

## Metodo del simplesso

Algoritmo algebrico.

Tempo di calcolo in media **lineare** rispetto al numero delle variabili.

**Ispeziona solo le soluzioni ammissibili** che corrispondono a vertici. Il numero di soluzioni ammissibili può essere infinito.

## Componenti geometriche

### Frontiera del vincolo

Problema di programmazione lineare = **linea che delimita la regione ammissibile**

### Vertice

Punto che si trova all'intersezione di due frontiere di vincoli.

- **Ammissibile**: intersezione che si trova all'interno della regione ammissibile, giace all'intersezione di  $n$  equazioni di frontiera
- **Non ammissibile**: intersezione che si trova al di fuori della regione ammissibile.
- **Adiacenti**: due vertici che condividono  $n-1$  frontiere di vincoli ( $n$  variabili decisionali), e stanno sullo stesso spigolo della regione ammissibile

### Spigolo

Segmento che collega due vertici adiacenti.

**Adiacenti** se condividono  $n-1$  frontiere di vincoli, con  $n$  il numero di variabili decisionali del problema.

### Test di ottimalità

Per un problema di PL che ha almeno una soluzione ottimale, se un vertice non ha vertici adiacenti con un valore della funzione obiettivo migliore, allora *quel vertice* è la ***soluzione ottimale***.

### Soluzioni di base

Due soluzioni di base ammissibili sono adiacenti se tutte le variabili di base e non di base sono uguali tranne una, e se sono collegati da uno spigolo come interpretazione geometrica (poichè ogni soluzione di base ammissibile corrisponde a un vertice della regione ammissibile).

### Variabile di slack

Serve a convertire i vincoli di disuguaglianza in uguaglianza; è la **quantità che manca affinché la disuguaglianza sia verificata con l'uguaglianza**. Se è:

- Zero: soluzione vincolo su frontiera
- Positivo: soluzione vincolo è nella regione ammissibile
- Negativo: soluzione vincolo è nella regione non ammissibile

## Procedura

### Procedura iterativa

A partire da una soluzione base ammissibile (vertice del poliedro), si sposta su un **vertice adiacente** che migliora il valore della funzione obiettivo.

Continua fino a quando non si raggiunge un vertice dal quale non è più possibile spostarsi per migliorare la funzione obiettivo; tale vertice è la **soluzione ottimale**. 4 fasi:

1. **Forma standard**: deve essere convertito in forma specifica
2. **Soluzione di base ammissibile iniziale**: trovare un vertice di partenza
3. **Iterazione del simplesso**
4. **Test di ottimalità**

### Modello standard

Un problema è in forma standard se ha le seguenti condizioni:

- È un problema di massimizzazione
- Tutti i vincoli sono di uguaglianza
- Tutte le variabili decisionali sono non negative

Per trasformare bisogna trasformare **da min a max**: basta moltiplicare la funzione obiettivo per -1.

$$\text{Min } z = cTx \rightarrow \text{max } -z = -cTx$$

Poi bisogna trasformare i vincoli:

- Per ogni vincolo del tipo  $ax \leq b$ , si aggiunge una variabile **slack** per trasformarlo in un'uguaglianza:  $ax + s = b$ .
- Per ogni vincolo del tipo  $ax \geq b$ , si sottrae una variabile **surplus** per renderlo un'uguaglianza:  $ax - s = b$ .
- Se una variabile  $x$  non è vincolata in segno, si può esprimerla come la **differenza di due variabili non negative**:  $x = x' - x''$

### Matrice dei vincoli

Il sistema di vincoli può essere rappresentato in forma matriciale come  $Ax=b$

- $A$  è la matrice dei coefficienti dei vincoli
- $X$  è il vettore delle variabili
- $B$  è il vettore dei termini noti

### Soluzione di base

Punto di intersezione delle frontiere dei vincoli. Si ottiene impostando a zero  $n-m$  variabili (**variabili non di base**), e risolvendo il sistema di equazioni per le restanti  $m$  variabili (**variabili di base**).

**Soluzione di base ammissibile**: soluzione di base in cui tutte le variabili di base hanno un valore non negativo.

## Matrice di base A

Può essere divisa in due sottomatrici:

- **B**, la matrice di base composta dalle colonne relative alle variabili di base
- **N**, composta dalle colonne relative alle variabili non di base.

## Fase di spostamento

Passa da una soluzione base ammissibile all'altra in un'unica iterazione.

1. **Test di ottimalità:** si verifica se la soluzione di base corrente è ottimale. Per un problema di massimizzazione, l'ottimalità è raggiunta quando tutti i costi ridotti  $z_j - c_j$  sono non positivi. I **costi ridotti** indicano di quanto il valore della fz obiettivo migliora per ogni unità di variabile non di base introdotta.
2. **Scelta di variabile che entra in base:** se la soluzione non è ottimale, si sceglie una variabile non di base con un costo ridotto positivo
3. **Scelta della variabile che esce dalla base:** per mantenere un numero fisso di variabili di base, una delle variabili di base attuali deve uscire dalla base (**deve diventare zero**). Si sceglie la variabile che limita di più l'aumento della nuova variabile di base per evitare di uscire dalla regione ammissibile

## Problema originale

$$\max z = 3x_1 + 5x_2 \quad x_1 \leq 4 \quad 3x_1 + 2x_2 \leq 18 \\ 2x_2 \leq 12 \quad x_1, x_2 \geq 0$$

### ① Conversione in forma standard

Trasformo i vincoli in vincoli di uguaglianza

$$x_1 + S_1 = 4 \quad 2x_2 + S_2 = 12 \quad x_1, x_2, S_1, S_2, S_3 \geq 0 \\ 3x_1 + 2x_2 + S_3 = 18$$

Aggiungo queste variabili alla forma originale

$$\max z = 3x_1 + 5x_2 + 0S_1 + 0S_2 + 0S_3$$

### ② Trovare la soluzione di base iniziale

Si pongano  $x_1$  e  $x_2$  a zero - metodo più facile è assumere che le variabili originali del problema sono uguali a zero

$x_1, x_2$ : variabili non di base  
 $S_1, S_2, S_3$ : variabili di base

$$\begin{cases} x_1 + S_1 = 4 \\ x_2 + S_2 = 12 \\ x_3 + S_3 = 18 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} S_1 = 4 \\ S_2 = 12 \\ S_3 = 18 \end{cases} \rightarrow \text{AMMISSIBILE perché i valori sono non negativi}$$

$$\max z = 3x_1 + 5x_2 = 3(0) + 5(0) = 0$$

### ③ Iterazione del simplex - table u

	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	Sol.	
$z$	-3	-5	0	0	0	0	$\rightarrow \max z \rightarrow z - 3x_1 - 5x_2 = 0$
$S_1$	1	0	1	0	0	4	$\rightarrow x_1 + S_1 = 4$
$S_2$	0	2	0	1	0	12	$\rightarrow 2x_2 + S_2 = 12$
$S_3$	3	2	0	0	1	18	$\rightarrow 3x_1 + 2x_2 + S_3 = 18$

$$03 | 3 \ 2 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \quad -5x_1 + 2x_2 + 0x_3 = 18$$

Guardando la riga  $z$ , possiamo vedere che ci sono valori negativi -  
soluzione non ottimale

to per verificare se la soluzione è ottimale, devo vedere i valori nella riga  $z$

Scegliamo  $-5$  che è il più negativo quindi  $x_2$  entra in base.

Adesso, per ogni riga della colonna della variabile di base, facciamo  $\frac{\text{soluzione}}{\text{coeff. colonna}}$ ; il rapporto minimo rappresenta la variabile uscente.

base	$x_2$	Soluzione	
$z$	$-5$	$0$	$\rightarrow$ non si fa perché è la $z$ ottimale
$s_1$	$0$	$6$	$\rightarrow 6/0 = \text{non applicabile}$
$x_2$	$2$	$12$	$\rightarrow 12/2 = 6 \rightarrow$ variabile uscente
$s_3$	$2$	$18$	$\rightarrow 18/2 = 9$

pivot = intersezione

La variabile uscente viene sostituita di variabile entrante, ora bisogna trasformare la colonna in: pivot = 1  
gli altri = 0

Formula generica: Nuova riga = vecchia riga -  $\left[ \left( \frac{\text{vecchio. efficiente}}{\text{colonna pivot in quella riga}} \right) \cdot \text{nuova riga pivot} \right]$

	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	Sol.
$z$	$-3$	$-5$	$0$	$0$	$0$	$0 \rightarrow z' = z + 5 \cdot (x_2')$
$s_1$	$1$	$0$	$1$	$0$	$0$	$6 \rightarrow$ niente
$x_2$	$0$	$2$	$0$	$1$	$0$	$12 \rightarrow \frac{x_2}{2} = 0; 1; 0; 1; 2; 0; 6 = x_2'$
$s_3$	$3$	$2$	$0$	$0$	$1$	$18 \rightarrow s_3' = s_3 - 2 \cdot (x_2')$

$$z' = [-3 + 5 \cdot 0; -5 + 5 \cdot 1; 0 + 5 \cdot 0; 0 + 5 \cdot \frac{1}{2}; 0 + 5 \cdot 0; 0 + 5 \cdot 6] = [-3; 0; 0; \frac{5}{2}; 0; 30]$$

$$s_3' = [3 - 2 \cdot 0; 2 - 2 \cdot 1; 0 - 2 \cdot 0; 0 - 2 \cdot \frac{1}{2}; 1 - 2 \cdot 0; 18 - 2 \cdot 6] = [3; 0; 0; -1; 1; 6]$$

Nuova <sup>entra in base</sup>  $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3$  | Sol.  $| x_1$  | Sol.

tableaux:

$z$	-3	0	0	$5/2$	0	30
$S_1$	1	0	1	0	0	4
$X_2$	0	1	0	$1/2$	0	6
$S_3$	3	0	0	-1	1	6

$z$	-3	30
$S_1$	1	4
$X_2$	0	6
$S_3$	3	6

$4/1 = 4$   
 $6/0 = \text{NaN}$   
 $6/3 = 2$

esce dalla base

	$X_1$	$X_2$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	Sol.
$z$	-3	0	0	$5/2$	0	30 $\rightarrow z' = z + 3 \cdot (X_2)'$
$S_1$	1	0	1	0	0	4 $\rightarrow S_1' = S_1 - 1 \cdot (X_1)'$
$X_2$	0	1	0	$1/2$	0	6 $\rightarrow$ niente perché è già zero
$X_1$	3	0	0	-1	1	6 $\rightarrow X_1' = \frac{X_1}{3} = [1; 0; 0; -1/3; 1/3; 2]$

$$S_1' = [1 - 1 \cdot 1; 0 - 1 \cdot 0; 1 - 1 \cdot 0; 0 - 1 \cdot -1/3; 0 - 1 \cdot 1/3; 4 - 1 \cdot 2]$$

$$[0; 0; 1; 1/3; -1/3; 2]$$

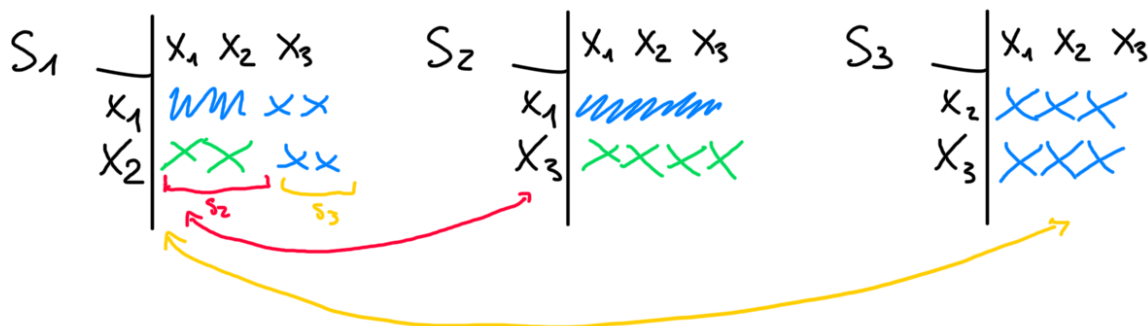
$$z' = [-3 + 3 \cdot 1; 0 + 3 \cdot 0; 0 + 3 \cdot 0; 5/2 + 3 \cdot -1/3; 0 + 3 \cdot 1/3; 30 + 3 \cdot 2]$$

$$= [0; 0; 0; 3/2; 1; 36]$$

	$X_1$	$X_2$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	Sol.
$z$	0	0	0	$3/2$	1	36
$S_1$	0	0	1	$1/3$	$-1/3$	2
$X_2$	0	1	0	$1/2$	0	6
$X_1$	1	0	0	$-1/3$	$1/3$	2

Non abbiamo altri valori negativi, quindi  
 $\max z = 36$   
 variabili:  $S_1 = 2$   
 di:  $X_1 = 2$   
 base:  $X_2 = 6$   
 variabili non di base:  $S_2 = 0$   
 $S_3 = 0$

SOLUZIONI  
 BASE  
 AMMISSIBILI  
 ADIACENTI



Vedo quali sono le righe con variabile diversa  
 se sono più di una, allora non adiacenti

## **Soluzione degenere**

Una soluzione di base è degenere se almeno una delle variabili di base ha valore 0, invece che essere positivo.

Durante un pivot nel simplesso, una variabile entra in base e una esce dalla base. Se più di una variabile può uscire raggiungendo zero allo stesso tempo, ci sono alternative multiple.