

# MC-202

## Árvores Binárias de Busca

Lehilton Pedrosa

Universidade Estadual de Campinas

Segundo semestre de 2018

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último



# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último
- Mas buscar demora  $O(n)$

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores ordenados:

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores ordenados:

- Podemos buscar em  $O(\lg n)$

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores ordenados:

- Podemos buscar em  $O(\lg n)$
- Mas inserir e remover leva  $O(n)$

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores ordenados:

- Podemos buscar em  $O(\lg n)$
- Mas inserir e remover leva  $O(n)$

Veremos **árvores binárias de busca**

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores ordenados:

- Podemos buscar em  $O(\lg n)$
- Mas inserir e remover leva  $O(n)$

Veremos **árvores binárias de busca**

- primeiro uma versão simples, depois uma sofisticada

# Tempo para Inserção, Remoção e Busca

Usando Listas Duplamente Ligadas:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores não-ordenados:

- Podemos inserir e remover em  $O(1)$ 
  - insira no final
  - para remover, troque com o último e remova o último
- Mas buscar demora  $O(n)$

Se usarmos vetores ordenados:

- Podemos buscar em  $O(\lg n)$
- Mas inserir e remover leva  $O(n)$

Veremos **árvores binárias de busca**

- primeiro uma versão simples, depois uma sofisticada
- versão sofisticada: três operações levam  $O(\lg n)$

# Árvore Binária de Busca

Uma **Árvore Binária de Busca** (ABB) é uma árvore binária em que cada nó contém um elemento de um conjunto ordenável



# Árvore Binária de Busca

Uma **Árvore Binária de Busca** (ABB) é uma árvore binária em que cada nó contém um elemento de um conjunto ordenável

Cada nó  $r$ , com subárvores esquerda  $T_e$  e direita  $T_d$  satisfaz a seguinte propriedade:

# Árvore Binária de Busca

Uma **Árvore Binária de Busca** (ABB) é uma árvore binária em que cada nó contém um elemento de um conjunto ordenável

Cada nó  $r$ , com subárvores esquerda  $T_e$  e direita  $T_d$  satisfaz a seguinte propriedade:

1.  $e \leq r$  para todo elemento  $e \in T_e$

# Árvore Binária de Busca

Uma **Árvore Binária de Busca** (ABB) é uma árvore binária em que cada nó contém um elemento de um conjunto ordenável

Cada nó  $r$ , com subárvores esquerda  $T_e$  e direita  $T_d$  satisfaz a seguinte propriedade:

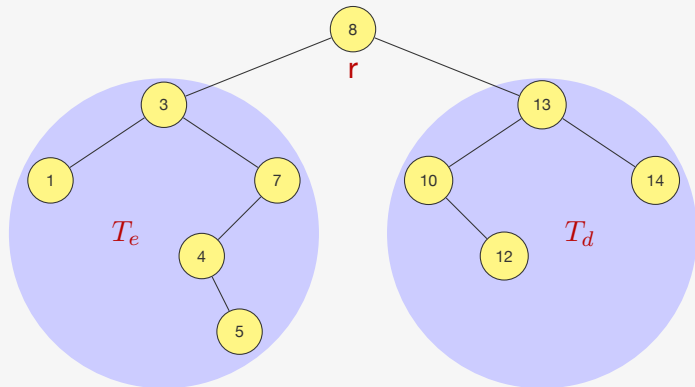
1.  $e \leq r$  para todo elemento  $e \in T_e$
2.  $r \leq d$  para todo elemento  $d \in T_d$

# Árvore Binária de Busca

Uma **Árvore Binária de Busca** (ABB) é uma árvore binária em que cada nó contém um elemento de um conjunto ordenável

Cada nó  $r$ , com subárvores esquerda  $T_e$  e direita  $T_d$  satisfaz a seguinte propriedade:

1.  $e \leq r$  para todo elemento  $e \in T_e$
2.  $r \leq d$  para todo elemento  $d \in T_d$



# TAD - Árvores de Busca Binária

```
1 typedef struct No {
2     int chave;
3     struct No *esq, *dir, *pai; /*pai é opcional, usado em
4     sucessor e antecessor*/
5 } No;
6
7 typedef No * p_no;
8
9 p_no criar_arvore();
10
11 void destruir_arvore(p_no raiz);
12
13 p_no inserir(p_no raiz, int chave);
14
15 p_no remover(p_no raiz, int chave);
16
17 p_no buscar(p_no raiz, int chave);
18
19 p_no minimo(p_no raiz);
20
21 p_no maximo(p_no raiz);
22
23 p_no sucessor(p_no x);
24
25 p_no antecessor(p_no x);
```

## Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

## Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore

# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz



# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda

# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz

# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

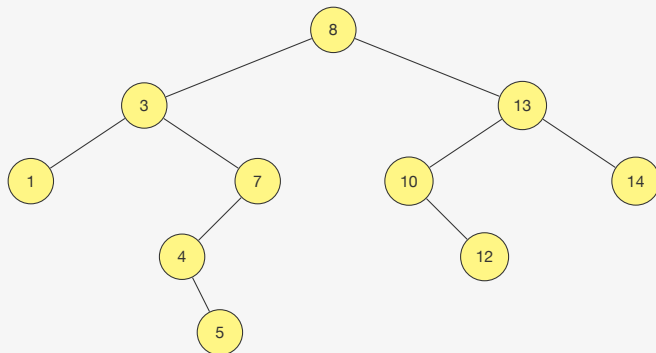
Ex: Buscando por 4

# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

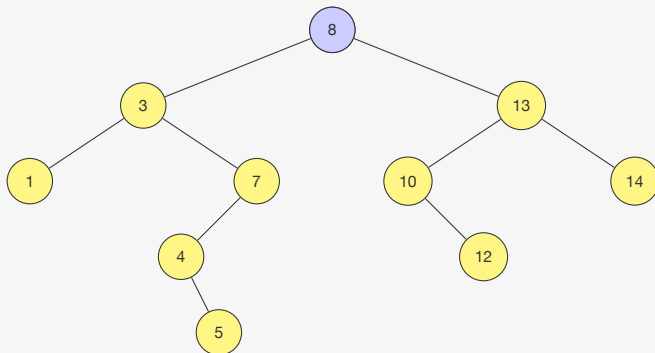


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

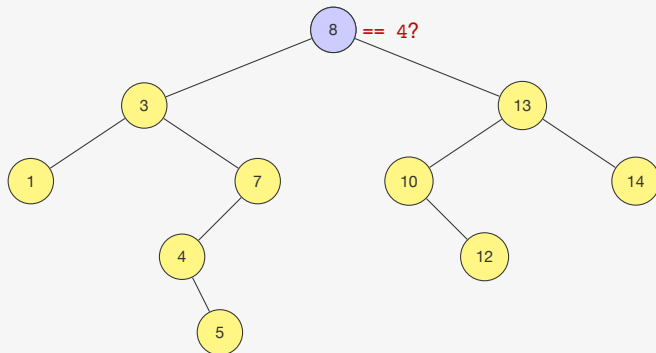


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

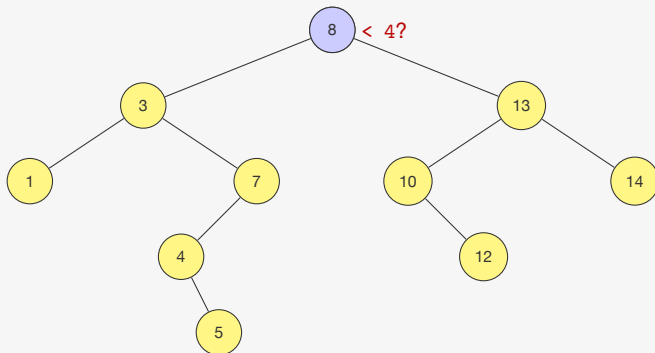


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4



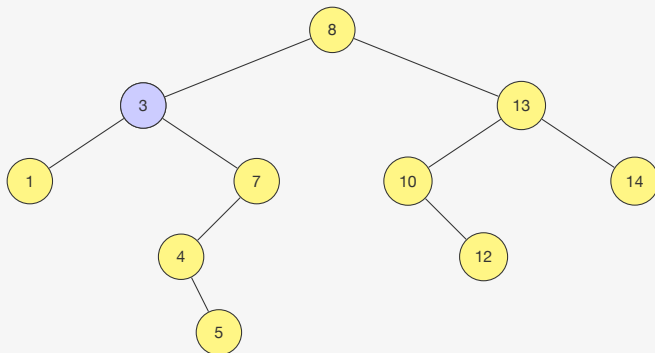


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

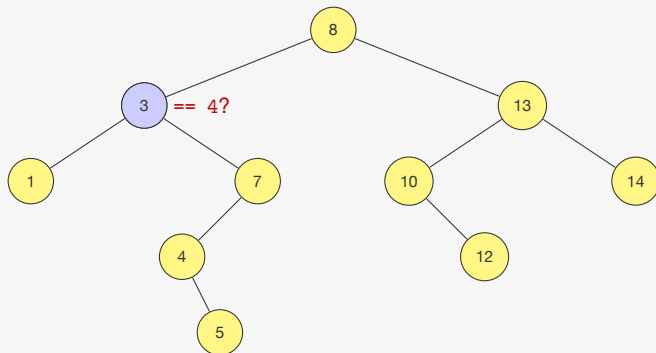


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

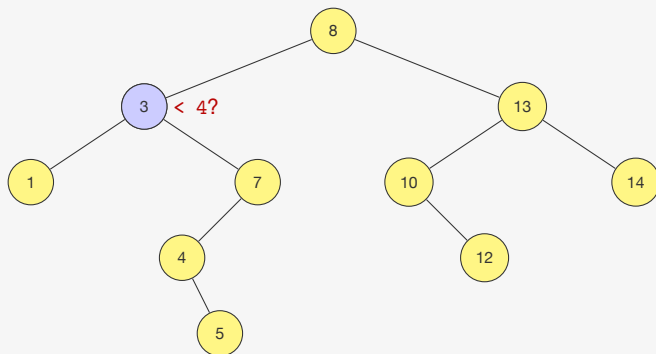


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

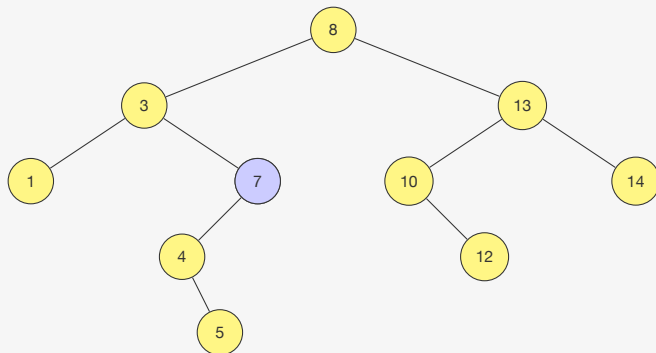


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

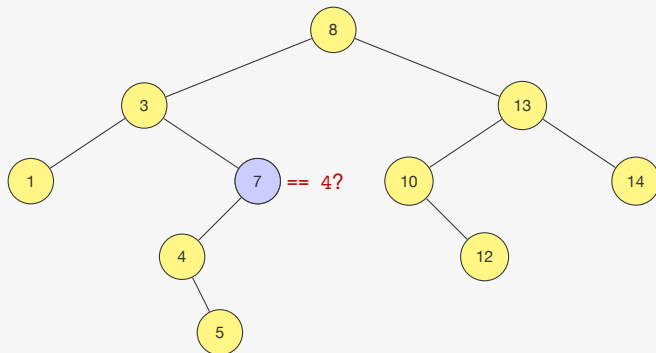


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

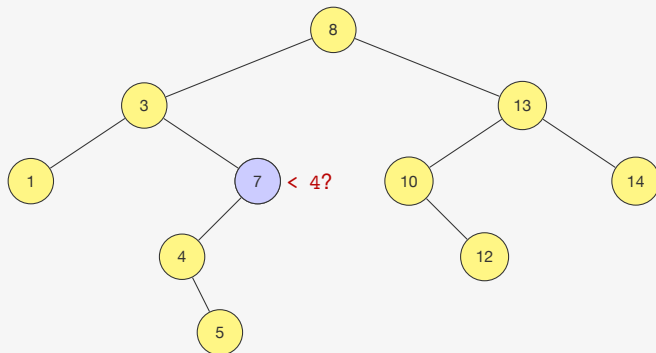


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

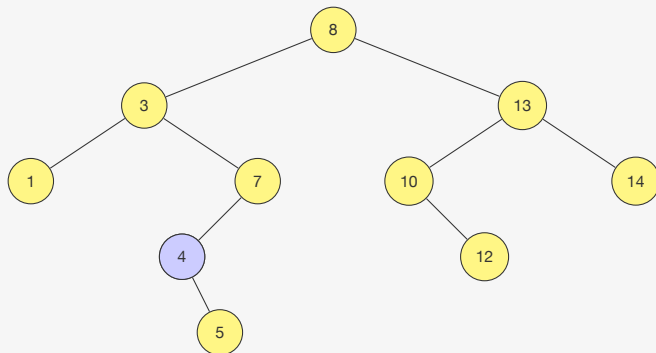


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

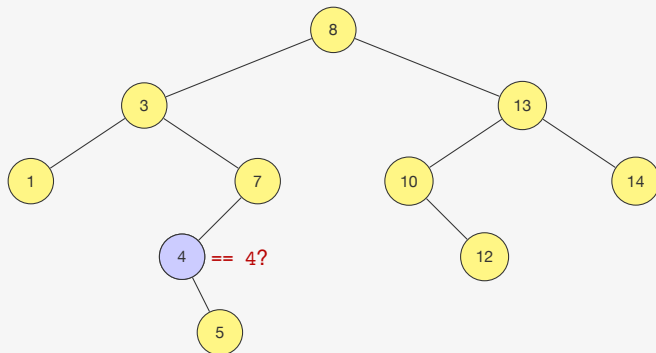


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4



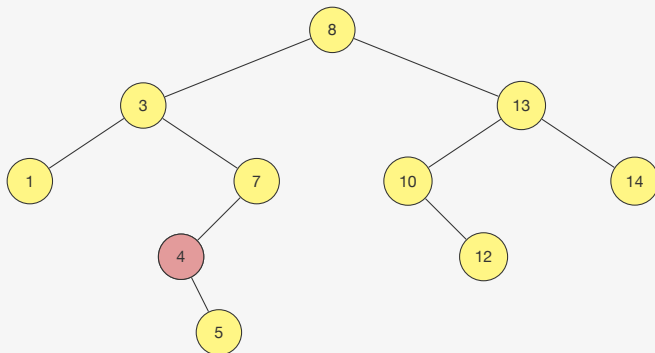


# Busca por um valor

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 4

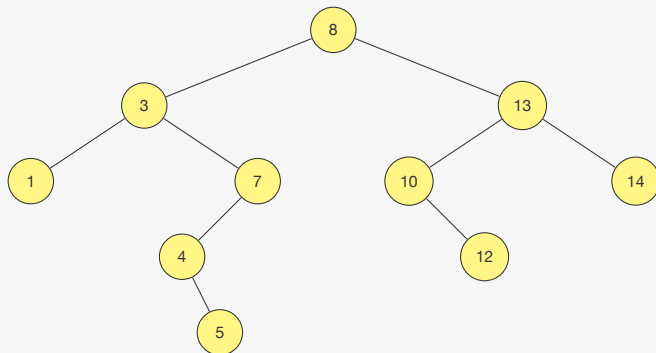


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

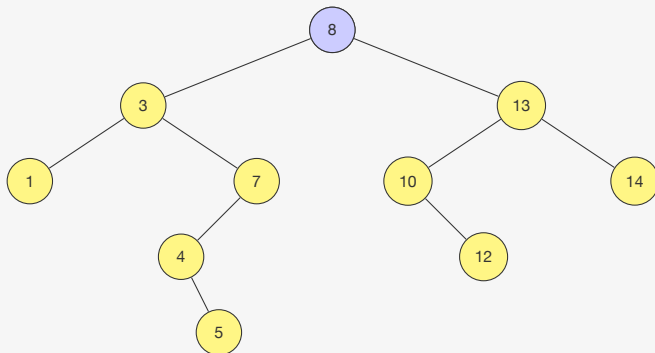


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

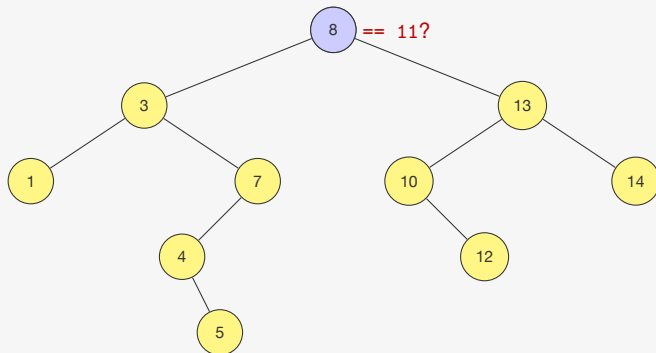


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

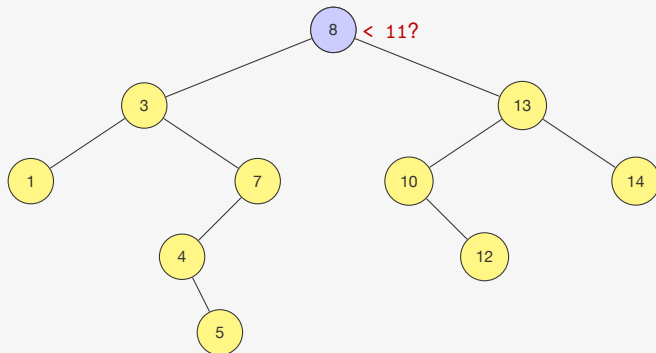


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

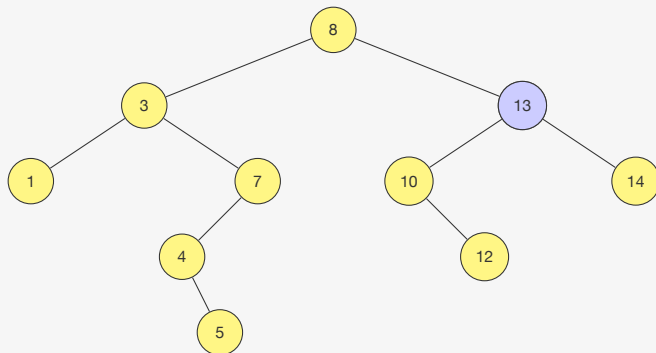


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

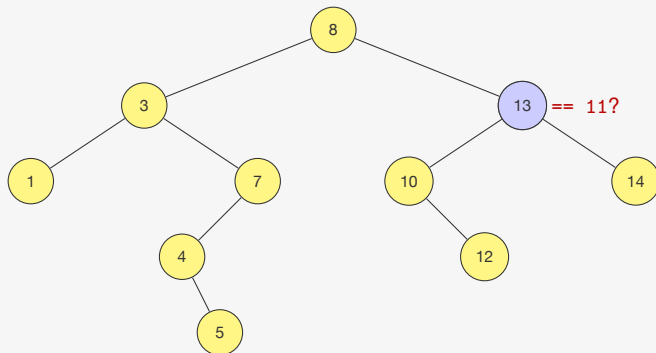


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

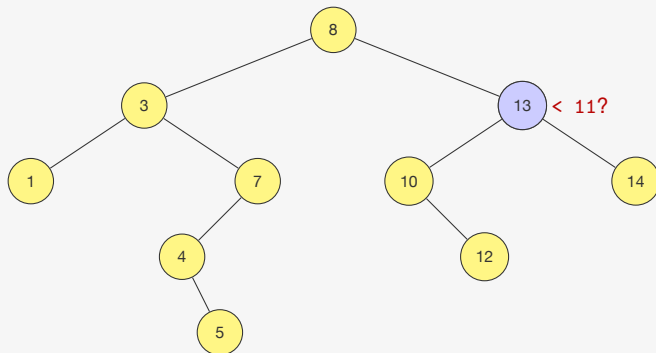


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11



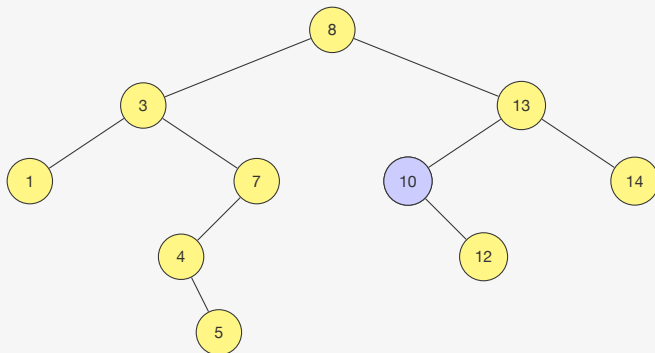


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

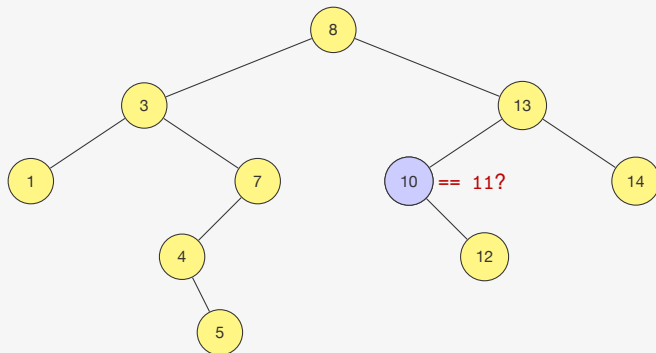


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

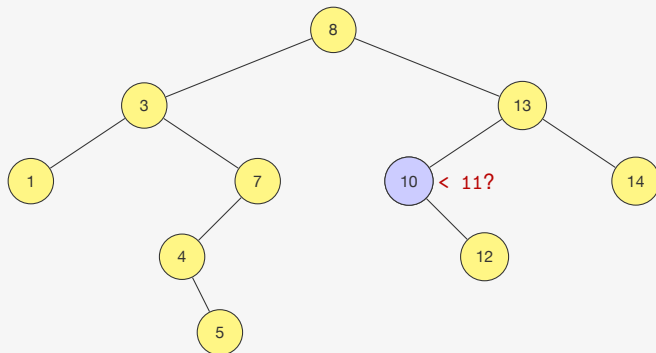


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

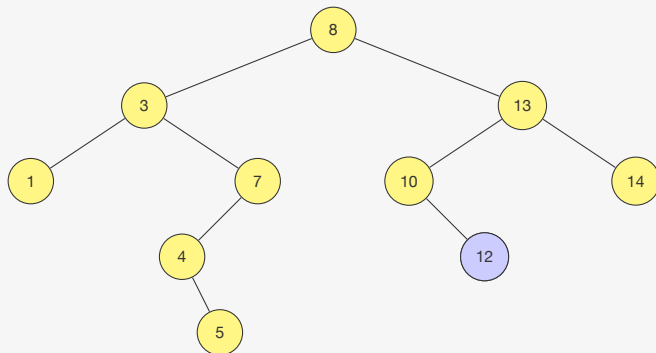


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

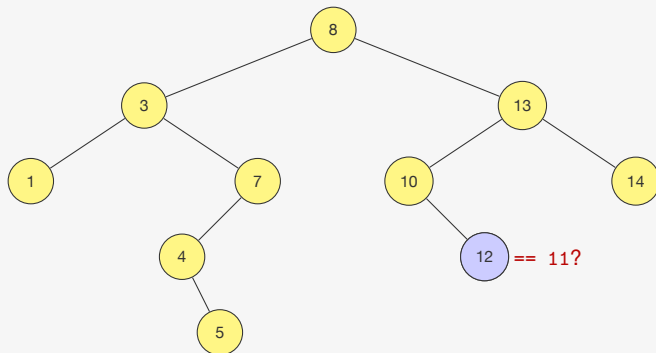


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

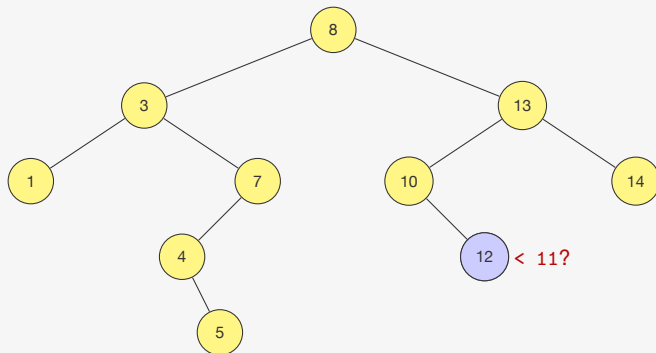


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11

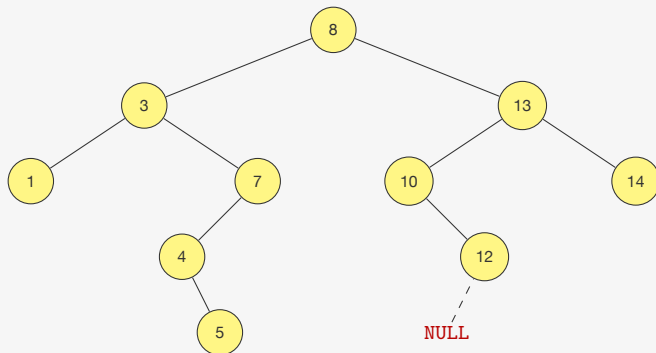


# Busca por um valor

A ideia é semelhante a da busca binária:

- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
  - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

Ex: Buscando por 11



# Busca

Versão recursiva:

```
1 p_no buscar(p_no raiz, int chave) {
```



# Busca

Versão recursiva:

```
1 p_no buscar(p_no raiz, int chave) {  
2     if (raiz == NULL || chave == raiz->chave)  
3         return raiz;
```

# Busca

Versão recursiva:

```
1 p_no buscar(p_no raiz, int chave) {  
2     if (raiz == NULL || chave == raiz->chave)  
3         return raiz;  
4     if (chave < raiz->chave)  
5         return buscar(raiz->esq, chave);
```

# Busca

Versão recursiva:

```
1 p_no buscar(p_no raiz, int chave) {  
2     if (raiz == NULL || chave == raiz->chave)  
3         return raiz;  
4     if (chave < raiz->chave)  
5         return buscar(raiz->esq, chave);  
6     else  
7         return buscar(raiz->dir, chave);  
8 }
```

# Busca

## Versão recursiva:

```
1 p_no buscar(p_no raiz, int chave) {
2     if (raiz == NULL || chave == raiz->chave)
3         return raiz;
4     if (chave < raiz->chave)
5         return buscar(raiz->esq, chave);
6     else
7         return buscar(raiz->dir, chave);
8 }
```

## Versão iterativa:

```
1 p_no buscar_iterativo(p_no raiz, int chave) {
2     while (raiz != NULL && chave != raiz->chave)
3         if (chave < raiz->chave)
4             raiz = raiz->esq;
5         else
6             raiz = raiz->dir;
7     return raiz;
8 }
```

# Eficiência da busca

Qual é o tempo da busca?

# Eficiência da busca

Qual é o tempo da busca?

- depende da forma da árvore...

# Eficiência da busca

Qual é o tempo da busca?

- depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós

# Eficiência da busca

Qual é o tempo da busca?

- depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós

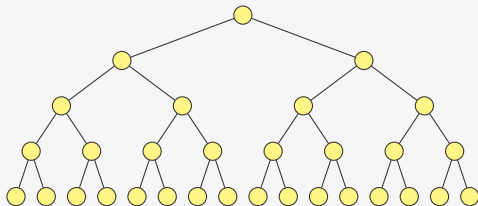


# Eficiência da busca

Qual é o tempo da busca?

- depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós



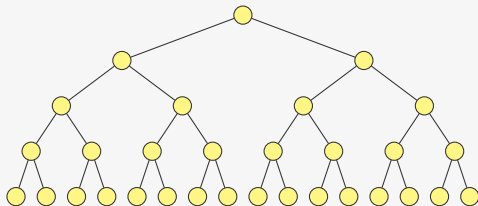
Melhor árvore:  $O(\lg n)$

# Eficiência da busca

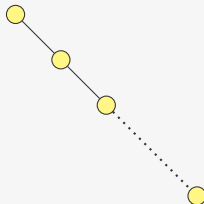
Qual é o tempo da busca?

- depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós



Melhor árvore:  $O(\lg n)$



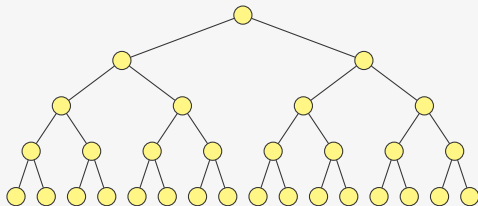
Pior árvore:  $O(n)$

# Eficiência da busca

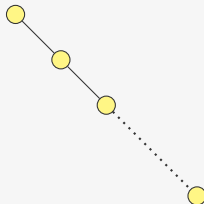
Qual é o tempo da busca?

- depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós



Melhor árvore:  $O(\lg n)$



Pior árvore:  $O(n)$

Caso médio: em uma árvore com  $n$  elementos adicionados em ordem aleatória a busca demora (em média)  $O(\lg n)$

## Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

## Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor

## Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

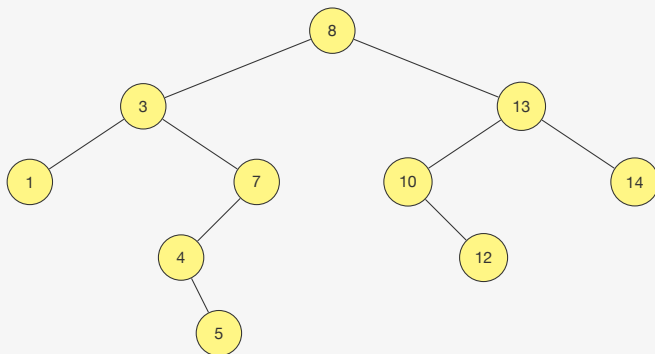
Ex: Inserindo 11

# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11



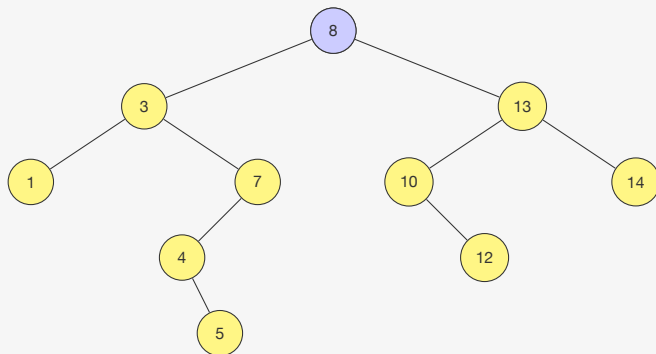


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

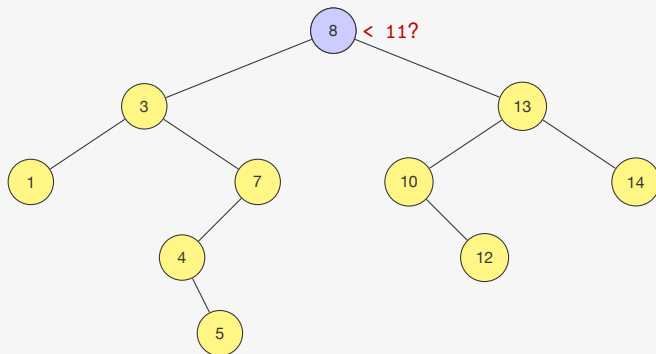


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

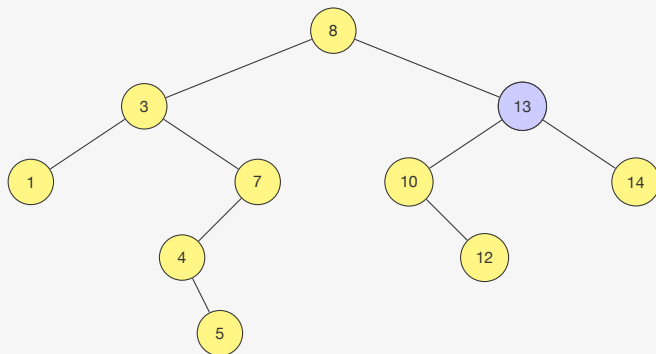


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

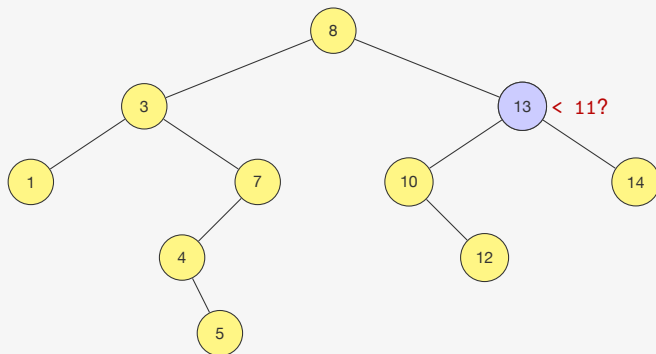


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

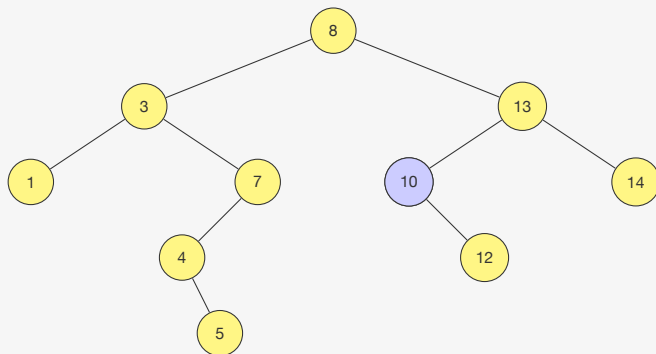


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

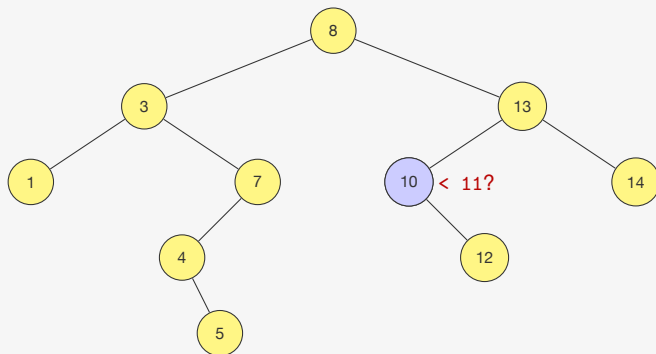


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

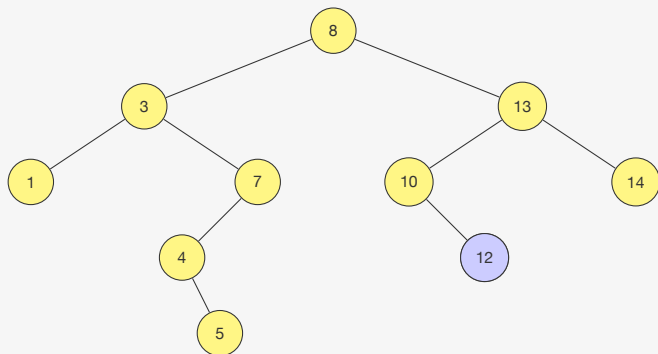


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

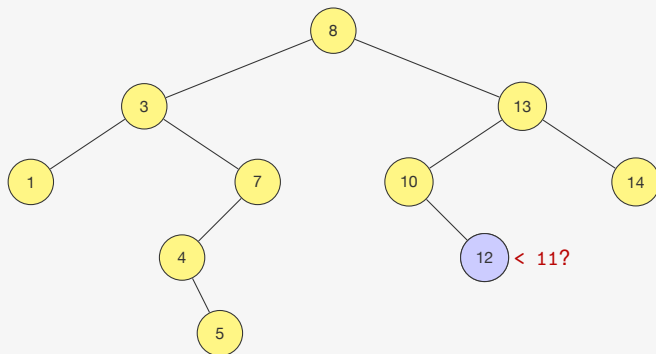


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11



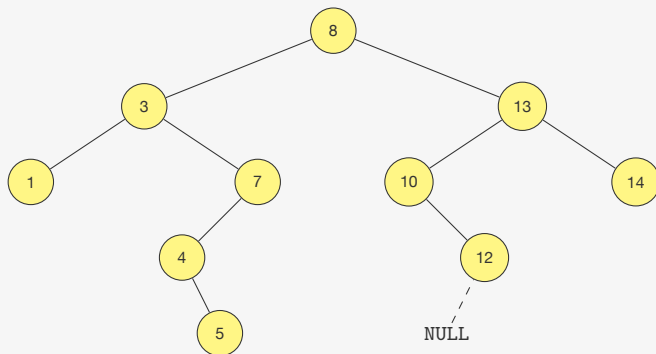


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11

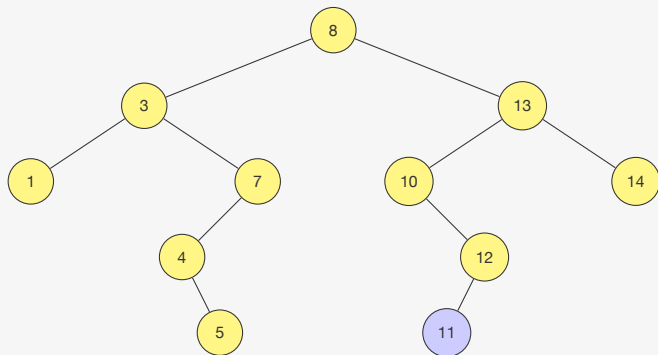


# Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Ex: Inserindo 11



# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

- devolve um ponteiro para a raiz da “nova” árvore

# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

- devolve um ponteiro para a raiz da “nova” árvore
- assim como fizemos com listas ligadas

# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

- devolve um ponteiro para a raiz da “nova” árvore
- assim como fizemos com listas ligadas

```
1 p_no inserir(p_no raiz, int chave) {
```

# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

- devolve um ponteiro para a raiz da “nova” árvore
- assim como fizemos com listas ligadas

```
1 p_no inserir(p_no raiz, int chave) {  
2     p_no novo;  
3     if (raiz == NULL) {  
4         novo = malloc(sizeof(No));  
5         novo->esq = novo->dir = NULL;  
6         novo->chave = chave;  
7         return novo;  
8     }
```

# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

- devolve um ponteiro para a raiz da “nova” árvore
- assim como fizemos com listas ligadas

```
1 p_no inserir(p_no raiz, int chave) {
2     p_no novo;
3     if (raiz == NULL) {
4         novo = malloc(sizeof(No));
5         novo->esq = novo->dir = NULL;
6         novo->chave = chave;
7         return novo;
8     }
9     if (chave < raiz->chave)
10        raiz->esq = inserir(raiz->esq, chave);
11    else
12        raiz->dir = inserir(raiz->dir, chave);
13    return raiz;
14 }
```



# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

- devolve um ponteiro para a raiz da “nova” árvore
- assim como fizemos com listas ligadas

```
1 p_no inserir(p_no raiz, int chave) {
2     p_no novo;
3     if (raiz == NULL) {
4         novo = malloc(sizeof(No));
5         novo->esq = novo->dir = NULL;
6         novo->chave = chave;
7         return novo;
8     }
9     if (chave < raiz->chave)
10        raiz->esq = inserir(raiz->esq, chave);
11    else
12        raiz->dir = inserir(raiz->dir, chave);
13    return raiz;
14 }
```

# Inserção - implementação

O algoritmo insere na árvore recursivamente

- devolve um ponteiro para a raiz da “nova” árvore
- assim como fizemos com listas ligadas

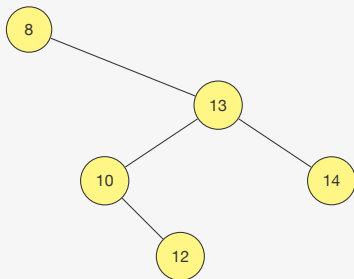
```
1 p_no inserir(p_no raiz, int chave) {
2     p_no novo;
3     if (raiz == NULL) {
4         novo = malloc(sizeof(No));
5         novo->esq = novo->dir = NULL;
6         novo->chave = chave;
7         return novo;
8     }
9     if (chave < raiz->chave)
10        raiz->esq = inserir(raiz->esq, chave);
11    else
12        raiz->dir = inserir(raiz->dir, chave);
13    return raiz;
14 }
```

## Mínimo da Árvore

Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?

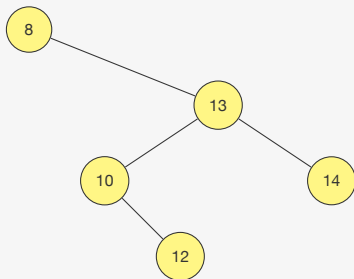
## Mínimo da Árvore

Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



# Mínimo da Árvore

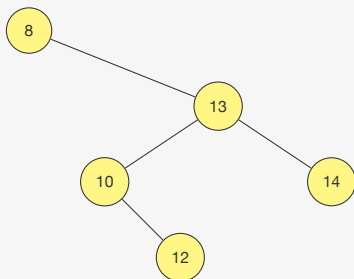
Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



Quem é o mínimo para essa árvore?

# Mínimo da Árvore

Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



Quem é o mínimo para essa árvore?

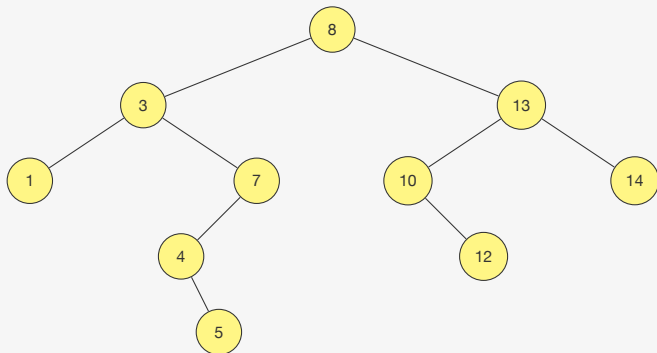
- É a própria raiz

## Mínimo da Árvore

Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?

# Mínimo da Árvore

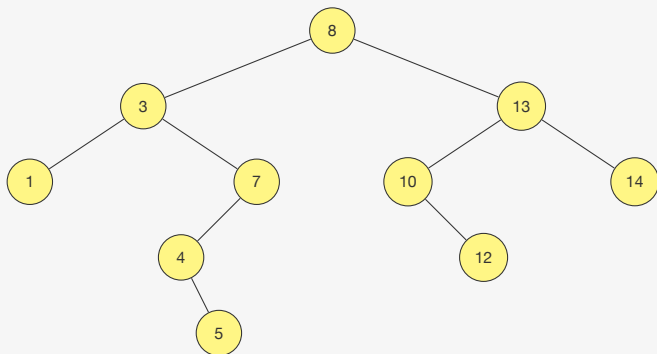
Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?





# Mínimo da Árvore

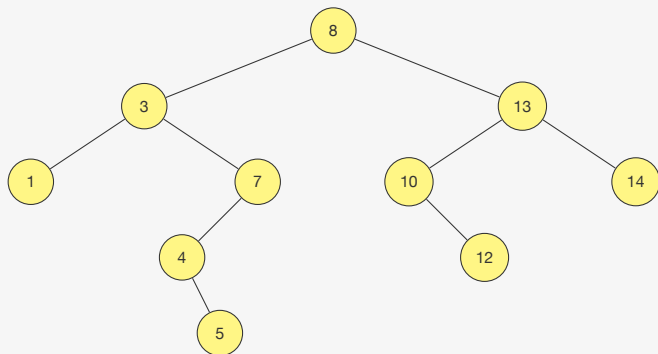
Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



Quem é o mínimo para essa árvore?

# Mínimo da Árvore

Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



Quem é o mínimo para essa árvore?

- É o mínimo da subárvore esquerda

# Mínimo - Implementações

Versão recursiva:

```
1 p_no minimo(p_no raiz) {  
2     if (raiz == NULL || raiz->esq == NULL)  
3         return raiz;  
4     return minimo(raiz->esq);  
5 }
```

# Mínimo - Implementações

## Versão recursiva:

```
1 p_no minimo(p_no raiz) {  
2     if (raiz == NULL || raiz->esq == NULL)  
3         return raiz;  
4     return minimo(raiz->esq);  
5 }
```

## Versão iterativa:

```
1 p_no minimo_iterativo(p_no raiz) {  
2     while (raiz != NULL && raiz->esq != NULL)  
3         raiz = raiz->esq;  
4     return raiz;  
5 }
```

# Mínimo - Implementações

## Versão recursiva:

```
1 p_no minimo(p_no raiz) {  
2     if (raiz == NULL || raiz->esq == NULL)  
3         return raiz;  
4     return minimo(raiz->esq);  
5 }
```

## Versão iterativa:

```
1 p_no minimo_iterativo(p_no raiz) {  
2     while (raiz != NULL && raiz->esq != NULL)  
3         raiz = raiz->esq;  
4     return raiz;  
5 }
```

Para encontrar o máximo, basta fazer a operação simétrica

# Mínimo - Implementações

Versão recursiva:

```
1 p_no minimo(p_no raiz) {  
2     if (raiz == NULL || raiz->esq == NULL)  
3         return raiz;  
4     return minimo(raiz->esq);  
5 }
```

Versão iterativa:

```
1 p_no minimo_iterativo(p_no raiz) {  
2     while (raiz != NULL && raiz->esq != NULL)  
3         raiz = raiz->esq;  
4     return raiz;  
5 }
```

Para encontrar o máximo, basta fazer a operação simétrica

- Se a subárvore direita existir, é o seu máximo

# Mínimo - Implementações

Versão recursiva:

```
1 p_no minimo(p_no raiz) {  
2     if (raiz == NULL || raiz->esq == NULL)  
3         return raiz;  
4     return minimo(raiz->esq);  
5 }
```

Versão iterativa:

```
1 p_no minimo_iterativo(p_no raiz) {  
2     while (raiz != NULL && raiz->esq != NULL)  
3         raiz = raiz->esq;  
4     return raiz;  
5 }
```

Para encontrar o máximo, basta fazer a operação simétrica

- Se a subárvore direita existir, é o seu máximo
- Senão, é a própria raiz

# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?



# Sucessor

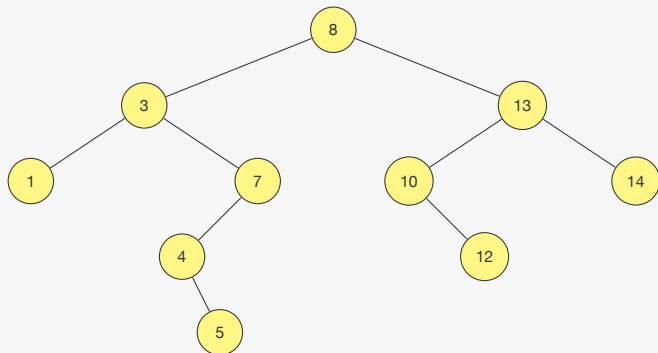
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação

# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

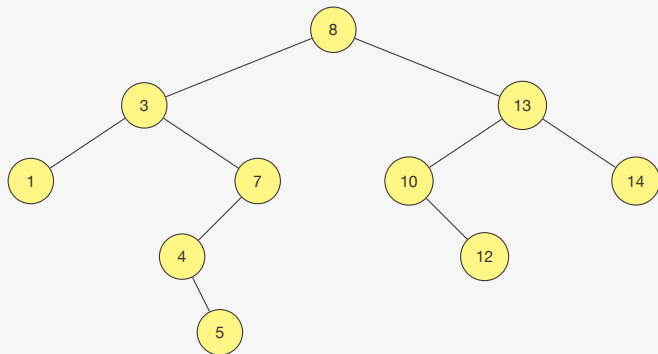
- O sucessor é o próximo nó na ordenação



# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação

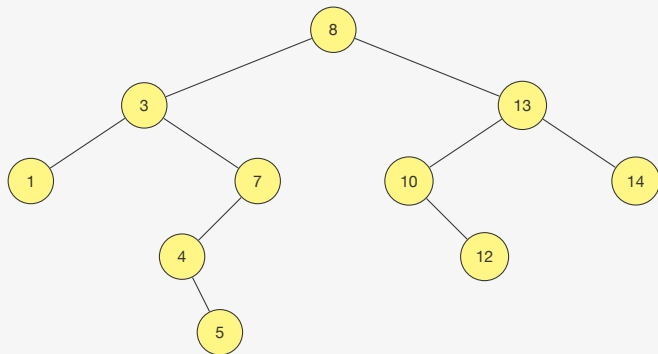


Quem é o sucessor de 3?

# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação



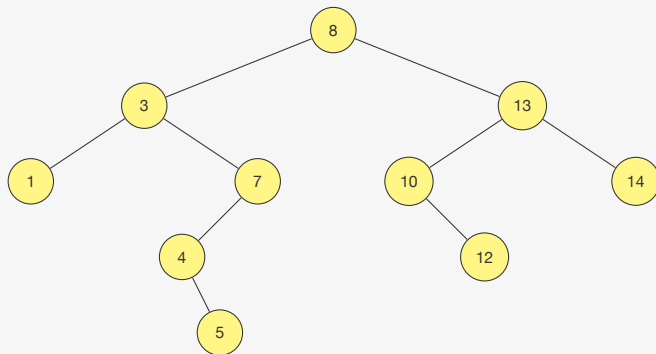
Quem é o sucessor de 3?

- É o mínimo da sua subárvore direita de 3

# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

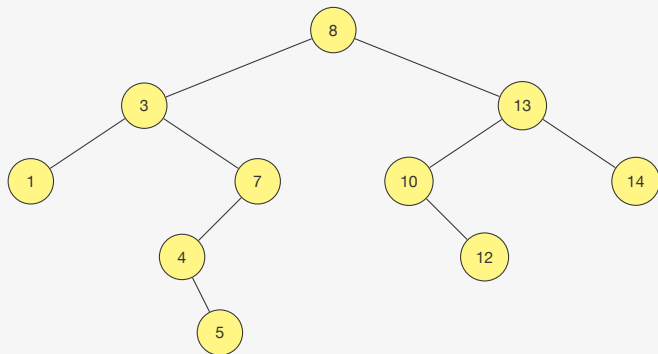
- O sucessor é o próximo nó na ordenação



# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação

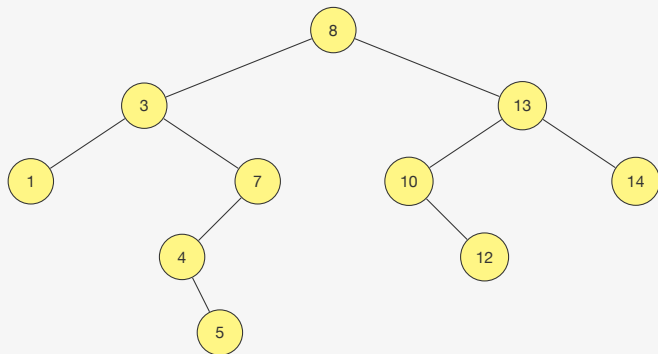


Quem é o sucessor de 7?

# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação



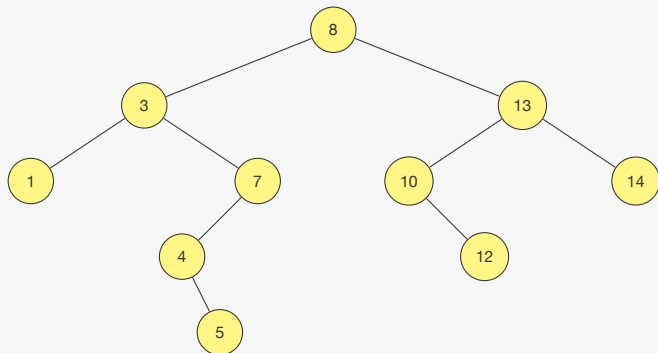
Quem é o sucessor de 7?

- É primeiro ancestral a direita

# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação

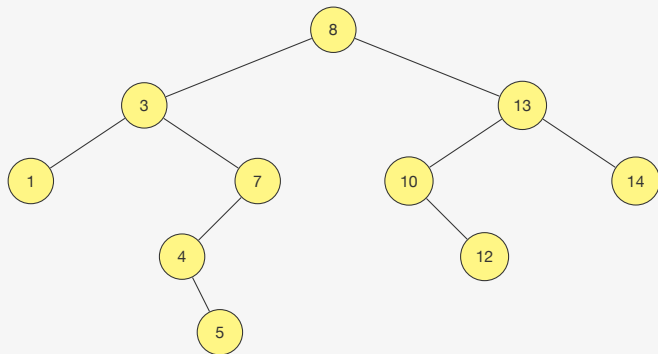




# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação

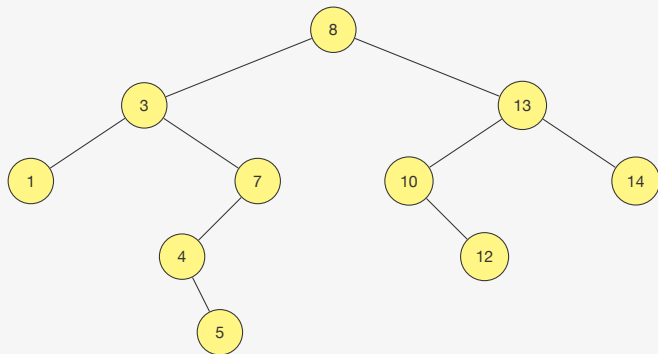


Quem é o sucessor de 14?

# Sucessor

Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

- O sucessor é o próximo nó na ordenação



Quem é o sucessor de 14?

- não tem sucessor...

# Sucessor - Implementação

```
1 p_no sucessor(p_no x) {  
2     if (x->dir != NULL)  
3         return minimo(x->dir);  
4     else  
5         return ancestral_a_direita(x);  
6 }
```

# Sucessor - Implementação

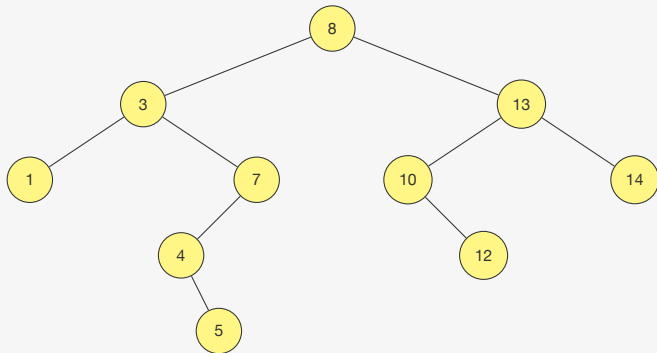
```
1 p_no sucessor(p_no x) {  
2     if (x->dir != NULL)  
3         return minimo(x->dir);  
4     else  
5         return ancestral_a_direita(x);  
6 }
```

```
1 p_no ancestral_a_direita(p_no x) {  
2     if (x == NULL)  
3         return NULL;  
4     if (x->pai == NULL || x->pai->esq == x)  
5         return x->pai;  
6     else  
7         return ancestral_a_direita(x->pai);  
8 }
```

A implementação da função **antecessor** é simétrica

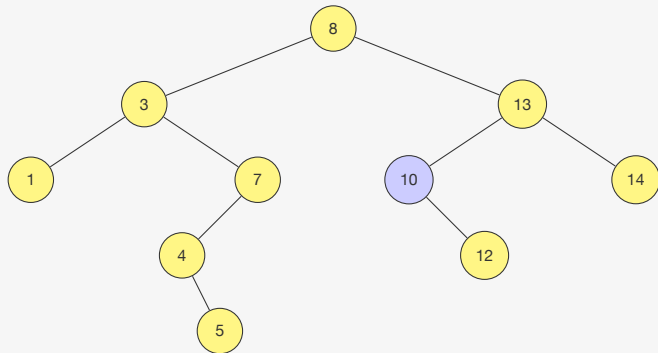
# Remoção

Ex: removendo 10



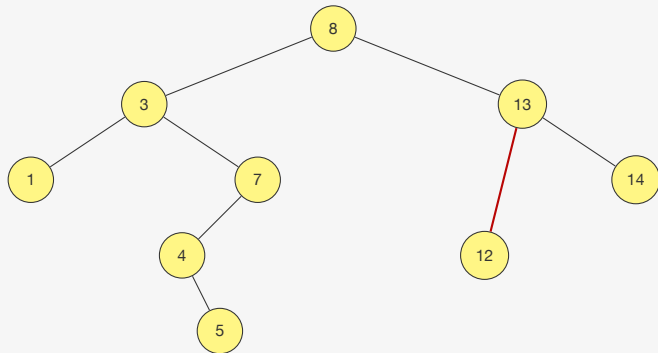
# Remoção

Ex: removendo 10



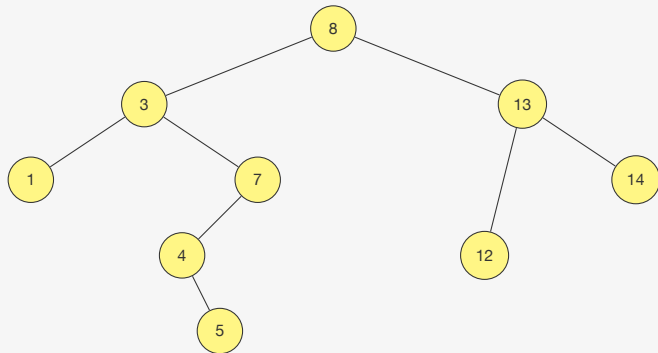
# Remoção

Ex: removendo 10



# Remoção

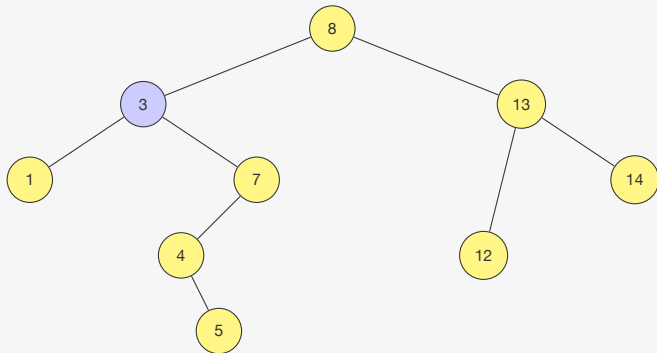
Ex: removendo 3





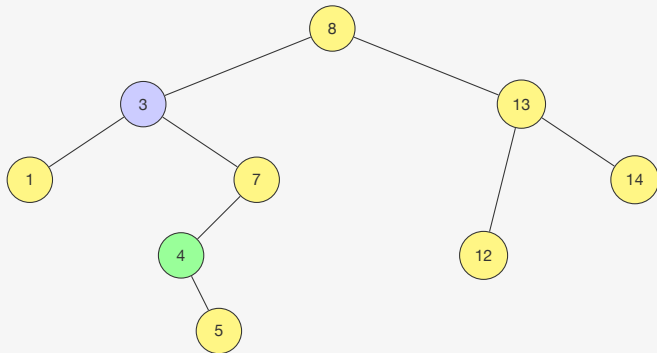
# Remoção

Ex: removendo 3



# Remoção

Ex: removendo 3

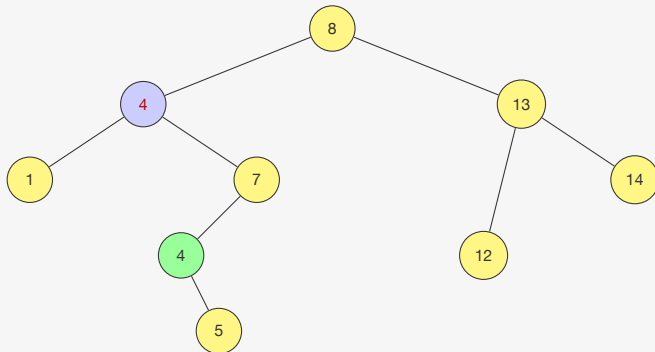


Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

- Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

# Remoção

Ex: removendo 3

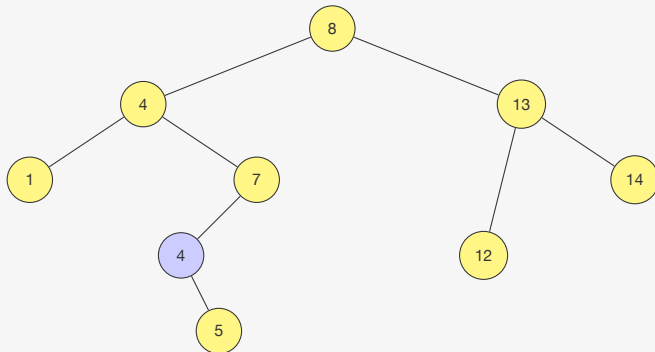


Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

- Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

# Remoção

Ex: removendo 3



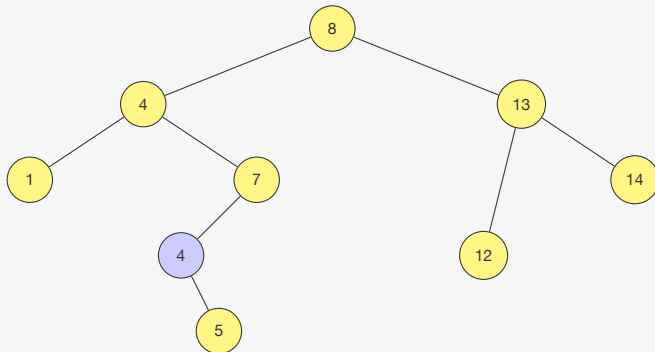
Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

- Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

E agora removemos o sucessor

# Remoção

Ex: removendo 3



Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

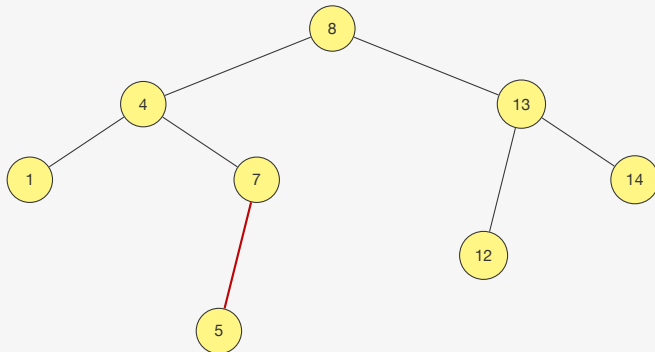
- Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

E agora removemos o sucessor

- O sucessor nunca tem filho esquerdo!

# Remoção

Ex: removendo 3



Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

- Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

E agora removemos o sucessor

- O sucessor nunca tem filho esquerdo!

# Remoção - Implementação

Versão sem ponteiro para `pai` e que não libera o nó

```
1 p_no remover_rec(p_no raiz, int chave) {
```

# Remoção - Implementação

Versão sem ponteiro para **pai** e que não libera o nó

```
1 p_no remover_rec(p_no raiz, int chave) {  
2     if (raiz == NULL)  
3         return NULL;
```



# Remoção - Implementação

Versão sem ponteiro para **pai** e que não libera o nó

```
1 p_no remover_rec(p_no raiz, int chave) {
2     if (raiz == NULL)
3         return NULL;
4     if (chave < raiz->chave)
5         raiz->esq = remover_rec(raiz->esq, chave);
6     else if (chave > raiz->chave)
7         raiz->dir = remover_rec(raiz->dir, chave);
8     else if (raiz->esq == NULL)
9         return raiz->dir;
```

# Remoção - Implementação

Versão sem ponteiro para **pai** e que não libera o nó

```
1 p_no remover_rec(p_no raiz, int chave) {
2     if (raiz == NULL)
3         return NULL;
4     if (chave < raiz->chave)
5         raiz->esq = remover_rec(raiz->esq, chave);
6     else if (chave > raiz->chave)
7         raiz->dir = remover_rec(raiz->dir, chave);
8     else if (raiz->esq == NULL)
9         return raiz->dir;
10    else if (raiz->dir == NULL)
11        return raiz->esq;
```

# Remoção - Implementação

Versão sem ponteiro para **pai** e que não libera o nó

```
1 p_no remover_rec(p_no raiz, int chave) {
2     if (raiz == NULL)
3         return NULL;
4     if (chave < raiz->chave)
5         raiz->esq = remover_rec(raiz->esq, chave);
6     else if (chave > raiz->chave)
7         raiz->dir = remover_rec(raiz->dir, chave);
8     else if (raiz->esq == NULL)
9         return raiz->dir;
10    else if (raiz->dir == NULL)
11        return raiz->esq;
12    else
13        remover_sucessor(raiz);
14    return raiz;
15 }
```

# Remoção - Implementação

```
1 void remover_sucessor(p_no raiz) {
```

# Remoção - Implementação

```
1 void remover_sucessor(p_no raiz) {  
2     p_no t = raiz->dir; /*será o mínimo da subárvore direita*/  
3     p_no pai = raiz, /*será o pai de t*/  
4     while (t->esq != NULL) {  
5         pai = t;  
6         t = t->esq;  
7     }
```

# Remoção - Implementação

```
1 void remover_sucessor(p_no raiz) {
2     p_no t = raiz->dir; /*será o mínimo da subárvore direita*/
3     p_no pai = raiz, /*será o pai de t*/
4     while (t->esq != NULL) {
5         pai = t;
6         t = t->esq;
7     }
8     if (pai->esq == t)
9         pai->esq = t->dir;
```

# Remoção - Implementação

```
1 void remover_sucessor(p_no raiz) {
2     p_no t = raiz->dir; /*será o mínimo da subárvore direita*/
3     p_no pai = raiz, /*será o pai de t*/
4     while (t->esq != NULL) {
5         pai = t;
6         t = t->esq;
7     }
8     if (pai->esq == t)
9         pai->esq = t->dir;
10    else
11        pai->dir = t->dir;
12    raiz->chave = t->chave;
13 }
```

## Exercício

Faça uma função que imprime as chaves de uma ABB em ordem crescente



# Exercício

Faça uma implementação da função `sucessor` que não usa o ponteiro `pai`

- Dica: você precisará da raiz da árvore pois não pode subir