



Sorbonne Université – Master Informatique – Spécialité STL – UE 5I553 – PPC

## **Paradigmes de programmation concurrente**

### **TD 1 — (2 h)**

### **Modélisation avec de réseaux de Petri**

Romain Demangeon

#### **Exercice 1 : Machine à café**

Nous souhaitons modéliser le distributeur de boissons suivant :

- la machine accepte à tout moment des pièces,
- on peut appuyer sur deux types de boutons *thé* ou *café*,
- quand on appuie sur un bouton, si une pièce est présent, et si il n'y a pas de gobelet dans le reservoir, la machine sert la boisson requise,
- pour boire la boisson le client retire le gobelet de la machine.

#### **Question 1**

Proposer un réseaux de Petri qui modélise le distributeur de boissons. Donner sa description formelle et sa matrice d'incidence.

#### **Question 2**

Donner un vecteur initial correspondant à une machine vide et une personne avec 3 pièces.

Calculer des séquences totales possibles. Donner leur vecteurs caractéristiques.

#### **Question 3**

Expliquer formellement pourquoi, à tout moment, on ne peut avoir dans la poubelle plus de gobelets que de pièces que la personne possède initialement.

#### **Question 4**

Reprendre les questions 1 et 2 en supposant qu'un thé coûte une pièce et un café deux pièces.

#### **Exercice 2 : Modèles de Programmes**

Pour chaque question, proposer un réseau de Petri modélisant le système de threads. Identifier les transitions vivantes et les blocages.

### Question 1

Un unique thread exécutant le programme suivant :

- 1 Tâche locale  $T_1$
- 2 Création de deux threads fils exécutant chacun les tâches locales  $L_1$  puis  $L_2$
- 3 Attente de synchronisation des deux threads et destruction.
- 4 Retour à l'étape 1.

### Question 2

Un thread  $t_1$  exécutant le programme suivant :

- 1 Tâche locale  $T_1$
- 2 Envoi d'un message asynchrone  $m$  à  $t_2$
- 3 Tâche locale  $T_2$ .
- 4 Réception d'une réponse asynchrone  $r$  de  $t_2$ .
- 5 Tâche locale  $T_3$ .
- 6 Envoi d'un message  $m$  à  $t_2$

et un thread  $t_2$  adéquat (qui permet à  $t_1$  de ne pas être bloqué).

### Question 3

Trois threads exécutant chacun le programme suivant :

- 1 Tâche locale indépendante  $T_1$
- 2 Utilisation d'une ressource partagée  $R$
- 3 Tâche locale indépendante  $T_2$
- 4 Retour à l'étape 1.

### Question 4

Deux threads exécutant chacun le programme suivant :

- 1 Tâche locale indépendante  $T_1$
- 2 Prise d'une ressource partagée  $R_1$
- 3 Prise d'une ressource partagée  $R_2$
- 4 Tâche locale  $T_2$
- 5 Relâche de la ressource  $R_2$
- 6 Relâche de la ressource  $R_1$
- 7 Retour à l'étape 1.

### Question 5

Trois threads réalisant le diner des philosophes.

### Question 6

Quatre threads accédant régulièrement à une base de données n'acceptant que deux connexions simultanées.

### Question 7

Un thread implémentant le programme  $p$  suivant :

- 1 Tâche locale indépendante  $T_1$
- 2 Création d'un nouveau thread exécutant  $p$
- 3 Tâche locale indépendante  $T_2$
- 4 Choix non-déterministe entre i) terminaison ou ii) retour à l'étape 1

### **Exercice 3 : Réseaux Bornés**

Une place dans un réseau de Petri est  $k$ -bornée quand, dans tous les marquages atteignables depuis le marquage initiale, elle contient au plus  $k$  jetons. Elle est *safe* quand elle est 1-bornée. Un réseau est  $k$ -borné (resp. *safe*) quand toutes ses places sont  $k$ -bornées (resp. *safe*)

Donner des exemples de réseaux simples 1) *safe* 2)  $k$ -bornés mais non-*safe* 3) non  $k$ -bornés.

Donner les places et les réseaux  $k$ -bornés et *safe* des exemples précédents.

### **Exercice 4 : Modelisation**

A l'aide d'un logiciel de votre choix (e.g. *pneditor*) modélisez et testez des réseaux de Petri pour :

- The barbershop problem
- The Santa Claus problem