

# Algorithmique

## Master MEEF, préparation CAPES Maths

### Feuille d'exercices, 2018–2019

## 1 Algorithmes non récursifs

Dans cette section, on demande des algorithmes *non récursifs*.

**Exercice 1.1** 1. Écrire en pseudo langage un algorithme prenant en argument un entier  $n$  et qui renvoie  $\sum_{k=0}^n k^3$  si  $n \geq 0$ , et  $-1$  si  $n < 0$ .

2. On peut montrer que pour  $n \geq 0$ , on a :

$$\sum_{k=0}^n k^3 = \left( \sum_{k=0}^n k \right)^2. \quad (1.1)$$

On veut vérifier cette égalité pour tous les entiers  $n$  jusqu'à un certain rang  $N$ . Écrire en pseudo langage un algorithme prenant en argument un entier  $N > 0$ , et qui renvoie Vrai si l'égalité 1.1 est vraie pour tout entier  $n$  compris entre 0 et  $N$ , et Faux sinon.

3. Écrire des fonctions en langage Python correspondant aux algorithmes des questions précédentes.

**Exercice 1.2** 1. Écrire en Python une fonction prenant en entrée un entier  $n$ , et qui retourne `True` si  $n$  est un entier strictement positif et premier, et `False` sinon.

2. Évaluer la complexité de cette fonction en fonction de la taille de la représentation de  $n$  en base 2.

**Exercice 1.3** On considère la fonction suivante, qui suppose que son entrée  $n$  est un entier strictement positif.

```
1: MYSTERE( $n$  : entier)
2: tant que  $n \neq 100$  faire
3:   si  $n < 100$  alors
4:      $n \leftarrow 2 * n$ 
5:   sinon
6:      $n \leftarrow n - 4$ 
7:   fin si
8: fin tant que
9: retourner  $n$ 
```

1. Simuler et expliquer le comportement de cet algorithme sur les entrées  $n = 100$ ,  $n = 101$ , et  $n = 99$ .

2. La fonction peut-elle calculer autre chose que la valeur 100 ?

3. La fonction s'arrête-t-elle toujours ?

4. Reprendre les deux questions précédentes en changeant la ligne 6 par

$$n \leftarrow n - 3$$

en démontrant la réponse proposée.

5. Écrire en Python les deux versions et tester les réponses aux questions précédentes. Peut-on obtenir une garantie que vos réponses sont correctes grâce à ces tests ?

**Exercice 1.4** On considère la suite définie par  $u_0 = 1$ ,  $u_1 = 2$  et  $u_{n+2} = 2u_{n+1} + 3u_n$  pour  $n \geq 0$ .

1. Écrire un algorithme itératif prenant en argument  $n \geq 0$  et qui calcule  $u_n$ .

2. Évaluer le nombre d'opérations arithmétiques effectuées par l'algorithme.

3. Quel est le comportement de la suite  $u_n$  quand  $n$  tend vers  $+\infty$  ?

4. Écrire un algorithme itératif qui prend en argument  $k > 0$  et qui calcule le plus petit entier  $n$  tel que  $u_n > k$ .

**Exercice 1.5** On considère des tableaux dont chaque case contient un caractère, soit '(' , soit ')'. On dit qu'un tel tableau représente un *mot bien parenthésé* si :

- il contient globalement autant de parenthèses ouvrantes '(' que de parenthèses fermantes ')'.  
• lorsqu'on le lit de gauche à droite, on ne rencontre jamais plus de ')' que de '('.

Écrire en Python une fonction qui prend un tableau  $t$  et sa taille  $n$  et qui renvoie `True` si  $t$  représente un mot bien parenthésé et `False` sinon.

## 2 Récursivité

Dans cette section, on demande des algorithmes *récurifs*.

- Exercice 1.6**
1. Écrire en langage Python une version récursive des deux fonctions de l'exercice 1.
  2. Simuler la fonction calculant la somme des cubes pour  $n = 3$ , en expliquant l'exécution étape par étape.
  3. Évaluer en fonction de  $n$  le nombre d'appels récursifs effectués par cette fonction.

- Exercice 1.7**
1. Écrire une fonction récursive prenant en argument un tableau  $t$  et deux indices  $i$  et  $j$  de  $t$ , et qui renvoie
    - $-1$  si  $i > j$ , et sinon,
    - un indice  $k \in [i, j]$  tel que  $t[k]$  est maximal parmi les éléments du tableau situés entre les positions  $i$  et  $j$ .
  2. Utiliser la fonction précédente pour écrire un algorithme de tri prenant en argument un tableau  $t$  et sa taille  $n$ , qui
    - place d'abord la valeur maximale de  $t$  en fin de tableau, et
    - trie ensuite récursivement les  $n - 1$  premières cases de  $t$ .
  3. Évaluer le nombre de comparaisons effectuées sur un tableau de  $n$  cases, dans le cas le pire.

- Exercice 1.8**
1. Rappeler le principe de la recherche dichotomique dans un tableau trié.
  2. Écrire l'algorithme en pseudo langage, puis en Python. Les arguments sont un tableau  $t$ , une valeur  $x$  recherchée, et deux indices  $i, j \geq 0$  entre lesquels on cherche la valeur  $x$ .
  3. Évaluer le nombre de comparaisons effectuées par cet algorithme sur un tableau de  $n$  cases.

- Exercice 1.9** On considère la suite définie par  $u_0 = 1, u_1 = 2$  et  $u_{n+2} = 2u_{n+1} + 3u_n$  pour  $n \geq 0$ .
1. Écrire un algorithme *récurif* prenant en argument  $n \geq 0$  et qui calcule  $u_n$ .
  2. Évaluer la complexité de l'algorithme en fonction de  $n$  en supposant que les opérations arithmétiques coûtent  $O(1)$ .
  3. Trouver une matrice  $M$  de taille  $2 \times 2$  telle que  $\begin{pmatrix} u_{n+2} \\ u_{n+1} \end{pmatrix} = M \begin{pmatrix} u_{n+1} \\ u_n \end{pmatrix}$  pour tout  $n \geq 0$ .
  4. En déduire un autre algorithme de calcul du  $n^e$  terme de la suite  $(u_k)_{k \in \mathbb{N}}$  faisant  $O(n)$  opérations arithmétiques.
  5. Écrire un algorithme récursif prenant en entrée un entier  $n$  et calculant  $M^n$ , faisant  $O(\log_2(n))$  appels récursifs.
  6. En déduire un algorithme de calcul de  $u_n$  effectuant  $O(\log_2(n))$  opérations arithmétiques.

**Exercice 1.10 — Fonction de McCarthy.** On considère la fonction Python suivante :

```
def f(n):
    if n < 0:
        return -1
    if n > 100:
        return n-10
    return f(f(n+11))
```

1. Calculer  $f(n)$  pour  $90 \leq n \leq 100$ .
2. Calculer  $f(n)$  pour  $0 \leq n \leq 100$ .