ÁRVORES

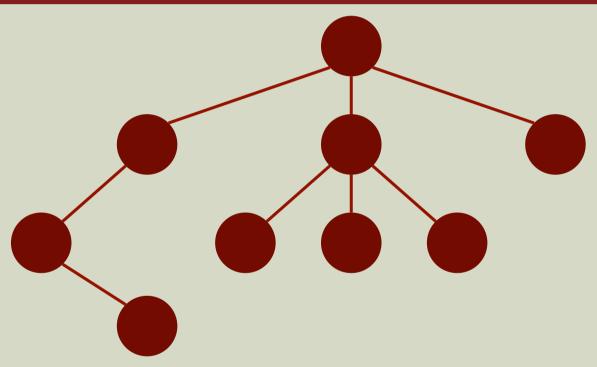
PUC MINAS

ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS II

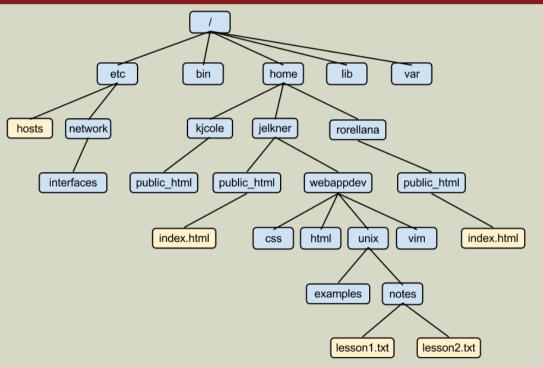
ÁRVORES

- Estruturas de dados não-lineares.
- Itens possuem um relacionamento hierárquico:
 - mãe/pai e filhos;
 - ancestrais e descendentes;
 - nível superior e nível inferior.

ÁRVORES



ÁRVORES — EXEMPLO

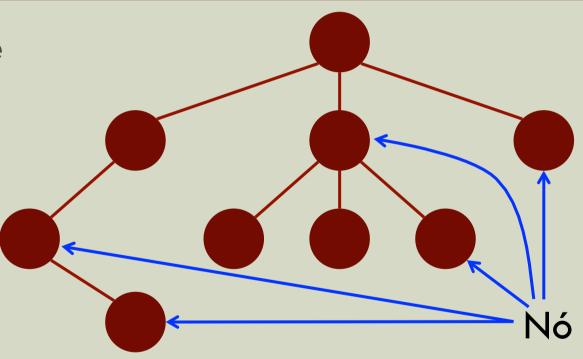


Elkner, Jeffrey. Getting Down With the Unix CLI: Files and the file system. Disponível em < http://www.openbookproject.net/tutorials/getdown/unix/lesson2.html>

NÓ

Elemento de uma árvore.

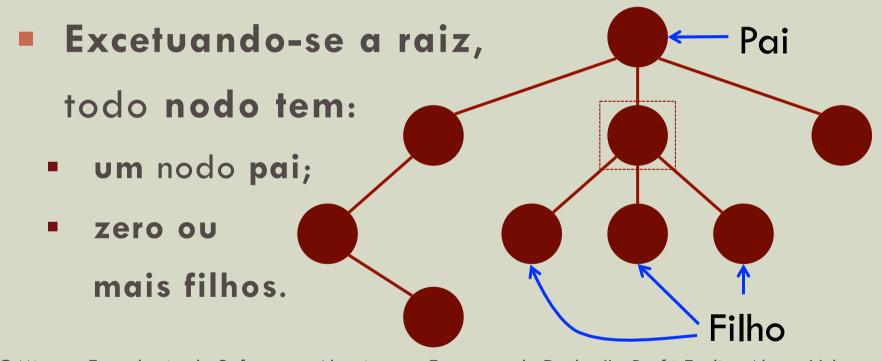
Tambémconhecidocomo nodo.



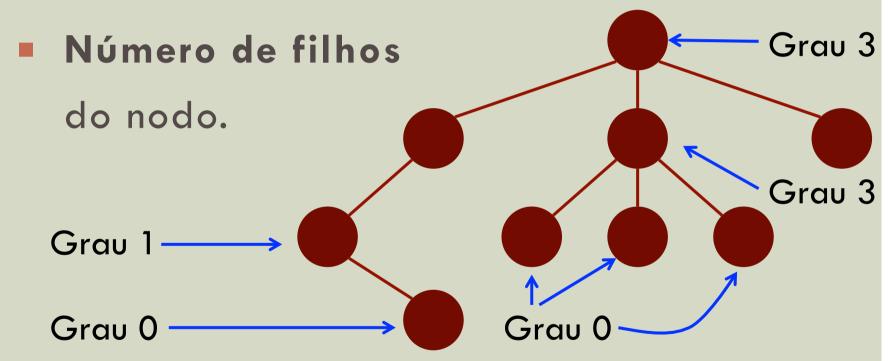
RAIZ



PAI E FILHOS



GRAU DO NODO



GRAU DA ÁRVORE

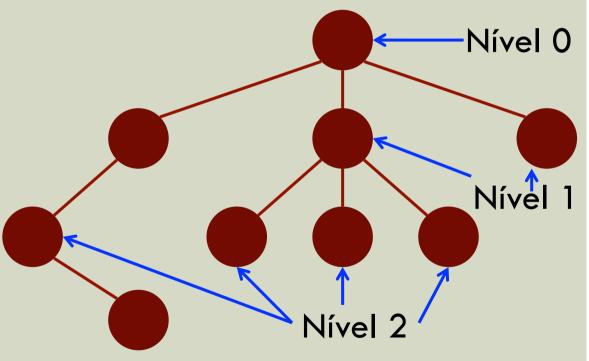
Grau do nó, de maior grau, que a árvore possui. Árvore de grau 3

FOLHA

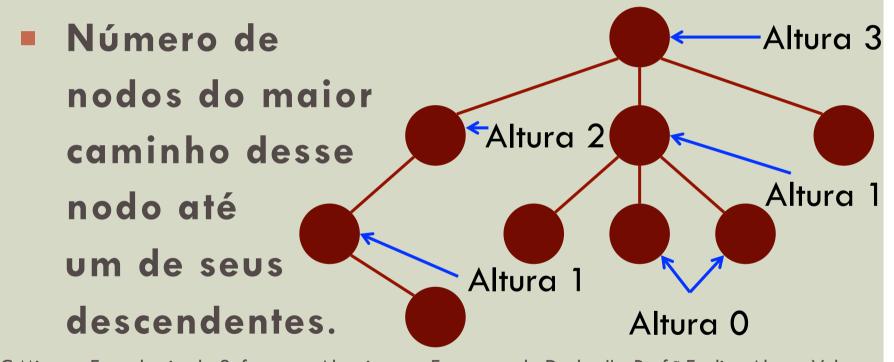
Nodo de grau
zero.
Nodo que não
apresenta
descendente.

NÍVEL DO NODO

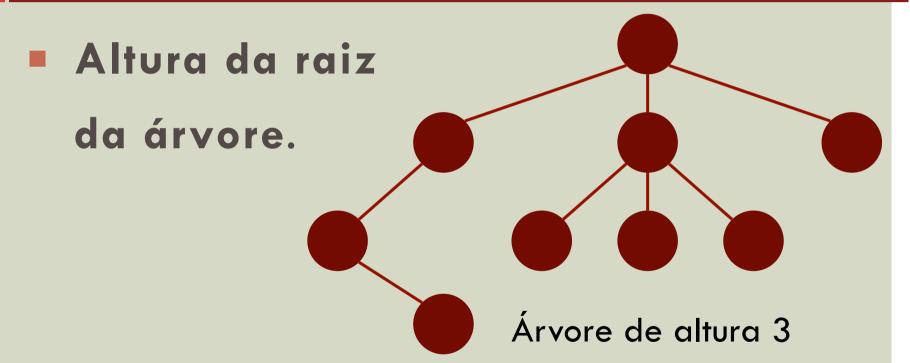
- Raiz:
 - nível 0.
- Se um nodo tem nível i;
 - seus filhostêm níveli + 1.



ALTURA DO NODO



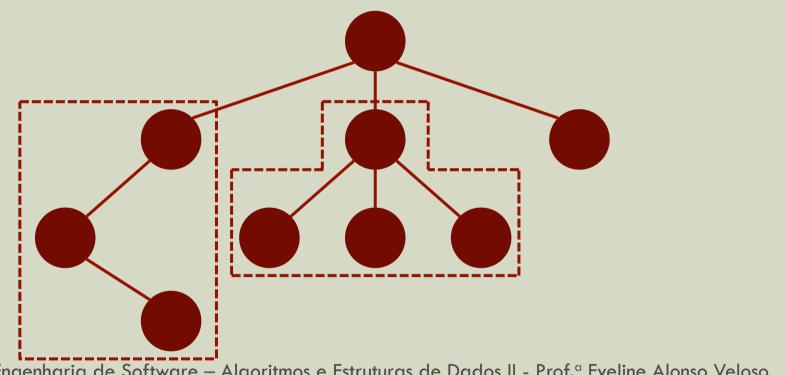
ALTURA DA ÁRVORE



PROFUNDIDADE DO NODO

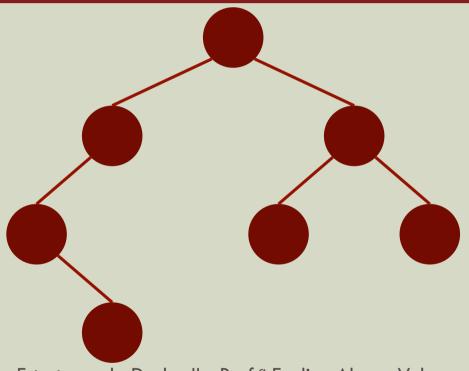
Comprimento do caminho da raiz até esse nodo.
 Existe um único caminho da raiz a qualquer nodo da árvore.

SUBÁRVORE



ÁRVORE BINÁRIA

- Árvore na qual cada nodo;
 - tem entre 0 e 2 filhos.



ÁRVORE BINÁRIA DE BUSCA

- ABB ou BST:
 - Binary Search Tree.
- Os filhos de seus nodos são ditos:
 - filho da esquerda e
 - filho da direita.

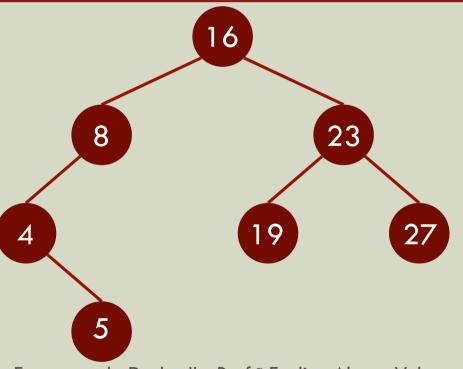
ÁRVORE BINÁRIA DE BUSCA

- Estrutura de dados eficiente para armazenar registros de dados.
- Apresenta:
 - acessos eficientes;
 - facilidade para inserção e retirada de registros;
 - boa taxa de utilização de memória.

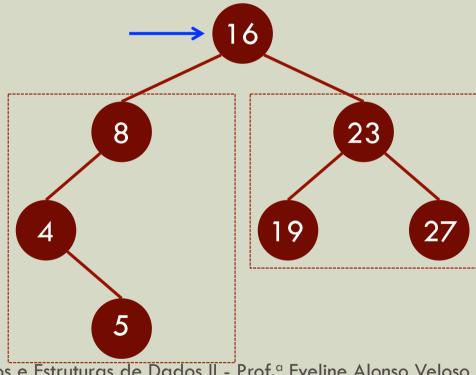
ÁRVORE BINÁRIA DE BUSCA

Registros à esquerda;

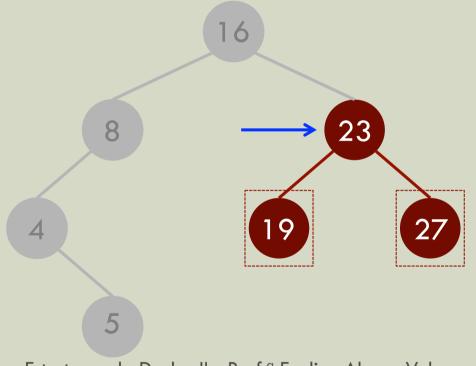
chaves menores
que as dos
registros à direita.



- Uma árvore é composta por:
 - sua raiz e ...
 - suas subárvores.
- Estrutura recursiva.



- Uma árvore é composta por:
 - sua raiz e ...
 - suas subárvores.
- Estrutura recursiva.



Cada nó da árvore contém:

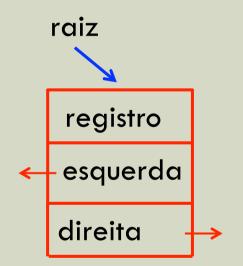
um registro de dados;

duas referências:

- referência para a subárvore esquerda;
- referência para a **subárvore direita**.

registro
esquerda
direita

- Classe ABB contém:
 - referência para o primeiro nó da árvore:
 - raiz da árvore.



CLASSE ABB — OPERAÇÕES

- Criar uma árvore vazia;
- Localizar um registro na árvore;
- Inserir um novo registro na árvore;
- Remover um registro da árvore;
- Caminhar na árvore imprimindo o conteúdo dos registros nela armazenados.

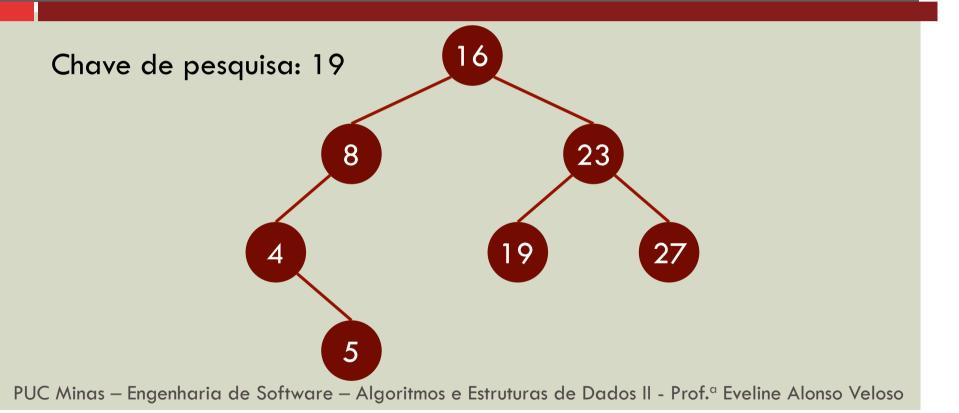
CLASSE ABB – CRIAÇÃO

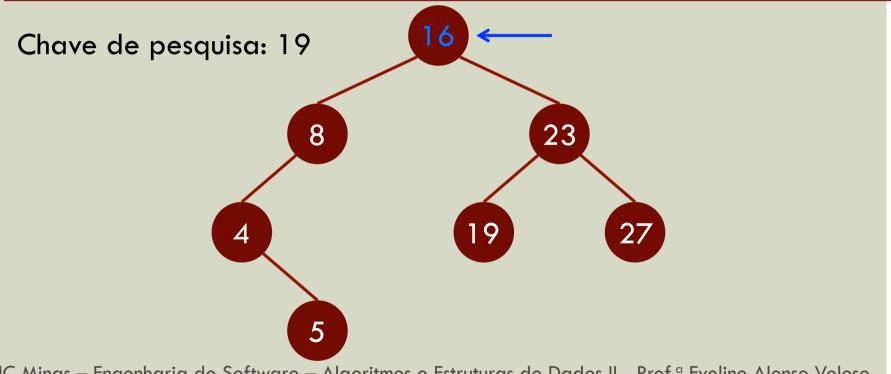
- Inicializar a referência para a raiz da árvore:
 - deve apontar para null.

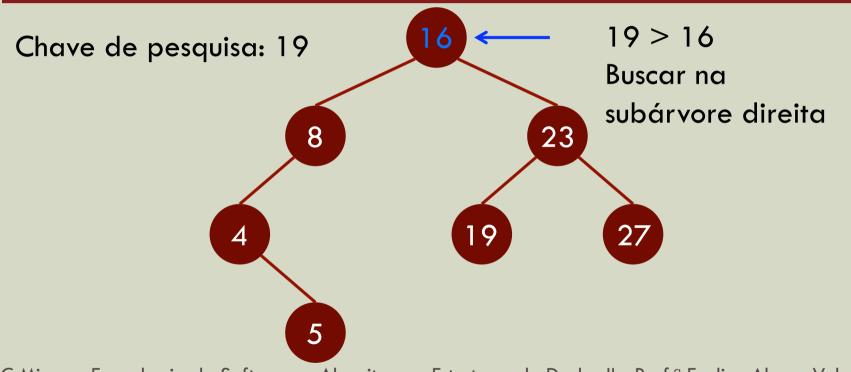
raiz ---- null

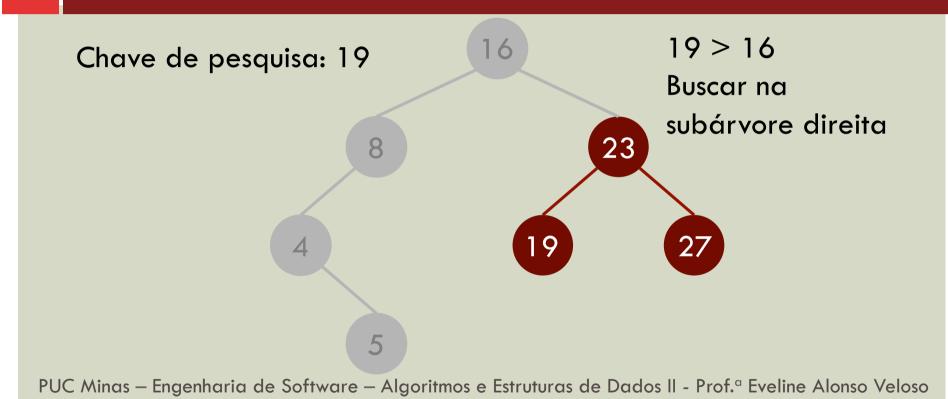
- Inicia-se a pesquisa pela raiz da árvore.
- Se a chave do registro localizado na raiz da árvore atual não corresponde à chave de pesquisa;
 - Se a chave de pesquisa é menor:
 - buscar na subárvore esquerda;
 - Se a chave de pesquisa é maior:
 - buscar na subárvore direita.

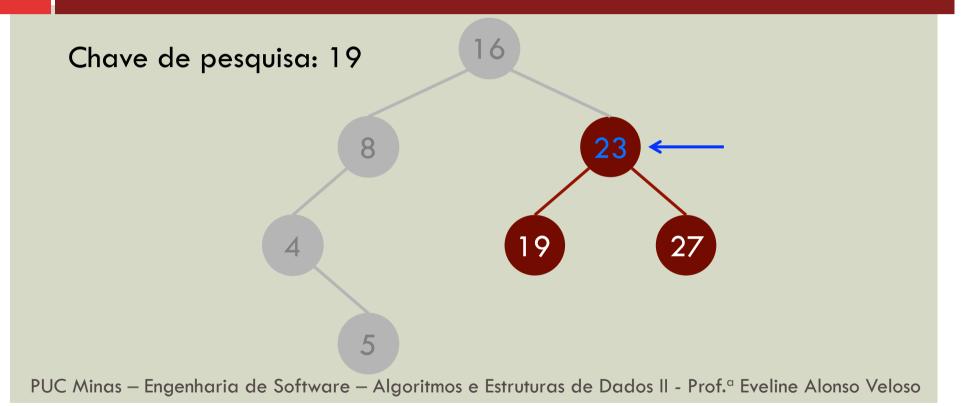
- Repete-se o processo recursivamente até:
 - chave de pesquisa é encontrada ou;
 - referência nula é atingida;
 - significando uma pesquisa sem sucesso.
- Se a pesquisa é concluída com sucesso;
 - registro contendo a chave de pesquisa é retornado.

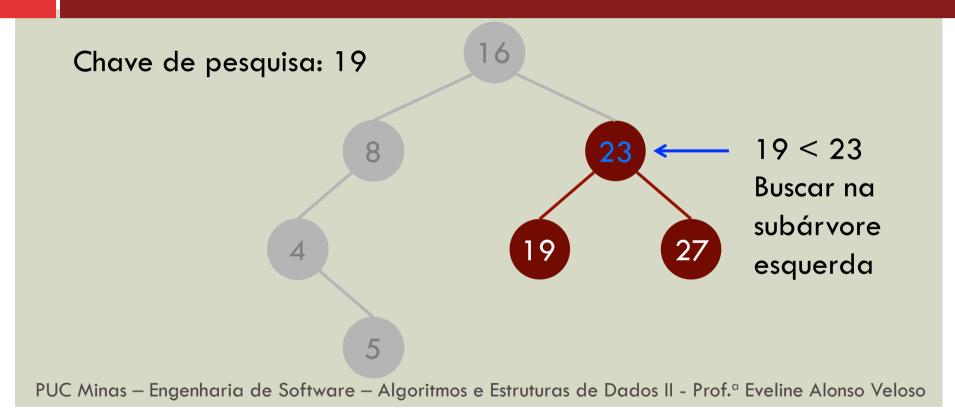


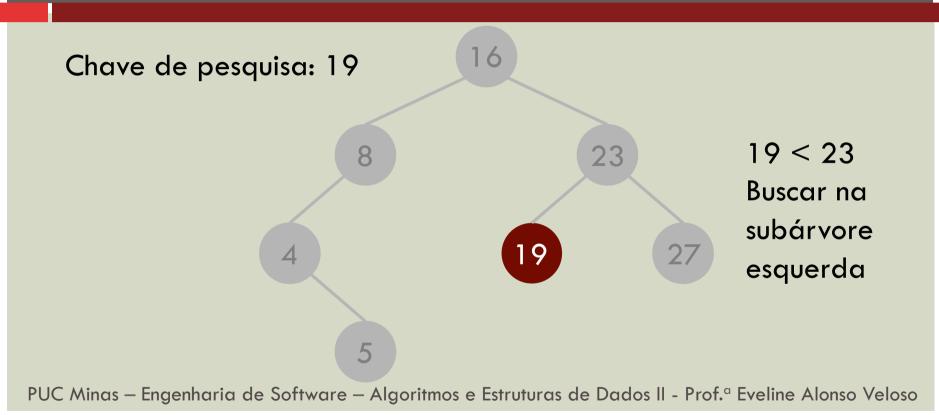


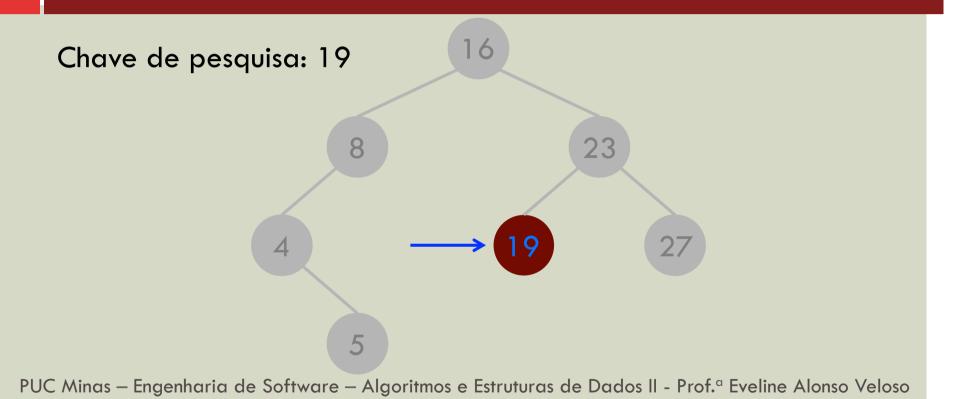


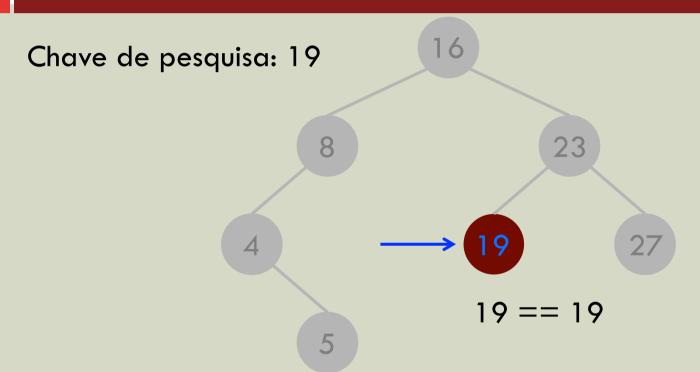


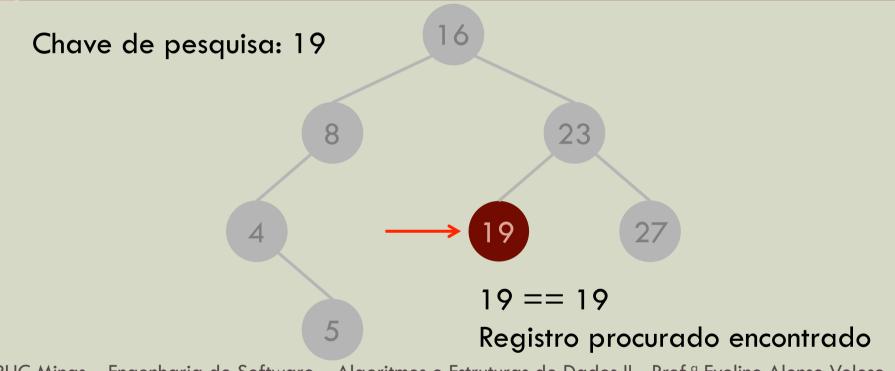


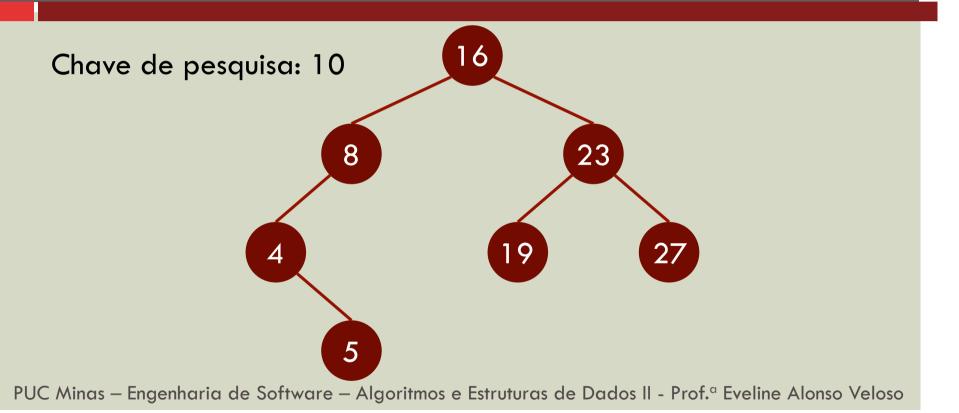


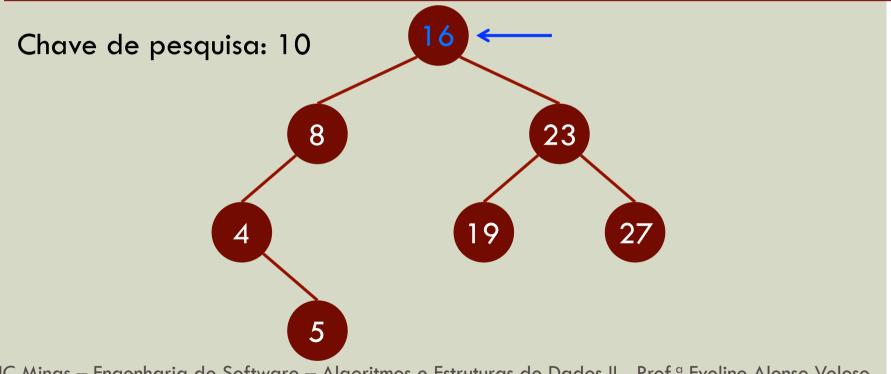


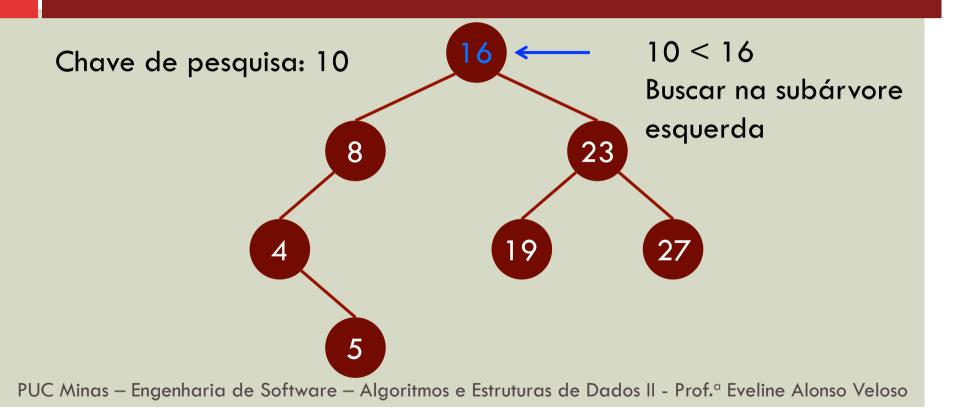


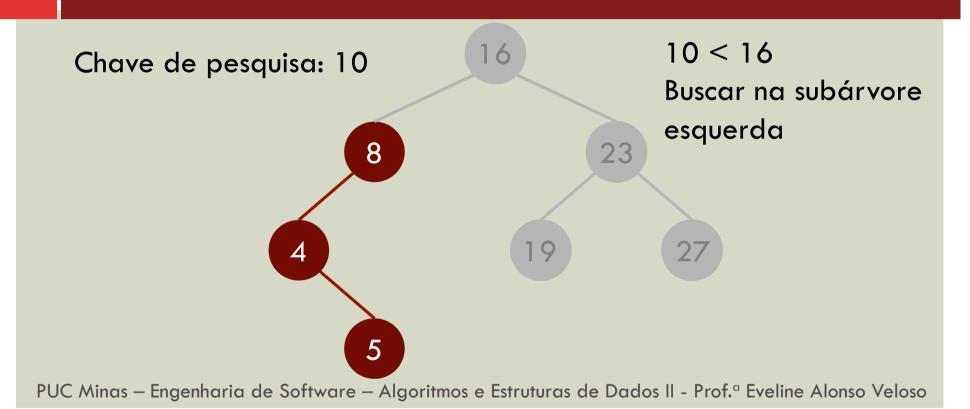


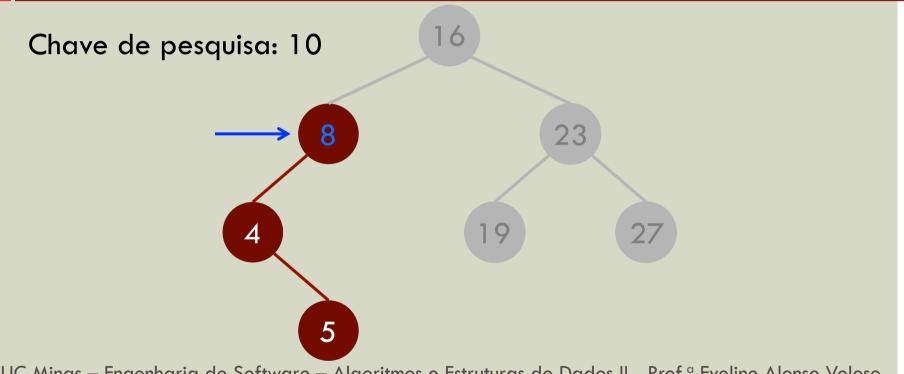


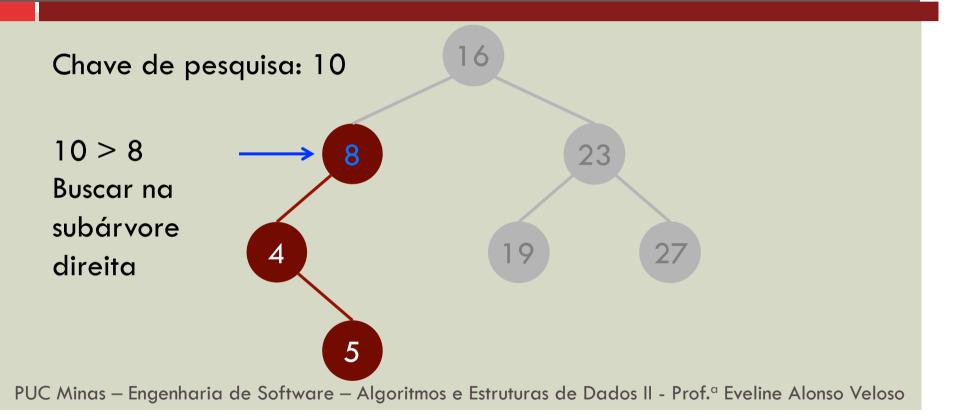


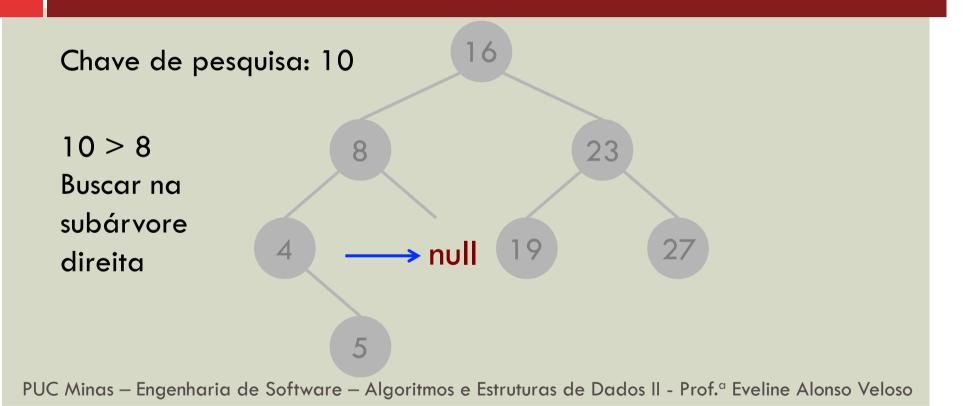


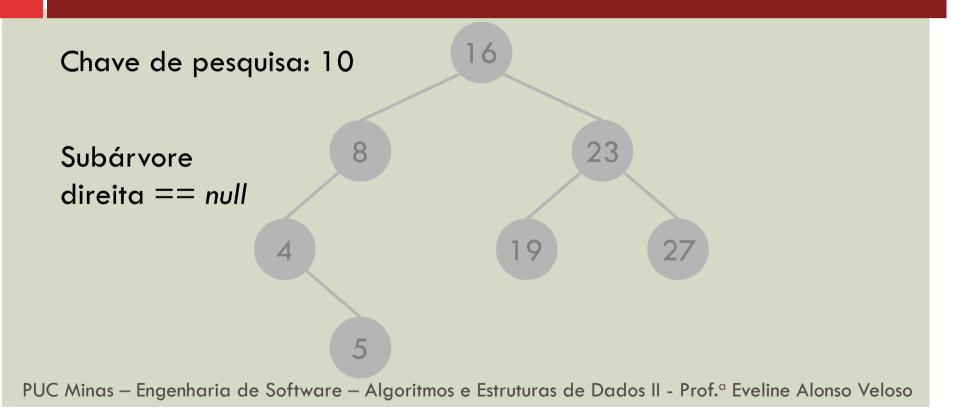


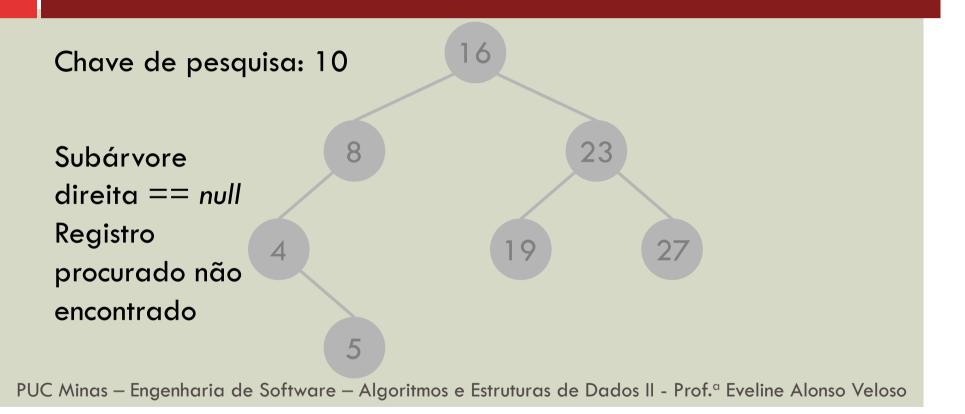








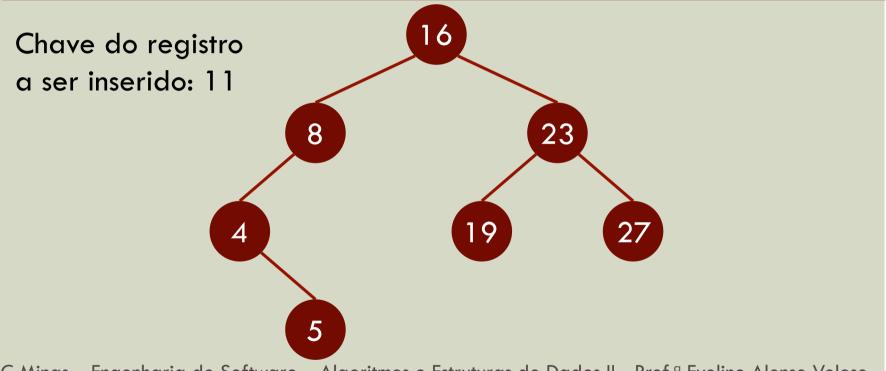


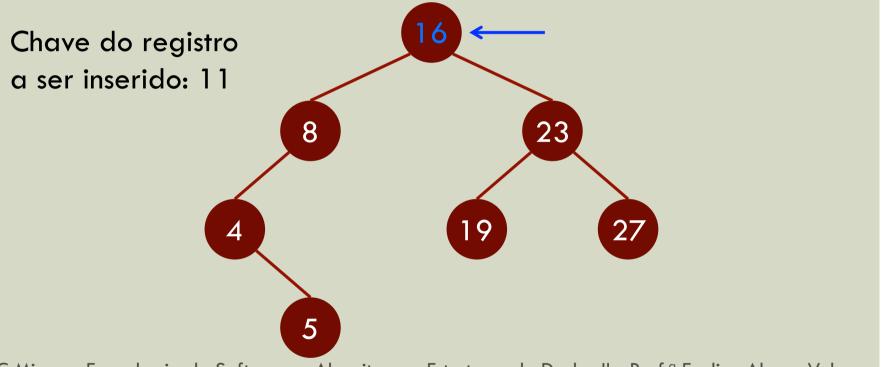


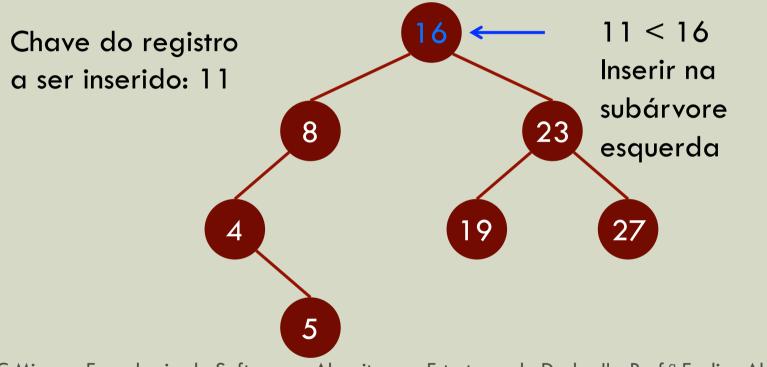
- Como uma ABB obedece a uma regra de organização;
 - primeiro é necessário encontrar o local correto para a inserção do novo registro na árvore.
- Ao pesquisar por um registro, atingir uma referência nula;
 - significa uma pesquisa sem sucesso.

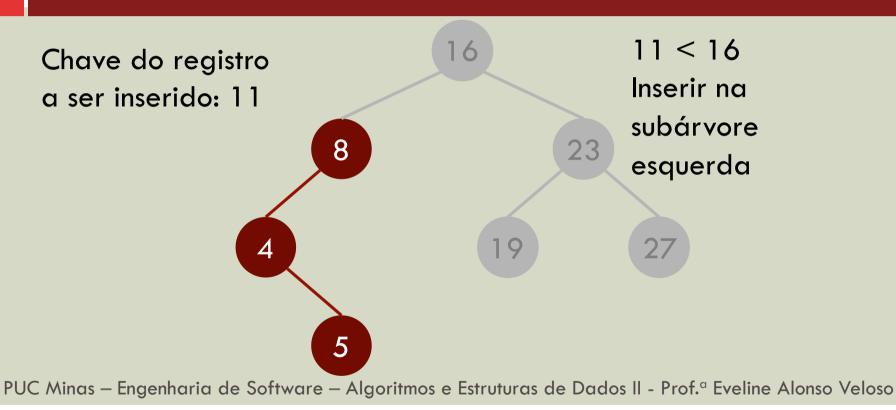
- Em um processo de inserção, a referência nula atingida indica;
 - ponto de inserção do novo registro na árvore.
- A inserção também pode ser realizada recursivamente;
 - retornando-se para o pai a nova subárvore;
 - com o novo nodo inserido.

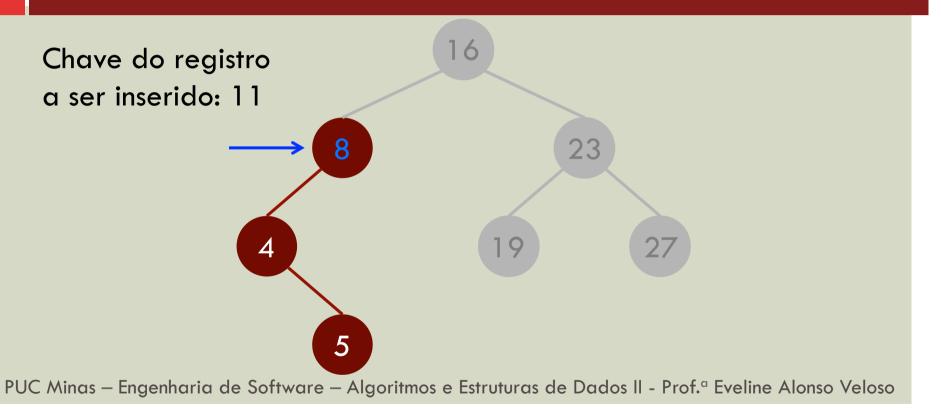
- Se encontrar uma referência nula;
 - retornar o novo nodo para seu pai.
- Caso contrário:
 - Se a chave do novo registro for menor que a chave do registro localizado na raiz da árvore atual;
 - inserir o novo registro na subárvore esquerda;
 - e atribui-la ao filho da esquerda.
 - Se a chave do novo registro for maior que a chave do registro localizado na raiz da árvore atual;
 - inserir o novo registro na subárvore direita;
 - e atribui-la ao filho da direita.

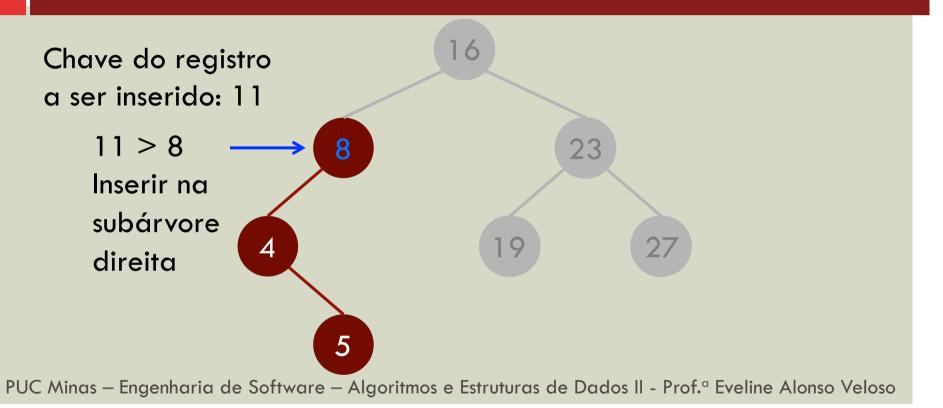


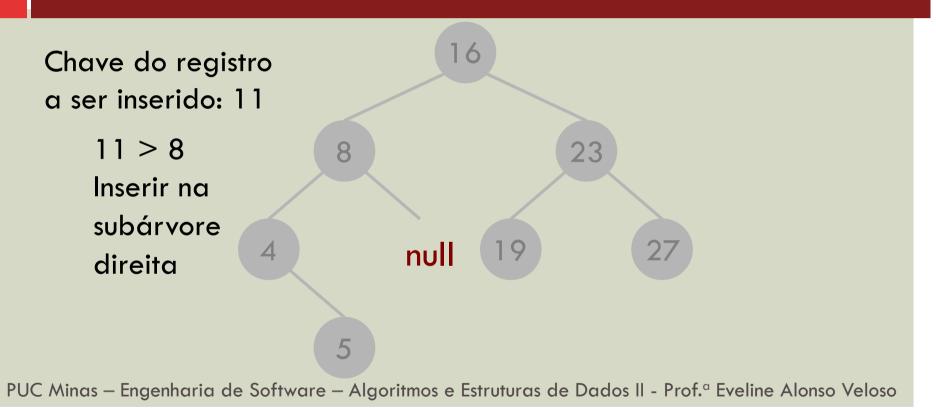


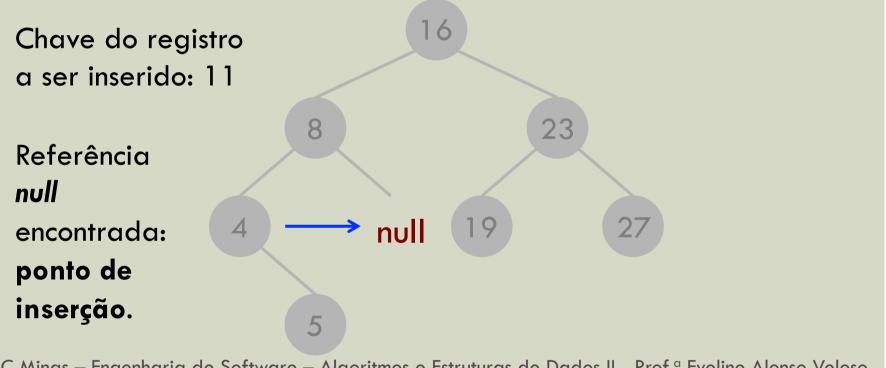


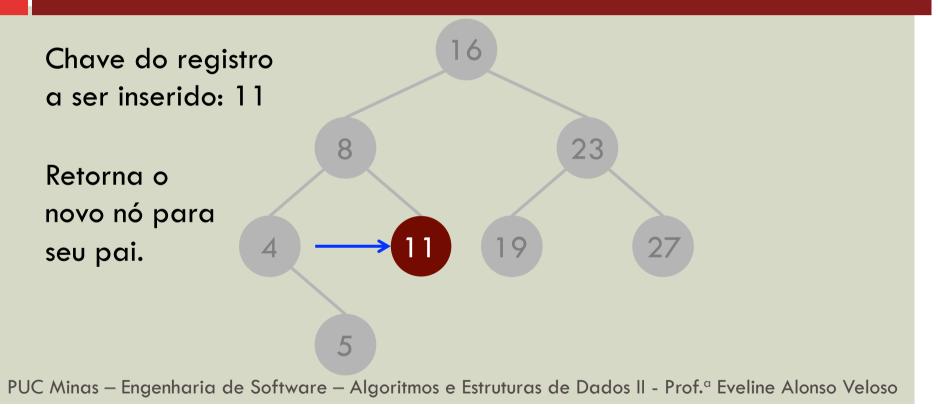


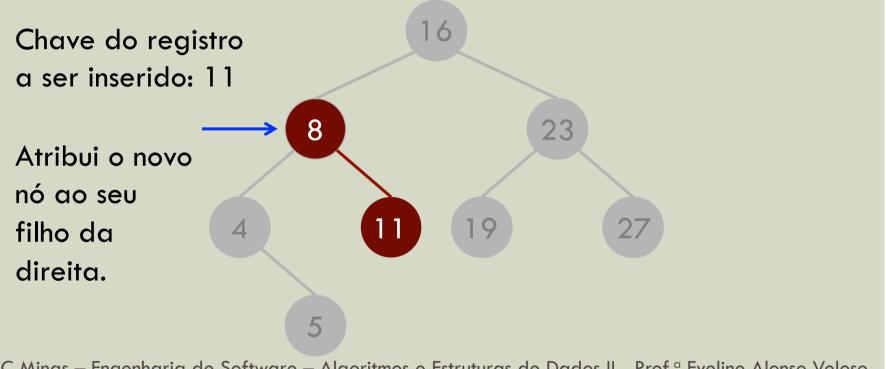


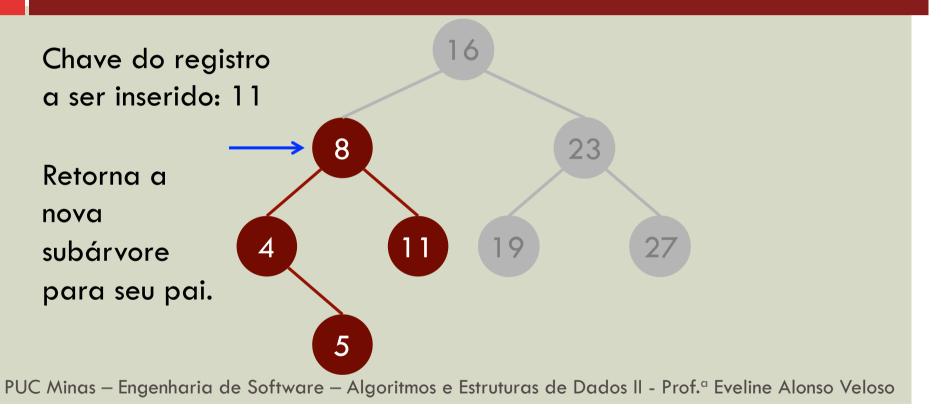


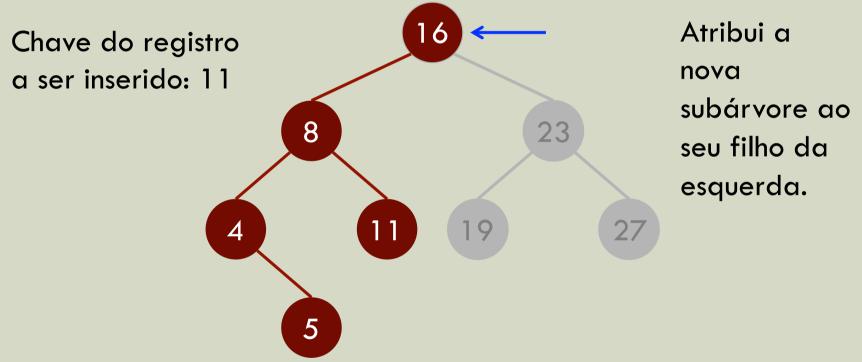


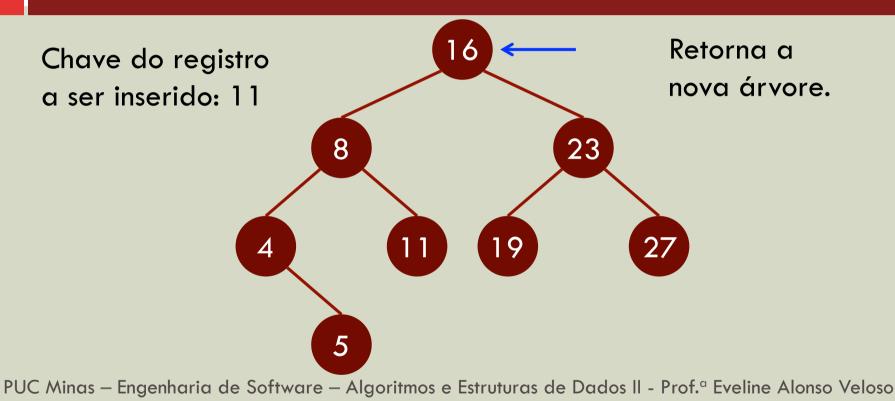




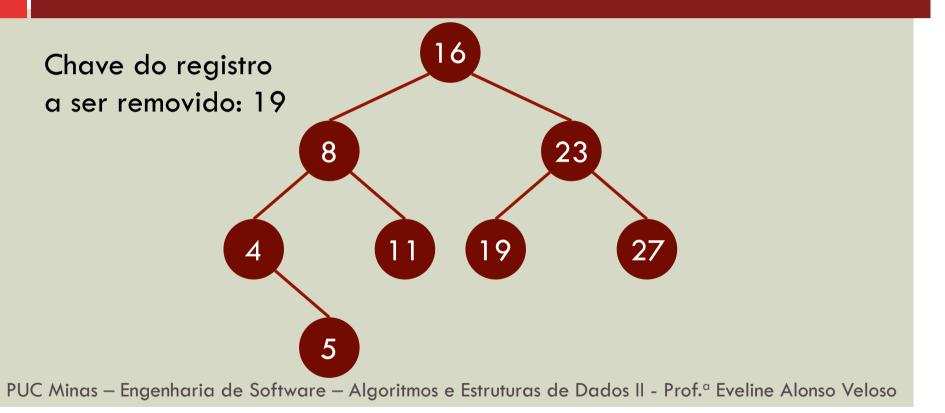


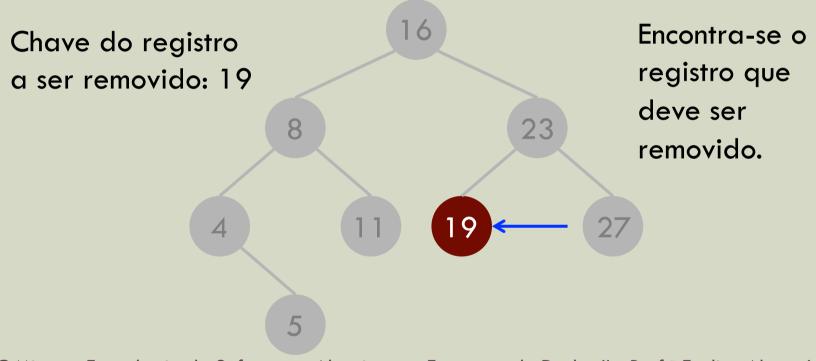


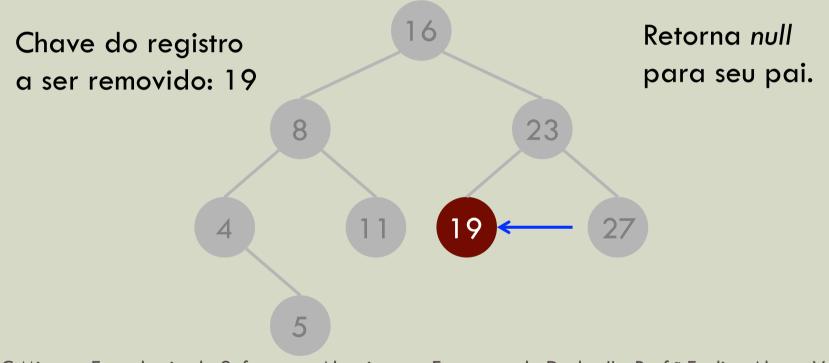


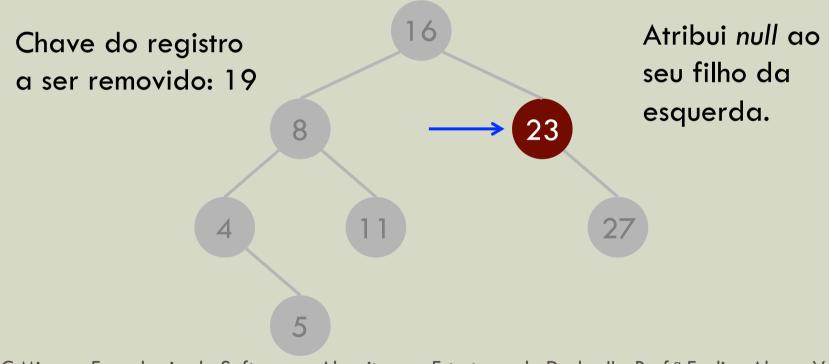


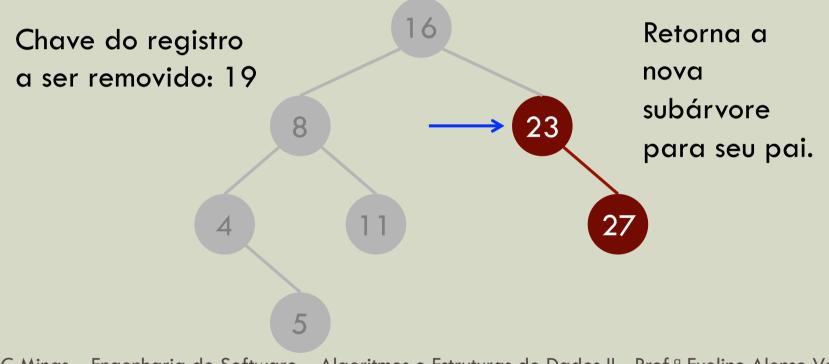
- Depende do grau do nodo que será removido:
 - grau 0 (nó folha):
 - encontra-se o registro que deve ser removido;
 - remove-se o registro da árvore.

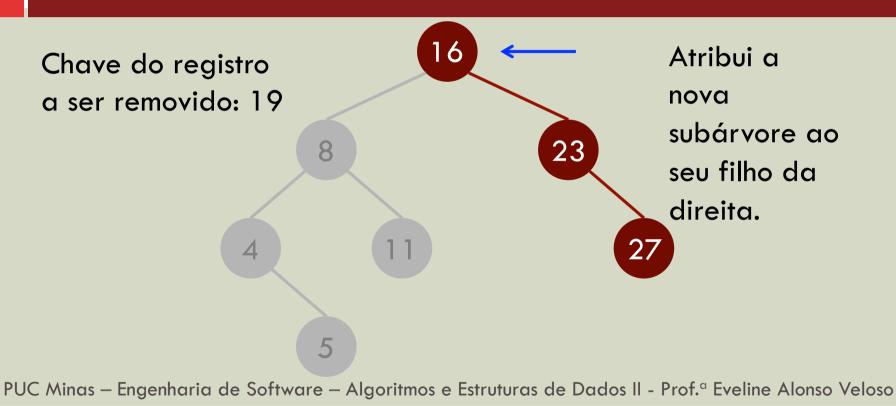


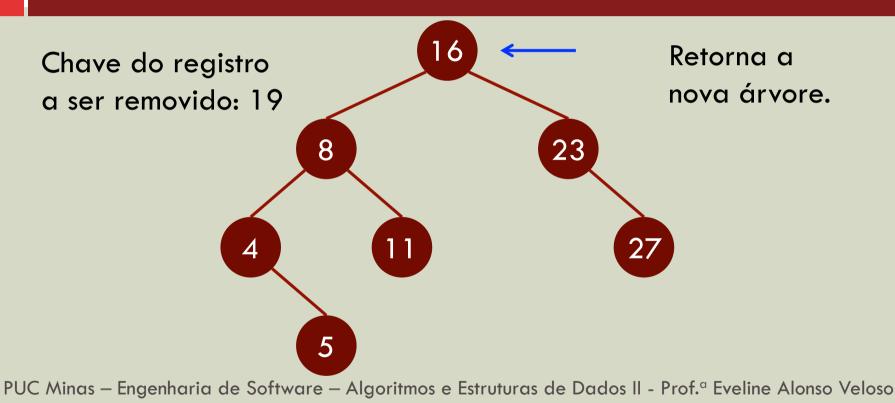




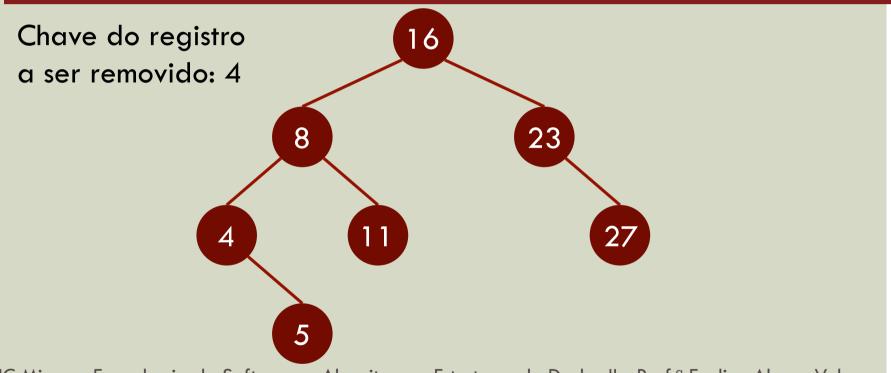


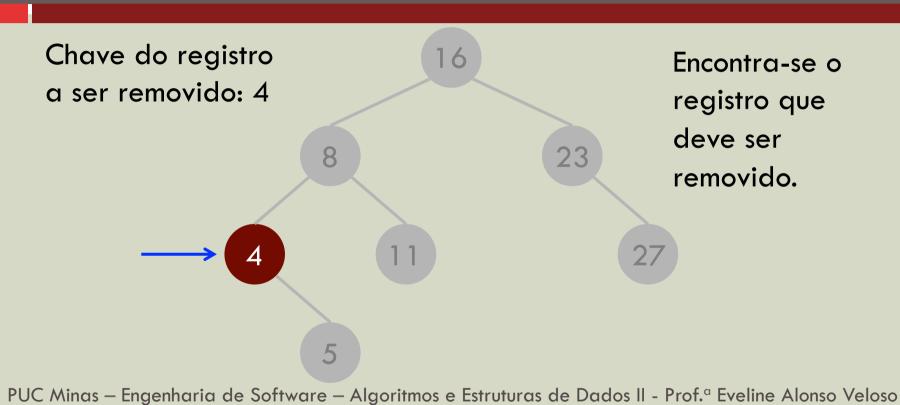


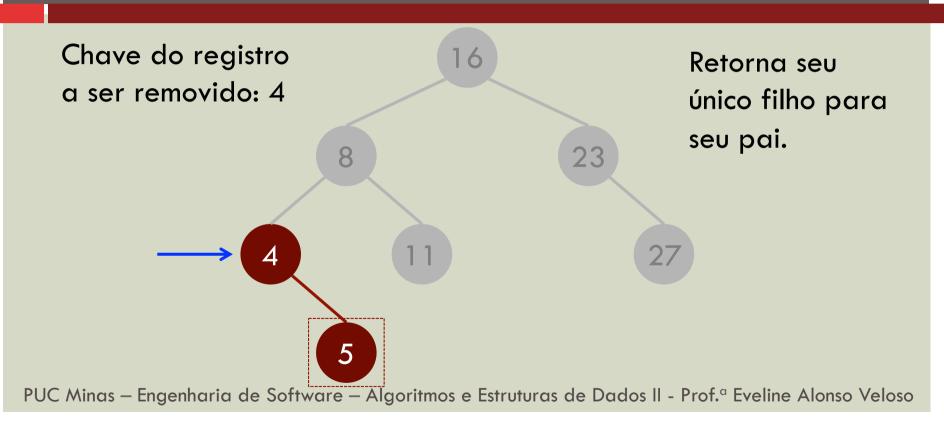


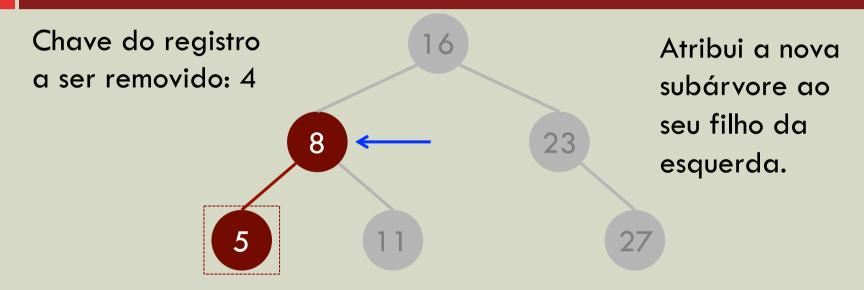


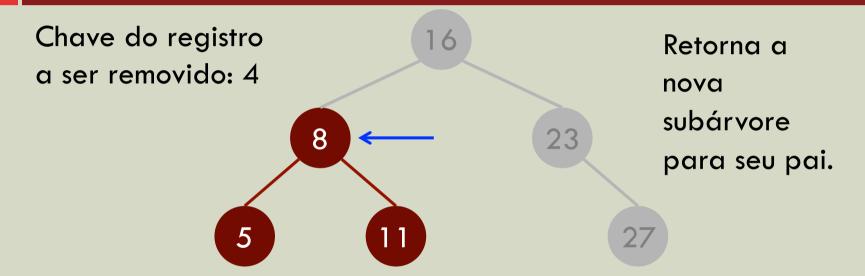
- Depende do grau do nodo que será removido:
 - grau 1:
 - não se pode deixar seu filho "órfão":
 - o pai do nodo removido "adota" o único filho que esse nodo apresentava;
 - o único filho do nodo removido fica em seu lugar.

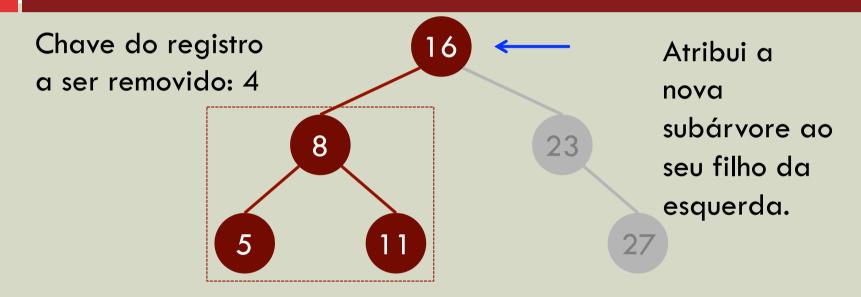


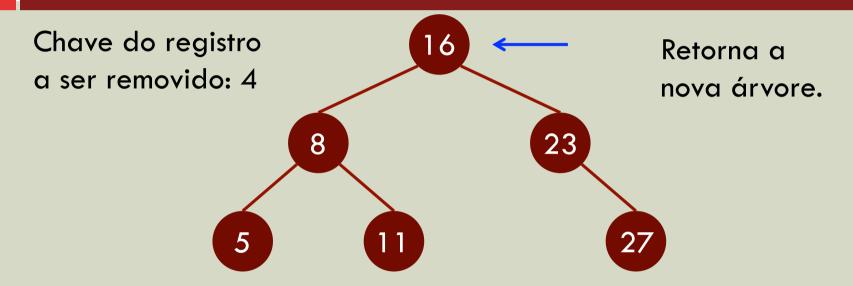






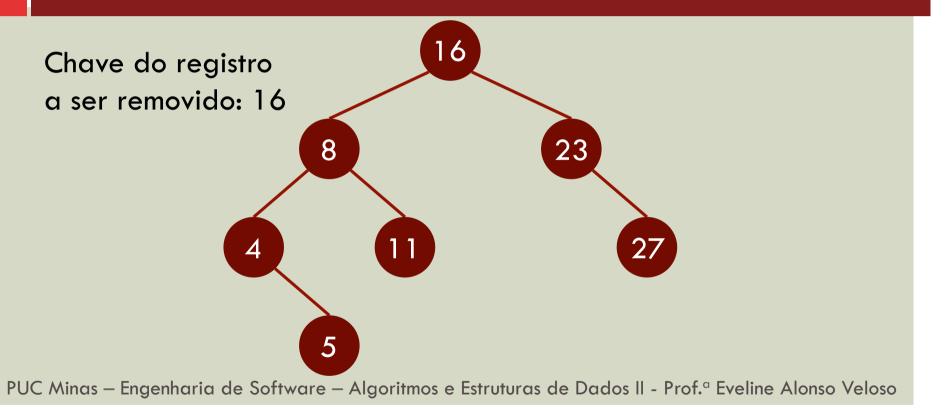


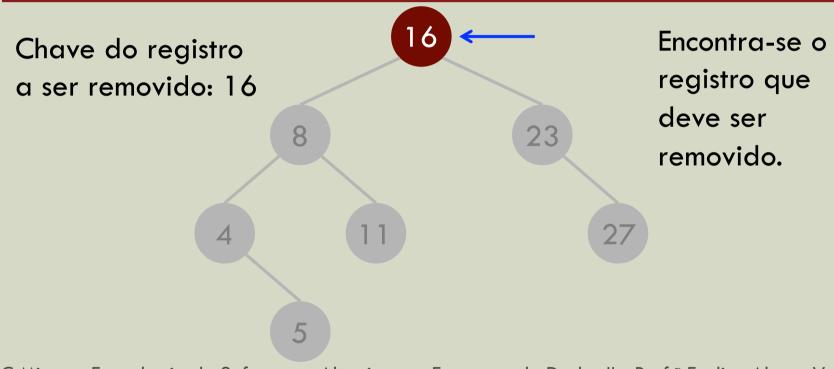


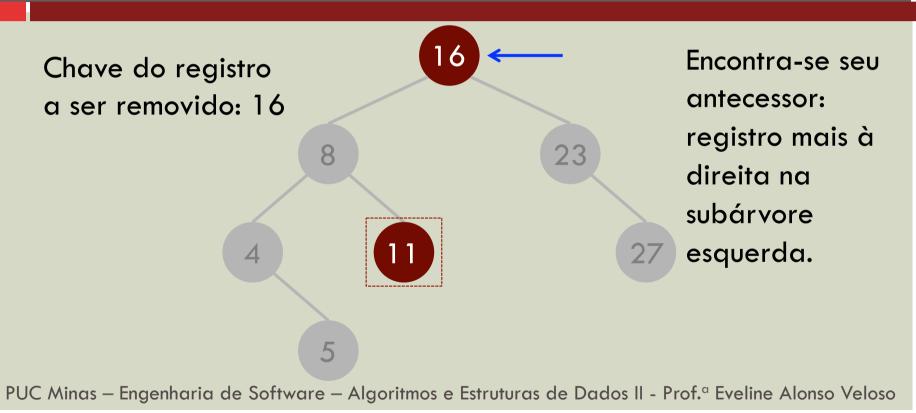


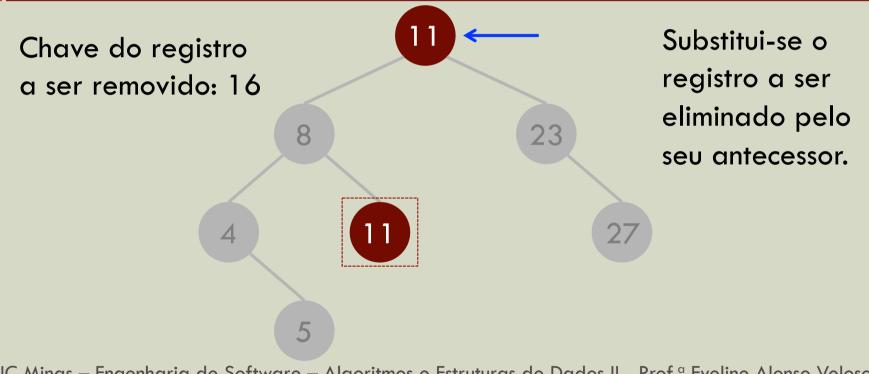
- Depende do grau do nodo que será removido:
 - grau 2:
 - tem-se dois "órfãos"!

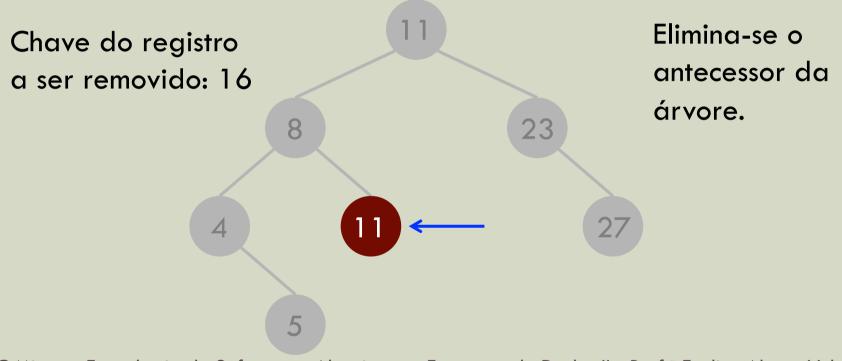
- Procura-se:
 - antecessor do registro que será removido;
 - registro mais à direita na subárvore esquerda;
 - ou predecessor;
 - registro mais à esquerda na subárvore direita.
- Substitui-se o registro a ser eliminado pelo seu antecessor ou predecessor;
 - e elimina-se o antecessor da árvore.

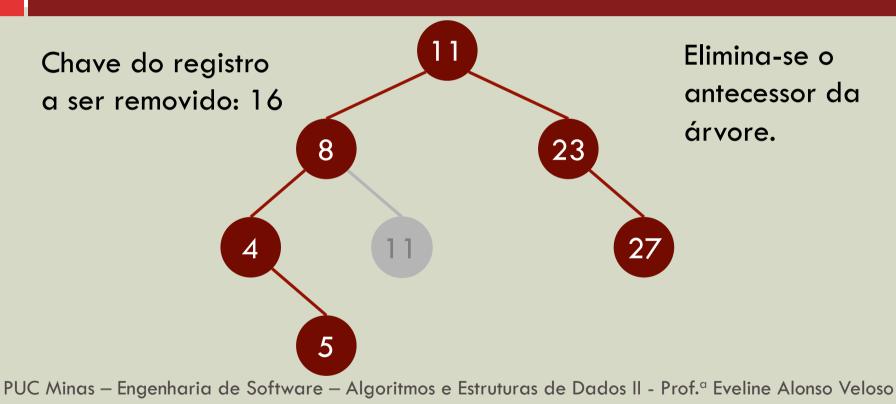


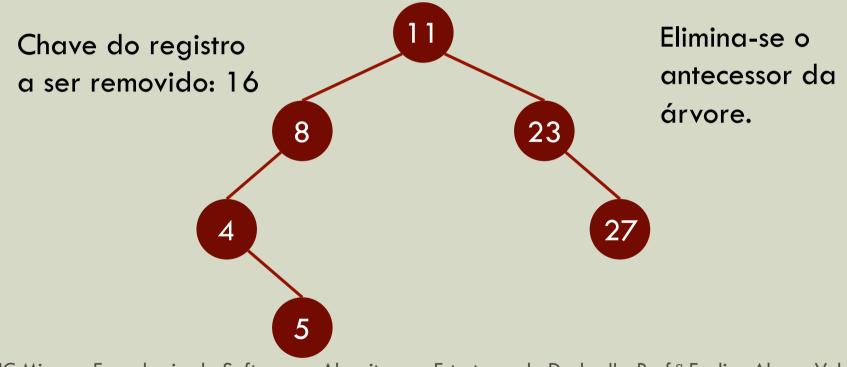










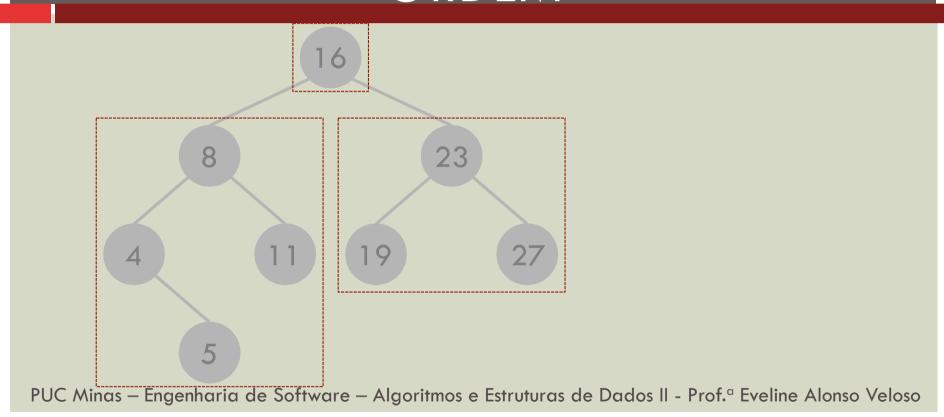


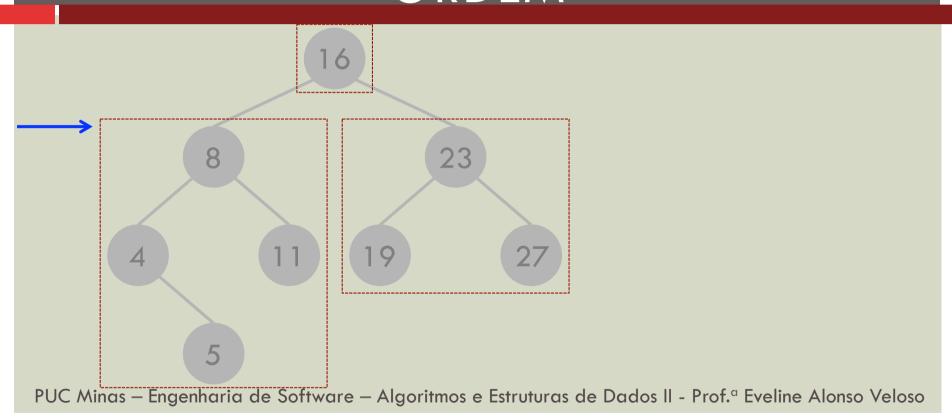
CLASSE ABB — CAMINHAMENTO

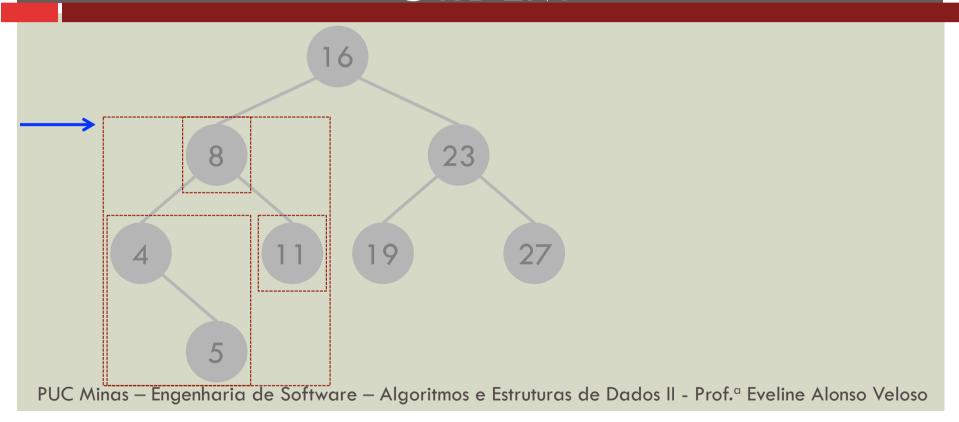
- Percorre todos os nodos da árvore;
 - imprimindo o conteúdo de seus registros.
- A ordem de visita às subárvores;
 - determina resultados diferentes para o caminhamento:
 - em-ordem;
 - pré-ordem;
 - pós-ordem.

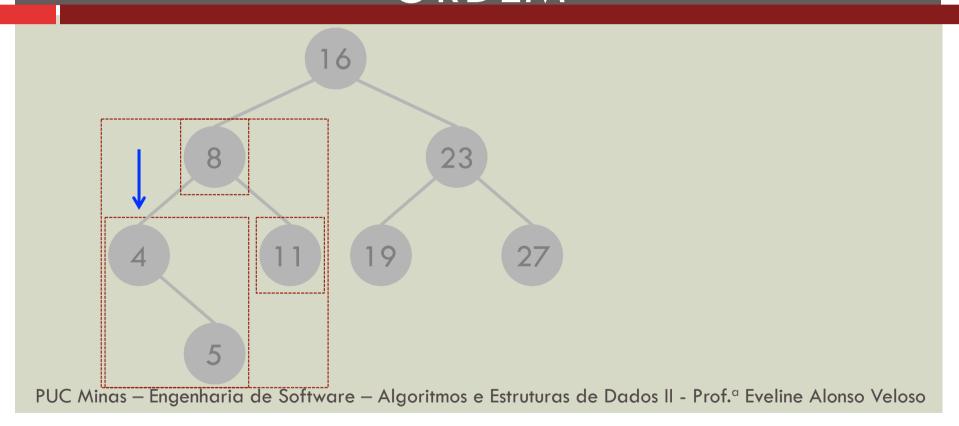
- Também conhecido como caminhamento central.
- Ordem mais útil de caminhamento em árvores.
- Os registros armazenados na árvore são visitados de forma ordenada;
 - crescente.

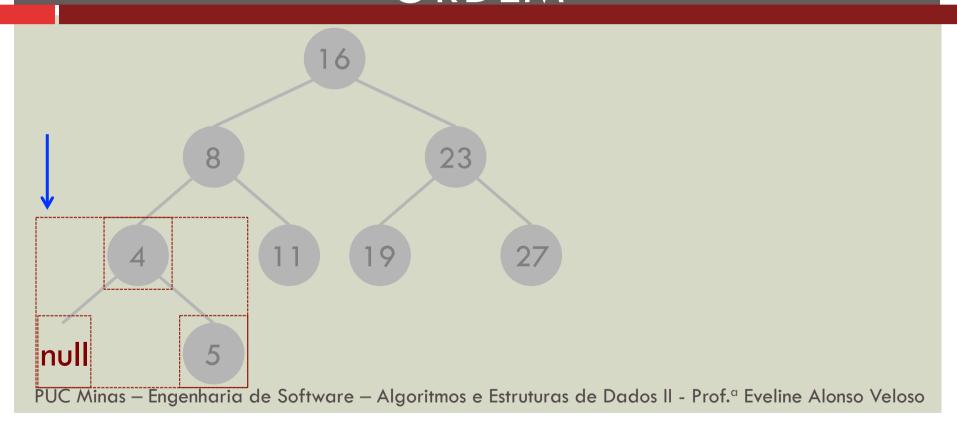
- Ordem de visita às subárvores:
 - subárvore esquerda;
 - raiz;
 - subárvore direita.
- Em cada subárvore, lista os registros sempre da esquerda para a direita.
- Melhor expresso em termos recursivos.

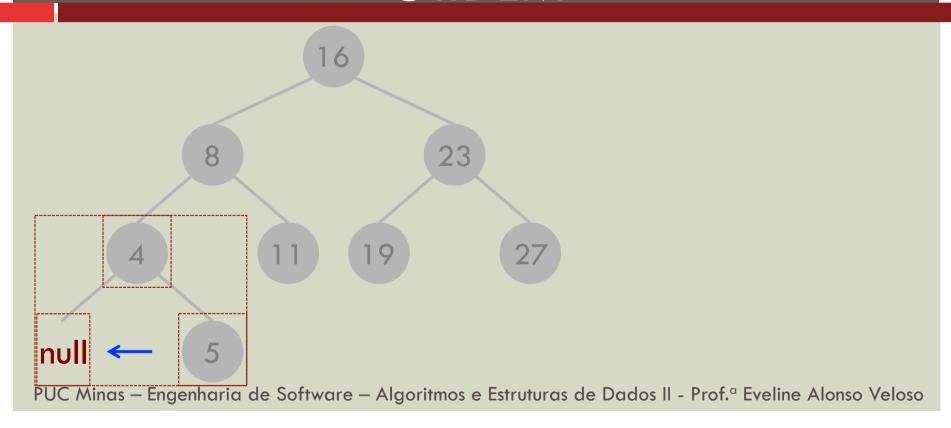


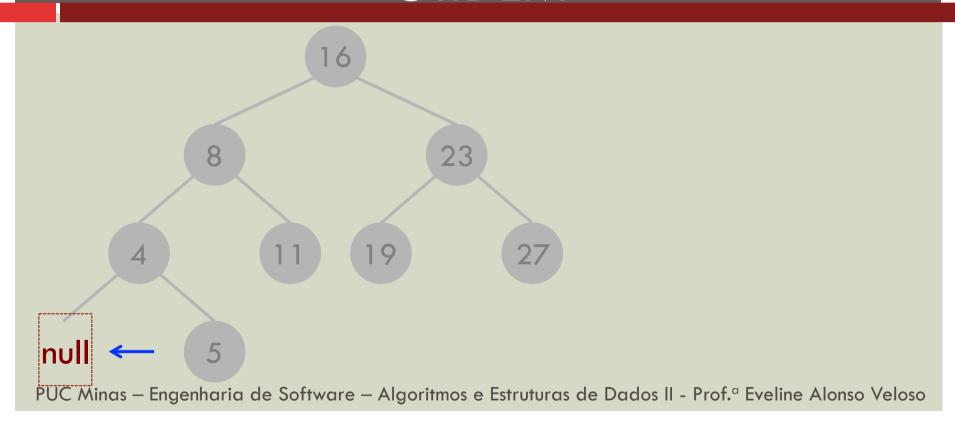


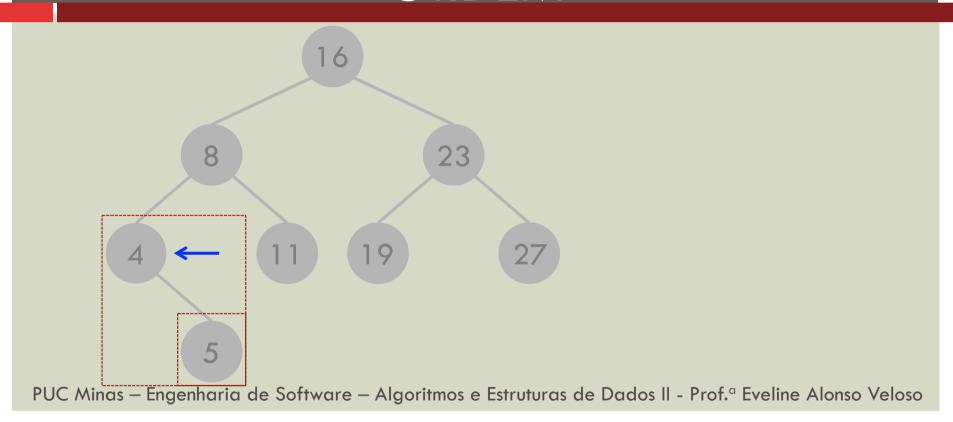


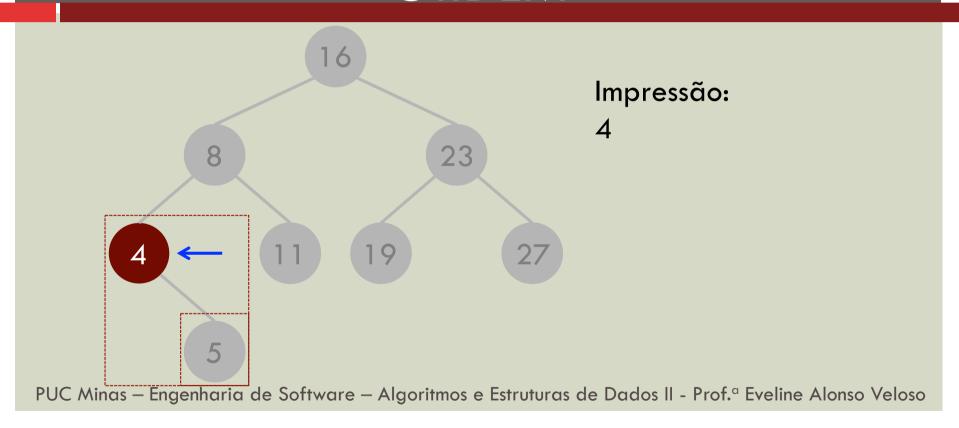


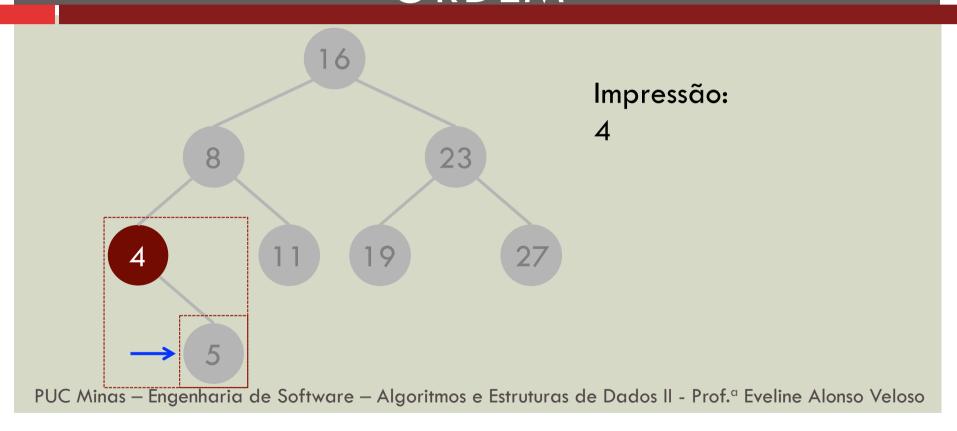


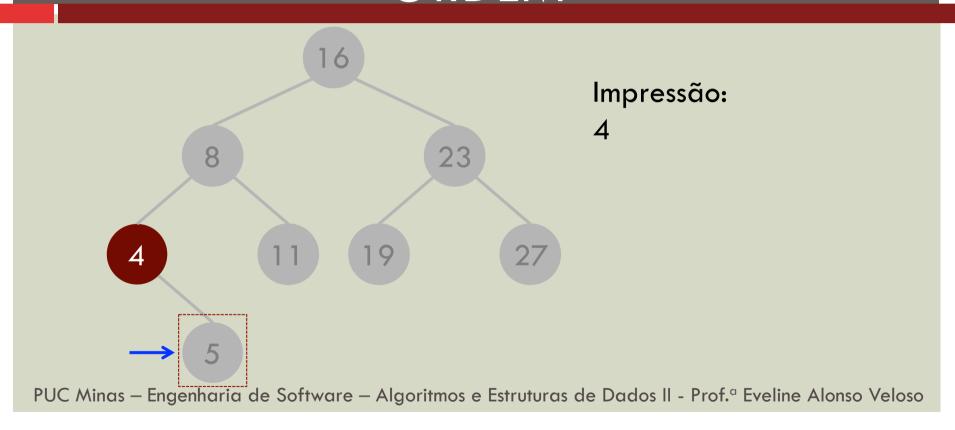


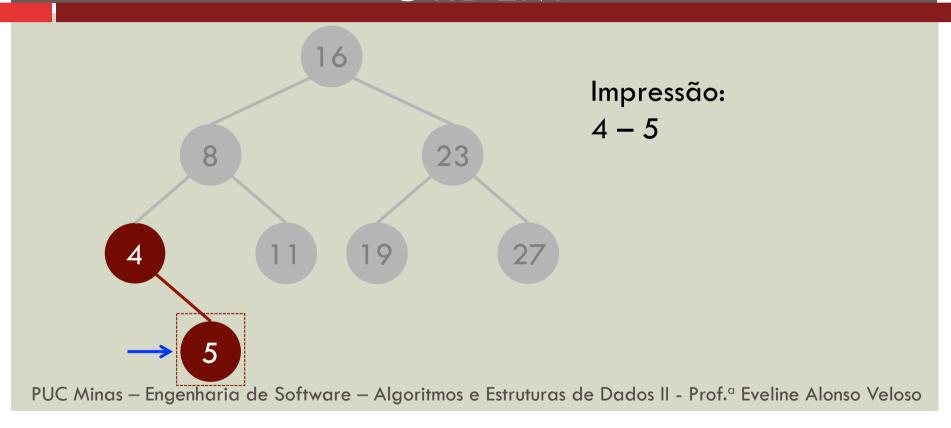


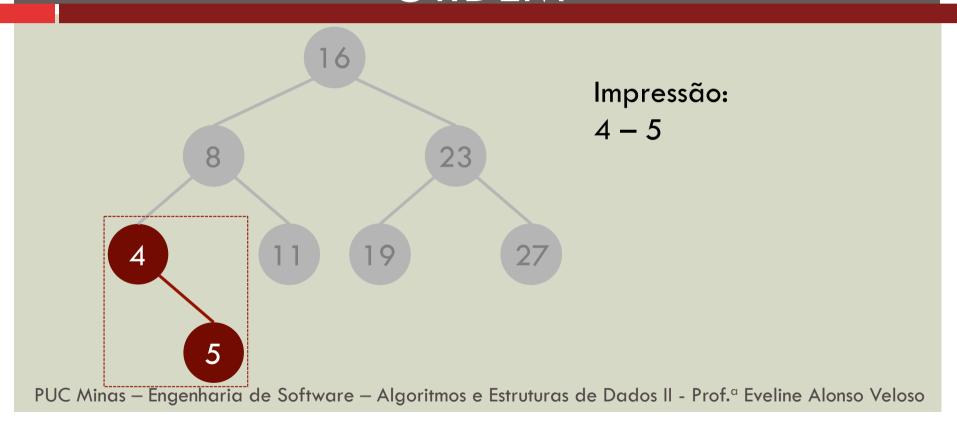


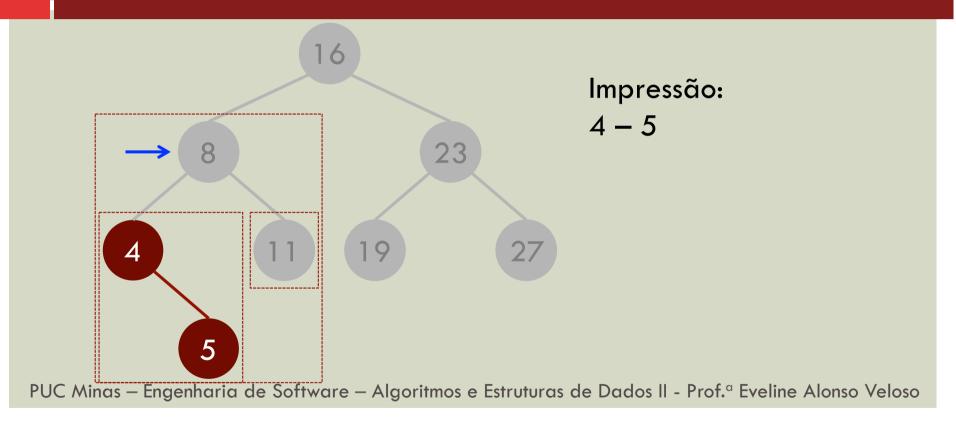


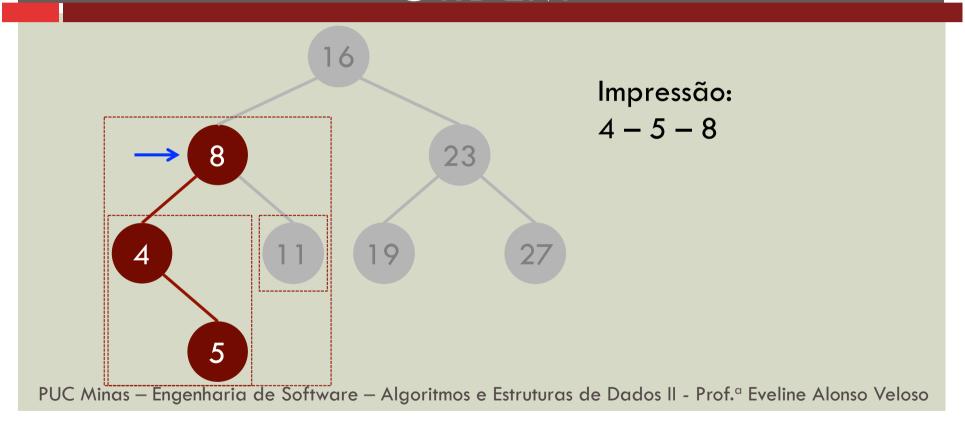


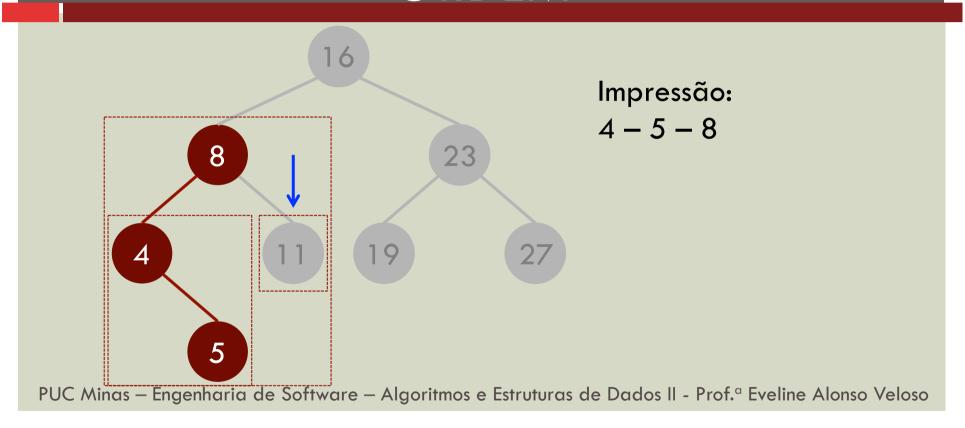


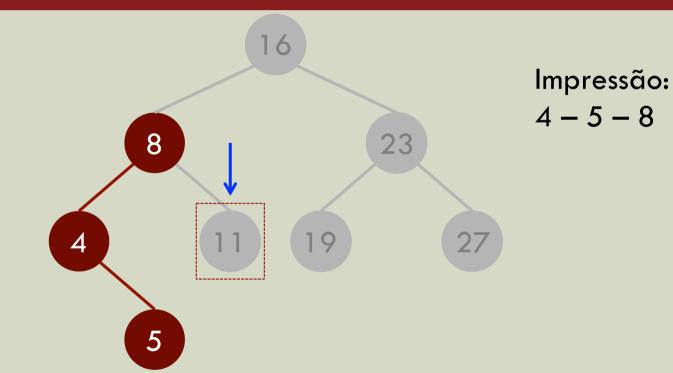


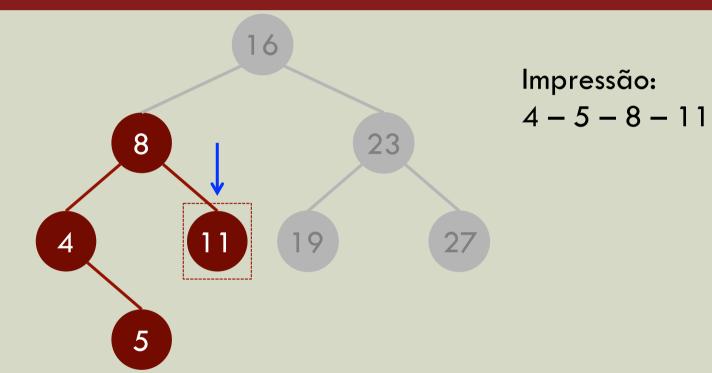


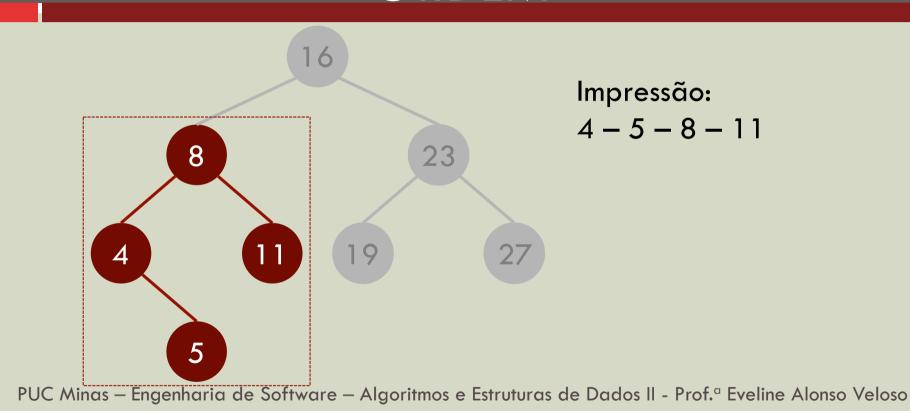


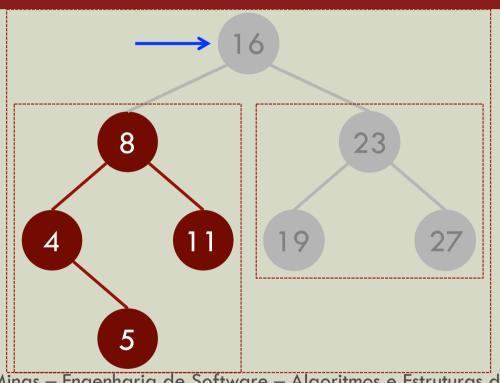






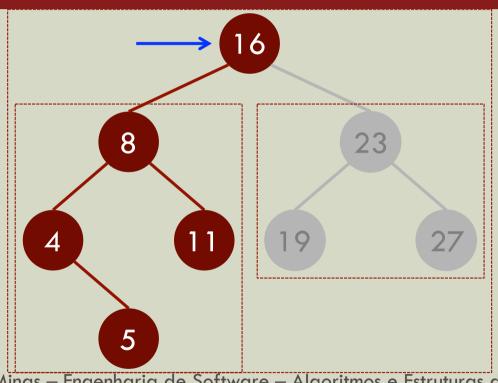






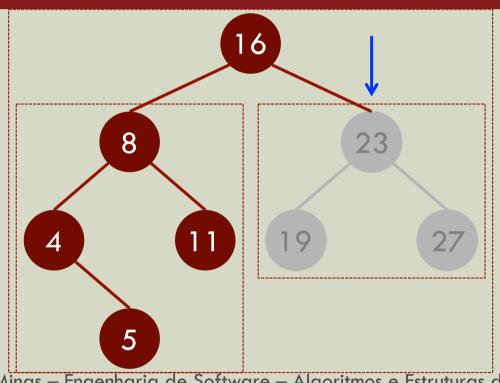
Impressão:

$$4 - 5 - 8 - 11$$



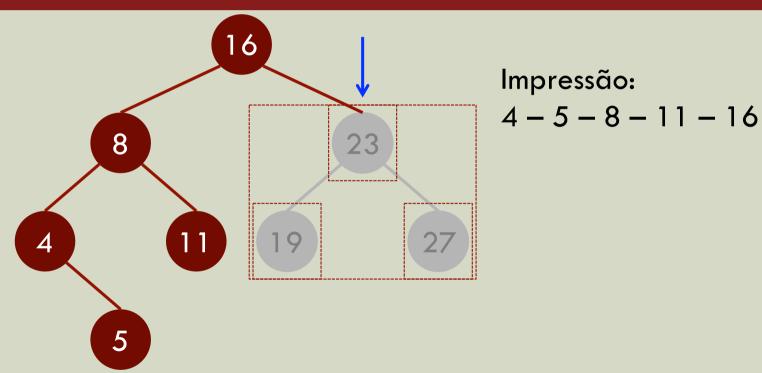
Impressão:

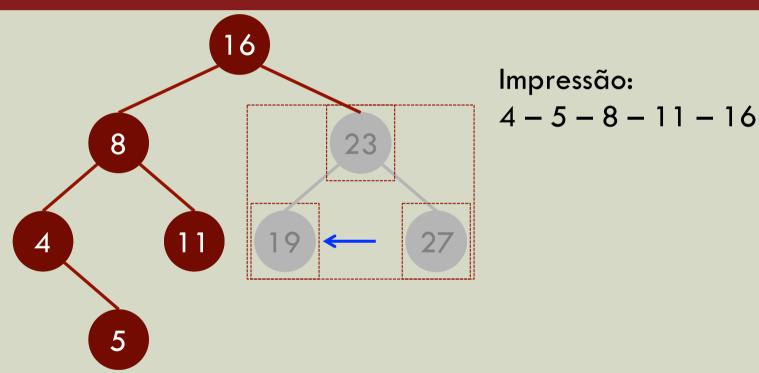
$$4 - 5 - 8 - 11 - 16$$

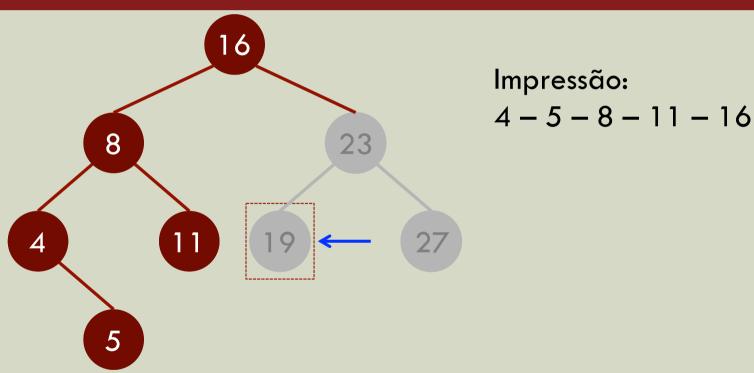


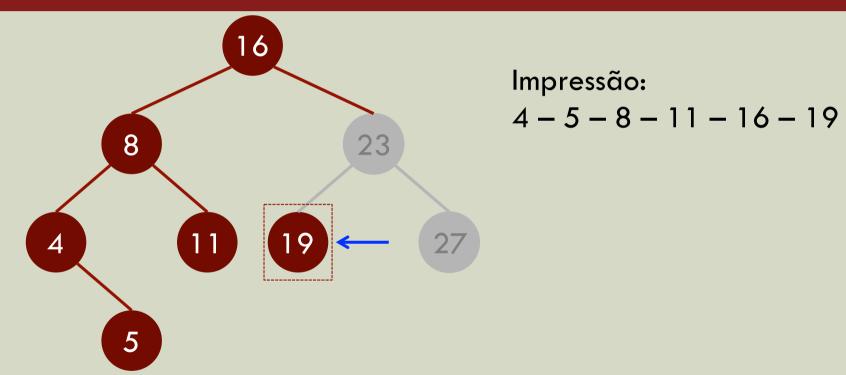
Impressão:

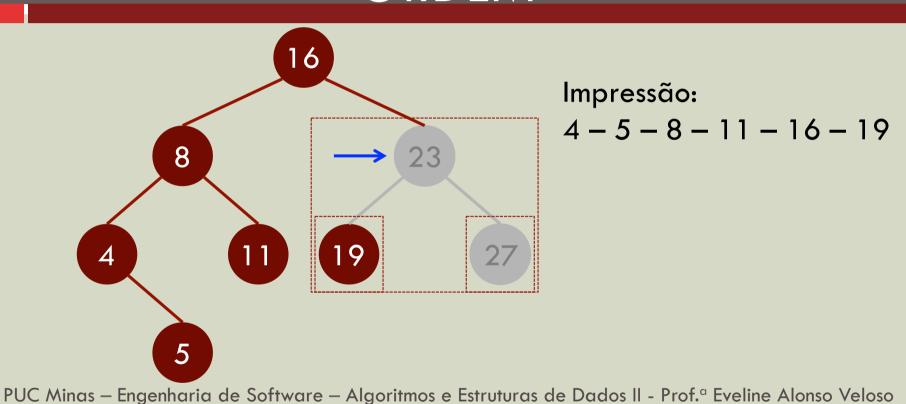
$$4 - 5 - 8 - 11 - 16$$

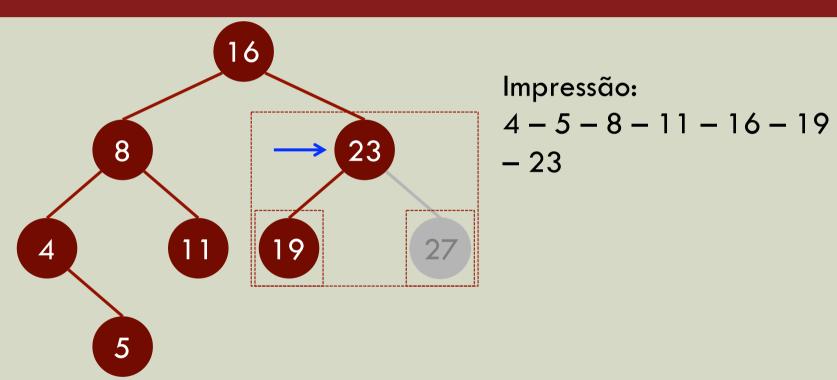


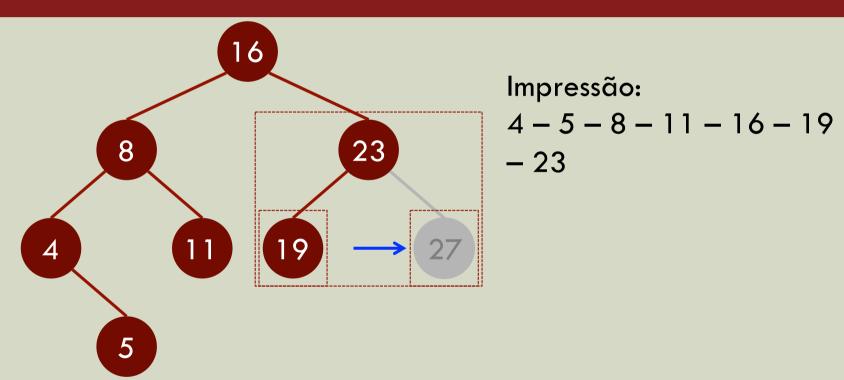


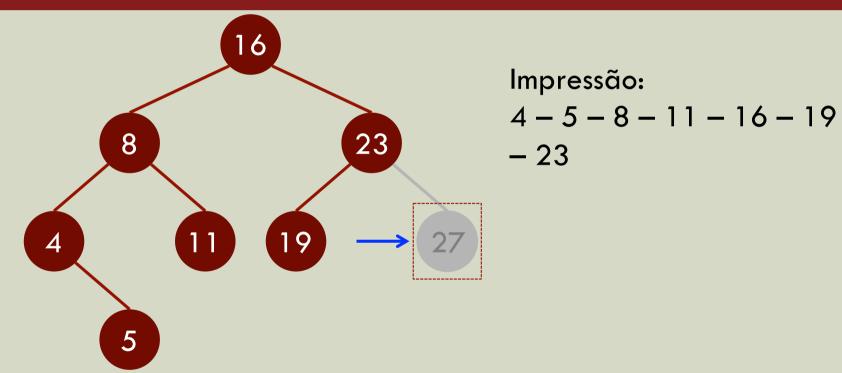


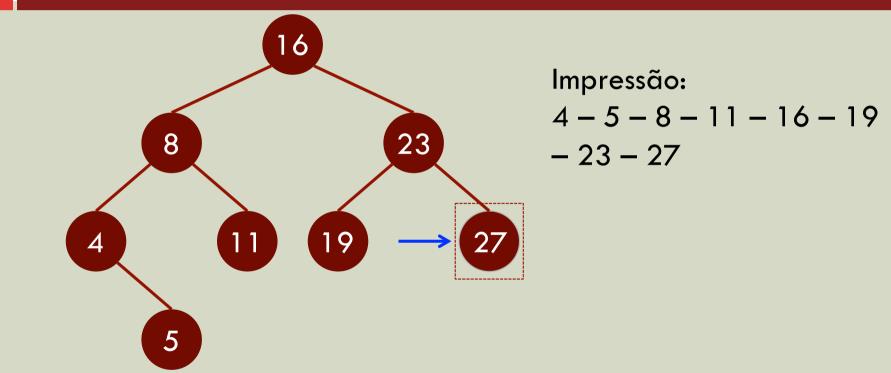




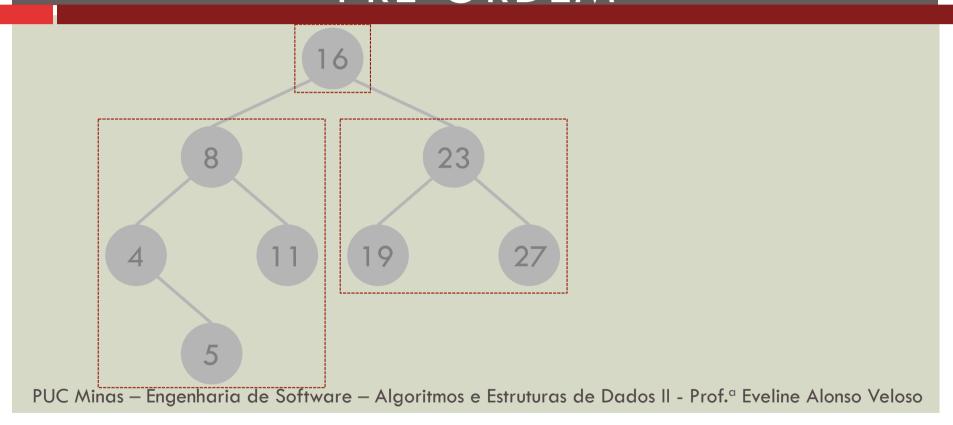


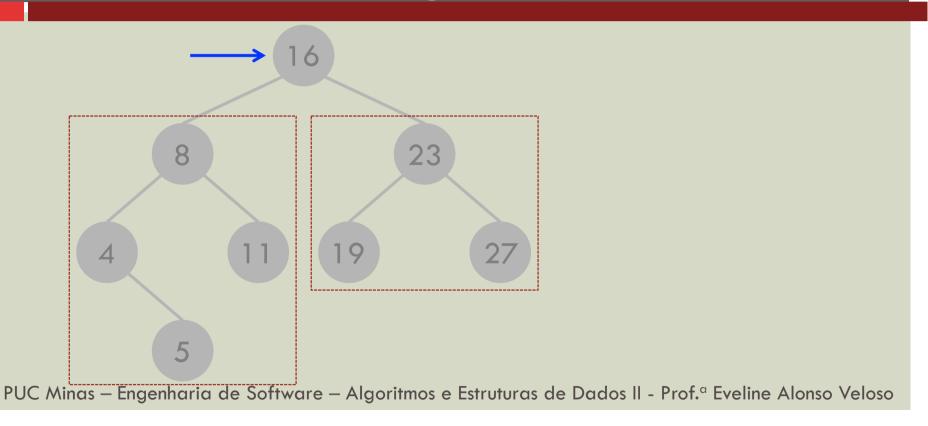


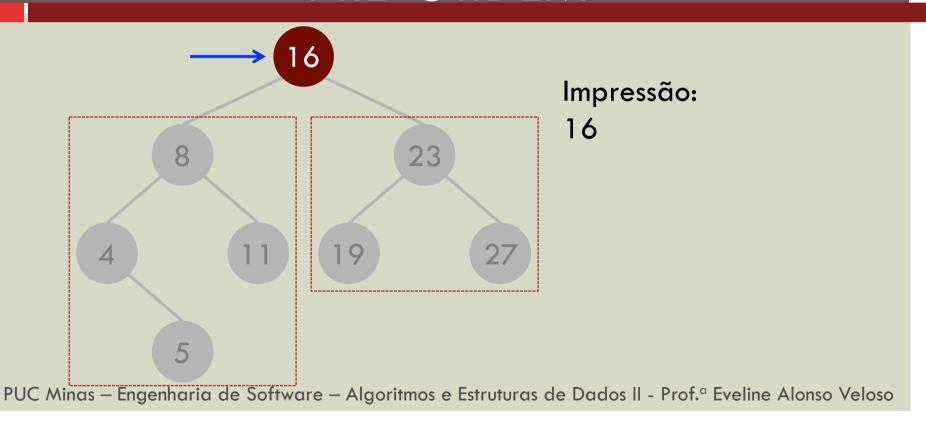


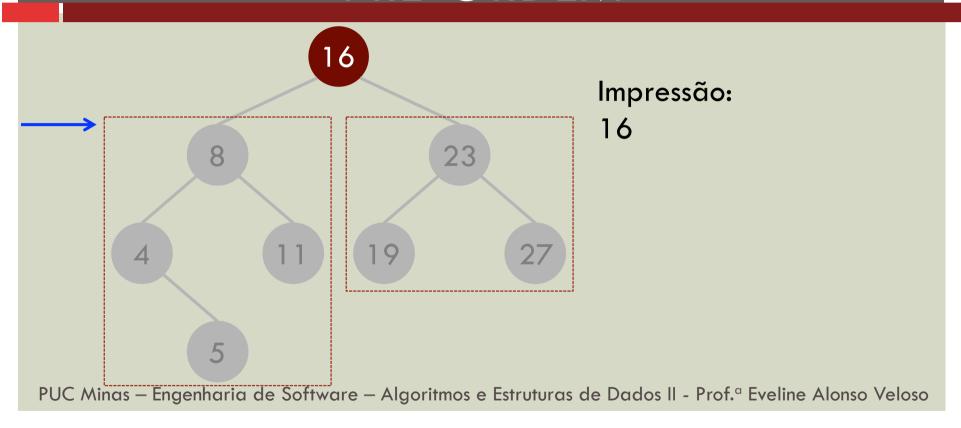


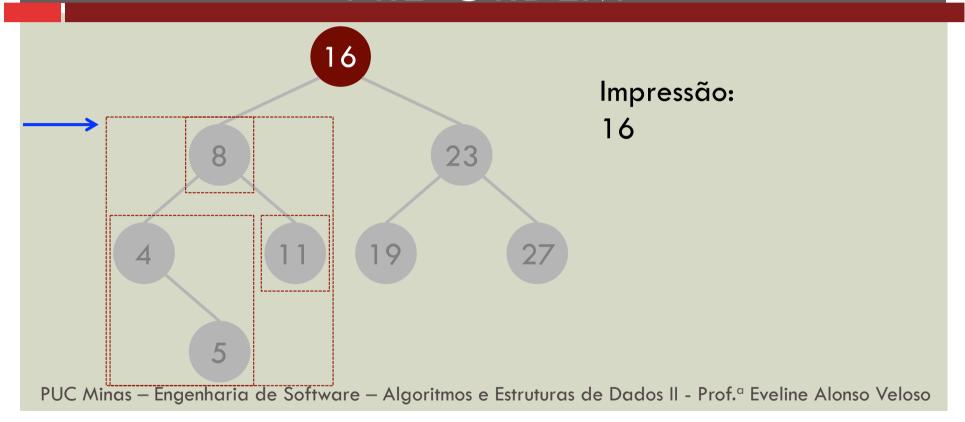
- Ordem de visita às subárvores:
 - raiz;
 - subárvore esquerda;
 - subárvore direita.
- Melhor expresso em termos recursivos.

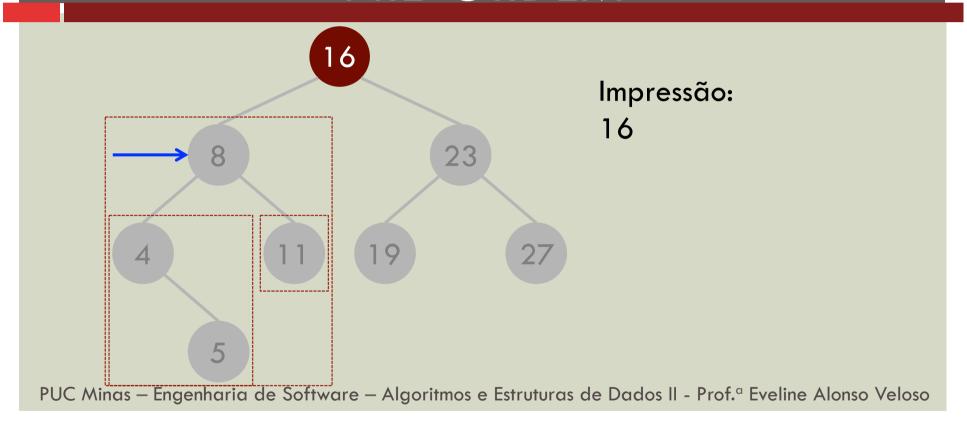


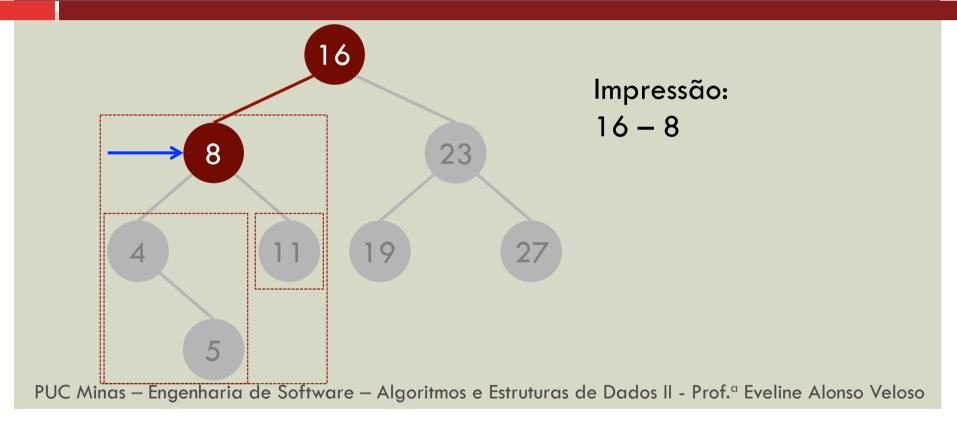


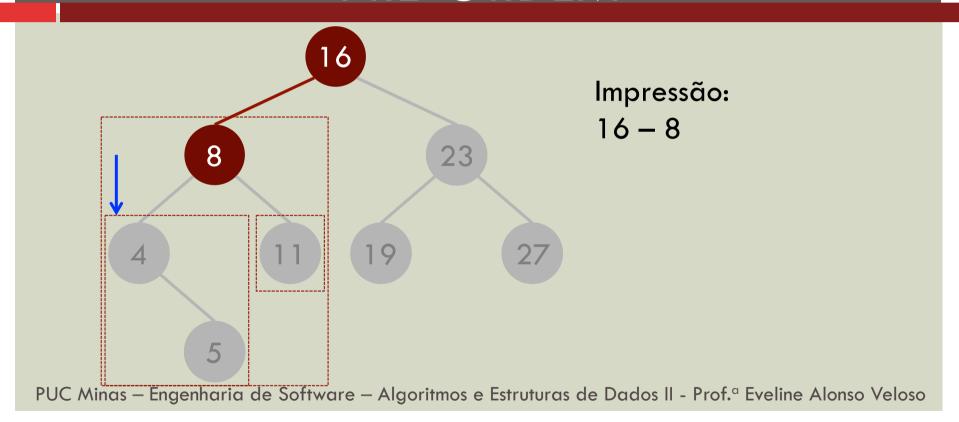


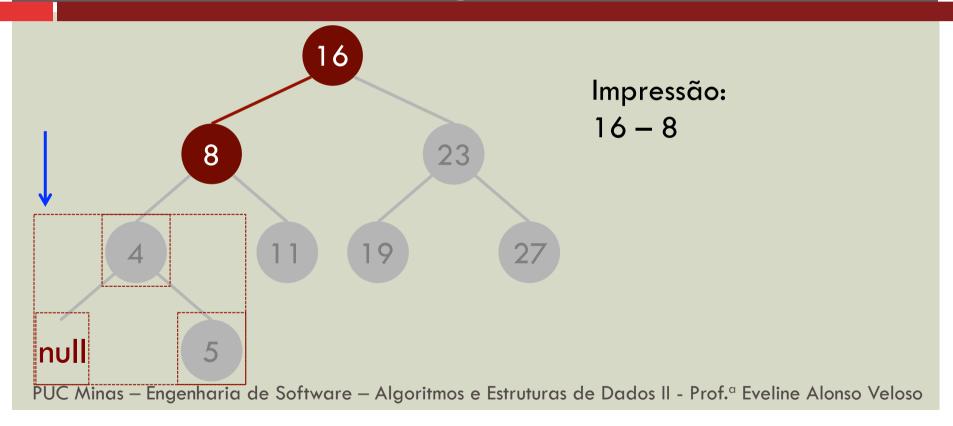


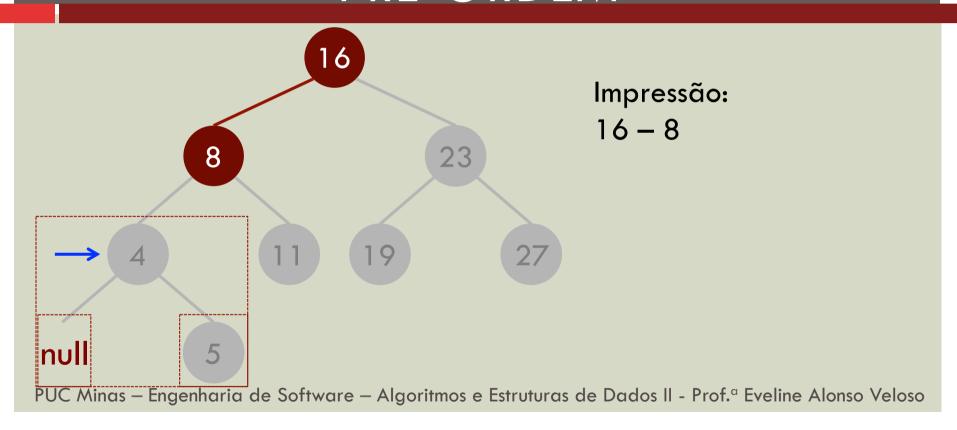


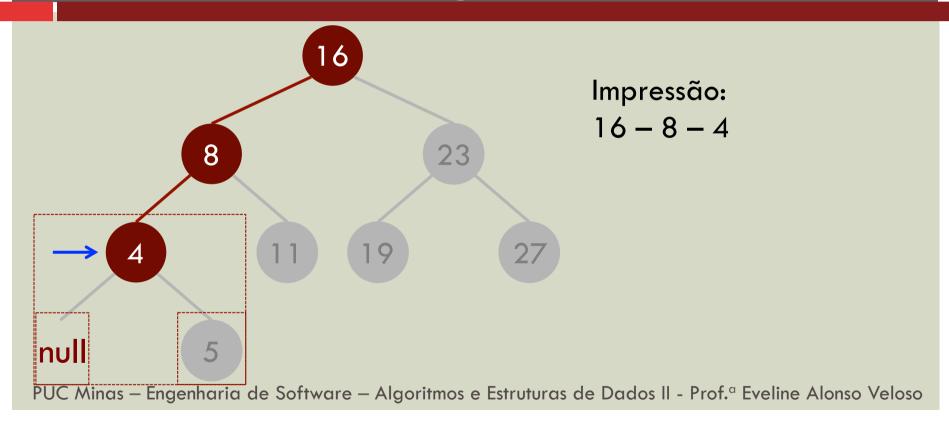


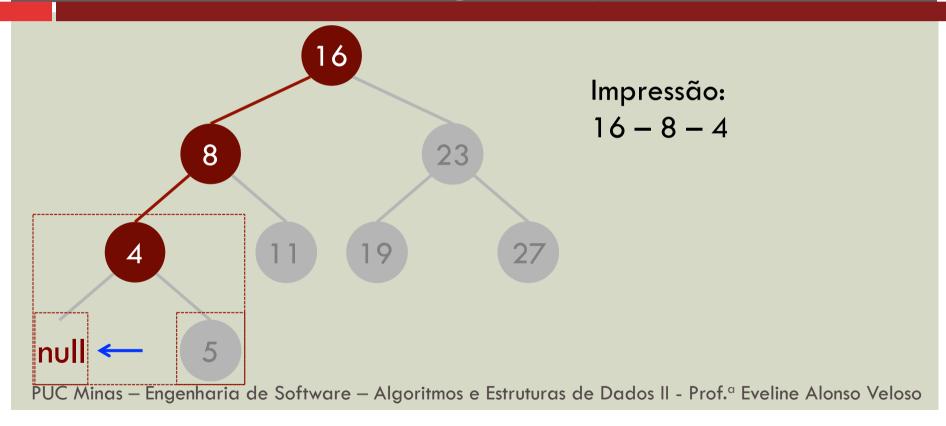


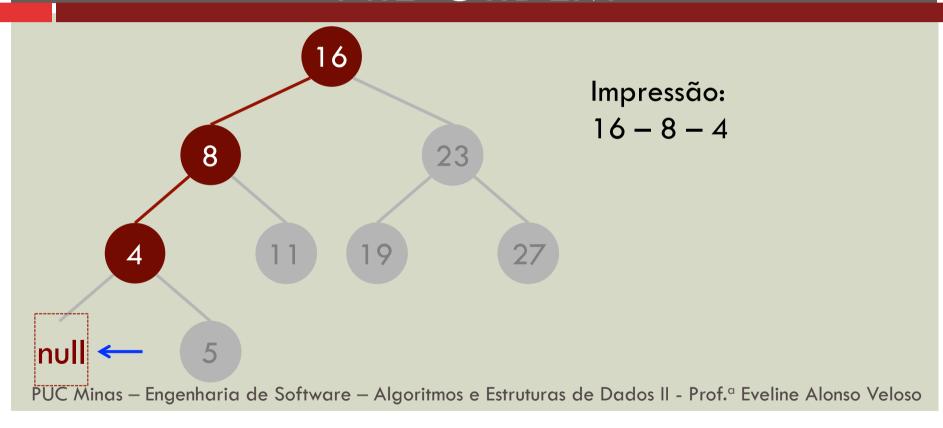


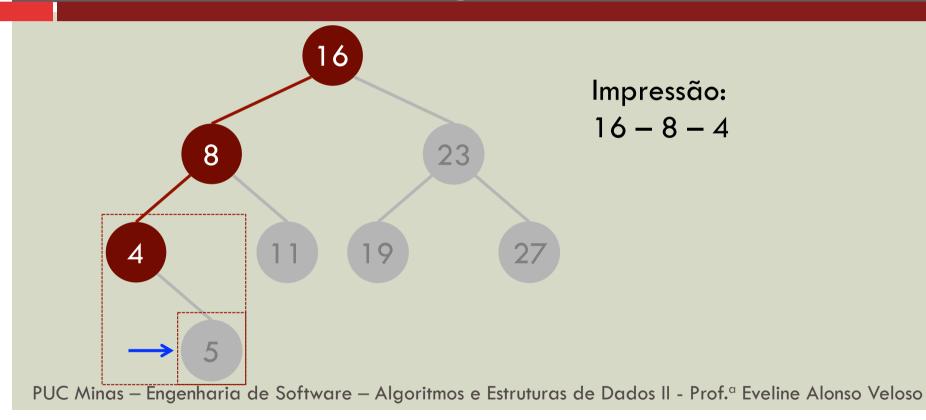


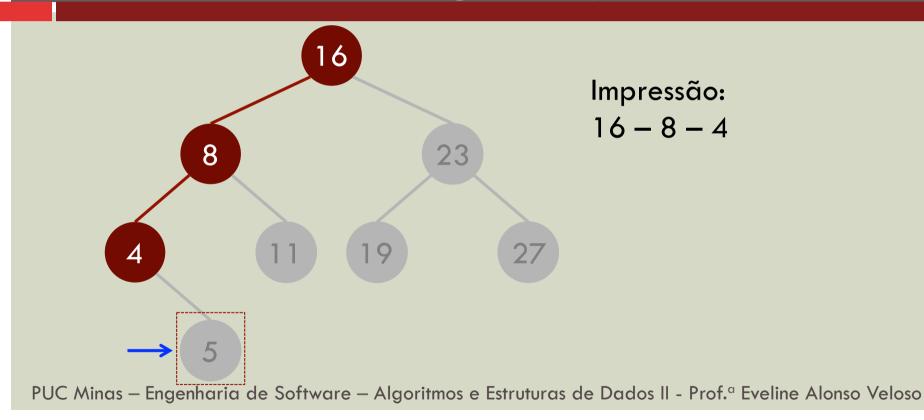


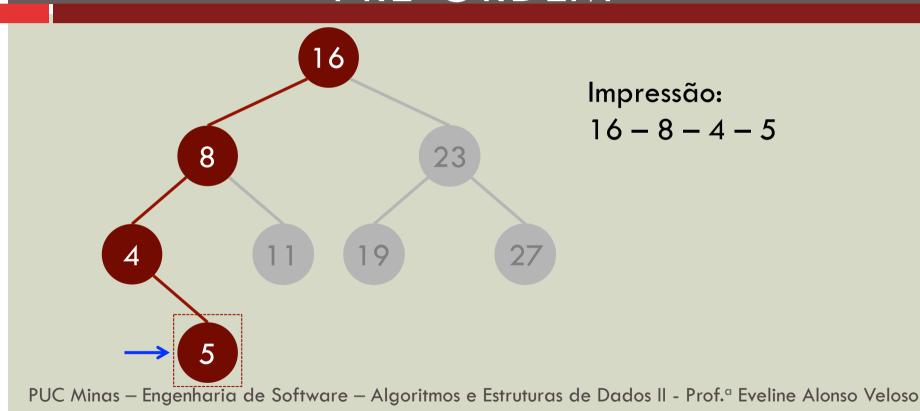


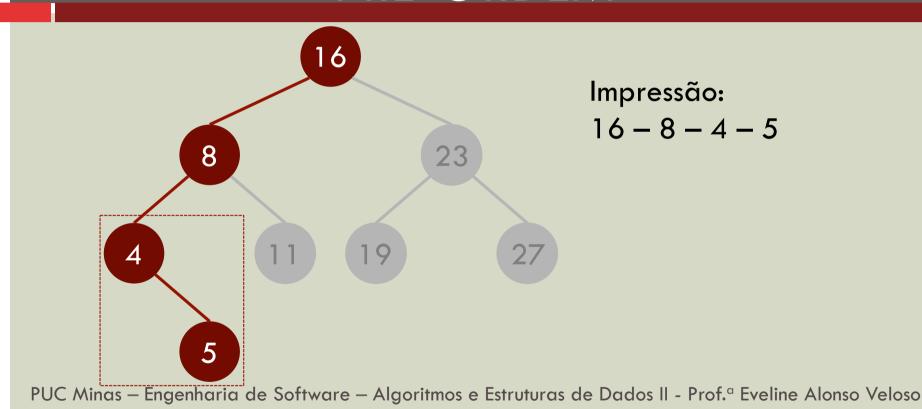


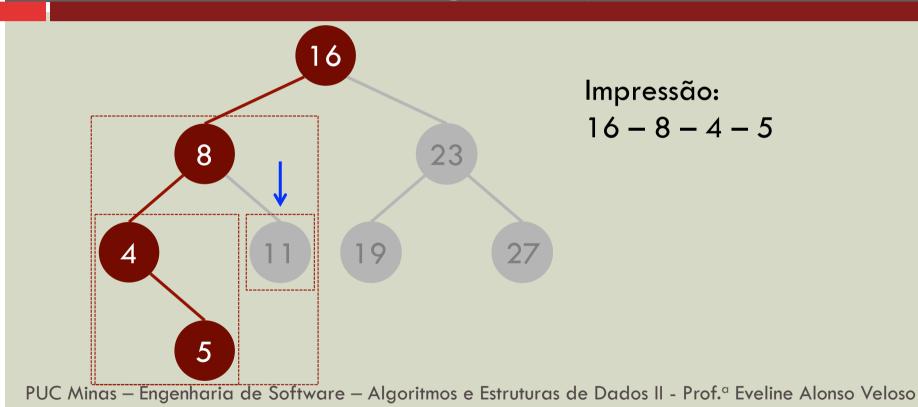


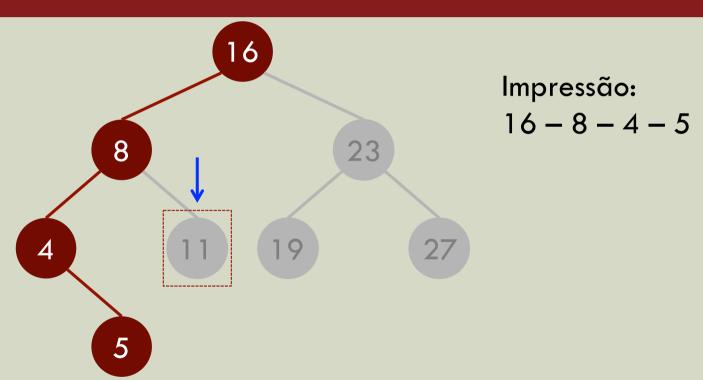


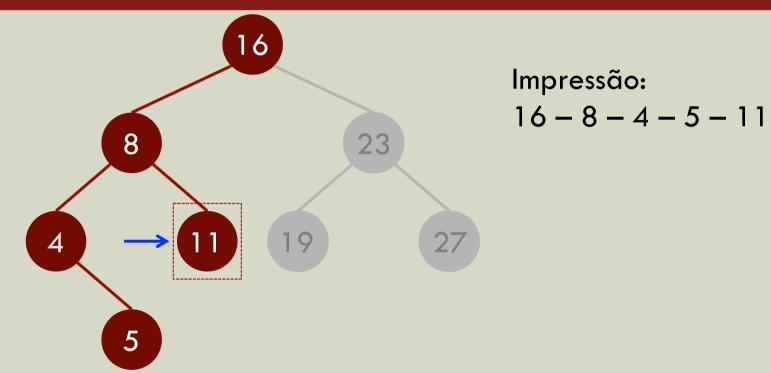


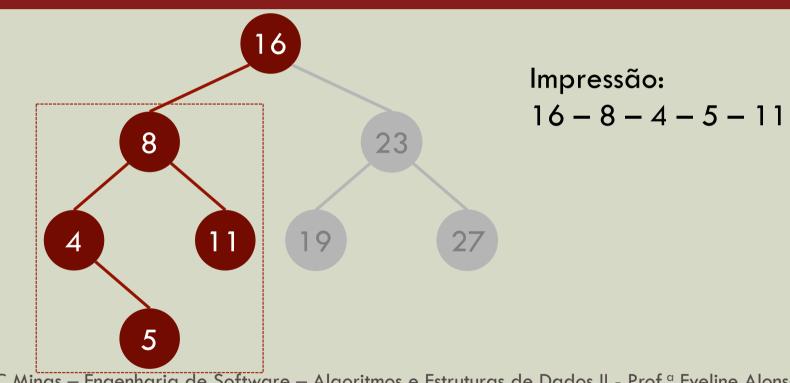


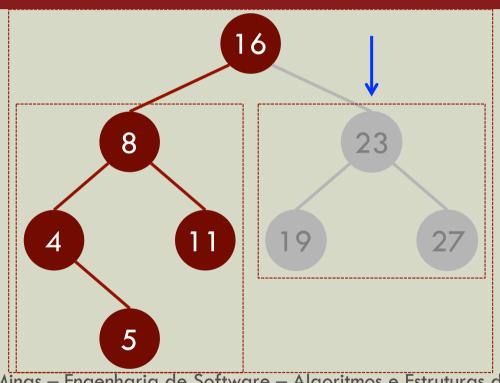






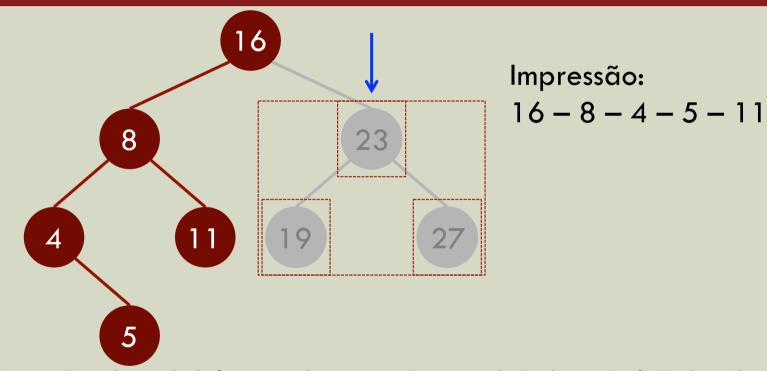


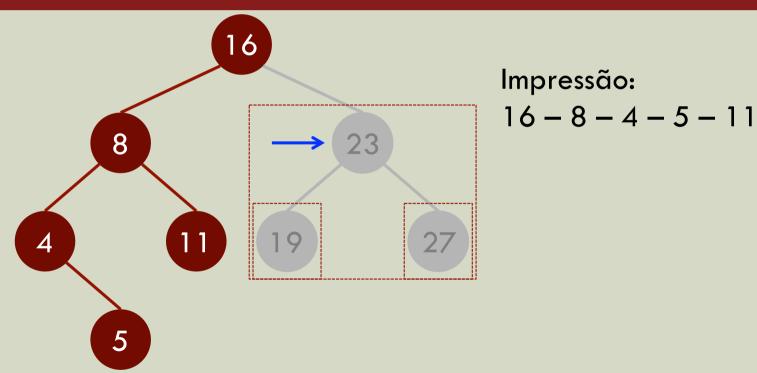


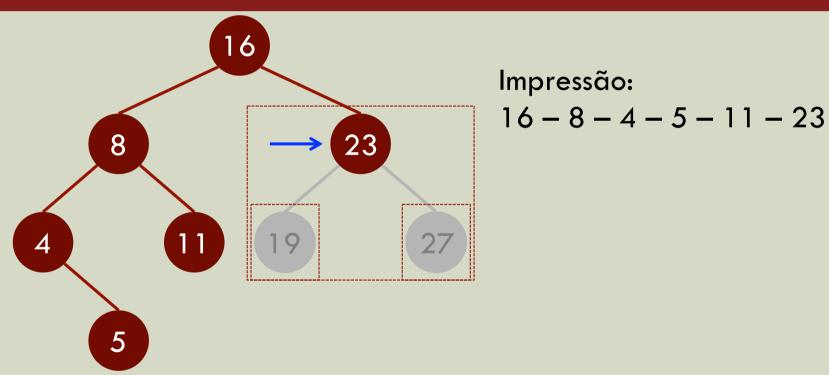


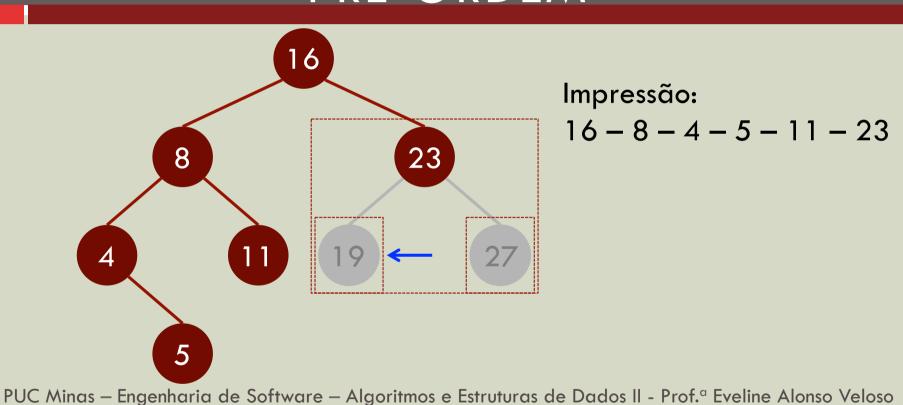
Impressão:

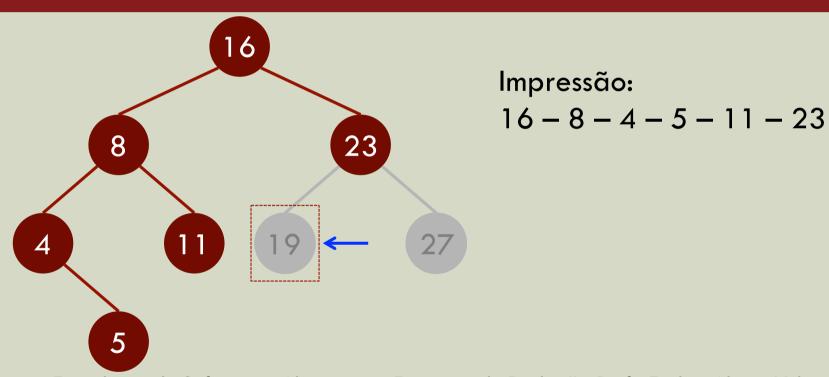
16 - 8 - 4 - 5 - 11

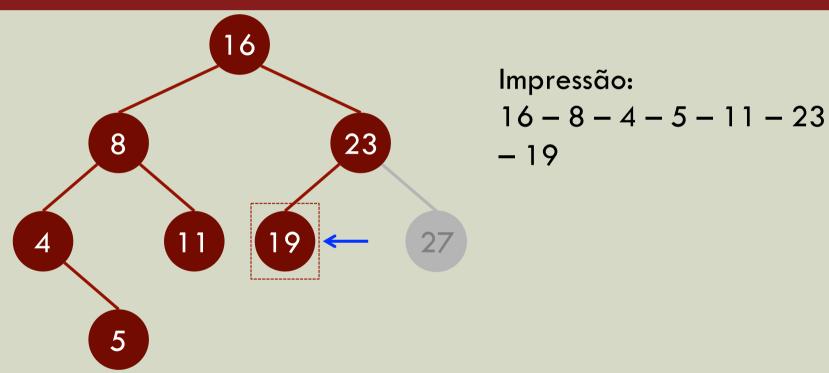


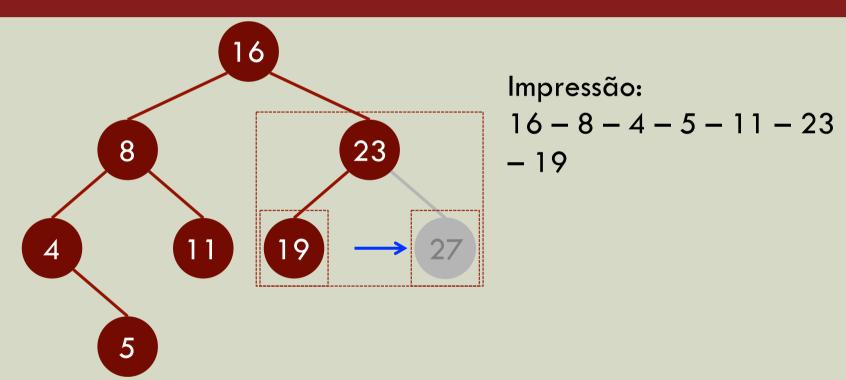


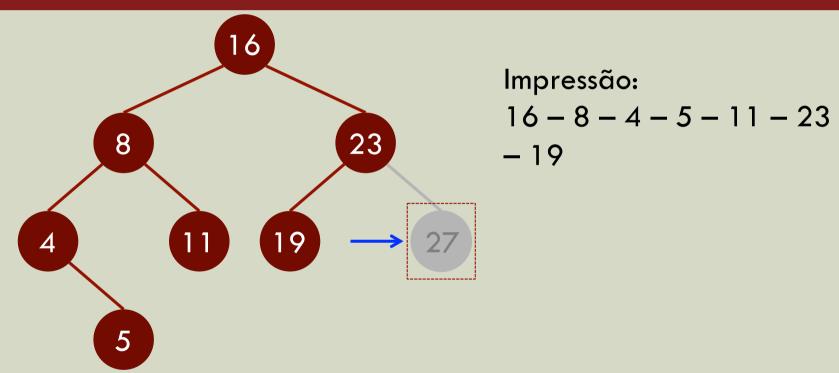


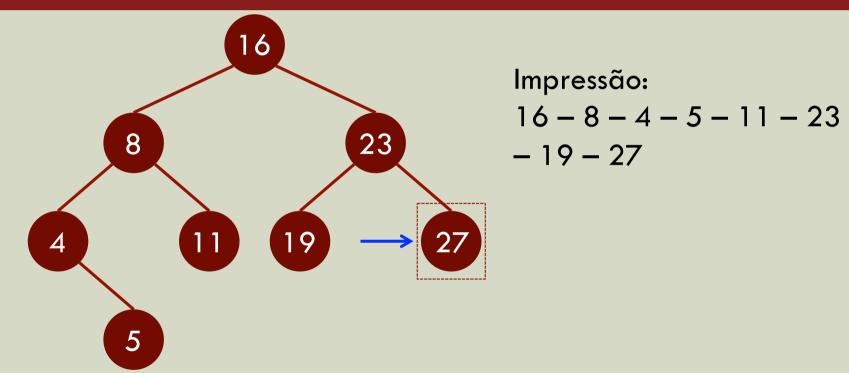




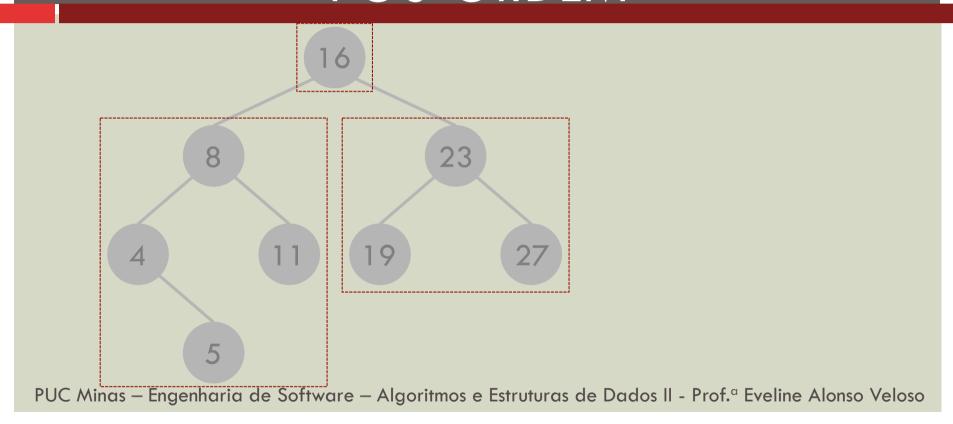


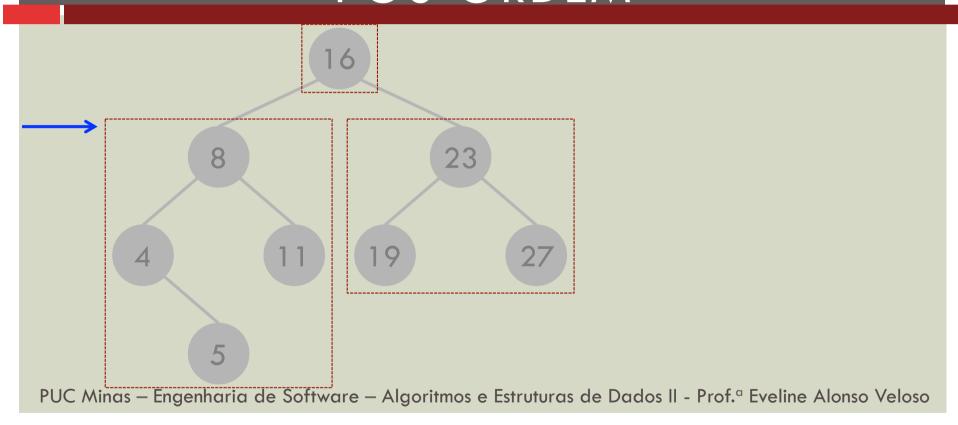


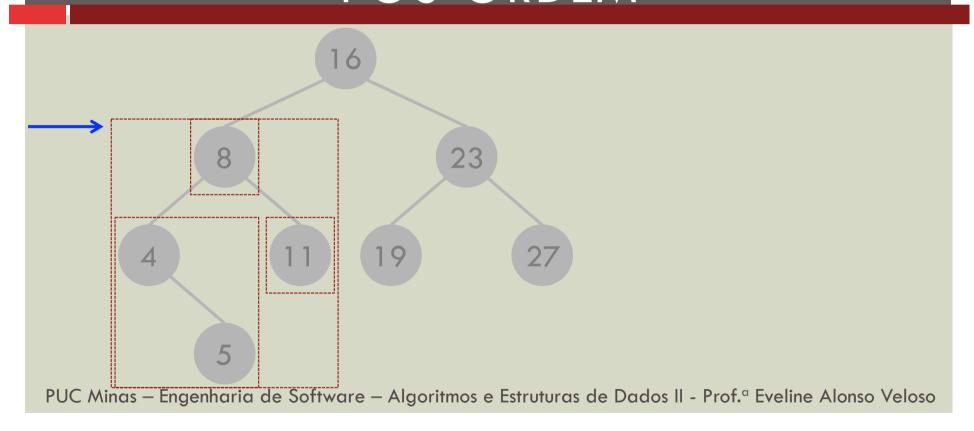


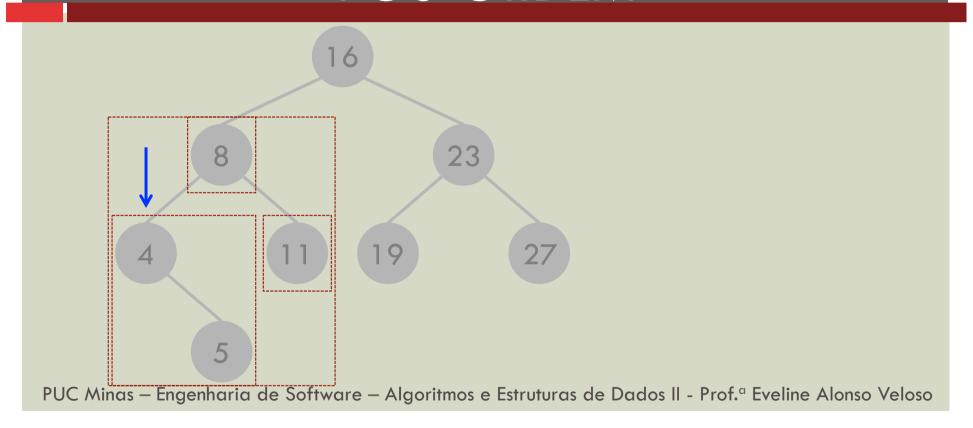


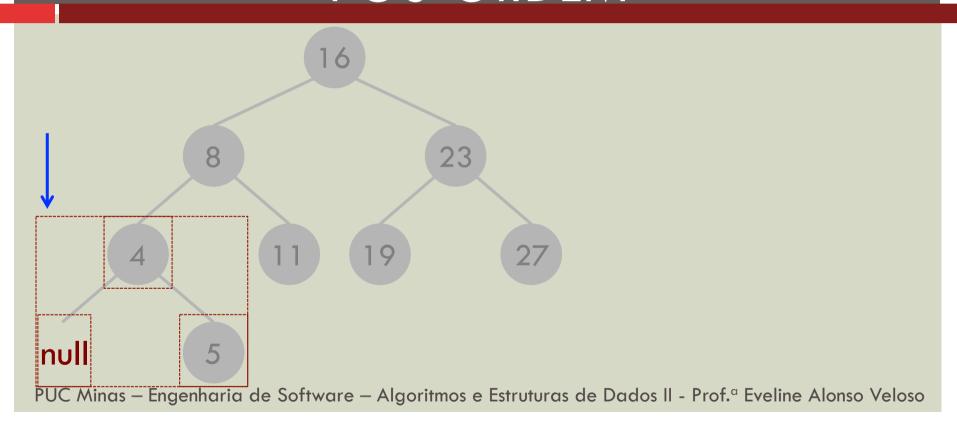
- Ordem de visita às subárvores:
 - subárvore esquerda;
 - subárvore direita;
 - raiz.
- Melhor expresso em termos recursivos.

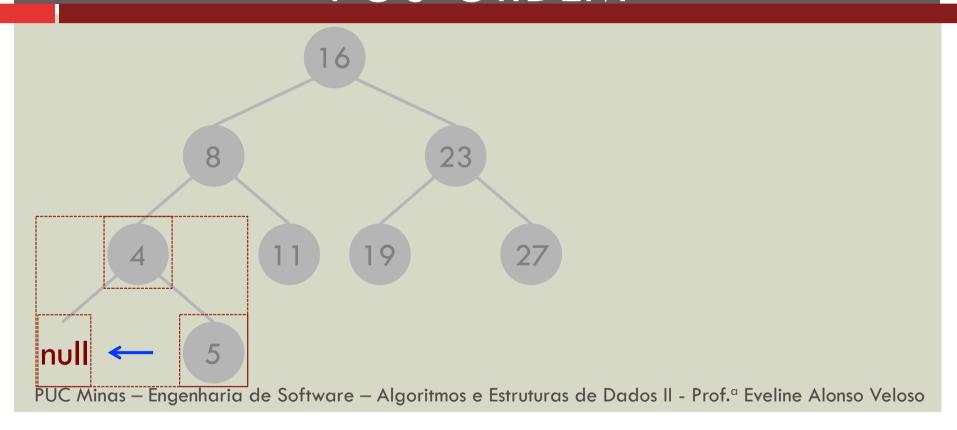


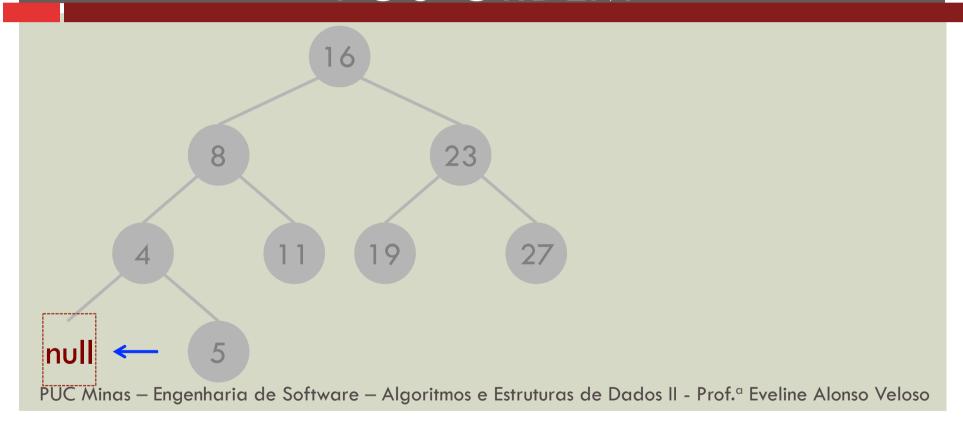


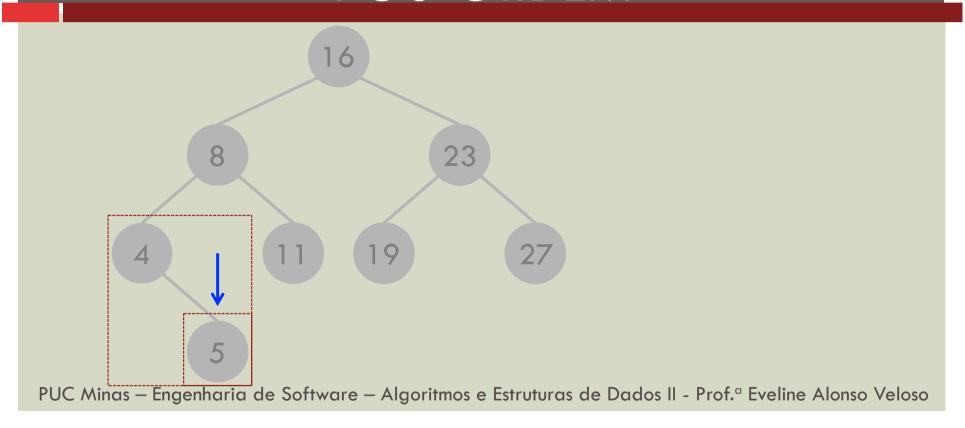


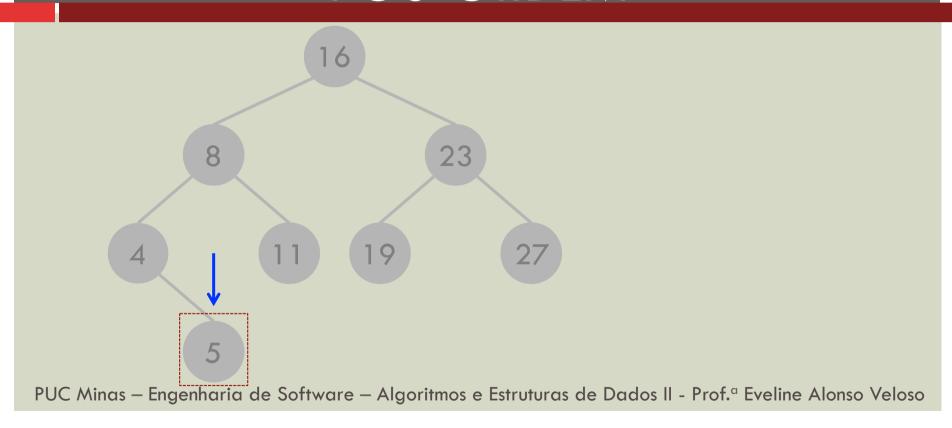


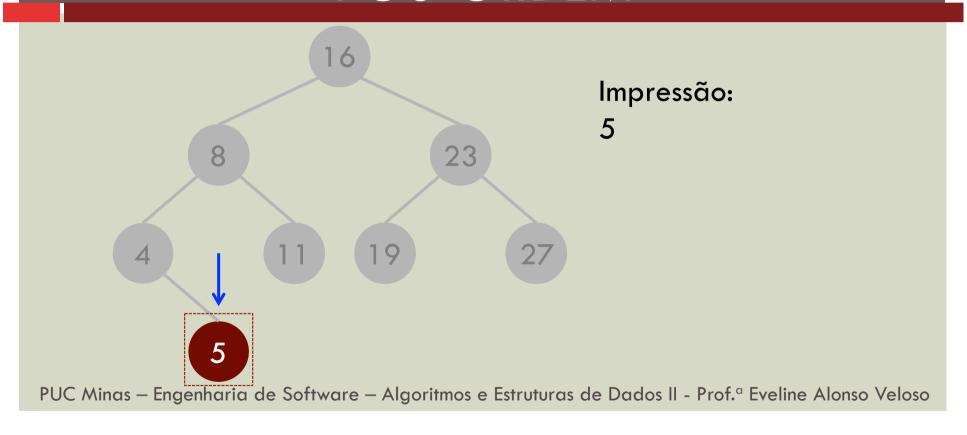


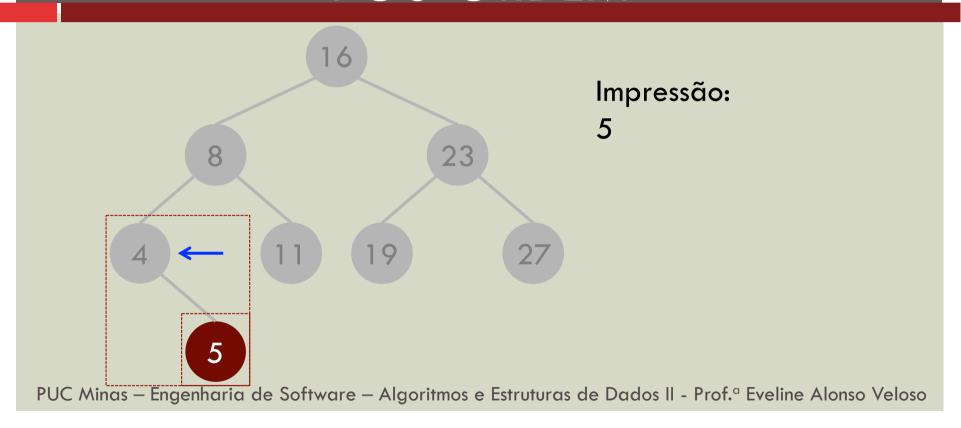


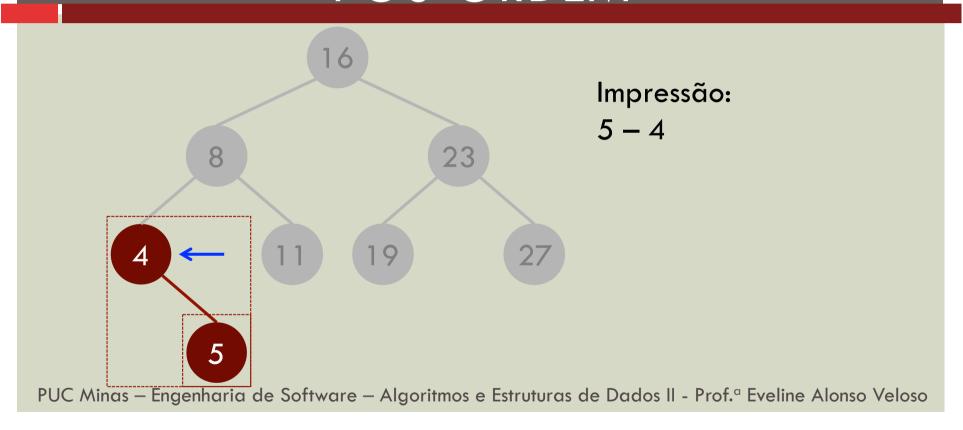


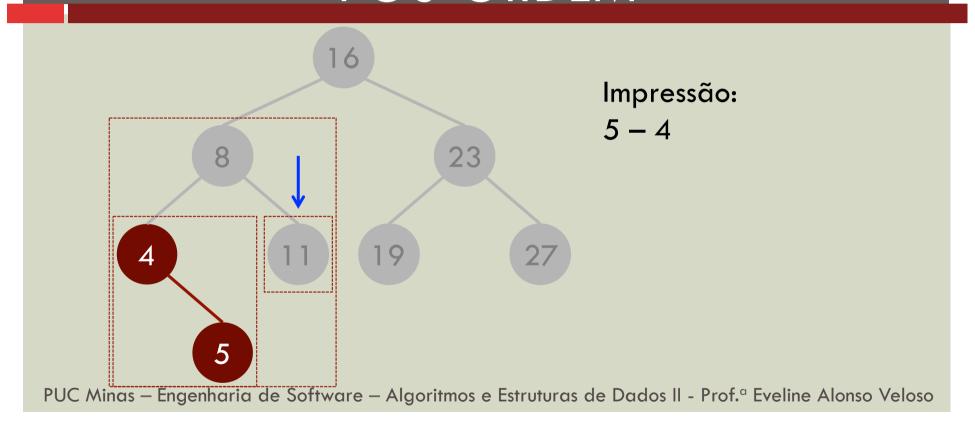


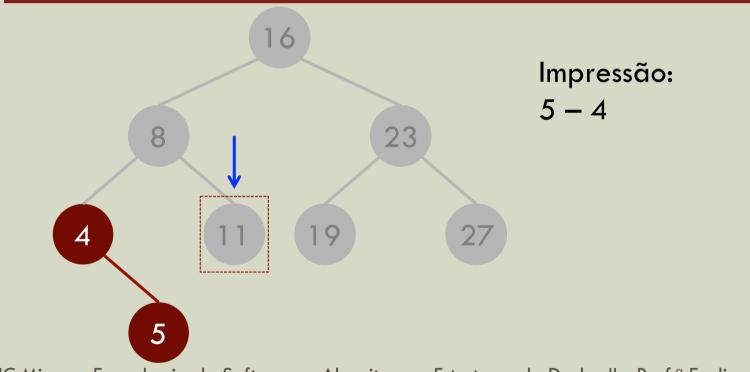


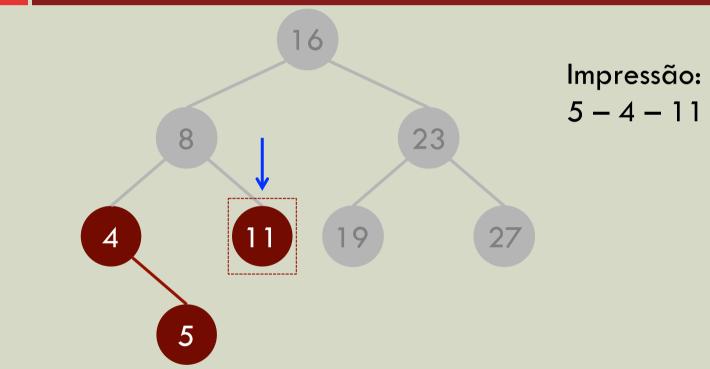


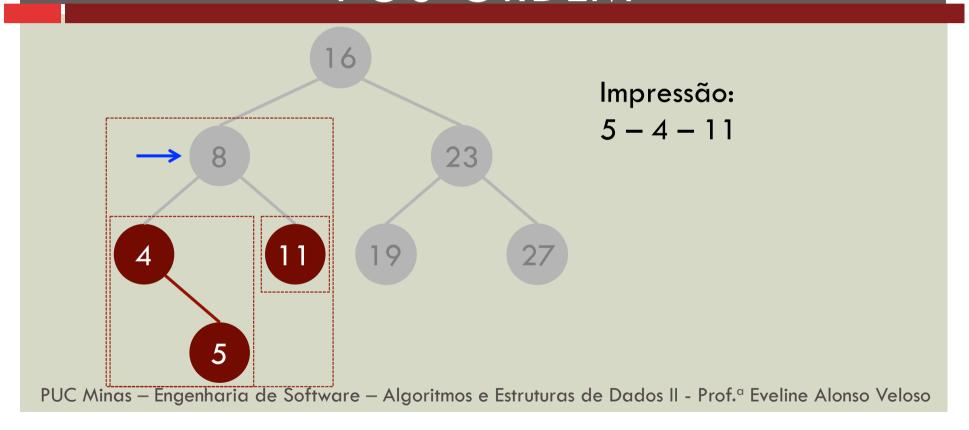


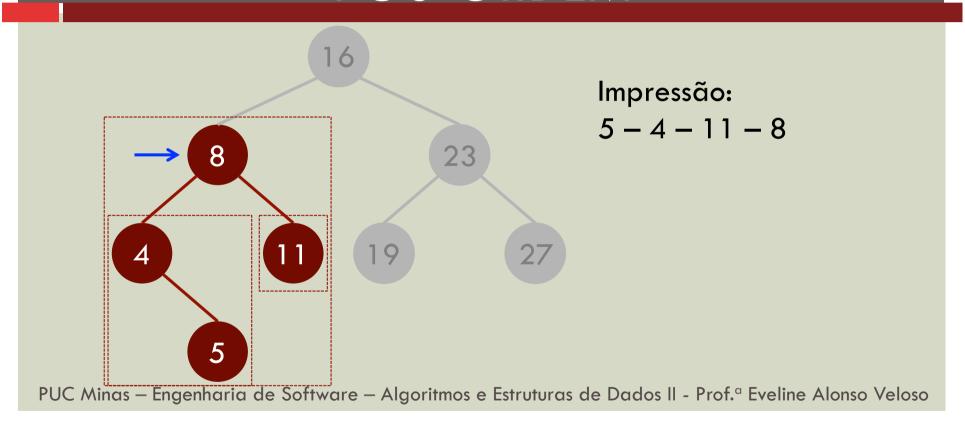


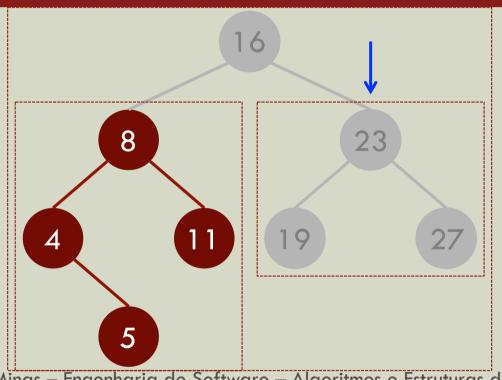






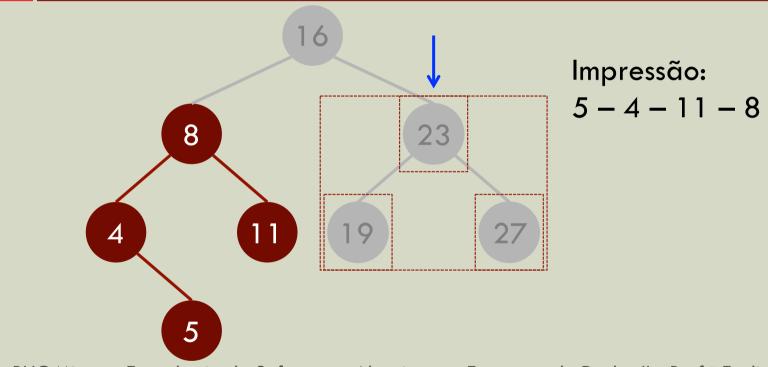


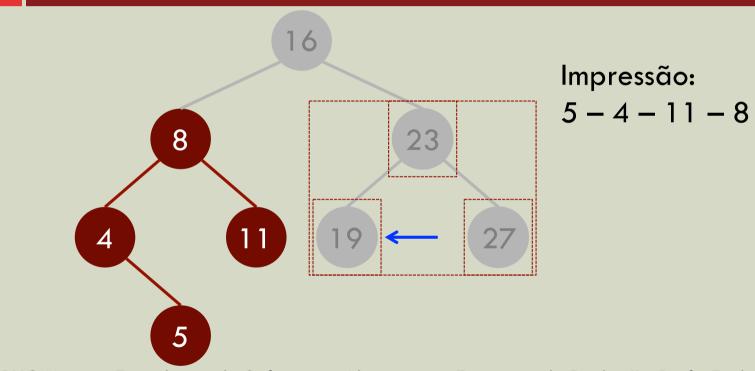


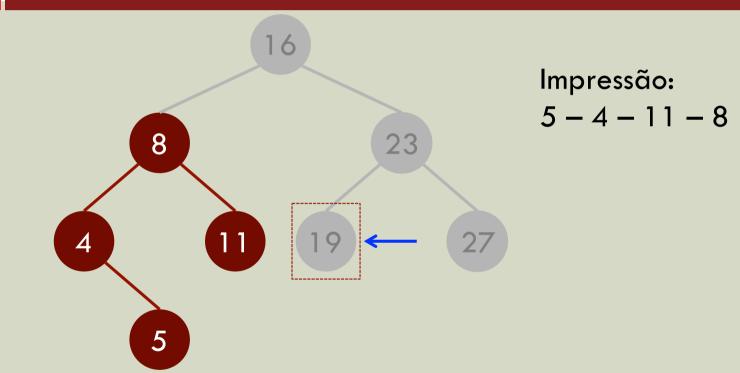


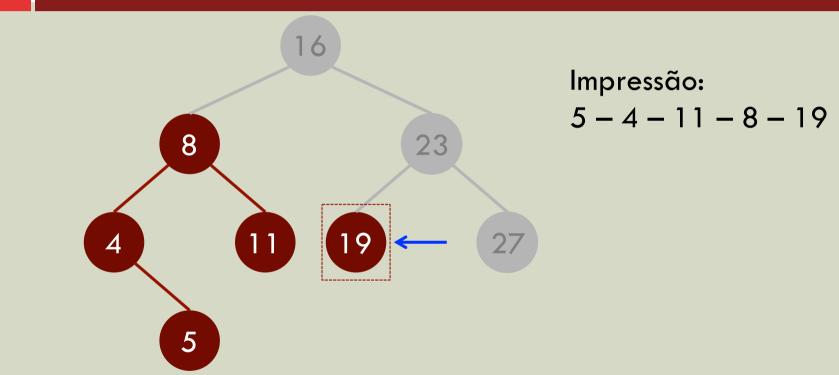
Impressão:

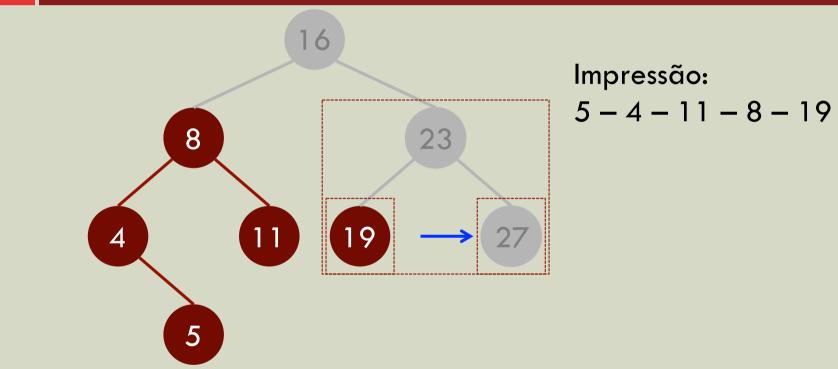
5 - 4 - 11 - 8

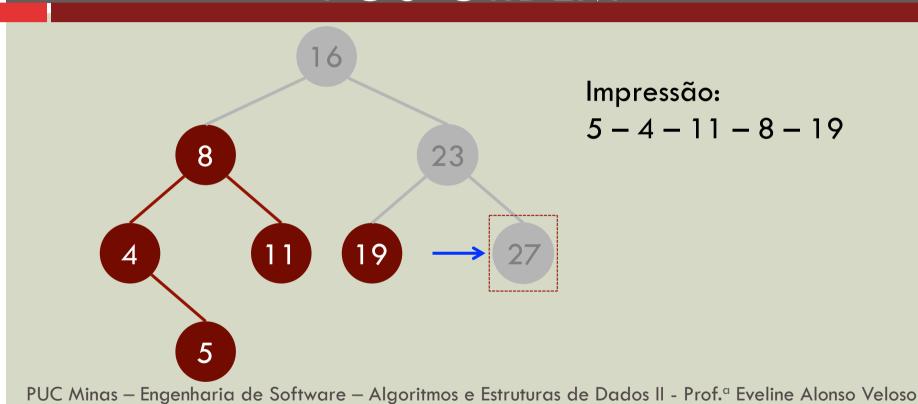


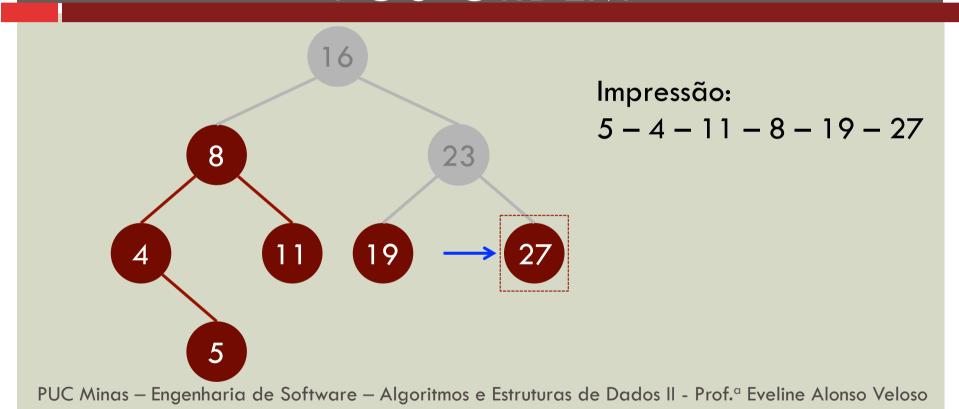


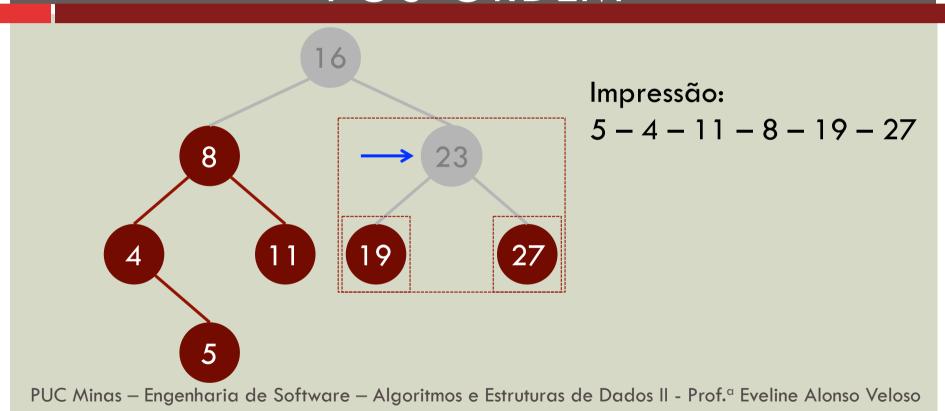


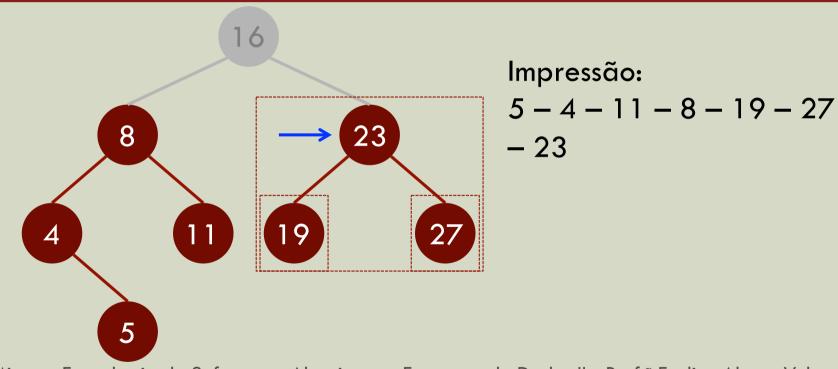


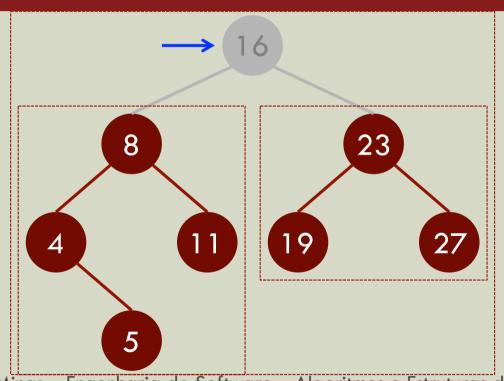




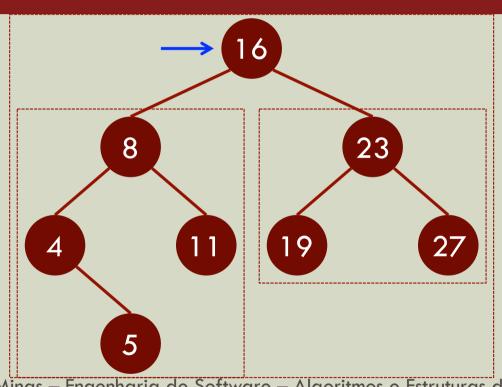








Impressão:



Impressão:

CLASSE ABB - PESQUISA - ANÁLISE

- Em uma ABB com n nodos;
 - qual seria a quantidade de comparações realizadas em uma operação de pesquisa?

CLASSE ABB - PESQUISA - ANÁLISE

- Em uma ABB com n nodos;
 - qual seria a quantidade de comparações realizadas em uma operação de pesquisa?
 - melhor caso: C(n) = 1
 - pior caso: C(n) = n
 - caso médio:
 - a cada busca descarta-se metade dos nodos da árvore.

CLASSE ABB - PESQUISA - ANÁLISE

- Tempo de execução dos algoritmos para árvores binárias de busca;
 - depende muito do formato das árvores.
- Pior caso do algoritmo de pesquisa em uma ABB;
 - registros inseridos na árvore em ordem crescente ou decrescente de suas chaves;
 - árvore se torna uma lista linear.