

(Cognome)

(Nome)

(Numero di Matricola)

Esercizio 1. (a) Risolvere mediante l'algoritmo del simplesso primale il seguente problema di programmazione lineare:

$$\begin{cases} \max & 4x_1 + x_2 \\ & x_1 - 2x_2 \leq 1 \\ & x_1 - x_2 \leq 0 \\ & 3x_1 + x_2 \leq 8 \\ & 2x_1 - x_2 \leq -1 \\ & -x_1 + x_2 \leq 4 \end{cases}$$

	Base	x	y	Indice uscente	Rapporti	Indice entrante
Iterazione 1	{3,4}					
Iterazione 2						
Iterazione 3						
Iterazione 4						

(b) Dire se $B_1 = \{2,3\}$ e $B_2 = \{2,5\}$ sono basi per il problema definito in a), discutendone eventualmente l'ammissibilità. Motivare la risposta.

(c) Dire se il problema ammette soluzioni di base degeneri.

Esercizio 2. Una ditta vuole definire un piano di turni settimanale per assicurare un servizio di sorveglianza nei giorni lavorativi. La ditta ha possibilità di assumere i sorveglianti A, B, C e D le cui disponibilità e retribuzioni settimanali sono indicati nella tabella ove (con *) sono indicati i giorni che ciascun sorvegliante può ricoprire.

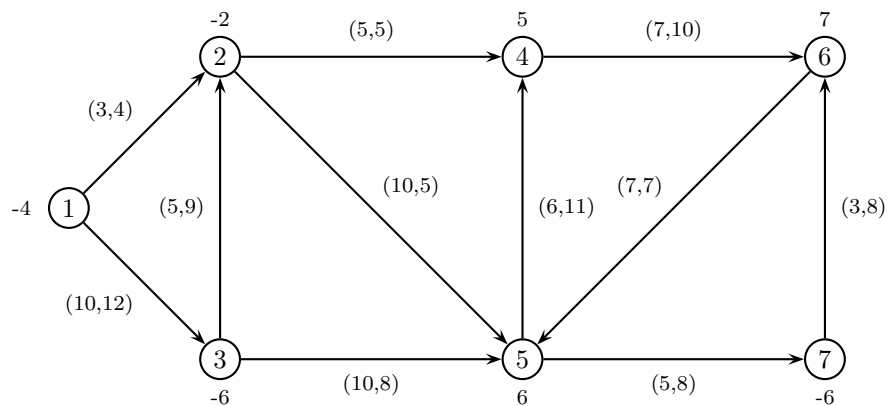
	Lun	Mar	Mer	Gio	Ven	retrib. (sett.)
A	*		*	*		6
B		*		*	*	5
C	*	*	*		*	9
D	*		*			4

Inoltre, per vincoli di carattere contrattuale, l'assunzione del sorvegliante D implica necessariamente l'assunzione del sorvegliante C. Si formuli un problema di programmazione lineare per determinare quali sorveglianti la ditta deve assumere in modo da minimizzare il costo complessivo settimanale e garantire che in ogni giorno lavorativo sia presente un sorvegliante.

variabili decisionali:

modello:

Esercizio 3. Effettuare due iterazioni dell'algoritmo del simplesso per il problema di flusso di costo minimo definito dalla seguente rete (su ogni nodo è indicato il bilancio e su ogni arco sono indicati, nell'ordine, il costo e la capacità).

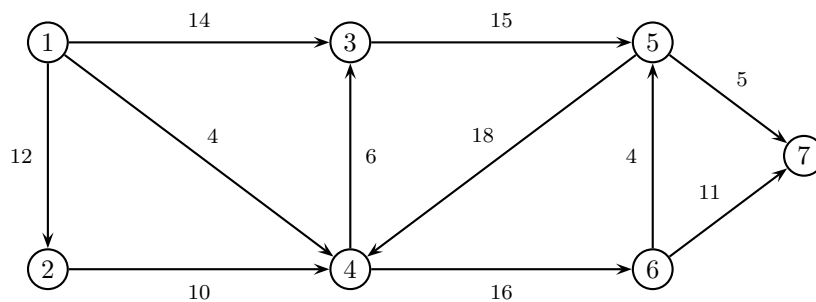


	Iterazione 1	Iterazione 2
Archi di T	(1,2) (1,3) (3,5) (4,6) (5,4) (7,6)	
Archi di U	(2,5)	
x		
π		
Arco entrante		
ϑ^+, ϑ^-		
Arco uscente		

Esercizio 4. Si consideri la rete definita nell'esercizio 3 e la soluzione $\bar{x} = (4, 0, 5, 1, 0, 6, 0, 0, 1, 0, 7)$.

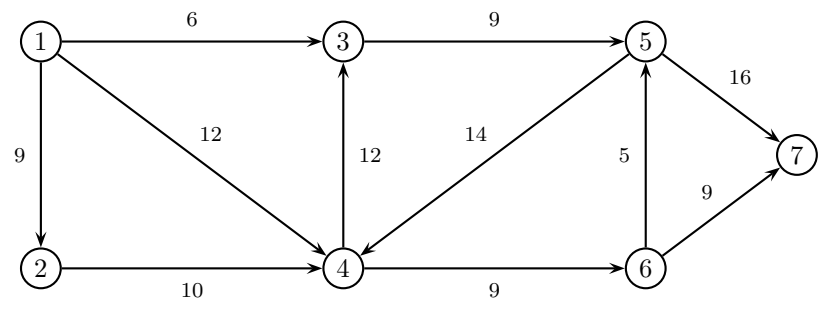
- Dire se \bar{x} é ammissibile;
 - Dire se \bar{x} e' una soluzione di base.
- Giustificare le risposte.

Esercizio 5. Applicare l'algoritmo di Dijkstra per trovare l'albero dei cammini minimi di radice 1 sulla seguente rete.



	iter 1		iter 2		iter 3		iter 4		iter 5		iter 6		iter 7	
	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p
nodo visitato														
nodo 2														
nodo 3														
nodo 4														
nodo 5														
nodo 6														
nodo 7														
insieme Q														

Esercizio 6. a) Applicare l'algoritmo FFEK per trovare il flusso massimo tra il nodo 1 ed il nodo 7 sulla seguente rete.



cammino aumentante	δ	x	v

Taglio di capacità minima: $N_s =$ $N_t =$

(b) Sia $k > 0$ la capacità dell'arco (5, 7). Si determini in funzione di k il flusso massimo della rete.

SOLUZIONI

Esercizio 1. Risolvere mediante l'algoritmo del semplice primale il problema di programmazione lineare:

$$\begin{cases} \max 4x_1 + x_2 \\ x_1 - 2x_2 \leq 1 \\ x_1 - x_2 \leq 0 \\ 3x_1 + x_2 \leq 8 \\ 2x_1 - x_2 \leq -1 \\ -x_1 + x_2 \leq 4 \end{cases}$$

	Base	x	y	Indice uscente	Rapporti	Indice entrante
Iterazione 1	{3, 4}	$\left(\frac{7}{5}, \frac{19}{5}\right)$	$\left(0, 0, \frac{6}{5}, \frac{1}{5}, 0\right)$			
Iterazione 2						
Iterazione 3						
Iterazione 4						

(b) Dire se $B_1 = \{2, 3\}$ e $B_2 = \{2, 5\}$ sono basi per il problema definito in a), discutendone eventualmente l'ammissibilità. Motivare la risposta.

$B_1 = \{2, 3\}$ è una base essendo la matrice A_{B_1} invertibile. B_1 non è ammissibile essendo la soluzione di base associata a B_1 , $x = (2, 2)$, non ammissibile.

$B_2 = \{2, 5\}$ non è una base, non essendo la matrice A_{B_2} invertibile.

(c) La soluzione di base $(-1, -1)$ è degenera in quanto aderisce ai vincoli 1,2,4.

Esercizio 2.

Variabili decisionali:

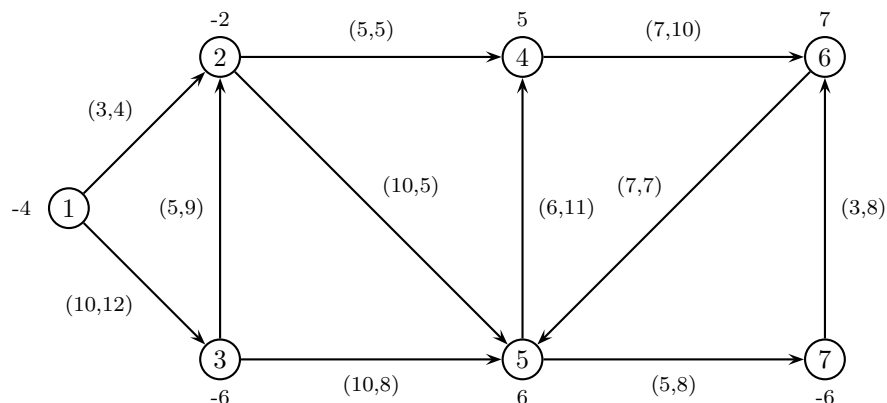
Indichiamo con $i = 1, 2, 3, 4$ i sorveglianti A,B,C e D rispettivamente.

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{se il sorvegliante } i \text{ viene assunto} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases} \quad ;$$

Modello:

$$\begin{cases} \min 6x_1 + 5x_2 + 9x_3 + 4x_4 \\ x_1 + x_3 + x_4 \geq 1 \\ x_2 + x_3 \geq 1 \\ x_1 + x_3 + x_4 \geq 1 \\ x_1 + x_2 \geq 1 \\ x_2 + x_3 \geq 1 \\ x_3 - x_4 \geq 0 \\ x_i \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 4 \end{cases}$$

Esercizio 3. Effettuare due iterazioni dell'algoritmo del semplice per il problema di flusso di costo minimo definito dalla seguente rete (su ogni nodo è indicato il bilancio e su ogni arco sono indicati, nell'ordine, il costo e la capacità).



	Iterazione 1	Iterazione 2
Archi di T	(1,2) (1,3) (3,5) (4,6) (5,4) (7,6)	(1,3) (2,4) (3,5) (4,6) (5,4) (7,6)
Archi di U	(2,5)	(1,2) (2,5)
x	(3, 1, 0, 5, 0, 7, 1, 6, 0, 0, 6)	(4, 0, 1, 5, 0, 6, 1, 5, 0, 0, 6)
π	(0, 3, 10, 26, 20, 33, 30)	(0, 21, 10, 26, 20, 33, 30)
Arco entrante	(2,4)	(2,5)
ϑ^+, ϑ^-	1, 1	4, 5
Arco uscente	(1,2)	(2,4)

Esercizio 4. Si consideri la rete definita nell'esercizio 3 e la soluzione $\bar{x} = (4, 0, 5, 1, 0, 6, 0, 0, 1, 0, 7)$.

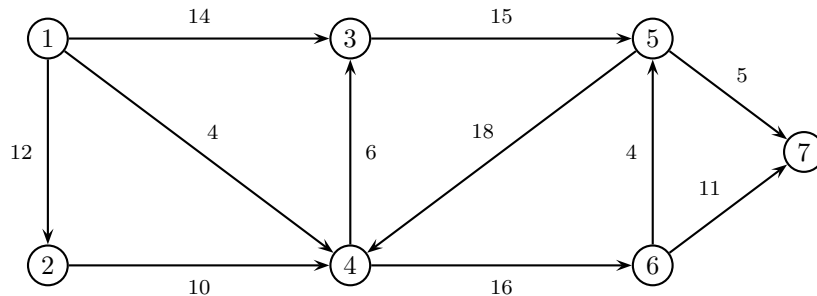
- Dire se \bar{x} é ammissibile;
- Dire se \bar{x} é una soluzione di base.

Risposte:

- \bar{x} é ammissibile in quanto soddisfa i vincoli di bilancio ai nodi e i vincoli di capacità sugli archi.
- \bar{x} é una soluzione di base, in quanto esiste una tripartizione (T, L, U) , dell'insieme degli archi, che la genera, ove T sia un albero di copertura per la rete data, L un sottoinsieme di archi a capacità nulla ed U un sottoinsieme di archi saturi. Possibili tripartizioni sono le seguenti:

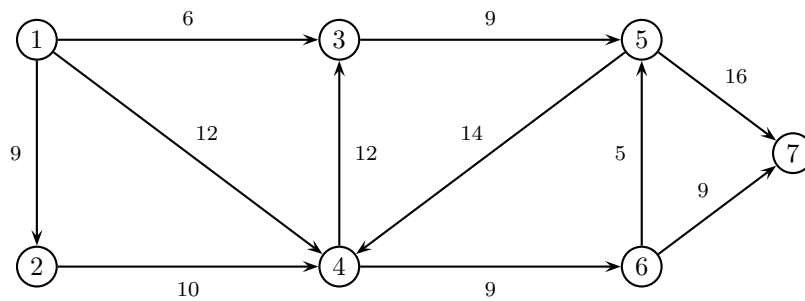
- $T = \{(1, 2), (2, 5), (3, 5), (4, 6), (5, 7), (7, 6)\}, L = \{(1, 3), (3, 2), (5, 4), (6, 5)\}, U = \{(2, 4)\};$
- $T = \{(1, 2), (2, 5), (3, 5), (5, 4), (5, 7), (7, 6)\}, L = \{(1, 3), (3, 2), (4, 6), (6, 5)\}, U = \{(2, 4)\};$
- $T = \{(1, 3), (2, 4), (2, 5), (3, 5), (5, 7), (7, 6)\}, L = \{(3, 2), (4, 6), (5, 4), (6, 5)\}, U = \{(1, 2)\}.$

Esercizio 5. a) Applicare l'algoritmo di Dijkstra per trovare l'albero dei cammini minimi di radice 1 sulla seguente rete.



	iter 1		iter 2		iter 3		iter 4		iter 5		iter 6		iter 7	
	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p
nodo visitato	1		4		3		2		6		5		7	
nodo 2	12	1	12	1	12	1	12	1	12	1	12	1	12	1
nodo 3	14	1	10	4	10	4	10	4	10	4	10	4	10	4
nodo 4	4	1	4	1	4	1	4	1	4	1	4	1	4	1
nodo 5	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	25	3	25	3	24	6	24	6	24	6
nodo 6	$+\infty$	-1	20	4	20	4	20	4	20	4	20	4	20	4
nodo 7	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	31	6	29	5	29	5
insieme Q	2, 3, 4		2, 3, 6		2, 5, 6		5, 6		5, 7		7		\emptyset	

Esercizio 6. a) Applicare l'algoritmo di Ford-Fulkerson (con la procedura di Edmonds-Karp per la ricerca del cammino aumentante) per trovare il flusso massimo tra il nodo 1 ed il nodo 7 sulla seguente rete.



cammino aumentante	δ	x	v
1 - 3 - 5 - 7	6	(0, 6, 0, 0, 6, 0, 0, 0, 6, 0, 0)	6
1 - 4 - 6 - 7	9	(0, 6, 9, 0, 6, 0, 9, 0, 6, 0, 9)	15
1 - 4 - 3 - 5 - 7	3	(0, 6, 12, 0, 9, 3, 9, 0, 9, 0, 9)	18

Taglio di capacità minima: $N_s = \{1, 2, 3, 4\}$ $N_t = \{5, 6, 7\}$

(b) Sia $k > 0$ la capacità dell'arco $(5, 7)$. Si determini in funzione di k il flusso massimo della rete.

Un taglio di capacità minima contenente l'arco $(5, 7)$ è $N_s = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ $N_t = \{7\}$ di capacità $9 + k$ mentre un taglio di capacità minima non contenente l'arco $(5, 7)$ è $N_s = \{1, 2, 3, 4\}$ $N_t = \{5, 6, 7\}$ dato dall'algoritmo di Edmonds-Karp. Pertanto, per $k \geq 9$ il flusso massimo della rete è 18, mentre per $0 < k \leq 9$ il flusso massimo è $9 + k$.