## **TP 3 – Conditions POSIX**

## Exercice 1

On veut écrire un programme pour gérer un centre de calcul, dédié aux applications scientifiques parallèles :

- le centre de calcul contient *m* machines;
- les n utilisateurs simultanés lancent chacun p « jobs » en séquence;
- le job *j* de l'utilisateur *u* nécessite  $k_{uj}$  machines  $(1 \le k_{uj} \le m)$ .

On décide de représenter les utilisateurs par des threads. L'algorithme du thread pour l'utilisateur u est :

```
pour j variant de 1 à p
attendre que k_{uj} machines soient disponibles
exécuter le job j
remettre les k_{uj} machines à disposition
```

Écrivez le programme correspondant, qui doit admettre les trois arguments m, n et p. Les valeurs  $k_{uj}$  seront déterminées aléatoirement entre 1 et m. Chaque job ne fait rien d'autre qu'appeler sleep(t) avec t tiré aléatoirement entre 1 et p. Vous utiliserez une variable globale partagée pour représenter le nombre de machines actuellement disponibles, et vous utiliserez une condition POSIX pour synchroniser les utilisateurs.

## **Exercice 2**

On considère un système composé de 6 cuisiniers et d'un épicier, dont le but est de produire des gâteaux. La production d'un gâteau nécessite 4 ingrédients : du beurre, des œufs, de la farine et du sucre.

Les cuisiniers disposent chacun de deux ingrédients, en quantité illimitée, selon le tableau ci-contre. Notez que tous les cuisiniers ont des ingrédients différents.

Périodiquement, l'épicier livre sur une table deux ingrédients quelconques, choisis aléatoirement, en quantité suffisante pour produire un gâteau. Il attend ensuite un gâteau, avant de partir cher-

Cuisinier:	1	2	3	4	5	6
Beurre			<b>√</b>		<b>√</b>	<b>√</b>
Œufs		$\checkmark$		$\checkmark$		$\checkmark$
Farine	$\checkmark$			$\checkmark$	$\checkmark$	
Sucre	$\checkmark$	$\checkmark$	$\checkmark$			

cher à nouveau deux ingrédients. Notez que lorsque l'épicier apporte deux ingrédients, un seul des cuisiniers est à même de produire un gâteau (mais l'épicier ignore lequel).

Le fichier ci-attaché contient un squelette de ce programme, que vous pouvez compléter : (Si vous ne parvenez pas à extraire le document attaché, consultez votre source habituelle.)

## Exercice 3

On souhaite implémenter les sémaphores en utilisant les « conditions » offertes par l'API POSIX des threads.

On rappelle que les sémaphores sont constitués d'un compteur et de deux opérations P et V, dont l'implémentation peut être :

P	V
compteur	compteur++
si compteur < 0	si compteur $\leq 0$
alors attendre	alors réveiller un thread
fin si	fin si

Les algorithmes ci-dessus doivent être implémentés en section critique.

- définissez le type monsem\_t nécessaire pour représenter un sémaphore;
- implémentez la fonction int monsem\_init (monsem\_t \*, int), où le deuxième paramètre est la valeur initiale du compteur;
- implémentez la fonction int monsem\_P (monsem\_t \*);
- implémentez la fonction int monsem\_V (monsem\_t \*).

Comme toutes les fonctions sem\_\*, ces fonctions doivent renvoyer 0 si tout s'est bien passé ou -1 en cas d'erreur (et modifier la variable errno).

À l'aide des sémaphores que vous avez implémentés, écrivez un programme composé de deux threads : le thread généré lit des octets sur l'entrée standard et les place dans un tableau de 10 éléments que le thread principal lit et affiche sur la sortie standard.

Votre programme doit bien évidemment :

- ne comporter aucune variable globale;
- s'arrêter lorsqu'une fin de fichier est rencontrée sur l'entrée standard;
- fonctionner sans problème avec des données binaires;
- produire une sortie identique à l'entrée; par exemple, la commande suivante doit afficher « ok ».
  - \$ ./a.out < /bin/ls > toto && cmp /bin/ls toto && echo ok