# Processus multitâches ou multi-threads

# Introduction

Ce TP étudie le fonctionnement des processus multi-tâches et la synchronisation entre activités (threads) parallèles d'un même processus. On retrouve souvent ce fonctionnement dans la littérature sous le vocabulaire *multi-threads*. Les exercices suivants ont pour objectif d'apprendre à utiliser les outils vus en cours pour résoudre différents problèmes.

Dans la suite, lorsque nécessaire, vous pouvez utiliser une fonction "calcul" qui effectue des calculs d'une durée souhaitée en paramètre (fonction disponible sur Moodle). Elle permet de remplacer les étapes de traitements ou de tâches effectués par un threads (selon l'énoncé).

#### 1 La base : Parallélisme de tâches

Téléchargez les fichiers sources fournis sur Moodle.

- 1. Compléter le squelette pour que le programme principal lance plusieurs tâches s'exécutant en parallèle et pour montrer (voir à l'écran) que ces tâches se déroulent bien en parallèle.
- 2. Que se passe-t-il si la tâche principale se termine sans attendre la fin des autres tâches? Compléter le code pour éviter cette situation.
- 3. Que se passe-t-il si une des tâches fait un appel à exit()?
- 4. Compléter l'implémentation de sorte à constater que lorsqu'un processus crée une donnée en mémoire puis génère plusieurs tâches, toutes les tâches ont accès à cette même donnée.
- 5. Y a t-il un problème de synchronisation à résoudre lors de la précédente question?

# 2 Serveur TCP concurrent multi-thread

Reprendre la dernière application client-serveur TCP que vous avez mise en oeuvre. Modifier le serveur pour que chaque client demandant une connexion soit traité par un thread.

Dans cette implémentation, une attention particulière doit être portée sur la gestion des cas d'erreur ou de fermeture des sockets.

# 3 Rendez-Vous

Dans un problème classique de rendez-vous entre tâches, chaque tâche lancée effectue un premier travail puis attend que toutes les autres aient aussi terminé leur premier travail (point de rendez vous) avant de poursuivre leur exécution pour effectuer un second travail.

- 1. Quel paradigme de synchronisation utiliserez vous pour mettre en place ce rendez-vous : exclusion mutuelle ou attente d'un événement ?
- 2. Proposer une solution pour ce problème et pour n tâches sous forme de schéma algorithmique puis implémenter votre solution.

# 4 Traitement synchronisé

On envisage un traitement parallèle d'une image par plusieurs activités d'un même processus, chacune ayant un rôle déterminé. Plus précisément, il s'agit d'effectuer une suite ordonnée de traitements d'image, chaque traitement est implémenté par une activité et chaque activité peut

travailler sur un sous ensemble de points (pixels) de l'image, appelée zone, en parallèle avec un autre traitement.

En supposant que l'image est une suite de zones ordonnées, les traitements doivent se faire :

- avec garantie d'exclusivité : une activité ne doit pas accéder à une zone en cours de traitement par une autre activité,
- en respectant un ordre bien déterminé entre les activités : sur toute zone, l'activité  $T_1$  doit passer en premier, puis  $T_2$  etc.

On impose aussi le fait que chaque activité traite les zones dans leur ordre successif  $(1, 2, 3, \ldots)$ 

 Proposer une architecture (en terme de hiérarchie de threads, le rôle de chacun et les données partagées) de l'application et une solution algorithmique permettant un fonctionnement correct.

Pour vous aider, on considère la solution suivante (d'autres solutions sont possibles):

À chaque activité  $T_i$  est associée une donnée **commune**  $d_i$ , telle que  $d_i$  contient le numéro de zone en cours de traitement par  $T_i$ .  $T_{i+1}$  peut savoir, en consultant  $d_i$  si elle peut traiter la zone à laquelle elle veut passer.

**Exemple** : si l'activité  $T_2$  est en train de traiter la zone  $Z_5$ ,  $d_2$  contient la valeur 5, positionnée par  $T_2$  juste avant de commencer le traitement de  $Z_5$ .  $T_3$  ne pourra travailler sur  $Z_5$  que lorsque  $d_2$  sera positionnée à une valeur > 5.

Dans cette solution, il y a un « espace commun » à toutes les activités (tableau commun d[n]), contenant autant d'éléments que d'activités traitant l'image. Chaque activité peut consulter ces données mais ne peut modifier que la donnée correspondant à son rang (chaque  $T_k$  peut modifier seulement  $d_k$ ).

2. Implémenter votre solution, en simulant un temps de travail aléatoire pour chaque activité travaillant sur l'image.