

<u>+</u>



4

**1** La **RAM** pour Random Access Memory correspond à la mémoire vive d'un ordinateur. C'est un espace de stockage temporaire. Le système accède à cette mémoire de façon instantanée ce qui permet la fluidité de l'interface.

#### **Processus et thread**

(/typo)

(/forum/271)

(II)

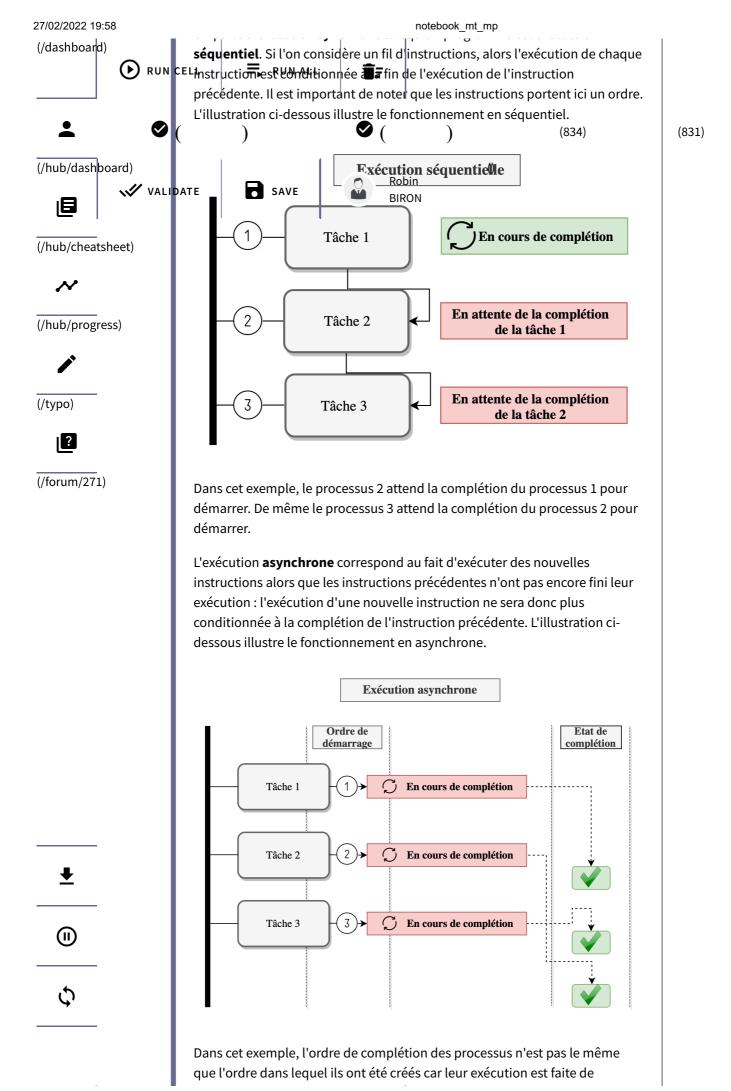
On appelle **processus** un programme autrement dit un ensemble d'instructions qui est **en cours d'exécution**. L'ensemble des instructions d'un programme est stocké sur la **RAM** de telle sorte à ce que le processeur puisse comprendre ces instructions. A partir de la RAM, le processeur va donc exécuter chaque instruction. On parle de cycle "fetch-execute", cela signie que le processeur cherche l'instruction puis l'exécute. Il est important de noter que chaque processus est indépendant des autres existants.

Un **thread** est une sous-partie de processus et correspond à un **fil d'exécution** d'instructions. Ainsi un processus pourra être composé d'un ou plusieurs threads, qui seront exécutés de façon parallèle ou concurrente.

Processus et threads sont ainsi des notions très proches mais elles diffèrent sur des éléments clés. Chaque **processus** dispose d'un **espace mémoire propre** qui lui est alloué. A contrario, tous les threads appartenant à un même processus **partagent un espace mémoire**. Ces propriétés concernant l'allocation de la mémoire influent notamment sur la communication et la rapidité de passage d'un processus ou thread à un autre. En effet, la communication entre **threads** sera par exemple **moins coûteuse** qu'une communication entre processus et il sera également plus rapide de passer d'un thread à un autre plutôt qu'un processus à un autre. Il est également à noter que la création d'un thread sera moins coûteuse en temps que la création d'un processus à cause de l'allocation de cet espace mémoire propre.

# **Exécution synchrone et asynchrone**

On parle d'exécution synchrone lorsqu'un programme est exécuté en



utilisateurs ou encore des requêtes adressées à une base de données, pourra être considéré comme I/O bound. Ces opérations vont donner lieu à de l'**attente**, souvent appelé IOwait, car ces données ne sont pas immédiatement accessible par le CPU. L'exécution du reste des instructions va donc être mise en pause en attendant l'obtention de ces informations.

La programmation **asynchrone** vise à combler ces temps d'attente. A titre d'exemple, lorsque l'on attend une réponse suite à une requête (opération I/O), si le programme est asynchrone, il est possible de lancer d'autres requêtes alors que le résultat de la première est toujours en attente. Il faut néanmoins rester vigilant car le "multitasking" permis par la programmation asynchrone peut parfois faire diminuer les performances car il peut s'avérer coûteux en temps. Pour désigner le passage d'une tâche à une autre, on fera souvent référence à la notion de "context-switching" : passser d'un thread ou d'un processus à un autre.

#### **CPU** bound

(/hub/progress)

(/typo)

(/forum/271)

(II)

On dit qu'un ensemble d'instructions est CPU bound lorsque le temps d'exécution global est limité par les performances du CPU. Cela est notamment le cas d'un programme qui comporte de nombreux calculs matriciels. Ainsi plus le processeur sera performant, plus l'exécution du programme sera rapide.

# Concurrence et parallélisme

Les notions de concurrence et parallélisme sont souvent confondues car très proches. Il est important de les distinguer. Pour cela il faut différencier l'exécution concurrente et parallèle.

## Parallélisme

On parle d'exécution parallèle lorsque des tâches sont exécutées et progressent simultanément et indépendamment. Il peut s'agir de threads ou de processus.

## Concurrence

On parle d'exécution **concurrente** lorsque plusieurs tâches progressent dans un même intervalle de temps mais s'exécutent en différé. Ce délai est bien







souvent infime ce qui donne l'illusion d'une exécution simultanée. RUN CEL Rappelor กลัก คลัก กลุ่ยการ qu'un peur de CPU ne peut exécuter qu'une tâche à la fois et que c'est l'exploitation des temps de latence qui donnent l'illusion de simultanéité. A titre d'exemple, une seconde tâche peut être éxecutée suite à l'exécution d'une pre ère qui est toujours en cours de complétion.

(831)

(/hub/dashboard)



(/hub/cheatsheet)



(/hub/progress)



(/typo)



(/forum/271)

(II)



VALIDATE SAVE II n'existe pas de règle géne.... e pour faire un choix entre threads et processus, néanmoins souvent il sera pertinent de choisir :

- Plusieurs threads et une programmation concurrente lorsque le programme est I/O bound;
- Plusieurs processus et une programmation parallèle lorsque le programme est CPU bound.

## Multithreading et multiprocessing

Lorsque l'on fait référence au multiprocessing, on désigne souvent l'exécution de **plusieurs processus en simultané** tandis que pour le multithreading on fait référence à l'exécution de plusieurs threads en concurrence.

## Multithreading

Lorsque l'on fait référence au multithreading, on désigne dans la majorité des cas l'exécution de plusieurs threads au sein d'un même coeur. C'est donc de la programmation concurrente, qui permet entre autres d'exploiter les temps de latence. Il est important de noter que dans ce cas il ne s'agit pas d'exécution simultanée.

Lorsque que le processeur dispose de plusieurs coeurs alors les threads peuvent être répartis entre les coeurs et peuvent donc être exécutés simultanément, c'est ici alors de la programmation parallèle.

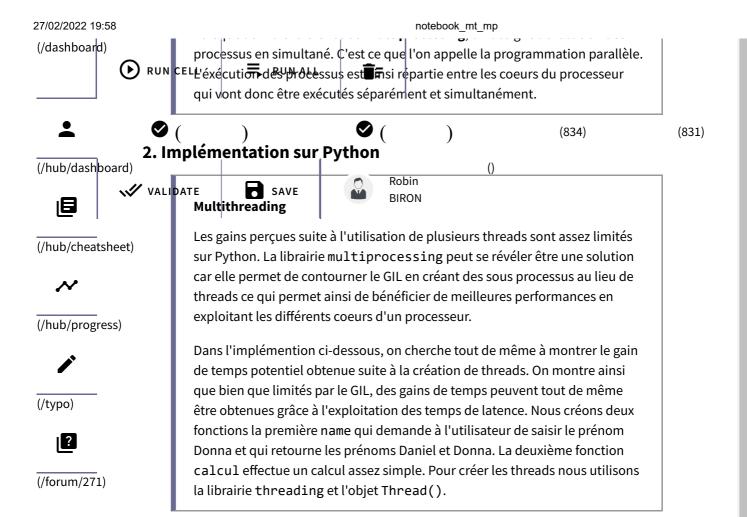
Il est important de souligner que le partage de mémoire entre threads et leur exécution en parallèle est à l'origine de certaines sécurités telles que les "locks" ou "synchronizers" qui permettent d'éviter autant faire que ce peut des erreurs. A titre d'exemple, si l'on incrémente un même nombre entre deux threads qui sont exécutés en parallèle alors il est possible de "perdre" ces incrémentations car les threads ont été exécutés simultanément. Les "synchronisations" entre threads ainsi que des "verrous" permettent en règle générale d'ôter ou au moins de limiter ces erreurs.

# Le cas Python

Python est un cas particulier en ce qui concerne le multithreading. En effet, il possède un verrou appelé GIL pour Global Interpreter Lock en anglais qui assure qu'un seul thread n'ait accès à l'interpréteur Python a la fois. Cela rejoint ainsi la gestion des erreurs d'accessibilité de mémoire évoquée plus haut.

# Multiprocessing

Lorsque l'on fait référence au multiprocessing, on désigne l'exécution des

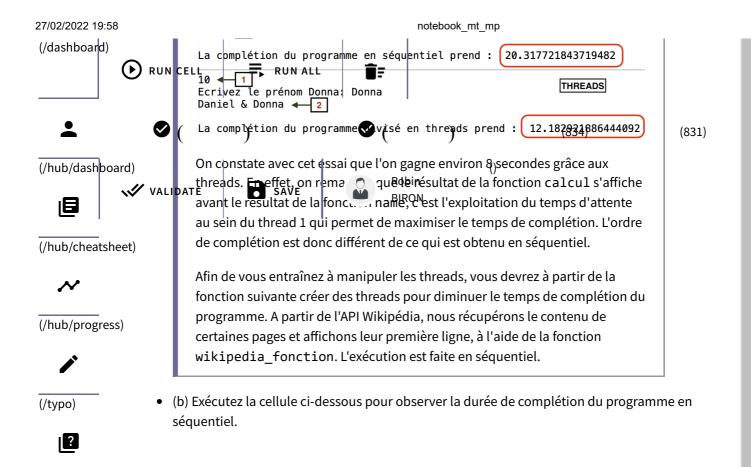


• (a) Exécutez la cellule ci-dessous et suivez les instructions de saisie.



10

Daniel & Donna ←

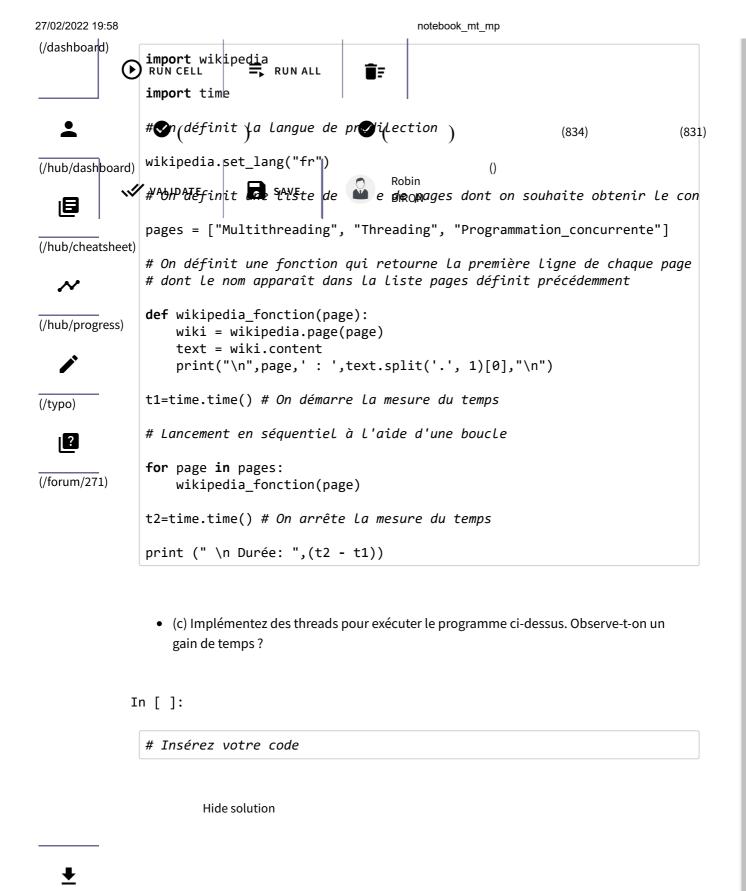


<u>•</u>

(/forum/271)







In [ ]:

(11)

?

(/forum/271)

Multiprocessing

print ("\n Durée:", (t2 - t1))

# Le temps d'exécution est fortement réduit !

# On ne contrôle pas l'ordre de complétion des threads

Afin d'illustrer la parallélisation de différents processus sur Python nous utilisons la librairie multiprocessing et l'objet Pool(). Nous créons dans un premier temps, une fonction assez coûteuse en temps de calcul, calcul\_lourd, puis nous exécutons en séquentiel cette fonction pour différents arguments. Nous faisons la même chose en parallélisant l'exécution sur 4 coeurs.

# L'affichage des pages n'est pas dans le même ordre que décrit au sein

- (a) Exécutez la cellule ci-dessous.
- **1** Le temps de d'exécution de la cellule ci-dessous est long (~ **5 minutes**).

<u>▼</u>

(11)

4

La complétion du programme en séquentiel prend : (185.92671632766724)

La complétion du programme en parallèle prend : (77.84622693061829)

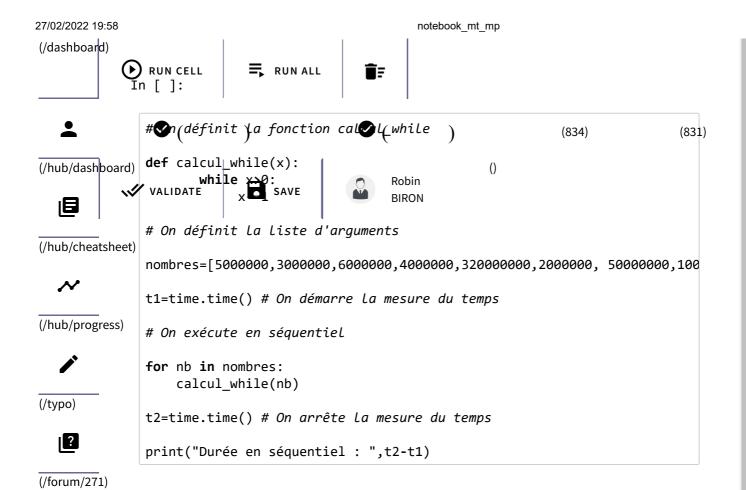
print("\nLa complétion du programme en parallèle prend : ",t2-t1)

Voici un exemple de résultat que nous pouvons obtenir en termes de temps de calcul. Les résultats sont ici très parlants. Il vient que paralléliser permet de gagner plus de la moitié du temps de calcul. Il faut tout de même noter que la création des processus a un coût qui n'est pas "rentable" dès lors que les calculs sont légers. Pour des "petits" calculs, il aurait été ici plus rapide de rester en séquentiel.

Afin de vous entraînez à manipuler l'exécution parallèle des processus, vous devrez à partir de la fonction suivante calcul\_while créer plusieurs processus pour accélérer le temps de complétion obtenu en séquentiel.

• (b) Exécutez la cellule ci-dessous pour observer la durée de la complétion du programme en séquentiel.

(II)



• (c) Implémentez plusieurs processus pour exécuter le programme ci-dessus. Observe-ton un gain de temps ?

# In [ ]:

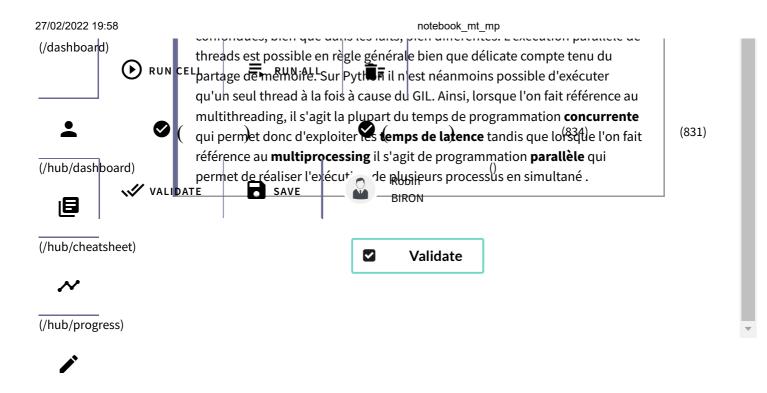
# Insérez votre code

Hide solution



In [ ]:

Le multithreading et le multiprocessing sont souvent des notions confondues bien que dans les faits bien différentes l'exécution parallèle de



**♣**(II)
(\$\$\$

(/typo)

?

(/forum/271)