

Estensione con più Zaini

4 aprile 2017

Lo scopo di questo documento è fornire un modello esteso con più zaini di quello descritto nel paper “The three-dimensional knapsack problem with balancing constraints”.

Disclaimer: Non sono stati considerati i Balancing constraints del paper originale.

1 Variabili

In questa sezione vengono descritte le variabili contenute nel modello esteso.

1.1 Variabili mantenute identiche

- $\rho_{ir} = \begin{cases} 1 & \text{Se l'oggetto } i \text{ è rotato con la rotazione } r \\ 0 & \text{Altrimenti} \end{cases}$

1.2 Variabili semplicemente estese

Vengono elencate le variabili che sono presenti nel modello originario e sono state estese per tenere in considerazione il fatto che vengano usate nello zaino k .

- $t_{ki} = \begin{cases} 1 & \text{Se l'oggetto } i \text{ è inserito nello zaino } k \\ 0 & \text{Altrimenti} \end{cases}$
- χ_{ki}^δ coordinata del punto più in basso a sinistra e più in fondo (bottom-left-back point) dell'oggetto i lungo la dimensione δ nello zaino k .
- $b_{kij} = \begin{cases} 1 & \text{Se l'oggetto } i \text{ viene prima dell'oggetto } j \text{ nel } k\text{-simo zaino nella dimensione } \delta \\ 0 & \text{Altrimenti} \end{cases}$

1.3 Variabili nuove

- $z_k = \begin{cases} 1 & \text{Se lo zaino } k\text{-simo viene utilizzato} \\ 0 & \text{Altrimenti} \end{cases}$

2 Funzione Obiettivo - Con spiegazioni

Vengono descritti i parametri che compaiono nella funzione obiettivo

- f_k è il costo associato all'utilizzo del k -simo zaino e viene letto dal file di input.
- L è un fattore per cui viene moltiplicato il primo componente della funzione obiettivo per contare di più rispetto alla minimizzazione dei valori delle coordinate. Siccome deve essere più grande di qualsiasi valore χ_{ki} si può prendere per questo valore

$$L = \max(S_k^\delta : k \in K : \delta \in \Delta) + 1$$

se si rendono tutti i valori f_k e p_i maggiori o uguali a 1.

- Di default $\Delta' = \Delta$, ma per rendere il modello più veloce si può cercare di ottimizzare rispetto una sola delle dimensioni, per esempio y ($\Delta' = \{2\}$), o nessuna ($\Delta = \emptyset$). In quest'ultimo caso la seconda componente della funzione obiettivo viene ignorata.

$$L \cdot \left(\left(\sum_{k \in K} \sum_{j \in J} \bar{p}_j \cdot t_{kj} \right) - \left(\sum_{k \in K} \bar{f}_k \cdot z_k \right) \right) - \left(\sum_{k \in K} \sum_{i \in J} \sum_{\delta \in \Delta'} \chi_{ki}^\delta \right) \quad (1)$$

dove:

•

$$\bar{p}_j = \frac{p_j}{g}$$

•

$$\bar{f}_k = \frac{f_k}{g}$$

- dove

$$g = \min(p_j : j \in J, f_k : k \in K)$$

In modo tale che tutti i valori \bar{f}_k e \bar{p}_j siano maggiori o uguali ad 1 e quindi se moltiplicati con L pesino più dell'ottimizzazione delle coordinate.

Naturalmente questo metodo assume che i profitti degli oggetti e i costi associati agli zaini siano positivi e *non nulli*. Questa condizione può essere forzata a run-time con un *assert*.

3 Vincoli

$$\sum_{j \in J} w_j d_j h_j t_{kj} \leq W_k D_k H_k \quad \forall k \in K \quad (2)$$

$$\sum_{\delta \in \Delta} (b_{kij}^\delta + b_{kji}^\delta) \geq t_{ki} + t_{kj} - 1, \quad i < j, k \in K, i \in J, j \in J \quad (3)$$

$$\chi_{ki}^\delta + \sum_{r \in R} s_{ir}^\delta \rho_{ir} \leq S_k^\delta \quad k \in K, i \in J, \delta \in \Delta \quad (4)$$

$$\chi_{ki}^\delta + \sum_{r \in R} s_{ir}^\delta \rho_{ir} \leq \chi_{kj}^\delta + M(1 - b_{kij}^\delta), \quad i < j, k \in K, i \in J, j \in J, \delta \in \Delta \quad (5)$$

$$\chi_{kj}^\delta + \sum_{r \in R} s_{jr}^\delta \rho_{jr} \leq \chi_{ki}^\delta + M(1 - b_{kji}^\delta), \quad i < j, k \in K, i \in J, j \in J, \delta \in \Delta \quad (6)$$

$$\chi_{ki}^\delta \leq M t_{ki} \quad k \in K, i \in J, \delta \in \Delta \quad (7)$$

$$b_{kij}^\delta \leq t_{ki} \quad k \in K, i \in J, j \in J, \delta \in \Delta \quad (8)$$

$$b_{kji}^\delta \leq t_{kj} \quad k \in K, i \in J, j \in J, \delta \in \Delta \quad (9)$$

$$\sum_{r \in R} \rho_{ir} = \sum_{k \in K} t_{ki} \quad i \in J \quad (10)$$

$$t_{kj} \leq z_k \quad k \in K, j \in J \quad (11)$$

$$\sum_{k \in K} t_{kj} \leq 1 \quad j \in J \quad (12)$$

$$\chi_{ki}^\delta \geq 0 \quad k \in K, i \in J, \delta \in \Delta \quad (13)$$

$$t_{ki} \in \{0, 1\} \quad k \in K, i \in J \quad (14)$$

$$b_{kij}^\delta \in \{0, 1\} \quad k \in K, i \in J, j \in J, \delta \in \delta \quad (15)$$

$$\rho_{ir} \in \{0, 1\} \quad i \in J, r \in R \quad (16)$$

$$z_k \in \{0, 1\} \quad k \in K \quad (17)$$

3.1 Note

- Tutti i vincoli a parte 11, 12 e 17 sono stati ottenuti adattando i vincoli del modello di partenza.
- Il vincolo 11 fa sì che un oggetto possa essere inserito nel k -simo zaino soltanto se lo zaino viene effettivamente utilizzato nella soluzione.
- Il vincolo 12 fa sì che un oggetto possa essere inserito al più in uno zaino.
- Il vincolo 9 è ridondante rispetto ad 8. (Ogni vincolo creato con 9 ha il corrispettivo in 8).
- Per il vincolo 7 si può utilizzare invece di un generico M , l' L definito per la funzione obiettivo.

4 Dimensioni del problema

Assumendo verosimilmente che

- $|K| < |J|$

si ottiene che il numero di variabili è minore di $3|J|^3 + 4|J|^2 + 7|J|$, quindi nell'ordine di $O(|J|^3)$.

Il numero di vincoli può essere sovrapprossimato con le stesse assunzioni fatte per le variabili in circa:

$$\frac{19}{2}|J|^3 + \frac{15}{2}|J|^2 + 10|J|$$

che è sempre nell'ordine $O(|J|^3)$.

Variabili	# Variabili
z_k	$ K $
ρ_{ir}	$ J \cdot 6$
t_{ki}	$ J \cdot K $
X_{ki}^δ	$ J \cdot K \cdot \Delta $
b_{kij}^δ	$ J \cdot J \cdot K \cdot \Delta $
	$3 J J K + 4 J K + 6 J + K$

5 File di Input

- K , il numero di zaini
- Seguono K righe contenente nella riga k i dati per lo zaino k intervallati da uno spazio:
 - S_k^1
 - S_k^2
 - S_k^3
 - f_k
- N , il numero di oggetti ($|J|$)
 - s_i^1
 - s_i^2
 - s_i^3
 - m_i
 - p_i

Vincoli	# Vincoli (UPPER BOUND)
(2)	$ K $
(3)	$ K J (J - 1)/2$
(4)	$3 \cdot K J $
(5)	$3 \cdot K J (J - 1)/2$
(6)	$3 \cdot K J (J - 1)/2$
(7)	$3 \cdot K J $
(8)	$3 \cdot K J J $
(9) - È ridondante	0
(10)	$ J $
(11)	$ K J $
(12)	$ J $
Totale senza bound	$3 \cdot K J J + 7 \cdot K J (J - 1)/2 + 7 K J + 2 J + K $
Bound	
(13)	$3 \cdot K J $
(14)	$ K J $
(15)	$3 \cdot K J J $
(16)	$6 J $
(17)	$ K $
Totale	$6 \cdot K J J + 7 \cdot K J (J - 1)/2 + 11 K J + 8 J + 2 K $