

PC3R - TME1: Producteurs / Consommateurs

Equipe Enseignante PC2R

Ressources de l'UE disponibles sur Moodle.

Objectif: Comparer des techniques proposées par différents langages pour empêcher les compétitions: Mutex en C, synchronisations en Java et Arc en Rust.

Rendu: Le rendu final pour ce TME doit être une unique archive composée de deux ou trois répertoires, contenant chacun les sources pour un langage différent:

- les sources pour C peuvent être, au choix, un unique fichier .c, ou un ensemble de fichiers accompagnés d'un Makefile
- les sources pour Java peuvent être, au choix, un ensemble de fichiers .java, ou un .jar contenant, entre autres, les .java.
- (facultatif) les sources pour Rust doivent être un projet Cargo.

Evaluation: Le rendu est évalué sur:

- sa correction et sa solidité vis-à-vis des caractéristiques concurrentes: absence de compétition, d'attente active, d'interbloquage.
- la simplicité des mécanismes utilisés,
- la lisibilité du code.

1 Description du Système

Le threads du système sont divisés ainsi:

- un thread principal, qui crée le tapis, les autres threads et attend leur terminaison,
- n threads producteurs qui fabriquent des paquets et les enfilents sur le tapis,
- m threads consommateurs qui consomment les paquets.

Les données du systèmes sont organisées ainsi:

- les paquets sont des structures du langage (struct, class) qui encapsulent une unique chaîne de caractères.
- le *tapis* est une structure du langage qui contient une file de paquet, et une capacité. Il ne peut y avoir un nombre de paquet dans la file du tapis strictement plus grand que sa capacité.
- le *tapis* dispose d'une procédure / méthode permettant à un thread d'*enfiler* un paquet. Si le tapis n'est pas plein, le paquet est mis en bout de file, sinon, le thread attend que le tapis soit non-plein avant de réessayer.
- le *tapis* dispose d'une procédure / méthode permettant à un thread de *défiler* un paquet. Si le tapis n'est pas vide, le paquet en tête de file est retiré et renvoyé au thread comme valeur de retour de la procédure / méthode, sinon, le thread attend que le tapis soit non-vide avant de réessayer.

Producteurs Les threads producteurs sont initialisés avec un nom de produit (différents pour chaque producteur), une cible de production entière. Leur comportement est donné par:

- chaque producteur tourne en boucle tant qu'il a produit moins de paquet que sa cible de production. A chaque tour de boucle:
 - il crée un nouveau paquet avec comme contenu le nom du produit associé concaténé à un entier comptant le nombre de produits déjà créés (par exemple "Pomme 3")
 - il enfile le paquet dans le tapis en utilisant la procédure / méthode décrite plus haut.

Consommateurs Les threads consommateurs sont initialisés avec un identifiant entier et un référence à un compteur. Leur comportement est donné par:

- chaque consommateur tourne en boucle tant que le compteur est supérieur à 0. A chaque tour de boucle:
 - il défile un paquet du tapis.
 - il imprime sur la sortie standard une chaîne correspondant à son numéro de consommateur concaténée au contenu du produit (par exemple "C1 mange Pomme 3").
 - il décrémente le compteur.

Thread principal Le thread principal initialise le tapis, le compteur à une valeur égale à la cible de production des producteurs multipliée par le nombre de producteurs, et lance les producteurs et les consommateurs. Il attend ensuite que le compteur arrive à zéro, puis termine.

2 Implémentation

En C Le tapis est une struct classique implémentant une FIFO. L'absence de compétition est assurée par les primitives de l'API POSIX (Mutex, Conditions).

En Java Le tapis est un objet contenant un Array de paquets. L'absence de compétition est assurée par une utilisation judicieuse de synchronized.

En Rust (facultatif) Le tapis est une struct contenant un VecDeque de paquets. L'absence de compétition est assurée par l'utilisation d'ARC (Atomically Reference Counted smart pointers) vers des Mutex encapsulant les valeurs partagées (le tapis et le compteur).