

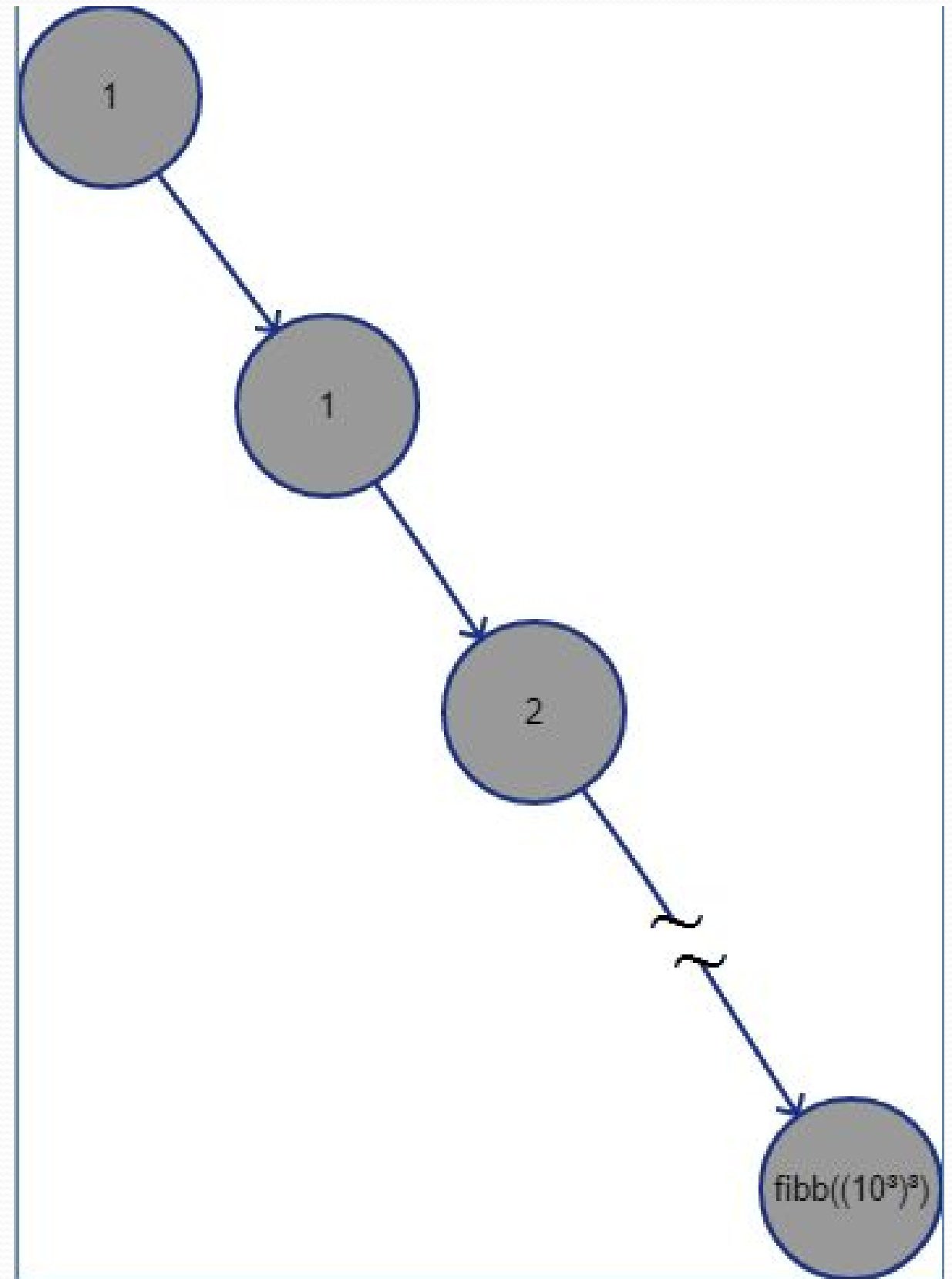
Árvore Red-Black

Alvino Lessa
Arthur Monteiro
Edvonaldo Horácio

<https://github.com/4rthurmonteiro/Huffman>

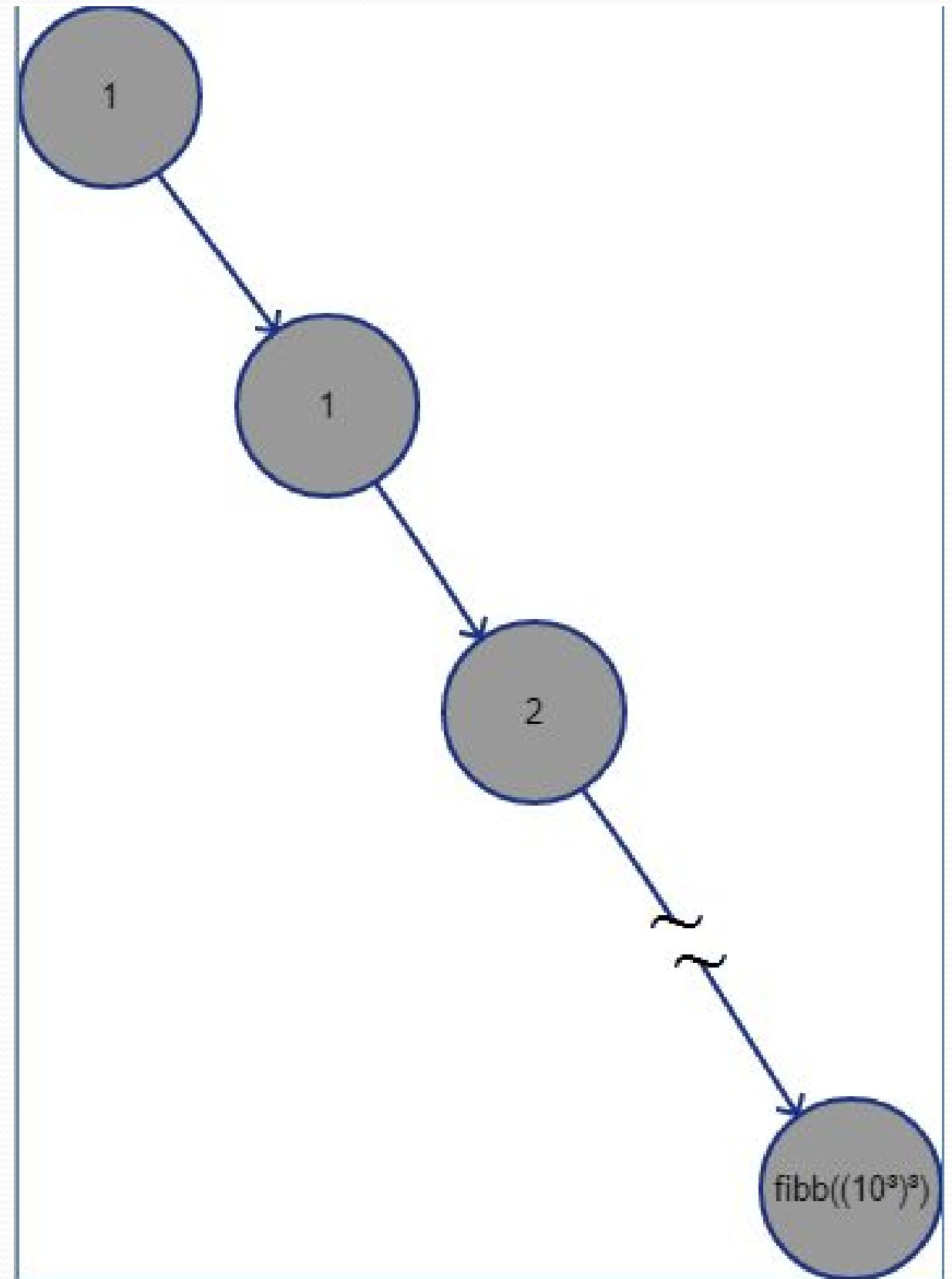
Introdução

- Inserir o termo 1 milhão na sequência 1, 1, 2, 3, 5, 7, 11 ..., inseridos nessa ordem em uma Árvore de Busca Binária.
- Qual problema nessas inserções?



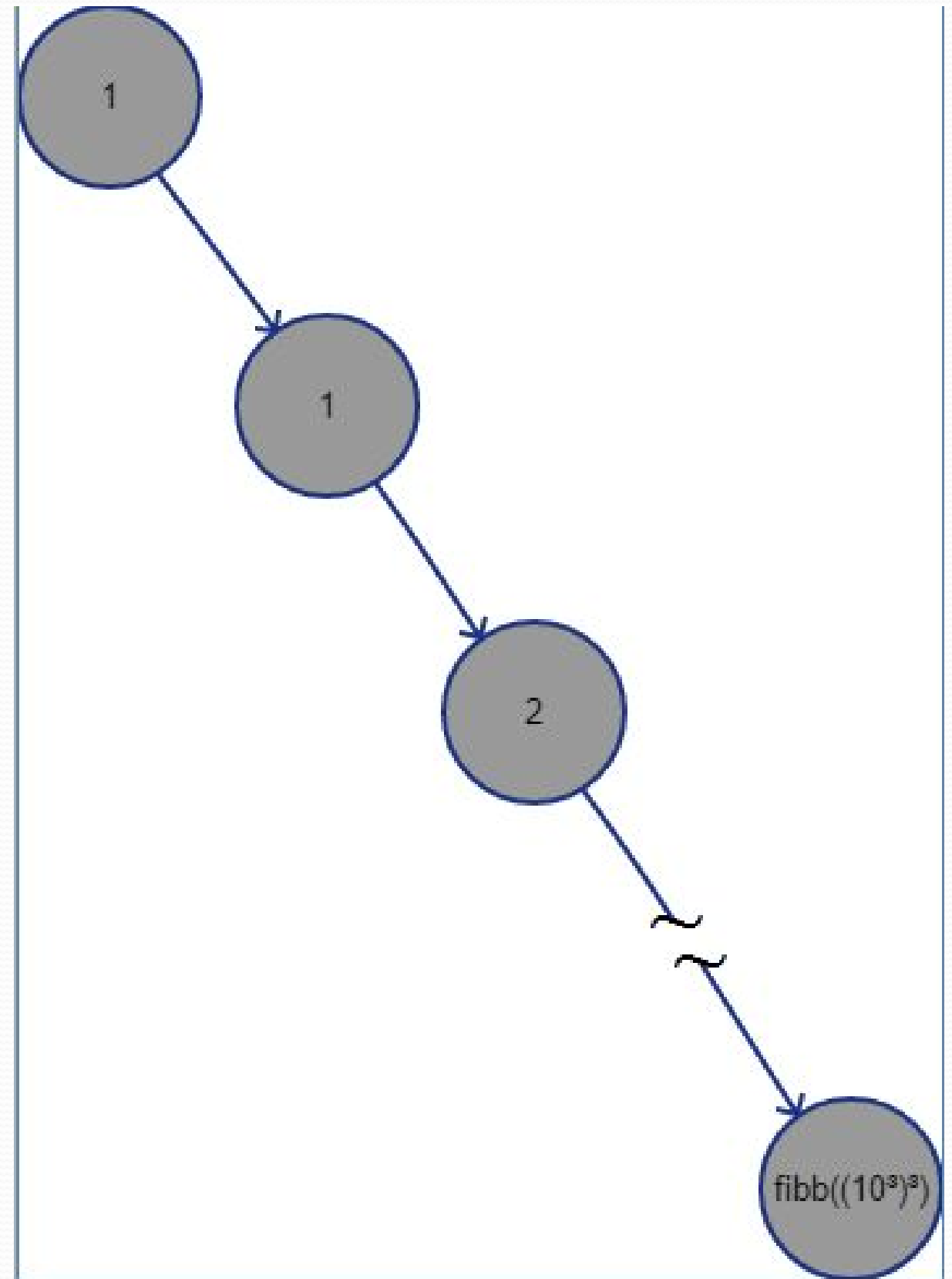
Introdução

- Deletar o termo 1 milhão na sequência 1, 1, 2, 3, 5, 7, 11 ..., inseridos nessa ordem em uma Árvore de Busca Binária.
- Qual o problema nessas deleções?



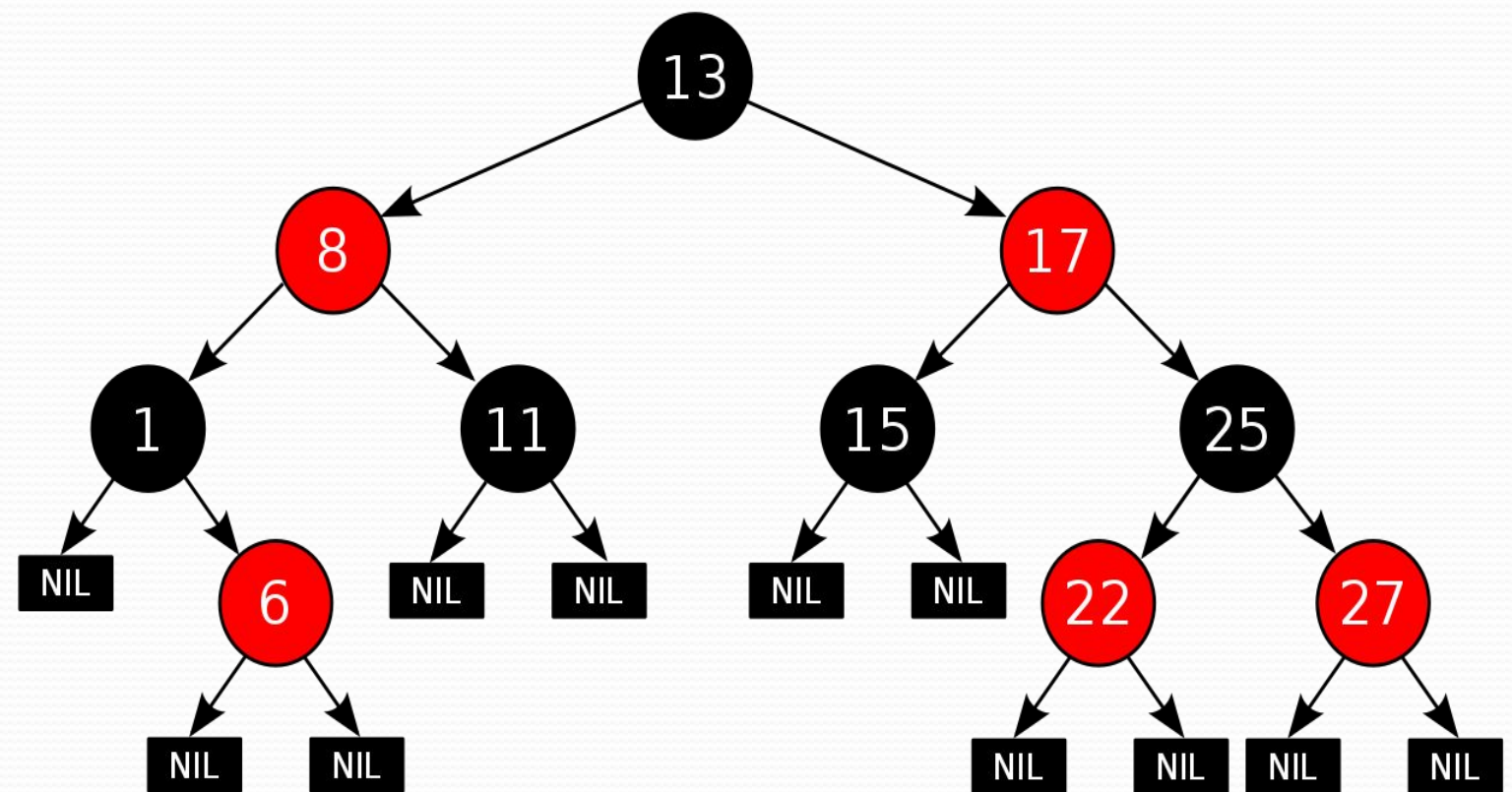
Introdução

- Buscar o termo 1 milhão na sequência 1, 1, 2, 3, 5, 7, 11 ..., inseridos nessa ordem em uma Árvore de Busca Binária.
- Qual o problema dessa busca?



Árvore Red-Black (Rubro-Negra)

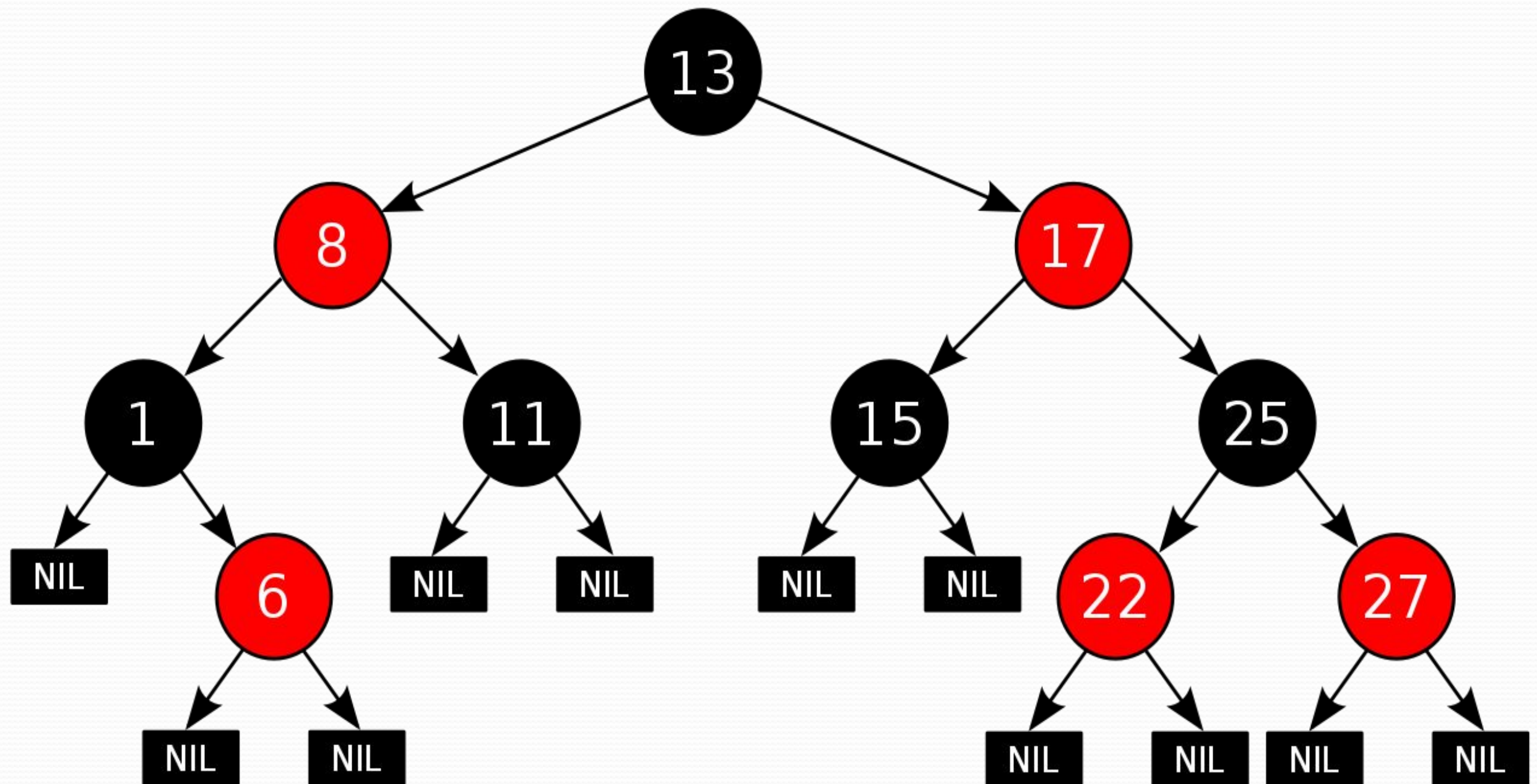
- Árvore de busca binária balanceada com algumas características especiais.
- Criada em 1972 por Rudolf Bayer (Árvores Binárias B simétricas).
- Inserção e remoção mais rápidas que em uma AVL.



Propriedades da Árvore Red-Black

1. Todo nó é vermelho ou preto.
2. A raiz é preta.
3. Toda a folha (NIL) é preta.
4. Se um nó é vermelho, então os seus filhos são pretos.
5. Para cada nó, todos os caminhos simples do nó até folhas descendentes contêm o mesmo número de nós pretos.

Árvore Red-Black



Operações na Red-Black

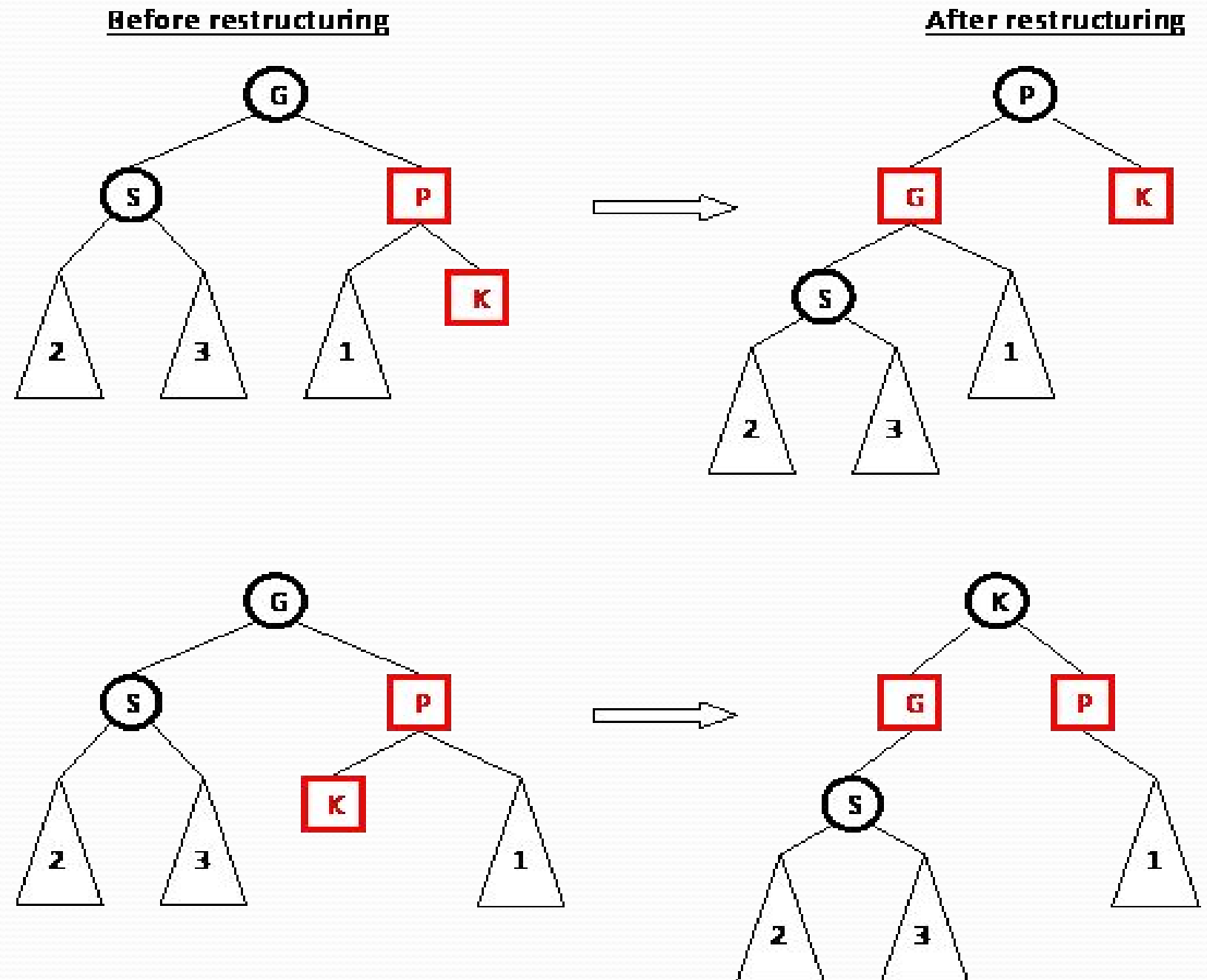
- Operações

- Rotação

- Busca

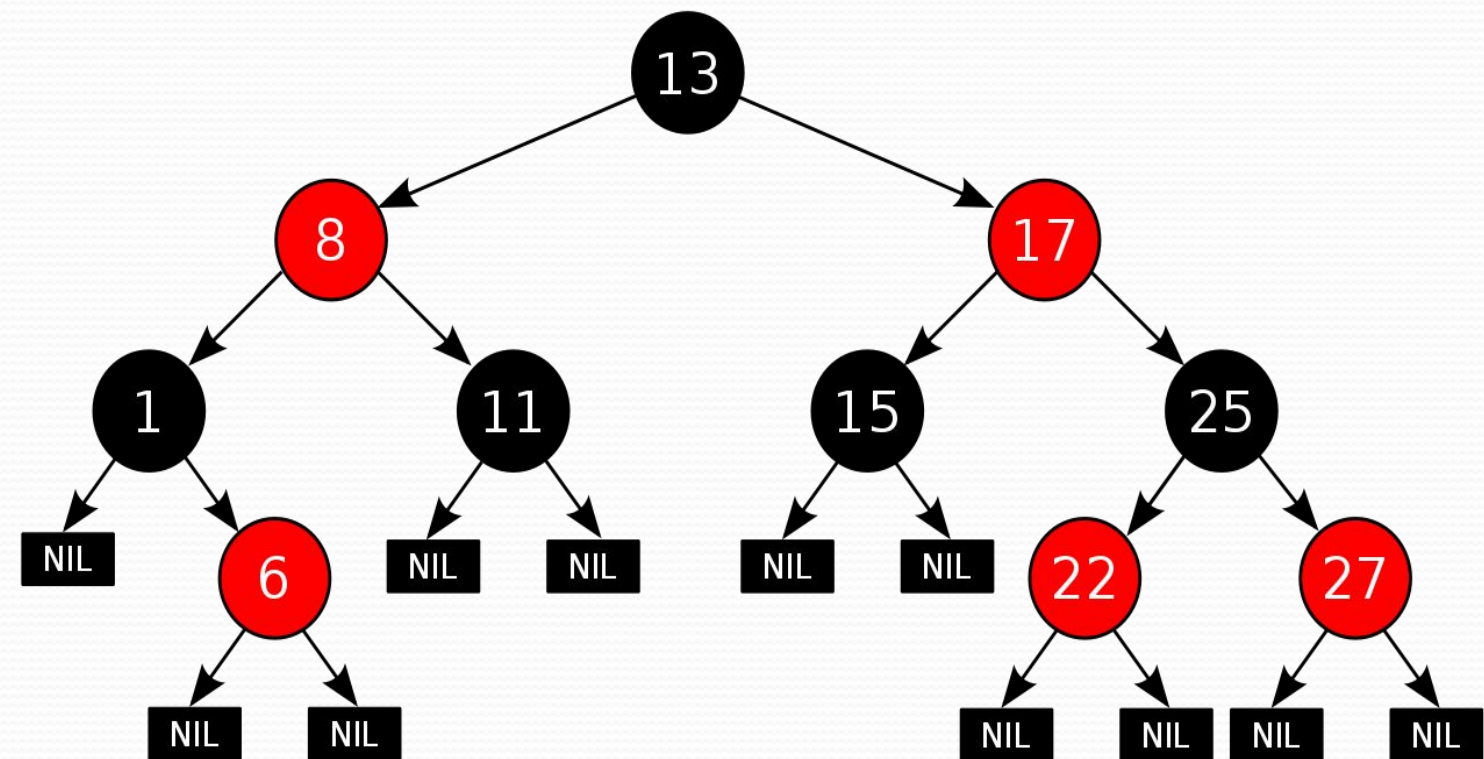
- Inserção

- Remoção



Árvore Red-Black

Lema: Uma árvore red-black com n nós internos têm no máximo uma altura $2\lg(n+1)$.



Árvore Red-Black

- **Demonstração:**

- Altura preta $bh(x)$**

- Hipótese:** $n \geq 2^{(bh(x))} - 1$

- 1. Caso base: $T.nil$

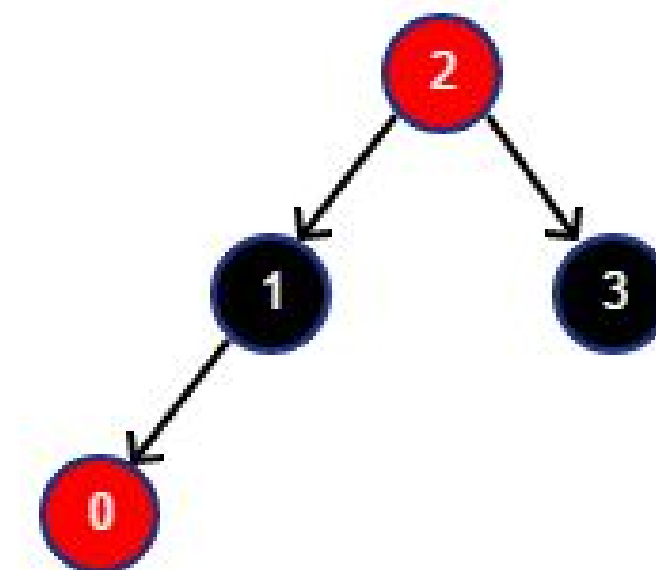
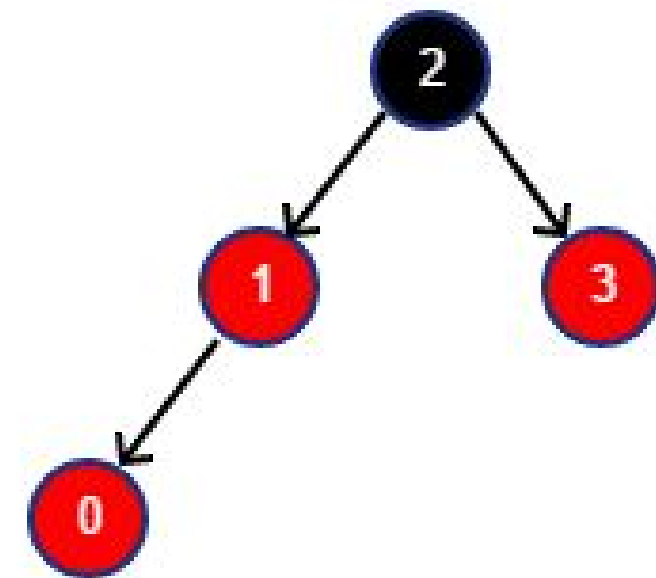
- 2. Hipótese: nó x com subárvores de altura $bh(x) - 1$, com $2^{((bh(x)-1)} - 1$ nós.

- 3. Duas subárvores, então $2 * (2^{((bh(x)-1)} - 1) + 1$ ($T.nil$ é pai de x).

- 4. Manipular $n \geq n \geq 2^{(bh(x))} - 1$.

Troca de cor

```
/*  
 *  
 *Função para trocar de cor na Red-Black Tree  
 */  
void change_color(node_tree_rb *node)  
{  
    node->color = !node->color;  
    if(node->left != NULL)  
    {  
        node->left->color = !node->left->color;  
    }  
    if(node->right != NULL)  
    {  
        node->right->color = !node->right->color;  
    }  
}
```

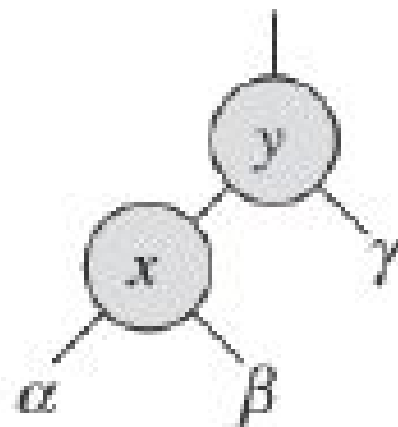


Rotação

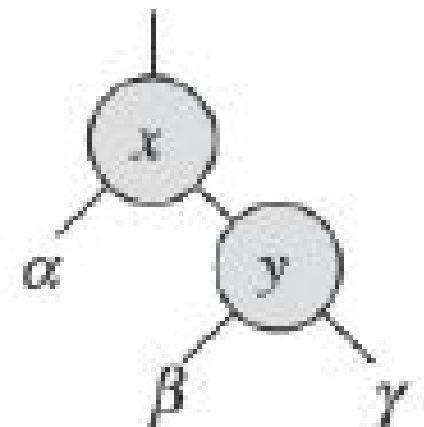
1. Rotação à direita

RIGHT-ROTATE($T; y$)

```
1  $x = y.left$ 
2  $y.left = x.right$ 
3 if  $x.right \neq T.nil$ 
4    $x.right.p = y$ 
5  $x.p = y.p$ 
6 if  $y.p == T.nil$ 
7    $T.root = x$ 
8 elseif  $y == y.p.right$ 
9    $y.p.right = x$ 
10 else  $y.p.left = x$ 
11  $x.right = y$ 
12  $y.p = x$ 
```



.....)||
RIGHT ROTATE(T, y)

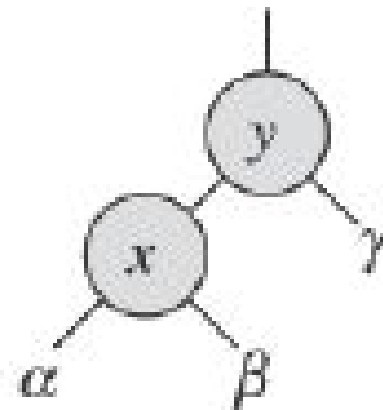


Rotação

2. Rotação à esquerda.

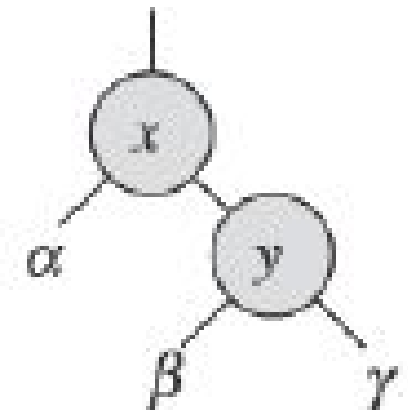
LEFT-ROTATE(T, x)

```
1   $y = x.right$ 
2   $x.right = y.left$ 
3  if  $y.left \neq T.nil$ 
4       $y.left.p = x$ 
5   $y.p = x.p$ 
6  if  $x.p == T.nil$ 
7       $T.root = y$ 
8  elseif  $x == x.p.left$ 
9       $x.p.left = y$ 
10 else  $x.p.right = y$ 
11  $y.left = x$ 
12  $x.p = y$ 
```



LEFT ROTATE(T, x)

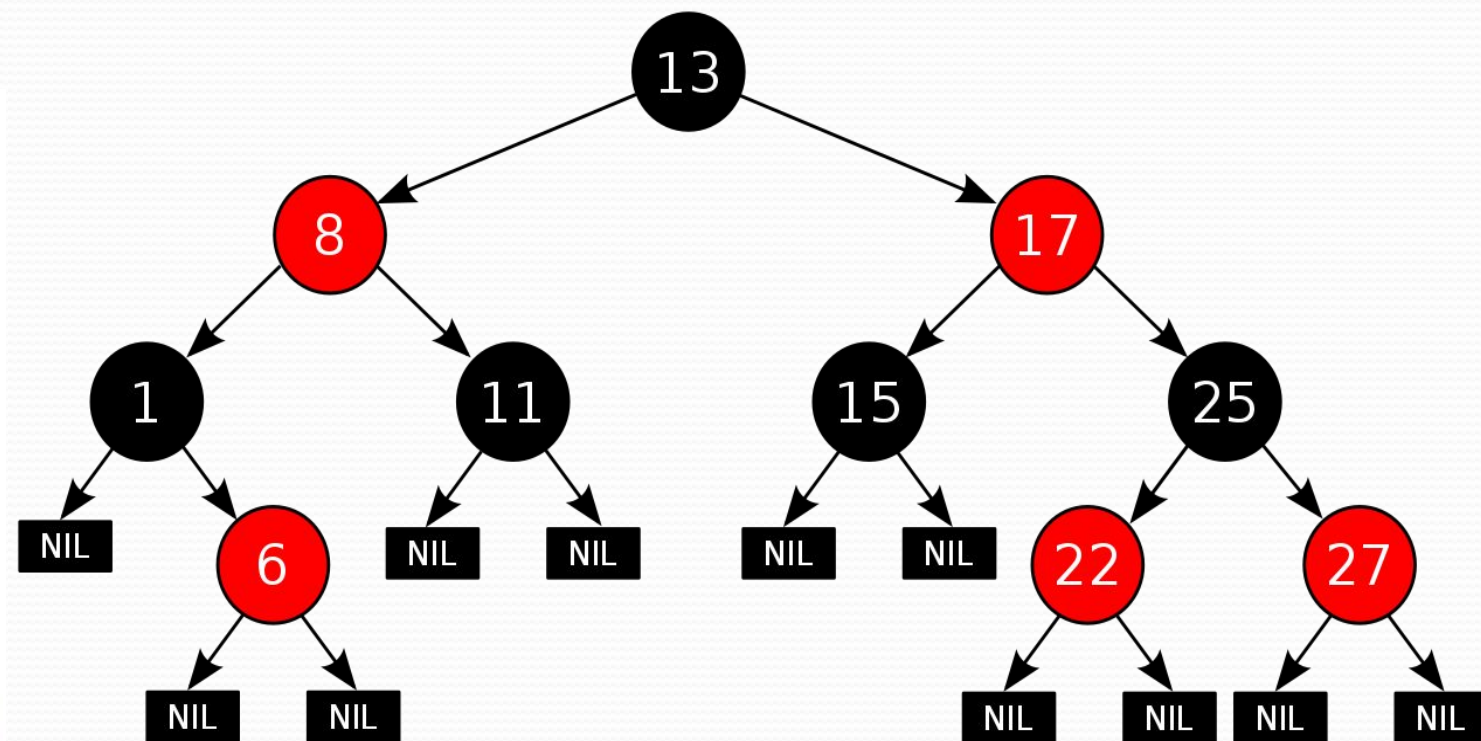
.....



Busca

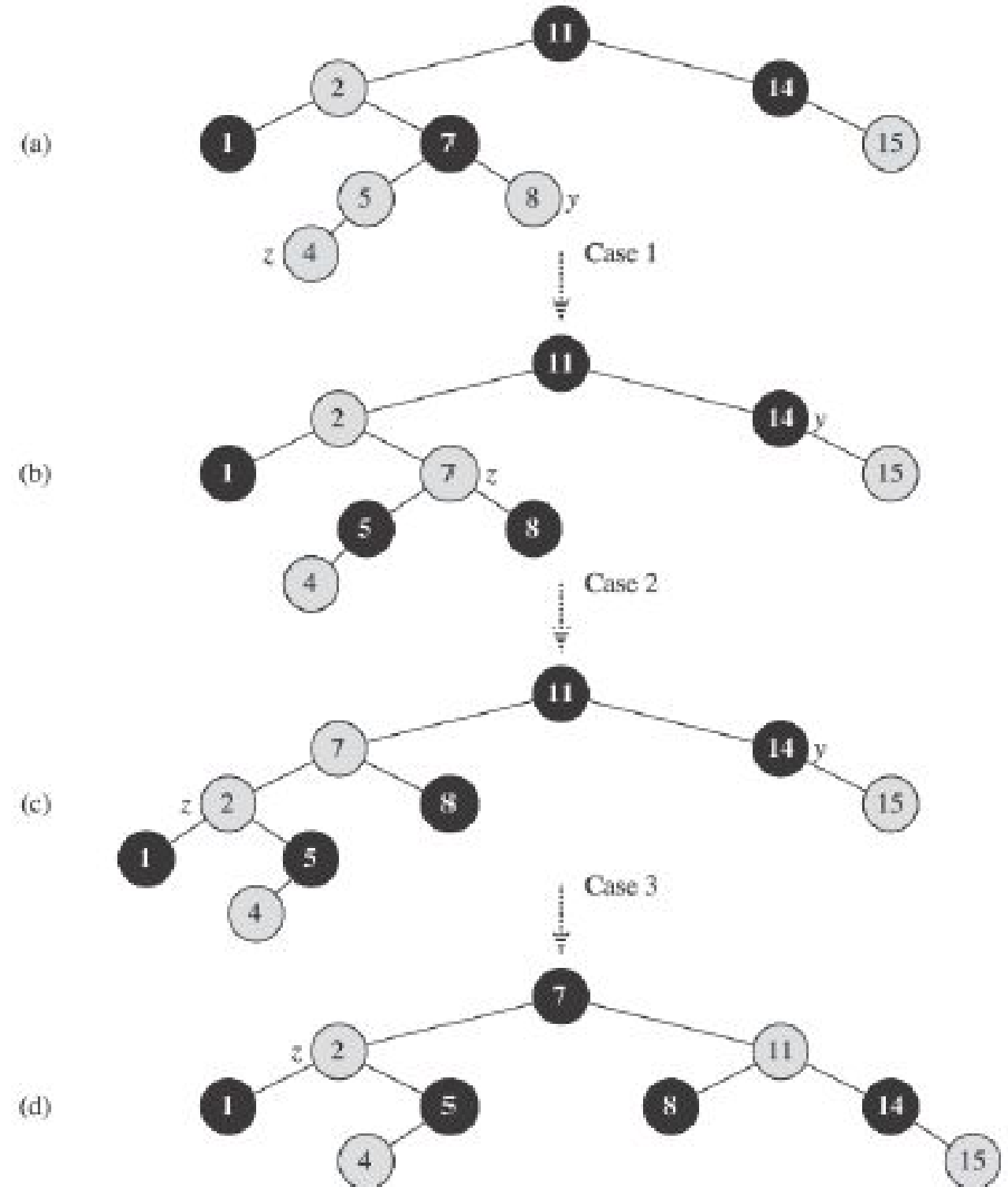
- Equivalente à uma busca numa Árvore de Busca Binária.

```
RB-TREE-SEARCH (x, k)
1 if x == T.nil or k == x.key
2   return x
3 if k < x.key
4   return RB-TREE-SEARCH (x.left, k)
5 else return RB-TREE-SEARCH (x.right, k)
```



Inserção

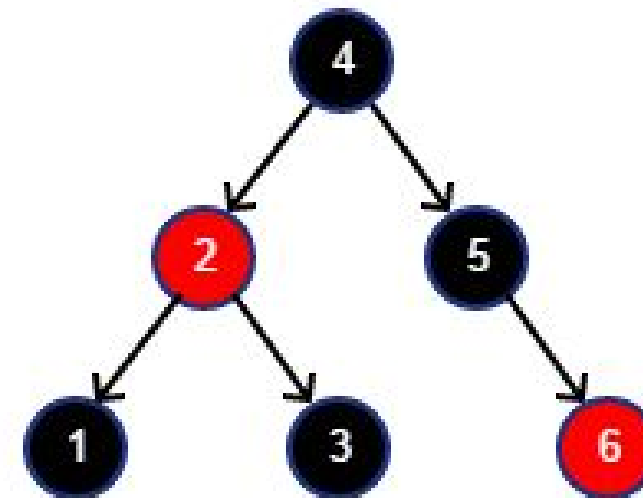
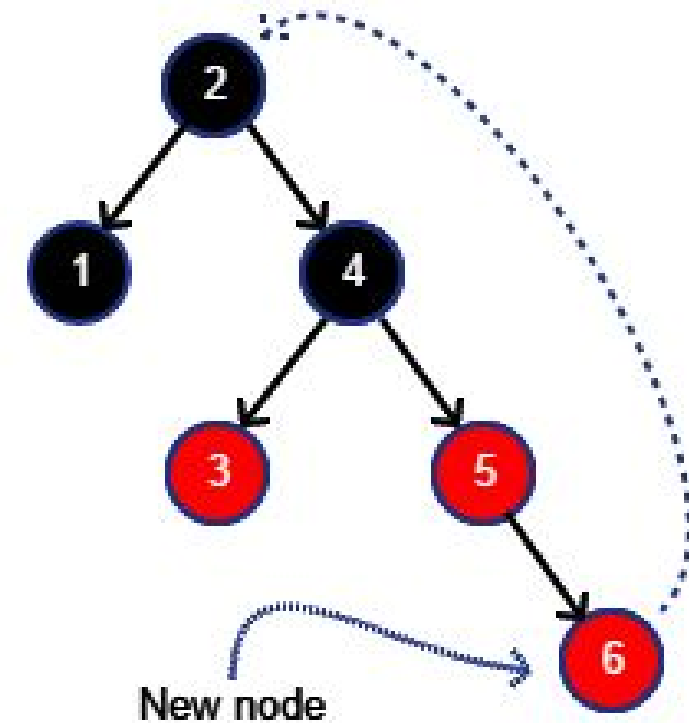
- Caso 1: o tio de z é y e vermelho;
- Caso 2: o tio de z é y e preto e z é um filho à direita;
- Caso 3: o tio de z é y e preto e z é um filho à esquerda;



Inserção

RB-INSERT(T, z)

```
1   $y = T.nil$ 
2   $x = T.root$ 
3  while  $x \neq T.nil$ 
4       $y = x$ 
5      if  $z.key < x.key$ 
6           $x = x.left$ 
7      else  $x = x.right$ 
8   $z.p = y$ 
9  if  $y == T.nil$ 
10      $T.root = z$ 
11  elseif  $z.key < y.key$ 
12      $y.left = z$ 
13  else  $y.right = z$ 
14   $z.left = T.nil$ 
15   $z.right = T.nil$ 
16   $z.color = RED$ 
17  RB-INSERT-FIXUP( $T, z$ )
```



Inserção

- Como manter as propriedades da Red-Black?
- RB-Insert-Fixup(T, z)!

RB-INSERT-FIXUP(T, z)

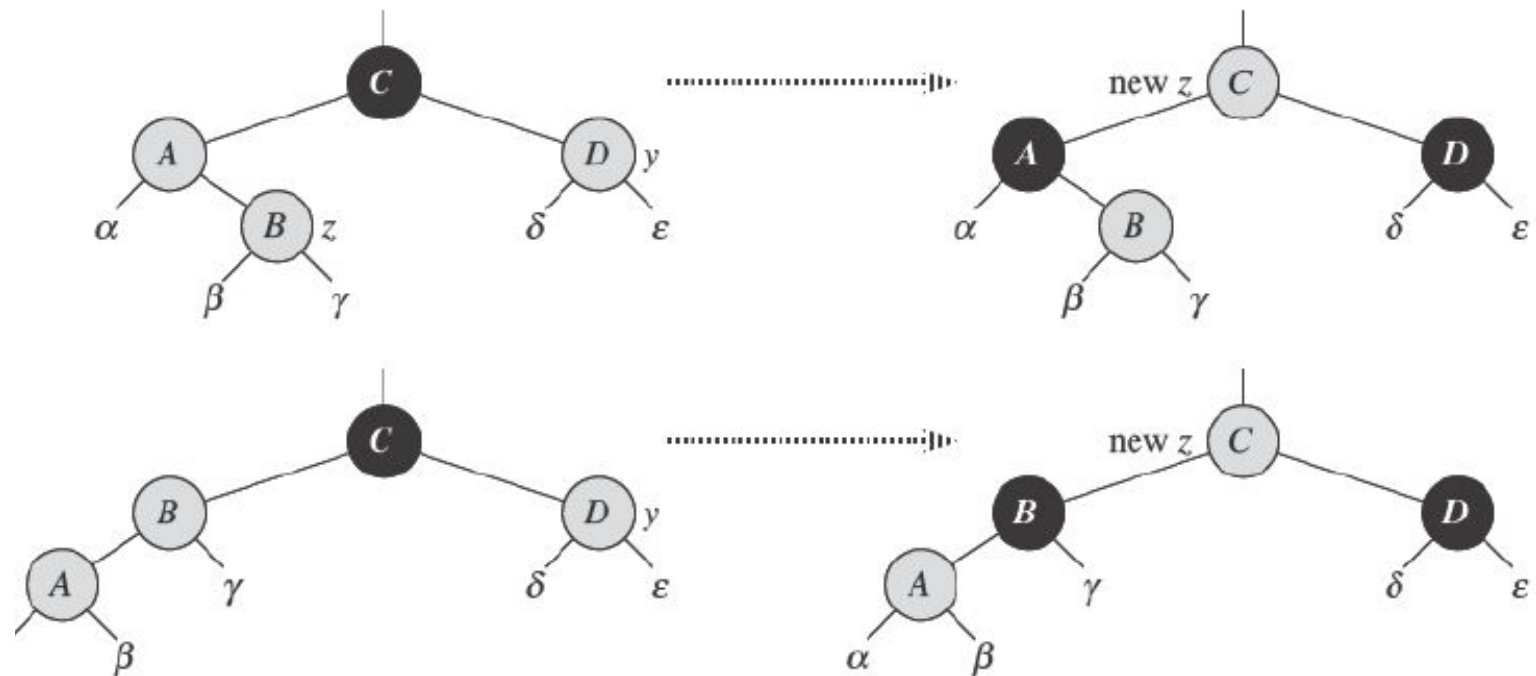
```
1  while  $z.p.color == RED$ 
2      if  $z.p == z.p.p.left$ 
3           $y = z.p.p.right$ 
4          if  $y.color == RED$ 
5               $z.p.color = BLACK$  // case 1
6               $y.color = BLACK$  // case 1
7               $z.p.p.color = RED$  // case 1
8               $z = z.p.p$  // case 1
9          else if  $z == z.p.right$ 
10              $z = z.p$  // case 2
11             LEFT-ROTATE( $T, z$ ) // case 2
12              $z.p.color = BLACK$  // case 3
13              $z.p.p.color = RED$  // case 3
14             RIGHT-ROTATE( $T, z.p.p$ ) // case 3
15         else (same as then clause
              with “right” and “left” exchanged)
16   $T.root.color = BLACK$ 
```

Inserção - Caso 1

RB-INSERT-FIXUP(T, z)

```

1  while  $z.p.color == RED$ 
2      if  $z.p == z.p.p.left$ 
3           $y = z.p.p.right$ 
4          if  $y.color == RED$ 
5               $z.p.color = BLACK$  //Case 1
6               $y.color = BLACK$  //Case 1
7               $z.p.p.color = RED$  //Case 1
8               $z = z.p.p$  //Case 1
9          else if  $z == z.p.p.right$ 
10              $z = z.p$ 
11             LEFT-ROTATE( $T, z$ )
12              $z.p.color = BLACK$ 
13              $z.p.p.color = RED$ 
14             RIGHT-ROTATE( $T, z.p.p$ )
15         else (same as then clause
              with "right" and "left" exchanged)
16   $T.root.color = BLACK$ 
    
```

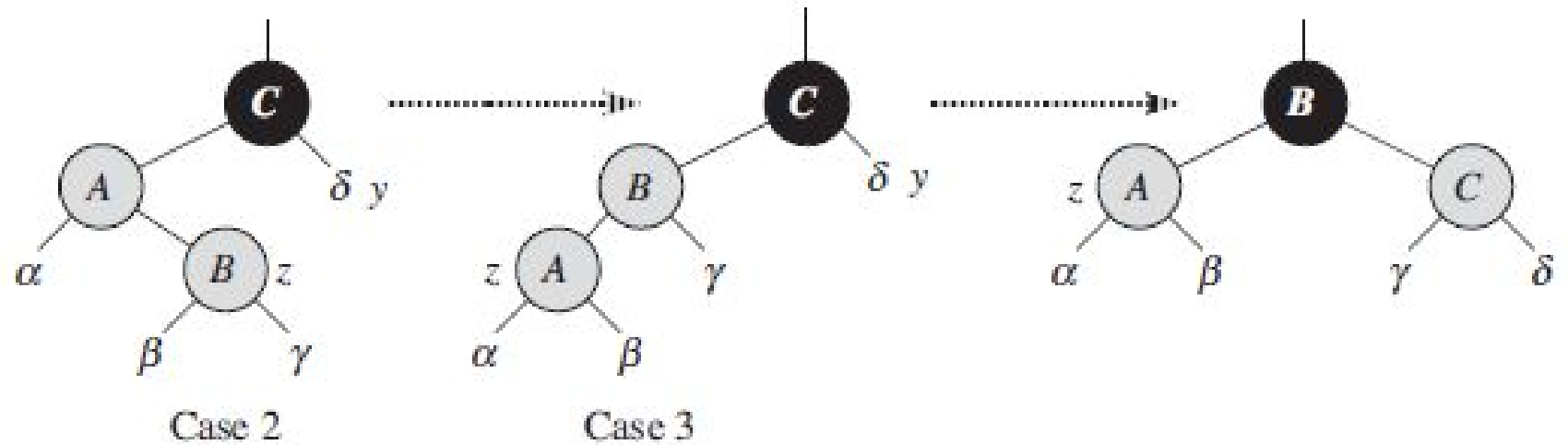


Inserção - Caso 2 e 3

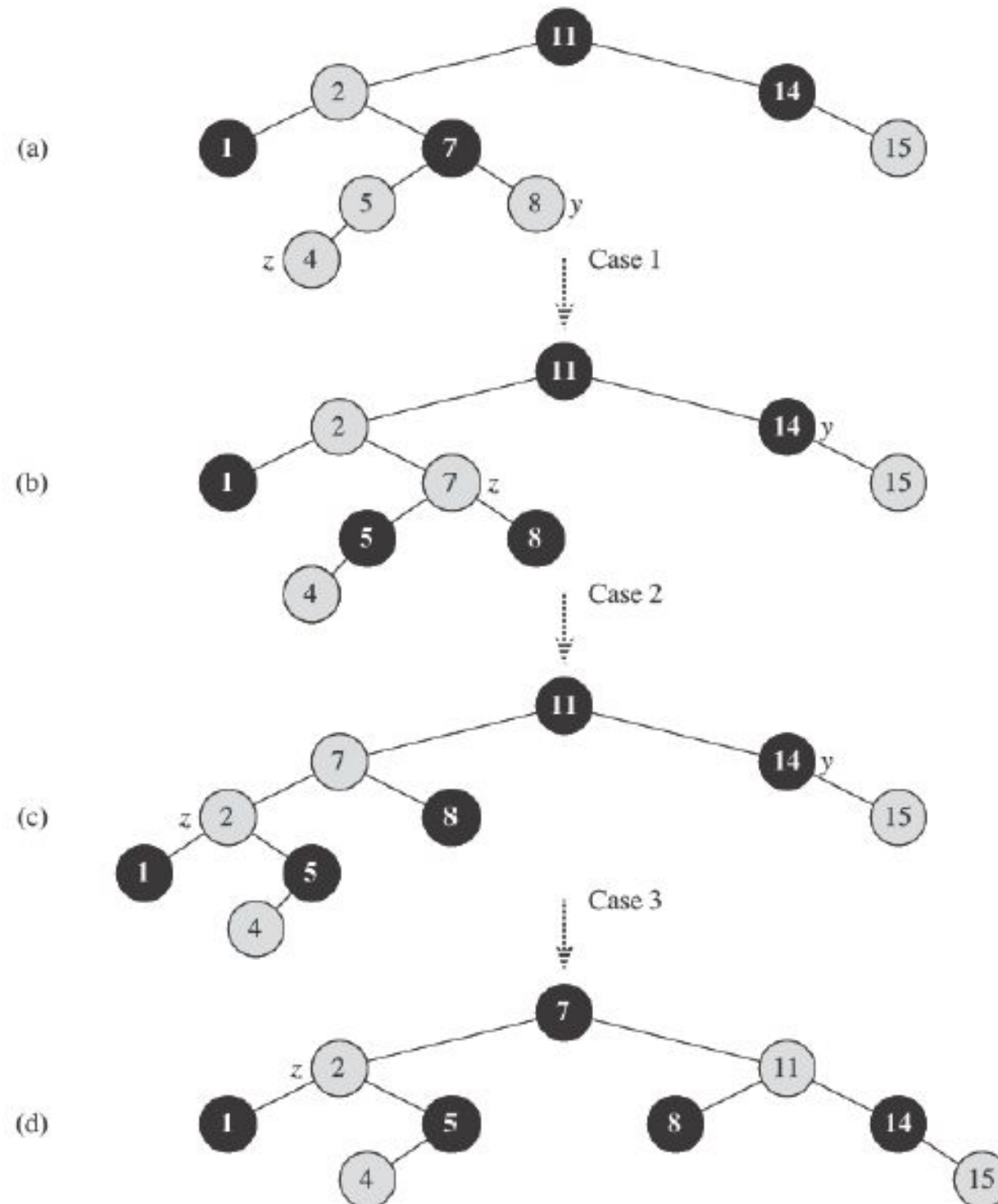
RB-INSERT-FIXUP(T, z)

```

1  while  $z.p.color == \text{RED}$ 
2      if  $z.p == z.p.p.left$ 
3           $y = z.p.p.right$ 
4          if  $y.color == \text{RED}$ 
5               $z.p.color = \text{BLACK}$ 
6               $y.color = \text{BLACK}$ 
7               $z.p.p.color = \text{RED}$ 
8               $z = z.p.p$ 
9          else if  $z == z.p.right$ 
10              $z = z.p$            //Case 2
11             LEFT-ROTATE( $T, z$ ) //Case 2
12              $z.p.color = \text{BLACK}$  //Case 3
13              $z.p.p.color = \text{RED}$  //Case 3
14             RIGHT-ROTATE( $T, z.p.p$ ) //Case 3
15     else (same as then clause
           with "right" and "left" exchanged)
16   $T.root.color = \text{BLACK}$ 
    
```



Inserção - Casos 1 a 3



Remoção

- Caso 1: o irmão w de x é vermelho;
- Caso 2: o irmão w de x é preto e os filhos de w são pretos;
- Caso 3: o irmão w de x é preto, o filho à esquerda de w é vermelho e o filho à direita de w é preto;
- Caso 4: o irmão w de x é preto e o filho à direita de w é vermelho.

RB-DELETE(T, z)

```
1   $y = z$ 
2   $y\text{-original-color} = y.\text{color}$ 
3  if  $z.\text{left} == T.\text{nil}$ 
4       $x = z.\text{right}$ 
5      RB-TRANSPLANT( $T, z, z.\text{right}$ )
6  elseif  $z.\text{right} == T.\text{nil}$ 
7       $x = z.\text{left}$ 
8      RB-TRANSPLANT( $T, z, z.\text{left}$ )
9  else  $y = \text{TREE-MINIMUM}(z.\text{right})$ 
10      $y\text{-original-color} = y.\text{color}$ 
11      $x = y.\text{right}$ 
12     if  $y.p == z$ 
13          $x.p = y$ 
14     else RB-TRANSPLANT( $T, y, y.\text{right}$ )
15          $y.\text{right} = z.\text{right}$ 
16          $y.\text{right}.p = y$ 
17     RB-TRANSPLANT( $T, z, y$ )
18      $y.\text{left} = z.\text{left}$ 
19      $y.\text{left}.p = y$ 
20      $y.\text{color} = z.\text{color}$ 
21 if  $y\text{-original-color} == \text{BLACK}$ 
22     RB-DELETE-FIXUP( $T, x$ )
```

Remoção

- Troca os pais das subárvores u e v .
- O pai de u será o pai de v e vice-versa.

RB-TRANSPLANT (T, u, v)

```
1  if  $u.p == T.nil$ 
2       $T.root = v$ 
3  elseif  $u == u.p.left$ 
4       $u.p.left = v$ 
5  else  $u.p.right = v$ 
6       $v.p = u.p$ 
```


Remoção

- Como manter as propriedades da Red-Black?
- RB-Delete-Fixup(T, z)!

RB-DELETE-FIXUP(T, x)

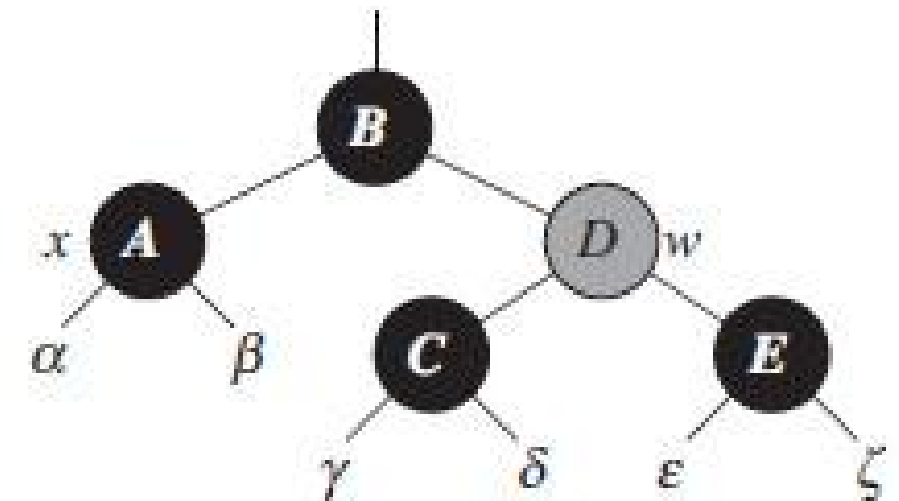
```
1  while  $x \neq T.root$  and  $x.color == BLACK$ 
2      if  $x == x.p.left$ 
3           $w = x.p.right$ 
4          if  $w.color == RED$ 
5               $w.color = BLACK$ 
6               $x.p.color = RED$ 
7              LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
8               $w = x.p.right$ 
9          if  $w.left.color == BLACK$  and  $w.right.color == BLACK$ 
10              $w.color = RED$ 
11              $x = x.p$ 
12         else if  $w.right.color == BLACK$ 
13              $w.left.color = BLACK$ 
14              $w.color = RED$ 
15             RIGHT-ROTATE( $T, w$ )
16              $w = x.p.right$ 
17              $w.color = x.p.color$ 
18              $x.p.color = BLACK$ 
19              $w.right.color = BLACK$ 
20             LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
21              $x = T.root$ 
22         else (same as then clause with “right” and “left” exchanged)
23      $x.color = BLACK$ 
```

Remoção - Caso 1

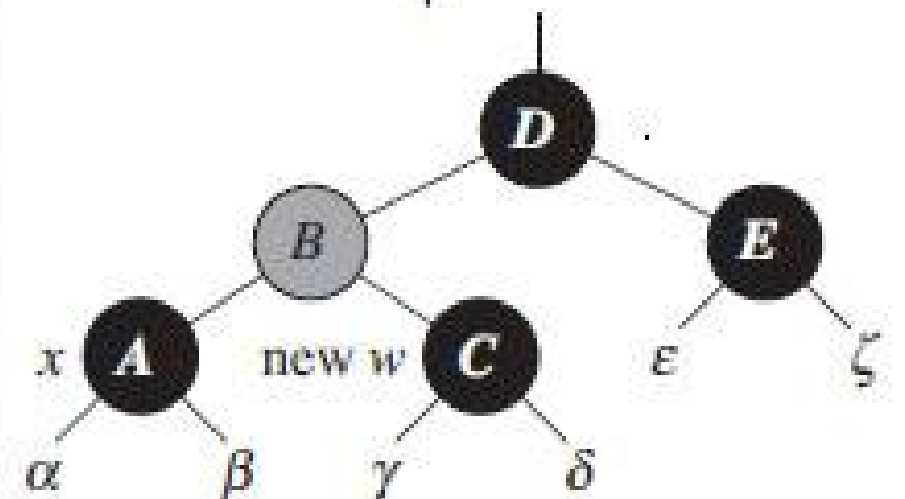
RB-DELETE-FIXUP(T, x)

```

1  while  $x \neq T.root$  and  $x.color == BLACK$ 
2      if  $x == x.p.left$ 
3           $w = x.p.right$ 
4          if  $w.color == RED$ 
5               $w.color = BLACK$  //Case 1
6               $x.p.color = RED$  //Case 1
7              LEFT-ROTATE( $T, x.p$ ) //Case 1
8               $w = x.p.right$  //Case 1
9          if  $w.left.color == BLACK$  and  $w.right.color == BLACK$ 
10              $w.color = RED$ 
11              $x = x.p$ 
12         else if  $w.right.color == BLACK$ 
13              $w.left.color = BLACK$ 
14              $w.color = RED$ 
15             RIGHT-ROTATE( $T, w$ )
16              $w = x.p.right$ 
17              $w.color = x.p.color$ 
18              $x.p.color = BLACK$ 
19              $w.right.color = BLACK$ 
20             LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
21              $x = T.root$ 
22         else (same as then clause with "right" and "left" exchanged)
23              $x.color = BLACK$ 
    
```



Case 1

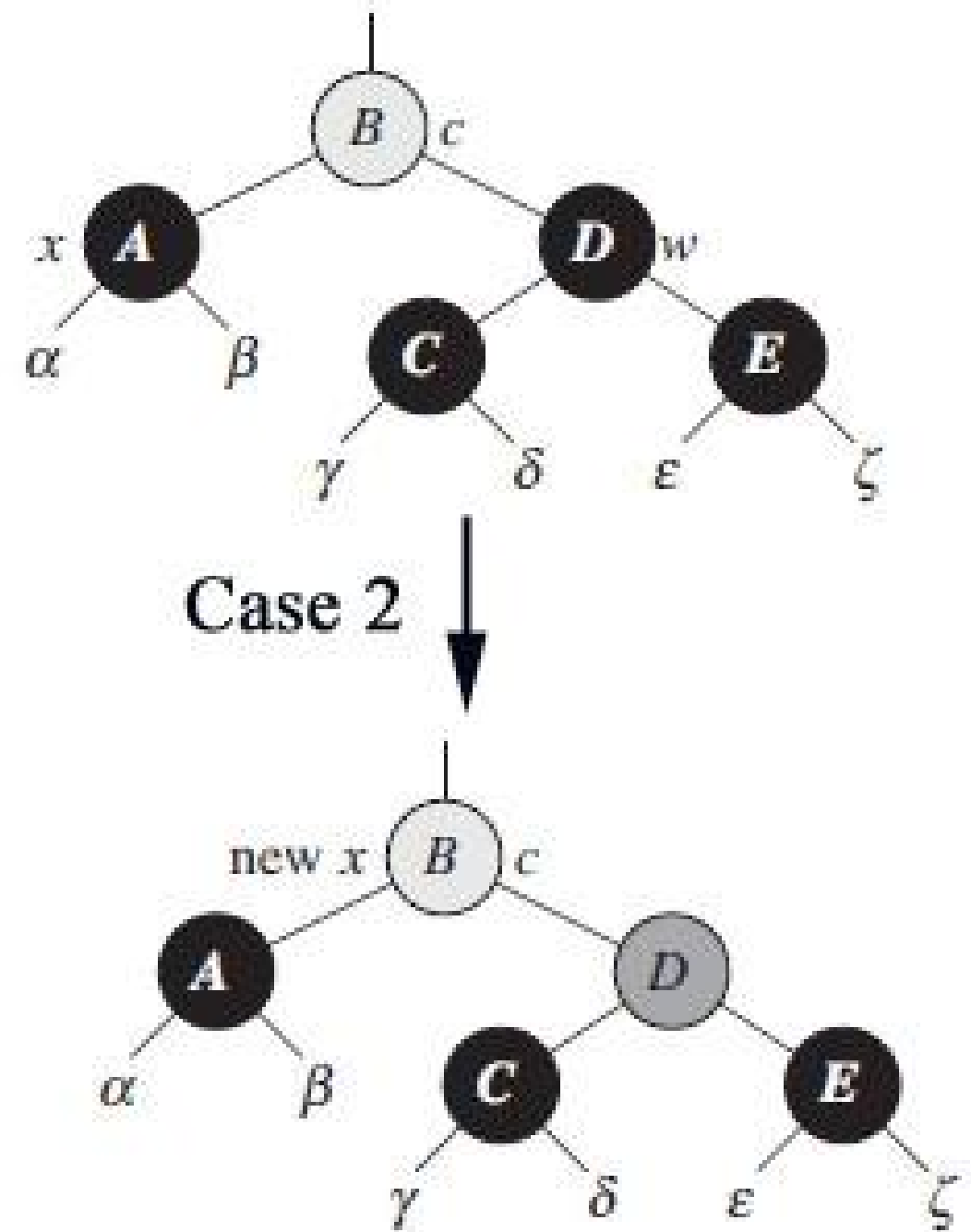


Remoção - Caso 2

RB-DELETE-FIXUP(T, x)

```

1  while  $x \neq T.root$  and  $x.color == BLACK$ 
2      if  $x == x.p.left$ 
3           $w = x.p.right$ 
4          if  $w.color == RED$ 
5               $w.color = BLACK$ 
6               $x.p.color = RED$ 
7              LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
8               $w = x.p.right$ 
9          if  $w.left.color == BLACK$  and  $w.right.color == BLACK$  // Case 2
10              $w.color = RED$  // Case 2
11              $x = x.p$ 
12         else if  $w.right.color == BLACK$ 
13              $w.left.color = BLACK$ 
14              $w.color = RED$ 
15             RIGHT-ROTATE( $T, w$ )
16              $w = x.p.right$ 
17              $w.color = x.p.color$ 
18              $x.p.color = BLACK$ 
19              $w.right.color = BLACK$ 
20             LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
21              $x = T.root$ 
22     else (same as then clause with "right" and "left" exchanged)
23      $x.color = BLACK$ 
    
```

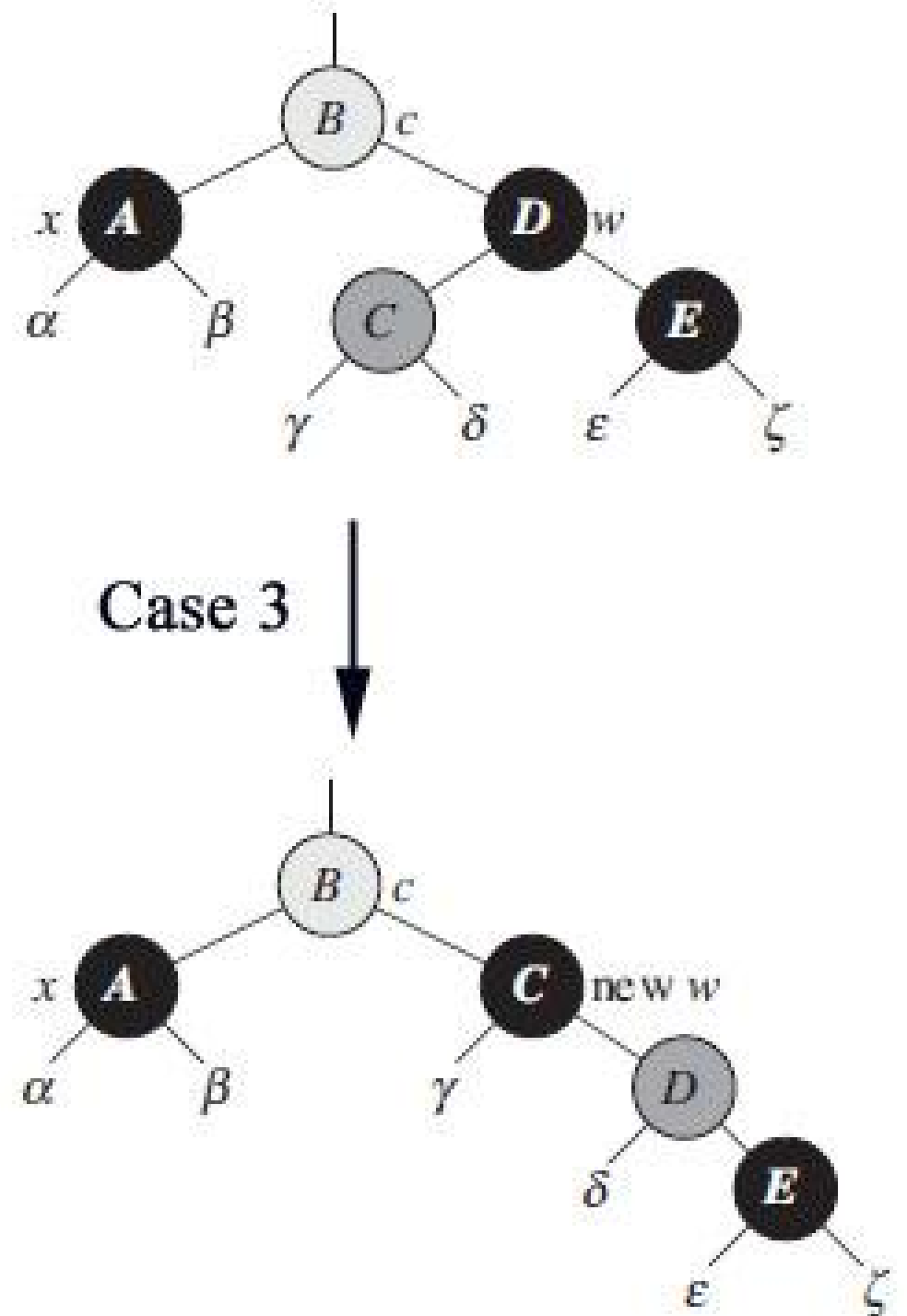


Remoção - Caso 3

RB-DELETE-FIXUP(T, x)

```

1  while  $x \neq T.root$  and  $x.color == BLACK$ 
2      if  $x == x.p.left$ 
3           $w = x.p.right$ 
4          if  $w.color == RED$ 
5               $w.color = BLACK$ 
6               $x.p.color = RED$ 
7              LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
8               $w = x.p.right$ 
9          if  $w.left.color == BLACK$  and  $w.right.color == BLACK$ 
10              $w.color = RED$ 
11              $x = x.p$ 
12         else if  $w.right.color == BLACK$ 
13              $w.left.color = BLACK$  //Case 3
14              $w.color = RED$  //Case 3
15             RIGHT-ROTATE( $T, w$ ) //Case 3
16              $w = x.p.right$  //Case 3
17              $w.color = x.p.color$ 
18              $x.p.color = BLACK$ 
19              $w.right.color = BLACK$ 
20             LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
21              $x = T.root$ 
22         else (same as then clause with "right" and "left" exchanged)
23      $x.color = BLACK$ 
    
```



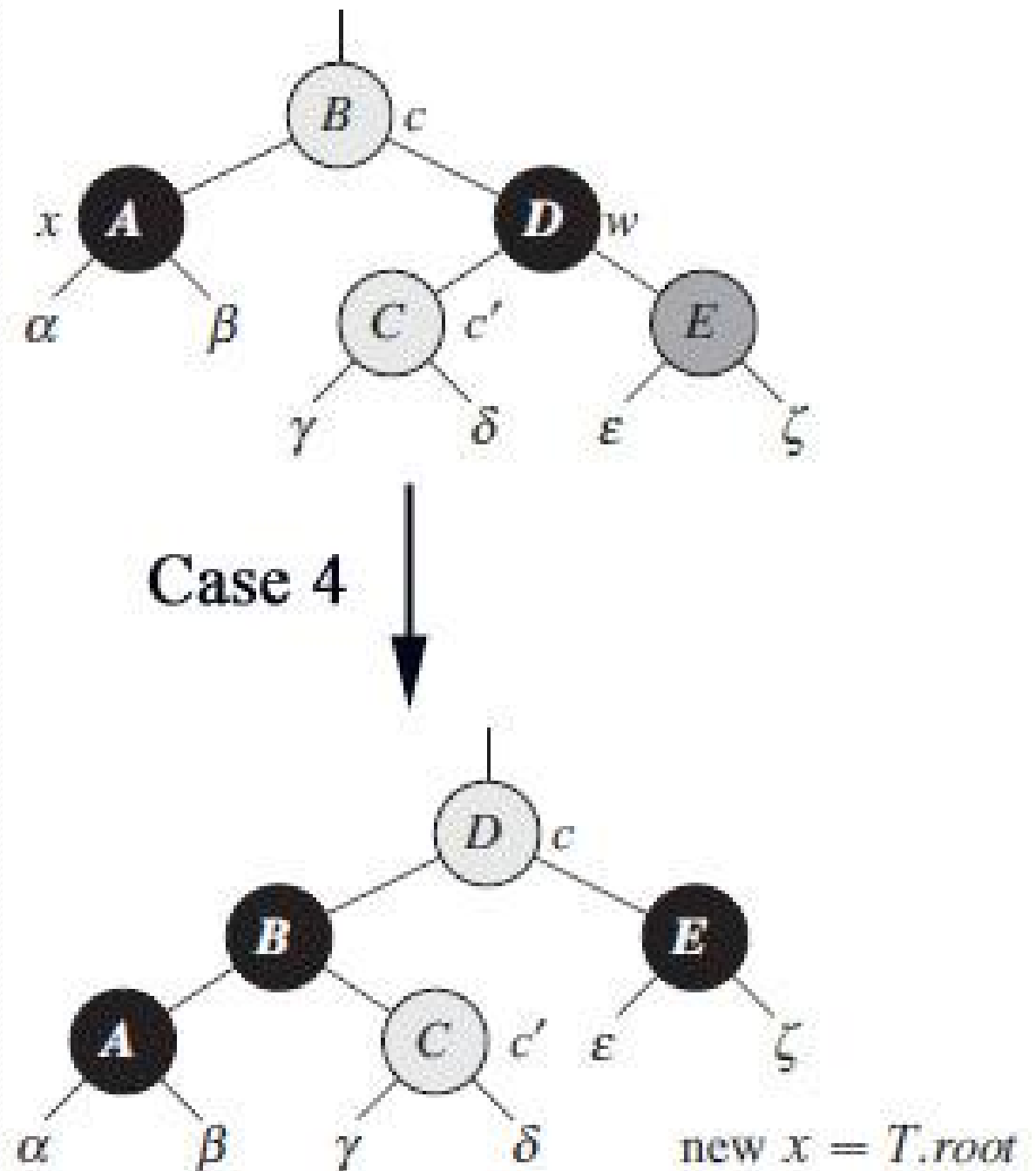
Remoção - Caso 4

RB-DELETE-FIXUP(T, x)

```

1  while  $x \neq T.root$  and  $x.color == BLACK$ 
2      if  $x == x.p.left$ 
3           $w = x.p.right$ 
4          if  $w.color == RED$ 
5               $w.color = BLACK$ 
6               $x.p.color = RED$ 
7              LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
8               $w = x.p.right$ 
9          if  $w.left.color == BLACK$  and  $w.right.color == BLACK$ 
10              $w.color = RED$ 
11              $x = x.p$ 
12         else if  $w.right.color == BLACK$ 
13              $w.left.color = BLACK$ 
14              $w.color = RED$ 
15             RIGHT-ROTATE( $T, w$ )
16              $w = x.p.right$ 
17              $w.color = x.p.color$ 
18              $x.p.color = BLACK$ 
19              $w.right.color = BLACK$ 
20             LEFT-ROTATE( $T, x.p$ )
21              $x = T.root$ 
22         else (same as then clause with "right" and "left" exchanged)
23              $x.color = BLACK$ 

```



Exemplos

- Inserção
 - Remoção
 - Busca
- <https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/RedBlack.html>

Árvore Red-Black (Rubro-Negra)

- Inserção: $O(\lg N)$
- Remoção: $O(\lg N)$
- Busca: $O(\lg N)$

