

Práctica 2

- En primer lugar propondremos una solución básica en la que únicamente se garantiza la seguridad del peatón, es decir, los coches en direcciones distintas no pueden pasar en la vez por el puente, y si un peatón está pasando por el puente, entonces ningún coche podrá 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:

- $\text{coches-norte} \geq 0, \text{coches-sur} \geq 0, \text{peatones} \geq 0$
- $\text{coches-norte} > 0 \rightarrow \text{coches-sur} = 0 \wedge \text{peatones} = 0$
- $\text{coches-sur} > 0 \rightarrow \text{coches-norte} = 0 \wedge \text{peatones} = 0$
- $\text{peatones} > 0 \rightarrow \text{coches-norte} = 0 \wedge \text{coches-sur} = 0$

- wants-enter-car (direction):

mutex.wait()

if direction == SOUTH :

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

else :

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

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-volt -= 1

if coches-volt == 0 :

S-pede-pasar.notify-all()

P-pede-pasar.notify-all()

mutex.signal()

• wants_enter_pedestrian () :

mutex.wait()

P-pede-pasar.wait-for (coches-volt == 0 "coches-sur == 0")

pedestrian += 1

mutex.signal()

• leaves_pedestrian () :

mutex.wait()

pedestrian -= 1

if pedestrian == 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 vengan coches de la otra dirección queriendo pasar, hasta que no acaben 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 podrá 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 estén 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 - pede - pasar.wait-for (coches_norte == 0 ^ peatones == 0 ^ (esperando_N <= 10) ^ (esperando_P <= 4))

else:

N - pede - pasar.wait-for (coches_sur == 0 ^ peatones == 0 ^ (esperando_S <= 10) ^ (esperando_P <= 4))

• wants_enter_pedestrian():

P - pede - pasar.wait-for (coches_norte == 0 ^ coches_sur == 0 ^ (esperando_N <= 10) ^ (esperando_S <= 10))

- Con la introducción de los wait conseguimos evitar que si por ejemplo se generan infinitos codos del norte y estos son los primeros en parar, si los codos del sur superan el límite de 10 esperando (condición añadida en el wait-for) entonces no permitirán que sigan circulando los del norte.
- El problema de lo anterior es que se genera deadlocks, pues se podría dar el caso de que estén pasando codos del norte y tengan 15 codos del sur y 15 peatones. Por las condiciones impuestas en los wait-for, los codos del norte no podrían parar, pero tampoco los del sur pudiendo tener $N = 15 \neq 4$ y tampoco peatones, pues esperando $-S = 15 \neq 10$. Podría darse en el caso en el que todos estén esperando y ninguno puede moverse.
- Para poder solucionar esto se añade la variable $turno:int = -1$, de manera que asignaremos un valor distinto para los codos del norte, sur y peatones y así se podrán ir turnando entre todos para ir pasando por el puente. Sólo faltaría modificar leaves-car (direction) y leaves-peatons():

• leaves-car (direction):

```

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

```

• leaves_pedestrian(1):

if turn == (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. La idea es que si están pendientes los coches del norte 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 puedan 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-peat-pasar.wait-for ($\text{coches_volte} == 0 \wedge \text{peatones} == 0 \wedge (\text{esperando_N} \leq 10) \wedge (\text{esperando_P} \leq 4) \wedge [\text{turno} = (\text{turno coches sur}) \wedge \text{turno} = -1]$)

• N-peat-pasar.wait-for ($\text{coches_sur} == 0 \wedge \text{peatones} == 0 \wedge (\text{esperando_S} \leq 10) \wedge (\text{esperando_P} \leq 4) \wedge [\text{turno} = (\text{turno coches volte}) \wedge \text{turno} = -1]$)

• P-peat-pasar.wait-for ($\text{coches_volte} == 0 \wedge \text{coches_sur} == 0 \wedge (\text{esperando_N} \leq 10) \wedge (\text{esperando_S} \leq 10) \wedge [\text{turno} = (\text{turno peatones}) \wedge \text{turno} = -1]$)

• La revisión resultante de añadir todas modificaciones anteriores no contiene iniciación ni deadlock pero siempre se garantiza que todos pueden pasar (gracias a los turnos) y que se sigue manteniendo la seguridad del puente.