MC-202 — Unidade 15 Árvores Binárias de Busca

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

Universidade Estadual de Campinas

1° 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 versão 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 versão sofisticada
- 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

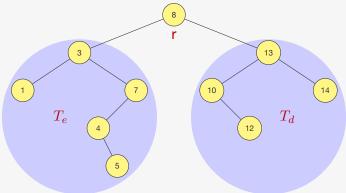
Cada nó r, com subárvores esquerda T_e e direita T_d satisfaz a seguinte propriedade:

- 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 {
2
    int chave:
      struct No *esq, *dir, *pai; /*pai é opcional, usado em
      sucessor e antecessor*/
4 } No:
6 void destruir arvore(No *arvore):
7
8 void inserir(No **arvore, int chave);
9
10 void remover(No **arvore, int chave);
11
12 No * buscar(No *arvore, int chave);
13
14 No * minimo(No *arvore):
15
16 No * maximo(No *arvore):
17
18 No * sucessor(No *x);
19
20 No * antecessor(No *x):
```

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

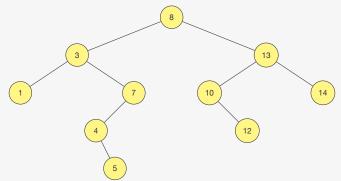
- Ou o valor a ser buscado está na raiz da árvore
- Ou é menor do que o valor da raiz
 - Se estiver na árvore, está na subárvore esquerda
- Ou é maior do que o valor da raiz
 - Se estiver na árvore, está na subárvore direita

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

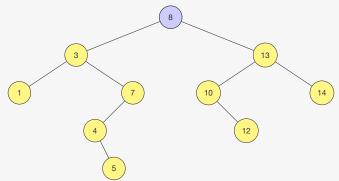
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



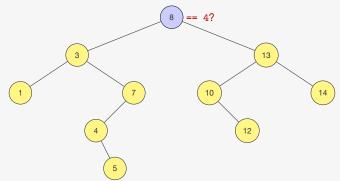
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



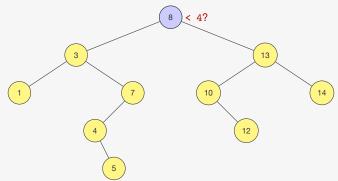
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



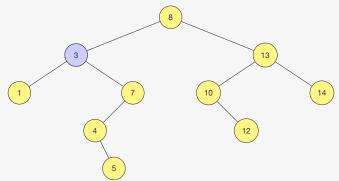
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



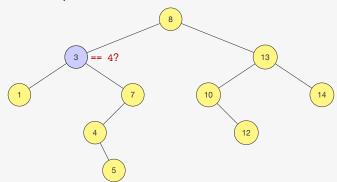
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



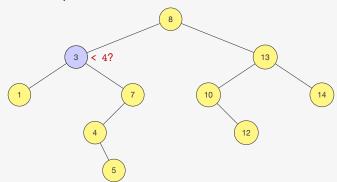
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



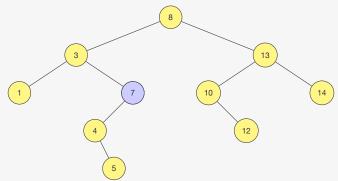
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



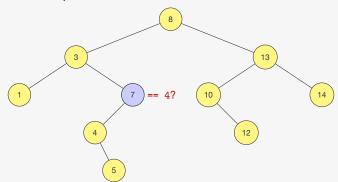
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



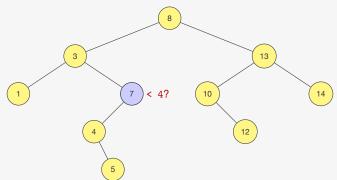
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



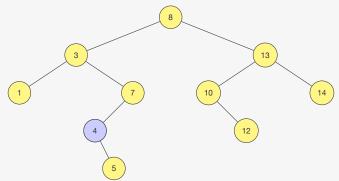
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



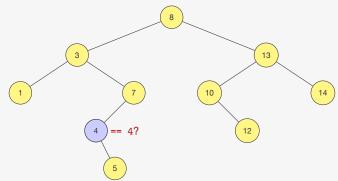
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



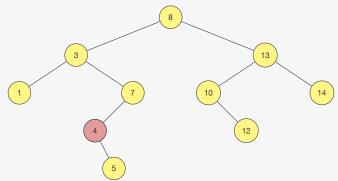
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



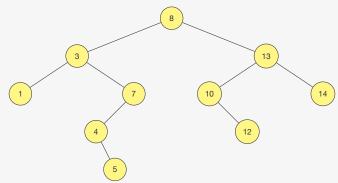
A ideia é semelhante àquela da busca binária:

- 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



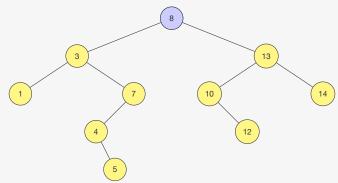
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



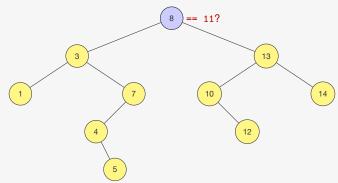
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



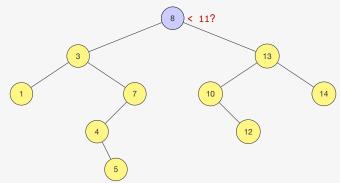
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



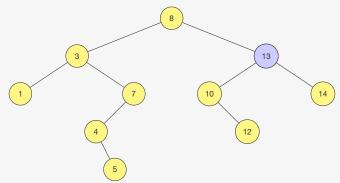
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



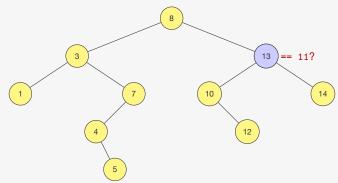
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



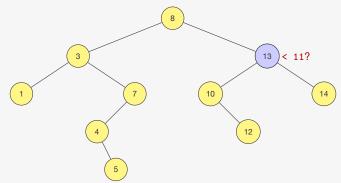
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



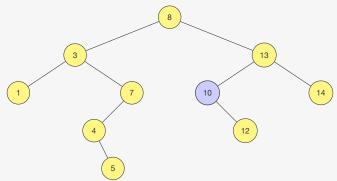
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



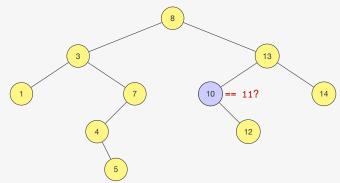
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



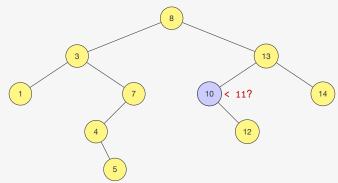
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



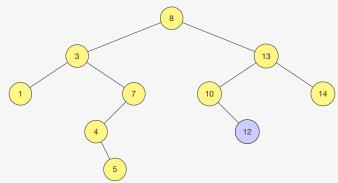
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



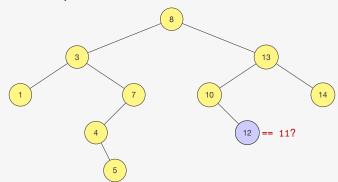
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



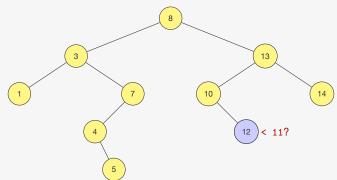
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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



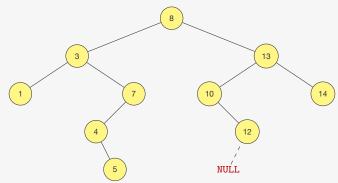
A ideia é semelhante a da busca binária:

- 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 No* buscar(No *arvore, int chave) {
```

```
1 No* buscar(No *arvore, int chave) {
2   if (arvore == NULL || chave == arvore->chave)
3   return arvore;
```

```
1 No* buscar(No *arvore, int chave) {
2   if (arvore == NULL || chave == arvore->chave)
3    return arvore;
4   if (chave < arvore->chave)
5   return buscar(arvore->esq, chave);
```

```
1 No* buscar(No *arvore, int chave) {
2   if (arvore == NULL || chave == arvore->chave)
3    return arvore;
4   if (chave < arvore->chave)
5    return buscar(arvore->esq, chave);
6   else
7   return buscar(arvore->dir, chave);
8 }
```

Versão recursiva:

```
1 No* buscar(No *arvore, int chave) {
2    if (arvore == NULL || chave == arvore->chave)
3    return arvore;
4    if (chave < arvore->chave)
5     return buscar(arvore->esq, chave);
6    else
7    return buscar(arvore->dir, chave);
8 }
```

Versão iterativa:

```
1 No* buscar_iterativo(No *arvore, int chave) {
2  while (arvore != NULL && chave != arvore->chave)
3   if (chave < arvore->chave)
4   arvore = arvore->esq;
5   else
6   arvore = arvore->dir;
7  return arvore;
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?

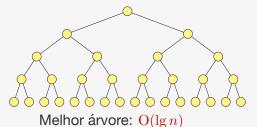
• depende da forma da árvore...

Ex: 31 nós

Qual é o tempo da busca?

• depende da forma da árvore...

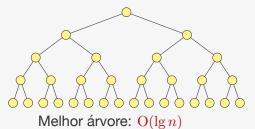
Ex: 31 nós

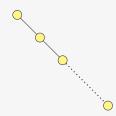


Qual é o tempo da busca?

• depende da forma da árvore...



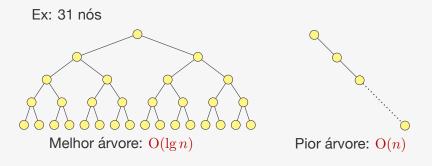




Pior árvore: O(n)

Qual é o tempo da busca?

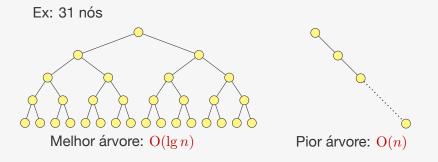
• depende da forma da árvore...



Para ter a pior árvore basta inserir em ordem crescente...

Qual é o tempo da busca?

• depende da forma da árvore...



Para ter a pior árvore basta inserir em ordem crescente...

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:

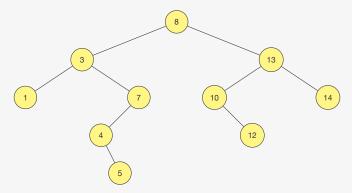
- fazemos uma busca pelo valor
- e colocamos ele na posição onde deveria estar

Precisamos determinar onde inserir o valor:

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

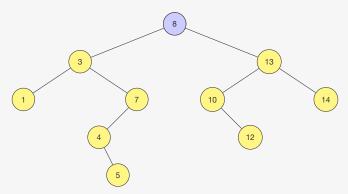
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



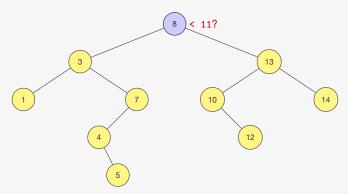
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



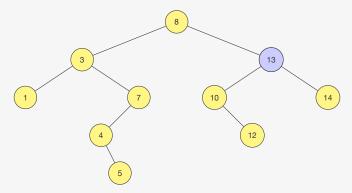
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



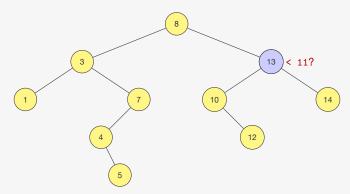
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



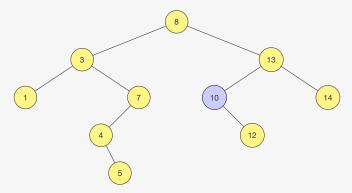
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



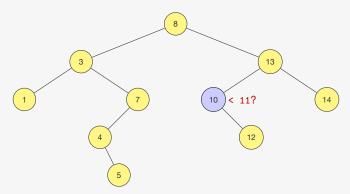
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



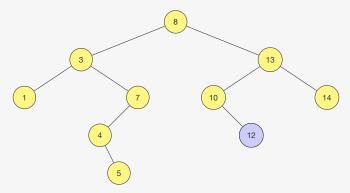
Precisamos determinar onde inserir o valor:

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



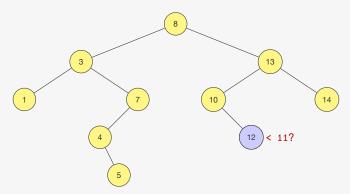
Precisamos determinar onde inserir o valor:

- 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

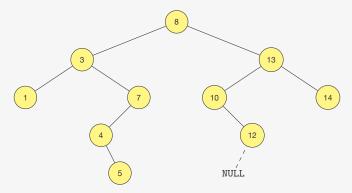


Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

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

Ex: Inserindo 11

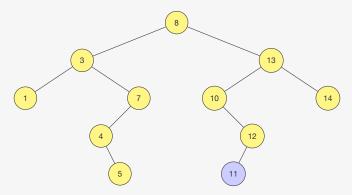


Inserindo um valor

Precisamos determinar onde inserir o valor:

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

Ex: Inserindo 11



O algoritmo insere na árvore recursivamente

O algoritmo insere na árvore recursivamente

O algoritmo insere na árvore recursivamente

```
No* inserir_rec(No *arvore, int chave) {
```

O algoritmo insere na árvore recursivamente

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

O algoritmo insere na árvore recursivamente

```
No* inserir rec(No *arvore, int chave) {
    No *novo;
2
   if (arvore == NULL) {
      novo = malloc(sizeof(No));
4
      novo->esq = novo->dir = NULL;
5
      novo->chave = chave:
6
      return novo;
8
    if (chave < arvore->chave)
9
      arvore->esq = inserir rec(arvore->esq, chave);
10
11
   else
      arvore->dir = inserir rec(arvore->dir, chave);
12
13
    return arvore;
14 }
```

O algoritmo insere na árvore recursivamente

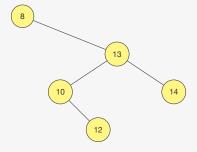
```
No* inserir rec(No *arvore, int chave) {
    No *novo:
2
   if (arvore == NULL) {
      novo = malloc(sizeof(No));
4
      novo->esq = novo->dir = NULL;
5
      novo->chave = chave:
6
7
      return novo;
8
    if (chave < arvore->chave)
9
      arvore->esq = inserir rec(arvore->esq, chave);
10
11
   else
      arvore->dir = inserir rec(arvore->dir, chave);
12
13
    return arvore;
14 }
15
16 void inserir(No **arvore, int chave) {
17
    *arvore = inserir rec(*arvore, chave);
18 }
```

O algoritmo insere na árvore recursivamente

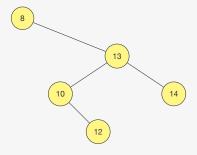
```
No* inserir rec(No *arvore, int chave) {
    No *novo:
2
   if (arvore == NULL) {
      novo = malloc(sizeof(No));
4
      novo->esq = novo->dir = NULL;
5
      novo->chave = chave:
6
7
      return novo;
8
    if (chave < arvore->chave)
9
      arvore->esq = inserir rec(arvore->esq, chave);
10
11
   else
      arvore->dir = inserir rec(arvore->dir, chave);
12
13
    return arvore;
14 }
15
16 void inserir(No **arvore, int chave) {
17
    *arvore = inserir rec(*arvore, chave);
18 }
```

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

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

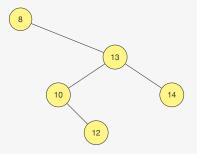


Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



Quem é o mínimo para essa árvore?

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

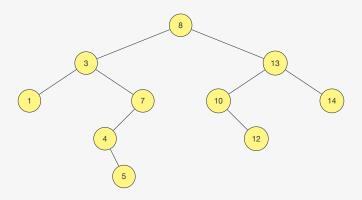


Quem é o mínimo para essa árvore?

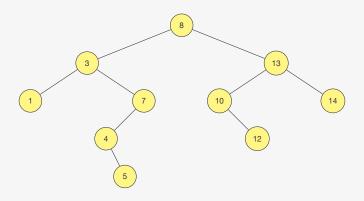
• É a própria raiz

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

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

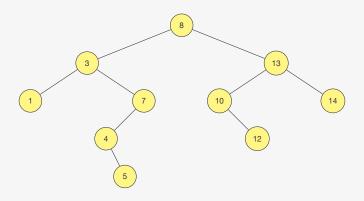


Onde está o nó com a menor chave de uma árvore?



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 No* minimo(No *arvore) {
2   if (arvore == NULL || arvore->esq == NULL)
3    return arvore;
4   return minimo(arvore->esq);
5 }
```

Versão recursiva:

```
1 No* minimo(No *arvore) {
2   if (arvore == NULL || arvore->esq == NULL)
3   return arvore;
4   return minimo(arvore->esq);
5 }
```

Versão iterativa:

```
1 No* minimo_iterativo(No *arvore) {
2  while (arvore != NULL && arvore->esq != NULL)
3  arvore = arvore->esq;
4  return arvore;
5 }
```

Versão recursiva:

```
1 No* minimo(No *arvore) {
2   if (arvore == NULL || arvore->esq == NULL)
3    return arvore;
4   return minimo(arvore->esq);
5 }
```

Versão iterativa:

```
1 No* minimo_iterativo(No *arvore) {
2  while (arvore != NULL && arvore->esq != NULL)
3  arvore = arvore->esq;
4  return arvore;
5 }
```

Para encontrar o máximo, basta fazer a operação simétrica

Versão recursiva:

```
1 No* minimo(No *arvore) {
2   if (arvore == NULL || arvore->esq == NULL)
3    return arvore;
4   return minimo(arvore->esq);
5 }
```

Versão iterativa:

```
1 No* minimo_iterativo(No *arvore) {
2  while (arvore != NULL && arvore->esq != NULL)
3  arvore = arvore->esq;
4  return arvore;
5 }
```

Para encontrar o máximo, basta fazer a operação simétrica

Se a subárvore direita existir, é o seu máximo

Versão recursiva:

```
1 No* minimo(No *arvore) {
2   if (arvore == NULL || arvore->esq == NULL)
3    return arvore;
4   return minimo(arvore->esq);
5 }
```

Versão iterativa:

```
1 No* minimo_iterativo(No *arvore) {
2  while (arvore != NULL && arvore->esq != NULL)
3  arvore = arvore->esq;
4  return arvore;
5 }
```

Para encontrar o máximo, basta fazer a operação simétrica

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

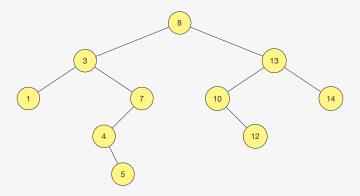
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

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

• O sucessor é o próximo nó na ordenação

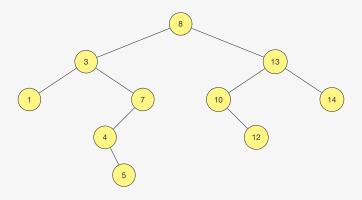
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

• O sucessor é o próximo nó na ordenação



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

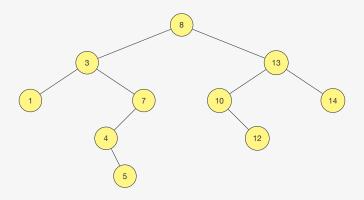
O sucessor é o próximo nó na ordenação



Quem é o sucessor de 3?

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

O sucessor é o próximo nó na ordenação



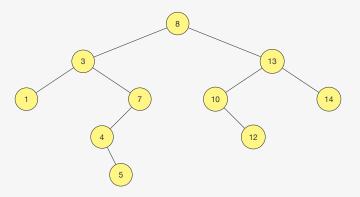
Quem é o sucessor de 3?

• É o mínimo da sua subárvore direita

14

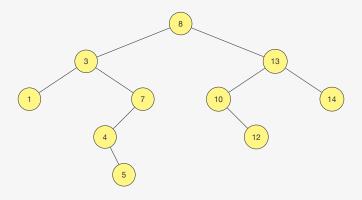
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

• O sucessor é o próximo nó na ordenação



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

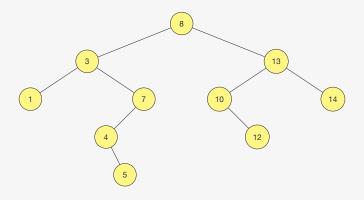
O sucessor é o próximo nó na ordenação



Quem é o sucessor de 7?

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

O sucessor é o próximo nó na ordenação

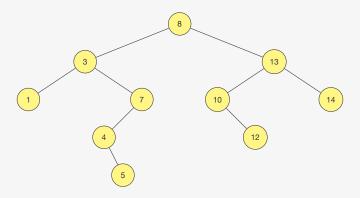


Quem é o sucessor de 7?

• É primeiro ancestral a direita

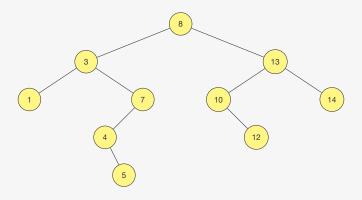
Dado um nó da árvore, onde está o seu sucessor?

• O sucessor é o próximo nó na ordenação



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

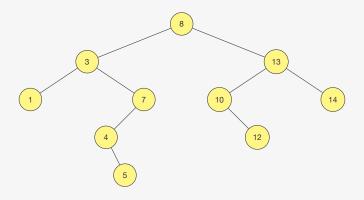
O sucessor é o próximo nó na ordenação



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 No* sucessor(No *x) {
2   if (x->dir != NULL)
3    return minimo(x->dir);
4   else
5   return ancestral_a_direita(x);
6 }
```

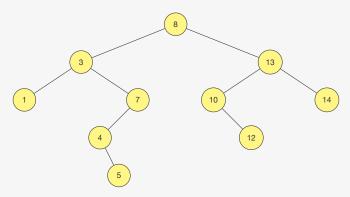
Sucessor - Implementação

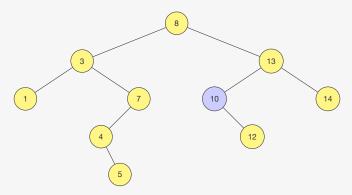
```
1 No* sucessor(No *x) {
2 if (x->dir != NULL)
   return minimo(x->dir);
4 else
5    return ancestral_a_direita(x);
6 }
1 No* ancestral a direita(No *x) {
 if (x == NULL)
     return NULL;
   if (x-)pai == NULL || x-)pai-)esq == x)
     return x->pai:
6 else
    return ancestral_a_direita(x->pai);
7
8 }
```

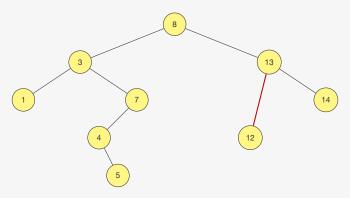
A implementação da função antecessor é simétrica

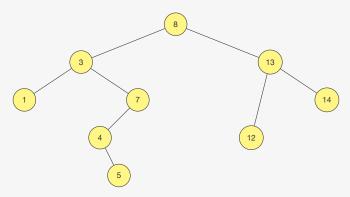
Remoção

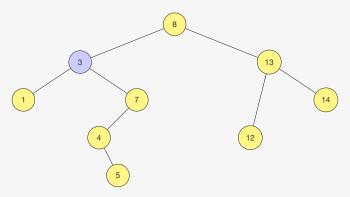
Ex: removendo 10



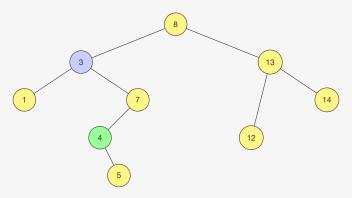








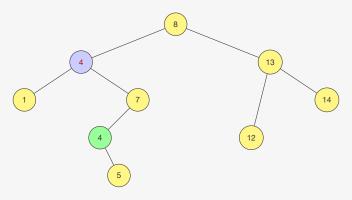
Ex: removendo 3



Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

• Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

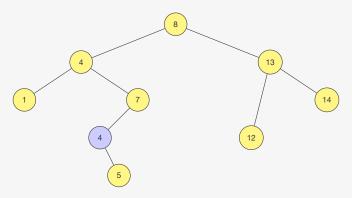
Ex: removendo 3



Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

• Isso mantém a propriedade da árvore binária de busca

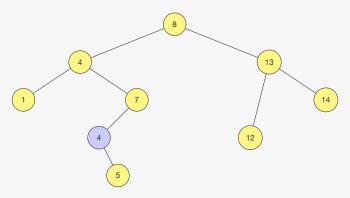
Ex: removendo 3



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



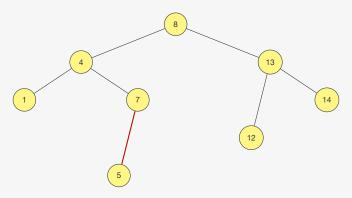
Podemos colocar o sucessor de 3 em seu lugar

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 No* remover_rec(No *arvore, int chave) {
```

```
1 No* remover_rec(No *arvore, int chave) {
2   if (arvore == NULL)
3   return NULL;
```

```
1 No* remover_rec(No *arvore, int chave) {
2    if (arvore == NULL)
3     return NULL;
4    if (chave < arvore->chave) {
5        arvore->esq = remover_rec(arvore->esq, chave);
6    return arvore;
7    }
```

```
1 No* remover_rec(No *arvore, int chave) {
2    if (arvore == NULL)
3     return NULL;
4    if (chave < arvore->chave) {
5         arvore->esq = remover_rec(arvore->esq, chave);
6         return arvore;
7    }
8    else if (chave > arvore->chave) {
9         arvore->dir = remover_rec(arvore->dir, chave);
10    return arvore;
11 }
```

```
1 No* remover rec(No *arvore, int chave) {
    if (arvore == NULL)
3
     return NULL:
    if (chave < arvore->chave) {
      arvore->esq = remover_rec(arvore->esq, chave);
5
6
      return arvore:
7
8
    else if (chave > arvore->chave) {
      arvore->dir = remover rec(arvore->dir, chave);
9
      return arvore;
10
11
  else if (arvore->esq == NULL)
12
13
      return arvore->dir:
```

```
1 No* remover rec(No *arvore, int chave) {
2
    if (arvore == NULL)
3
      return NULL:
    if (chave < arvore->chave) {
      arvore->esq = remover_rec(arvore->esq, chave);
5
6
      return arvore:
7
8
    else if (chave > arvore->chave) {
      arvore->dir = remover rec(arvore->dir, chave);
9
10
      return arvore;
11
    else if (arvore->esq == NULL)
12
13
      return arvore->dir:
   else if (arvore->dir == NULL)
14
15
      return arvore->esq;
```

```
1 No* remover rec(No *arvore, int chave) {
2
    if (arvore == NULL)
3
      return NULL:
    if (chave < arvore->chave) {
       arvore->esq = remover_rec(arvore->esq, chave);
5
6
      return arvore:
7
8
    else if (chave > arvore->chave) {
       arvore->dir = remover rec(arvore->dir, chave);
9
10
      return arvore;
11
    else if (arvore->esq == NULL)
12
13
      return arvore->dir:
14
    else if (arvore->dir == NULL)
15
      return arvore->esq;
   else {
16
      remover sucessor(arvore);
17
18
      return arvore;
19
20 }
```

```
1 void remover_sucessor(No *arvore) {
```

```
1 void remover_sucessor(No *arvore) {
2  No *pai = arvore, *t = arvore->dir;
3  while (t->esq != NULL) {
4    pai = t;
5    t = t->esq;
6 }
```

```
1 void remover_sucessor(No *arvore) {
2  No *pai = arvore, *t = arvore->dir;
3  while (t->esq != NULL) {
4    pai = t;
5    t = t->esq;
6  }
7  if (pai->esq == t)
8  pai->esq = t->dir;
```

```
1 void remover_sucessor(No *arvore) {
    No *pai = arvore, *t = arvore->dir;
2
    while (t->esq != NULL) {
    pai = t;
4
    t = t - > esq;
6
7 if (pai->esq == t)
      pai->esq = t->dir;
8
9
   else
    pai->dir = t->dir;
10
11 arvore->chave = t->chave:
12 }
1 void remover(No **arvore, int chave) {
    *arvore = remover_rec(*arvore, chave);
3 }
```

Exercícios

- Faça uma função que imprime as chaves de uma ABB em ordem crescente
- Escreva uma função recursiva que calcula o número máximos de comparações feitas em uma busca de uma ABB
- Implemente as funções máximo e antecessor de um nó da ABB
- Refaça as implementações para considerar uma árvore com ponteiro para o pai
- Faça uma implementação da função sucessor que não usa o ponteiro pai
 - Dica: você precisará da raiz da árvore pois não pode subir