

# Árvores

## Árvore Binária de Busca

(Fonte: Material adaptado dos Slides do prof. Monael.)

# Árvores

- Motivação:
  - Por que usar árvores?
    - Custo

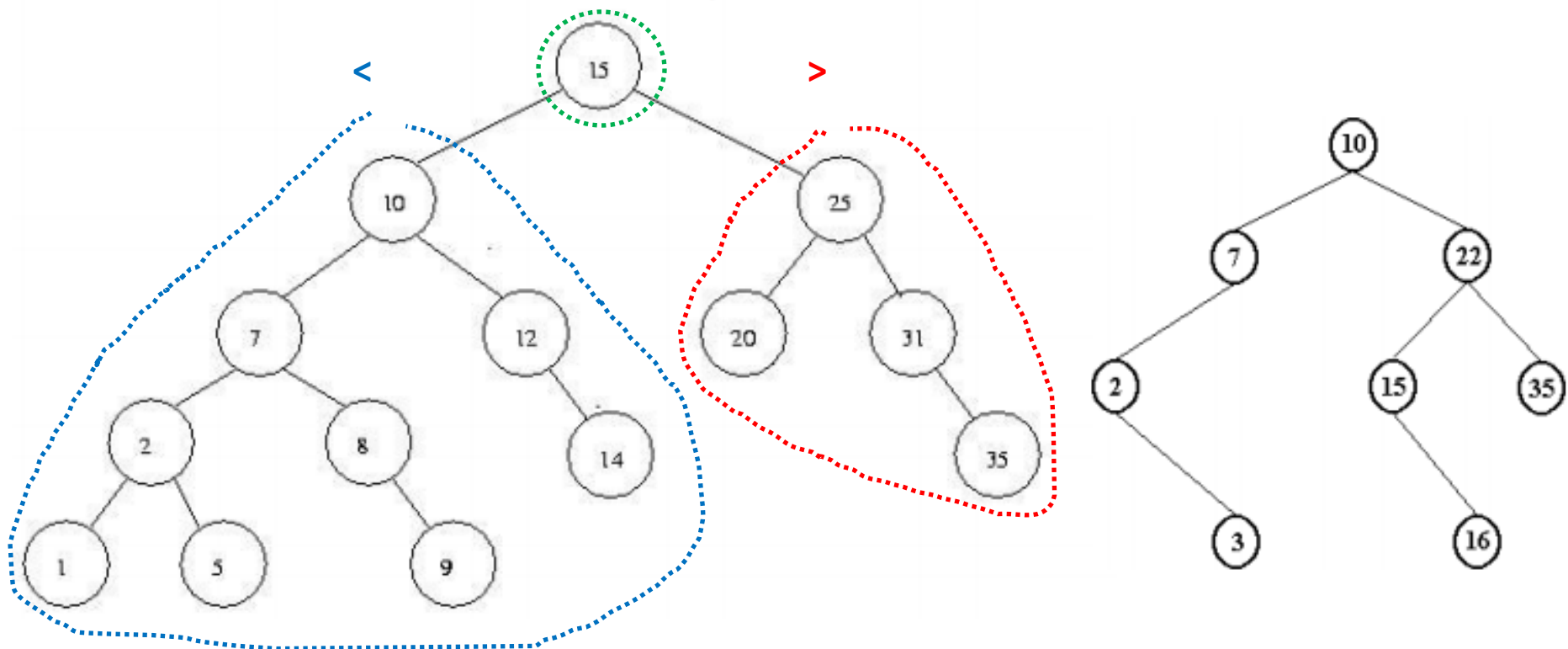
<b>Operação</b>	<b>Listas</b>	<b>Árvores</b>
<b>Inserção</b>	$O(n)$	$O(\log_b n)$
<b>Remoção</b>	$O(n)$	$O(\log_b n)$
<b>Busca</b>	$O(n)$	$O(\log_b n)$

# Árvore Binária de Busca

- Definição:

- Árvore Binária de Busca

- É um caso particular de Árvore Binária, onde todos nós da subárvore esquerda do nó  $k$  são menores que  $k$ , e todos os nós da subárvore direita de  $k$  são maiores que  $k$ . E tanto a subárvore da direita como a da esquerda também são árvores binárias de busca.

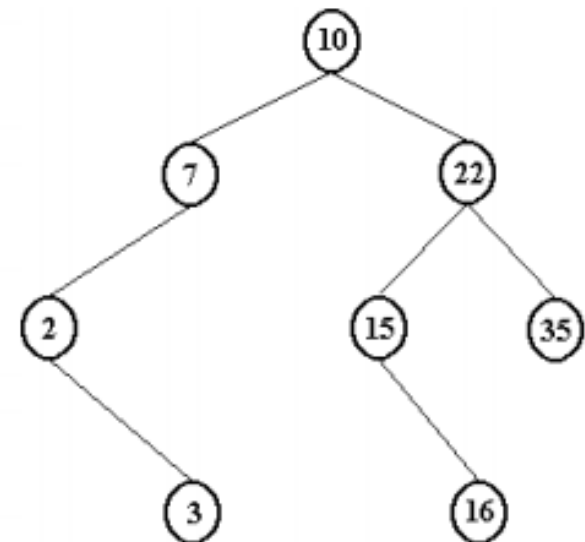
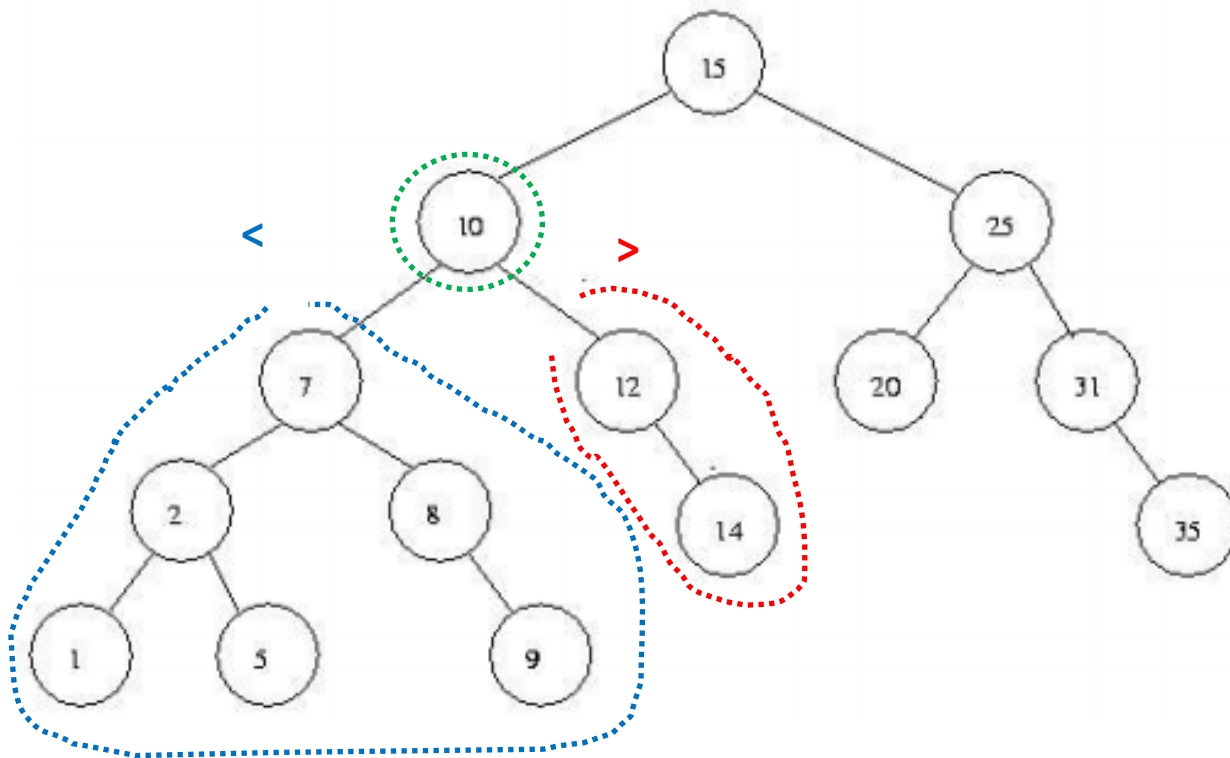


# Árvore Binária de Busca

- Definição:

- Árvore Binária de Busca

- É um caso particular de Árvore Binária, onde todos nós da subárvore esquerda do nó  $k$  são menores que  $k$ , e todos os nós da subárvore direita de  $k$  são maiores que  $k$ . E tanto a subárvore da direita como a da esquerda também são árvores binárias de busca.

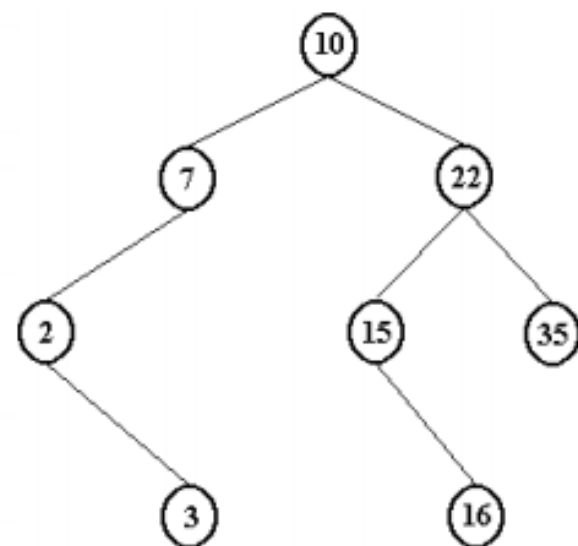
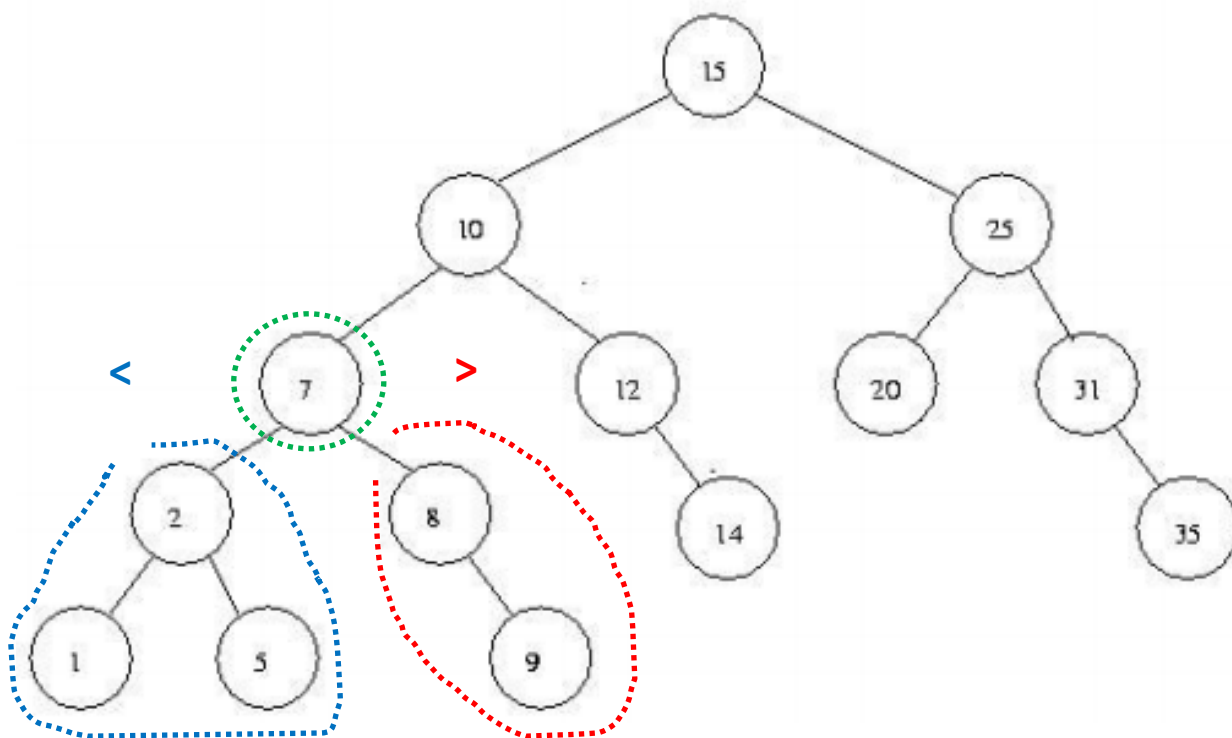


# Árvore Binária de Busca

- Definição:

- Árvore Binária de Busca

- É um caso particular de Árvore Binária, onde todos nós da subárvore esquerda do nó  $k$  são menores que  $k$ , e todos os nós da subárvore direita de  $k$  são maiores que  $k$ . E tanto a subárvore da direita como a da esquerda também são árvores binárias de busca.

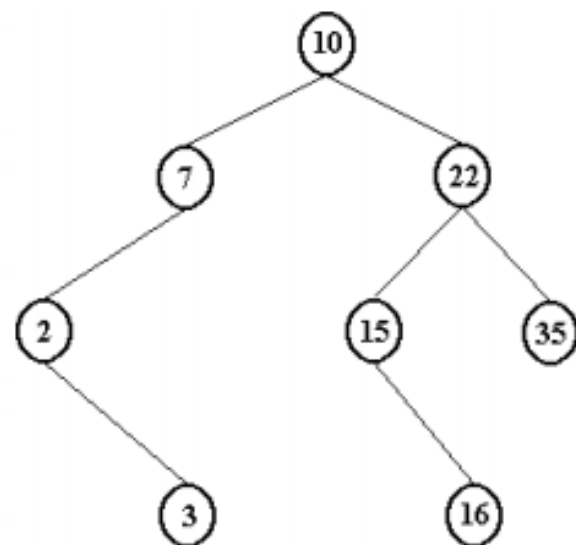
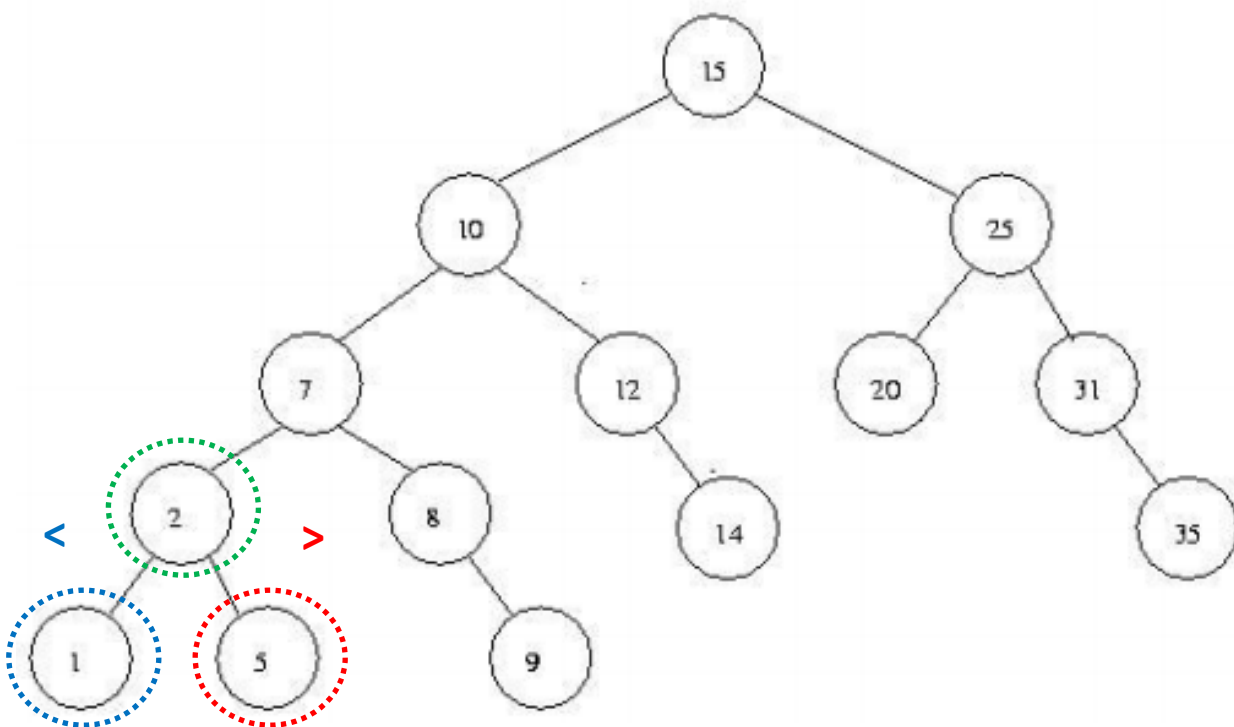


# Árvore Binária de Busca

- Definição:

- Árvore Binária de Busca

- É um caso particular de Árvore Binária, onde todos nós da subárvore esquerda do nó  $k$  são menores que  $k$ , e todos os nós da subárvore direita de  $k$  são maiores que  $k$ . E tanto a subárvore da direita como a da esquerda também são árvores binárias de busca.

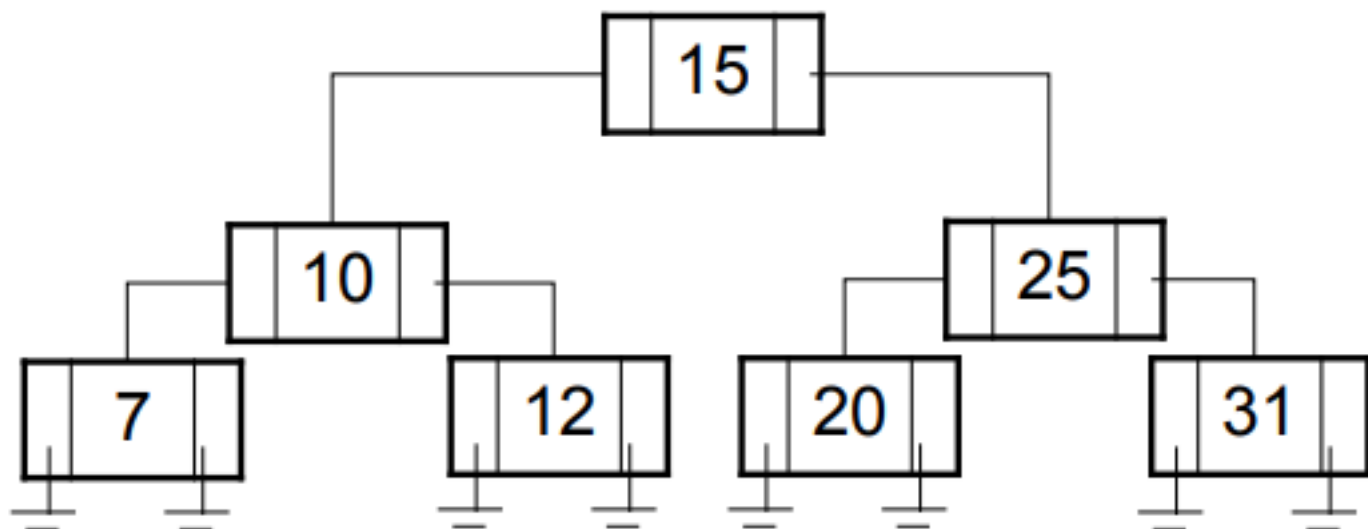


# Árvore Binária de Busca

- Exemplo de Árvore Binária de Busca Estática:

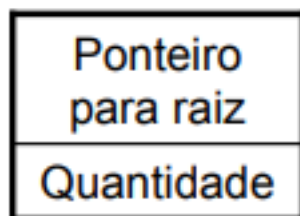
0	1	2	3	4	5	6
15	10	25	7	12	20	31

- Exemplo de Árvore Binária de Busca Dinâmica:

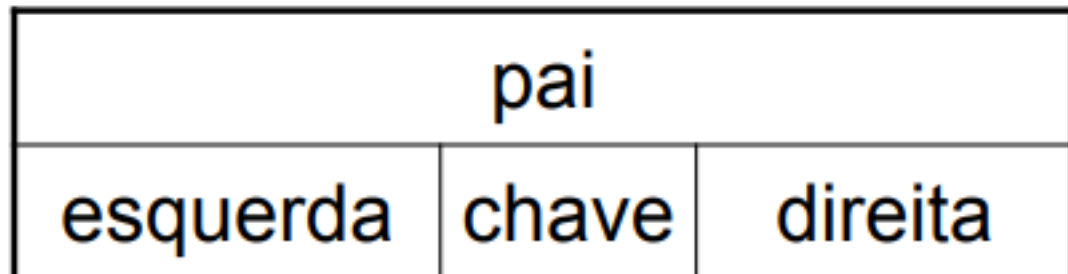


# Árvore Binária de Busca

- Em Ciência da Computação uma árvore binária de busca dinâmica é uma estrutura de dados que:
  - Consiste de uma seqüência de registros
  - Cada registro tem quatro campos:
    - um campo para a chave.
    - um ponteiro para o filho da esquerda (subárvore da esquerda)
    - um ponteiro para o filho da direita (subárvore da direita)
    - um ponteiro para o pai. (nó pai)



Árvore



Nó da árvore

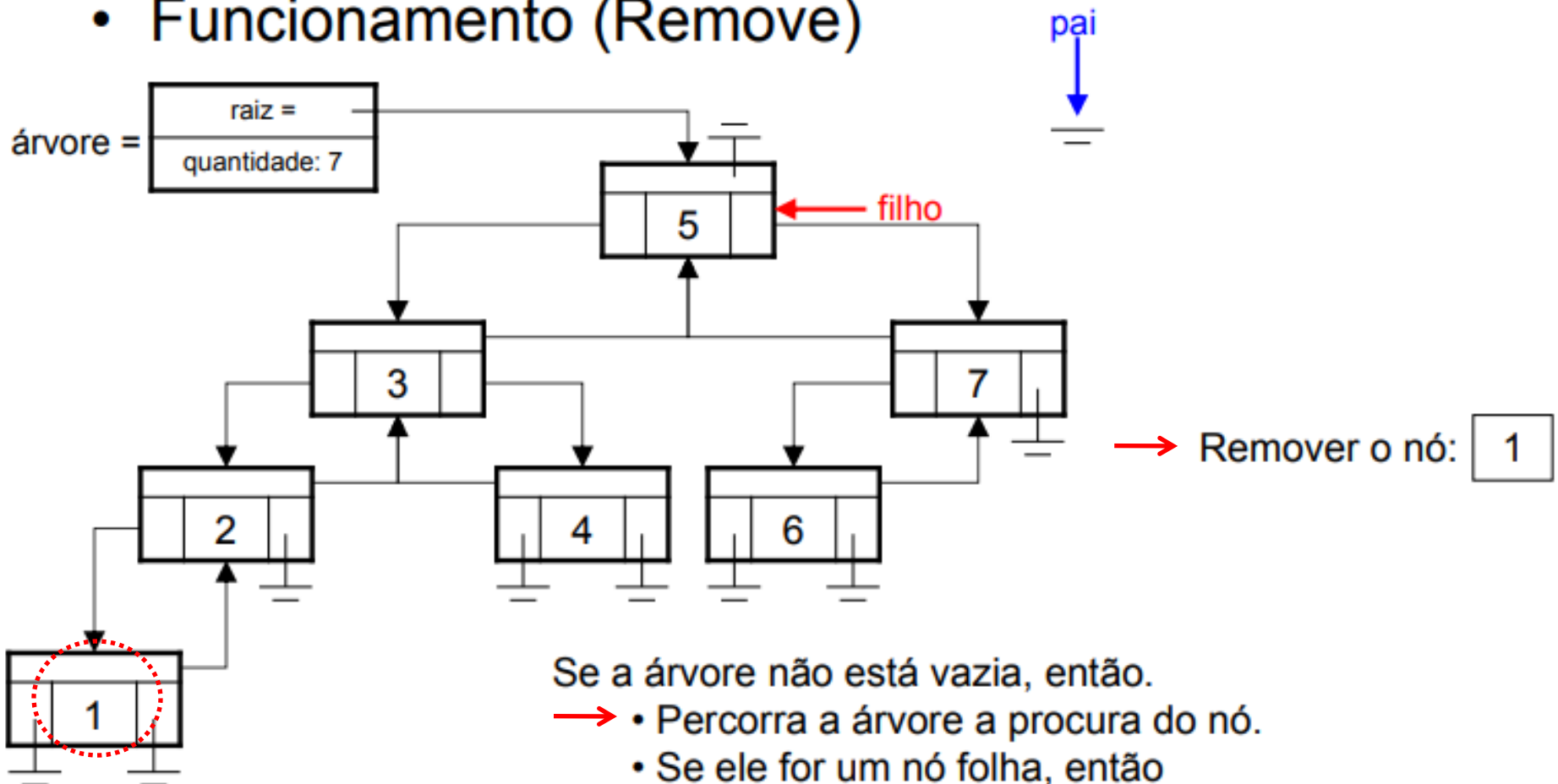


# Árvore Binária de Busca

- Operações Básicas
  - Inserção de nó na Árvore.
  - Eliminação de nó da Árvore.
  - Percorrer nós da Árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

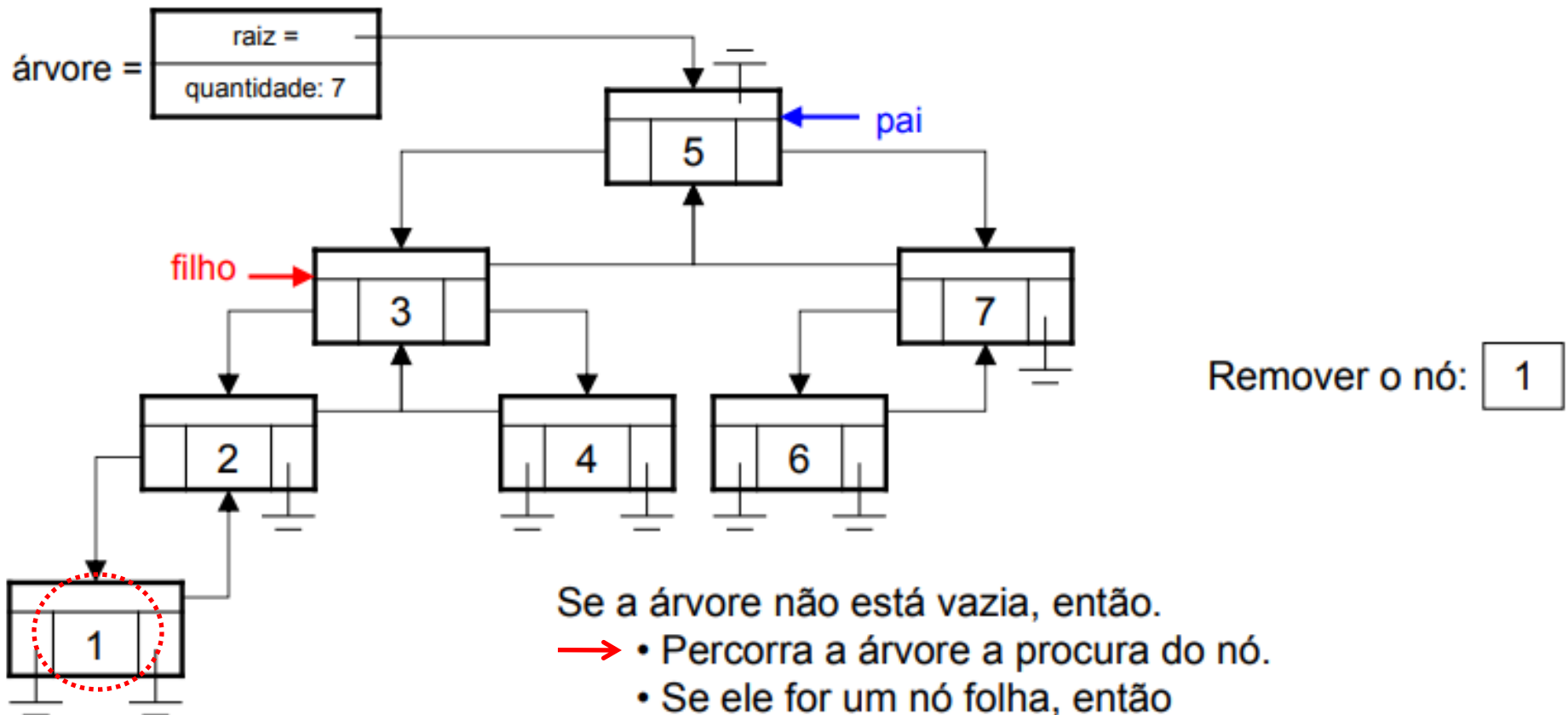


Se a árvore não está vazia, então.

- • Percorra a árvore a procura do nó.
- Se ele for um nó folha, então
  - Faça o pai do nó a ser removido apontar para NULL.
- Desaloque a memória do nó a ser removido
- Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

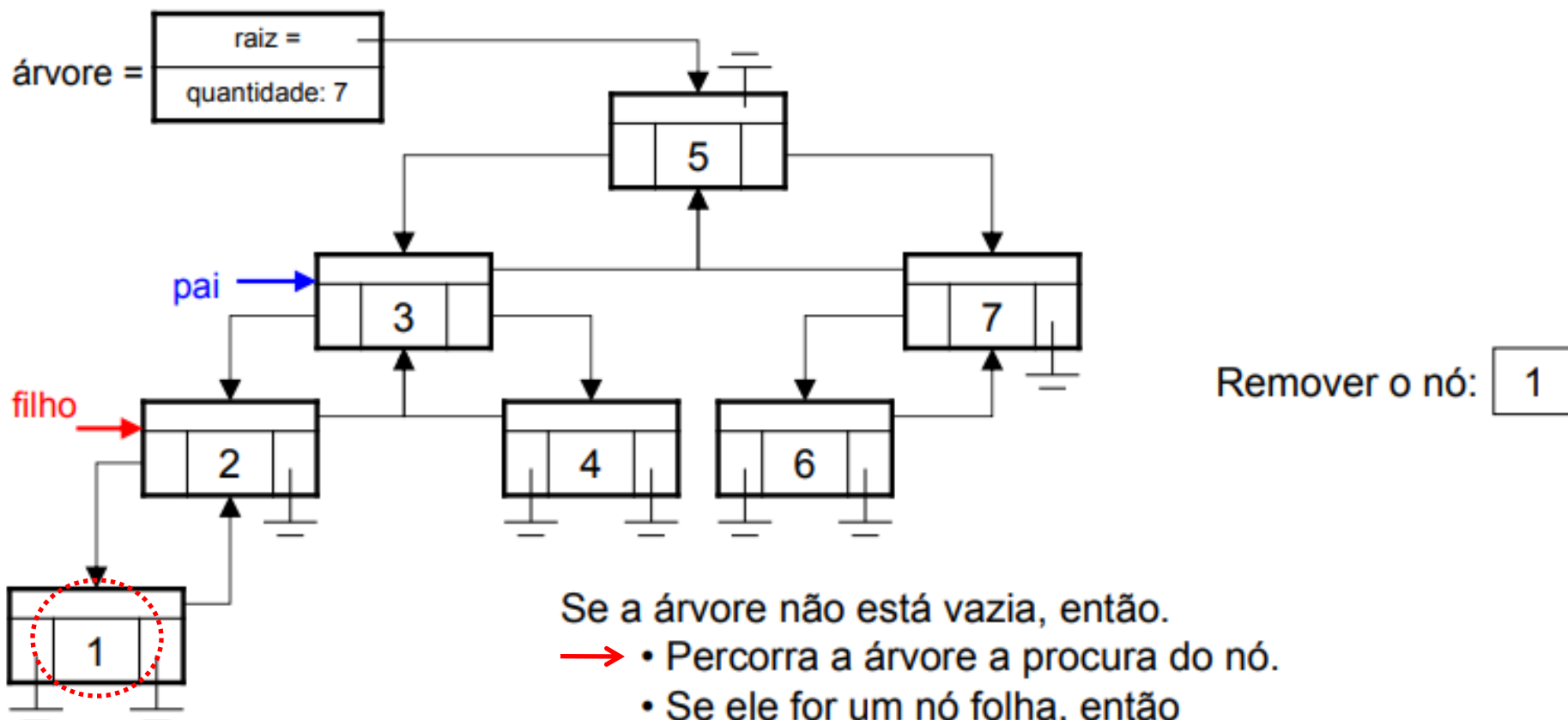


Se a árvore não está vazia, então.

- • Percorra a árvore a procura do nó.
- Se ele for um nó folha, então
  - Faça o pai do nó a ser removido apontar para NULL.
- Desaloque a memória do nó a ser removido
- Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

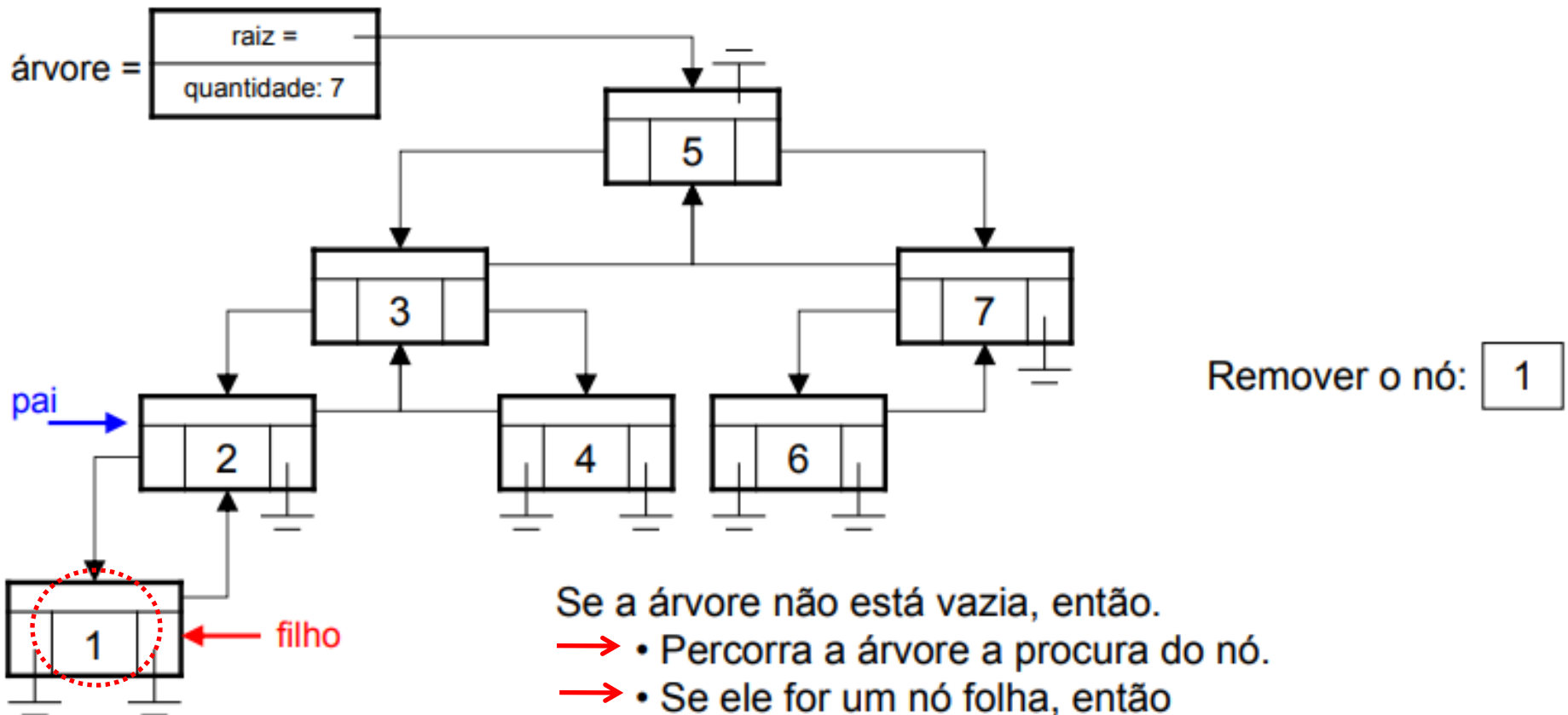


Se a árvore não está vazia, então.

- • Percorra a árvore a procura do nó.
- Se ele for um nó folha, então
  - Faça o pai do nó a ser removido apontar para NULL.
- Desaloque a memória do nó a ser removido
- Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

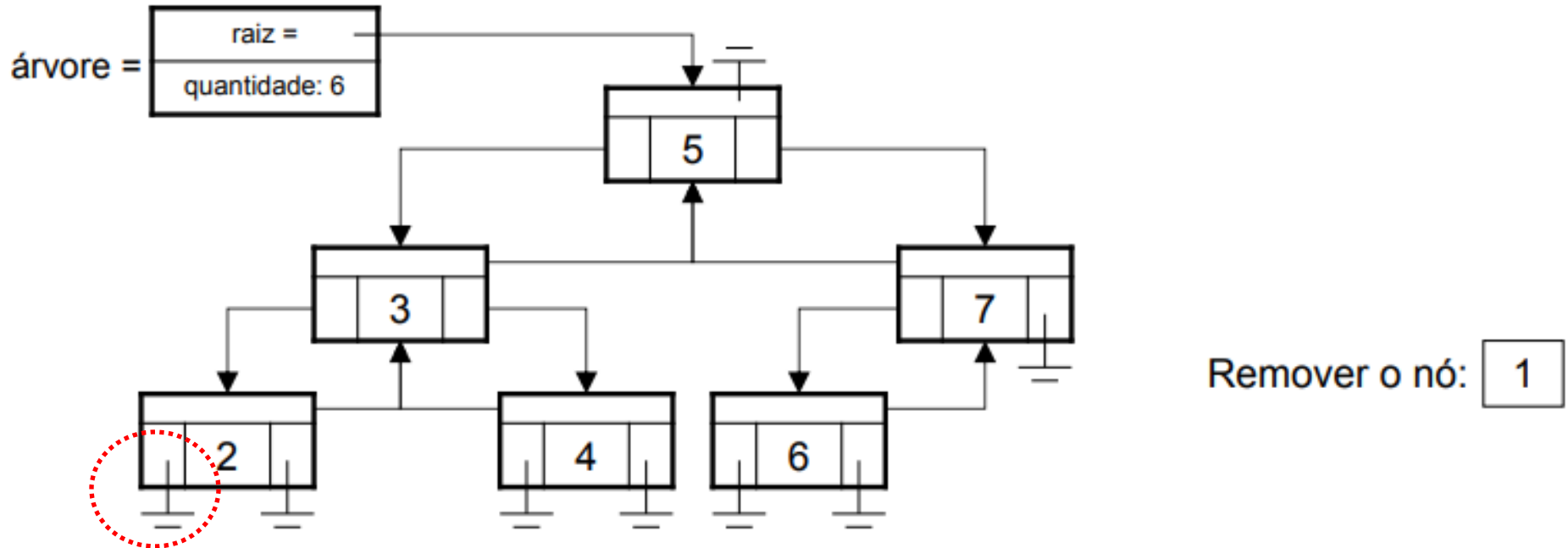


Se a árvore não está vazia, então.

- • Percorra a árvore a procura do nó.
- • Se ele for um nó folha, então
  - • Faça o pai do nó a ser removido apontar para NULL.
  - Desaloque a memória do nó a ser removido
  - Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

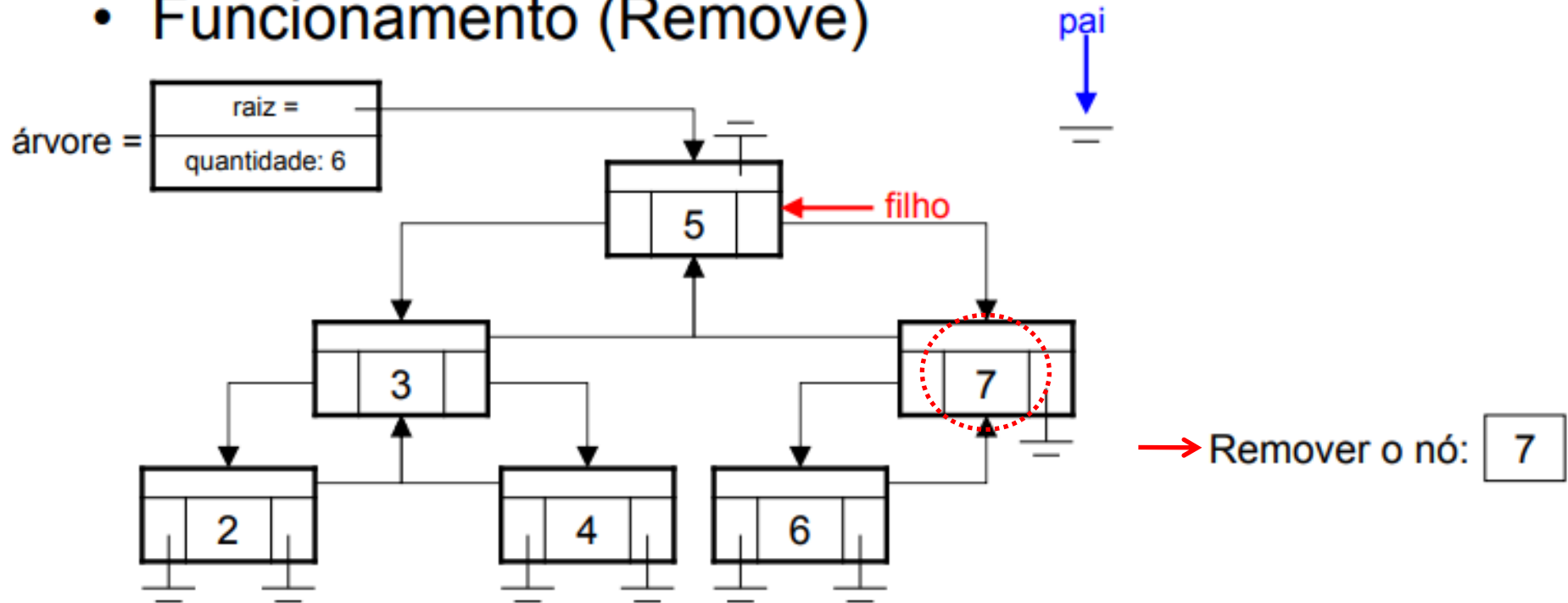


Se a árvore não está vazia, então.

- Percorra a árvore a procura do nó.
- • Se ele for um nó folha, então
  - • Faça o pai do nó a ser removido apontar para NULL.
  - • Desaloque a memória do nó a ser removido
  - • Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

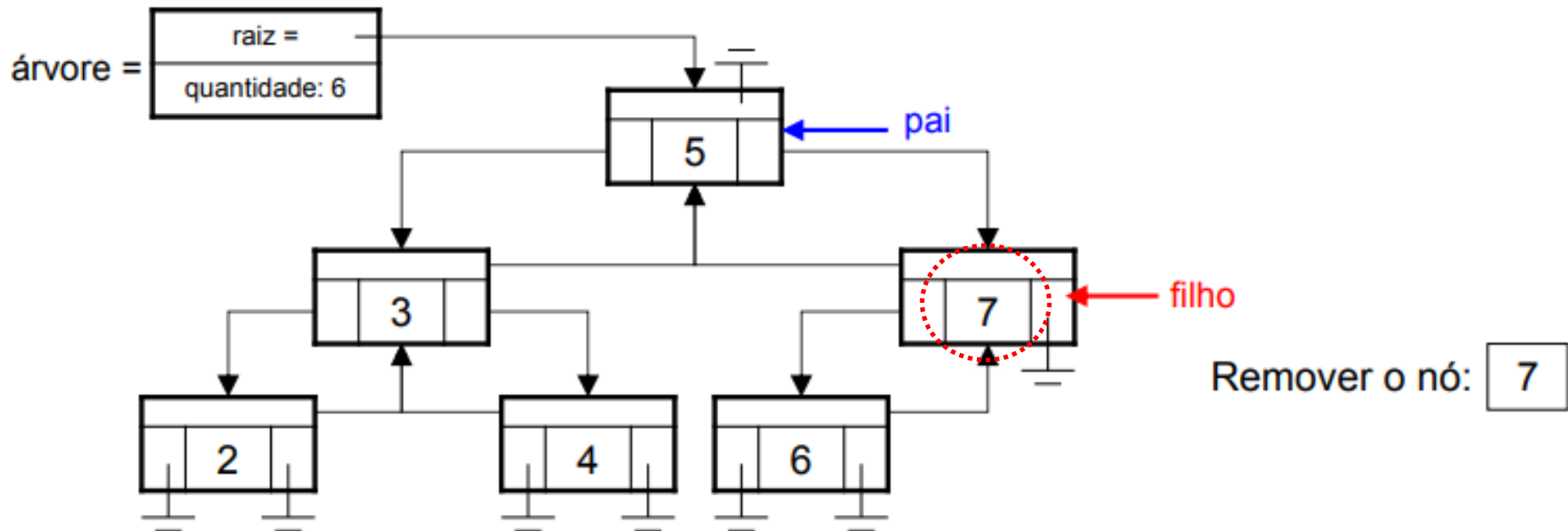


Se a árvore não está vazia, então.

- • Percorra a árvore a procura do nó.
- Se ele for um nó galho com apenas um filho, então
  - Faça o pai do nó a ser removido apontar para o neto.
  - Faça o neto apontar para o avô como pai.
- Desaloque a memória do nó a ser removido
- Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)



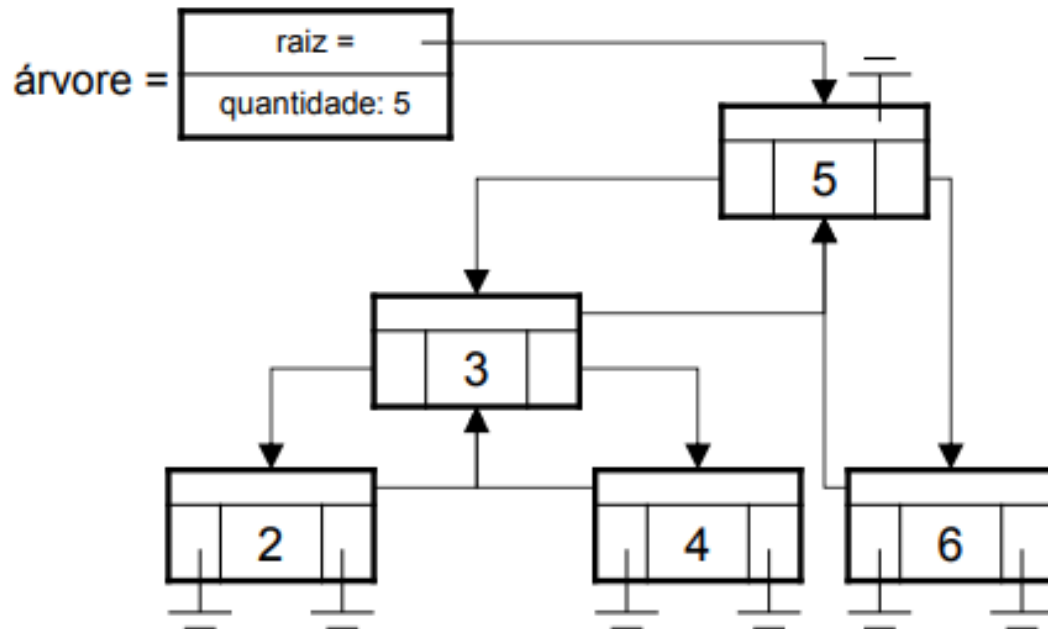
Se a árvore não está vazia, então.

- • Percorra a árvore a procura do nó.
- • Se ele for um nó galho com apenas um filho, então
  - • Faça o pai do nó a ser removido apontar para o neto.
  - • Faça o neto apontar para o avô como pai.
- Desaloque a memória do nó a ser removido
- Decrementa o campo quantidade da árvore.



# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)



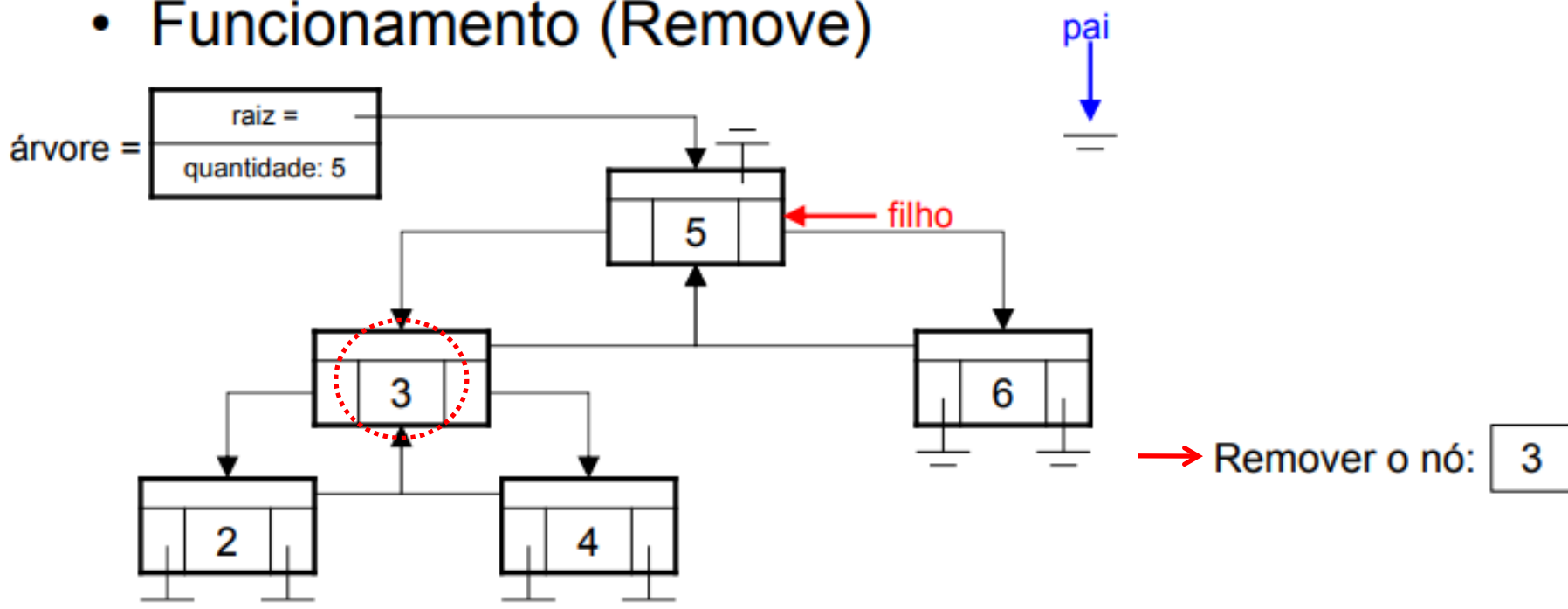
Remover o nó: 7

Se a árvore não está vazia, então.

- Percorra a árvore a procura do nó.
- • Se ele for um nó galho com apenas um filho, então
  - • Faça o pai do nó a ser removido apontar para o neto.
  - • Faça o neto apontar para o avô como pai.
- • Desaloque a memória do nó a ser removido
- • Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

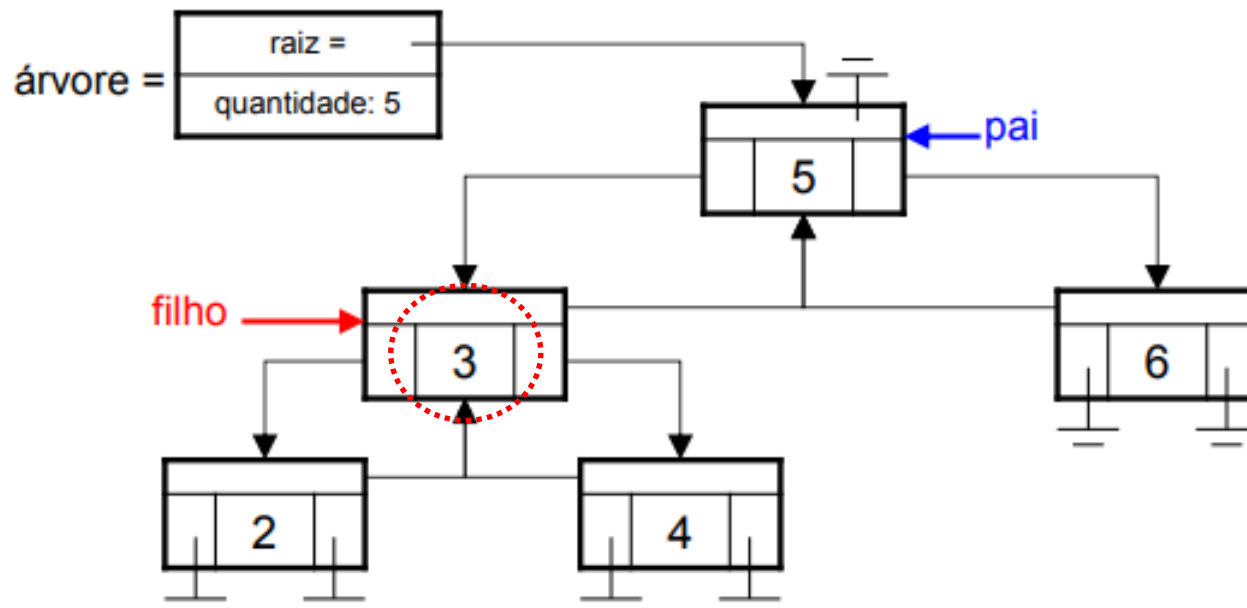


Se a árvore não está vazia, então.

- • Percorra a árvore a procura do nó.
- Se ele for um nó galho com dois filho, então
  - Busque o antecessor ou o sucessor do nó a ser removido.
  - Se o sucessor ou antecessor do nó a ser removido tiver filhos, chame o procedimento recursivamente.
  - Caso contrário, substitua o nó a ser removido pelo sucessor ou antecessor.
- Desaloque a memória do nó a ser removido
- Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)



Se a árvore não está vazia, então.

→ • Percorra a árvore a procura do nó.

→ • Se ele for um nó galho com dois filho, então

→ • Busque o antecessor ou o sucessor do nó a ser removido.

• Se o sucessor ou antecessor do nó a ser removido tiver filhos, chame o procedimento recursivamente

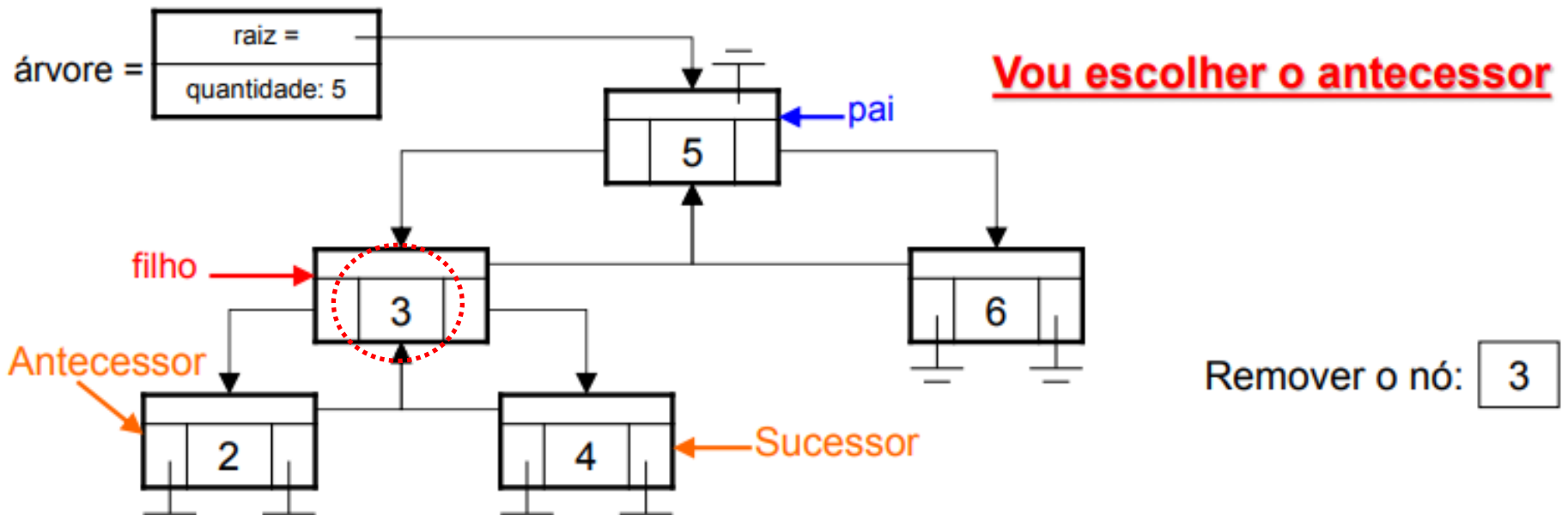
• Caso contrário, substitua o nó a ser removido pelo sucessor ou antecessor.

• Desaloque a memória do nó a ser removido

• Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)

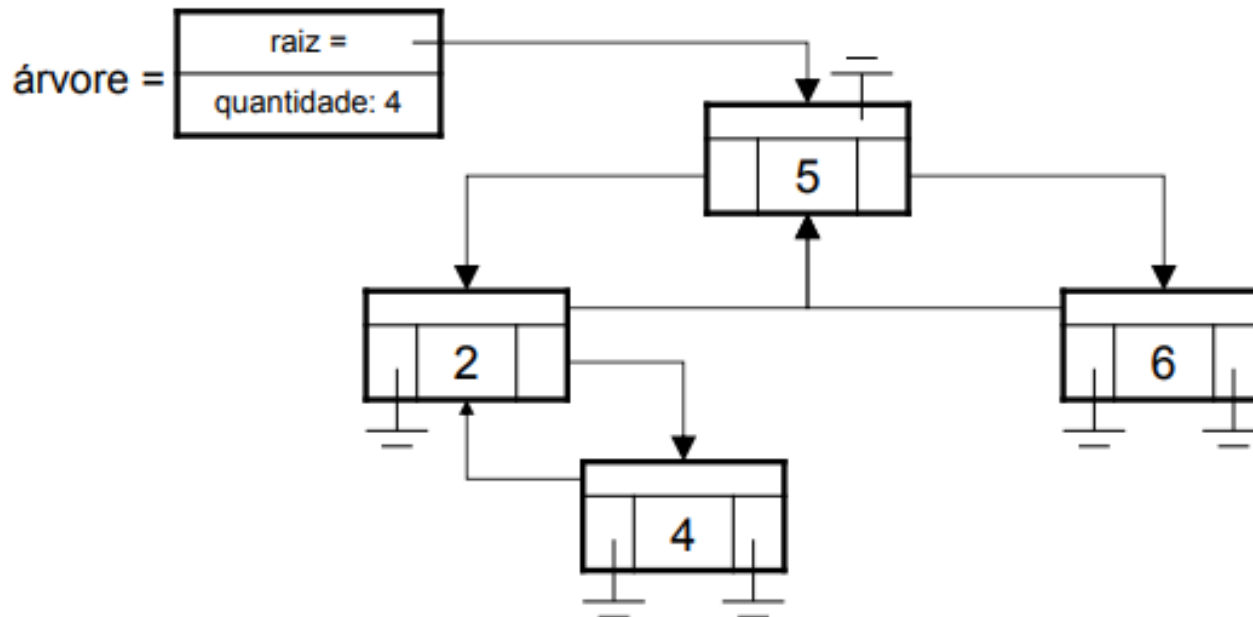


Se a árvore não está vazia, então.

- Percorra a árvore a procura do nó.
- • Se ele for um nó galho com dois filhos, então
  - • Busque o antecessor ou o sucessor do nó a ser removido.
  - • Se o sucessor ou antecessor do nó a ser removido tiver filhos, chame o procedimento recursivamente.
  - • Caso contrário, substitua o nó a ser removido pelo sucessor ou antecessor.
- Desaloque a memória do nó a ser removido
- Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Funcionamento (Remove)



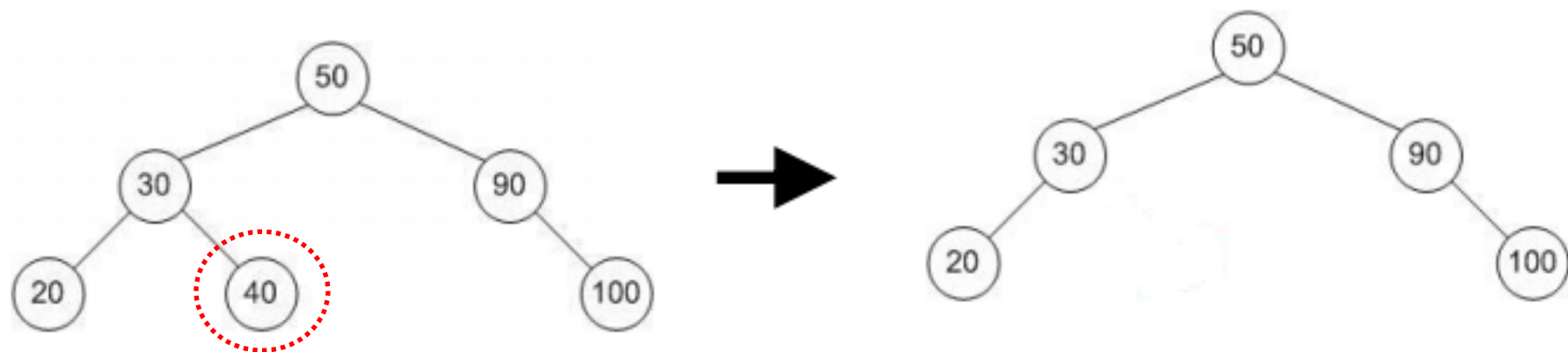
Remover o nó: 3

Se a árvore não está vazia, então.

- Percorra a árvore a procura do nó.
- • Se ele for um nó galho com dois filho, então
  - • Busque o antecessor ou o sucessor do nó a ser removido.
  - • Se o sucessor ou antecessor do nó a ser removido tiver filhos, chame o procedimento recursivamente
  - • Caso contrário, substitua o nó a ser removido pelo sucessor ou antecessor.
- • Desaloque a memória do nó a ser removido
- • Decrementa o campo quantidade da árvore.

# Árvore Binária de Busca

- Remoção (Lembrete)
  - Caso 1: Removendo um nó folha.

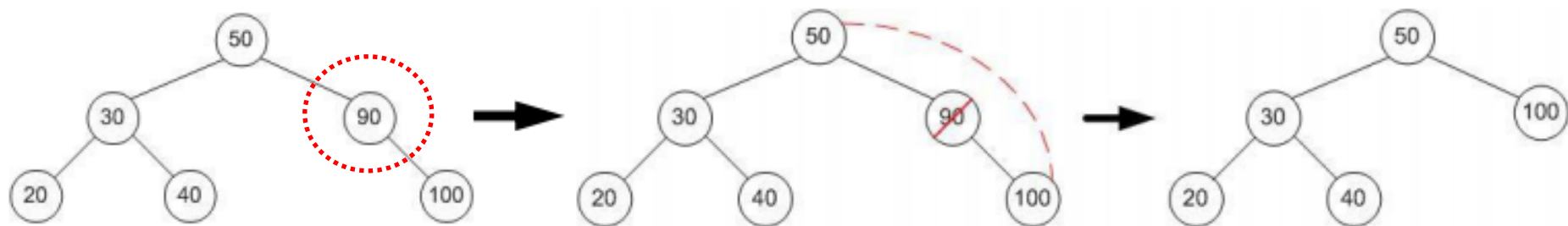


- Localize o nó a ser removido.
- Se for um nó folha então
  - Se não for a raiz
    - » Faça o pai do nó a ser removido apontar para NULL.
  - Se for a raiz
    - » Faça o campo raiz da árvore apontar para NULL



# Árvore Binária de Busca

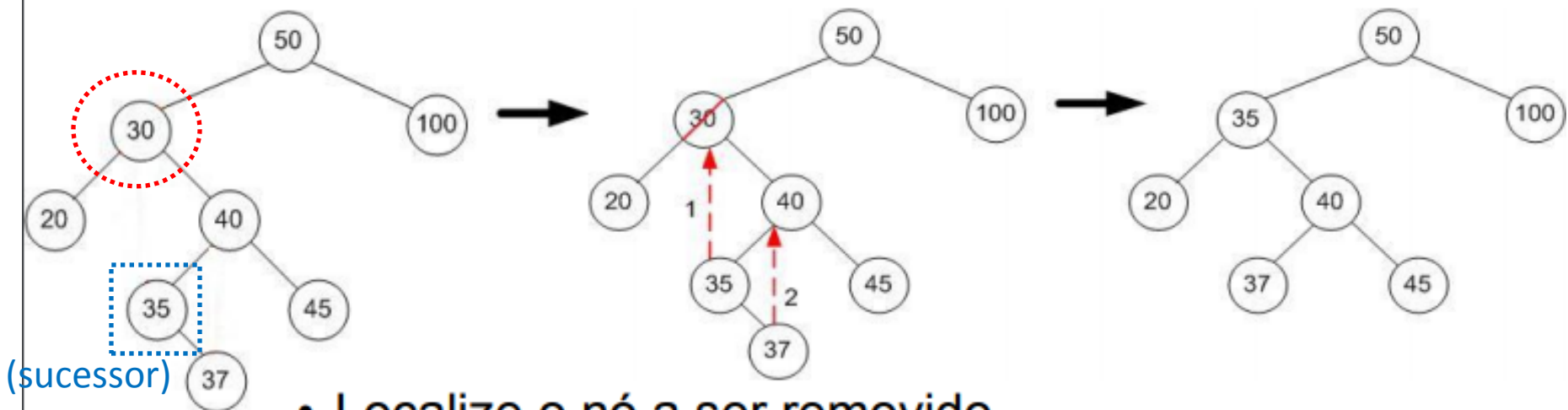
- Remoção (Lembretes)
  - Caso 2: Removendo um nó com 1 filho.



- Localize o nó a ser removido.
- Se o nó tiver apenas 1 filho
  - Se não for a raiz
    - » Faça o pai do nó a ser removido apontar para o neto.
  - Se for a raiz
    - » Faça o campo raiz da árvore apontar para o neto.

# Árvore Binária de Busca

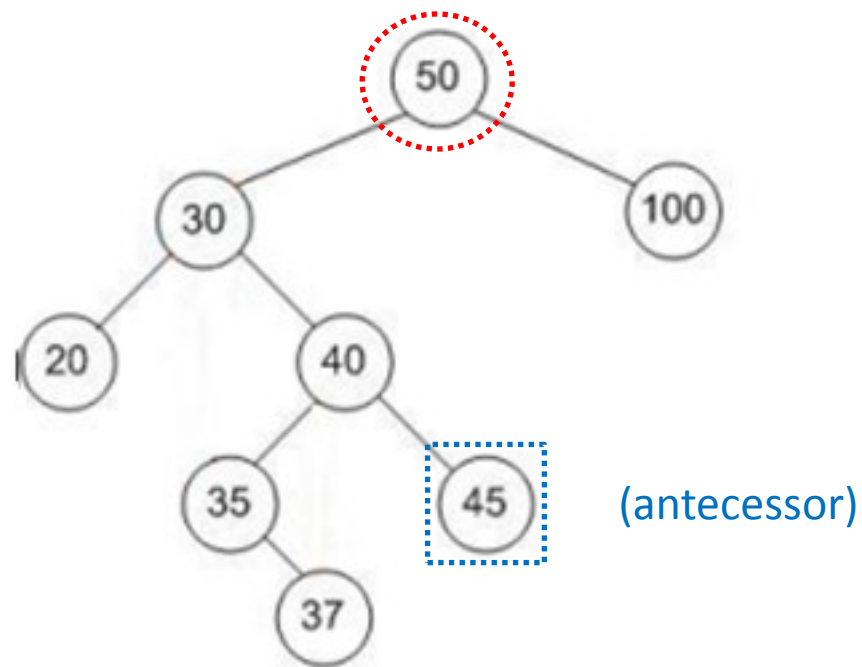
- Remoção (Lembretes)
  - Caso 3: Removendo um nó com 2 filhos.



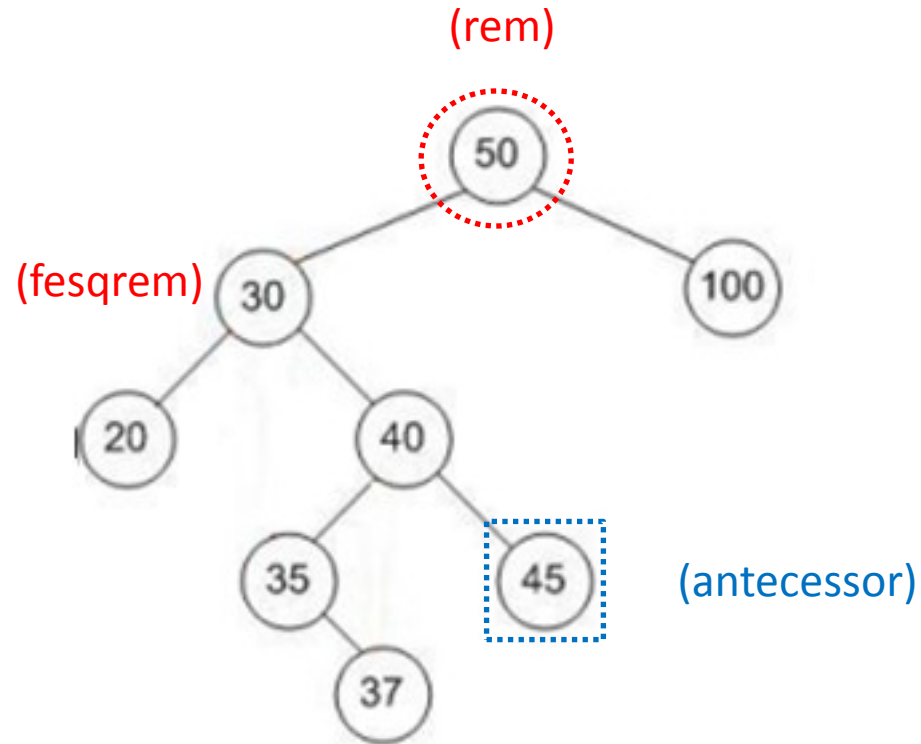
- Localize o nó a ser removido.
- Se o nó tiver 2 filhos
  - Busque o antecessor ou o sucessor.
- Substitua o nó a ser removido pelo antecessor ou sucessor.



# Antecessor



# Antecessor



# Árvore Binária de Busca

(e REMOVE)

- Busca o Antecessor do nó.

```
1. struct tNo * antecessor(struct tNo *fesqrem) {
2.     struct tNo *ant, *pt = fesqrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         ant = pt;
5.         pt = pt->direita;
6.     }
7.     if(filhoEsquerda(ant) != NULL) {
8.         if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
9.             pai(ant)->esquerda = ant->esquerda;
10.        }
11.        else {
12.            pai(ant)->direita = ant->esquerda;
13.        }
14.        (ant->esquerda)->pai = pai(ant);
15.    }
16.    else {
17.        if(ehFilhoDireita(ant)) {
18.            pai(ant)->direita = NULL;
19.        }
20.        else {
21.            pai(ant)->esquerda = NULL;
22.        }
23.    }
24.    return ant;
25. }
```

Descendo à direita na subárvore esquerda, até localizar o antecessor.

# Árvore Binária de Busca

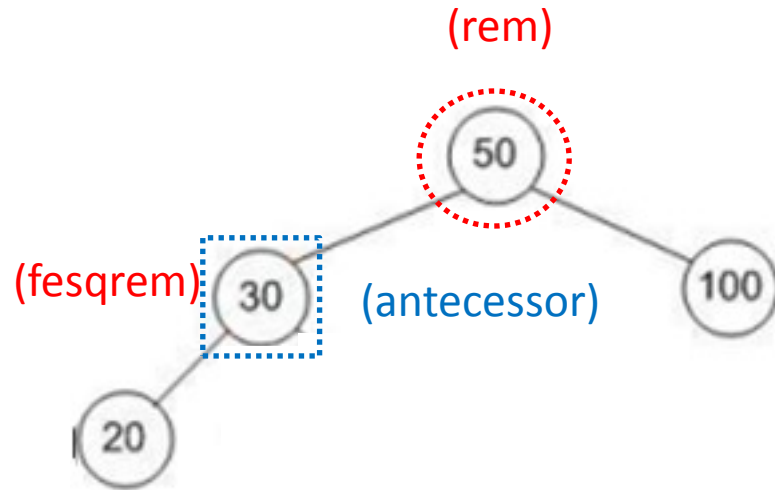
(e REMOVE)

- Busca o Antecessor do nó.

```
1. struct tNo * antecessor(struct tNo *fesqrem) {
2.     struct tNo *ant, *pt = fesqrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         ant = pt;
5.         pt = pt->direita;
6.     }
7.     if(filhoEsquerda(ant) != NULL) {
8.         if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
9.             pai(ant)->esquerda = ant->esquerda;
10.        }
11.        else {
12.            pai(ant)->direita = ant->esquerda;
13.        }
14.        (ant->esquerda)->pai = pai(ant);
15.    }
16.    else {
17.        if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
18.            pai(ant)->esquerda = NULL;
19.        }
20.        else {
21.            pai(ant)->direita = NULL;
22.        }
23.    }
24.    return ant;
25. }
```

Ao encontrar o antecessor,  
verificar se ele tem filho  
esquerdo. Se ele tiver.

# Antecessor



# Árvore Binária de Busca

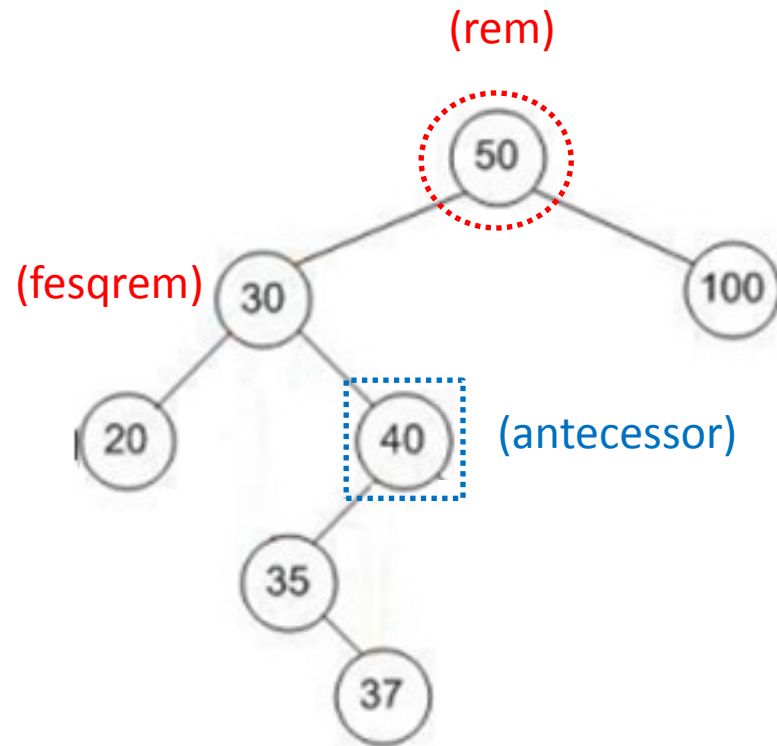
(e REMOVE)

- Busca o Antecessor do nó.

```
1. struct tNo * antecessor(struct tNo *fesqrem) {
2.     struct tNo *ant, *pt = fesqrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         ant = pt;
5.         pt = pt->direita;
6.     }
7.     if(filhoEsquerda(ant) != NULL) {
8.         if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
9.             pai(ant)->esquerda = ant->esquerda;
10.        }
11.        else {
12.            pai(ant)->direita = ant->esquerda;
13.        }
14.        (ant->esquerda)->pai = pai(ant);
15.    }
16.    else {
17.        if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
18.            pai(ant)->esquerda = NULL;
19.        }
20.        else {
21.            pai(ant)->direita = NULL;
22.        }
23.    }
24.    return ant;
25. }
```

Ao encontrar o antecessor,  
verificar se ele tem filho  
esquerdo. Se ele tiver.

# Antecessor



# Árvore Binária de Busca

(e REMOVE)

- Busca o Antecessor do nó.

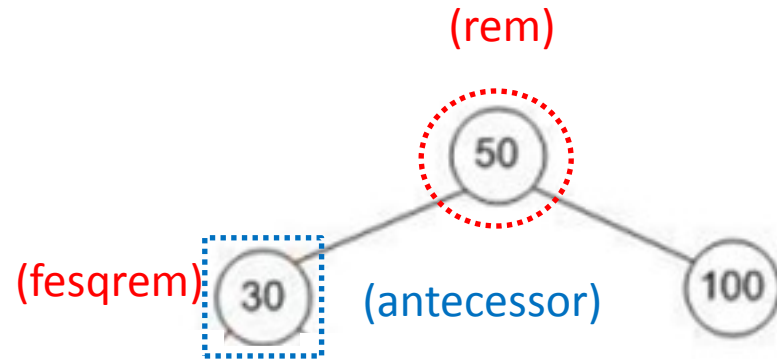
```
1. struct tNo * antecessor(struct tNo *fesqrem) {
2.     struct tNo *ant, *pt = fesqrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         ant = pt;
5.         pt = pt->direita;
6.     }
7.     if(filhoEsquerda(ant) != NULL) {
8.         if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
9.             pai(ant)->esquerda = ant->esquerda;
10.        }
11.        else {
12.            pai(ant)->direita = ant->esquerda;
13.        }
14.        (ant->esquerda)->pai = pai(ant);
15.    }
```

Ao encontrar o antecessor,  
verificar se ele tem filho  
esquerdo. Se ele não tiver,  
então ele é uma folha.

```
16. else {
17.     if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
18.         pai(ant)->esquerda = NULL;
19.     }
20.     else {
21.         pai(ant)->direita = NULL;
22.     }
23. }
24. return ant;
25. }
```



# Antecessor



# Árvore Binária de Busca

(e REMOVE)

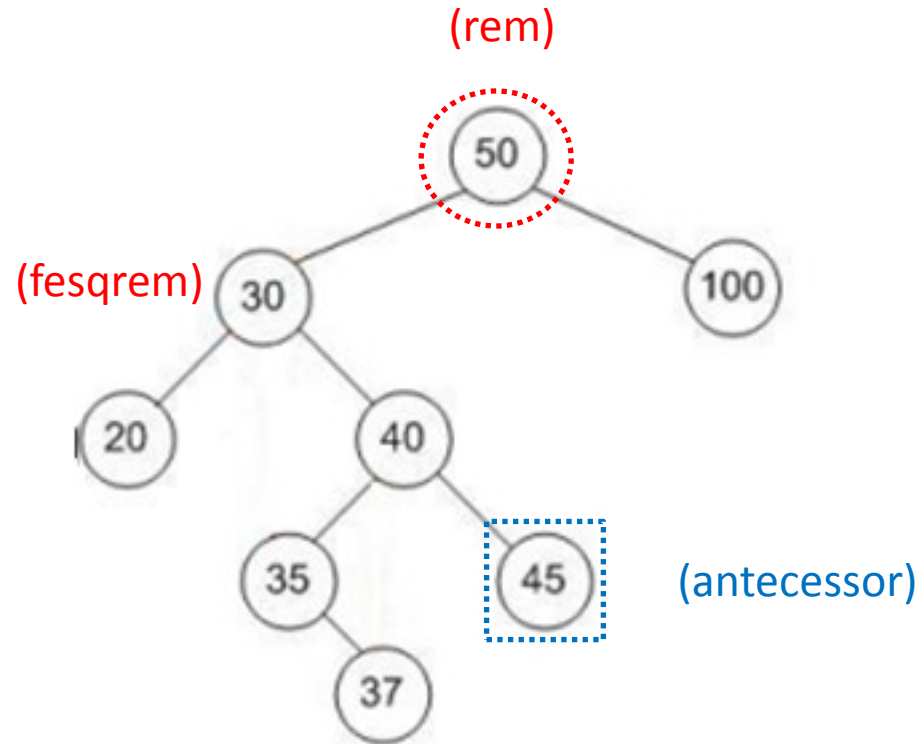
- Busca o Antecessor do nó.

```
1. struct tNo * antecessor(struct tNo *fesqrem) {
2.     struct tNo *ant, *pt = fesqrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         ant = pt;
5.         pt = pt->direita;
6.     }
7.     if(filhoEsquerda(ant) != NULL) {
8.         if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
9.             pai(ant)->esquerda = ant->esquerda;
10.        }
11.        else {
12.            pai(ant)->direita = ant->esquerda;
13.        }
14.        (ant->esquerda)->pai = pai(ant);
15.    }
```

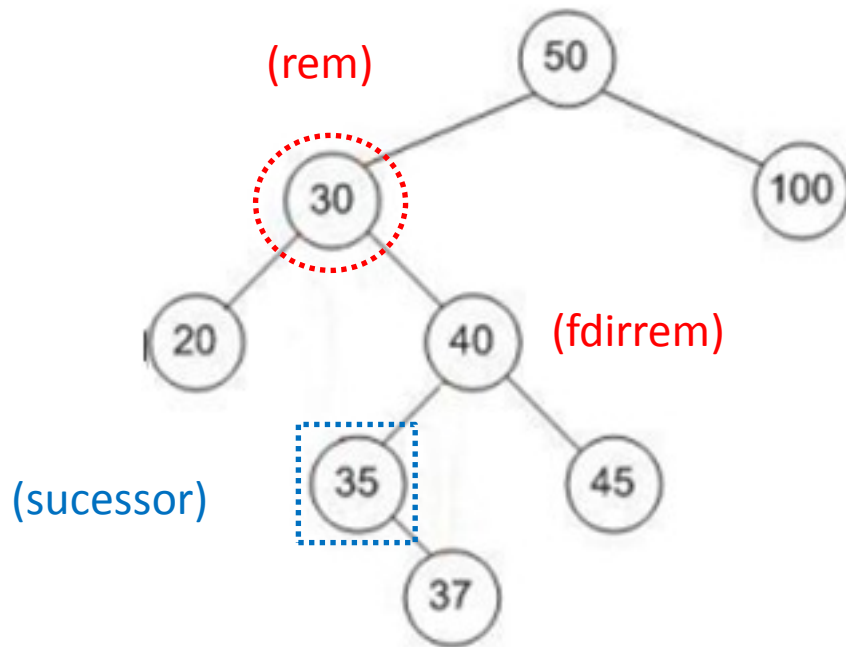
Ao encontrar o antecessor,  
verificar se ele tem filho  
esquerdo. Se ele não tiver,  
então ele é uma folha.

```
16. else {
17.     if(ehFilhoEsquerda(ant)==1) {
18.         pai(ant)->esquerda = NULL;
19.     }
20.     else {
21.         pai(ant)->direita = NULL;
22.     }
23. }
24. return ant;
25. }
```

# Antecessor



# Successor



# Árvore Binária de Busca

(e REMOVE)

- Busca o Sucessor do nó.

```
1. struct tNo * sucessor(struct tNo *fdirrem) {
2.     struct tNo *suc, *pt = fdirrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         suc = pt;
5.         pt = pt->esquerda;
6.     }
7.     if(filhoDireita(suc) != NULL) {
8.         if(ehFilhoDireita(suc)==1) {
9.             pai(suc)->direita = suc->direita;
10.        }
11.        else {
12.            pai(suc)->esquerda = suc->direita;
13.        }
14.        (suc->direita)->pai = pai(suc);
15.    }
16.    else {
17.        if(ehFilhoDireita(suc)==1) {
18.            pai(suc)->direita = NULL;
19.        }
20.        else {
21.            pai(suc)->esquerda = NULL;
22.        }
23.    }
24.    return suc;
25. }
```

Descendo à esquerda na subárvore direita, até localizar o sucessor.

# Árvore Binária de Busca

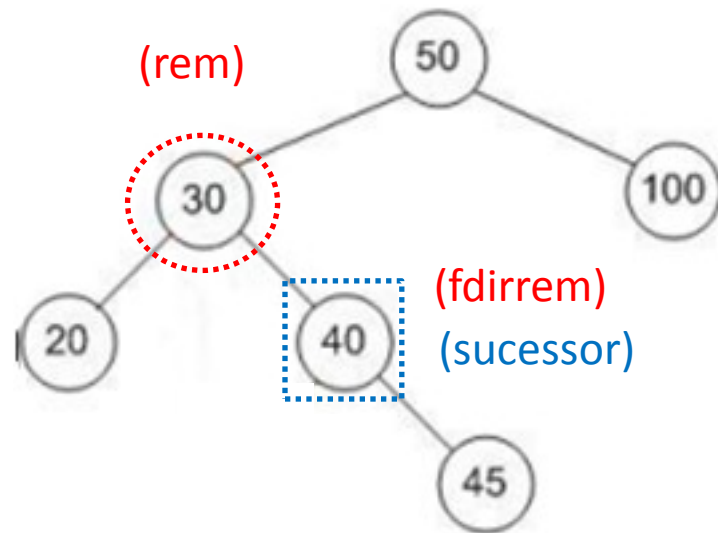
(e REMOVE)

- Busca o Sucessor do nó.

```
1. struct tNo * sucessor(struct tNo *fdirrem) {
2.     struct tNo *suc, *pt = fdirrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         suc = pt;
5.         pt = pt->esquerda;
6.     }
7.     if(filhoDireita(suc) != NULL) {
8.         if(ehFilhoDireita(suc)==1) {
9.             pai(suc)->direita = suc->direita;
10.        }
11.        else {
12.            pai(suc)->esquerda = suc->direita;
13.        }
14.        (suc->direita)->pai = pai(suc);
15.    }
16.    else {
17.        if(ehFilhoDireita(suc)==1) {
18.            pai(suc)->direita = NULL;
19.        }
20.        else {
21.            pai(suc)->esquerda = NULL;
22.        }
23.    }
24.    return suc;
25. }
```

Ao encontrar o sucessor,  
verificar se ele tem filho direito.  
Se ele tiver.

# Successor



# Árvore Binária de Busca

(e REMOVE)

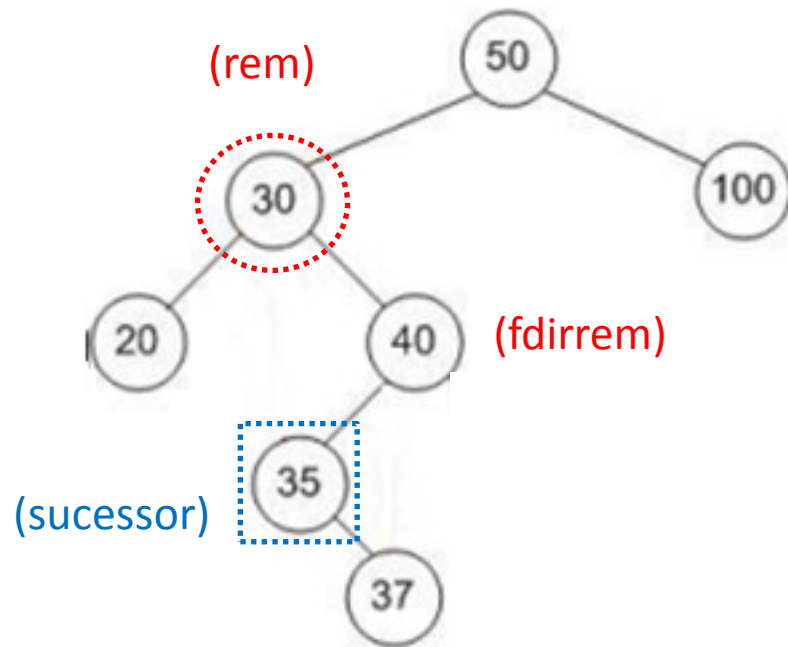
- Busca o Sucessor do nó.

```
1. struct tNo * sucessor(struct tNo *fdirrem) {
2.     struct tNo *suc, *pt = fdirrem;
3.     while(pt != NULL) {
4.         suc = pt;
5.         pt = pt->esquerda;
6.     }
7.     if(filhoDireita(suc) != NULL) {
8.         if(ehFilhoDireita(suc)==1) {
9.             pai(suc)->direita = suc->direita;
10.        }
11.        else {
12.            pai(suc)->esquerda = suc->direita;
13.        }
14.        (suc->direita)->pai = pai(suc);
15.    }
16.    else {
17.        if(ehFilhoDireita(suc)==1) {
18.            pai(suc)->direita = NULL;
19.        }
20.        else {
21.            pai(suc)->esquerda = NULL;
22.        }
23.    }
24.    return suc;
25. }
```

Ao encontrar o sucessor,  
verificar se ele tem filho direito.  
Se ele tiver.



# Successor



# Árvore Binária de Busca

(e REMOVE)

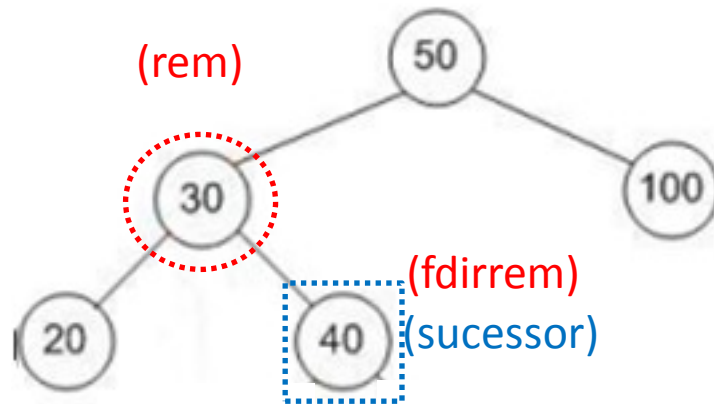
- Busca o Sucessor do nó.

```
1. struct tNo * sucessor(struct tNo *fdirrem)  {
2.     struct tNo *suc, *pt = fdirrem;
3.     while(pt != NULL)  {
4.         suc = pt;
5.         pt = pt->esquerda;
6.     }
7.     if(filhoDireita(suc) != NULL)  {
8.         if(ehFilhoDireita(suc)==1)  {
9.             pai(suc)->direita = suc->direita;
10.        }
11.        else  {
12.            pai(suc)->esquerda = suc->direita;
13.        }
14.        (suc->direita)->pai = pai(suc);
15.    }
```

Ao encontrar o sucessor,  
verificar se ele tem filho direito.  
Se ele não tiver, então ele é  
uma folha.

```
16. else  {
17.     if(ehFilhoDireita(suc)==1)  {
18.         pai(suc)->direita = NULL;
19.     }
20.     else  {
21.         pai(suc)->esquerda = NULL;
22.     }
23. }
24. return suc;
25. }
```

# Successor



# Árvore Binária de Busca

(e REMOVE)

- Busca o Sucessor do nó.

```
1. struct tNo * sucessor(struct tNo *fdirrem)  {
2.     struct tNo *suc, *pt = fdirrem;
3.     while(pt != NULL)  {
4.         suc = pt;
5.         pt = pt->esquerda;
6.     }
7.     if(filhoDireita(suc) != NULL)  {
8.         if(ehFilhoDireita(suc)==1)  {
9.             pai(suc)->direita = suc->direita;
10.        }
11.        else  {
12.            pai(suc)->esquerda = suc->direita;
13.        }
14.        (suc->direita)->pai = pai(suc);
15.    }
```

Ao encontrar o sucessor,  
verificar se ele tem filho direito.  
Se ele não tiver, então ele é  
uma folha.

```
16. else  {
17.     if(ehFilhoDireita(suc)==1)  {
18.         pai(suc)->direita = NULL;
19.     }
20.     else  {
21.         pai(suc)->esquerda = NULL;
22.     }
23. }
24. return suc;
25. }
```

# Successor

