

(Cognome)

(Nome)

(Corso di laurea)

**Esercizio 1.** Completare la seguente tabella considerando il problema di programmazione lineare:

$$\begin{cases} \max & -4 x_1 - x_2 \\ & -3 x_1 + 5 x_2 \leq 12 \\ & 3 x_1 + x_2 \leq 6 \\ & -x_1 - 2 x_2 \leq 12 \\ & 3 x_1 - x_2 \leq 6 \\ & -5 x_1 - 2 x_2 \leq 20 \\ & -2 x_1 - 3 x_2 \leq 26 \end{cases}$$

Base	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenera (si/no)
{1, 2}	$x =$		
{3, 5}	$y =$		

**Esercizio 2.** Effettuare due iterazioni dell'algoritmo del simplesso primale per il problema dell'esercizio 1.

	Base	$x$	$y$	Indice uscente	Rapporti	Indice entrante
1° iterazione	{3,4}					
2° iterazione						

**Esercizio 3.** Una ditta utilizza un cargo per il trasporto di 3 prodotti P1, P2 e P3. Il cargo ha tre scompartimenti per il carico: A,B,C. La seguente tabella mostra i limiti in peso e spazio degli scompartimenti.

	capacità di peso (tonn)	capacità di spazio ( $m^3$ )
A	22	6000
B	16	8500
C	12	5000

La seguente tabella mostra per ogni prodotto la quantità massima (in tonn) di merce da caricare e il volume occupato.

	peso (tonn)	volume occupato ( $m^3/tonn$ )
P1	20	200
P2	15	300
P3	12	250

Sapendo che il profitto ottenuto dal trasporto di una tonnellata di merce è di 300 Euro/tonn per P1, 350 Euro/tonn per P2 e 250 Euro/tonn per P3, determinare come distribuire la merce negli scompartimenti per massimizzare il profitto.

COMANDI DI MATLAB

c=

A=

b=

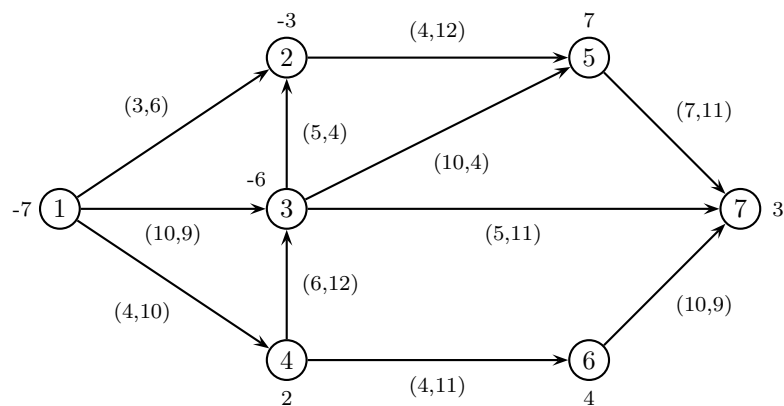
Aeq=

beq=

lb=

ub=

**Esercizio 4.** Completare la seguente tabella considerando il problema di flusso di costo minimo sulla seguente rete (su ogni nodo è indicato il bilancio e su ogni arco sono indicati, nell'ordine, il costo e la capacità).

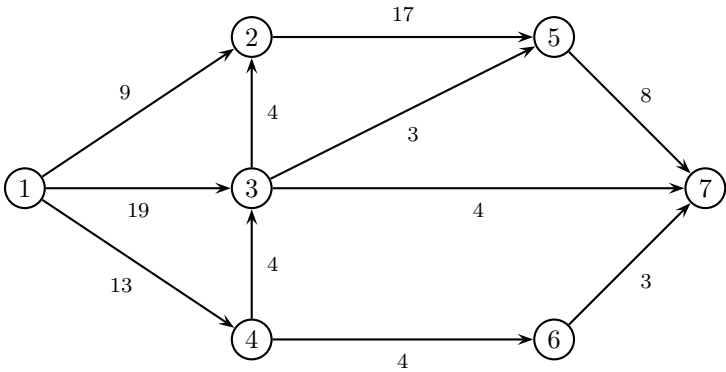


Archi di T	Archi di U	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenerare (si/no)
(1,4) (2,5) (4,3) (4,6) (5,7) (6,7)	(3,7)	$x =$		
(1,2) (1,3) (1,4) (3,5) (5,7) (6,7)	(3,7)	$\pi = (0,$		

**Esercizio 5.** Effettuare due iterazioni dell'algoritmo del simplesso su reti per il problema dell'esercizio 3.

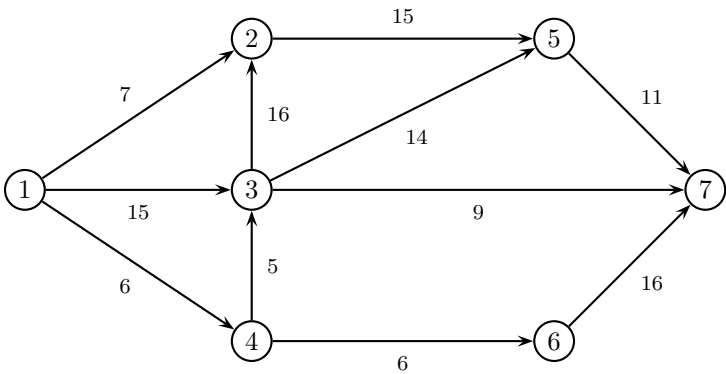
	1° iterazione	2° iterazione
Archi di T	(1,2) (1,4) (2,5) (3,7) (4,6) (6,7)	
Archi di U	(3,5)	
$x$		
$\pi$		
Arco entrante		
$\vartheta^+, \vartheta^-$		
Arco uscente		

**Esercizio 6.** 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	
	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$
nodo visitato														
nodo 2														
nodo 3														
nodo 4														
nodo 5														
nodo 6														
nodo 7														
insieme $Q$														

b) Applicare l’algoritmo FFEK per trovare il flusso massimo tra il nodo 1 ed il nodo 7 sulla seguente rete.



cammino aumentante	$\delta$	$x$	$v$

Taglio di capacit  minima:  $N_s =$

$N_t =$

**Esercizio 7.** Si consideri il seguente problema di programmazione lineare intera:

$$\begin{cases} \max & 5x_1 + 14x_2 \\ & 17x_1 + 6x_2 \leq 60 \\ & 7x_1 + 14x_2 \leq 51 \\ & x_1 \geq 0 \\ & x_2 \geq 0 \\ & x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

a) Calcolare una valutazione superiore del valore ottimo risolvendo il rilassamento continuo.

sol. ottima del rilassamento =	$v_S(P) =$
--------------------------------	------------

b) Calcolare una valutazione inferiore del valore ottimo arrotondando la soluzione ottima del rilassamento.

sol. ammissibile =	$v_I(P) =$
--------------------	------------

c) Calcolare un taglio di Gomory.

r =	taglio:
-----	---------

**Esercizio 8.** Si consideri il problema di trovare il ciclo hamiltoniano di costo minimo su una rete di 5 città, le cui distanze reciproche sono indicate in tabella:

città	2	3	4	5
1	44	21	50	21
2		11	50	25
3			8	29
4				21

a) Trovare una valutazione inferiore del valore ottimo calcolando il 5–albero di costo minimo.

5–albero:	$v_I(P) =$
-----------	------------

b) Trovare una valutazione superiore applicando l’algoritmo del nodo più vicino a partire dal nodo 3.

ciclo:	$v_S(P) =$
--------	------------

c) Applicare il metodo del *Branch and Bound*, utilizzando il 5–albero di costo minimo come rilassamento di ogni sottoproblema ed istanziando, nell’ordine, le variabili  $x_{24}$ ,  $x_{23}$ ,  $x_{34}$ .

# SOLUZIONI

**Esercizio 1.** Completare la seguente tabella considerando il problema di programmazione lineare:

$$\begin{cases} \max & -4 x_1 - x_2 \\ & -3 x_1 + 5 x_2 \leq 12 \\ & 3 x_1 + x_2 \leq 6 \\ & -x_1 - 2 x_2 \leq 12 \\ & 3 x_1 - x_2 \leq 6 \\ & -5 x_1 - 2 x_2 \leq 20 \\ & -2 x_1 - 3 x_2 \leq 26 \end{cases}$$

Base	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenera (si/no)
{1, 2}	$x = (1, 3)$	SI	NO
{3, 5}	$y = \left(0, 0, -\frac{3}{8}, 0, \frac{7}{8}, 0\right)$	NO	NO

**Esercizio 2.** Effettuare due iterazioni dell'algoritmo del simplesso primale per il problema dell'esercizio 1.

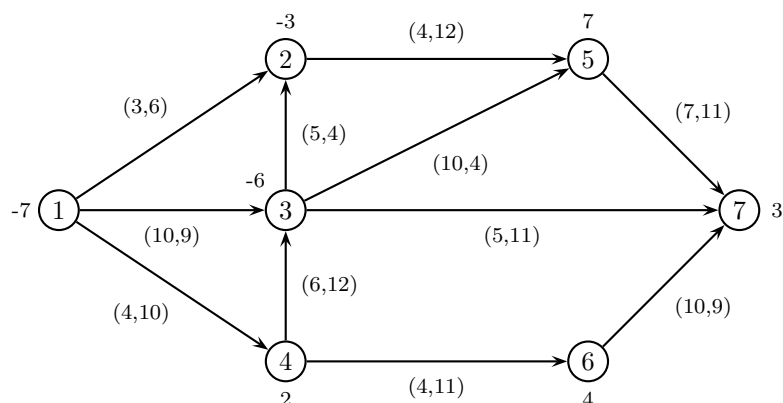
	Base	$x$	$y$	Indice uscente	Rapporti	Indice entrante
1° iterazione	{3, 4}	(0, -6)	(0, 0, 1, -1, 0, 0)	4	$\frac{294}{11}, 7, 56$	5
2° iterazione	{3, 5}	(-2, -5)	$\left(0, 0, -\frac{3}{8}, 0, \frac{7}{8}, 0\right)$	3	8	1

**Esercizio 3.**

variabili decisionali	modello
$x_{i,j}$ = tonnellate di prodotto i immagazzinato nello scompartimento j; i= 1,2,3; j=A,B,C	$\begin{cases} \max & 300 (x_{1A} + x_{1B} + x_{1C}) \\ & +350 (x_{2A} + x_{2B} + x_{2C}) \\ & +250 (x_{3A} + x_{3B} + x_{3C}) \\ & x_{1A} + x_{1B} + x_{1C} \leq 20 \\ & x_{2A} + x_{2B} + x_{2C} \leq 15 \\ & x_{3A} + x_{3B} + x_{3C} \leq 12 \\ & x_{1A} + x_{2A} + x_{3A} \leq 22 \\ & x_{1B} + x_{2B} + x_{3B} \leq 16 \\ & x_{1C} + x_{2C} + x_{3C} \leq 12 \\ & 200 x_{1A} + 300 x_{2A} + 250 x_{3A} \leq 6000 \\ & 200 x_{1B} + 300 x_{2B} + 250 x_{3B} \leq 8500 \\ & 200 x_{1C} + 300 x_{2C} + 250 x_{3C} \leq 5000 \\ & x_{i,j} \geq 0 \end{cases}$

c = -[ 300; 300; 300;350; 350; 350; 250; 250; 250]	
A = [ 1 1 1 0 0 0 0 0 0; 0 0 0 1 1 1 0 0 0; 0 0 0 0 0 0 1 1 1; 1 0 0 1 0 0 1 0 0; 0 1 0 0 1 0 0 1 0; 0 0 1 0 0 1 0 0 1 ; 200 0 0 300 0 0 250 0 0; 0 200 0 0 300 0 0 250 0; 0 0 200 0 0 300 0 0 250]	b = [ 20; 15; 12; 22; 16; 12;6000; 8500; 5000]
Aeq = []	beq = []
lb = [0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0]	ub = []

**Esercizio 4.** Completare la tabella considerando il problema di flusso di costo minimo sulla seguente rete (su ogni nodo è indicato il bilancio e su ogni arco sono indicati, nell'ordine, il costo e la capacità).

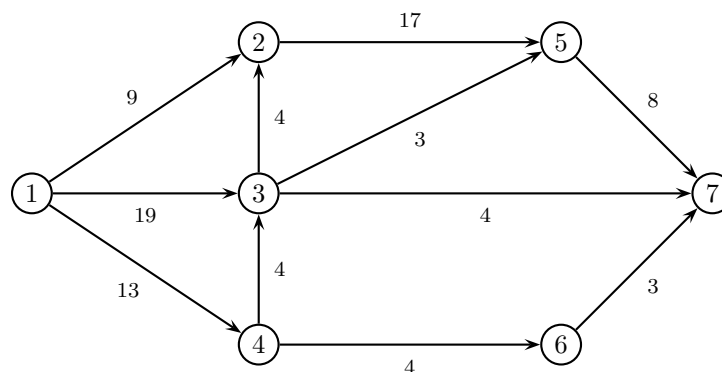


Archi di T	Archi di U	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenerare (si/no)
(1,4) (2,5) (4,3) (4,6) (5,7) (6,7)	(3,7)	$x = (0, 0, 7, 3, 0, 0, 11, 5, 0, -4, -4)$	NO	SI
(1,2) (1,3) (1,4) (3,5) (5,7) (6,7)	(3,7)	$\pi = (0, 3, 10, 4, 20, 17, 27)$	NO	SI

**Esercizio 5.** Effettuare due iterazioni dell'algoritmo del simplesso su reti per il problema dell'esercizio 4.

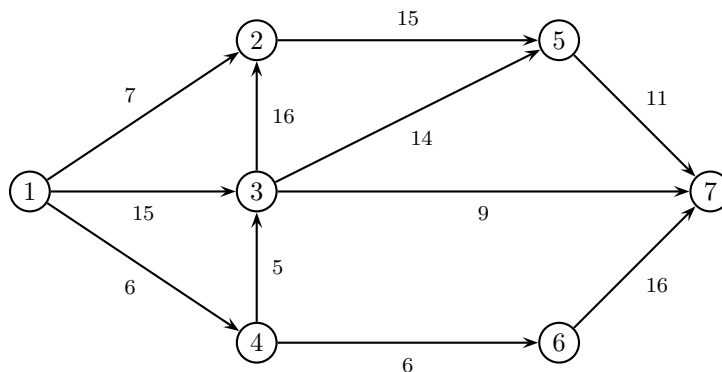
	1° iterazione	2° iterazione
Archi di T	(1,2) (1,4) (2,5) (3,7) (4,6) (6,7)	(1,2) (1,3) (1,4) (2,5) (3,7) (4,6)
Archi di U	(3,5)	(3,5)
$x$	(0, 0, 7, 3, 0, 4, 2, 0, 5, 0, 1)	(0, 1, 6, 3, 0, 4, 3, 0, 4, 0, 0)
$\pi$	(0, 3, 13, 4, 7, 8, 18)	(0, 3, 10, 4, 7, 8, 15)
Arco entrante	(1,3)	(3,5)
$\vartheta^+, \vartheta^-$	9, 1	6, 1
Arco uscente	(6,7)	(1,3)

**Esercizio 6.** 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	
	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$	$\pi$	$p$
nodo visitato	1		2		4		3		6		5		7	
nodo 2	9	1	9	1	9	1	9	1	9	1	9	1	9	1
nodo 3	19	1	19	1	17	4	17	4	17	4	17	4	17	4
nodo 4	13	1	13	1	13	1	13	1	13	1	13	1	13	1
nodo 5	$+\infty$	-1	26	2	26	2	20	3	20	3	20	3	20	3
nodo 6	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	17	4	17	4	17	4	17	4	17	4
nodo 7	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	21	3	20	6	20	6	20	6
insieme $Q$	2, 3, 4		3, 4, 5		3, 5, 6		5, 6, 7		5, 7		7		$\emptyset$	

b) 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	$\delta$	$x$	$v$
1 - 3 - 7	9	(0, 9, 0, 0, 0, 0, 9, 0, 0, 0, 0)	9
1 - 2 - 5 - 7	7	(7, 9, 0, 7, 0, 0, 9, 0, 0, 7, 0)	16
1 - 3 - 5 - 7	4	(7, 13, 0, 7, 0, 4, 9, 0, 0, 11, 0)	20
1 - 4 - 6 - 7	6	(7, 13, 6, 7, 0, 4, 9, 0, 6, 11, 6)	26

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

**Esercizio 7.** Si consideri il seguente problema di programmazione lineare intera:

$$\begin{cases} \max & 5x_1 + 14x_2 \\ & 17x_1 + 6x_2 \leq 60 \\ & 7x_1 + 14x_2 \leq 51 \\ & x_1 \geq 0 \\ & x_2 \geq 0 \\ & x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

a) Calcolare una valutazione superiore del valore ottimo risolvendo il rilassamento continuo.

sol. ottima del rilassamento =  $\left(0, \frac{51}{14}\right)$   $v_S(P) = 51$

b) Calcolare una valutazione inferiore del valore ottimo arrotondando la soluzione ottima del rilassamento.

sol. ammissibile =  $(0, 3)$   $v_I(P) = 42$

c) Calcolare un taglio di Gomory.

$$\begin{array}{ll} r = 2 & x_2 \leq 3 \\ r = 3 & 4x_1 + 8x_2 \leq 29 \end{array}$$

**Esercizio 8.** Si consideri il problema di trovare il ciclo hamiltoniano di costo minimo su una rete di 5 città, le cui distanze reciproche sono indicate in tabella:

città	2	3	4	5
1	44	21	50	21
2		11	50	25
3			8	29
4				21

a) Trovare una valutazione inferiore del valore ottimo calcolando il 5-albero di costo minimo.

5-albero:  $(1, 3) (1, 5) (2, 3) (3, 4) (4, 5)$   $v_I(P) = 82$

b) Trovare una valutazione superiore applicando l'algoritmo del nodo più vicino a partire dal nodo 3.

ciclo:  $3 - 4 - 5 - 1 - 2$   $v_S(P) = 105$

c) Applicare il metodo del *Branch and Bound*, utilizzando il 5-albero di costo minimo come rilassamento di ogni sottoproblema ed istanziando, nell'ordine, le variabili  $x_{24}$ ,  $x_{23}$ ,  $x_{34}$ .

