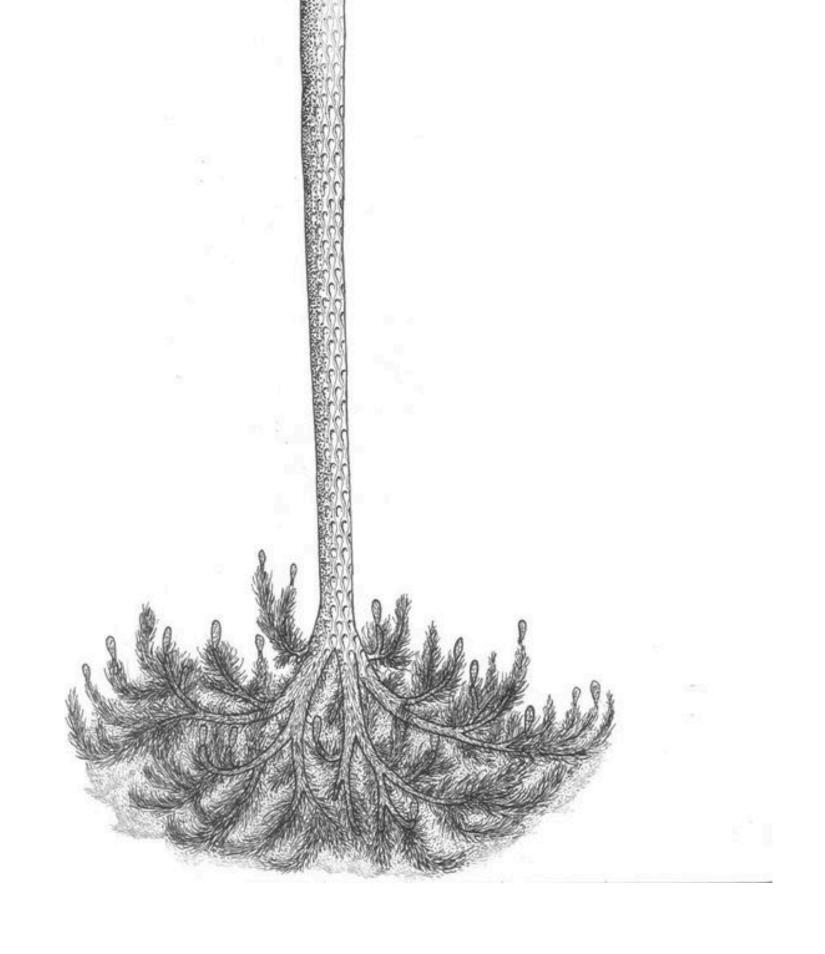


# Árvore 2-3-4

Aluno: Elivan Vieira

Disciplina: Estruturas de Dados II

Professor: Adriano Antunes

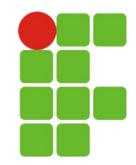


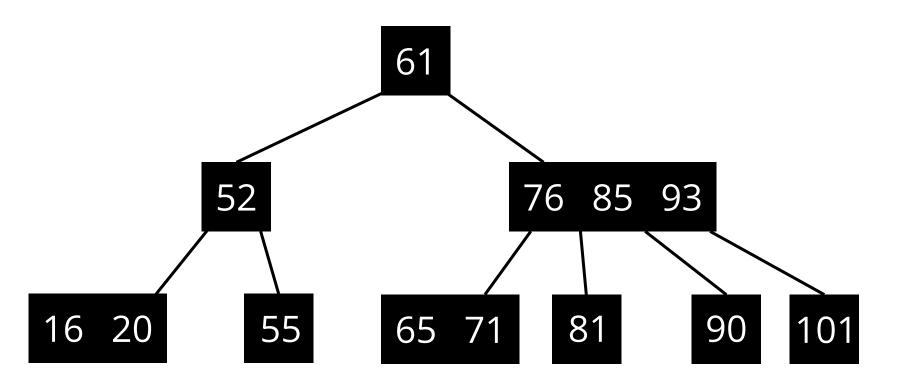


# Índice(n);

- Definição da Árvore 2-3-4();
- Características();
- Exemplo();
- Operações\_básicas();
- // Implementado\_na\_linguagem\_C();







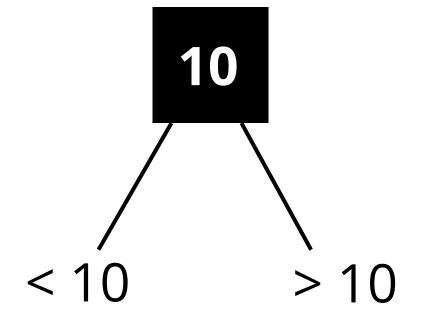
# Definição();

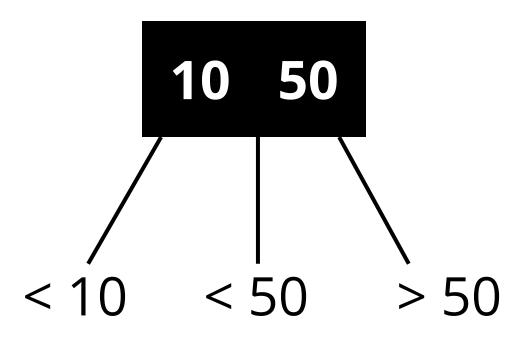
Uma árvore 2-3-4 balanceada é uma árvore de busca na qual todos os nós folha estão na mesma profundidade, garantindo que a distância da raiz até qualquer folha seja igual.

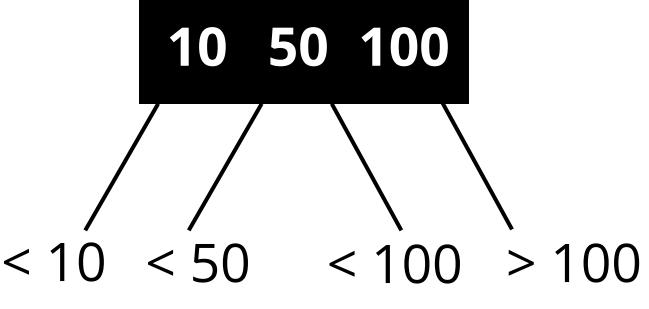
#### Características();



- Todos os "nós-folha" estão no mesmo nível (árvore balanceada);
- Busca eficiente;
- Remoção um "pouco" complicada
- Usada em bancos de dados;
- Complexidade O(log n);





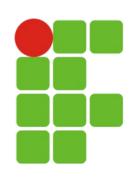


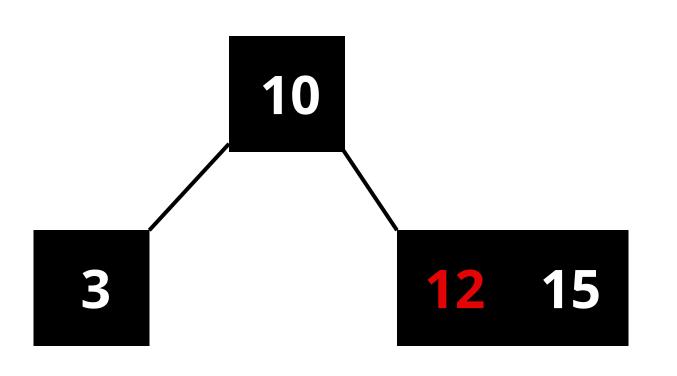
- Uma chave com dois ponteiros
- Duas chaves com três ponteiros
  Três chaves com quatro ponteiros



3 10 15

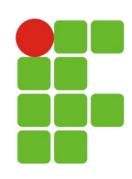


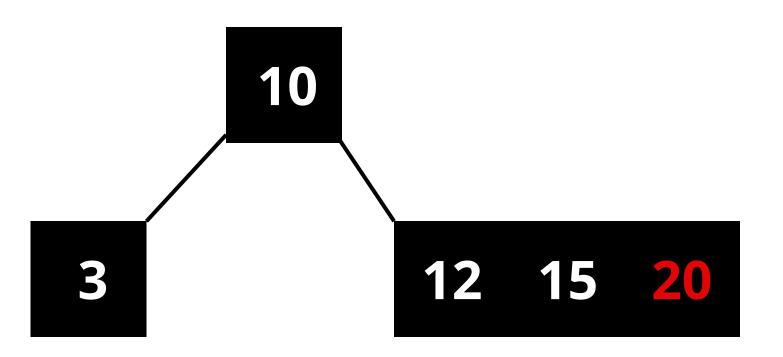




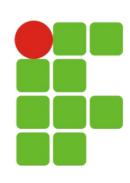
Split();

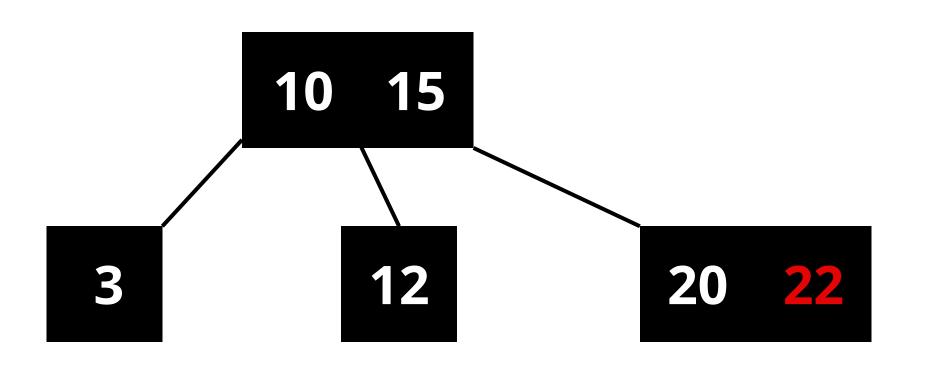
Exemplo(3, 10, 15, 12, 20, 22, 25, 30);







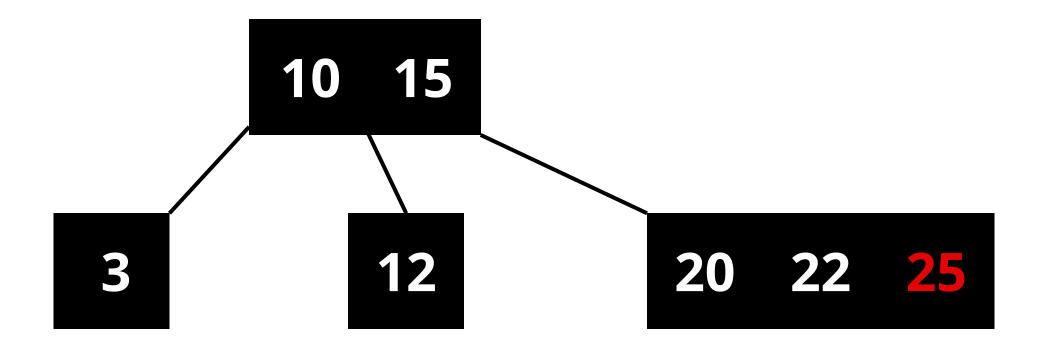




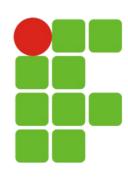
Split();

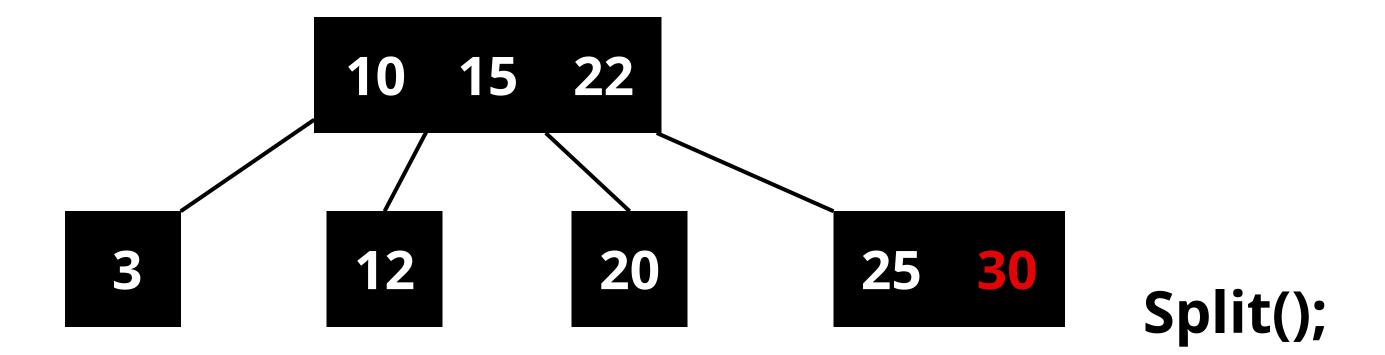
Exemplo(3, 10, 15, 12, 20, 22, 25, 30);



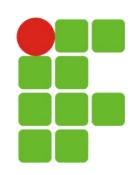


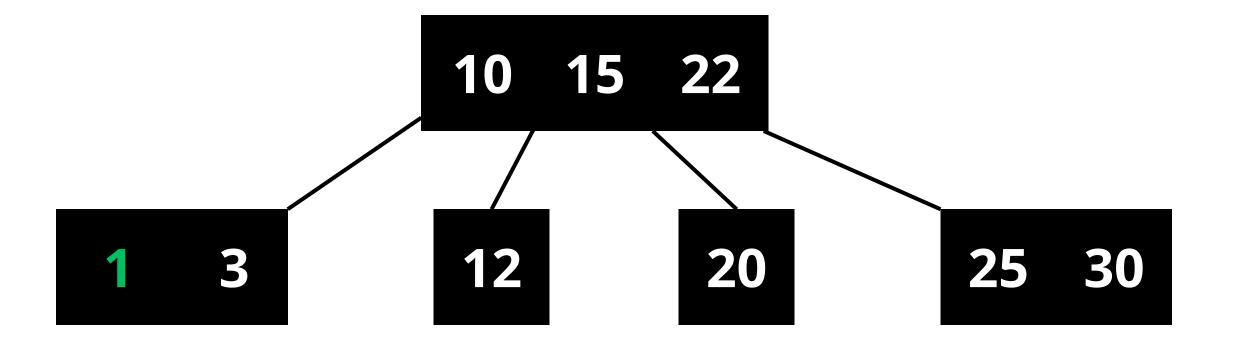


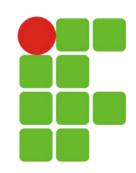


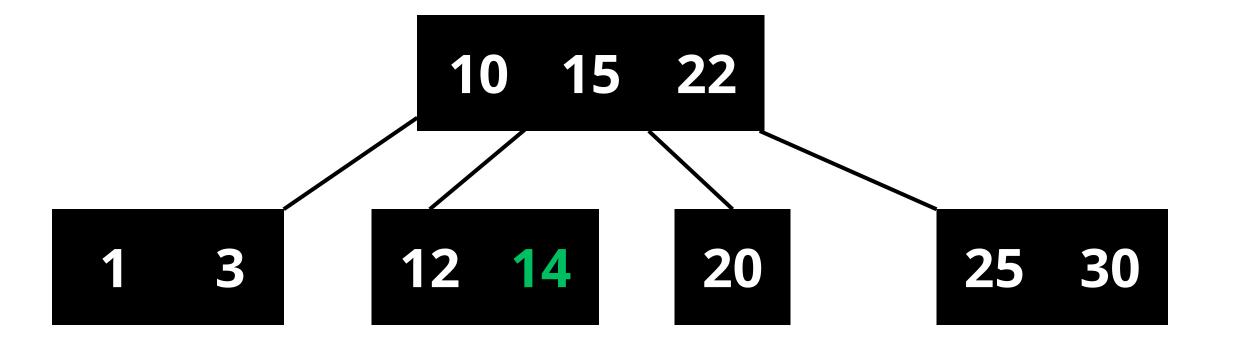




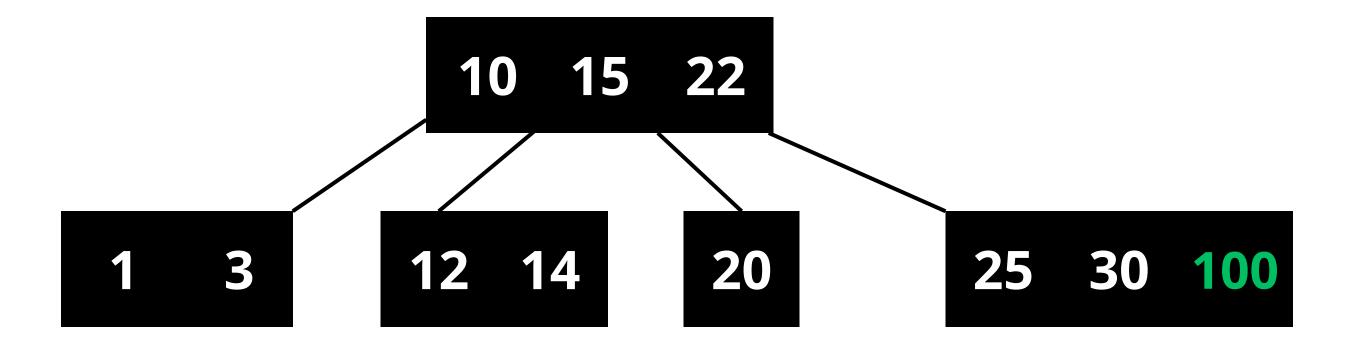




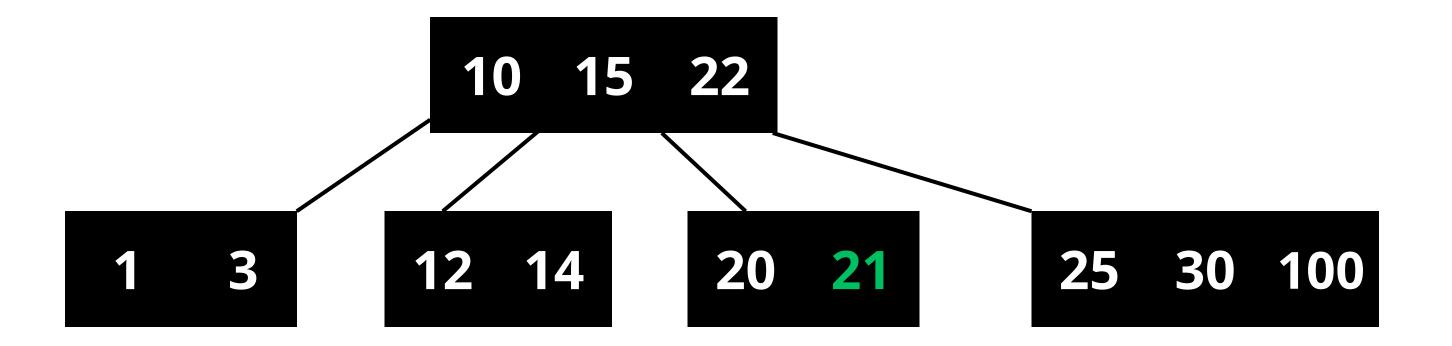


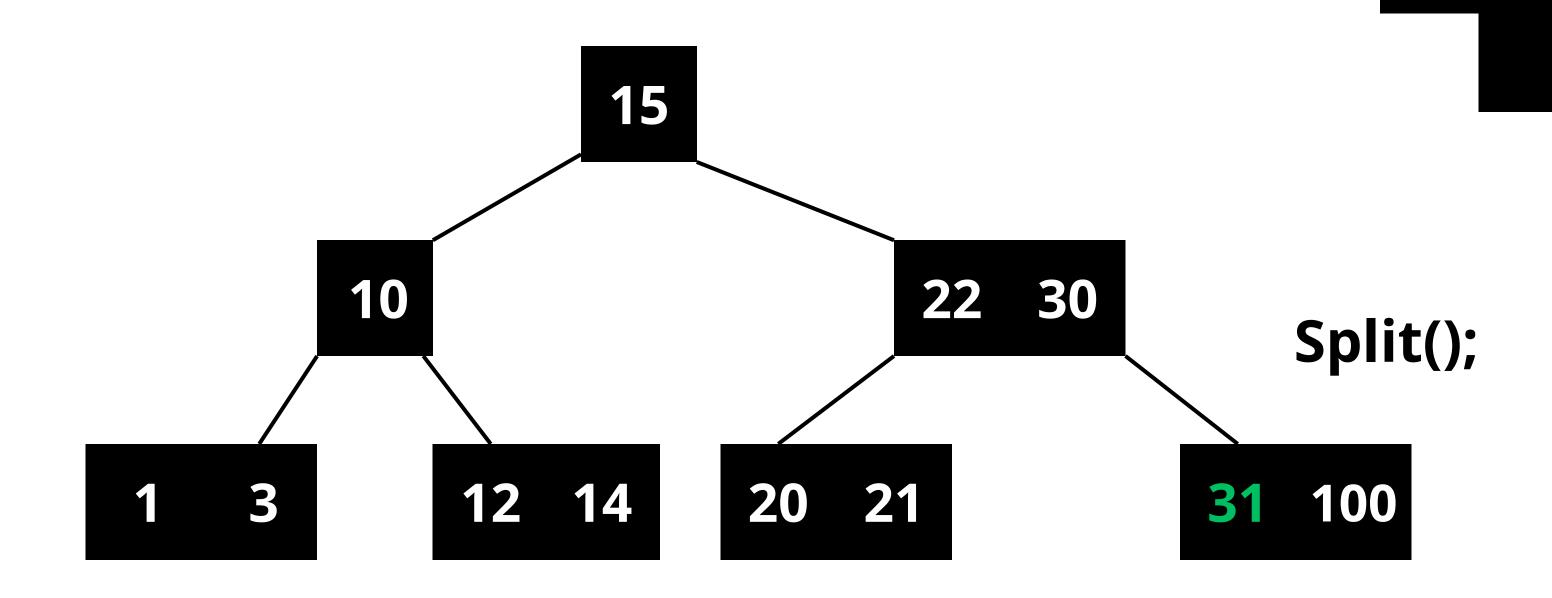


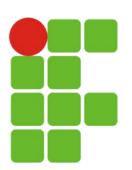


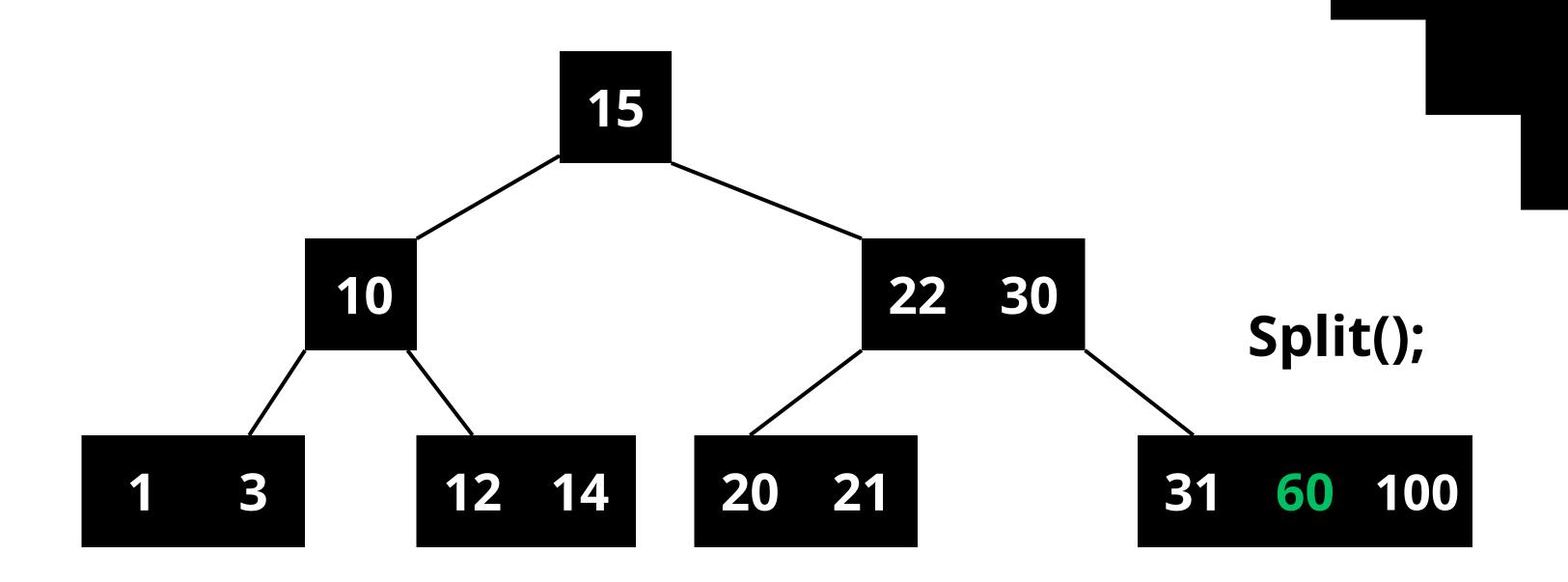


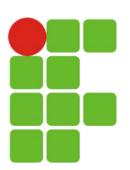


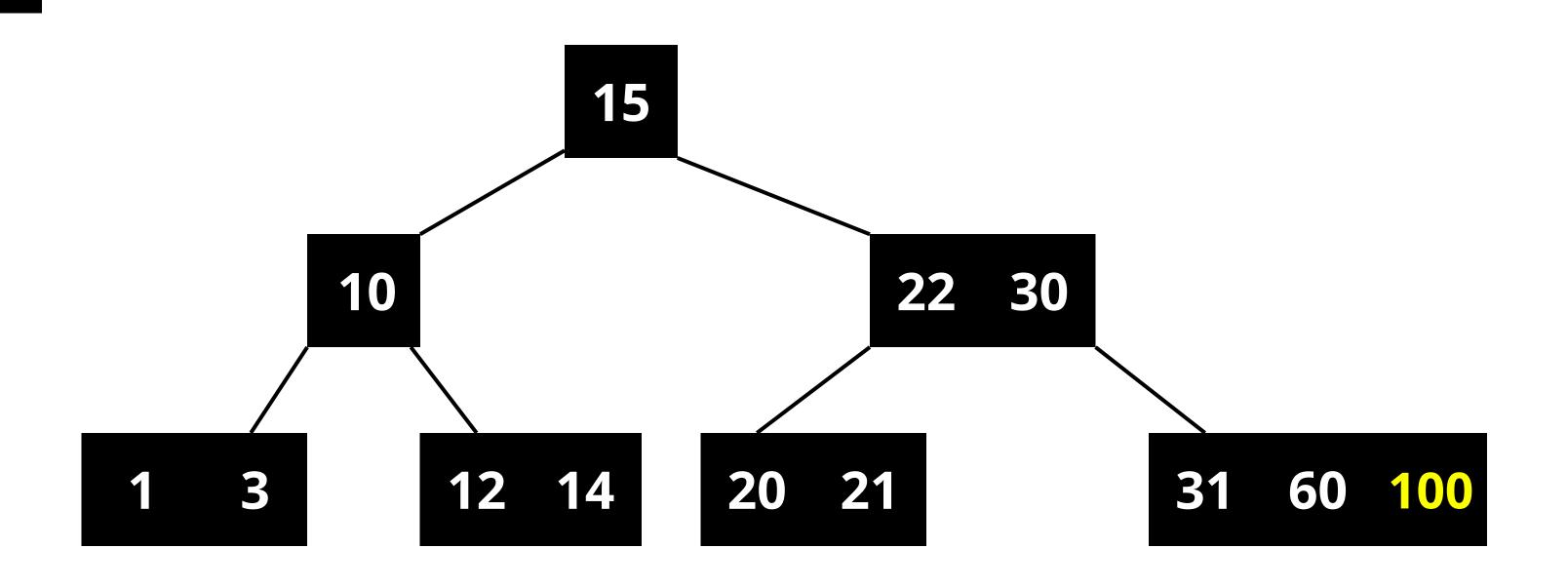




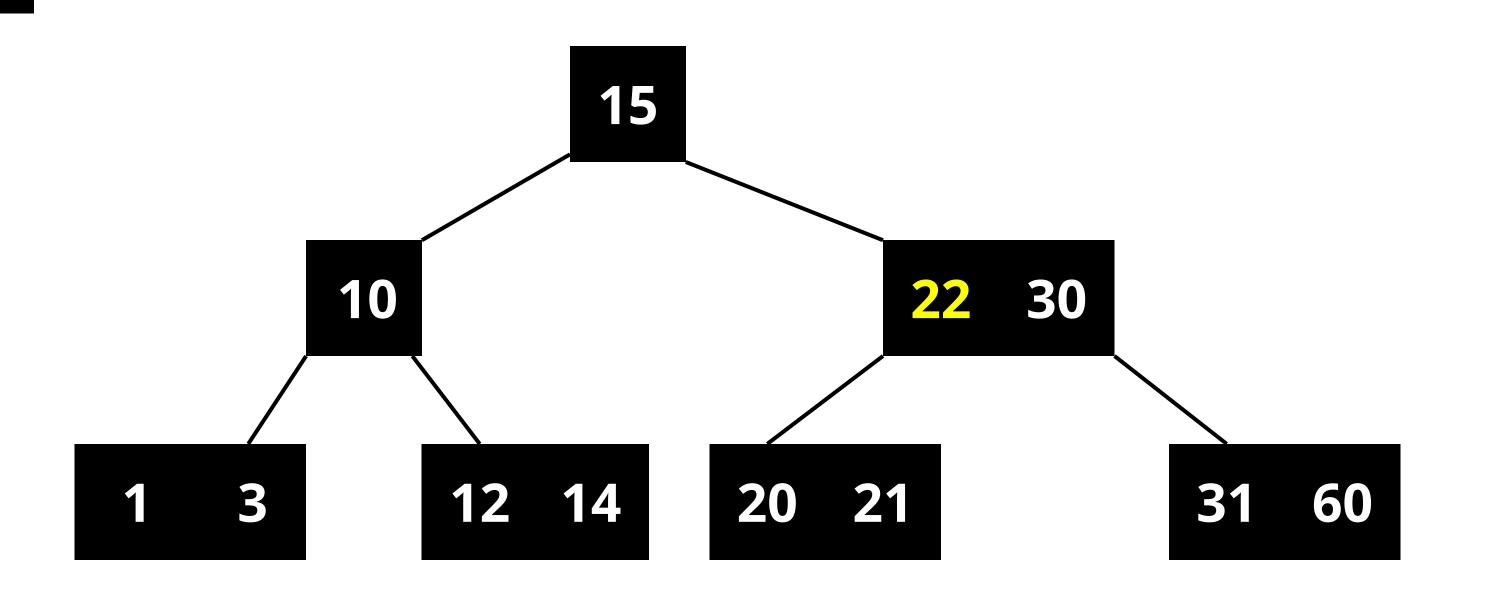


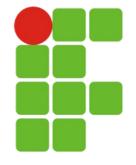


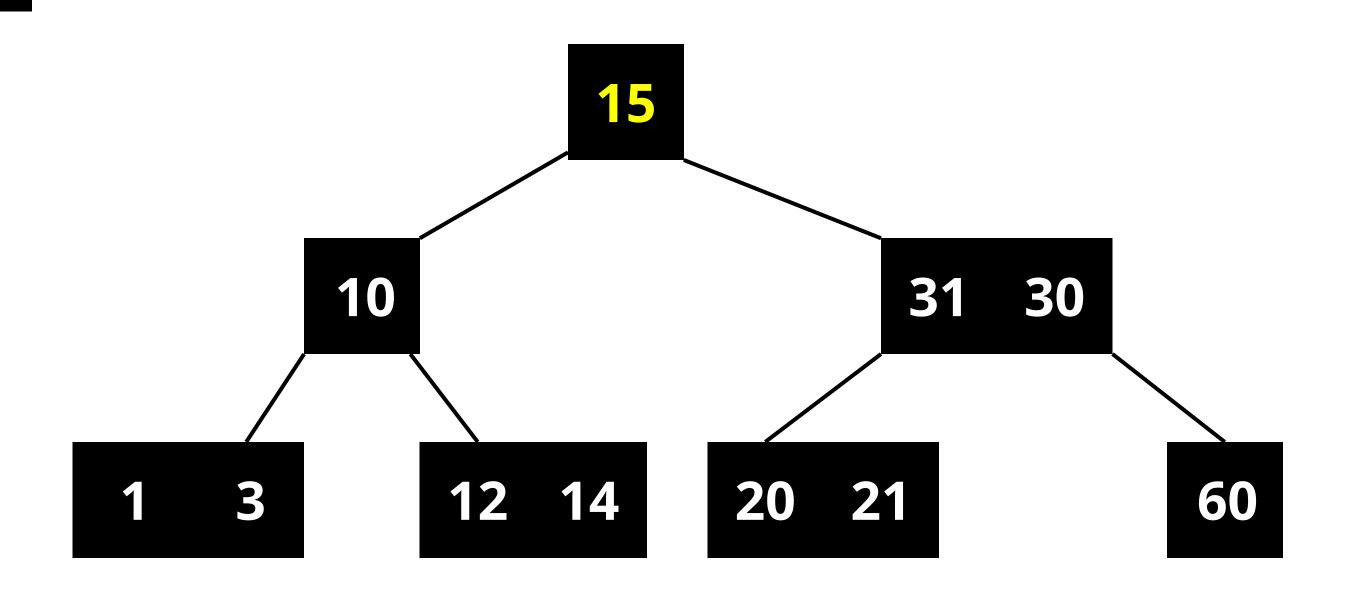


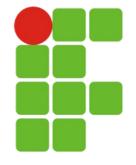


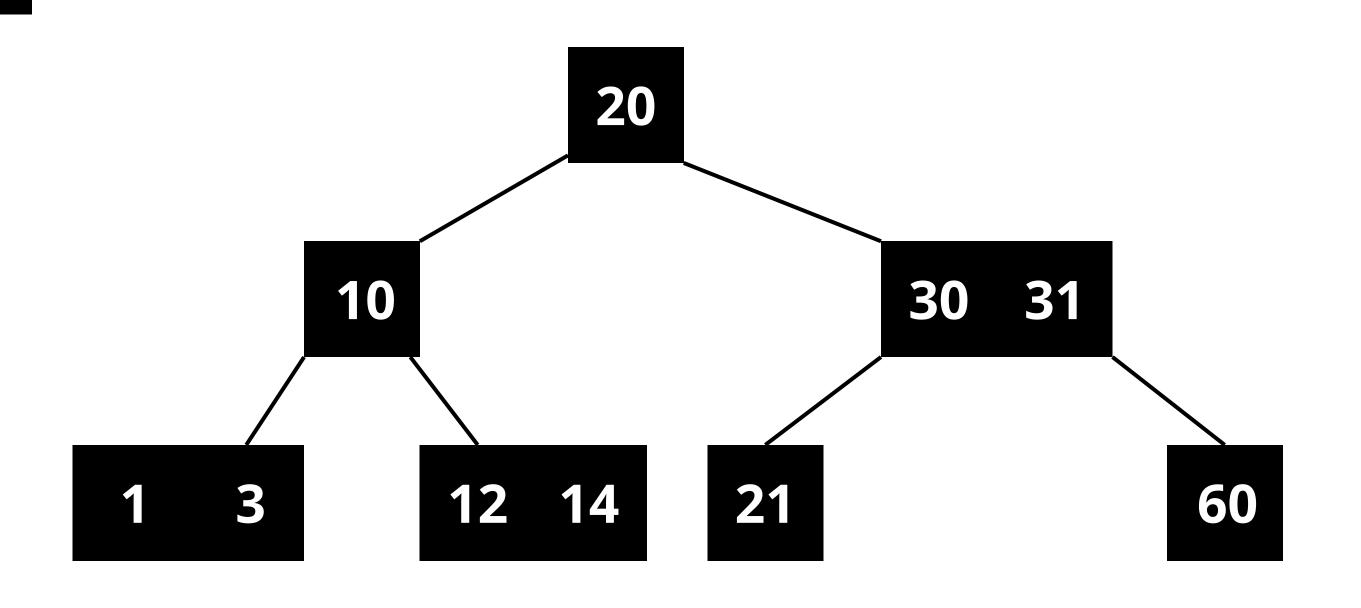


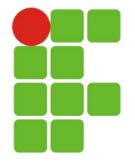












- Caso 1: Removendo uma chave em um nó intermediário. Busca o maior dos menores ou o menor dos maiores e troca com a chave a ser removida.
   O maior ou o menor sempre estarão em uma folha.
- Caso 2: Removendo uma chave em um nó intermediário quando o maior dos menores e o menor dos maiores está sozinho no nó folha. Remove o elemento e faz uma junção com os filhos.
- Caso 3: Remoção em nó folha com mais de uma chave. Remove a chave e verifica a ordenação.
- Caso 4: Remoção em nó folha com apenas uma chave e raiz da árvore.
  Remove e libera a memória do nó.

- Caso 5: Remoção em nó folha com apenas uma chave, não é raiz e irmão adjacente tem mais de 1 chave. Pai desce para o nó onde foi removido a chave e sobe uma chave do irmão adjacente.
- Caso 6: Remoção em nó folha com apenas uma chave e não é raiz. Pai e irmão com apenas 1 chave. Remove o nó e faz uma junção.
- Caso 7: Remoção em nó folha. No pai tee 1 chave e os irmãos têm apenas 1 chave. Junção e rotação. Uma chave do pai desce para um dos filhos e este filho ocupa a posição do nó removido.

