

CONTRÔLE D'INFORMATIQUE

Durée : 1 heure

Ce contrôle est constitué de deux exercices indépendants.

Rappel sur les listes

Une suite finie comme par exemple 2, 3, 5, 7, 11, 13 est le plus souvent représentée en PYTHON par une liste `lst = [2, 3, 5, 7, 11, 13]`. La suite vide sera naturellement représentée par la liste vide `[]`.

- Chaque élément d'une liste est accessible (et modifiable) par le biais de son *index*, numéroté à partir de 0. Par exemple `lst[0]` renvoie la valeur 2, `lst[1]` renvoie la valeur 3, `lst[2]` renvoie la valeur 5, etc.
- La fonction `len` renvoie la longueur de la liste ; par exemple, `len(lst)` renvoie la valeur 6. Les index d'une liste sont donc compris (au sens large) entre 0 et `len(lst)-1`.
- La méthode `append` permet d'ajouter un élément en fin de liste. Par exemple, après l'instruction `lst.append(17)`, la liste `lst` est désormais de longueur 7 et vaut `[2, 3, 5, 7, 11, 13, 17]`.

Exercice 1 Fractions égyptiennes

On appelle *fraction égyptienne* une somme de fractions unitaires, c'est-à-dire qui ont des numérateurs égaux à 1 et des dénominateurs entiers supérieurs ou égaux à 2, ces dénominateurs étant deux-à-deux distincts.

Par exemple, $\frac{2}{5}$ est une fraction égyptienne puisqu'on peut écrire : $\frac{2}{5} = \frac{1}{5} + \frac{1}{6} + \frac{1}{30}$, mais aussi $\frac{2}{5} = \frac{1}{3} + \frac{1}{15}$.

Il est possible de démontrer que tout rationnel de l'intervalle $]0, 1[$ peut être représenté sous la forme d'une fraction égyptienne, et qu'il peut être décomposé d'une infinité de façons différentes.

Dans cet exercice, on choisit de représenter un nombre rationnel p/q par un couple (p, q) , sans se préoccuper de caractère irréductible ou non de la représentation. Par exemple, le rationnel $2/5$ pourra tout aussi bien être représenté par le couple $(2, 5)$ que par le couple $(6, 15)$.

La fraction égyptienne $\frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_n}$ sera représentée par la liste `[a1, a2, ..., an]`, en imposant en outre la condition $2 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_n$, condition qui assure que les dénominateurs sont deux-à-deux distincts.

Là encore, il n'y a pas unicité de la représentation, puisque le rationnel $2/5$ peut aussi bien être représenté sous forme de fraction égyptienne par la liste `[5, 6, 30]` que par la liste `[3, 15]`.

a) Rédiger une fonction `estEgyptienne(lst)` qui prend en argument une liste d'entiers naturels strictement positifs `lst` et qui renvoie le booléen `True` lorsque `lst` représente une fraction égyptienne, et `False` sinon.

Par exemple, `estEgyptienne([2, 3, 3, 5])` et `estEgyptienne([1, 3, 7, 8])` renverront dans les deux cas le booléen `False` puisque la première liste n'est pas strictement croissante et la seconde débute par 1.

b) Rédiger une fonction `rationnel(lst)` qui prend en argument une liste `lst` supposée représenter une fraction égyptienne et qui renvoie un couple (p, q) représentant le rationnel décrit par cette fraction égyptienne.

Par exemple, `rationnel([5, 6, 30])` pourra tout aussi bien renvoyer le couple $(2, 5)$ que le couple $(6, 15)$.

On considère l'algorithme suivant, rédigé en PYTHON :

```
def fractionEgyptienne(p, q):
    a = p
    b = q
    lst = []
    while b % a != 0:
        m = b // a + 1
        lst.append(m)
        a = a * m - b
        b = b * m
    lst.append(b // a)
    return lst
```

c) Détailler l'exécution de cette fonction pour le couple $(p, q) = (19, 20)$.

On note a_k et b_k les valeurs prises par `a` et `b` à l'entrée de la boucle de rang k , et $L_k = [m_0, \dots, m_{k-1}]$ l'état de la liste `lst` à l'entrée de cette même boucle. Pour $k = 1$ on a donc $a_1 = p$, $b_1 = q$ et $L_1 = []$.

d) À quelle condition, portant sur a_k et b_k , les valeurs m_k , a_{k+1} et b_{k+1} sont-elles définies? Lorsque c'est le cas, exprimer les valeurs m_k , a_{k+1} et b_{k+1} en fonction de a_k et b_k .

e) Justifier que $1 \leq a_{k+1} < a_k$, et en déduire la terminaison de l'algorithme.

f) Calculer $\frac{a_k}{b_k} - \frac{a_{k+1}}{b_{k+1}}$, puis montrer que le résultat renvoyé lorsque $p < q$ est une représentation du rationnel $\frac{p}{q}$ sous la forme d'une fraction égyptienne.

g) Majorer en fonction de p et q la longueur de la représentation sous forme de fraction égyptienne que renvoie cette fonction. Justifier que ce majorant est atteint lorsque $p = n$ et $q = n! + 1$ (**difficile**).

Rappel sur les chaînes de caractères

Un mot vu comme une suite finie de lettre est représenté en PYTHON par une chaîne de caractères, comme par exemple `chn = 'azertyuiop'`. Le mot vide est naturellement représenté par la chaîne vide `''`.

– Chaque caractère individuel est accessible par le biais de son *index*, numéroté à partir de 0. Par exemple `chn[0]` renvoie le caractère 'a', `chn[1]` renvoie le caractère 'z', `chn[2]` renvoie le caractère 'e', etc.

– La fonction `len` renvoie la longueur d'une chaîne; par exemple, `len(chn)` renvoie la valeur 10. Les index d'une chaîne sont donc compris (au sens large) entre 0 et `len(chn)-1`.

– Si `s` représente la chaîne $s_0s_1 \dots s_{n-1}$ et $0 \leq i \leq j \leq n$, `s[i:j]` désigne la chaîne $s_i s_{i+1} \dots s_{j-1}$; `s[i:]` est équivalent à `s[i:len(s)]` et `s[:j]` est équivalent à `s[0:j]`.

Exercice 2 Recherche d'un motif dans un mot

Dans cet exercice, on considère des mots u formés à partir d'un ensemble de lettres constituant un alphabet A : $u = u_0u_1 \dots u_{p-1}$ avec $u_i \in A$, $0 \leq i \leq p-1$. On dit que p est la *longueur* du mot u , et on convient de noter ϵ le mot vide, c'est-à-dire l'unique mot de longueur nulle.

Si $u = u_0u_1 \dots u_{p-1}$ et $v = v_0v_1 \dots v_{q-1}$ on convient de noter uv le résultat de la concaténation de ces deux mots, autrement dit le mot $u_0u_1 \dots u_{p-1}v_0v_1 \dots v_{q-1}$, de longueur $p+q$.

- Un mot v est un *préfixe* de u lorsqu'il existe un mot w tel que $u = vw$;
- un mot v est un *suffixe* de u lorsqu'il existe un mot w tel que $u = wv$;
- un mot v est un *facteur* de u lorsqu'il existe deux mots w_1 et w_2 tels que $u = w_1vw_2$.

Un préfixe (respectivement suffixe, facteur) de u est dit *propre* lorsque sa longueur est strictement inférieure à celle de u .

Les mots seront représentés en PYTHON par le type `str`.

Dans cet exercice, on s'autorise uniquement à comparer deux caractères individuels. Interdiction est donc faite de comparer entre elles deux chaînes de caractères de longueurs supérieures ou égales à 2.

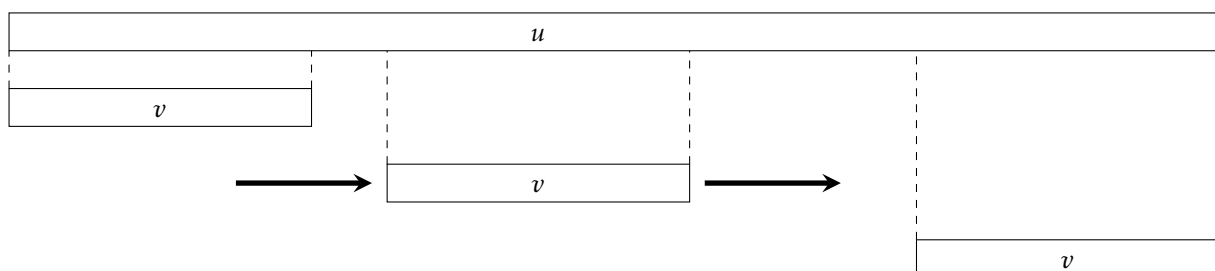
a) Rédiger en PYTHON une fonction `estPrefixe(u, v)` qui prend en arguments deux mots u et v et renvoie `True` lorsque v est préfixe de u et `False` sinon.

Si p est la longueur du mot u et q celle du mot v , exprimer en fonction de p et q le nombre maximal de comparaisons entre caractères effectuées par cet algorithme.

b) On appelle *bord* d'un mot u le plus grand suffixe propre de u qui soit aussi préfixe de u . Ce mot est noté `bord(u)`. Quel sont les bords des mots `abaababa` et `abababa`?

Rédiger une fonction `bord(u)` qui prend en argument un mot u et renvoie son bord (utiliser la fonction `estPrefixe`).

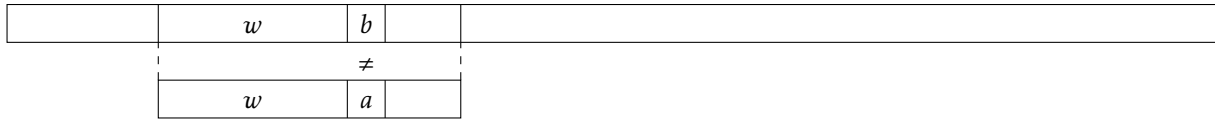
Dans la suite de cet exercice, on souhaite écrire une fonction `estFacteur(u, v)` qui renvoie le booléen `True` lorsque v est facteur de u et `False` sinon. Il existe de nombreux algorithmes résolvant ce problème. La plupart utilisent le concept de *fenêtre glissante* : le mot v est comparé au facteur de u placé en regard, puis, en cas d'échec de la comparaison, la fenêtre contenant le mot v est décalée vers la droite.



c) L'algorithme le plus simple consiste à décaler la fenêtre qu'un cran vers la droite après chaque échec. Rédiger la fonction correspondante `estFacteur(u, v)` qui prend en arguments deux mots u et v et renvoie `True` lorsque v est facteur de u et `False` sinon (là encore, on peut utiliser la fonction `estPrefixe`).

Exprimer en fonction des longueurs p et q des mots u et v le nombre maximal de comparaisons entre caractères effectués par cet algorithme.

d) (**difficile**). L'algorithme de Morris et Pratt repose sur la constatation suivante. Considérons une situation d'échec lors de la comparaison entre v et un facteur de u :



Le mot wa est un préfixe de v et a est la première lettre qui ait provoqué un échec dans la comparaison entre v et un facteur de u .

Si on connaît la longueur du bord de w , on peut décaler la fenêtre de cette longueur et poursuivre la comparaison au delà du bord de w :



On suppose calculées les longueurs des bords de chacun des préfixes de v , ces valeurs étant stockées dans un tableau `bord` : si $k \geq 1$, `bord[k]` est la longueur du bord du mot $v_0v_1 \dots v_{k-1}$ (la case de rang 0 n'est pas utilisée).

Rédiger une fonction `estFacteurMP(u, v, bord)` qui prend en arguments les mots u et v et la tableau `bord` et qui renvoie le booléen `True` lorsque v est facteur de u , et `False` sinon, en suivant l'algorithme de Morris et Pratt.

