Algorithmique Correction Contrôle nº 2 (C2)

Info-sup S2 — Epita

2 mars 2020 - 10:00

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

L'arbre général A étant le suivant :

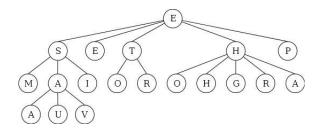


FIGURE 1 – Arbre général **A**

- 1. La taille de l'arbre A est : 19
- 2. La hauteur de l'arbre A est : 3
- 3. La longueur de cheminement interne de l'arbre A est : 5
- 4. La profondeur moyenne externe de l'arbre A est : 29/14 $\simeq 2.07$
- 5. La liste des sommets de l'arbre A rencontré en ordre suffixe est : {M, A, U, V, A, I, S, E, O, R, T, O, H, G, R, A, H, P, E}
- 6. La liste des nœuds de l'arbre A rencontré en ordre hiérarchique est : {E, S, E, T, H, P, M, A, I, O, R, O, H, G, R, A, A, U, V}

Solution 2 (Carré magique – 4 points)

Spécifications:

La fonction Siamese(n) construit et retourne un carré magique d'ordre n (n est un entier supérieur à 2 impair).

```
def Siamese(n):
    """
    n natural, odd
    """"

S = matrix.init(n, n, 0)
    (i, j) = (n - 1, n // 2)
    for val in range(1, n*n + 1):
        S[i][j] = val
        if val % n == 0:
        i = i - 1
        if i == -1:
        i = n-1
    else:
        (i, j) = ((i + 1) % n, (j + 1) % n)
    return S
```

Solution 3 (Sous-liste – 5 points)

Spécifications:

La fonction $sub_line(M, L)$ vérifie si la liste L est incluse dans une des lignes de la matrice M (supposée non vide).

```
def sub_line(M, L):
            (lineM, colM) = (len(M), len(M[0]))
2
           n = len(L)
3
           if n > colM:
4
5
                return False
6
            else:
                i = 0
                ok = False
                while i < lineM and not ok:
9
                     j = 0
10
                     while j < colM - n and not ok:
11
12
                          while k < n and L[k] == M[i][j+k]:
13
                              k += 1
14
                          ok = (k == n)
15
                          j += 1
16
                     i += 1
18
                return ok
19
       \# two functions
20
21
       {\color{red} \textbf{def}} \  \, \textbf{equalList(LM, L, start)} \  \, :
22
            (i, n) = (0, len(L))
23
            while i < n and LM[start+i] == L[i] :</pre>
24
                i += 1
25
            return i == n
26
       def sub_line2(M, L) :
28
            (lb, cb, n) = (len(M), len(M[0]), len(L))
29
            if n > cb :
30
                return False
31
            else:
32
                i = 0
33
                j = (cb - n) + 1
34
                while i < lb and j > (cb-n):
35
                     j = 0
36
                     while j <= (cb-n) and not equalList(M[i], L, j):</pre>
37
                          j += 1
                     if j > (cb-n):
39
                          i += 1
40
                return i < 1b
41
```

Solution 4 (Arbre partiellement ordonné – 3 points)

Spécifications:

La fonction priority(B) vérifie si l'arbre binaire B (dont les clés sont des entiers strictement positifs) est partiellement ordonné.

```
def __test(B, p):
           p: B's parent
           if B == None:
               return True
           else:
               if B.key < p:</pre>
                    return False
9
               else:
10
11
                    return __test(B.left, B.key) and __test(B.right, B.key)
12
      def priority(B):
13
           return __test(B, 0)
14
15
16
17
      def priority2(B, p=0):
18
19
           p: B's parent
20
21
           if B == None:
               return True
           else:
25
               if B.key < p:</pre>
                    return False
26
27
                else:
                    return priority2(B.left, B.key) and priority2(B.right, B.key)
28
```

Version sans passer la clé du père en paramètre :

```
def __priority3(B):
2
          B not empty
3
          test = True
5
6
           if B.left != None:
               if B.key > B.left.key:
                   test = False
9
               else:
                   test = __priority3(B.left)
          if test and B.right != None:
11
               if B.key > B.right.key:
                   test = False
               else:
14
                   test = __priority3(B.right)
          return test
16
17
      def priority3(B):
18
          return B == None or __priority3(B)
```

Solution 5 (Largeur - 4 points)

Spécifications:

La fonction width(B) calcule la largeur de l'arbre binaire B.

```
# with level change marks (None)
2
      def width(B):
           w_max = 0
           if B:
               q = queue.Queue()
6
               q.enqueue(B)
               q.enqueue(None)
               w = 0
9
               while not q.isempty():
10
                    B = q.dequeue()
                    if B == None:
13
                        w_{max} = max(w, w_{max})
                        if not q.isempty():
15
                             q.enqueue(None)
16
                             w = 0
                    else:
17
                        w = w + 1
18
                        if B.left:
19
                             q.enqueue(B.left)
20
                        if B.right:
21
                             q.enqueue(B.right)
22
           return w_max
23
      # another way to manage levels, with two queues.
26
27
      def width2(B):
28
           w_max = 0
29
           if B != None:
30
               q = queue.Queue() \#current
31
               q.enqueue(B)
32
               q_next = queue.Queue() #next level
33
               0 = w
34
               while not q.isempty():
36
                    B = q.dequeue()
                    w = w + 1
37
                    if B.left != None:
38
                        q_next.enqueue(B.left)
39
                    if B.right != None:
40
                        q_next.enqueue(B.right)
41
                    if q.isempty():
42
                        w_{max} = max(w, w_{max})
43
                        (q, q_next) = (q_next, q)
44
           return w_max
```