# Algorithmique Correction Contrôle nº 2 (C2)

Info-sup S2 – Epita 4 mars 2019 - 9:00

## Solution 1 (Un peu de cours... - 4 points)

- 1. Mesures:
  - (a) La taille de l'arbre B est : 11
  - (b) La hauteur de l'arbre B est : 4
  - (c) La longueur de cheminement de l'arbre B est : 27
  - (d) La profondeur moyenne externe de l'arbre B est : 15/4 = 3.75
- 2. En utilisant la numéro tation hiérarchique, les nœuds de l'arbre  $\tt B$  sont : 1, 2, 3, 5, 7, 10, 11, 14, 21, 28, 29

#### Solution 2 (Maximum Gap – 4 points)

#### Spécifications:

La fonction maxgap(M) retourne le gap maximum des lignes de la matrice non vide M.

```
def gaplist(L):
    """

    returns the gap of the list L (not empty)

    """

    valMin = L[0]
    valMax = L[0]

    for i in range(1, len(L)):
        valMin = min(valMin, L[i])
        valMax = max(valMax, L[i])

    return valMax - valMin

def maxgap(M):
    mgap = gaplist(M[0])
    for i in range(1, len(M)):
        mgap = max(mgap, gaplist(M[i]))
    return mgap
```

In one function (gaplist inlined):

```
def maxgap2(M):
    mgap = 0
    (1, c) = (len(M), len(M[0]))

for i in range(1):
    valMin = M[i][0]
    valMax = M[i][0]

for j in range(1, c):
    valMin = min(valMin, M[i][j])
    valMax = max(valMax, M[i][j])

mgap = max(mgap, valMax - valMin)
return mgap
```

# Solution 3 (Recherche – 4 points)

#### Spécifications:

La fonction searchMatrix(M, x) retourne la position (i, j) de la première valeur x trouvée dans la matrice M (non vide) ou (-1, -1) si  $x \notin M$ .

```
def searchMatrix(M, x):
                            (i, lin, col) = (0, len(M), len(M[0]))
                            found = -1
                            while i < lin and found == -1:
                                 j = 0
                                 while j < col and M[i][j] != x:</pre>
                                     j += 1
                                 if j != col:
10
                                     found = j
                                 i += 1
12
                            if found != -1:
14
                                 return (i-1, found)
15
                            else:
17
                                 return (-1, -1)
```

#### Solution 4 (Tests – 4 points)

**Spécifications :** La fonction equal (B1, B2) vérifie si les arbres B1 et B2 sont indentiques.

```
def equal(B1, B2):
              if B1 == None:
                 return B2 == None
3
              elif B2 == None:
                 return False
              elif B1.key == B2.key:
                 return equal(B1.left, B2.left) and equal(B1.right, B2.right)
              else:
                 return False
10
11
        def equal2(B1, B2):
             if B1 == None or B2 == None:
14
                 return B1 == B2
15
                 return (B1.key == B2.key) \
17
                        and equal2(B1.left, B2.left) \
18
                        and equal2(B1.right, B2.right)
19
```

# Solution 5 (Feuilles – 2 points)

## Spécifications:

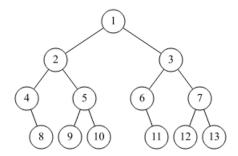
La fonction leaves(B) calcule le nombre de feuilles de l'arbre binaire B.

```
def leaves(B):
    if B == None:
        return 0

else:
    if B.left == B.right: # B.left == None and B.right == None
        return 1
else:
        return leaves(B.left) + leaves(B.right)
```

## Solution 6 (Mystery – 3 points)

1. Arbre binaire résultat de l'application mystery([4, 8, 2, 9, 5, 10, 1, 6, 11, 3, 12, 7, 13]):



- 2. (a) L'arbre est un ABR si la liste est triée en ordre croissant.
  - (b) L'arbre est complet si la liste est de taille  $= 2^h 1$  avec h un entier naturel.