

Algoritmos e Estruturas de Dados

*(Árvores Binária de Busca - ABB
Binary Search Tree (BST))*

Prof. Me. Diogo Tavares da Silva
contato: diogotavares@unibarretos.com.br

Contextualização

- Estruturas de dados encadeadas lineares
 - encadeamento sequencial:
 - baseada em encadeamento apenas para um predecessor e sucessor
 - **Listas, pilhas e filas**
- Estruturas de dados encadeadas não-lineares
 - encadeamento hierárquico:
 - **Árvores, Grafos, Heaps, Dicionário, Tabela hash, ...**

Árvores Binárias

- ESTRUTURA DE DADOS NÃO-LINEAR
 - **Estruturas hierárquicas**
 - Cada nó pode ter, no máximo, dois filhos:
 - o filho esquerdo e o filho direito.
 - O nó superior (início) da árvore é chamado de **raiz**
 - os demais são ramificações
 - sub-árvores esquerda e direita

Árvores Binárias de Busca (ABBs)

- **Binary Search Trees (BST)**
 - Árvores binárias construídas com o intuito de implementar o algoritmo de busca binária em uma estrutura encadeada
 - Complexidade da busca é $O(\log(n))$ no caso médio.
 - Em estruturas linearmente encadeadas (lista, pilha, fila, etc.), o percurso e conseqüentemente a busca, é sempre sequencial (complexidade $O(n)$)

Árvores Binárias de Busca (ABBs)

- **Propriedade principal (ABB)**
 - **Estrutura ordenada**
 - dado um **nó** da ABB:
 - todos os elementos da subárvore esquerda são menores que o valor armazenado no nó
 - Todos os elementos da subárvore direita são maiores que o valor armazenado no nó
 - Todas as demais propriedades de árvores binárias são aplicadas...

Árvores Binárias de Busca (ABBs)

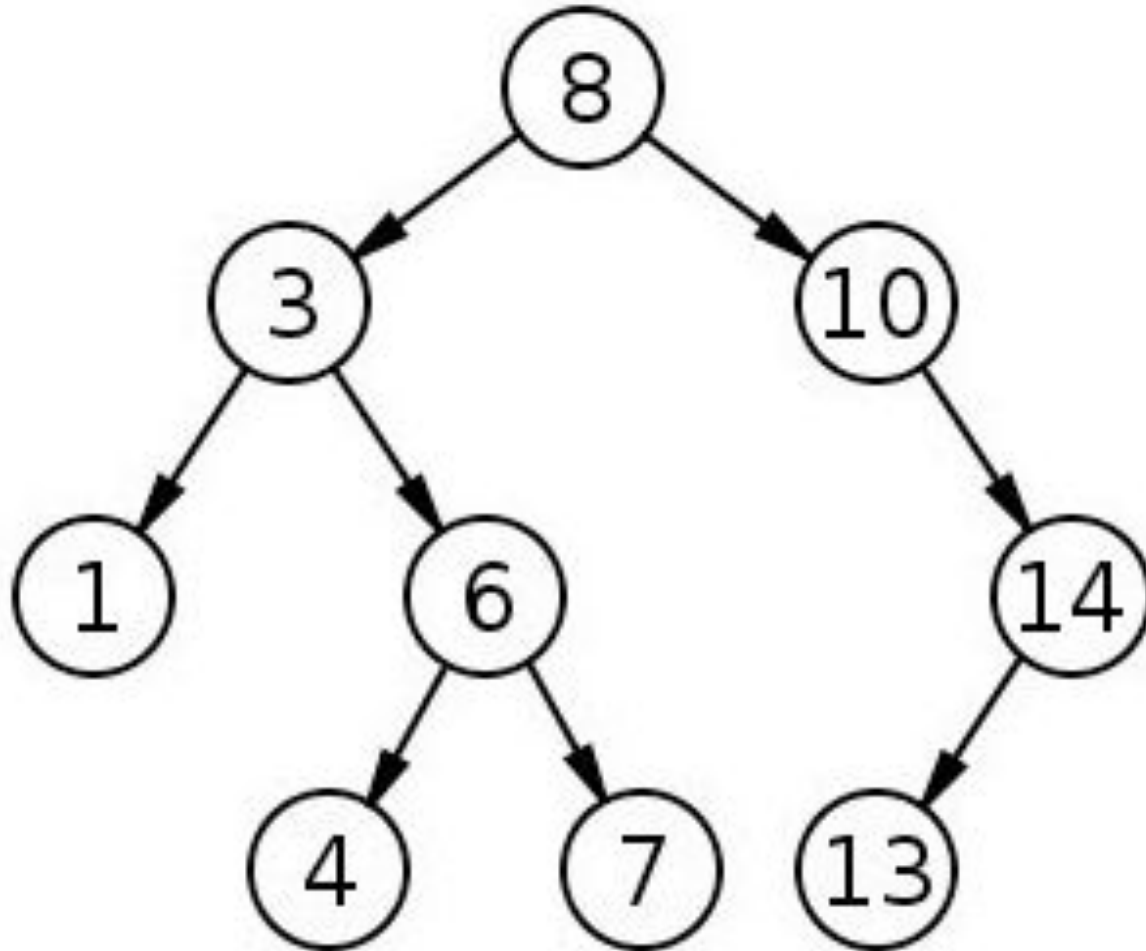
- ..ou seja,
 - Cada árvore possui apenas um Nó raiz
 - Os nós que não tem filhos são chamados de NÓS FOLHAS
 - Todos os outros nós, que não são nós folhas ou nó raiz são chamados de NÓS INTERMEDIÁRIOS.
 - Cada nó pode ter grau 0, 1 ou 2:
 - cada nó pode ter APENAS 0, 1, OU 2 FILHOS, não sendo permitido ter 3 ou mais filhos.

Árvores Binárias de Busca (ABBs)

- Resumindo:
 - em uma **ABB** (ou *BST*), para todo nó n :
 - Todos os elementos da esquerda devem ser menores que n
 - Todos os elementos da direita devem ser maiores que n
 - Com exceção da raiz, todo o nó está ligado por uma aresta a 1 nó predecessor (o pai)
 - Sempre existe **APENAS UM ÚNICO CAMINHO** da raiz a cada nó
 - (senão, não seria uma **árvore**)

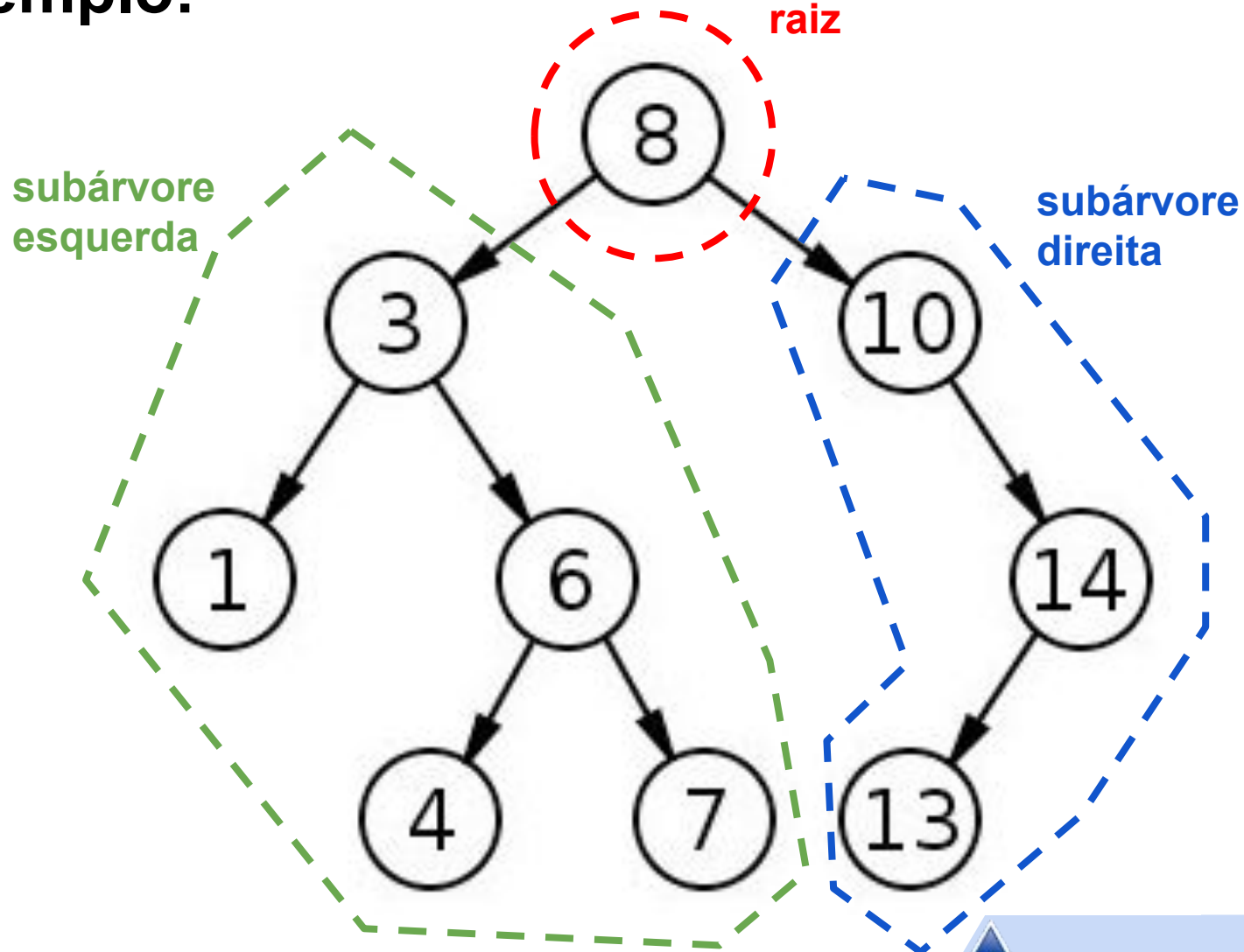
Árvores Binárias de Busca (ABBs)

- exemplo:



Árvores Binárias de Busca (ABBs)

- exemplo:



Árvores Binárias de Busca (ABBs)

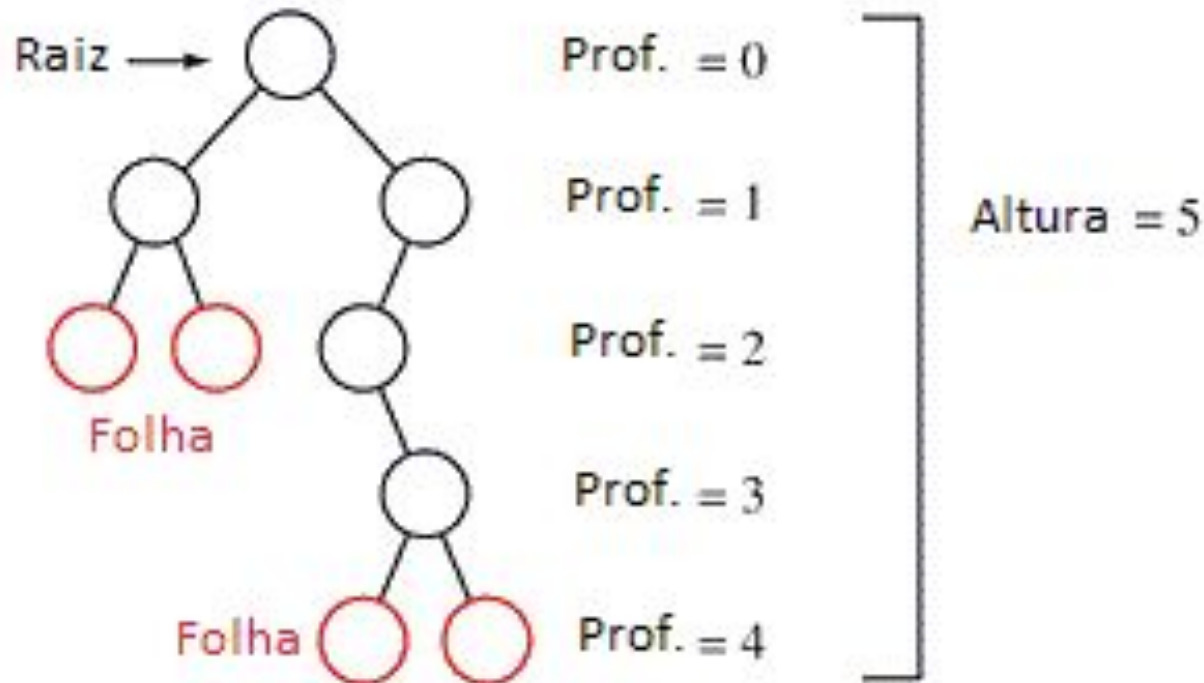
- **IMPORTANTE OBSERVAR!**

- Definição de ABB é totalmente **RECURSIVA**
- Um árvore:
 - Vazia, OU
 - Um elemento (nó), contendo um volume de **informação** e uma referência para a **subárvore esquerda** e uma referência para **subárvore direita**
 - cada uma podendo-ser...

O conceito de Profundidade e Altura

- **Profundidade**

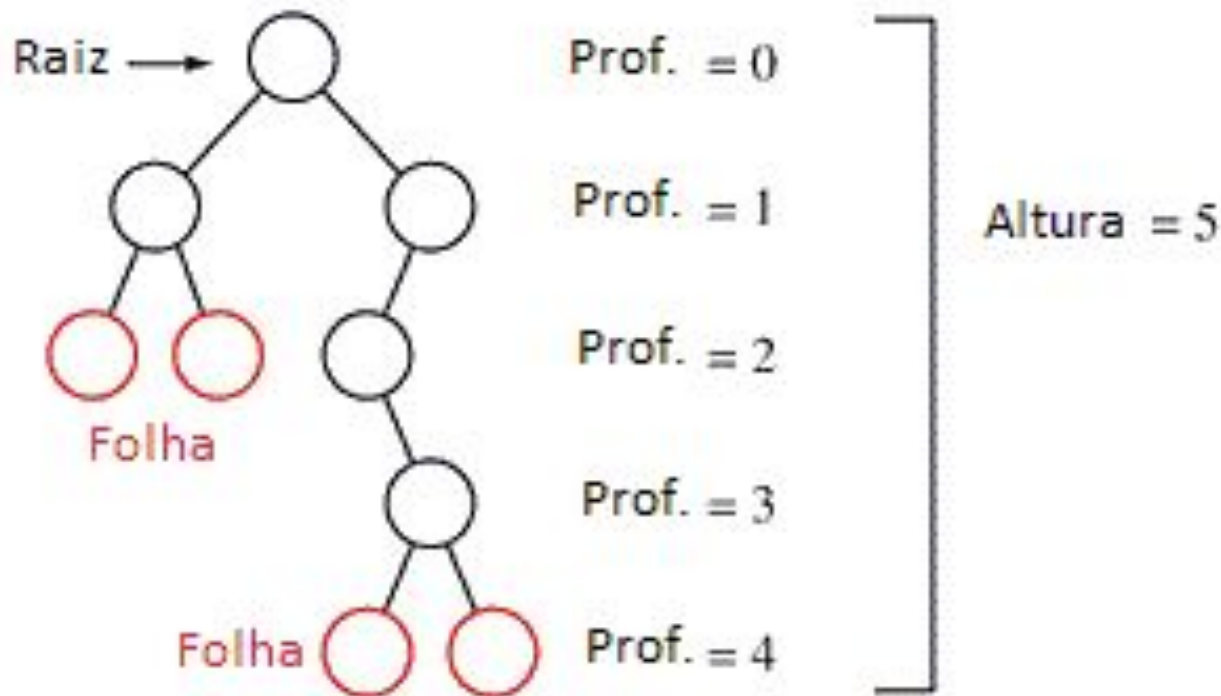
- Os nós de uma árvore possuem profundidade
 - A profundidade do nó raiz é 0
 - A profundidade dos demais nós é igual ao número de arestas percorridas até a raiz



O conceito de Profundidade e Altura

- **Altura**

- Todos os nós da árvore possuem uma altura:
 - Os nós folha (nós terminais) possuem altura 1
 - altura definida por quantos “níveis” a árvore tem do nó até a raiz



Ferramentas educacionais e apoio visual

- Uma boa forma de visualizar o que estamos aprendendo, é a ferramenta **Visualgo**:
 - <https://visualgo.net/en/bst>

Projetando uma biblioteca para ABBs

- Operações sobre a estrutura de ABB:
 - Criação
 - Percurso
 - Inserção
 - Busca
 - Remoção

Usaremos destas propriedades recursivas para implementar tais métodos recursivamente...

[https://github.com/diogots/Curso-AlgoritmosEstruturasdeDados/tree/61f8d4503525b6e77913fd88c0242b0d2c354d1f/Bibliotecas%20completas%20\(Lista%20Pilha%20Fila%20ABB\)](https://github.com/diogots/Curso-AlgoritmosEstruturasdeDados/tree/61f8d4503525b6e77913fd88c0242b0d2c354d1f/Bibliotecas%20completas%20(Lista%20Pilha%20Fila%20ABB))

Projetando uma biblioteca para ABBs

- Primeiro ponto de projeto
 - Implementar o nó da árvore:

```
struct noArv{  
    int info;  
    struct noArv *esq;  
    struct noArv *dir;  
};  
typedef struct noArv ArvBB;
```

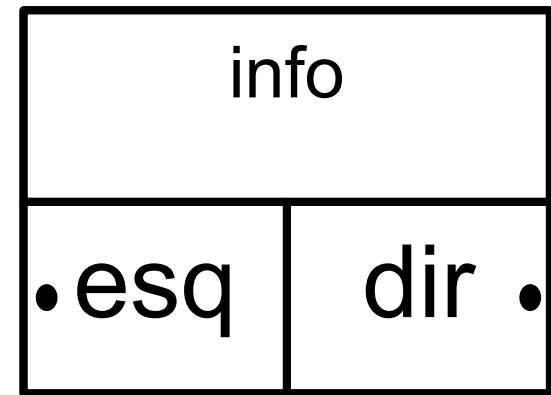
Projetando uma biblioteca para ABBs

- **Estrutura noArv:**
 - **info:** Um campo inteiro que armazena o valor associado ao nó.
 - representa a chave de busca de um nó maior de informações.
 - **esq:** Um ponteiro para o filho esquerdo do nó.
 - aponta para o próximo nó na subárvore esquerda do nó atual.
 - **dir:** Um ponteiro para o filho direito do nó.
 - aponta para o próximo nó na subárvore direita do nó atual.

Projetando uma biblioteca para ABBs

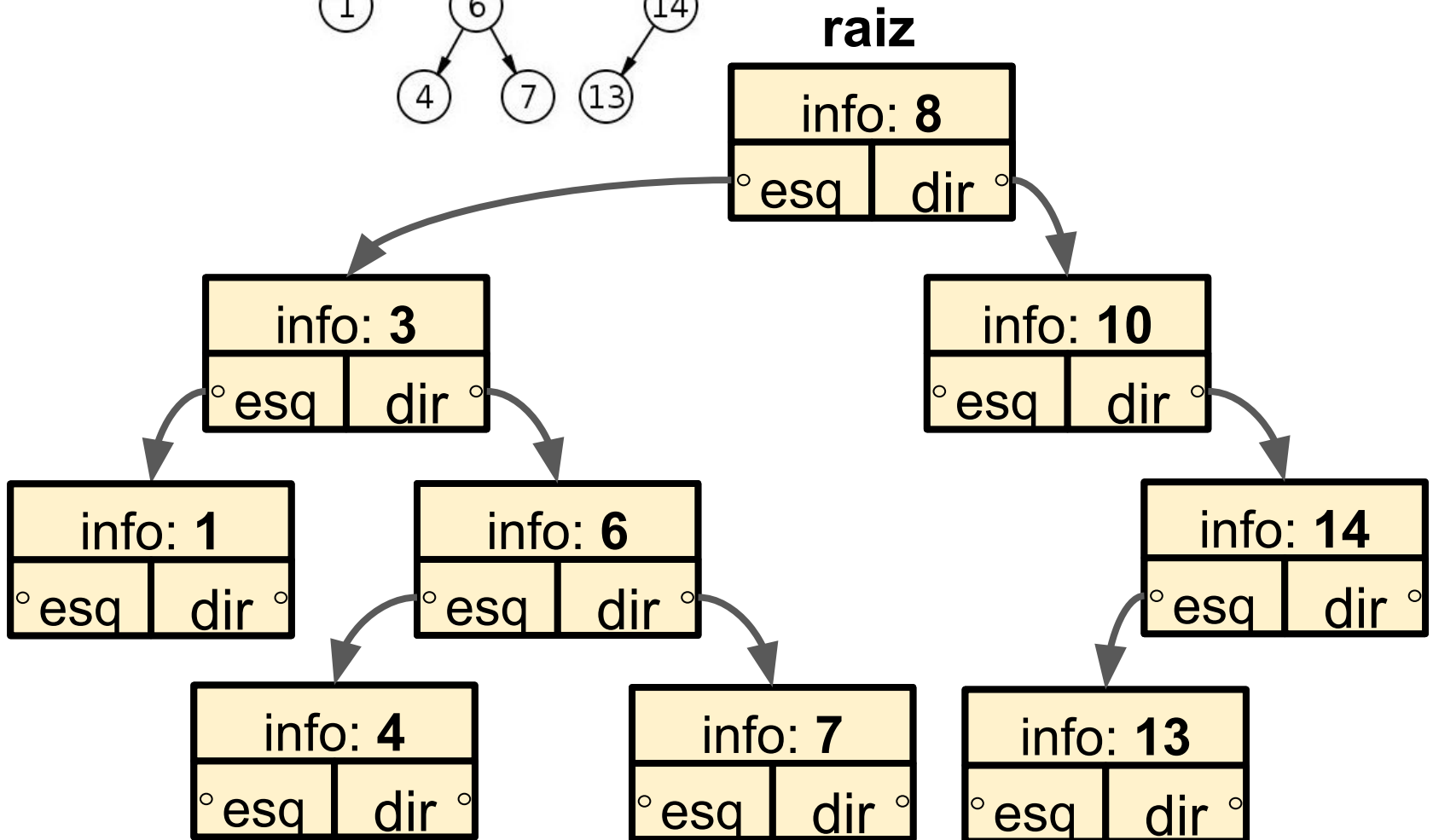
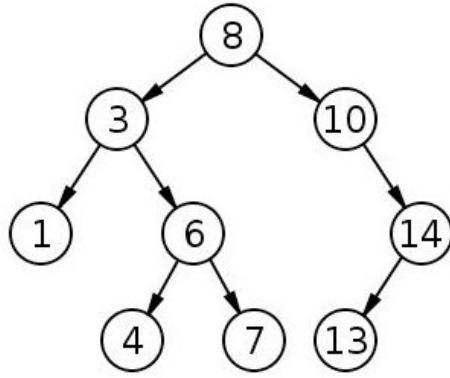
- Primeiro ponto de projeto
 - Implementar o nó da árvore:

```
struct noArv{  
    int info;  
    struct noArv *esq;  
    struct noArv *dir;  
};  
typedef struct noArv ArvBB;
```



Árvores Binárias de Busca (ABBs)

- exemplo:



Projetando uma biblioteca para ABBs

- Operações sobre a estrutura de ABB:
 - **Criação**
 - **Percurso**
 - **Inserção**
 - **Busca**
 - **Remoção**

Usaremos destas propriedades recursivas para implementar tais métodos recursivamente...

Criação de uma ABB

- Duas abordagens:
 - Criar uma estrutura nó e uma estrutura árvore que armazena um nó pra raiz
 - Assim como para listas, usar da notação recursiva para uma Árvore ser apenas um ponteiro para raiz
 - USAREMOS ESSA ABORDAGEM

Criação de uma ABB

- Função **criaABB**:
 - retorna um ponteiro NULL para um tipo ArvABB
 - ou seja, cria uma árvore vazia!

***** não esqueça de adicionar tudo no arquivo .h ***

Criação de uma ABB

```
// Função para criar uma Árvore Binária de Busca (ABB)
ArvBB* criaABB(){
    // Retorna NULL, que representa uma árvore vazia
    return NULL;
}
```

Criação de uma ABB

- Função **vaziaABB**:
 - Testar se a árvore está vazia
 - Retorna Verdadeiro se estiver vazia ou Falso, em caso contrário

Criação de uma ABB

- Função vaziaABB:

```
// Função para verificar se a ABB está vazia
```

```
int vaziaABB(ArvBB* raiz){
```

```
    // Se a raiz for NULL (ou seja, a árvore está vazia), retorna 1
```

```
    // Caso contrário, retorna 0
```

```
    if(!raiz)
```

```
        return 1;
```

```
    else return 0;
```

```
}
```


Projetando uma biblioteca para ABBs

- Operações sobre a estrutura de ABB:
 - Criação
 - **Percurso**
 - Inserção
 - Busca
 - Remoção

Usaremos destas propriedades recursivas para implementar tais métodos recursivamente...

Percurso (Travessia) em árvores binárias

- ABBs não estruturas hierárquicas
 - Existem várias formas de fazer o **percurso**
 - percorrer cada um dos nós executando alguma ação
 - Comumente existem 3 percursos clássicos:
 - **Pré-ordem (RED)**
 - percurso em profundidade
 - **Em-ordem (ERD)**
 - percurso ordenado
 - **Pós-ordem (EDR)**

Conceituação preliminar

- O intuito dos percursos em EDs é visitar a estrutura e efetuar algum tipo de operação
 - é necessário criar uma função **visit()**
 - que receba um nó de informação e um
 - **ponteiro para um função**
 - tal função executará a ação desejada

Conceituação preliminar

- **Projetando a função visit()**
 - como exemplo vamos implementar uma função que imprima um nó da ABB

```
// Função para imprimir a informação no nó atual
void printNodeABB(ArvBB *nodeArv){
    // Imprime o valor do campo 'info' do nó
    cout << " " << nodeArv->info << " ";
}
```

Conceituação preliminar

- **Projetando a função visit()**
 - em seguida, a função *visitABB()*:

```
// Função para visitar um nó e executar uma função nele
void visitABB(ArvBB *nodeArv, void (*func)(ArvBB*)) {
    // Executa a função 'func' no nó
    func(nodeArv);
}
```

Conceituação preliminar

- **Projetando a função visit()**
 - em seguida, a função *visitABB()*:

```
// Função para visitar um nó e executar uma função nele
void visitABB(ArvBB *nodeArv, void (*func)(ArvBB*)) {
    // Executa a função 'func' no nó
    func(nodeArv);
}
```

Recebe uma função que possui como parâmetro de entrada um ponteiro para uma árvoreBB

Percurso (Travessia) Pré-Ordem

- **Percurso RED ou em Profundidade**
 - Visita a raiz de cada subárvore (R)
 - em seguida, percorre recursivamente os seus filhos da esquerda para a direita (subárvore esquerda) (**E**)
 - em seguida, percorre recursivamente os seus filhos da direita para a esquerda (subárvore direita). (**D**)

Percurso (Travessia) Em-Ordem

- **Percurso ERD ou percurso ordenado**
 - Percorre recursivamente os filhos da esquerda para a direita (subárvore esquerda) (E)
 - em seguida, visita a raiz de cada subárvore (R)
 - em seguida, percorre recursivamente os seus filhos da direita para a esquerda (subárvore direita). (D)

Percurso (Travessia) Pós-Ordem

- **Percurso EDR**

- Percorre recursivamente os filhos da esquerda para a direita (subárvore esquerda) (E)
 - em seguida, percorre recursivamente os seus filhos da direita para a esquerda (subárvore direita). (D)
 - em seguida, visita a raiz de cada subárvore (R)

Implementação dos Percursos

- **Percurso Pré-ordem (RED)**

```
// Função para realizar uma travessia em pré-ordem da árvore (RED)
//executa a função recebida como parâmetro em cada nó
void preOrdemABB(ArvBB *raiz, void (*func)(ArvBB*)) {
    // Verifica se a árvore não está vazia
    if (!vaziaABB(raiz)) {
        // Visita a raiz e imprime seu valor
        visitABB(raiz, func);
        //cout << " << ";
        // Realiza a travessia em pré-ordem da subárvore esquerda
        preOrdemABB(raiz->esq, func);
        //cout << " >> ";
        // Realiza a travessia em pré-ordem da subárvore direita
        preOrdemABB(raiz->dir, func);
    }
}
```

Implementação dos Percursos

- Percurso Em-ordem (ERD)

```
// Função para realizar uma travessia em ordem da árvore (ERD)
void emOrdemABB(ArvBB *raiz, void (*func)(ArvBB*)) {
    // Verifica se a árvore não está vazia
    if (!vaziaABB(raiz)) {
        // Realiza a travessia em ordem da subárvore esquerda
        //cout << " << ";
        emOrdemABB(raiz->esq, func);
        // Visita a raiz e imprime seu valor
        visitABB(raiz, func);
        //cout << " >> ";
        // Realiza a travessia em ordem da subárvore direita
        emOrdemABB(raiz->dir, func);
    }
}
```

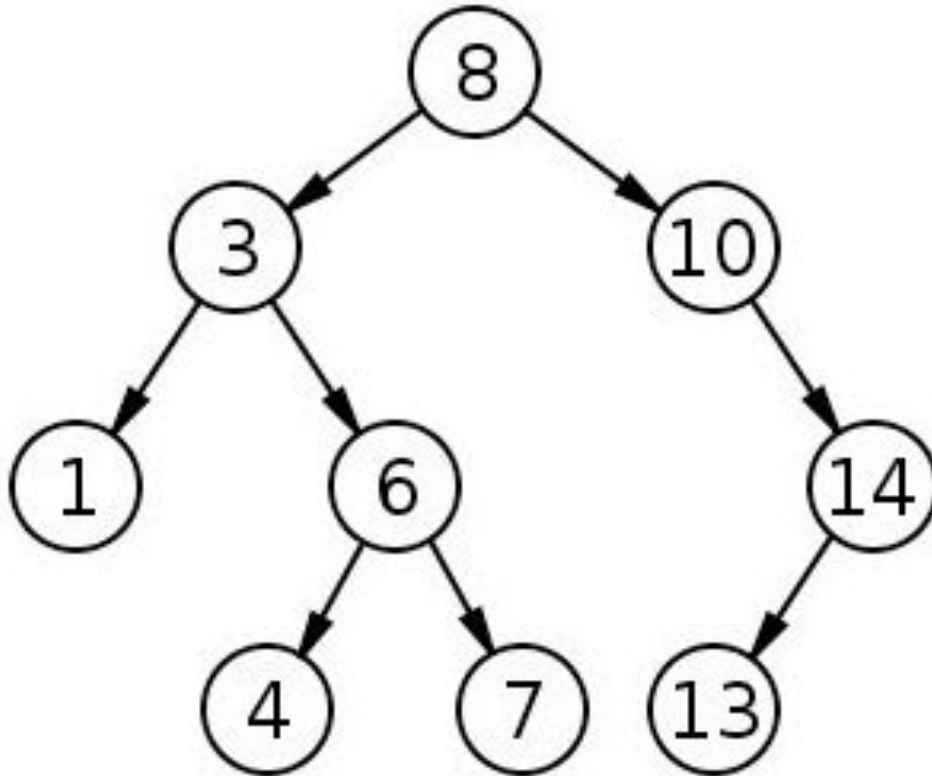
Implementação dos Percursos

- Percurso Pós-Ordem (EDR)

```
// Função para realizar uma travessia em pós-ordem da árvore (EDR)
void posOrdemABB(ArvBB *raiz, void (*func)(ArvBB*)) {
    // Verifica se a árvore não está vazia
    if (!vaziaABB(raiz)) {
        // Realiza a travessia em pós-ordem da subárvore esquerda
        //cout << " << ";
        posOrdemABB(raiz->esq, func);
        //cout << " >> ";
        // Realiza a travessia em pós-ordem da subárvore direita
        posOrdemABB(raiz->dir, func);
        // Visita a raiz e imprime seu valor
        visitABB(raiz, func);
    }
}
```

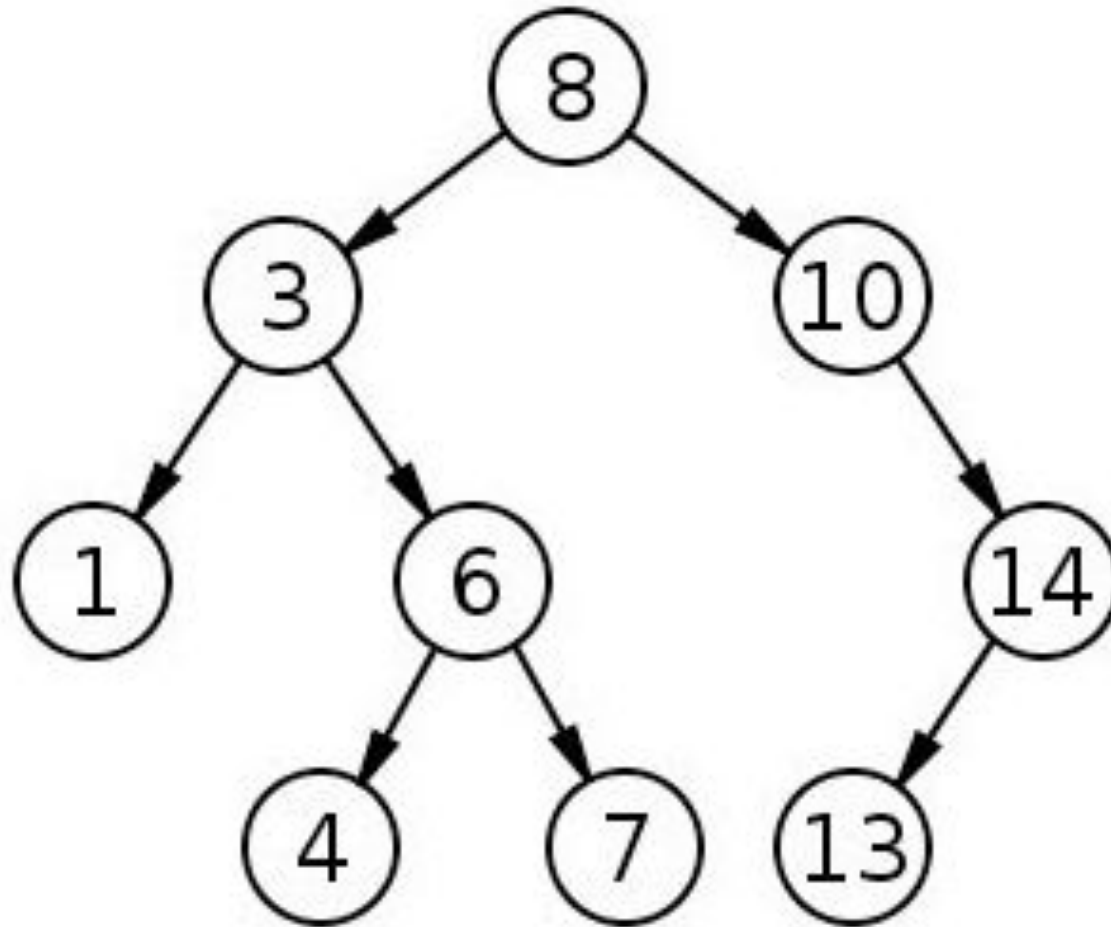

Implementação dos Percursos

- Exemplo, dado que eu queira percorrer e imprimir a seguinte árvore:



```
ArvBB *arv;  
arv = criaABB();  
arv = insereABB(arv, 8);  
arv = insereABB(arv, 3);  
arv = insereABB(arv, 10);  
arv = insereABB(arv, 1);  
arv = insereABB(arv, 6);  
arv = insereABB(arv, 4);  
arv = insereABB(arv, 7);  
arv = insereABB(arv, 14);  
arv = insereABB(arv, 13);  
preOrdemABB(arv, printNodeABB);  
emOrdemABB(arv, printNodeABB);  
posOrdemABB(arv, printNodeABB);
```

Implementação dos Percursos



Percurso RED: 8 3 1 6 4 7 10 14 13

Percurso ERD: 1 3 4 6 7 8 10 13 14

Percurso EDR: 1 4 7 6 3 13 14 10 8

Implementação dos Percursos

- Usando a estratégia Pré-ordem para calcular a altura da árvore:

```
// Função para retornar o máximo entre dois inteiros
```

```
int max(int a, int b){  
    // Se 'a' for maior que 'b', retorna 'a'  
    // Caso contrário, retorna 'b'  
    if(a>b)  
        return a;  
    else return b;  
}
```

```
// Função para calcular a altura da Árvore Binária de Busca (ABB)
```

```
int alturaABB(ArvBB *raiz){  
    // Se a árvore estiver vazia, retorna -1  
    if(vaziaABB(raiz))  
        return -1;  
    // Caso contrário, retorna 1 mais o máximo entre as alturas das subárvores esquerda e direita  
    else return 1 + max(alturaABB(raiz->esq), alturaABB(raiz->dir));  
}
```

Implementação dos Percursos

- **TAREFA!**

- **Analizar na implementação de ABB disponibilizada, os seguintes métodos:**
 - copie o trecho de código e coloque em um chat de IA. Peça para analisar e explicar
 - **preOrdemHierarquico**
 - usa percurso pré-ordem para imprimir a árvore em hierarquia
 - **getNumElementosABB**
 - usa percurso pré-ordem para percorrer e contar o número de elementos da ABB usando o método visit()

Projetando uma biblioteca para ABBs

- Operações sobre a estrutura de ABB:
 - Criação
 - Percurso
 - **Inserção**
 - Busca
 - Remoção

Usaremos destas propriedades recursivas para implementar tais métodos recursivamente...

Inserção em ABBs

- A inserção em ABBs deve ocorrer sempre em NÓS FOLHAS!
- Deve-se percorrer da raiz até as extremidades para inserir o novo elemento em um nó-folha de modo a respeitar a propriedade de ordenação.

Inserção em ABBs

- Algoritmo **Inserção**:
 - **Se** a árvore estiver vazia
 - adicionar novo nó
 - **Senão**
 - **Se** o novo elemento é menor que a raiz:
 - percorra a subárvore esquerda fazendo comparações até encontrar a posição correta.
 - **Senão Se** o novo elemento é maior que a raiz:
 - percorra a subárvore direita fazendo comparações até encontrar a posição correta.
 - **Senão**
 - Tratar repetições (ou não).

Inserção em ABBs

- Implementação:
 - Função que criar um novo nó de árvore:

```
// Função para criar um novo nó na Árvore Binária de Busca (ABB)
ArvBB* novoNoABB(int elem){
    // Cria um novo nó
    ArvBB* novo = new ArvBB;
    // Atribui o valor do elemento ao campo 'info' do novo nó
    novo->info = elem;
    // Inicializa os ponteiros 'esq' e 'dir' do novo nó como NULL
    novo->esq = NULL;
    novo->dir = NULL;
    // Retorna o novo nó
    return novo;
}
```

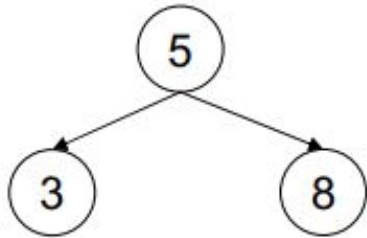
Inserção em ABBs

- Implementação:
 - Função de inserção recursiva:

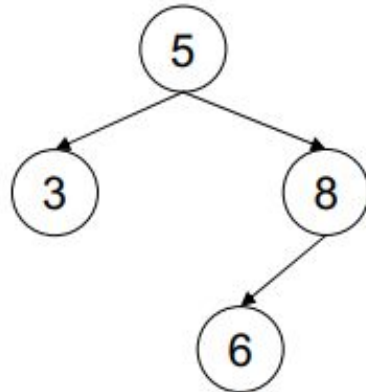
```
// Função para inserir um elemento na ABB
ArvBB* insereABB(ArvBB *raiz, int elem){
    // Verifica se a ABB está vazia
    if(vaziaABB(raiz)){
        // Se a ABB estiver vazia, cria um novo nó com o elemento
        ArvBB* novo = novoNoABB(elem);
        // A raiz se torna o novo nó
        raiz = novo;
    }else{
        // Se o elemento for menor que o valor da raiz
        if(elem < raiz->info)
            // Insere o elemento na subárvore esquerda
            raiz->esq = insereABB(raiz->esq, elem);
        else
            // Senão, insere o elemento na subárvore direita
            raiz->dir = insereABB(raiz->dir, elem);
    }
    // Retorna a raiz da ABB
    return raiz;
}
```

Inserção em ABBs

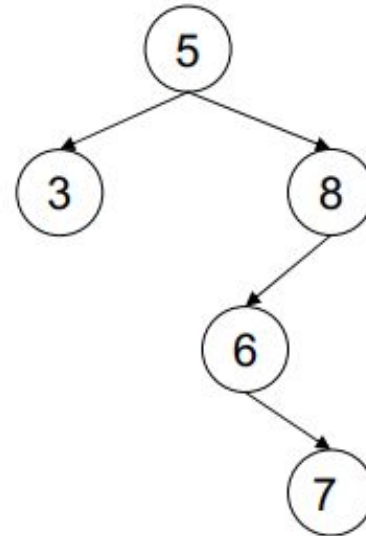
- Algoritmo **Inserção**:
 - exemplo:



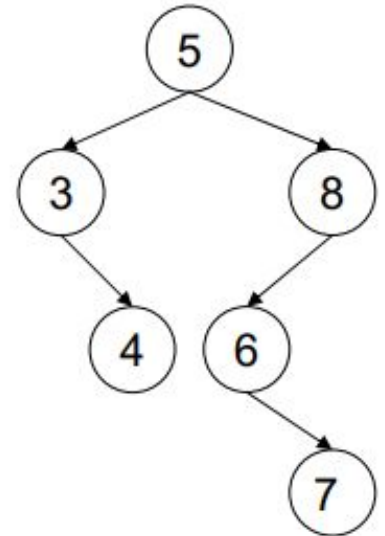
$x = 6$



$x = 7$



$x = 4$



Projetando uma biblioteca para ABBs

- Operações sobre a estrutura de ABB:
 - Criação
 - Percurso
 - Inserção
 - **Busca**
 - Remoção

Usaremos destas propriedades recursivas para implementar tais métodos recursivamente...

Busca em ABBs

- Implementação de busca binária
- Basta comparar o valor buscado a partir do nó raiz e seguir recursivamente, respeitando as propriedades de ABB.

Busca em ABBs

- **Algoritmo Busca:**

- **Se** árvore não vazia:

- **Se** conteúdo da raiz igual ao elemento:

- Achou

- **Senão Se** o valor for menor que o elemento da raiz

- seguir pelo ramo da esquerda, fazendo as comparações

- **Senão Se** o valor for maior que o elemento da raiz

- seguir pelo ramo da direita, fazendo as comparações

- **Senão**

- elemento não está presente na árvore

Busca em ABBs

- Implementação do algoritmo de busca:

```
// Função para buscar um elemento na Árvore Binária de Busca (ABB)
ArvBB* buscaElemABB(ArvBB *raiz, int elem){
    // Verifica se a árvore não está vazia
    if(!vaziaABB(raiz)){
        // Se o valor do nó atual é igual ao elemento procurado
        if (raiz->info == elem){
            cout << "Elemento " << elem << " encontrado!" << endl;
            // Retorna o nó que contém o elemento
            return raiz;
        }
        // Se o elemento é menor que o valor do nó atual
        else if(elem < raiz->info)
            // Busca o elemento na subárvore esquerda
            raiz = buscaElemABB(raiz->esq, elem);
        else
            // Se o elemento é maior que o valor do nó atual, busca o elemento na subárvore direita
            buscaElemABB(raiz->dir, elem);
    }else{ // Se a árvore está vazia, imprime uma mensagem indicando que o elemento não foi encontrado
        cout << "Elemento " << elem << " não encontrado!" << endl;
        return raiz;
    }
}
```

Projetando uma biblioteca para ABBs

- Operações sobre a estrutura de ABB:
 - Criação
 - Percurso
 - Inserção
 - Busca
 - **Remoção**

Usaremos destas propriedades recursivas para implementar tais métodos recursivamente...

Remoção de elemento em ABBs

- Remover um elemento da árvore consiste em analisar se a remoção desestrutura as propriedades de ABB
 - se necessário fazer os ajustes para manter a árvore correta

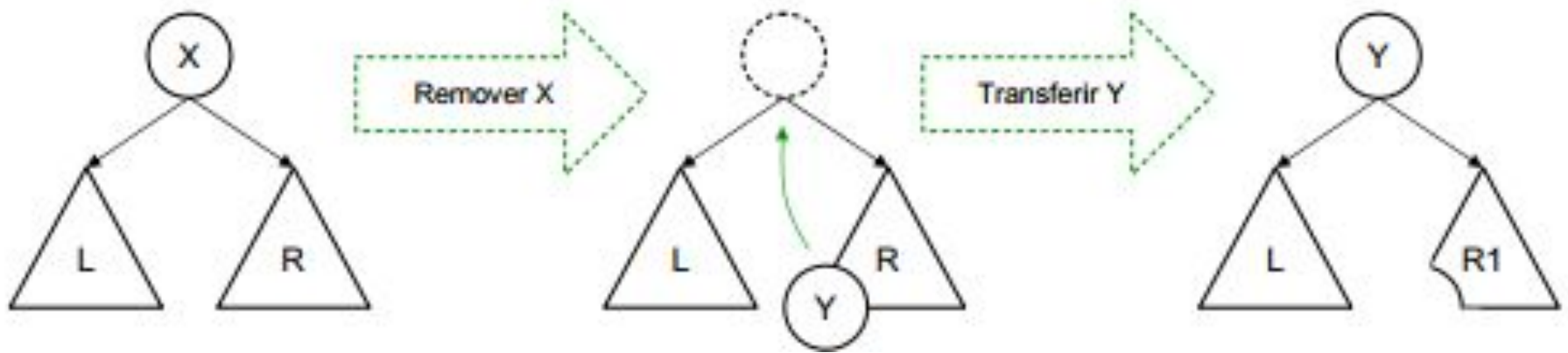
Remoção de elemento em ABBs

- Para remover um dado elemento em uma ABB existem as seguintes situações possíveis:
 - Não existe nenhum nó com chave igual ao elemento
 - O nó é folha
 - O nó possui apenas uma subárvore
 - O nó possui as duas subárvores

Remoção de elemento em ABBs

- Quando o elemento a ser removido possui as duas sub-árvore não vazias
 - Geralmente:
 - Encontrar o elemento de **menor** valor na sub-árvore **direita** do elemento a ser removido
 - Transferi-lo para o nó ocupado pelo elemento removido

Remoção de elemento em ABBs



Remoção de elemento em ABBs

- Implementação da remoção:

```
// Função para remover um elemento de uma Árvore Binária de Busca (ABB)
ArvBB* removeElemABB(ArvBB * raiz, int elem){
    // Verifica se a árvore está vazia
    if(!vaziaABB(raiz)){
        // Se o elemento é menor que o nó atual, procura na subárvore esquerda
        if(elem < raiz->info){
            raiz->esq = removeElemABB(raiz->esq, elem);
        }
        // Se o elemento é maior que o nó atual, procura na subárvore direita
        else if (elem > raiz->info){
            raiz->dir = removeElemABB(raiz->dir, elem);
        }
        // Se o elemento é igual ao nó atual, remove o nó
        else{
```

....

Remoção de elemento em ABBs

- Implementação da remoção:

```
else{
    ArvBB *aux = raiz;
    // Se o nó atual não tem filho à esquerda, substitui o nó pelo filho à direita
    if(raiz->esq == NULL){
        raiz = raiz->dir;
        delete aux;
    }
    // Se o nó atual não tem filho à direita, substitui o nó pelo filho à esquerda
    else if (raiz->dir == NULL){
        raiz = raiz->esq;
        delete aux;
    }
    // Se o nó atual tem ambos os filhos, substitui o nó pelo menor elemento da subárvore direita
    else{
        aux = raiz->dir;
        while(aux->esq)
            aux = aux->esq;
        raiz->info = aux->info;
        raiz->dir = removeElemABB(raiz->dir, aux->info);
    }
}
```

....

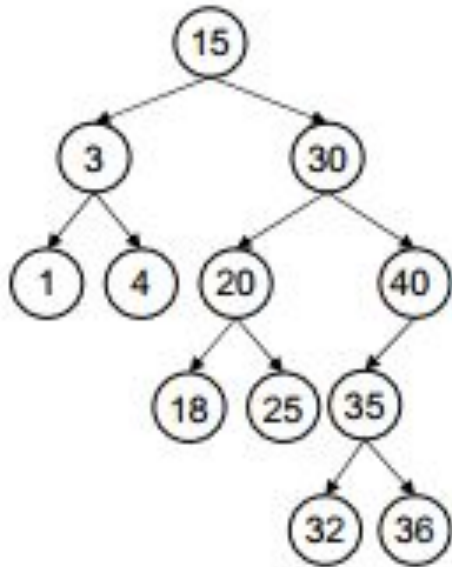
Remoção de elemento em ABBs

- Implementação da remoção:

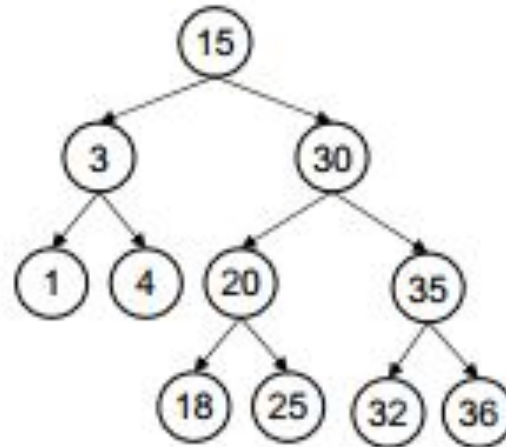
```
,  
// Retorna a raiz da árvore  
return raiz;  
}  
// Se a árvore está vazia, retorna NULL  
else return NULL;  
}
```

....

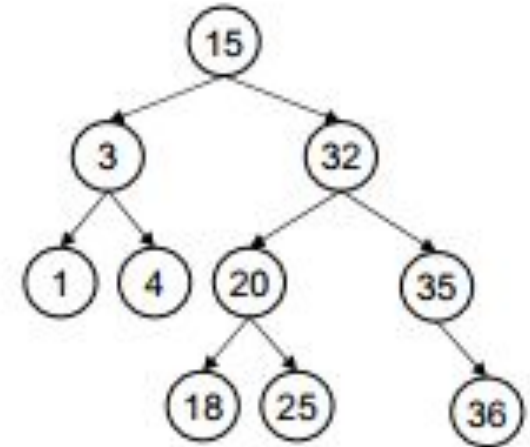
Remoção de elemento em ABBs



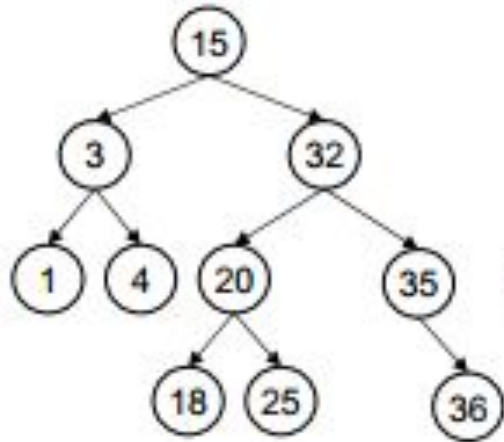
x = 40



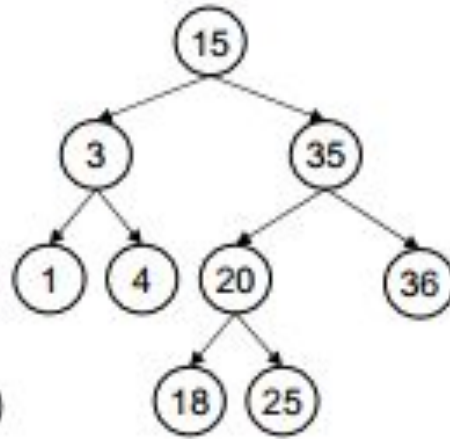
x = 30



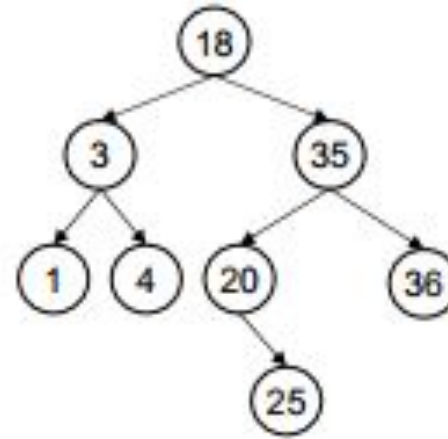
Remoção de elemento em ABBs



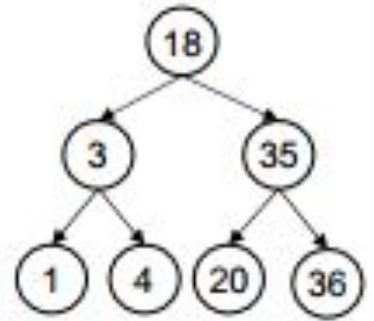
$x = 32$



$x = 15$

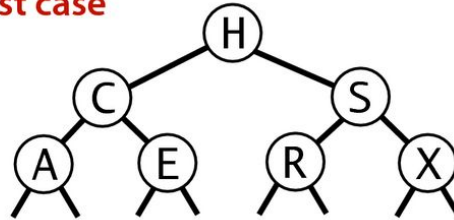


$x = 25$

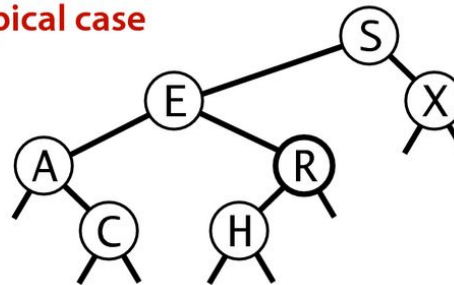


O problema do balanceamento

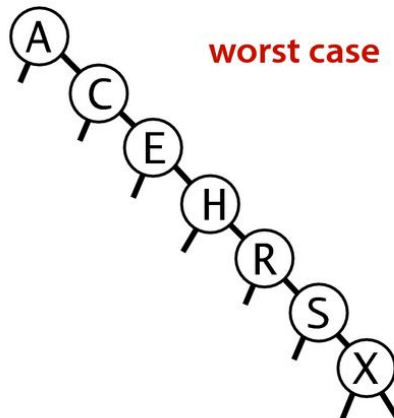
best case



typical case



worst case



BST possibilities

O problema do balanceamento

O problema do balanceamento

- <https://www.ime.usp.br/~pf/estruturas-de-dados/aulas/st-bst.html>
- <https://algs4.cs.princeton.edu/32bst/#preview1>