

Modello

Mario Zavarella

May 2025

1 Introduction

Parametri del Modello

1. Rete di Trasporto

- **Percorsi (Paths):** si considerano due percorsi, ciascuno composto da una sequenza di archi (coppie ordinate di stazioni):
 - Percorso **A**: $(1 \rightarrow 2), (2 \rightarrow 4)$
 - Percorso **B**: $(1 \rightarrow 3), (3 \rightarrow 4)$
- *Nota:* I percorsi possono essere generati casualmente per una maggiore generalità.

2. Insieme dei Nodi e Archi

- **Nodi:** insieme delle stazioni numerate da 1 fino alla stazione più alta coinvolta nei percorsi:

$$\text{Nodi} = \{1, 2, \dots, N\}, \quad \text{dove } N = \max_{(i,j) \in \text{paths}} \max(i, j)$$

- **Archi possibili (non direzionali):**

$$\text{Archi} = \{(i, j) \mid i, j \in \text{Nodi}, i < j\}$$

3. Tempi di Percorrenza

- **Tempi sugli archi:** a ogni arco (i, j) è associato un tempo di percorrenza w_{ij} , generato casualmente in un intervallo tra 5 e 15:

$$w_{ij} \in \{5, 6, \dots, 15\} \text{ minuti}$$

- *Nota:* Si può aggiungere un controllo per garantire che i tempi w_{ij} siano almeno pari alla differenza temporale tra due stazioni consecutive nella tabella oraria, per evitare arrivi anticipati.

4. Tabella Oraria (Timetable)

- **Orario T_s previsto per ogni stazione (in minuti):**

$$T_1 = 100$$

$$T_2 = 110$$

$$T_3 = 120$$

$$T_4 = 130$$

$$T_5 = 140$$

$$T_6 = 150$$

$$T_7 = 160$$

- **Finestra di prelievo passeggeri:** intervallo accettabile di arrivo presso la stazione:

$$[T_s, T_s + 10] \quad \forall s \in \text{Stazioni}$$

5. Passeggeri

- **Numero totale di passeggeri:**

$$\text{num_passengers} = 10$$

- **Assegnazione dei passeggeri:** ogni passeggero è associato a un arco di partenza scelto casualmente.
- **Distribuzione dei passeggeri per nodo di partenza:**

$$P_s = \text{numero di passeggeri che partono da } s$$

6. Capacità

- **Capacità massima per arco:**

$$\text{capMax} = 2 \quad (\text{numero massimo di passeggeri per arco})$$

7. Considerazioni Future

- **Randomizzazione:** si prevede di introdurre generatori casuali per:
 - I percorsi
 - La tabella oraria
 - La distribuzione dei passeggeri
- **Controlli di coerenza:**
 - Verifica che $w_{ij} \geq |T_j - T_i|$ per ogni arco (i, j)
 - Evitare arrivi anticipati rispetto alla finestra di tempo prevista

Variabili Decisionali

- **Variabili di selezione percorso:**

$$Z_p = \begin{cases} 1 & \text{se il percorso } p \in \{A, B, \dots\} \text{ viene selezionato} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Dove Z_p è una variabile binaria per ogni percorso p disponibile.

- **Orario di arrivo alle stazioni:**

$$a_s \in \mathbb{R}_{\geq 0} \quad \forall s \in \text{Stazioni}$$

Dove a_s rappresenta il tempo (in minuti) di arrivo previsto alla stazione s .

- **Passeggeri serviti (totale):**

$$P_{\text{served}} \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$$

Variabile intera che rappresenta il numero totale di passeggeri serviti lungo i percorsi selezionati (in questo caso un solo percorso).

- **Variabili individuali per i passeggeri:**

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{se il passeggero } i \text{ viene servito} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases} \quad \forall i = 1, \dots, \text{num_passengers}$$

Dove x_i è una variabile binaria che indica se il passeggero i è stato servito.

Vincoli del Modello

- **Selezione percorso: al massimo uno può essere attivo**

$$\sum_{p \in \mathcal{P}} Z_p \leq 1$$

Dove \mathcal{P} è l'insieme dei percorsi possibili.

- **Vincoli di capacità sugli archi:**

Per ogni arco (u, v) , si considera l'insieme \mathcal{I}_{uv} dei passeggeri che lo attraversano, e l'insieme \mathcal{P}_{uv} dei percorsi che includono (direttamente o indirettamente) entrambi i nodi u e v .

$$\sum_{i \in \mathcal{I}_{uv}} x_i \leq C_{\max} \cdot \sum_{p \in \mathcal{P}_{uv}} Z_p$$

Dove:

- x_i è una variabile binaria che indica se il passeggero i viene servito.
- C_{\max} è la capacità massima di ogni arco.
- Z_p è la variabile binaria che vale 1 se il percorso p è selezionato.
- \mathcal{P}_{uv} è l'insieme dei percorsi che includono entrambi i nodi u e v .

• **Vincoli di servizio passeggeri:**

Per ogni passeggero i associato a un arco (u, v) , definiamo:

- \mathcal{P}_{uv} : insieme dei percorsi che includono entrambi i nodi u e v ;
- $[t_u^-, t_u^+]$: finestra di prelievo ammessa alla stazione di partenza u .

Se $\mathcal{P}_{uv} \neq \emptyset$ (cioè esistono percorsi compatibili), valgono i seguenti vincoli:

$$\begin{aligned} &\text{Per ogni } p \in \mathcal{P}_{uv} : \\ &t_u \geq t_u^- - M \cdot (1 - Z_p) \\ &t_u \leq t_u^+ + M \cdot (1 - Z_p) \end{aligned}$$

$$x_i \leq \sum_{p \in \mathcal{P}_{uv}} Z_p$$

Dove:

- t_u : orario di arrivo alla stazione u ;
- x_i : variabile binaria, vale 1 se il passeggero i è servito;
- Z_p : variabile binaria, vale 1 se il percorso p è attivo;
- M : una costante sufficientemente grande (Big-M).

Se invece $\mathcal{P}_{uv} = \emptyset$ (cioè nessun percorso include l'arco), allora il passeggero non può essere servito:

$$x_i = 0$$

• **Vincolo di somma passeggeri serviti:**

La variabile intera pax_served rappresenta il numero totale di passeggeri serviti. Essa è pari alla somma delle variabili binarie x_i , una per ciascun passeggero i .

$$pax_served = \sum_{i=1}^N x_i$$

Dove:

- N è il numero totale di passeggeri;
- $x_i = 1$ se il passeggero i è servito, 0 altrimenti;
- pax_served è una variabile intera che conta il totale dei passeggeri serviti.

Funzione Obiettivo

L'obiettivo del modello è minimizzare una combinazione lineare tra:

- la somma dei **ritardi** (ritardo_i), ciascuno ponderato da un coefficiente (in questo caso 0.5);
- il numero totale di **passengeri serviti**, che si desidera massimizzare (equivalente a minimizzare il suo opposto).

La funzione da minimizzare è quindi:

$$\min \left(0.5 \cdot \sum_i \text{ritardo}_i - \text{pax_served} \right)$$

Dove:

- ritardo_i : ritardo alla stazione i (può essere definito come $\max(0, t_i - \text{timetable}_i)$ se serve una definizione esplicita);
- pax_served : numero totale di passeggeri serviti (variabile intera).

Il peso 0.5 sui ritardi e -1 sui passeggeri serviti può essere calibrato in base alla priorità tra puntualità e servizio.

Riassunto - Formulazione compatta

Parametri

- P : insieme dei percorsi disponibili (es. $P = \{A, B\}$)
- A_p : insieme di archi nel percorso $p \in P$
- N : insieme delle stazioni
- w_{uv} : tempo di percorrenza sull'arco (u, v)
- T_s : orario previsto di arrivo alla stazione s
- $[T_s, T_s + 10]$: finestra di prelievo accettabile alla stazione s
- capMax : capacità massima su ogni arco
- M : valore grande (Big-M)
- n : numero di passeggeri
- $a_i = (u_i, v_i)$: arco associato al passeggero i

Variabili decisionali

- $Z_p \in \{0, 1\}$: vale 1 se il percorso p è selezionato
- $x_i \in \{0, 1\}$: vale 1 se il passeggero i è servito
- $t_s \in \mathbb{R}_{\geq 0}$: orario di arrivo alla stazione s
- $\text{pax_served} \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$: numero totale di passeggeri serviti

Funzione obiettivo

$$\min \left(0.5 \cdot \sum_{s \in N} \max(0, t_s - T_s) - pax_served \right)$$

Vincoli

1. Un solo percorso può essere scelto:

$$\sum_{p \in P} Z_p \leq 1$$

2. Relazione temporale sugli archi selezionati:

$$t_v \geq t_u + w_{uv} + 5 - (1 - Z_p) \cdot M \quad \forall p \in P, (u, v) \in A_p$$

3. Condizione di partenza per ogni percorso:

$$t_u \geq T_u \cdot Z_p \quad \forall p \in P, (u, v) \in A_p \text{ con } u \text{ iniziale}$$

4. Finestra temporale per i passeggeri serviti:

$$\begin{aligned} t_{u_i} &\geq T_{u_i} - (1 - Z_p) \cdot M \\ t_{u_i} &\leq T_{u_i} + 10 + (1 - Z_p) \cdot M \end{aligned} \quad \forall i = 1, \dots, n, \forall p \in P : a_i \in A_p$$

5. Compatibilità tra passeggero e percorso:

$$x_i \leq \sum_{p \in P: a_i \in A_p} Z_p \quad \forall i = 1, \dots, n$$

6. Capacità massima su ogni arco:

$$\sum_{i: a_i = (u, v)} x_i \leq capMax \cdot \sum_{p \in P: (u, v) \in A_p} Z_p \quad \forall (u, v)$$

7. Conteggio totale passeggeri serviti:

$$pax_served = \sum_{i=1}^n x_i$$