

Nome studente: .....

Matricola:.....

Esercizio	1	2	3	4	5	6
Punteggio massimo	5	6	5	6	6	4
Valutazione						

[1] E' dato un grafo orientato  $G=(V,A)$  che rappresenta l'infrastruttura di una rete di comunicazione. Si desidera inviare a costo minimo una quantità di informazione  $T_{st}$  da un nodo sorgente  $s$  ad un nodo destinazione  $t$ . La trasmissione dell'informazione avviene per mezzo di canali in fibra ottica, e ciascuna fibra può portare al più  $k$  unità di informazione. Quindi, se lungo l'arco  $(i,j)$  si decide di far passare  $x_{ij}$  unità di

informazione, sarà necessario utilizzare  $\left\lceil \frac{x_{ij}}{k} \right\rceil$  fibre. Ciascuna fibra ha un costo unitario  $C$ . Si fornisca un

modello di programmazione **lineare** intera per il problema dato, avendo come riferimento i modelli di flusso a costo minimo.

[2] E' dato il seguente problema di Programmazione Lineare:

$$\begin{aligned} \max z &= x_1 - 2x_2 \\ \text{( I ) } & 4x_1 - 3x_2 \leq 12 \\ \text{( II ) } & 2x_1 + 3x_2 \geq 0 \\ \text{( III ) } & x_2 \leq 3 \\ \text{( IV ) } & -x_1 + x_2 \leq 1 \\ & x_1 \geq 0, \quad x_2 \text{ libera} \end{aligned}$$



2.1 Si disegni la regione ammissibile del problema. Si evidenzi il vertice ottimo per via grafica e si riporti il valore di  $z$  e di tutte le variabili del modello, comprese quelle di scarto o surplus, in corrispondenza della soluzione ottima.

$z =$  \_\_\_\_\_;  $x_1 =$  \_\_\_\_\_;  $x_2 =$  \_\_\_\_\_;  $x_3 =$  \_\_\_\_\_;  $x_4 =$  \_\_\_\_\_;  $x_5 =$  \_\_\_\_\_;  $x_6 =$  \_\_\_\_\_;  
 (Le variabili da  $x_3$  a  $x_6$  sono quelle di scarto o surplus)

2.3 Si ricavi, per via grafica, per quali valori di  $b_2$  (ora pari a 0) la **composizione** della base ottima non cambia. \_\_\_\_\_  $\leq b_2 \leq$  \_\_\_\_\_

[3] Si risolva mediante gli scarti complementari il duale del problema dell'esercizio [2]. Si riporti il modello duale, la soluzione ottima del duale e il sistema che è stato risolto per ricavare la soluzione ottima del duale.

[4] Si risolva mediante un algoritmo di Branch & Bound il problema di zaino che si ottiene dal rilassamento surrogato, con moltiplicatori  $\mu_1=1$  e  $\mu_2=2$ , dei vincoli del seguente modello di PLI

$$\max z = 7x_1 + 16x_2 + 10x_3 + 17x_4 + 15x_5$$

$$(I) \quad 8x_2 + x_3 - 5x_4 + x_5 \leq 2$$

$$(II) \quad x_1 - 2x_2 + x_3 + 5x_4 + 2x_5 \leq 4$$

$$x_i \in \{0,1\}, \quad i = 1, \dots, 5$$

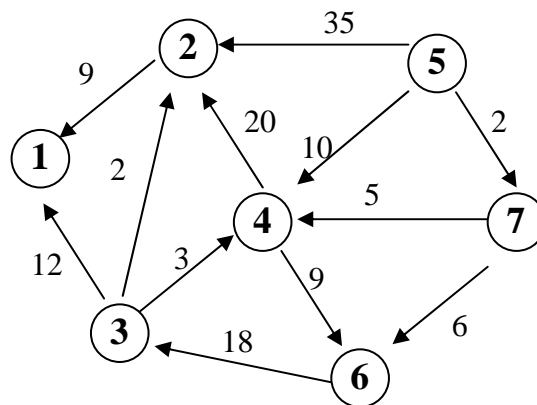
Si utilizzi come rilassamento quello lineare, risolto mediante un opportuno algoritmo. Si rinominino gli indici delle variabili in base all'ordinamento ricavato. Si adotti una strategia di esplorazione "Depth First" e si esplori per primo, ad ogni livello, il ramo dell'albero di "branching" associato al vincolo  $x_i = 1$ , dove la variabile di branching  $x_i$  è quella che assume un valore frazionario nel rilassamento lineare. Si noti inoltre che una variabile libera può venir fissata a zero qualora la capacità **residua** dello zaino sia strettamente minore del suo peso.

Si riporti a fianco l'albero di branching. Per ogni nodo si riportino: il suo numero progressivo,  $i$  (partendo dal valore 0 del nodo radice), il valore  $UB_i$  ed il vettore con il corrispondente valore delle variabili.

[5] Si risolva mediante il metodo dei tagli di Gomory il seguente modello di PLI. Si disegni la regione ammissibile del problema e si riportino i tagli generati. Il tableau ottimo del rilassamento continuo può essere ricavato in uno dei due modi seguenti. a) Mettendo in forma canonica il problema rispetto alla base ottima formata dalle variabili  $x_1$  e  $x_2$  ( $B = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$ , con inversa  $B^{-1} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$ ). b) Risolvendo il problema mediante una opportuna versione dell'algoritmo del semplice.

$$\begin{aligned} \min z &= 2x_1 + x_2 \\ \text{(I)} \quad x_1 + x_2 &\geq 2 \\ \text{(II)} \quad x_1 - x_2 &\geq 1 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \text{ e intere} \end{aligned}$$

[6] Si risolva mediante l'algoritmo di Dijkstra il problema di determinare i cammini minimi dal nodo 5 a tutti gli altri nodi nel grafo riportato:



6.1 Si riportino i valori delle etichette  $L(i)$  e dei predecessori  $P[i]$  nella tabella sottostante.

	Nodo 1	Nodo 2	Nodo 3	Nodo 4	Nodo 5	Nodo 6	Nodo 7
Iterazione 1							
Iterazione 2							
Iterazione 3							
Iterazione 4							
Iterazione 5							
Iterazione 6							
Iterazione 7							

6.2 Si mettano in evidenza gli archi che formano i cammini minimi.