

Práctica 2

• Primera versión

Monitor

$np : \text{int} = 0$ \leadsto número de peatones

$ncd : \text{int} = 0$ \leadsto número de coches en sentido derecho

$nci : \text{int} = 0$ \leadsto número de coches en sentido izquierdo

Invariantes

$$\left\{ \begin{array}{l} np, ncd, nci \geq 0 \\ np > 0 \Rightarrow ncd = 0 \wedge nci = 0 \\ ncd > 0 \Rightarrow nci = 0 \end{array} \right\} \equiv INV$$

Métodos

enter - np ()

wait (ncd == 0 \wedge nci == 0)

np = np + 1

leave - np ()

np = np - 1

enter - ncd ()

wait (np == 0 \wedge nci == 0)

ncd = ncd + 1

leave - ncd ()

ncd = ncd - 1

enter - nci ()

wait (np == 0 \wedge ncd == 0)

nci = nci + 1

leave - nci ()

nci = nci - 1

Variables condición

$ncd == 0 \wedge nci == 0 \leadsto \text{no coches} : vc = \text{True}$

$np == 0 \wedge nci == 0 \leadsto \text{nop - noci} : vc = \text{True}$

$np == 0 \wedge ncd == 0 \leadsto \text{nop - ncd} : vc = \text{True}$

Los métodos quedarían:

enter - np ()

{ INV }

no coches.wait (ncd == 0 \wedge nci == 0)

{ INV \wedge ncd == 0 \wedge nci == 0 }

np = np + 1

{ INV \wedge np > 0 }

enter - ncd ()

{ INV }

nop - noci.wait (np == 0 \wedge nci == 0)

{ INV \wedge np == 0 \wedge nci == 0 }

ncd = ncd + 1

{ INV \wedge ncd > 0 }

```
enter - nci()
```

```
{ INV }
```

```
nop - ncd.wait (np == 0 ∧ ncd == 0)
```

```
{ INV ∧ np == 0 ∧ ncd == 0 }
```

```
nci = nci + 1
```

```
{ INV ∧ nci > 0 }
```

```
leave - ncd()
```

```
{ INV ∧ ncd > 0 }
```

```
ncd = ncd - 1
```

```
if ncd == 0:
```

```
    nocoches.notify()
```

```
    nop - ncd.notify()
```

```
{ INV }
```

```
leave - np()
```

```
{ INV ∧ np > 0 }
```

```
np = np - 1
```

```
if np == 0:
```

```
    nop - ncd.notify()
```

```
    nop - nci.notify()
```

```
{ INV }
```

```
leave - nci()
```

```
{ INV ∧ nci > 0 }
```

```
nci = nci - 1
```

```
if nci == 0:
```

```
    nocoches.notify()
```

```
    nop - nci.notify()
```

```
{ INV }
```

- Problema de inanición

Hay varias situaciones que pueden llevar a un problema de inanición:

(i) Que haya muchos peatones y empiecen a pasar mientras que los coches se quedan esperando

(ii) Que los peatones y los coches en sentido a la derecha se turnen para pasar, y los coches en sentido a la izquierda se quedan esperando

(iii) Que los peatones y los coches en sentido a la izquierda se turnen para pasar, y los coches en sentido a la derecha se quedan esperando

(iv) Que los coches en sentido a la derecha y a la izquierda se turnen para pasar, y los peatones se quedan esperando.

Solución: Vamos a añadir tres variables que cuenten cuántos de cada clase están esperando:

```
np-waiting: int = 0 ; ncd-waiting: int = 0 ; nci-waiting: int = 0  
p-waiting: oc ; cd-waiting: oc ; ci-waiting: oc.
```

• Segunda versión

Monitor

$np: \text{int} = 0$ $np\text{-waiting}: \text{int} = 0$
 $ncd: \text{int} = 0$ $ncd\text{-waiting}: \text{int} = 0$
 $nci: \text{int} = 0$ $nci\text{-waiting}: \text{int} = 0$
 $nocoches: \text{vc} = \text{True}$ $p\text{-waiting}: \text{vc} = \text{False}$
 $np\text{-ncd}: \text{vc} = \text{True}$ $cd\text{-waiting}: \text{vc} = \text{False}$
 $np\text{-nci}: \text{vc} = \text{True}$ $ci\text{-waiting}: \text{vc} = \text{False}$

Invariantes

$$\left\{ \begin{array}{l} np, ncd, nci, np\text{-waiting}, ncd\text{-waiting}, nci\text{-waiting} \geq 0 \\ np > 0 \Rightarrow ncd = 0 \wedge nci = 0 \\ ncd > 0 \Rightarrow nci = 0 \end{array} \right\} \equiv INV$$

Métodos

```

enter - np()
INV
    cd-waiting.wait ( ncd-waiting == 0 )
    ci-waiting.wait ( nci-waiting == 0 )
    { INV  $\wedge$  ncd-waiting == 0  $\wedge$  nci-waiting == 0 {
        np-waiting = np-waiting + 1
    } INV  $\wedge$  np-waiting > 0 {
        nocoches.wait ( ncd == 0  $\wedge$  nci == 0 )
    } INV  $\wedge$  ncd == 0  $\wedge$  nci == 0 {
        np = np + 1
        np-waiting = np-waiting - 1
        if np-waiting >= 0 :
            p-waiting.notify()
    } INV  $\wedge$  np-waiting == 0 {

```


enter - ncd ()

{ INU }

```
p - waiting . wait ( np - waiting == 0 )
ci - waiting . wait ( nci - waiting == 0 )
{ INU ^ np - waiting == 0 ^ nci - waiting == 0 }
ncd - waiting = ncd - waiting + 1
{ INU ^ ncd - waiting > 0 }
nop - nci . wait ( np == 0 ^ nci == 0 )
{ INU ^ np == 0 ^ nci == 0 }
ncd = ncd + 1
ncd - waiting = ncd - waiting - 1
if ncd - waiting == 0 :
    cd - waiting . notify ( )
{ INU ^ ncd - waiting == 0 }
```

enter - nci ()

{ INU }

```
p - waiting . wait ( np - waiting == 0 )
cd - waiting . wait ( ncd - waiting == 0 )
{ INU ^ np - waiting == 0 ^ ncd - waiting == 0 }
nci - waiting = nci - waiting + 1
{ INU ^ nci - waiting > 0 }
nop - ncd . wait ( np == 0 ^ ncd == 0 )
{ INU ^ np == 0 ^ ncd == 0 }
nci = nci + 1
nci - waiting = nci - waiting - 1
if nci - waiting == 0 :
    ci - waiting . notify ( )
{ INU ^ nci - waiting == 0 }
```

leave - np ()

{ INU ^ np > 0 }

np = np - 1

if np == 0 :

nop - ncd . notify ()

nop - nci . notify ()

{ INU }

leave - ncd ()

```
if ( np > 0 )
    ncd = ncd - 1
if ( ncd == 0 )
    nocoches.notify ( )
    np - ncd.notify ( )
if ( np > 0 )
```

leave - nci ()

```
if ( nci > 0 )
    nci = nci - 1
if ( nci == 0 )
    nocoches.notify ( )
    np - nci.notify ( )
if ( nci > 0 )
```

- Problema de inanición:

(i) Si hay solo peatones, ¿pueden entrar coches eventualmente?

Si ya que si hay algún coche esperando, enter - np () no se ejecuta completamente. Y cuando np == 0 (hip. justa), no habrá inanición entre coches.

Ocorre lo mismo si hay peatones esperando y los coches turnándose

Luego no hay problema de inanición

(ii) Si los peatones y los coches en sentido derecha se turnan,

los coches en sentido izquierda entrarán eventualmente porque nci - waiting > 0 y no se podrá ejecutar enter - np () ni enter - ncd () completamente.

Ocorre análogamente si los peatones se turnan con los coches en sentido izquierdo.

Luego no hay problema de inanición.

- Problema de deadlock.

Iniciamos con np - waiting = ncd - waiting = nci - waiting = 0.

Supongamos que quieren entrar peatones, entonces enter - np () se puede ejecutar hasta np - waiting += 1. Entonces enter - ncd () y enter - nci () no pueden empezar. Eventualmente los peatones entrarán en el puente y np - waiting llegará a 0, luego, por ejemplo, enter - ncd () podrá empezar y ejecutará ncd - waiting += 1 las veces que sea.

Para que puedan entrar los coches sentido derecha, los peatones anteriores deben haber dejado el puente, cosa que ocurre ya que leave - np () se ejecutará eventualmente. Así, ncd - waiting llegará a 0 y podrán empezar enter - nci () ó enter - np () sin problemas de inanición por lo anterior.

Por tanto, no se puede dar la situación en la que $np_waiting > 0$, $ncal_waiting > 0$ y $nci_waiting > 0$ al mismo tiempo. Es decir, no hay problema de deadlock.