

(Cognome)

(Nome)

(Corso di laurea)

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

$$\begin{cases} \max & 8x_1 - 9x_2 \\ & -x_1 + x_2 \leq 4 \\ & -5x_1 - 4x_2 \leq 20 \\ & x_1 + 2x_2 \leq 2 \\ & 2x_1 + x_2 \leq 1 \\ & 4x_1 - x_2 \leq 5 \\ & 5x_1 + x_2 \leq 7 \end{cases}$$

Base	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenerare (si/no)
{1, 2}	$x = (-4, 0)$	SI	NO
{5, 6}	$y = \left(0, 0, 0, 0, \frac{53}{9}, -\frac{28}{9}\right)$	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, 1)	$\left(0, 0, -\frac{26}{3}, \frac{25}{3}, 0, 0\right)$	3	24, 3, 6	5
2° iterazione	{4, 5}	(1, -1)	$\left(0, 0, 0, -\frac{14}{3}, \frac{13}{3}, 0\right)$	4	6	2

Esercizio 3. Un'azienda produce tre tipi di prodotti, A, B e C, utilizzando tra le diverse materie prime anche l'alluminio. Di quest'ultima materia prima, per il prossimo mese sono disponibili dal fornitore 400 kg. Un chilogrammo di alluminio costa all'azienda 7 euro. La seguente tabella mostra i kg di alluminio richiesti per produrre un kg di A, B e C, i costi di produzione (in euro per kg di prodotto) al netto delle materie prime, e i ricavi (in euro per kg di prodotto) di vendita per ognuno dei prodotti A, B e C:

prodotti	alluminio (kg)	costo (euro/kg)	ricavo (euro/kg)
A	0.3	12	25
B	0.6	6	30
C	0.9	7	38

Determinare la produzione mensile che massimizza i profitti sapendo che per produrre A non si deve utilizzare più di 1/3 dell'alluminio utilizzato in totale.

variabili decisionali: x_A = kg prodotti di A, x_B = kg prodotti di B, x_C = kg prodotti di C

$$\text{modello: } \begin{cases} \max & (25 - 12 - 2.1)x_A + (30 - 6 - 4.2)x_B + (38 - 7 - 6.3)x_C \\ & 0.3x_A + 0.6x_B + 0.9x_C \leq 400 \\ & 0.3x_A \leq (0.3x_A + 0.6x_B + 0.9x_C)/3 \\ & x_A \geq 0 \\ & x_B \geq 0 \\ & x_C \geq 0 \end{cases}$$

COMANDI DI MATLAB

```
c = [-10.9; -19.8; -24.7]
```

```
A = [0.3 0.6 0.9; 0.2 -0.2 -0.3]
```

```
Aeq= []
```

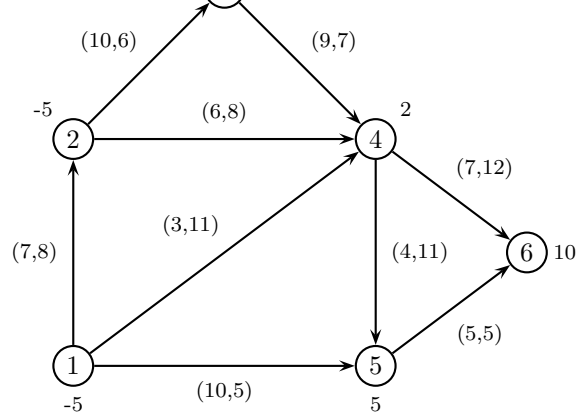
```
lb=[0;0;0]
```

```
b=[400; 0]
```

```
beq= []
```

```
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).

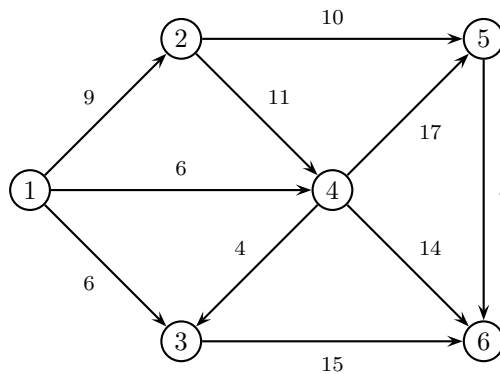


Archi di T	Archi di U	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenera (si/no)
(1,2) (1,5) (3,4) (4,6) (5,6)	(1,4)	$x = (-5, 11, -1, 0, 0, 7, 0, 16, -6)$	NO	SI
(1,4) (2,4) (3,4) (4,6) (5,6)	(2,3)	$\pi = (0, -3, -6, 3, 5, 10)$	NO	NO

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

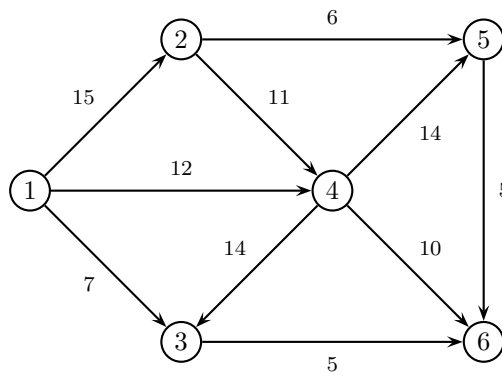
	1° iterazione	2° iterazione
Archi di T	(1,4) (2,4) (3,4) (4,6) (5,6)	(1,4) (1,5) (2,4) (3,4) (4,6)
Archi di U	(1,5)	
x	(0, 0, 5, 0, 5, 7, 0, 10, 0)	(0, 0, 5, 0, 5, 7, 0, 10, 0)
π	(0, -3, -6, 3, 5, 10)	(0, -3, -6, 3, 10, 10)
Arco entrante	(1,5)	(4,5)
ϑ^+, ϑ^-	2, 0	11, 5
Arco uscente	(5,6)	(1,5)

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	
	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p
nodo visitato	1		3		4		2		5		6	
nodo 2	9	1	9	1	9	1	9	1	9	1	9	1
nodo 3	6	1	6	1	6	1	6	1	6	1	6	1
nodo 4	6	1	6	1	6	1	6	1	6	1	6	1
nodo 5	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	23	4	19	2	19	2	19	2
nodo 6	$+\infty$	-1	21	3	20	4	20	4	20	4	20	4
insieme Q	2, 3, 4		2, 4, 6		2, 5, 6		5, 6		6		\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 6 sulla seguente rete.



cammino aumentante	δ	x	v
1 - 3 - 6	5	(0, 5, 0, 0, 0, 5, 0, 0, 0, 0)	5
1 - 4 - 6	10	(0, 5, 10, 0, 0, 5, 0, 0, 10, 0)	15
1 - 2 - 5 - 6	5	(5, 5, 10, 0, 5, 5, 0, 0, 10, 5)	20

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

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

$$\begin{cases} \min 9x_1 + 9x_2 \\ 18x_1 + 5x_2 \geq 44 \\ 8x_1 + 17x_2 \geq 66 \\ x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

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

sol. ottima del rilassamento = $\left(\frac{11}{7}, \frac{22}{7}\right)$ $v_I(P) = 43$

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

sol. ammissibile = (2, 4) $v_S(P) = 54$

c) Calcolare un taglio di Gomory.

$$\begin{array}{ll} r = 1 & 17x_1 + 5x_2 \geq 43 \\ r = 2 & 8x_1 + 16x_2 \geq 63 \end{array}$$

Esercizio 8. Si consideri il problema di caricare un container di volume pari a 487 metri cubi, cercando di massimizzare il valore dei beni inseriti (ogni bene può essere inserito al massimo una volta).

Beni	1	2	3	4	5	6	7
Valori	14	15	8	5	9	13	16
Volumi	122	270	48	12	58	69	20

a) Calcolare una valutazione inferiore del valore ottimo applicando l’algoritmo greedy.

sol. ammissibile = (1, 0, 1, 1, 1, 1, 1)

$v_I(P) = 65$

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

sol. ottima del rilassamento = $\left(1, \frac{79}{135}, 1, 1, 1, 1, 1\right)$

$v_S(P) = 73$

c) Risolvere il problema applicando il metodo del *Branch and Bound*. Effettuare la visita dell’albero per ampiezza e in ogni nodo istanziare l’eventuale variabile frazionaria.

