



DISVE
Licence

ANNÉE : 2011/2012

SEMESTRE 2

PARCOURS : Licence LIM201 & LIM211
UE J1MI2013 : Algorithmes et Programmes
Épreuve : Devoir surveillé
Date : Vendredi 13 avril 2012
Heure : 11 heures
Durée : 1 heure 30
Documents : non autorisés

SUJET + CORRIGE

Avertissement

- La plupart des questions sont indépendantes.
- Les fonctions doivent être écrites en Python en respectant les indentations.
- L'espace laissé pour les réponses est suffisant (sauf si vous utilisez ces feuilles comme brouillon, ce qui est fortement déconseillé).
- La note maximale est de 42/40 \rightarrow 20/20.

| Question | Points | Score |
|-----------------------|--------|-------|
| Suites et tableaux | 12 | |
| Tableaux et prédicats | 10 | |
| Fonction mystère | 9 | |
| Complexité | 11 | |
| Total: | 42 | |

Exercice 1: Suites et tableaux

(12 points)

On considère la suite définie par :

$$\begin{cases} u_0 = 2 \\ u_n = 3 * u_{n-1} - 1 \end{cases}$$

- (a) (2 points) Écrire une fonction itérative qui prend comme paramètre un entier naturel n et calcule le terme u_n de la suite en utilisant une boucle **while**.

Solution:

```
def u_while(n) :  
    u = 2  
    i = 0  
    while i < n :  
        u = 3*u - 1  
        i += 1  
    return u
```

- (b) (2 points) Écrire une fonction itérative qui prend comme paramètre un entier naturel n et calcule le terme u_n de la suite en utilisant une boucle **for**.

Solution:

```
def u_for(n) :  
    u = 2  
    for i in range(1, n+1) :  
        u = 3*u - 1  
    return u
```

- (c) (2 points) Écrire une fonction récursive qui prend comme paramètre un entier naturel n et calcule le terme u_n de la suite.

Solution:

```
def u-rec(n) :  
    if n == 0 :  
        return 2  
    else :  
        return 3* u-rec(n-1) -1
```

- (d) (3 points) Écrire une fonction qui renvoie un tableau contenant les n premiers termes de la suite (cette fonction ne doit utiliser aucune des fonctions précédentes, et peut utiliser les fonctions de la bibliothèque `bibTableau.py`).

Solution:

```
def u-tableau(n) :  
    t = creerTableau(n)  
    if n > 0 :  
        t[0] = 2  
        for i in range(1,n) :  
            t[i] = 3*t[i-1] -1  
    return t
```

- (e) (3 points) Écrire une fonction qui, étant donné un entier m , calcule l'indice du premier terme de la suite supérieur ou égal à m (exemple : si $m = 30$, la fonction retournera 3 car tous les termes d'indice inférieur à 3 sont plus petits que 30).

Solution:

```
def u-sup(m) :  
    u = 2  
    i = 0  
    while u < m :  
        u = 3*u -1  
        i += 1  
    return i
```

Exercice 2: Tableaux et prédicats**(10 points)**

Trois exemples de tableaux pour illustrer les définitions :

```
>>> a = [1,4,3]
>>> b = [1,0,0]
>>> c = [1,0,2]
```

Soit t un tableau d'entiers de taille n .

- (a) ($3\frac{1}{2}$ points) Écrire une fonction `sansDoublons(t)` qui retourne `True` si le tableau d'entiers t est sans doublons (c'est à dire sans apparition multiple d'un élément), `False` sinon.

Exemples :

```
>>> sansDoublons(a) : True
>>> sansDoublons(b) : False
>>> sansDoublons(c) : True
```

Solution:

```
def sansDoublons(t) :
    for i in range(len(t)-1) :
        for j in range(i+1, len(t)) :
            if (t[i]==t[j]):
                return False
    return True
```

- (b) ($1\frac{1}{2}$ points) Donner et justifier la complexité de cette fonction.

Solution: Deux boucles imbriquées avec un test de sortie dans la boucle interne :

- Pire des cas (le test est toujours faux) : $\sum_{i=0}^{i=n-2} ((n-1) - (i+1) + 1) = \sum_{i=1}^{i=n-1} i = \frac{n(n-1)}{2}$. Soit $\mathcal{O}(n^2)$, où n est la longueur du tableau.
- Meilleur des cas (le premier test est vrai) : Soit $\Omega(1)$.

- (c) (3 points) Écrire une fonction `interne(t)` qui retourne `True` si $\forall i \in [0, n[$, $t[i] \in [0, n[$ et retourne `False` sinon.

Exemples :

```
>>> interne(a) : False
>>> interne(b) : True
>>> interne(c) : True
```

Solution:

```
def interne(t) :
    for i in range(len(t)) :
        if (t[i]<0) | (t[i]>=len(t)) :
            return False
    return True
```

- (d) (2 points) t est une permutation si $\forall i \in [0, n[$, $t[i] \in [0, n[$ et si t ne contient pas de doublons.

Exemples :

```
>>> permutation(a) : False
>>> permutation(b) : False
>>> permutation(c) : True
```

Écrire une fonction `permutation(t)` qui retourne `True` si t est une permutation, `False` sinon.**Solution:**

```
def permutation(t) :
    return interne(t) & sansDoublons(t)
```

Exercice 3: Fonction mystère**(9 points)**

Soit la fonction `mystere(t, k)` où `t` est un tableau d'entiers non vide et `k` vérifiant $0 \leq k < \text{len}(t)$.

```
def mystere(t, k) :
    if k == len(t) - 1 :
        return True
    if t[k] > t[k+1] :
        return False
    return mystere(t, k+1)
```

(a) Soit `t = [6, 9, 4, 8, 12]`

i. (1 point) Que retourne `mystere(t, 2)` (Donner la liste des appels récursifs)?

Solution: `mystere(t,2), mystere(t,3), mystere(t,4) → True`

ii. (1 point) Que retourne `mystere(t, 0)` (Donner la liste des appels récursifs)?

Solution: `mystere(t,0), mystere(t,1) → False`

(b) (2 points) Que fait la fonction `mystere` dans le cas général?

Solution: La fonction `mystere(t, k)` retourne `True` si la suite d'entiers contenue dans le tableau `t` à partir de l'indice `k` est croissante et retourne `False` sinon.

(c) (1 point) Quel est le nombre maximum d'appels récursifs (en fonction de `n` et `k`) de la fonction `mystere(t,k)` si le tableau `t` est de longueur `n`?

Solution: Le pire des cas correspond à l'appel `mystere(t,k)` pour un tableau croissant à partir de l'indice `k`. Il y a dans ce cas `n-k` appels récursifs en comptant l'appel initial.

(d) (1 point) En utilisant la fonction `mystere`, écrire une fonction `estCroissant(t)` qui retourne `True` si la suite d'entiers contenue dans le tableau `t` est croissante et retourne `False` sinon.

Solution:

```
def estCroissant(t) :
    return mystere(t,0)
```

(e) (3 points) En vous inspirant de la fonction `mystere`, écrire une fonction récursive `estDans(t, x, k)` qui retourne `True` si `x` apparaît dans le tableau `t` à partir de l'indice `k`, `False` sinon.

Solution:

```
def estDans(t, x, k) :
    if k > len(t) - 1 :
        return False
    if t[k] == x :
        return True
    return estDans(t, x, k+1)
```

Exercice 4: Complexité**(11 points)**(a) Soit la fonction `syr(n)` où `n` est un entier :

```
def syr(n) :
    while n > 1 :
        n = n // 2
    return n
```

i. (1 point) Donner les suites des valeurs successives prises par la variable `n` lors des deux appels `syr(32)` et `syr(20)`.**Solution:**

- `syr(32)` : 32, 16, 8, 4, 2, 1 retourne 1.
- `syr(20)` : 20, 10, 5, 2, 1 retourne 1.

ii. (2 points) Quelles sont les complexités (meilleur et pire des cas) de la fonction `syr` ?**Solution:**

- Meilleur des cas : $\Omega(\log_2(n))$.
- Pire des cas : $\mathcal{O}(\log_2(n))$.
- Soit : $\Theta(\log_2(n))$.

(b) Soit la fonction `syrac(n)` où `n` est un entier :

```
def syrac(n) :
    while n > 1 :
        if n%2 == 0 :
            n = n // 2
        else :
            n = 1
    return n
```

i. (1 point) Donner les suites des valeurs successives prises par la variable `n` lors des deux appels `syrac(32)` et `syrac(20)`.**Solution:**

- `syrac(32)` : 32, 16, 8, 4, 2, 1 retourne 1.
- `syrac(20)` : 20, 10, 5, 1 retourne 1.

ii. (2 points) Quelles sont les complexités (meilleur et pire des cas) de la fonction `syrac` ?**Solution:**

- Meilleur des cas : un nombre impair, $\Omega(1)$.
- Pire des cas : une puissance de 2, $\mathcal{O}(\log_2(n))$.

(c) Soit la fonction `syracuse(n)` où `n` est un entier :

```
def syracuse(n) :
    while n > 1 :
        if n%2 == 0 :
            n = n // 2
        else :
            n = 3*n + 1
    return n
```

i. (1 point) Donner les suites des valeurs successives prises par la variable `n` lors des deux appels `syracuse(32)` et `syracuse(20)`.

Solution:

- `syracuse(32)` : 32, 16, 8, 4, 2, 1 retourne 1.
- `syracuse(20)` : 20, 10, 5, 16, 8, 4, 2, 1 retourne 1.

Depuis 1937, les mathématiciens et les informaticiens étudient les suites des valeurs successives prises par la variable `n` lors de l'appel à `syracuse(n)`. Ils cherchent à savoir si ces suites sont toutes finies, ou bien s'il en existe des cycliques, ou bien s'il en existe qui contiennent une sous-suite strictement croissante. Ce problème est un problème *ouvert*, ce qui signifie que personne ne connaît la réponse.

ii. (2 points) Quelles sont les complexités (meilleur et pire des cas) de la fonction `syracuse` ?

Solution:

- Meilleur des cas : une puissance de 2, $\mathcal{O}(\log_2(n))$.
- Pire des cas : inconnue.

(d) (2 points) Soit la fonction `syrFor(n)` où `n` est un entier :

```
def syrFor(n) :
    s = 0;
    for i in range(n+1):
        s = s + syr(i)
    return s
```

Quelles sont les complexités (meilleur et pire des cas) de la fonction `syrFor` ?

Solution: Le meilleur des cas est aussi le pire des cas.

$$\text{syrFor} : \sum_{i=1}^{i=n} \log_2(i) = \log_2(\prod_{i=1}^{i=n} i) = \log_2(n!) \text{ soit } \Theta(\log_2(n!)).$$

La suite n'était pas demandée.

| | |
|--|--|
| $\begin{aligned} \text{syrFor} &= \sum_{i=1}^{i=n} \log_2(i) \\ &\leq \sum_{i=1}^{i=n} \log_2(n) \\ &\leq n \log_2(n) \end{aligned}$ <p style="text-align: center;">Soit $\mathcal{O}(n \log_2(n))$</p> | $\begin{aligned} \text{syrFor} &= \sum_{i=1}^{i=n} \log_2(i) \\ &= \frac{1}{2} (\sum_{i=1}^{i=n} \log_2(i) + \sum_{i=1}^{i=n} \log_2(n+1-i)) \\ &= \frac{1}{2} (\sum_{i=1}^{i=n} (\log_2(i) + \log_2(n+1-i))) \\ &= \frac{1}{2} (\sum_{i=1}^{i=n} \log_2(i(n+1-i))) \\ &\geq \frac{1}{2} (\sum_{i=1}^{i=n} \log_2(n)) \\ &\geq \frac{n}{2} \log_2(n) \end{aligned}$ <p style="text-align: center;">Soit $\Omega(n \log_2(n))$</p> |
|--|--|

Soit $\Theta(n \log_2(n))$.