Algorithmes sur les listes

Informatique pour tous

Concaténation de listes

⚠ Il n'est pas possible d'ajouter plusieurs éléments avec append.

Concaténation de listes

∧ Il n'est pas possible d'ajouter plusieurs éléments avec append.

Le + permet de concaténer (mettre à la suite) deux listes ou deux chaînes de caractères :

```
In [14]: [2, 3] + [5, 7, 11]
Out[14]: [2, 3, 5, 7, 11]
In [15]: "abc" + "def"
Out[15]: 'abcdef'
```

Concaténation de listes

∧ Il n'est pas possible d'ajouter plusieurs éléments avec append.

Le + permet de concaténer (mettre à la suite) deux listes ou deux chaînes de caractères :

```
In [14]: [2, 3] + [5, 7, 11]
Out[14]: [2, 3, 5, 7, 11]
In [15]: "abc" + "def"
Out[15]: 'abcdef'
```

L1 + L2 est en complexité O(len(L2)).

Question

Écrire une fonction déterminant si deux listes sont égales.

Question

Écrire une fonction déterminant si deux listes sont égales.

```
def egal(L1, L2):
    if len(L1) != len(L2):
        return False
    for i in range(len(L1)):
        if L1[i] != L2[i]:
            return False
    return True
```

Complexité de egal(L1, L2):

Question

Écrire une fonction déterminant si deux listes sont égales.

```
def egal(L1, L2):
    if len(L1) != len(L2):
        return False
    for i in range(len(L1)):
        if L1[i] != L2[i]:
            return False
    return True
```

Complexité de egal(L1, L2) : O(len(L1)).

Question

Écrire une fonction déterminant si deux listes sont égales.

```
def egal(L1, L2):
    if len(L1) != len(L2):
        return False
    for i in range(len(L1)):
        if L1[i] != L2[i]:
        return False
    return True
```

On peut aussi directement écrire L1 == L2 pour savoir si deux listes sont égales.

Supprimer un élément d'une liste

Si L est une liste, L.pop(i) a pour effet de supprimer et renvoyer l'élément d'indice i de L.

```
In [16]: L = [2, 3, 5, 7, 11, 13]
In [17]: L.pop(2)
Out[17]: 5
In [18]: L
Out[18]: [2, 3, 7, 11, 13]
```

Supprimer un élément d'une liste

Si L est une liste, L.pop(i) a pour effet de supprimer et renvoyer l'élément d'indice i de L.

```
In [16]: L = [2, 3, 5, 7, 11, 13]
In [17]: L.pop(2)
Out[17]: 5
In [18]: L
Out[18]: [2, 3, 7, 11, 13]
```

Attention:

L.pop(i) décale tous les indices après i, avec complexité O(len(L)). Par contre L.pop() supprime le dernier élément en O(1).

Récapitulatif

Opérations à connaître sur une liste L :

Opération	Effet	str
len(L)	Renvoie la taille de L	√
L[i]	Renvoie l'élément d'indice i	√
L[i:j]	Renvoie la sous-liste des éléments d'indices i à j-1	√
L[i] =	Modifie l'élément d'indice i	×
L.append(e)	Ajoute l'élément e à la fin de L	×
L.pop(i)	Supprime et renvoie l'élément d'indice i	×
L1 + L2	Renvoie la concaténation de L1 et L2	√
L1 == L2	Renvoie True ssi L1 et L2 sont égales	√

Question

Écrire une fonction contient(L, e) qui renvoie True si la liste L contient l'élément e, False sinon.

Question

Écrire une fonction contient(L, e) qui renvoie True si la liste L contient l'élément e, False sinon.

```
def contient(L, e):
    for i in range(len(L)):
        if L[i] == e:
            return True
    return False
```

```
def contient(L, e):
    for i in range(len(L)):
        if L[i] == e:
            return True
    return False
```

La complexité dans le pire cas de contient (L, e) est :

```
def contient(L, e):
    for i in range(len(L)):
        if L[i] == e:
            return True
    return False
```

La complexité dans le pire cas de contient (L, e) est : O(len(L)).

```
def contient(L, e):
    for i in range(len(L)):
        if L[i] == e:
            return True
    return False
```

La complexité dans le pire cas de contient(L, e) est : O(len(L)).

Nous allons voir un algorithme plus rapide quand la liste est triée.

Question

Comment trouver efficacement un élément e dans une liste triée L?

Question

Comment trouver efficacement un élément e dans une liste triée L?

On peut comparer e avec le milieu m de L :

- Si e == m, on a trouvé notre élément.
- Si e > m, il faut chercher e dans la partie droite de L
- Si e < m, il faut chercher e dans la partie gauche de L

Exemple : on veut savoir si 14 appartient à la liste :

$$L = [-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, 11, 12, 14, 15, 18, 22, 54]$$

Le nombre d'itérations de la fonction contient(L, 14) est :

Exemple : on veut savoir si 14 appartient à la liste :

$$L = [-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, 11, 12, 14, 15, 18, 22, 54]$$

Le nombre d'itérations de la fonction contient (L, 14) est : 11.

$$\left[\text{-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, } \boxed{11, 12, 14, 15, 18, 22, 54} \right]$$

$$9 < 14$$

$$\begin{bmatrix} -2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, \\ 11, 12, 14, 15, 18, 22, 54 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} -2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, \boxed{11, \mathbf{12}, 14}, 15, 18, 22, 54 \end{bmatrix}$$

$$12 < 14$$

Avec la recherche dichotomique :

On a fait seulement 4 itérations.

```
def contient_dichotomie(L, e):
    debut = 0 # indice de début
    fin = len(L) # indice de fin exclu
    while debut < fin:
        milieu = (debut + fin) // 2
        if L[milieu] == e:
            return True
        elif L[milieu] < e: # il faut chercher à droite
            debut = milieu + 1
        else: # il faut chercher à gauche
            fin = milieu
    return False</pre>
```

Question

Quelle est la complexité de contient_dichotomie(L, e) si L est une liste de taille n?

```
def contient_dichotomie(L, e):
    debut = 0 # indice de début
    fin = len(L) # indice de fin exclu
    while debut < fin:
        milieu = (debut + fin) // 2
        if L[milieu] == e:
            return True
        elif L[milieu] < e: # il faut chercher à droite
            debut = milieu + 1
        else: # il faut chercher à gauche
            fin = milieu
    return False</pre>
```

Complexité dans le meilleur des cas :

```
def contient_dichotomie(L, e):
    debut = 0 # indice de début
    fin = len(L) # indice de fin exclu
    while debut < fin:
        milieu = (debut + fin) // 2
        if L[milieu] == e:
            return True
        elif L[milieu] < e: # il faut chercher à droite
            debut = milieu + 1
        else: # il faut chercher à gauche
            fin = milieu
    return False</pre>
```

Complexité dans le meilleur des cas : O(1).

```
def contient_dichotomie(L, e):
    debut = 0 # indice de début
    fin = len(L) # indice de fin exclu
    while debut < fin:
        milieu = (debut + fin) // 2
        if L[milieu] == e:
            return True
        elif L[milieu] < e: # il faut chercher à droite
            debut = milieu + 1
        else: # il faut chercher à gauche
            fin = milieu
    return False</pre>
```

Complexité dans le pire des cas :

```
def contient_dichotomie(L, e):
    debut = 0 # indice de début
    fin = len(L) # indice de fin exclu
    while debut < fin:
        milieu = (debut + fin) // 2
        if L[milieu] == e:
            return True
        elif L[milieu] < e: # il faut chercher à droite
            debut = milieu + 1
        else: # il faut chercher à gauche
            fin = milieu
    return False</pre>
```

Complexité dans le pire des cas : $O(\log_2(n))$. Démonstration au tableau.

En bio-informatique, on a besoin de savoir si une certaine séquence de bases azotées (A, C, G, T ou U) apparaît dans un ADN, pour savoir si une mutation est présente, par exemple.

On modélise l'ADN par une chaîne de caractères. Par exemple, si l'ADN est la chaîne "ACTTUUUAACAGGT" on veut savoir si "UAAC" y appartient.

Question

Écrire une fonction sous_mot(mot, chaine) qui renvoie True ssi mot est une sous-chaîne contiguë de chaine.

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

<u>Idée</u> : parcourir une à une les lettres de la chaîne et regarder si le mot commence par cette lettre.

Pour chercher "UAAC" dans "ACTTUUUAACAGGT" :

Fonction à compléter :

```
def sous_mot(mot, chaine):
    for i in range(len(chaine) - len(mot) + 1):
        if chaine[i : i + len(mot)] == mot:
             return True
    return False
```

Question

Modifier sous_mot de façon à ce qu'elle renvoie le nombre de fois que mot apparaît dans chaine.

```
def sous_mot(mot, chaine):
    for i in range(len(chaine) - len(mot) + 1):
        if chaine[i : i + len(mot)] == mot:
             return True
    return False
```

```
def nb_sous_mot(mot, chaine):
    res = 0
    for i in range(len(chaine) - len(mot) + 1):
        if chaine[i : i + len(mot)] == mot:
            res = res + 1
    return res
```

```
def nb_sous_mot(mot, chaine):
    res = 0
    for i in range(len(chaine) - len(mot) + 1):
        if chaine[i : i + len(mot)] == mot:
            res = res + 1
    return res
```

```
In [12]: nb_sous_mot("AG", "AAGTGAGCCGAAGT")
Out[12]: 3
```

Remarque : les fonctions sous_mot et nb_sous_mot fonctionnent aussi avec des listes.

```
In [13]: nb_sous_mot([2, 5], [2, 3, 5, False, 2, 5, "ab"])
Out[13]: 1
```