Esercitazione 4 Uso di go avanzato: trattamento delle priorità

29 aprile 2024

Go

Realizzazione di politiche basate su priorità

Esempio: il ponte a senso unico alternato

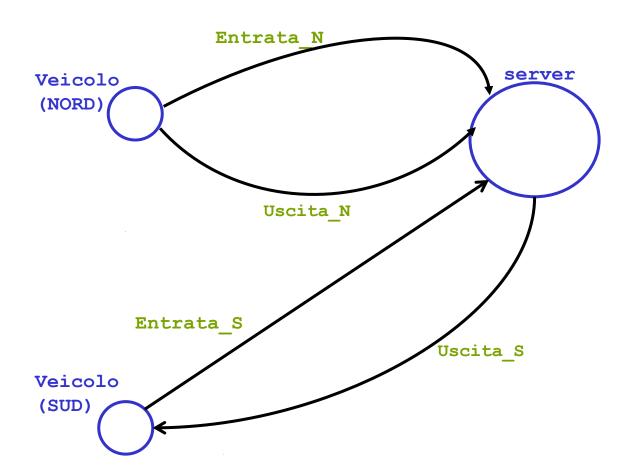
Si consideri un ponte che collega le 2 rive di un fiume (riva Nord, riva Sud).

Il ponte è stretto, pertanto può essere percorso solo a senso unico alternato. Ciò significa che un veicolo non può accedere al ponte su di esso vi è almeno un veicolo in direzione opposta.

Inoltre il ponte ha una capacità limitata a **MAX**, che esprime il massimo numero di veicoli che possono attraversarlo contemporaneamente.

Si realizzi un programma GO, nel quale la gestione del ponte sia affidata ad una goroutine server, e ogni veicolo sia rappresentato da una goroutine concorrente.

Il server deve controllare accessi e uscite dal ponte rispettando i vincoli dati ed, inoltre, nell'accesso al ponte dia la priorità ai veicoli provenienti da NORD.



- Quali e quanti canali?
 - Un canale per le richieste di accesso da NORD(veicoli -> server):
 var entrataN chan int

- Un canale per le richieste di accesso da SUD(veicoli -> server):
var entrataS chan int

- Un canale per le richieste di uscita da NORD (veicoli -> server):
 var uscitaN chan int
- Un canale per le richieste di uscita da SUD (veicoli -> server):
 var uscitaS chan int

Priorità

Un veicolo che accede da sud non può entrare se ci sono processi da nord in attesa.

Problema: come fare per privilegiare le richieste di accesso da NORD?

E' necessario considerare il numero dei processi in attesa nei diversi livelli di priorità.

- Con gli strumenti **go** visti finora: dovremmo accettare ogni richiesta di entrata e valutare solo dopo la receive se la richiesta :
 - può essere accettata perchè soddisfa tutti i vincoli, oppure
 - deve essere messa in attesa, ad esempio perchè ci sono processi più prioritari in attesa. → gestione di strutture dati interne al server che registrino anche i processi in attesa nei diversi livelli di priorità. Problema del risveglio.
- In alternativa: uso della funzione len()

Funzione len

func len(v Type) int

La funzione built in **len** restituisce la «lunghezza» di v, dipendentemente dal suo tipo Type.

Tipi possibili:

- Array: restituisce il numero di elementi di v;
- Pointer to array: restituisce il numero di elementi in *v;
- Slice, or map: restituisce il numero di elementi di v; se v ha valore nil, len(v) restituisce zero.
- String: restituisce il numero di bytes in v.
- <u>Chan:</u> restituisce il **numero di messaggi accodati** (non ancora letti) nel buffer del canale; se v ha valore nil, len(v) restituisce zero.

Chan & len()

In go, per ogni canale bufferizzato, è possibile ottenere il numero di messaggi accodati nel canale tramite la funzione di libreria len():

Applichiamo al nostro problema:

Quali e quanti canali?

• Due canali **bufferizzati** per le richieste di accesso da NORD e da SUD:

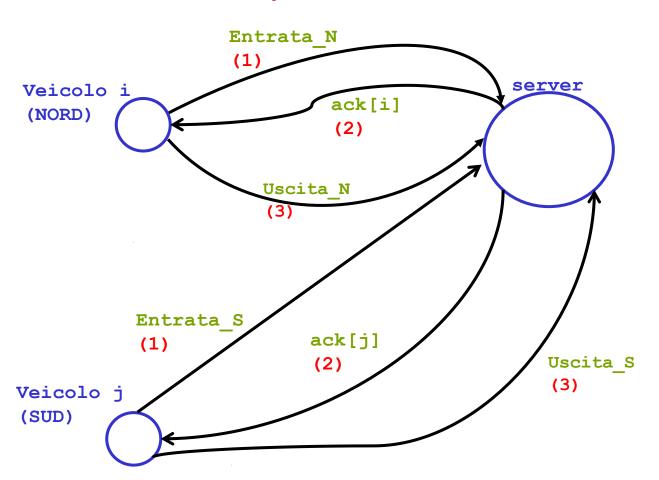
```
var entrataN = make(chan int, MAXBUFF)
var entrataS = make(chan int, MAXBUFF)
```

• Due canali (la sincronizzazione è ininfluente, ad es. non bufferizzati) per le richieste di uscita:

```
var uscitaN = make(chan int)
var uscitaS = make(chan int)
```

•Inoltre, poichè la comunicazione su entrataN e entrataS è di tipo asincrono, è necessario prevedere un canale per ogni veicolo (server-> veicolo) per la sincronizzazione server->clienti.

```
var ACK[MAXPROC]chan int
```



Soluzione

```
package main
import (
     "fmt"
    "math/rand"
     "time" )
var done = make(chan bool)
var termina = make(chan bool)
var entrataN = make(chan int, MAXBUFF)
var entrataS = make(chan int, MAXBUFF)
var uscitaN = make(chan int)
var uscitaS = make(chan int)
var ACK [MAXPROC]chan int //risposte client
```

```
func veicolo(myid int, dir int) {
     var tt int
     tt = rand.Intn(5) + 1
     time.Sleep(time.Duration(tt) * time.Second)
     if dir == N {
             entrataN <- myid // send asincrona</pre>
             <-ACK [myid] // attesa x sincronizzazione
             tt = rand.Intn(5)
             time.Sleep(time.Duration(tt) * time.Second)
             uscitaN <- myid // send sincrona</pre>
     } else {
             entrataS <- myid</pre>
             <-ACK [myid] // attesa x sincronizzazione
             tt = rand.Intn(5)
             time.Sleep(time.Duration(tt) * time.Second)
             uscitaS <- myid // send sincrona</pre>
     done <- true }
```

```
func server() {
var contN int = 0
var contS int = 0
for {
   select {
   case x := <-when((contN < MAX) && (contS == 0), entrataN): // da nord, max prio
         contN++
        ACK[x] <- 1 // fine "call"
   case x := <-when((contS < MAX) && (contN == 0) && (len(entrataN) == 0), entrataS):
         contS++
        ACK[x] \leftarrow 1 // fine"call"
   case x := <-uscitaN:
         contN--
   case x := \langle -uscitaS :
         contS--
   case <-termina: //tutti i processi clienti hanno finito
         done <- true
        return
```

```
func main() {
     var VN int
     var VS int
     fmt.Printf("\n quanti veicoli NORD (max %d)? ", MAXPROC/2)
     fmt.Scanf("%d", &VN)
     fmt.Printf("\n quanti veicoli SUD (max %d)? ", MAXPROC/2)
     fmt.Scanf("%d", &VS)
     for i := 0; i < VS+VN; i++ {
              ACK[i] = make(chan int, MAXBUFF)
     rand.Seed(time.Now().Unix())
     go server()
     for i := 0; i < VS; i++ {
              go veicolo(i, S)
     for j := i; j < VN; j++ {
              go veicolo(j, N)
     } // continua
```

```
//..continua
    for i := 0; i < VN+VS; i++ {
            <-done
    termina <- true
    <-done
    fmt.Printf("\n HO FINITO ")
func when(b bool, c chan int) chan int {
    if !b {
            return nil
    return c
// fine programma
```

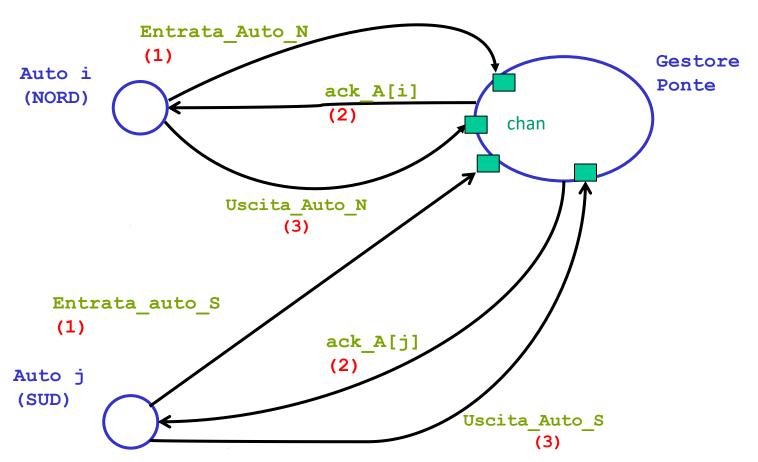
Esercizio 1 (da svolgere):

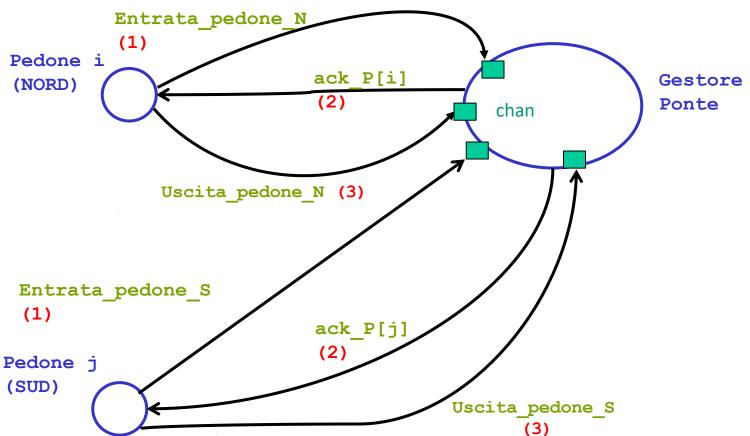
Si consideri un ponte che collega le due rive di un fiume.

- Al ponte possono accedere <u>due tipi di utenti</u>: **auto** e **pedoni**.
- Il ponte ha una capacita` massima MAX che esprime il numero massimo di «persone equivalenti» che possono transitare contemporaneamente su di esso; a questo scopo si assuma che ogni pedone equivalga a una «persona equivalente», e ogni auto equivalga a 10 «persone equivalenti».
- Il ponte è talmente stretto che <u>il transito di un'auto in una particolare direzione d</u> <u>impedisce l'accesso al ponte di ogni altro utente</u> (auto o pedone) <u>in direzione opposta</u> a d.

Realizzare una politica di sincronizzazione delle entrate e delle uscite dal ponte che tenga conto delle specifiche date, e che nell'accesso al ponte dia la precedenza ai pedoni rispetto alle auto:

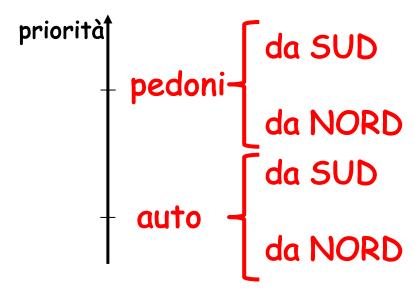
- tra i pedoni, vengano favoriti quelli provenienti da Sud;
- tra le auto vengano favorite quelle provenienti da Sud.





Vincoli

- Capacità: l'accesso al ponte di un utente non deve causare il superamento del limite massimo MAX
- Direzione: se c'è almeno un'auto sul ponte in direzione d, nessun utente può percorrere il ponte in direzione opposta a d.
- Priorità: un utente non può accedere al ponte se vi sono utenti più prioritari in attesa:



Esercizio 2 (primo appello AA 2019-20)

Si consideri lo stabilimento di produzione di una casa automobilistica.

La produzione di ogni automobile avviene attraverso varie fasi in sequenza e si realizza in modo completamente automatico, grazie all'attività di sistemi automatici e robotici che eseguono le varie fasi.

Si consideri, in particolare, la fase di montaggio delle ruote, che prevede l'installazione di 4 cerchi e 4 pneumatici per ogni auto.

Nello stabilimento considerato vengono prodotti 2 modelli di auto (**modelloA** e **modelloB**) che montano ruote e cerchi diversi. In particolare:

- Il modello A monta cerchi del tipo CA e pneumatici del tipo PA
- Il modello B monta cerchi del tipo CB e pneumatici del tipo PB

La fornitura di cerchi e pneumatici viene eseguita da 4 nastri trasportatori dedicati, che consegnano tali elementi a un unico **deposito**, da quale verranno successivamente prelevati dai sistemi robotici dedicati al montaggio.

Il deposito è caratterizzato da capacità limitate pari a :

- MaxP: numero massimo di pneumatici (di qualunque tipo) che possono essere contemporaneamente stoccati nel deposito;
- MaxC: numero massimo di cerchi (di qualunque tipo) che possono essere contemporaneamente stoccati nel deposito;

In particolare, gli pneumatici vengono immessi nel deposito da due nastri trasportatori:

- uno dedicato al trasporto degli pneumatici PA
- l'altro per il trasporto degli pneumatici PB.

Analogamente, i cerchi vengono immessi da due nastri trasportatori:

- uno dedicato al trasporto dei cerchi CA;
- l'altro per il trasporto dei CB.

Ogni nastro consegna a istanti **non predicibili** un oggetto alla volta (cerchio o pneumatico) al deposito.

Il montaggio di cerchi e pneumatici è svolto da due sistemi robotici (o robot): uno per il modello A e uno per il modello B.

Ogni robot è attrezzato con un braccio in grado di montare sia cerchi che pneumatici.

Per il **montaggio delle ruote di un'auto***, ognuno dei due robot procede quindi come segue. Per ognuna delle 4 quattro ruote:

- preleva un cerchio e lo monta;
- preleva uno pneumatico e lo monta.

Il deposito dovrà gestire gli accessi da parte dei nastri e dei robot in modo da soddisfare i vincoli dati, ed inoltre i seguenti vincoli di priorità:

- nell'immissione venga data la precedenza a pneumatici e cerchi del tipo corrispondente al modello di auto con il minor numero di montaggi ruote completati;
- nel prelievo venga data la precedenza a pneumatici e cerchi del tipo corrispondente al modello di auto con il minor numero di montaggi ruote completati;

Realizzare un'applicazione concorrente da sviluppare in go nella quale i nastri trasportatori e i robot siano rappresentati da goroutine concorrenti, ed il deposito sia una risorsa a disposizione degli utenti.

La sincronizzazione tra le goroutine dovrà tenere conto di tutti i vincoli dati.

L'applicazione dovrà terminare dopo il montaggio delle ruote di TOT auto.

Impostazione: goroutine e servizi

Server:

- deposito: è il server che gestisce cerchi e pneumatici pronti per essere montati; offre i servizi:
 - inserimenti di cerchi e pneumatici: insCA, insCB, insPA, insPB
 - prelievi di cerchi e pneumatici: prelCA, prelCB, prelPA, prelPB

Clienti:

Nastri trasportatori:

- nastroCA: deposita periodicamente un cerchione di tipo A (richiesta al server su insCA)
- nastroCB: deposita periodicamente un cerchione di tipo B (richiesta al server su insCB)
- nastroPA: deposita periodicamente uno pneumatico di tipo A (richiesta al server su insPA)
- nastroPB: deposita periodicamente uno pneumatico di tipo B (richiesta al server su insPB)

Robot:

- robotA: dedicato al montaggio delle ruote delle auto modelloA; per ogni auto ripete per 4 volte:
 - preleva cerchio A (richiesta al server su prelCA), preleva pneumatico A (richiesta al server su prelPA).
- robotB: dedicato al montaggio delle ruote delle auto modelloB; per ogni auto ripete per 4 volte:
 - preleva cerchio B (richiesta al server su prelCB), preleva pneumatico A (richiesta al server su prelPB).

Schema

