## Programmation Concurrente — 3ETI

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

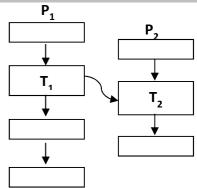
#### EXERCICE 1 - Somme des éléments d'une liste

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 = 0
i = 1
Sommelmpairs = 0
                                                  SommePairs = 0
Tant que (i \leq N)
                                                  Tant que (i \leq N)
faire
                                                 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

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 3 – 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 4 – 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 P<sub>1</sub>, P<sub>2</sub> et P<sub>3</sub>.

## EXERCICE 5 - 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 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