UFR SSI M1 INFO - INF 2160u CONCURRENCE

Session II - 2020-2021

Luc Courtrai date : mardi 8 juin 2021 durée : 2h

1 Question de cours? (4 pts)

- -1- Une variable globale (en dehors d'une fonction) d'un programme C, est-elle partagée par 2 threads POSIX. Pourquoi?
- -2- Sous Linux, un fichier ouvert (par l'appel système open) par un processus est-il toujours ouvert et accessible par son processus fils (fork). Pourquoi?
 - -3- L'opération P sur un sémaphore est-elle toujours bloquante? Pourquoi?
- -4- Comment protéger une variable dans un segment partagé, d'un accès concurrent de deux processus lourds issus d'un programme C sous LINUX?
- -5- Deux threads Java appelant la même méthode d'instance protégée par la clause synchonized sur deux objets différents sont-ils en exclusion mutuelle? Pourquoi?
 - -6- Pourquoi l'appel aux méthodes wait ou notify doit il être inclus dans un bloc synchronized?
 - -7- Comment stopper un processus (pas le tuer) sans faire un ctrl Z sur le terminal
- -8- Dans les streams d'objets en Java, comment fusionner les résultats suite à l'appel à parallel? exemple sum=IntStream.range(0,10).parallel() . . .

2 Prinln (4 pts)

```
class Th extends Thread {
 static int sval=0;
  int val;
 public Th(int v) {val =v;};
 public void run() {
  sval++;
  System.out.println(val+" " + sval);
   while(val -- >= 0 ) {
      System.out.println(val+" "+sval);
      if (val % 2 == 0) {// pair
        Th unT = new Th (val);
        unT.start();
        try {unT.join();} catch (InterruptedException e){}
}
public static void main(String args[]){
   (new Th(2)).start();
}
```

Quel est le résultat de ce programme sur la sortie standard?

3 Opération Z sur les Sémaphores (6 pts)

Voici une implantation (des sémaphores en JAVA en utilisant les moniteurs.

```
public class Semaphore {
                  count = 0;
 private LinkedList<Thread> lockThreads;
 public Semaphore(int i) {
    count = i;
    lockThreads=new LinkedList<Thread>();
 public void P() throws InterruptedException{
    synchronized (Thread.currentThread()){
      synchronized (this) {
         if (count != 0) {count--; return;}
         lockThreads.add(Thread.currentThread());
      Thread.currentThread().wait();
   }
 }
 public synchronized void V() {
    if (lockThreads.size() != 0) {
      Thread first= lockThreads.remove();
      synchronized(first){
        first.notify();
    } else
         count++;
  }
```

Modifier cette classe pour ajouter l'opération Z. L'appel à cette opération bloque le thread courant si le compteur est différent de (Z)éro et jusqu'à ce que la valeur de ce compteur passe à 0 par l'opération P. Tous les threads bloqués dans Z sont alors réveillés.

Attention les threads bloqués dans Z ne doivent pas être mélangés avec ceux bloqués dans P.

```
/* operation Z
* bloque le thread courant si le compteur est différent de 0
* et cela jusqu a ce que la valeur de ce compteur passe à nulle */
public void Z();
```

4 Initialisation d'un serveur (6 pts)

On désire mettre en place une application client serveur en C, C++ ou Java. Le serveur doit s'initialiser avant d'offrir ses services. Les clients, qui demandent le service, doivent être bloqués tant que le serveur n'a pas fini sa phase d'initialisation.

Vous devez utiliser pour la synchronisation les séma phores et uniquement les deux opérations P et V . Vous devez compléter ces trois bouts de code (\dots) .

```
COTE SERVEUR

//Debut du serveur

... // a compléter

//Fin de la partie initalisation

... // a compléter

COTE CLIENT

//Avant la demande au serveur

... // a compléter
```

On suppose que le serveur démarre en premier et qu'aucun client ne peut être lancé avant le serveur (le serveur a fini la partie "Début du serveur").

Seule la partie synchronisation nous intéresse, vous pouvez utiliser du pseudo code du type $\mathbf{C}++:$

```
shared int cmp =0;  // variable partagées (connue par TOUS les programmes)
shared semaphoreMutex(1) // sémaphore partagé initialise à 1
mutex.P(); // operation P sur le sémaphore mutex
mutex.V();
```