

# Università degli Studi di Padova Corso di Laurea Magistrale in Informatica

Sistemi Concorrenti e Distribuiti

Traffico città

- $\bullet$  Versione 1
- Versione 2

## Modifiche:

• -

## Aggiunte:

 $\bullet\,$  Stesura documento

# Indice

2 Esecuzione         2.1 SBT          2.2 Scala ed Akka          3 Studio del problema       3.1 Entità          3.2 Stati           3.3 Azioni           3.4 Sincronizzazione          4 Implementazione	 		 						 4
3.1 Entità									;
3.2       Stati           3.3       Azioni           3.4       Sincronizzazione          4       Implementazione									,
3.3 Azioni									
3.4 Sincronizzazione 4 Implementazione									
4 Implementazione									,
	 		 	•	 •	•	•	•	
									8
4.1 Progettazione									8
4.1.1 Linguaggio									8
4.1.2 Concorrenza									8
4.1.3 Distribuzione									1;
4.1.4 Lista classi									14
4.1.5 Descrizione classi									14
4.1.6 Correttezza ordinamen	_	_							1
4.2 Funzionalità non implementate 4.3 Screenshots									15 15
4.3 Screenshots	 • •		 	•	 •	•	•	•	 1.
5 Bibliografia Elenco delle tabelle									10
Elenco delle figure									
1 Unica JVM $\dots$									
2 Multiple JVM									ţ
3 Build.sbt	 		 						 ;
4 Semaforo 1	 		   		 				 ; ) (
5 Semaforo 2	 	 	  		 				  (
6 Semaforo 3	 	  	   						   ( ( 1(
7 Semaforo 4	 		 						 10 10
8 Semaforo 5	 		 						 10 10 11
9 Strade 2	 		 						 10 10

Introduzione v.1.0

## 1 Introduzione

Questo documento ha lo scopo di presentare il lavoro svolto per il corso di Sistemi Concorrenti e Distribuiti per il corso di Laurea Magistrale in Informatica.

Verrà presentata inizialmente una breve descrizione del problema, seguita poi dall'analisi di tale problema e dalla presentazione di una delle possibili implementazioni.

#### 1.1 Problema

Il problema consiste nello studio e nell'implementazione di sistema rappresentante una città con i suoi residenti. La città deve gestire in maniera corretta tutti gli aspetti di concorrenza e di distribuzione. Requisiti obbligatori sono dunque la distribuzione e la scalabilità.

Esecuzione v.1.0

### 2 Esecuzione

Prima di illustrare però lo studio fatto, verrà illustrato brevemente il software necessario per la corretta esecuzione dell'applicazione.

### 2.1 SBT

SBT è un build tool open source usato per progetti Scala e Java. Al momento, nonostate varie critiche, è il build tool più utilizzato per i progetti realizzati in Scala. Per poter eseguire il progetto, sono stati offerti due diversi metodi.

Il primo consente di eseguire tutto senza fornire alcun parametro. Basterà semplicemente avviare l'esecuzione tramite il comando  $sbt\ run$  come nella figura sotto riportata. In questo modo sarà l'applicazione verrà eseguita con una sola JVM

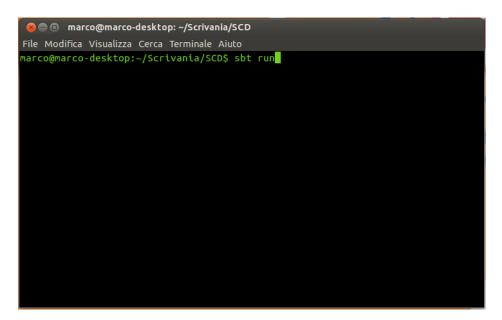


Figura 1: Unica JVM

Il secondo consente invece di specificare l'identificativo e la porta desiderata per ogni zona della città, la quale verrà quindi eseguita in una propria JVM differente. Questa modalità è molto utile in quanto consentirà di 'rimuovere' e 'aggiungere' zone a piacimento, ma questo verrà spiegato meglio in seguito.

Esecuzione v.1.0

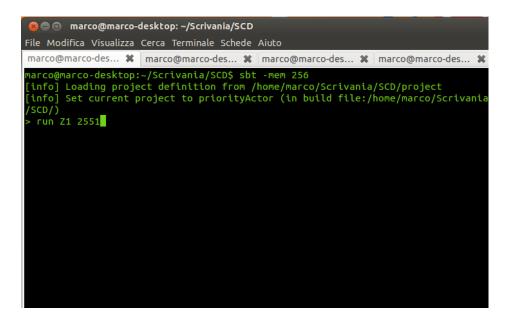


Figura 2: Multiple JVM

#### 2.2 Scala ed Akka

Il linguaggio scelto per realizzare il progetto è Scala. Per l'installazione del toolkit Akka basterà semplicemente specificare nel file di configurazione (build.sbt) del progetto le 'dipendenze'. In questo modo, alla prima esecuzione, SBT scaricherà tutto il necessario per la corretta esecuzione.

Figura 3: Build.sbt

# 3 Studio del problema

- Gerarchia
- Motivazione scelta gerarchia Piccola lista di requisiti e di limitazioni imposte
- Direzioni, struttura città, ecc...

### 3.1 Entità

- Lista entità

#### 3.2 Stati

- Lista stati

#### 3.3 Azioni

- Tabellona

#### 3.4 Sincronizzazione

- Non so tuttora se sia giusto

## 4 Implementazione

### 4.1 Progettazione

- Immagine schema

#### 4.1.1 Linguaggio

Il linguaggio scelto per realizzare il progetto è Scala. Tramite l'uso del toolkit Akka, è infatti possibile applicazioni concorrenti, distribuite e resistenti agli errori. Il modello ad attori permette di gestire in maniera più semplice ed efficiente i problemi di concorrenza.

È permessa inoltre una buona gestione degli errori. Ogni attore è supervisionato da un altro attore. Ogni attore che provocherà un errore dovrà infatti riferire il problema al suo supervisore, il quale dovrà reagire in maniera appropriata.

Akka permette anche di realizzare applicazioni distribuite. È possibile infatti creare attori in diversi nodi all'interno di un cluster. Tali attori potranno comunicare senza alcun problema nonostante vengano eseguiti in nodi diversi.

#### 4.1.2 Concorrenza

Ogni componente del progetto è rappresentata da un attore. Queste entità comunicano tra di loro in modo diretto tramite scambio di messaggi. In questo modo ho più comunicazione, ma è meno probabile che si verifichino situazioni pericolose o deadlock. Di conseguenza non saranno presenti variabili condivise tra gli attori: ogni attore avrà delle proprie variabili modificabili solamente da se stesso in seguito alla ricezioni di certi messaggi. Non vi è nemmeno bisogno di utilizzare synchronized, wait() o notify() per la gestione di eventuali liste. Ogni messaggio infatti verrà gestito singolarmente, mentre tutti gli altri rimarranno in attesa di essere letti.

Come detto in precedenza, non possono verificarsi dei deadlock non verificandosi tutte e 4 le condizioni relative al deadlock. Non ci sono infatti situazioni di accumulo di risorse necessarie ad altri processi (ogni attore riceve mezzi o persone, ma non deve bloccarsi per aspettarle). Non sono presenti quindi situazioni di attesa circolare che potrebbero portare ad uno stallo.

Non si può verificare nemmeno una situazione di starvation; i vari attori infatti non avranno priorità diverse. L'unica situazione in cui vengono gestite priorità diverse è quella della ricezione di messaggi relativi ai semafori. All'arrivo di un messaggio 'semaforo rosso o 'semaforo verde, questi saranno letti subito dopo il messaggio attuale. Akka però garantisce l'ordinamento dei messaggi con la stessa priorità provenienti dallo stesso mittente, quindi tutti i messaggi relativi a mezzi o pedoni saranno letti prima o poi. Tale gestione delle priorità avverrà nel seguente modo: verranno usati due stati (due metodi 'receive')

per poter gestire correttamente gli invii, uno da usare quando il semaforo è rosso e l'altro da usare quando il semaforo è verde. Il primo riceverà i mezzi e li salva nella coda. Appena verrà ricevuto un messaggio (semaforo verde), lo stato verrà cambiato. Il secondo dunque invierà i mezzi in coda ed eventuali nuovi mezzi ricevuti finché non riceverà un certo messaggio (semaforo rosso). In questo caso si ritornerà al primo metodo 'receive'. Per gestire correttamente i semafori e quindi fermare subito il trasferimento dei mezzi, l'attore necessita di una mailbox particolare. Sarà infatti necessario l'utilizzo di una 'Bounded-StablePriorityMailbox'in quanto essa gestisce messaggi con priorità, garantendo al tempo stesso l'ordinamento corretto di messaggi con la stessa priorità.

Di seguito si potrà vedere uno schema che dimostra la correttezza dell'idea appena presentata.

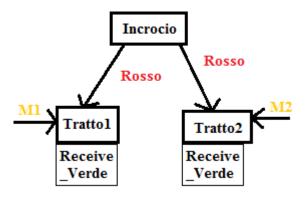


Figura 4: Semaforo 1

Un attore inizia con il 'receive relativo al semaforo verde. Questo legge un mezzo ricevuto e lo rimanda al tratto o alla strada di destinazione. Supponiamo ora che l'attore stia ricevendo dei mezzi ed un messaggio 'Semaforo rosso. All'arrivo di un messaggio 'Semaforo rosso, questo verrà letto prima dei vari mezzi in arrivo.

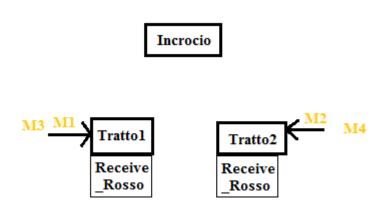


Figura 5: Semaforo 2

Quel messaggio farà cambiare mailbox all'attore. Gli altri messaggi non ancora gestiti verranno quindi letti con la nuova mailbox.

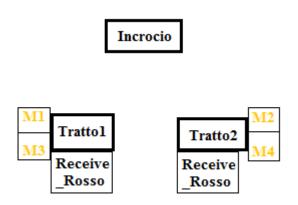


Figura 6: Semaforo 3

Tale mailbox ora ha il compito di salvare tutti i mezzi in arrivo, simulando quindi la coda che si forma quando c'è un semaforo rosso.

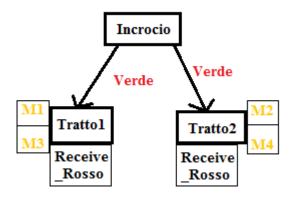


Figura 7: Semaforo 4

Supponendo ora che arrivi un messaggio 'Semaforo verde', lo stato dell'attore cambierà nuovamente.

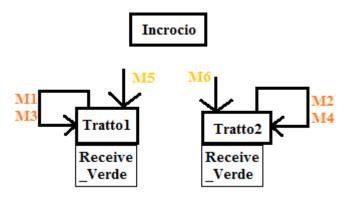


Figura 8: Semaforo 5

Siccome i messaggi già letti non possono più essere letti dalla prima mailbox, dovranno essere rimandati. Per fare funzionare il tutto, i mezzi già accodati verranno rispediti con una priorità un po' più alta. Dunque prima di terminare la gestione del messaggio relativo al semaforo, si dovrà inviare all'attore stesso TUTTI i mezzi accodati. Nell'esempio dunque, 'Tratto1'gestirà prima 'M1'ed 'M3'in quanto hanno priorità media ('M1'verrà gestito per primo in quanto una 'BoundedStablePriorityMailbox'garantisce il corretto ordinamento per i messaggi con la stessa priorità ricevuti dallo stesso mittente) per poi gestire 'M5'. Nel caso arrivasse un nuovo messaggio 'Semaforo rosso', la situazione verrà gestita

come già spiegato all'inizio. Tutti i mezzi non ancora gestiti verranno quindi letti con la seconda mailbox e verranno accodati.

La gestione dei semafori inoltre risulta molto semplice. Basta solo impostare un timer per poter inviare a se stesso un messaggio per fare scattare i semafori. Tale messaggio però dovrà essere letto subito (e dovrà quindi avere una maggiore priorità rispetto a mezzi e pedoni), quindi ci sarà bisogno di una 'PriorityMailbox anche per l'incrocio.

La progettazione è stata fatta in modo tale da rendere il sistema più scalabile possibile. Esso infatti funziona con una quantità qualsiasi di strade, di fermate, di mezzi e di persone. Questo perché ogni componente dovrà comunicare solamente con un'altra entità.

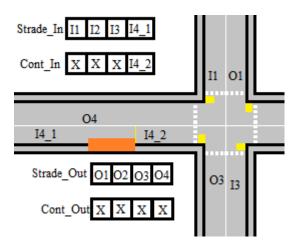


Figura 9: Strade 2

Ogni strada infatti dovrà solo guardare se nella STESSA posizione della lista Cont\_In o Cont\_Out c'è o meno un riferimento. Ovviamente ci dovrà essere un controllo per evitare che la strada 'I4\_2'continui a mandare un messaggio sempre a se stessa. Dato che si era deciso di permettere al massimo una divisione per una strada, basterà controllare, ad esempio, se l'identificativo della strada contiene '\_2'alla fine. In tal caso comunicherà con quella strada, altrimenti comunicherà con l'incrocio o con la zona vicina a seconda se la strada è 'entrante oppure 'uscente'. Basterà quindi, durante la creazione delle strade, impostare correttamente i destinatari dei messaggi. Ogni zona potrà quindi avere un numero arbitrario di strade e ci potrà essere fino ad una fermata per ogni strada.

Come già detto inoltre, non è necessario l'utilizzo di liste per poter salvare mezzi e pedoni. Tali code saranno infatti gestite automaticamente dalle mailbox dei vari attori (che gestiscono in maniera automatica l'ordinamento. Akka infatti garantisce la lettura ordinata dei messaggi ricevuti dallo stesso mittente).

Tale progettazione inoltre non comporta accodamenti forzati. Nessuna componente del sistema infatti deve aspettare che altre componenti finiscano il loro lavoro per poter continuare il proprio (ad eccezione dell'incrocio con la gestione delle precedenze).

#### 4.1.3 Distribuzione

- Sincronizzazioni iniziali
- Caduta zone

Per la realizzazione del sistema si vuole utilizzare il Clustering di Akka. Ogni cluster rappresenta un insieme di nodi (la cui posizione non è necessariamente nota al programmatore). L'Akka Clustering è stato preferito rispetto all'Akka Remoting in quanto, con quest'ultimo, ci sarebbe l' obbligato a conoscere gli indirizzi IP di tutte le zone. Nonostante ogni zona venga assegnata ad un nodo diverso, tutte le zone fanno parte dello stesso Actor System. In questo modo, ogni zona può richiedere (tramite un semplice 'contex.actorSelection()') e ricevere i riferimenti alle zone vicine. Tali riferimenti verranno quindi utilizzati dalle varie componenti per permettere l'invio di mezzi e persone.

La normale comunicazione tra le varie zone, dato che avviene tramite messaggi, utilizza una semantica 'at-most-once'. Questo non va bene in quanto non è garantito l'arrivo e la conseguente lettura dei messaggi da parte delle altre zone. Prima di poter dunque eliminare definitivamente un mezzo da una zona, bisogna essere certi che quella vicina l'abbia ricevuto correttamente. Una semplice soluzione sarebbe quella di utilizzare il trait 'AtLeastOnceDelivery', ma esso comporta la gestione automatica di ulteriori invii in seguito a dei fallimenti, non garantendo più quindi il corretto ordinamento dei messaggi. Si è optato quindi per l'utilizzo dei Futures. Ogni corsia o marciapiede dovrà aspettare una risposta dalla zona di destinazione prima di poter inviare il mezzo successivo. In caso la risposta non venga ricevuta in tempo, si dovrà ritentare con un nuovo invio. Ovviamente ogni zona dovrà essere in grado di scartare eventuali duplicati tramite l'uso delle liste 'mezziRicevuti'e 'personeRicevute'.

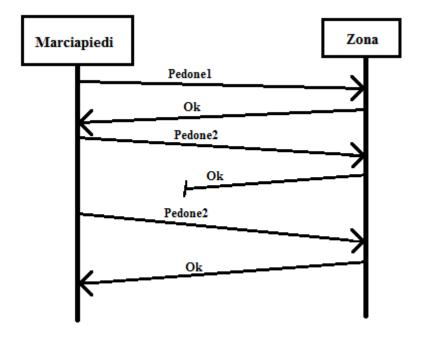


Figura 10: Invio pedoni

Questo può causare dei rallentamenti, ma consentirà al sistema di funzionare correttamente. L'importante è non scegliere un tempo di attesa troppo breve (non voglio inviare troppi messaggi inutili), ma nemmeno troppo esteso (non voglio causare troppi rallentamenti solo per aspettare un messaggio).

La progettazione è stata fatta in modo tale da rendere il sistema più scalabile possibile. Il sistema infatti funziona con una quantità qualsiasi di zone. Come già spiegato per la parte concorrente infatti, basterà passare i riferimenti corretti alle strade uscenti durante la fase di creazione per poter avere un numero arbitrario di zone.

#### 4.1.4 Lista classi

- Lista classi, breve descrizione e funzionamento

#### 4.1.5 Descrizione classi

- Diagramma delle classi

#### 4.1.6 Correttezza ordinamento messaggi

- Scrivo che ogni messaggio arriva prima di altri (aggiorno con la sincronizzazione iniziale)

### 4.2 Funzionalità non implementate

- Motivazioni
- Salvataggio di stato ogni tanto (quando una zona torna su, dovrebbe avere un metodo di recupero dei mezzi che aveva)
- Grafica (creazione, ogni corsia, marciapiede, tratto e striscia pedonale ha un riferimento ad una label che modificherebbe man mano)

#### 4.3 Screenshots

- Fermata autobus con pedoni che salgono e scendono
- Code ai semafori
- Caduta zone e deviazioni

Bibliografia v.1.0

# 5 Bibliografia

- $\bullet \ [1] \ Scala: \ http://www.scala-lang.org/documentation/$
- [3] SBT: http://www.scala-sbt.org/
- [4] Sistemi Concorrenti e Distribuiti:  $http://www.math.unipd.it/\sim tullio/SCD/2014/$
- $\bullet \ [5] \ \text{Routing: } \textit{http://en.wikipedia.org/wiki/List\_of\_ad\_hoc\_routing\_protocols}$