

# Algorithmique

## Correction Contrôle n° 2

API – EPITA

5 mars 2019 - 14 : 45

### *Solution 1 (Espions – 4 points)*

1. Représentation du graphe figure 1

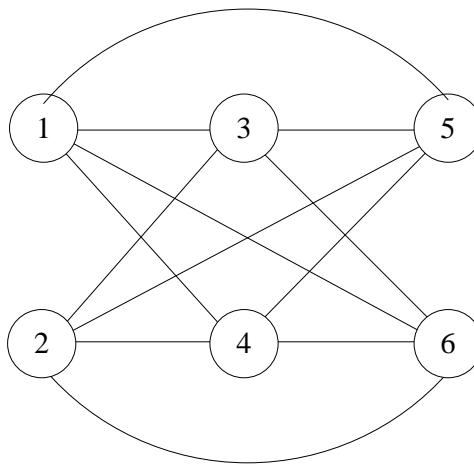


FIGURE 1 – Graphe représentant les liens d'espionnage.

2. Non ! Deux espions d'un même pays ne s'espionnent pas, les deux sommets correspondants (1 et 2 par exemple) ne sont donc pas adjacents.
3. Degrés des sommets : 4  
Nombre d'arêtes du graphe : 12  
Tous les sommets sont de degrés 4. Dû à la symétrie des relations, la somme des degrés est égale au double du nombre des arêtes :  $(6 * 4)/2 = 12$

**Solution 2 (Dans les profondeurs de la forêt couvrante – 4 points)**

1. Forêt couvrante et arcs supplémentaires pour le parcours en profondeur du graphe de la figure 1 du sujet :

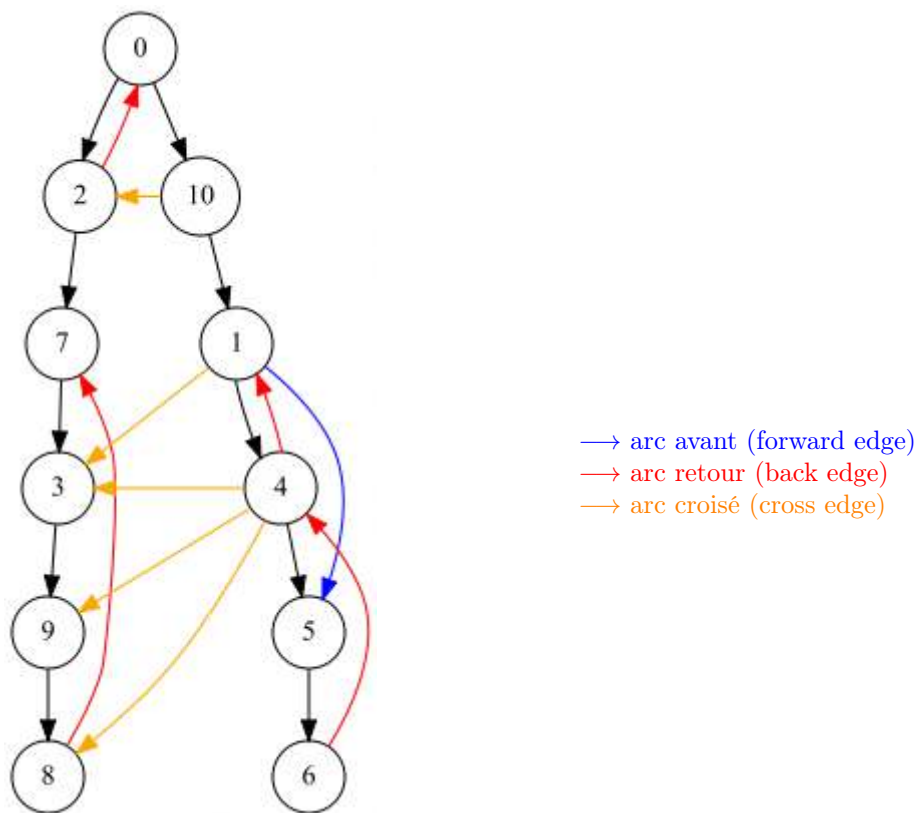


FIGURE 2 – DFS : Forêt couvrante

2. Vecteurs des pères et ordres suffixes :

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
père	-1	10	0	7	1	4	5	2	9	3	0
suffixe	11	9	5	3	8	7	6	4	1	2	10

**Solution 3 (Sérialisation – 5 points)**

1. Le vecteur de pères :
- |   |   |    |   |   |    |   |   |    |   |    |    |
|---|---|----|---|---|----|---|---|----|---|----|----|
| 0 | 1 | 2  | 3 | 4 | 5  | 6 | 7 | 8  | 9 | 10 | 11 |
| 2 | 2 | 10 | 6 | 2 | 10 | 7 | 8 | 10 | 2 | -1 | 6  |

2. Spécifications :

La fonction `buildParentVect(T, n)` retourne le vecteur (représenté par une liste en Python) de pères correspondant à l'arbre  $T$  en implémentation "premier fils - frère droit" de taille  $n$ . Les clés de l'arbre  $T$  sont les entiers dans  $[0, n[$  (sans redondance).

```

1     # Recursively fills P with "parent" relations from T
2     def __buildParentVect(T, P):
3         C = T.child
4         while C != None:
5             P[C.key] = T.key
6             __buildParentVect(C, P)
7             C = C.sibling
8
9     def buildParentVect(T, n):
10        P = [-1] * n
11        __buildParentVect(T, P)
12        return P

```

**Solution 4 (Croissants – 4 points)**

**Spécifications :**

`BtreeToList(B)` retourne la liste des clés du B-arbre  $B$  en ordre croissant.

```

1         def __BtreeToList(B, L):
2             if B.children == []:
3                 for i in range(B.nbKeys): # L += B.keys
4                     L.append(B.keys[i])
5             else:
6                 for i in range(B.nbKeys):
7                     __BtreeToList(B.children[i], L)
8                     L.append(B.keys[i])
9                     __BtreeToList(B.children[B.nbKeys], L)
10
11         def BtreeToList(B):
12             L = []
13             if B:
14                 __BtreeToList(B, L)
15             return L

```

**Solution 5 (Mesure sur les B-arbres – 4 points)**

**Spécifications :**

`occupation(B)` retourne le nombre moyen de clés par nœud du B-arbre  $B$ .

```

1         def __occupation(B): # returns the pair (nb nodes, nb keys)
2             (k, n) = (B.nbkeys, 1)
3             for C in B.children:
4                 (kc, nc) = __occupation(C)
5                 k += kc
6                 n += nc
7             return (k, n)
8
9         def occupation(B):
10            if not B:
11                return 0
12            else:
13                (k, n) = __occupation(B)
14                return (k/n)

```