

Modularité et initiation à la Programmation Orientée Objet

Quand nous utilisons certaines fonctions ou certains objets Python, qu'ils soient *built-in* ou bien importés à partir de *modules*, nous nous posons rarement la question de savoir quelle est leur **implémentation**, c'est-à-dire la manière dont-ils ont été conçu et programmé. Nous faisons *globalement confiance* aux concepteurs du langage ou du module.

Ce qui nous importe est plutôt **l'interface** de ces objets, c'est-à-dire la façon dont nous pouvons interagir avec ces objets : les créer, les affecter, les additionner, les supprimer,...

Dans cette partie nous verrons comment créer un module, le documenter, et définir une interface claire. Nous verrons les prémices d'un nouveau **paradigme de programmation** : la Programmation Orientée Objet(**POO**).

La suite de cette partie est grandement inspirée de [Numériques et Sciences Informatique, 24 leçons avec exercices corrigé, Ellipse](#)

1. Un premier problème



Abstract

Voici une propriété probabiliste peu intuitive : il suffit d'avoir un groupe de 23 personnes pour que la probabilité que deux personnes aient la même date d'anniversaire soit supérieure à 50%.

Nous allons construire un programme Python qui permettra de vérifier expérimentalement cette propriété.

Pour modéliser le problème :

- plutôt que d'utiliser des dates, nous allons utiliser des entiers de 1 à 365 ;
- nous allons créer une fonction *sans paramètres* `genere_groupe()` qui renvoie un tableau aléatoire de 23 entiers de 1 à 365 ;
- nous allons créer une fonction `contient_doublon(t)` qui renverra `True` si le tableau contient un doublon, et `False` sinon ;
- puis nous créerons une fonction `teste_hypothese(n)` qui testera sur un échantillon de `n` groupes la présence d'un doublon ou non, et renverra le nombre de groupes ayant eu des doublons.

? Exercice

Créer un fichier `recherchesDates.py` et **implémenter** les fonctions précédentes. Des solutions sont proposées dans les parties ci-dessous, mais vous **devez d'abord tester par vous-mêmes**. Vous pouvez cependant utiliser les indices ci-dessous pour vous aider

Procédure `genere_groupe()`

1. Utiliser la fonction `randint` du module `random` (voir la [doc](#))
2. Utiliser les méthodes de listes (voir la [doc](#))

Fonction `contient_doublon(t)`

Une possibilité est de créer d'abord une liste vide `vus`, dans laquelle on ajoutera les valeurs déjà vue lors du parcours de la liste `t`.

Ainsi, on parcourt la liste `t`

1. si l'élément est dans `vus`, c'est qu'il y a un doublon, donc on arrête la fonction en renvoyant `True`
2. si l'élément n'est pas dans `vus`, c'est donc la première fois qu'on le voit, et on l'ajoute à `vus`.
3. Si on atteint la fin de la liste, c'est qu'il n'y a pas de doublons.

fonction `teste_hypothese(n)`

Il faut :

1. Initialiser une variable comptant le nombre de doublons à 0.
2. Effectuer `n` fois une boucle qui :
 - a. Génère un groupe aléatoire.
 - b. Incrémente de 1 le compteur si ce groupe contient un doublon
3. Renvoie le compteur.

i Solution

###



Preuve mathématique



Cette preuve est donnée à titre indicatif, et n'a ni à être connue, ni même à être comprise.

Considérons notre groupe de 23 personnes, et cherchons la probabilité que les 23 personnes **n'aient pas la même date anniversaire** :

- la première peut avoir n'importe quel date anniversaire, donc 365 possibilité sur 365 dates possibles.
- La deuxième ne peut pas avoir la même date que les deux premiers, donc 364 possibilités sur 365.
- La troisième ne peut avoir la même date que les deux premiers, donc 363 possibilités sur 365.
- ...
- La $(n-i\text{ème})$ ne peut avoir la même date que les $(n-1)$ précédents, donc $(365-(n-1))$ possibilités.
- ...
- La 23ème ne peut avoir la même date que les 22 précédents, donc $(365-22 = 343)$ possibilités.

La probabilité cherchée est donc $(p = \frac{365}{365} \times \frac{364}{365} \times \dots \times \frac{343}{365} = \frac{365!}{342 \times \dots \times 365^{23}})$ où $(365!)$ est la factorielle de 365, soit la multiplication $(365 \times 364 \times 363 \times \dots \times 2 \times 1)$.

Or l'événement contraire de "les 23 personnes n'ont pas la même date anniversaire" est l'événement "au moins 2 personnes parmi les 23 ont la même date d'anniversaire". Donc sa probabilité est $(p' = 1-p)$ soit en calculant environ $(0,5073)$, soit $(50,73)\%$.

Plus d'informations peuvent être trouvées sur [l'article correspondant de wikipedia](#).

2. Différentes solutions ?

Bien entendu, les solutions proposées ci-dessus ne sont pas uniques. Elles sont mêmes **non optimales** (en tout cas pour la fonction `contient_doublon(t)`). Il est tout à fait possible de proposer d'autres **implémentations** du code, c'est-à-dire **d'autres façons de coder** la fonctionnalité voulue. Ainsi on pourrait regarder les implémentations suivantes, et les comparer entre elles :

? Exercice : autres implémentations de `contient_doublon(t)`

Tableau de booléens

```
def contient_doublon(t) :  
    """fonction renvoyant un booléen signalant la présence ou non d'un doublon dans le tableau"""  
    s = [False]*365 # s est un tableau temporaire contenant false pour chaque date  
    for data in t :  
        if s[data] : # si s[data] est vrai (True), alors il y a doublon  
            return True  
        else : # sinon on bascule s[data] à True  
            s[data] = True  
    return False
```

C'est une solution simple. Mais que dire de ses avantages et de ses inconvénients ?

Tableau de bits

```
def contient_doublon(t) :  
    """fonction renvoyant un booléen signalant la présence ou non d'un doublon dans le tableau"""  
    s = 0  
    for data in t :  
        if s & (1<<data) != 0 :  
            return True  
        else :  
            s = s | (1<<data)  
    return False
```

C'est une solution beaucoup plus complexe (et hors programme de Terminale dans sa conception). Quels sont ses avantages et ses inconvénients ?

Table de hachage

```
def contient_doublon(t) :  
    """fonction renvoyant un booléen signalant la présence ou non d'un doublon dans le tableau"""  
    s = [[] for _ in range(23)]  
    for data in t :  
        if data in s[data%23] :  
            return True  
        else :  
            s[data%23].append(data)  
    return False
```

✓ Solution

Solution originale

L'avantage est la simplicité du code, et c'est à peu près tout... Par contre les inconvénients sont nombreux, en particulier le **coût en temps** : en effet à chaque tour de boucle `for data in t`, on exécute l'instruction `data in s`, qui parcourt tout le tableau `s`... On a donc une complexité en temps en $\mathcal{O}(n^2)$ (au pire). Pour un tableau de 23 éléments, c'est acceptable, mais dans l'hypothèse d'un tableau de plus grande taille, c'est absolument à éviter !

Solution tableau de booléens

Un des avantages est que la complexité en temps est bien meilleure que pour la première solution. Il n'y a plus les deux boucles imbriquées, d'où un gain considérable. Cependant on peut avoir un problème de **coût en mémoire**, car on utilise un tableau de taille 365 pour uniquement vérifier 23 dates. Dans le cadre d'une comparaison sur un ensemble de valeurs possibles supérieures à 365, le coût en mémoire peut vite devenir problématique.

Solution tableau de bits

La solution est très complexe, mais elle a un grand mérite : un booléen, en python, est en fait un **entier** (0 ou 1), donc stocké sur... **8 octets** ! (source [ici](#)) Or il n'est pas nécessaire d'utiliser 8 octets, soit 64 bits, pour stocker un booléen... En fait il suffit d'un seul bit ! Cette solution divise donc par **64** la taille mémoire par rapport à la solution précédente !

C'est globalement un bon avantage dans cette situation,; mais cela reste rapidement insuffisant si le nombre d'éléments auquel on s'intéresse est bien plus grand que 365.

Il faut noter que le **tableau de bits** (ou *bit set* ou *bit array*) est une structure compacte qui permet de représenter facilement des tableaux de booléens. Elle permet une meilleure utilisation des ressources mémoires dans les cas où celle-ci est limitée, comme par exemple dans la mémoire cache du processeur.

Solution table de hachage

Comme nous l'avons vu en classe de première, la table de hachage est une solution efficace et élégante qui permet de gagner à la fois du **coût en temps** (on ne parcourt pas un tableau, on atteint directement l'objet par sa *clé*, ou en tout on parcourt un sous-ensemble beaucoup plus petit), et du **coût en mémoire** (le tableau des clés est de la taille strictement nécessaire).

3. Une même interface

? Exercice

Quand on observe les 4 propositions de codes pour la fonction `contient_doublon(t)`, on peut constater que ces 4 codes sont quasiment identiques. Quelles sont ces parties identiques ?

✓ Solution

```
def contient_doublon(t) :
    """fonction renvoyant un booléen signalant la présence ou non d'un doublon dans le tableau"""
    s = ...
    for data in t :
        if ... :
            return True
        else :
            ...
    return False
```

Les parties en pointillé de la solution précédente vérifient les conditions suivantes :

- `s` représente un ensemble de date, et le premier trou correspond à la création de cette structure.

- Le deuxième trou consiste à vérifier si `data` est contenu dans `s`.
- le troisième trou consiste à ajouter `data` à `s`

Seules ces trois parties changent dans les 4 programmes.

On pourrait alors isoler ces trois aspects dans trois fonctions différentes et obtenir le code *factorisé* suivant :

✓ Code factorisé

```
def contient_doublon(t) :  
    """fonction renvoyant un booléen signalant la présence ou non d'un doublon dans le tableau"""  
    s = cree()  
    for data in t :  
        if contient(data,s) :  
            return True  
        else :  
            ajoute(data,s)  
    return False
```

On définit ainsi une fonction `contient_doublon(t)` **complètement séparée** de la représentation de la structure `s`.

Le ou la programmeur·euse qui souhaite simplement utiliser la structure de donnée `s` **n'a pas à se préoccuper** de la façon dont elle a été **implémentée**. Il ou elle n'a besoin que de connaître son **interface** :

- la fonction `cree()` sert à construire une structure ;
- la fonction `contient(data,s)` sert à regarder si `data` est contenu dans la structure `s` ;
- La fonction `ajoute(data,s)` ajoute l'élément `data` à la structure `s`.

C'est exactement ce qui se passe quand on utilise des modules python : on ne cherche pas à savoir *comment sont programmés* les fonctions du modules(c'est-à-dire **l'implémentation du module**) - car on fait confiance aux programmeur·euse·s de ce module, mais juste à savoir *comment utiliser* ces fonctions(= **l'interface du module**).

Encore mieux, le ou la programmeur·euse du module peut, si il ou elle ne change pas l'**interface** (c'est-à-dire la manière *d'utiliser* les fonctions), améliorer ces fonctions (en temps, en mémoire, etc...) sans même que l'utilisateur·trice n'ait à changer quoi que ce soit à son propre programme, qui continuera à fonctionner (mieux, du moins on espère...).