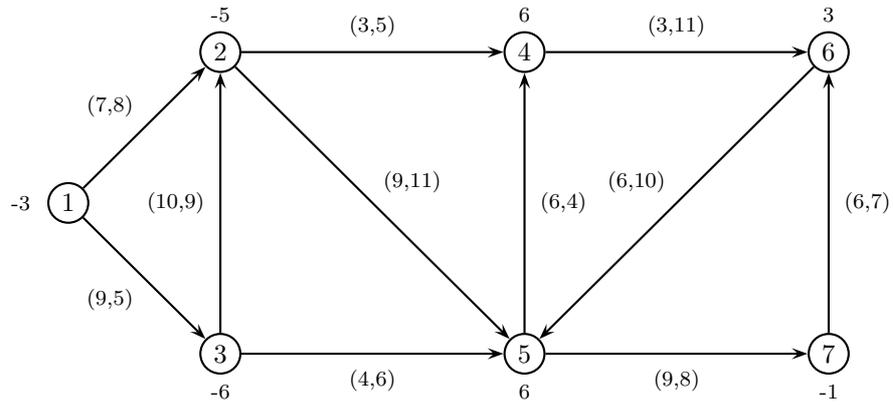


Esercizio 4. Completare la seguente tabella considerando il problema di flusso di costo minimo sulla seguente rete (su ogni nodo \tilde{A}_i indicato il bilancio e su ogni arco sono indicati, nell'ordine, il costo e la capacit ).

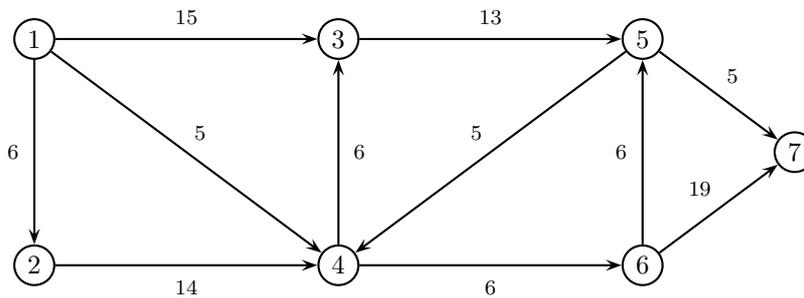


Archi di T	Archi di U	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenerare (si/no)
(1,2) (3,2) (3,5) (4,6) (5,7) (6,5)	(1,3)	$x =$		
(1,2) (3,2) (3,5) (5,4) (5,7) (6,5)	(2,5)	$\pi = (0,$		

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

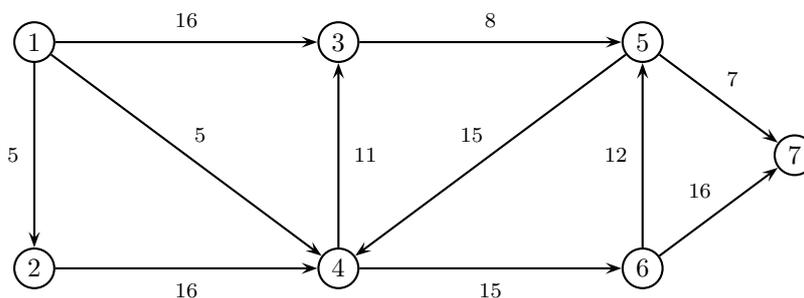
	1 iterazione	2 iterazione
Archi di T	(1,3) (2,5) (3,2) (4,6) (5,4) (7,6)	
Archi di U	(2,4)	
x		
π		
Arco entrante		
ϑ^+, ϑ^-		
Arco uscente		

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	
	π	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	δ	x	v

Taglio di capacità minima: $N_s =$

$N_t =$

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

$$\begin{cases} \min 6x_1 + 5x_2 \\ 14x_1 + 13x_2 \geq 43 \\ 5x_1 + 15x_2 \geq 46 \\ x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

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

sol. ottima del rilassamento =

$v_I(P) =$

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

sol. ammissibile =

$v_S(P) =$

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	29	24	28	47
2		18	94	61
3			53	26
4				20

a) Trovare una valutazione inferiore del valore ottimo calcolando il 3-albero di costo minimo.

3-albero: $v_I(P) =$

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

ciclo: $v_S(P) =$

c) Applicare il metodo del *Branch and Bound*, utilizzando il 3-albero di costo minimo come rilassamento di ogni sottoproblema ed istanziando, nell'ordine, le variabili x_{24} , x_{14} , x_{45} .

SOLUZIONI

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

$$\begin{cases} \max & -4x_1 - 7x_2 \\ & 3x_1 + x_2 \leq 12 \\ & x_1 - x_2 \leq 4 \\ & -2x_1 + x_2 \leq 2 \\ & -2x_1 - 3x_2 \leq 2 \\ & -x_1 + 3x_2 \leq 6 \\ & -3x_1 + 4x_2 \leq 8 \end{cases}$$

Base	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenerare (si/no)
{1, 2}	$x = (4, 0)$	SI	NO
{2, 3}	$y = (0, 18, 11, 0, 0, 0)$	SI	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	{5, 6}	(0, 2)	$\left(0, 0, 0, 0, -\frac{37}{5}, \frac{19}{5}\right)$	5	$0, \frac{40}{17}$	3
2 iterazione	{3, 6}	(0, 2)	$\left(0, 0, \frac{37}{5}, 0, 0, -\frac{18}{5}\right)$	6	30, 5	4

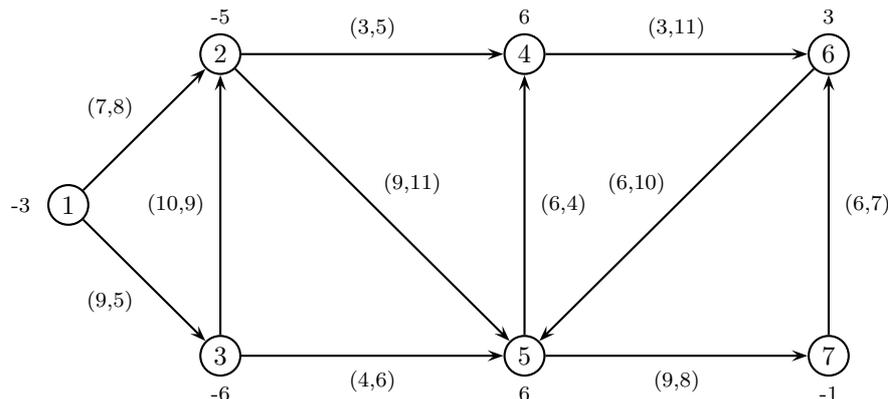
Esercizio 3. Si puo' formulare il problema come flusso di costo minimo su un grafo ove i nodi rappresentano gli stati e gli archi i possibili collegamenti tra di essi.

Variabili decisionali: si indichino con $i = 1, 2, \dots, 5$, la Libia, l'Italia, la Spagna, la Francia e la Germania, rispettivamente e siano $x_{ij} : (i, j) \in A := \{(1, 2), (1, 3), (2, 4), (2, 5), (3, 4), (3, 5)\}$, i flussi mensili tra i vari stati. Si ponga $b := (-500, 100, 50, b_4, b_5)$ il vettore dei bilanci ai nodi ove b_4 e b_5 sono quantità non negative da determinare.

Modello:

$$\begin{cases} \min & 500x_{12} + 400x_{13} + 300x_{24} + 400x_{25} + 200x_{34} + 400x_{35} \\ & x_{12} + x_{13} = 500 \\ & x_{12} - x_{24} - x_{25} = 100 \\ & x_{13} - x_{34} - x_{35} = 50 \\ & x_{24} + x_{34} = b_4 \\ & x_{25} + x_{35} = b_5 \\ & b_4 + b_5 = 350 \\ & x_{ij} \geq 0, (i, j) \in A \\ & b_4, b_5 \geq 0 \end{cases}$$

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

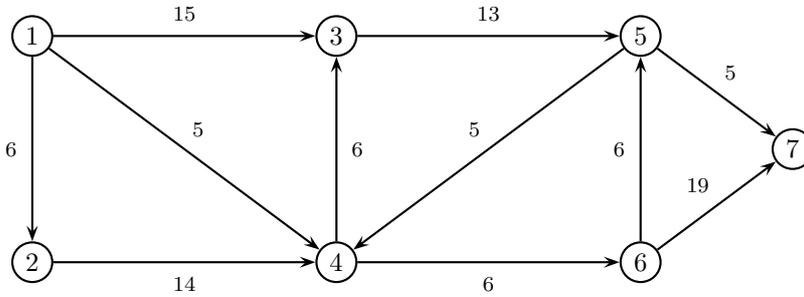


Archi di T	Archi di U	Soluzione di base	Ammissibile (si/no)	Degenerare (si/no)
(1,2) (3,2) (3,5) (4,6) (5,7) (6,5)	(1,3)	$x = (-2, 5, 0, 0, -3, 14, -6, 0, -1, -9, 0)$	NO	NO
(1,2) (3,2) (3,5) (5,4) (5,7) (6,5)	(2,5)	$\pi = (0, 7, -3, 7, 1, -5, 10)$	NO	NO

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

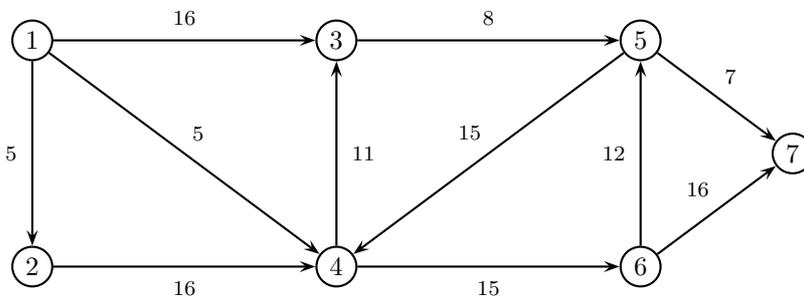
	1 iterazione	2 iterazione
Archi di T	(1,3) (2,5) (3,2) (4,6) (5,4) (7,6)	(1,2) (2,5) (3,2) (4,6) (5,4) (7,6)
Archi di U	(2,4)	(2,4)
x	(0, 3, 5, 9, 9, 0, 2, 3, 0, 0, 1)	(3, 0, 5, 9, 6, 0, 2, 3, 0, 0, 1)
π	(0, 19, 9, 34, 28, 37, 31)	(0, 7, -3, 22, 16, 25, 19)
Arco entrante	(1,2)	(3,5)
ϑ^+, ϑ^-	8, 3	6, 6
Arco uscente	(1,3)	(3,2)

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	
	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p	π	p
nodo visitato	1		4		2		3		6		5		7	
nodo 2	6	1	6	1	6	1	6	1	6	1	6	1	6	1
nodo 3	15	1	11	4	11	4	11	4	11	4	11	4	11	4
nodo 4	5	1	5	1	5	1	5	1	5	1	5	1	5	1
nodo 5	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	24	3	17	6	17	6	17	6
nodo 6	$+\infty$	-1	11	4	11	4	11	4	11	4	11	4	11	4
nodo 7	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	$+\infty$	-1	30	6	22	5	22	5
insieme Q	2, 3, 4		2, 3, 6		3, 6		5, 6		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	δ	x	v
1 - 3 - 5 - 7	7	(0, 7, 0, 0, 7, 0, 0, 7, 0, 0)	7
1 - 4 - 6 - 7	5	(0, 7, 5, 0, 7, 0, 5, 0, 7, 0, 5)	12
1 - 2 - 4 - 6 - 7	5	(5, 7, 5, 5, 7, 0, 10, 0, 7, 0, 10)	17
1 - 3 - 5 - 4 - 6 - 7	1	(5, 8, 5, 5, 8, 0, 11, 1, 7, 0, 11)	18

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

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

$$\begin{cases} \min 6x_1 + 5x_2 \\ 14x_1 + 13x_2 \geq 43 \\ 5x_1 + 15x_2 \geq 46 \\ x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

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

sol. ottima del rilassamento = $\left(0, \frac{43}{13}\right)$ $v_I(P) = 17$

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

sol. ammissibile = $(0, 4)$ $v_S(P) = 20$

c) Calcolare un taglio di Gomory.

$r = 2$ $13x_1 + 12x_2 \geq 40$
 $r = 4$ $12x_1 + 11x_2 \geq 37$

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	29	24	28	47
2		18	94	61
3			53	26
4				20

a) Trovare una valutazione inferiore del valore ottimo calcolando il 3-albero di costo minimo.

3-albero: $(1, 2) (1, 3) (1, 4) (2, 3) (4, 5)$ $v_I(P) = 119$

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

ciclo: $3 - 2 - 1 - 4 - 5$ $v_S(P) = 121$

c) Applicare il metodo del *Branch and Bound*, utilizzando il 3-albero di costo minimo come rilassamento di ogni sottoproblema ed istanziando, nell'ordine, le variabili x_{24}, x_{14}, x_{45} .

