## Simulazione di Traffico su un Grafo Diretto

# Fabbri Simone, Lamma Tommaso, Pasquini Micheal, Gianluca ${\rm May}\ 2021$

## Indice

1	Inti	roduzione	2
	1.1	Scopo del progetto	2
	1.2	Modello	2
	1.3		4
<b>2</b>	Str	uttura del Progetto	4
	2.1	Classi	4
	2.2	Considerazioni	6
3	Ris	ultato delle Simulazioni e Analisi Dati	7
	3.1	Car Increment Simulation	7
	3.2	Oneway Increment SImulation	9
4	Aspetti Informatici 14		
	4.1	Algoritmo di Floyd-Warshall	14
	4.2	Electron	16
		4.2.1 Threading	16
		4.2.2 Librerie javascript per grafica	16
		4.2.3 Modalità grafica	17
5	Svi	luppi Futuri	18
	5.1	• •	18
6	Cor	nclusioni	19

## 1 Introduzione

## 1.1 Scopo del progetto

Il progetto è finalizzato alla simulazione del traffico su una città modellizzata come un grafo diretto, ovvero con doppi sensi e sensi unici. La domanda che ci siamo posti all' inizio della programmazione era se in un qualche modo i sensi unici potessero essere vantaggiosi in alcune condizioni rispetto ai doppi sensi. Semplicemente sostituire due corsie alternate con una sola corsia diminuirebbe la superficie della città e a parità di numero di automobili aumenterebbe la densità e porterebbe sicuramente ad uno svantaggio, quindi nella Simulazione lasciamo all'utente la possibilità di scegliere il numero di corsie dei sensi unici.

### 1.2 Modello

La città è rappresentata come un grafo a griglia, e tramite una probabilità impostata dall'utente è possibile controllare la frazione di sensi unici. All'inizio della simulazione la matrice di adiacenza è creata e tale probabilità è la probabilità che in fase di creazione un senso alternato diventi senso unico. In Fig. 1 è rappresentata una città con pochi sensi unici, per mostrare la struttura a griglia.



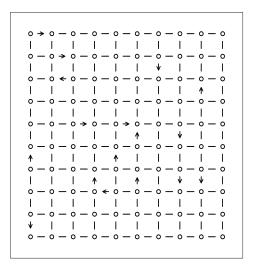


Figura 1: Città a griglia con circa l'1% di sensi unici.

Può avvenire che l'elevata frazione di sensi unici generi nodi inattraversabili, in Fig. 2 vediamo una strada con molti sensi unici dalla quale sono stati rimossi i nodi inattraversabili.

## City Graph (Oneway Fraction = 1.0)

Figura 2: Città a griglia con soltanto sensi unici.

Notando che in quasi tutte le città con solo sensi unici appariva una struttura simile a quella in Fig. 1, sulla quale era possibile avere percorsi non banali, si è deciso di mettere controlli per evitare di generare nodi inattraversabili, tale controllo può essere sicuramente aggiunto negli sviluppi futuri del programma.

Le strade sono modellizzate come dei contenitori di automobili che sanno soltanto il numero di automobili che contengono, però dato che ogni automobile conosce il suo offset sulla strada questo modello è analogo ad una strada visibile come un array in ogni casella del quale è possibile mettere al più un numero di macchine pari al numero di corsie della strada.

In questa simulazione il traffico emerge da un controllo sul movimento delle automobili che impedisce alla singola automobile di entrare in una casella che contenga un numero di macchine pari al numero di corsie della strada.

Ogni automobile conta il numero di volte in cui passa da una casella a quella successiva e anche il numero di volte in cui è costretta a fermarsi a causa del traffico.

## 1.3 Parametri della Simulazione

Questo modello ha molti parametri liberi che lo rendono molto flessibile ma possono nascondere effetti che sono osservabili sono in alcuni range di tali parametri. I parametri sono i seguenti:

- Numero di righe e colonne di nodi: La città è rappresentata come una griglia rettangolare di nodi e l'utente può scegliere le dimensioni di questo rettangolo.
- Numero di automobili
- Numero di corsie dei sensi unici
- Probabilità di generare un senso unico: Questo parametro permette di controllare a priori la frazione di sensi unici nella città generata.
- Statistiche delle strade: Le lunghezze delle strade sono generate da una distribuzione gaussiana troncata definita dai seguenti parametri.
  - (i) Lunghezza massima
  - (ii) Lunghezza minima
  - (iii) Media delle lunghezze
  - (iv) Deviazione standard delle lunghezze

Il parametro di controllo del traffico, nel codice indicato come traffic index, è definito come

$$t = \frac{\langle p \rangle + \langle s \rangle}{\langle p \rangle},$$

dove p è il numero di volte in cui l'automobile si è mossa alla casella successiva e s è il numero di volte in cui ha dovuto fermarsi a causa del traffico.

L'indice di traffico t rappresenta nel nostro modello il rapporto tra i tempi reali di percorrenza e quelli ideali, perciò ci aspettiamo che essso sia sempre maggiore o uguale a 1 e tenda a 1 diminuendo il numero di auto, come visibile in Fig. 3.

## 2 Struttura del Progetto

## 2.1 Classi

car.cpp La classe Car ha come attributi privati:

- short int \_steps, ovvero il numero di volte in cui l'automobile si è spostata effettivamente nel reticolo.
- short int \_stops, ovvero il numero di volte in cui l'automobile ha dovuto fermasi a causa del traffico.

- short int \_offset, ovvero la posizione all'interno della strada.
- bool \_at\_destination, che diventa vera quando l'auto giunge a destinazione.
- short int \_delay, ovvero un ritardo nella partenza, poiché dato che tutte le auto sono generate con offset nullo, per evitare sovrapposizioni devono partire una alla volta.

#### road.cpp La classe Road ha come attributi privati:

- short int \_car\_number, ovvero il numero di auto presenti nella strada.
- short int \_road\_length, ovvero la lunghezza della strada.
- short int \_width, ovvero il numero di corsie della strada, uguale a 1 nelle strade che fanno parte di un doppio senso, e variabile per i sensi unici.
- static \*, dove \* si riferisce ai parametri statistici delle strade spiegati nella sezione precedente, messi come *static* per migliorare l'uso della memoria.

## node.cpp La classe Node ha come unico attributo privato:

• short int \_index, ovvero l'etichetta del nodo.

#### **city.cpp** La classe **City** ha come attributi privati:

- Node\*\* \_path e short int\*\* \_distance, che servono a determinare il percorso più efficiente tra due nodi.
- void \_floyd\_warshall, che dalla matrice di adiacenza determina i due attributi precedenti.
- Node\* \_node\_set, ovvero l'insieme dei nodi della città.
- Road\*\* \_adj\_matrix, ovvero la matrice di adiacenza del grafo diretto che rappresenta la città.
- short int \_n\_rows e short int \_n\_coloumns, che sono ripettivamente il numero di righe e colonne della griglia che è la città.
- float \_oneway\_fraction, ovvero un parametro che in generazione determina la probabilità di avere sensi unici, tale parametro può essere diverso dall'effettiva frazione, soprattutto per città piccole, ma nei grafici riportiamo sempre la frazione effettiva invece che questo parametro.

simulator.cpp La classe Simulator ha necessita di due struct aggiuntive:

- 1. Car\_Info, che ha come attributi il percorso di un'auto, il nodo appena passato, e un puntatore a macchina per gestire i dati di traffico.
- 2. Result, che contiene le statistiche rilevanti della simulazione.

Inoltre ha come attributi privati:

- std::vector(Car\_Info) \_car\_vector, tale vettore è usato per associare ad ogni auto un percorso ed un nodo tramite l'indice all'interno del std::vector. Tale implementazione è necessaria in quanto a ogni iterazione viene chiamato un *sort* che permette di muovere prima le auto con offset maggiore, riducendo il numero di iterazioni necessarie.
- Result \_result, ovvero i risulati della simulazione.
- short int \_cars\_at\_destination, fa proseguire la simulazione finché non eguaglia il numero di automobili generate.
- City \_city, ovvero la città su cui viene effettuata la simulazione.
- short int \_car\_number, ovvero il numero di auto generate.
- void \_mv\_car(int car\_index), che gestisce tutti i controlli del traffico e muove le automobili. Tale metodo prende la posizione della macchina in \_car\_vector, poiché senza di esso non sappiamo nulla della macchina.
- other useful inline functions.

**js\_interface.cpp** La classe *js\_interface.cpp* serve alla grafica, scritta in java-script per interagire con il codice della simulazione in C++.

**numpy\_parser.cpp** La classe *numpy\_parser.cpp* serve a creare file python con numpy.array leggibili dalla libreria di graficamento *matplotlib*, a partire da std::vector del C++.

#### 2.2 Considerazioni

La scelta di avere oggetti che essenzialmente sono solo uno o due interi (short) è dovuta ad alcuni problemi nella creazione della matrice di adiacenza. Infatti usare strutture più ingombranti causava errori di segmentazione durante la creazione della città, probabilmente dovuto al fatto che la memoria occupata dalla matrice di adiacenza eccedeva quella riservata al programma. La scelta di avere classi non interagenti che possono interagire solo tramite la classe Si-mulator, è dovuta a problemi di ricorsività emersi durante le prime versioni del programma.

## 3 Risultato delle Simulazioni e Analisi Dati

## 3.1 Car Increment Simulation

Le simulazioni mostrano che fissata la città, l'indice di traffico aumenta all'aumentare delle automobili e tende a 1 per il numero di automobili che tende a zero. Ovviamente tale simulazione non avrebbe senso, per ciò partiamo da almeno 1 macchina nella città, l'indice di traffico che emerge dalla simulazione con una sola macchina sarà 1 poiché non può esistere un rallentamento. In Fig. 3 è riportato l'esito di circa 70 simulazioni che incrementano di 1 il numero di automobili da 1 a 2000. Ciò è stato fatto su una città  $5 \times 5$  senza senzi univi per verificare che effettivamente il traffico aumentasse all'aumentare delle auto.

## Car Increment Simulation 5x5

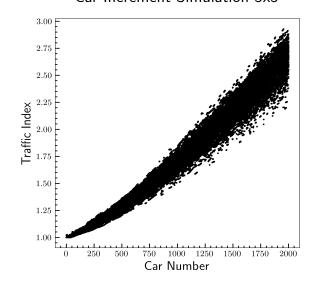


Figura 3: Car Increment Simulation su una città  $5 \times 5$  senza sensi unici.

In Fig. 4 è invece riportato l'esito di una simile simulazione su una città  $7\times7.$ 

## Car Increment Simulation 7x7

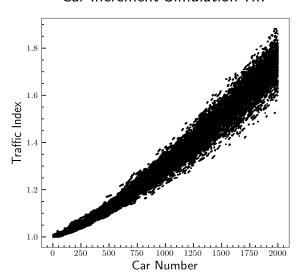


Figura 4: Car Increment Simulation su una città  $7 \times 7$  senza sensi unici.

Per entrambe queste simulazioni si è usata la seguente statistica delle strade:

• media della lunghezza : 20

• deviazione standard della lunghezza : 10

 $\bullet\,$ lunghezza massima : 30

• lunghezza minima: 10

Un' osservazione interessante che può essere fatta a partire da queste statistiche è che su città rispettivamente  $5 \times 5$  e  $7 \times 7$  generano una superficie stradale media data da  $20 \times 5 \times 4 \times 2 = 800$  e  $20 \times 7 \times 6 \times 2 = 1680$ . Data questa considerazione, notiamo che quando il numero di auto è confrontabile con la superficie media nelle due simulazioni l'indice di traffico si trova sempre attorno a 1.5. Perciò possiamo pensare che senza ulteriori modifiche topologiche, l'indice di traffico su una città a griglia senza sensi unici dipenda esclusivamente dalla densità di automobili.

Il fatto che a densità uguale a 1 il programma non si blocchi è dovuto ad un controllo che fa partire le auto con diversi ritardi, quindi non tutte le auto indicate da car number saranno nella città contemporaneamente. Da questa anilisi preliminare possiamo concludere che il traffico emerge dal nostro modello e dipende dalla densità di auto, come suggerito da tutti i modelli di traffico esistenti.

## 3.2 Oneway Increment SImulation

Per vedere se aumentare il numero di sensi unici è in alcuni casi conveniente, abbiamo fatto una simulazione aumentando la frazione di sensi unici fissate 1000 automobili. Tale simulazione è stata eseguita per diverse larghezze dei sensi unici, ovvero una, due e tre corsie. L'incremento del parametro di generazione oneway fraction è stato scelto essere 0.001. In Fig. 5 è mostrata la simulazione con sesi unici larghi una sola corsia che, causando una riduzione della superficie media, è chiaramente sconveniente.

## Oneway Increment Simulation 5x5, 1000 Cars

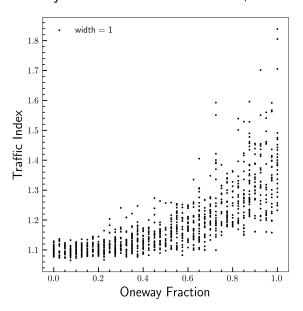


Figura 5: Oneway Increment Simulation su una città  $5\times 5$ , con larghezza uguale a uno.

Da questo grafico possiamo notare che il traffico aumenterà sempre aumentando i sensi unici a meno della fluttuazione dovuta al posizionamento dei sensi unici nella città.

In Fig. 6 e in Fig. 7 è mostrata la stessa simulazione con sensi unici rispettivamente a due e tre corsie.

## Oneway Increment Simulation 5x5, 1000 Cars

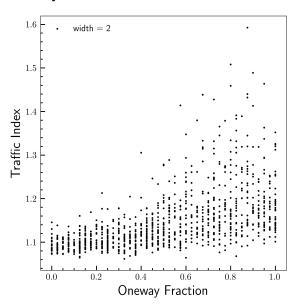


Figura 6: Oneway Increment Simulation su una città  $5\times 5$ , con larghezza uguale a due.

In Fig. 6 a differenza del grafico precedente, notiamo che per un'alta frazione di sensi unici si hanno comunque città con un indice di traffico relativamente basso. Tale effetto è maggiormente accentuato in Fig. 7, mettendo sensi unici a tre corsie.

## Oneway Increment Simulation 5x5, 1000 Cars

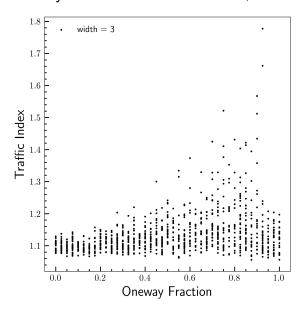


Figura 7: Oneway Increment Simulation su una città  $5\times 5,$  con larghezza uguale a tre.

In questi tre grafici l'effetto di "quantizzazione" della frazione di sensi unici è dovuto alle piccole dimensioni della città.

Un'altra analisi che è stata fatta, approssimando linearmente gli esiti delle car increment simulation a diverse frazioni di sensi unici, consiste nel vedere come la pendenza di tali rette varia al variare dei sensi unici, il grafico è riportato in Fig. 9 mentre in Fig. 8 è riportata una giustificazione grafica dell'approssimazione lineare.

## Car Increment Simulation

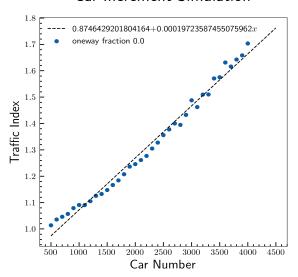


Figura 8: Car Increment Simulation su una città  $10 \times 10$ .

Si è scelto un range lontano da car\_number = 1 in cui l'indice di traffico non può seguire un andamento lineare per rispettare il limite ideale. Sulla stessa città  $10 \times 10$  si sono eseguite varie car increment simulations variando i sensi unici, l'esito è riportato nella figura seguente<sup>1</sup>.

 $<sup>^1\</sup>mathrm{Si}$  è scelto un fit polinomiale per semplicità.

## Oneway Fraction Dependence

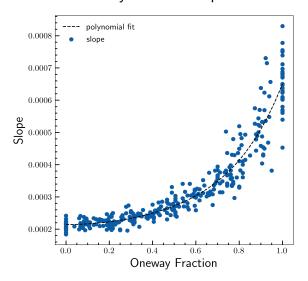


Figura 9: Variazione della pendenza della retta in funzione della frazione di sensi unici.

Un'ultima analisi è quella relativa ai tempi di esecuzione della oneway increment simulation su una città  $10 \times 10$ , il cui esito segue in Fig. 10.

## **Execution Statistics**

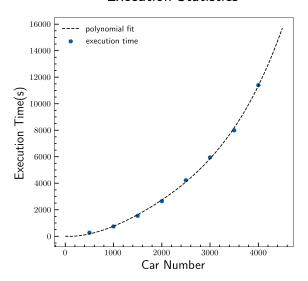


Figura 10: Tempo di esecuzione di oneway increment simulation al variare del numero di auto generate.

## 4 Aspetti Informatici

## 4.1 Algoritmo di Floyd-Warshall

Dato in inpout un grafo G = (V, E) e una funzione  $w : E(G) \to R$  che assegna pesi agli archi del grafo (anche negativi) , e V(G) = 1, 2, 3, ..., n Dall'esecuzione dell'algoritmo, otteniamo in output la matrice quadrata  $n \times n$  contenente i costi dei cammini minimi per ogni coppia di vertici del grafo:  $D^{(n)}$  con  $d_{(i,j)}^{(n)}$  pari al costo di un cammino minimo tra i e j. Abbiamo bisogno poi, per la ricostruzione del cammino, di una matrice di appoggio  $P_{i,j}$ , contenente il nodo predecessore per la ricostruzione del cammino. Utilizza la programmazione dinamica (ossia per ogni passo, il programma prende una decisione).

 $Pseudocodice\ dell'algoritmo:$ 

#### Inizializzazione:

Pongo a 0 di tutti i valori di  $\mathbb{D}^n$ 

for 
$$i = 1$$
 to  $n$ :  
for  $j = 1$  to  $n$ :

```
dist[i][j] = weight(i,j)
```

con weight funzione che riporta il peso dell'arco tra il nodo i e il nodo j, o  $\infty$  se l'arco non esiste.

Nello pseudocodice, la matrice  $D^n$  prende il nome di dist[i][j]

#### Calcolo dei cammini minimi tra le coppie:

Al termine abbiamo il peso del cammino tra ogni coppia di nodi, ma vogliamo sapere quali nodi assieme formano i cammini.

#### Ricostruzione del cammino:

Usiamo un'altra struttura dati quindi, nella quale memorizziamo il predecesore di j che li collega. La matrice in questione è pred[i][j].

```
int [0..n, 0..n] dist;
int [0..n, 0..n] pred;
for i = 1 to n
    for j = 1 to n
         dist[i][j] = Weight(i,j)
         pred[i][j] = i
floyd-warshall
for h = 1 to n
    for i = 1 to n
         for j = 1 to n
             if (dist[i][j] > dist[i][h] + dist[h][j]) then
                  dist[i][j] := dist[i][h] + dist[h][j];
                  \operatorname{pred}[i][j] := \operatorname{pred}[h][j];
             endif
         endfor
    endfor
endfor
```

La complessità, sia nel caso migliore temporalmente che nel caso peggiore, è  $O(|V|^3)$ . La scelta è ricaduta su Floyd-Warshall in quanto questo in una sola esecuzione calcola i cammini minimi prendendo come sorgenti ogni nodo del grafo, a differenza di Dijkstra e Bellman-Ford che lo calcolano da una singola sorgente, ad ogni esecuzione dell'algoritmo. Non avendo cicli negativi all'interno del grafo, l'algoritmo non fallisce mai.

#### 4.2 Electron

Electron è un framework sviluppato da github, la cui prima versione risale al 2013. E quindi oramai un prodotto maturo, e sufficientemente affidabile. A riprova di ciò, molte note applicazioni usate tutti i giorni da milioni di utenti sono create con questa tecnologia (Microsoft Teams e Atom sono alcuni tra gli esempi più noti [electronapps]).

Electron serve per creare applicazioni per desktop basate su tecnologie web; più nel concreto, consiste di un browser chromium - che permette la visualizzazione dell'app - e dell'ambiente server Node.js - dove viene scritta la logica dell'app - , il che consente di creare un vero e proprio "sito web" che può girare su qualsiasi ambiente desktop (Linux, MacOS e Windows) per il quale l'applicazione sia stata compilata [electrondocs].

In questo progetto, è stato scelto per la facilità con cui è possibile realizzare la grafica in HTML5, javascript e css, la portabilità e la possibilità di usare codice C++ all'interno del server Node.js. Infatti, nonostante Node.js sia basato su javascript, è possibile creare dei "moduli" di codice nativo in C++, che vengono poi compilati e usati dal server.

La struttura del progetto su Electron è quindi la seguente:

- codice del server: il file main.js e i file nella cartella javascript contengono codice per la gestione del server;
- codice del simulatore: il cuore del progetto è contenuto nella cartella cpp, contiene i sorgenti in C++ che sono il "cuore" del progetto;
- grafica: i file relativi alla grafica, che sono in formato html, css e javascript sono contenuti nella cartella html.

## 4.2.1 Threading

L'applicazione ha due thread, gestiti dal server; questo perché se si eseguisse la simulazione sul thread principale, che è responsabile anche della gestione della grafica, l'applicazione diventerebbe *unresponsive*. La soluzione è stata quindi quella di creare un nuovo thread dove eseguire il codice in C++, per permettere all'utente di continuare ad interagire con l'applicazione.

#### 4.2.2 Librerie javascript per grafica

Per la grafica sono state usate due librerie fondamentali, una per la rappresentazione dei grafi-città e una generica per la rappresentazione di box, bottoni e altri elementi grafici.

Materialize Per semplificare la gestione della grafica nell'interfaccia, abbiamo optato per l'utilizzo di materialize [materialize], che è un framework CSS basato su Material Design, lo standard grafico messo a punto da Google per lo sviluppo di interfacce user friendly e coerenti. Questo consente di avere

oggetti esteticamente appaganti e responsive, con un sistema di impaginazione a righe/colonne automatico, che aiuta nell'allestimento delle varie pagine.

sigma Sigma.js è una libreria opensource, che serve per creare grafi [sigmajs]. La versione da noi usata è la v1.2.0, la quale non è l'ultima disponibile, ma la più stabile. Questa libreria permette di visualizzare grafi nel formato GEXF [gexf], funzionalità che non è stata usata nel progetto, ma che è stata tenuta in considerazione in quanto potenzialmente molto utile in sviluppi futuri. Per ulteriori informazioni si veda la sezione apposita sugli sviluppi futuri 5.

#### 4.2.3 Modalità grafica

La modalità grafica permette di costruire una simulazione scegliendo tra diversi parametri; questi sono:

- Dimensione del grafo (numero righe, numero colonne)
- Lunghezza delle strade (minima e massima)
- Percentuale di sensi unici, tra 0 (nessun senso unico) e 1 (solo sensi unici)
- Numero di corsie per strada
- $\sigma$ , media gaussiana

Dopo aver scelto questi parametri, l'utente vedrà un grafo dove potrà selezionare quali sono i nodi di partenza e di arrivo, dove si genereranno e cercheranno di arrivare le macchine. Sono disponibili alcuni preset, ma l'utente può selezionare i nodi a piacere.

Infine, quando si avvierà effettivamente la simulazione, l'utente vedrà colorarsi gli archi - le strade - a seconda della loro occupazione:

- Strada blu: la strada è vuota o contiene una macchina
- Strada verde: la strada è occupata al massimo al 50% della capacità
- Strada arancione: l'occupazione della strada è tra il 50% e il 75% della capacità
- Strada rossa: la strada è occupata per più del 75%.

La scelta di non rappresentare direttamente le strade vuote è stata determinata dal meccanismo con cui le strade sono colorate: infatti, il server restituisce al "client", la parte di applicazione responsabile della visualizzazione grafica, le strade che hanno almeno una macchina; il client controlla poi il rapporto tra l'occupazione della strada e la dimensione della stessa, e a seconda del valore colora gli archi-strade. Questo permette al client di ricevere solo le strade che hanno almeno una macchina, e non **tutte** le strade; infatti, la cardinalità delle strade che sono occupate è decisamente inferiore alla cardinalità dell'insieme di

tutti archi del grafo, e questo permette un aumento delle prestazioni - in quanto bisogna controllare meno archi - al costo di una perdita minima di precisione, in quanto le strade blu possono essere vuote o contenere una sola macchina.

Le strade blu quindi rappresentano sostanzialmente quelle strade che sono state occupate dalle macchine, per permette all'utente di visualizzare i percorsi compiuti da queste.

## 5 Sviluppi Futuri

## 5.1 Analisi città esistenti

È possibile, oltre che interessante, effettuare simulazioni sul traffico su città esistenti:

step 1. ottenere una rappresentazione a grafico della città; si può fare con geojson e il progetto openstreetmap, oppure https://www.cityjson.org/datasets/, oppure [cerca su google roba a caso] oppure [progetto che non mi ricordo]

step 1.1: conversione geojson -; gexf http://ignacioarnaldo.github.io/OpenStreetMap2Graph/sorgenti progetto: https://github.com/ignacioarnaldo/OpenStreetMap2Graph

step 2. creare la matrice di adiacenza compatibile col nostro programma (molto facile farlo da gexf)

step 3. visualizzare il grafico: gexf

GeoJSON è un formato per la memorizzazione di geometrie spaziali, nel quale abbiamo gli attributi descritti attraverso la JavaScript object notation. Possiamo rappresentare punti, spezzate, geometrie e collezioni che le contengono.

#### Esempio:

Si rivela quindi un buon formato per rappresentare il grafo di una città tramite archi e nodi. Inoltre grazie alla sua flessibilità è possibile trovare online città reali, costruite in questo formato. geojson, formato strano usato da libreria javascript

## 6 Conclusioni

Nella simulazione che incrementa i sensi unici a tre corsie ci aspettavamo un minimo dell'indice di traffico per una frazione di sensi unici diversa da 0.0. Ciò non è emerso dalle simulazioni e abbiamo concluso che ci sono tre possibilità(esclusi eventuali bug codice):

- Effettivamente non è vantaggioso sostituire a sensi alternati sensi unici, anche se a tre corsie.
- I parametri della simulazione sono troppi e stiamo simulando fuori dal range in cui questo effetto è visibile.
- È molto più rilevante il modo di disporre i sensi unici che la loro frazione.

La terza di queste possibilità è giustificata dal fatto che, come si nota in Fig. 9, la dispersione dell'indice di traffico cresce all'aumentare dei sensi unici. Quindi data un'elevata frazione di sensi unici il modo di disporli potrebbe essere così influente da coprire gli effetti della nostra simulazione, dato che nella nostra simulazione non è possibile controllare la disposizione di tali sensi unici. Se il problema è questo, una soluzione futura potrebbe essere utilizzare la topological data analysis, in paricolare i codici a barre, per confrontare i dati di traffico in basi alla topologia degli insiemi di livello della funzione traffic index definita sulle edge del grafo diretto.

## Riferimenti bibliografici

[1] https://www.electronjs.org/apps

- [2] https://www.electronjs.org/docs/tutorial/introduction materialize https://materializecss.com/
- [3] http://sigmajs.org/
- [4] https://gephi.org/gexf/format/