

EDA0001 – Estruturas de Dados

Árvores, Árvores Binárias

Prof. Rui Jorge Tramontin Junior
Departamento de Ciência da Computação
UDESC / Joinville

Tópicos a serem apresentados

- Árvores;
 - Conceitos, aplicações, implementação;

Tópicos a serem apresentados

- Árvores;
 - Conceitos, aplicações, implementação;
- Árvores Binárias;
 - Conceitos, aplicações, implementação;

Tópicos a serem apresentados

- Árvores;
 - Conceitos, aplicações, implementação;
- Árvores Binárias;
 - Conceitos, aplicações, implementação;
- Árvores Binárias de Busca;
 - Aplicações e implementação;

Tópicos a serem apresentados

- Árvores;
 - Conceitos, aplicações, implementação;
- Árvores Binárias;
 - Conceitos, aplicações, implementação;
- Árvores Binárias de Busca;
 - Aplicações e implementação;
- Árvores AVL;
 - Conceitos e implementação.

Tópicos a serem apresentados

- **Árvores;**
 - Conceitos, aplicações, implementação;
- **Árvores Binárias;**
 - Conceitos, aplicações, implementação;
- **Árvores Binárias de Busca;**
 - Aplicações e implementação;
- **Árvores AVL;**
 - Conceitos e implementação.

Introdução

- *Vetores, listas, pilhas e filas* são estruturas lineares;

Introdução

- *Vetores, listas, pilhas e filas* são estruturas lineares;
- Por outro lado, **árvores** são estruturas hierárquicas;

Introdução

- *Vetores, listas, pilhas e filas* são estruturas lineares;
- Por outro lado, **árvores** são estruturas hierárquicas;
- Árvores são compostas por *nós* e *ligações* entre eles;

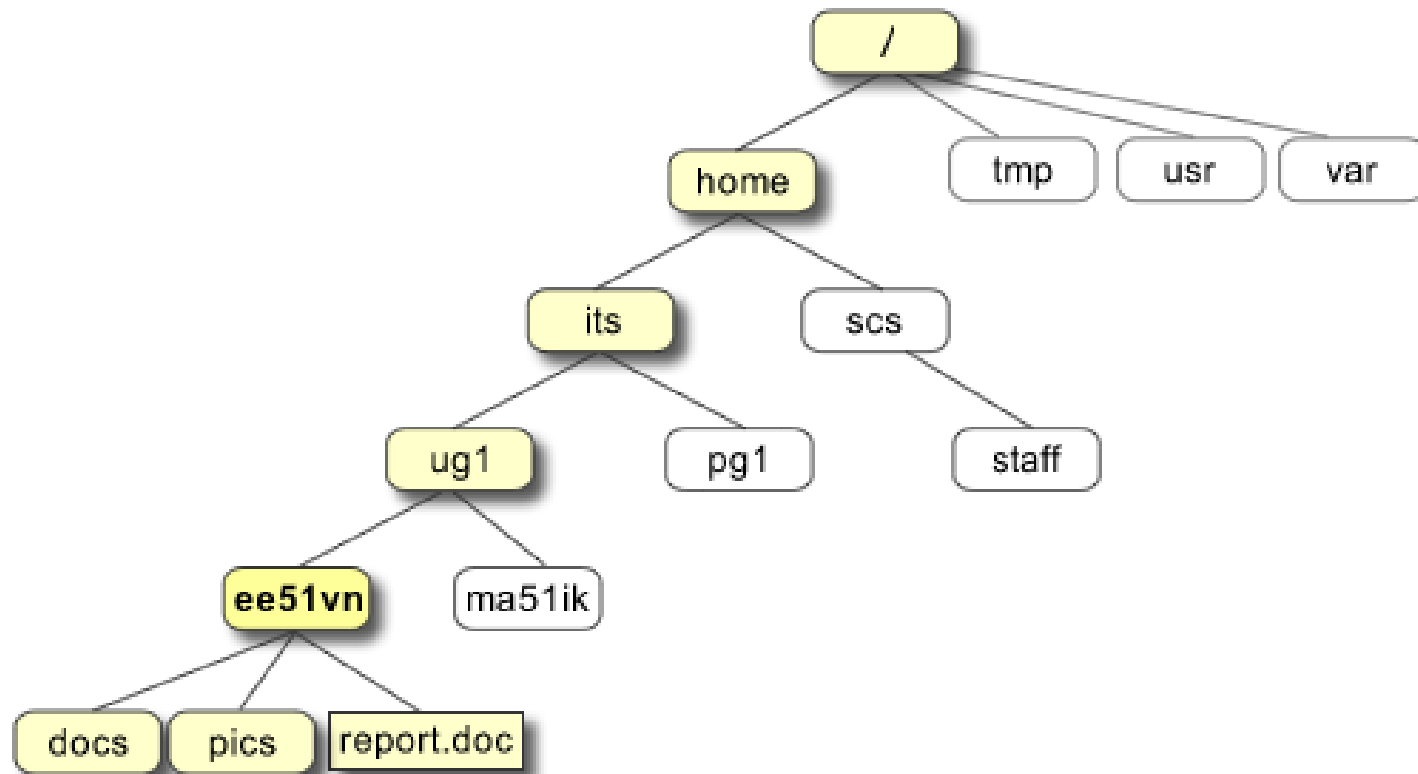
Introdução

- *Vetores, listas, pilhas e filas* são estruturas lineares;
- Por outro lado, **árvores** são estruturas hierárquicas;
- Árvores são compostas por *nós* e *ligações* entre eles;
 - Cada nó possui somente um pai e zero ou mais filhos;

Introdução

- *Vetores, listas, pilhas e filas* são estruturas lineares;
- Por outro lado, **árvores** são estruturas hierárquicas;
- Árvores são compostas por *nós* e *ligações* entre eles;
 - Cada nó possui somente um pai e zero ou mais filhos;
- Uma árvore pode ser vista como um grafo acíclico;

Exemplo: estrutura de diretórios



Aplicações

- **Armazenamento de dados hierárquicos:** sistemas de arquivos/diretórios, arquivos XML/HTML;

Aplicações

- **Armazenamento de dados hierárquicos:** sistemas de arquivos/diretórios, arquivos XML/HTML;
- **Compiladores:** análise sintática de linguagens de programação;

Aplicações

- **Armazenamento de dados hierárquicos:** sistemas de arquivos/diretórios, arquivos XML/HTML;
- **Compiladores:** análise sintática de linguagens de programação;
- **Indexadores de banco de dados:** por exemplo, Árvores B;

Aplicações

- **Inteligência Artificial:** por exemplo, árvores de decisão (mineração de dados);

Aplicações

- **Inteligência Artificial:** por exemplo, árvores de decisão (mineração de dados);
- **Árvores Binárias:**

Aplicações

- **Inteligência Artificial:** por exemplo, árvores de decisão (mineração de dados);
- **Árvores Binárias:**
 - Busca;

Aplicações

- **Inteligência Artificial:** por exemplo, árvores de decisão (mineração de dados);
- **Árvores Binárias:**
 - Busca;
 - Ordenação;

Aplicações

- **Inteligência Artificial:** por exemplo, árvores de decisão (mineração de dados);
- **Árvores Binárias:**
 - Busca;
 - Ordenação;
 - Filas de prioridade;

Aplicações

- **Inteligência Artificial:** por exemplo, árvores de decisão (mineração de dados);
- **Árvores Binárias:**
 - Busca;
 - Ordenação;
 - Filas de prioridade;
 - Algoritmos em grafos;

Aplicações

- **Inteligência Artificial:** por exemplo, árvores de decisão (mineração de dados);
- **Árvores Binárias:**
 - Busca;
 - Ordenação;
 - Filas de prioridade;
 - Algoritmos em grafos;
 - Entre outros... (mais detalhes em breve).

Definição de Árvore

- Definição recursiva:

Definição de Árvore

- Definição recursiva:
 - Conjunto de **nós**;

Definição de Árvore

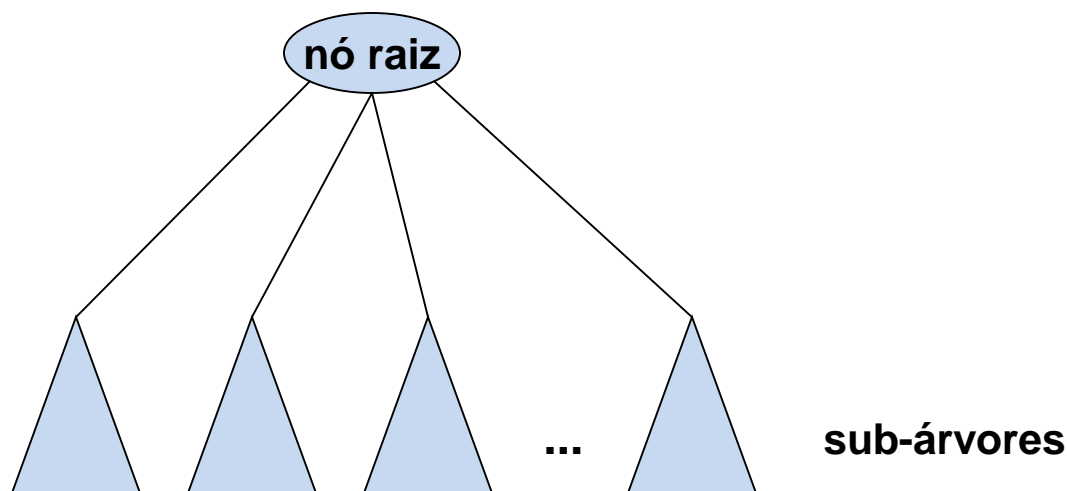
- Definição recursiva:
 - Conjunto de **nós**;
 - Existe um nó r denominado ***raiz***, com zero ou mais **sub-árvores**, cujas raízes são ligadas diretamente a r ;

Definição de Árvore

- Definição recursiva:
 - Conjunto de **nós**;
 - Existe um nó r denominado ***raiz***, com zero ou mais **sub-árvores**, cujas raízes são ligadas diretamente a r ;
 - Os nós raízes das sub árvores são ditos **filhos** de r .

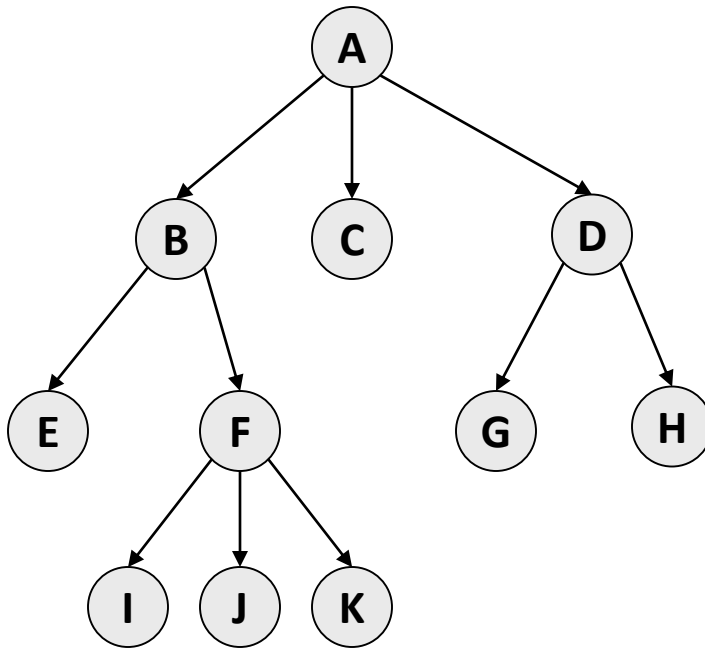
Definição de Árvore

- Definição recursiva:
 - Conjunto de **nós**;
 - Existe um nó r denominado **raiz**, com zero ou mais **sub-árvores**, cujas raízes são ligadas diretamente a r ;
 - Os nós raízes das sub árvores são ditos **filhos** de r .



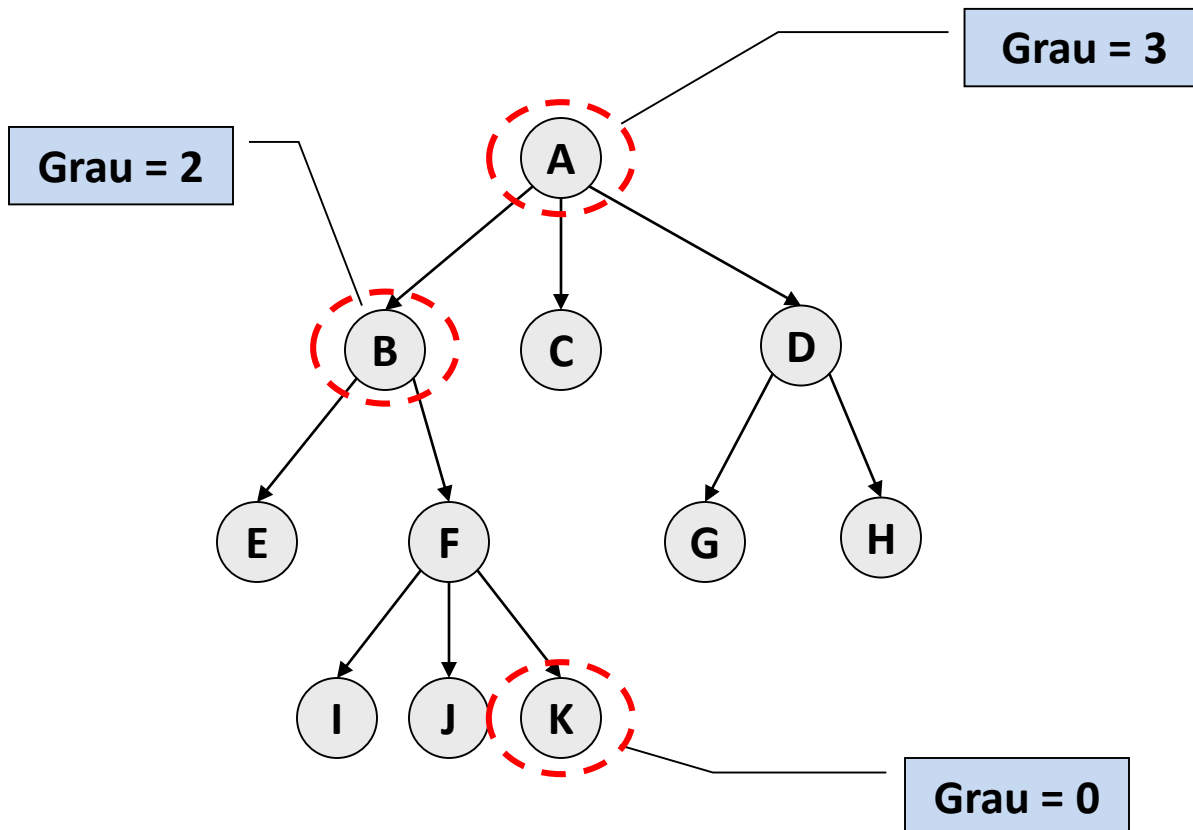
Conceitos Básicos

- **Grau de saída:** número de filhos (sub-árvores) de um nó;



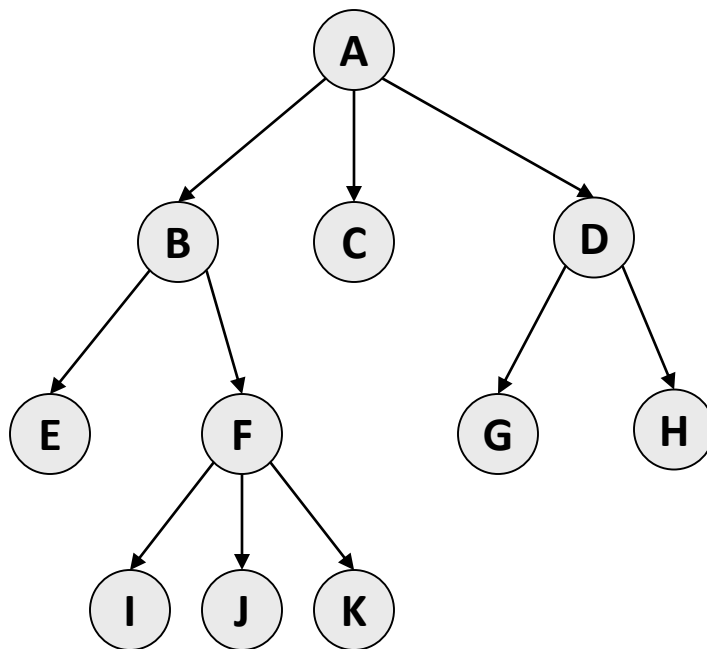
Conceitos Básicos

- **Grau de saída:** número de filhos (sub-árvores) de um nó;



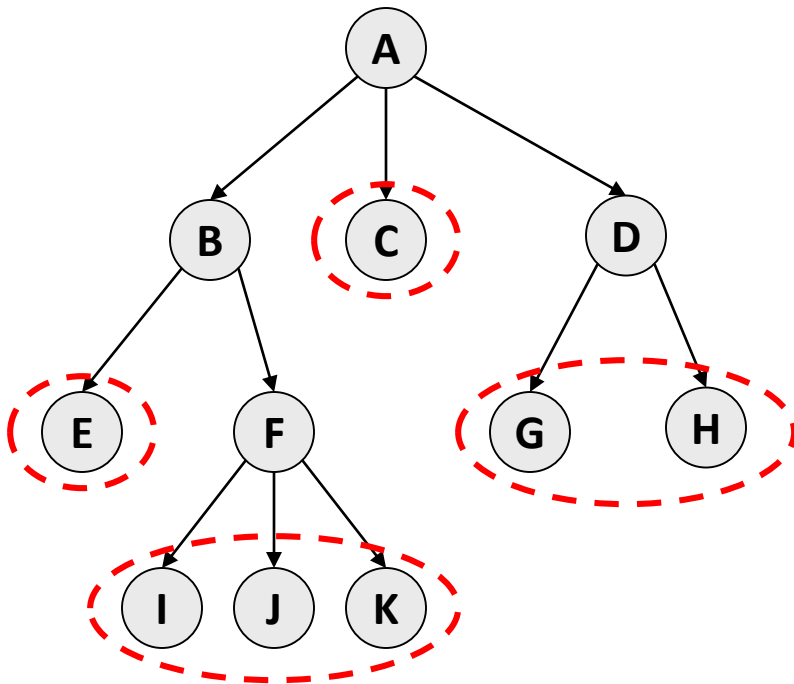
Conceitos Básicos

- **Nó folha:** grau de saída = 0;



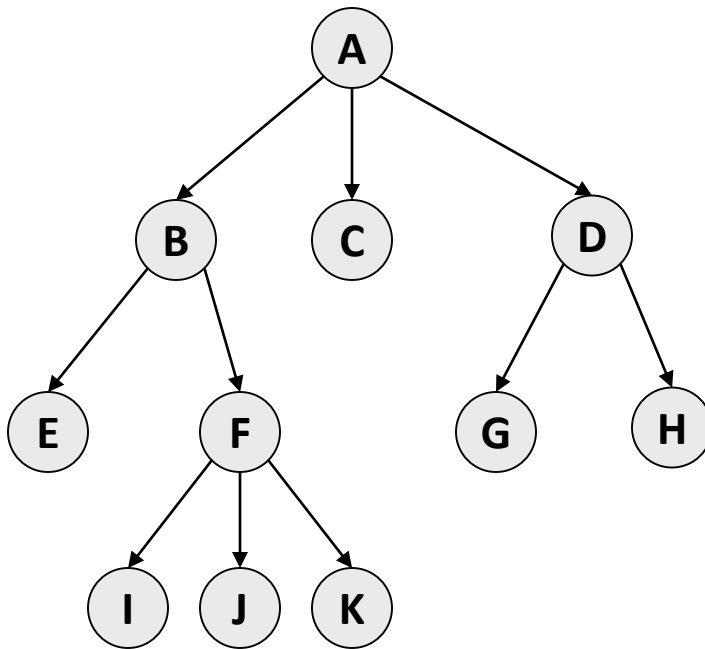
Conceitos Básicos

- **Nó folha:** grau de saída = 0;



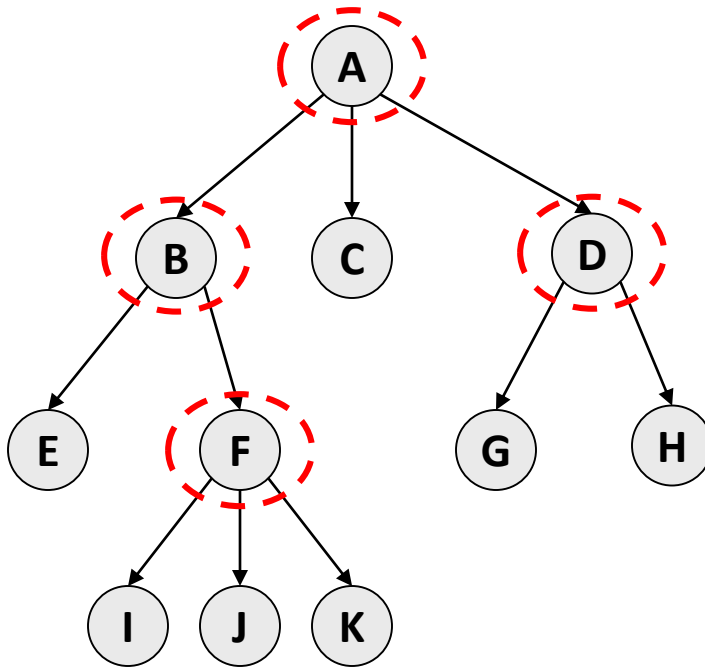
Conceitos Básicos

- **Nó interno:** grau de saída > 0 ;



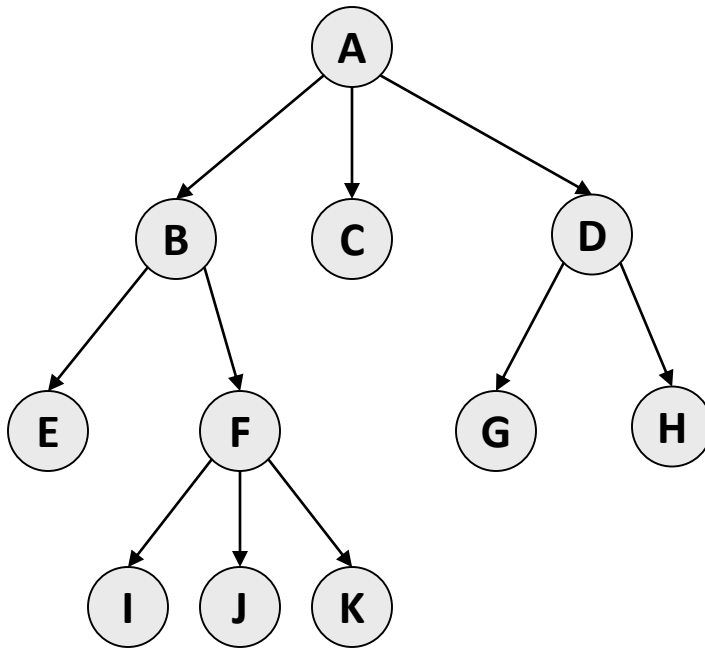
Conceitos Básicos

- **Nó interno:** grau de saída > 0 ;



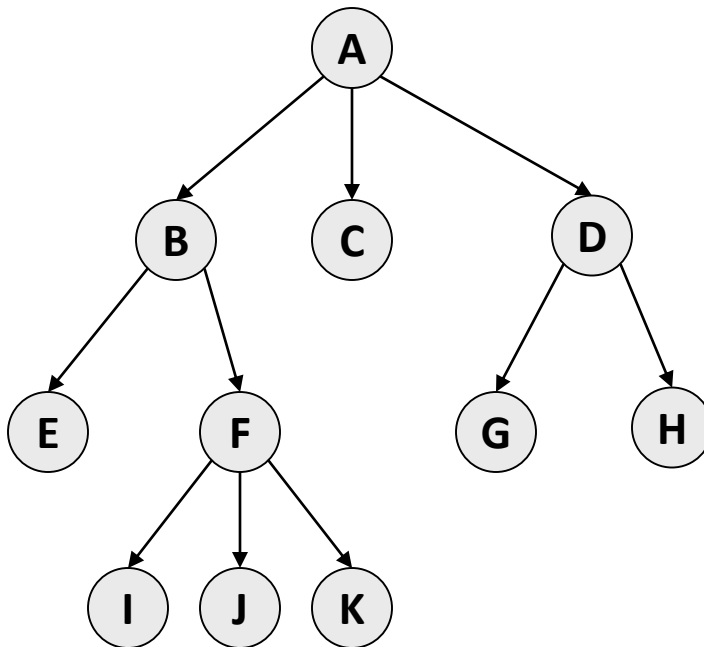
Conceitos Básicos

- **Caminho:** sequência de nós que tenham relação pai-filho;



Conceitos Básicos

- **Caminho:** sequência de nós que tenham relação pai-filho;



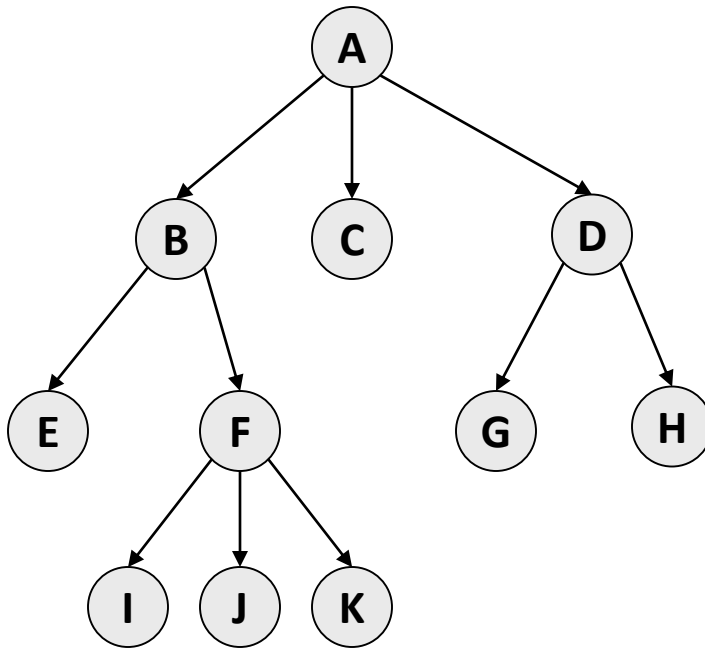
Exemplos:

$A \rightarrow B \rightarrow F \rightarrow K$

$A \rightarrow D \rightarrow G$

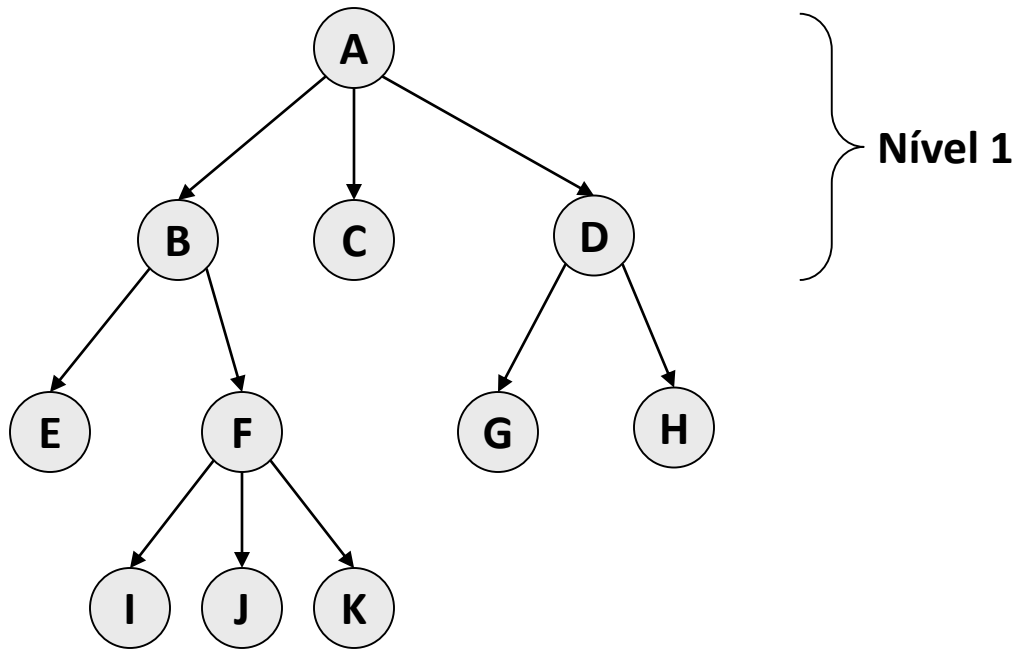
Conceitos Básicos

- **Nível de um nó:** número de nós no caminho até r ;



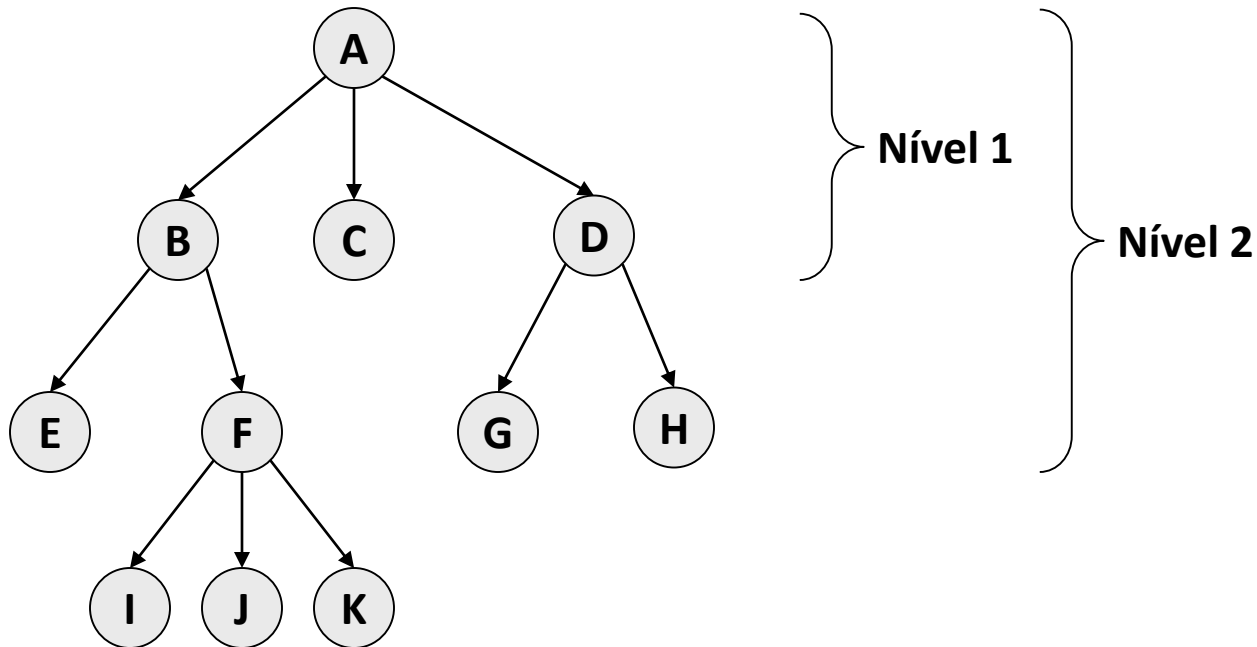
Conceitos Básicos

- **Nível de um nó:** número de nós no caminho até r ;



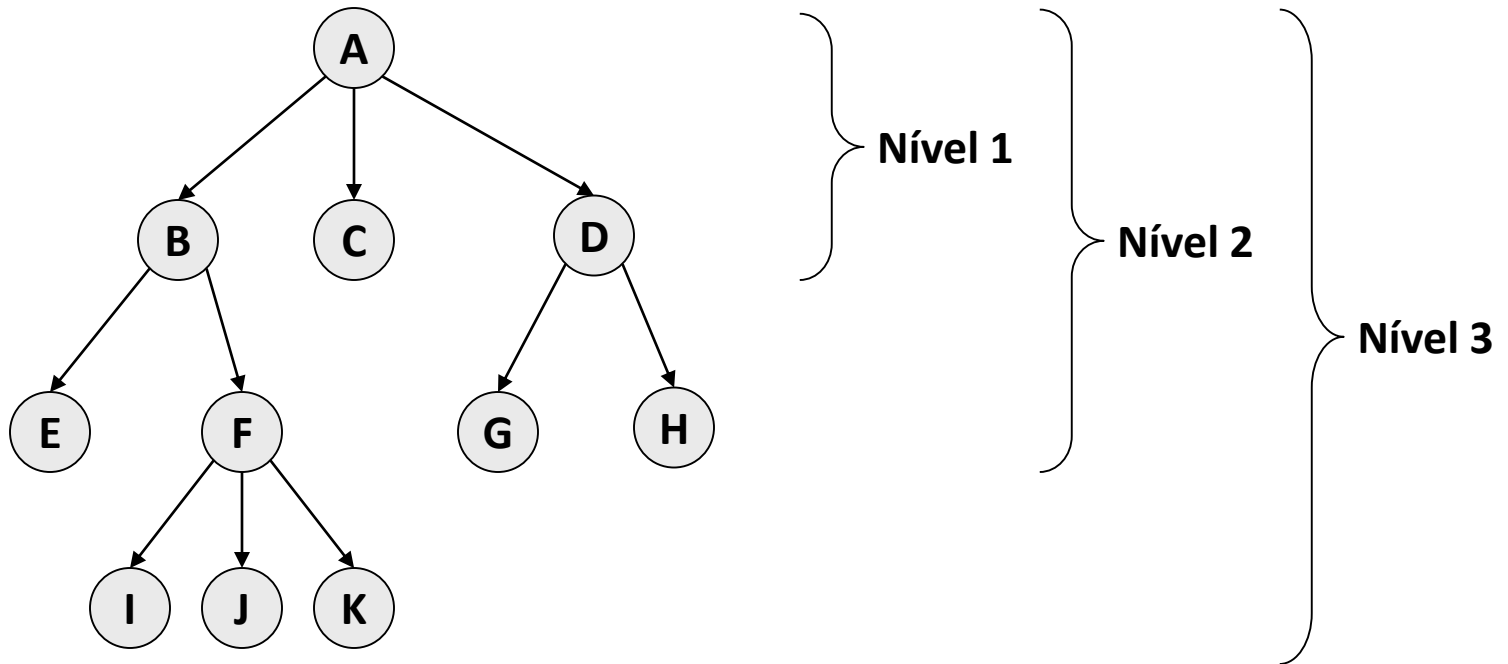
Conceitos Básicos

- **Nível de um nó:** número de nós no caminho até r ;



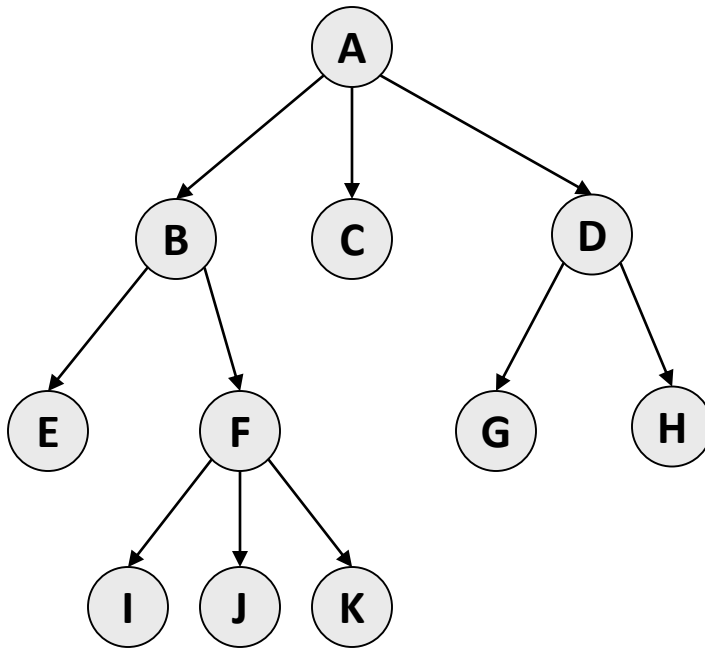
Conceitos Básicos

- **Nível de um nó:** número de nós no caminho até r ;



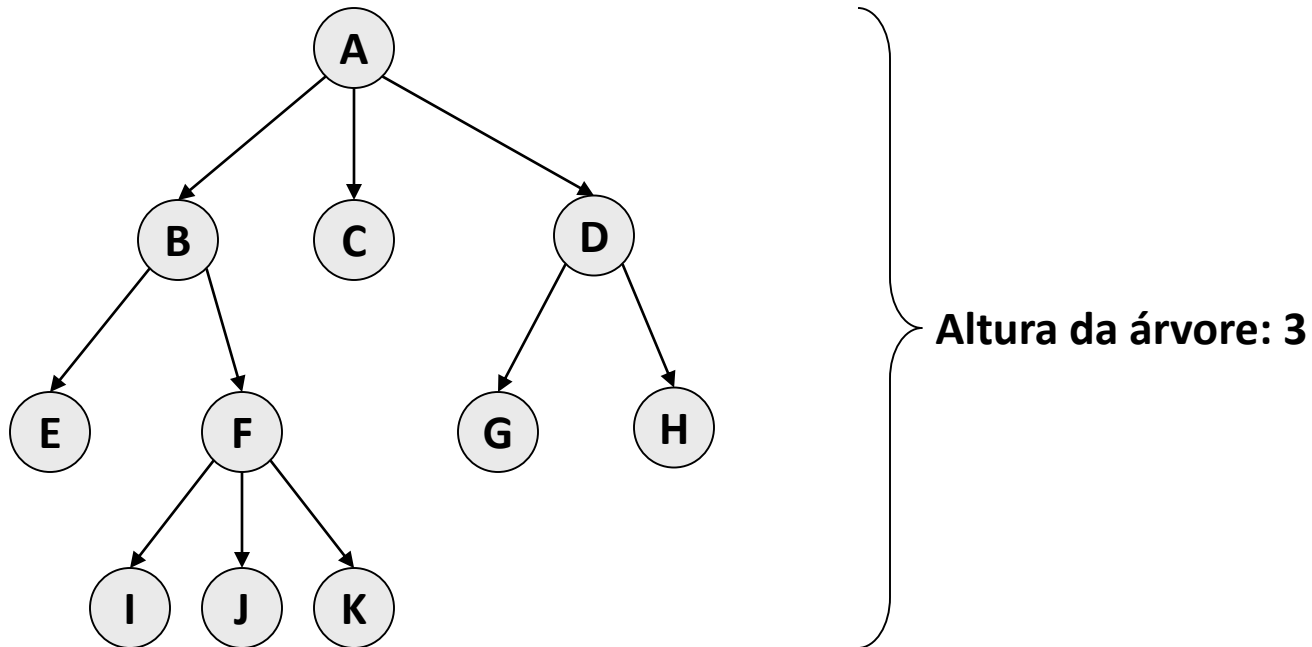
Conceitos Básicos

- **Altura de árvore:** maior nível dentre seus nós;



Conceitos Básicos

- **Altura de árvore:** maior nível dentre seus nós;



Conceitos Básicos

- **Grau de saída:** número de filhos (sub-árvores) de um nó;
- **Nó folha:** grau de saída = 0;
- **Nó interno:** grau de saída > 0 ;
- **Caminho:** sequência de nós que tenham relação pai-filho;
- **Nível de um nó:** número de nós no caminho até r ;
- **Altura de árvore:** maior nível dentre seus nós.

Representação Computacional de uma Árvore

- A implementação de uma árvore consiste em representar os ***nós*** da seguinte forma:

Representação Computacional de uma Árvore

- A implementação de uma árvore consiste em representar os **nós** da seguinte forma:
 - Campo para a informação;

Representação Computacional de uma Árvore

- A implementação de uma árvore consiste em representar os **nós** da seguinte forma:
 - Campo para a informação;
 - Ponteiro para o primeiro filho (cabeça da lista de filhos);

Representação Computacional de uma Árvore

- A implementação de uma árvore consiste em representar os **nós** da seguinte forma:
 - Campo para a informação;
 - Ponteiro para o primeiro filho (cabeça da lista de filhos);
 - Ponteiro para o próximo irmão (da lista);

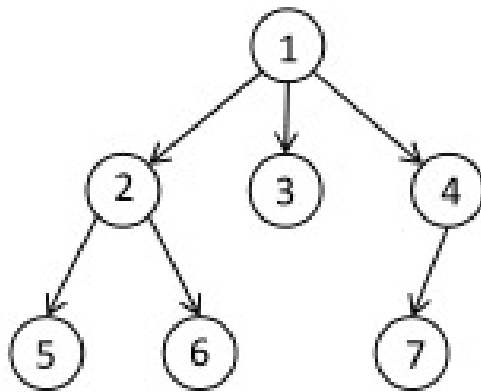
Representação Computacional de uma Árvore

- A implementação de uma árvore consiste em representar os **nós** da seguinte forma:
 - Campo para a informação;
 - Ponteiro para o primeiro filho (cabeça da lista de filhos);
 - Ponteiro para o próximo irmão (da lista);
- O nó raiz não tem irmãos;

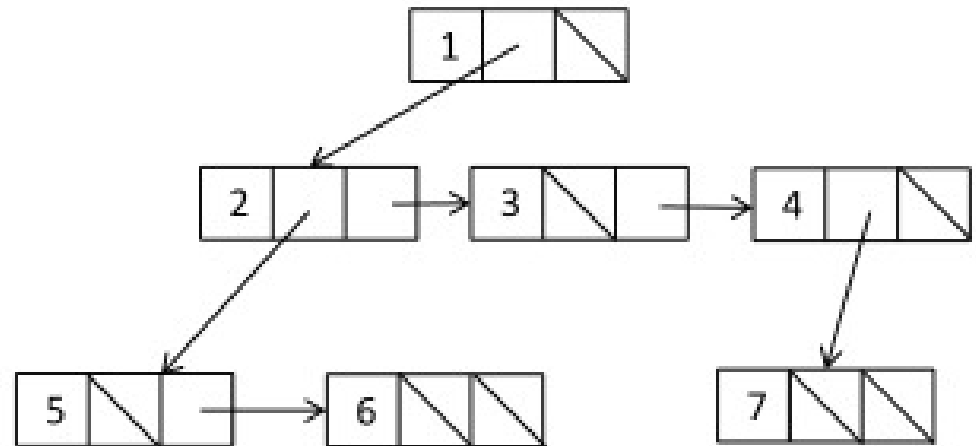
Representação Computacional de uma Árvore

- A implementação de uma árvore consiste em representar os **nós** da seguinte forma:
 - Campo para a informação;
 - Ponteiro para o primeiro filho (cabeça da lista de filhos);
 - Ponteiro para o próximo irmão (da lista);
- O nó raiz não tem irmãos;
- Os nós folhas não têm filhos.

Representação Computacional de uma Árvore

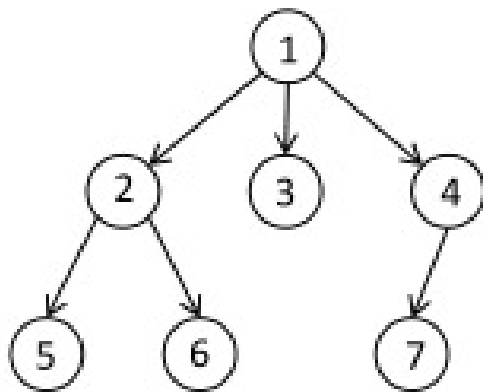


Tree Structure

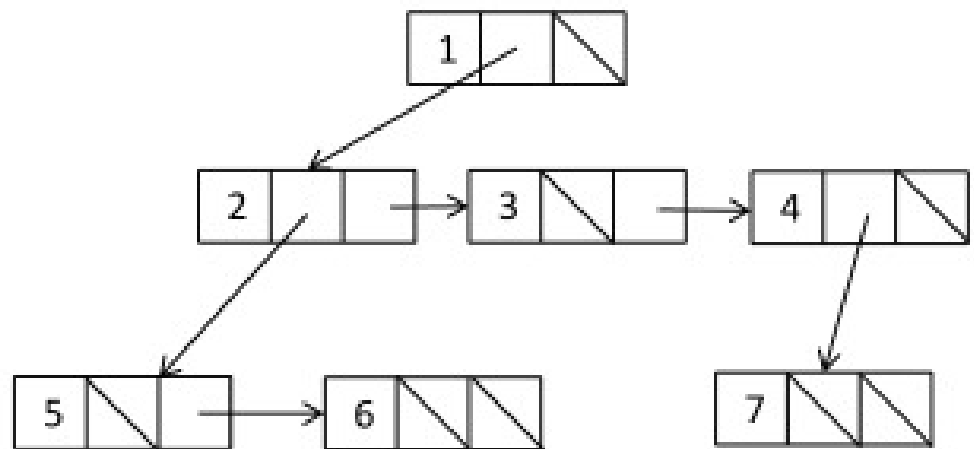


Linked List representation of A Tree

Representação Computacional de uma Árvore



Tree Structure



Linked List representation of A Tree

```
typedef struct noArvore{  
    int info;  
    struct noArvore *primeiro_filho;  
    struct noArvore *proximo_irmao;  
}NoArvore;
```

ÁRVORES BINÁRIAS

Árvore Binária

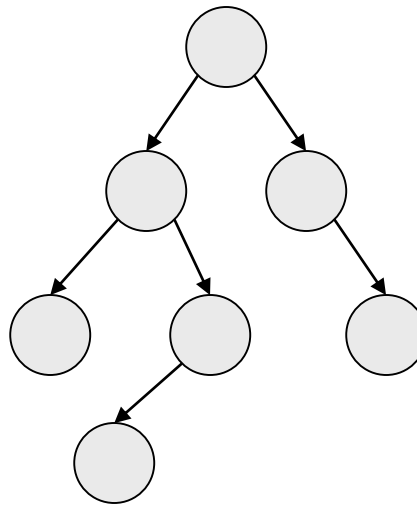
- **Definição:** é a árvore onde todos os seus nós têm no máximo 2 filhos ($\text{grau} \leq 2$);

Árvore Binária

- **Definição:** é a árvore onde todos os seus nós têm no máximo 2 filhos ($\text{grau} \leq 2$);
- Os filhos de um nó são tipicamente referenciados com ponteiros (*esquerda e direita*).

Árvore Binária

- **Definição:** é a árvore onde todos os seus nós têm no máximo 2 filhos ($\text{grau} \leq 2$);
- Os filhos de um nó são tipicamente referenciados com ponteiros (*esquerda e direita*).



Aplicações de Árvore Binárias

- Árvores Binárias de Busca (ABB);
- *Binary Space Partition* (BSP);
- Árvore de Prefixos (*Radix Tree*);
- *Heap* binário;
- Codificação de *Huffman*;
- Árvores T (T-tree).

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvores Binárias de Busca (ABB):** usadas em problemas que necessitem de busca, onde dados são inseridos e removidos constantemente;

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvores Binárias de Busca (ABB):** usadas em problemas que necessitem de busca, onde dados são inseridos e removidos constantemente;
 - São usadas para implementar classes do tipo *Map* e *Set* em bibliotecas de linguagens de programação;

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvores Binárias de Busca (ABB):** usadas em problemas que necessitem de busca, onde dados são inseridos e removidos constantemente;
 - São usadas para implementar classes do tipo *Map* e *Set* em bibliotecas de linguagens de programação;
- **Binary Space Partition (BSP):** o *particionamento binário de espaço* é um método recursivo que consiste em divisões sucessivas de um espaço, dando origem a uma árvore BSP;

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvores Binárias de Busca (ABB):** usadas em problemas que necessitem de busca, onde dados são inseridos e removidos constantemente;
 - São usadas para implementar classes do tipo *Map* e *Set* em bibliotecas de linguagens de programação;
- **Binary Space Partition (BSP):** o *particionamento binário de espaço* é um método recursivo que consiste em divisões sucessivas de um espaço, dando origem a uma árvore BSP;
 - Quando aplicado em computação gráfica em 3D, torna-se útil no processo de renderização dos objetos de uma cena.

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvore de Prefixos (*Radix Tree*)**: organizam os dados em partes e são normalmente usadas em:

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvore de Prefixos (*Radix Tree*)**: organizam os dados em partes e são normalmente usadas em:
 - Roteadores IP (tabelas de roteamento);

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvore de Prefixos (*Radix Tree*)**: organizam os dados em partes e são normalmente usadas em:
 - Roteadores IP (tabelas de roteamento);
 - Motores de busca (listas invertidas - *inverted indexes*);

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvore de Prefixos (*Radix Tree*)**: organizam os dados em partes e são normalmente usadas em:
 - Roteadores IP (tabelas de roteamento);
 - Motores de busca (listas invertidas - *inverted indexes*);
- ***Heap* binário**: usado para a implementação eficiente de filas de prioridades; é usado também:

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvore de Prefixos (*Radix Tree*)**: organizam os dados em partes e são normalmente usadas em:
 - Roteadores IP (tabelas de roteamento);
 - Motores de busca (listas invertidas - *inverted indexes*);
- ***Heap* binário**: usado para a implementação eficiente de filas de prioridades; é usado também:
 - no algoritmo de ordenação *HeapSort*;

Aplicações de Árvore Binárias

- **Árvore de Prefixos (*Radix Tree*)**: organizam os dados em partes e são normalmente usadas em:
 - Roteadores IP (tabelas de roteamento);
 - Motores de busca (listas invertidas - *inverted indexes*);
- ***Heap* binário**: usado para a implementação eficiente de filas de prioridades; é usado também:
 - no algoritmo de ordenação *HeapSort*;
 - em alguns algoritmos para grafos, tal como do algoritmo de *Dijkstra* (que determina o caminho mais curto em um grafo);

Aplicações de Árvore Binárias

- **Codificação de *Huffman***: algoritmo de compressão que constrói recursivamente uma árvore binária;

Aplicações de Árvore Binárias

- **Codificação de *Huffman***: algoritmo de compressão que constrói recursivamente uma árvore binária;
 - Aplicado em diversos formatos de compressão sem perda, tais como: GZIP, PKZIP, BZIP2, JPEG e PNG.

Aplicações de Árvore Binárias

- **Codificação de *Huffman***: algoritmo de compressão que constrói recursivamente uma árvore binária;
 - Aplicado em diversos formatos de compressão sem perda, tais como: GZIP, PKZIP, BZIP2, JPEG e PNG.
- **Árvores T (*T-tree*)**: usadas para indexar bancos de dados armazenados em memória;

Aplicações de Árvore Binárias

- **Codificação de *Huffman***: algoritmo de compressão que constrói recursivamente uma árvore binária;
 - Aplicado em diversos formatos de compressão sem perda, tais como: GZIP, PKZIP, BZIP2, JPEG e PNG.
- **Árvores T (*T-tree*)**: usadas para indexar bancos de dados armazenados em memória;
 - De maneira similar a *Árvores B* que indexam dados em memória secundária (disco);

Implementação de Árvores Binárias

- Estrutura do nó contém:
 - Informação;
 - Ponteiros para os filhos à esquerda e à direita.

Implementação de Árvores Binárias

- Estrutura do nó contém:
 - Informação;
 - Ponteiros para os filhos à esquerda e à direita.

```
typedef struct noAB {  
    int info;  
    struct noAB *esq;  
    struct noAB *dir;  
} NoAB;
```

Implementação com vetores (1/2)

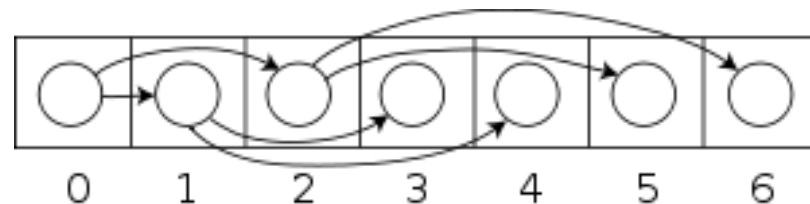
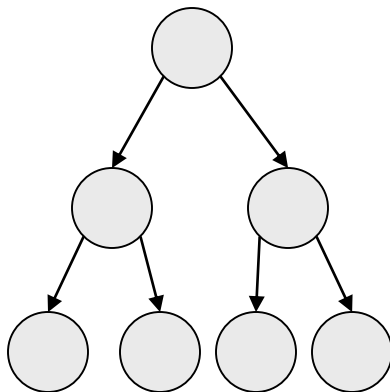
- Em algumas aplicações, tal como o ***Heap binário***, a árvore é implementada de maneira eficiente utilizando um vetor;

Implementação com vetores (1/2)

- Em algumas aplicações, tal como o ***Heap binário***, a árvore é implementada de maneira eficiente utilizando um vetor;
- Nesse tipo de aplicação, a árvore normalmente é dita ***cheia***, ou seja, todos os *nós folha* estão *no mesmo nível*;

Implementação com vetores (1/2)

- Em algumas aplicações, tal como o ***Heap binário***, a árvore é implementada de maneira eficiente utilizando um vetor;
- Nesse tipo de aplicação, a árvore normalmente é dita ***cheia***, ou seja, todos os *nós folha* estão *no mesmo nível*;



Implementação com vetores (2/2)

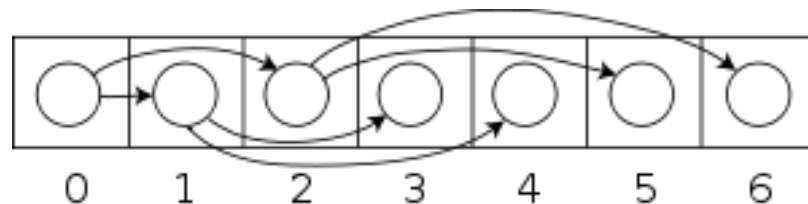
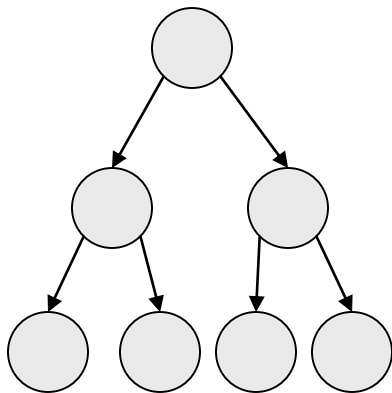
- Não é preciso utilizar ponteiros para localizar os nós filhos;

Implementação com vetores (2/2)

- Não é preciso utilizar ponteiros para localizar os nós filhos;
- Para cada nó i , seu filho à esquerda está em $2i + 1$ e seu filho à direita está em $2i + 2$.

Implementação com vetores (2/2)

- Não é preciso utilizar ponteiros para localizar os nós filhos;
- Para cada nó i , seu filho à esquerda está em $2i + 1$ e seu filho à direita está em $2i + 2$.



Próximo tópico de estudo

- **Árvores Binárias de Busca!**