PROGRAMMATION CONCURRENTE — 3ETI

TRAVAUX PRATIQUES SEANCE 4 — PROCESSUS & SEMAPHORES & MEMOIRE PARTAGEE & VERROU

EXERCICE 1 - Somme des éléments d'une liste

Pour calculer la somme des éléments d'une liste L à N entiers on utilise deux processus qui s'exécutent en parallèle. Le processus P1 parcourt les éléments d'indice impair et le processus P2 parcourt les éléments d'indice pair. Le processus père lance les 2 processus P1 et P2. A la fin d'exécution de P1 et P2, le processus père affiche le résultat stocké dans la <u>variable partagée</u> Somme.

```
#Processus P1
                                                 #Processus P2
i = 1
                                                 i = 0
Sommelmpairs = 0
                                                 SommePairs = 0
Tant que (i \le N)
                                                 Tant que (i \le N)
faire
  Sommelmpairs = Sommelmpairs + L[i]
                                                    SommePairs := Somme SommePairs + L[i]
  i = i + 2
                                                   i = i + 2
FinTantque
                                                 FinTantque
Somme = Somme + Sommelmpairs
                                                 Somme = Somme + SommePairs
```

EXERCICE 2 - Précédence de tâches

On considère un ensemble de six tâches séquentielles : A, B, C, D, E et F avec les contraintes suivantes :

- La tâche A doit précéder les tâches B, C, D [ces trois tâches ne peuvent démarrer qu'à la fin d'exécution de la tâche].
- Les tâches **B** et **C** doivent précéder la tâche **E**.
- Les tâches **D** et **E** doivent précéder la tâche **F**.

Réaliser la synchronisation de ces tâches en utilisant les **sémaphores**.

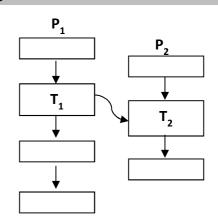
Chaque tâche est exécutée par un processus.

Chaque processus se contente d'afficher son état.

B C D

EXERCICE 3 - Précédence de tâches

Un système est composé de deux tâches T_1 et T_2 soumises à la contrainte de précédence $T_1 < T_2$. Ces deux tâches appartiennent à deux processus P_1 et P_2 différents qui doivent être synchronisés \Rightarrow Le processus P_2 doit retarder l'exécution de la tâche T_2 jusqu'à ce que le premier processus P_1 termine la tâche T_1 .



EXERCICE 4 - Rendez-vous de deux processus

On considère deux processus producteurs P_1 et P_2 qui produisent des messages (nombres entiers tirés aléatoirement) et les déposent dans deux queues (files message vues en cours) Q1 et Q2 respectivement (Q_i pour P_i , i=1,2). Deux processus consommateurs C_1 et C_2 consomment les messages : C_1 ceux déposés dans Q_1 , C_2 ceux déposés dans Q_2 ; avec la contrainte que lorsqu'un processus C_i (i=1,2) consomme un message, il attendra que l'autre processus C_j (j=3-i) ait consommé un message lui aussi pour continuer à consommer un autre message (**Rendez-vous entre C1 et C2 après chaque consommation**). Synchroniser ces processus en utilisant les **sémaphores**.

EXERCICE 5 – Rendez-vous à 2 et à 3 – Exercice supplémentaire

Deux processus P_1 et P_2 souhaitent établir un rendez-vous avant l'exécution de la fonction rdv1() pour l'un et rdv2() pour l'autre. En utilisant les sémaphores, écrire les scripts P_1 et P_2 permettant d'établir ce rendez-vous.

Rendez-vous à 2 et à 3 : Réaliser un rendez-vous entre 3 processus P₁, P₂ et P₃.

EXERCICE 6 - Le Rendez-vous — Exercice supplémentaire

Pour réaliser un mécanisme de communication un à plusieurs, on utilise un ensemble de processus composé d'émetteurs et de récepteurs. Un émetteur produit un message (à simuler par l'affichage d'un message sur l'écran) et se met en attente jusqu'à ce qu'il y ait **N-1** récepteurs au rendez-vous. Un récepteur lancé attend l'émission et l'arrivée des autres récepteurs. Prenons l'exemple d'un rendez-vous **1** à **2** - On exécute ce script avec 4 récepteurs et 2 émetteurs :

\$> python exercice6 R E E R R R

Voici un exemple des affichages de ce script :

Le processus 1 récepteur se met en attente

Le processus 2 émetteur produit un message et se met en attente

Le processus 3 émetteur produit un message et se met en attente

Le processus 4 récepteur débloque les processus 1 et 2 et consomme le le message.

Le processus 5 récepteur au Rendez-vous avec le processus 3 émetteur - Attente

Le processus 6 récepteur débloque les processus 3 et 5.

https://docs.python.org/fr/3/library/multiprocessing.html