árvore  $T_c$  e a definição dada de árvores anteriormente vejamos algumas terminologias básicas
  - ▣ O **grau de um nó** é o número de sub-árvores relacionadas àquele nó. Por exemplo: em  $T_c$  o grau do nó D é 2, de G é 3 e dos nós K, L, I, F e M é 0 (zero)
  - ▣ Nós com grau igual a zero não possuem sub-árvores, portanto são chamados **nós folhas ou terminais**
  - ▣ Se cada nó de uma árvore possui um grau máximo e todos os nós possuem o mesmo grau máximo, podemos definir este grau como o **grau da árvore**

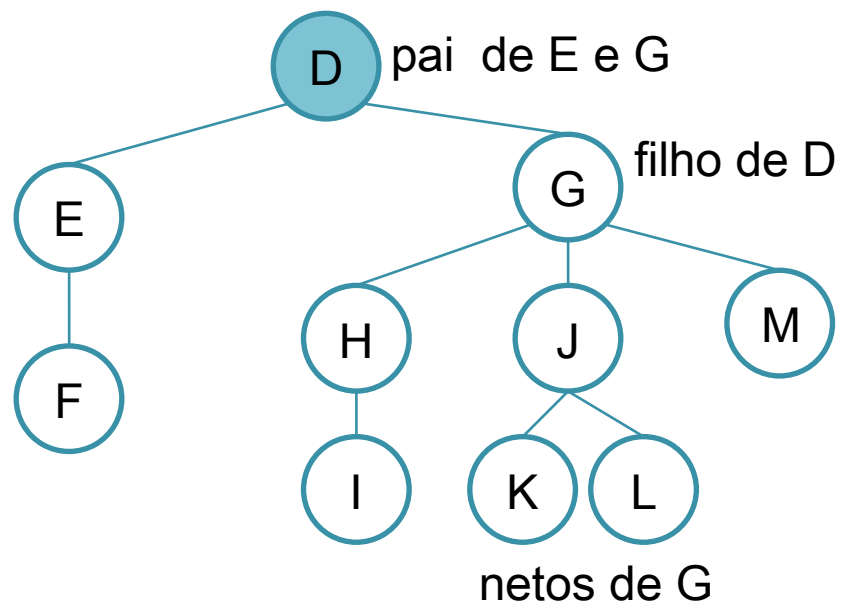
# Terminologias



# Terminologias

- Para identificar os nós na estrutura, usamos denominações da relação hierárquica existente em uma árvore genealógica
  - ▣ Cada raiz  $r_i$  da sub-árvore  $T_i$  é chamada **filho** de  $r$ . O termo **neto** é usado de forma análoga
  - ▣ O nó raiz  $r$  da árvore  $T$  é o **pai** de todas as raízes  $r_i$  das sub-árvores  $T_i$ . O termo **avô** é definido de forma análoga
  - ▣ Duas raízes  $r_i$  e  $r_j$  das sub-árvores  $T_i$  e  $T_j$  de  $T$  são ditas **irmãs**

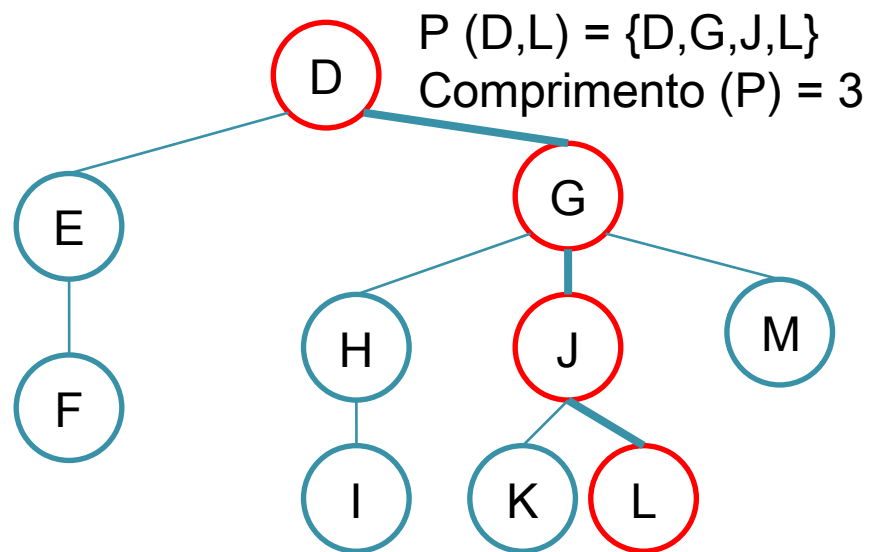
# Terminologias



# Definição

- Outras definições importantes são obtidas a partir da distância de um nó em relação aos outros nós da árvore
  - ▣ **Caminho**: sequência não vazia de nós,  
 $P = \{r_1, r_2, \dots, r_k\}$ , onde o  $i$ -ésimo nó  $r_i$  da sequência é pai de  $r_{i+1}$
  - ▣ **Comprimento**: tomando a definição de caminho, o comprimento de um caminho  $P$  é igual a  $k - 1$

# Definição

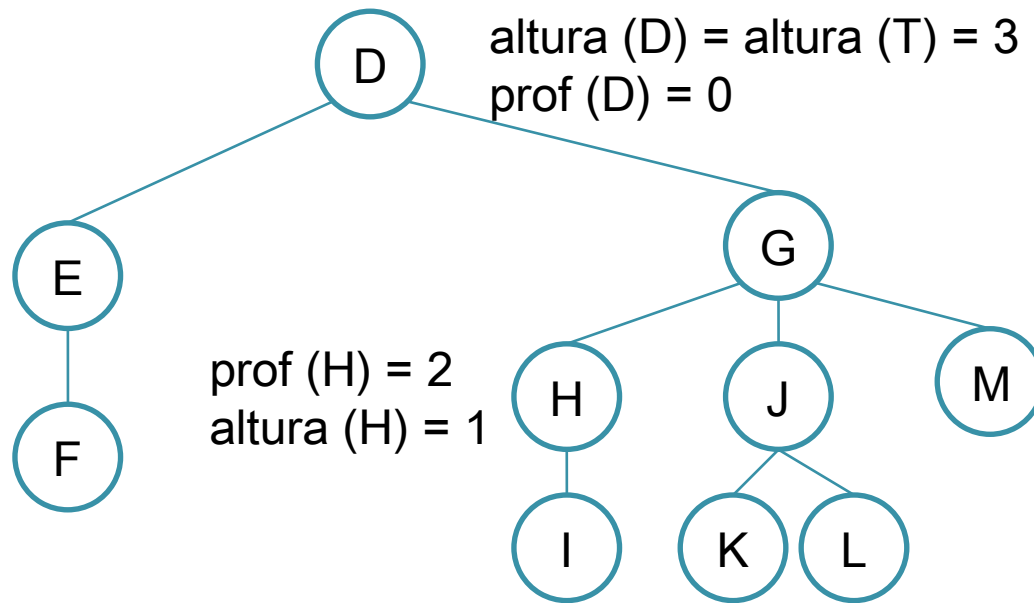


# Terminologia

- **Altura de um nó:** a altura de um nó  $r_i$  é o comprimento do **caminho mais longo** do nó  $r_i$  a uma folha
  - ▣ As folhas têm altura 0 (zero)
- **Altura de uma árvore:** é igual a altura da raiz  $r$  de  $T$
- **Profundidade:** a profundidade de um nó  $r_i$  de uma árvore  $T$  é o comprimento do **único caminho** em  $T$  entre a raiz  $r$  e o nó  $r_i$ 
  - ▣ Qual é a maior profundidade entre todos os nós de uma árvore?
- **Nível:** um conjunto de nós com a mesma profundidade é denominado nível da árvore
  - ▣ A raiz está no nível 0 (zero)



# Terminologia



# Terminologia

- **Ascendência e descendência:**  
considerando dois nós  $r_i$  e  $r_j$ , o nó  $r_i$  é um ancestral de  $r_j$  se existe um caminho em  $T$  de  $r_i$  a  $r_j$ , tal que, o comprimento de  $P$  entre  $r_i$  e  $r_j$  seja diferente de 0 (zero)
- ▣ De forma análoga se define o **descendente** de um nó

# Exercícios

1. Considere a seguinte árvore:

$$T_e = \{a, \{b, \{c, \{d\}\}, \{e, \{f\}, \{g\}\}\}, \{h, \{i\}\}\}$$

- Obtenha as representações por conjunto, indentação e grafos
- Encontre o grau, altura e profundidade de cada nó
- Encontre todos os caminhos possíveis a partir da raiz com seus respectivos comprimentos

- Material baseado nos originais produzidos pelos professores:
  - ▣ Gustavo E. de A. P. A. Batista
  - ▣ Fernando V. Paulovich
  - ▣ Maria das Graças Volpe Nunes
- Referências (material parcialmente baseado em):
  - ▣ SZWARCFITER, J. L.; MARKENZON, L. Estruturas de Dados e seus Algoritmos, Livros Técnicos e Científicos, 1994.
  - ▣ TENEMBAUM, A.M., e outros Data Structures Using C, Prentice-Hall, 1990.