Lab. 2 - La rete dei trasporti pubblici

Ballarin Simone, Gobbo Alessio, Rossi Daniel April 2019

Domanda 1

La rete di traporti è stata modellata come un grafo orientato con archi pesati, abbiamo considerato il grafo così organizzato:

• Vertici: stazioni della rete;

• Archi: trasporti disponibili tra una stazione ed un'altra.

Scendendo maggiormente nel dettaglio ogni nodo (stazione) ha per lista delle adiacenze un dizionario, questo ha per chiave il codice della stazione di arrivo e per valore una lista ordinata, per orario di partenza, delle corse con partenza dalla stazione corrente a quella chiave. Si è quindi deciso di utilizzare come peso per ciascun arco l'orario di arrivo di un trasporto alla stazione destinazione.

Domanda 2

Abbiamo implementato sia l'algoritmo Dijkstra che l'algoritmo A* utilizzando per entrambi una coda di priorità. Rispetto l'algoritmo generico visto a lezione si è deciso di inglobare la funzione di inizializzazione e quella di rilassamento all'interno della struttura dati di appoggio.

La struttura dati considera considera come priorità l'orario associato ai nodi presenti nella coda, l'ora considerata è quella minima rispettivamente:

- Dijkstra: ora localmente minore di arrivo alla stazione stessa;
- A*: ora stimata di arrivo alla stazione di destinazione dalla stazione stessa.

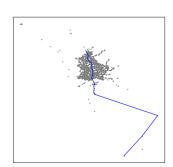
Domanda 3



Viaggio da 200415016 a 200405005:

Orario di partenza: 09:30 Orario di arrivo: 09:52

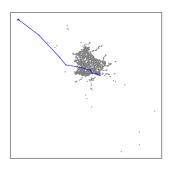
09:30 corsa 00360 RGTR125/1 da 200415016 a 200415009 09:50 corsa 06602 RGTR10 da 200415009 a 200405005



Viaggio da 300000032 a 400000122:

Orario di partenza: 05:30 Orario di arrivo: 13:50

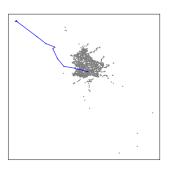
 $\begin{array}{c} 06:26~{\rm corsa}~07608~{\rm C881}~{\rm da}~300000032~{\rm a}~110606001\\ 07:26~{\rm corsa}~03781~{\rm C821}~{\rm da}~110606001~{\rm a}~200417051\\ 07:46~{\rm corsa}~00055~{\rm C82TER}~{\rm da}~200417051~{\rm a}~220102005\\ 12:07~{\rm corsa}~09879~{\rm C821}~{\rm da}~220102005~{\rm a}~400000122 \end{array}$



Viaggio da 210602003 a 300000030:

Orario di partenza: 06:30 Orario di arrivo: 10:53

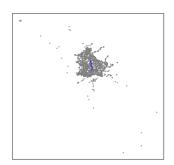
 $\begin{array}{c} 06:41\ {\rm corsa}\ 00030\ {\rm CFLBUS185}\ {\rm da}\ 210602003\ {\rm a}\ 210602005\\ 06:55\ {\rm corsa}\ 00037\ {\rm CFLBUS175}\ {\rm da}\ 210602005\ {\rm a}\ 220502003\\ 07:07\ {\rm corsa}\ 01306\ {\rm CFLBUS176}\ {\rm da}\ 220502003\ {\rm a}\ 201103001\\ 07:20\ {\rm corsa}\ 00024\ {\rm RGTR176}\ {\rm da}\ 201103001\ {\rm a}\ 200405036\\ 07:24\ {\rm corsa}\ 01173\ {\rm RGTR172}\ {\rm da}\ 200405036\ {\rm a}\ 200405026\\ 07:27\ {\rm corsa}\ 04301\ {\rm AVL31}\ {\rm da}\ 200405026\ {\rm a}\ 200405035\\ 07:40\ {\rm corsa}\ 07630\ {\rm C821}\ {\rm da}\ 200405035\ {\rm a}\ 300000030\\ \end{array}$



Viaggio da 200415009 a 300000030:

Orario di partenza: 18:00 Orario di arrivo: 22:28

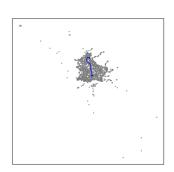
 $18:08\ corsa\ 00350\ RGTR125/1\ da\ 200415009\ a\ 200415017$ $18:13\ corsa\ 08140\ RGTR27\ da\ 200415017\ a\ 200405035$ $18:22\ corsa\ 05838\ C821\ da\ 200405035\ a\ 200101007$ $19:31\ corsa\ 02142\ C821\ da\ 200101007\ a\ 300000030$



Viaggio da 200417051 a 140701016:

Orario di partenza: 23:55 Orario di arrivo: 00:44

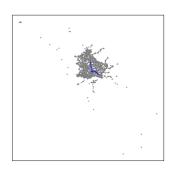
00:09 corsa 03623 C821 da 200417051 a 140701016



Viaggio da 200406015 a 110405001:

Orario di partenza: 21:30 Orario di arrivo: 07:16

 $\begin{array}{c} 21:45\ {\rm corsa}\ 02708\ {\rm AVL}20\ {\rm da}\ 200406015\ {\rm a}\ 200406013\\ 21:47\ {\rm corsa}\ 03714\ {\rm AVLCN}\ {\rm da}\ 200406013\ {\rm a}\ 200406011\\ 21:57\ {\rm corsa}\ 00487\ {\rm RGTR}125/1\ {\rm da}\ 200406011\ {\rm a}\ 200405020\\ 22:03\ {\rm corsa}\ 03714\ {\rm AVLCN}\ {\rm da}\ 200405020\ {\rm a}\ 200405023\\ 22:12\ {\rm corsa}\ 03725\ {\rm AVLCN}\ {\rm da}\ 200405023\ {\rm a}\ 200405035\\ 22:16\ {\rm corsa}\ 03722\ {\rm C821}\ {\rm da}\ 200405035\ {\rm a}\ 200417051\\ 04:30\ {\rm corsa}\ 03468\ {\rm RGTR}840\ {\rm da}\ 200417051\ {\rm a}\ 110101004\\ 07:14\ {\rm corsa}\ 02156\ {\rm RGTR}665\ {\rm da}\ 110101004\ {\rm a}\ 110405001\\ \end{array}$



Viaggio da 140701040 a 210101001:

Orario di partenza: 05:30 Orario di arrivo: 07:10

 $05:34 \cos 06082 \text{ RGTR5}12 \text{ da } 140701040 \text{ a } 140701013$ $05:45 \cos 03830 \text{ C8}21 \text{ da } 140701013 \text{ a } 160904001$

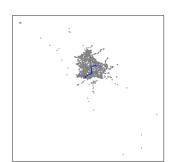
 $06{:}12\ {\rm corsa}\ 03626\ {\rm CFLBUSL}10\ {\rm da}\ 160904001\ {\rm a}\ 200419026$

 $06{:}20$ corsa 03177 AVL4 da 200419026 a 200405014 06:22 corsa 00040 AVL18 da 200405014 a 200417047

 $06{:}34\ {\rm corsa}\ 05313\ {\rm RGTR}213\ {\rm da}\ 200417047\ {\rm a}\ 200417044$

 $06{:}41\ {\rm corsa}\ 00693\ {\rm RGTR}194\ {\rm da}\ 200417044\ {\rm a}\ 200601006$

06:51 corsa 02907 RGTR 160 da 200601006 a 210101001



Viaggio da 170801001 a 220402082:

Orario di partenza: 12:30 Orario di arrivo: 14:44

 $12:45\ corsa\ 03018\ RGTR414\ da\ 170801001\ a\ 160501003$ $12:59\ corsa\ 01007\ RGTR100\ da\ 160501003\ a\ 160601001$ $13:07\ corsa\ 01473\ RGTR409\ da\ 160601001\ a\ 160601008$ $13:26\ corsa\ 03737\ C821\ da\ 160601008\ a\ 200417051$ $13:44\ corsa\ 08000\ RGTR27\ da\ 200417051\ a\ 200415003$ $13:46\ corsa\ 07810\ RGTR200\ da\ 200415003\ a\ 200415002$ $13:58\ corsa\ 05168\ RGTR205\ da\ 200415002\ a\ 220701003$ $14:11\ corsa\ 07234\ RGTR321\ da\ 220701003\ a\ 220402106$ $14:42\ corsa\ 00056\ TIC12\ da\ 220402106\ a\ 220402082$

Domanda 4

Le soluzioni fornite dagli algoritmi sono ottime, sotto l'assunzione che il tempo di spostamento all'interno delle stazioni, da un binario ad un altro per esempio, sia nullo e che quindi non venga considerato.

Un possibile miglioramento per rendere più ragionevoli alcune soluzioni potrebbe essere quello di minimizzare il numero di cambi, questo perché dato un percorso ottimo potrebbe esisterne uno che arriva alla stessa destinazione poco tempo dopo ma facendo un numero minore di cambi.

Questa modifica potrebbe essere fatta assegnando una penalità oraria (ritardo) se si effettua il cambio, si dovrebbe quindi incrementare di una certa quantità k l'orario di partenza da quella stazione se non si prosegue con la stessa corsa con cui si è arrivati.

Un altro problema riscontrabile nell'utilizzo di soluzioni ottime fornite dagli algoritmi, su stesse istanze del problema, è la restituzione della stessa soluzione di viaggio ottima per ogni ricerca, questo potrebbe portare ad un sovraffollamento di alcune corse generando ritardi e disservizi della rete, quindi una possibile soluzione potrebbe essere quella di considerare tutte le soluzioni ottime fornite per uno stesso problema e bilanciare il carico sulle diverse soluzioni.

Domanda 5

In allegato alla consegna sono stati inseriti i codice sorgente Python.