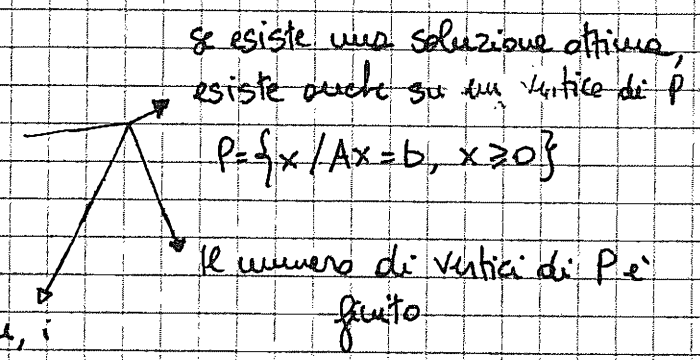


# TEORIA DEL METODO DEL SIMPLESSO

(PL-ST)  $\min c^T x$   
 $Ax = b$   
 $x \geq 0$

$c, x \in \mathbb{R}^n$   
 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$   
 $b \in \mathbb{R}^m$



Se  $A$  ha  $rk = m$ , i vertici coincidono con le  $sub$

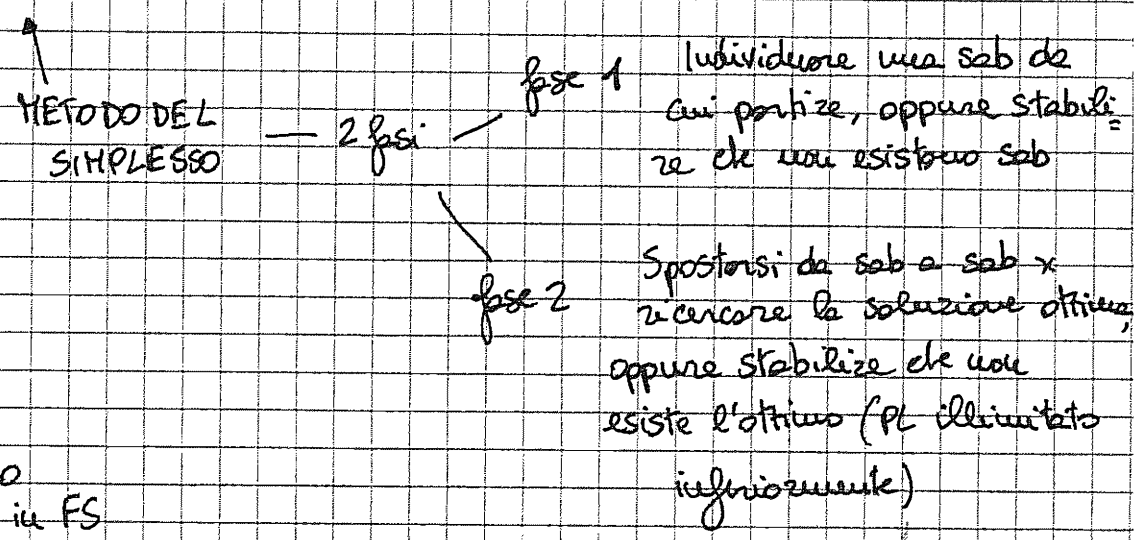
## Ipotesi di risoluzione

Individuare tutti i possibili vertici del poliedro (che possono essere di  $\max \begin{pmatrix} u \\ w \end{pmatrix}$ ) e, se ammissibili, valutare in quel punto la funzione obiettivo.  
 Il vertice con il minimo valore della  $f$  obiettivo sarà soluzione.

PROBLEMA: all'aumentare di  $n$ , il numero di vertici cresce in maniera esponenziale

## Ipotesi alternativa

Individuare una  $sub$ ; di qui, dopo aver identificato le direzioni ammissibili, ci spostiamo lungo una di queste cercando di far diminuire il valore della  $f$  obiettivo, fino a trovare un altro vertice, con un valore minore della  $f$  obiettivo.  
 Ripetendo questo procedimento, arriveremo al vertice con il valore minimo della  $f$  obiettivo, cioè la soluzione.



## Osservazione

Metodo del simpleso si applica a problemi in FS

Indice:

- ① Individuare direzioni ammissibili e caratterizzazioni
- ② Individuare PR, coeff. costo ridotto e caratterizzazioni
- ③ Criterio di ottimalità
- ④ Criterio di illimitatezza
- ⑤ Cambio della  $sub$

In base alla teoria sulle  $slb$ , possiamo individuare:

$B = [A_{j_1}, A_{j_2}, \dots, A_{j_m}]$      $N = [A_{j_{m+1}}, \dots, A_{j_n}]$     ← Partizione della matrice dei vincoli  $A$

$B = [j_1, j_2, j_3, \dots, j_m]$      $N = [j_{m+1}, \dots, j_n]$     ← Indici delle variabili in base e fuori base

$A = [B \ N]$      $x = [x_B \ x_N]$      $c = [c_B \ c_N]$

min  $c \cdot x$   
 $Ax = b$   
 $x \geq 0$

Si può riscrivere

min  $c_B \cdot x_B + c_N \cdot x_N$   
 $Bx_B + Nx_N = b$   
 $x_B, x_N \geq 0$

Se  $\bar{x}$  è  $slb$ , allora

$\bar{x} = \begin{pmatrix} \bar{x}_B \\ \bar{x}_N \end{pmatrix}$      $\bar{x}_B = B^{-1} \cdot b \geq 0$   
 $\bar{x}_N = 0$

Vincoli attivi in  $\bar{x}$

( $u$ )  $Ax = b$   
 ( $u-u$ )  $r_j \cdot x = 0 \quad j \in N$

La matrice dei vincoli attivi può essere scritta:

$M = \begin{bmatrix} B & N \\ 0 & I \end{bmatrix}$     →  $M$  ha rango pieno e  $M^{-1} \cdot e$

$\begin{bmatrix} B^{-1} & -B^{-1} \cdot N \\ 0 & I \end{bmatrix}$

$I \in (u-u) \times (u-u)$

$\begin{bmatrix} -B^{-1} \cdot N \\ I \end{bmatrix}$  ha dimensioni  $u \times (u-u)$  e può essere scomposta:

$\begin{bmatrix} -B^{-1} \cdot N \\ I \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -B^{-1} \cdot A_{j_{m+1}} & \dots & -B^{-1} \cdot A_{j_n} \\ 1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$

Indichiamo le colonne con  $\eta_j \in \mathbb{R}^u \quad j \in N$

$\eta_{j_{m+k}} = \begin{pmatrix} -B^{-1} \cdot A_{j_{m+k}} \\ r_k \end{pmatrix}$

$r_k \in \mathbb{R}^{u-u}$  e  $N_{r_k} = A_{j_{m+k}}$

Questa è la direzione di uno spigolo →  $x(\lambda) = \bar{x} + \lambda \eta_{j_{m+k}}$   
 SPIGOLLO

① Proposizione Sia  $\bar{x}$  sb. Allora si ha:  $A\eta_q = 0$  e  $\eta_q = \delta_{jq} \forall j \in N$

Dim  $A\eta_q = (B \ N) \begin{pmatrix} -B^{-1}Aq \\ e_k \end{pmatrix} = -Aq + Ne_k = -Aq + Aq = 0$

l'altro e:  $\eta_q = (\eta_q)_j = (e_k)_j$

$\rightarrow$  se  $k=j$  beccheremo proprio l'1  
 $\rightarrow$  se  $k \neq j$  beccheremo uno 0

Moltiplicando un vettore x un vettore (che ha tutti 0 tranne l'ella componente j-esima) rimane solo la componente j-esima

Poiché  $j \in [u+1, u]$   
 $\times k \ j \in N$ , sappiamo che in quelle componenti  $\eta_q = e_k$

Osservazione

Consideriamo  $x(\alpha) = \bar{x} + \alpha \eta_q \rightarrow$  Evidenziamo le variabili in base e fuori base

$$x_B(\alpha) = \bar{x}_B - \alpha B^{-1}Aq$$

$$x_N(\alpha) = \alpha e_k$$

$$\begin{pmatrix} x_B(\alpha) \\ x_N(\alpha) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{x}_B \\ \bar{x}_N \\ 0 \end{pmatrix} + \alpha \begin{pmatrix} -B^{-1}Aq \\ e_k \end{pmatrix}$$

Proposizione  $\bar{x}$  sb  $\eta_j \in \mathbb{R}^n$

a)  $x(\alpha) = \bar{x} + \alpha \eta_q \ \alpha \geq 0$  soddisfa  $Ax(\alpha) = b$   
 $x_j(\alpha) = 0 \ \forall j \in N \ j \neq q$   
 $x_q(\alpha) = \alpha d$

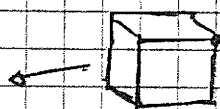
ci significa che  $x(\alpha)$  rispetta  $u-1$  delle  $u$  relazioni che rispettava  $\bar{x}$

$\bar{x}$  è vertice,  $x(\alpha)$  sarà uno spigolo

b) Se  $\bar{x}$  è sb non degenere ( $x_B > 0$ ), allora  $x(\alpha) = \bar{x} + \alpha \eta_q$  e  $\eta_q$  è direzione ammissibile in  $\bar{x}$

$x(\alpha)$  si trova in  $u-1$  degli  $u$  iperpiani in cui si trovano  $\bar{x}$

Es. cubo



Vertice è intns. di 3 iperpiani

Dim a)  $\bullet Ax(\alpha) = b \rightarrow A\bar{x} + \alpha A\eta_q = b \rightarrow A\bar{x} = b \quad \text{OK}$

1

$\bullet$  Dall'osservazione precedente risulta che  $x_N = \alpha e_k$ , cioè

$$\begin{pmatrix} x_{u+1} \\ x_{u+2} \\ \dots \\ x_{u+k} \\ \dots \\ x_u \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_j \\ \dots \\ x_q \\ \dots \\ x_u \end{pmatrix} = \alpha \begin{pmatrix} 0 \\ \dots \\ 1 \\ \dots \\ 0 \end{pmatrix}$$

$\rightarrow x_j(\alpha) = 0 \quad j \in N \quad j \neq q$   
 $\rightarrow x_q(\alpha) = \alpha e_k$

b)  $x_B = \bar{x}_B - \alpha B^{-1}A_q > 0$  per valori piccoli di  $\alpha$  possiamo continuare ad avere  $x_B > 0$

$$x_N = \alpha e_k \geq 0 \quad \forall \alpha > 0$$

$\rightarrow x(\alpha) \in P \rightarrow \eta_q$  è direzione ammissibile in  $\bar{x}$

Proposizione  $\bar{x}$  sub. Allora  $x = \bar{x} + \sum_{j \in N} x_j \eta_j \quad \forall x \in P$

Dim  $x \in P \Rightarrow Ax = b$

$$x_B = B^{-1}b - B^{-1}N x_N$$

$x$  può essere scritto in funzione di  $x_B$  e  $x_N$ :  $x = \begin{pmatrix} x_B \\ x_N \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -B^{-1}N \\ I \end{pmatrix} x_N$

Significato geometrico:

$$P \subset \bar{x} + \text{Conv} \{ \eta_1, \dots, \eta_{u-m} \}$$

$P$  è inclusa nel cono generato dalle direzioni ammissibili in  $\bar{x}$

$$\bar{x} + \sum_{j \in N} x_j \eta_j$$

2

(PL-ST) min  $Cx$   
 $Ax = b$   
 $x \geq 0$

$$x_B = B^{-1}b - B^{-1}N x_N$$



$$Cx = C_B x_B + C_N x_N = C_B (B^{-1}b - B^{-1}N x_N) + C_N x_N =$$

$$= C_B B^{-1}b + (C_N - C_B B^{-1}N) x_N$$

Possiamo  $\bar{c}_N = C_N - C_B B^{-1}N$   
 e riscriviamo il (PL-ST)

costante: non ha importanza  
 nella determinazione del minimo  
 e può essere trascurata

min  $\bar{c}_N x_N$   
 $Ax = b \rightarrow x_B = B^{-1}b - B^{-1}N x_N$   
 $x_B \geq 0$   
 $x_N \geq 0$

possiamo eliminare  $x_k$   
 la abbiamo applicata alla  
 determinazione delle altre

min  $\bar{c}_N x_N$   
 $B^{-1}b - B^{-1}N x_N \geq 0$   
 $x_N \geq 0$

min  $\bar{c}_N x_N$   
 $B^{-1}N x_N \leq B^{-1}b$   
 $x_N \geq 0$

PROBLEMA  
 RIDOTTO (PR)

↓  
 $x_k$  è stato portato da  $\mathbb{R}^n$  a  
 $\mathbb{R}^{(n-k)}$

$x_k$  abbiamo sfruttata

$Ax = b$  (in rel.) e la abbiamo eliminate

Significati del  
 costo ridotto

$\bar{x}$  sol.,  $q \in N$  Allora (i)  $\bar{c}_q = c \eta_q = (\nabla f) \eta_q$

$\bar{c}_q$  coincide con la  
 derivata direzionale della  
 $f$  lungo la direzione  $\eta_q$

(ii) se  $\bar{c}_q < 0$   $c x(\theta) < c \bar{x}$

Andando lungo la direzione  $\eta_q$ , il  
 valore della  $f$  obiettivo decresce

Dim

(i)  $c \eta_q = (C_B \ C_N) \begin{pmatrix} -B^{-1}A_q \\ e_k \end{pmatrix} =$

$= -C_B B^{-1}A_q + c_N e_k = c_q - c_B B^{-1}A_q = \bar{c}_q$

(ii)  $c x(\theta) = c \bar{x} + \theta c \eta_q =$   
 $= c \bar{x} + \theta \bar{c}_q < c \bar{x}$   
 $< 0$

Stessa considerazione di  $e_j \eta_q$



③ CRITERIO DI OTTIMALITÀ

Osservazione: Notiamo che se  $\bar{c}_q \geq 0 \forall q \in N$ , cioè se i coefficienti di costo ridotti sono tutti non negativi, allora la soluzione ottima di PR è  $x_N = 0$ , e con  $x_N = 0$  si ottiene il minimo della  $f$  obiettivo, cioè 0.

Teorema - Criterio di ottimalità

①  $\bar{x}$  sol,  $\bar{c}_N \geq 0 \implies x_N = 0$  è soluzione ottima di PR  
 $\downarrow$   
 $\bar{x}$  è soluzione ottima di (PL-ST)

②  $\bar{c}_N > 0$ ,  $\bar{x}$  sol  $\implies \bar{x}$  è soluzione ottima e unica

Possiamo inventare preliminarmente la ①, a patto che  $\bar{x}$  non sia degenere:

③  $\bar{x}$  sol non degenere,  $\bar{x}$  sol. ottima  $\implies \bar{c}_N \geq 0$

Diciamo ④  $x \in P \quad x = \bar{x} + \sum_{j \in N} x_j \eta_j$

$\downarrow$   
 $Cx = C\bar{x} + \sum_{j \in N} x_j (C\eta_j) = C\bar{x} + \sum_{j \in N} x_j \bar{c}_j \geq C\bar{x}$

Muovendoci lungo una qualunque direzione  $\eta_j$ , la  $f$  obiettivo aumenta sempre, quindi il punto  $\bar{x}$  sarà minimo

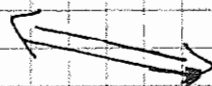
Dualità e ottimalità

min  $c_B x_B + c_N x_N$   
 $Bx_B + Nx_N = b$   
 $x_B, x_N \geq 0$

Ricorriamo al duale:

max  $b^T u$   
 $B^T u \leq c_B$   
 $N^T u \leq c_N$

$\bar{x}$  sol ottima



$\exists u^* \in \mathbb{R}^m / N^T u^* \leq c_N \quad B^T u^* \leq c_B$  (ammissibilità)

$x_B^* (B^T u^* - c_B) = 0 \quad x_N^* (N^T u^* - c_N) = 0$  (complementarità)

Perché sono necessarie le ultime due condizioni?

Complementari  $x_k$

• se  $x_B = 0$  allora  $Bu^* \leq c_B$

• se  $x_N = 0$  allora  $Nu^* \leq c_N$   
e viceversa

poiché dobbiamo avere un vincolo attivo in  $u^*$  ( $x_k u^* \in K^*$ )  
allora quando  $\bar{x}$  sub ottimo,  $\bar{x}_B \geq 0$

$\bar{x}_N = 0$

$Nu^* \leq c_N$

$Bu^* = c_B$

un vincolo attivo  $\rightarrow u^*$  vertice

Da qui:

$u^* = B^{-1}c_B$

sostituendo in  $Nu^* \leq c_N$

$NB^{-1}c_B - c_N \leq 0$

$c_N - B^{-1}Nc_B \geq 0$

$\rightarrow$  Condizione di ottimalità attivata attraverso la teoria della dualità

In generale:

- condizione di ottimalità sub SUFFICIENTE x l'ottimo, ma NON NECESSARIA:

potrebbe avere una sub ottimo x cui  $\bar{c}_N$  ha qualche  $\bar{c}_q < 0$

(caso degenerato)

$\rightarrow$  se  $\bar{x}$  sub è una degenerato, allora condizione sufficiente e necessaria

TUTTAVIA

x una sub degenerato esistono + basi rispetto alla quale rappresentarla, e almeno una di queste porterà a un  $\bar{c}_N \geq 0$

Teorema Sia  $x^*$  vertice ottimo di (PL-ST)

Allora Esiste una base di  $x^*$  tale che i coefficienti di costo ridotto corrispondenti siano tutti non negativi.

④ CRITERIO DI ILLIMITATEZZA

Thm  $\bar{x}$  sol,  $\bar{z}_N$  ha almeno qk componenti negative ( $\exists q / \bar{z}_q < 0$ )

$w_q = B^{-1}A_q \leq 0$   $\eta_q = (-w, z_k)$

Allora  $\eta_q$  è una direzione ammissibile del poliedro in  $\bar{x}$  e  $c x(d) \rightarrow -\infty$

$\rightarrow$  PL illimitato inferiormente

Dim

$x(d) = \bar{x} + d \eta_q$

Scampando  
nelle variabile  
in base e non

$x_B(d) = \bar{x}_B + d(\eta_q)_B =$   
 $= \bar{x}_B - d w \geq 0$   
 $\geq 0 \quad \geq 0$

OK  
ammissibile  
per ogni d

$\forall d \geq 0$   
 $x(d)$  appartiene  
al poliedro

$x_N = \bar{x}_N + d(\eta_q)_N =$   
 $= 0 + d z_k \geq 0$   
 $\geq 0$

OK  
ammissibile per  
ogni d

Inoltre:

$c x(d) = c(\bar{x} + d \eta_q) = c \bar{x} + d(c \eta_q) = c \bar{x} + d \bar{z}_q < c \bar{x}$   $\forall d > 0$

$\hookrightarrow$  la funzione obiettivo è illimitata inferiormente

⑤ CAMBIO BASE

$\bar{x}$  sol,  $\bar{z}_N \leq 0$  per qualche componente q.

In corrispondenza di q, sia  $w_q = B^{-1}A_q$  con almeno qualche componente positiva

Sia  $d = \min \left\{ \frac{\bar{x}_j}{w_i} / w_i > 0 \right\}$   $p \in B / d = \frac{\bar{x}_j}{w_p}$

POSSIAMO scegliere una soluzione  $\tilde{x}$ , definita così:  $\tilde{x} = \bar{x} + d \eta_q$  con  $\tilde{z}_q = d$

in modo tale da diminuire la funzione obiettivo

$c \tilde{x} = c \bar{x} + d(c \eta_q) = c \bar{x} + d \bar{z}_q < c \bar{x}$   
 $< 0$

Facciamo diventare:

- q componente di base
- p componente fuori base (le scambiamo di ruolo)

COSA ABBIAMO FATTO?

Se il criterio di illimitatezza fallisce, attraverso il criterio dei rapporti minimi ( $\min \{ \dots \}$ ), possiamo scegliere una nuova soluzione di base ottenuta scambiando una componente di base e una non di base, in modo che diminuisca il valore della f obiettivo