

Ricerca Operativa - Laboratorio

Lezione 5 - Modelli di Programmazione Lineare Intera

Docente: Luigi De Giovanni

Dipartimento di Matematica "Tullio Levi-Civita"
Università degli Studi di Padova

luigi@math.unipd.it
<https://www.math.unipd.it/~luigi/>

Corso di Laurea Magistrale in Matematica
Università degli Studi di Padova
a.a. 2019–2020

Programmazione Lineare Intera (PLI - *ILP*):

- Funzioni del problema **lineari**
- Le variabili sono vincolate ad assumere **valori interi**

Programmazione Lineare Intera (PLI - *ILP*):

- Funzioni del problema **lineari**
- Le variabili sono vincolate ad assumere **valori interi**

Programmazione Lineare Intera Mista (PLIM - *MILP*):

- Funzioni del problema **lineari**
- Alcune variabili sono vincolate ad assumere **valori interi**, altre sono **continue**

I vincoli di interezza delle variabili nascono da esigenze diverse:

I vincoli di interezza delle variabili nascono da esigenze diverse:

- Necessità di rappresentare **quantità indivisibili** (per esempio persone, beni da produrre, ecc)

I vincoli di interezza delle variabili nascono da esigenze diverse:

- Necessità di rappresentare **quantità indivisibili** (per esempio persone, beni da produrre, ecc)
- Necessità di scegliere tra un **numero finito di alternative** (per esempio composizione di portafogli, assegnazione di turni lavorativi, ecc)

I vincoli di interezza delle variabili nascono da esigenze diverse:

- Necessità di rappresentare **quantità indivisibili** (per esempio persone, beni da produrre, ecc)
- Necessità di scegliere tra un **numero finito di alternative** (per esempio composizione di portafogli, assegnazione di turni lavorativi, ecc)
- Necessità di rappresentare **vincoli logici** (per esempio un certo vincolo subentra nel problema solo se una determinata variabile assume determinati valori)

Variabili intere in AMPL

In AMPL, per vincolare una variabile ad assumere valori interi è sufficiente scrivere nel file `.mod`:

```
var x >=0, integer;
```

oppure

```
var x binary;
```

se la variabile è binaria, cioè può assumere solo valore 0-1.

Variabili intere in AMPL

In AMPL, per vincolare una variabile ad assumere valori interi è sufficiente scrivere nel file `.mod`:

```
var x >=0, integer;
```

oppure

```
var x binary;
```

se la variabile è binaria, cioè può assumere solo valore 0-1.

Attenzione: utilizzare solutori per PLIM (gurobi, cplex, xpress...)

Scelta ottima di mezzi di trasporto (i)

Esempio 5.1

Un carico di merce deve essere trasportato lungo una rotta passante per 5 diverse città, avendo a disposizione 3 diversi tipi di trasporto: ferroviario, stradale e aereo. In ogni città intermedia si può effettuare un cambio. Nella seguente tabella si riportano i costi di trasporto per le varie tratte.

	1-2	2-3	3-4	4-5
Ferroviario	30	25	40	60
Stradale	25	40	45	50
Aereo	40	20	50	55

Il costo del cambio è riportato nella seguente tabella.

	Ferroviario	Stradale	Aereo
Ferroviario	0	5	12
Stradale	8	0	10
Aereo	15	10	0

Determinare il piano di trasporto che minimizza il costo totale.

Scelta ottima di mezzi di trasporto (ii)

Variabili:

- x_{ik} è una variabile binaria che indica se il mezzo di trasporto i viene utilizzato per la tratta k ;
- y_{ijk} è una variabile binaria che indica se, dalla tratta k alla tratta $k + 1$, avviene un cambio tra il mezzo di trasporto i e il mezzo di trasporto j .

Siano:

- c_{trasp}_{ik} il costo di trasporto per il mezzo i lungo la tratta k ,
- c_{cambio}_{ij} il costo per il cambio tra il mezzo di trasporto i e il mezzo di trasporto j .

Scelta ottima di mezzi di trasporto (iii)

$$\min \sum_{i=1}^3 \sum_{k=1}^4 c_{\text{trasp}_{ik}} x_{ik} + \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 \sum_{k=1}^3 c_{\text{cambio}_{ij}} y_{ijk}$$

$$\sum_{i=1}^3 x_{ik} = 1, \quad k = 1, \dots, 4$$

$$\sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 y_{ijk} = 1, \quad k = 1, \dots, 3$$

$$x_{ik} + x_{j(k+1)} \geq 2y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

$$x_{ik} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 4$$

$$y_{ijk} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

Scelta ottima di mezzi di trasporto (iii)

$$\min \sum_{i=1}^3 \sum_{k=1}^4 c_{\text{trasp}} x_{ik} + \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 \sum_{k=1}^3 c_{\text{cambio}} y_{ijk}$$

$$\sum_{i=1}^3 x_{ik} = 1, \quad k = 1, \dots, 4$$

$$\sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 y_{ijk} = 1, \quad k = 1, \dots, 3$$

$$x_{ik} + x_{j(k+1)} \geq 2y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3 \quad (*)$$

$$x_{ik} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 4$$

$$y_{ijk} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

(*) in alternativa a

$$x_{ik} \geq y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$
$$x_{j(k+1)} \geq y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

Scelta ottima di mezzi di trasporto (iii)

$$\min \sum_{i=1}^3 \sum_{k=1}^4 c_{\text{trasp}} x_{ik} + \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 \sum_{k=1}^3 c_{\text{cambio}} y_{ijk}$$

$$\sum_{i=1}^3 x_{ik} = 1, \quad k = 1, \dots, 4 \quad (**)$$

$$\sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 y_{ijk} = 1, \quad k = 1, \dots, 3$$

$$x_{ik} + x_{j(k+1)} \geq 2y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3 \quad (*)$$

$$x_{ik} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 4$$

$$y_{ijk} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

(*) in alternativa a

$$x_{ik} \geq y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$
$$x_{j(k+1)} \geq y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

(**) ridondante in presenza del secondo gruppo di vincoli (somma delle y a 1)

Scelta ottima di mezzi di trasporto (iii)

$$\min \sum_{i=1}^3 \sum_{k=1}^4 c_{\text{trasp}} x_{ik} + \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 \sum_{k=1}^3 c_{\text{cambio}} y_{ijk}$$

$$\sum_{i=1}^3 x_{ik} = 1, \quad k = 1, \dots, 4 \quad (**)$$

$$\sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 y_{ijk} = 1, \quad k = 1, \dots, 3 \quad (b)$$

$$x_{ik} + x_{j(k+1)} \geq 2y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3 \quad (*) \quad (b)$$

$$x_{ik} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 4$$

$$y_{ijk} \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

$$(*) \text{ in alternativa a} \quad \begin{aligned} x_{ik} &\geq y_{ijk} & i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3 \\ x_{j(k+1)} &\geq y_{ijk} & i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3 \end{aligned}$$

(**) ridondante in presenza del secondo gruppo di vincoli (somma delle y a 1)

$$(b) \text{ in alternativa a} \quad x_{ik} + x_{j(k+1)} \leq 1 + y_{ijk} \quad i = 1, \dots, 3, \quad j = 1, \dots, 3, \quad k = 1, \dots, 3$$

Scelta ottima di mezzi di trasporto (iv)

multimodale.mod

```
param n_tratte;

set TRASP;
set TRATTE := 1..n_tratte ordered;
set SUB_TRATTE := TRATTE diff {n_tratte};

param c_trasp{TRASP,TRATTE};
param c_cambio{TRASP,TRASP};

var x{TRASP,TRATTE} binary;
var y{TRASP,TRASP,SUB_TRATTE} binary;

minimize f :
sum{i in TRASP,k in TRATTE} c_trasp[i,k]*x[i,k]
+ sum{i in TRASP, j in TRASP, k in SUB_TRATTE} c_cambio[i,j]*y[i,j,k];

s.t. v_trasp{k in TRATTE} : sum{i in TRASP} x[i,k] = 1;
s.t. v_cambi{k in SUB_TRATTE} : sum{i in TRASP, j in TRASP} y[i,j,k] = 1;
s.t. v_xy{i in TRASP, j in TRASP, k in SUB_TRATTE} :
    x[i,k] + x[j,next(k,TRATTE)] >= 2*y[i,j,k];
```

Scelta ottima di mezzi di trasporto (v)

```
_____ multimodale.dat _____  
  
param n_tratte := 4;  
  
set TRASP := Ferroviario Stradale Aereo;  
  
param c_trasp : 1 2 3 4 :=  
Ferroviario    30 25 40 60  
Stradale       25 40 45 50  
Aereo          40 20 50 55;  
  
param c_cambio : Ferroviario Stradale Aereo :=  
Ferroviario    0      5      12  
Stradale       8      0      10  
Aereo          15     10     0;
```

Esempio 5.1 (cont.)

Verificare la soluzione del rilassamento continuo e il processo di risoluzione nei casi determinati da:

- vincoli logici originari, alternativa (*), alternativa (b)
- presenza o assenza dei vincoli ridondanti (**)

Suggerimenti:

- Si può risolvere il rilassamento continuo [o il MILP] usando
`option relax_integrality 1 [0]`
- Per avere più informazioni sul processo di risoluzione (con Cplex)
`option cplex_options 'mipdisplay=X' [con X=0, 1, 2, 3, ...]`
- Per eliminare [ripristinare] i vincoli `nomevincolo{espressione indicizzante}`, usare
`drop [restore] nomevincolo{espressione indicizzante}`

Scelta ottima di mezzi di trasporto (vii)

multimodale.run

```
reset;
model multimodale.mod;
data multimodale.dat;
printf("\n\n\n----- MILP ----- \n");
option solver cplex;
option cplex_options 'mipdisplay=2';
option relax_integrality 0;
solve;
display f, x, y;

printf("\n\n\n----- LP 1 ----- \n");
option cplex_options 'mipdisplay=0';
option relax_integrality 1;
solve;
display f, x, y;

printf("\n\n\n----- LP 2 ----- \n");
drop v_trasp;
option relax_integrality 1;
solve;
display f, x, y;
restore v_trasp;
```

Esercizio proposto (i)

Esercizio 5.1

Una centrale elettrica deve assicurare una produzione giornaliera di almeno 4000 megawatt di giorno e di almeno 2800 megawatt di notte. Tale energia può essere prodotta da tre diversi generatori a costi diversi, che dipendono anche dal periodo di utilizzo di ciascun generatore (giorno o notte). In particolare, nella seguente tabella sono riportati i costi di attivazione (in Euro), i costi di ogni megawatt prodotto (in Euro) e la capacità massima di ogni generatore (in megawatt), dove ogni capacità è da intendersi relativa al periodo considerato (giorno o notte).

	Costo attivazione		Costo per megawatt	Capacità max
	giorno	notte		
Generatore A	750	1000	3	2000
Generatore B	600	900	5	1700
Generatore C	800	1100	6	2500

Formulare un modello per determinare quanta energia produrre da ogni generatore di giorno e di notte in modo da minimizzare i costi totali e rispettare i vincoli. Considerare anche il caso in cui la produzione notturna avviene per multipli di 8.5 megawatt.

Esercizio proposto (ii)

Variabili:

- x_{ij} è la quantità di megawatt prodotta dal generatore i nel periodo j ,
 $i \in \{A, B, C\}, j \in \{1, 2\}$;
- δ_{ij} è una variabile binaria che indica se il generatore i è usato o meno nel periodo j ,
 $i \in \{A, B, C\}, j \in \{1, 2\}$;

$$\begin{aligned} \min & 3x_{A1} + 3x_{A2} + 5x_{B1} + 5x_{B2} + 6x_{C1} + 6x_{C2} + \\ & + 750\delta_{A1} + 1000\delta_{A2} + 600\delta_{B1} + 900\delta_{B2} + 800\delta_{C1} + 1100\delta_{C2} \end{aligned}$$

$$x_{A1} + x_{B1} + x_{C1} \geq 4000$$

$$x_{A2} + x_{B2} + x_{C2} \geq 2800$$

$$x_{A1} \leq 2000\delta_{A1} \quad x_{A2} \leq 2000\delta_{A2}$$

$$x_{B1} \leq 1700\delta_{B1} \quad x_{B2} \leq 1700\delta_{B2}$$

$$x_{C1} \leq 2500\delta_{C1} \quad x_{C2} \leq 2500\delta_{C2}$$

$$x_{i2} = 8.5 y_{i2}, \quad i \in \{A, B, C\}$$

$$x_{Aj} \geq 0, x_{Bj} \geq 0, x_{Cj} \geq 0, \quad j = 1, 2$$

$$\delta_{Aj} \in \{0, 1\}, \delta_{Bj} \in \{0, 1\}, \delta_{Cj} \in \{0, 1\} \quad j = 1, 2$$

$$y_{i2} \in \mathbb{Z}_+, \quad i \in \{A, B, C\}$$

Esercizio proposto (iii)

centrale.mod

```
set GENERATORI; set PERIODI;

param c_att{GENERATORI,PERIODI}>=0;
param c_mw{GENERATORI}>=0;
param cap{GENERATORI};
param prod_min{PERIODI};
param uni_prod > 0;

var x{GENERATORI,PERIODI} >=0;
var d{GENERATORI,PERIODI} binary;
var y{i in GENERATORI, j in PERIODI: j == 'notte'} integer >=0;

minimize f : sum{i in GENERATORI, j in PERIODI}
(c_mw[i]*x[i,j]+c_att[i,j]*d[i,j]);

s.t. v_prod{j in PERIODI} :
sum{i in GENERATORI} x[i,j] >= prod_min[j];

s.t. v_cap{i in GENERATORI, j in PERIODI} :
x[i,j] <= cap[i]*d[i,j];

s.t. v_uni{i in GENERATORI, j in PERIODI: j == 'notte'} :
x[i,j] = uni_prod*y[i,j];
```

Esercizio proposto (iv)

centrale.dat

```
set GENERATORI := A B C;  
set PERIODI := giorno notte;
```

```
param : c_mw cap :=  
A      3      2000  
B      5      1700  
C      6      2500;
```

```
param prod_min :=  
giorno 4000  
notte 2800;
```

```
param c_att : giorno notte :=  
A          750  1000  
B          600   900  
C          800  1100;
```

```
param uni_prod = 8.5;
```

Esercizio proposto (v)

centrale.run

```
reset;  
model centrale.mod;  
data centrale.dat;  
  
options solver cplex;  
solve;  
  
display f;  
display x, d, y;
```
