TP 4 – Mémoire partagée

Exercice 1

Écrivez un programme fin qui prend en paramètre un nom de fichier (que l'on supposera être un fichier texte, c'est-à-dire une suite de lignes terminées par un caractère « \n »). Votre programme doit projeter le fichier en mémoire avec la primitive mmap et afficher la dernière ligne qui s'y trouve (sans utiliser la primitive système read bien sûr).

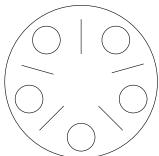
Exercice 2

On rappelle que le problème du dîner des philosophes est un problème classique de synchronisation (cf TD 4) dont la formulation est :

Cinq philosophes passent leur existence autour d'une table, à penser et à manger. Penser ne les fait pas interagir les uns avec les autres. Mais pour manger le contenu de son bol de riz, un philosophe doit se munir de deux baguettes, celle située à sa gauche et celle située à sa droite.

L'existence du philosophe *i* se résume donc à :

```
répéter
    penser ()
    P (baguette [i])
    P (baguette [(i+1) mod 5])
    manger ()
    V (baguette [i])
    V (baguette [(i+1) mod 5])
fin répéter
```



On veut simuler un tel système avec deux programmes :

- table nphilo: ce programme prend en paramètre le nombre de couverts à dresser (c'est-à-dire le nombre de philosophes, de bols ou de baguettes), initialise un segment de mémoire partagée nommé /table contenant, a minima, le nombre de couverts, le numéro du prochain philosophe attendu à la table (initialement nul, incrémenté à chaque fois qu'un philosophe s'attable), et autant de sémaphores que nécessaire. Une fois la table dressée, le programme peut se terminer. Le nombre de couverts ne doit être borné que par la mémoire disponible et non par une limite imposée par votre programme.
- philo nrepas: ce programme simule un philosophe avec la boucle ci-dessus. Il commence par obtenir son identité (son numéro) avec le numéro du prochain philosophe dans le segment de mémoire partagée, puis commence la boucle et s'arrête lorsqu'il a parcouru le nombre de tours indiqué. Pour simplifier le programme, les philosophes ne réfléchiront pas et leurs repas ne seront constitués que d'un simple affichage (ce sont des purs esprits).

Implémentez ces programmes. Vous devez constater un interblocage au bout d'un certain nombre de repas. Donnez l'ordre de grandeur sur votre machine.

Voici quelques astuces à connaître :

- n'oubliez pas de compiler avec -pthread (pour les sémaphores) et faire l'édition de liens avec -lrt.
- sur Linux, le segment de mémoire partagée est représenté par un fichier dans /dev/shm. Vous pouvez supprimer ce fichier avec la commande rm, notamment si vous changez le format des données dans le segment, le nombre de philosophes ou simplement si vous voulez réinitialiser la table.
- pour tester, vous pouvez lancer 5 philosophes en parallèle et en rafale avec (par exemple) :

```
for i in 1 2 3 4 5; do ./philo 10 & done
Ensuite:
— jobs : donne la liste des jobs lancés et non encore terminés
```

— kill %1: arrête le job numéro 1

— pour réaliser l'affichage dans le philosophe, vous pouvez utiliser printf. N'oubliez pas d'appeler fflush(stdout) après chaque affichage pour éviter que ceux-ci soient bufferisés lorsque la sortie est un fichier.

Exercice 3

Implémentez une version sans interblocage de l'exercice précédent. Vous devrez sans doute modifier l'algorithme indiqué dans cet exercice.

Exercice 4

On s'intéresse maintenant à la terminaison. Modifiez votre implémentation de la question précédente (sans interblocage) pour que le programme table attende que le dernier philosophe ait quitté la table pour supprimer le segment de mémoire partagée et se terminer. Bien évidemment, vos programmes doivent utiliser exclusivement des sémaphores pour la synchronisation et ne doivent contenir aucune attente active ni temporisation.