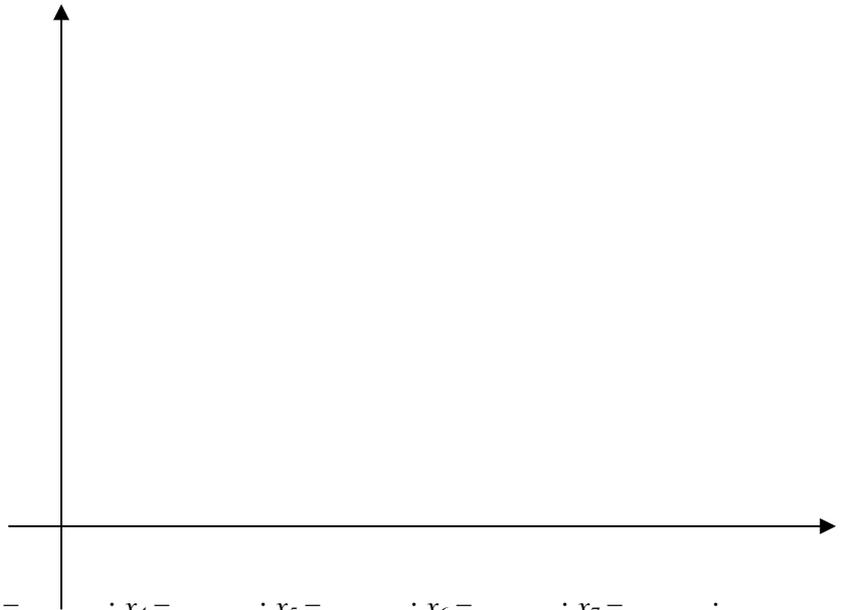


FONDAMENTI DI RICERCA OPERATIVA (turno unico) Prof. M.Trubian a.a. 2009/10
Appello 26/01/10

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

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

$$\begin{aligned} \min z &= x_1 \\ (I) \quad x_1 + x_2 &\geq 3 \\ (II) \quad -x_1 + 3x_2 &\leq 6 \\ (III) \quad -2x_1 + x_2 &\leq -1 \\ (IV) \quad 4x_1 - x_2 &\leq 20 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$



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

$z = \underline{\hspace{2cm}}$; $x_1 = \underline{\hspace{2cm}}$; $x_2 = \underline{\hspace{2cm}}$; $x_3 = \underline{\hspace{2cm}}$; $x_4 = \underline{\hspace{2cm}}$; $x_5 = \underline{\hspace{2cm}}$; $x_6 = \underline{\hspace{2cm}}$; $x_7 = \underline{\hspace{2cm}}$;
 (Le variabili da x_3 a x_7 sono quelle di scarto)

2.3 Si ricavi, per via grafica, per quali valori di b_1 (ora pari a 3) la **composizione** della base ottima non cambia.

$\underline{\hspace{2cm}} \leq b_1 \leq \underline{\hspace{2cm}}$

[2] Si risolva mediante gli scarti complementari il duale del problema [1].

[3] Si consideri un sistema di produzione e distribuzione. Ci sono n siti candidati ad ospitare unità produttive. Ogni unità produttiva se aperta nel sito i ha una capacità produttiva massima a_i , con $i=1, \dots, n$. L'attivazione di una unità produttiva nel sito i comporta un costo fisso $f_i > 0$. Vi sono m magazzini, ognuno con una domanda b_j da soddisfare, con $j=1, \dots, m$. Indichiamo con $c_{ij} \geq 0$ il costo di trasporto di una unità di prodotto dal sito i al magazzino j . Si fornisca un modello per determinare dove aprire le unità produttive e come trasportare il prodotto dalle unità produttive aperte ai magazzini in modo da soddisfare la domanda senza eccedere la capacità produttiva, minimizzando i costi di apertura e di trasporto.

Come cambia il modello se subentra un costo fisso anche per l'uso delle vie di comunicazione, per cui l'eventuale trasporto di merce dal sito i al magazzino j comporta anche un costo fisso $h_{ij} > 0$ indipendente dalla quantità di merce trasportata?

Si deve formulare (non risolvere) il problema, definendo le variabili, la funzione obiettivo, i vincoli.

Variabili e loro significato:

F. obiettivo:

Vincoli:

[4] Si discuta la correttezza dell'algoritmo di Dijkstra per la soluzione del problema di trovare un cammino di lunghezza minima semplice fra una data coppia di nodi, in un grafo orientato pesato.

[5] Si risolva mediante un algoritmo di Branch & Bound il seguente problema di zaino.

Profitti, $(p_j) = (18,11,16,12,2)$

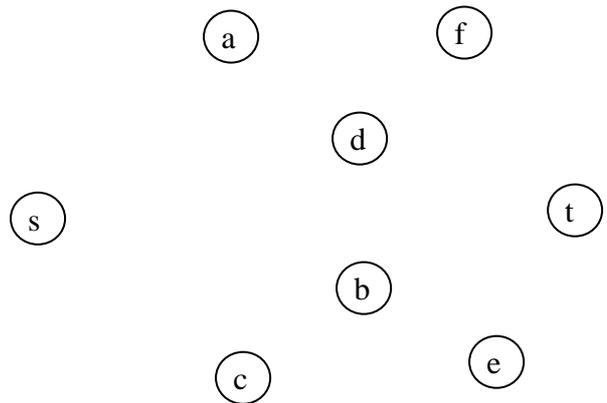
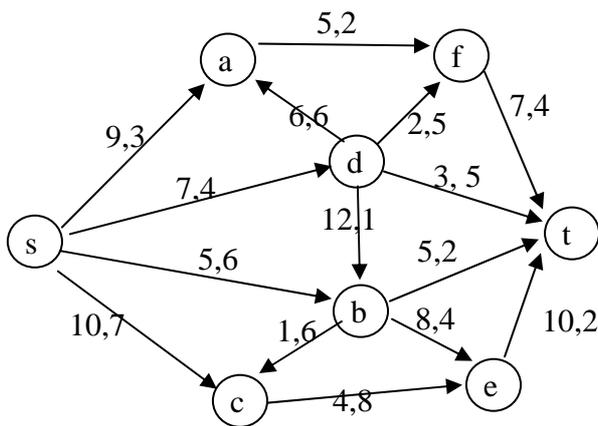
Pesi, $(w_j) = (3,2,5,4,1)$

Capacità, $b = 9$

Si utilizzi come rilassamento quello lineare, risolto mediante un opportuno algoritmo. Si adotti una strategia "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.

Come LB si usi la *miglior* soluzione intera data dalla somma dei profitti degli oggetti che è stato possibile inserire nello zaino durante il calcolo dell'UB. 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), ed il valore UB.

[6] Si consideri il grafo orientato di sinistra in cui i valori sugli archi rappresentano la capacità superiore ed il costo unitario, rispettivamente:



- 6.1 Si trovi con l'algoritmo di Ford-Fulkerson un *flusso di valore massimo* da **s** a **t**.
 Si riportino tutti i cammini aumentanti come sequenze di nodi ed il corrispondente incremento di flusso.
 Si riporti il valore del flusso massimo.
- 6.2 Si trovi un *taglio di capacità minima*.
- 6.3 Si ricavi se il flusso massimo è stato inviato a costo minimo o no, motivando la risposta per mezzo della rete incrementale (da completare) di sinistra. Se necessario, si reinstradi il flusso al più una volta.

Cammini aumentanti:

s -.....
 s -.....

Sezione di capacità minima

$S=(s, \quad)$ $N/S=(t, \quad)$

Flusso massimo: _____

Flusso a costo minimo? _____