MC-202 — Unidade 16 Árvores Binárias de Busca

Rafael C. S. Schouery rafael@ic.unicamp.br

Universidade Estadual de Campinas

2° semestre/2017

Vimos EDs que permitem inserir, remover e buscar

Vimos EDs que permitem inserir, remover e buscar

Estrutura de Dados	Inserção	Remoção	Busca
Vetor	O(1)	O(1)	O(n)
Lista duplamente ligada	O(1)	O(1)	O(n)
Vetor ordenado	O(n)	O(n)	$O(\lg n)$

Vimos EDs que permitem inserir, remover e buscar

Estrutura de Dados	Inserção	Remoção	Busca
Vetor	O(1)	O(1)	O(n)
Lista duplamente ligada	O(1)	O(1)	O(n)
Vetor ordenado	O(n)	O(n)	$O(\lg n)$

Veremos árvores binárias de busca

Vimos EDs que permitem inserir, remover e buscar

Estrutura de Dados	Inserção	Remoção	Busca
Vetor	O(1)	O(1)	O(n)
Lista duplamente ligada	O(1)	O(1)	O(n)
Vetor ordenado	O(n)	O(n)	$O(\lg n)$

Veremos árvores binárias de busca

• primeiro uma versão simples, depois uma sofisticada

Vimos EDs que permitem inserir, remover e buscar

Estrutura de Dados	Inserção	Remoção	Busca
Vetor	O(1)	O(1)	O(n)
Lista duplamente ligada	O(1)	O(1)	O(n)
Vetor ordenado	O(n)	O(n)	$O(\lg n)$

Veremos árvores binárias de busca

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

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

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:

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. $e \le r$ para todo elemento $e \in T_e$

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

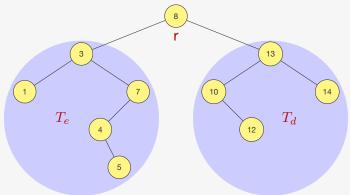
Cada nó r, com subárvores esquerda T_e e direita T_d satisfaz a seguinte propriedade:

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

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. $e \le r$ 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 {
      int chave:
      struct No *esq, *dir, *pai; /*pai é opcional, usado em
       sucessor e antecessor*/
4 } No:
5
6 typedef No * p_no;
8 p no criar arvore();
9
10 void destruir_arvore(p_no raiz);
11
12 p_no inserir(p_no raiz, int chave);
13
14 p_no remover(p_no raiz, int chave);
15
16 p no buscar(p no raiz, int chave);
17
18 p_no minimo(p_no raiz);
19
20 p_no maximo(p_no raiz);
21
22 p no sucessor(p no x);
23
24 p no antecessor(p no x);
```

4

A ideia é semelhante àquela da busca binária:

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

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

- 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 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

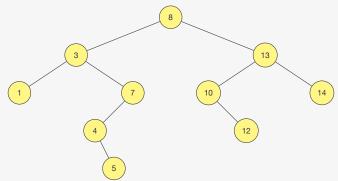
- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
 - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
 - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

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

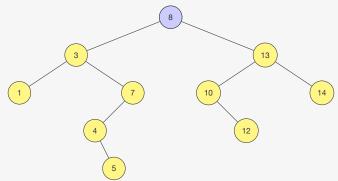
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



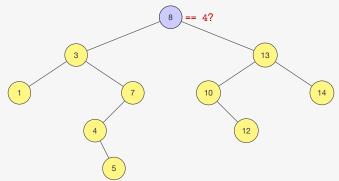
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



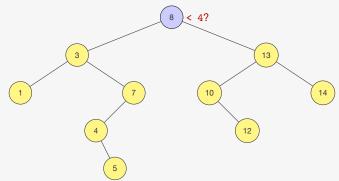
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



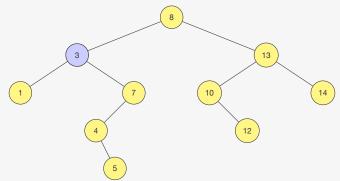
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



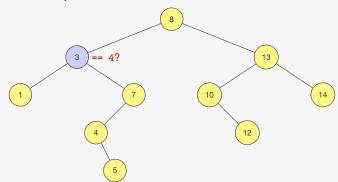
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



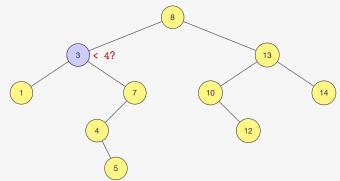
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



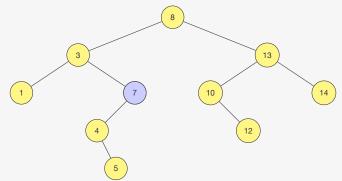
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



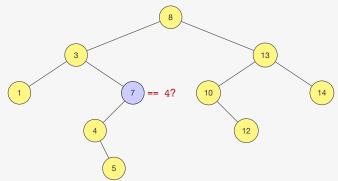
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



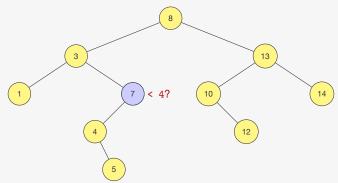
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



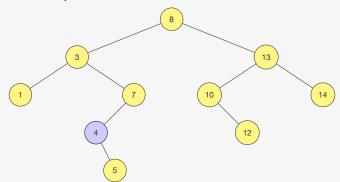
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



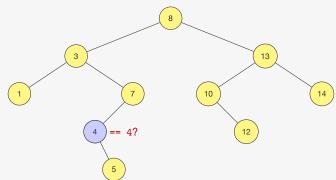
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



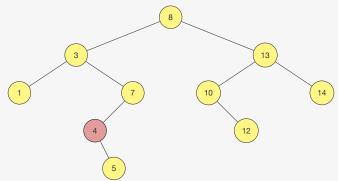
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



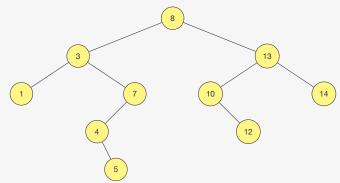
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



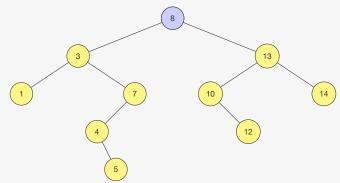
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



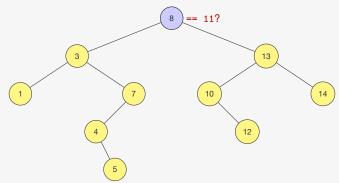
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



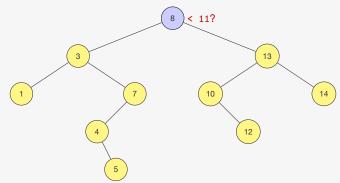
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



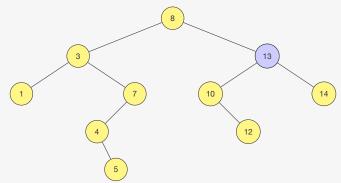
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



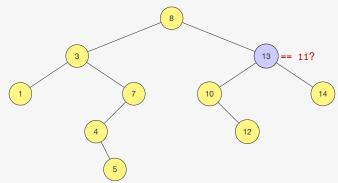
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



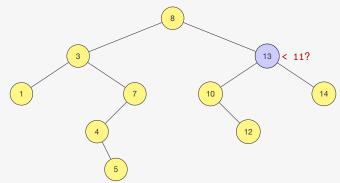
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



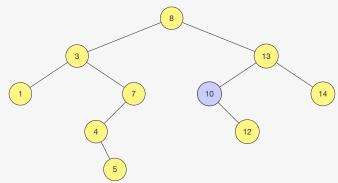
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



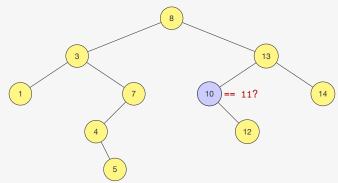
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



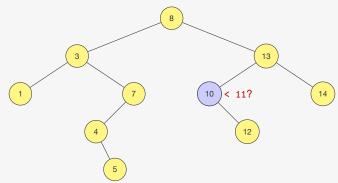
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



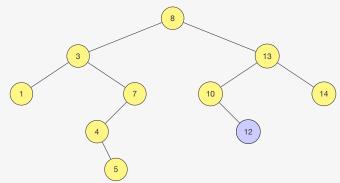
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



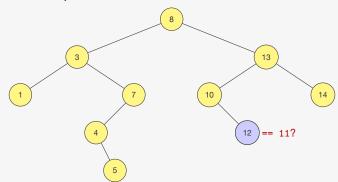
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



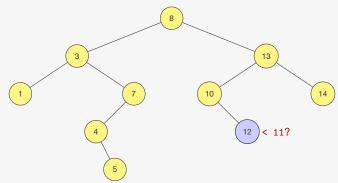
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



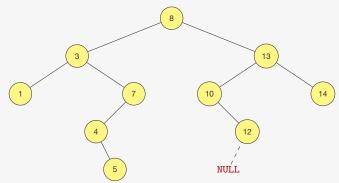
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



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



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

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

```
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);
```

```
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 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 }
```

Qual é o tempo da busca?

Qual é o tempo da busca?

• depende da forma da árvore...

Qual é o tempo da busca?

• depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós

Qual é o tempo da busca?

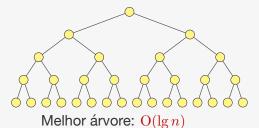
• depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós

Qual é o tempo da busca?

• depende da forma da árvore...

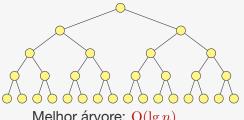
Ex: 31 nós



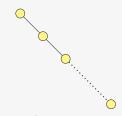
Qual é o tempo da busca?

• depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós



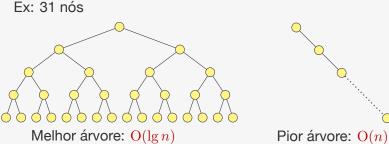
Melhor árvore: $O(\lg n)$

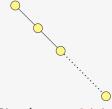


Pior árvore: O(n)

Qual é o tempo da busca?

depende da forma da árvore...





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

Precisamos determinar onde inserir o valor:

Precisamos determinar onde inserir o valor:

• fazemos uma busca pelo valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

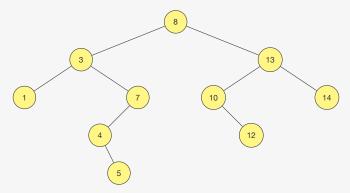
- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Precisamos determinar onde inserir o valor:

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

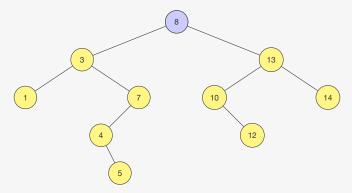
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



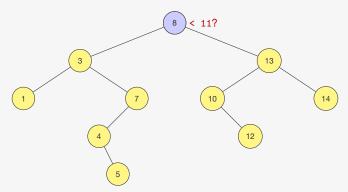
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



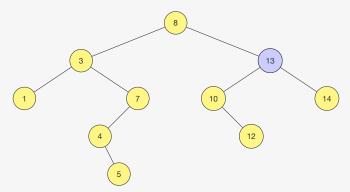
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



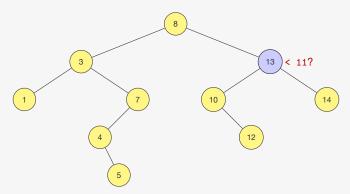
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



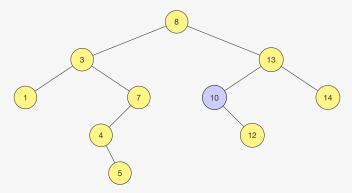
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



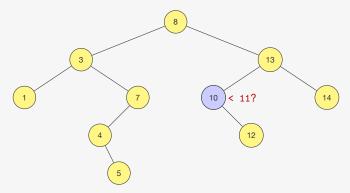
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



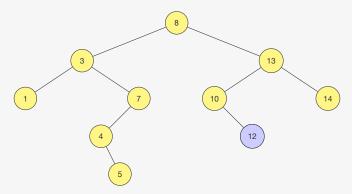
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



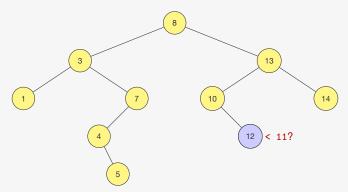
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



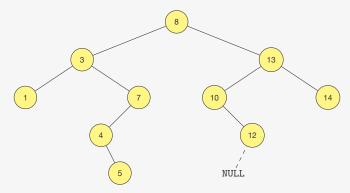
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



Precisamos determinar onde inserir o valor:

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

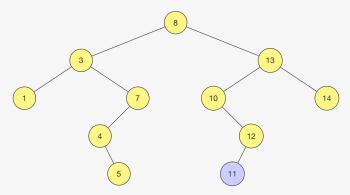


Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

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

Ex: Inserindo 11



O algoritmo insere na árvore recursivamente

• devolve um ponteiro para a raiz da "nova" árvore

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

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

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

- 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 }
```

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

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

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

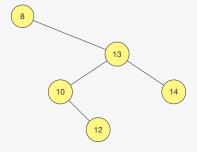
```
1 p_no inserir(p_no raiz, int chave) {
   p no novo;
    if (raiz == NULL) {
4
      novo = malloc(sizeof(No)):
      novo->esq = novo->dir = NULL;
5
      novo->chave = chave:
6
      return novo:
8
    if (chave < raiz->chave)
9
10
      raiz->esq = inserir(raiz->esq, chave);
   else
11
12
   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

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

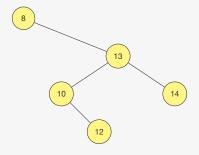
```
1 p_no inserir(p_no raiz, int chave) {
   p no novo;
    if (raiz == NULL) {
4
      novo = malloc(sizeof(No)):
      novo->esq = novo->dir = NULL;
5
      novo->chave = chave:
6
      return novo:
8
    if (chave < raiz->chave)
9
10
      raiz->esq = inserir(raiz->esq, chave);
   else
11
12
   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

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

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

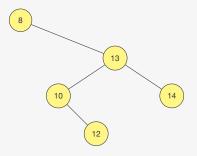


Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



Quem é o mínimo para essa árvore?

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

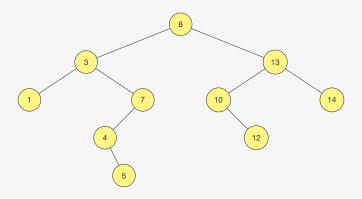


Quem é o mínimo para essa árvore?

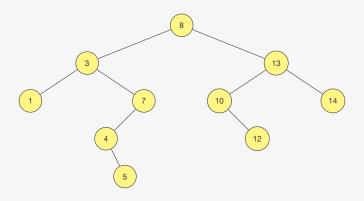
• É a própria raiz

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

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

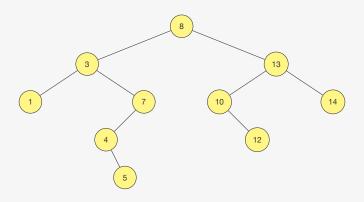


Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



Quem é o mínimo para essa 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

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 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 }
```

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

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

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

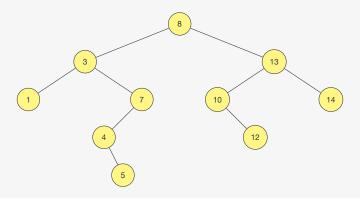
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

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

• O sucessor é o próximo nó na ordenação

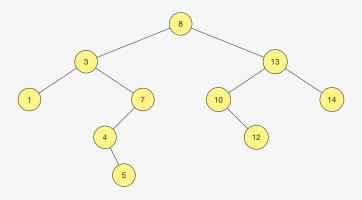
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

• O sucessor é o próximo nó na ordenação



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

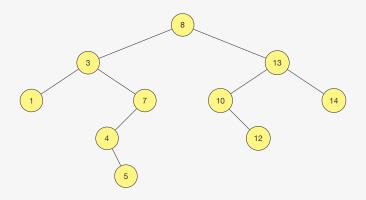
O sucessor é o próximo nó na ordenação



Quem é o sucessor de 3?

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

O sucessor é o próximo nó na ordenação



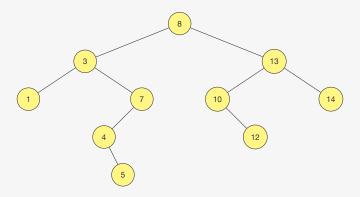
Quem é o sucessor de 3?

• É o mínimo da sua subárvore direita de 3

14

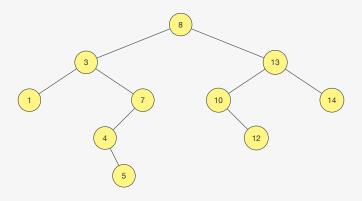
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

• O sucessor é o próximo nó na ordenação



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

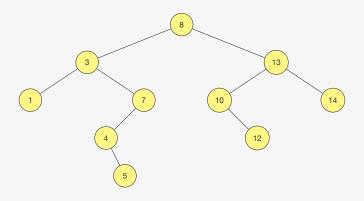
O sucessor é o próximo nó na ordenação



Quem é o sucessor de 7?

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

O sucessor é o próximo nó na ordenação

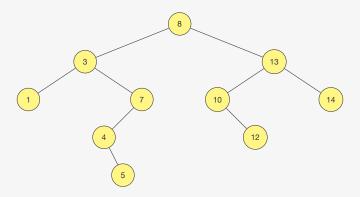


Quem é o sucessor de 7?

• É primeiro ancestral a direita

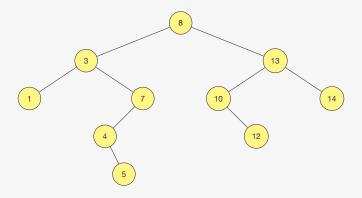
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

• O sucessor é o próximo nó na ordenação



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

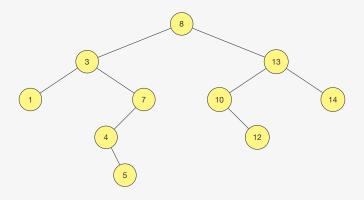
O sucessor é o próximo nó na ordenação



Quem é o sucessor de 14?

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 }
```

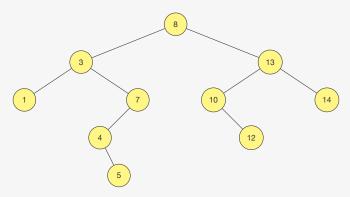
Sucessor - Implementação

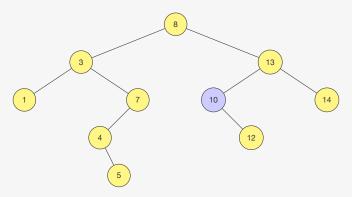
```
1 p no sucessor(p no x) {
2 if (x->dir != NULL)
   return minimo(x->dir);
4 else
5    return ancestral_a_direita(x);
6 }
1 p_no ancestral_a_direita(p_no x) {
2 if (x == NULL)
     return NULL;
   if (x-)pai == NULL || x-)pai-)esq == x)
     return x->pai:
6 else
    return ancestral_a_direita(x->pai);
7
8 }
```

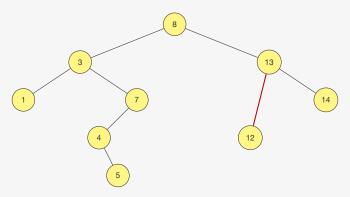
A implementação da função antecessor é simétrica

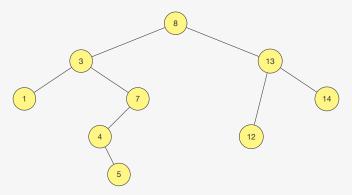
Remoção

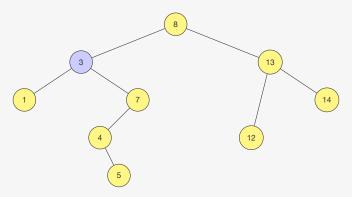
Ex: removendo 10



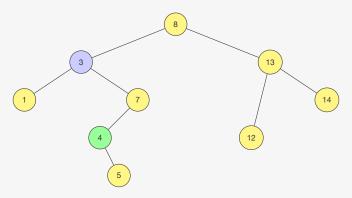








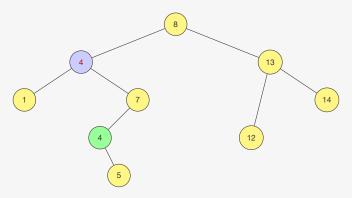
Ex: removendo 3



Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

• Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

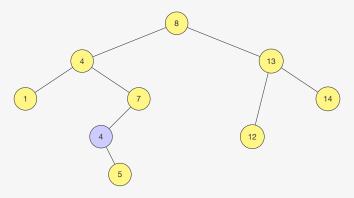
Ex: removendo 3



Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

• Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

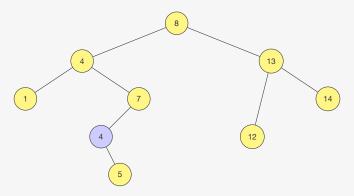
Ex: removendo 3



Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca
 E agora removemos o sucessor

Ex: removendo 3



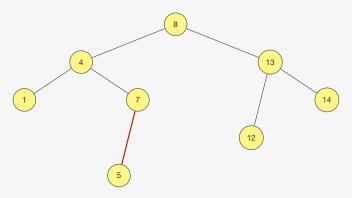
Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

E agora removemos o sucessor

• O sucessor nunca tem filho esquerdo!

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!

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

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

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

```
1
2 p_no remover_rec(p_no raiz, int chave) {
  if (raiz == NULL)
      return NULL:
    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
11
  else if (raiz->dir == NULL)
12
      return raiz->esq;
```

```
1
2 p_no remover_rec(p_no raiz, int chave) {
    if (raiz == NULL)
      return NULL:
    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
11
    else if (raiz->dir == NULL)
12
      return raiz->esq;
13
   else
      remover sucessor(raiz):
14
15
    return raiz;
```

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

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

```
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;
```

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

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