

Algorithmique

Correction Partiel n° 2 (P2)

INFO-SUP S2 – EPITA

7 juin 2021 - 8h30-10h30

Solution (Arbres de recherches – 4 points)

1. **Combien ?** Nombre d'arbres différents avec les valeurs 1, 2, 3 et 4 :
 - (a) Arbres binaires de recherche : 14 (figure 1)
 - (b) A-V.L. : 4 (figure 1)
 - (c) Arbres 2-3-4 : 2 (figure 2)

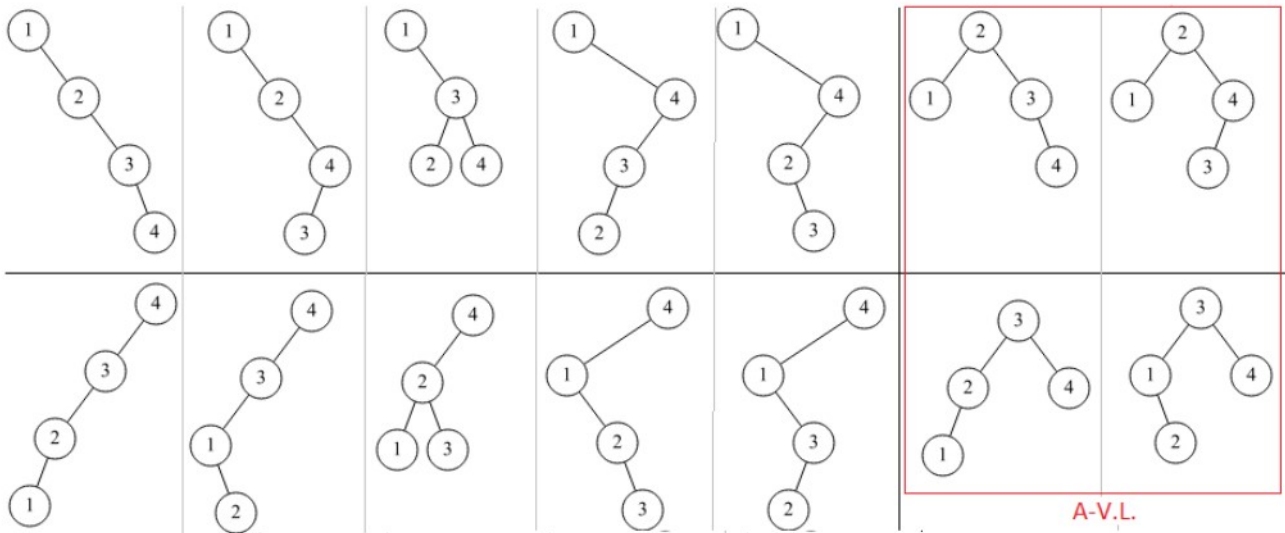


FIGURE 1 – BST with 4 values



FIGURE 2 – 2-3-4 trees with 4 values

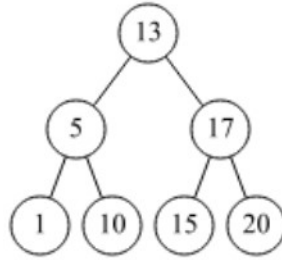
2. **Quoi ?** Quels arbres sont des arbres 2-3-4 ?

	oui	non
B_1	✓	
B_2	✓	
B_3		✓
B_4		✓

Solution (Dessins – 4 points)

1. Insertions

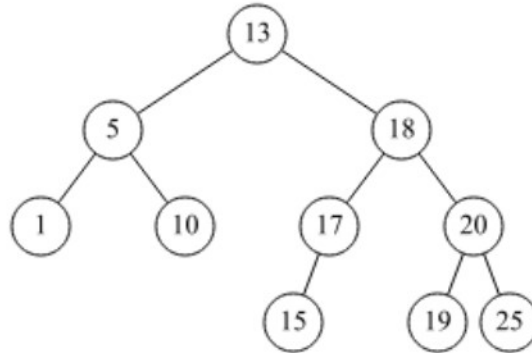
Arbre créé par insertions de 13, 10, 17, 15, 20, 1, 5 :



Rotations :

lrr(10) / rgd(10)

Arbre après ajouts de 25, 18, 19 :

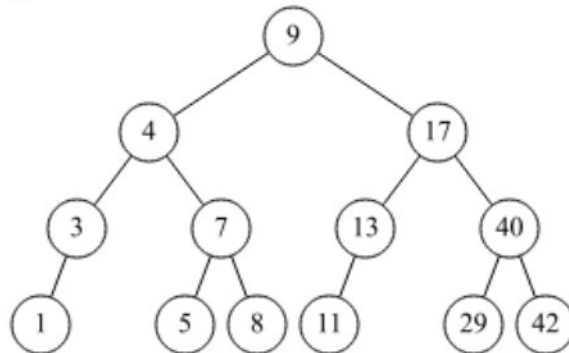


Rotations :

rlr(17) / rdg(17)

2. Suppression

Arbre après suppression de 23 :



Rotations :

rlr(29) / rdg(29)
rr(17) / rd(17)

Solution 3 (Test – 4 points)

Spécifications :

La fonction `__testBST(B, inf, sup)` vérifie si l'arbre B est un arbre binaire de recherche avec ses valeurs dans l'intervalle $[inf, sup]$.

La fonction `testBST(B)` vérifie si l'arbre B est un arbre binaire de recherche.

```
1  infty = float('inf')
2
3  def __testBST(B, inf, sup):
4      if B == None:
5          return True
6      else:
7          if B.key > inf and B.key <= sup:
8              return __testBST(B.left, inf, B.key) \
9                  and __testBST(B.right, B.key, sup)
10         else:
11             return False
12
13  def testBST(B):
14      return __testBST(B, -infty, infty)
```

Solution 4 (Génération – 5 points)

Spécifications :

La fonction `generation(B, x, y)` vérifie si 2 valeurs x et y différentes sont présentes et de même génération dans l'arbre binaire de recherche B dont les valeurs sont toutes distinctes.

Spécifications : (Fonction supplémentaire)

La fonction `search_level(B, x)` retourne la profondeur de l'élément x dans l'arbre binaire de recherche B si celui-ci est présent et -1 sinon.

– *Version 1 :*

```
1 def search_level(B, x):
2     if B == None:
3         return -1
4     else:
5         if x == B.key:
6             return 0
7         else:
8             if x < B.key:
9                 res = search_level(B.left, x)
10            else:
11                res = search_level(B.right, x)
12            if res == -1:
13                return -1
14            else:
15                return 1 + res
16
17 def generation(B, x, y):
18     res_x = search_level(B, x)
19     if res_x == -1:
20         return False
21     else:
22         return res_x == search_level(B, y)
```

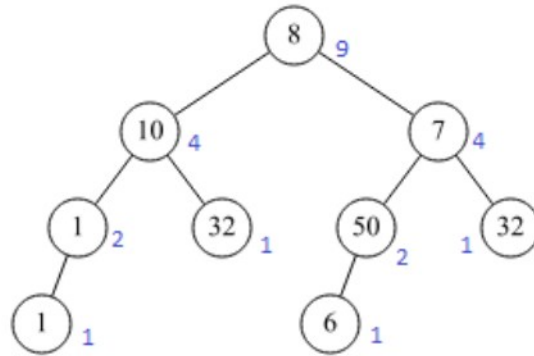
– *Version 2 :*

```
1 def search_level(B, x, d=0):
2     if B == None:
3         return -1
4     else:
5         if x == B.key:
6             return d
7         else:
8             if x < B.key:
9                 return search_level(B.left, x, d+1)
10            else:
11                return search_level(B.right, x, d+1)
12
13 def generation(B, x, y):
14     dx = search_level(B,x)
15     return dx != -1 and dx == search_level(B,y)
```

Il y a des versions plus optimisées...

Solution 5 (What is this? – 3 points)

1. Arbre résultat de `mystery([1, 1, 10, 32, 8, 6, 50, 7, 32])` :



2. La liste L doit être **strictement croissante** pour que le résultat soit un arbre binaire de recherche.
3. L'arbre résultat est h-équilibré. En chaque nœud de l'arbre il y a au plus un différentiel de 1 entre les tailles des deux sous-arbres (liste "coupée" en 2) qui ont donc soit la même hauteur (déséquilibre 0), soit une différence de hauteur de 1 (déséquilibre 1).