Informatique et Programmation

Cours 8

Jean-Jacques Lévy

jean-jacques.levy@inria.fr

Plan

- classes et objets
- implémentation des arbres
- arbre binaire de recherche
- ajout dans un arbre binaire de recherche
- arbres équilibrés AVL
- arbres 2-3-4
- arbres rouge-noir

dès maintenant: télécharger Python 3 en http://www.python.org

• une classe décrit un ensemble d'objets tous de la même forme avec attributs et méthodes

```
class Point:
    def __init__ (self, x, y) :
        self.x = x
        self.y = y

def __str__ (self) :
        return "Point (%d, %d)" %(self.x, self.y)

def __add__ (self, delta) :
        return Point (self.x + delta.x, self.y + delta.y)
constructeur d'un nouvel objet

__str__ est appelé par print
__add__ est appelé par +
__add__ est appelé par +
```

objets dans cette classe

```
p1 = Point (10, 20)
                                                                  print (p1.__str__())
                                nouvel objet de
                                                                                                   p2 = Point (30, 40)
                                                                                                   print (p1.__add__ (p2))
                                                                  Point(10, 20)
print (p1.x)
                                la classe Point
                                                                                                   Point(40, 60)
10
print (p1.y)
                                                                  print (p1)
                                                                  Point(10, 20)
                                                                                                   print (p1 + p2)
20
                                                                                                   Point(40, 60)
```

• files d'attente sous forme de classe et objets avec attributs et méthodes

```
class FIF0 :
    def __init__(self) :
        self.contents = []

def __str__ (self) :
        return '{}'.format (self.contents)

def ajouter (self, x) :
        self.contents.append (x)

def retirer (self) :
    if len (self.contents) == 0 :
         raise ValueError
    res = self.contents[0]
    del self.contents[0]
    return res
```

• représentation plus modulaire des filles d'attente

• objets dans cette classe

```
f = FIFO()
f.ajouter ('JJ')
f.ajouter ('Paul')
f.ajouter ('Claire')
f.ajouter ('Henri')
print (f)
for i in range (10):
    r = f.retirer()
    print (r, '..', f)
```

• files de priorité sous forme de classe et objets avec attributs et méthodes

```
class PriorityQueue :
    def __init__(self) :
        self.contents = []

def __str__ (self) :
        return '{}'.format (self.contents)

def ajouter (self, x) :
        self.contents.append (x)

def retirer (self) :
    if len (self.contents) == 0 :
        raise ValueError
    i = index_of_max (self.contents)
    res = self.contents[i]
    del self.contents[i]
    return res
```

```
f = PriorityQueue()
f.ajouter ((10,'JJ'))
f.ajouter ((4,'Paul'))
f.ajouter ((7, 'Claire'))
f.ajouter ((11, 'Henri'))
f.ajouter ((1, 'Jeanne'))
f.ajouter ((9, 'Louis'))
f.ajouter ((20, 'Awa'))
f.ajouter ((18, 'Orel'))

print (f)
for i in range (10):
    r = f.retirer()
    print (r, '...', f)
```

• files de priorité sous forme de classe et objets avec attributs et méthodes

```
class PriorityQueue :
    def __init__(self) :
        self.contents = []

def __str__ (self) :
    return '{}'.format (self.contents)

def ajouter (self, x) :
    a = self.contents; a.append(x)
    n = len (a); i = n - 1
    while i > 0 and a[(i-1) // 2] < x :
        a[i] = a[(i-1) // 2]
        i = (i-1) // 2
    a[i] = x</pre>
```

- représentation plus abstraite des filles d'attente
- l'utilisation extérieure est identique

```
def retirer (self) :
        a = self.contents; n = len (a)
       try:
           res = a[0]
           v = a[0] = a[n-1]
           i = 0
           while 2*i + 1 < n-1:
               j = 2*i + 1
               if j + 1 < n-1:
                   if a[j+1] > a[j]:
                       j = j + 1
                if v >= a[j] :
                    break
                a[i] = a[j]; i = j
           a[i] = v
           del a[n-1]
            return res
        except Exception:
            print ('File vide')
```

- les classes permettent d'encapsuler un ensemble de données (attributs) et de fonctions (méthodes)
- les classes représentent donc une forme de modularité
- à l'extérieur, le détail de l'implémentation des objets de cette classe est opaque
- on peut donc modifier la représentation sans changer leur interface et les fonctions qui utilisent cette classe
- attention: classes et modules sont deux notions différentes en Python [les modules sont importés et attachés à la notion de fichier]

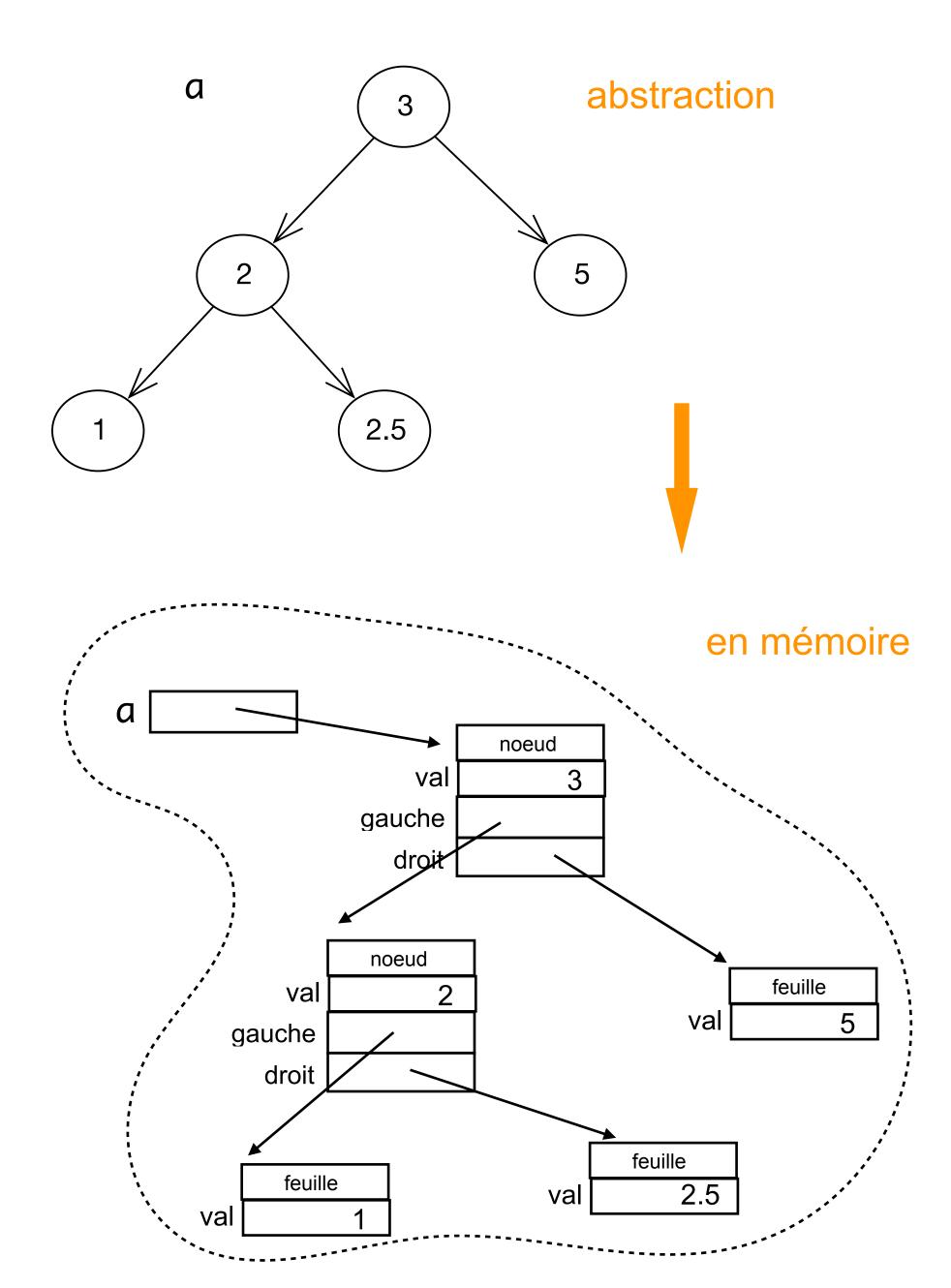
• on définit une classe pour les noeuds et pour les feuilles

```
class Noeud:
    def __init__ (self, x, g, d):
        self.val = x
        self.gauche = g
        self.droit = d

class Feuille:
    def __init__ (self, x):
        self.val = x
```

• et on construit des arbres

```
a = Noeud (3, Noeud (2, Feuille (1), Feuille (2.5)), Feuille (5))
```



• on définit une méthode pour l'impression des noeuds et des feuilles

```
class Noeud:
    # ...

def __str__ (self):
    return "Noeud ({}, {}, {})".format (self.val, self.gauche, self.droit)

class Feuille:
    # ...

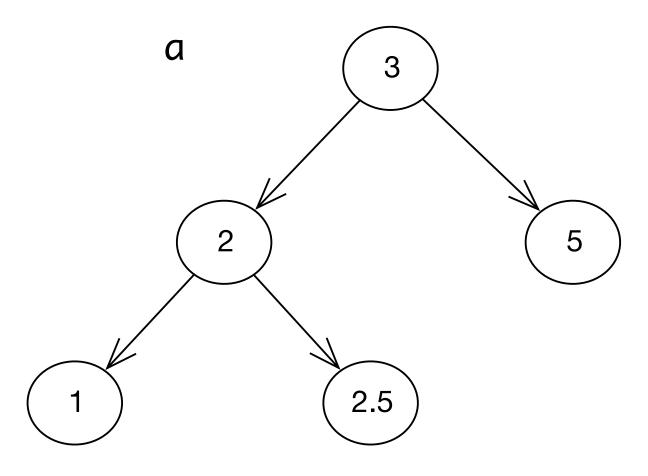
def __str__ (self):
    return "Feuille ({})".format (self.val)
```

• on construit et imprime des arbres

```
a = Noeud (3, Noeud (2, Feuille (1), Feuille (2.5)), Feuille (5))
print (a)
Noeud (3, Noeud (2, Feuille (1), Feuille (2.5)), Feuille (5))

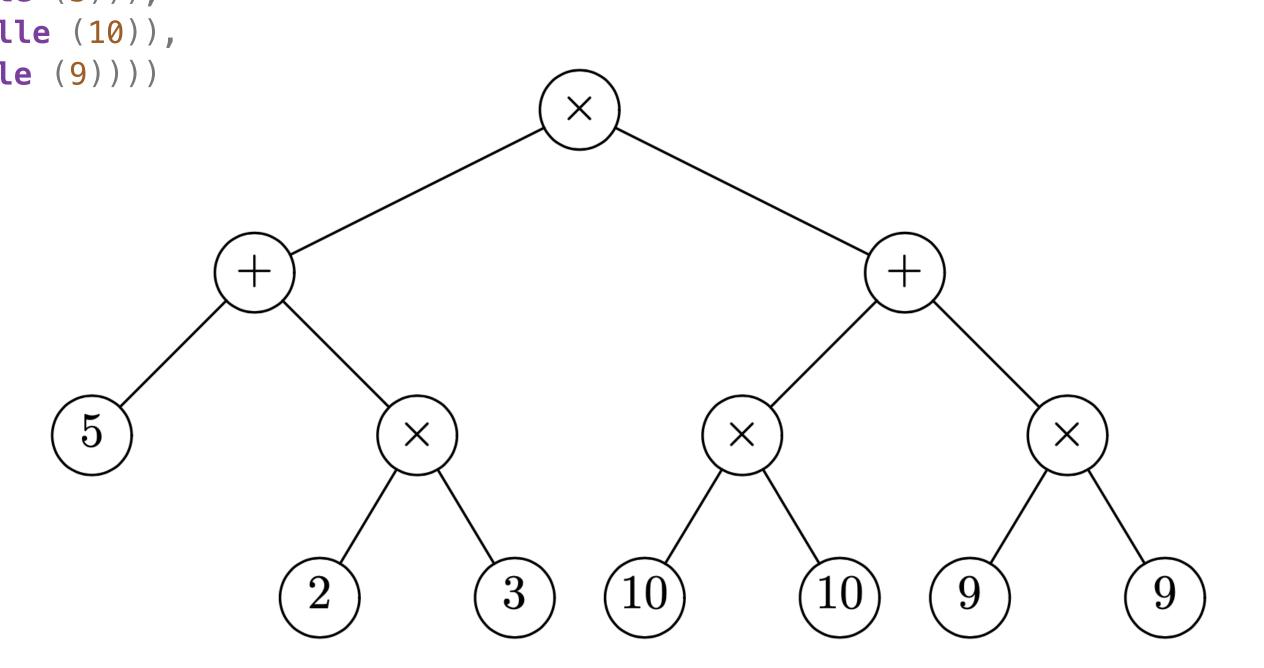
print (a.droit)
Feuille (5)

print (a.gauche)
Noeud (2, Feuille (1), Feuille (2.5))
```



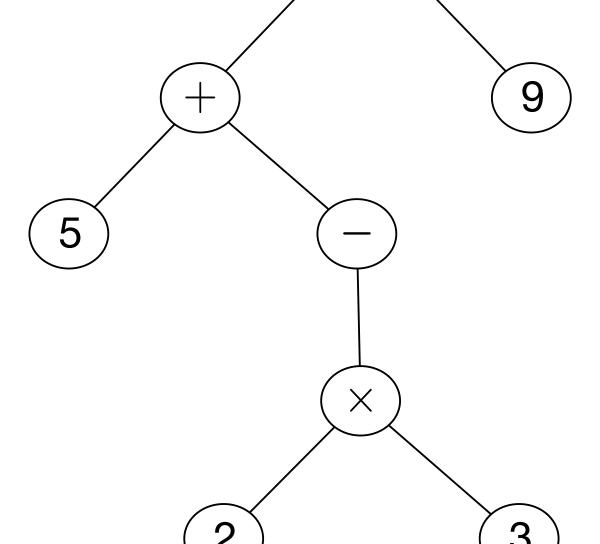
• on construit et imprime des arbres

Noeud (*', Feuille (2), Feuille (3))



• Autre représentation avec l'arbre vide (0 neuds, 0 feuilles) ici implémenté par None

• ou encore ici :



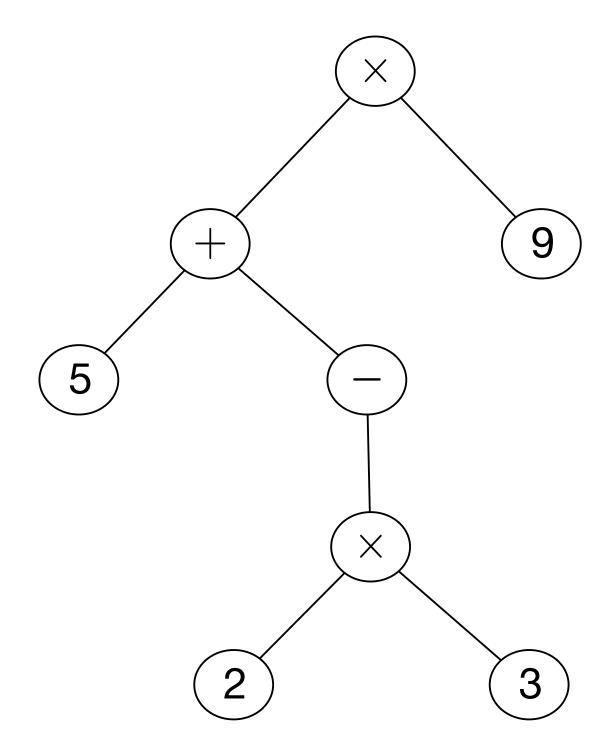
ou encore en identifiant feuilles et noeuds sans fils

• dans un autre représentaiton, on peut distinguer les noeuds binaires et les noeuds unaires

```
class Noeud_Bi:
    def __init__ (self, x, g, d) :
        self.val = x
        self.gauche = g
        self.droit = d

class Noeud_Un:
    def __init__ (self, x, a) :
        self.val = x
        self.fils = a

class Feuille:
    def __init__ (self, x) :
        self.val = x
```



• et on construit l'arbre par:

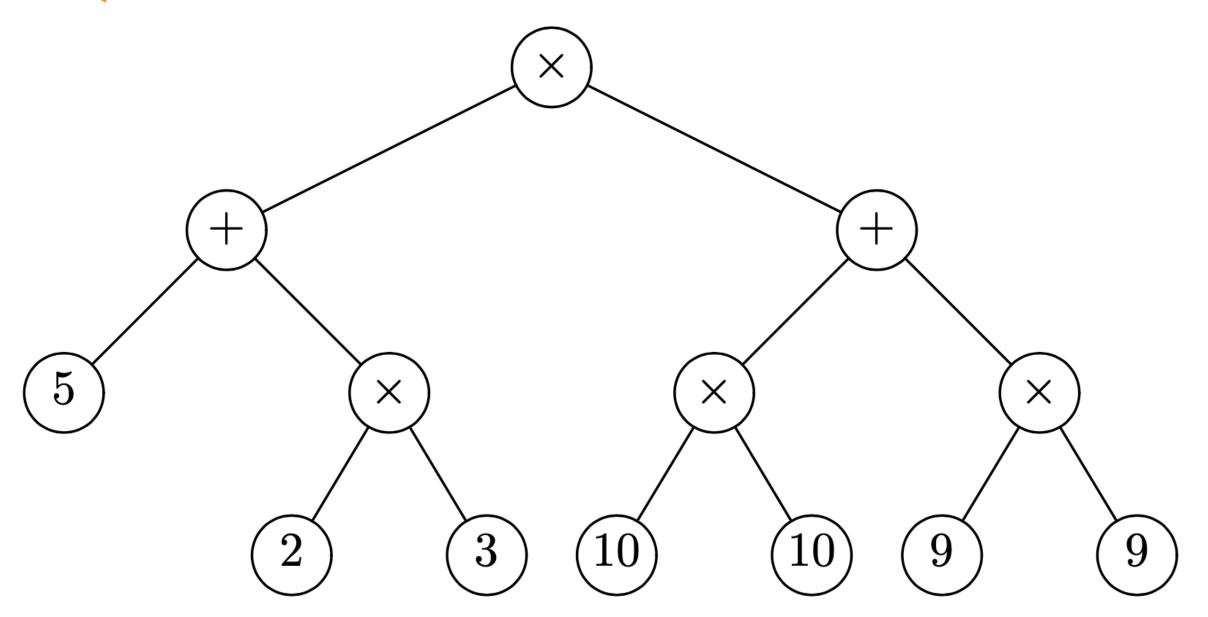
Fonctions sur les arbres

On parcourt ou calcule sur les arbres avec des fonctions récursives

```
def hauteur (a) :
    if isinstance (a, Feuille) :
        return 0
    else :
        return 1 + max (hauteur (a.gauche), hauteur (a.droit))

def taille (a) :
    if isinstance (a, Feuille) :
        return 1
    else :
        return 1 + taille (a.gauche) + taille (a.droit)
```





• et on calcule les hauteur et taille

```
print (b)
Noeud (*, Noeud (+, Feuille (5), Noeud (*, Feuille (2), Feuille (3))), Noeud (+, Noeud (*, Feuille (10), Feuille (10)), Noeud (*, Feuille (9))))
hauteur (b)
taille (b)
13
```

Fonctions sur les arbres

On parcourt ou calcule sur les arbres avec des méthodes

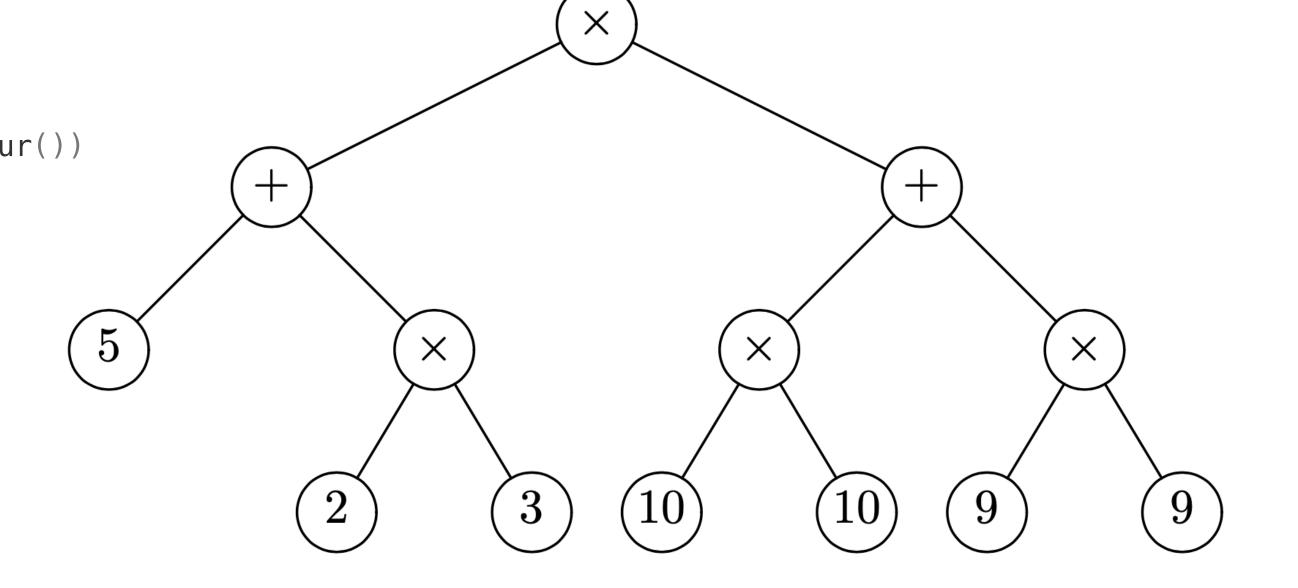
```
par cas sur sous-classes
```

```
class Noeud:
    # comme avant et en plus :
    def hauteur (self) :
        return 1 + max (self.gauche.hauteur(), self.droit.hauteur())

def taile (self) :
    return 1 + a.gauche.taille() + a.droit.taille()

class Feuille:
    # comme avant et en plus :
    def hauteur (self) :
        return 0

def taile (self) :
    return 1
```



• et on calcule les hauteur et taille

```
print (b.hauteur())
3

print (b.taille())
13
```

Procédures ou Méthodes

- programmation procédurale
 - on regroupe les opérations à l'intérieur du corps de la fonction
 - on fonctionne par induction structurelle
 - si on modifie la classe, on doit changer toutes les fonctions



- programmation orientée-objet. (OO programming)
 - chaque classe a une méthode spécifique
 - l'objet applique la méthode de sa classe
 - si on modifie la méthode, on doit changer la même méthode dans toutes les classes



- recherche en table organisée en arbre binaire
- chaque paire (clé, valeur) est stockée dans les noeuds et feuilles

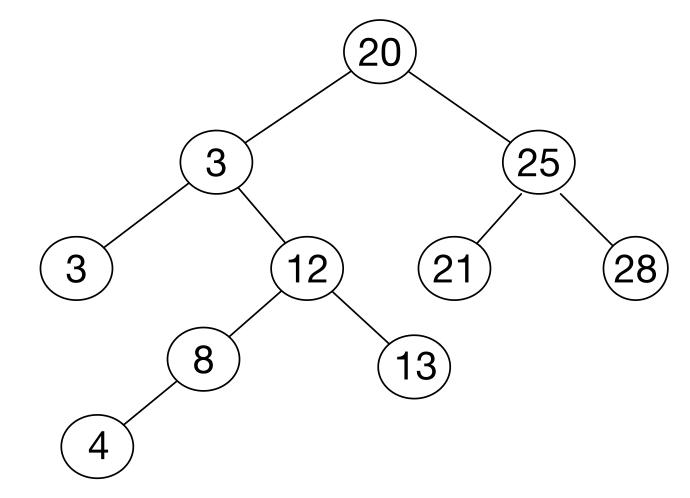
```
[ on simplifie ici en ne considérant que les clés ]
```

• les clés sont stockées dans l'ordre préfixe:

la clé d'un noeud est plus grande que les clés de son fils gauche la clé d'un noeud est plus petite que les clés de son fils droit

[ici, on met les clés égales vers la gauche]

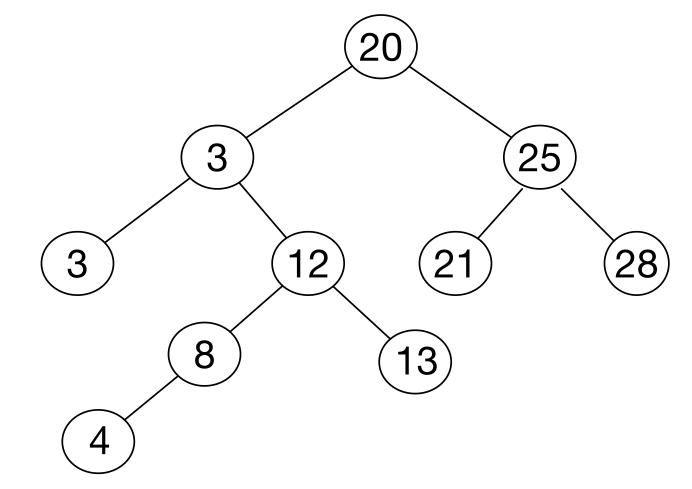
```
def rechercher (x, a):
    if a == None:
        return False
    elif isinstance (a, Feuille):
        return x == a.val
    elif x == a.val:
        return True
    elif x < a.val:
        return rechercher (x, a.gauche)
    else:
        return rechercher (x, a.droit)</pre>
```



• recherche en table organisée en arbre binaire (OO programming)

```
class Noeud:
    # comme avant et en plus :
    def rechercher (self, x) :
        if self.val == x :
            return True
        elif x < a.val :
            return self.gauche.rechercher (x)
        else :
            return self.droit.rechercher(x)

class Feuille:
    # comme avant et en plus :
    def rechercher (self, x) :
        return self.val == x</pre>
```

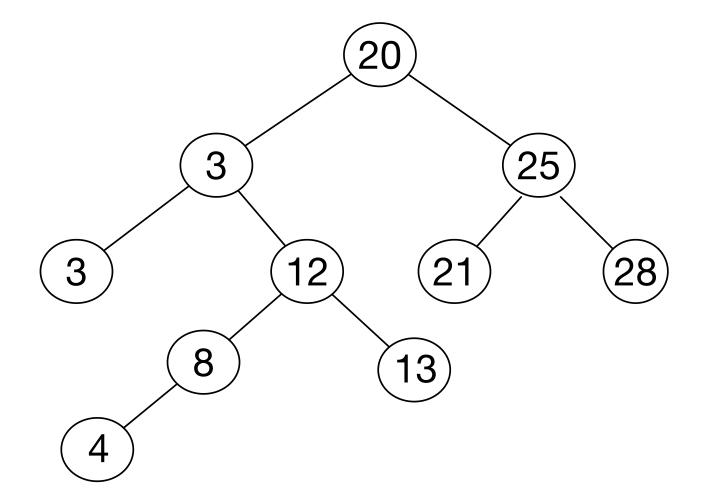


• les clés sont stockées dans l'ordre préfixe:

la clé d'un noeud est plus grande que les clés de son fils gauche

la clé d'un noeud est plus petite que les clés de son fils droit

[ici, on met les clés égales vers la gauche]



```
def rechercher (x, a) :
    if a == None :
        return False
    elif x == a.val :
        return True
    elif x < a.val :
        return rechercher (x, a.gauche)
    else :
        return rechercher (x, a.droit)</pre>
```

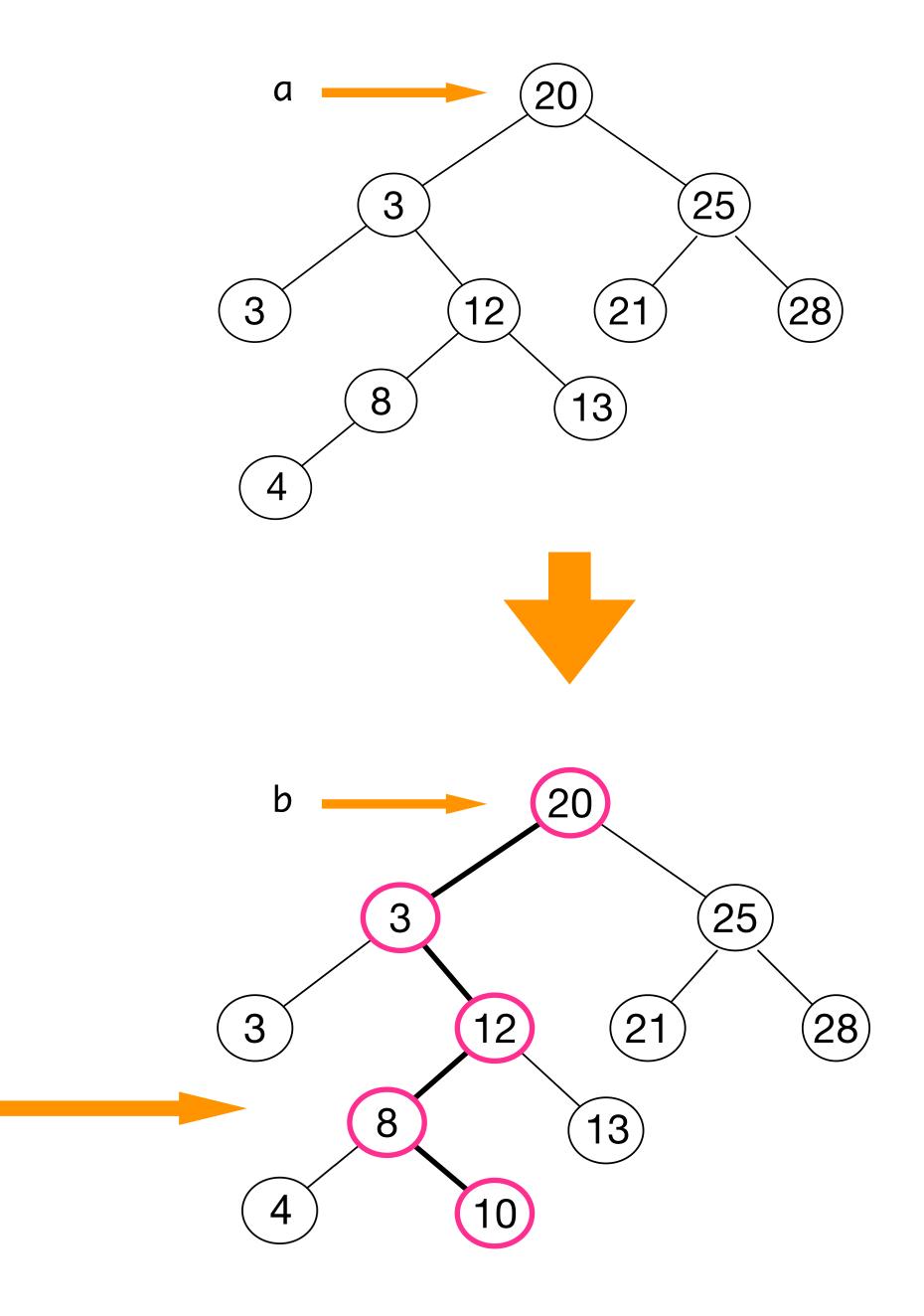
programme plus simple avec un seul type de noeud

• ajouter une clé (style: programmation fonctionnelle)

```
def ajouter (x, a):
    if a == None:
        return Feuille (x)
elif isinstance (a, Feuille):
        if x <= a.val:
            return Noeud (a.val, Feuille (x), None)
        else:
            return Noeud (a.val, None, Feuille (x))
else:
        if x <= a.val:
            return Noeud (a.val, ajouter (x, a.gauche), a.droit)
        else:
            return Noeud (a.val, a.gauche, ajouter (x, a.droit))</pre>
```

```
b = ajouter (10, a)
```

on ne modifie pas l'arbre a, les noeuds **rouges** sont nouveaux



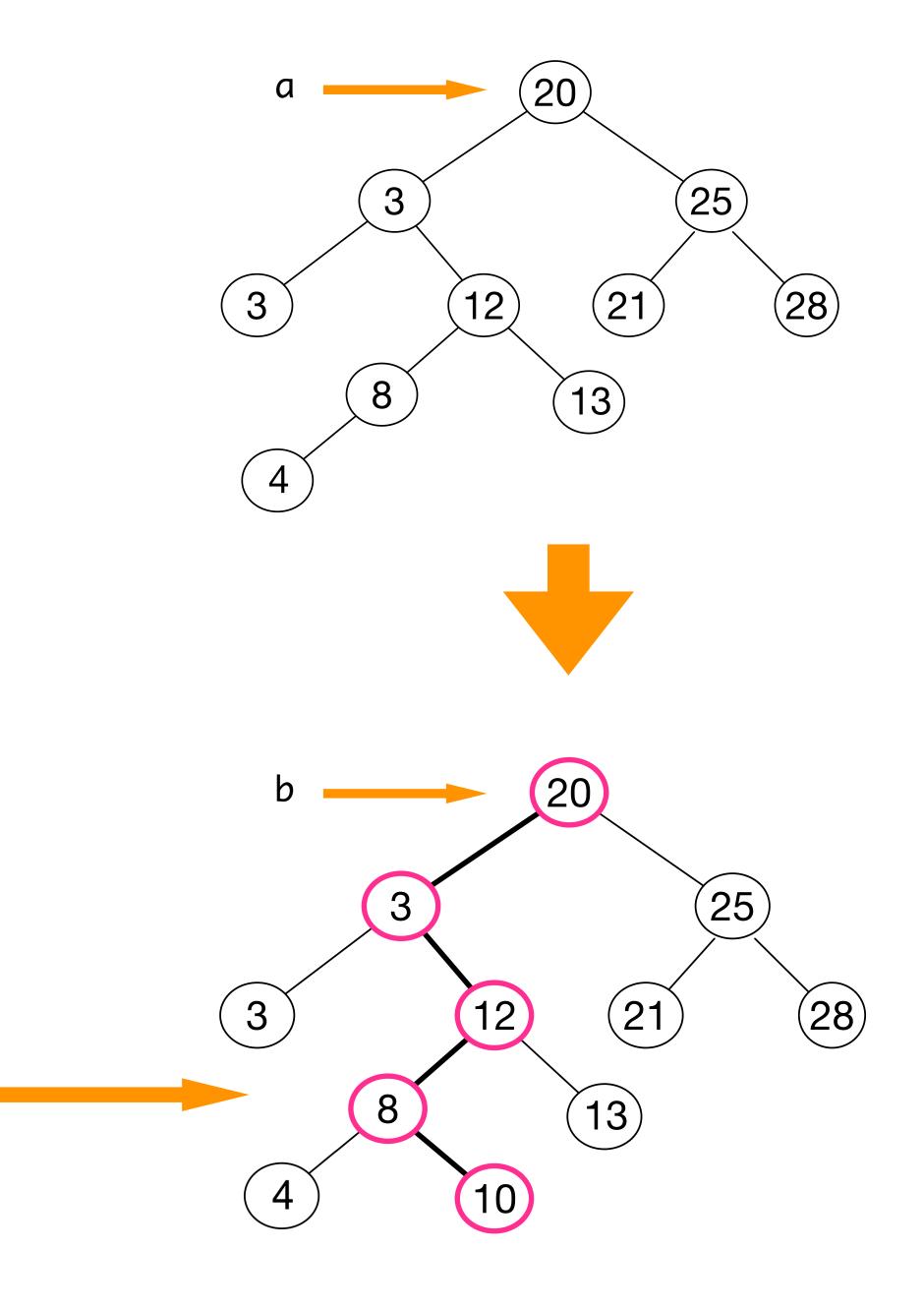
• ajouter une clé (style: programmation fonctionnelle)

```
programme plus simple avec un seul type de noeud
```

```
def ajouter (x, a):
    if a == None :
        return Noeud (x, None, None)
    elif x <= a.val :
        return Noeud (a.val, ajouter (x, a.gauche), a.droit)
    else :
        return Noeud (a.val, a.gauche, ajouter (x, a.droit))</pre>
```

```
b = ajouter (10, a)
```

on ne modifie pas l'arbre a, les noeuds **rouges** sont nouveaux



• ajouter une clé (style: programmation impérative)

programme ne crée qu'un nouveau noeud

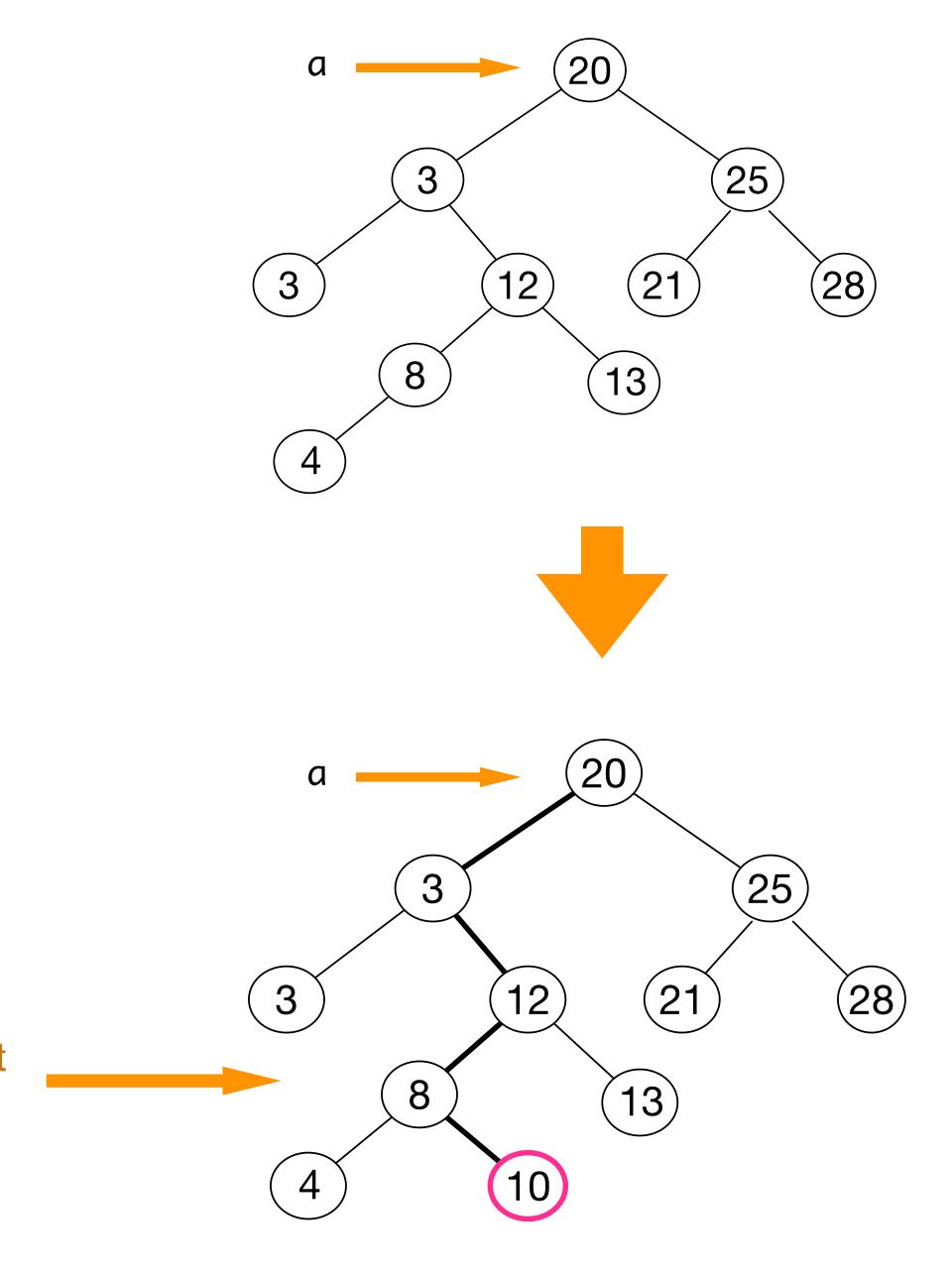
```
def ajouter (x, a):
    if a == None:
        a = Noeud (x, None, None)
    elif x <= a.val:
        a.gauche = ajouter (x, a.gauche)
    else:
        a.droit = ajouter (x, a.droit)
    return a</pre>
```

• on modifie l'arbre a [« effet de bord »]

DANGER! DANGER!

```
b = ajouter (10, a)
```

le fils droit du noeud 8 est modifié



• supprimer une clé

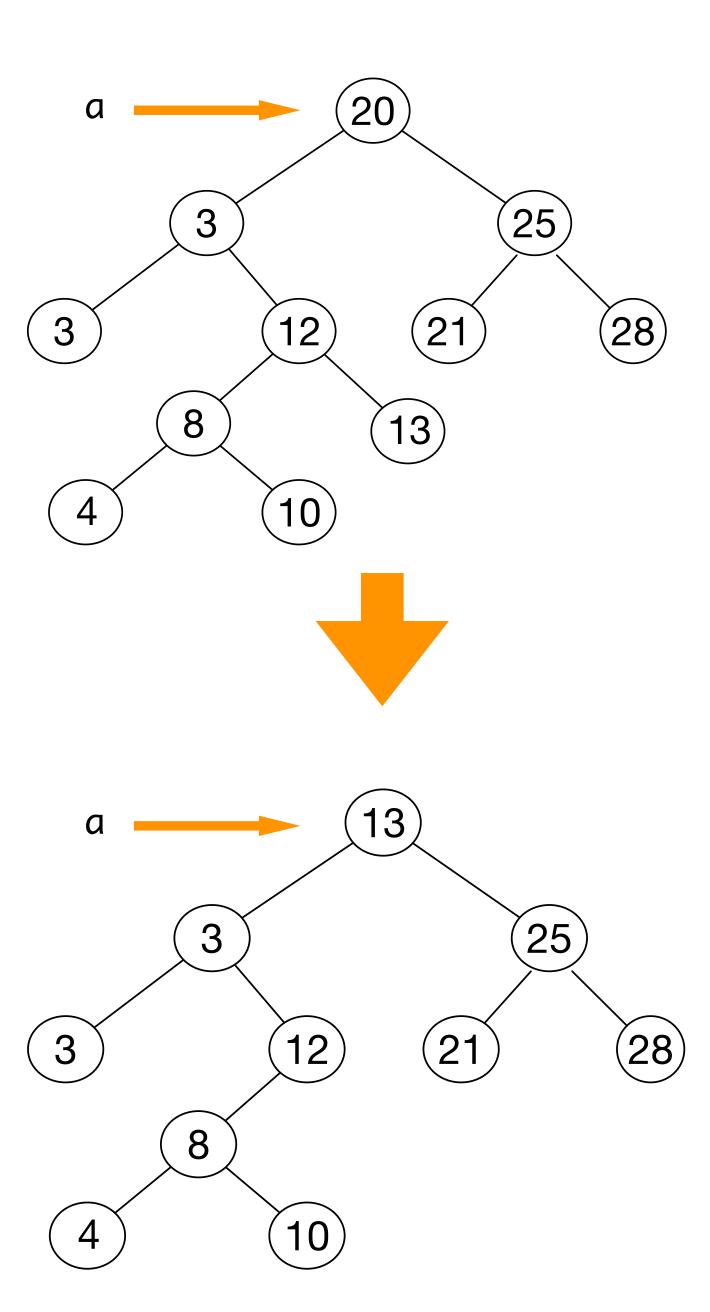
on la supprime simplement si la clé est dans une feuille

sinon on la remplace par la plus grande dans le sous-arbre de gauche ou la plus petite dans le sous-arbre de droite

le programme est plus compliqué

Exercice écrire la fonction supprimer (x, a)

```
b = supprimer (10, a)
```



Programmation fonctionnelle ou impérative

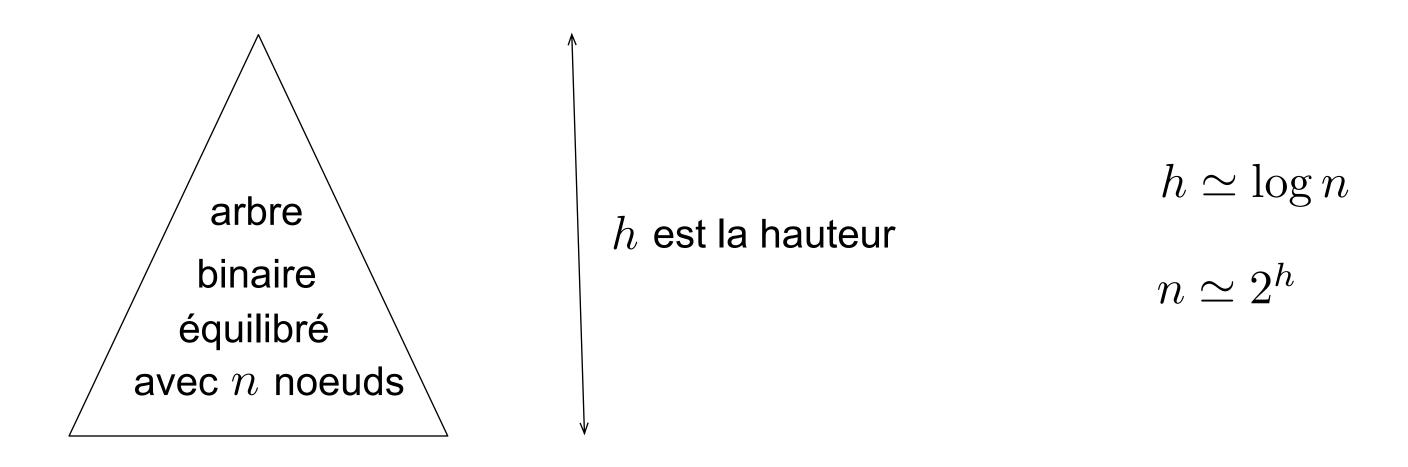
- programmation fonctionnelle
 - on ne modifie pas les arbres
 - on rajoute de nouveaux noeuds
 - et on partage les sous-arbres (non modifiés)



- programmation impérative
 - on fait des effets de bord sur les arbres
 - on modifie donc leur structure
 - on optimise la place mémoire en ne créant pas de nouveaux noeuds
 - danger... danger !!



- l'ajout d'une clé se fait sur une feuille
- la recherche et l'ajout dans un arbre binaire de recherche fait moins de h opérations où h est la hauteur de l'arbre
- la hauteur est log(n) pour un arbre de taille n si l'arbre binaire est parfait
- il faut donc veiller à ce que l'arbre de recherche soit bien équilibré pour que la recherche fasse log(n) opérations
- comment faire des arbres bien équilibrés ?



class Noeud:
 def __init__ (self, x, h, g, d) :
 self.val = x
 self.hauteur = h
 self.gauche = g
 self.droit = d

• où le champ h est la hauteur de l'arbre

```
a.hauteur == hauteur (a)
```

• on s'intéresse à la différence de hauteur entre fils gauche et droit

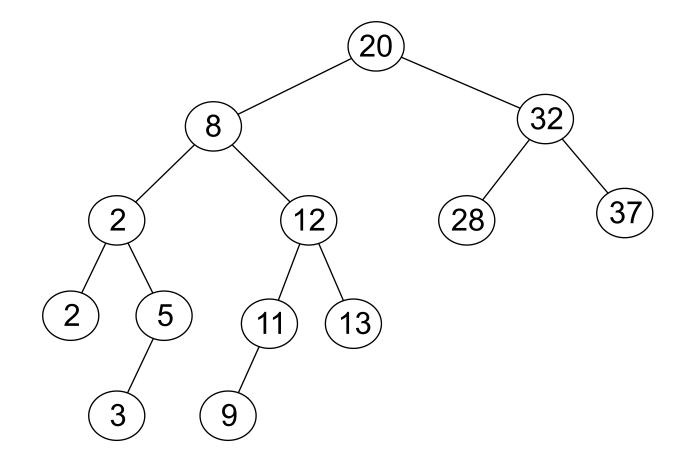
```
def getH (a) :
    return 0 if a == None else a.hauteur

def getBal (a) :
    return getH (a.droit) - getH (a.gauche)
```

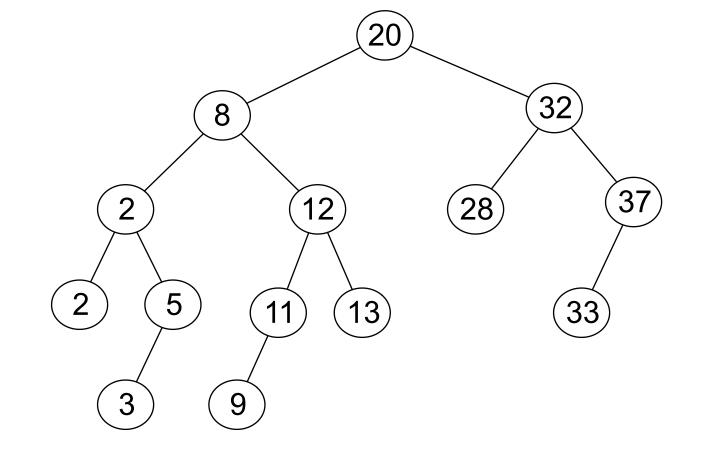
• les arbres AVL équilibrent les hauteurs des fils gauche et droit à une unité près

```
-1 <= getBal(a) <= 1
```

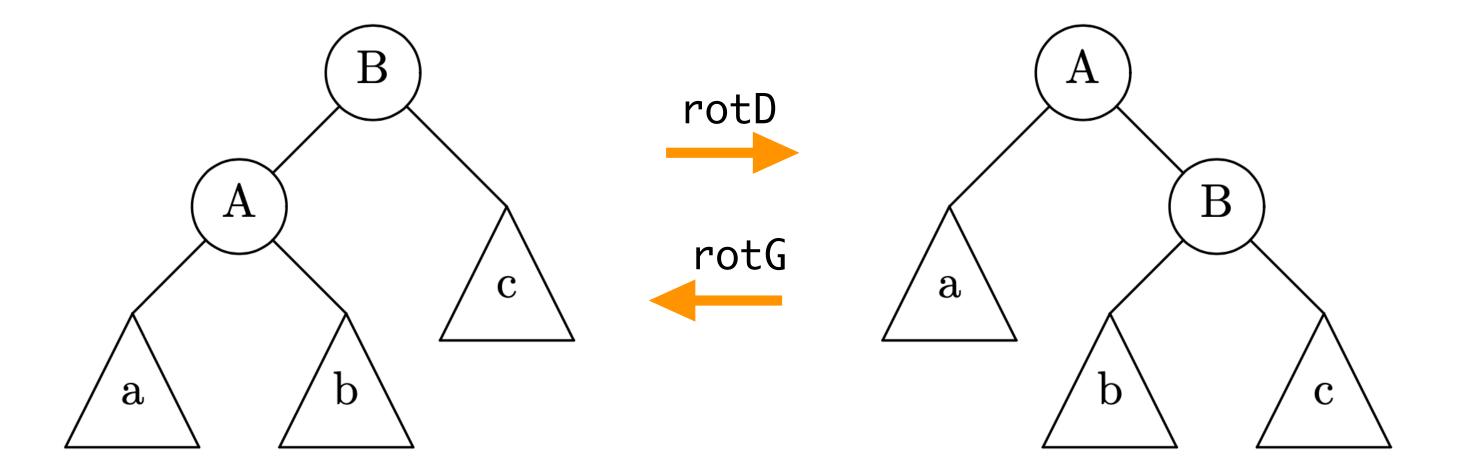
[Adelson-Velsky & Landis, 1962]









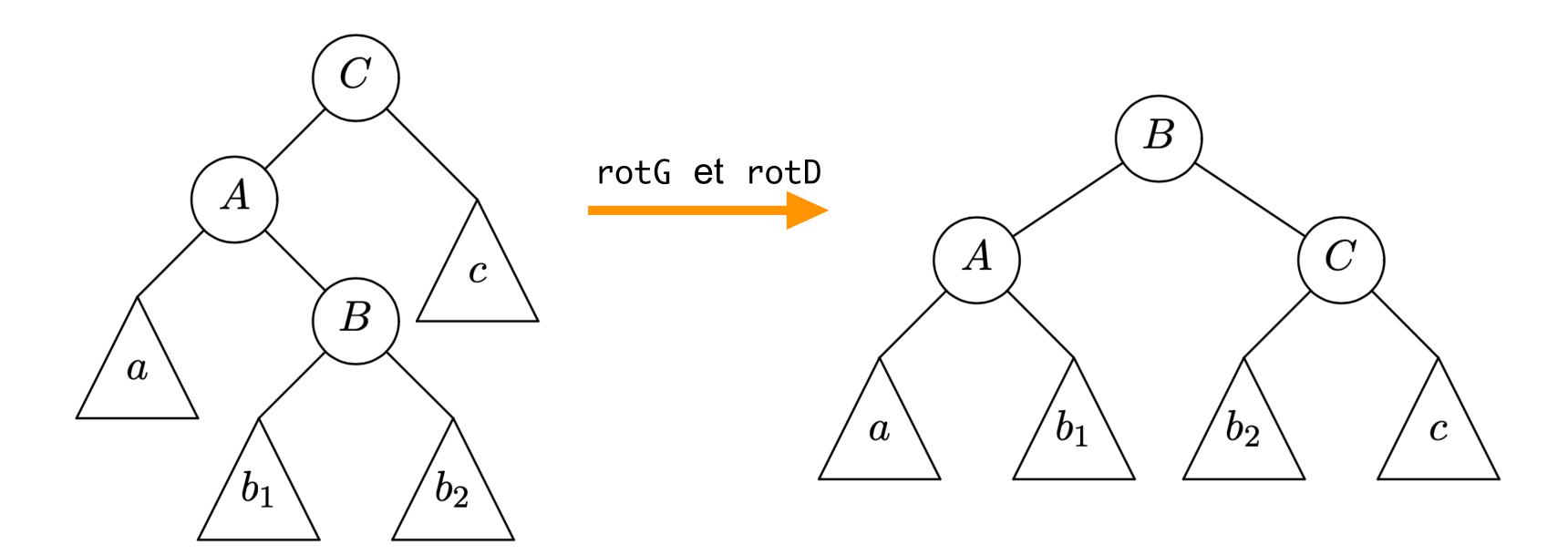


```
def rotD (b):
    a = b.gauche
    b.gauche = a.droit
    a.droit = b
    return a
```

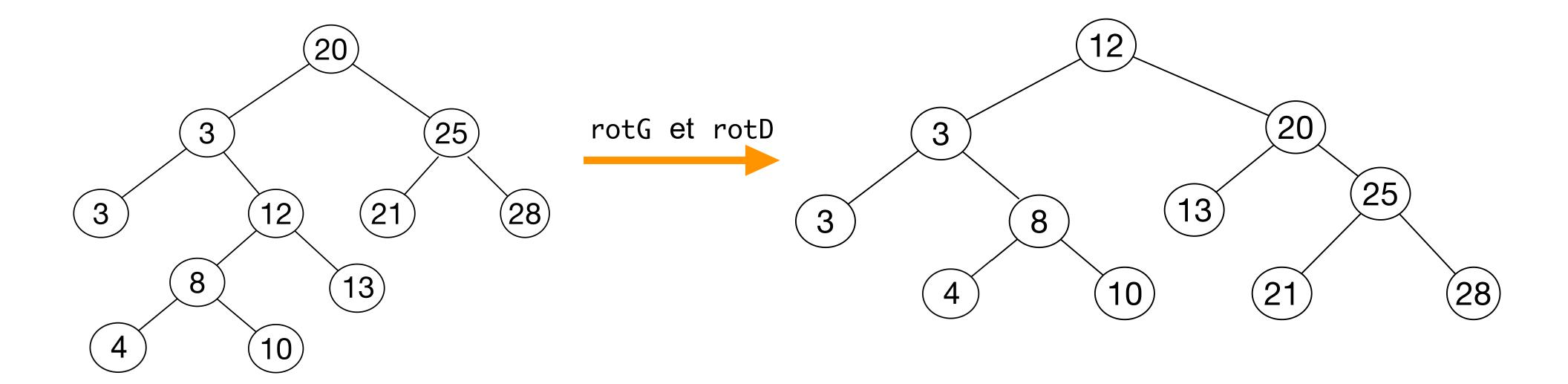
```
def rotG (a):
    b = a.droit
    a.droit = b.gauche
    b.gauche = a
    return b
```

• on modifie l'arbre a [« effet de bord »]

double rotation (gauche puis droite)



• exemple de double rotation



a.hauteur = 1 + max (getH (a.gauche), getH(a.droit))

b.hauteur = 1 + max (a.hauteur, getH (b.droit))

rotations dans un arbre AVL

return a

```
def rotD (b) :
    a = b.gauche
    b.gauche = a.droit
    a.droit = b
    b.hauteur = 1 + max (getH (b.gauche), getH (b.droit))
    a.hauteur = 1 + max (getH (a.gauche), b.hauteur)
    return a

def rotG (a)
    b = a.droit
    a.droit = b.gauche
    b.gauche = a
```

ajouter une clé à un arbre AVL

```
def ajouter (x, a):
    if a == None :
       return Noeud (x, 1, None, None)
    elif x <= a.val :</pre>
       a.gauche = ajouter (x, a.gauche)
       a.hauteur = 1 + max (a.gauche.hauteur, getH (a.droit))
    else:
       a.droit = ajouter (x, a.droit)
       a.hauteur = 1 + max (getH (a.gauche), a.droit.hauteur)
    bal = getBal (a)
    if bal < -1:
       if getBal (a.gauche) >= 0 :
            a.gauche = rotG (a.gauche)
       a = rotD (a)
    elif bal > 1:
       if getBal (a.droit) <= 0 :</pre>
            a.droit = rotD (a.droit)
       a = rotG (a)
    return a
```

Exercice écrire la fonction supprimer (x, a) pour enlever une clé d'un arbre AVL

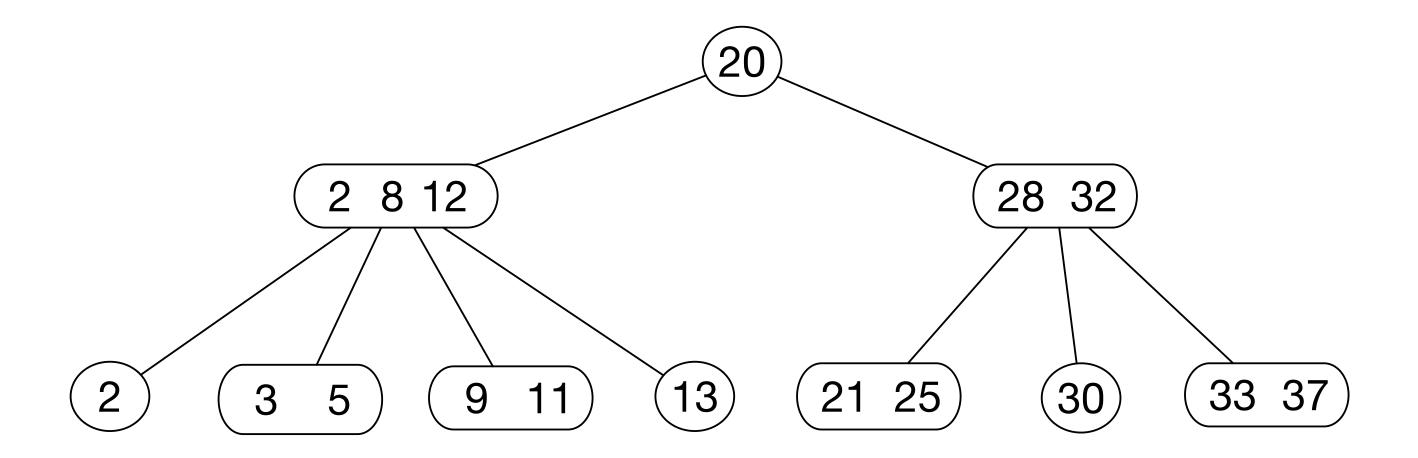
• ces fonctions sont bien compliquées

- on peut rendre plus flexible la loi d'équilibre des arbres AVL
- arbres 2-3
- arbres 2-3-4 ou plus généralement arbres-B (*B-trees*) [le système de fichiers de MacOs utilise des B-trees pour accéder à leur adresses disque]
- arbres bicolores rouge-noir

Arbres de recherche équilibrés (2-3-4)

[Bayer & McCreight, 1970]

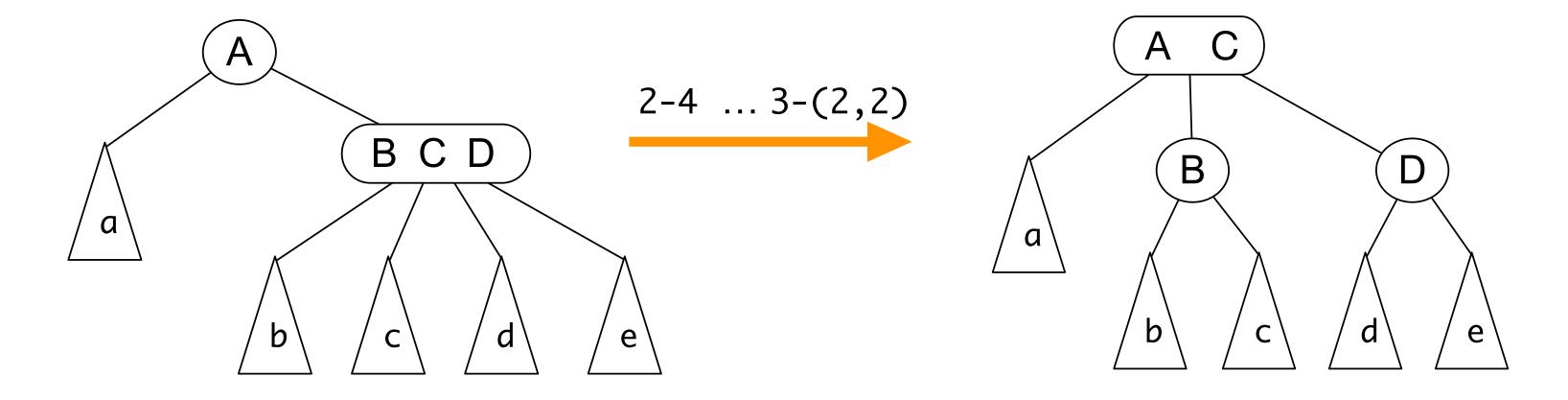
• les noeuds peuvent contenir 1, 2 ou 3 clés et donc 2, 3 ou 4 fils

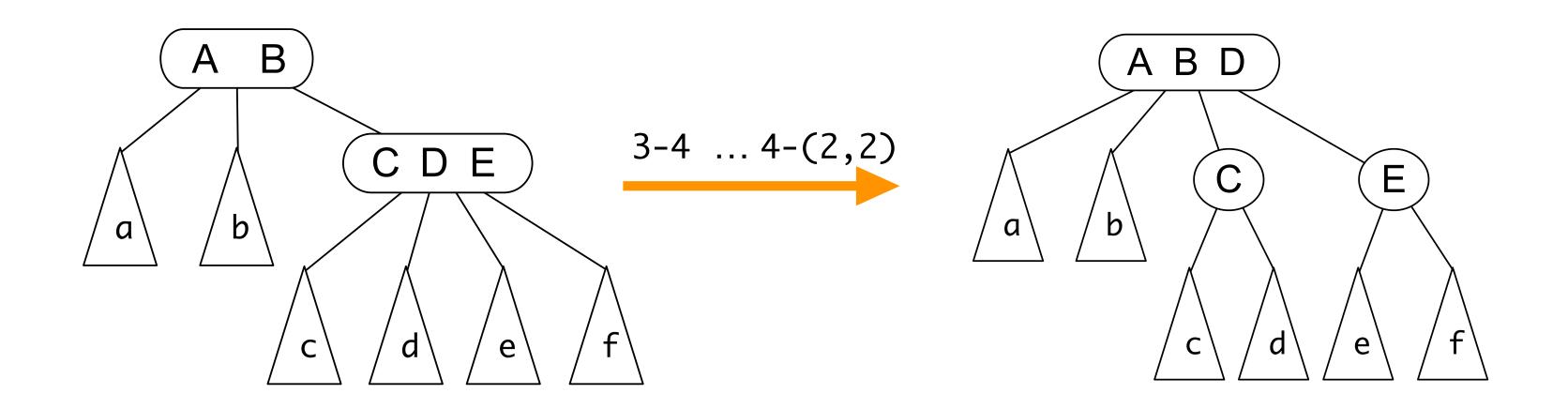


- on peut insérer une nouvelle clé dans tout noeud non quaternaire
- si impossible, on éclate le noeud quaternaire

Arbres de recherche équilibrés (2-3-4)

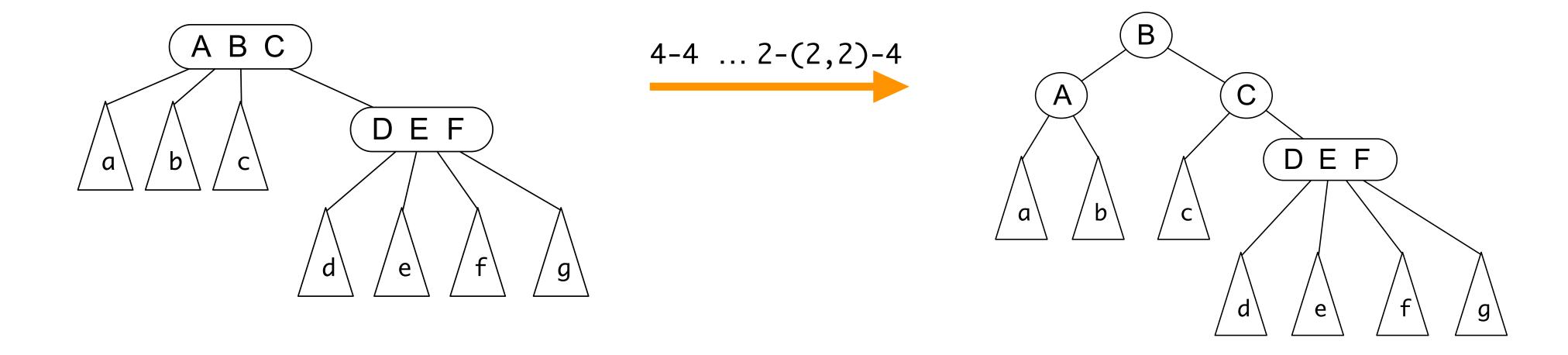
• on éclate les noeuds 4 sans augmenter la hauteur





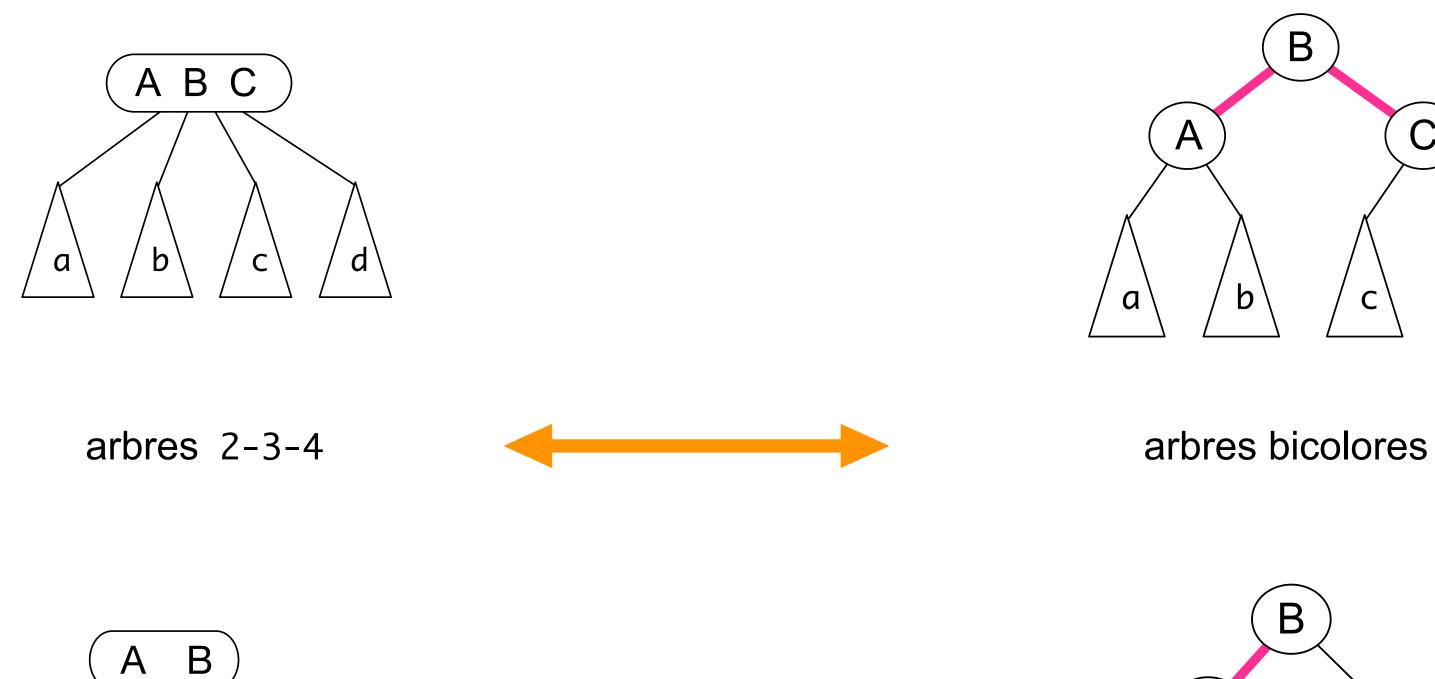
Arbres de recherche équilibrés (2-3-4)

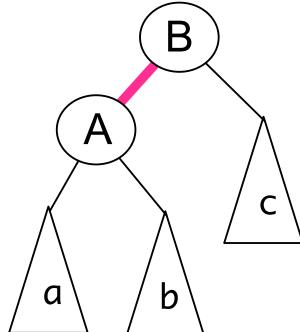
• on éclate un noeud 4 racine en augmentant la hauteur de 1 sans déséquilibrer les sous-arbres



[Guibas & Sedgewick, 1978]

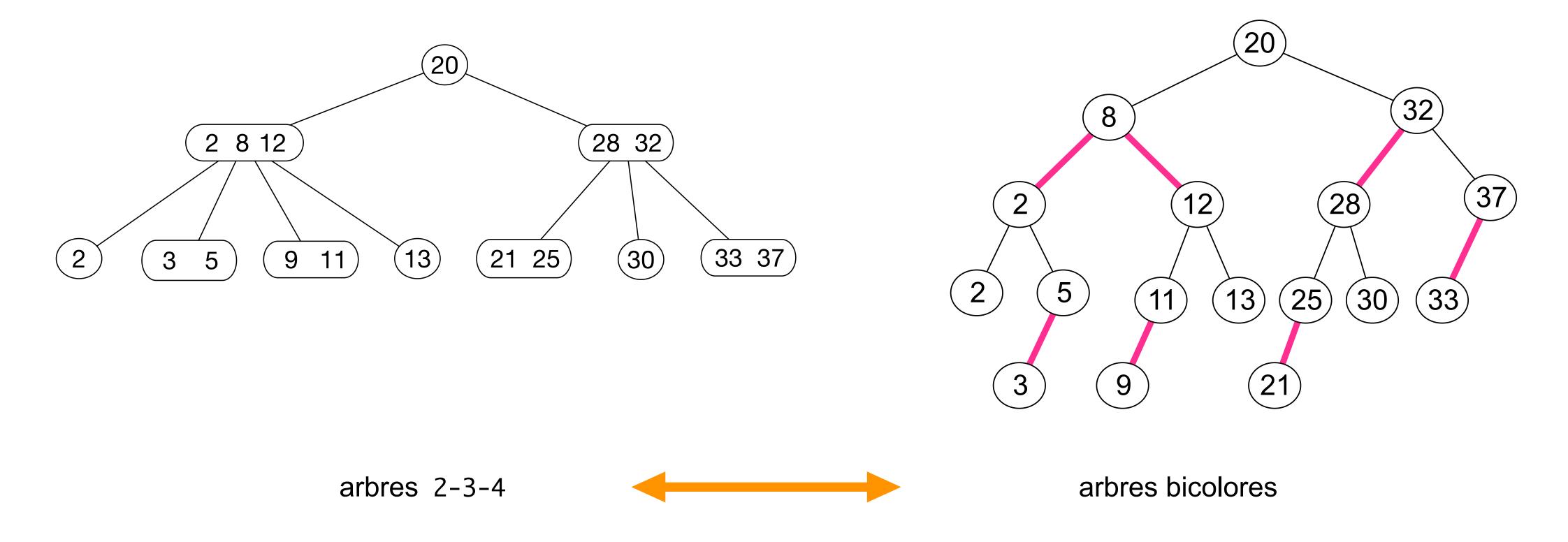
• on peut implémenter les arbres 2-3-4 par des arbres binaires bicolores





[on choisit arbitrairement vers la gauche]

• on peut implémenter les arbres 2-3-4 par des arbres binaires bicolores

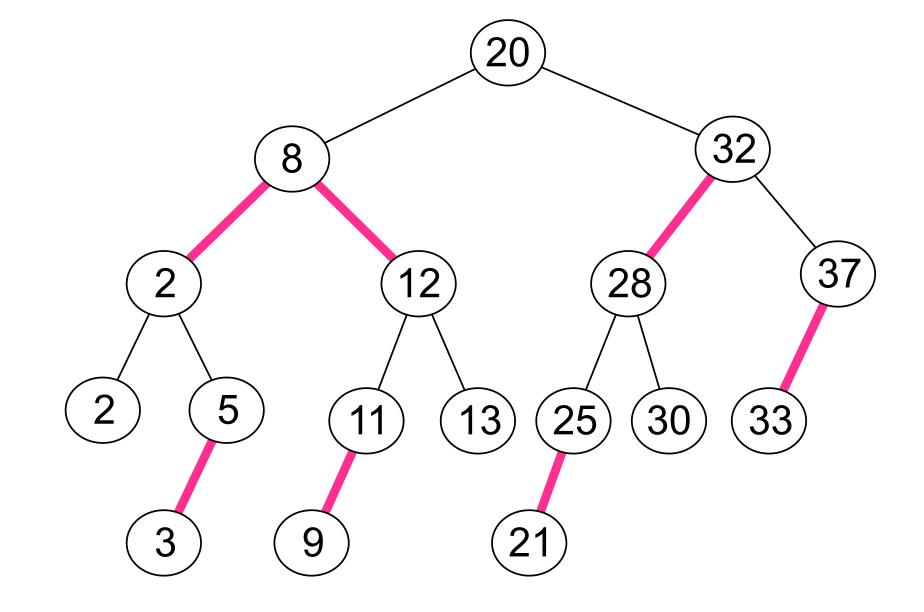


• dans un arbre rouge-noir, le nombre de branches noires sur tout chemin d'un noeud à ses feuilles est le même [tout noeud est équilibré par rapport à sa hauteur noire]

- la couleur d'un noeud est la couleur de la branche qui la relie à son père
- le champ couleur est un simple booléen

```
ROUGE = True
NOIR = False

class Noeud:
    def __init__ (self, x, c, g, d):
        self.val = x
        self.couleur = c
        self.gauche = g
        self.droit = d
```



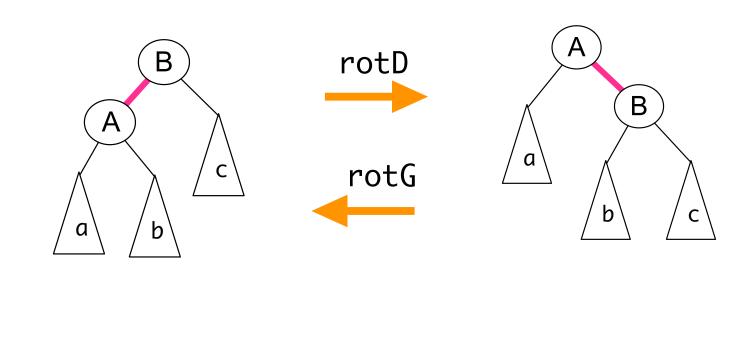
• dans un arbre rouge-noir, le nombre de branches noires sur tout chemin d'un noeud à ses feuilles est le même [tout noeud est équilibré par rapport à sa hauteur noire]

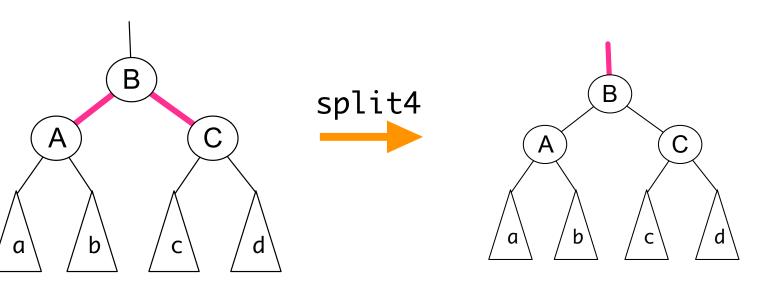
• le programme complet pour les arbres rouge-noir

```
def rotG (a):
def rotD (b) :
    a = b<sub>s</sub>gauche
                                              b = a.droit
    b.gauche = a.droit
                                              a.droit = b.gauche
    a droit = b
                                              b<sub>gauche</sub> = a
                                              b.couleur = a.couleur
    a couleur = b couleur
                                              b gauche couleur = ROUGE
    a.droit.couleur = ROUGE
                                              return b
    return a
def ajouter (x, a):
    if a == None :
      return Noeud (x, ROUGE, None, None);
    if est_rouge (a.gauche) and est_rouge (a.droit) :
      split4 (a)
    if x <= a.val :</pre>
      a.gauche = ajouter (x, a.gauche)
    else:
      a.droit = ajouter (x, a.droit)
    if est_rouge (a.droit) :
      a = rotG (a)
    if est_rouge (a.gauche) and est_rouge (a.gauche.gauche) :
      a = rotD (a)
    return a
```

```
def est_rouge (a) :
    return a != None and a couleur == ROUGE
```

```
def split4 (b):
    b.couleur = not b.couleur
    b.gauche.couleur = not b.gauche.couleur
    b.droit.couleur = not b.droit.couleur
    return b
```



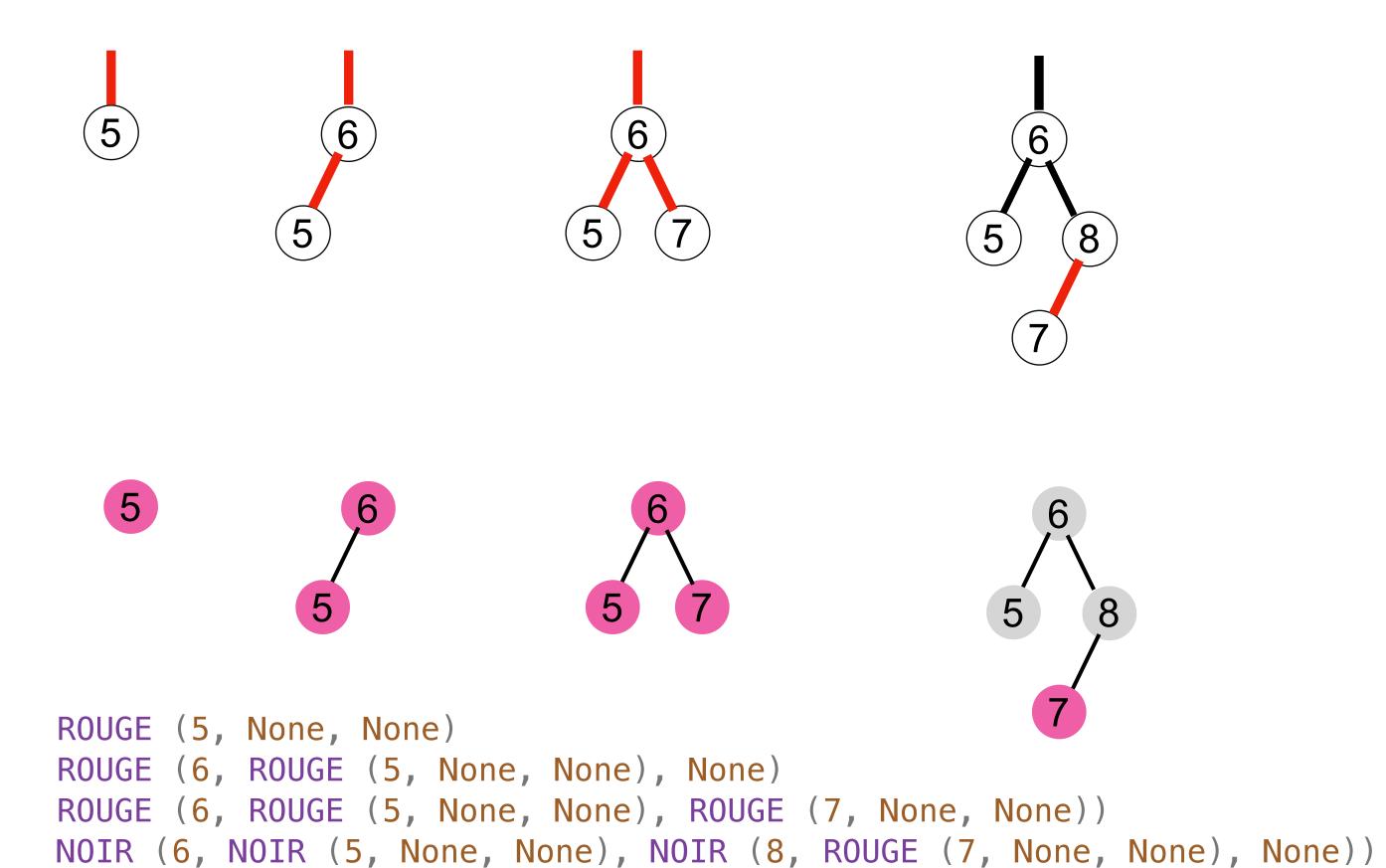


• on rajoute une méthode pour l'impression

exemple d'exécution

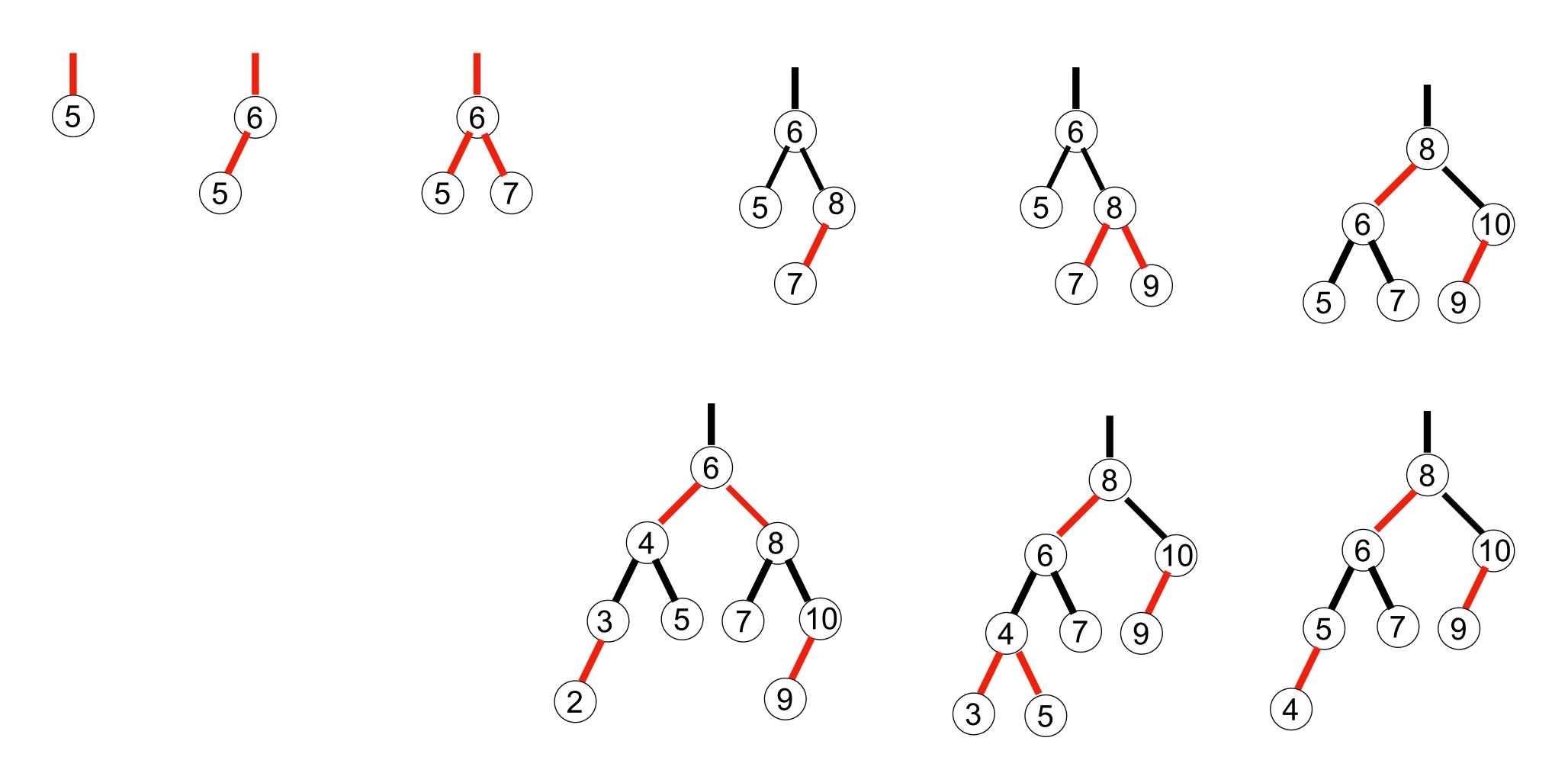
```
a = None
for i in [5, 6, 7, 8]:
    a = ajouter (i, a)
    print (a)

ROUGE (5, None, None)
ROUGE (5, None, None), None)
ROUGE (6, ROUGE (5, None, None), ROUGE (7, None, None))
ROUGE (6, ROUGE (5, None, None), None, None), None, None), None)
```



exemple d'exécution

```
a = None
for i in [5, 6, 7, 8]:
    a = ajouter (i, a)
    print (a)
```



- la programmation précédente est impérative (avec effets de bord sur les arbres)
- on peut aussi la faire en programmation fonctionnelle (sans effets de bord sur les arbres) [les arbres sont alors persistents]
- en Haskell (langage fonctionnel), c.f. https://abhiroop.github.io/Haskell-Red-Black-Tree/
- en Ocaml (langage semi-fonctionnel), c.f. le cours de Xavier Leroy (collège de France)

Exercice Programmer les arbres rouge-noir en style fonctionnel

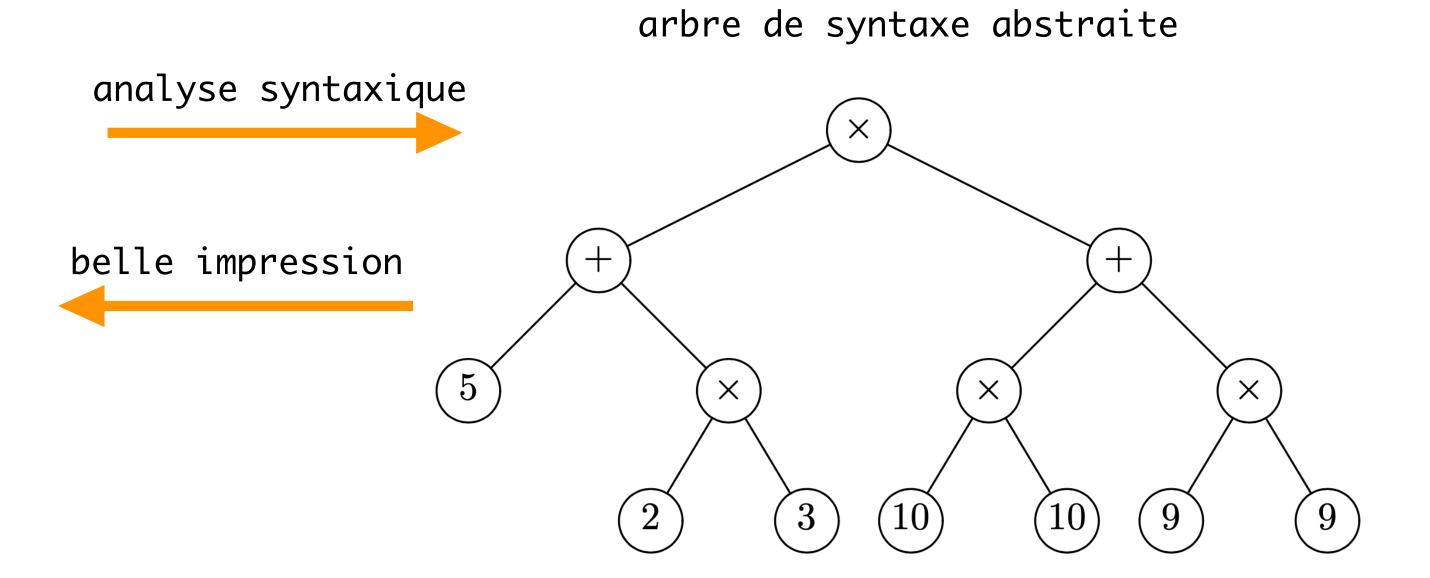
Exercice (plus difficile) Ecrire la fonction supprimer dans les arbres rouge-noir

Exercice Dessiner les arbres binaires (rouge-noir) avec le module graphics.py

Au-delà des arbres de recherche

- algorithmes Diviser pour Régner (divide and conquer)
- géométrie (computational geometry)
- analyse syntaxique

chaîne de caractères (5 + 2 * 3) * (10 * 10 + 9 * 9)



- structure arborescente des systèmes de fichiers
- les arbres sont à la base des algorithmes de l'informatique

Prochainement

- programmes de base sur les graphes
- exploration et backtracking