PRÁCTICA 2 , PROGRAMACIÓN PARALELA

1era Versión

En esta primera versión, no hemos implementado tumos (como haremos en la siguiente).

La clavre va a estar en que ningún coche con dirección sur entre en el tinel cuando haya dentro un coche con dirección norte o un peatón, y los mismo para los coches con dirección norte o los peatones.

Esto la aseguramos exigiendo que perra que pase un coche, el puente debe estar vacío o tener coches que van en la misma dirección que el que quiere entrar, y para que entre un peatón primero areguramos que esté el puente vacío o sob haya peatones.

De aqui obtenemos el invariante:

Jnv: inside_north > 0 ∧ inside_south > 0 ∧ inside_pedestrian > 0 ∧

inside_north > 0 → inside_south== 0 ∧ inside_pedestrian == 0 ∧

inside_south > 0 → inside_north== 0 ∧ inside_pedestrian == 0 ∧

inside_pedestrian > 0 → inside_north== 0 ∧ inside_south== 0 {

Como se cumple el invariante en todo momento gracias a las condiciones: yes_cars_south, yes_cars_north y yes_pedestrian, el puente es seguro. No hay deadlocks no hempos de espera innecesarios porque una vez el puente se vacía, usamos el notify_all() para "despertar" al resto de objetos y que si alguno quere pasar al puente, lo haga. A la hora de salir no hay retrasos porque no hay que esperar.

En esta versión sí hay inanición, por lo que lo mejoramos con la versión 2 en la que implementamos tarnos.

2ª Versión:

En esta versión se aplica todo lo que homos indicado en la versión anterior, con la nuodificación de para que un objeto entre en el puente, además de encontrarse vacío o con objetos iguales a él, también tiene que ser su turno.

Hay 4 turnos:

- · O para que entren los coches hacia el sur.
- · 1 pare que entren los coches hacia el norte
- · 2 para que entren los peatones.
- · 1 no es el turno de nadre, el primer objeto esperando modifica el turno para que le toque a él.

El invariante se mantiene igual que en la versión anterior, pero las condiciones además de tener en cuenta que no houja objetos de otro tipo, también van a depender del turno que sea, con lo que eliminamos la inanición y sigue sin haber deadlocks ni tiempos de espera innecesarios.