

# Modelli di Programmazione Lineare Intera

## Variabili binarie per i vincoli disgiuntivi



SAPIENZA  
UNIVERSITÀ DI ROMA

# Uso delle variabili binarie

## Soddisfacimento di vincoli disgiuntivi

In diversi applicazioni, può essere necessario modellare che **solo un sottoinsieme di vincoli deve essere soddisfatto** se scatta una determinata condizione dipendente da una variabile binaria

*Esempio:* Supponiamo di avere i vincoli

$$a_1^\top x \leq b_1$$

$$a_2^\top x \leq b_2$$

Introduciamo le variabili

$$y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

$$y_i = \begin{cases} 1 & \text{se il vincolo } i\text{-esimo deve} \\ & \text{essere soddisfatto} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

# Uso delle variabili binarie

Soddisfacimento di vincoli disgiuntivi

Vogliamo **modellare il fatto che solo uno dei vincoli venga effettivamente imposto** nel modello

Supponiamo che  $M > 0$  sia tale che

$$a_i^T x \leq b_i + M$$

diventa un vincolo ridondante per il modello

Possiamo modellare questa situazione come:

$$a_1^T x \leq b_1 + M(1 - y_1)$$

$$a_2^T x \leq b_2 + M(1 - y_2)$$

$$y_1 + y_2 = 1$$

$$y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

# Uso delle variabili binarie

Soddisfacimento di vincoli disgiuntivi

Poiché  $y_1 = 1 - y_2$ , possiamo utilizzare un'unica variabile booleana e scrivere i vincoli come

$$a_1^T x \leq b_1 + M(1 - y_1)$$

$$a_2^T x \leq b_2 + My_1$$

$$y_1 \in \{0, 1\}$$

# Esempio

Delicious, azienda alimentare inglese specializzata nel settore dolciario, sta valutando la possibilità di avviare la produzione di tre nuovi prodotti

L'azienda dispone di due stabilimenti, che possono essere utilizzati per realizzare tutti i prodotti

I tempi necessari per produrre una confezione di ciascun prodotto, insieme al profitto unitario in euro, sono riportati nella seguente tabella

Prodotto	Stab1	Stab2	Profitto
P1	2	2	10
P2	3	1	8
P3	1	4	12

# Esempio

Il primo stabilimento può essere utilizzato al massimo 10 ore al giorno, mentre il secondo stabilimento può essere utilizzato al massimo 18 ore al giorno

Al fine di limitare i costi logistici, l'azienda ha deciso che **solo uno dei due stabilimenti dovrà essere utilizzato** per la produzione e **al massimo due dei tre prodotti dovranno essere messi in produzione**

L'obiettivo che si vuole raggiungere è quello di massimizzare il profitto giornaliero

## Esempio - vincoli disgiuntivi

Variabili :  $x_1, x_2, x_3$  — quantità di prodotto da fabbricare.

Vincoli di capacità

$$2x_1 + 3x_2 + x_3 \leq 10 \quad (1^{\circ} \text{ stabilimento})$$

$$2x_1 + x_2 + 4x_3 \leq 18 \quad (2^{\circ} \text{ stabilimento})$$

! solo uno dei due stabilimenti deve lavorare

$$\delta = \begin{cases} 1 & \text{se lavora il primo stabilimento} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

nel caso  
in cui vogliamo  
modellare la  
disgiunzione

$$2x_1 + 3x_2 + x_3 \leq 10 + M(1-\delta)$$

$$2x_1 + x_2 + 4x_3 \leq 18 + M_f$$

con  $M$  costante  
molto grande  
(che fa diventare  
uno dei due vincoli)

$$y_i = \begin{cases} 1 & \text{se } i\text{-esimo prodotto viene} \\ & \text{fabbucato} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Inseriamo i vincoli che modellano  $x_i > 0 \Rightarrow y_i = 1$

$$x_i - p_i y_i \leq 0 \quad \text{con } p_i \text{ limite superiore sulla produzione } x_i$$

fabbucchiamo al più due prodotti

$$y_1 + y_2 + y_3 \leq 2$$

Nel nostro modello massimizziamo il profitto :

# Soddisfacimento di vincoli disgiuntivi

## Problemi di Scheduling

Una classe di problemi in cui vengono usati vincoli disgiuntivi sono i **problemi di scheduling**:

*problemi di produzione in cui si deve decidere l'ordine di processamento di una sequenza di lavori su una macchina in grado di eseguire un lavoro alla volta*

# Soddisfacimento di vincoli disgiuntivi

## Problemi di Scheduling

- ▷ Si hanno  $n$  lavori
  - INDIPENDENTI *il tempo di esecuzione di ciascun lavoro non dipende da quando viene eseguito*
  - INDIVISIBILI *ciascun lavoro deve essere completato prima di poter eseguire il successivo*
- ▷ La macchina può iniziare la lavorazione di un qualunque lavoro in qualsiasi momento pause
- ▷  $p_i \quad i = 1, \dots, n$  tempo di processamento del lavoro  $i$ -esimo

Nei problemi di scheduling si vuole **determinare gli istanti  $t_i, i = 1, \dots, n$  in cui la macchina inizia la lavorazione del lavoro  $i$ -esimo**, in modo da ottimizzare un opportuno criterio

# Problemi di Scheduling

## Formulazione

- **Variabili:**

- ▷  $t_i \geq 0 \quad i = 1, \dots, n$

istanti di tempo di inizio dei lavori

- ▷  $y_{ij} \in \{0, 1\}; 1 \leq i < j \leq n$

$$y_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se il lavoro } i\text{-esimo precede} \\ & \text{il lavoro } j\text{-esimo} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

- **Funzione obiettivo:**

Ci sono varie funzioni obiettivo “standard”, la più classica è *minimizzare il tempo medio di permanenza nel sistema*

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (t_i + p_i)$$

con  $(t_i + p_i)$  tempo di permanenza del sistema del lavoro  $i$ -esimo

# Problemi di Scheduling

## Formulazione

- **Vincoli:**

- ▷ Se il lavoro  $i$  precede il lavoro  $j$  deve valere

$$t_j \geq t_i + p_i \quad \Leftrightarrow \quad t_i - t_j + p_i \leq 0$$

- ▷ Se il lavoro  $j$  precede il lavoro  $i$  deve valere

$$t_i \geq t_j + p_j \quad \Leftrightarrow \quad t_j - t_i + p_j \leq 0$$

Sia  $M > 0$  un limite superiore per entrambi i vincoli

Dobbiamo quindi inserire i vincoli

$$t_i - t_j + p_i \leq M(1 - y_{ij}) \quad 1 \leq i < j \leq n$$

$$t_j - t_i + p_j \leq My_{ij} \quad 1 \leq i < j \leq n$$

## Esempio

Sia data una macchina a capacità unitaria (ovvero in grado di eseguire un lavoro alla volta) che deve effettuare tre lavori aventi tempo di processamento  $p_1 = 2$ ,  $p_2 = 3$ ,  $p_3 = 4$ ,

Formulare il problema di scheduling che consente di determinare la sequenza che minimizza il tempo medio di permanenza nel sistema tenendo conto che

- se il primo lavoro precede il secondo, l'inizio del terzo lavoro deve aspettare un tempo  $\Delta_3 = 2$  dopo il termine del secondo lavoro
- se il terzo lavoro precede il primo, l'inizio del secondo deve attendere un tempo  $\Delta_2 = 3$  dopo il termine del primo lavoro

Stai visualizzando lo schermo di Marianna De Santis Visualizza opzioni

Registrazione in corso

Esempio - problema di scheduling

Variabili:  $t_1, t_2, t_3$  istanti in cui eseguire i lavori 1, 2, 3

$$y_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se il lavoro } i \text{ precede il lavoro } j \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Sia  $M$  un limite superiore su  $t_i - t_j + p_i$  e  $t_j - t_i + p_j$

Nel problema di scheduling dobbiamo inserire i vincoli

$$t_i - t_j + p_i \leq M(1 - y_{ij}) \quad y_{ij} = 1$$

$$t_j - t_i + p_j \leq M y_{ij} \quad \leftarrow \quad t_j \geq t_i + p_i$$

HUAWEI

Registrazione in corso

Se  $y_{12} = 1$   $\Rightarrow t_3 > t_2 + p_2 + 2$   
 il primo lavoro precede il secondo  
 $y_{12} = 1 \Rightarrow t_2 - t_3 + 5 \leq 0$   
 devo inserire nel modello il vincolo  
 $t_2 - t_3 + 5 - M(1 - y_{12}) \leq 0$

Se  $y_{13} = 0 \Rightarrow t_2 > t_1 + p_1 + 3$   
 devo inserire il vincolo  
 $t_2 - t_1 + 5 - M y_{13} \leq 0$

HUAWEI