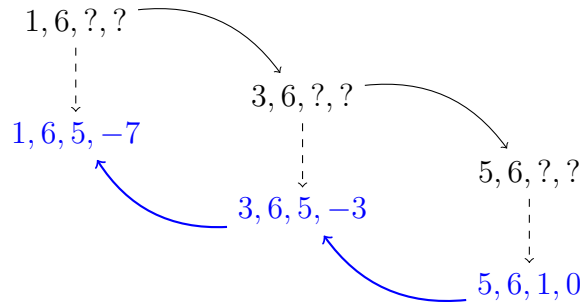


# INF5130 - Algorithmique

## Solution série d'exercices - 3

### Exercice 1.

- (a) Voici une trace de l'appel qui illustre le contenu de la pile d'exécution. Chaque élément de la table contient les valeurs de  $B_I$ ,  $B_S$ ,  $n_1$  et  $n_2$  (dans cet ordre).



- (b) `BIDON()` retourne le plus grand nombre entier du tableau (retourné dans le paramètre  $n_1$ ) et le plus petit nombre entier du tableau (retourné dans le paramètre  $n_2$ ).   
(c) L'équation de récurrence est  $T(n) = T(n - 2) + 3$ . Nous observons aussi que  $T(2) = 1$ , puisqu'il suffit d'une comparaison pour ordonner deux nombres.   
(d) En appliquant la méthode itérative, il est facile de constater que,

$$T(n) = T(n - 2) + 3 = T(n - 4) + 2 \times 3 = \dots = T\left(n - 2 \times \frac{n - 2}{2}\right) + \frac{n - 2}{2} \times 3$$

$$\text{Donc } T(n) = T(2) + 3 \left(\frac{n - 2}{2}\right) = \frac{3n}{2} - 2.$$

### Exercice 2.

- (a)  $T(n) = 2T(n - 1) + 1$  et  $T(1) = 1$ .   
(b) Le calcul de  $T(n)$  pour les petites valeurs de  $n$  nous donne  $T(2) = 2T(1) + 1 = 3$ ,  $T(3) = 2T(2) + 1 = 7$ ,  $T(4) = 2T(3) + 1 = 15$ ,  $T(5) = 2T(4) + 1 = 31$ , etc.. Il est facile de poser la conjecture  $T(n) = 2n - 1$  et de la prouver par induction sur  $n$ .

**Exercice 3.** On donne ci-dessous une version récursive de l'algorithme. Il en existe aussi une version itérative.

```

1: fonction POINTFIXE(Tab : tableau, BI, BS : entier naturel) : booléen
2:   si BS < BI alors
3:     retourner Faux
4:   sinon
5:      $m \leftarrow (B_I + B_S) \div 2$ 
6:     si T[m] = m alors
7:       retourner Vrai
8:     sinon si T[m] < m alors
9:       retourner POINTFIXE(Tab, m + 1, BS)
10:    sinon
11:      retourner POINTFIXE(Tab, BI, m - 1)
12:    fin si
13:  fin si
14: fin fonction

```

**Exercice 4.** La fonction suivante retourne la racine carrée entière de *n* à condition que celle-ci soit comprise entre *B<sub>I</sub>* et *B<sub>S</sub>* - 1. L'appel RACINE(*n*, 1, *n*) retournera donc la racine carrée entière de *n*. On suppose que *n* est supérieur ou égal à 2 et que *B<sub>I</sub>* est strictement inférieur à *B<sub>S</sub>*.

```

1: fonction RACINE(n, BI, BS : entier naturel) : entier naturel
2:   si BS = BI + 1 alors
3:     retourner BI
4:   sinon
5:      $milieu \leftarrow (B_I + B_S) \div 2$ 
6:     si milieu × milieu > n alors
7:       retourner RACINE(n, BI, milieu)
8:     sinon
9:       retourner RACINE(n, milieu, BS)
10:    fin si
11:  fin si
12: fin fonction

```

**Exercice 5.**

- (a) Nous pouvons appliquer la méthode itérative pour résoudre l'équation  $T(n) = T(n - 1) + T(1) + n$ . Nous obtenons alors,

$$T(n) = T(n - 1) + T(1) + n = T(n - 2) + T(1) + (n - 1) + T(1) + n$$

et, en général, pour chaque *i* compris entre 1 et *n* - 1,

$$T(n) = T(n - i) + T(1) + (n - i + 1) + T(1) + (n - i + 2) + \dots + T(1) + n$$

Lorsque  $i$  est égal à  $n - 1$ , nous obtenons,

$$T(n) = T(1) + \sum_{j=2}^n (T(1) + j) = nT(1) + \sum_{j=2}^n j = nT(1) + \frac{n(n+1)}{2} - 1$$

- (b) Supposons d'abord que  $n$  est pair. Par un raisonnement semblable à celui de la sous-question (a), nous obtenons,

$$T(n) = T(n - 2k) + T(2) + (n - 2k + 2) + T(2) + (n - 2k + 4) + \dots + T(2) + n$$

pour tout  $k$  compris entre 1 et  $\frac{n}{2} - 1$ . En remplaçant  $k$  par  $\frac{n}{2} - 1$ , nous obtenons

$$T(n) = T(2) + \sum_{\ell=2}^{\frac{n}{2}} (T(2) + 2\ell) = \frac{n}{2}T(2) + 2 \sum_{\ell=2}^{\frac{n}{2}} \ell = \frac{n}{2}T(2) + \frac{n}{2} \left( \frac{n}{2} + 1 \right) - 2$$

Si  $n$  est impair, la formule est un peu différente puisqu'elle contiendra la somme de tous les nombres impairs inférieurs ou égaux à  $n$  (au lieu de la somme des nombres pairs compris entre 4 et  $n$ ).

$$T(n) = T(1) + \sum_{\ell=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} (T(2) + 2\ell + 1) = T(1) + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor T(2) + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 2 \sum_{\ell=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \ell$$

En appliquant la formule qui donne la somme d'une série arithmétique, nous obtenons finalement,

$$T(n) = T(1) + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor T(2) + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor \left( \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1 \right)$$

- (c) Le même raisonnement qu'en (b) nous permet de conclure que  $T(n)$  est au moins aussi grand que,

$$a \sum_{\ell=2}^{\lfloor \frac{n}{a} \rfloor} \ell$$

et donc que  $T(n)$  est dans  $\Theta(n^2)$  quelle que soit la valeur de la constante  $a$ .