

Nom :  
Prénom :  
Groupe de TD :

## Partiel LU2IN003

Mercredi 29 Mars 2023, 1.5 heures  
Aucun document autorisé

### Exercice 1 : Etude d'un algorithme itératif (7.5 points)

Soit un entier  $n \in \mathbb{N}$ . Un diviseur  $d \in \mathbb{N}^*$  de  $n$  est dit *propre* si  $d \neq n$ . Un nombre  $n$  est *parfait* si il est égal à la somme de ses diviseurs propres.

Par exemple, les diviseurs propres de  $n = 6$  sont les entiers 1, 2 et 3 et on observe que  $6 = 1 + 2 + 3$ . Le nombre 6 est donc parfait. De même,  $28 = 14 + 7 + 4 + 2 + 1$  est parfait. Les nombres parfaits sont assez rares : le suivant est 496, puis 8128. De plus, on ne sait pas aujourd'hui si il existe des nombres parfaits impairs.

L'algorithme 1 retourne True si et seulement si  $n$  est parfait. Le code `n//2+1` retourne  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1$ . Pour la boucle `for`, la variable  $i$  prend les valeurs dans  $\{1, \dots, \lfloor \frac{n}{2} \rfloor\}$  en ordre croissant. Le code `n%i` retourne «  $n$  modulo  $i$  », autrement dit le reste de la division euclidienne de  $n$  par  $i$ .

```
def EstParfait(n):  
    sum=0  
    for i in range(1, n//2+1):  
        if (n%i==0):  
            sum=sum+i  
    return sum==n
```

**Algorithme 1** : Retourne True si et seulement si  $n$  est parfait.

1. (1 point) Démontrer que la fonction `EstParfait` se termine.

2. On souhaite maintenant démontrer la validité de cette fonction. Pour cela, soit la suite  $sum_{i^*}$ , pour  $i^* \in \{0, \dots, \lfloor \frac{n}{2} \rfloor\}$  telle que  $sum_0 = 0$  et pour  $i^* > 0$ ,  $sum_{i^*}$  a pour valeur celle de la variable `sum` à la fin du corps de boucle pour  $i = i^*$ .
  - (a) ( $\frac{1}{2}$  point) Donner les valeurs successives de la suite  $sum_{i^*}$  pour  $n = 12$  et  $i^* \in \{0, \dots, 6\}$  ;
  - (b) ( $\frac{1}{2}$  point) Pour une valeur  $n$  fixée, exprimer un invariant de boucle  $\mathcal{P}(i^*)$  en utilisant  $sum_{i^*}$  ;

(c) ( $2\frac{1}{2}$  points) Démontrer l'invariant de boucle  $\mathcal{P}(i^*)$  par récurrence.

3. (1 point) En déduire la validité de la fonction **EstParfait**.

4. (1 point) Peut-on identifier un pire des cas et/ou un meilleur des cas pour **EstParfait**?  
En déduire la complexité de cette fonction.

On considère maintenant l'Algorithme 2 qui retourne le plus petit entier parfait pair.

```
def PlusPetitParfaitPair():  
    p=2  
    while True:  
        if EstParfait(p):  
            return p  
        p=p+2
```

**Algorithme 2** : Retourne le plus petit parfait pair.

5. (a) ( $\frac{1}{2}$  point) Démontrer la terminaison de cet algorithme.  
(b) ( $\frac{1}{2}$  point) On souhaite maintenant modifier cet algorithme pour calculer le plus petit nombre premier impair. Que pensez vous de la terminaison de ce nouvel algorithme?

**Exercice 2 : Arbres binaires (7.5 points)**

L'ensemble  $ABba$  est défini inductivement de la manière suivante :

- $(b, \emptyset, \emptyset) \in ABba$
- si  $G \in ABba$  et  $D \in ABba$  alors  $(a, G, D) \in ABba$ .

1. (1 point) Dessiner un arbre de  $ABba$  de taille 11 (c'est-à-dire ayant 11 nœuds au total).

2. (1 point) Donner une définition inductive de la taille  $n(A)$  d'un arbre  $A \in ABba$ .

3. ( $1\frac{1}{2}$  points) Démontrer, par induction structurelle, que la taille d'un arbre de  $ABba$  est toujours impaire.

- 
4. (3 points) Démontrer, par induction structurelle, que si  $A \in ABba$  est de taille  $n = 2k + 1$  alors le parcours infixe de  $A$  est égal à  $[1] + [0, 1] * k$  (c'est-à-dire à la liste  $[b, a, b, a, b, \dots, a, b]$ , de longueur  $2k + 1$ ).
-

5. (1 point) Dessiner un arbre de  $ABba$  dont le parcours préfixe est  $[a, a, b, a, b, b, a, b, a, b, a, b, b]$ .  
Y-a-t-il plusieurs solutions ?

**Exercice 3 : QCM (5 points)** Un seul choix est possible. Une bonne réponse = 0.5 points. Une mauvaise réponse = -0.25 points. Si la note globale du QCM est négative, on la considère égale à 0.

1. ( $\frac{1}{2}$  point) Pour démontrer  $a \Rightarrow b$  par l'absurde, on doit :
  - ☐ démontrer que si  $a$  et  $b$  sont faux, on obtient une contradiction ;
  - ☐ démontrer que si  $b$  est faux, alors  $a$  est faux ;
  - ☐ démontrer que si  $a$  est vrai et  $b$  faux, on obtient une contradiction ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.
2. ( $\frac{1}{2}$  point) A quel ensemble appartient  $u = \frac{n^2}{\sqrt{n}}$  ?
  - ☐  $u \in \Omega(n) \cap \mathcal{O}(n^2)$  ;
  - ☐  $u \in \Theta(n^2)$  ;
  - ☐  $u \in \Omega(n^2) \cap \mathcal{O}(n^2 \log n)$  ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.
3. ( $\frac{1}{2}$  point) Soit la suite  $u_n = 2u_{\frac{n}{2}} + 1$  définie pour  $n = 2^k$ ,  $k \in \mathbb{N}$  et  $u_1 = 1$ . Quel est le terme général de  $u_n$  ?
  - ☐  $u_n = 2^n - 1$  ;
  - ☐  $u_n = 2n - 1$  ;
  - ☐  $u_n = \log_2 n - \log_2(1) + 1$  ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.
4. ( $\frac{1}{2}$  point) Dans les deux questions suivantes, on considère la fonction `mystere` dont le code suit.

```
def mystere(n):
    if (n==1):
        return 5
    return mystere(n-1)+(n+1)
```

Une seule des affirmation est vérifiée, laquelle ?

- ☐ `mystere(6)` retourne 30 et `mystere(9)` retourne 47 ;
  - ☐ `mystere(6)` retourne 30 et `mystere(9)` retourne 57 ;
  - ☐ `mystere(6)` retourne 23 et `mystere(9)` retourne 47 ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.
5. ( $\frac{1}{2}$  point) On considère la fonction `mystere` exprimée dans la question précédente. Une seule des affirmation est vérifiée, laquelle ?
    - ☐ Pour  $n \geq 1$ , `mystere(n)` retourne  $2 + \frac{(n+1).(n+2)}{2}$  ;
    - ☐ Pour  $n \geq 1$ , `mystere(n)` retourne  $5 + \frac{(n+1).(n+2)}{2}$  ;
    - ☐ Pour  $n \geq 1$ , `mystere(n)` retourne  $5 + \frac{(n+1).(n)}{2}$  ;
    - ☐ Aucun des choix précédents.

6. ( $\frac{1}{2}$  point) Dans les deux questions suivantes, on considère la fonction `mystereListe` dont le code suit.  $L[1:]$  désigne la liste  $L$  sans son premier élément  $L[0]$ .

```
def mystereListe(L,x):  
    res=0  
    if (len(L)!=0):  
        res=L[0]+x*mystere(L[1:],x)  
    return res
```

Une seule des affirmations est vérifiée, laquelle ?

- ☐ La fonction ne se termine pas pour certaines listes ;
  - ☐ Pour toute liste de  $n$  entiers, l'appel `mystereListe(L,x)` se termine et retourne  $\sum_{i=0}^{n-1} x^i \cdot L[i]$  ;
  - ☐ Pour toute liste de  $n$  entiers, l'appel `mystereListe(L,x)` se termine et retourne  $\sum_{i=1}^n x^i \cdot L[i]$  ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.
7. ( $\frac{1}{2}$  point) On suppose dans cette question que la liste  $L$  est représentée sous la forme d'une liste simplement chaînée. Quelle est la complexité de la fonction `mystereListe(L,x)` ?
- ☐  $\Theta(n^2)$  ;
  - ☐  $\Theta(n)$  ;
  - ☐  $\Omega(1)$  et  $\mathcal{O}(\log n)$  ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.
8. ( $\frac{1}{2}$  point) Soit  $\mathcal{A}$  un algorithme de tri par comparaisons. Une seule assertion ne peut pas être vraie, laquelle ?
- ☐ La complexité de  $\mathcal{A}$  est en  $\Omega(n)$  ;
  - ☐ La complexité de  $\mathcal{A}$  est en  $\Theta(n \log n)$  ;
  - ☐ La complexité de  $\mathcal{A}$  est en  $\Theta(n)$ .
9. ( $\frac{1}{2}$  point) La complexité du Quicksort est en :
- ☐  $\Theta(n \log n)$  ;
  - ☐  $\Omega(n \log n)$  ;
  - ☐  $\mathcal{O}(n \log n)$  ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.
10. ( $\frac{1}{2}$  point) La complexité du tri à bulles est en :
- ☐  $\mathcal{O}(n \log n)$  et  $\Omega(n)$  ;
  - ☐  $\Omega(n^2)$  et  $\mathcal{O}(n \log n)$  ;
  - ☐  $\Theta(n^2)$  ;
  - ☐ Aucun des choix précédents.