Práctica 2. Programaión Paralela

Sergio Rodrigo Angulo

Como primera idea podemos desarrollan un momitor y un invariante que se cumpla a la largo del programa y que este diseñado de manera que dos coches de distintos divecciones o un coche y un peatón no ester al mismo tiempo en el puente y ani, poder evitar accidentes.

class Momitor

coches\_morte: int = 0

coches\_sar: int = 0

peatones: int = 0

coches\_morte\_esperando: int = 0

coches\_morte\_esperando: int = 0

coches\_sur\_esperando: int = 0

peatones-esperando: int=0

Coche N: Variable (andición

coche S: Variable (andición

ped: Variable Condición

In vavionte

(oches. monte 7°, coches-sur 7,0, pecitones 7,0

(oches. monte 2°, coches-sur 7,0, pecitones 20

(oches. mote 70 => (oches. sur 20), pecitones = 0

(oches. - sur 70 => (oches. monte = 0), pecitones = 0

pecitones 70 => (oches. monte = 0), pecitones = 0

(oches. - sur 70 => (oches. monte = 0), pecitones = 0

Observamos que según hemos diseñado el invaviante del monitos es imposible que læya codre de sentidos opuesto o coche, y peatones al mismo tiempo, por tento vernos que el puenti es seguro.

Definimos abora los funciones para que los codos y peatones entrem y salgon del puento.

· wants-enter-car Colivection

if direction == NORTH:

Coche -morte-esperando += 1.

Coche N. wait (coches-rur == 0 1 peatones == 0)

Coches-morte\_esperando == 1

Coches-morte += 1

oches-ser-esperande -= 1.

(oches-ser-esperande -= 1.

(oches-ser-esperande -= 1.

(oches-morte += 1.

· leaves\_can (direction) if direction = = SOUTH if direction == NORTH coches - sur -=1 codes\_monte ==1 if coshes - norte ==0 if cocher - sur ==0 Coshe N. notify\_all() (oche S-notify-all () ped. notify\_all() ped. notify - all (') Wats-enter-pedestrian peatones - esperando += 1 ped. Wait (coches - norte == 0 1 coches - sur ==0) peatones - e perando -= 1 peatones + = 1. - car (direction) · leaves - pedestrian Momitor. Wants\_enta\_car(direction)
Momitor. leaves\_car.(direction) platoner - = 1 if pealones = = 0 · pedestrian coshe S. notifyall() loop monitor. Wants-enter-pedestron () coche N. notify-all(). monitor. leaves - pedestrion (). Esta solución es cohe vente en cuanto a circulación y gración a les wait en los variables condición no area doadlodís. El cimico problema que hay es que si, por ejemple, tenemos un coche en el sur y un gran namero de coches en el morte, suponiendo que ya ha entrado un coche del norte en el puente el coche del sur tendra que esperas a que pasen todes los del morte. de éma micros creavemes una variable tara resolver este problema Sturno = = -1 no hay madie experendo turno = = 0 codus del novie pueden parar turno = = 1 coches del sur prieden pasar turno = = 2 peateres pueden pasar turnos en el monitos t-q. Ademais habrai que ariadh al invaviante turmo e 1-1,0,1,25

Este sistema de turmos fun cion avoi de manera que aucordo de turmo code de una objecció (o peatois) entre en el puente podem seguir entrando elementos del mismo tripo hasta que ese primer code salga. En ese momento el turmo combiava votando de norte a peatones de peatones a sur y de sur a norte.

Observanos, además, que aunque camble el termo los velviculos esperaran a que se va cie el puente perra iniciar su turno así aunque haya un músmero de cachas elementos muy grandes en alguna de las diveccione, se iran edesarion de namera que to des pueden posar.

Estes combios estois vealisades dive chamente en el programa.