



# Red-Black tree

DATA STRUCTURES & ALGORITHMS



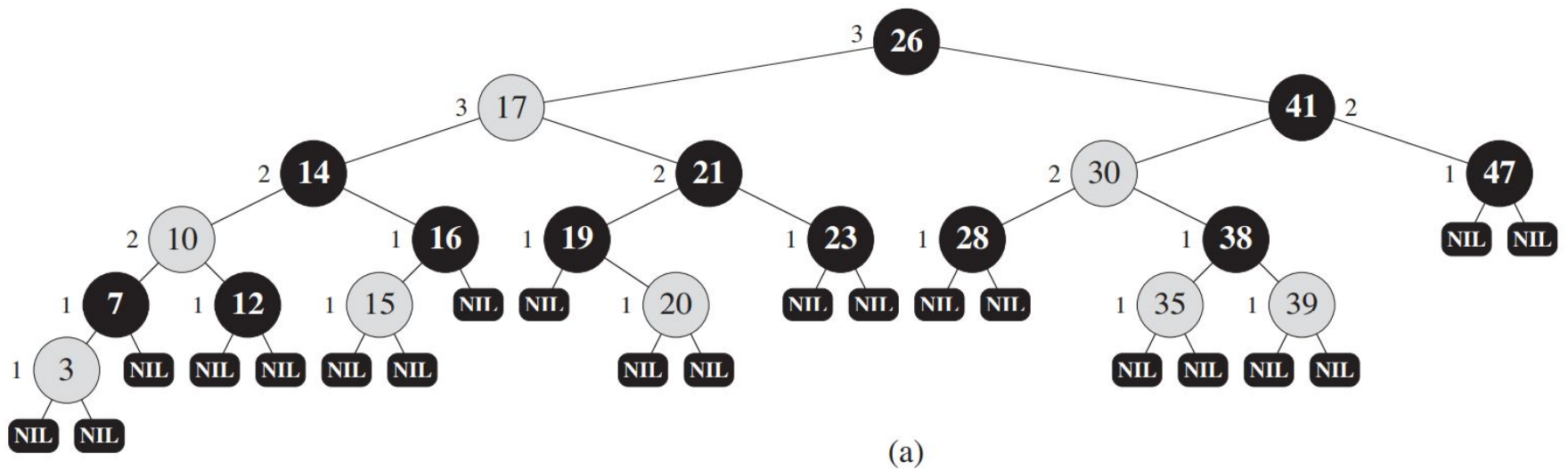
## Red-Black tree properties

A **red-black tree** is a binary search tree with one extra bit of storage per node:

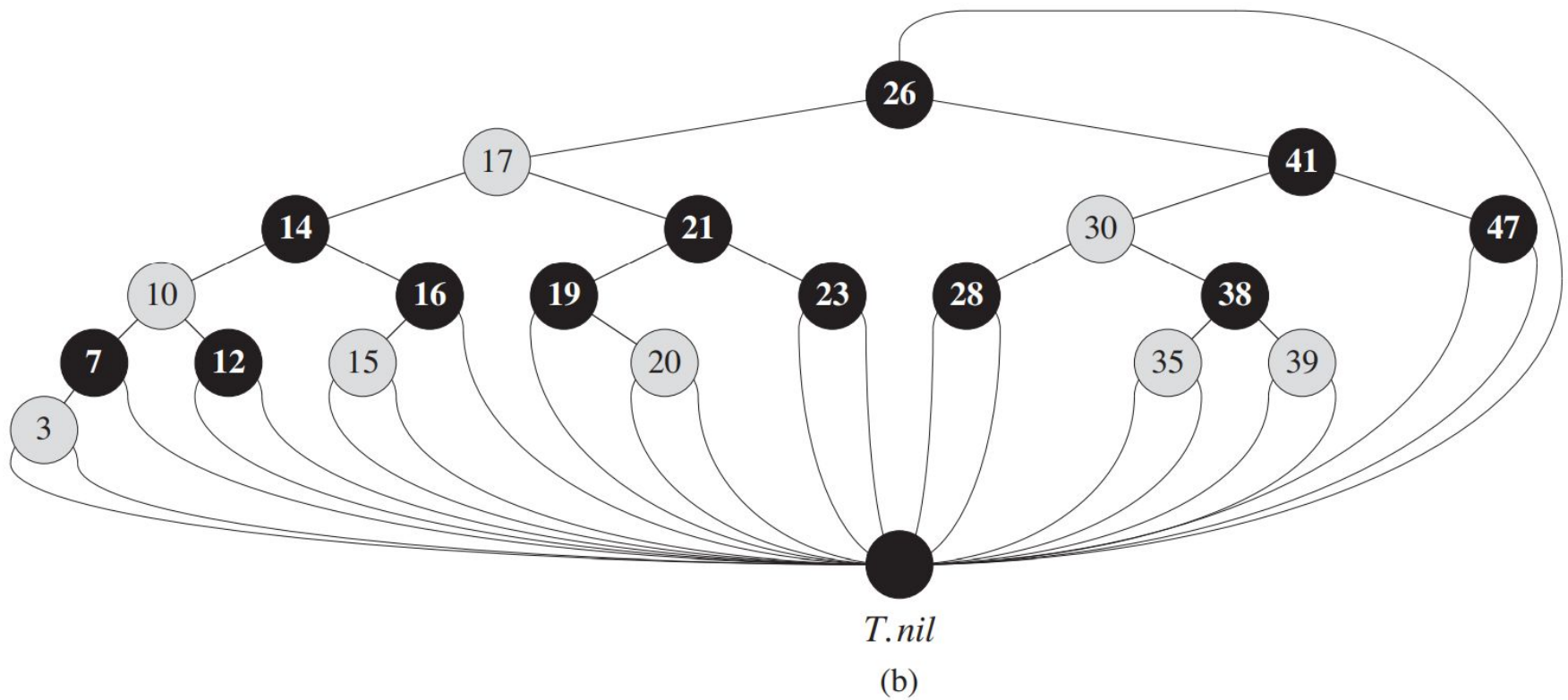
its color, which can be either **RED** or **BLACK**.

1. Every node is either red or black.
2. The root is black.
3. Every leaf (NIL) is black.
4. If a node is red, then both its children are black.
5. For each node, all simple paths from the node to descendant leaves contain the same number of black nodes.

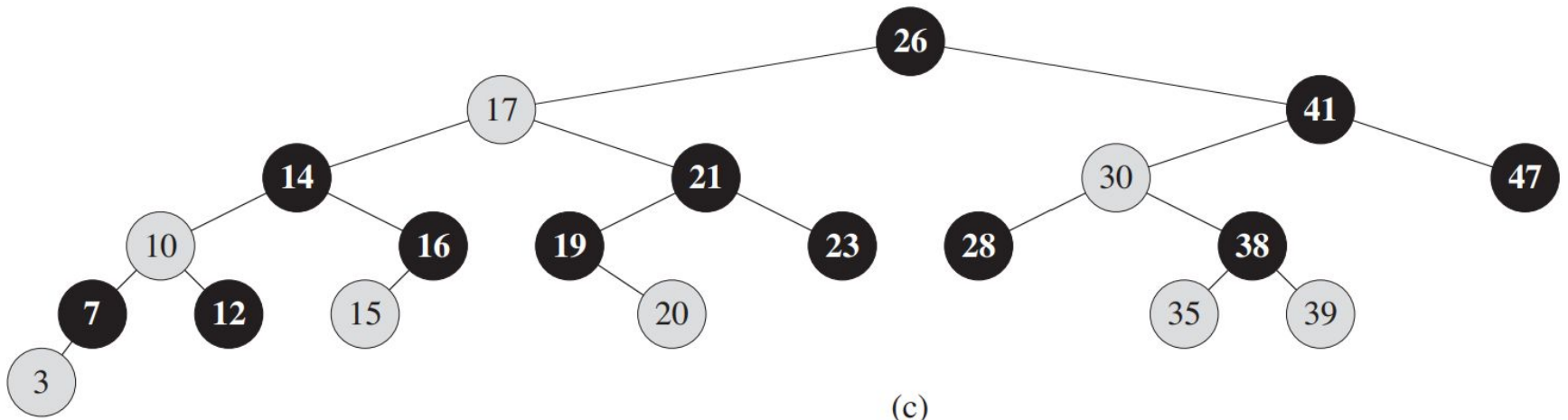
# Example



# Example



# Example





# Black height

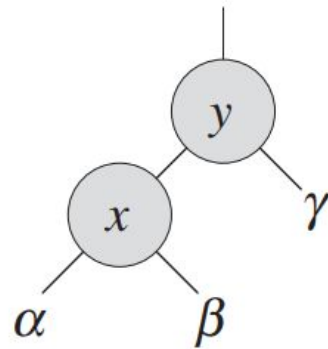
black-height of the node, denoted  $bh(x)$ :

the number of black nodes on any simple path from, but not including, a node  $x$  down to a leaf

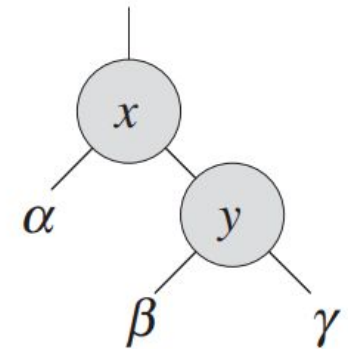
## *Lemma 13.1*

A red-black tree with  $n$  internal nodes has height at most  $2 \lg(n + 1)$ .

# Rotation



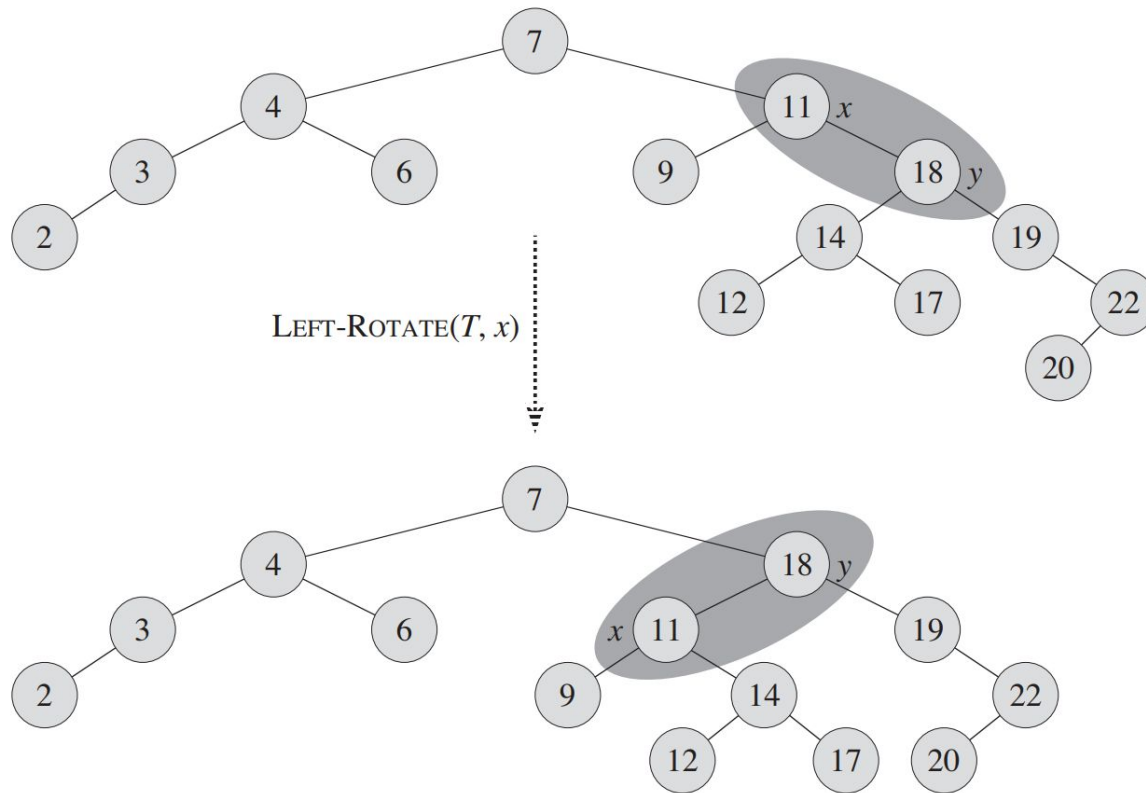
LEFT-ROTATE( $T, x$ )  
.....  
RIGHT-ROTATE( $T, y$ )



LEFT-ROTATE( $T, x$ )

```
1  y = x.right           // set y
2  x.right = y.left      // turn y's left subtree into x's right subtree
3  if y.left != T.nil
4      y.left.p = x
5  y.p = x.p             // link x's parent to y
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            // put x on y's left
12 x.p = y
```

## Left rotation example







# Insertion

ابتدا محل قرارگیری راس جدید را بر اساس اینکه درخت  $BST$  است پیدا کنید و یک گره با رنگ قرمز درج کنید.

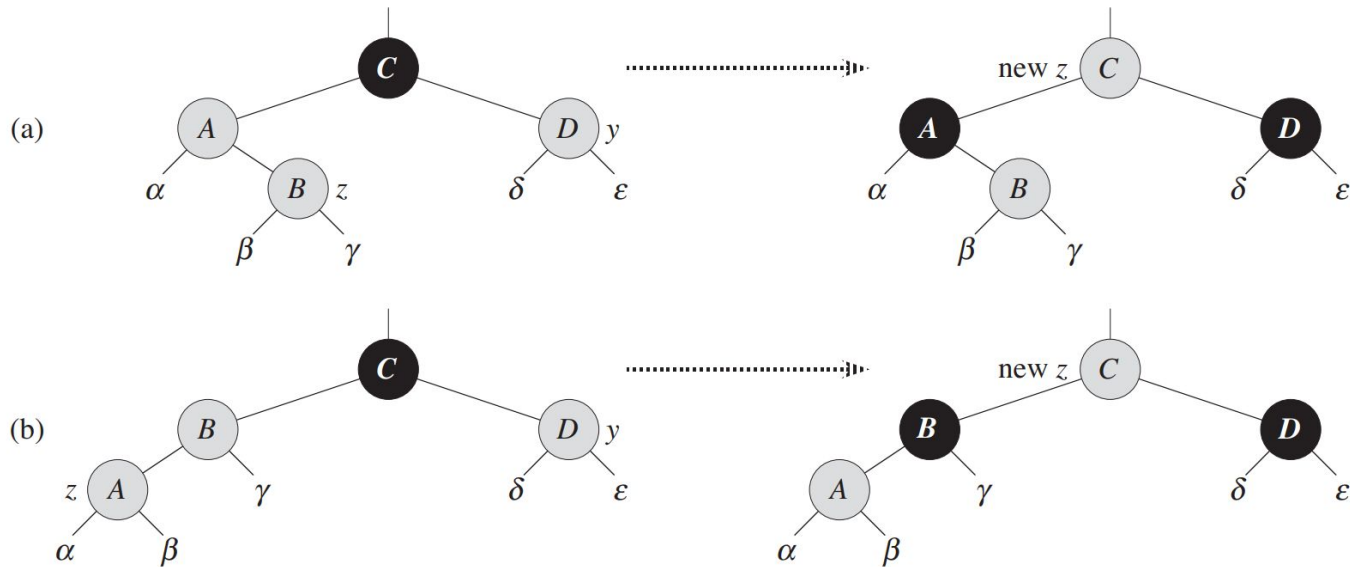
- اگر پدر گره جدید سیاه است: نیاز به انجام کاری نیست

- اگر پدر گره جدید قرمز است:

- اگر عموی گره جدید قرمز است: پدر و عمو را سیاه کنید و جد را قرمز کنید و همین مراحل را برای جد تکرار کنید.

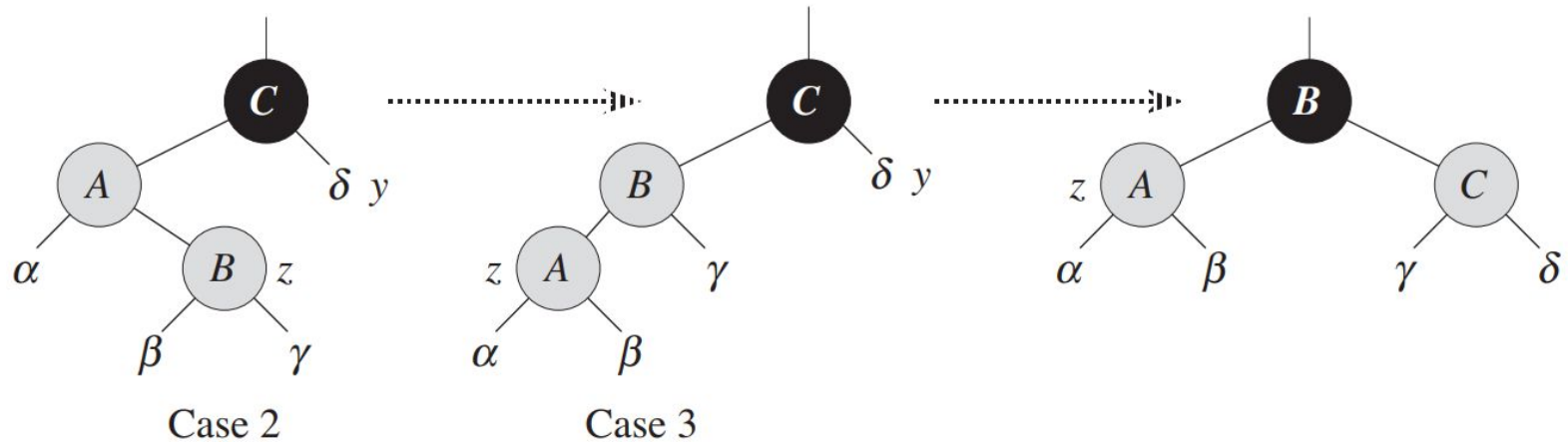
- اگر عموی گره جدید سیاه است: ابتدا با چرخش مناسب حول پدر، گره جدید و پدر و جدش را روی یک راستا قرار دهید. رنگ پدر و جد را عوض کنید و جد را به سمت عمو بچرخانید

# Insertion



*Case 1:  $z$ 's uncle  $y$  is red*

# Insertion



*Case 2:  $z$ 's uncle  $y$  is black and  $z$  is a right child*

*Case 3:  $z$ 's uncle  $y$  is black and  $z$  is a left child*

# Deletion

فرض کنید  $y$  راسی باشد که بطور فیزیک باید حذف شود و  $x$  فرزند آن و  $p$  پدر و  $w$  برادر آن باشد، آنگاه:

- اگر  $y$  قرمز باشد نیاز به انجام کاری نیست.

- اگر  $y$  سیاه باشد:

- اگر  $x$  قرمز باشد کافیسست آن را سیاه کنید

- اگر  $x$  سیاه باشد آنرا *double black* کنید:

- ✱ اگر  $w$  قرمز است: رنگ  $p$  و  $w$  را عوض کنید و پدر را به سمت  $x$  بچرخانید تا به حالت بعد تبدیل شود.

- ✱ اگر  $w$  سیاه است:

- اگر  $w$  بچه قرمز ندارد رنگ  $x$  و  $w$  را به پدر بدهید و  $p$  را به عنوان  $x$  جدید در نظر بگیرید.

- اگر  $w$  بچه قرمز دارد با تعویض رنگ  $w$  و بچه قرمزش اگر با  $p$  در یک راستا نیستند و

- چرخش مناسب آنها را در یک راستا قرار دهید و سپس قرمز را سیاه و رنگ  $p$  و  $w$  را عوض

- کنید و پدر را به سمت  $x$  بچرخانید.