# SOLUZIONI AGLI ESERCIZI AGGIUNTIVI DI

# Fondamenti di Ricerca Operativa

di Teo Bucci e Filippo Cipriani

# Contents

1	Pro	grammazione Lineare
	1.1	Esercizio 1
	1.2	Esercizio 2
	1.3	Esercizio 3
	1.4	Esercizio 4
	1.5	Esercizio 5
	1.6	Esercizio 6
	1.7	Esercizio 7
	1.8	Esercizio 8
	1.9	Esercizio 9
	1.10	Esercizio 10
	_	
2		grammazione Lineare e Dualità
	2.1	Esercizio 1
	2.2	Esercizio 2
	2.3	Esercizio 3
	2.4	Esercizio 4
	2.5	Esercizio 5
	2.6	Esercizio 6
	2.7	Esercizio 7
	2.8	Esercizio 8
	2.9	Esercizio 9
		Esercizio 10
	2.11	Esercizio 11
3	Gra	ufi 15
J	3.1	Esercizio 1
	3.2	Esercizio 2
	3.3	Esercizio 3
	3.4	Esercizio 4
	3.5	Esercizio 5
	3.6	Esercizio 6
	3.7	Esercizio 7 · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
	5.1	Listing (
4	Pro	grammazione Lineare Intera 21
	4.1	Esercizio 1
	4.2	Esercizio 2
	4.3	Esercizio 3
	4.4	Esercizio 4
	4 -	

# Chapter 1

# Programmazione Lineare

### 1.1 Esercizio 1

#### Parametri

P porti, i = 1, 2, 3

 $c_i$  costo per porto per ogni vettura (150, 250, 200)

 $t_i$  costo fisso porto

S centri di smistamento,  $j=1,\ldots,4$ 

 $k_i$ costo di invio dal porto ial km

 $a_{ij}$  distanza dal porto i al centro j

 $r_j$  richiesta del centro j

 $d_i$  capacità del porto i

#### Variabili

 $x_{ij} \geq 0, x_{ij} \in \mathbb{Z}$  numero di automobili dal porto i al centro j

 $y_i \in \{0,1\}$ , uguali a 1 se uso il porto i

 $z_{ij} \in \{0,1\},$ uguali a 1 se il porto irifornisce il centro j

#### Funzione obiettivo

$$\min \left\{ \underbrace{\sum_{ij} c_i x_{ij}}_{\text{auto}} + \underbrace{\sum_{i} t_i y_i}_{\text{porto}} + \underbrace{\sum_{ij} a_{ij} k_i x_{ij}}_{\text{trasporto}} \right\}$$

$$\sum_{i} x_{ij} \ge r_{j} \qquad \forall j \in S \qquad \qquad \text{richiesta}$$
 
$$\sum_{j} x_{ij} \le d_{i}y_{i} \qquad \forall i \in P \qquad \qquad \text{bigM + capacità}$$
 
$$\sum_{i} z_{i,3} = 1 \qquad \qquad \text{centro 3}$$
 
$$x_{ij} \le d_{i}z_{ij} \qquad \forall i \in P, \forall j \in S \qquad \qquad \text{bigM}$$
 
$$z_{22} \le z_{24} \qquad \qquad \text{logico}$$

## 1.2 Esercizio 2

#### Parametri

A aeroporti

H hangar

 $c_j, s_j, t_j$  operatori  $\forall j \in H$ 

 $g_1$  costo squadra 1

 $g_2$ costo squadra 2

 $g_3$  costo squadra 3

1c	1s	1t
3c	1s	X
3c	2s	2t

#### Variabili

 $x_j \geq 0, x_j \in \mathbb{Z}$  squadre tipo 1

 $y_j \geq 0, y_j \in \mathbb{Z}$ squadre tipo 2

 $z_j \geq 0, z_j \in \mathbb{Z}$  squadre tipo 3

 $\varphi \in \{0,1\},$ uguale a 1 se uso 3 squadre di tipo 2

 $w_{ij} \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se aereo i in hangar  $j, \forall i \in A, \forall j \in H$ 

#### Funzione obiettivo

$$\min \sum_{j} (x_j g_1 + y_j g_2 + z_j g_3)$$

#### Vincoli

$$\sum_{j} w_{ij} = 1 \quad \forall i \in A$$
 assegnazione 
$$x_{j} + 3y_{j} + 3z_{j} \geq \sum_{i} c_{j}w_{ij} \quad \forall j \in H$$
 operai 
$$x_{j} + y_{j} + 2z_{j} \geq \sum_{i} s_{j}w_{ij} \quad \forall j \in H$$
 operai 
$$\sum_{j} y_{j} - 2 \leq M\varphi$$
 (A) 
$$2\varphi \leq \sum_{i} z_{j}$$
 (B)

Gli ultimi due vincoli servono per realizzare:

$$y_j \ge 3 \stackrel{\text{(A)}}{\Rightarrow} \varphi = 1 \stackrel{\text{(B)}}{\Rightarrow} z_j \ge 2$$

## 1.3 Esercizio 3

#### Parametri

 $p_j, \ j=1,2$ 

 $\boldsymbol{r}_j$  prezzo vendita

 $d_i$  domanda

I materie prime  $i \in I$ 

1.4. Esercizio 4

 $c_i$  disponibilità

 $g_i$  costo unitario materie prima

 $g_{ji}$  materia i necessaria per j

 $o_1$  ore  $p_1$  da materia prima

 $o_2$ ore  $p_2$ da materia prima

oppure ottengo  $p_2$  con

bunità di  $p_1$  per  $p_2$ 

 $o_3$  ore lavorazione  $(p_2 da p_1)$ 

k costo fisso attivazione

O ore a disposizione

#### Variabili

 $x_j \geq 0, x_j \in \mathbb{Z}$ unità di prodotto j da materie prime

 $y \geq 0, y \in \mathbb{Z}$ unità di prodotto 2 da prodotto 1

 $z \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se attivo processo produttivo

#### Funzione obiettivo

$$\max \left\{ [r_1(x_1 - by) + r_2(x_2 + y)] - \left[ \sum_{ij} g_i q_{ji} x_j + kz \right] \right\}$$

#### Vincoli

$$\begin{aligned} y & \leq Mz & \text{bigM} \\ (x_1 - by) & \geq d_1 & \text{richiesta} \\ (x_2 - y) & \geq d_2 & \text{richiesta} \\ \sum_j q_{ji} x_j & \leq c_i & \forall i \in I & \text{disponibilità} \\ o_1 x_1 + o_2 x_2 + o_3 y & \leq O & \text{disponibilità} \end{aligned}$$

## 1.4 Esercizio 4

#### Parametri

T gruppi  $i \in T$ 

 $p_i$  persone

J aerei  $j \in J$ 

 $c_i$  costo noleggio

 $B_i$  capienza aereo

A aeroporto  $k \in A$ 

 $G_k$  max voli per aeroporto

 $l_{jk}$  costo di far partire j da k

R sottoinsiemi di aeroporti vicini

 $S_r$  con  $r=1,\ldots,R$ , al più un aeroporto

#### Variabili

 $x_{ij} \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se gruppo i ad aereo j

 $y_{jk} \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se aereo j parte da k  $z_j \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se uso aereo j  $w_k \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se uso aeroporto k

#### Funzione obiettivo

$$\min\left\{\sum_{j}c_{j}z_{j}+\sum_{jk}l_{jk}y_{jk}\right\}$$

Vincoli

$$\begin{split} &\sum_{i} x_{ij} \leq M z_{j} & \forall j \in J & \text{bigM} \\ &\sum_{i} p_{i} x_{ij} \leq B_{j} & \forall j \in J & \text{capacità} \\ &\sum_{j} y_{jk} \leq G_{k} w_{k} & \forall k \in K & \text{bigM} + \text{capienza voli} \\ &\sum_{k \in S_{r}} w_{k} \leq 1 & \forall r = 1, \dots, R & \text{no aeroporti vicini} \\ &\sum_{j} x_{ij} = 1 & \forall i \in I & \text{assegnamento} \\ &\sum_{k} y_{jk} = z_{j} & \forall j \in J & \text{un aereo per aeroporto, se usato} \end{split}$$

## 1.5 Esercizio 5

#### Parametri

P domande iscrizione  $i \in P$ 

 $M \subset P, F \subset P$ , uomini, donne  $(M \cup F = P, M \cap F = \emptyset)$ 

n max persone per classe

d massimo classi ( $D = 1, \ldots, d$  insieme classi)

 $\boldsymbol{b}_i$  preparazione di i

q livello minimo per classe

C coppie formate  $(i, j) \in C, i \in M, j \in F$ 

#### Variabili

 $x_{ik} \in \{0, 1\}$ , uguale a 1 se persona i in classe k  $y_i \in \{0, 1\}$ , uguale a 1 se accetto domanda

#### Funzione obiettivo

$$\max \sum_{i} y_i$$

$$\sum_{i \in P} x_{ik} \le n \qquad \forall k \in D$$
 capacità classe 
$$\sum_{i \in M} x_{ik} = \sum_{i \in F} x_{ik} \qquad \forall k \in D$$
 uguali  $M/F$ 

1.6. Esercizio 6 5

$$\begin{split} \sum_{i \in P} x_{ik} b_i &\geq q \sum_{i \in P} x_{ik} & \forall k \in D & \text{preparazione} \\ y_i &\leq \sum_{k \in D} x_{ik} & \forall i \in P & \text{bigM} \\ \sum_{k \in D} x_{ik} &\leq 1 & \forall i \in P & \text{massimo 1 corso per persona} \\ x_{ik} &= x_{jk} & \forall (i,j) \in C, \forall k \in D & \text{coppie} \end{split}$$

### 1.6 Esercizio 6

#### Parametri

A insieme altiforni  $i=1\ldots N, i\in A$ 

 $m_i$  max quintali per altiforno

P prodotti  $j \in P$ 

 $q_{1j}$  prodotto j da 1 quintale di materia prime con processo 1 (prodotto/quintale)

 $q_{2j}$  prodotto j da 1 quintale di materia prime con processo 2 (prodotto/quintale)

 $r_j$  richiesto prodotto

 $c_{1i}$  costo lavorazione al quintale in altiforno i con processo 1 (euro/quintale)

 $c_{2i}$  costo lavorazione al quintale in altiforno i con processo 2 (euro/quintale)

 $f_i$  costo attivazione processo 2 in altiforno i

#### Variabili

 $w_i \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se lavoro più di q

 $y_i \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se uso processo 2

 $x_{ij1} \geq 0, x_{ij1} \in \mathbb{Z}$  prodotto j con processo 1 in altiforno i

 $x_{ij2} \geq 0, x_{ij2} \in \mathbb{Z}$  prodotto j con processo 2 in altiforno i

#### Funzione obiettivo

$$\min \left\{ \sum_{i} y_i f_i + \sum_{ij} \left[ c_{1i} \frac{x_{ij1}}{q_{1j}} + c_{2i} \frac{x_{ij2}}{q_{2j}} \right] \right\}$$

$$\begin{split} \sum_{j} x_{ij2} & \leq My_i & \forall i \in A & \text{bigM} \\ \sum_{j} \left[ \frac{x_{ij1}}{q_{1j}} + \frac{x_{ij2}}{q_{2j}} \right] & \leq m_i & \forall i \in A & \text{capacità} \\ \sum_{i} [x_{ij1} + x_{ij2}] & \geq r_j & \forall j \in P & \text{richiesta} \\ \sum_{i} y_i & \leq N - 1 & \text{no processo 2 su tutti gli altiforni} \\ \sum_{i} w_i & \geq 1 & \text{almeno 1 usa più di } q \text{ quintali} \\ qw_i & \leq \sum_{ij} \left[ \frac{x_{ij1}}{q_{1j}} + \frac{x_{ij2}}{q_{2j}} \right] & \forall i \in A & \text{vincolo logico} \end{split}$$

## 1.7 Esercizio 7

#### Parametri

Ccioccolatini $i \in C$ 

S confezioni regalo  $j \in S$ 

 $r_{ij}$  richieste cioccolatini i in confezione j

 $g_i$  costo cioccolatino

 $m_i$  max produzione

 $p_i$  vendita cioccolatino sfuso i

 $d_i$  vendita confezione j

 $b_j$  costo scatola j

#### Variabili

 $x_i \geq 0, x_i \in \mathbb{Z}$  numero cioccolatini i prodotti

 $y_j \geq 0, y_j \in \mathbb{Z}$ numero confezionij prodotte

 $z \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se acquisto almeno q scatole

#### Funzione obiettivo

$$\max \left\{ \underbrace{\sum_{j} d_{j} y_{j}}_{\text{confezioni}} + \underbrace{\sum_{i} p_{i} \bigg( x_{i} - \sum_{j} r_{ij} y_{j} \bigg)}_{\text{sfusi}} - \underbrace{\sum_{i} g_{i} x_{i}}_{\text{costo prod.}} - \underbrace{\sum_{j} b_{j} y_{j}}_{\text{costo scatole}} + \underbrace{zB}_{\text{sconto}} \right\}$$

#### Vincoli

$$x_i \geq \sum_j r_{ij} y_j \quad \forall i \in I$$
 richiesta 
$$x_i \leq m_i \quad \forall i \in I$$
 capacità 
$$\sum_j y_j \geq Qz$$
 sconto 
$$x_1 \geq 0.2 \cdot \sum_i x_i$$
 qualità

## 1.8 Esercizio 8

#### Parametri

D difensori

A attaccanti

G giocatori  $i \in G$ 

 $r_i \in \{0, 1\}$ , uguale a 1 se giocatore i è attaccante

 $v_i$  valore giocatore

B valore complessivo formazione

q giocatori non giocanti

K formazioni |K|=2

#### Variabili

 $z \geq 0, z \in \mathbb{Z}$  valore formazione di minimo valore

 $x_{ik} \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se giocatore i è nelle formazione k

1.9. Esercizio 9

 $y_i \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se i gioca in entrambe

#### Funzione obiettivo

 $\max z$ 

Vincoli

$$\sum_{i} r_{i}x_{ik} = A \qquad \forall k \in K$$
 
$$\sum_{i} (1 - r_{i})x_{ik} = D \qquad \forall k \in K$$
 
$$\sum_{i} v_{i}x_{ik} \geq B \qquad \forall k \in K$$
 minimo valore richiesto 
$$\left(|G| - \sum_{i} y_{i}\right) \geq q \qquad \qquad \text{almeno } q \text{ non giocanti entrambe}$$
 
$$\left(\sum_{k} x_{ik} - 1\right) \leq My_{i} \qquad \forall i \in I \qquad \qquad \text{bigM}$$
 
$$z \leq \sum_{i} v_{i}x_{ik} \qquad \forall k \in K \qquad \qquad \text{bottleneck}$$

#### 1.9 Esercizio 9

#### Parametri

B beni  $i \in B$ 

M magazzino  $j \in M$ 

A luoghi distribuzione  $k \in A$ 

 $c_i$  costo bene i

 $v_i$  spazio occupato da i in magazzino

 $b_i$  capacità

 $f_j$  costo fisso magazzino se usato

 $g_{jk}$ costo trasporto bene da ja k

 $d_{ik}$ richiesta beneia k

#### Variabili

 $y_j \in \{0,1\}$ , uguale a 1 se uso j

 $z_{ijk} \geq 0, z_{ijk} \in \mathbb{Z}$ numero di benii da ja k

#### Funzione obiettivo

$$\min \left\{ \sum_{ijk} c_i z_{ijk} + \sum_j f_j y_j + \sum_{ijk} z_{ijk} g_{jk} \right\}$$

$$\sum_{j} z_{ijk} \geq d_{ik} \qquad \forall i \in I, \forall k \in K$$
richiesta
$$\sum_{jk} v_i z_{ijk} \leq b_j y_j \qquad \forall j \in J$$
big  
M e capacità

# 1.10 Esercizio 10

#### Parametri

C analisi  $i \in C, i = 1, \dots, 4$ 

Oospedali $j \in O, j = 1, \dots, 5$ 

 $d_{ij}$  tempo da i a j

 $\boldsymbol{r}_j$ richieste analisi

 $b_i$ max analisi nel centro i

#### Variabili

 $x_{ij} \geq 0, x_{ij} \in \mathbb{Z}$ numero analisi al centro i per ospedale j

 $z_{2i} \in \{0,1\},$ uguale a 1 se 2 si serve da i

#### Funzione obiettivo

$$\min \sum_{ij} a_{ij} x_{ij}$$

$$\begin{split} \sum_{j} x_{1j} &\leq 0.8 \cdot \left(\sum_{j} x_{2j} + x_{3j}\right) & \text{qualità} \\ \sum_{j} x_{2j} &\leq 0.6 \cdot \left(\sum_{j} x_{ij} + x_{3j}\right) & \text{qualità} \\ \sum_{j} (x_{3j} + x_{4j}) &\leq 0.5 \cdot \sum_{ij} x_{ij} & \text{qualità} \\ \sum_{j} x_{ij} &= r_{j} \quad \forall j \in J & \text{richiesta} \\ \sum_{j} x_{ij} &\leq b_{i} \quad \forall i \in I & \text{capacità} \\ \sum_{j} z_{2i} &= 1 & \text{un solo centro per 2} \\ x_{i2} &\leq b_{i} z_{2i} & \forall i \in I & \text{bigM} \end{split}$$

# Chapter 2

# Programmazione Lineare e Dualità

## 2.1 Esercizio 1

$$\min 5x_1 - 2x_2 - 3x_3$$
$$-x_1 + 4x_2 - 2x_3 + s_1 = 8$$
$$x_1 + x_2 + 2x_3 + s_2 = 12$$
$$x_i, s_i \ge 0$$

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ -1 & 4 & -2 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 2 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 8 \\ 12 \end{bmatrix} \quad c = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ 5 & -2 & -3 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$z^* = -20.$$

## 2.2 Esercizio 2

$$\min -x_1 + 2x_2 - 3x_3$$

$$x_1 - 2x_2 + x_3 + s_1 = 2$$

$$3x_1 - x_2 + 2x_3 + s_2 = 6$$

$$x_i, s_i \ge 0$$

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ 1 & -2 & 1 & 1 & 0 \\ 3 & -1 & 2 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 2 \\ 6 \end{bmatrix} \quad c = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ -1 & 2 & -3 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

## 2.3 Esercizio 3

$$\begin{aligned} \min -2x_1 - x_2 - 3x_3 \\ x_1 + x_2 + x_3 + s_1 &= 2 \\ 2x_1 + 3x_2 + 8x_3 + s_2 &= 12 \\ x_i, s_i &\geq 0 \end{aligned}$$
 
$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 3 & 8 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 2 \\ 12 \end{bmatrix} \quad c = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ -2 & -1 & -3 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

 $z^* = \frac{16}{3}$ .

## 2.4 Esercizio 4

$$\begin{aligned} & \min -2x_1 + 2x_2 - 2x_3 \\ & 2x_1 - 2x_2 - x_3 + s_1 = 2 \\ & -3x_1 + 3x_2 + 2x_3 + s_2 = 3 \\ & x_i, s_i \geq 0 \end{aligned}$$
 
$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ 2 & -2 & -1 & 1 & 0 \\ -3 & 3 & 2 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 2 \\ 3 \end{bmatrix} \quad c = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & s_1 & s_2 \\ -2 & 2 & -2 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

 $z^* = -38.$ 

2.5. Esercizio 5

## 2.5 Esercizio 5

$$\min x_1 - 2x_2 + x_3$$

$$x_1 - x_2 + 3x_3 = 5$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 4$$

$$x_i \ge 0$$

Fase 1.

$$\min w_1 + w_2$$

$$x_1 - x_2 + 3x_3 + w_1 = 5$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 + w_2 = 4$$

$$x_i \ge 0$$

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & w_1 & w_2 \\ 1 & -1 & 3 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 5 \\ 4 \end{bmatrix} \quad c = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & w_1 & w_2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

Inizio.

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ 1 & -1 & 3 \\ 2 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 5 \\ 4 \end{bmatrix} \quad c = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ 1 & -2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$z^* = -\frac{5}{4}.$$

## 2.6 Esercizio 6

Troppa fatica.

## 2.7 Esercizio 7

Troppa fatica.

#### 2.8 Esercizio 8

Troppa fatica.

#### 2.9 Esercizio 9

Problema duale.

$$\min -y_1 + y_2 + 17y_3 + 5y_4 + 4y_5$$

$$-2y_1 + y_2 + 4y_3 - 5y_5 \ge 2$$
  
$$-y_1 - y_2 + y_3 + y_4 + y_5 \ge 1$$
  
$$y_i \ge 0$$

 ${\bf Scarti\ complementari.}$ 

	(3,5)	(4,1)
$(-2x_1 - x_2 + 1)y_1 = 0$	$y_1 = 0$	
$(x_1 - x_2 - 3)y_2 = 0$	$y_2 = 0$	
$(4x_1 + x_2 - 17)y_3 = 0$	$y_3$	
$(x_2 - 5)y_4 = 0$	$y_4$	
$(-x_1 - x_2 - 4)y_5 = 0$	$y_5 = 0$	
$(-2y_1 + y_2 + 4y_3 - 5y_5 - 2)x_1 = 0$	$y_3 = 1/2$	
$(-y_1 - y_2 + y_3 + y_4 + y_5 - 1)x_2 = 0$	$y_4 = 1/2$	
	Ottimo	Non ottimo

# 2.10 Esercizio 10

Problema duale.

$$\min -\frac{3}{2}y_1 - \frac{3}{2}y_2 + 7y_3 + 6y_4$$
$$y_1 + y_3 + y_4 = 3$$
$$y_2 + y_3 - y_4 = 0$$
$$y_1, y_2 \le 0, y_3, y_4 \ge 0$$

Scarti complementari.

	$\left(\frac{13}{2},\frac{1}{2}\right)$	$\left(-\frac{3}{2}, \frac{17}{2}\right)$
	$y_1 = 0$	$y_1$
	$y_2 = 0$	$y_2 = 0$
$(x_1 + x_2 - 7)y_3 = 0$	$y_3$	$y_3$
$(x_1 - x_2 - 6)y_4 = 0$	$y_4$	$y_4 = 0$
$(y_1 + y_3 + y_4 - 3)x_1 = 0$	$y_3 + y_4 = 3$	$y_1 + y_3 = 3$
$(y_2 + y_3 - y_4)x_2 = 0$	$y_3 - y_4 = 0$	$y_3 = 0$
	$y_3 = 3/2$	$y_1 = 3$
	$y_4 = 3/2$	
	Ottimo	Non ottimo

# 2.11 Esercizio 11

Problema duale.

$$\begin{aligned} \min 4y_1 + 5y_2 + y_3 + 4y_4 \\ -3y_1 + y_3 + 2y_4 &= 1 \\ y_1 + y_2 - y_3 + y_4 &= 2 \\ y_1, y_2, y_3 &\geq 0, y_4 \leq 0 \end{aligned}$$

2.11. Esercizio 11 13

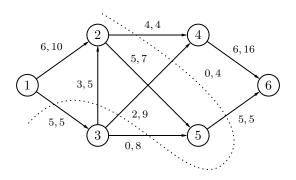
 ${\bf Scarti\ complementari.}$ 

	(6,5)	(0,4)
$(-3x_1 + x_2 - 4)y_1 = 0$	$y_1 = 0$	$y_1$
$(x_2 - 5)y_2 = 0$	$y_2$	$y_2 = 0$
$(x_1 - x_2 - 1)y_3 = 0$	$y_3$	$y_3 = 0$
$(2x_1 + x_2 - 4)y_4 = 0$	$y_4 = 0$	$y_4$
$(-3y_1 + y_3 + 2y_4 - 1)x_1 = 0$	$y_3 = 1$	$-3y_1 + 2y_4 = 1$
$(y_1 + y_2 - y_3 + y_4 - 2)x_2 = 0$	$y_2 = 3$	$y_1 + y_4 = 2$
		$y_1 = 3/5$
		$y_4 = 7/5$
	Ottimo	Non ottimo

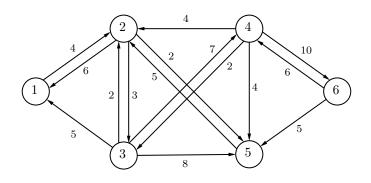
# Chapter 3

# Grafi

# 3.1 Esercizio 1



$$s = 1, t = 6.$$
 
$$N_s = \{1, 2, 5\}, N_t = \{3, 4, 6\}.$$



$$(1) - (2) - (3) - (4) - (6)$$

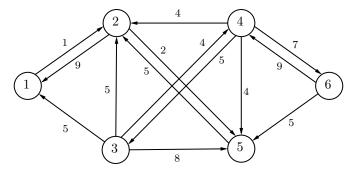
$$(1,2) \lambda^{+} = 4$$

$$(2,3) \lambda^{-} = 3$$

$$(3,4) \lambda^{+} = 7$$

$$(4,6) \lambda^{+} = 10$$

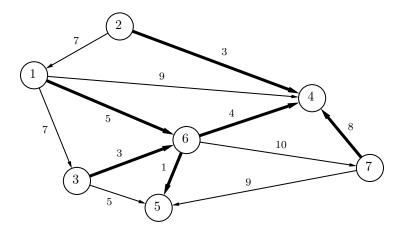
$$\lambda_{\min} = 3$$



$$\nexists$$
 cammino aumentante  $v = 9 + 15 = 14$ 

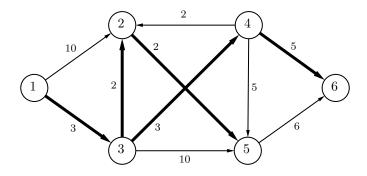
Chapter 3. Grafi

# 3.2 Esercizio 2



Lato	Costo	Accettato	T
(5, 6)	1	✓	1
(3, 6)	3	✓	2
(2, 4)	3	✓	3
(4, 6)	4	✓	4
(1,6)	5	✓	5
(3, 5)	5	×	
(1, 2)	7	×	
(1, 3)	7	×	
(4,7)	8	✓	6
(5,7)	9		
(1, 4)	9		
(6,7)	10		

# 3.3 Esercizio 3



Enumerazione topologica.

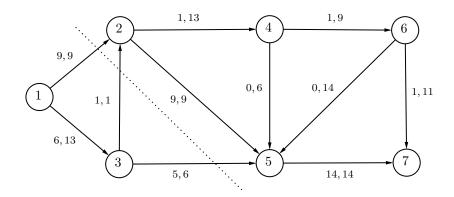
Nodo	Etichetta
(1)	1
(3)	2
(4)	3
(2)	4
(5)	5
(6)	6

3.4. Esercizio 417

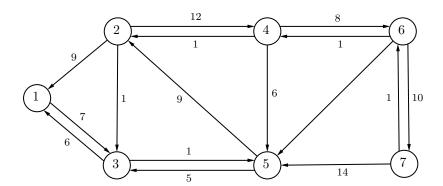
 ${\bf SPT\text{-}aciclico}.$ 

$\overline{i}$	d, P	d, P	d, P	d, P	d, P	d, P
1	0, 1					
2	M, 1	10, 1	5,3			
3	M, 1	3, 1				
4	M, 1		6, 3			
5	M, 1		13, 3	11, 4	7, 2	
6	M, 1			11, 4		
i	1	3	4	2	5	6

#### Esercizio 4 **3.4**



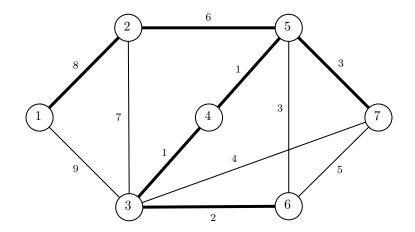
 $N_s = \{1, 3\}, N_t = \{2, 4, 5, 6, 7\}, U(N_s, N_t) = 16 = v.$ 



$$\begin{aligned} &(1) - (3) - (5) - (2) - (4) - (6) - (7) \\ &(1,3) \ \lambda^+ = 7 \\ &(3,5) \ \lambda^+ = 1 \\ &(5,2) \ \lambda^- = 9 \\ &(2,4) \ \lambda^+ = 12 \\ &(4,6) \ \lambda^+ = 8 \\ &(6,7) \ \lambda^+ = 10 \end{aligned}$$

$$(4,6) \lambda^{+} = 8$$
  
 $(6,7) \lambda^{+} = 10$   
 $\lambda_{\min} = 1$ 

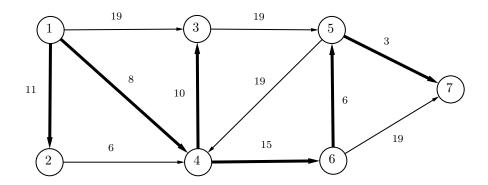
#### Esercizio 5 3.5



18 Chapter 3. Grafi

Lato	Costo	Accettato	T
(3, 4)	1	✓	1
(4, 5)	1	✓	2
(3, 6)	2	✓	3
(5,7)	3	✓	4
(5, 6)	3	×	
(3,7)	4	×	
(6,7)	5	×	
(2,5)	6	✓	5
(3, 2)	7	×	
(1, 2)	8	✓	6
(1,3)	9		

# 3.6 Esercizio 6

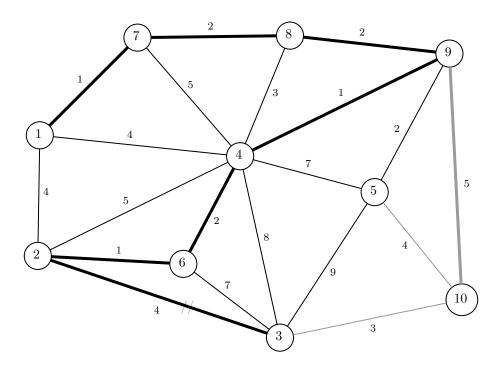


Dijkstra.

i	d, P	d, P	d, P	d, P	d, P	d, P
1	0, 1					
$\frac{2}{3}$	M, 1	11, 1				
3	M, 1	19, 1	18, 4			
4	M, 1	8,1				
5	M, 1			37, 3	29,6	
6	M, 1		23, 4			
7	M, 1				42,6	32, 5
$\overline{Q}$	1	2, 3, 4	2, 3, 6	5, 6	5, 7	7
Q $i$	1	4	2,3	6	5	7

3.7. Esercizio 7

# 3.7 Esercizio 7



_			
Lato	Costo	Accettato	T
(1,7)	1	✓	1
(2,6)	1	✓	2
(4, 9)	1	✓	3
(4, 6)	2	✓	4
(5,9)	2	✓	5
(8, 9)	2	<b>√</b> <b>√</b>	6
(7, 8)	2	✓	7
(8,4)	3	×	
(3, 10)	3	3	8
(1,4)	4	XX	
(2,1)	4	XX	
(5, 10)	4	3	9 (stop!)
(2,3)	4	✓	8
(4, 10)	5		
(7,4)	5		
(2,4)	5		
(4, 5)	7		
(6, 3)	7		
(4, 3)	8		
(3, 5)	9		

# Chapter 4

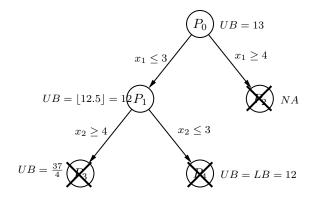
# Programmazione Lineare Intera

# 4.1 Esercizio 1

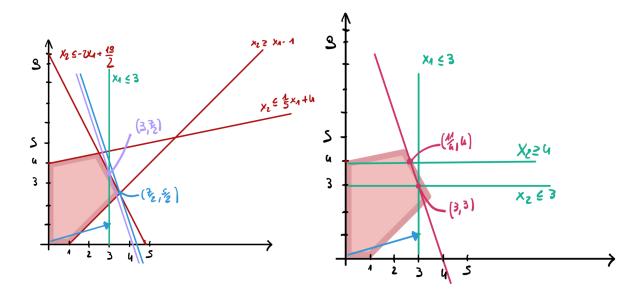
$$x_{2} \leq \frac{1}{5}x_{1} + 4$$

$$x_{2} \leq -2x_{1} + \frac{19}{2}$$

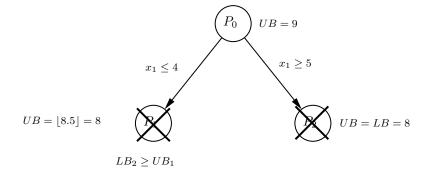
$$x_{2} \geq x_{1} - 1$$



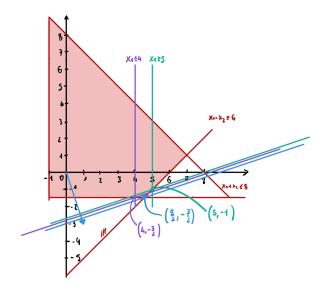
Ottimo: 12, (3, 3).



# 4.2 Esercizio 2



Ottimo: 8, (5, -1).



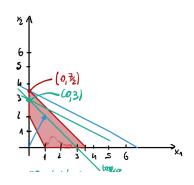
# 4.3 Esercizio 3

Rilassamento continuo:

$$x_1 = 0$$
  $x_2 = \frac{7}{2}$   $s_1 = 0$   $s_2 = \frac{3}{2}$ 

Equazioni dei tagli:

Ottimo: -6, (0, 3).



4.4. Esercizio 4

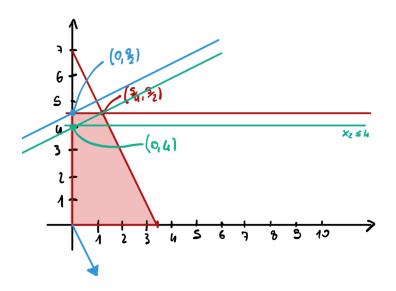
# 4.4 Esercizio 4

Rilassamento continuo:

$$x_1 = 0$$
  $x_2 = \frac{9}{2}$   $s_1 = 0$   $s_2 = \frac{5}{2}$ 

Equazioni dei tagli:

Ottimo: -8, (0, 4).

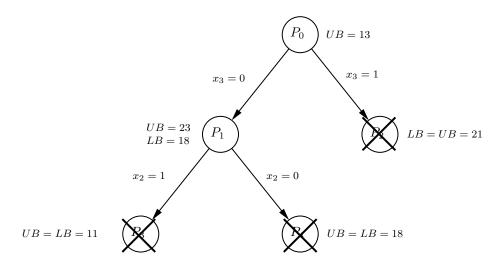


# 4.5 Esercizio 5

B = 13.

Ordino

$$x_1, x_3, x_2, x_4$$



 $P_0$ :

$$x_1 = 1 \quad \overline{B} = 5$$

$$x_3 = \frac{5}{7} \quad \overline{B} = 0$$

$$x_2, x_4 = 0$$

$$UB_0 = \left\lfloor 16 + \frac{60}{7} \right\rfloor = 24$$

$$LB_0 = 16 + 2 = 18$$

 $P_1$ :

$$x_{3} = 0 \quad \overline{B} = 13$$

$$x_{1} = 1 \quad \overline{B} = 5$$

$$x_{2} = \frac{5}{6} \quad \overline{B} = 0$$

$$UB_{1} = \left\lfloor 16 + \frac{45}{6} \right\rfloor = 23$$

$$LB_{1} = 16 + 2 = 18$$

 $P_2$ :

$$x_3 = 1 \quad \overline{B} = 6$$

$$x_1 = 0 \quad \overline{B} = 6$$

$$x_2 = 1 \quad \overline{B} = 0$$

$$UB_2 = LB_2 = 21$$

 $P_3$ :

$$x_{3} = 0 \quad \overline{B} = 7$$

$$x_{2} = 1 \quad \overline{B} = 7$$

$$x_{1} = 0 \quad \overline{B} = 7$$

$$x_{4} = 1 \quad \overline{B} = 5$$

$$UB_{3} = LB_{3} = 11$$

 $P_4$ :

$$x_2 = 0 \overline{B} = 13$$

$$x_3 = 0 \overline{B} = 13$$

$$x_1 = 1 \overline{B} = 5$$

$$x_4 = 1 \overline{B} = 3$$

$$UB_4 = LB_4 = 18$$