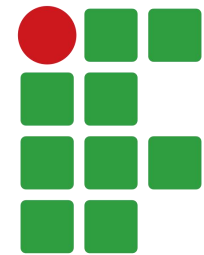


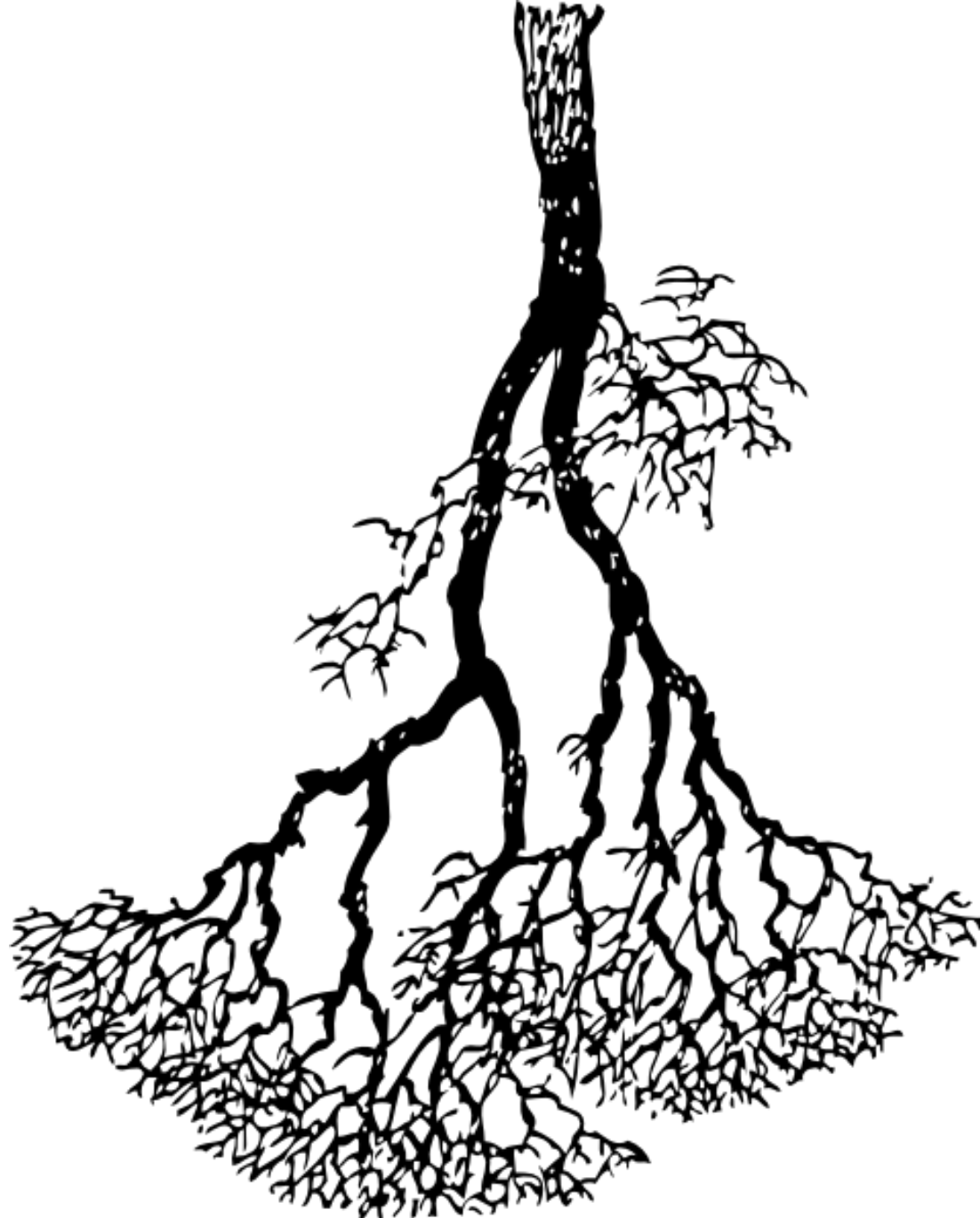
ALGORITMOS E ESTRUTURA DE DADOS

Curso de Engenharia de Software
Lucas Sampaio Leite



**INSTITUTO
FEDERAL**
Pernambuco

Árvores



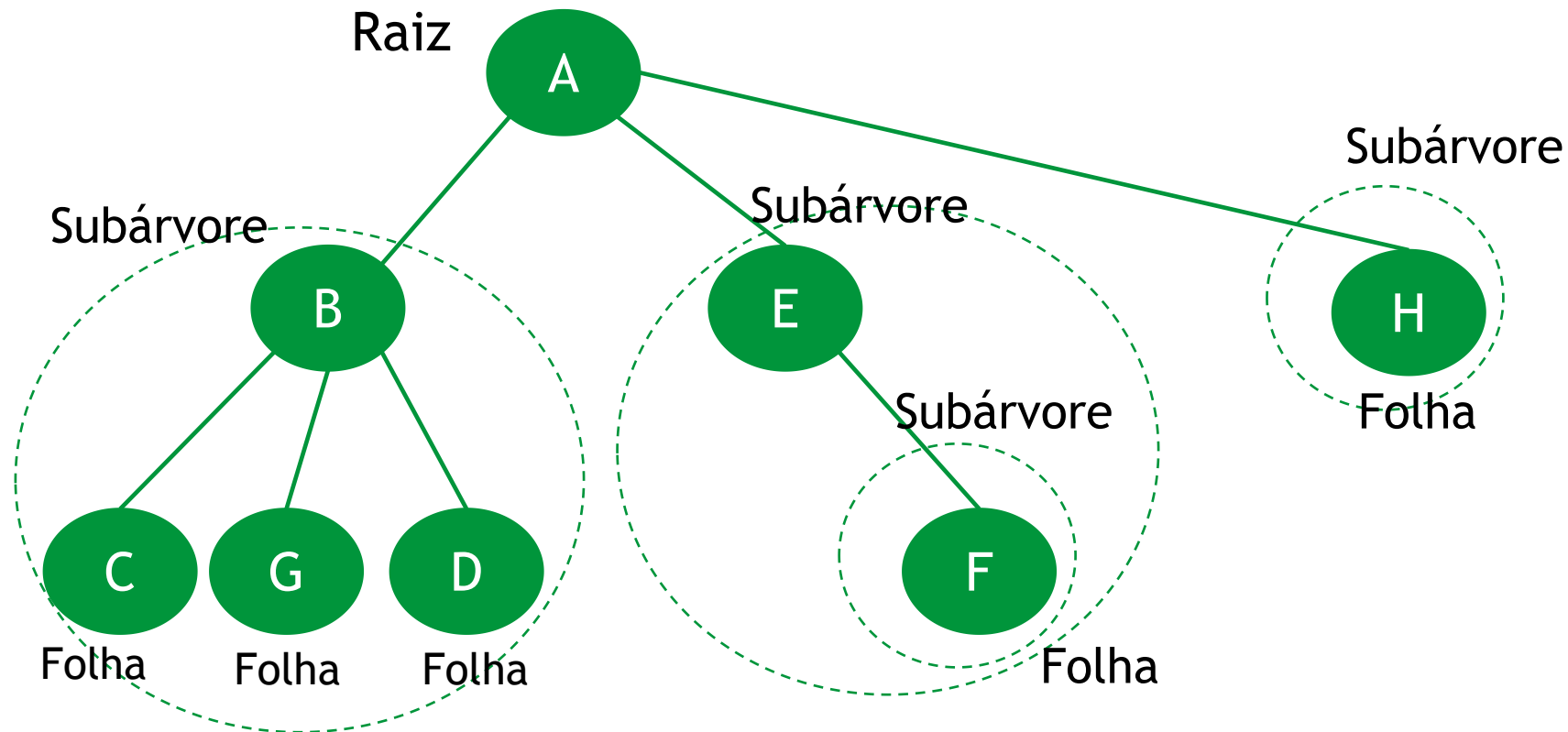
Árvores

- Árvores são estruturas de dados hierárquicas compostas por nós conectados por arestas.
- São amplamente utilizadas em diversas áreas da Computação, como:
 - Implementação de algoritmos de busca e ordenação;
 - Sistemas de gerenciamento de bancos de dados;
 - Organização de sistemas de arquivos em sistemas operacionais;
 - Representação de interfaces gráficas e documentos estruturados;
 - Compiladores e interpretadores de linguagens de programação.

- Definição: uma árvore T é um conjunto finito de zero ou mais nós, tal que:
 - se o número de nós = 0, temos uma árvore vazia, ou
 - se o número de nós > 0
 - existe um nó especialmente denominado raiz de T
 - os nós restantes formam $m \geq 0$ conjuntos disjuntos $p_1, p_2, \dots, p_m$, cada um desses conjuntos é uma árvore em si, chamada subárvore da raiz de T , ou simplesmente subárvore.

Árvores

- Uma árvore é um conjunto de nós formado por uma raiz (root) e por um conjunto de subárvores conectadas a ela.

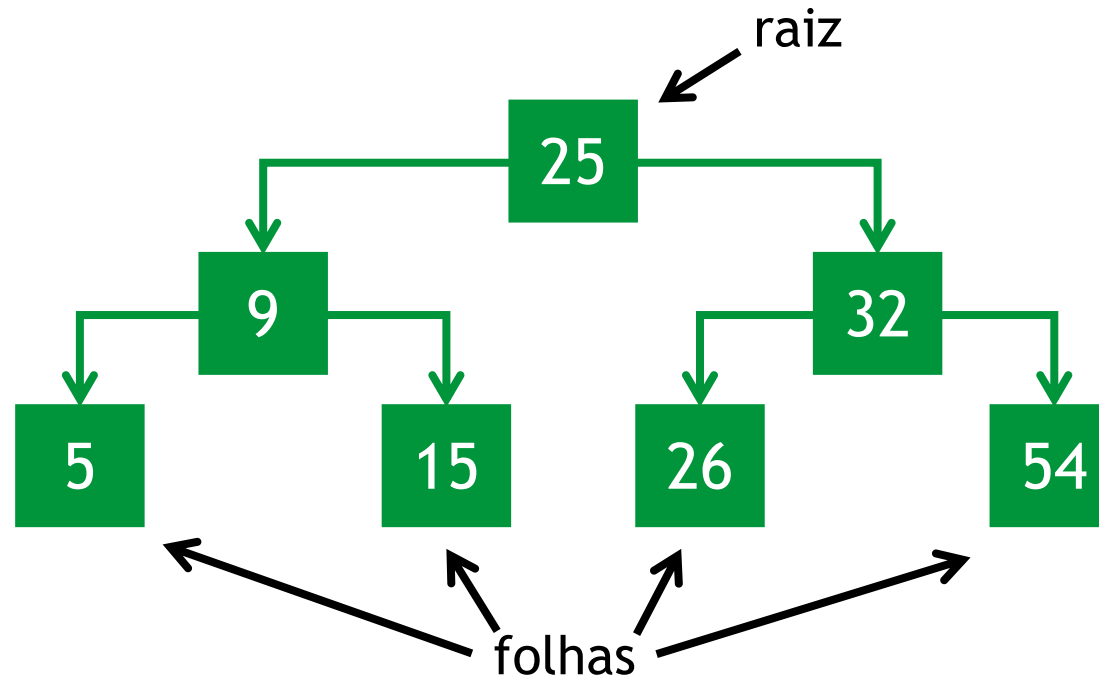


Árvores

- Cada nó pode possuir zero ou mais filhos.
- Uma árvore pode ser definida recursivamente como:
 - Uma árvore vazia; ou
 - Um nó raiz conectado a zero ou mais subárvores.
 - Como a definição é recursiva, cada subárvore também é uma árvore e pode, inclusive, ser uma árvore vazia.

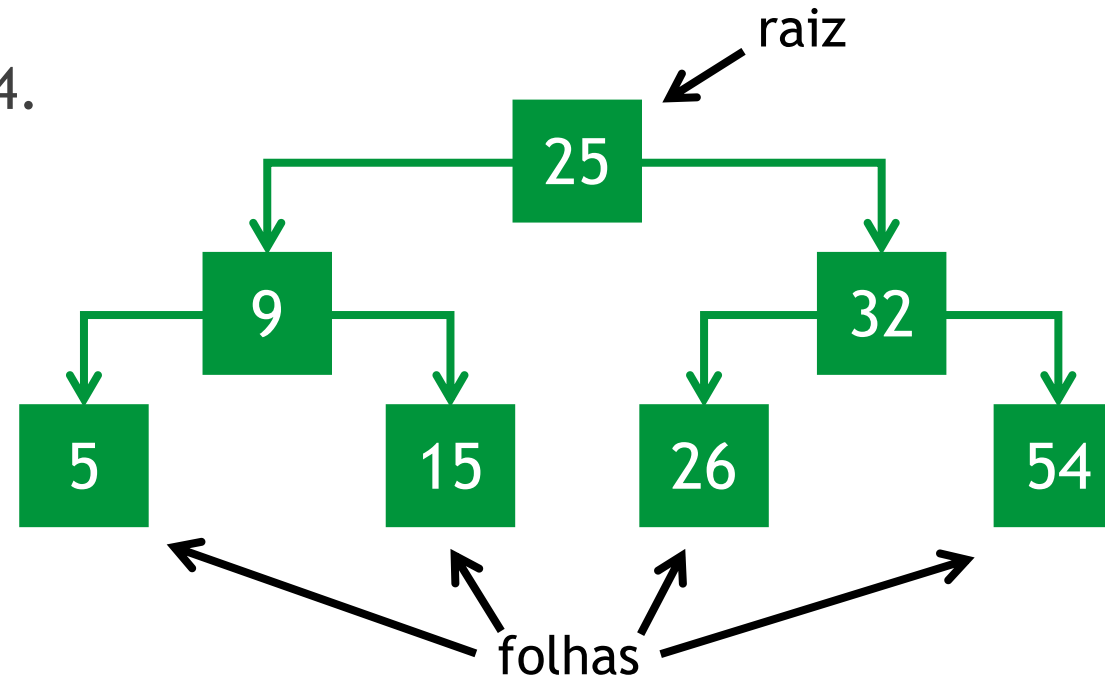
Árvores

- Nós que não possuem filhos (grau 0) são chamados de folhas ou nós externos.
- Nós que possuem pelo menos um filho são chamados de nós internos.



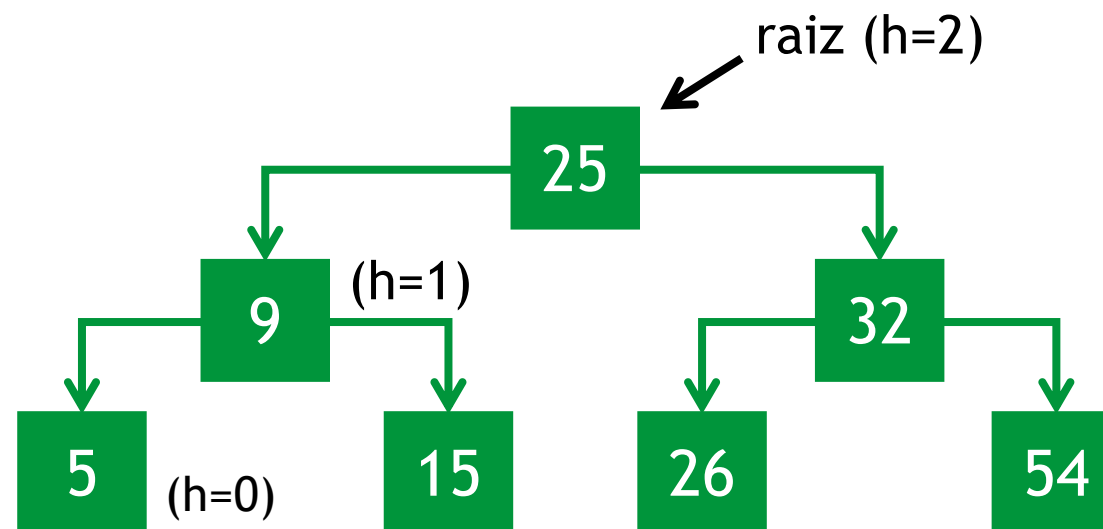
Árvores

- Os nós localizados abaixo de um determinado nó são chamados de descendentes desse nó.
- Exemplos:
 - Descendentes de 9: 5 e 15.
 - Descendentes de 32: 26 e 54.



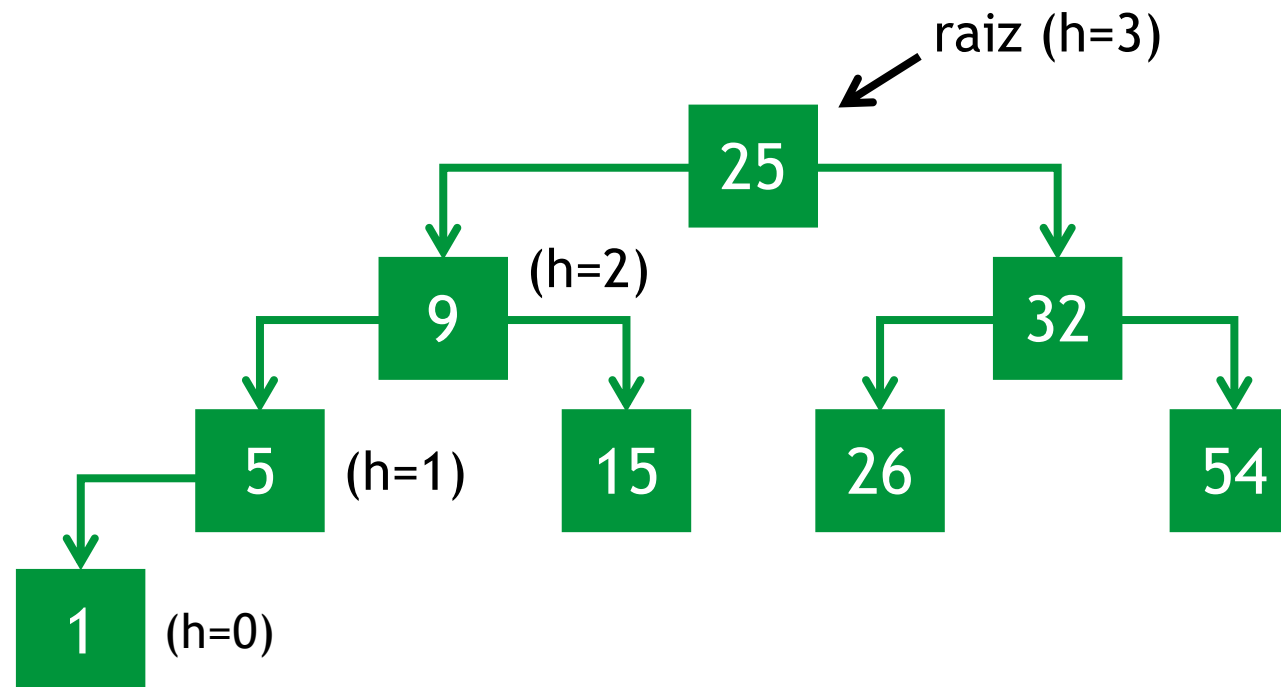
Árvores

- A altura de uma árvore (h) é definida pelo número de arestas do caminho mais longo entre a raiz e uma folha.



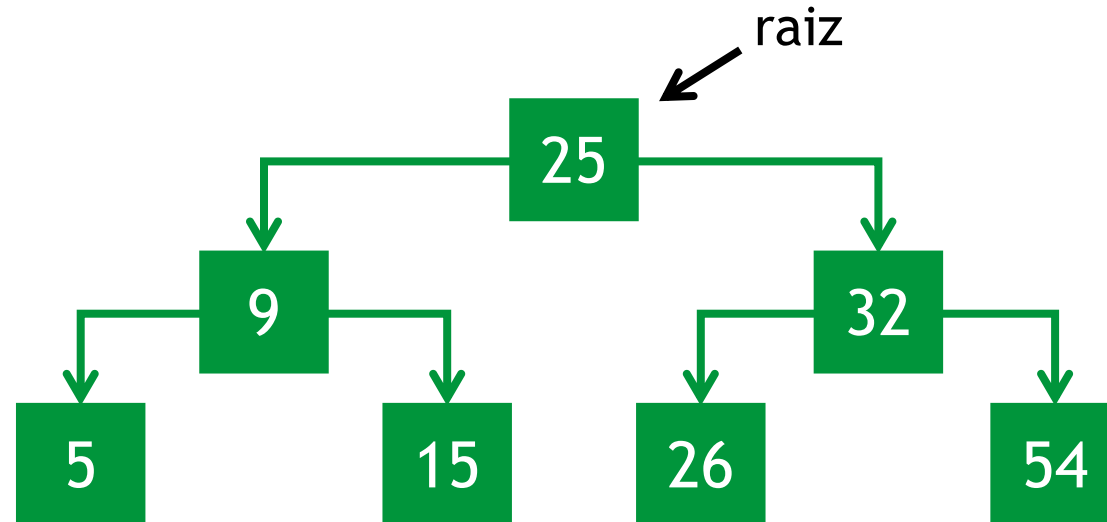
Árvores

- A altura de uma árvore (h) é definida pelo número de arestas do caminho mais longo entre a raiz e uma folha.



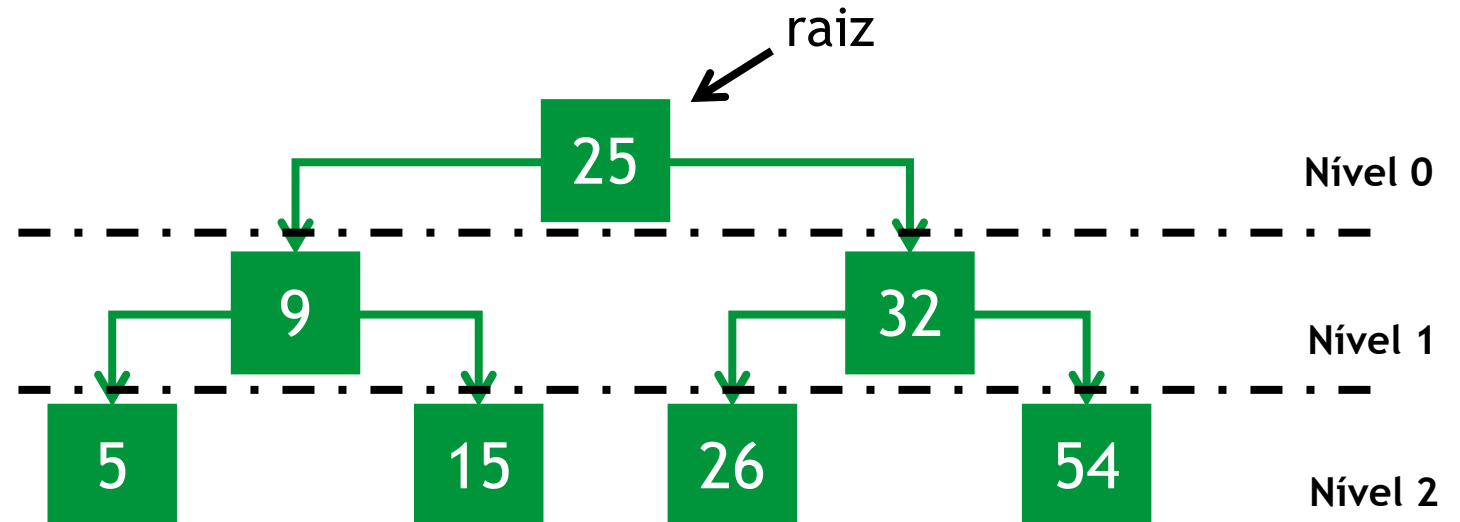
Árvores

- A profundidade de um nó corresponde ao número de arestas no caminho da raiz até esse nó.
- Exemplos:
 - Profundidade de 25 = 0
 - Profundidade de 9 = 1
 - Profundidade de 5 = 2



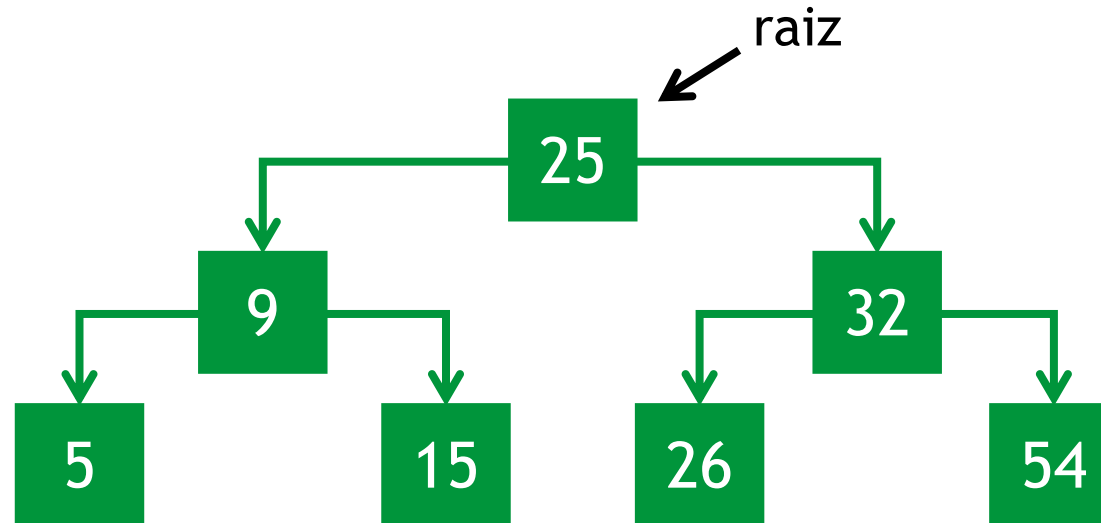
Árvores

- O nível de um nó em uma árvore é uma medida de sua profundidade em relação à raiz da árvore.
 - O nível da raiz é 0.
 - Os demais níveis são a distância até a raiz.



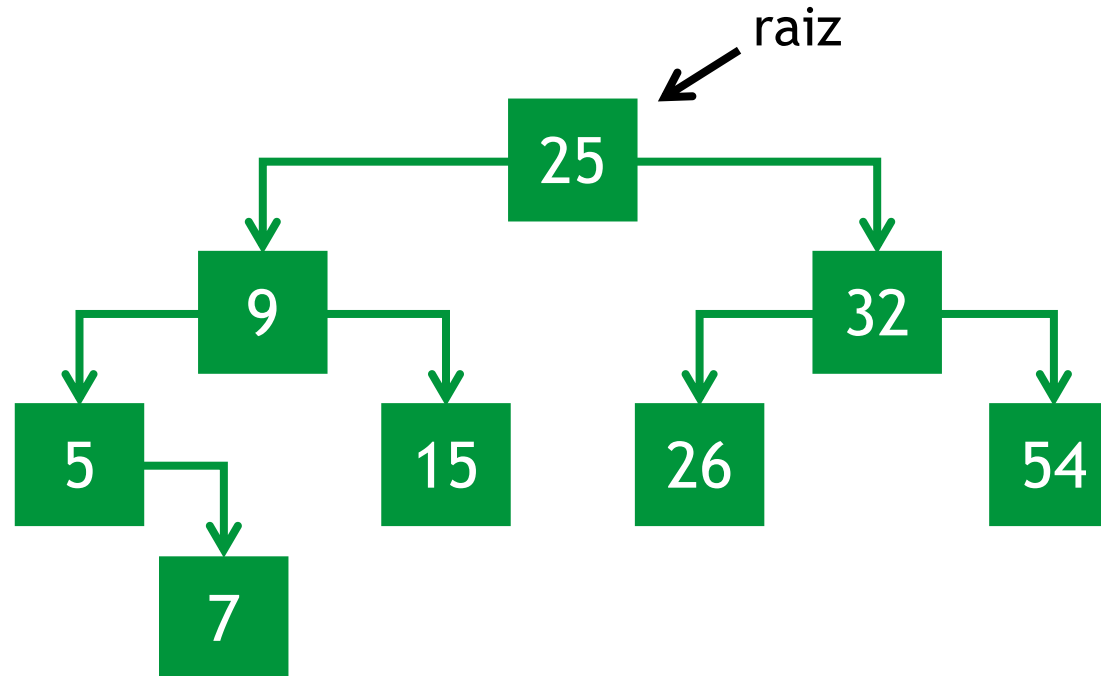
Árvores binárias

- Uma árvore é binária quando cada nó possui, no máximo, duas subárvores.



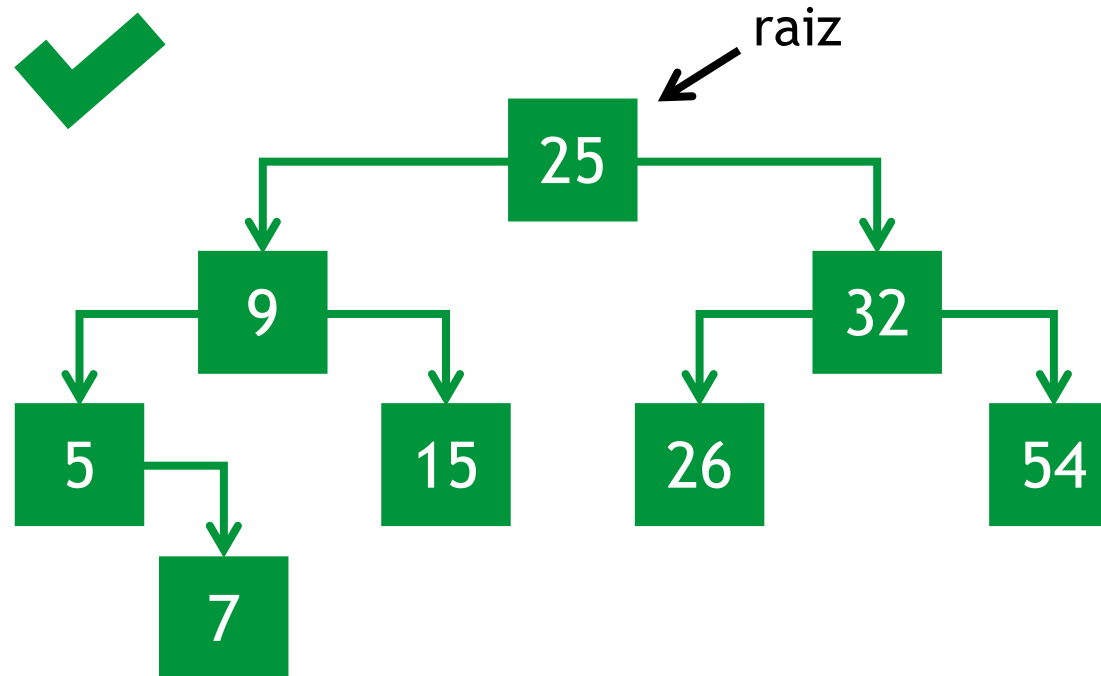
Árvores binárias

- Uma árvore é binária quando cada nó possui, no máximo, duas subárvores.



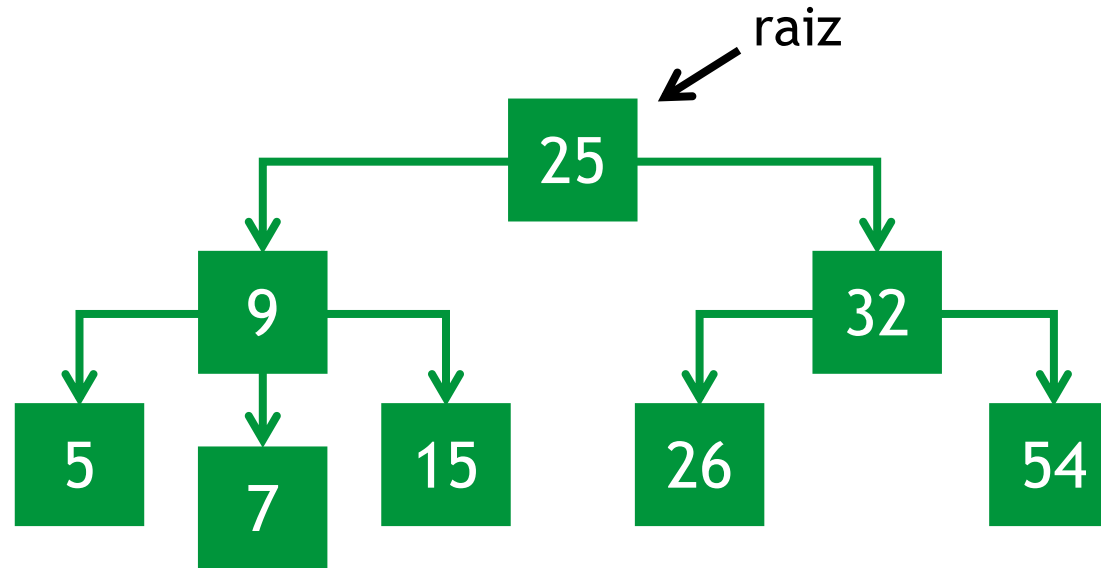
Árvores binárias

- Uma árvore é binária quando cada nó possui, no máximo, duas subárvores.



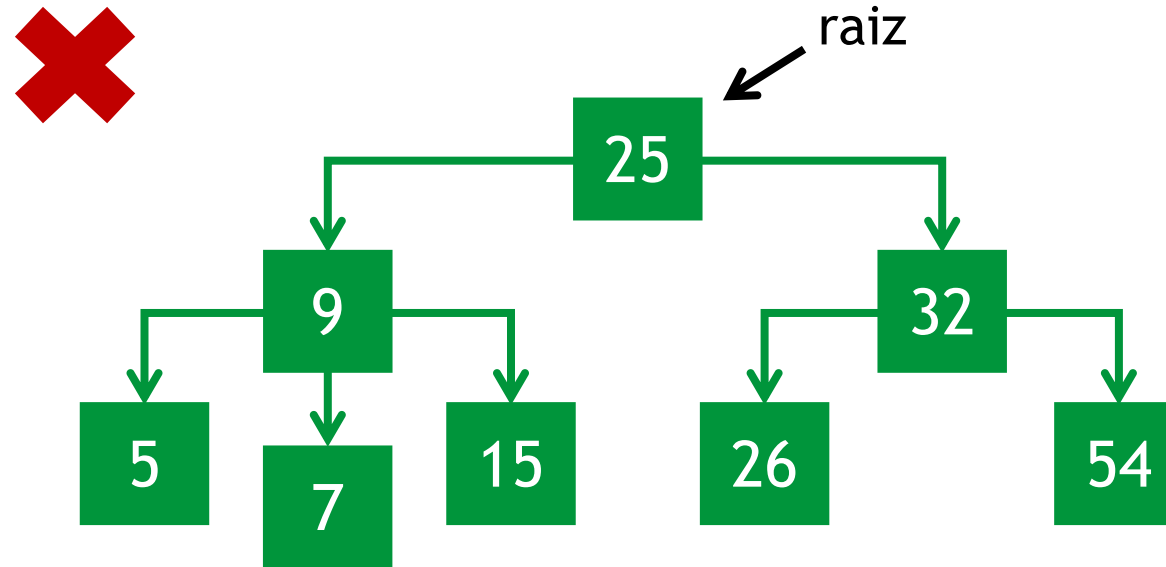
Árvores binárias

- Uma árvore é binária quando cada nó possui, no máximo, duas subárvores.



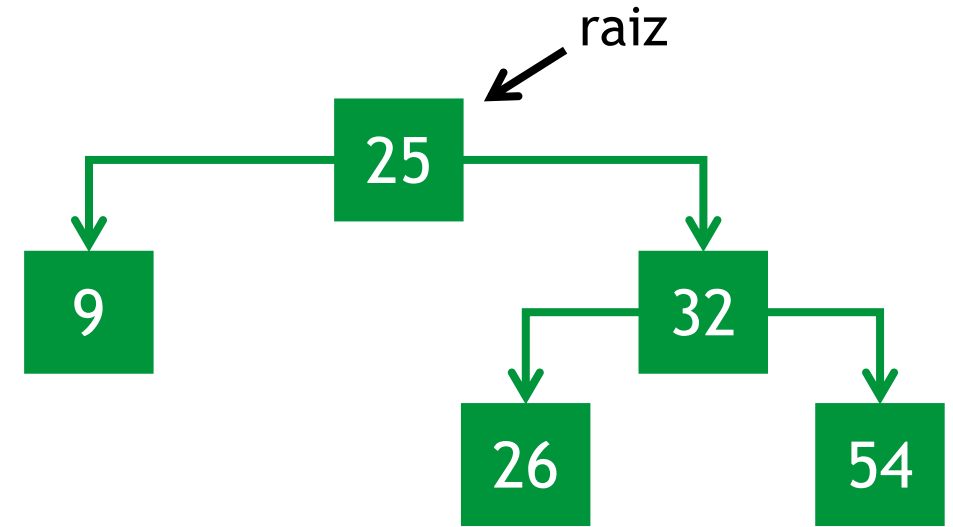
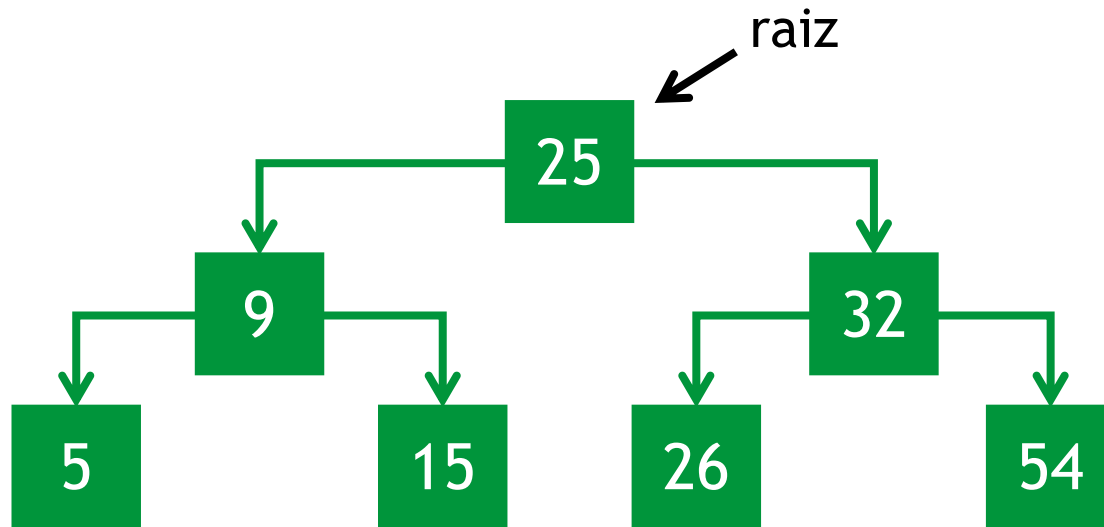
Árvores binárias

- Uma árvore é binária quando cada nó possui, no máximo, duas subárvores.



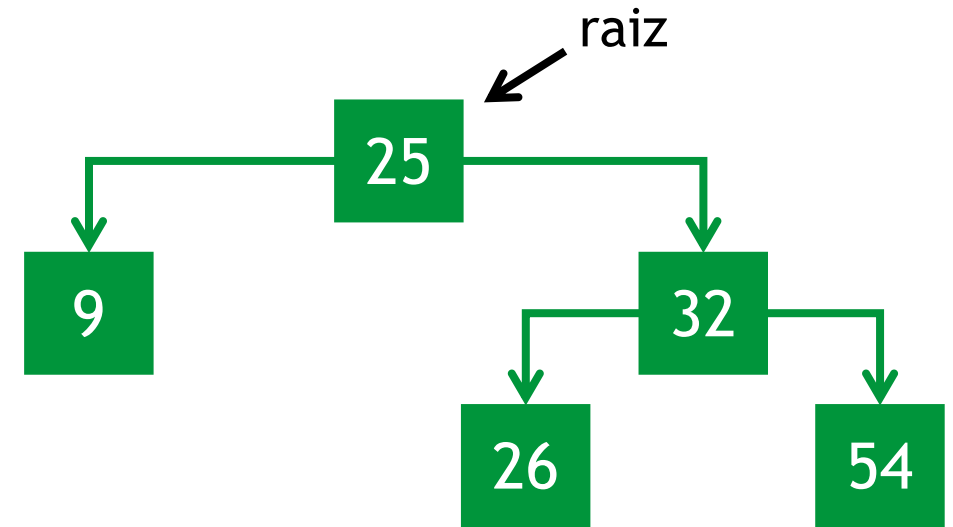
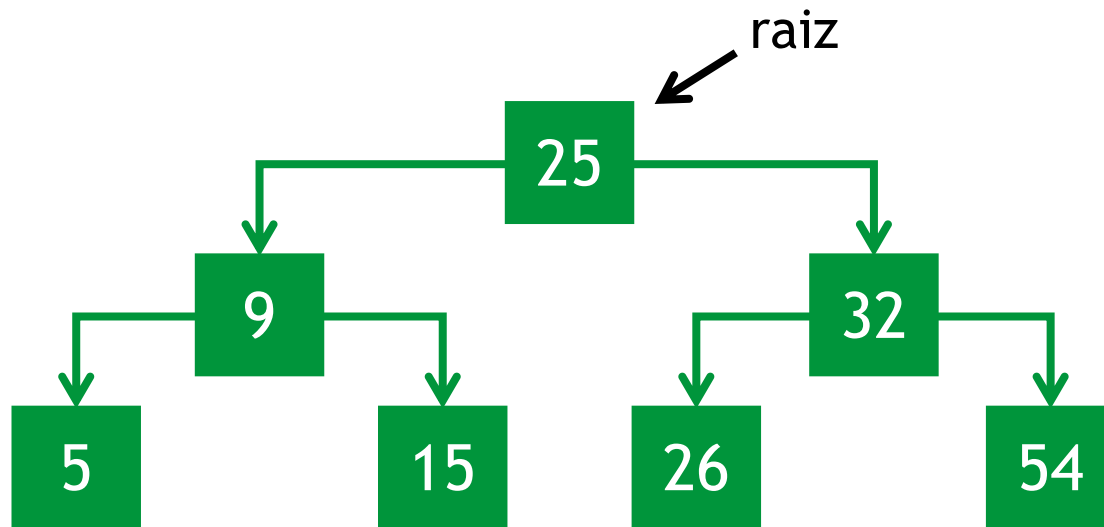
Árvores binárias

- Uma árvore binária é cheia quando todo nó possui 0 ou 2 filhos.



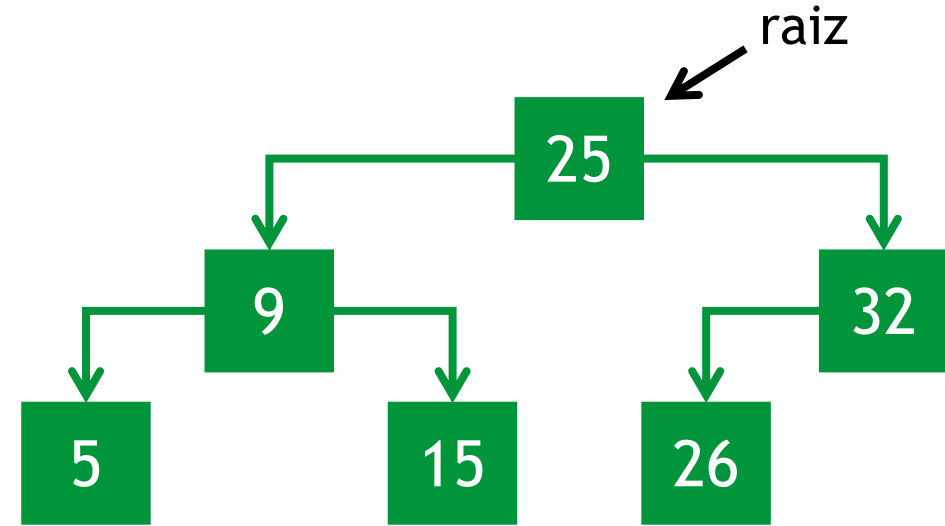
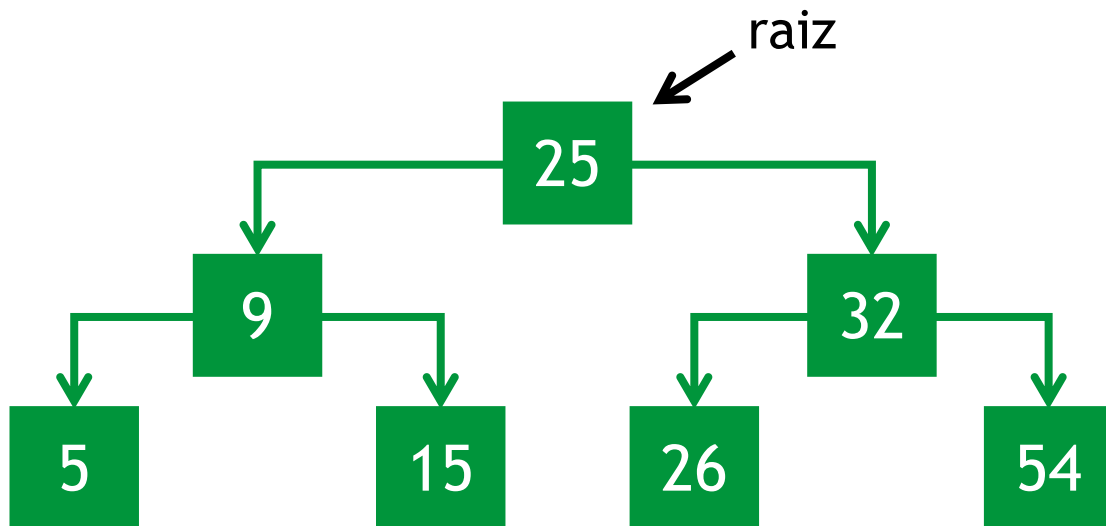
Árvores binárias

- Uma árvore binária é cheia quando todo nó possui 0 ou 2 filhos.



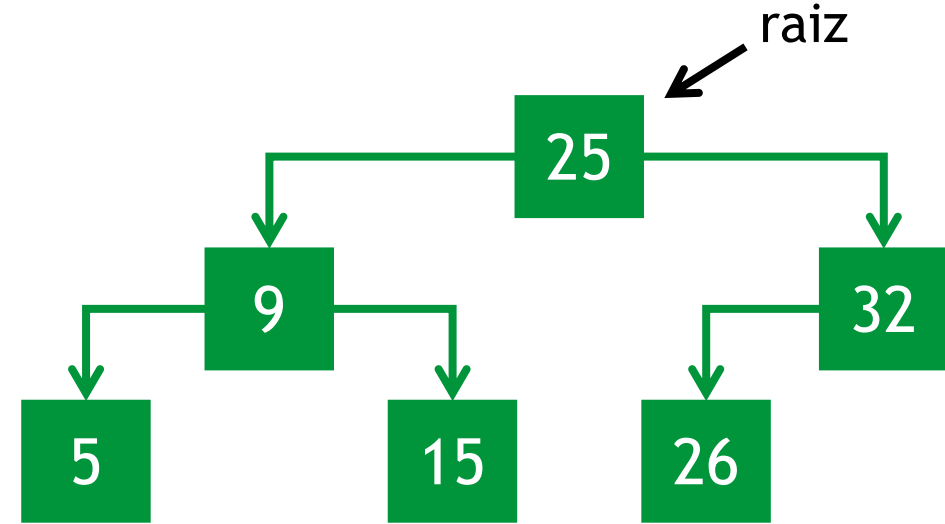
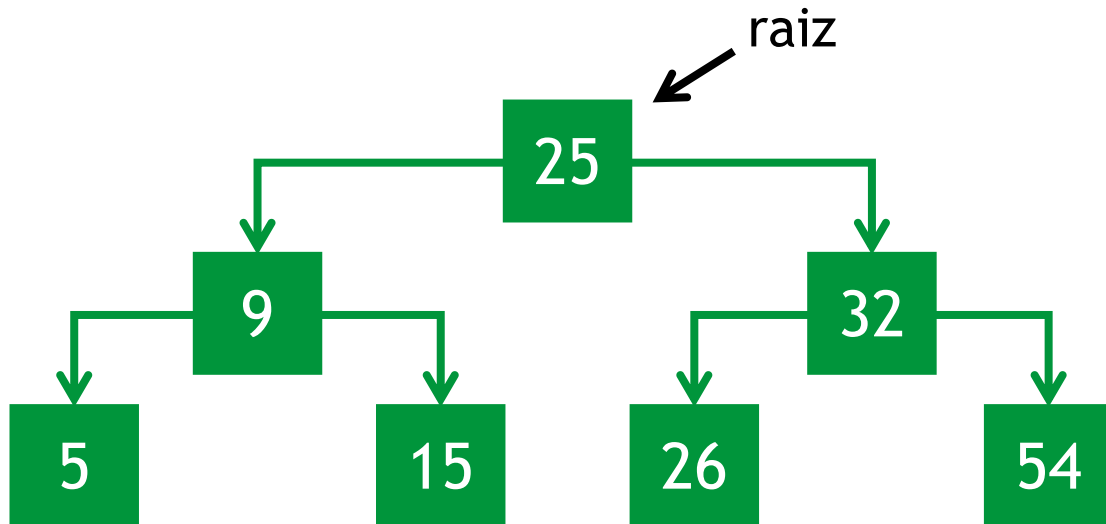
Árvores binárias

- Uma árvore binária é completa quando:
 - Todos os níveis, exceto possivelmente o último, estão totalmente preenchidos.
 - O último nível é preenchido da esquerda para a direita.



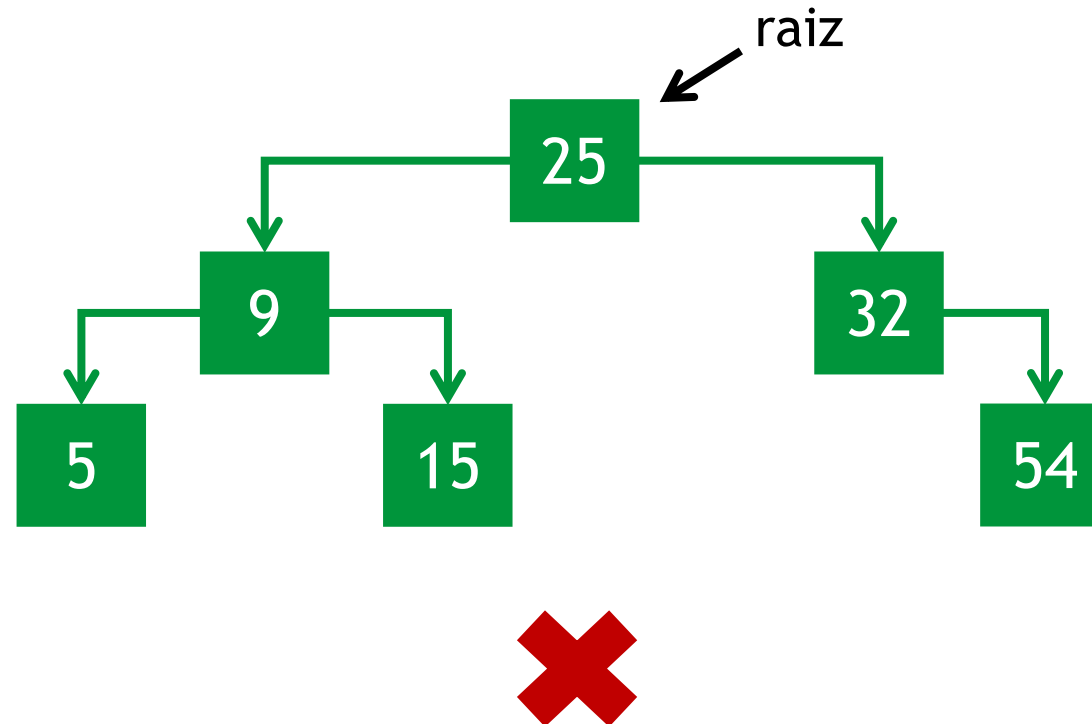
Árvores binárias

- Uma árvore binária é completa quando:
 - Todos os níveis, exceto possivelmente o último, estão totalmente preenchidos.
 - O último nível é preenchido da esquerda para a direita.



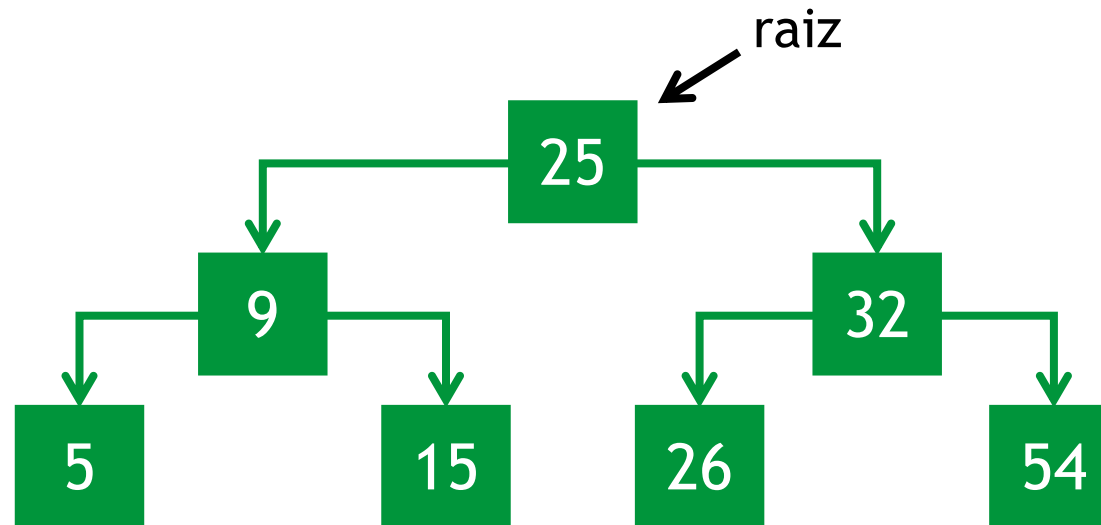
Árvores binárias

- Uma árvore binária é completa quando:
 - Todos os níveis, exceto possivelmente o último, estão totalmente preenchidos.
 - O último nível é preenchido da esquerda para a direita.



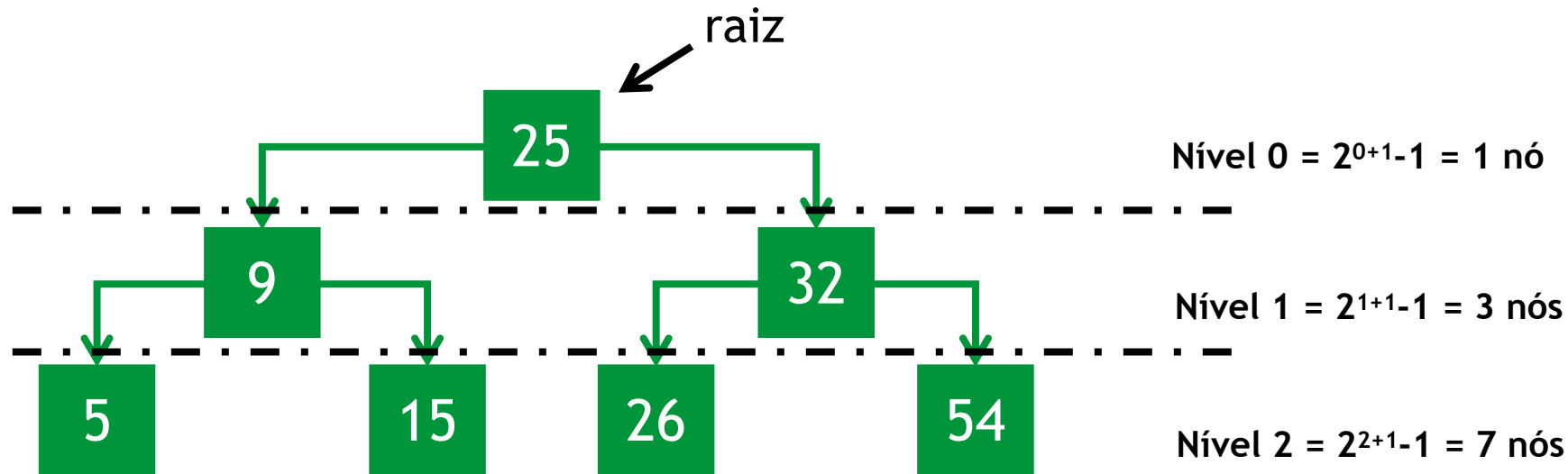
Árvores binárias

- Uma árvore binária é perfeita quando:
 - Todo nó interno possui exatamente 2 filhos.
 - Todas as folhas estão no mesmo nível.



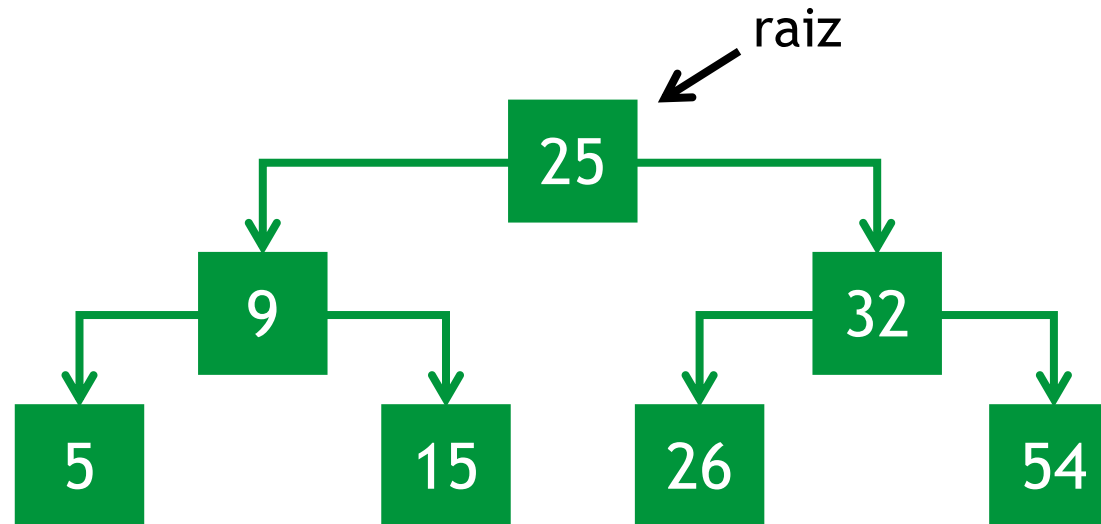
Árvores binárias

- Uma árvore binária perfeita de altura h possui $2^{h+1} - 1$ nós.
- Uma árvore binária completa com n nós possui altura proporcional a $\log_2 n$.



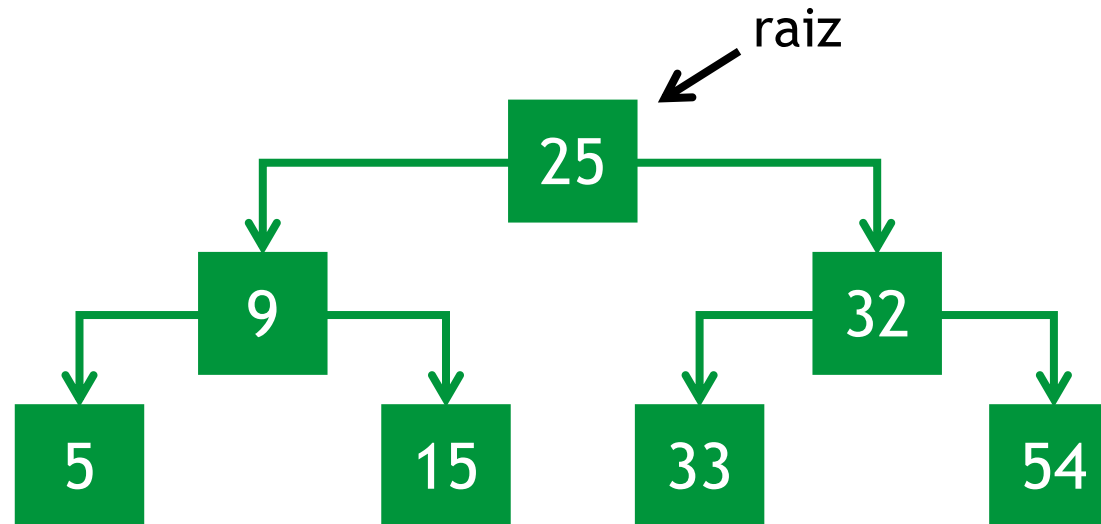
Árvore Binária de Busca (BST)

- Uma Árvore Binária de Busca (BST) organiza os dados de forma hierárquica, permitindo operações eficientes de busca, inserção e remoção.
 - Valores menores que o nó são armazenados à esquerda.
 - Valores maiores que o nó são armazenados à direita.



Árvore Binária de Busca (BST)

- Uma Árvore Binária de Busca (BST) organiza os dados de forma hierárquica, permitindo operações eficientes de busca, inserção e remoção.
 - Valores menores que o nó são armazenados à esquerda.
 - Valores maiores que o nó são armazenados à direita.



Árvore Binária de Busca (BST)

- Representando um Nó em C:

```
typedef struct No {  
    int valor;  
    struct No *esquerda;  
    struct No *direita;  
} No;
```

Árvore Binária de Busca (BST)

- Criando um Nó em C:

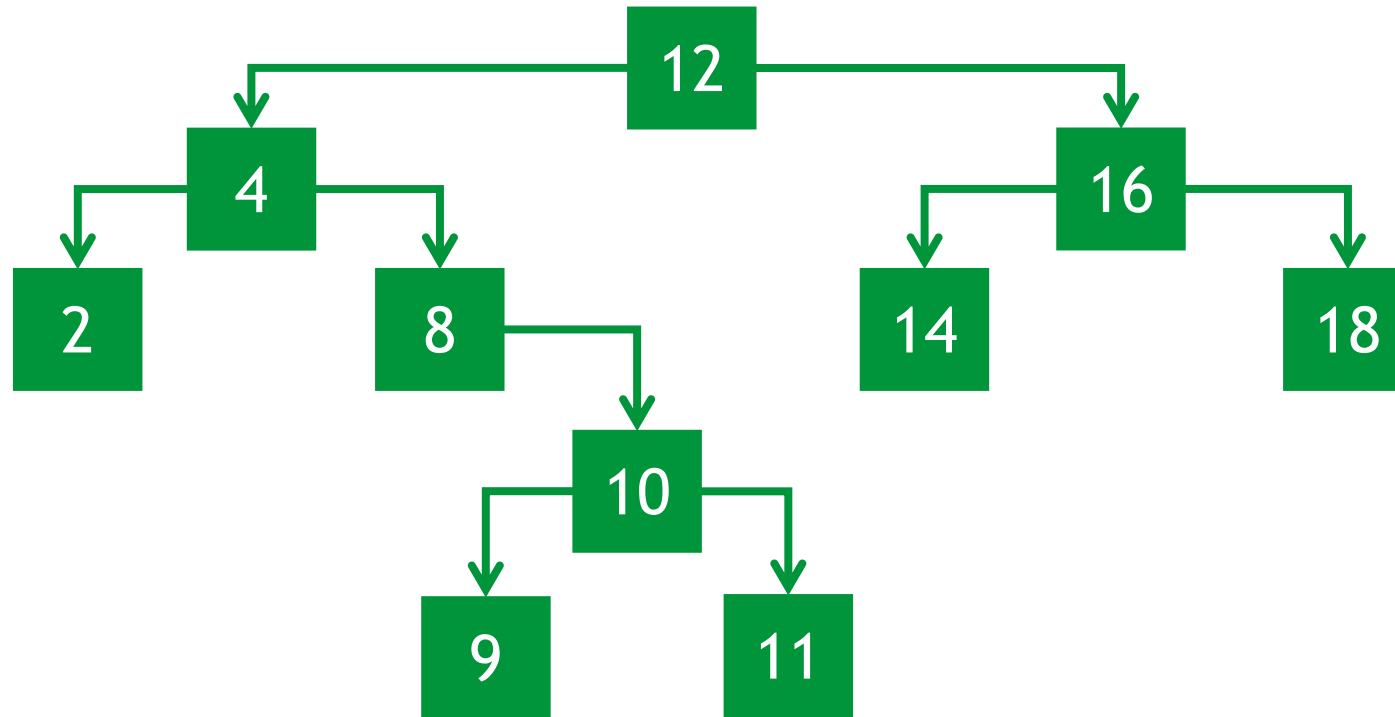
```
No *criarNo(int valor) {  
  
    No *novo = (No *) malloc(sizeof(No));  
  
    novo->valor = valor;  
    novo->esquerda = NULL;  
    novo->direita = NULL;  
  
    return novo;  
}
```

Árvore Binária de Busca (BST)

- Busca em uma Árvore Binária de Busca (BST):
 1. Compare o valor armazenado no nó atual com o valor procurado.
 2. Se os valores forem iguais, o elemento foi encontrado e o nó é retornado.
 3. Se o valor procurado for menor que o valor do nó atual, continue a busca na subárvore esquerda.
 4. Se o valor procurado for maior que o valor do nó atual, continue a busca na subárvore direita.
 5. Repita os passos 1 a 4 até encontrar o elemento ou alcançar uma referência nula (NULL).
 6. Se a busca chegar a um nó nulo (NULL), significa que o elemento não está presente na árvore; nesse caso, retorne NULL.

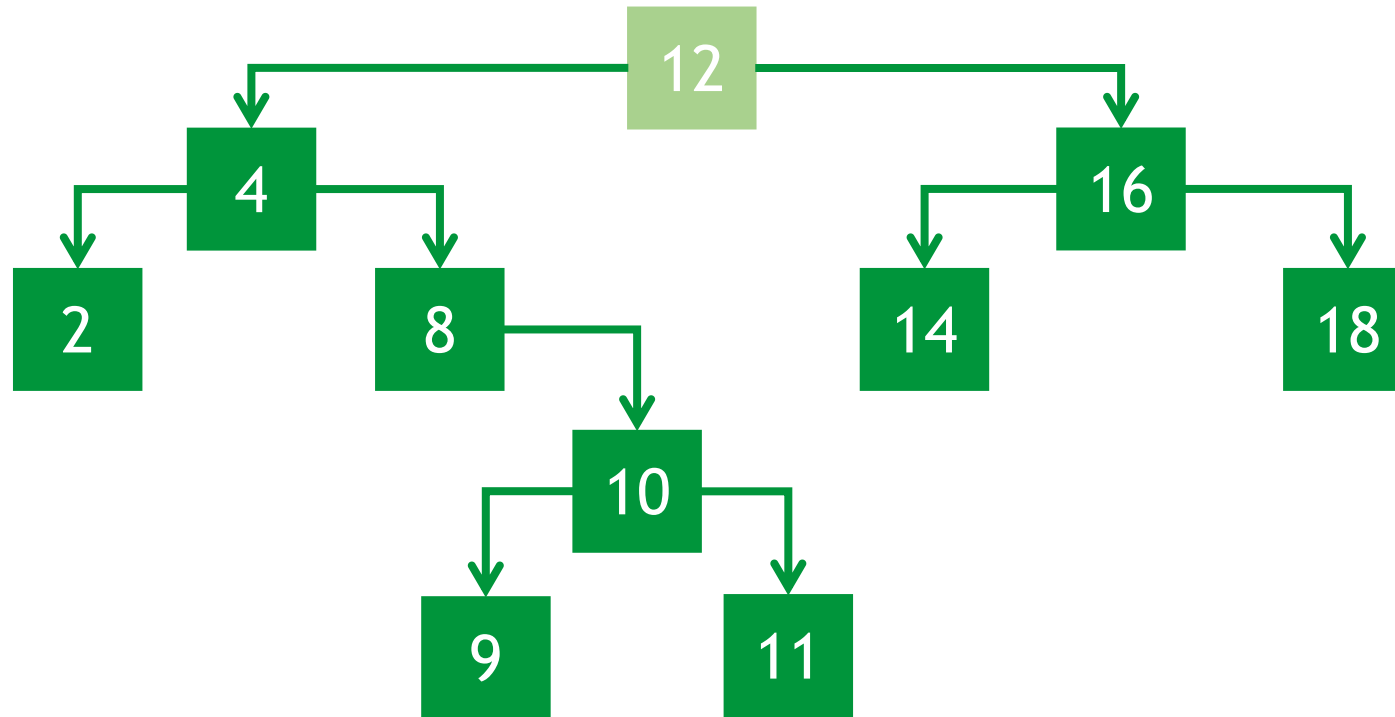
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 10:



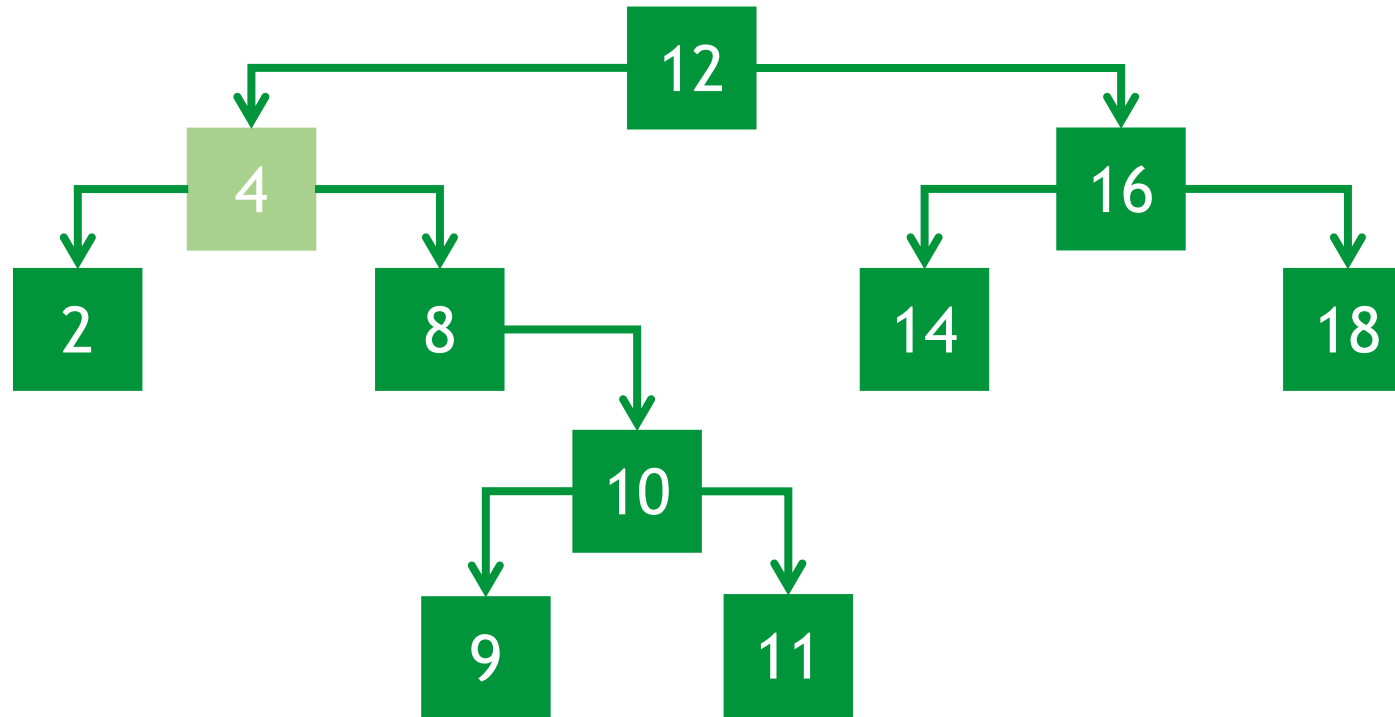
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 10:



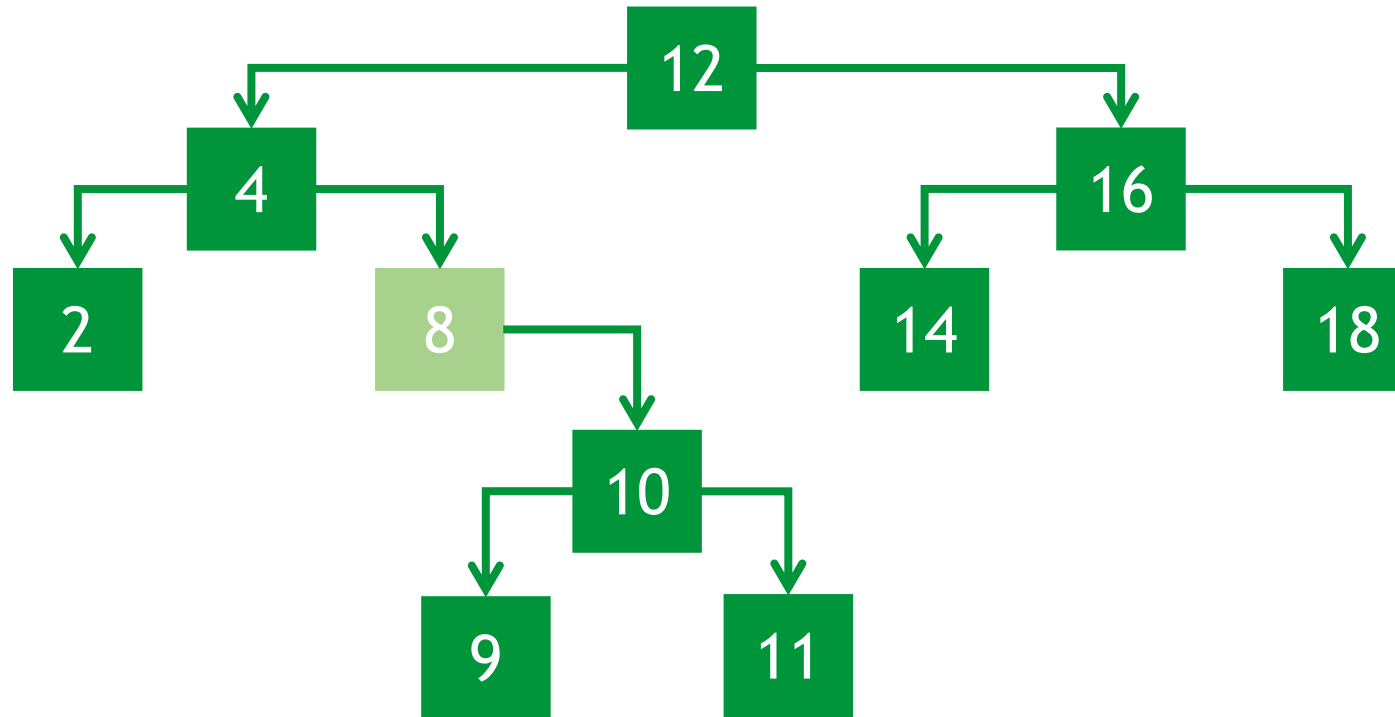
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 10:



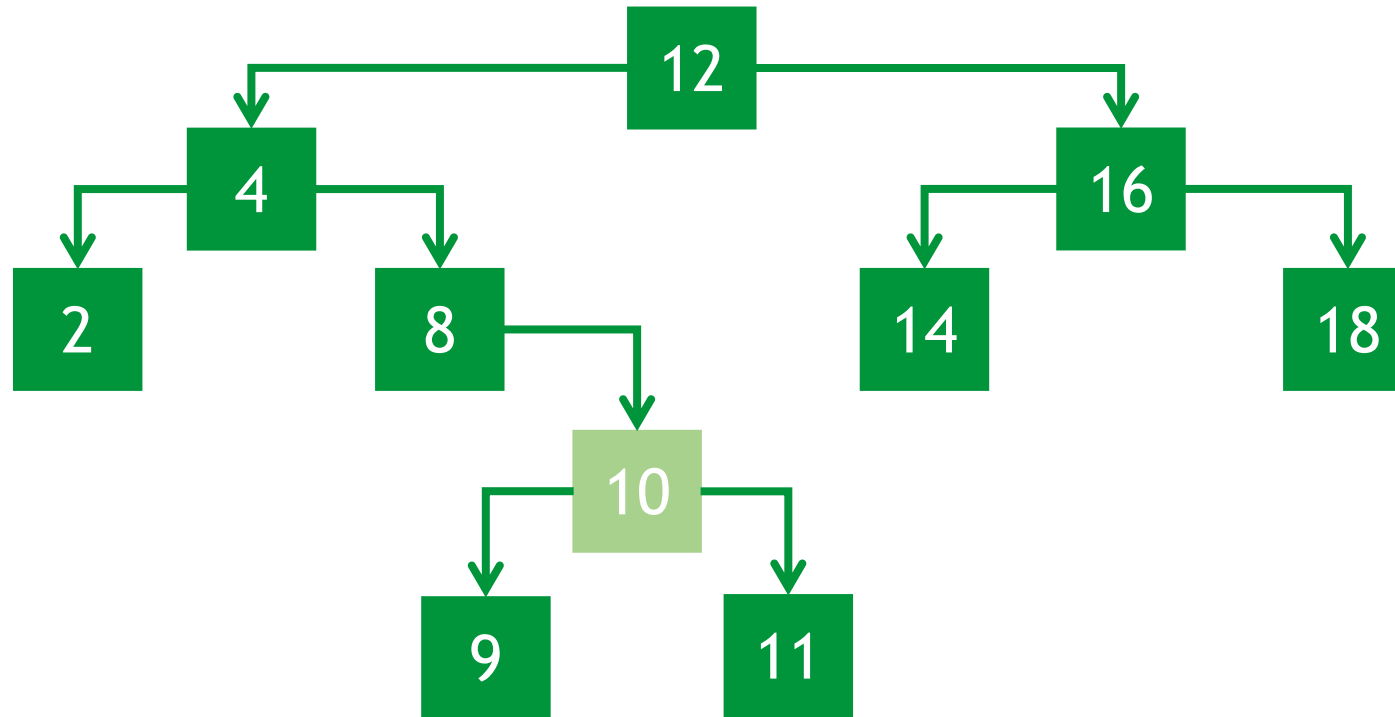
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 10:



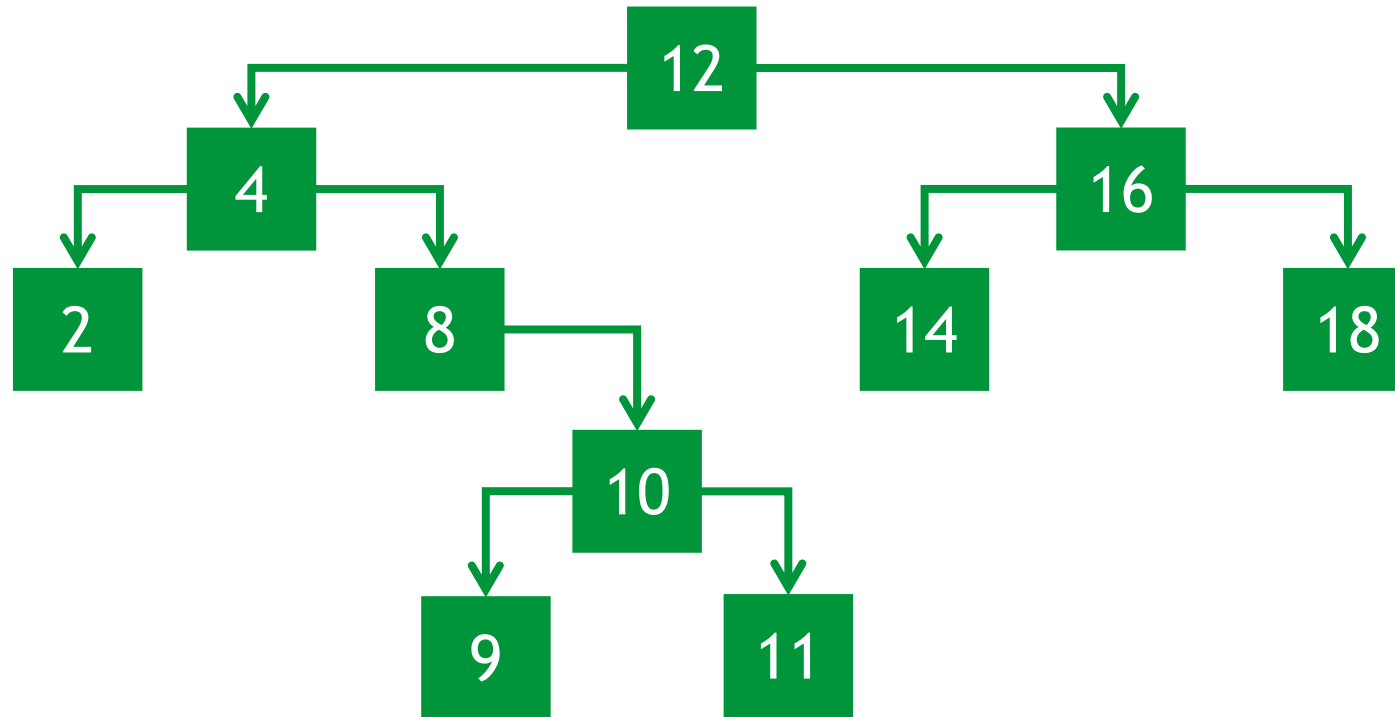
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 10:



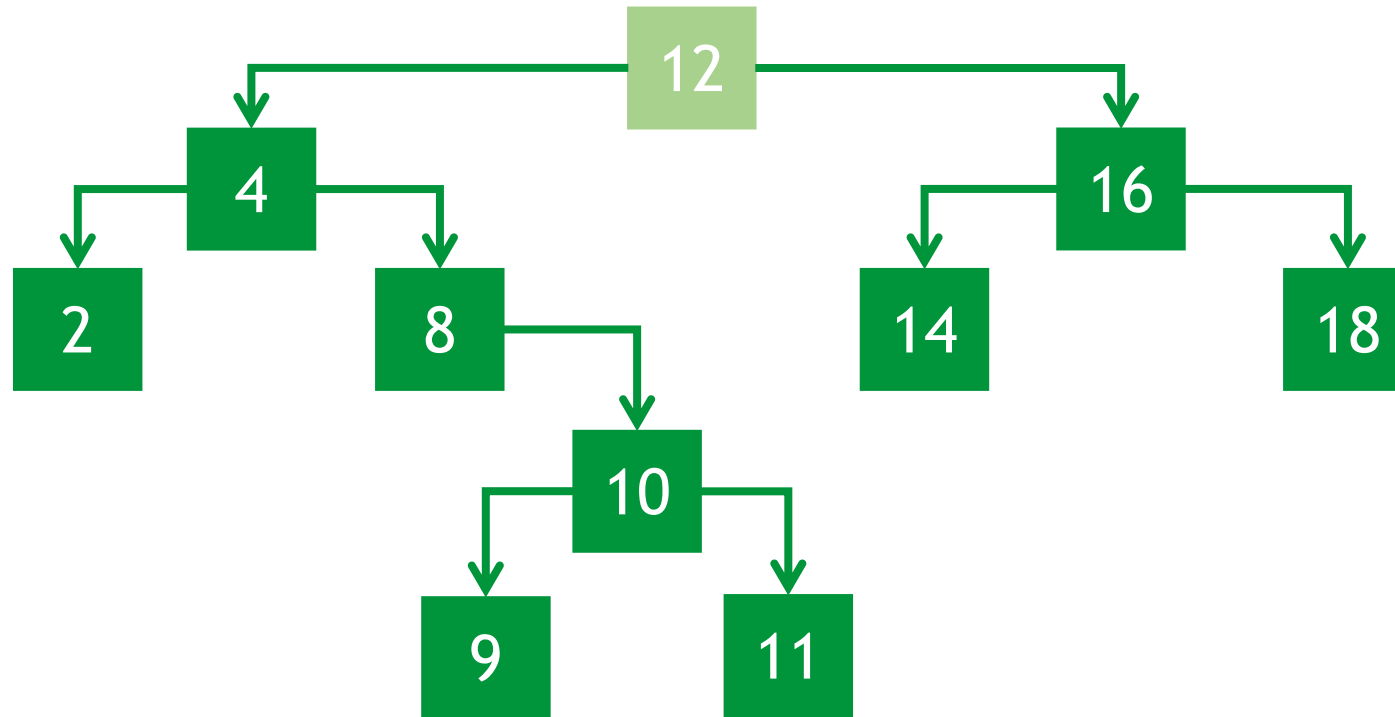
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 7:



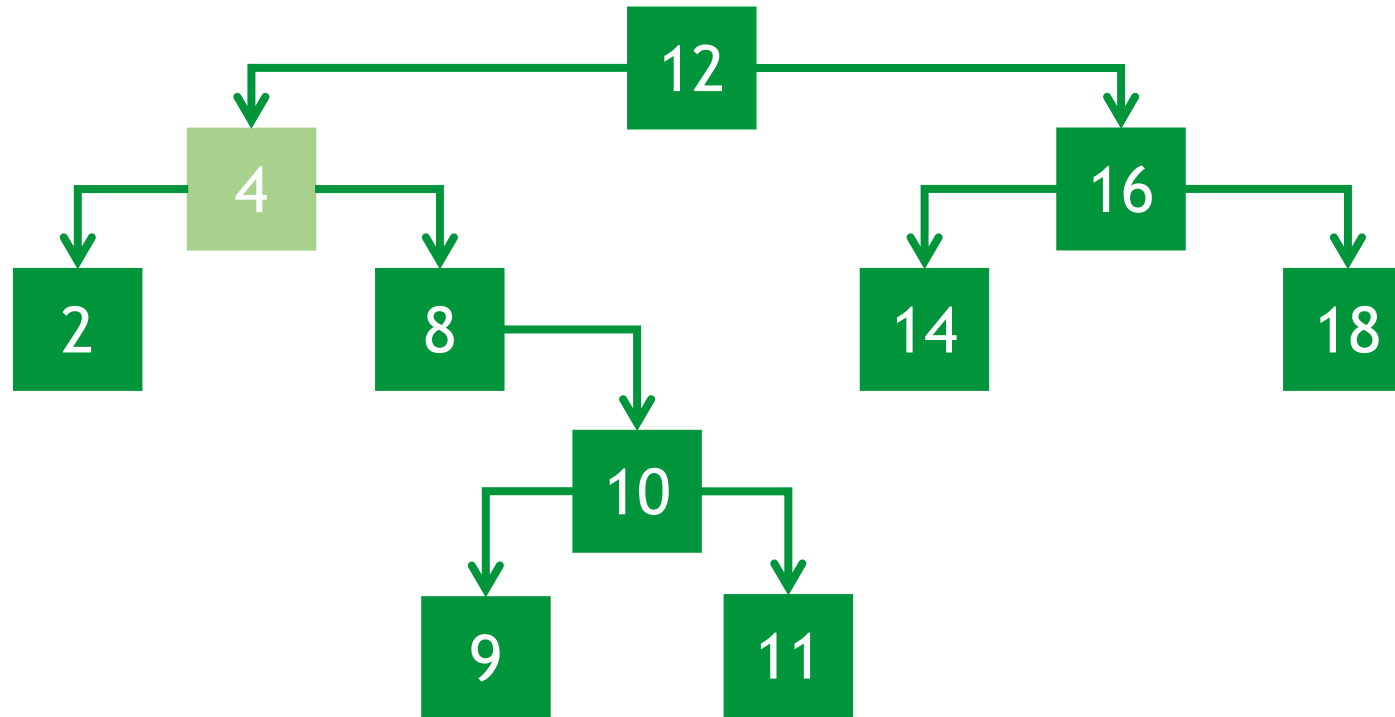
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 7:



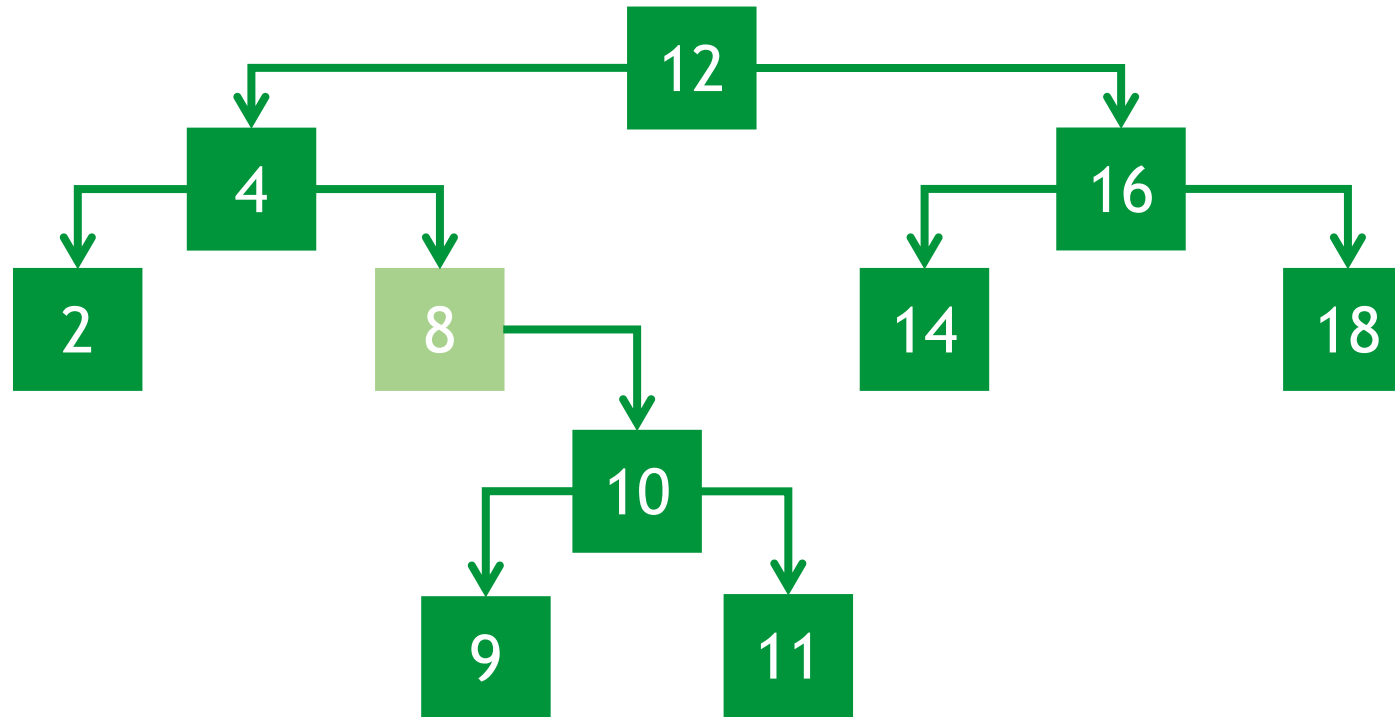
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 7:



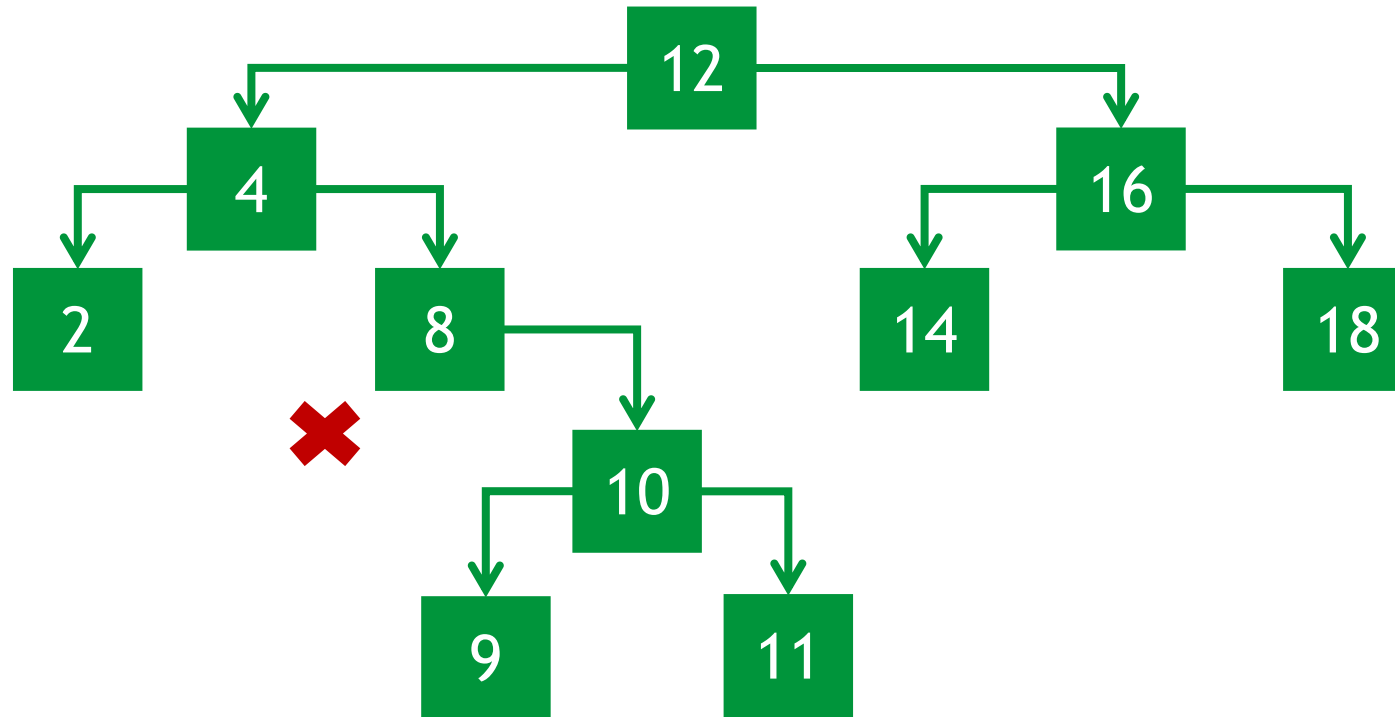
Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 7:



Árvore Binária de Busca (BST)

- Buscando o elemento de valor 7:



Árvore Binária de Busca (BST)

- Implementação da busca em uma BST em C:

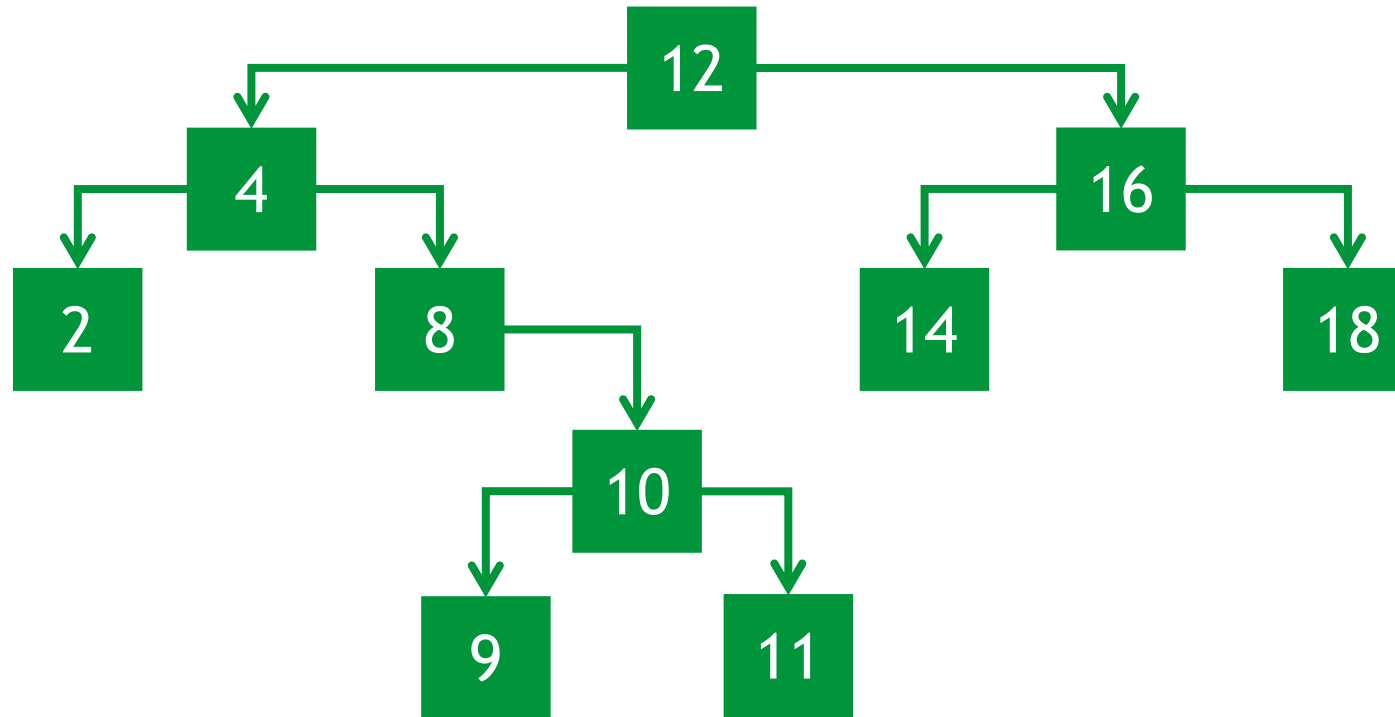
```
No *buscar(No *raiz, int valor) {  
    if (raiz == NULL || raiz->valor == valor)  
        return raiz;  
  
    if (valor < raiz->valor)  
        return buscar(raiz->esquerda, valor);  
  
    return buscar(raiz->direita, valor);  
}
```


Árvore Binária de Busca (BST)

- Inserção em uma Árvore Binária de Busca (BST):
 - A inserção segue a mesma lógica da busca.
 - Compara-se o valor a ser inserido com o valor do nó atual:
 - Se for menor, segue-se para a subárvore esquerda;
 - Se for maior, segue-se para a subárvore direita.
 - O processo continua até que seja encontrada uma referência nula (NULL).
 - A posição correspondente a essa referência nula torna-se o ponto de inserção do novo nó.

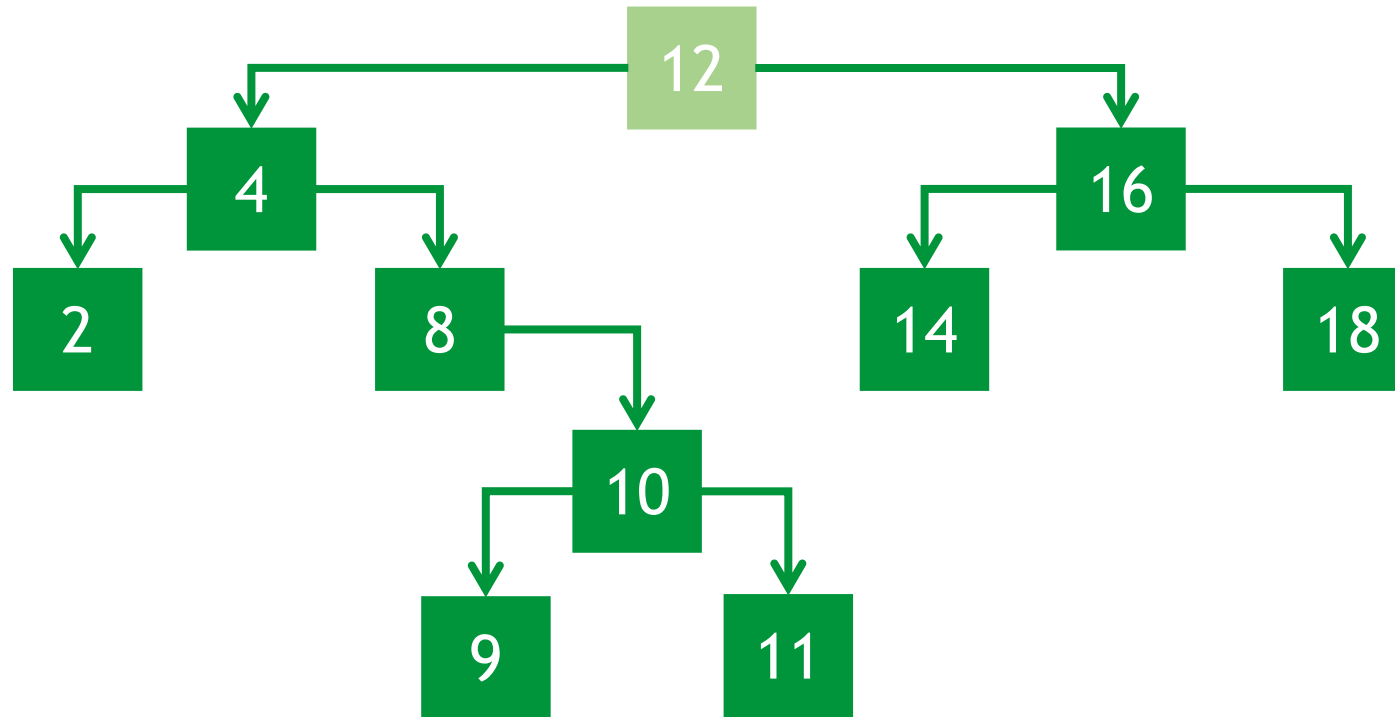
Árvore Binária de Busca (BST)

- Inserindo o valor 19:



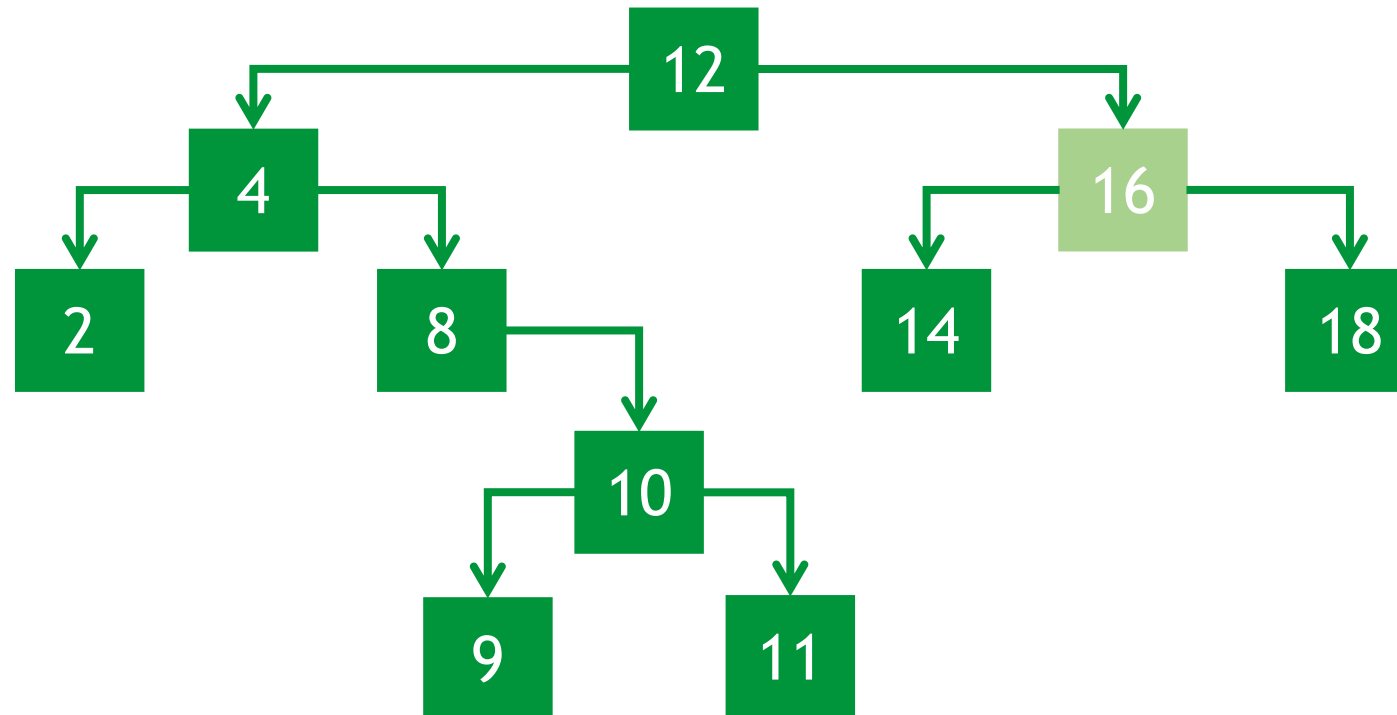
Árvore Binária de Busca (BST)

- Inserindo o valor 19:



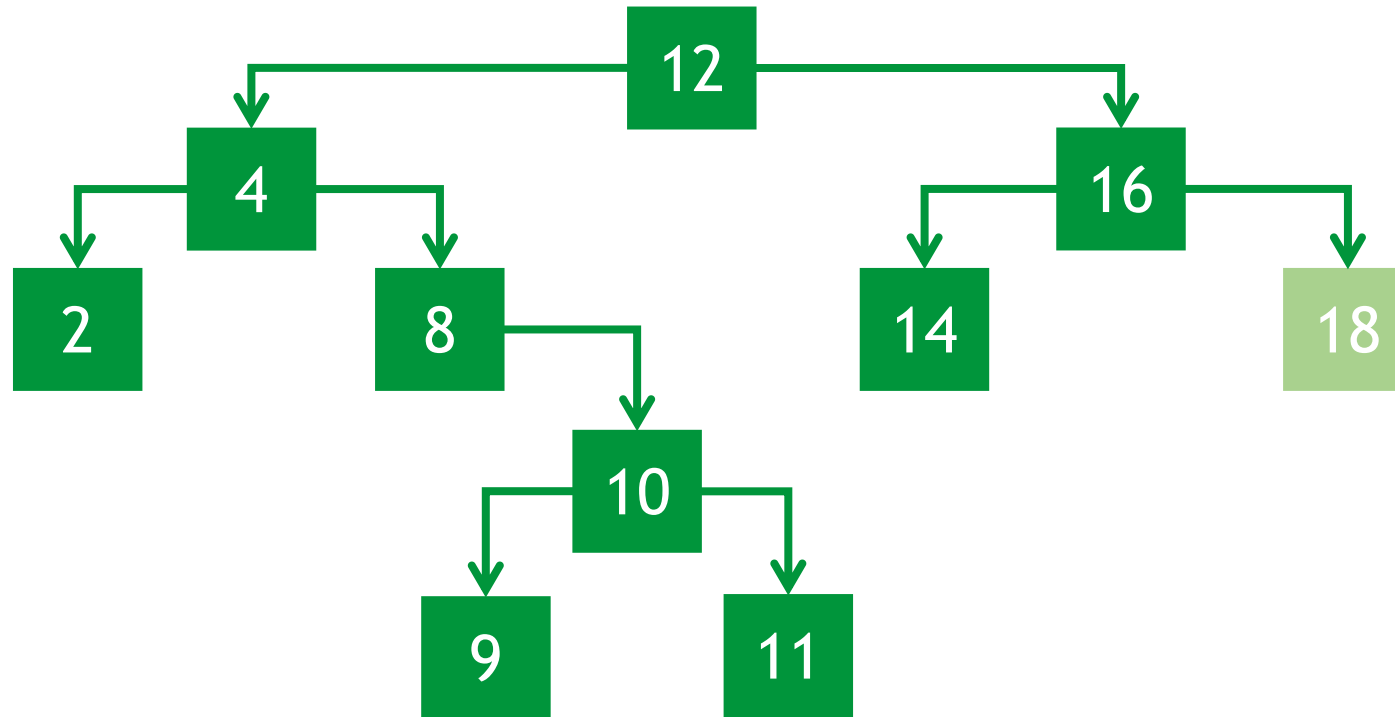
Árvore Binária de Busca (BST)

- Inserindo o valor 19:



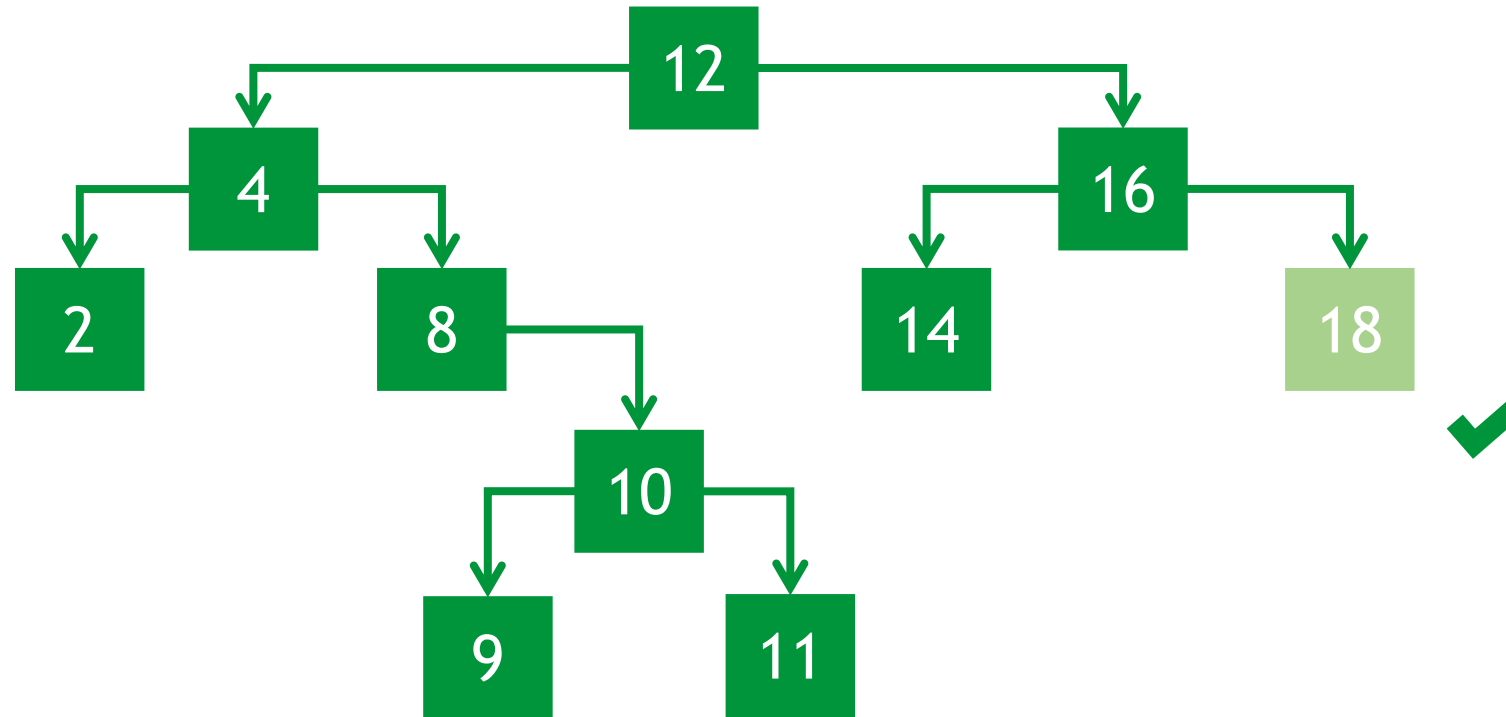
Árvore Binária de Busca (BST)

- Inserindo o valor 19:



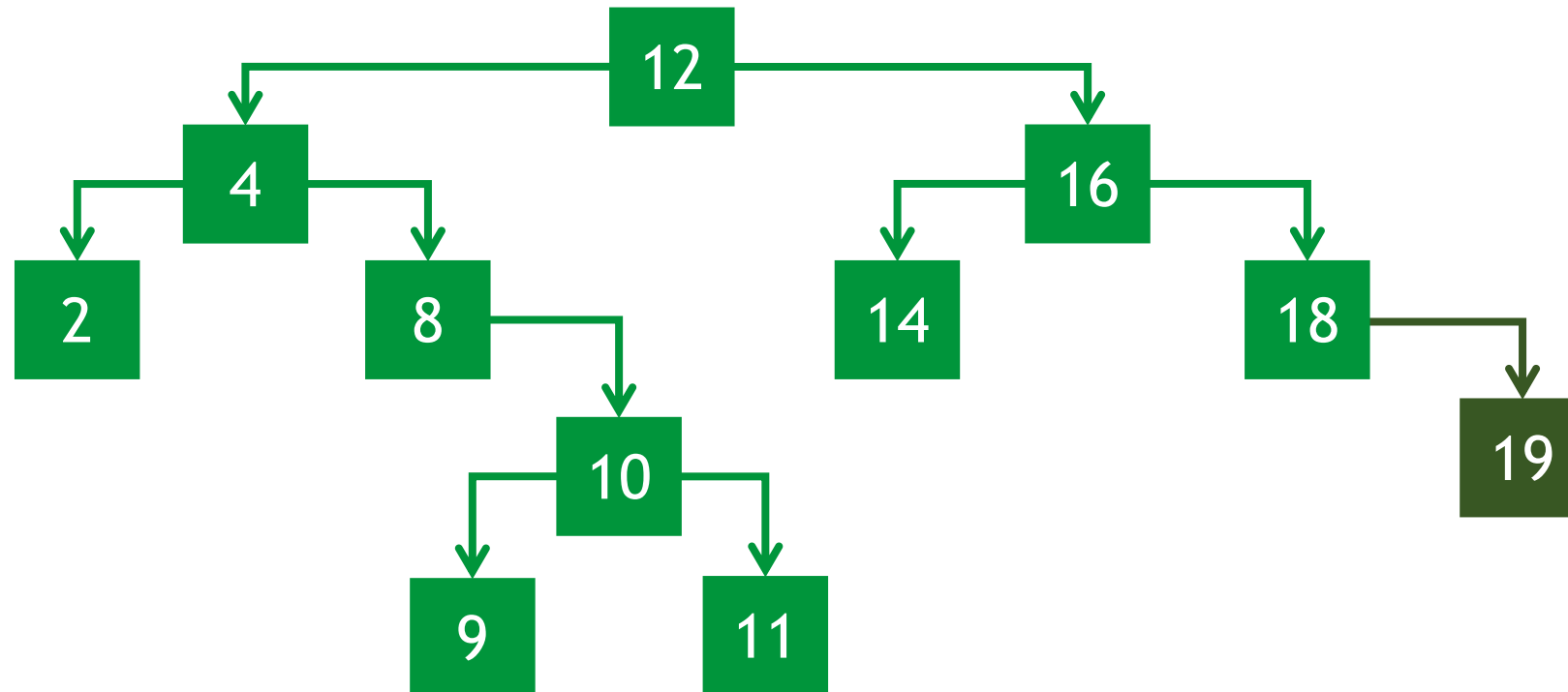
Árvore Binária de Busca (BST)

- Inserindo o valor 19:



Árvore Binária de Busca (BST)

- Inserindo o valor 19:



Árvore Binária de Busca (BST)

- Implementação da inserção em uma BST em C:

```
No *inserir(No *raiz, int valor) {  
    if (raiz == NULL)  
        return criarNo(valor);  
  
    if (valor < raiz->valor)  
        raiz->esquerda = inserir(raiz->esquerda, valor);  
    else if (valor > raiz->valor)  
        raiz->direita = inserir(raiz->direita, valor);  
  
    return raiz;  
}
```


Árvore Binária de Busca (BST)

- Exercício rápido: Os seguintes valores são inseridos, nesta ordem, em uma Árvore Binária de Busca inicialmente vazia:

100, 200, 140, 50, 105, 70, 80, 30, 400, 350, 117, 42, 65

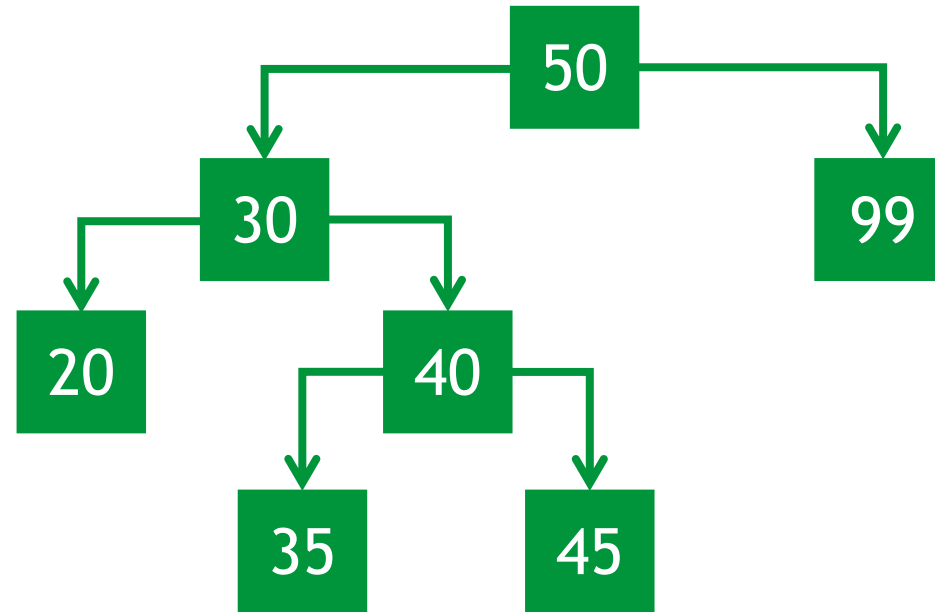
- a) Desenhe a árvore resultante.
- b) Qual é a altura da árvore?
- c) Qual é a profundidade dos nós 117 e 350?
- d) Quais são os nós folha da árvore?

Árvore Binária de Busca (BST)

- Remoção em uma Árvore Binária de Busca (BST):
 - Localize o nó a ser removido.
 - Após encontrá-lo, existem três casos possíveis:
 - Caso 1: o nó é uma folha → O nó é simplesmente removido da árvore.
 - Caso 2: o nó possui apenas um filho → O filho assume a posição do nó removido, mantendo a estrutura da árvore.
 - Caso 3: o nó possui dois filhos → O nó removido deve ser substituído por um elemento que preserve a propriedade da BST. Existem duas alternativas:
 - Substituí-lo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou;
 - Substituí-lo pelo menor elemento da subárvore direita (sucessor em ordem).
 - Após a substituição, o nó utilizado deve ser removido de sua posição original.

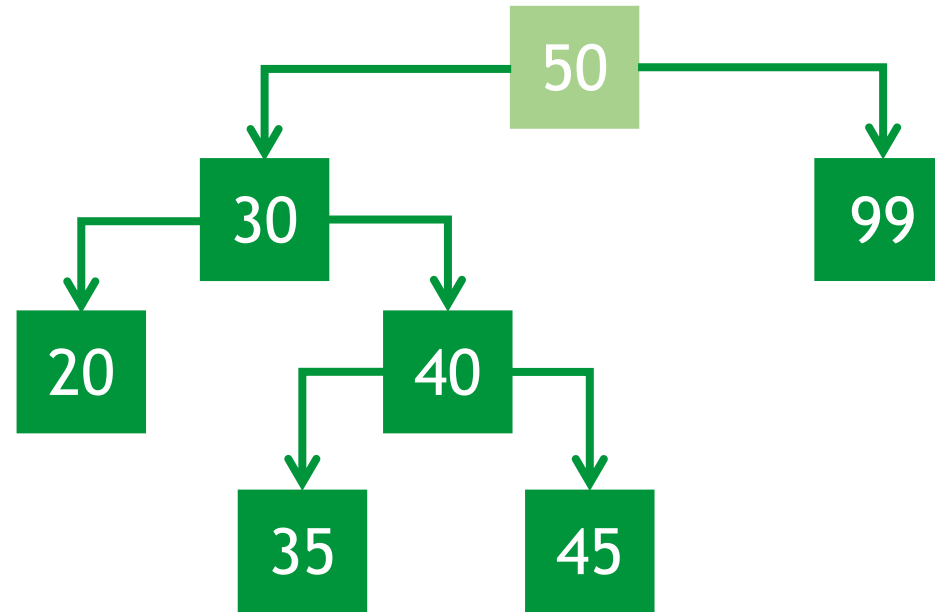
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 20 (caso 1):



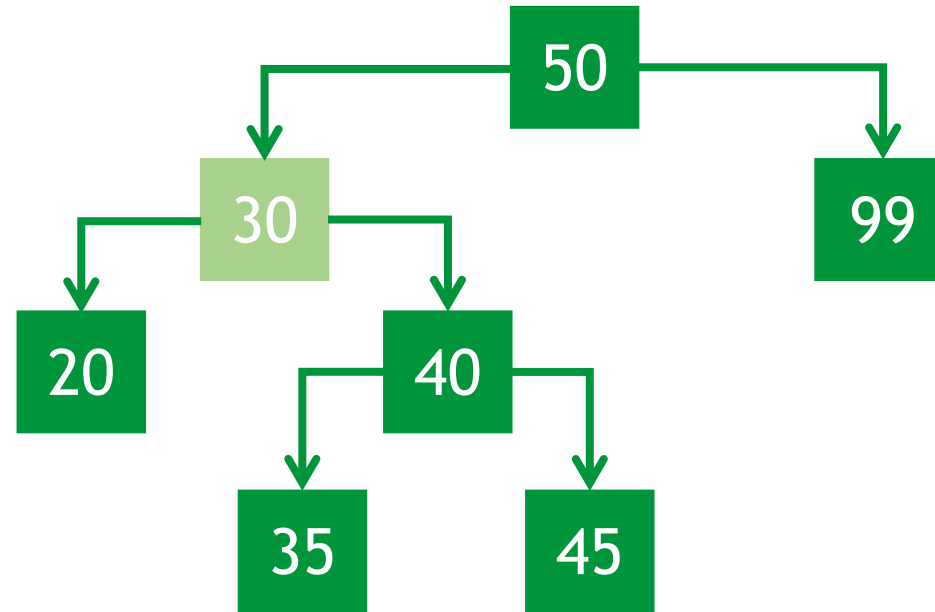
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 20 (caso 1):



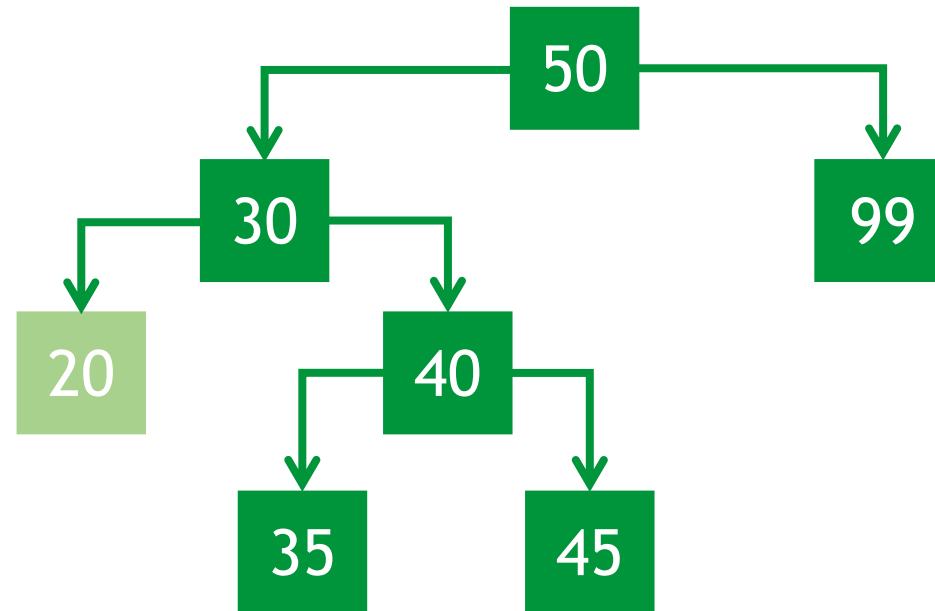
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 20 (caso 1):



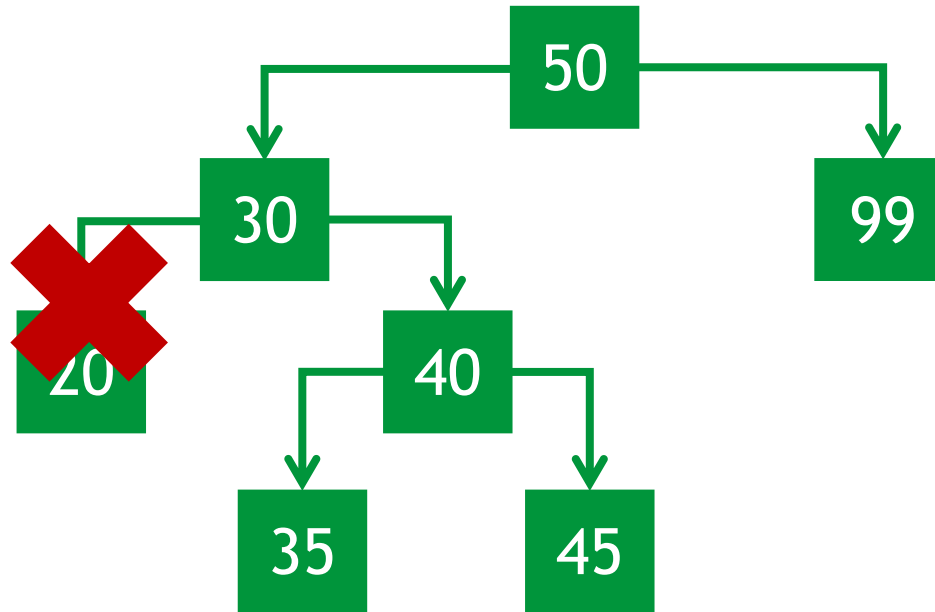
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 20 (caso 1):



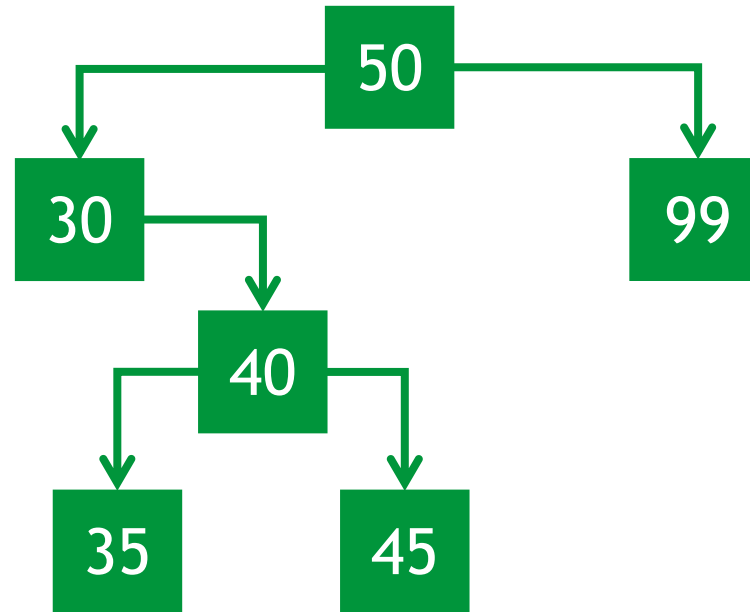
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 20 (caso 1):



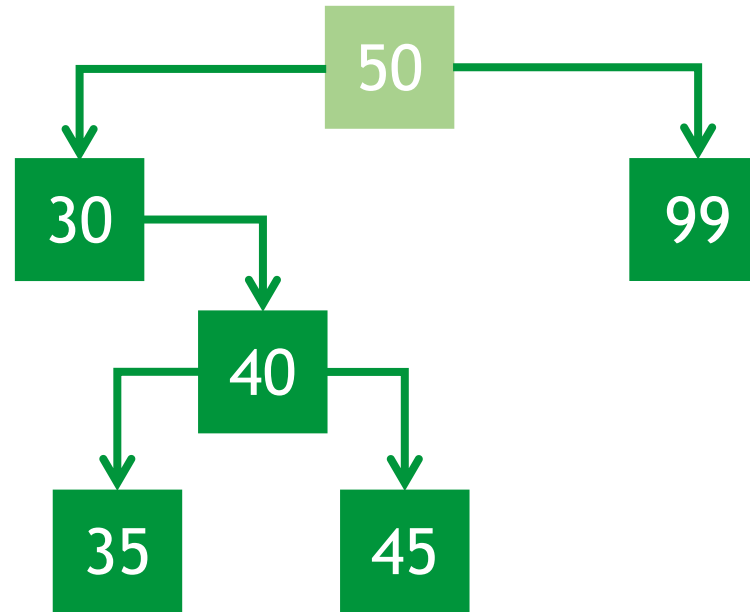
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 2):



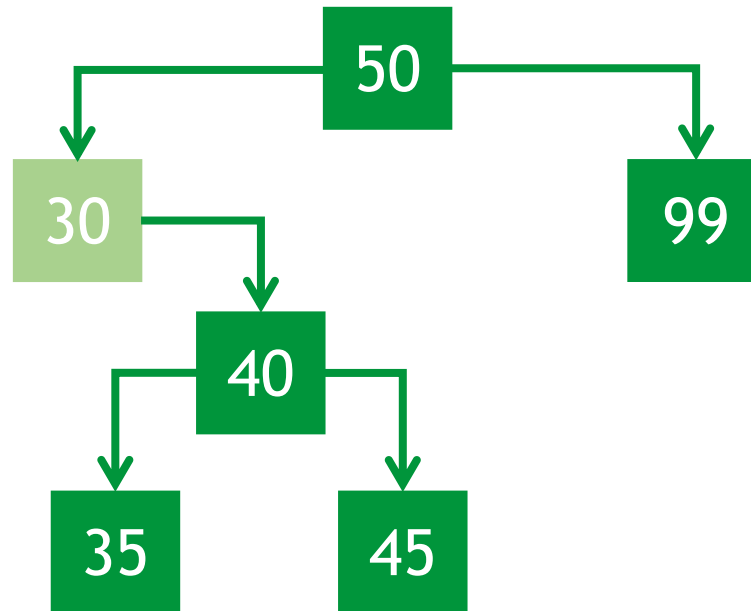
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 2):



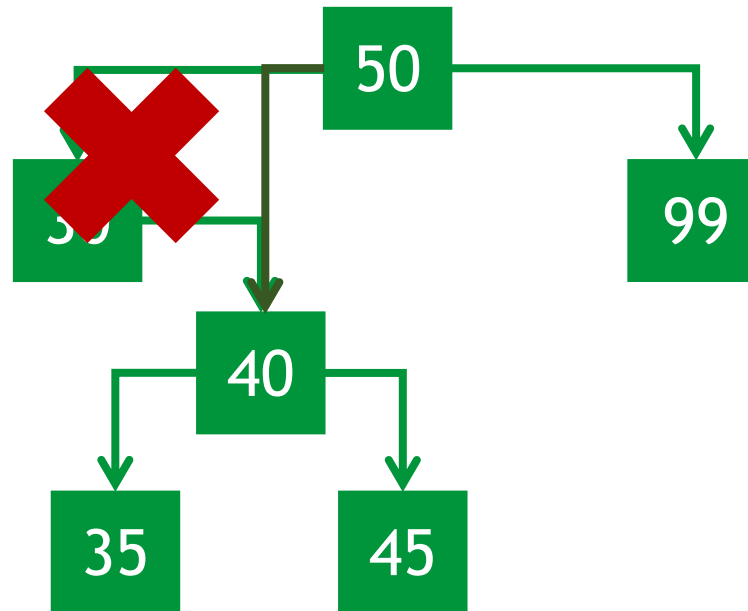
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 2):



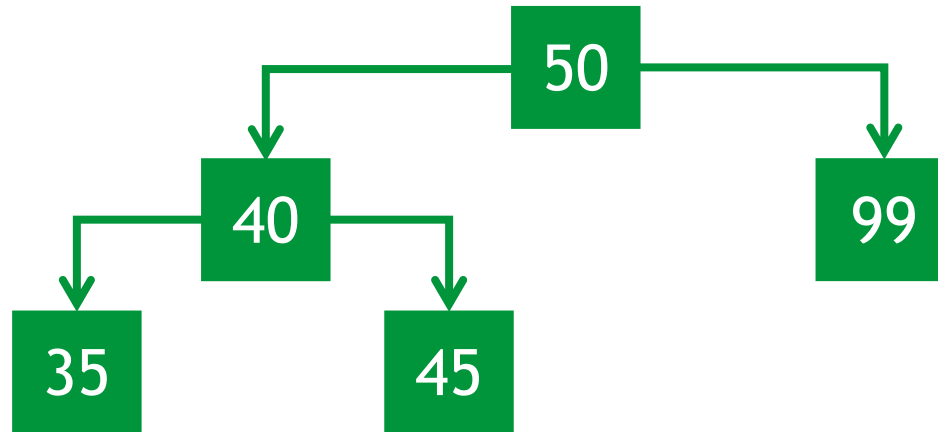
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 2):



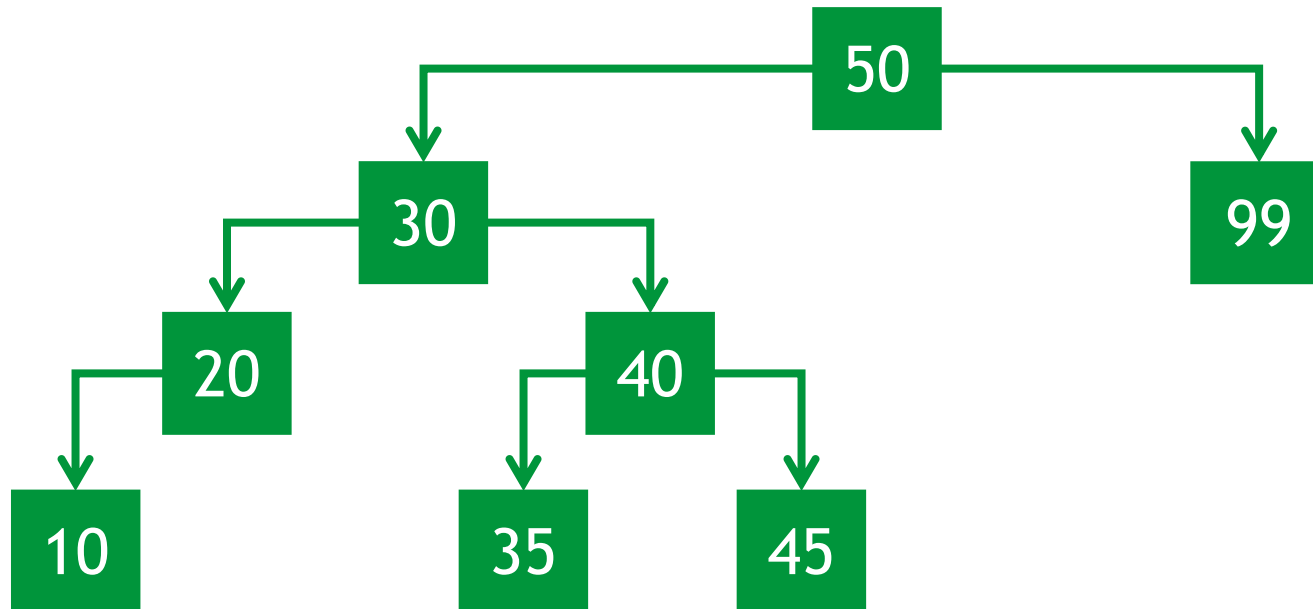
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 2):



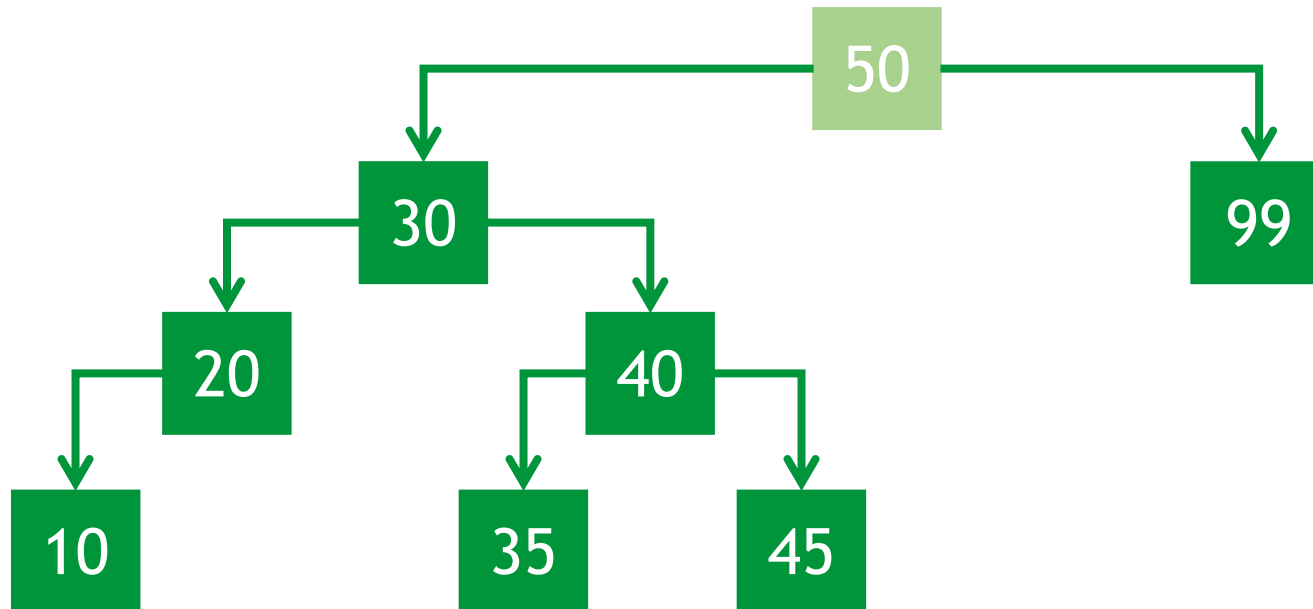
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou :



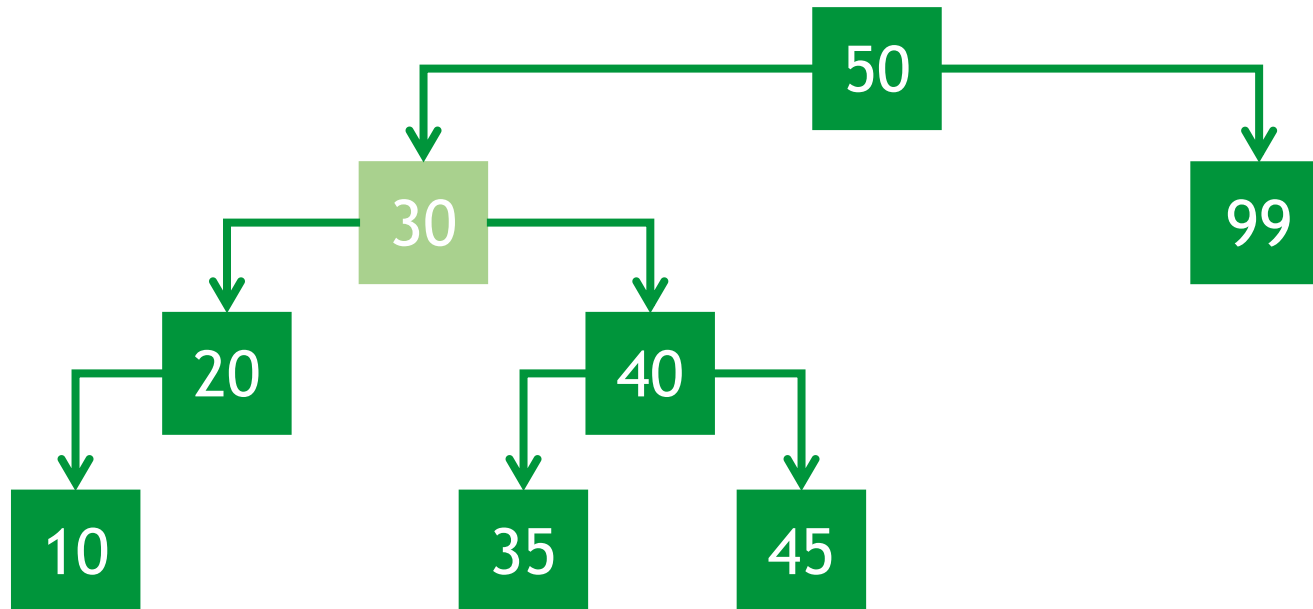
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou :



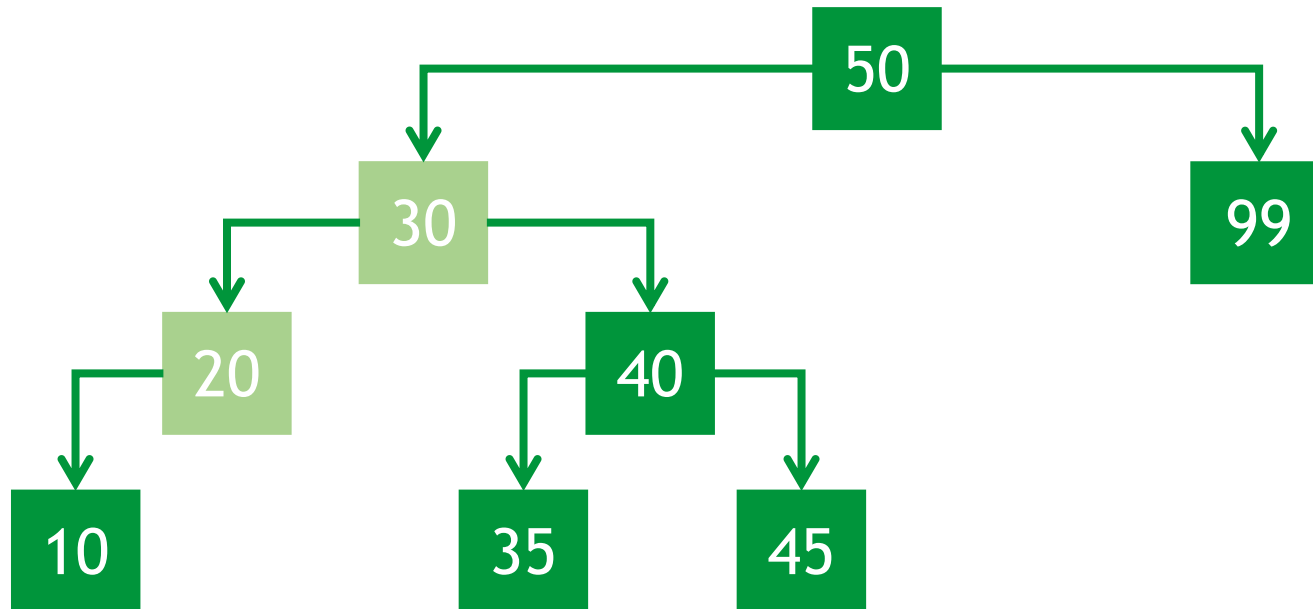
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou :



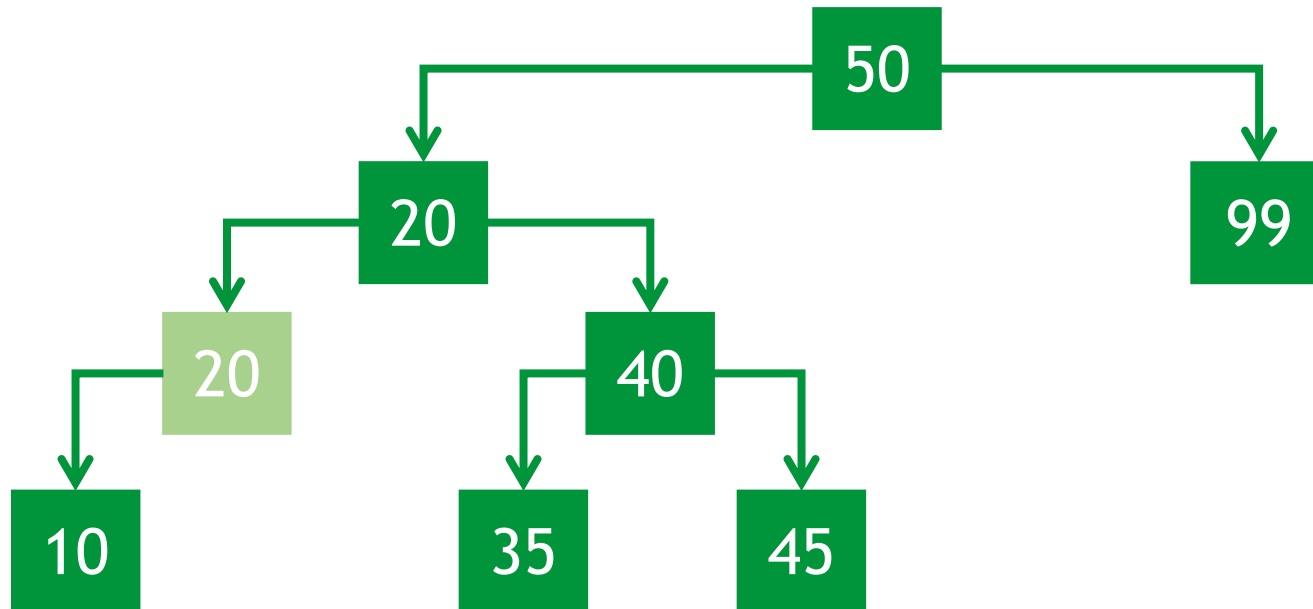
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou :



Árvore Binária de Busca (BST)

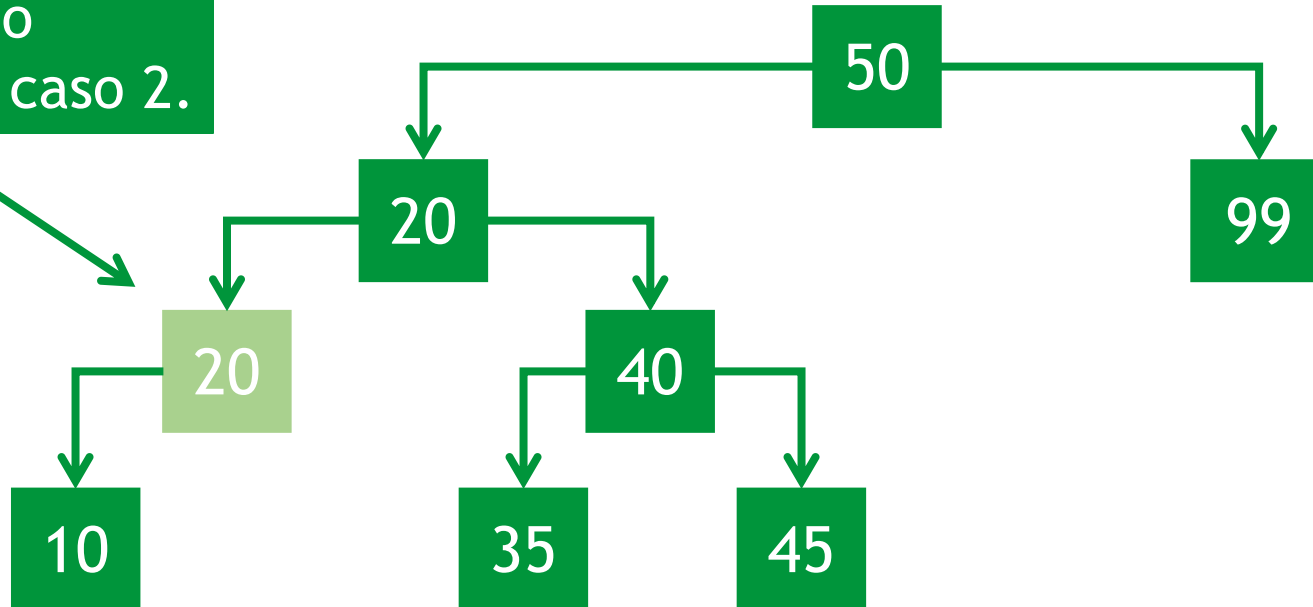
- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou :



Árvore Binária de Busca (BST)

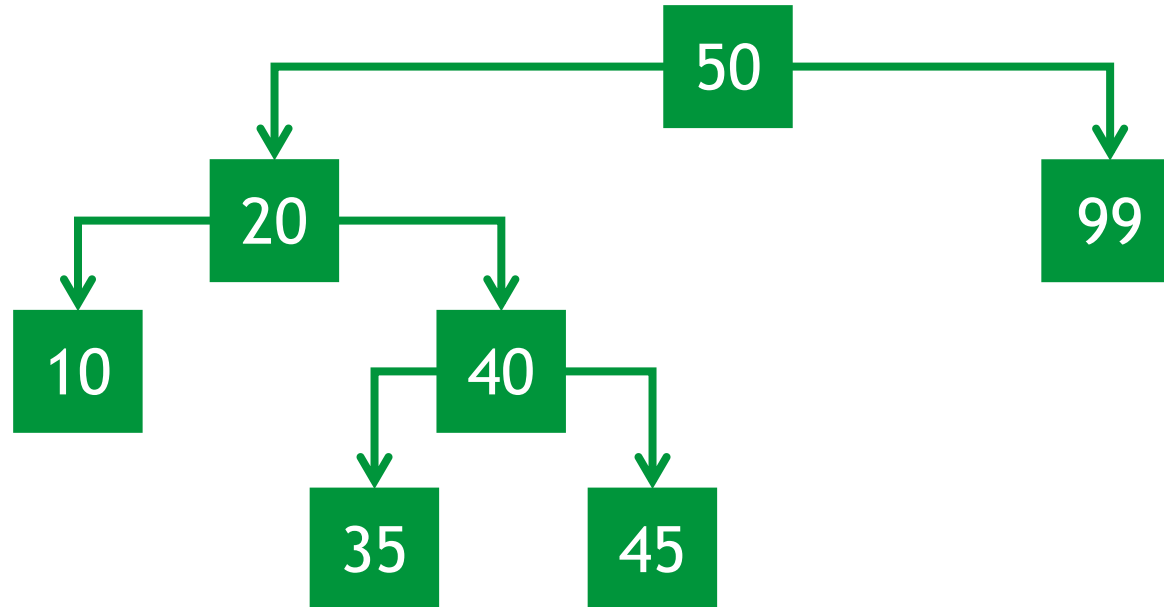
- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou :

O nó 20 é então
removido pelo caso 2.



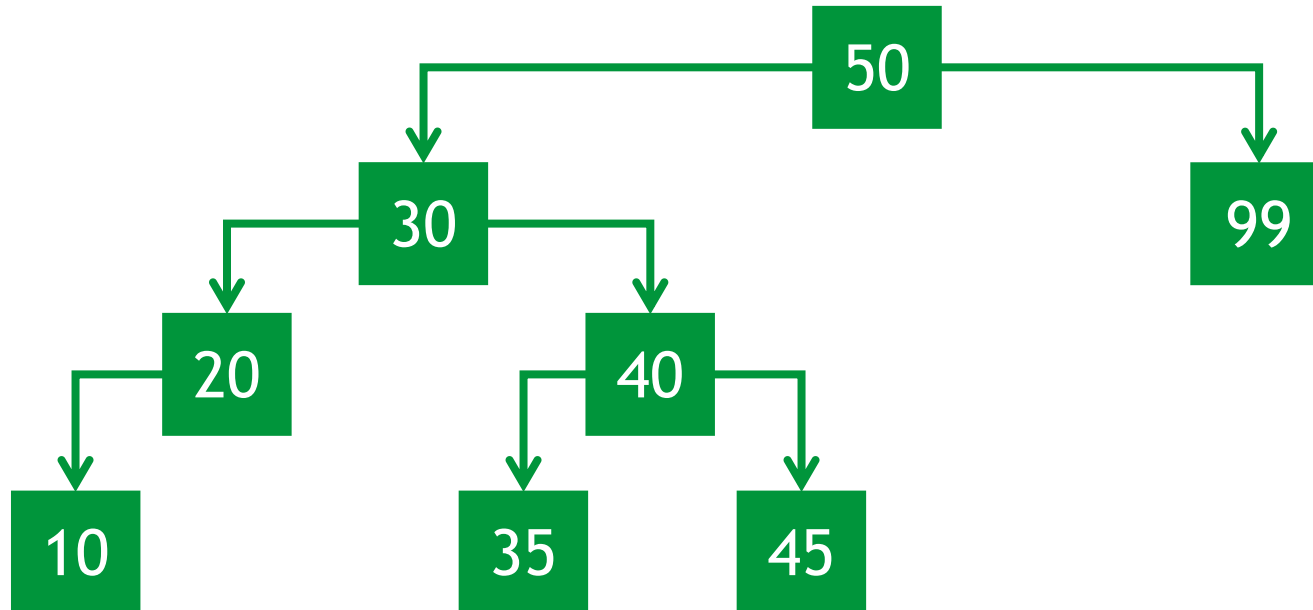
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo maior elemento da subárvore esquerda (predecessor em ordem) ou :



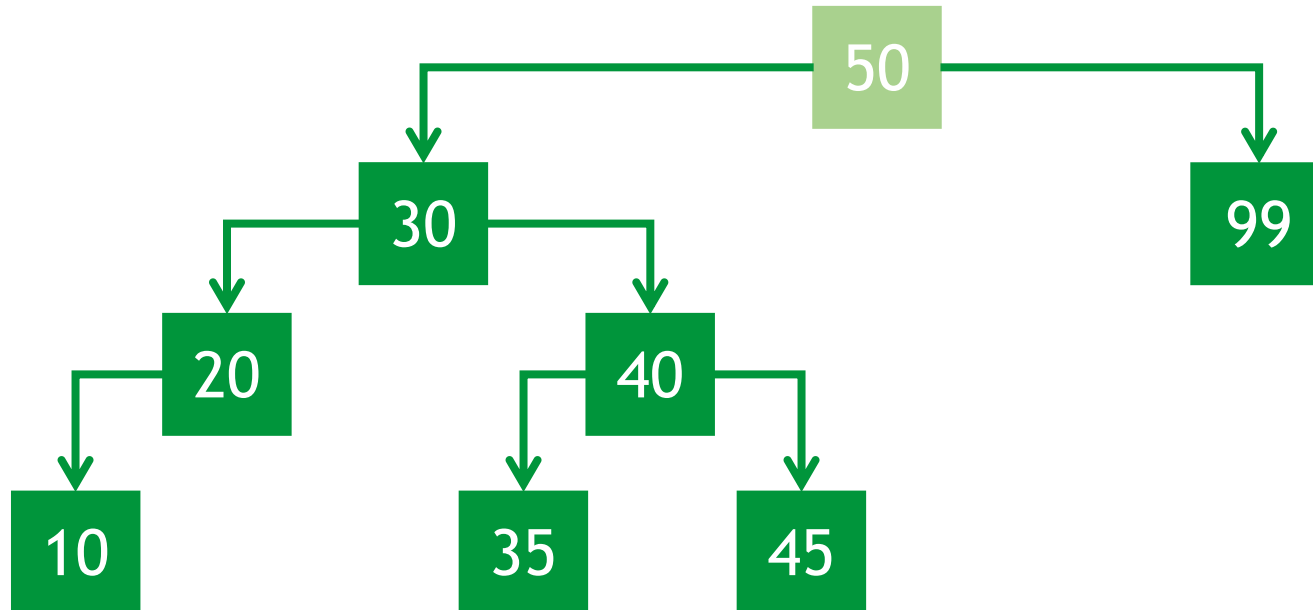
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo menor elemento da subárvore direita (sucessor em ordem):



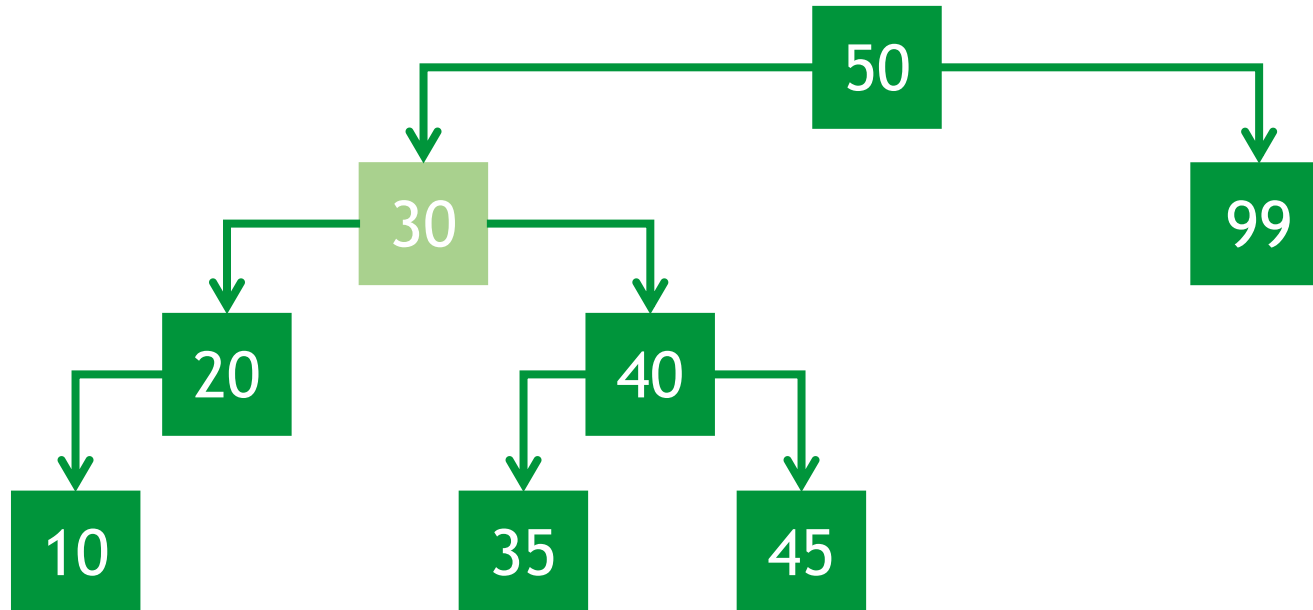
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30 (caso 3), substituindo pelo menor elemento da subárvore direita (sucessor em ordem):



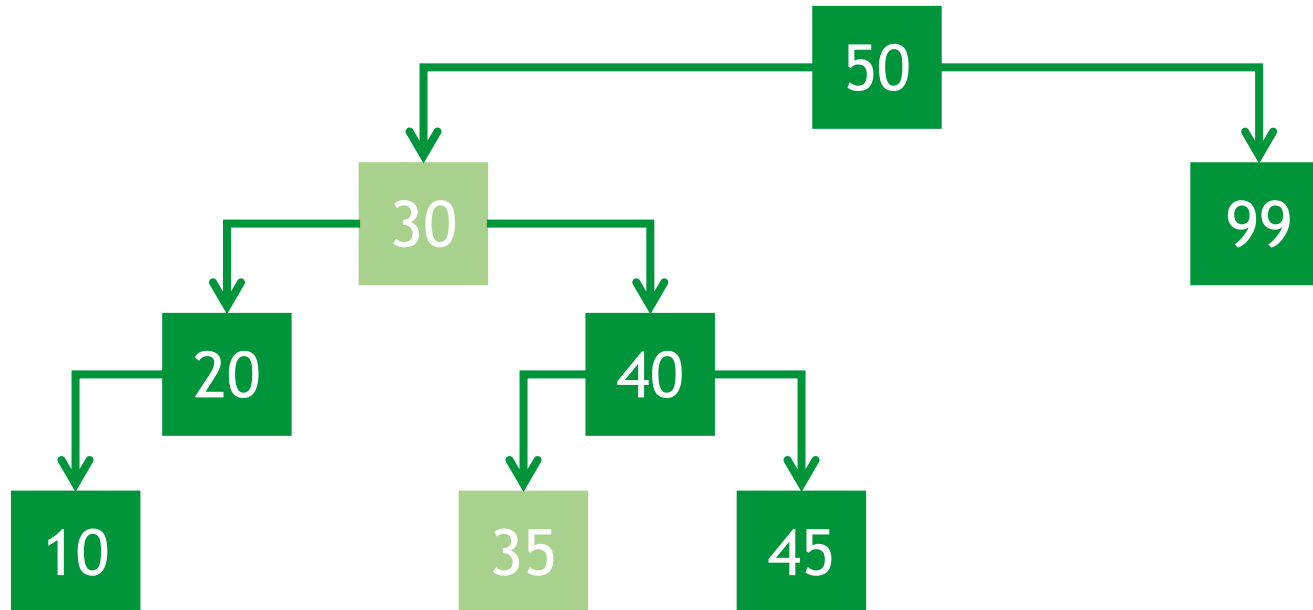
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30, substituindo pelo menor elemento da subárvore direita (sucessor em ordem):



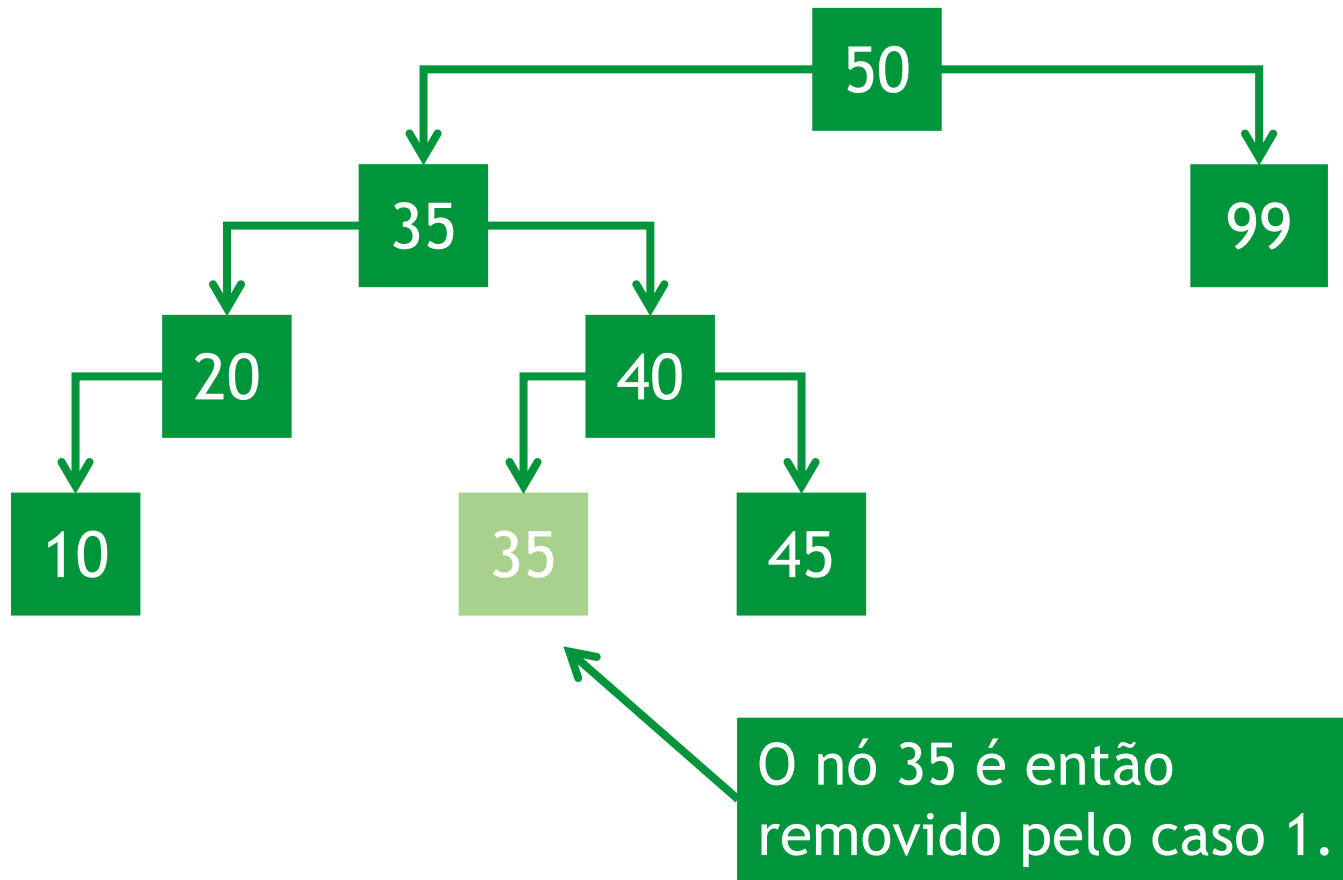
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30, substituindo pelo menor elemento da subárvore direita (sucessor em ordem):



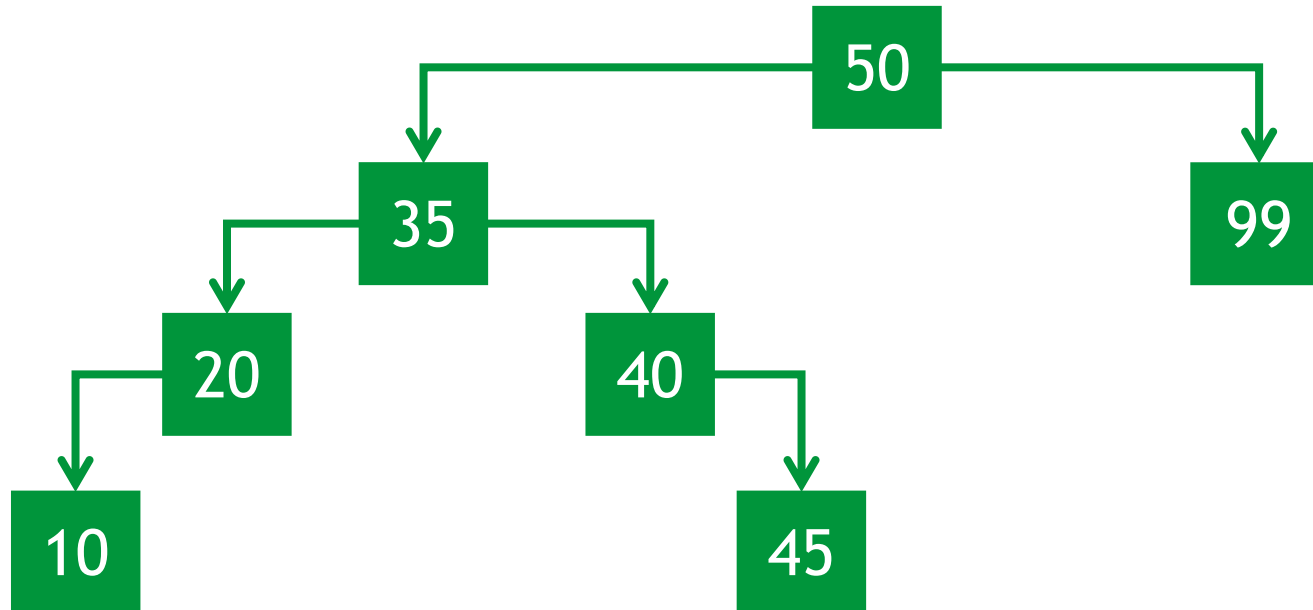
Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30, substituindo pelo menor elemento da subárvore direita (sucessor em ordem):



Árvore Binária de Busca (BST)

- Removendo o nó 30, substituindo pelo menor elemento da subárvore direita (sucessor em ordem):



Árvore Binária de Busca (BST)

- Exercício rápido: Os seguintes valores são inseridos, nesta ordem, em uma Árvore Binária de Busca inicialmente vazia:

100, 200, 140, 50, 105, 70, 80, 30, 400, 350, 117, 42, 65

Remova os nós na seguinte ordem: 200, 50, 30, 117 e 65.

Represente a árvore após cada remoção e a árvore final obtida.

Árvore Binária de Busca (BST)

- Implementação da remoção em uma BST em C:

```
No *remover(No *raiz, int valor) {
    if (raiz == NULL)
        return NULL;
    if (valor < raiz->valor)
        raiz->esquerda = remover(raiz->esquerda, valor);
    else if (valor > raiz->valor)
        raiz->direita = remover(raiz->direita, valor);
    else {
        // Caso 1: folha
        if (raiz->esquerda == NULL && raiz->direita == NULL) {
            free(raiz);
            return NULL;
        }
        // Caso 2: apenas filho à direita
        if (raiz->esquerda == NULL) {
            No *temp = raiz->direita;
            free(raiz);
            return temp;
        }
        // Caso 2: apenas filho à esquerda
        if (raiz->direita == NULL) {
            No *temp = raiz->esquerda;
            free(raiz);
            return temp;
        }
        // Caso 3: dois filhos
        No *sucessor = menorValor(raiz->direita);
        raiz->valor = sucessor->valor;
        raiz->direita = remover(raiz->direita, sucessor->valor);
    }
    return raiz;
}
```

Árvore Binária de Busca (BST)

```
No *remover(No *raiz, int valor) {  
    if (raiz == NULL)  
        return NULL;  
    if (valor < raiz->valor)  
        raiz->esquerda = remover(raiz->esquerda, valor);  
    else if (valor > raiz->valor)  
        raiz->direita = remover(raiz->direita, valor);  
    else {  
        // Caso 1: folha  
        if (raiz->esquerda == NULL && raiz->direita == NULL) {  
            free(raiz);  
            return NULL;  
        }  
    }  
}
```



Árvore Binária de Busca (BST)

```
// Caso 2: apenas filho à direita
if (raiz->esquerda == NULL) {
    No *temp = raiz->direita;
    free(raiz);
    return temp;
}

// Caso 2: apenas filho à esquerda
if (raiz->direita == NULL) {
    No *temp = raiz->esquerda;
    free(raiz);
    return temp;
}
```

Árvore Binária de Busca (BST)



```
// Caso 3: dois filhos
No *sucessor = menorValor(raiz->direita);
raiz->valor = sucessor->valor;
raiz->direita = remover(raiz->direita, sucessor->valor);
}
return raiz;
}
```

Árvore Binária de Busca (BST)

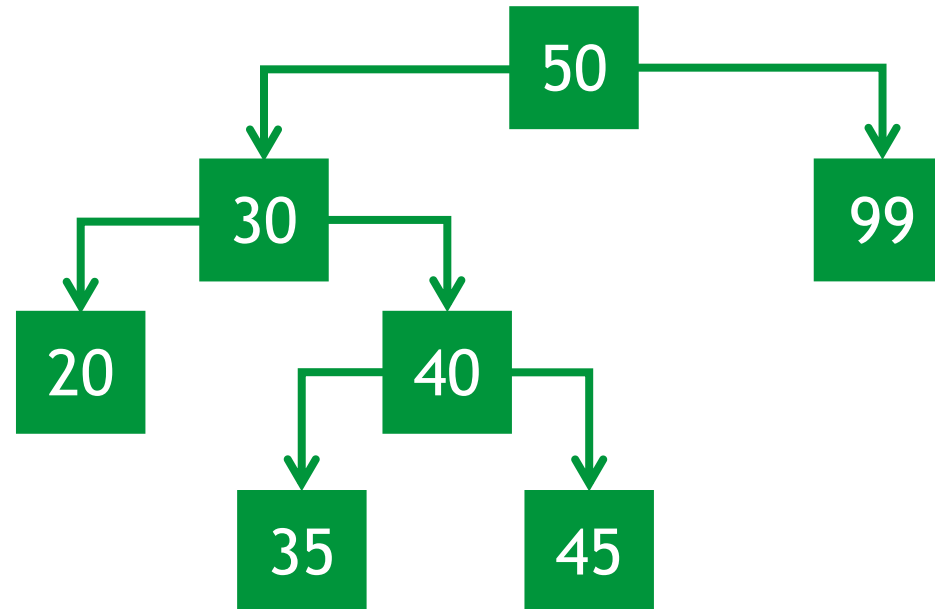
```
No *menorValor(No *raiz) {  
    while (raiz->esquerda != NULL)  
        raiz = raiz->esquerda;  
    return raiz;  
}
```

Árvore Binária de Busca (BST)

- Travessia (ou percurso) é o processo de visitar todos os nós de uma árvore seguindo uma ordem específica.
- Existem três formas clássicas de percorrer uma árvore binária:
 - Pré-ordem (R E D): visita primeiro a raiz (R), depois a subárvore esquerda (E) e, por fim, a subárvore direita (D).
 - Em ordem ou simétrica (E R D): visita primeiro a subárvore esquerda (E), depois a raiz (R) e, por fim, a subárvore direita (D).
 - Pós-ordem (E D R): visita primeiro a subárvore esquerda (E), depois a subárvore direita (D) e, por fim, a raiz (R).

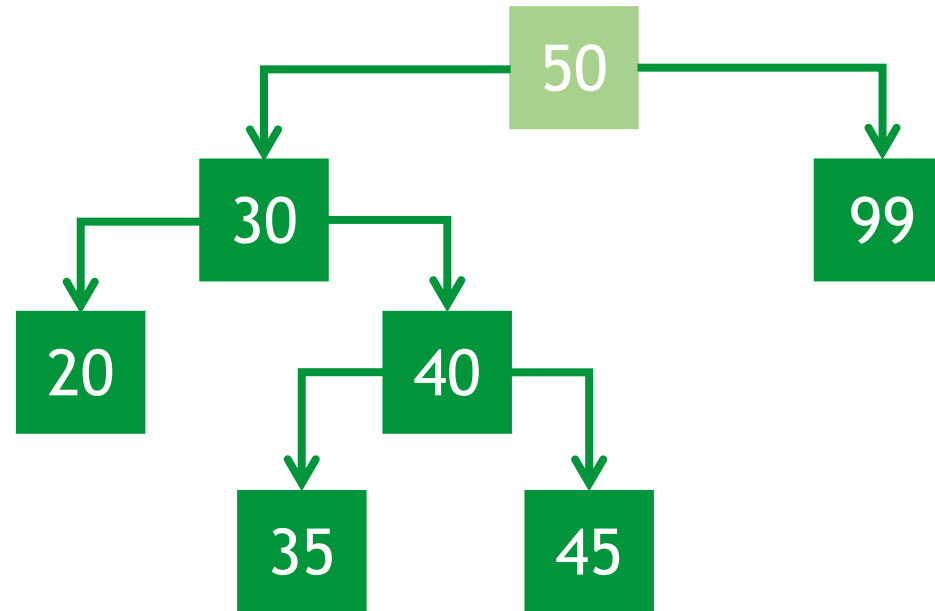
Árvore Binária de Busca (BST)

- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



Árvore Binária de Busca (BST)

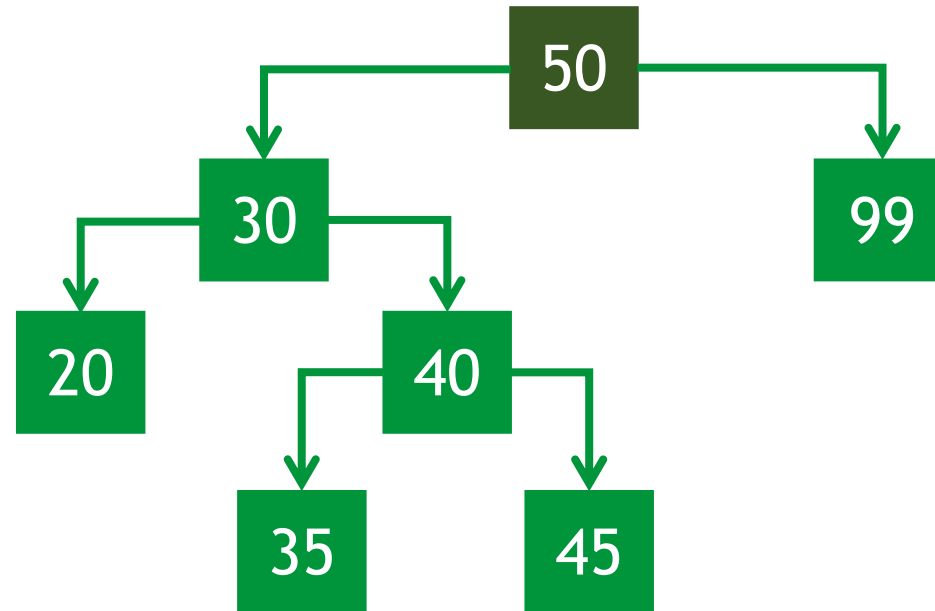
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED):

Árvore Binária de Busca (BST)

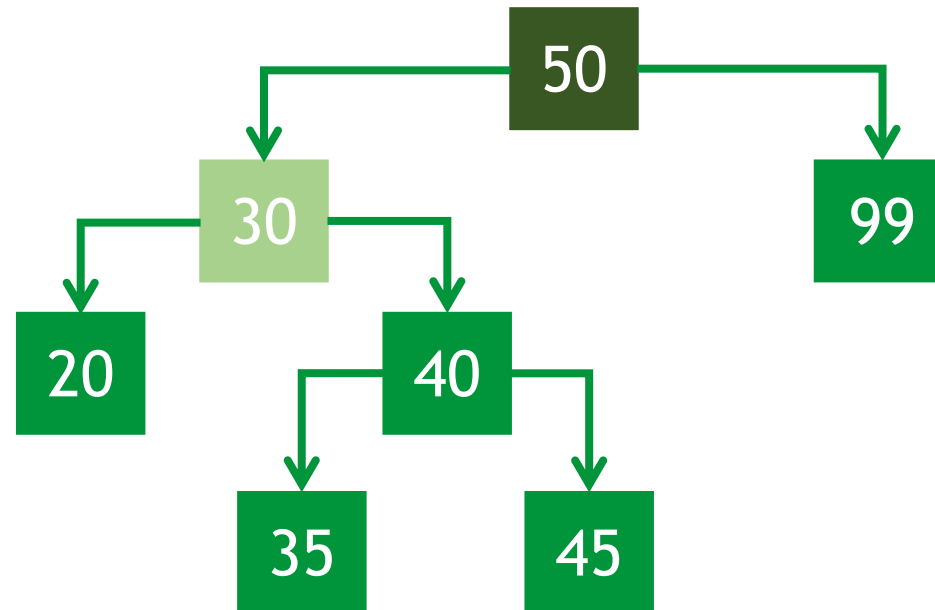
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50

Árvore Binária de Busca (BST)

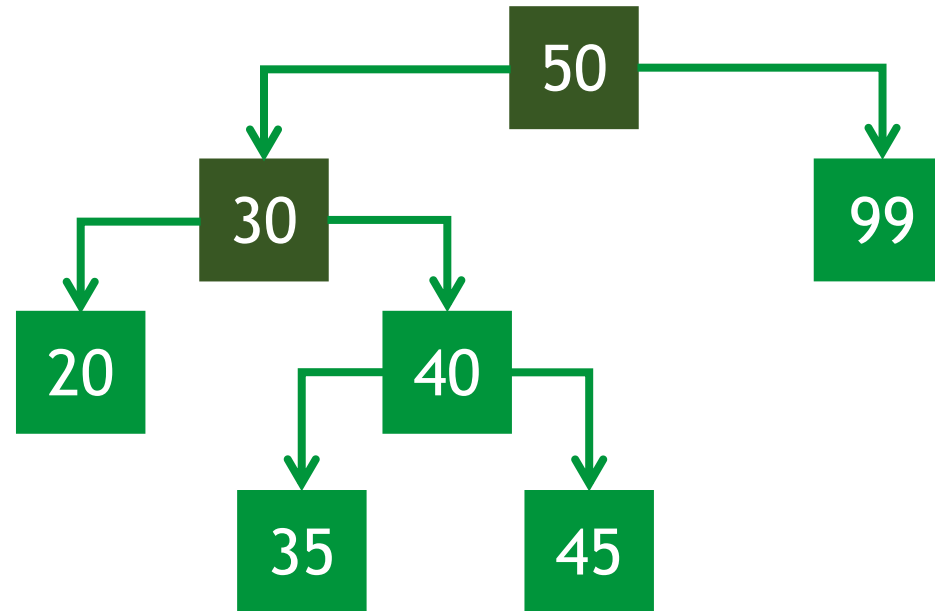
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50

Árvore Binária de Busca (BST)

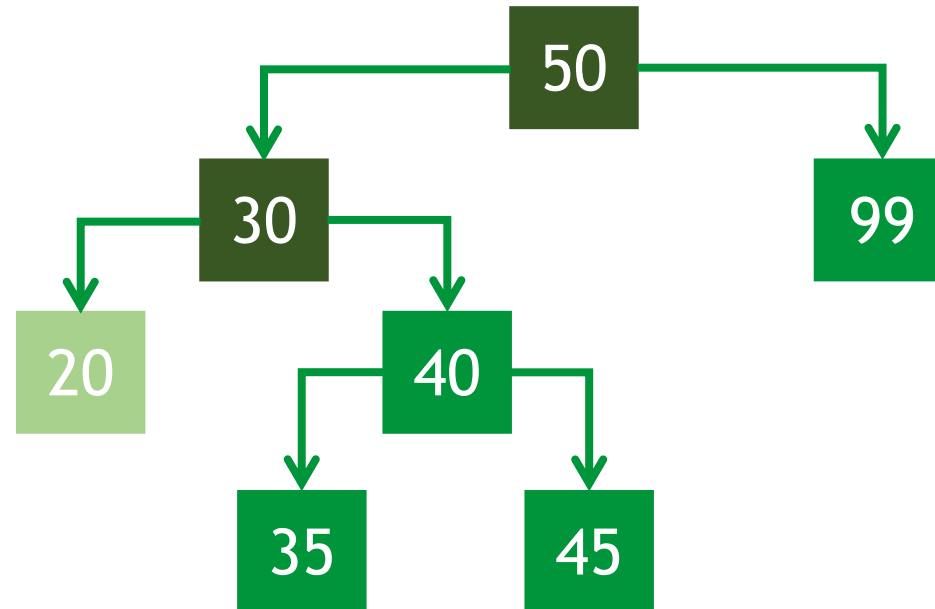
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30

Árvore Binária de Busca (BST)

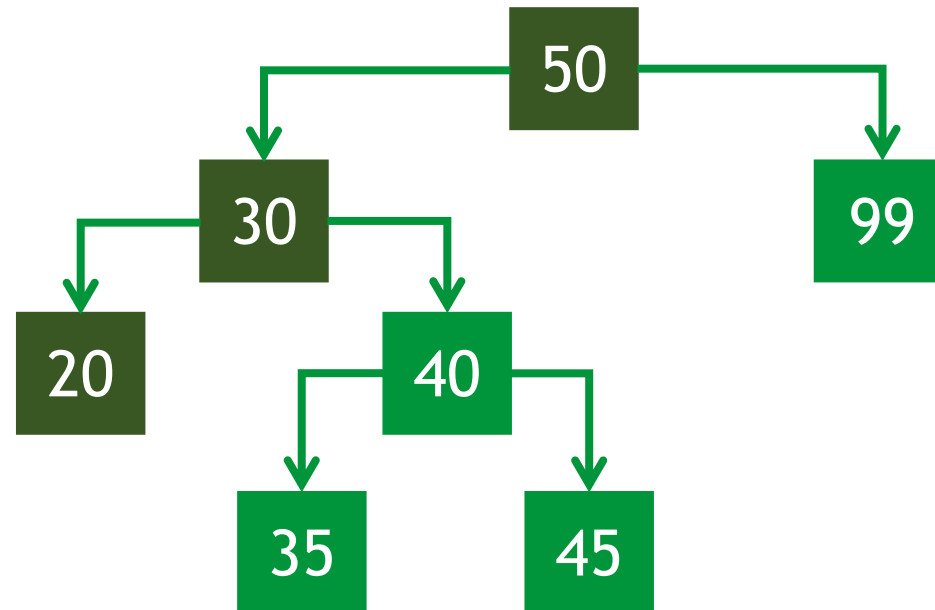
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30

Árvore Binária de Busca (BST)

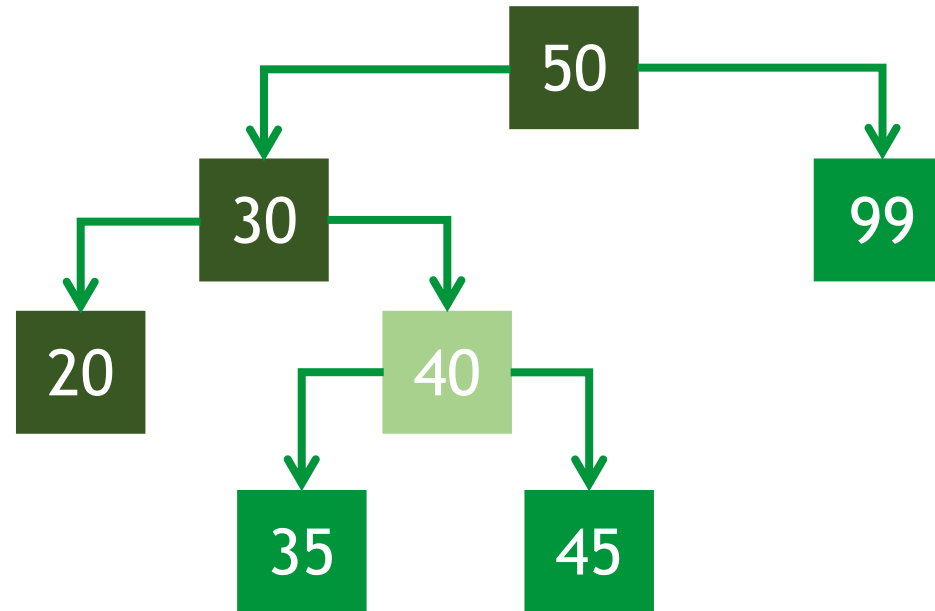
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20

Árvore Binária de Busca (BST)

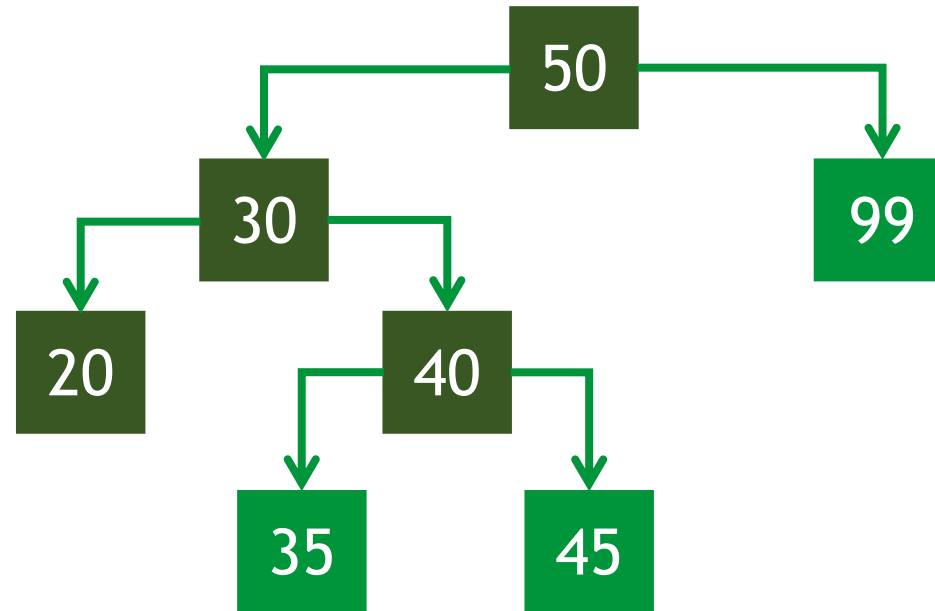
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20

Árvore Binária de Busca (BST)

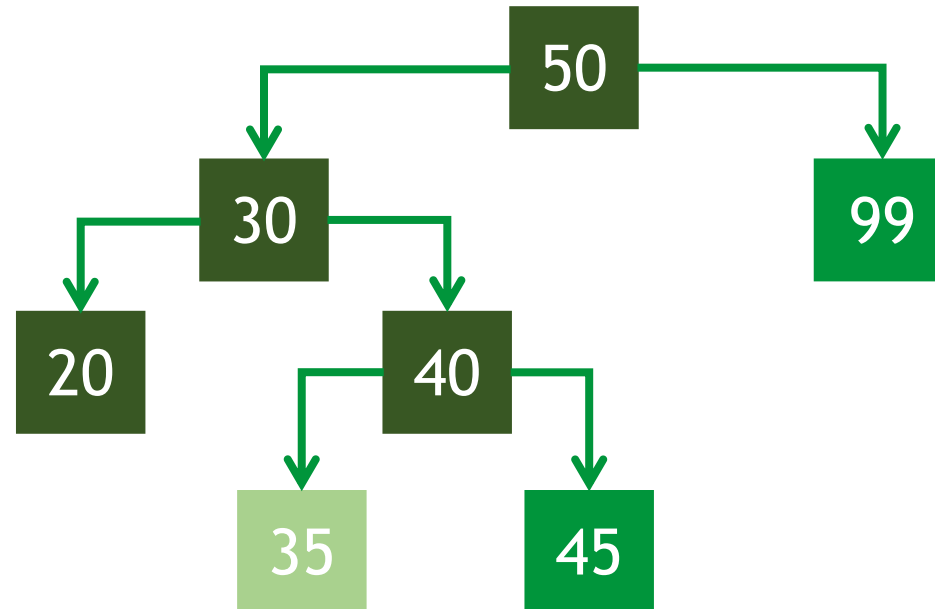
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20 - 40

Árvore Binária de Busca (BST)

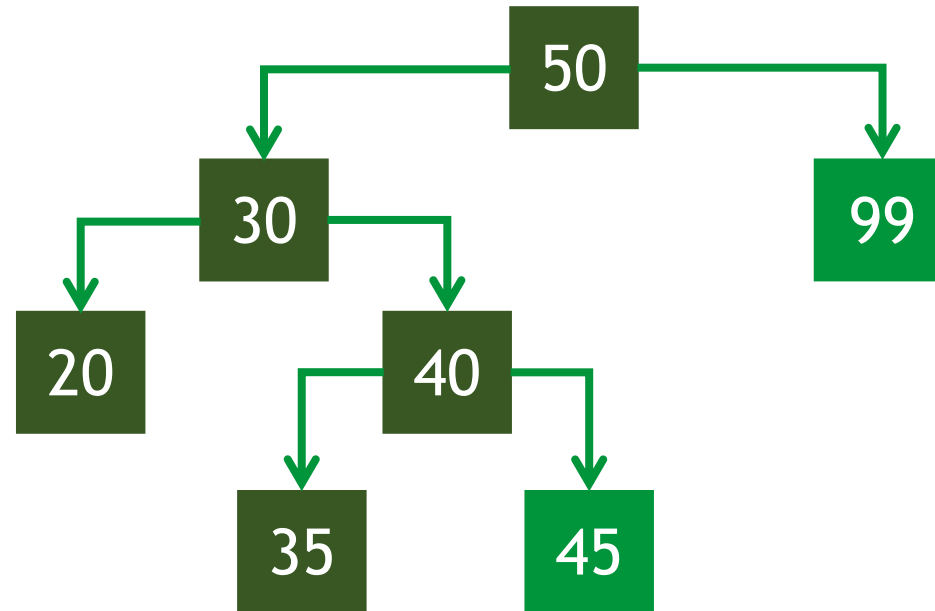
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20 - 40

Árvore Binária de Busca (BST)

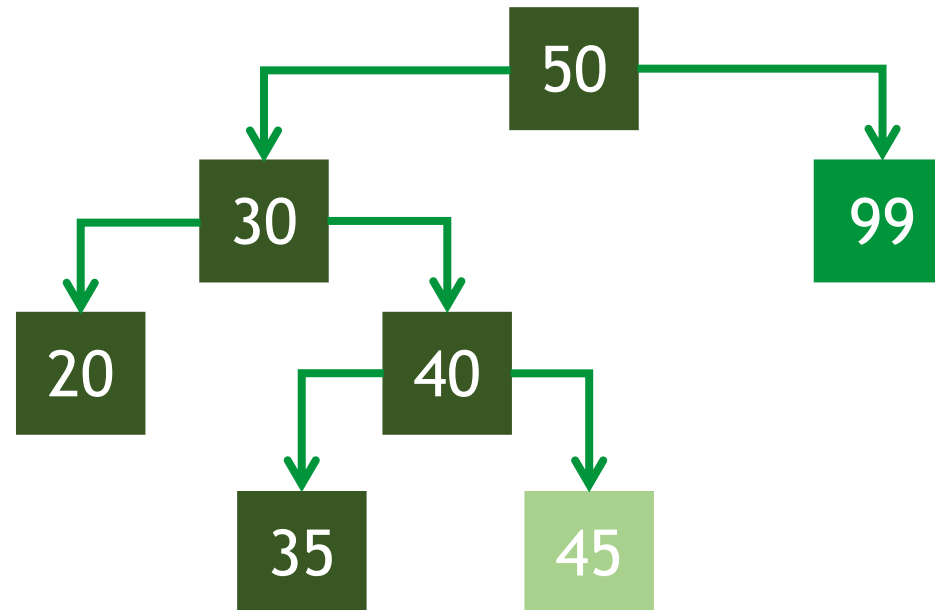
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20 - 40 - 35

Árvore Binária de Busca (BST)

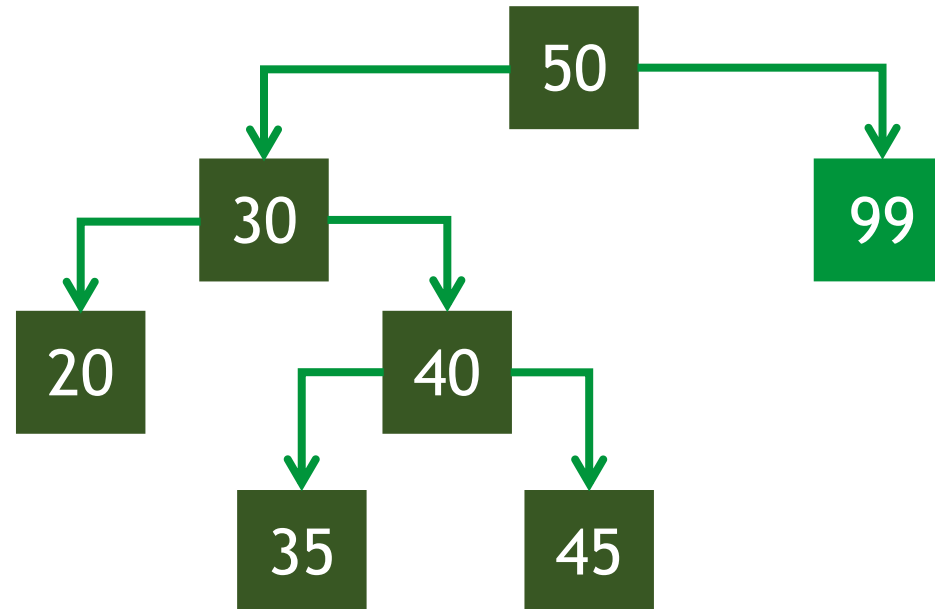
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20 - 40 - 35

Árvore Binária de Busca (BST)

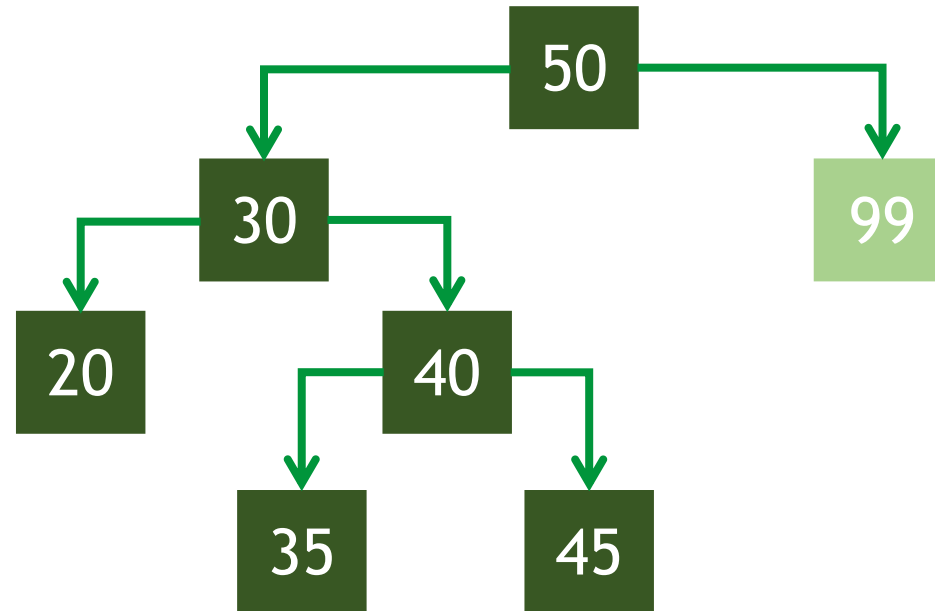
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20 - 40 - 35 - 45

Árvore Binária de Busca (BST)

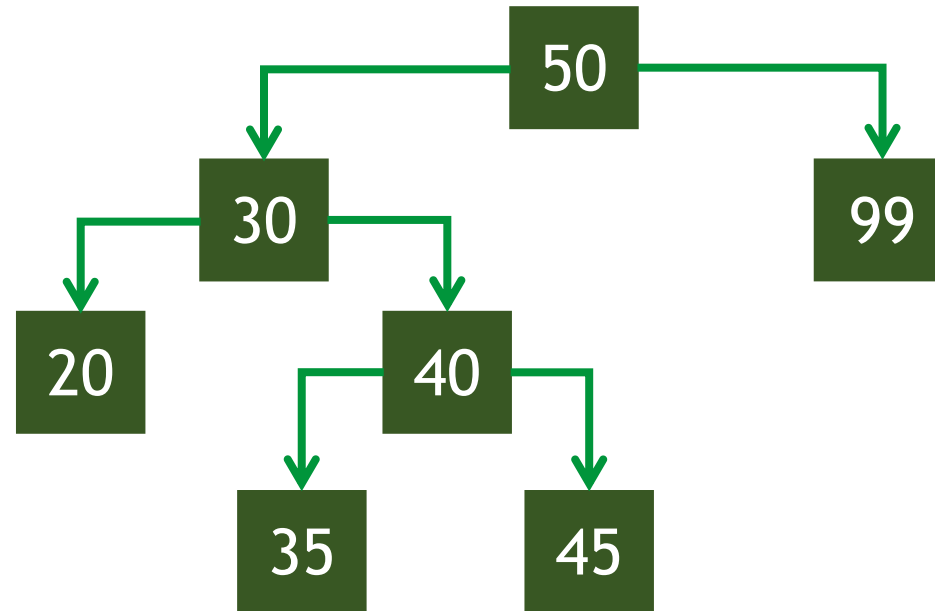
- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20 - 40 - 35 - 45

Árvore Binária de Busca (BST)

- Exemplo de travessia em Pré-ordem (R E D):



- Pré-ordem (RED): 50 - 30 - 20 - 40 - 35 - 45 - 99

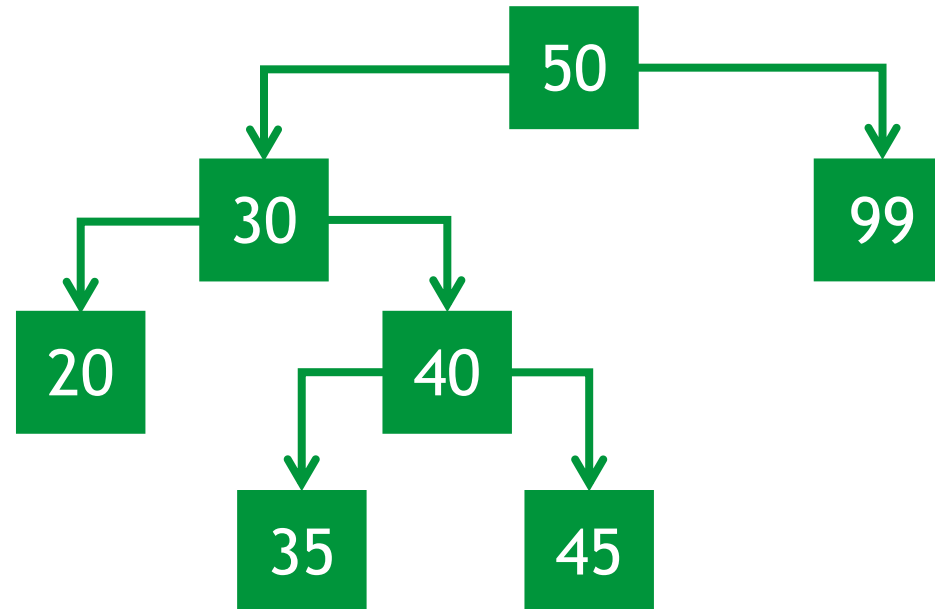
Árvore Binária de Busca (BST)

- Implementação da travessia pré-ordem em C:

```
void preOrdem(No *raiz) {  
    if (raiz != NULL) {  
        printf("%d ", raiz->valor);  
        preOrdem(raiz->esquerda);  
        preOrdem(raiz->direita);  
    }  
}
```

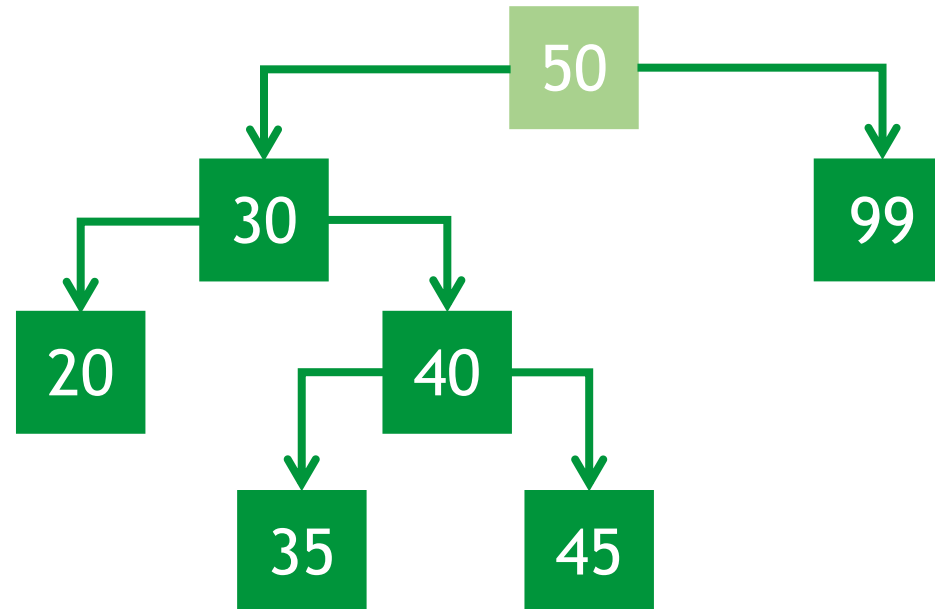

Árvore Binária de Busca (BST)

- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



Árvore Binária de Busca (BST)

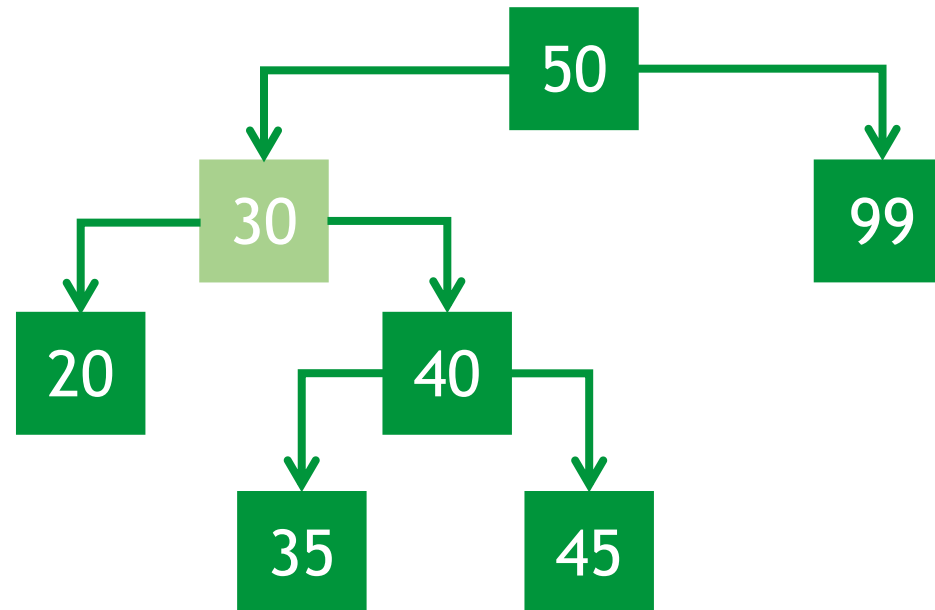
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D):

Árvore Binária de Busca (BST)

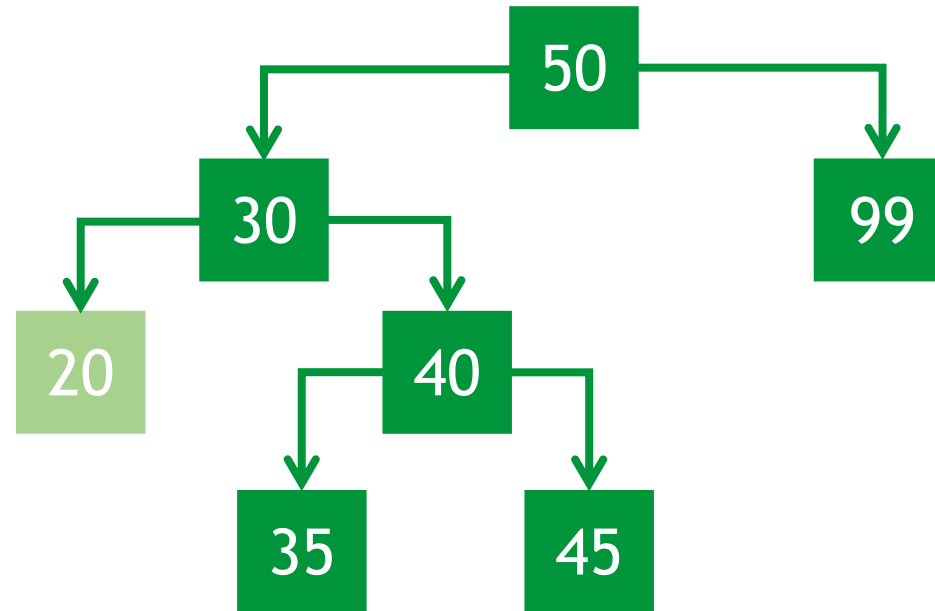
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D):

Árvore Binária de Busca (BST)

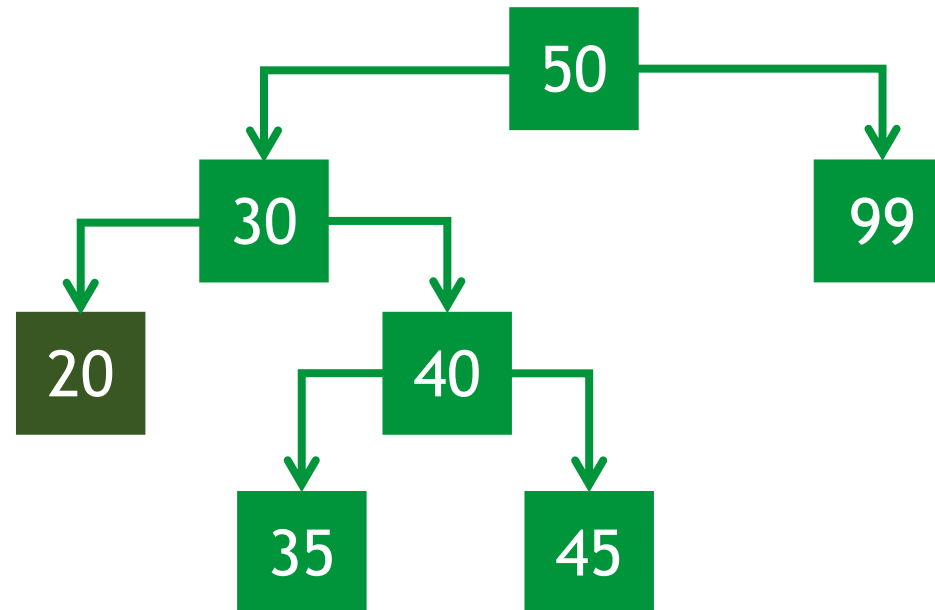
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D):

Árvore Binária de Busca (BST)

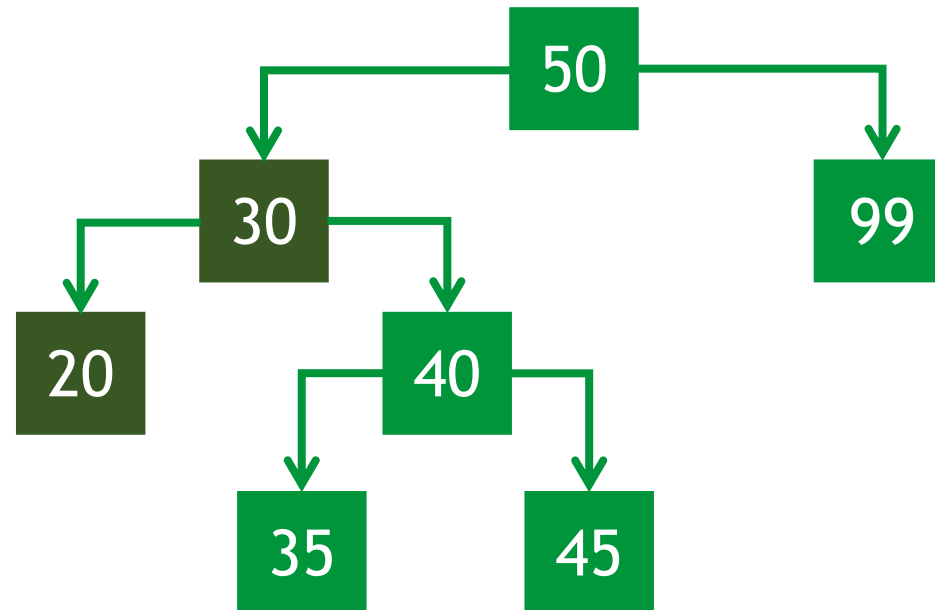
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20

Árvore Binária de Busca (BST)

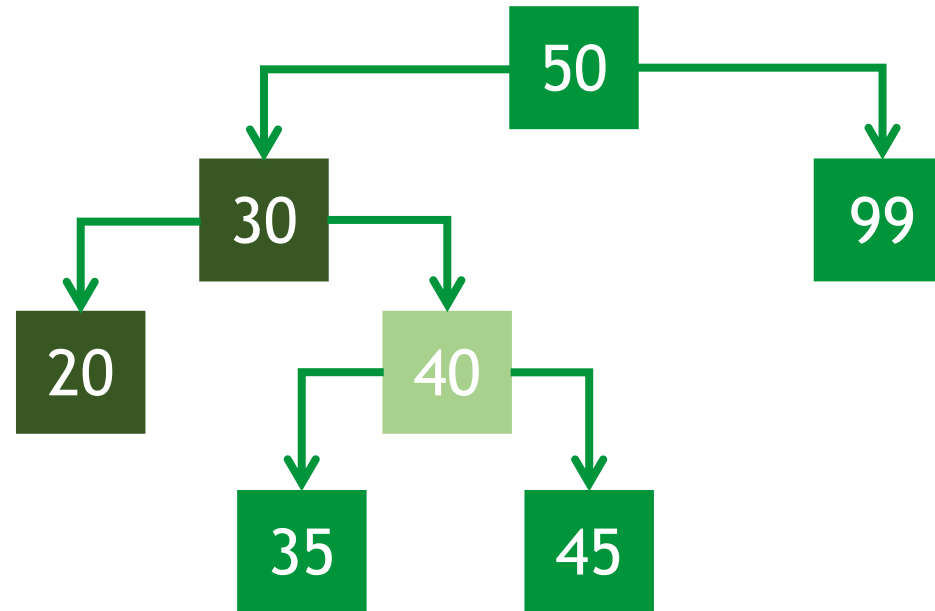
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30

Árvore Binária de Busca (BST)

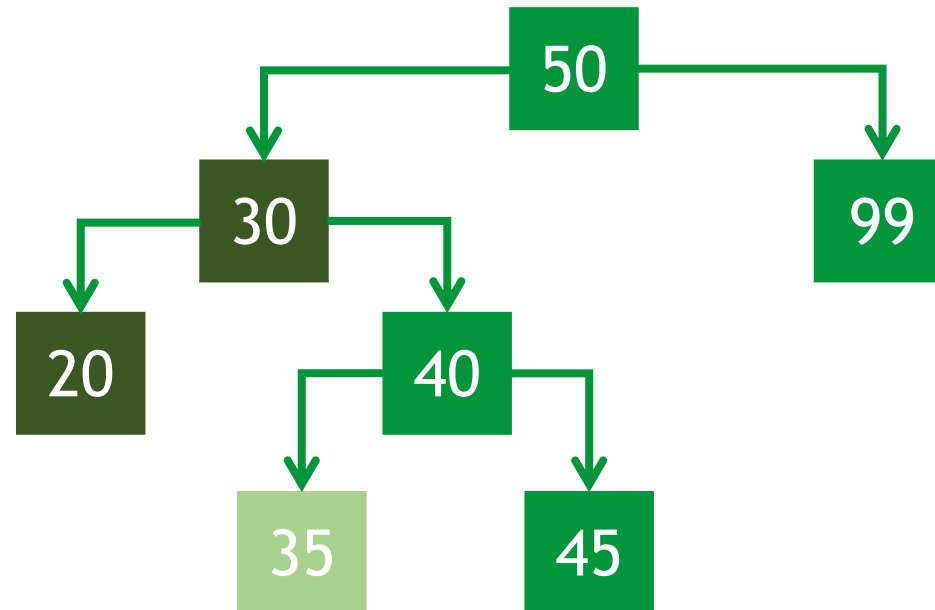
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30

Árvore Binária de Busca (BST)

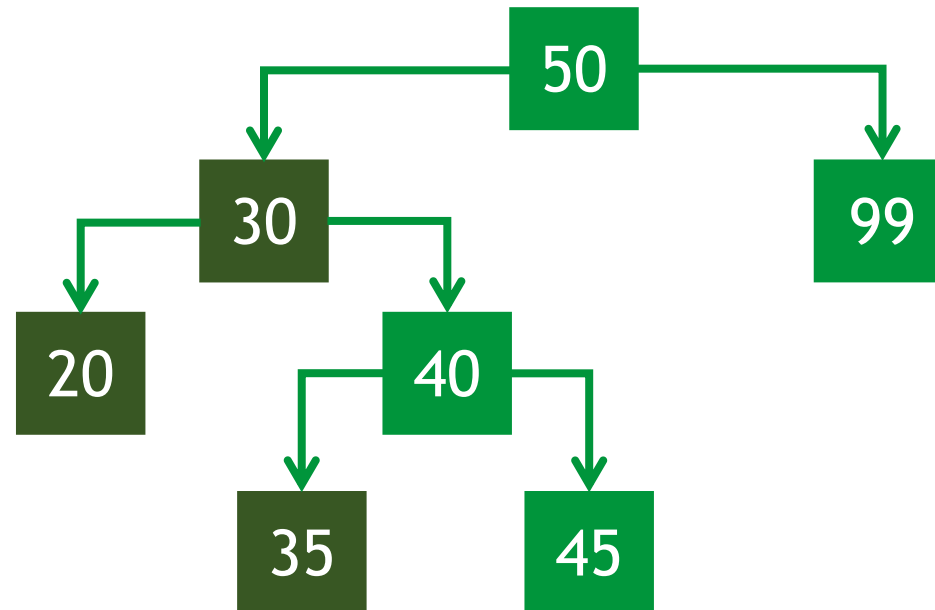
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30

Árvore Binária de Busca (BST)

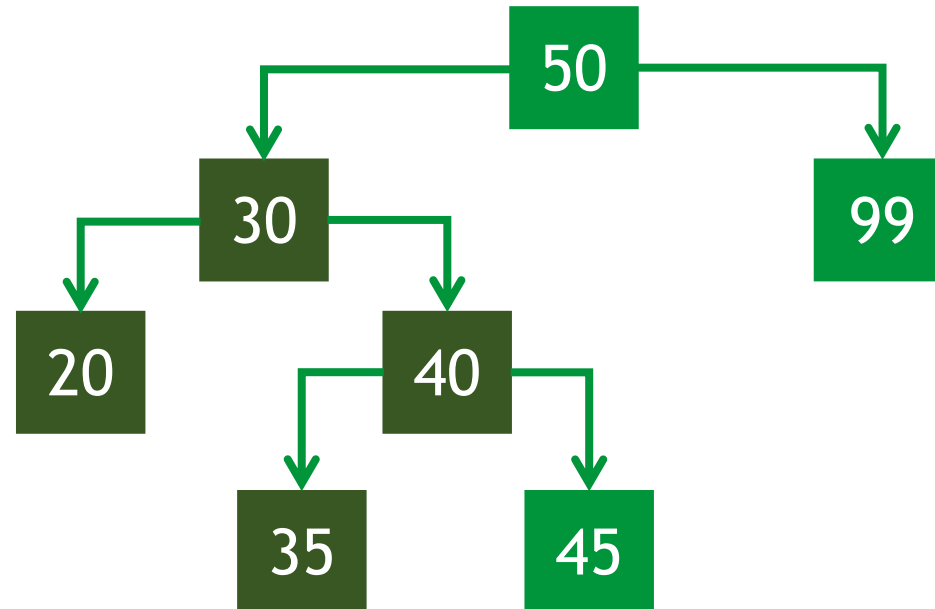
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30 - 35

Árvore Binária de Busca (BST)

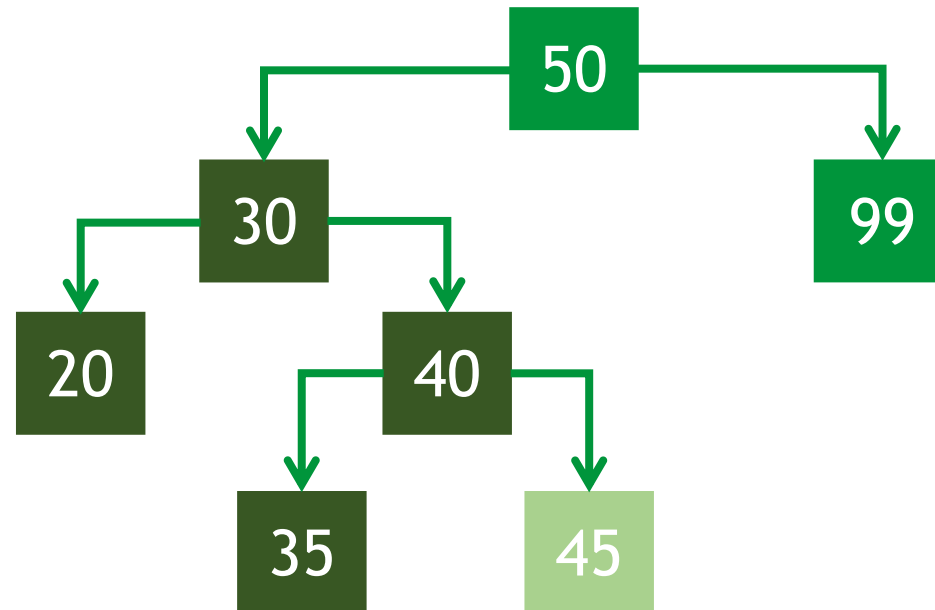
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30 - 35 - 40

Árvore Binária de Busca (BST)

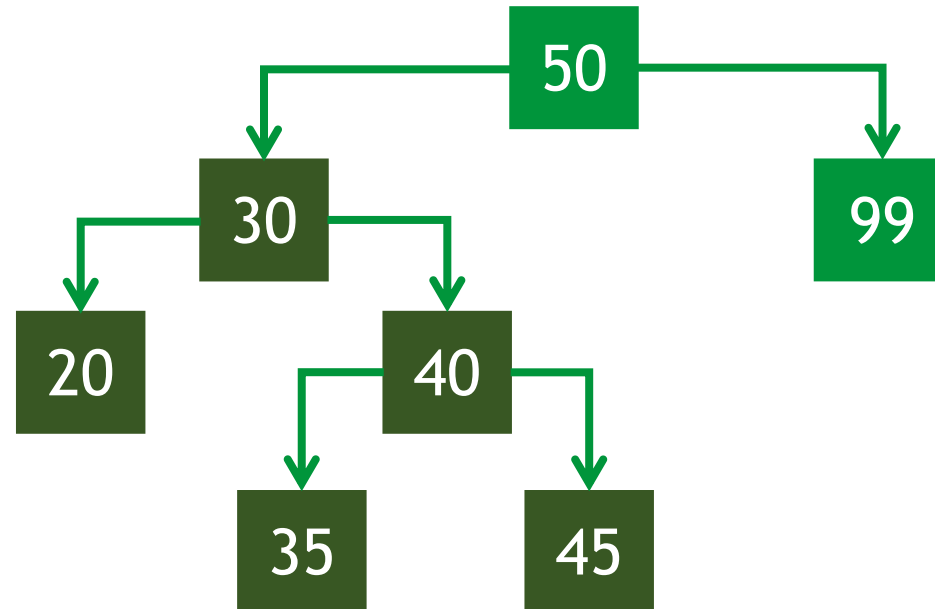
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30 - 35 - 40

Árvore Binária de Busca (BST)

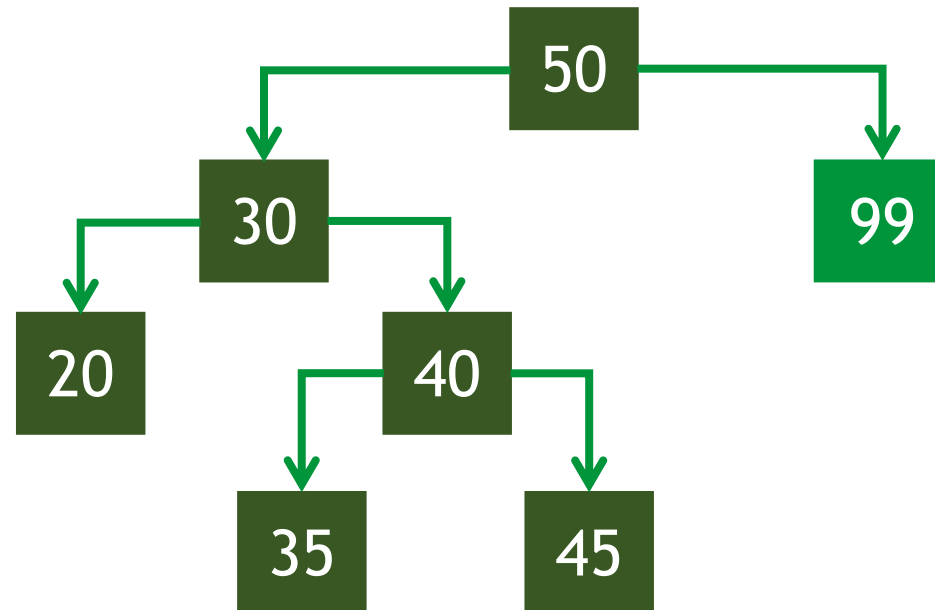
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30 - 35 - 40 - 45

Árvore Binária de Busca (BST)

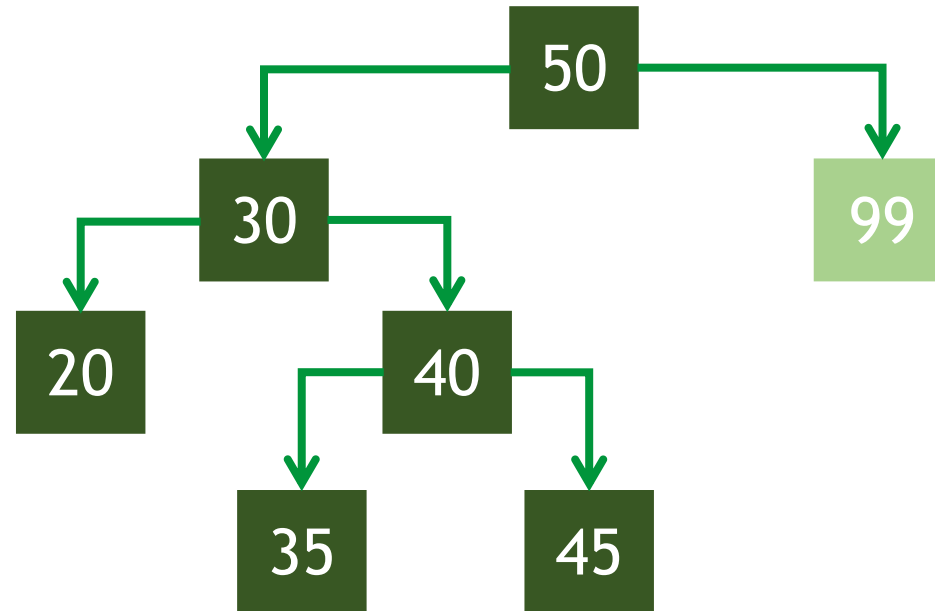
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30 - 35 - 40 - 45 - 50

Árvore Binária de Busca (BST)

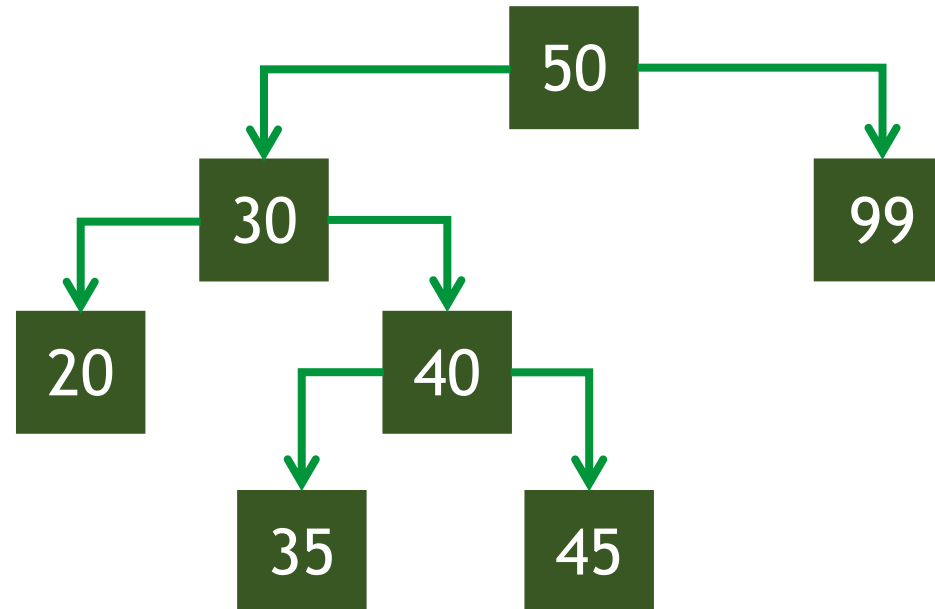
- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30 - 35 - 40 - 45 - 50

Árvore Binária de Busca (BST)

- Exemplo de travessia em ordem ou simétrica (E R D):



- Ordem ou simétrica (E R D): 20 - 30 - 35 - 40 - 45 - 50 - 99

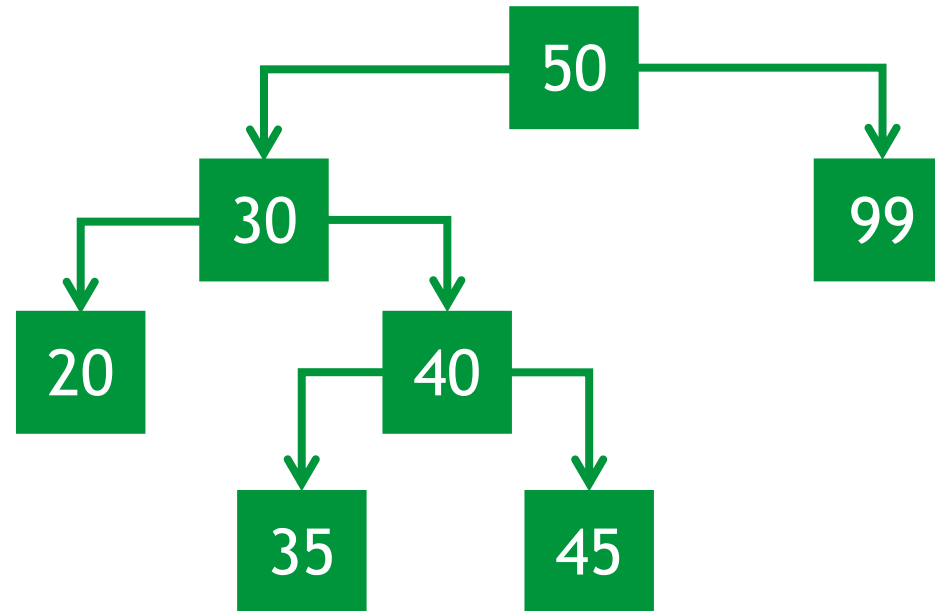
Árvore Binária de Busca (BST)

- Implementação da travessia em C:

```
void emOrdem(No *raiz) {  
    if (raiz != NULL) {  
        emOrdem(raiz->esquerda);  
        printf("%d ", raiz->valor);  
        emOrdem(raiz->direita);  
    }  
}
```

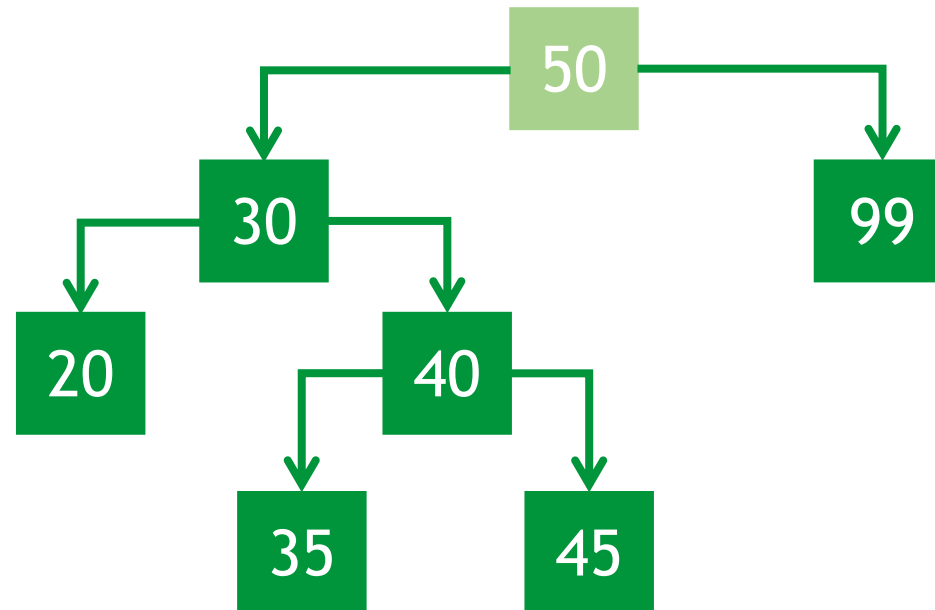

Árvore Binária de Busca (BST)

- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



Árvore Binária de Busca (BST)

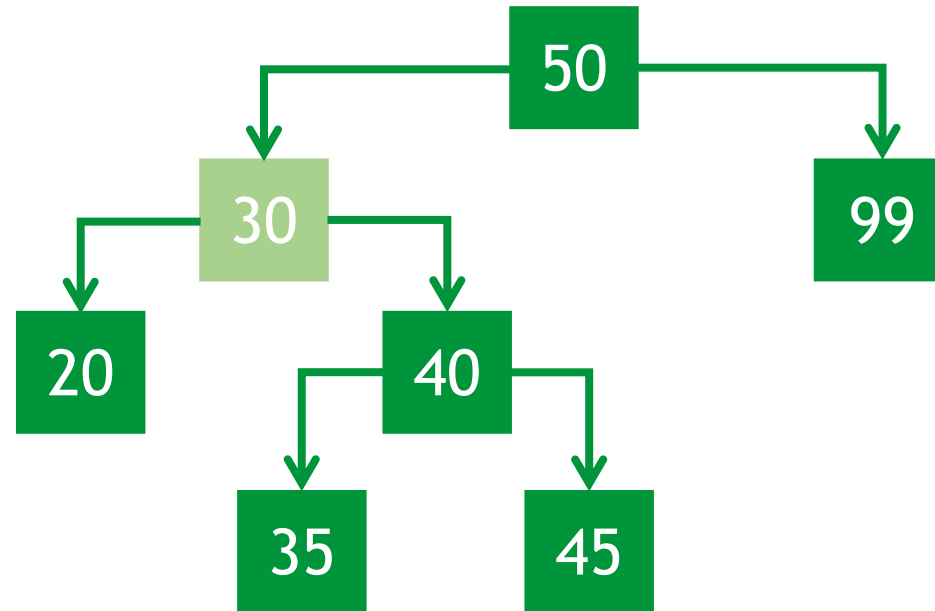
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R):

Árvore Binária de Busca (BST)

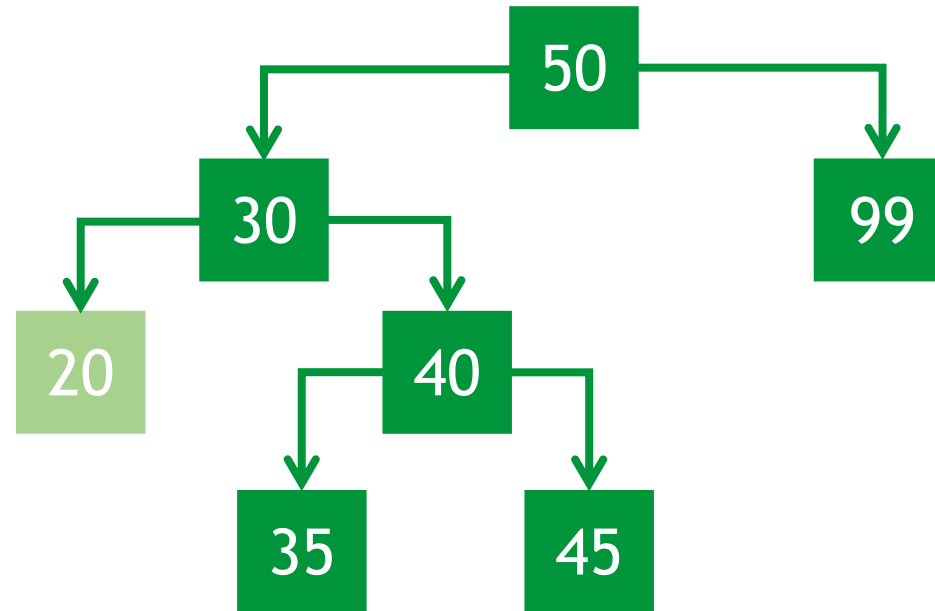
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R):

Árvore Binária de Busca (BST)

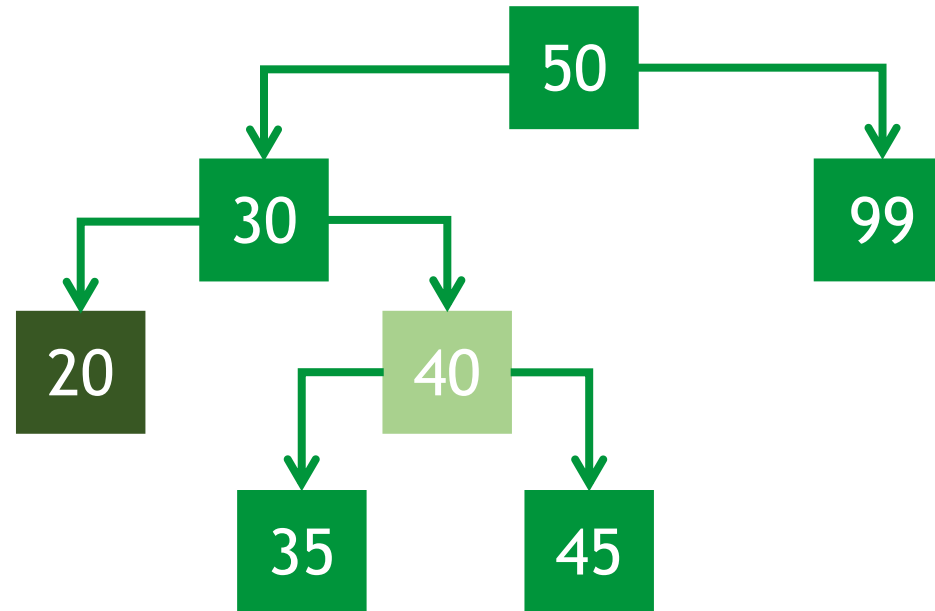
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R):

Árvore Binária de Busca (BST)

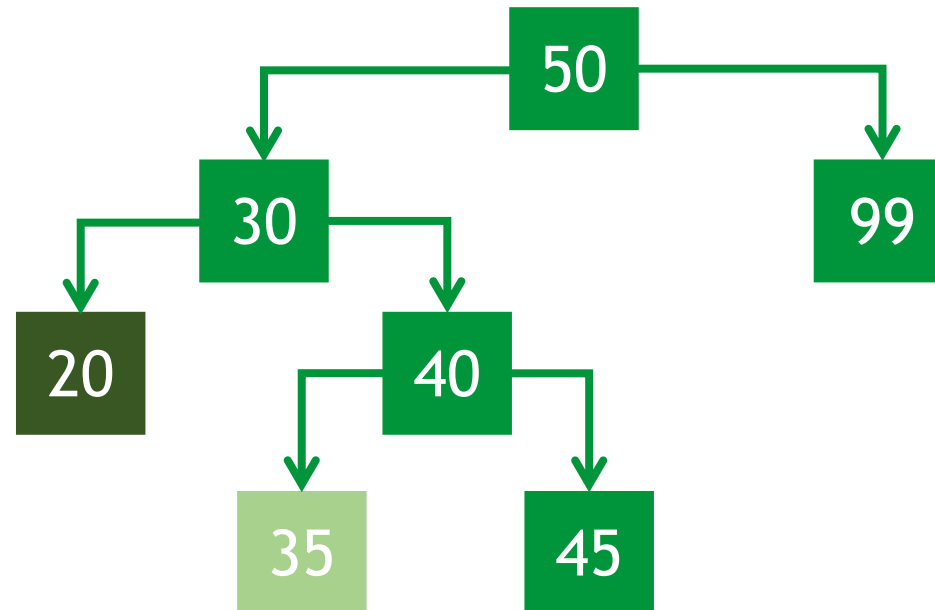
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20

Árvore Binária de Busca (BST)

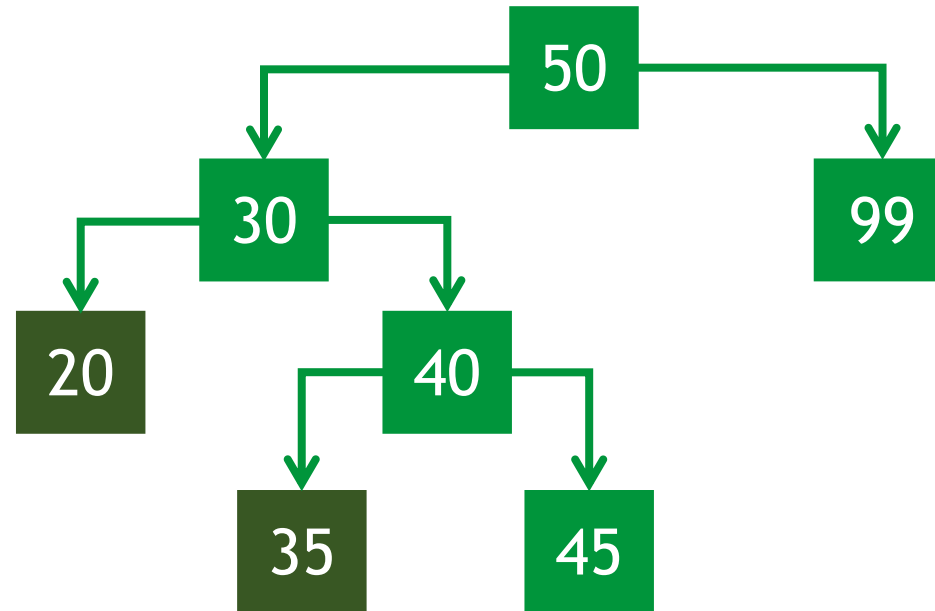
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20

Árvore Binária de Busca (BST)

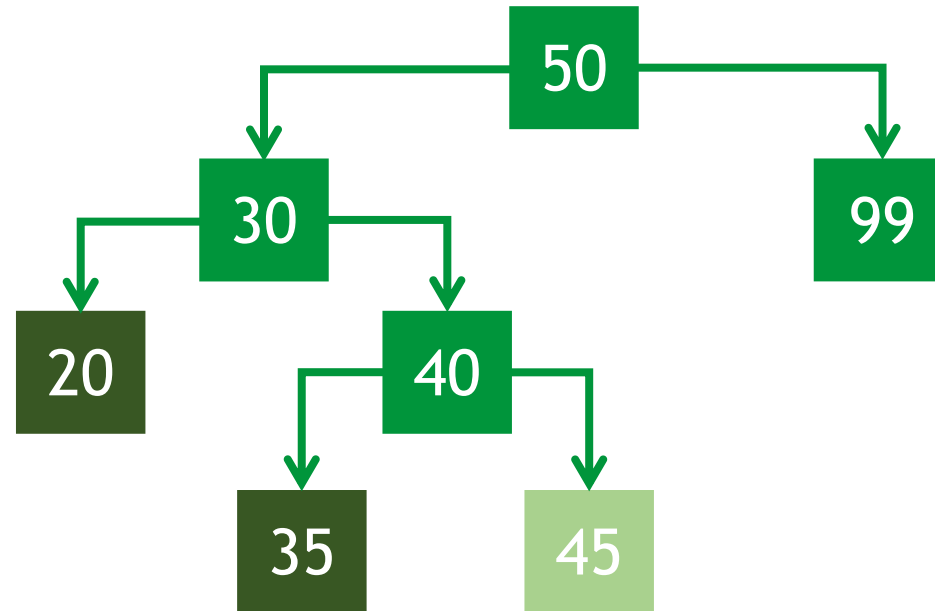
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35

Árvore Binária de Busca (BST)

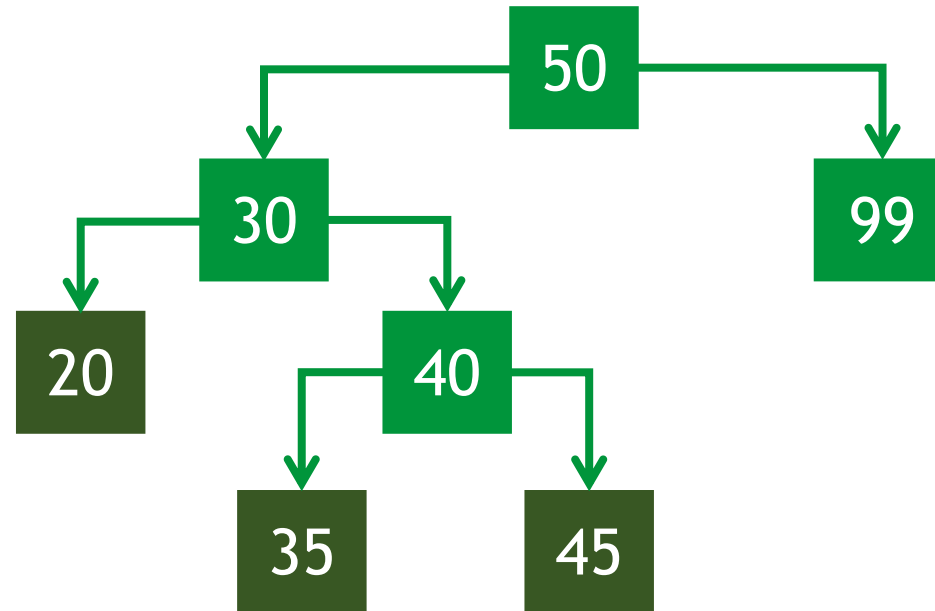
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35

Árvore Binária de Busca (BST)

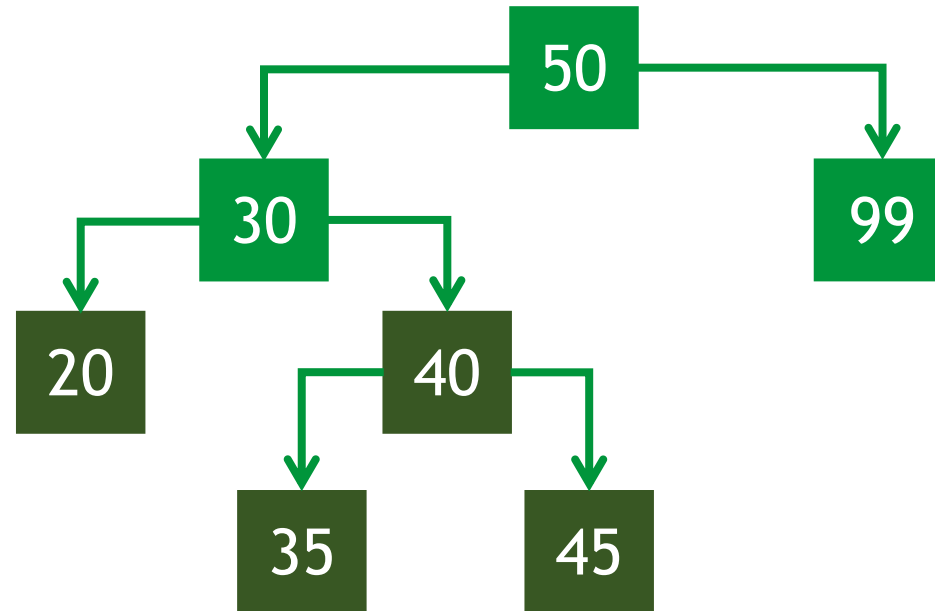
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35 - 45

Árvore Binária de Busca (BST)

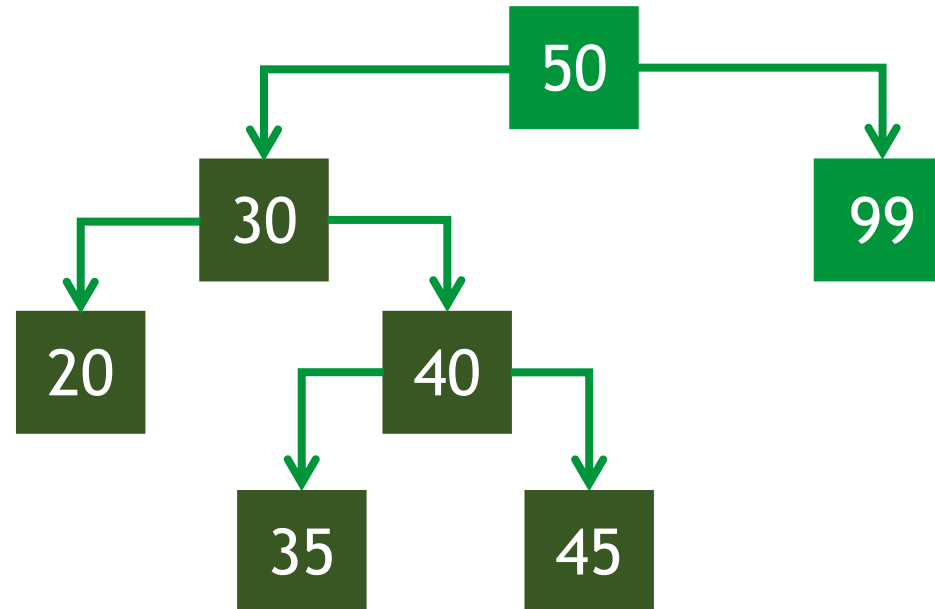
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35 - 45 - 40

Árvore Binária de Busca (BST)

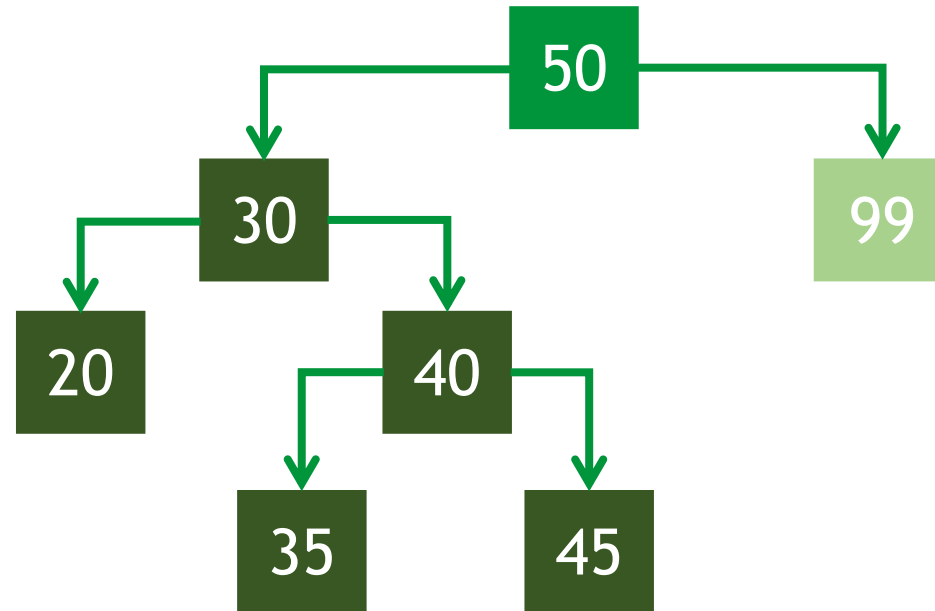
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35 - 45 - 40 - 30

Árvore Binária de Busca (BST)

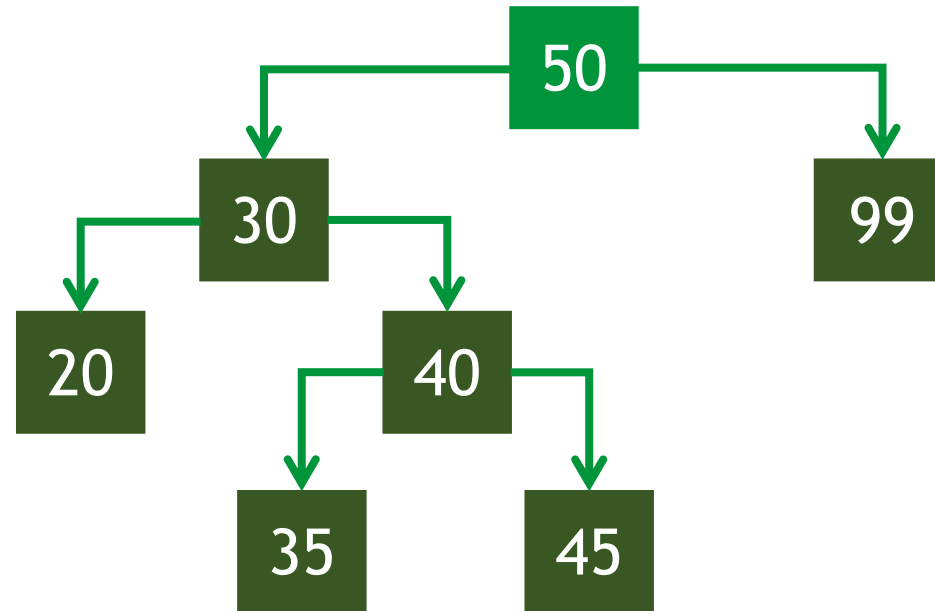
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35 - 45 - 40 - 30

Árvore Binária de Busca (BST)

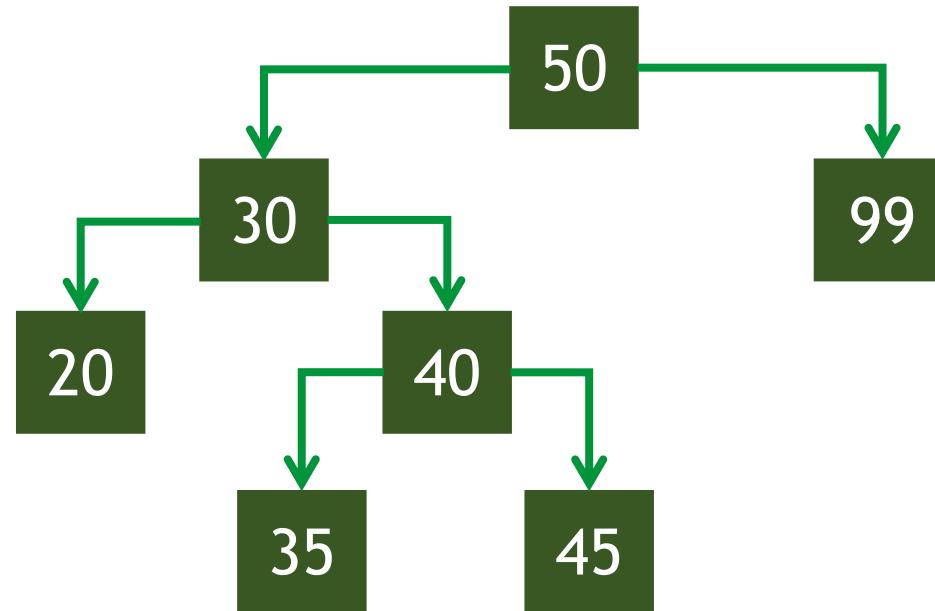
- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35 - 45 - 40 - 30 - 99

Árvore Binária de Busca (BST)

- Exemplo de travessia em pós-ordem (E D R):



- Pós-ordem (E D R): 20 - 35 - 45 - 40 - 30 - 99 - 50

Árvore Binária de Busca (BST)

- Implementação da travessia em C:

```
void posOrdem(No *raiz) {  
    if (raiz != NULL) {  
        posOrdem(raiz->esquerda);  
        posOrdem(raiz->direita);  
        printf("%d ", raiz->valor);  
    }  
}
```

Exercícios

1. Considere uma BST inicialmente vazia. Insira os seguintes valores, nesta ordem:

50, 30, 70, 20, 40, 60, 80, 35, 45, 65

- a) Desenhe a árvore.
- b) Qual é a altura da árvore?
- c) A árvore é:
 - ☐ Cheia
 - ☐ Completa
 - ☐ Perfeita

Exercícios

2. Escreva o resultado das seguintes travessias para a árvore gerada na questão 1.
- a) Pré-ordem
 - b) Em ordem
 - c) Pós-ordem

Exercícios

3. Considerando a árvore resultante da questão 1, mostre o caminho percorrido pela busca dos valores:
- a) 65
 - b) 45
 - c) 90

Exercícios

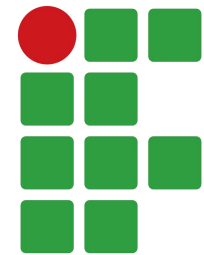
4. Considerando a árvore resultante da questão 1, realize as remoções na ordem indicada. Após cada remoção, desenhe a árvore:
- a) Remover o nó 20
 - b) Remover o nó 60
 - c) Remover o nó 30
 - d) Remover o nó 50

Dúvidas



ALGORITMOS E ESTRUTURA DE DADOS

Curso de Engenharia de Software
Lucas Sampaio Leite



**INSTITUTO
FEDERAL**
Pernambuco