

Monitor

n_north_car : int = 0
 n_south_car : int = 0
 n_ped : int = 0
 no_south_car : VC
 no_north_car : VC
 no_ped : VC

NCARS : int
 NPEO : int

Versión que nos asegura la seguridad y que no hay deadlock

Pero no se puede asegurar la inmutación en esta versión dado que los coches del sur pueden ponerse de acuerdo con los del sur e impedir que pasen

$Inv \equiv \{ n_north_car \geq 0; n_south_car \geq 0; n_ped \geq 0 \}$

pass_ped()

{Inv}
 return n_north_car == 0 and n_south_car == 0
 {Inv}

pass_north()

{Inv}
 return n_ped == 0 and n_south_car == 0
 {Inv}

pass_south()

{Inv}
 return n_ped == 0 and n_north_car == 0

Wants_enter_car(direction)

{Inv}
 if direction == North
 no_south_car.wait(pass_north)
 n_north_car = n_north_car + 1
 else
 no_north_car.wait(pass_south)
 n_south_car = n_south_car + 1
 {Inv}

Leaves_car(direction)

if direction == North
 {Inv \wedge n_north_car > 0}
 n_north_car = n_north_car - 1
 if n_north_car == 0
 no_north_car.notify()
 no_ped.notify()
 {Inv}

else

⊗

Wants_enter_pedestrian()

{Inv}
 no_ped.wait(pass_ped)
 n_ped = n_ped + 1
 {Inv}

Leaves_pedestrian()

{Inv \wedge n_ped > 0}
 n_ped = n_ped - 1
 if n_ped == 0
 no_north_car.notify()
 no_south_car.notify()
 {Inv}

⊗

{Inv \wedge n_south_car > 0}
 n_south_car = n_south_car - 1
 if n_south_car == 0
 no_south_car.notify()
 no_ped.notify()
 {Inv}

Monitor

```
Seguidos coches : int NCARS : int
Seguidos peatones : int NPED : int
n_north_car : int = 0
n_south_car : int = 0
n_ped : int = 0
no_south_car : VC
no_north_car : VC
no_ped : VC
coches_seguidos : int = 0
peatones_seguidos : int = 0
contador_peatones : int = 0
contador coches : int = 0
```

Inv $\equiv \{ n_north_car \geq 0; n_south_car \geq 0; n_ped \geq 0; 0 \leq coches_seguidos < seguidos_coches; \\ ; 0 \leq peatones_seguidos \leq seguidos_peatones \}$

pass_ped()

{Inv}

if contador coches == NCARS;

return n_north_car == 0 and n_south_car == 0

else

{Inv} return n_north_car == 0 and n_south_car == 0 and peatones_seguidos < Seguidos_peatones

pass_north()

{Inv}

if contador_peatones == NPED

return n_south_car == 0 and n_ped == 0

else

return n_ped == 0 and n_south_car == 0 and coches_seguidos < Seguidos coches

{Inv}

pass_south()

{Inv}

if contador_peatones == NPED

return n_north_car == 0 and n_ped == 0

else

return n_ped == 0 and n_north_car == 0 and coches_seguidos < Seguidos coches

{Inv}

Versión mejorada, a la anterior dadas que nos asegura que hay seguridad y no hay deadlock y no hay inanición.

Hay un límite de coches y de peatones que pueden pasar para que ninguno tenga que esperar en exceso. Para casos en los que los coches del sur y peatones se pongan de acuerdo y los de norte no puedan pasar el desarrollo para impedir la inanición sigue el mismo procedimiento, con identificar los coches seguidos como los del sur y haciendo cambios similares hasta.

Wants-enter-car (direction)

{Inv}

if direction == North

no-south-car.wait (pass-north)

n-north-car = n-north-car + 1

coches-seguidos = coches-seguidos + 1

peatones-seguidos = 0

else

no-north-car.wait (pass-south)

n-south-car = n-south-car + 1

coches-seguidos = coches-seguidos + 1

peatones-seguidos = 0

{Inv}

leaves-car (direction)

if direction = North

{Inv \wedge n-north-car > 0}

n-north-car = n-north-car - 1

if n-north-car == 0

no-north-car.notify()

no-ped.notify()

{Inv}

else

{Inv \wedge n-south-car > 0}

n-south-car = n-south-car - 1

if n-south-car == 0

no-south-car.notify()

no-ped.notify()

{Inv}

Wants-enter-pedestrian ()

{Inv}

no-ped.wait (pass-ped)

n-ped = n-ped + 1

contadores-peatones = contadores-peatones + 1

peatones-seguidos = peatones-seguidos + 1

coches-seguidos = 0

{Inv}

leaves-pedestrian ()

{Inv \wedge n-ped > 0}

n-ped = n-ped - 1

if n-ped == 0

no-north-car.notify()

no-south-car.notify()

{Inv}

El puente es seguro: esto se puede demostrar observando que el monitor impide entrar a coches del norte si pasan coches del sur o si hay peatones, para el caso de coches del sur es análogo. Para los peatones, solo pasan si no hay coches en ninguna dirección.

No hay ningún tipo de inanición dado que si han pasado muchos coches seguidos impedimos que ningún pase y permitimos el paso a los peatones. En caso de que pasen muchos peatones ocurre igual.

No hay deadlocks dado que para aquellos que están durmiendo usamos un notify para despertarlos. Por otra parte, el programa nos asegura que todos los procesos van a acabar dado que según se ha construido no hay bloqueos.