

## Esempi di modelli di programmazione matematica

Un modello matematico di un problema di ottimizzazione è costituito in generale da:

- *dati*, che rappresentano le quantità note,
- *variabili*, che rappresentano le decisioni da prendere, ossia le quantità che possono assumere valori diversi,
- *vincoli*, cioè equazioni e disequazioni che devono essere soddisfatte affinché i valori delle variabili costituiscano una soluzione *ammissibile*,
- *funzione obiettivo*, che indica la quantità che si vuole ottimizzare e che dipende dalle variabili.

Ulteriori riferimenti all'argomento si possono trovare su qualsiasi testo introduttivo alla Ricerca Operativa. Ad esempio:

- C. Vercellis, *Modelli e Decisioni*, Ed. Esculapio, Bologna 1997
- R. Tadei, F. Della Croce, *Ricerca Operativa e Ottimizzazione*, Ed. Esculapio, Bologna 2002

Si riportano qui di seguito alcuni esempi di modelli di programmazione matematica.

*N.B.: Gli esempi non sono stati scelti a caso: la loro comprensione dovrebbe costituire un valido punto di partenza per la modellizzazione del problema dei furgoncini di Algoritmia.*

## Il problema dello zaino

Dato un insieme di  $N$  oggetti ciascuno con un dato peso, bisogna decidere quali di essi inserire in uno zaino di data capacità. Ogni oggetto ha un'utilità associata e si vuole massimizzare l'utilità complessiva degli oggetti scelti.

### Dati

- Un insieme di oggetti numerati da 1 a  $N$ ;
- il peso  $a_j$  di ogni oggetto  $j = 1, \dots, N$  [chilogrammi];
- il massimo peso consentito dallo zaino,  $b$  [chilogrammi];
- il valore di ogni oggetto  $j = 1, \dots, N$  [utilità].

### Variabili

- Una variabile binaria  $x_j$  per ogni oggetto  $j = 1, \dots, N$ :  $x_j = 1$  se e solo se l'oggetto  $j$  viene messo nello zaino (3).

### Vincoli

- La somma dei pesi degli oggetti scelti non può eccedere la capacità dello zaino [chilogrammi] (2).

### Obiettivo

- Massimizzare il valore complessivo degli oggetti messi nello zaino [utilità] (1).

### Il modello matematico

$$\max \sum_{j=1}^N c_j x_j \quad (1)$$

$$\text{s.t.} \sum_{j=1}^N a_j x_j \leq b \quad (2)$$

$$x_j \in \{0, 1\} \quad \forall j = 1, \dots, N \quad (3)$$

Il modello è lineare. Le variabili sono binarie. Questo modello viene quindi classificato come modello di programmazione lineare intera (binaria).

## Il problema del Bin Packing

Dato un insieme di  $N$  oggetti ciascuno con un dato peso, bisogna allocarli al minimo numero di contenitori (*bins*) di capacità limitata.

### Dati

- Un insieme di oggetti numerati da 1 a  $N$ ;
- un insieme di contenitori numerati da 1 a  $M$ ;
- il peso  $a_i$  di ogni oggetto  $i = 1, \dots, N$  [chilogrammi];
- il massimo peso consentito in ogni contenitore,  $b$  [chilogrammi].

### Variabili

- Una variabile binaria  $y_j$  per ogni contenitore  $j = 1, \dots, M$ :  $y_j = 1$  se e solo se il contenitore  $j$  viene usato (8);
- una variabile binaria  $x_{ij}$  per ogni oggetto  $i = 1, \dots, N$  e per ogni contenitore  $j = 1, \dots, M$ :  $x_{ij} = 1$  se e solo se l'oggetto  $i$  viene allocato al contenitore  $j$  (7).

### Vincoli

- Tutti gli oggetti devono essere allocati (5);
- la somma dei pesi degli oggetti allocati nello stesso contenitore non può eccedere la capacità del contenitore [chilogrammi] (6).

### Obiettivo

- Minimizzare il numero complessivo di contenitori usati (4).

### Il modello matematico

$$\min \sum_{j=1}^N y_j \quad (4)$$

$$\text{s.t.} \sum_{j=1}^M x_{ij} = 1 \quad \forall i = 1, \dots, N \quad (5)$$

$$\sum_{i=1}^N a_i x_{ij} \leq b y_j \quad \forall j = 1, \dots, N \quad (6)$$

$$y_j \in \{0, 1\} \quad \forall j = 1, \dots, N \quad (7)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\} \quad \forall i = 1, \dots, N \quad \forall j = 1, \dots, N \quad (8)$$

Il modello è lineare. Le variabili sono binarie. Questo modello viene quindi classificato come modello di programmazione lineare intera (binaria).

## Il problema del Cammino Minimo

Dato un grafo orientato e pesato e dati due nodi  $s$  e  $t$  appartenenti al grafo, trovare il cammino di minimo costo dal nodo  $s$  al nodo  $t$ .

### Dati

- Un grafo  $\mathcal{G} = (\mathcal{N}, \mathcal{A})$  dove  $\mathcal{N}$  è l'insieme dei nodi ed  $\mathcal{A}$  è l'insieme degli archi (coppie ordinate di nodi);
- una pesatura degli archi  $c : \mathcal{A} \mapsto \mathbb{R}^+$ , che associa un costo  $c_{ij}$  non-negativo alla percorrenza del generico arco  $(i, j)$ ;
- due nodi  $s$  e  $t$  appartenenti all'insieme  $\mathcal{N}$ .

### Variabili

- Una variabile binaria  $x_{ij}$  per ogni arco  $(i, j) \in \mathcal{A}$ :  $x_{ij} = 1$  se e solo se l'arco  $(i, j)$  viene percorso (13).

### Vincoli

- Il grado entrante di ogni nodo deve essere uguale al suo grado uscente (10), tranne che nel caso di  $s$ , che ha solo un arco uscente (11), e  $t$ , che ha solo un arco entrante (12).

### Obiettivo

- Minimizzare il costo complessivo degli archi percorsi (9).

### Il modello matematico

$$\min \sum_{(i,j) \in \mathcal{A}} c_{ij} x_{ij} \quad (9)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{(j,i) \in \mathcal{A}} x_{ji} - \sum_{(i,j) \in \mathcal{A}} x_{ij} = 0 \quad \forall i \in \mathcal{N} \setminus \{s, t\} \quad (10)$$

$$\sum_{(j,s) \in \mathcal{A}} x_{js} - \sum_{(s,j) \in \mathcal{A}} x_{sj} = -1 \quad (11)$$

$$\sum_{(j,t) \in \mathcal{A}} x_{jt} - \sum_{(t,j) \in \mathcal{A}} x_{tj} = 1 \quad (12)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\} \quad \forall (i, j) \in \mathcal{A} \quad (13)$$

Il modello è lineare. Le variabili sono binarie. Questo modello viene quindi classificato come modello di programmazione lineare intera (binaria).