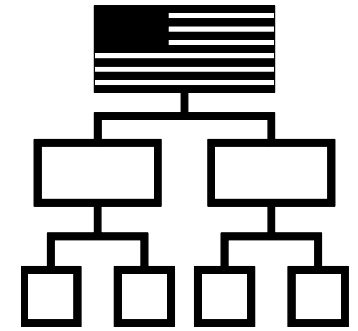
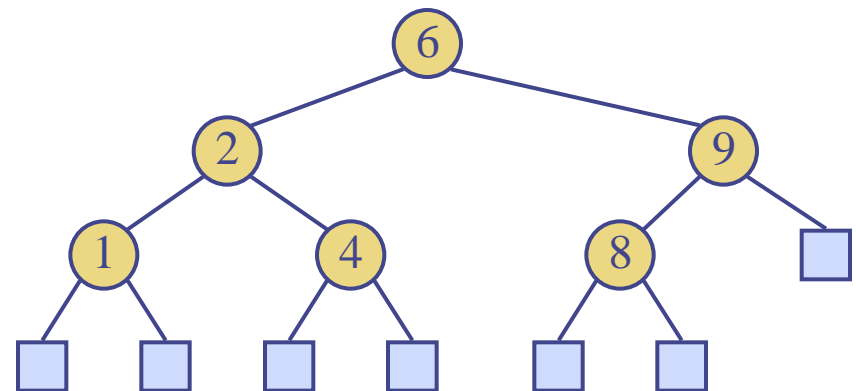


Árvore de pesquisa binária

- ◆ Uma árvore de pesquisa binária é uma árvore binária armazenando chaves (ou itens) em seus nós internos e satisfazendo a seguinte propriedade:
 - Seja u , v e w três nós tais que u é nó esquerdo de v e w é o nó direito. Temos $key(u) \leq key(v) \leq key(w)$
- ◆ Nós externos não armazenam itens (null)



- ◆ Uma travessia em ordem visita as chaves em ordem crescente



Busca

- ◆ Para procurar uma chave k , procuramos a partir da raiz comparando com a chave do nó.
- ◆ O próximo nó depende da comparação da chave pesquisada com a chave do nó atual
- ◆ Se chegar em uma folha e não encontrar a chave, retorna-se null
- ◆ Exemplo: **find(4)**:
 - chama algoritmo `TreeSearch(4,root)`

Algoritmo *TreeSearch*(k, v)

se *T.isExternal* (v)

retorne v

se $k < key(v)$

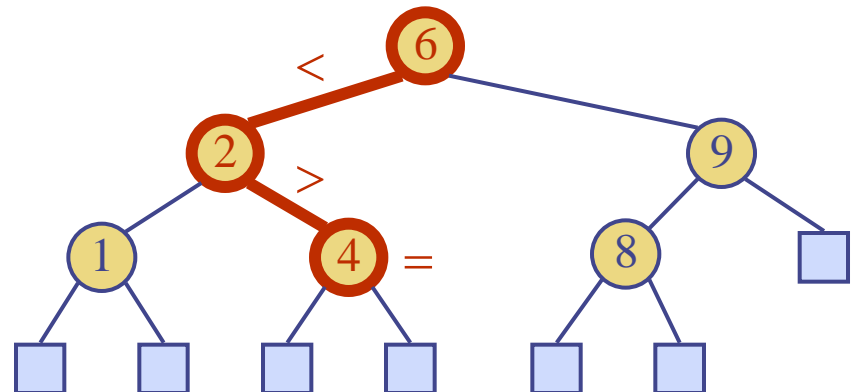
retorne *TreeSearch*($k, T.left(v)$)

senão se $k = key(v)$

retorne v

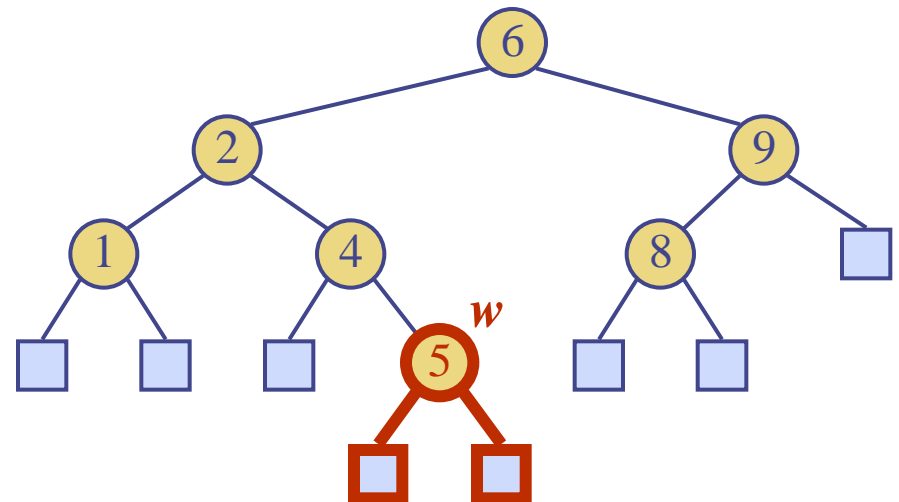
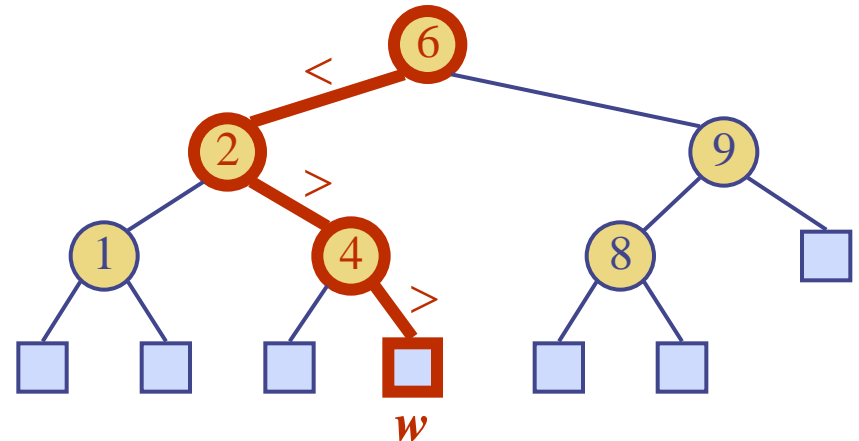
senão { $k > key(v)$ }

retorne *TreeSearch*($k, T.right(v)$)



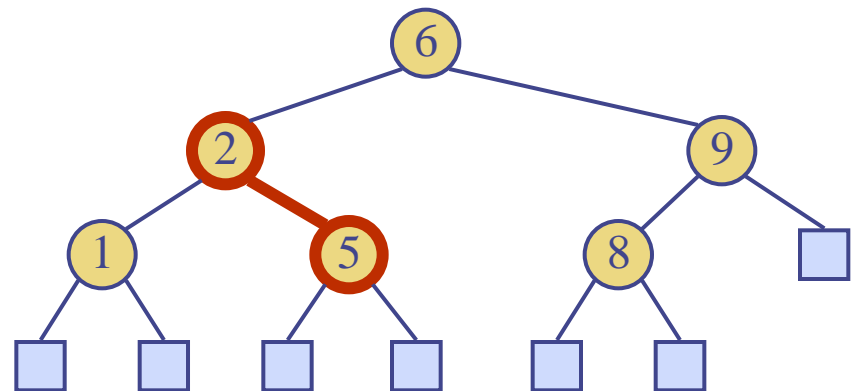
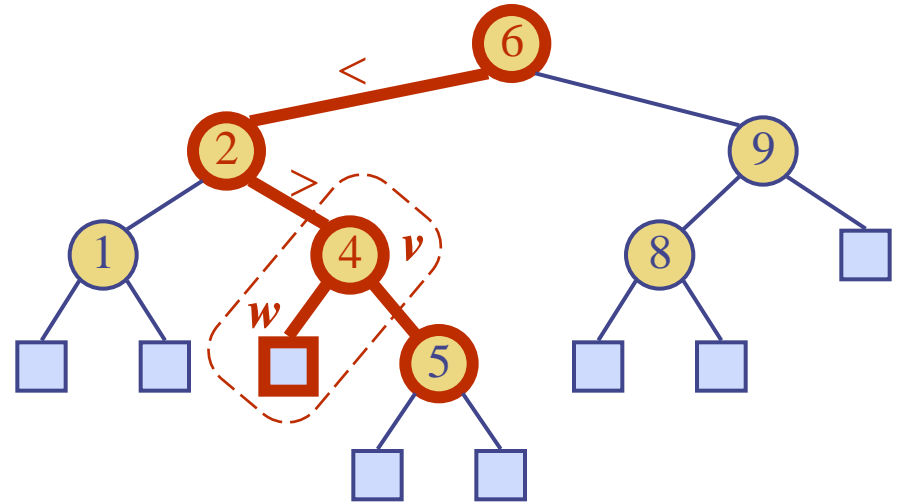
inserção

- ◆ Para executar `inser(k, o)`, procura-se pela chave k
- ◆ Assumindo que k ainda não está na árvore, w será a folha encontrada pela busca
- ◆ Inserimos k no nó w
- ◆ Exemplo: inserir 5



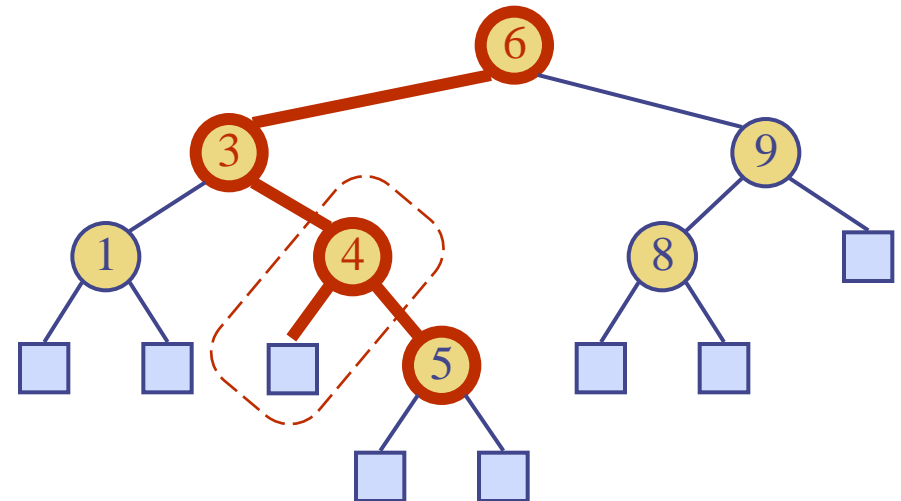
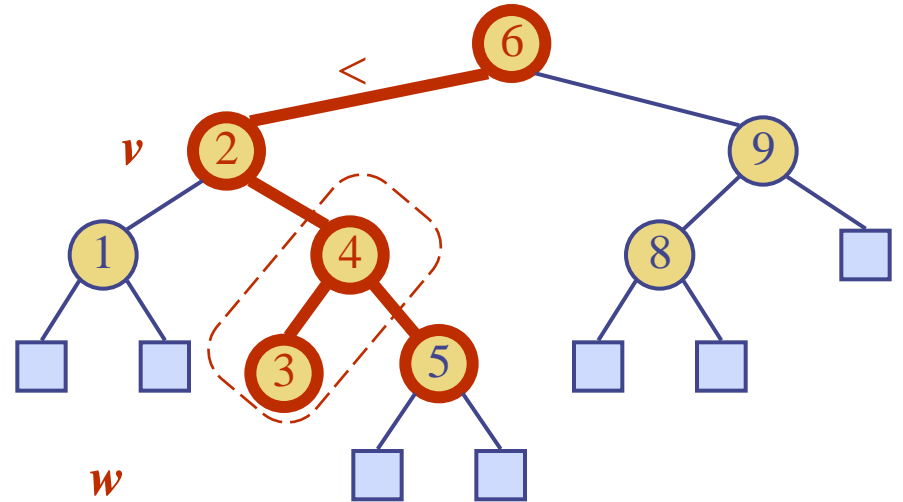
remoção

- ◆ Para executar `remove(4)`, procuramos pela chave 4



remoção

- ◆ Para executar `remove(2)`, procuramos pela chave **2**
- ◆ Fazemos um caminhamento em ordem na subárvore direita do nó 2 e até encontrar o primeiro nó



Desempenho

- ◆ Considere um dicionário com n itens, implementado com uma árvore binária de pesquisa de altura h
 - o espaço usado é $O(n)$
 - métodos **find**, **insert** e **remove** executam em tempo $O(h)$
- ◆ A altura h é $O(n)$ no pior caso e $O(\log n)$ no melhor caso

