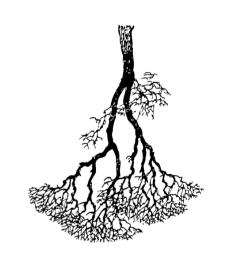
# Árvores Binárias de Busca (BST)



#### **Árvores Binária**

- As árvores binárias são árvores que os nós possuem no máxima 2 filhos
- Deve possuir pelo menos 3 atributos:

```
typedef struct node {
  int value;
struct node *left, *right;
} Node;
```

- O campo int value, apenas ilustra um tipo de dados simples
  - Você pode substituí-lo por qualquer tipo que julgar necessário: char, double, struct...

#### **Árvores Binária**

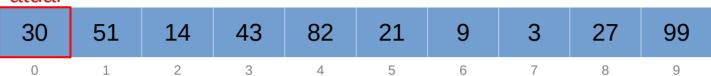
- A inserção deve seguir a forma das listas:
  - Aloca memória
  - Atribui o valor para os campos de armazenamento
  - NULLifica os ponteiros que apontam para esquerda e direita
  - Encontra a melhor posição na árvore para o novo nó

- Uma árvore binária de busca é uma árvore binária que restringe a forma que os nós são inseridos:
  - Binary Search Tree (BST)
- Para todo nó de uma árvore de busca binária:
  - O elemento à esquerda deve ser menor ou igual ao pai
  - O elemento à direita deve ser maior ou igual ao pai
  - A igualdade deve ser escolhida ou para a direita ou para a esquerda

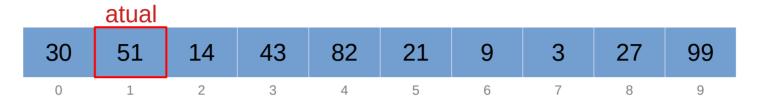
 30
 51
 14
 43
 82
 21
 9
 3
 27
 99

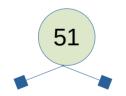
 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

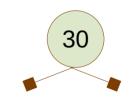
atual

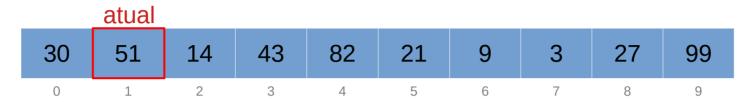


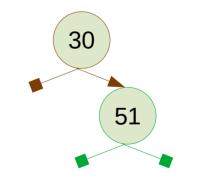










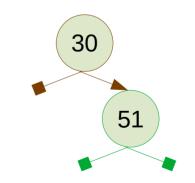


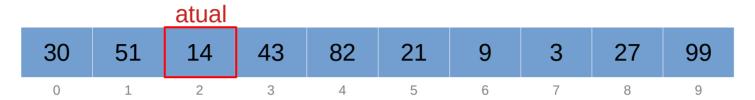
 atual

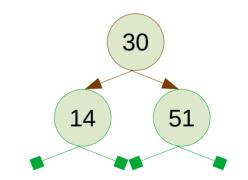
 30
 51
 14
 43
 82
 21
 9
 3
 27
 99

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9





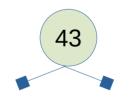


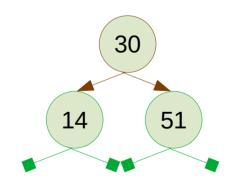


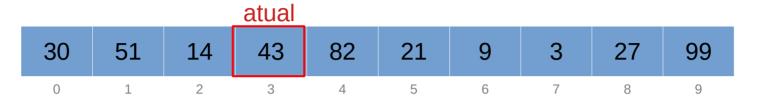
 atual

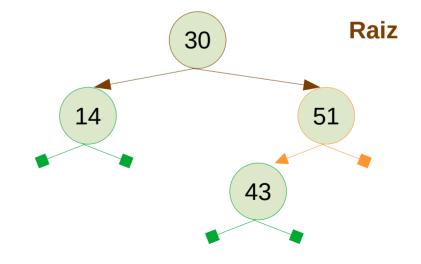
 30
 51
 14
 43
 82
 21
 9
 3
 27
 99

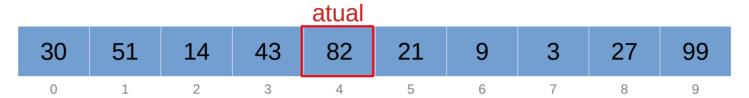
 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

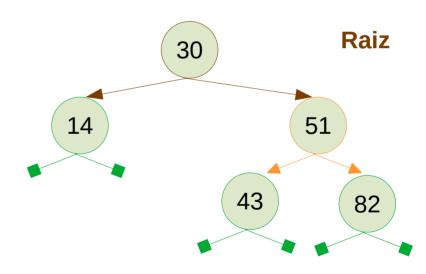


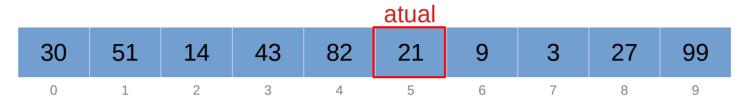


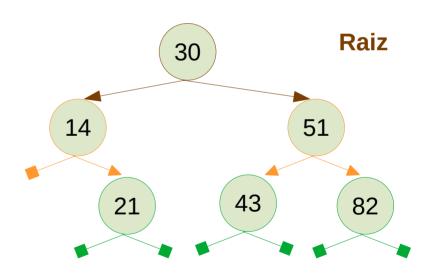


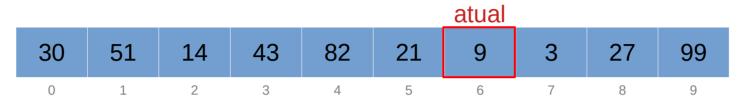


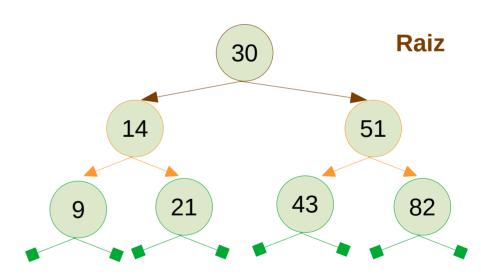


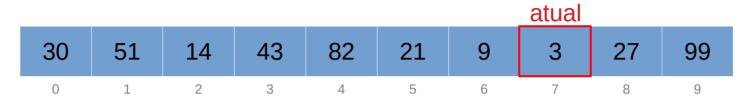


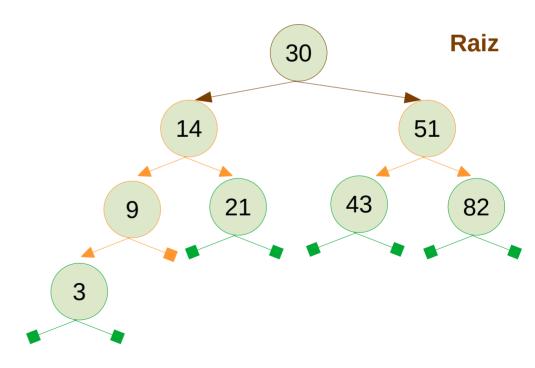


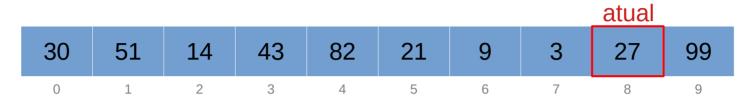


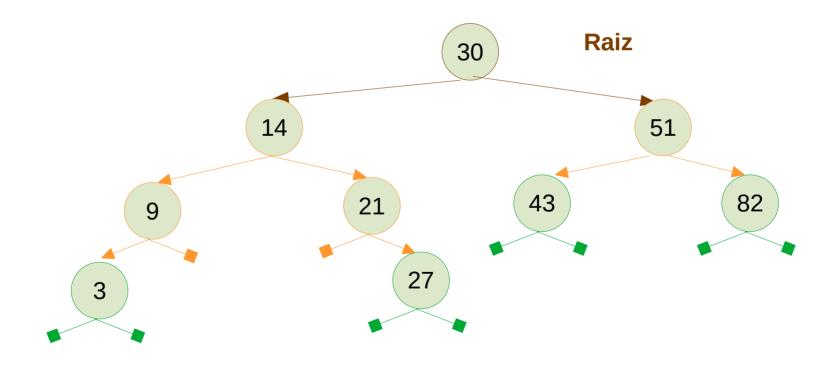


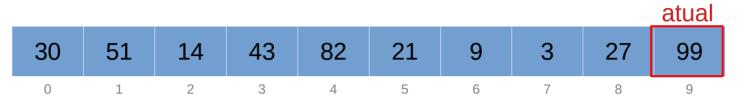


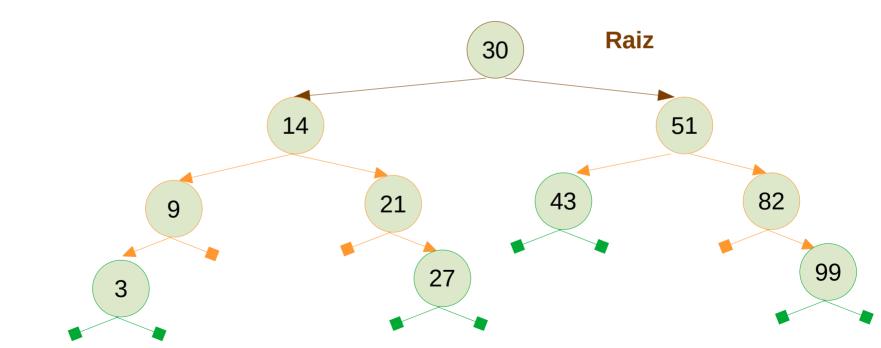




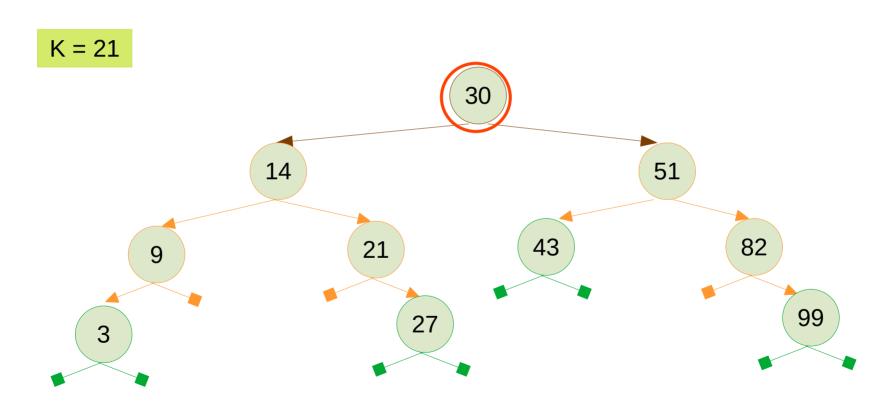


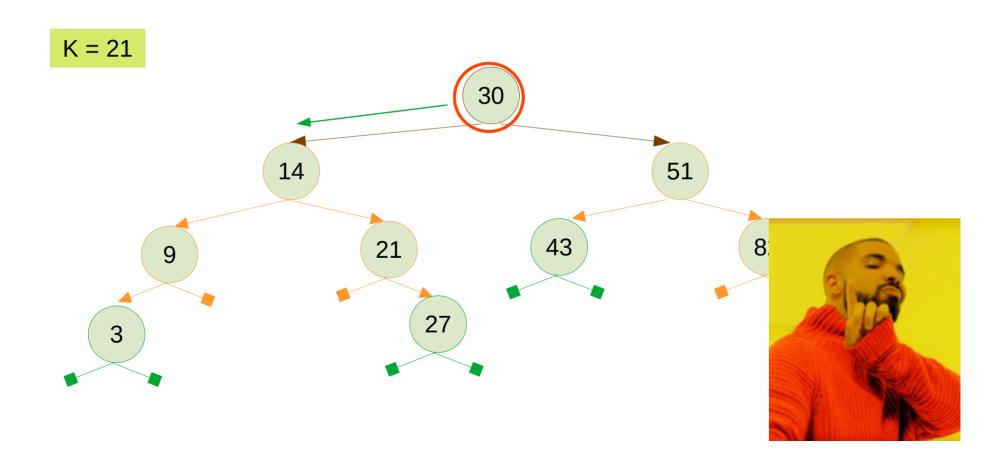


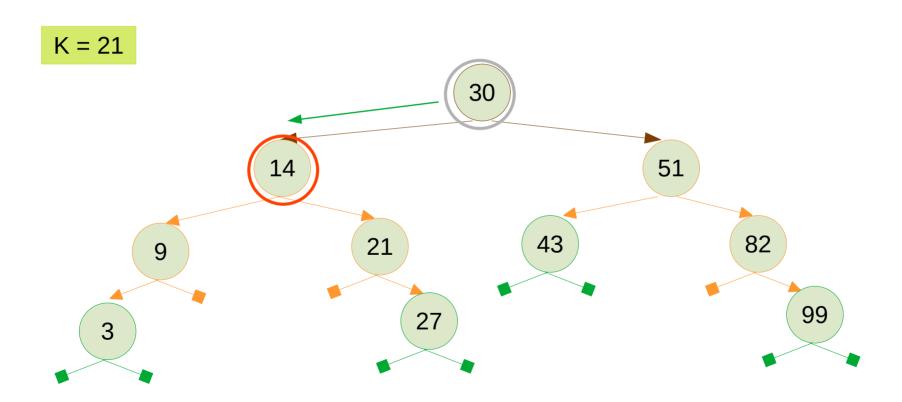


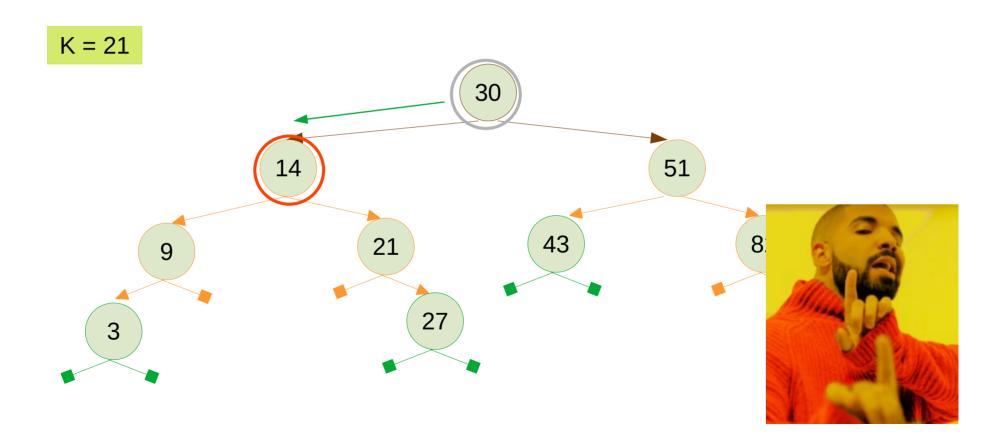


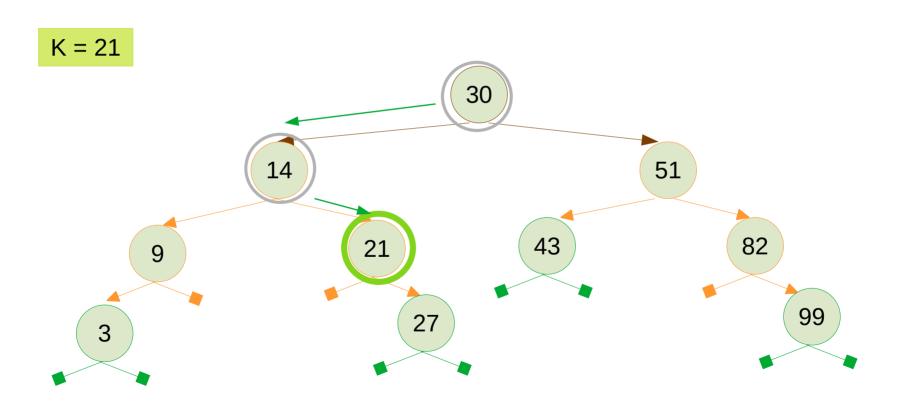
```
Algoritmo adcionarNo(Node *raiz, Node *new)
Inicio
   if (raiz == NULL)
     return new;
   else
     If (raiz \rightarrow valor >= new \rightarrow valor)
       raiz \rightarrow left = adicionaNo(raiz \rightarrow left, new);
     else
       raiz \rightarrow right = adicionaNo(raiz \rightarrow right, new);
      fim se
   fim se
   return raiz;
fimAlgoritmo
```

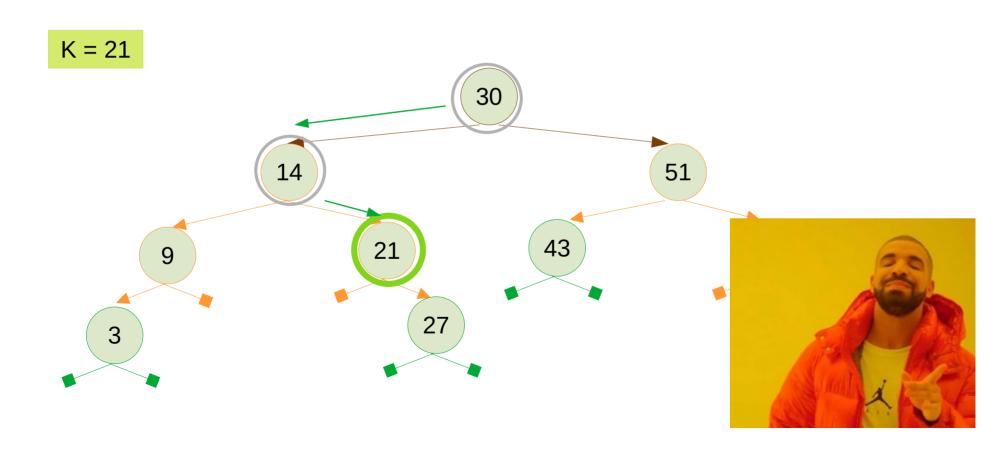


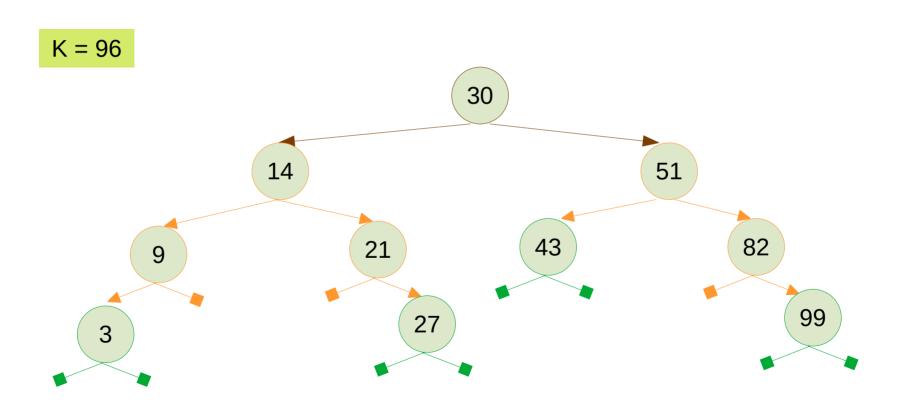


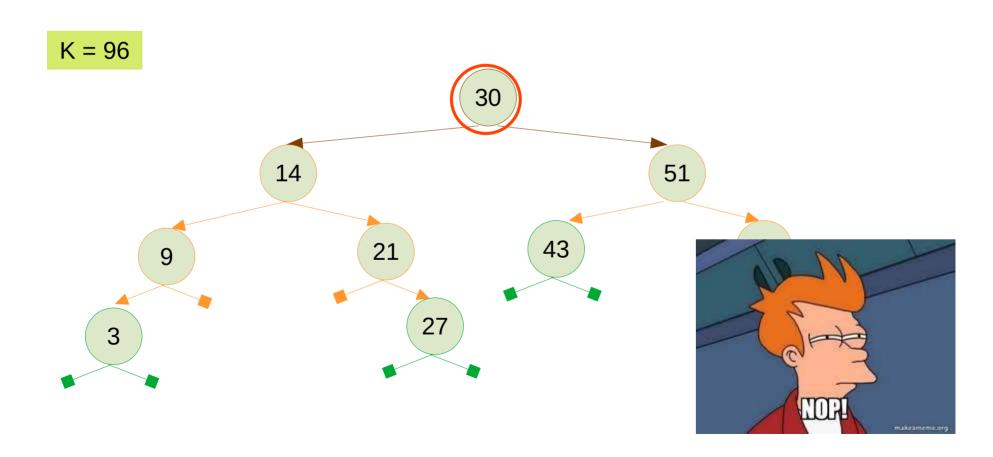


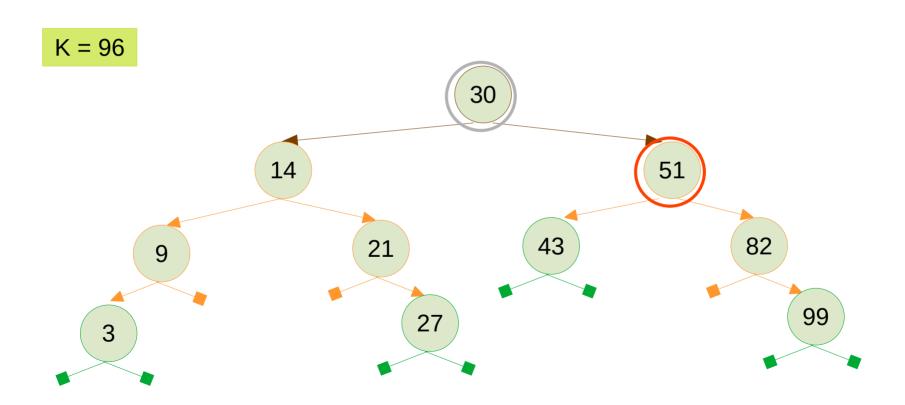


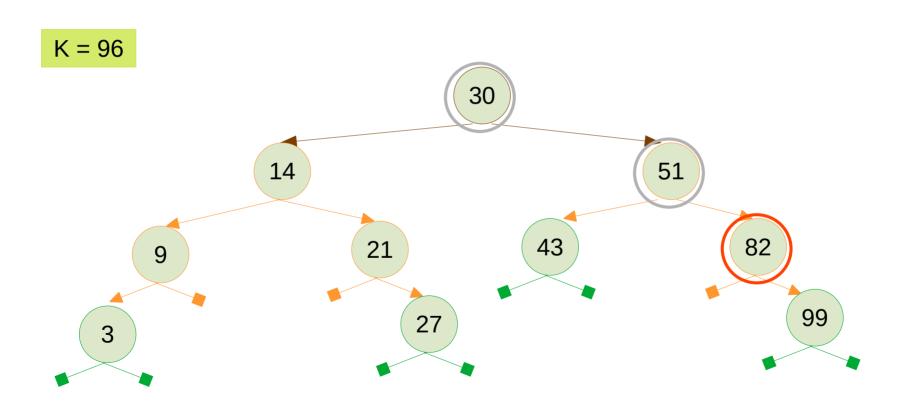


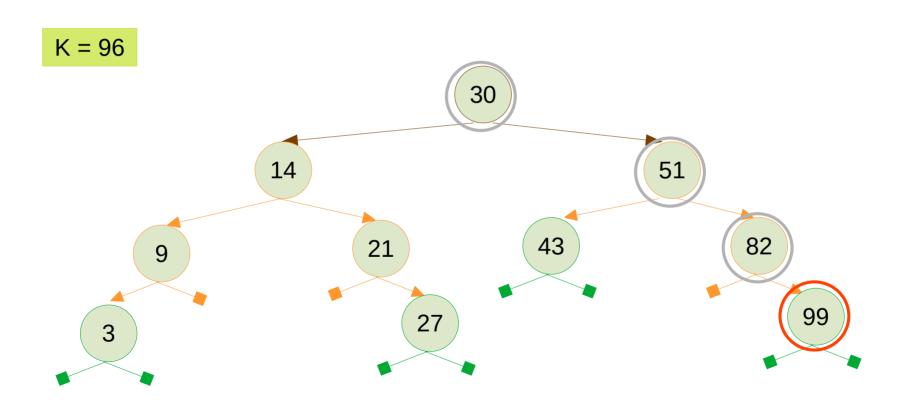












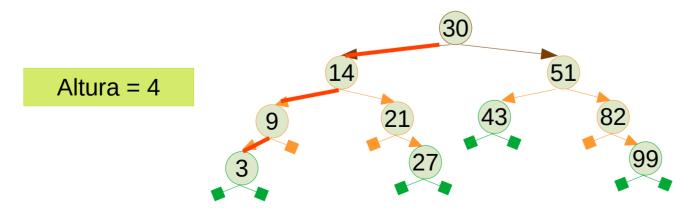


Algoritmo buscaChave(Node \*raiz, key)
Inicio

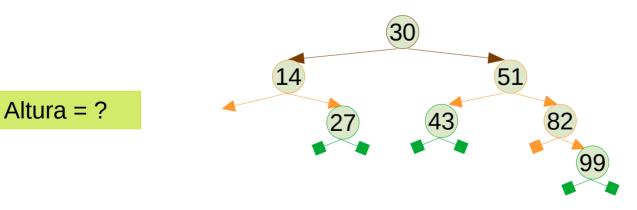


fimAlgoritmo

- 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

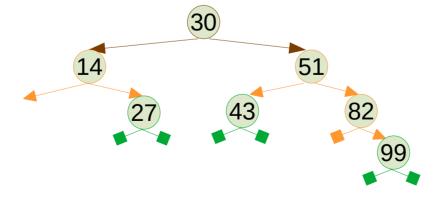


- A altura de um nó X em uma árvore binária é a distância entre x e o seu descendente mais afastado.
  - Mais precisamente, a altura de x é o número de passos no mais longo caminho que leva de x até uma folha.
  - Os caminhos a que essa definição se refere são os obtido pela iteração das instruções x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



- A 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.

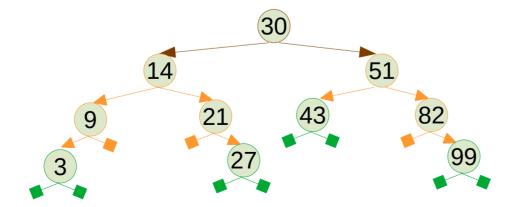
Ex. Qual a profundidade do elemento 82?



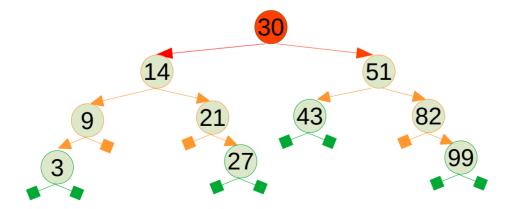
- Existem diversas aplicações onde devemos percorrer uma árvore de maneira sistemática, visitando todos os nós da árvore, um a um.
- Existem três formas de percorrer uma árvore binária:
  - Pré-order
  - In-Order
  - Pós-Order

- 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

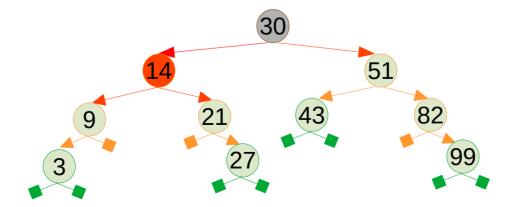
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



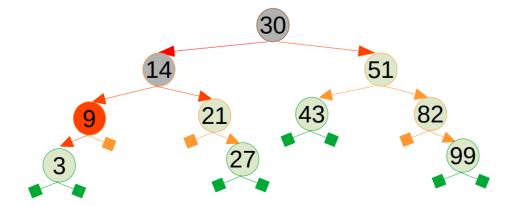
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



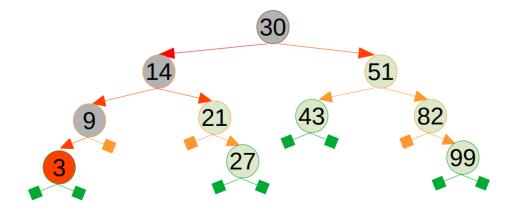
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



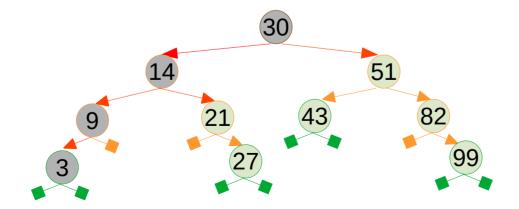
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



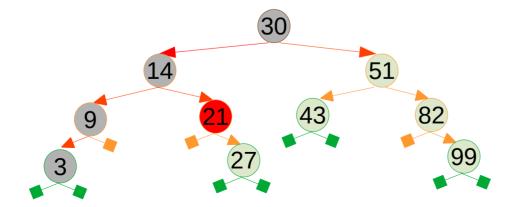
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



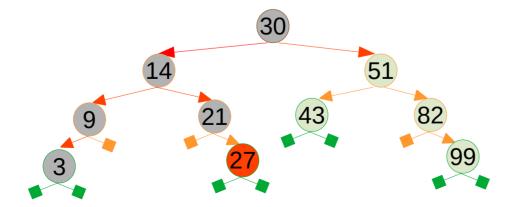
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



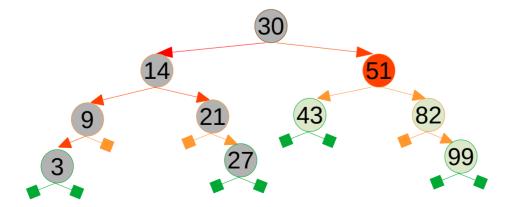
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



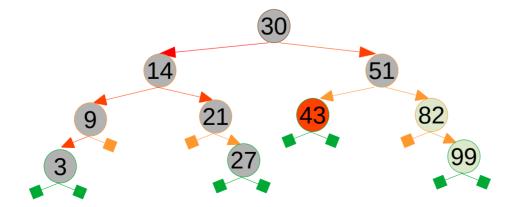
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



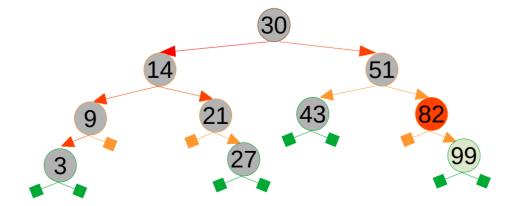
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



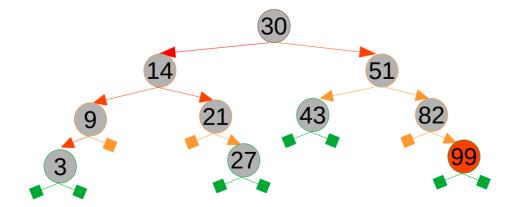
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



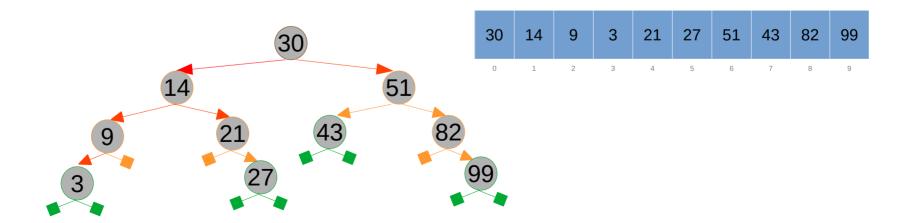
- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita



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

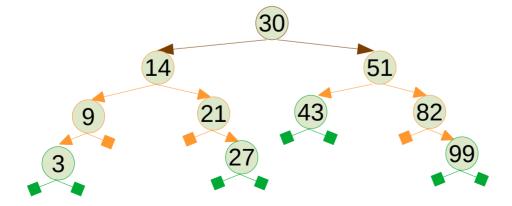


- Pré-ordem
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita

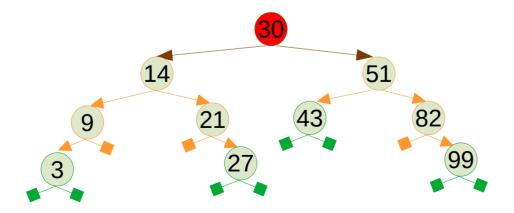


- Existem diversas aplicações onde devemos percorrer uma árvore de maneira sistemática, visitando todos os nós da árvore, um a um.
- Existem três formas de percorrer uma árvore binária:
  - Pré-ordem
  - In-ordem
  - Pós-ordem

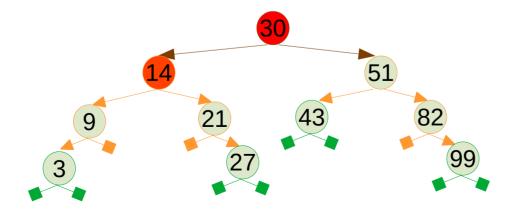
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



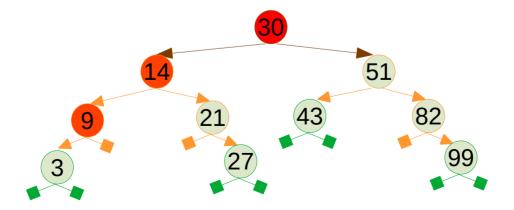
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



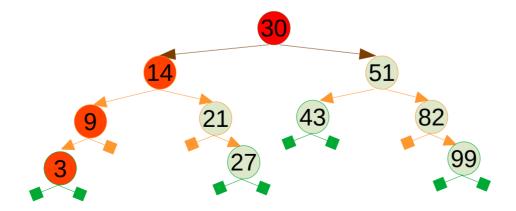
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



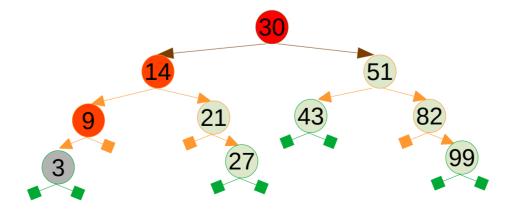
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



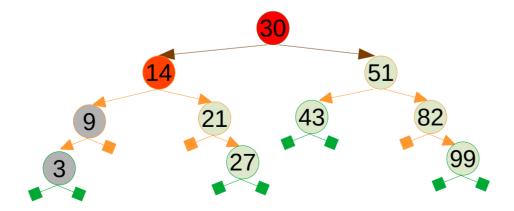
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



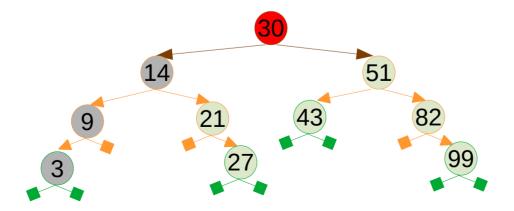
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



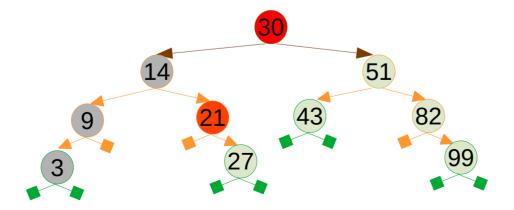
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



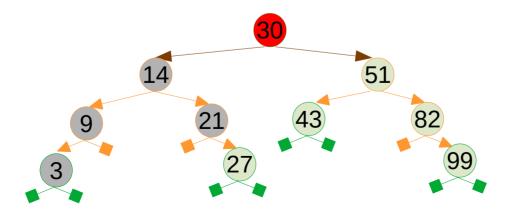
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



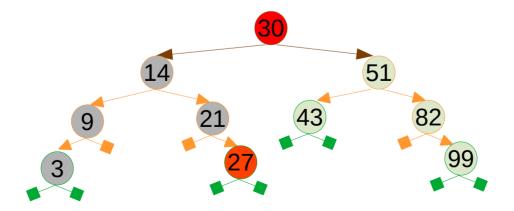
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



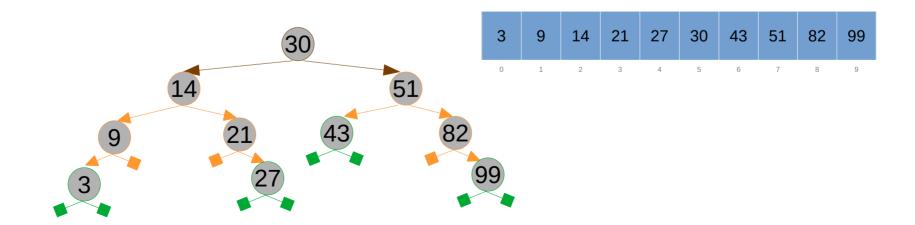
- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita



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

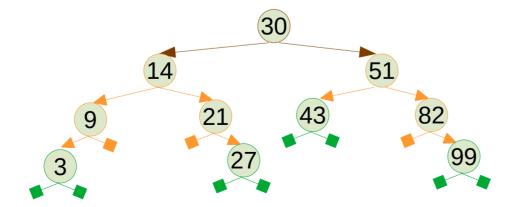


- In-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Visita a raiz
  - Percorre a subárvore direita

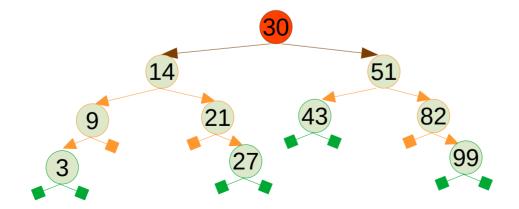


- Existem diversas aplicações onde devemos percorrer uma árvore de maneira sistemática, visitando todos os nós da árvore, um a um.
- Existem três formas de percorrer uma árvore binária:
  - Pré-ordem
  - In-ordem
  - Pós-ordem

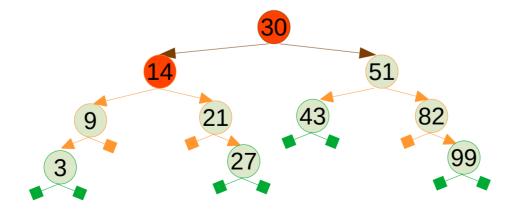
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



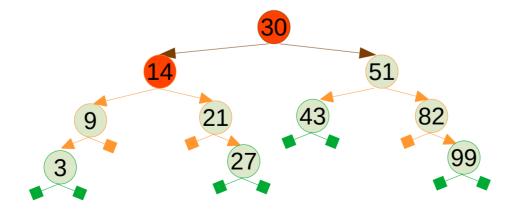
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



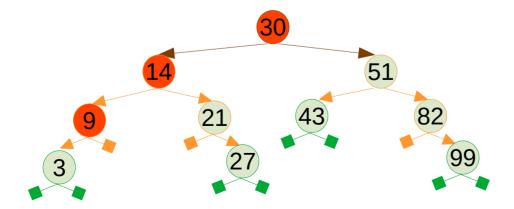
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



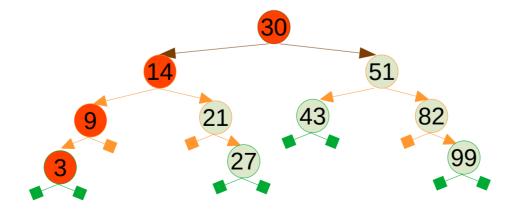
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



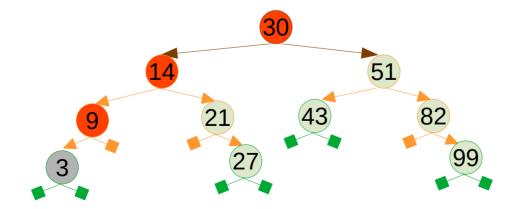
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



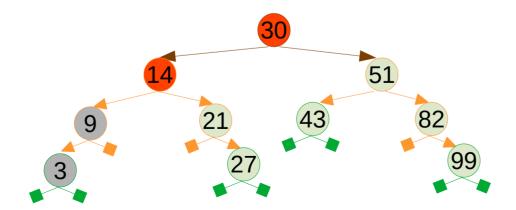
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



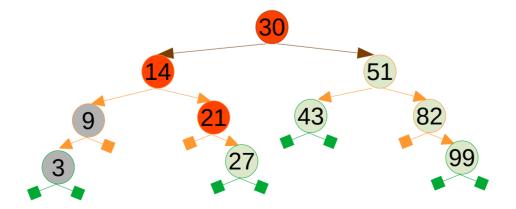
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



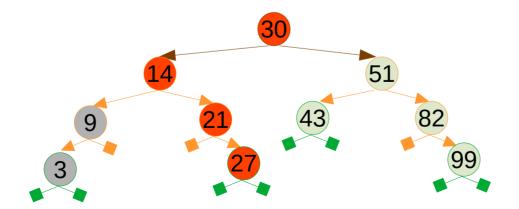
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



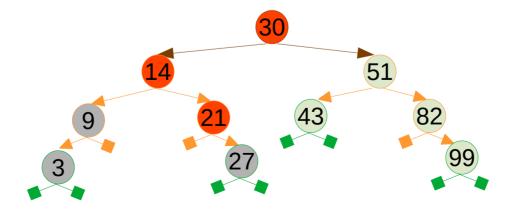
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



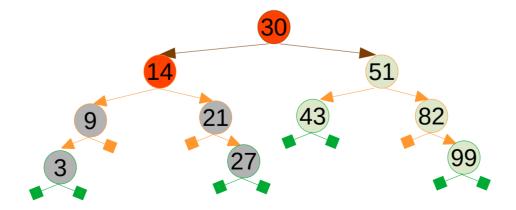
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



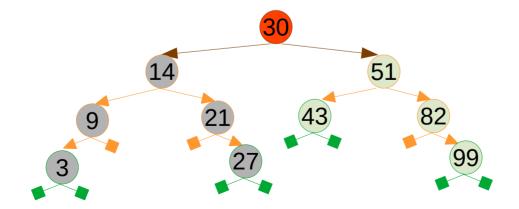
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



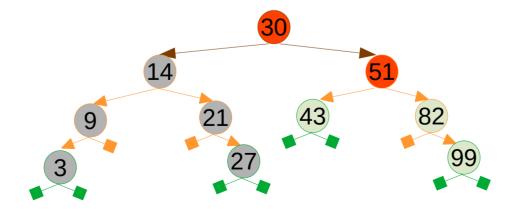
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



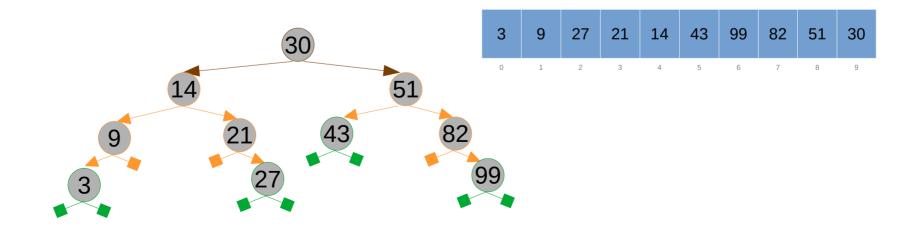
- Pós-ordem
  - Percorre a subárvore esquerda
  - Percorre a subárvore direita
  - Visita a raiz



- 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



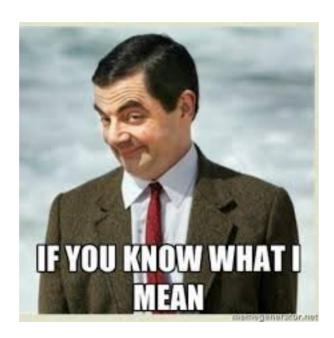
- Árvores representam um ótima otimização de performance para o acesso a informações
  - A complexidade é da ordem de log já que temos uma árvore

- Árvores representam um ótima otimização de performance para o acesso a informações
  - A complexidade é da ordem de log já que temos uma árvore



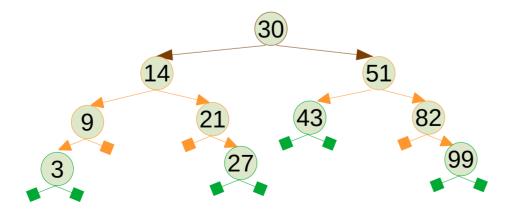
- Árvores representam um ótima otimização de performance para o acesso a informações
  - A complexidade é difícil e depende da organização da árvore
    - Árvores balanceadas mantém uma complexidade de acesso na ordem de log<sub>b</sub> n, pois mantém seu crescimento controlado
  - Para árvores desbalanceadas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

Árvores degeneradas



Árvores degeneradas





Árvores degeneradas



