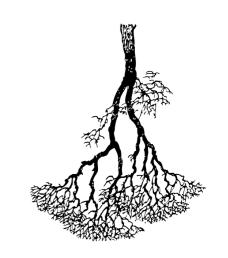
# Árvores Binárias de Busca (BST)

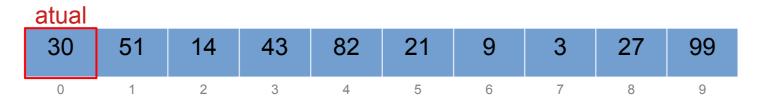


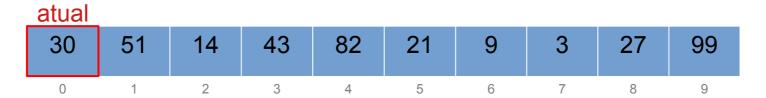
- As árvores binárias de busca são projetadas para um acesso rápido à informação.
  - Binary Search Tree (BST)
- Uma BST é vista como um conjunto de registros, onde cada registro é denominado de nó e satisfaz certas condições
  - Cada nó X possui dois elementos filhos
    - O elemento à sua esquerda, considerado o filho esquerdo, é menor que X
    - O elemento à sua direita, considerado o filho direito, é maior ou igual a X

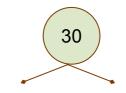
 Uma estrutura para uma árvore binária geralmente é simples e apresenta apenas 3 campos:

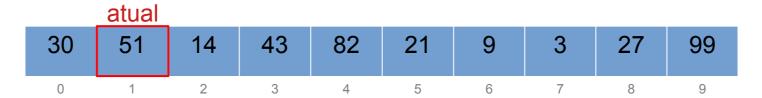


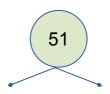
- O campo int value apenas ilustra um tipo de dados simples
  - Você pode substituí-lo por qualquer tipo que julgar necessário: char, double, struct...
- Para todo nó de uma árvore de busca binária:
  - O elemento à esquerda deve ser menor que o pai
  - O elemento à direita deve ser maior ou igual ao pai

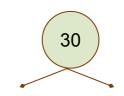


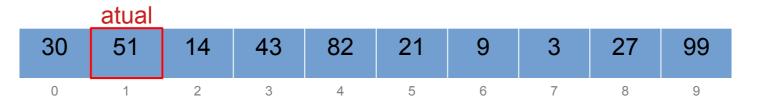


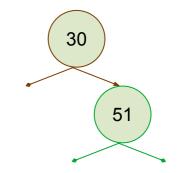


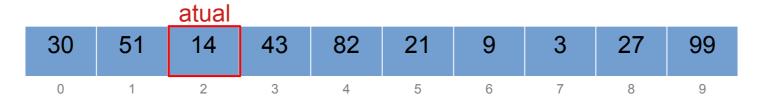


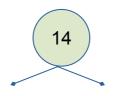


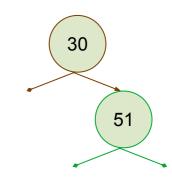


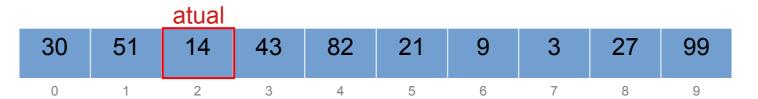


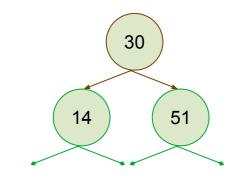


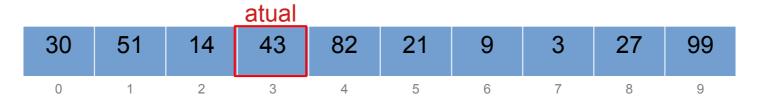


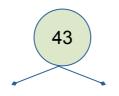


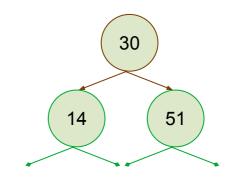


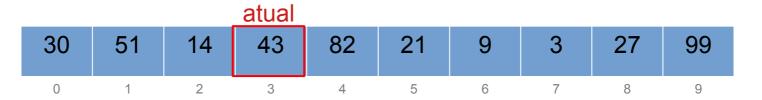


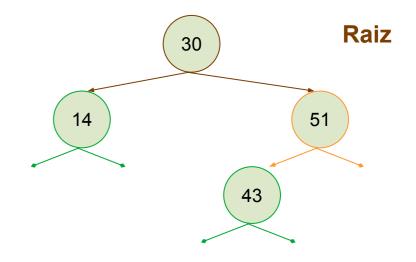


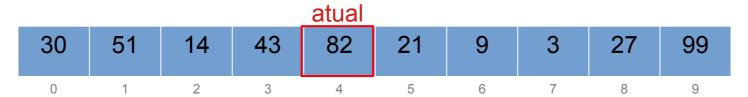


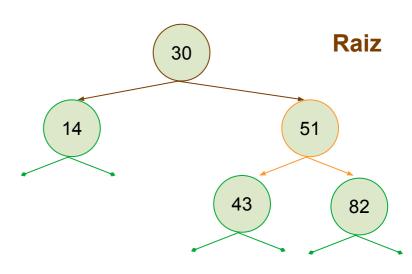


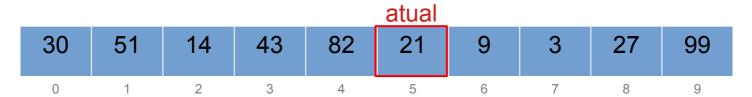


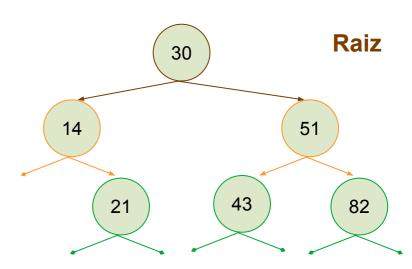




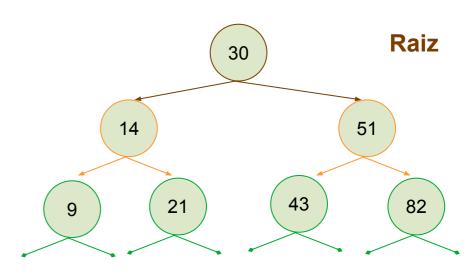


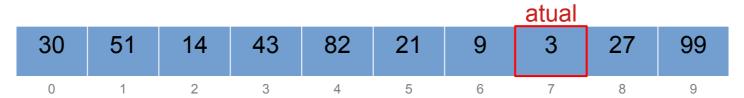


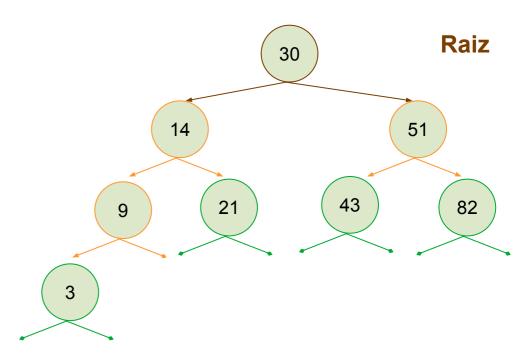


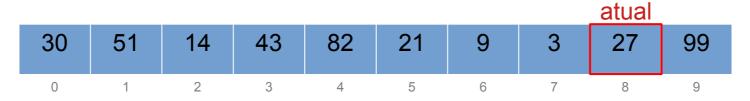


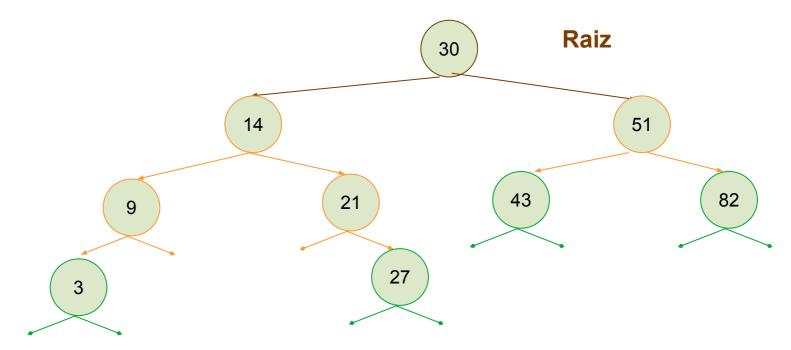


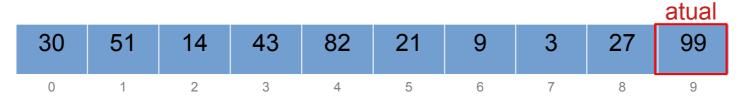


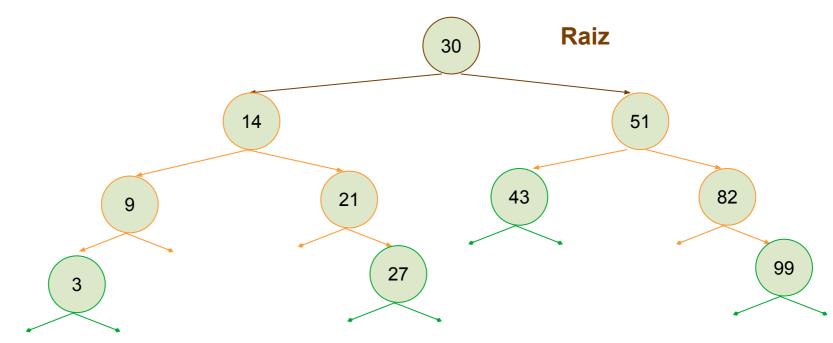




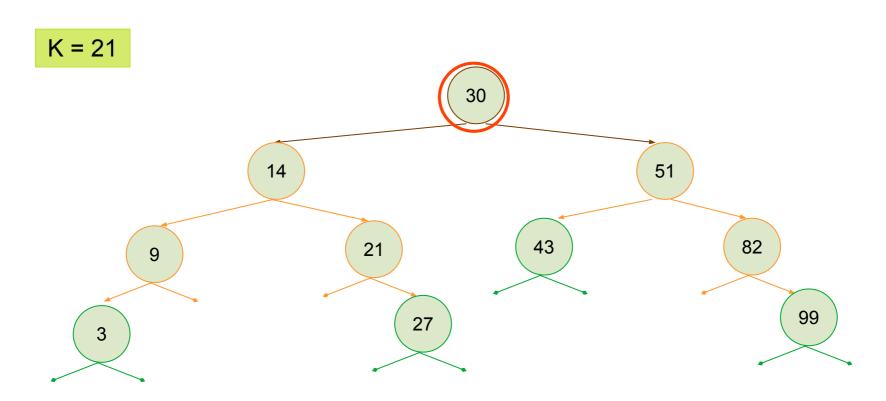


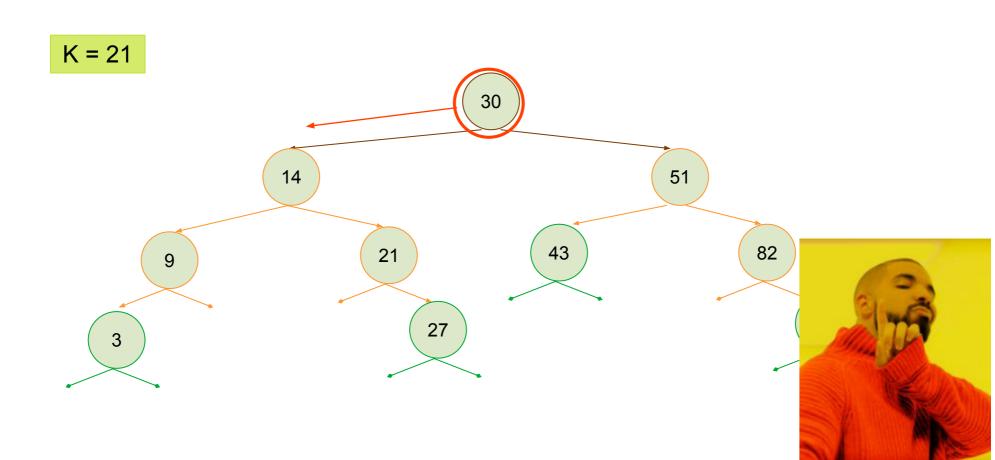


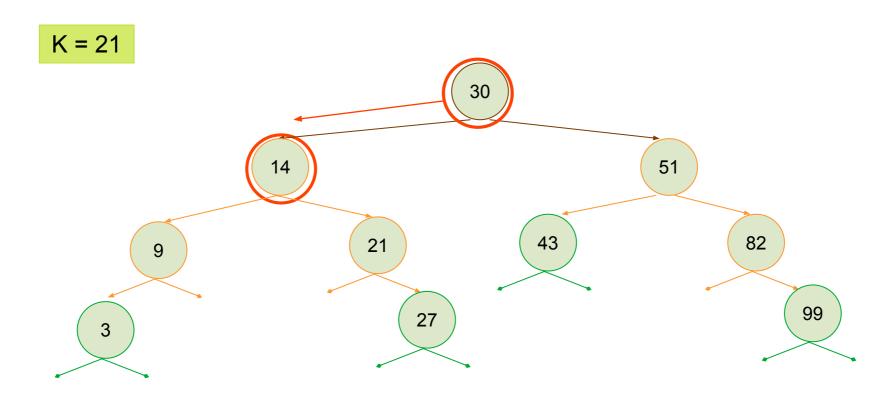


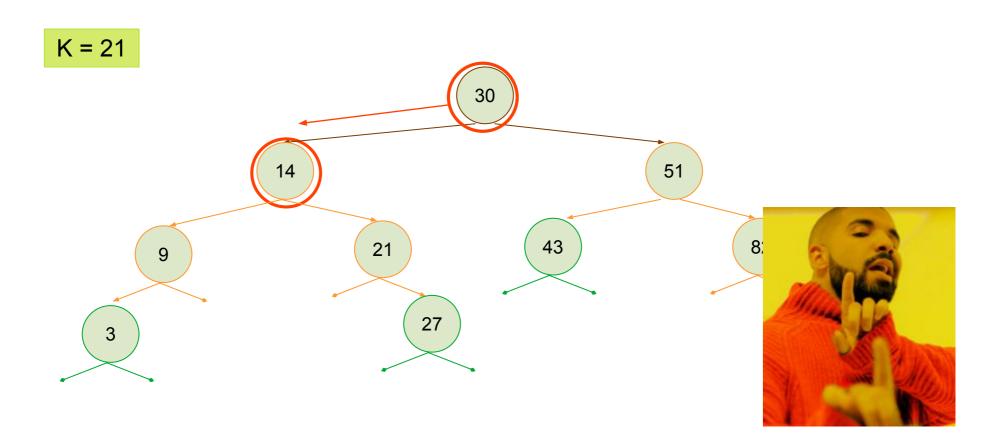


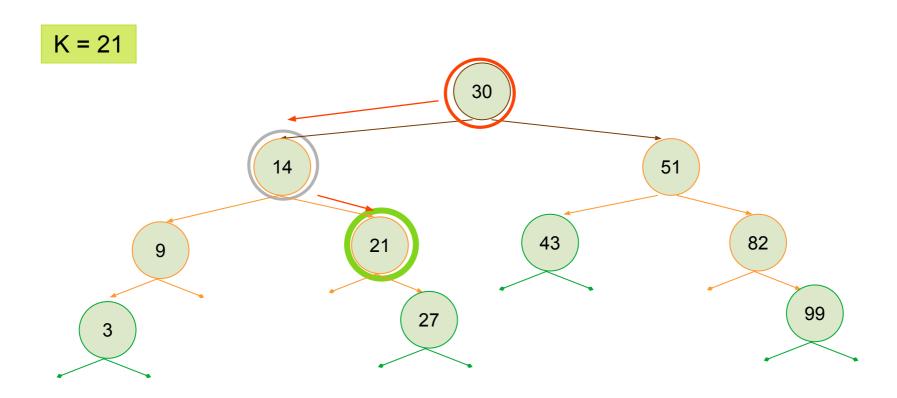
```
algoritmo adicionaNo(Node *raiz, Node *new)
inicio
    if (raiz == NULL)
       return new;
    else
       if (raiz→valor >= new→valor)
         raiz→left = adicionaNo(raiz→left, new);
       else
         raiz→right = adicionaNo(raiz→right, new);
       fim se
    fim se
    return raiz;
fimAlgoritmo
```

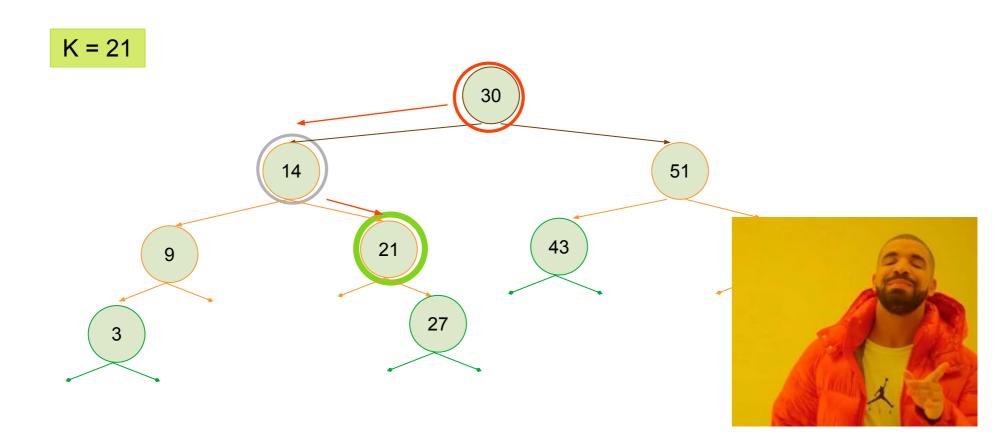


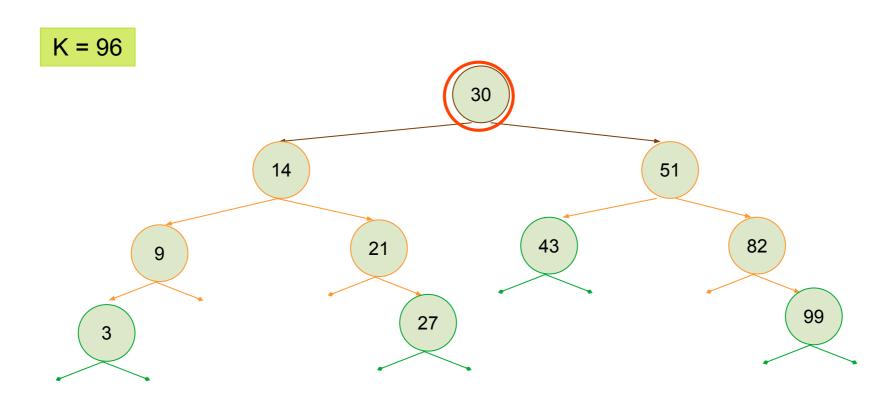


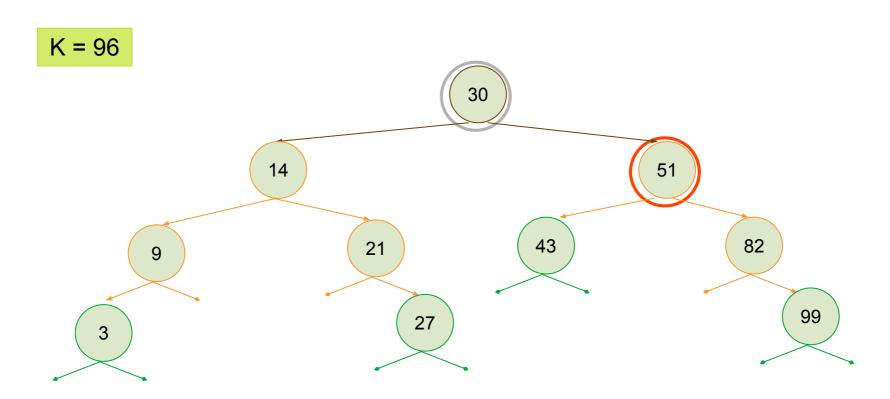


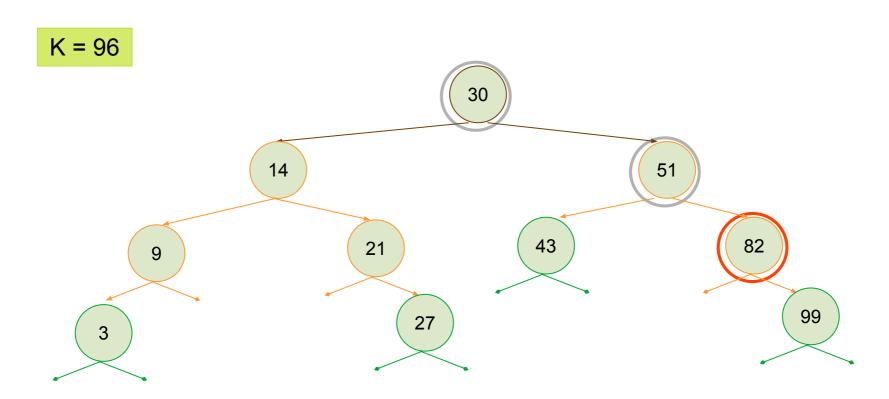


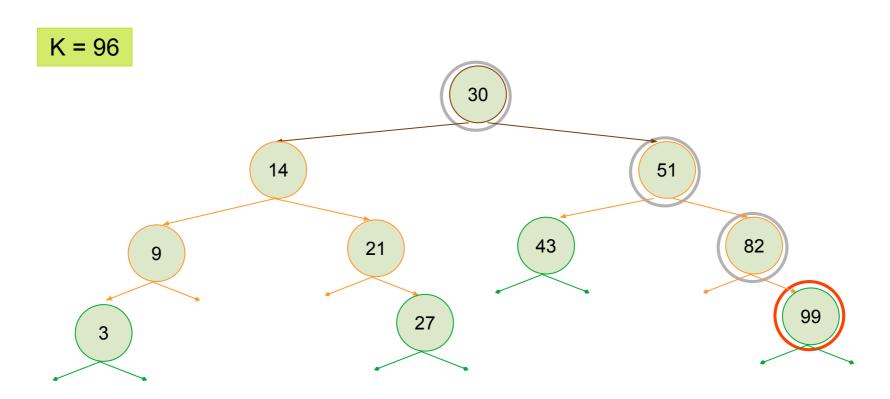


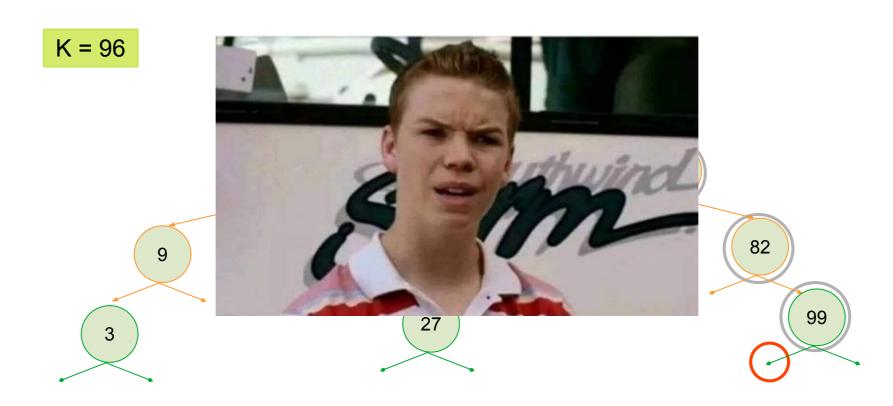










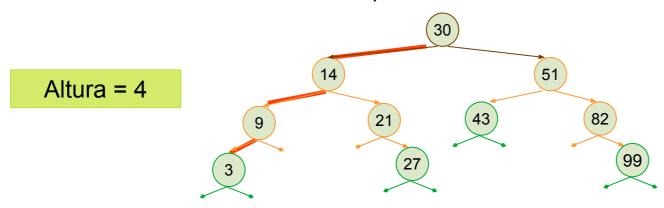


Algoritmo buscaChave(Node \*raiz, key)
Inicio

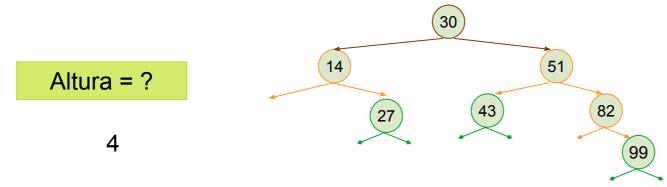


fimAlgoritmo

- A altura de um nó X em uma árvore binária é a distância entre X e o seu descendente mais afastado.
  - Mais precisamente, a altura de X é o número de passos no mais longo caminho que leva de X até uma folha.
  - Os caminhos a que essa definição se refere são os obtido pela iteração das instruções X = X->esq e X = X->dir, em qualquer ordem.
  - A altura da árvore é dada pela distância da raiz até as folhas.

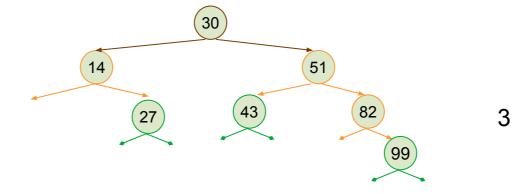


- A altura de um nó X em uma árvore binária é a distância entre X e o seu descendente mais afastado.
  - Mais precisamente, a altura de X é o número de passos no mais longo caminho que leva de X até uma folha.
  - Os caminhos a que essa definição se refere são os obtido pela iteração das instruções X = X->esq e X = X->dir, em qualquer ordem.
  - A altura da árvore é dada pela distância da raiz até as folhas.



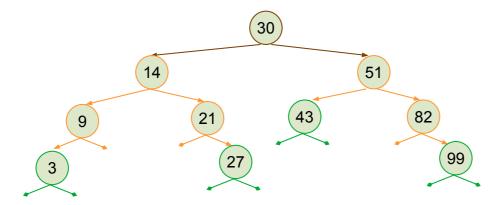
- A profundidade de um nó é a distância deste até a raiz
  - É um forma semelhante ao cálculo da altura, mas agora não consideramos a folha mais afastada e sim o número de passos para chegar do elemento raiz até o elemento procurado.

Ex. Qual a profundidade do elemento 82?

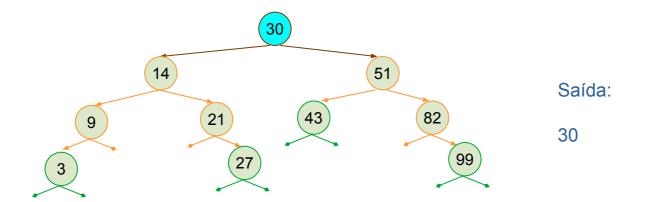


- Existem diversas aplicações onde devemos percorrer uma árvore de maneira sistemática, visitando todos os nós da árvore, um a um.
- Existem três formas de percorrer uma árvore binária:
  - Pré-ordem
  - In-ordem
  - Pós-ordem

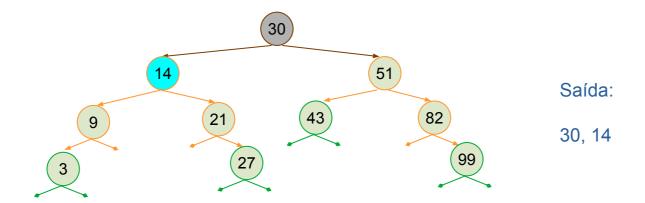
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



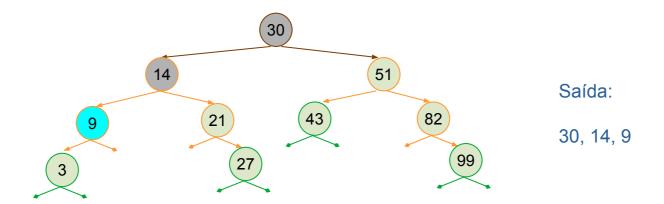
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



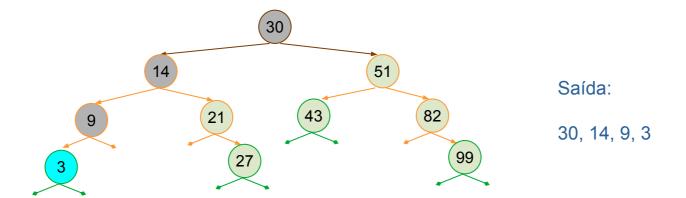
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



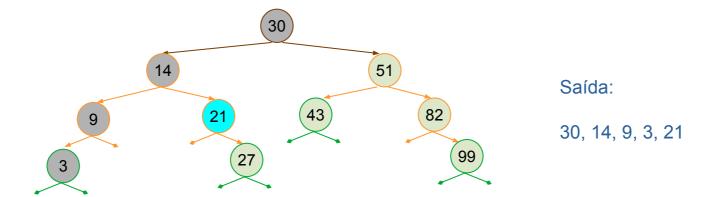
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



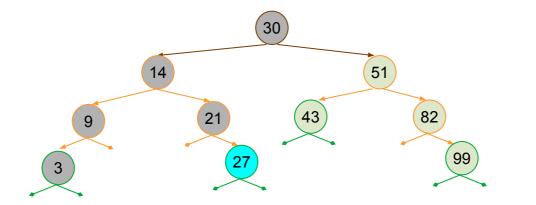
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



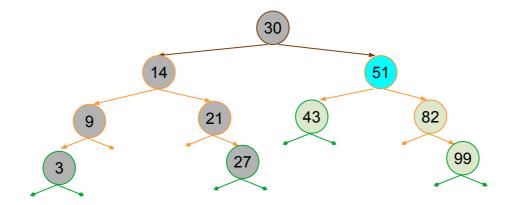
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



Saída:

30, 14, 9, 3, 21, 27

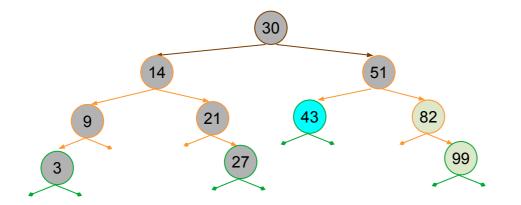
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



Saída:

30, 14, 9, 3, 21, 27, 51

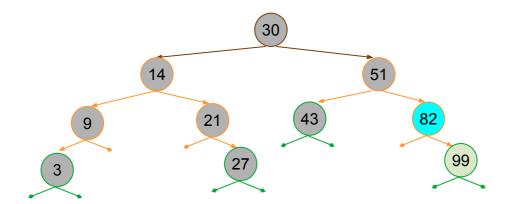
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



Saída:

30, 14, 9, 3, 21, 27, 51, 43

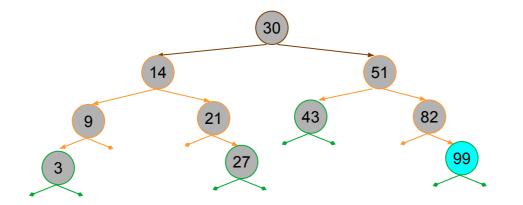
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



Saída:

30, 14, 9, 3, 21, 27, 51, 43, 82

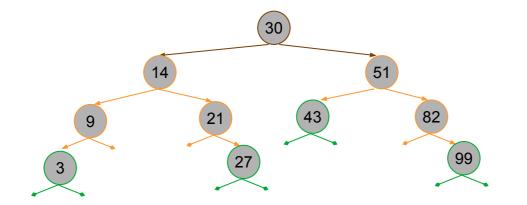
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



Saída:

30, 14, 9, 3, 21, 27, 51, 43, 82, 99

- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita

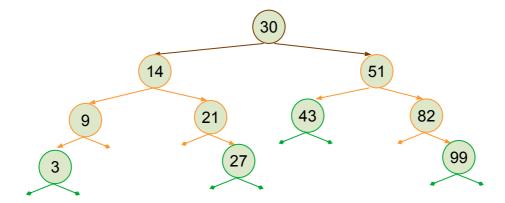


Saída:

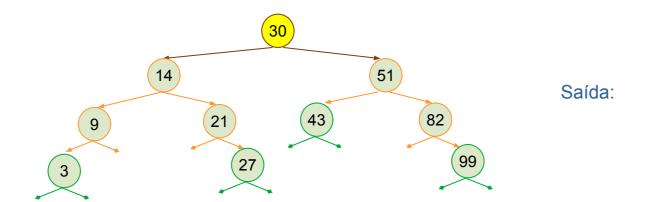
30, 14, 9, 3, 21, 27, 51, 43, 82, 99

- Existem diversas aplicações onde devemos percorrer uma árvore de maneira sistemática, visitando todos os nós da árvore, um a um.
- Existem três formas de percorrer uma árvore binária:
  - Pré-ordem
  - In-ordem
  - Pós-ordem

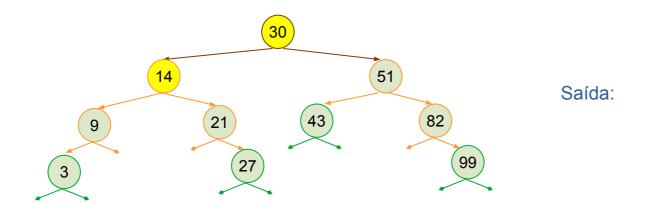
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



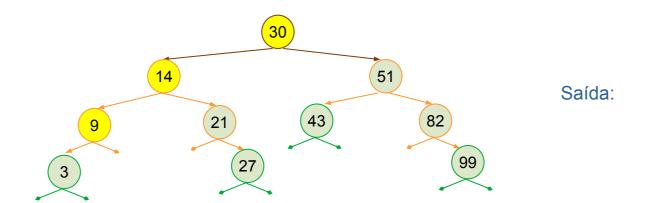
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



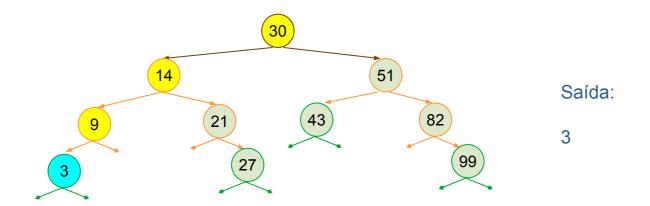
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



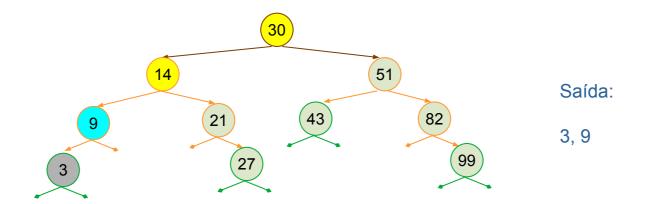
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



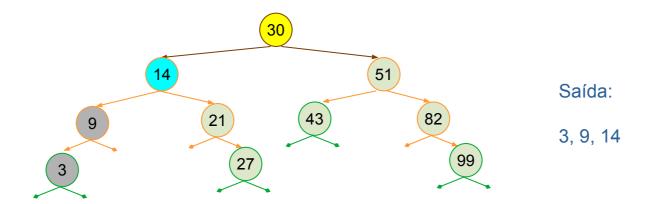
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



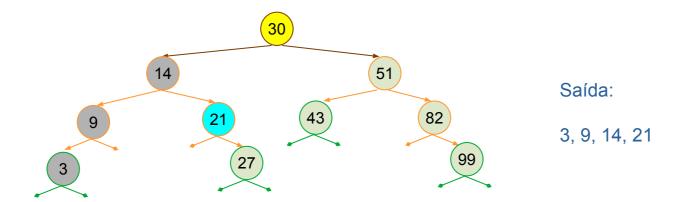
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



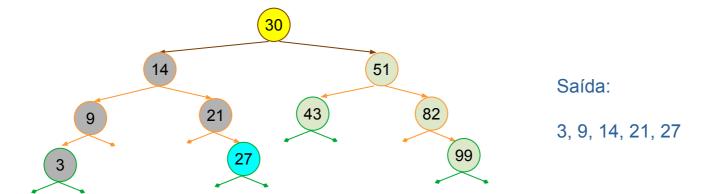
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



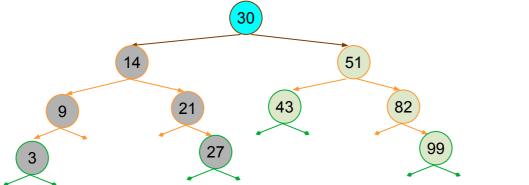
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



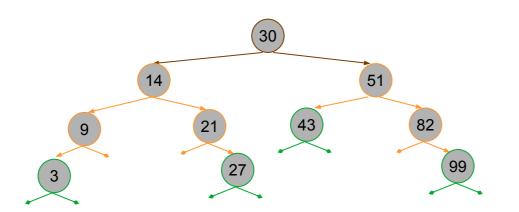
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



Saída:

3, 9, 14, 21, 27, 30

- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



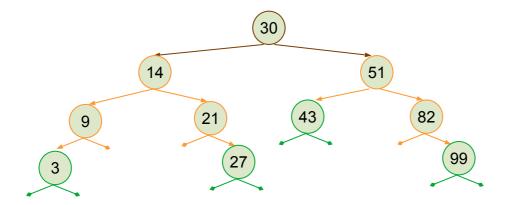


Saída:

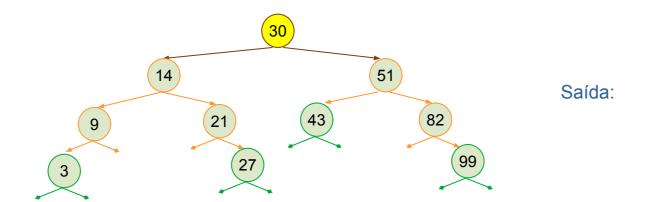
3, 9, 14, 21, 27, 30, 43, 51, 82, 99

- Existem diversas aplicações onde devemos percorrer uma árvore de maneira sistemática, visitando todos os nós da árvore, um a um.
- Existem três formas de percorrer uma árvore binária:
  - Pré-ordem
  - In-ordem
  - Pós-ordem

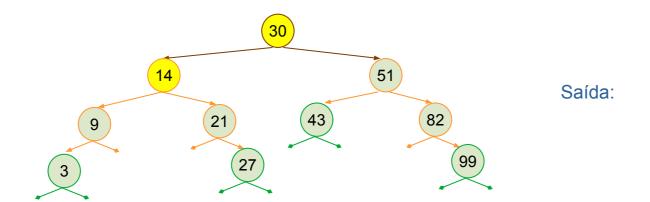
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



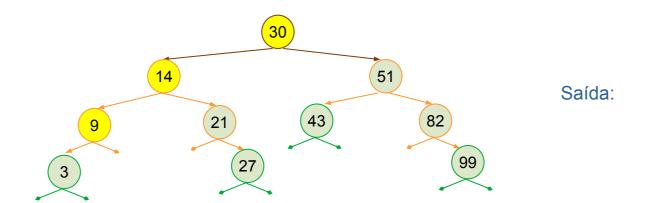
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



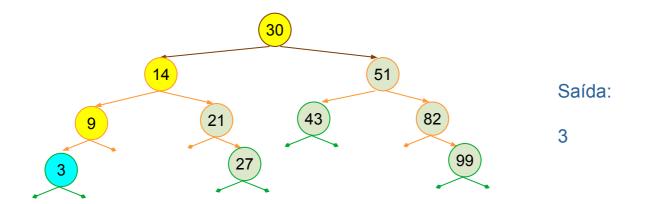
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



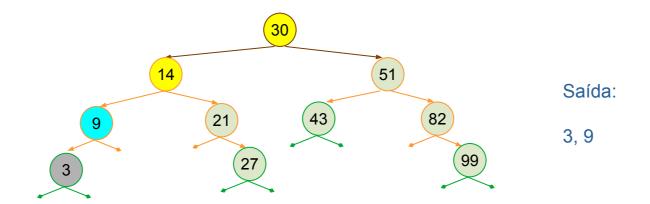
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



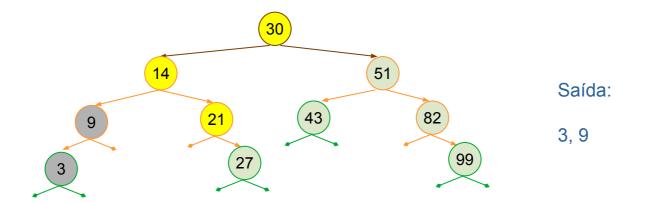
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



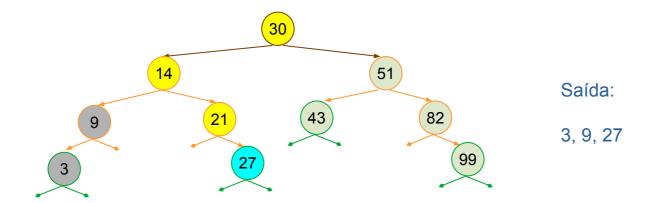
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



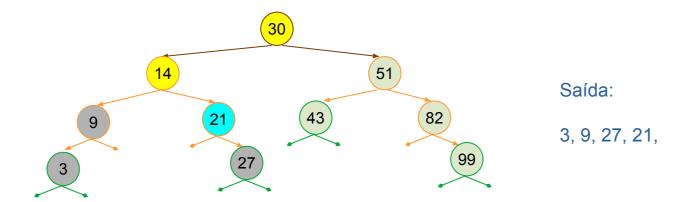
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



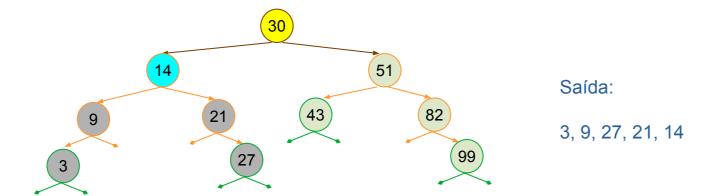
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



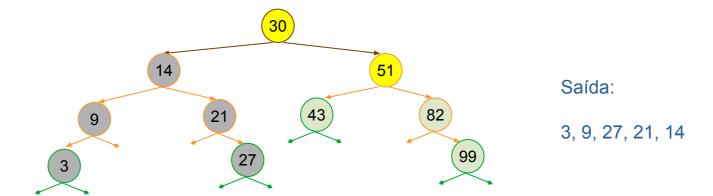
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



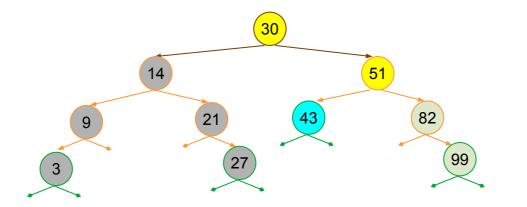
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



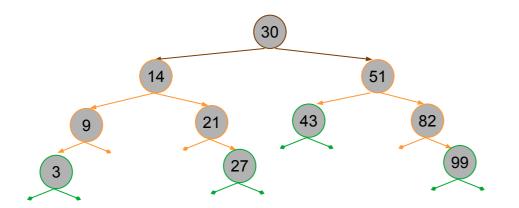
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



Saída:

3, 9, 27, 21, 14, 43

- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz





Saída:

3, 9, 27, 21, 14, 43 , 99, 82, 51, 30

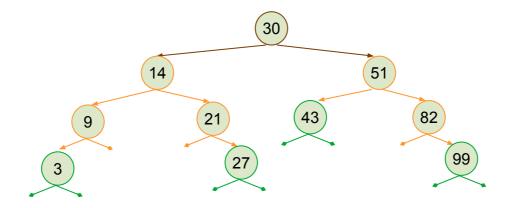
- Árvores representam um ótima otimização de performance para o acesso a informações
  - A complexidade é da ordem logarítmica

- Árvores representam um ótima otimização de performance para o acesso a informações
  - A complexidade é da ordem logarítmica



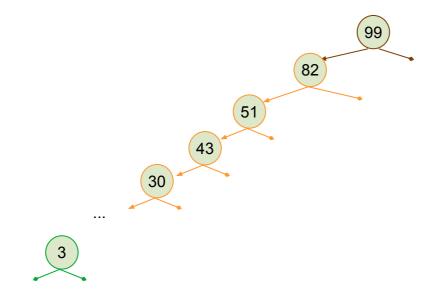
- Árvores representam um ótima otimização de performance para o acesso a informações
  - A complexidade é difícil e depende da organização da árvore
    - Árvores balanceadas mantém uma complexidade de acesso na ordem de log<sub>h</sub> n, pois mantém seu crescimento controlado
  - Para árvores desbalanceadas a complexidade pode chegar a ser linear, no caso de uma árvore degenerada.

Árvore balanceada



Ordem de inserção dos elementos: 30, 51, 14, 43, 82, 21, 9, 3, 27, 99

Árvore degenerada



Ordem de inserção dos elementos: 99, 82, 51, 43, 30, 27, 21, 14, 9, 3

https://codeshare.io/mpRgdb