

Leçon d'informatique : Recherche séquentielle – dictionnaire – tuple



S. Benlhajlahsen - PCSI₁

Sommaire

I	Tuple	1
II	Dictionnaire	2
III	Recherche séquentielle	3

Introduction : Dans cette leçon, on commencera par introduire deux nouveaux objets structurés : les *tuple* et les **dictionnaire**.

On se penchera ensuite sur la recherche d'un élément dans un ensemble par recherche séquentielle ou recherche linéaire, c'est-à-dire une recherche naïve en balayant les éléments de l'ensemble.

I Tuple

À retenir : Un *tuple*^a est un ensemble **indexé**^b délimité par des parenthèses. Les éléments du *tuple* peuvent être de type différents. Par exemple, `a = (10,20,30,1.52,40,"mama", False)` est un *tuple* à 7 éléments composés d'entiers, de flottants et de booléen.

- a. l'équivalent d'un uplet en mathématique.
- b. ou ordonné

- `()` est le *tuple* vide et `(3,)` est un *tuple* à un élément¹ ;
- `len((1,3,5))` renvoie la « longueur » du *tuple*, c'est-à-dire son nombre d'éléments. Ainsi, `len((1,3,5))` renvoie 3 et, pour `a = (10,20,30,1.52,40,"mama", False)`, `len(a)` renvoie 7.
- On accède aux éléments par leurs indices. Ainsi, `(1,3,5)[1]` renvoie 3 et `a[5]` renvoie "mama".
- l'opérateur `+` permet la concaténation. Ainsi, `(1,2)+(10,20)` renvoie `(1,2,10,20)` ;
- L'opérateur `*` permet la répétition. Ainsi, `3*(10,20)` renvoie `(10, 20, 10, 20, 10, 20)`.
- On peut hacher/slicer un *tuple*. Ainsi, `(10,20,30,1.52,40,"mama", False)[1:4]` renvoie les éléments compris entre l'indice 1 et l'indice 4 exclu soit encore `(20, 30, 1.52)`.

Comparaison avec la liste : mutabilité ou immutabilité? À ce stade, il n'y a pas de différence avec une liste. Cependant, on dira que :

- une liste est **mutable** ou **muable** car on peut modifier les éléments de la liste sans nécessairement construire une nouvelle liste.
- un *tuple* est **immuable** ou **immutable**. On ne peut pas modifier les éléments du *tuple*. On doit alors construire un nouveau *tuple*.

Mot-clé tuple Comme pour les mots-clé `list` ou `str`, c'est à la fois le type de l'objet et une fonction qui convertit. Ainsi :

Test de type	<code>type([1,2]) == list</code>	<code>type("12") == str</code>	<code>type((1,2)) == tuple</code>	<code>type({"pomme":1}) == dict</code>
renvoie	True	True	True	True

Remarque : la fonction suivante

```
1 def f(x, y):
2     return x**2, y**2
```

renvoie naturellement un *tuple*.

1. Attention, `(3)` est considéré comme l'entier 3.

```

1 >>> L = [13,10,20]
2 >>> L[0]
3 13
4 >>> L[0] = 100
5 >>> L
6 [100, 10, 20]

```

```

1 >>> T = (13,10,20)
2 >>> T[0]
3 13
4 >>> T[0] = 100
5 TypeError: 'tuple' object does not support
  item assignment

```

FIGURE 1 – Mutabilité de la liste et immutabilité du *tuple*.

II Dictionnaire

Remarque Les tuples, listes et chaînes partagent une même structure d'indexation : leurs éléments sont indexés entre 0 et $n-1$ si n est la longueur de l'objet. À présent, on va introduire les dictionnaires dont les éléments ne sont pas des entiers.

À retenir : Un dictionnaire est un ensemble d'éléments, délimité par des accolades `{}`. Les éléments sont indexés par des **clés** qui peuvent être des entiers, des flottants, des chaînes...

- `{}` est le dictionnaire vide;
- On considère l'exemple de la figure 2. Supposons qu'on ait un panier de fruits composés de 5 pommes, 20 bananes et 10 fraises. On construit un dictionnaire qui associe le fruit à la quantité. Dans le programme, le dictionnaire peut être créer en une seule étape ou progressivement. On dit que "pomme", "banane" et "fraise" constituent les **clés** du dictionnaire² et 5, 20 et 10 constituent les **valeurs** du dictionnaire³.
- pour un dictionnaire `d`, on accède à ses valeurs par `d.values()` ;
- pour un dictionnaire `d`, on accède à ses clés par `d.keys()` ;

Remarque : Si on veut la liste des clés, on peut utiliser la syntaxe `list(d.keys())`. De même, le *tuple* des clés sera obtenu par `tuple(d.keys())`.

```

1 # on construit le dico en une seule étape
2 d = {"pomme":5, "banane":20, "fraise":10}
3 type(d)           # affiche <class 'dict'>
4 d.keys()          # affiche les clés
5 d.values()        # affiche les valeurs
6 d['pomme']        # affiche 5
7 len(d)            # affiche 3

```

```

1 d = {}           # dictionnaire vide
2 #               on le remplit progressivement
3 d["pomme"] = 5
4 d["banane"] = 20
5 d["fraise"] = 10
6 print(d) # affiche
7 # {'pomme':5,'banane':20,'fraise':10}

```

FIGURE 2 – Exemple de création de dictionnaire.

- `len(d)` permet d'accéder la longueur du dictionnaire.

Remarque : Il ne peut pas y avoir deux clés identiques. Par contre, deux valeurs peuvent être identiques^a. Ainsi, `len(d)` renvoie le nombre de clés du dictionnaire.

^a. Par exemple, `{"a":1,"b":1}` est un dictionnaire pour lequel les deux clés sont associés à la même valeur.

Comparaison des objets structurés : La table 1 récapitule les caractéristiques des principaux objets structurés.

2. *keys* en anglais.

3. *values* en anglais.

objet	liste	chaîne de caractère	tuple	dictionnaire
délimiteurs	crochets	guillemets ou apostrophes	parenthèses	accolades
objet vide	[]	"" ou ''	()	{}
type associé	list	str	tuple	dict
Exemple	[1,2]	"Adresse123"	(1,2)	{"pomme":1,"banane":2}
Muable?	oui	non	non	oui
Hachage/ <i>slicing</i> ?	oui	oui	oui	non
Ordonné?	oui. [1,2]==[2,1] renvoie False	oui. "12"=="21" ren- voie False	oui. (1,2)==(2,1) renvoie False	non. {"a":1, "b":2} == {"b":2, "a":1} renvoie True

TABLE 1

III Recherche séquentielle

À retenir : Une recherche **séquentielle** ou **linéaire** est une recherche sur un objet structuré^a en balayant les éléments de la liste.

^a. liste, tuple, dictionnaire, chaîne

III.A Recherche d'un élément

Recherche d'un élément dans une liste On peut chercher l'apparition d'un élément **a** dans une liste **L** (voir figure 3). La fonction `recherche1` balaie donc l'ensemble des éléments et renvoie `True` si **a** est présent.

Cependant, on constate que, si **a** est parmi les premiers éléments, balayer le reste de la liste est inutile. On peut alors préférer la seconde méthode car `recherche2` propose de « casser » la boucle `for`^a.

^a. comme avec l'instruction `break`

```

1 # recherche de a dans L
2 def recherche(a, L):
3     res = False
4     for x in L :
5         if x==a:
6             res = True
7     return res
8 print(recherche(1, [4,3,1,2]))

```

```

1 def recherche(a, L):
2     for x in L :
3         if x==a:
4             return True
5     return False
6 print(recherche(1, [4,3,1,2]))

```

FIGURE 3 – Recherche d'un élément dans une liste.

Autre solution : utilisation de `in` La syntaxe `a in L` renvoie directement `True` ou `False` suivant l'occurrence ou non de **a** dans **L**.

III.B Recherche du maximum

Recherche du maximum : Un autre exemple de recherche linéaire est la recherche du maximum d'une liste ou d'un *tuple* composé d'entier ou de flottants (voir figure 4). On peut aussi chercher le maximum des valeurs d'un dictionnaire. On renvoie à chaque fois la position (ou la clé) et la valeur du maximum

```

1 # recherche du maximum d'une liste ou d'un
  tuple
2 def maximum(L):
3     res = L[0]
4     p = 0
5     n = len(L)
6     for i in range(1, n):
7         if L[i]>res:
8             p = i
9             res = L[i]
10    return p, res
11 print(maximum( [10, 30, 20] ) ) # liste
12 print(maximum( (10, 30, 20) ) ) # tuple

```

```

1 # recherche du maximum d'un dictionnaire de
  valeurs entières
2 def maximum(dico):
3     # on recupère la "première" clé
4     p = list(dico.keys())[0]
5     res = dico[p]
6     for cle in dico:
7         if dico[cle]>res:
8             p = cle
9             res = dico[cle]
10    return p, res
11 print(maximum({"a":1, "b":4, "c":2}))

```

FIGURE 4 – Recherche du maximum d'une liste, d'un tuple ou des éléments d'un dictionnaire.

III.C Comptage des éléments à l'aide d'un dictionnaire

À ce stade, les dictionnaires ne présentent pas un gros intérêt. Supposons qu'on veuille énumérer les occurrences des lettres "a", "b", "c" et "d" dans une chaîne de caractère `ch`. On propose une solution en figure 5. La solution de gauche prend en argument une chaîne qui ne sont composées que de ces quatre lettres et la deuxième solution fonctionne avec une chaîne quelconque.

```

1 def apparition(ch):
2     # ch est une chaine composé uniquement
      des quatres lettres
3     # minuscules "a", "b", "c" et "d"
4     dico = {"a": 0, "b": 0, "c": 0, "d": 0}
5     for x in ch:
6         dico[x] +=1
7     return dico
8 print(apparition("abcdaaad"))

```

```

1 def apparition2(ch):
2     # ch est une chaine quelconque
3     dico = {"a": 0, "b": 0, "c": 0, "d": 0}
4     for x in ch:
5         if x in dico.keys():
6             dico[x] +=1
7     return dico
8 print(apparition2("abcdefgaaa"))

```

FIGURE 5 – Dictionnaire d'occurrence des lettres d'une chaîne.

III.D Coût de la recherche linéaire

Complexité temporelle : On appelle **complexité temporelle** une mesure du nombre d'opérations élémentaires qu'effectue un programme.

Les opérations élémentaires sont, par exemple, les additions, multiplications, affectations, comparaisons pour lesquelles les processeurs sont spécialement fabriqués.

Enfin, la mesure du nombre d'opération pourra être rapprochée du temps que mettra un programme.

Exemple de la recherche linéaire : Si on prend l'exemple de `recherche1` de la figure 3, on note n la taille de la liste. On constate que l'on fait :

- une affectation `res = False`;
- à chaque passage dans la boucle, on fait :
 - l'extraction de l'élément `x`;
 - une comparaison `if x==a`;
- une éventuelle affectation de `True` à `res`.

Cela donne un nombre d'opération qui est de l'ordre de $T_n = 3n + 1$ voir $3n + 2$ dans le pire des cas. Si n devient très grand, le nombre d'opération est de l'ordre de $T_n \approx 3n$. On constate alors que la croissance du nombre d'opération est **linéaire**. On dira que la **complexité est linéaire en $O(n)$** .

Notation en « grand O » : Soient f et g deux fonctions de la variable réelle x . On dit que f est dominée par g si :

$$\exists(A, C) \in \mathbb{R}_+^2, \forall x > A, |f(x)| \leq C |g(x)|$$

et on note $f(x) = O(g(x))$. Intuitivement, cela signifie que f ne croît pas plus vite que g .

Mesure du temps d'exécution : Cette complexité linéaire doit pouvoir se traduire par un temps d'exécution qui croît linéairement. On se propose donc d'utiliser la méthode `time()` du module `time` qui permet de mesurer un instant t . On génère alors aléatoirement des listes d'entiers de taille n et on cherche un élément a . On mesure alors le temps d'exécution de la recherche linéaire. En trait plein, on trace la courbe correspondant à la fonction `recherche1` et en tirets la courbe pour `recherche2`.

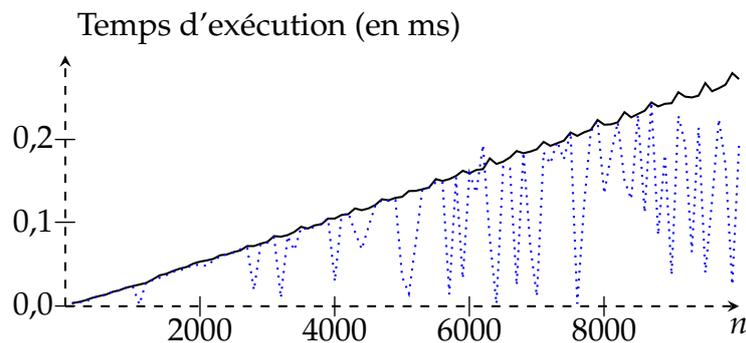


FIGURE 6

```

1 from random import sample, randint
2 from time import time
3 def recherche1(a, L):
4     res = False
5     for x in L :
6         if x==a:
7             res = True
8     return res
9 def recherche2(a, L):
10    for x in L :
11        if x==a:
12            return True
13    return False
14 N = 10000
15 L0 = []
16 L1 = []
17 L2 = []
18 for n in range(10, N+1, N//100):
19     L0.append(n)
20     L = sample(range(N+1), n)
21     a = randint(0,n)
22     t1 = time()
23     recherche1(a, L)
24     t2= time()
25     L1.append(t2-t1)
26 #####
27     t1 = time()
28     recherche2(a, L)
29     t2= time()
30     L2.append(t2-t1)

```

FIGURE 7 – Etude du temps d'exécution de la recherche linéaire.