# PRÁCTICA 2 MONITORES

LA ANCHURA DEL PUENTE NO ADMITE VEHÍCULOS EN AMBOS SENTIDOS

LOS PEATONES Y LOS COCHES NO PUEDEN COMPARTIR EL PUENTE

SÍ PUEDEN PASAR PEATONES EN AMBOS SENTIDOS

con (cid: int, disection int, moniton: Moniton)

peation (pid: int, monitor: Monitor)

SUR = 0 , NORTE = 1

TIEMPO\_ COCHE\_NORTE = 0.5 | tiempo que tasoba en queses entras un nuevo TIEMPO\_ COCHE\_SUR = 0.5 | coche / peatón en el puente TIEMPO\_ PEATON = 5

TIEMPO \_ COCHE\_ PUENTE = (4, 0.5)TIEMPO \_ REATON\_ PUENTE = (30, 10)

class Moniton():

def \_ init\_ (self):

N=4

C Qué son las monitaises?

Sus métodos son ejecutados con exclusión mutua.

Estauctuais de datos abstractos

En cada momento en el tiempo

on hilo como máximo puede
estas ejecutando avalquiesa
de sus métados

#### UN MONITOR TIENE CUATRO COMPONENTES

Inicialización: contiere el código a sex ejecutodo cuando el monitor es creado

Datos paivados: contiene los paccedimientos paivados, que solo pueden sea usados desde dentas del monitos y no son visibles desde fuero.

Métodos del monitos: son los procedimientos que pueden sea elamados

Cola de entrada: contiene a los hilos que han clamado a algún métado del monitor pero no han podido adquisir permiso para ejecutarlos.

desde fuesa del monitos

self = Moniton

## PUENTE DE AMBÎTE

```
Monitor
    cass_ north_waiting. int = 0 

cass_ south_waiting. int = 0 

ped _ waiting . int = 0 

\begin{cases}
colors \\
colors
\end{cases}
     ncas_n = 0 ncas_ south. int = 0 } en el puente
      nped. int = 0
     INV = { ncae_north > 0, ncae_south > 0, nped > 0, ncae_north > 0 ->
          n\cos - south = 0 and nped = 0, n\cos - south > 0 -> ncoe - south = 0
          and nped = 0, nped > 0 \rightarrow ncas_south = 0 and ncas_nosth = 0}
want _ enter _ north _ car
₹TNV }
  cass _ north_ waiting = ass _ north_ waiting + 1
  no_south_cos wait ( ncos_ south == 0)
  ro_ped_muit (nped_m = 0)
                                              mant _ enter _ south _ car
  ncoa_noath = ncoa_noath + 1
                                             { INV }
{INV}
                                               cass - south - waiting = ass - south - waiting + 1
                                               no_ rosth_cas. wait ( ncas_ rosth == 0)
 want _ enter _ ped
                                               ro_ped_muit (nped_m = 0)
 (INV)
                                                ncoa_ north = ncoa_ north + 1
  ped_waiting = ped_waiting + 1
                                             { INV }
  no_north_car.wait (ncar_north == 0)
 no_ south_cas. wait ( noon_ south ==0)
  nped = nped + \Delta
 {INV}
  leaves _ north _ can
                                              leaves _ north _ can
 [INV 1 ncos_ north > 0]
                                              [INV 1 ncos_south > 0]
   rcas - nosth = rcas - nosth -1
                                               rcas = south = rcas = south -1
   no_ noath_ coa. signal
                                               no_south_coa signal
```

leaves \_ ped (INV n nped > 0) nped = nped - 1no\_ped. signal ()

#### EL PUENTE ES SEGURO

La condición paincipol que se debe cumplis, posa que pueda entras un ellemento de una de los 3 cortegorios (coolhes norte, coolhes sua y peatones) es que no baya en el puente elementos de los otros dos. Pasa entras se espera hosta que esta condición sea cierta.  $(puente_01.py)$ 

### AUSENCIA DE INANICION

Posa evitas inacición incorposamos un funcionomiento de tuenos

Tueno 0: Coches norte -> Quando sale el coche del norte si hay

coche del sua esperando, el tuano pasa a 1 Tueno 1: Coches SUS

>> Cuando salle el coche del sul si hay peatones Peatones Tueno esperando, el truno pasa a 2

> >> Cuardo sale el peatón, si hay acches del norte esperando, el turno pasa a O

Si olguna de los "colos "está vacía se pasa el tueno a la otra y si los dos están vocios, el tuono lo sigue manteniendo quien lo tenía. Pero siempse siguiendo el osden anterios.

De esta forma se evita que , por ejemplo, los coches se "compinchen" y cuando solga uno del norte entre uno del sua y viceversa. Es decia, no boy paroblema de inanición. Además, como el tueno siempse cambia si hay elem de alguna de las otas dos cartegolás se impide que siempse posen elementos de un solo grupo.

## AUSENCIA DE BLOQUEOS

Para evitar los bloqueos se considera que un coore puede pasar si no hay en el puente coores en la otra dirección y tamposo hay protones y además tiene que ser su turno o que no bayo, "cola" para los otros dos posibles grupos (pertones y coores en la otra dirección)

Evitamos blaqueos considerando que se va a cambiar el tueno si hay alguín elemento de esa categoría en la cola.

De este modo se evita por ejemplo estas en es tueno 0, can nace-north

==0 y coches del sue y pectones esperando. Ya que aquí el tueno
no cambia y como lay 2 colos ninguno de los 2 entaceía