

Práctica 2

- En primer lugar propendremos una solución básica en la que únicamente se garantiza la seguridad del puente, es decir, dos coches en direcciones distintas no pueden pasar a la vez por el puente, y si un peatón está pasando por el puente, entonces ningún coche puede pasar hasta que no salga el peatón.

• Monitor

coches-norte : int = 0
coches-sur : int = 0
peatones : int = 0

N- puede-pasar : VC
S- puede-pasar : VC
P- puede-pasar : VC

- El invariante viene dado por:

- coches-norte ≥ 0 , coches-sur ≥ 0 , peatones ≥ 0
- coches-norte $> 0 \rightarrow$ coches-sur = 0 \wedge peatones = 0
- coches-sur $> 0 \rightarrow$ coches-norte = 0 \wedge peatones = 0
- peatones $> 0 \rightarrow$ coches-norte = 0 \wedge coches-sur = 0

- wants-enter-car(direction):

mutex.wait()

if direction == SOUTH:

S- puede-pasar.wait-for (coches-norte == 0 \wedge peatones == 0)
coches-sur += 1

else:

N- puede-pasar.wait-for (coches-sur == 0 \wedge peatones == 0)
coches-norte += 1

mutex.signal()

• leaves-car (direction):

mutex.wait()

if direction == SOUTH:

coches-sur -= 1

if coches-sur == 0:

N-pede-pasar.notify-all()

P-pede-pasar.notify-all()

else:

coches-volte -= 1

if coches-volte == 0:

S-pede-pasar.notify-all()

P-pede-pasar.notify-all()

mutex.signal()

• wants-enter-pedestrian():

mutex.wait()

P-pede-pasar.wait_for (coches-volte == 0 ^ coches-sur == 0)

pestones += 1

mutex.signal()

• leaves-pedestrian():

mutex.wait()

pestones -= 1

if pestones == 0:

N-pede-pasar.notify-all()

S-pede-pasar.notify-all()

mutex.signal()

- En esta versión se generan los problemas de inanición y deadlock
- El problema de inanición se genera porque si consideramos el caso en el que un coche del norte cruza el puente, y luego otro, y así sucesivamente, aunque ninguno de los coches de la otra dirección queriendo pasar, hasta que no reciben de pasar todos los coches del norte no podrán pasar. Si hay una cantidad finita de coches ^{y peatones} entonces al final todos acabarán pasando, pero si hay por ejemplo una cantidad arbitrariamente grande de coches del norte, entonces se podría generar el problema de inanición.
- Una posible modificación de la versión básica sería introducir las variables esperando-N: int = 0, esperando-S: int = 0 y esperando-P: int = 0 que llevan la cuenta del número de coches del norte, sur y peatones que están esperando para cruzar el puente respectivamente. Además introducimos una nueva condición en los wait-for de wants-enter-car y wants-enter-pedestrian:
 - wants_enter_car(direction):


```

if direction == SOUTH:
    S- puede - pasar . wait - for ( coches - norte == 0 ^ peatones == 0 ^ (esperando - N ≤ 10)
    ^ (esperando - P ≤ 4) )
else:
    N - puede - pasar . wait - for ( coches - sur == 0 ^ peatones == 0 ^
    ^ (esperando - S ≤ 10) ^ (esperando - P ≤ 4) )
          
```
 - wants_enter_pedestrian():


```

P - puede - pasar . wait - for ( coches - norte == 0 ^ coches - sur == 0 ^ (esperando - N ≤ 10)
    ^ (esperando - S ≤ 10) )
          
```

- Con la introducción de los wait conseguiremos evitar que si por ejemplo se generan infinitos coches del norte y estos son los primeros en pasar, si los coches del sur superan el límite de 10 esperando (condición añadida en el wait-for) entonces no permitirá que sigan circulando los del norte.
- El problema de lo anterior es que se genera deadlock, pues se podría dar el caso de que estén pasando coches del norte y tengan 15 coches del sur y 15 peatones. Por las condiciones impuestas en los wait-for, los coches del norte no pueden pasar, pero tampoco los del sur pues esperando $N=15 \neq 0$ y tampoco peatones pues esperando $S=15 \neq 0$. Por tanto se tendría en el caso en el que todos están esperando y ninguno puede pasar.
- Para poder solucionar esto se añade la variable `turno: int = -1`, de manera que asignemos un valor distinto para los coches del norte, sur y peatones y así se puedan ir turnando entre todos para ir pasando por el puente. Solo falta modificar `leaves-car(direction)` y `leaves-pedestrian()`:

```

• leaves-car(direction):
    :
    if direction == SOUTH:
        :
        if turno == (turno de los coches del sur)
            if esperando_N != 0:
                turno = (turno de los coches del norte)
            elif esperando_P != 0:
                turno = (turno de los peatones)
            else:
                turno = -1
        else:
            turno = (turno de los coches del norte):
            if esperando_S != 0:
                turno = (turno coches del sur)
            elif esperando_P != 0:
                turno = (turno peatones)
            else:
                turno = -1
    :

```

• leaves- pedestrian():

```

if turno == (turno peatones):
    if esperando-N != 0:
        turno = (turno coches volte)
    elif esperando-S != 0:
        turno = (turno coches sur)
    else:
        turno = -1

```

...

- Si el turno = -1, implica que el puente está vacío.
- En lo anterior lo que se ha hecho es elegir una preferencia a la hora de ceder los turnos. Lo ideal es que si están pasando los coches del volte por ejemplo, en cuanto sale el primer coche del puente, si hay coches del sur esperando se les cede el turno a ellos, y sino, a los peatones.

• Finalmente, para poder garantizar la ausencia de deadlocks, basta con añadir en las condiciones de las variables condición para que pueden pasar los coches o peatones, si turno correspondiente o que el puente esté vacío, es decir, en los wait for se hacen las siguientes modificaciones:

- S- puede-pasar: wait-for (coches-volte == 0 ^ peatones == 0 ^ ((esperando-N ≤ 10) ^ (esperando-P ≤ 4)) ∨ turno = (turno coches sur) ∨ turno = -1])
- N- puede-pasar: wait-for (coches-sur == 0 ^ peatones == 0 ^ ((esperando-S ≤ 10) ^ (esperando-P ≤ 4)) ∨ turno = (turno coches volte) ∨ turno = -1])
- P- puede-pasar: wait-for (coches-volte == 0 ^ coches-sur == 0 ^ ((esperando-N ≤ 10) ^ (esperando-S ≤ 10)) ∨ turno = (turno peatones) ∨ turno = -1])

- La versión resultante de añadir todas modificaciones anteriores no contiene inanición ni deadlocks por siempre se garantiza que todos pueden pasar (gracias a los turnos) y que se sigue manteniendo la seguridad del puente.