

Algoritmos e Estruturas de Dados I

Árvores Rubro-Negras

Prof. Flávio José Mendes Coelho
fcoelho@uea.edu.br

Objetivos

Entender...

1. Definição de árvore rubro-negra
2. Busca em árvore rubro-negra
3. Inserção e balanceamento
4. Rotações em árvores rubro-negras

Árvore rubro-negra: definições e propriedades

Árvore rubro-negra (*red-black tree*)

ABB com as seguintes **propriedades**:

P1. Cada nó é VERMELHO ou PRETO.

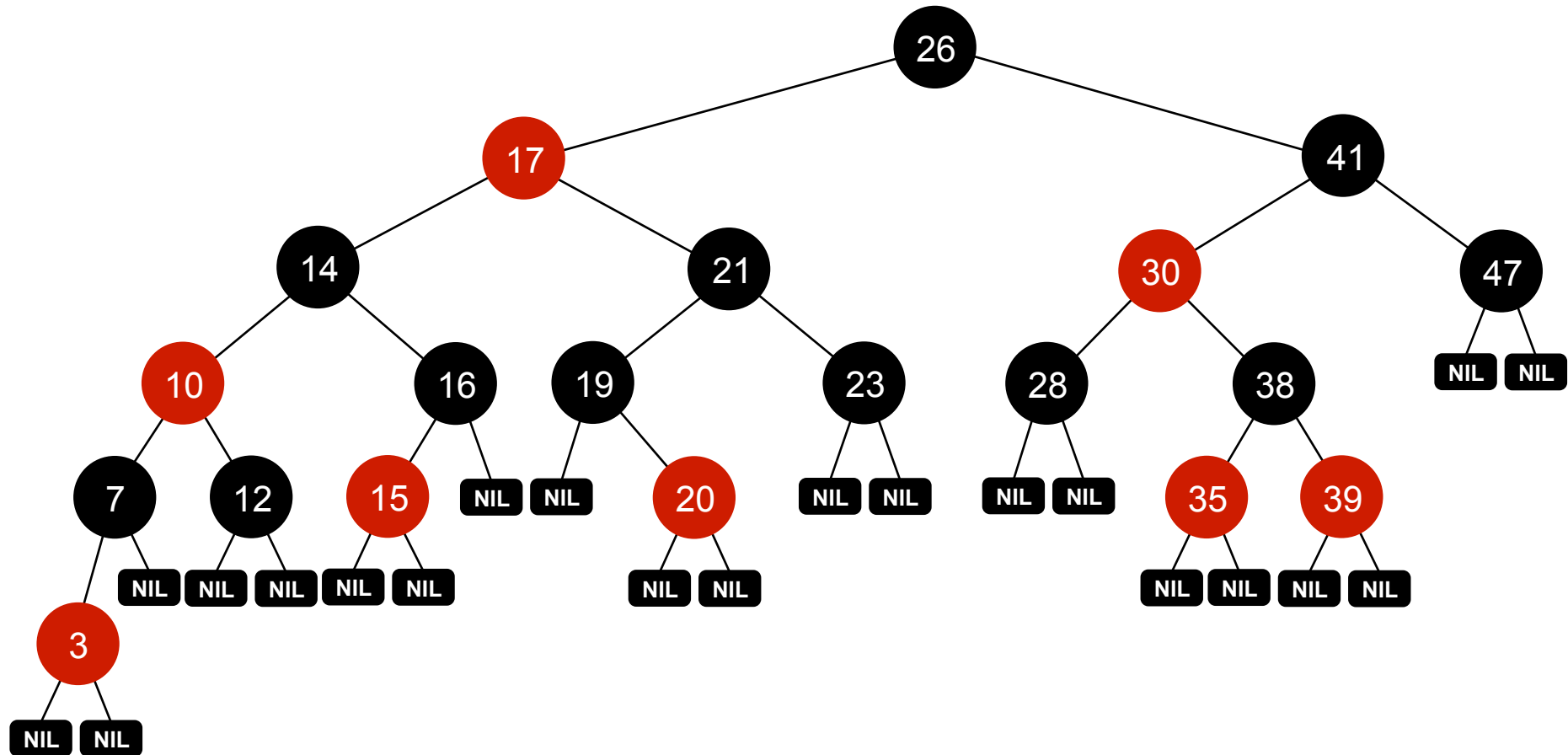
P2. A raiz é PRETA.

P3. Cada folha é PRETA.

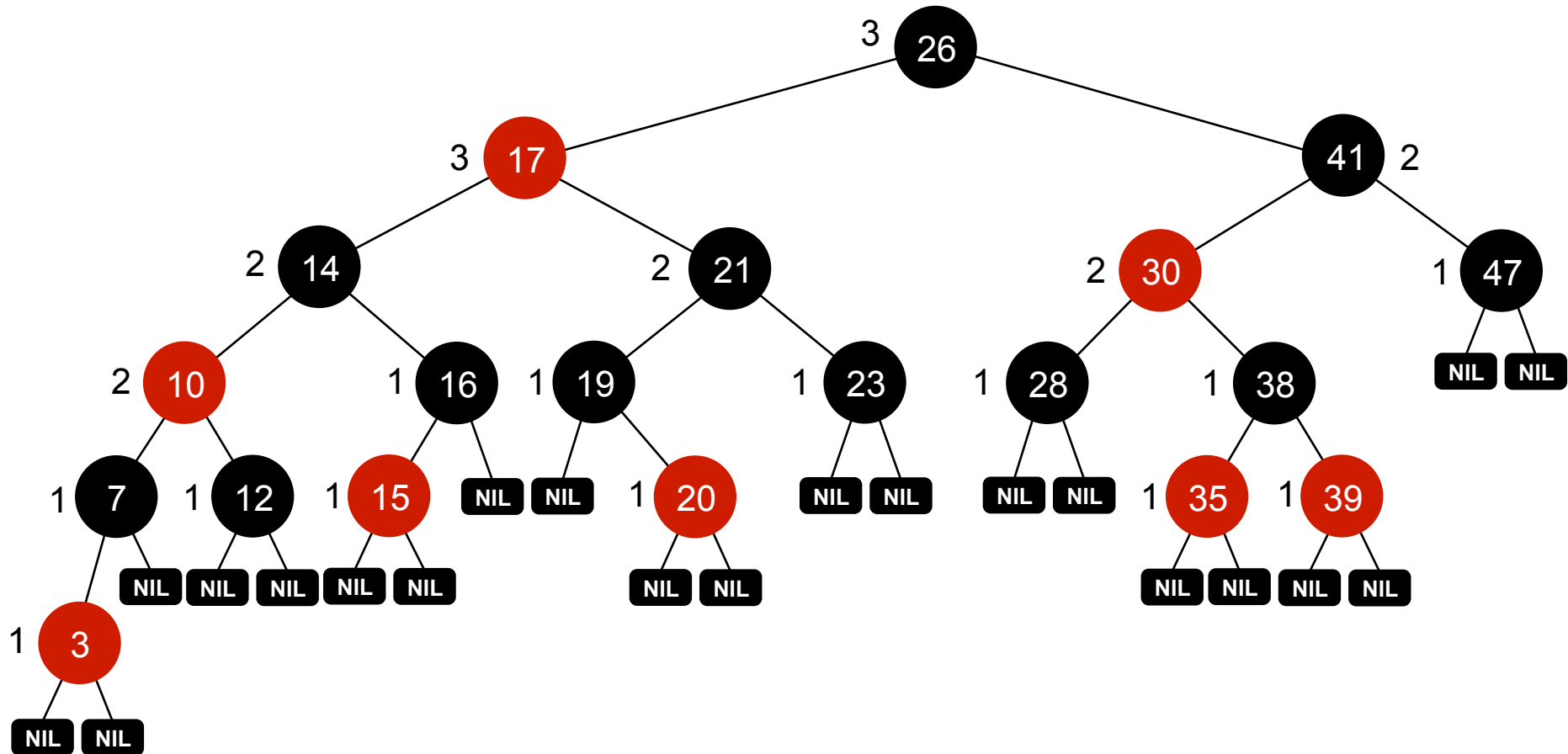
P4. Nó VERMELHO tem filhos PRETOS.

P5. O caminho simples de um nó qualquer até seus descendentes folhas tem o mesmo número de nós PRETOS.

Árvore rubro-negra

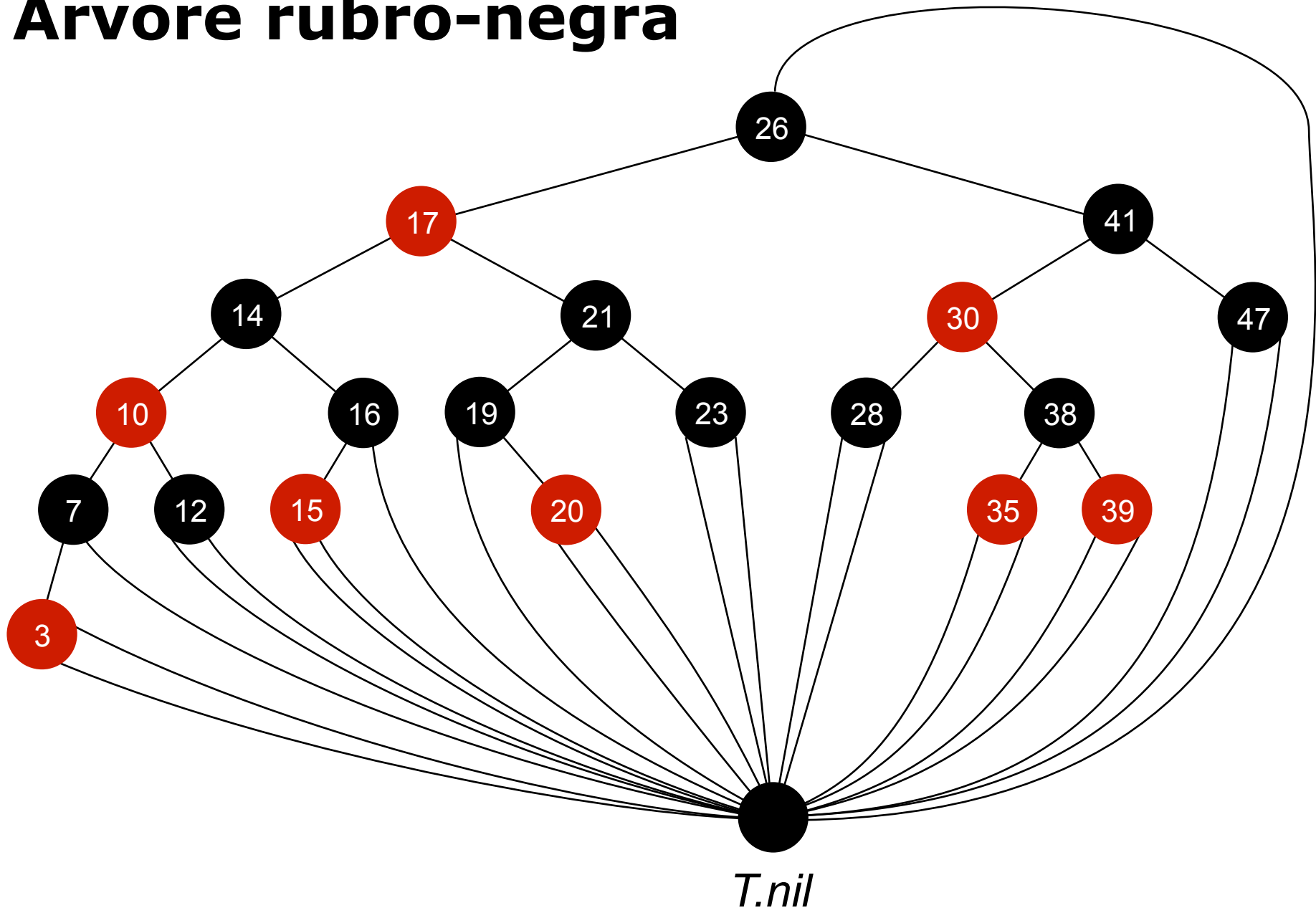


Árvore rubro-negra

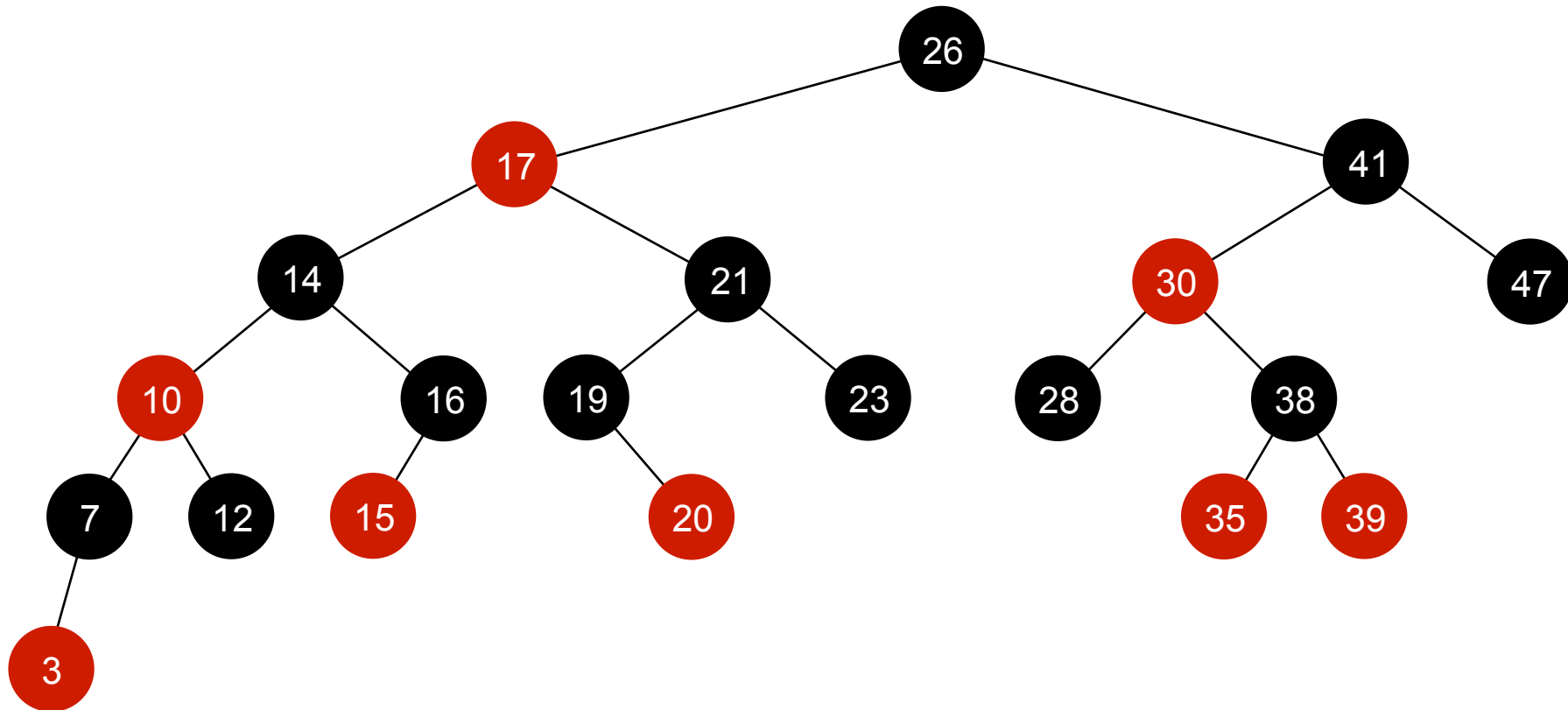


Altura-preta, ***ap*(*x*)**: número de nós pretos, não incluindo o *x*, até uma folha (NIL).

Árvore rubro-negra



Árvore rubro-negra



Árvore rubro-negra

As propriedades garantem que a árvore seja **aproximadamente balanceada**.

Nenhum caminho da raiz até uma folha é 2x mais longo do que outro qualquer.

Lema. Uma árvore rubro-negra com n nós internos tem altura no máximo $2\log(n + 1)$.

Árvore rubro-negra

Nó da árvore rubro-negra:

- **cor**: VERMELHO/PRETO.
- **item** ou **chave**: item contém chave.
- **dir, esq**: ponteiros para as sub-árvores esquerda e direita.
- ***pai***: ponteiro para o nó pai.

Busca na Árvore Rubro-Negra

Busca na árvore rubro-negra

Semelhante à busca em uma ABB.

Lembrar que folha na RN é nó *T.nil*.

// p é um ponteiro para No

RN-BUSCA(*chave*, No *p*)

1 **se** *p* == *T.nil* **ou** *chave* == *p.item.chave*

2 **retorne** *p*

3 **senão se** *chave* < *p.item.chave*

4 **return** **RN-BUSCA**(*chave*, *p.esq*)

5 **senão**

6 **return** **RN-BUSCA**(*chave*, *p.dir*)

Inserção na Árvore Rubro-Negra

Inserção na árvore rubro-negra

A inserção e remoção de itens desbalanceiam a árvore.

Procedimentos para balancear a árvore:

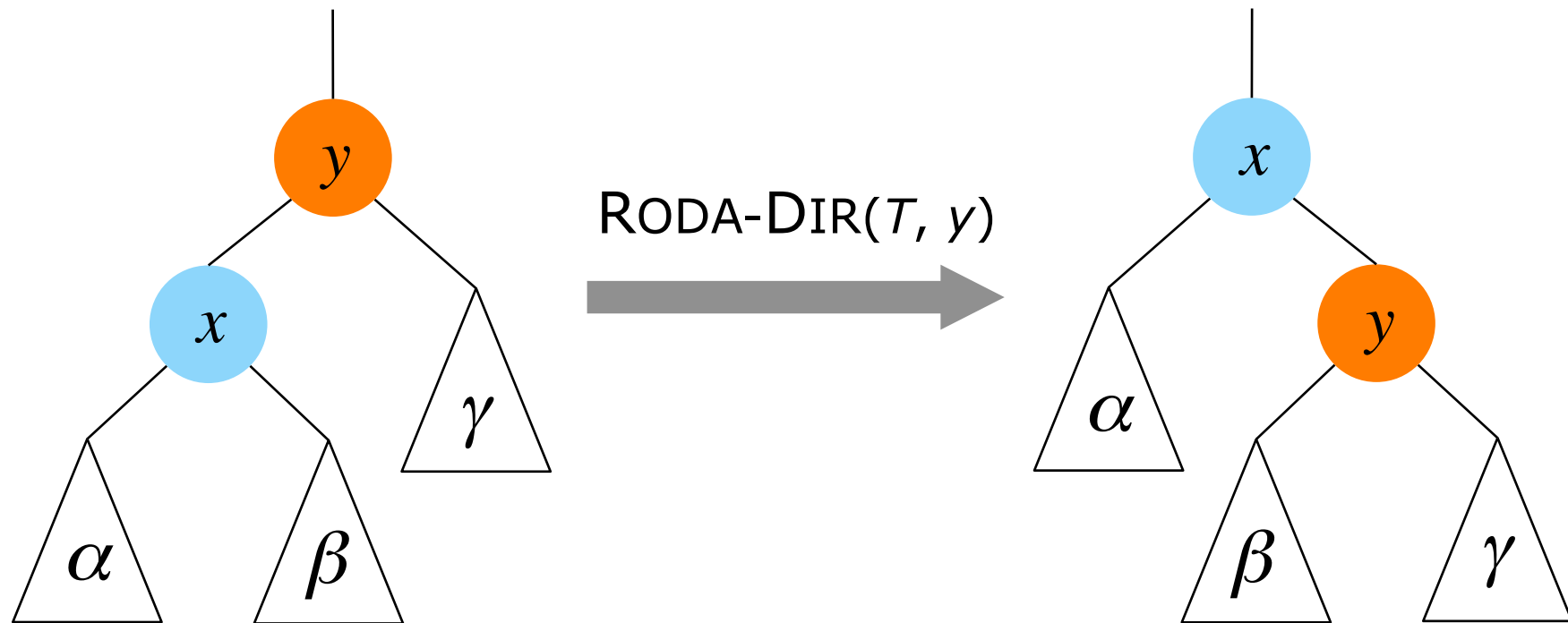
- **Recolorir** nós;
- Aplicar **rotações**:

RODA-ESQ(T, x)

RODA-DIR (T, y)

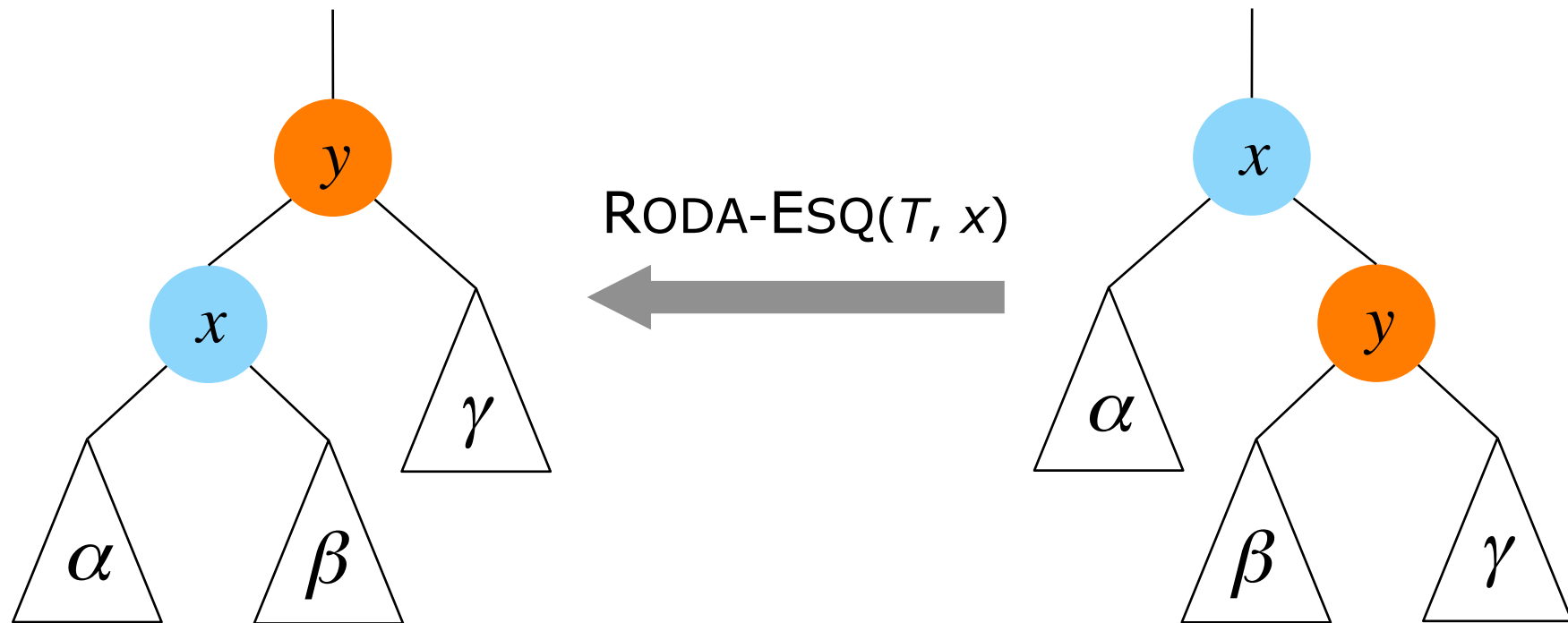
T, x e y são ponteiros para No.

Rotações



Nó x não deve ser $T.nil$.

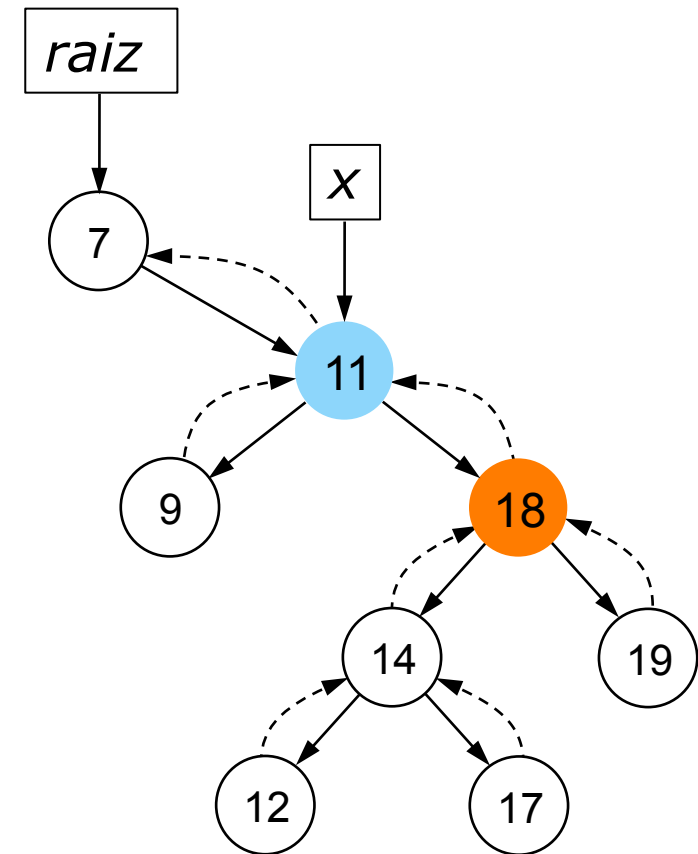
Rotações



Nó y não deve ser $T.nil$.

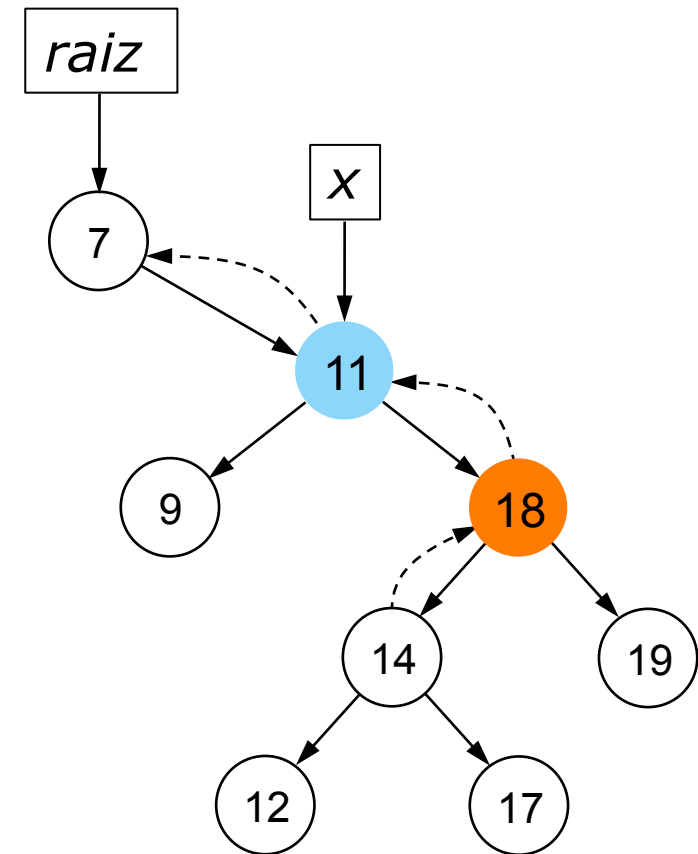
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



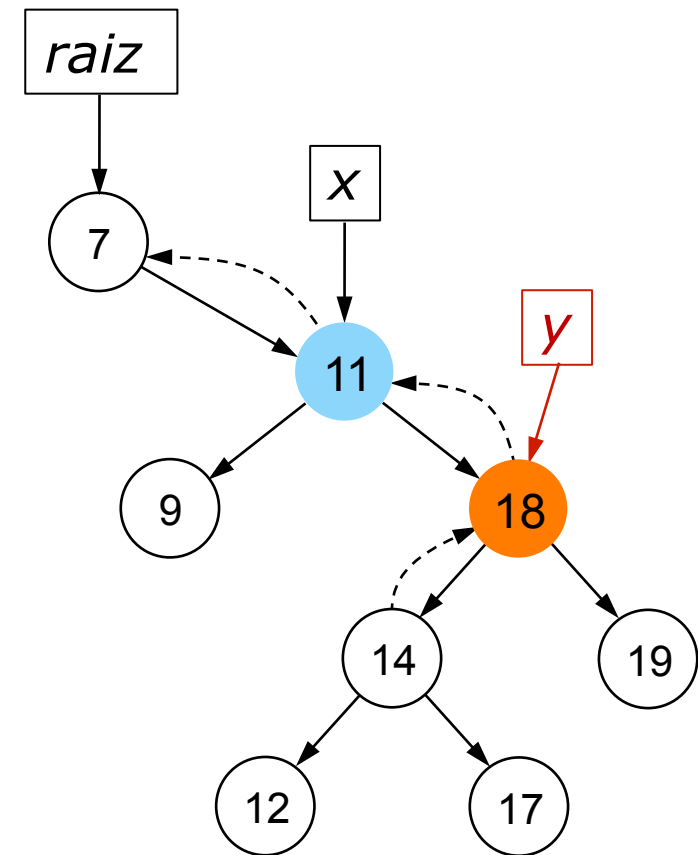
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



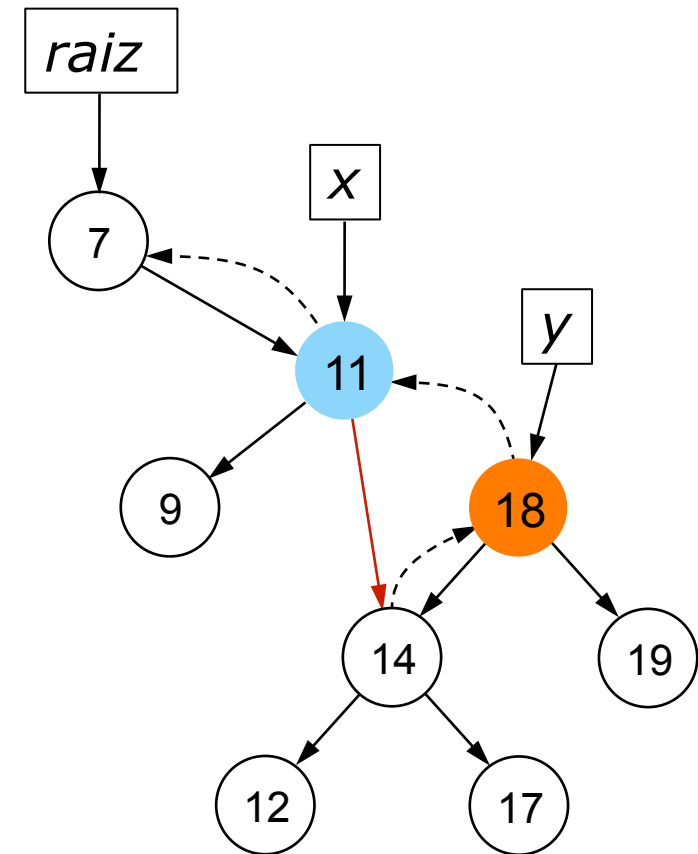
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



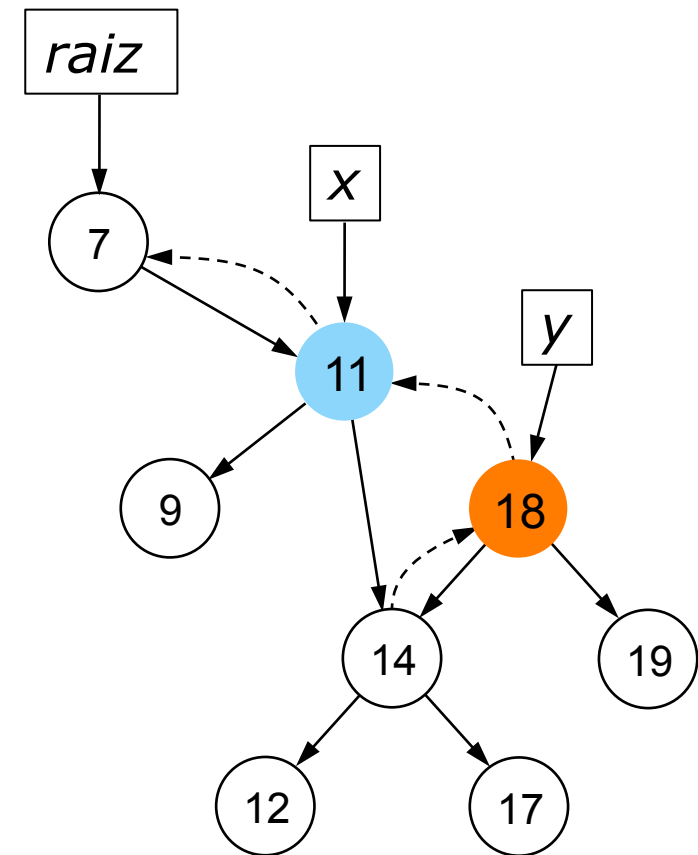
RODA-ESQ(T, x)

```
1    $y = x.dir$ 
2    $x.dir = y.esq$ 
3   se  $y.esq \neq T.nil$ 
4        $y.esq.pai = x$ 
5    $y.pai = x.pai$ 
6   se  $x.pai == T.nil$ 
7        $T.raiz = y$ 
8   senão se  $x == x.pai.esq$ 
9        $x.pai.esq = y$ 
10  senão
11       $x.pai.dir = y$ 
12   $y.esq = x$ 
13   $x.pai = y$ 
```



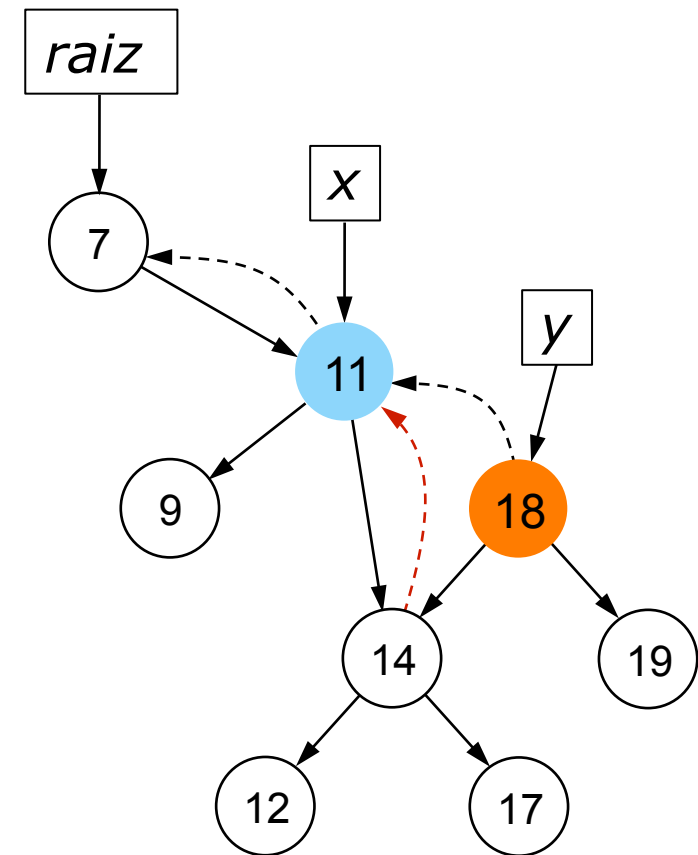
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



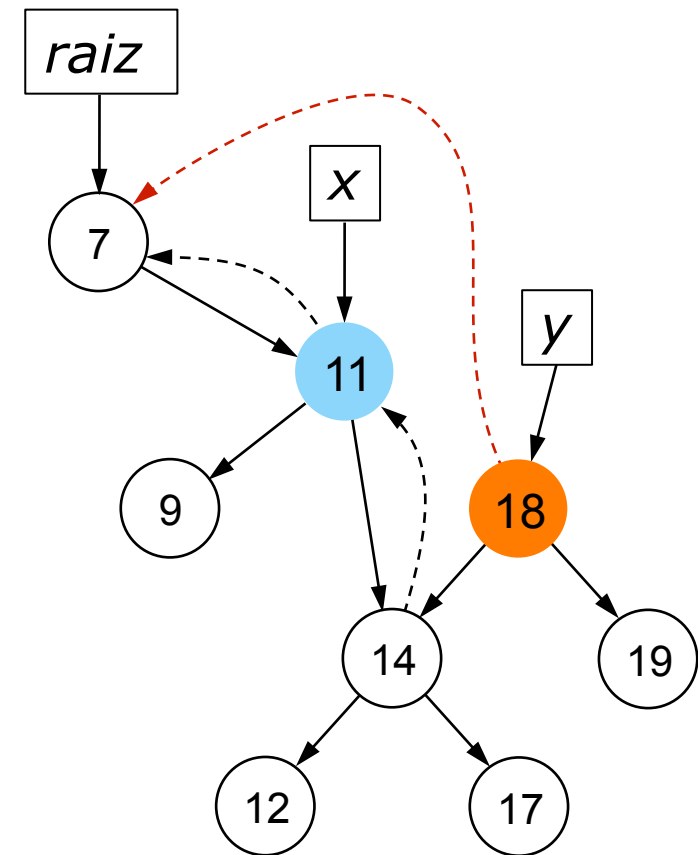
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4   $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



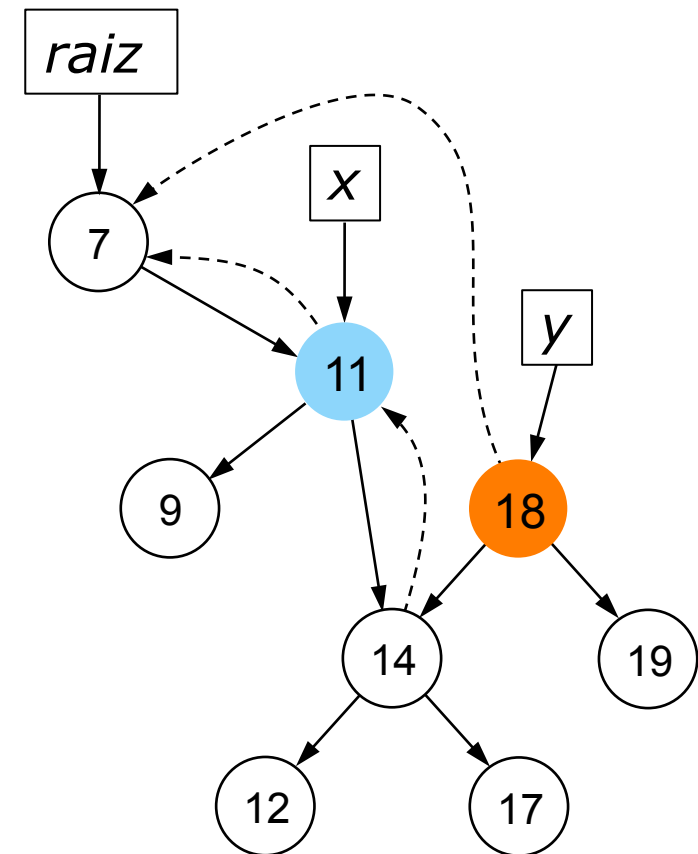
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



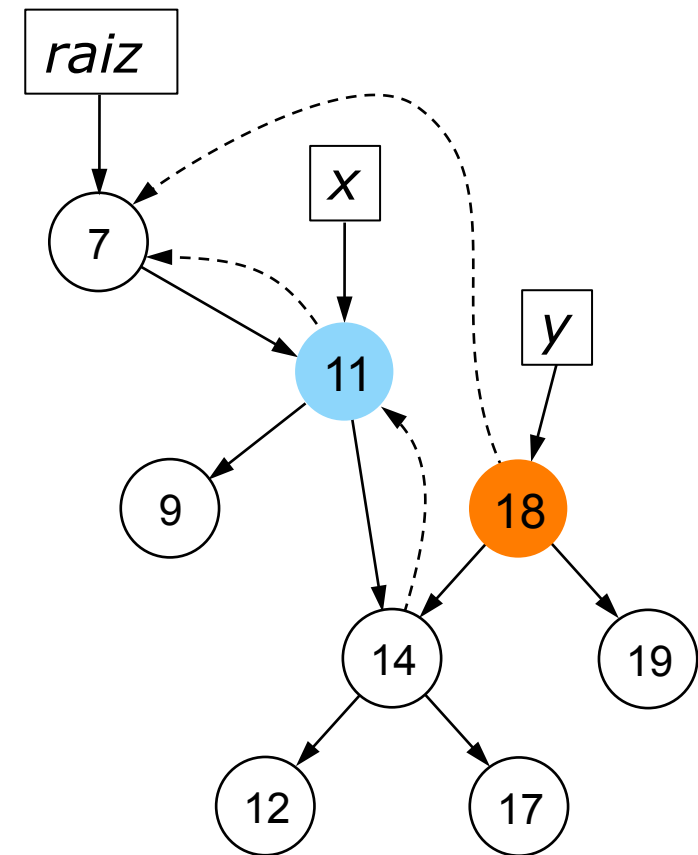
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



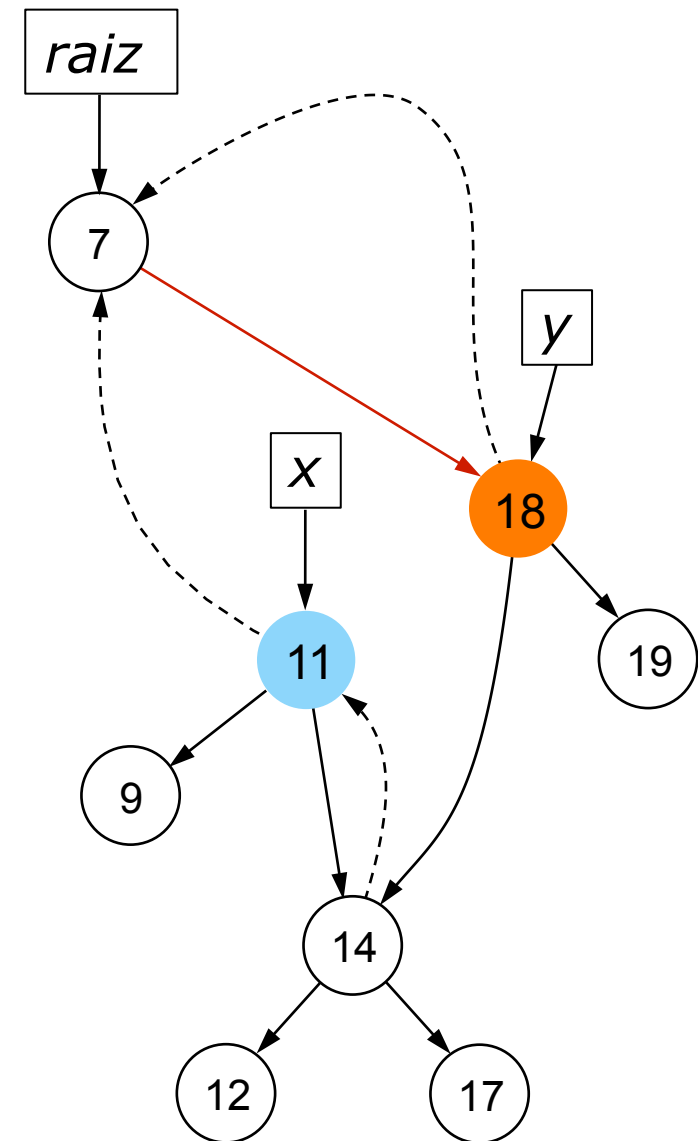
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



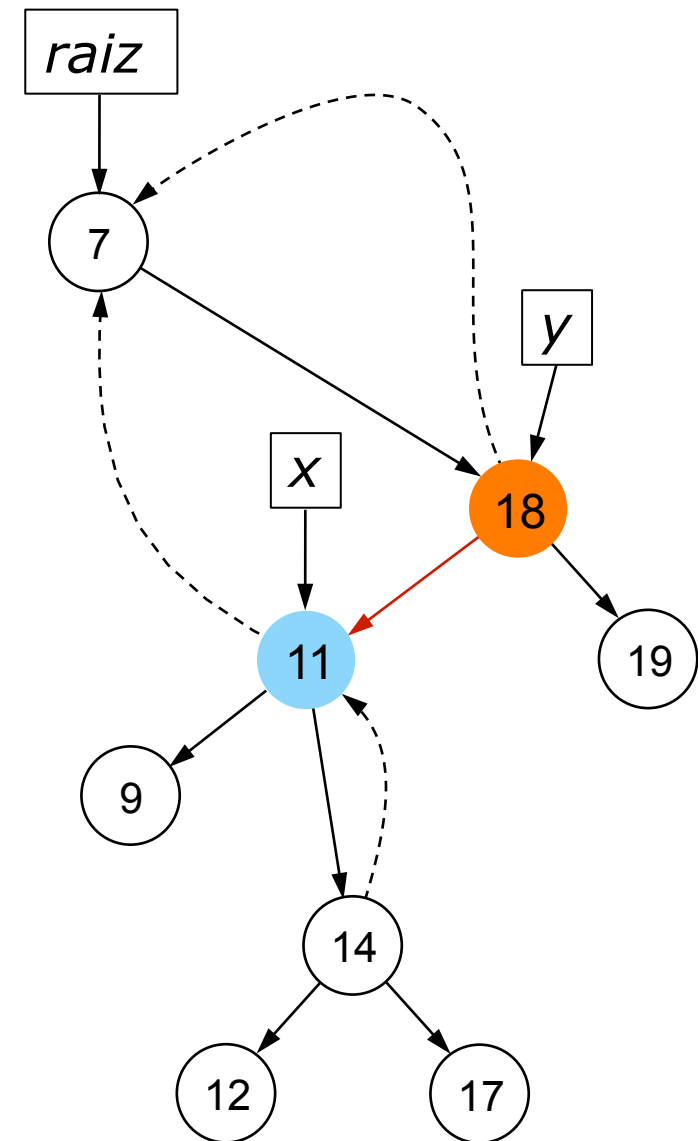
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



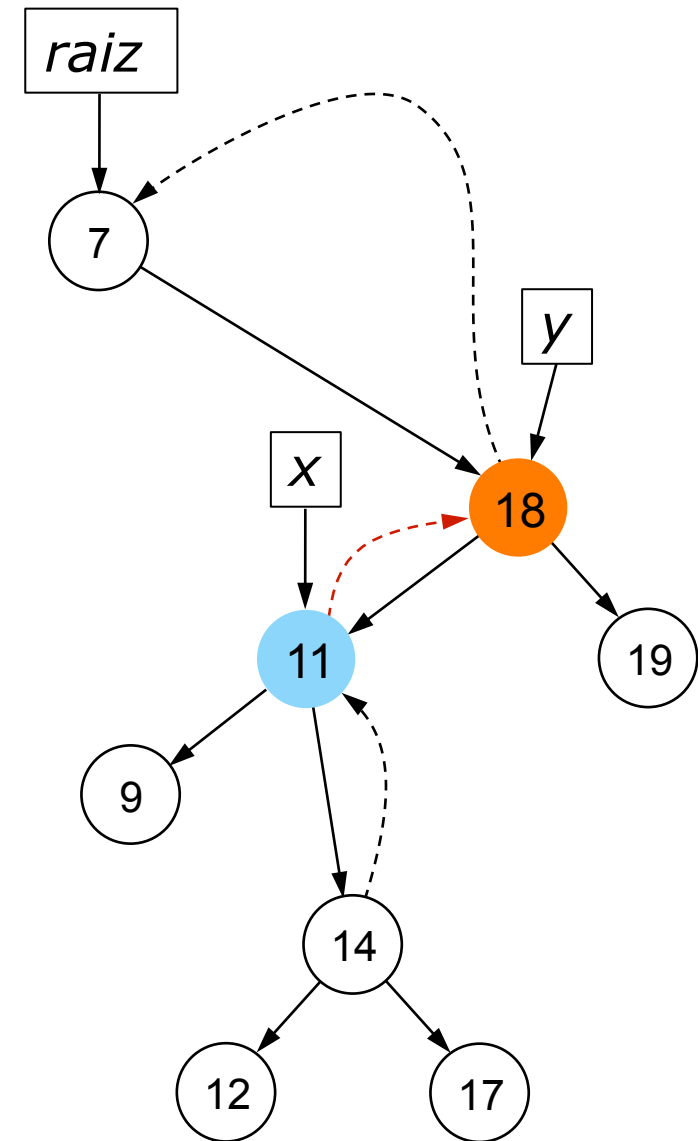
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



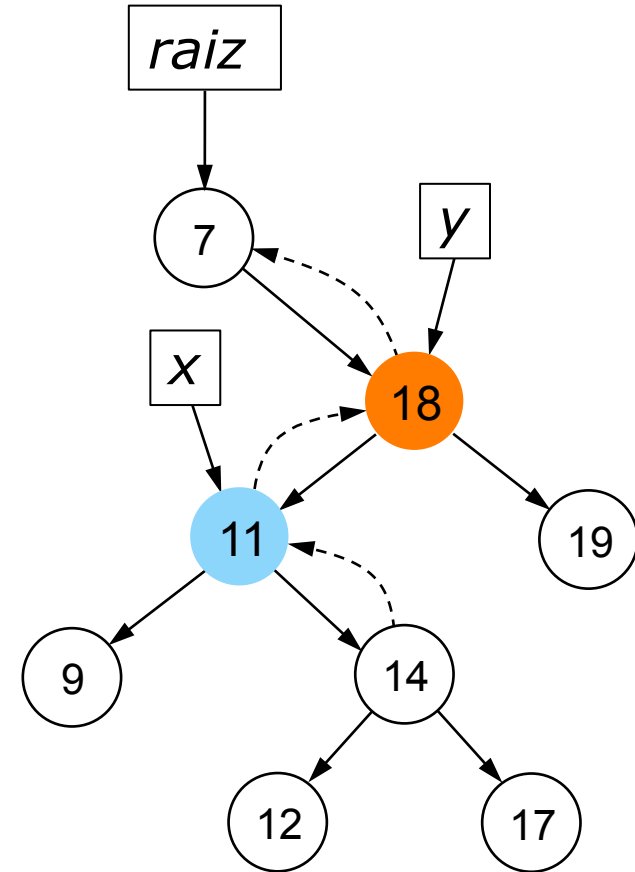
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



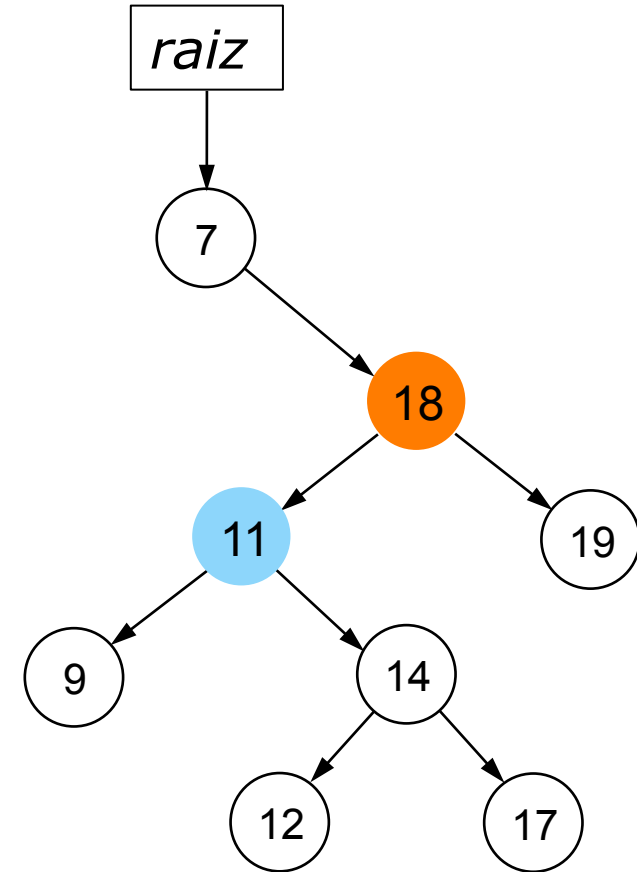
RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



RODA-ESQ(T, x)

```
1   $y = x.dir$ 
2   $x.dir = y.esq$ 
3  se  $y.esq \neq T.nil$ 
4       $y.esq.pai = x$ 
5   $y.pai = x.pai$ 
6  se  $x.pai == T.nil$ 
7       $T.raiz = y$ 
8  senão se  $x == x.pai.esq$ 
9       $x.pai.esq = y$ 
10 senão
11      $x.pai.dir = y$ 
12  $y.esq = x$ 
13  $x.pai = y$ 
```



Como seria o RODA-DIR?

RODA-DIR é simétrico a RODA-ESQ.

RODA-ESQ e RODA-DIR executam em tempo $O(1)$.

Somente ponteiros são modificados durante as operações; todos os demais atributos dos nós continuam os mesmos.

Inserção na árvore rubro-negra

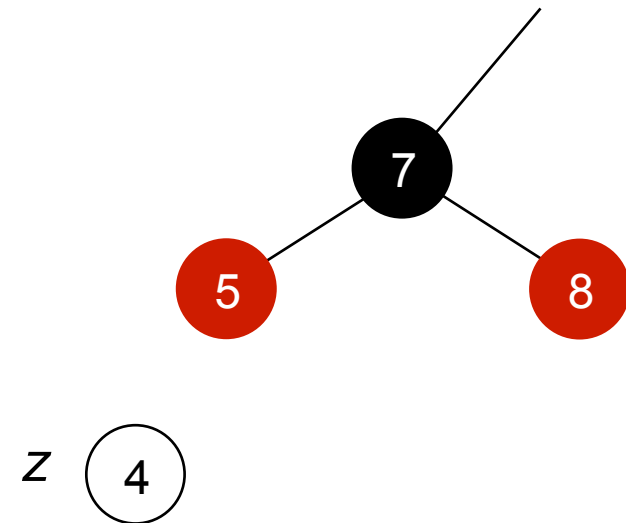
É possível inserir um nó em uma árvore RN com n nós, em tempo $O(\log n)$.

Inserção:

1. Nó z (contendo a nova chave) é inserido na árvore T como se faz em uma ABB, e z é pintado de VERMELHO.
2. Chama RN-INSERE-REPARA(T, z) para restaurar as propriedades da árvore (recolorindo nós e executando rotações).

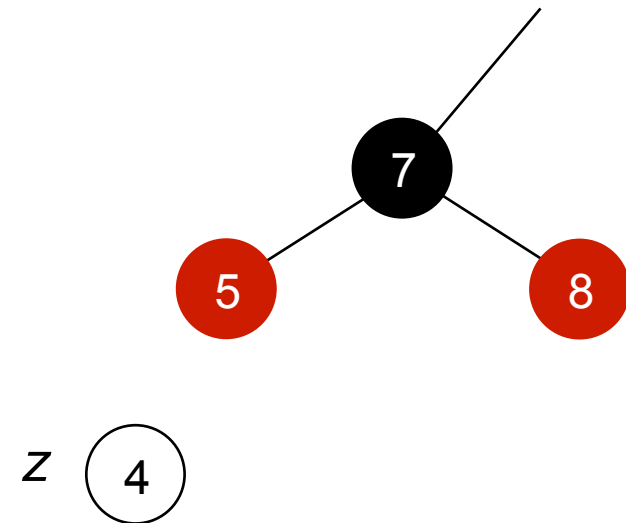
RN-INSERE(T, z)

```
1       $y = T.nil$ 
2       $x = T.raiz$ 
3      while  $x \neq T.nil$ 
4           $y = x$ 
5          se  $z.chave < x.chave$ 
6               $x = x.esq$ 
7          senão  $x = x.dir$ 
8       $z.pai = y$ 
9      se  $y == T.nil$ 
10          $T.raiz = z$ 
11      senão se  $z.chave < y.chave$ 
12          $y.esq = z$ 
13      senão  $y.dir = z$ 
14       $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15       $z.cor = VERMELHO$ 
16      RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



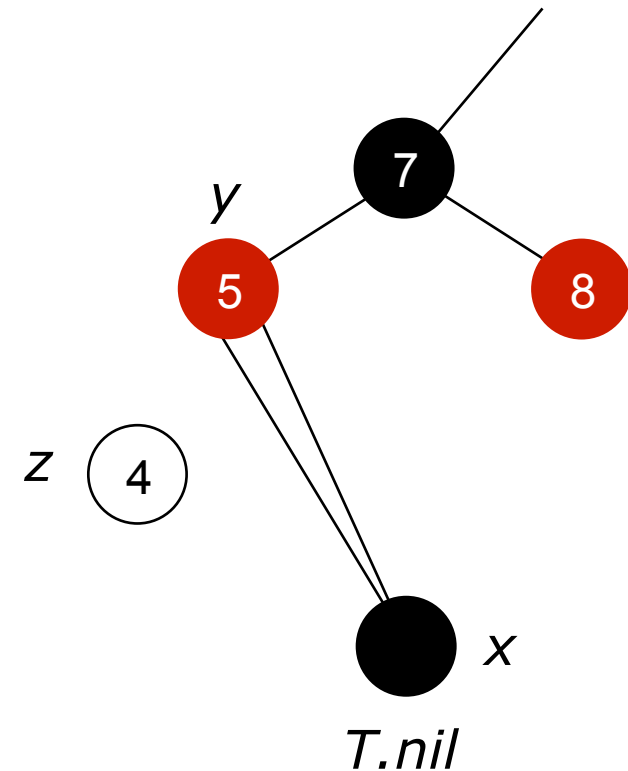
RN-INSERE(T, z)

```
1   $y = T.nil$ 
2   $x = T.raiz$ 
3  while  $x \neq T.nil$ 
4       $y = x$ 
5      se  $z.chave < x.chave$ 
6           $x = x.esq$ 
7      senão  $x = x.dir$ 
8   $z.pai = y$ 
9  se  $y == T.nil$ 
10      $T.raiz = z$ 
11  senão se  $z.chave < y.chave$ 
12      $y.esq = z$ 
13  senão  $y.dir = z$ 
14   $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15   $z.cor = VERMELHO$ 
16  RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



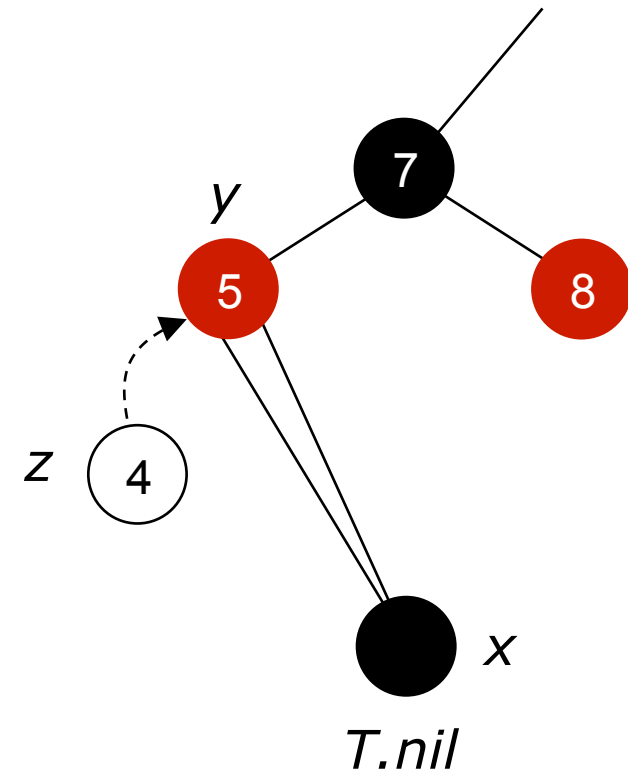
RN-INSERE(T, z)

```
1     $y = T.nil$ 
2     $x = T.raiz$ 
3    while  $x \neq T.nil$ 
4         $y = x$ 
5        se  $z.chave < x.chave$ 
6             $x = x.esq$ 
7        senão  $x = x.dir$ 
8     $z.pai = y$ 
9    se  $y == T.nil$ 
10         $T.raiz = z$ 
11    senão se  $z.chave < y.chave$ 
12         $y.esq = z$ 
13    senão  $y.dir = z$ 
14     $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15     $z.cor = VERMELHO$ 
16    RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



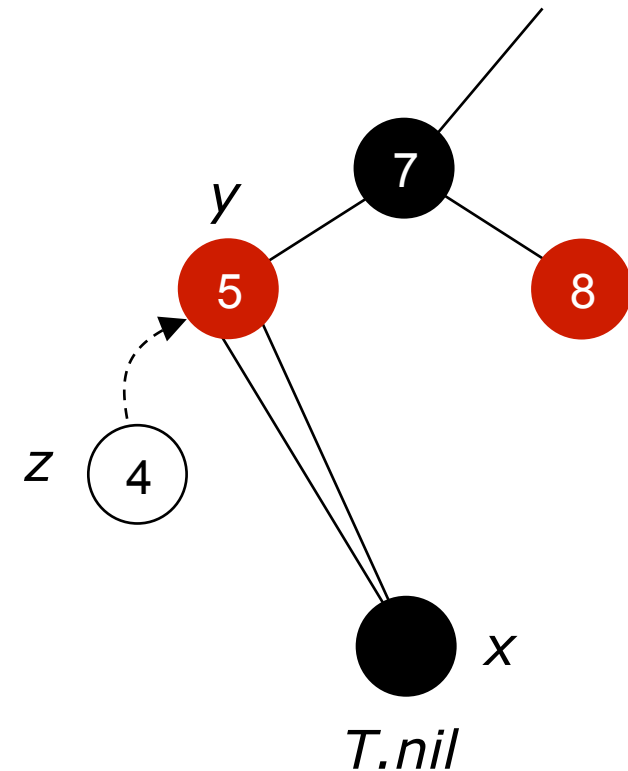
RN-INSERE(T, z)

```
1     $y = T.nil$ 
2     $x = T.raiz$ 
3    while  $x \neq T.nil$ 
4         $y = x$ 
5        se  $z.chave < x.chave$ 
6             $x = x.esq$ 
7        senão  $x = x.dir$ 
8     $z.pai = y$ 
9    se  $y == T.nil$ 
10         $T.raiz = z$ 
11    senão se  $z.chave < y.chave$ 
12         $y.esq = z$ 
13    senão  $y.dir = z$ 
14     $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15     $z.cor = VERMELHO$ 
16    RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



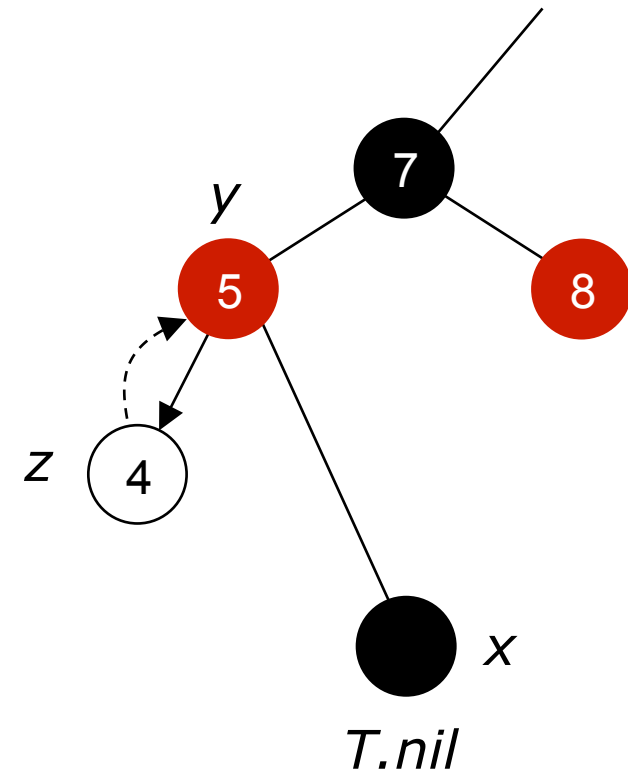
RN-INSERE(T, z)

```
1     $y = T.nil$ 
2     $x = T.raiz$ 
3    while  $x \neq T.nil$ 
4         $y = x$ 
5        se  $z.chave < x.chave$ 
6             $x = x.esq$ 
7        senão  $x = x.dir$ 
8     $z.pai = y$ 
9    se  $y == T.nil$ 
10         $T.raiz = z$ 
11    senão se  $z.chave < y.chave$ 
12         $y.esq = z$ 
13    senão  $y.dir = z$ 
14     $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15     $z.cor = VERMELHO$ 
16    RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



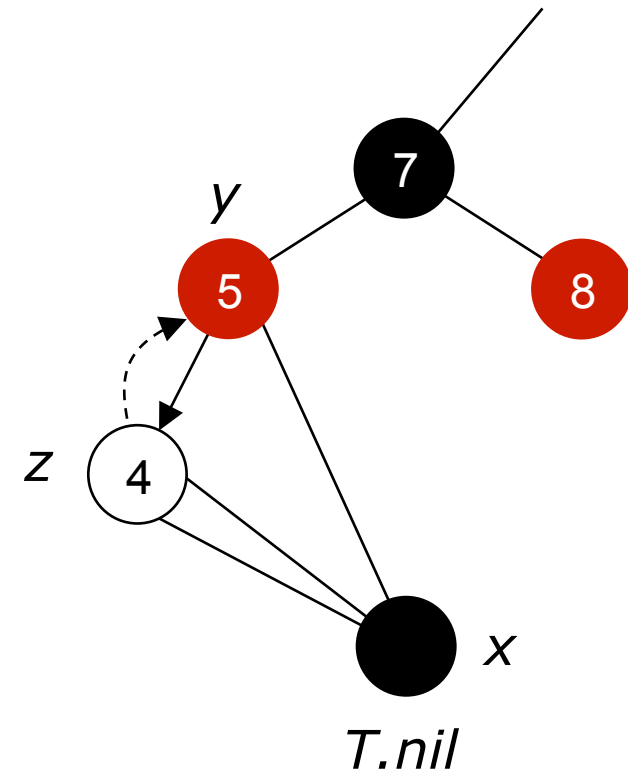
RN-INSERE(T, z)

```
1     $y = T.nil$ 
2     $x = T.raiz$ 
3    while  $x \neq T.nil$ 
4         $y = x$ 
5        se  $z.chave < x.chave$ 
6             $x = x.esq$ 
7        senão  $x = x.dir$ 
8     $z.pai = y$ 
9    se  $y == T.nil$ 
10         $T.raiz = z$ 
11    senão se  $z.chave < y.chave$ 
12         $y.esq = z$ 
13    senão  $y.dir = z$ 
14     $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15     $z.cor = VERMELHO$ 
16    RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



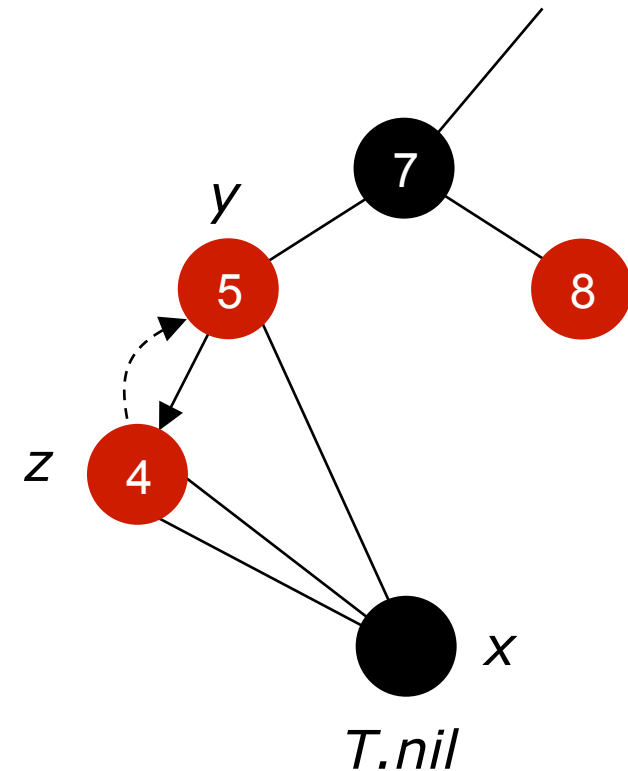
RN-INSERE(T, z)

```
1    $y = T.nil$ 
2    $x = T.raiz$ 
3   while  $x \neq T.nil$ 
4        $y = x$ 
5       se  $z.chave < x.chave$ 
6            $x = x.esq$ 
7       senão  $x = x.dir$ 
8    $z.pai = y$ 
9   se  $y == T.nil$ 
10       $T.raiz = z$ 
11   senão se  $z.chave < y.chave$ 
12       $y.esq = z$ 
13   senão  $y.dir = z$ 
14    $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15    $z.cor = VERMELHO$ 
16   RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



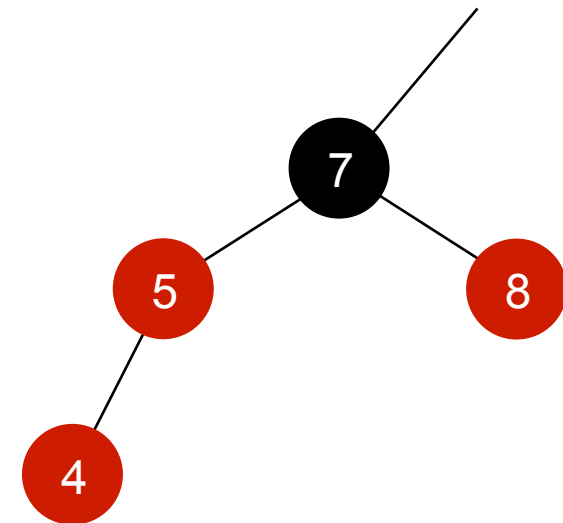
RN-INSERE(T, z)

```
1    $y = T.nil$ 
2    $x = T.raiz$ 
3   while  $x \neq T.nil$ 
4        $y = x$ 
5       se  $z.chave < x.chave$ 
6            $x = x.esq$ 
7       senão  $x = x.dir$ 
8    $z.pai = y$ 
9   se  $y == T.nil$ 
10       $T.raiz = z$ 
11   senão se  $z.chave < y.chave$ 
12       $y.esq = z$ 
13   senão  $y.dir = z$ 
14    $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15    $z.cor = VERMELHO$ 
16   RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



RN-INSERE(T, z)

```
1       $y = T.nil$ 
2       $x = T.raiz$ 
3      while  $x \neq T.nil$ 
4           $y = x$ 
5          se  $z.chave < x.chave$ 
6               $x = x.esq$ 
7          senão  $x = x.dir$ 
8       $z.pai = y$ 
9      se  $y == T.nil$ 
10          $T.raiz = z$ 
11      senão se  $z.chave < y.chave$ 
12          $y.esq = z$ 
13      senão  $y.dir = z$ 
14       $z.esq = z.esq = T.nil$ 
15       $z.cor = VERMELHO$ 
16      RN-INSERE-RESTAURA( $T, z$ )
```



RN-INSERE-RESTAURA(T, z)

```
1      enquanto  $z.pai.cor == VERMELHO$ 
2          se  $z.pai == z.pai.pai.esq$ 
3               $y = z.pai.pai.dir$ 
4              se  $y.cor == VERMELHO$ 
5                   $z.pai.cor = PRETO$ 
6                   $y.cor = PRETO$ 
7                   $z.pai.pai.cor = VERMELHO$ 
8                   $z = z.pai.pai$ 
9              senão se  $z == z.pai.dir$ 
10                   $z = z.pai$ 
11                  RODA-ESQ( $T, z$ )
12                   $z.pai.cor = PRETO$ 
13                   $z.pai.pai.cor = VERMELHO$ 
14                  RODA-DIR( $T, z.pai.pai$ )

15          senão ... // mesmo se com dir e esq trocados
16       $T.raiz.cor = PRETO$ 
```

RN-INSERE-RESTAURA(T, z)

1 **enquanto** $z.pai.cor == VERMELHO$

2 **se** $z.pai == z.pai.pai.esq$

3 $y = z.pai.pai.dir$

4 **se** $y.cor == VERMELHO$

5 $z.pai.cor = PRETO$

6 $y.cor = PRETO$

7 $z.pai.pai.cor = VERMELHO$

8 $z = z.pai.pai$

9 **senão se** $z == z.pai.dir$

10 $z = z.pai$

11 RODA-ESQ(T, z)

12 $z.pai.cor = PRETO$

13 $z.pai.pai.cor = VERMELHO$

14 RODA-DIR($T, z.pai.pai$)

15 **senão ... //** mesmo **se** com *dir* e *esq* trocados

16 $T.raiz.cor = PRETO$

Propriedades:

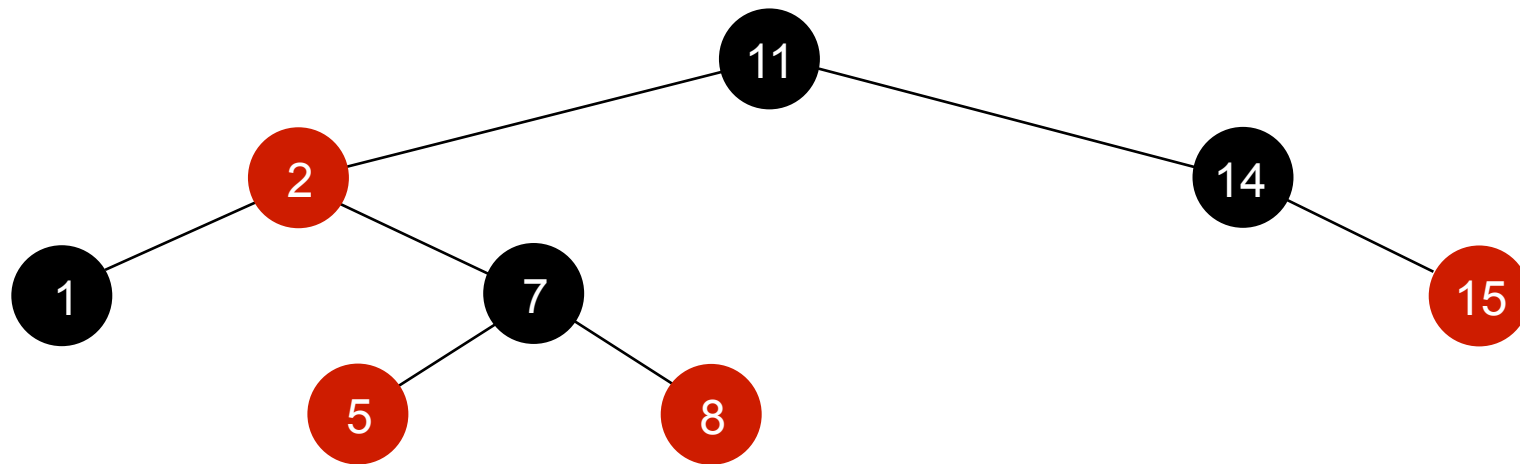
P1. Cada nó é VERMELHO ou PRETO.

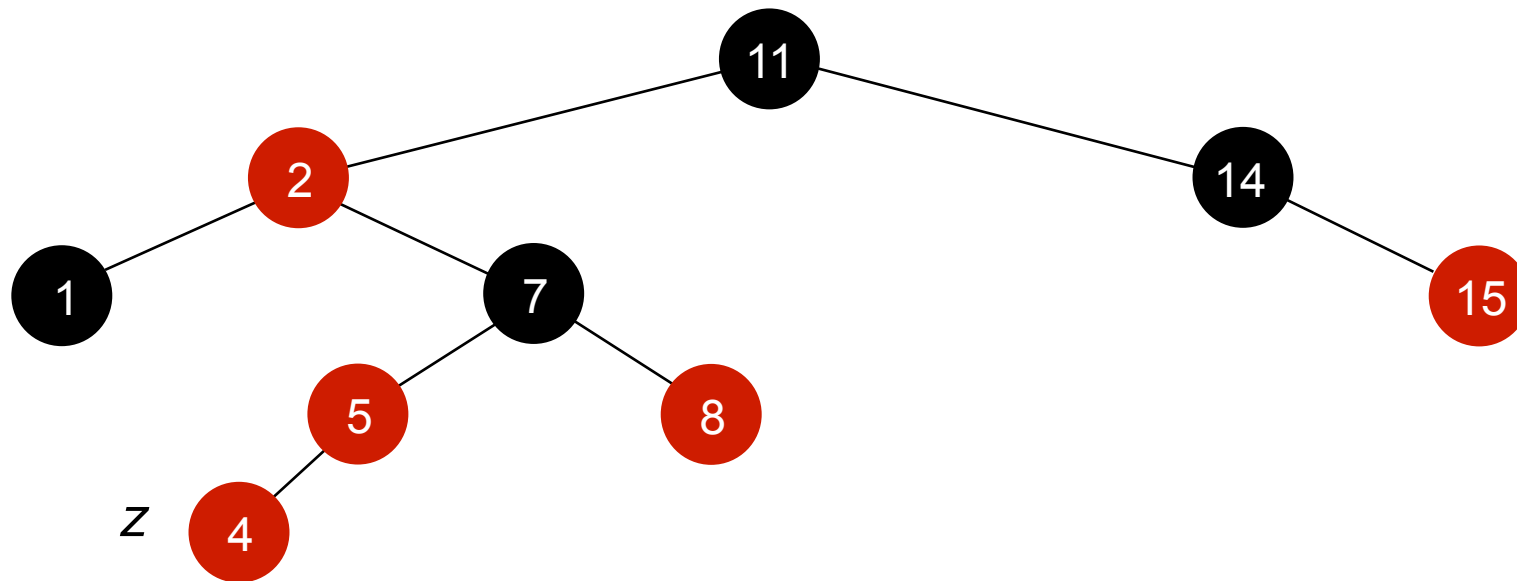
P2. A raiz é PRETA.

P3. Cada folha é PRETA.

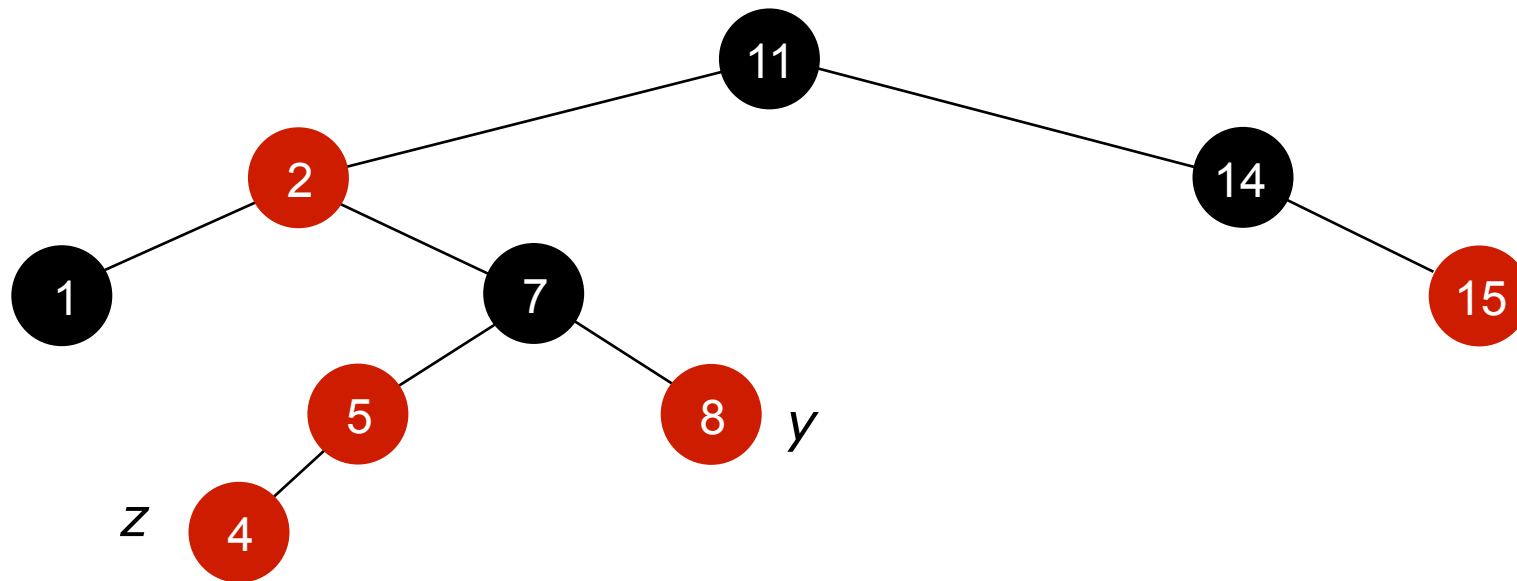
P4. Nó VERMELHO tem filhos PRETOS.

P5. O caminho simples de um nó qualquer até seus descendentes folhas tem o mesmo número de nós PRETOS.





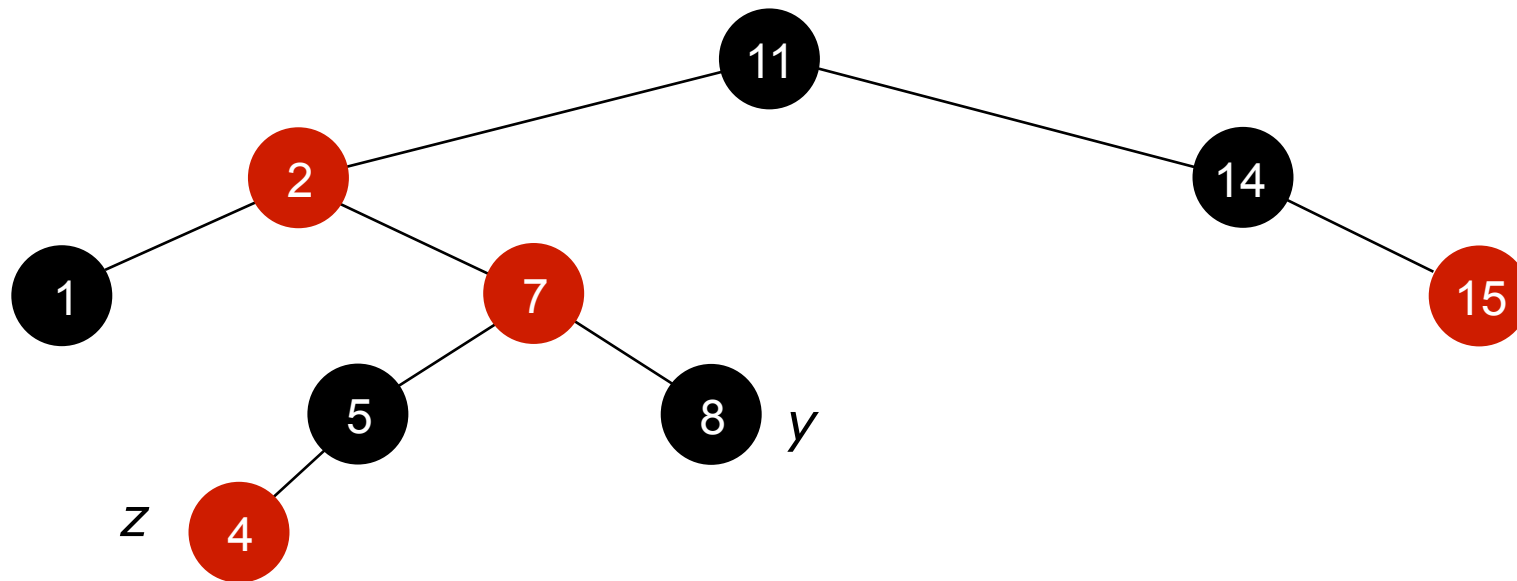
P1, P2 e P3 não são violadas



P4 é violada: z e seu pai são VERMELHOS

CASO 1: tio y de z é VERMELHO.

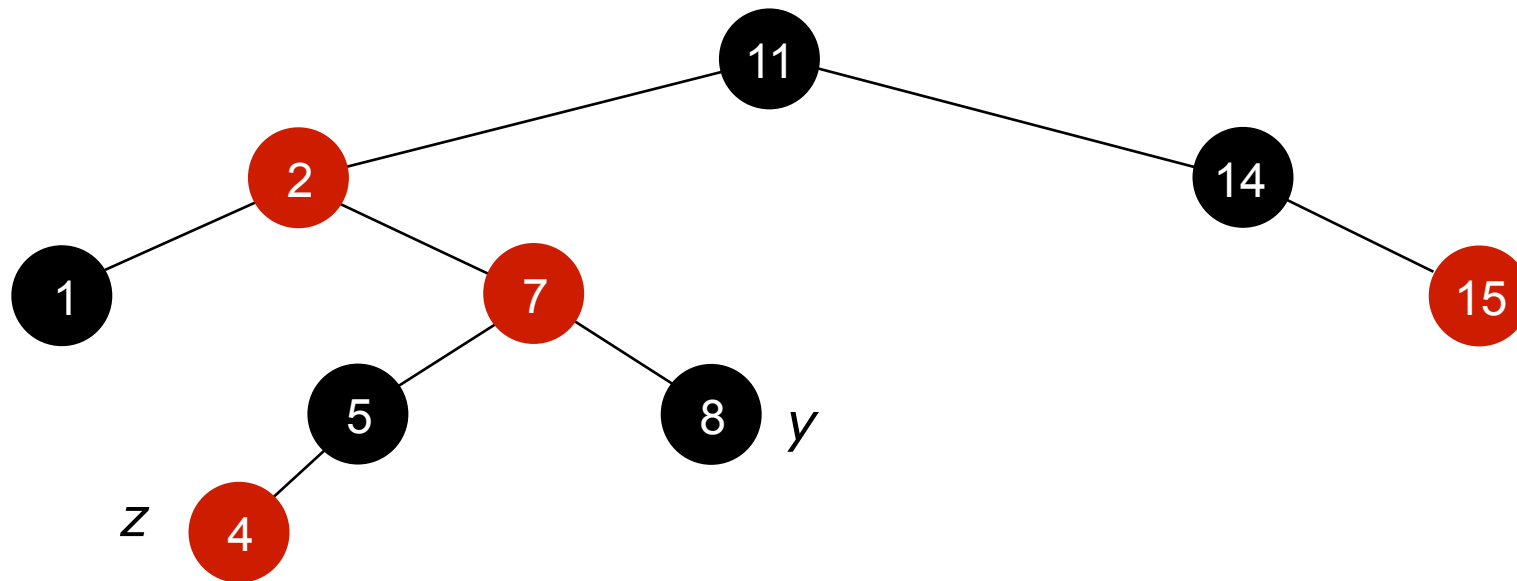
AÇÃO: (1) avô e seus filhos são recoloridos;



P4 é violada: z e seu pai são VERMELHOS

CASO 1: tio y de z é VERMELHO.

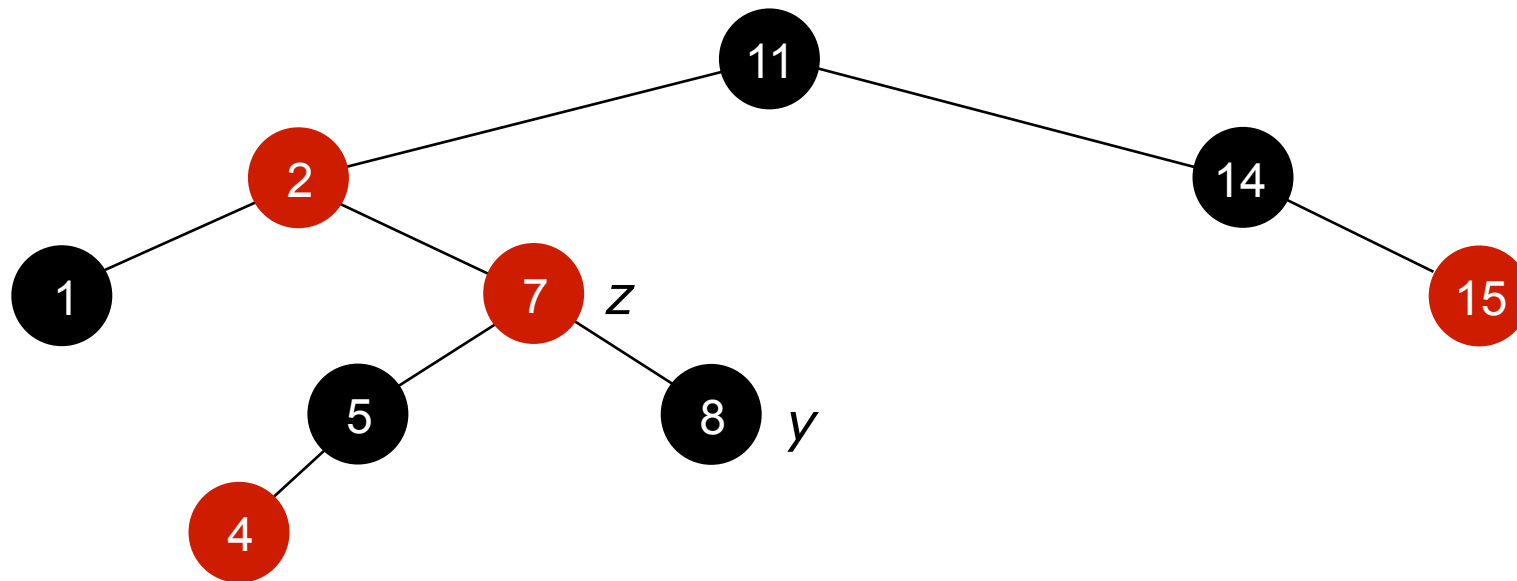
AÇÃO: (1) avô e seus filhos são recoloridos;



P4 é violada: z e seu pai são VERMELHOS

CASO 1: tio y de z é VERMELHO.

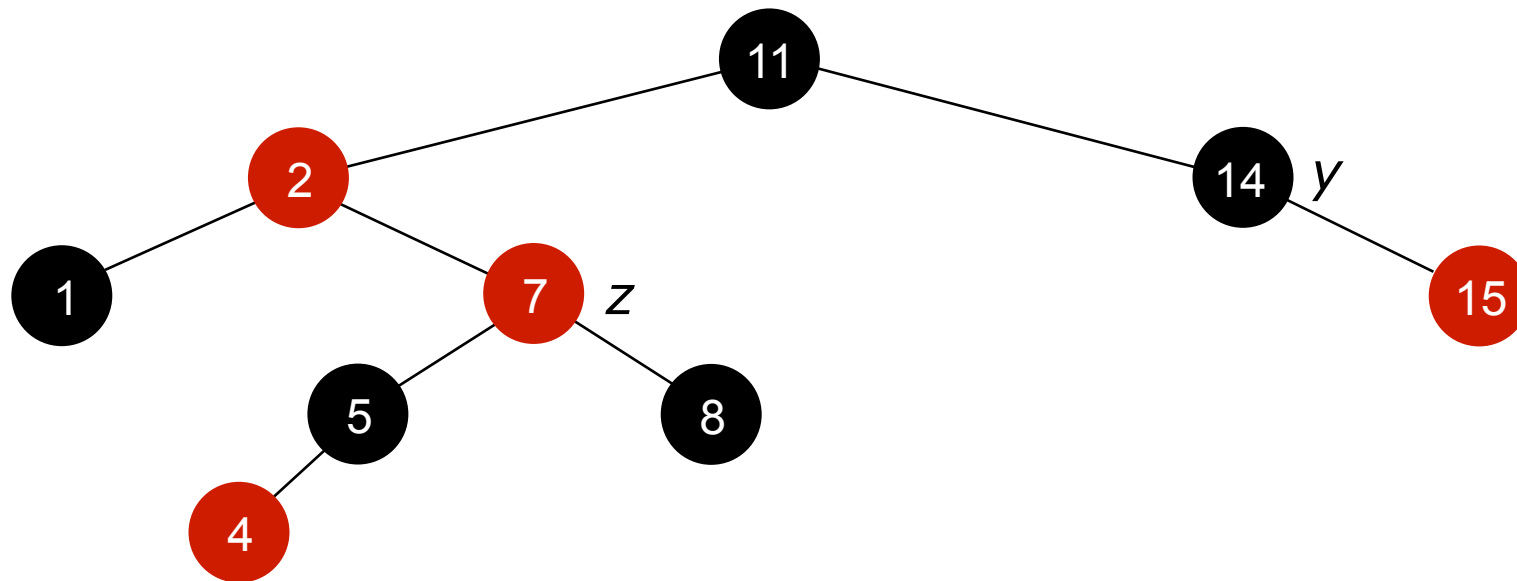
AÇÃO: (1) avô e seus filhos são recoloridos;
(2) ponteiro z sobe para o avô.



P4 é violada: z e seu pai são VERMELHOS

CASO 1: tio y de z é VERMELHO.

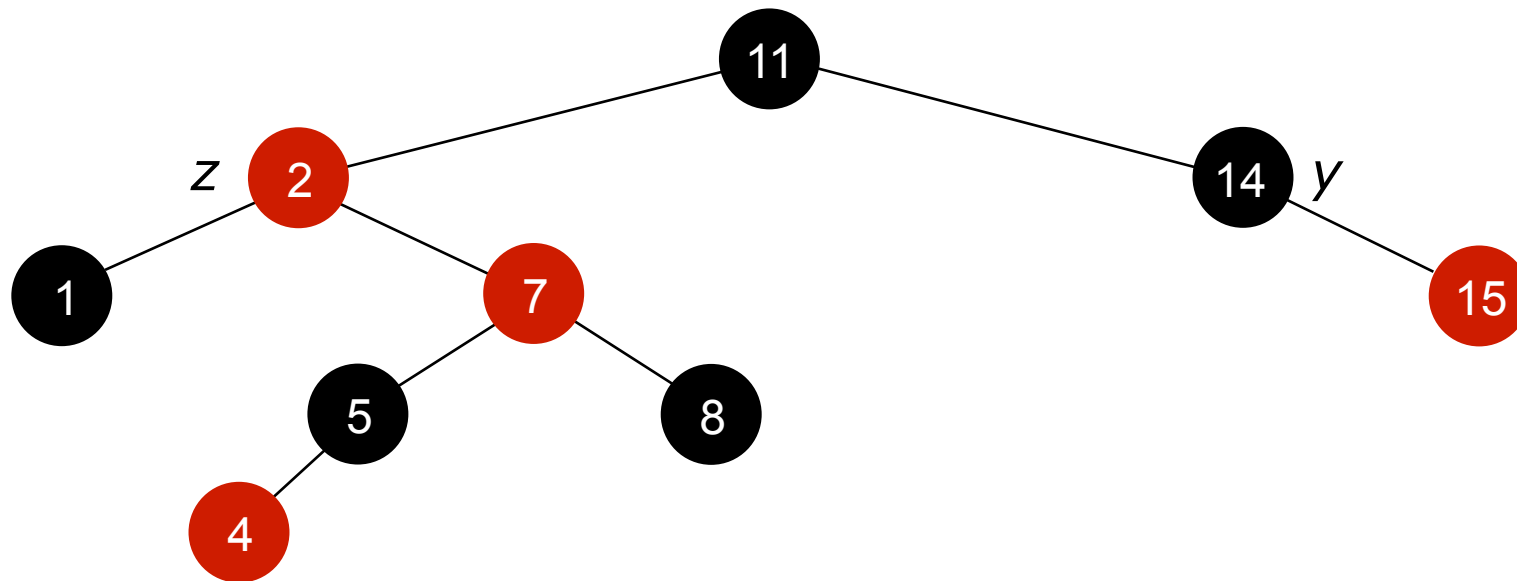
AÇÃO: (1) avô e seus filhos são recoloridos;
(2) ponteiro z sobe para o avô.



P4 é violada: z e seu pai são VERMELHOS

CASO 2: tio y é PRETO e z é filho direito.

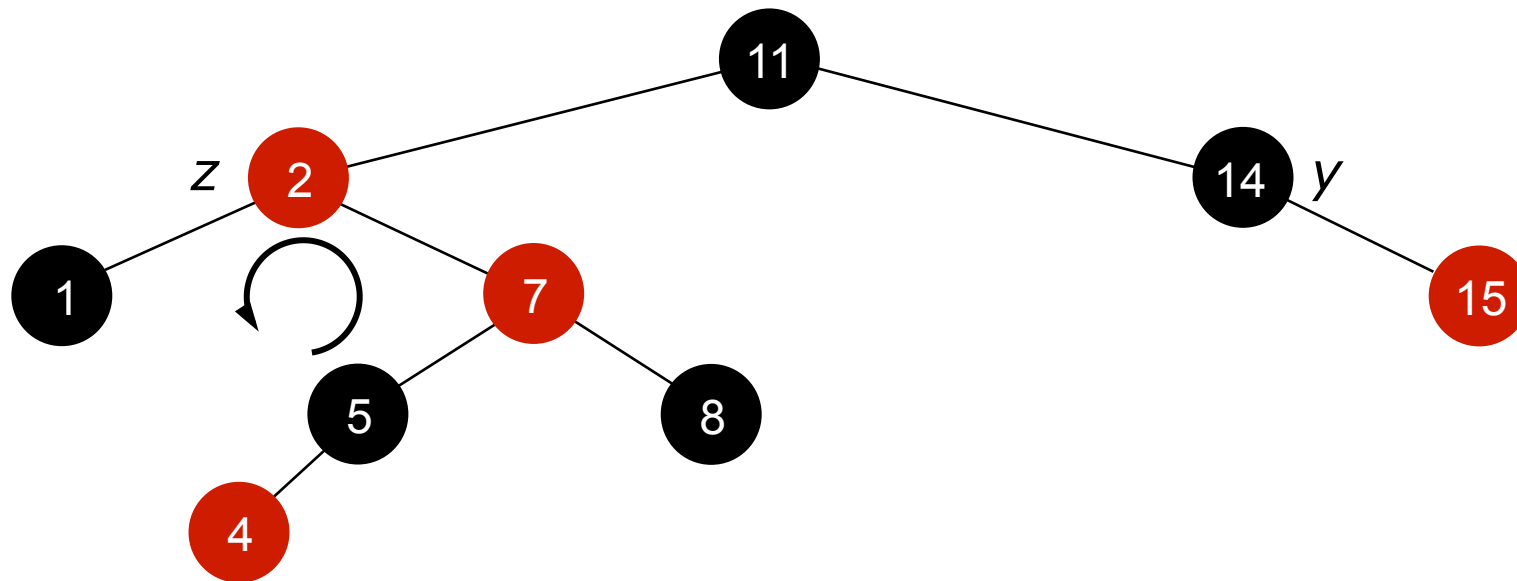
AÇÃO: (1) z passa a ser seu pai;



P4 é violada: z e seu pai são VERMELHOS

CASO 2: tio y é PRETO e z é filho direito.

AÇÃO: (1) z passa a ser seu pai;

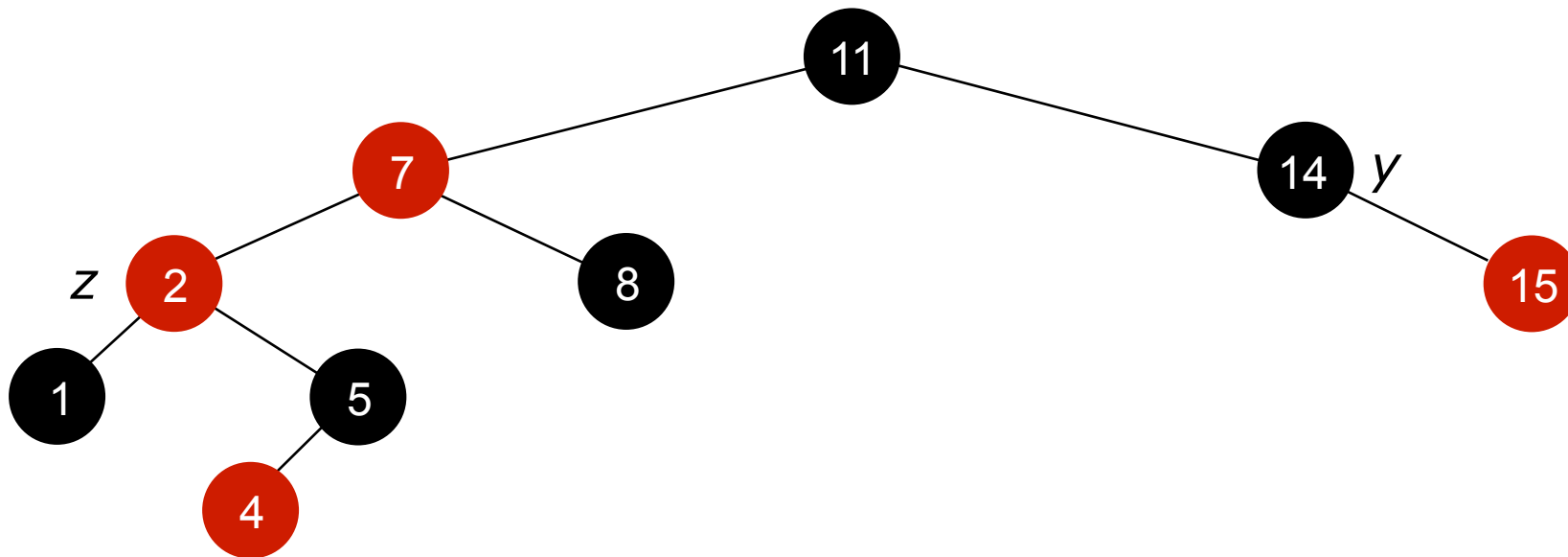


P4 é violada: z e seu pai são VERMELHOS

CASO 2: tio y é PRETO e z é filho direito.

AÇÃO: (1) z passa a ser seu pai;

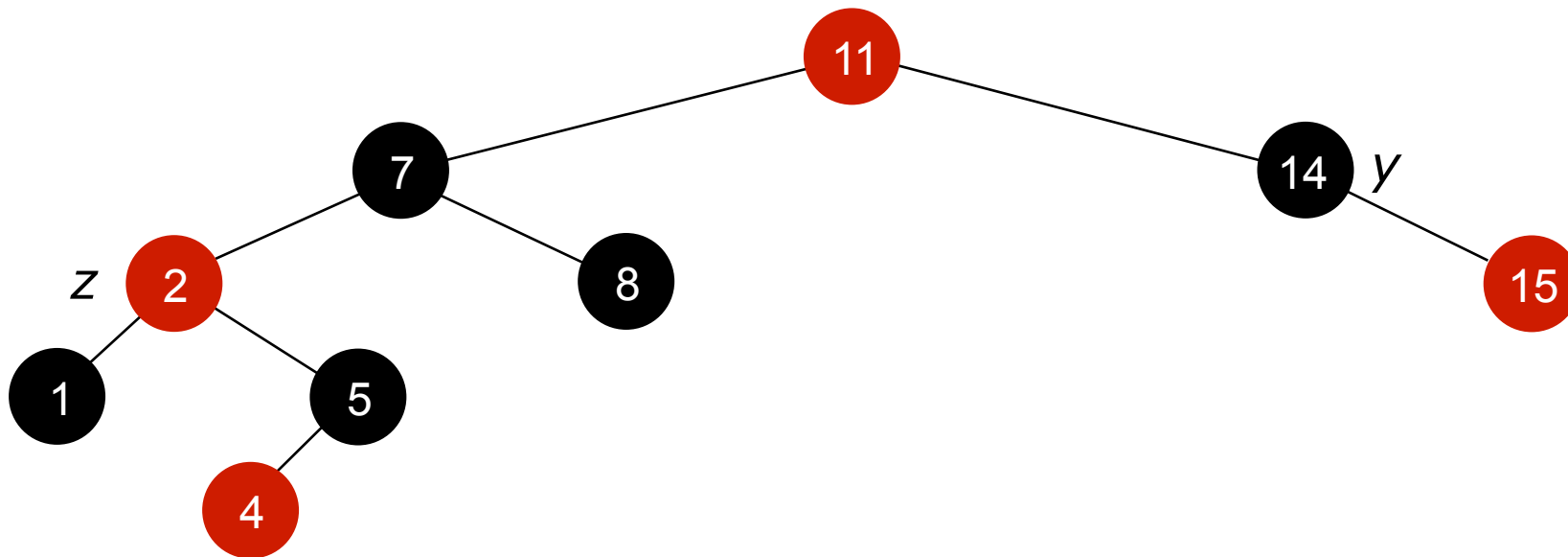
(2) rotação para a esquerda.



P4 ainda violada: z e seu pai são VERMELHOS.

CASO 3: tio y é PRETO e z é filho esquerdo.

AÇÃO: (1) recolorir o pai e o avô de z;

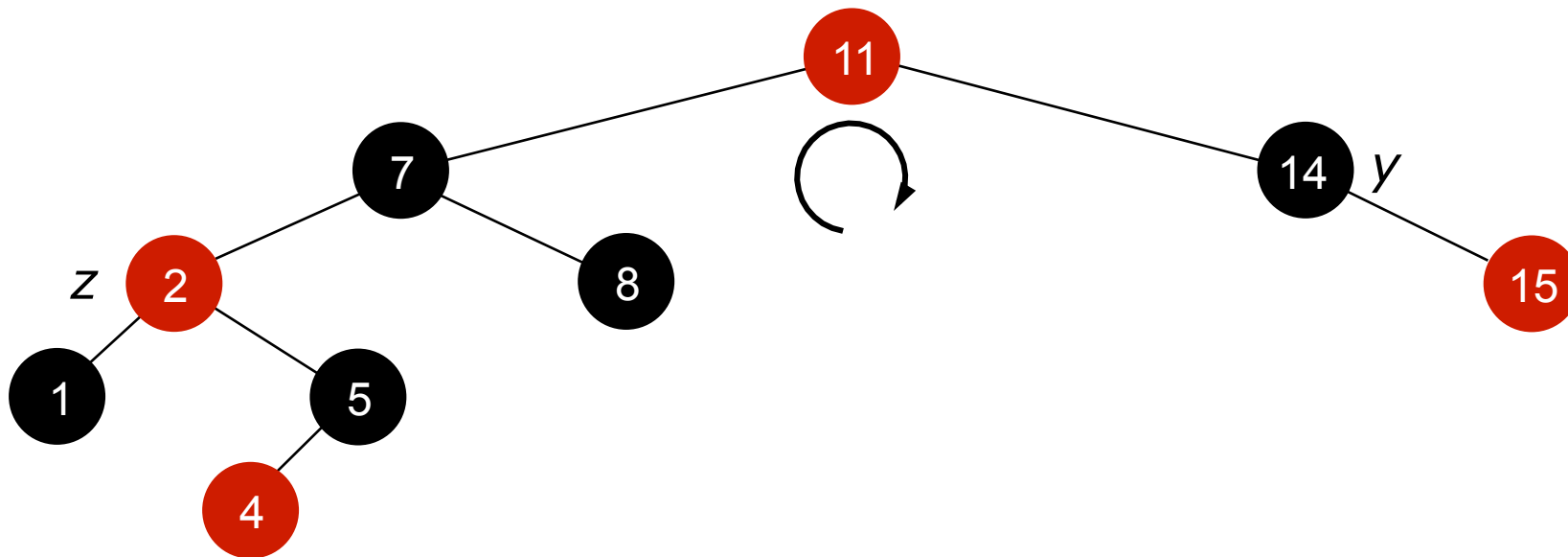


P4 ainda violada: z e seu pai são VERMELHOS.

CASO 3: tio y é PRETO e z é filho esquerdo.

AÇÃO: (1) recolorir o pai e o avô de z;

P2 foi violada.



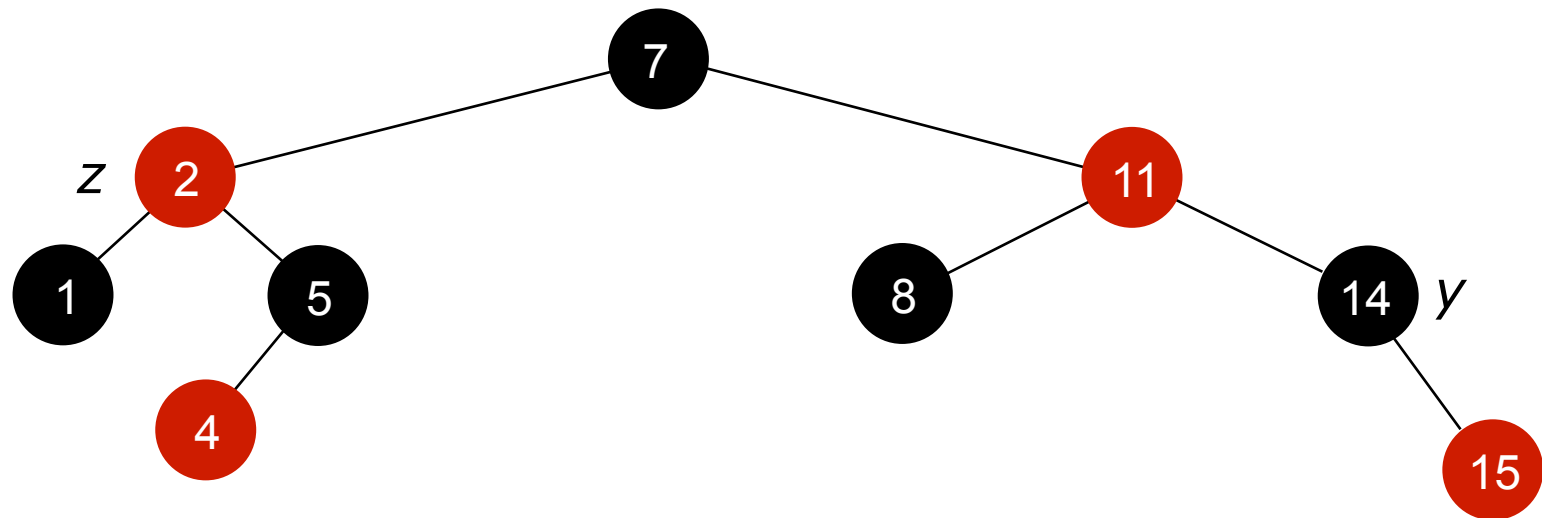
P4 ainda violada: z e seu pai são VERMELHOS.

CASO 3: tio y é PRETO e z é filho esquerdo.

AÇÃO: (1) recolorir o pai e o avô de z;

P2 foi violada.

(2) rotação para a direita.



Árvore volta a ser rubro-negra (balanceada).

Referências

- CORMEN, T. H., LEISERSON, C. E., RIVEST R. L., STEIN, C. Introduction do Algorithms. 3rd ed. MIT Press: 2009.
- SZWARCFITER, J. L., MARKENZON, L. Estruturas de Dados e seus Algoritmos. 3a. edição. Rio de Janeiro: LTC, 2010.