

Ottimizzazione Combinatoria 2

Rilassamento Lagrangiano e Metodo Subgradiente

Prof. Antonio Sassano

*Dipartimento di Informatica, Automatica e Gestionale “Antonio Ruberti”
Università di Roma “Sapienza”*

A.A. 2016

Roma, Aprile 2011

Rilassamento Lagrangiano

Problema di ottimizzazione:

$$P: z^* = \min \left\{ w^T x : Ax \geq b, x \in Q \subseteq R^n \right\} \quad A(m \times n)$$

Per ogni un vettore di **moltiplicatori** (non negativi) $u \geq 0_m$

$R(u)$ è il Rilassamento Lagrangiano di (P):

$$R(u): L(u) = \min \left\{ w^T x + u^T (b - Ax) : x \in Q \subseteq R^n \right\}$$

Esempio:

$$\min 2x_1 + 3x_2$$

$$\left. \begin{array}{l} 2x_1 + x_2 \geq 1 \\ x_1 + 3x_2 \geq 1 \end{array} \right\} Ax \geq b$$

$$\left. \begin{array}{l} 0 \leq x_1 \leq 2 \\ 0 \leq x_2 \leq 2 \end{array} \right\} x \in Q$$

P

$$u^T = (u_1, u_2)^T = (2, 1)$$

$$u^T (b - Ax) = (2, 1) \begin{pmatrix} 1 - 2x_1 - x_2 \\ 1 - x_1 - 3x_2 \end{pmatrix} = 3 - 5x_1 - 5x_2$$

$$\min 2x_1 + 3x_2 + (3 - 5x_1 - 5x_2)$$

$$0 \leq x_1 \leq 2$$

$$0 \leq x_2 \leq 2$$

$$3 + \min -3x_1 - 2x_2$$

$$0 \leq x_1 \leq 2$$

$$0 \leq x_2 \leq 2$$

$R(u)$

Lower Bound Lagrangiano

$$P : z^* = \min \left\{ w^T x : Ax \geq b, x \in Q \subseteq R^n \right\} \quad A(m \times n)$$

$$R(u) : L(u) = \min \left\{ w^T x + u^T (b - Ax) : x \in Q \subseteq R^n \right\}$$

Teorema: (Lower bound Lagrangiano)

Per ogni $u \geq 0_m$ abbiamo $L(u) \leq z^*$

Dim. \bar{x} ottima per $R(u) \Rightarrow L(u) = w^T \bar{x} + u^T (b - A\bar{x})$

$$x^* \text{ ottima per } P \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} Ax^* \geq b \Rightarrow u^T (b - Ax^*) \leq 0 \\ x^* \in Q \end{array} \right.$$

x^* ammissibile per $R(u)$

$$L(u) = w^T \bar{x} + u^T (b - A\bar{x}) \leq w^T x^* + u^T (b - Ax^*) \leq w^T x^* = z^*$$



Duale Lagrangiano

$$P : z^* = \min \left\{ w^T x : Ax \geq b, x \in Q \subseteq R^n \right\} \quad A(m \times n)$$

$$R(u) : \quad L(u) = \min \left\{ w^T x + u^T (b - Ax) : x \in Q \subseteq R^n \right\}$$
$$x(u) = \operatorname{argmin} \left\{ w^T x + u^T (b - Ax) : x \in Q \subseteq R^n \right\}$$

- Il Rilassamento Lagrangiano si applica quando possono essere identificati dei **«vincoli difficili»** $Ax \geq b$
- Ad esempio i **«vincoli di accoppiamento delle capacità»** del problema **«multi-commodity flow»**
- Le slack dei vincoli vengono inserite nella funzione obiettivo come **«termine di penalità»** (come nella Fase 1 del Simplex)
- $L(u)$ è un **lower bound** per ogni $u \geq 0_m$.. **Il migliore?**

$$L^* = \max \left\{ L(u) : u \in R_+^m \right\}$$

$$(DL) : \quad L^* = \max_{u \in R_+^m} \min_{x \in Q} \left\{ w^T x + u^T (b - Ax) \right\}$$

Problema Duale Lagrangiano

Esempio I: un problema di PL

$$\min 2x_1 + 3x_2$$

P

$$\left. \begin{array}{l} 2x_1 - x_2 \geq 1 \\ -x_1 + 3x_2 \geq 1 \end{array} \right\} Ax \geq b$$

$$\left. \begin{array}{l} 0 \leq x_1 \leq 2 \\ 0 \leq x_2 \leq 2 \end{array} \right\} x \in Q$$

$$\begin{aligned} u^T(b - Ax) &= (u_1, u_2) \begin{pmatrix} 1 - 2x_1 + x_2 \\ 1 + x_1 - 3x_2 \end{pmatrix} = \\ &= (u_1 + u_2) + (u_2 - 2u_1)x_1 + (u_1 - 3u_2)x_2 \end{aligned}$$

$R(u)$

$$L(u) = \min_x \left\{ \begin{array}{l} 2x_1 + 3x_2 + u^T(b - Ax) \\ 0 \leq x_1 \leq 2 \\ 0 \leq x_2 \leq 2 \end{array} \right\}$$

$$L(u) = (u_1 + u_2) + \min_x \left\{ \begin{array}{l} (2 + u_2 - 2u_1)x_1 + (3 + u_1 - 3u_2)x_2 \\ 0 \leq x_1 \leq 2 \\ 0 \leq x_2 \leq 2 \end{array} \right\}$$

$$= k(u) + \min_x \left\{ \begin{array}{l} c_1x_1 + c_2x_2 \\ 0 \leq x_1 \leq 2 \\ 0 \leq x_2 \leq 2 \end{array} \right\}$$

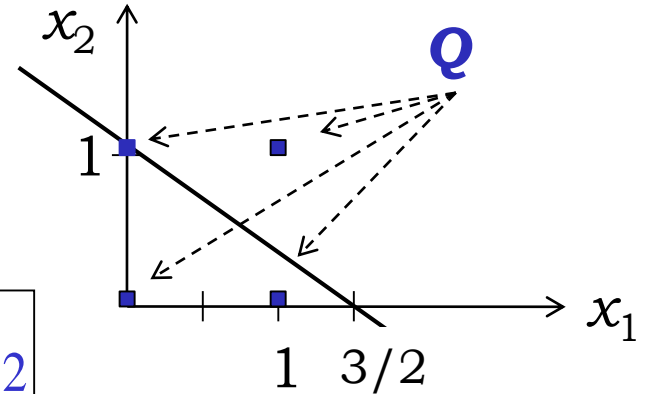
- Soluzione ottima di $R(u)$

$$\begin{cases} c_i \geq 0 \rightarrow x_i^* = 0 \\ c_i < 0 \rightarrow x_i^* = 2 \end{cases}$$

Esempio II: un problema di PL01

$$\begin{aligned} P: \quad & \max \mathbf{x}_1 + 2\mathbf{x}_2 \\ & 2\mathbf{x}_1 + 3\mathbf{x}_2 \leq 3 \\ & \mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2 \in \{0,1\} \end{aligned}$$

$$Q = \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$



• Soluzione ottima di P

$$\mathbf{x}^* = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}; \mathbf{z}^* = -2$$

$$\begin{aligned} P: \quad & \min -\mathbf{x}_1 - 2\mathbf{x}_2 \\ & -2\mathbf{x}_1 - 3\mathbf{x}_2 \geq -3 \\ & \mathbf{x} \in Q \end{aligned}$$

Rilassamento Lagrangiano R(u)

$$L(u) = \min \{ -\mathbf{x}_1 - 2\mathbf{x}_2 + u(2\mathbf{x}_1 + 3\mathbf{x}_2 - 3), \mathbf{x} \in Q \}$$

$$L(u) = -3u + \min \{ (2u - 1)\mathbf{x}_1 + (3u - 2)\mathbf{x}_2, \mathbf{x} \in Q \}$$

• Soluzione ottima di R(u)

$$\begin{cases} 2u - 1 \geq 0 \rightarrow \mathbf{x}_1(u) = 0; & 3u - 2 \geq 0 \rightarrow \mathbf{x}_2(u) = 0 \\ 2u - 1 < 0 \rightarrow \mathbf{x}_1(u) = 1; & 3u - 2 < 0 \rightarrow \mathbf{x}_2(u) = 1 \end{cases}$$

$$\mathbf{x}(u) = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}; L(u) = -3u - \frac{1}{2} = -2$$

Es: $u = \frac{1}{2} \rightarrow \mathbf{x}_1(u) = 0; \mathbf{x}_2(u) = 1$

Discretizzazione del Rilassamento Lagrangiano

$$(P) \quad \mathbf{z}^* = \min \left\{ \mathbf{w}^T \mathbf{x} : \mathbf{A}\mathbf{x} \geq \mathbf{b}, \mathbf{x} \in \mathbf{Q}, \mathbf{x} \in \{0,1\}^n \right\}$$

$\mathbf{A} (m \times n)$

$$L(\mathbf{u}) = \min_{\mathbf{x} \in \mathbf{Q} \cap \{0,1\}^n} \left\{ \mathbf{w}^T \mathbf{x} + \mathbf{u}^T (\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}) \right\}$$

$\mathbf{Q} \subseteq \mathbb{R}^n$ poliedro

$$(DL) \quad L^* = \max_{\mathbf{u} \in \mathbb{R}_+^m} L(\mathbf{u})$$

Studiamo l'andamento della funzione $L(\mathbf{u})$ al variare di \mathbf{u}

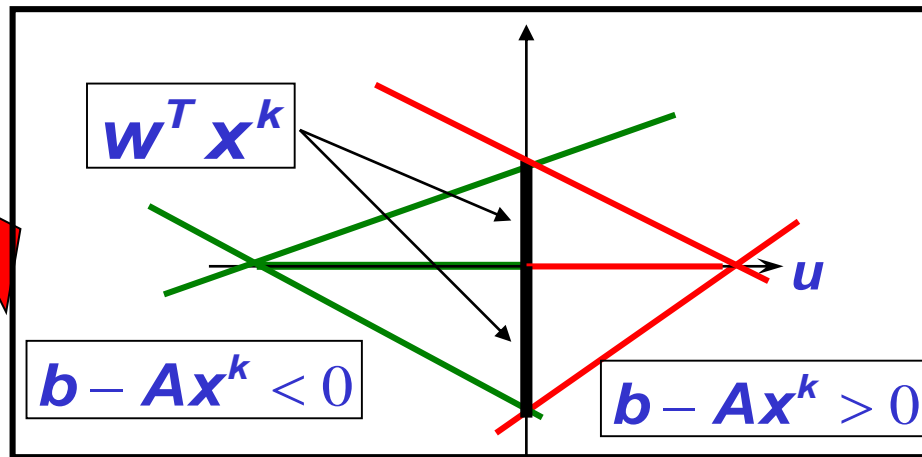
$$\mathbf{Q} \cap \{0,1\}^n = \{ \mathbf{x}^1, \mathbf{x}^2, \dots, \mathbf{x}^p \}$$

$$L(\mathbf{u}) = \min_{k=1, \dots, p} \left\{ \mathbf{w}^T \mathbf{x}^k + \mathbf{u}^T (\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^k) \right\} = \min_{k=1, \dots, p} \left\{ L^k(\mathbf{u}) \right\}$$

$$L^k(\mathbf{u}) = \mathbf{w}^T \mathbf{x}^k + \mathbf{u}^T (\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^k)$$

Iperpiano in \mathbb{R}^{m+1}

..se \mathbf{u} è uno scalare



Discretizzazione di $L(u)$: Esempio II (cont.)

$$\max \mathbf{x}_1 + 2\mathbf{x}_2$$

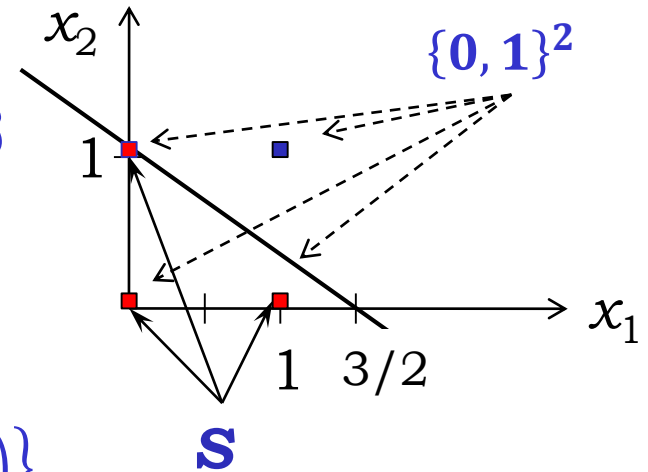
$$\min -\mathbf{x}_1 - 2\mathbf{x}_2$$

$$2\mathbf{x}_1 + 3\mathbf{x}_2 \leq 3 \quad \equiv$$

$$-2\mathbf{x}_1 - 3\mathbf{x}_2 \geq -3$$

$$\mathbf{x} \in \{0, 1\}^2 \quad (Q = R^2)$$

$$\mathbf{x} \in \{0, 1\}^2$$



$$\{0, 1\}^2 = \left\{ \mathbf{x}^1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \mathbf{x}^2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \mathbf{x}^3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \mathbf{x}^4 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$

$$L(u) = -3u + \min\{(2u - 1)x_1 + (3u - 2)x_2, \mathbf{x} \in \{0, 1\}^2\}$$

$$L(u) = \min_{k=1, \dots, 4} \{L^k(u)\}$$

$$L^k(u) = \mathbf{w}^T \mathbf{x}^k + \mathbf{u}^T (\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^k)$$

$$\begin{array}{ll} \mathbf{x}^1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \rightarrow L^1(u) = -3u & \mathbf{x}^3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow L^3(u) = -2 \\ \mathbf{x}^2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \rightarrow L^2(u) = -u - 1 & \mathbf{x}^4 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow L^4(u) = 2u - 3 \end{array}$$

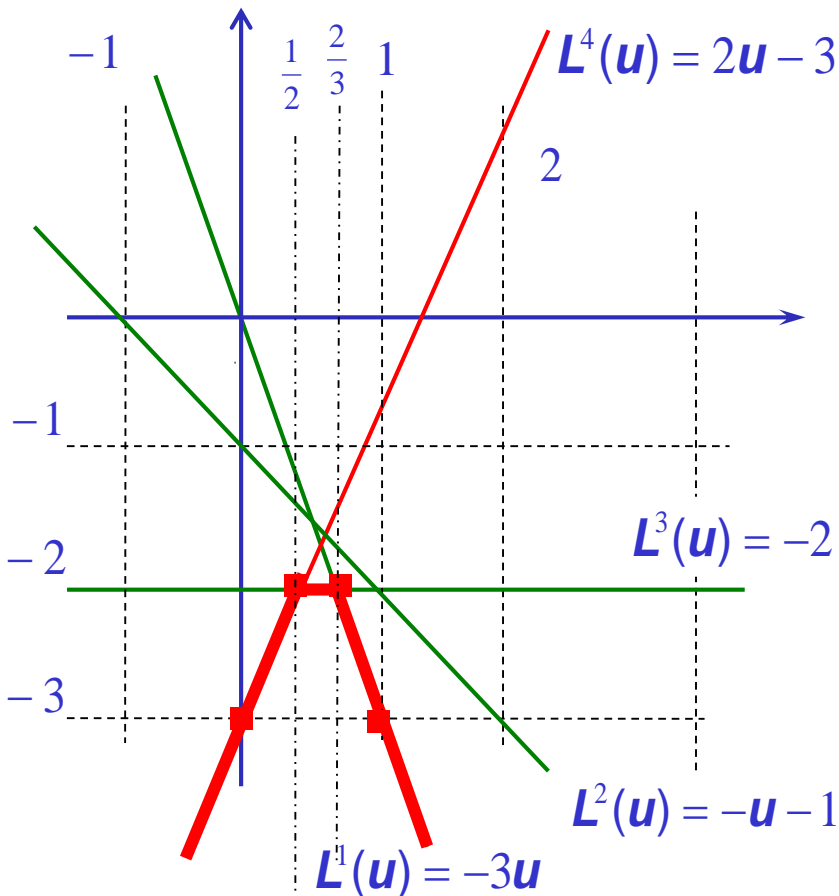
Discretizzazione di $L(u)$: Esempio II (cont.)

$$\mathbf{x}^1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \rightarrow L^1(u) = -3u \quad \mathbf{x}^3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow L^3(u) = -2$$

$$\mathbf{x}^2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \rightarrow L^2(u) = -u - 1 \quad \mathbf{x}^4 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \rightarrow L^4(u) = 2u - 3$$

$$L^k(u) = \mathbf{w}^T \mathbf{x}^k + \mathbf{u}^T (\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^k)$$

$$L(u) = \min_{k=1,\dots,4} \{L^k(u)\}$$



$$L^4(0) = \min_{k=1,\dots,4} \{L^k(0)\} = -3$$

$$L^4(1/2) = L^3(1/2) = \min_{k=1,\dots,4} \{L^k(1/2)\} = -2$$

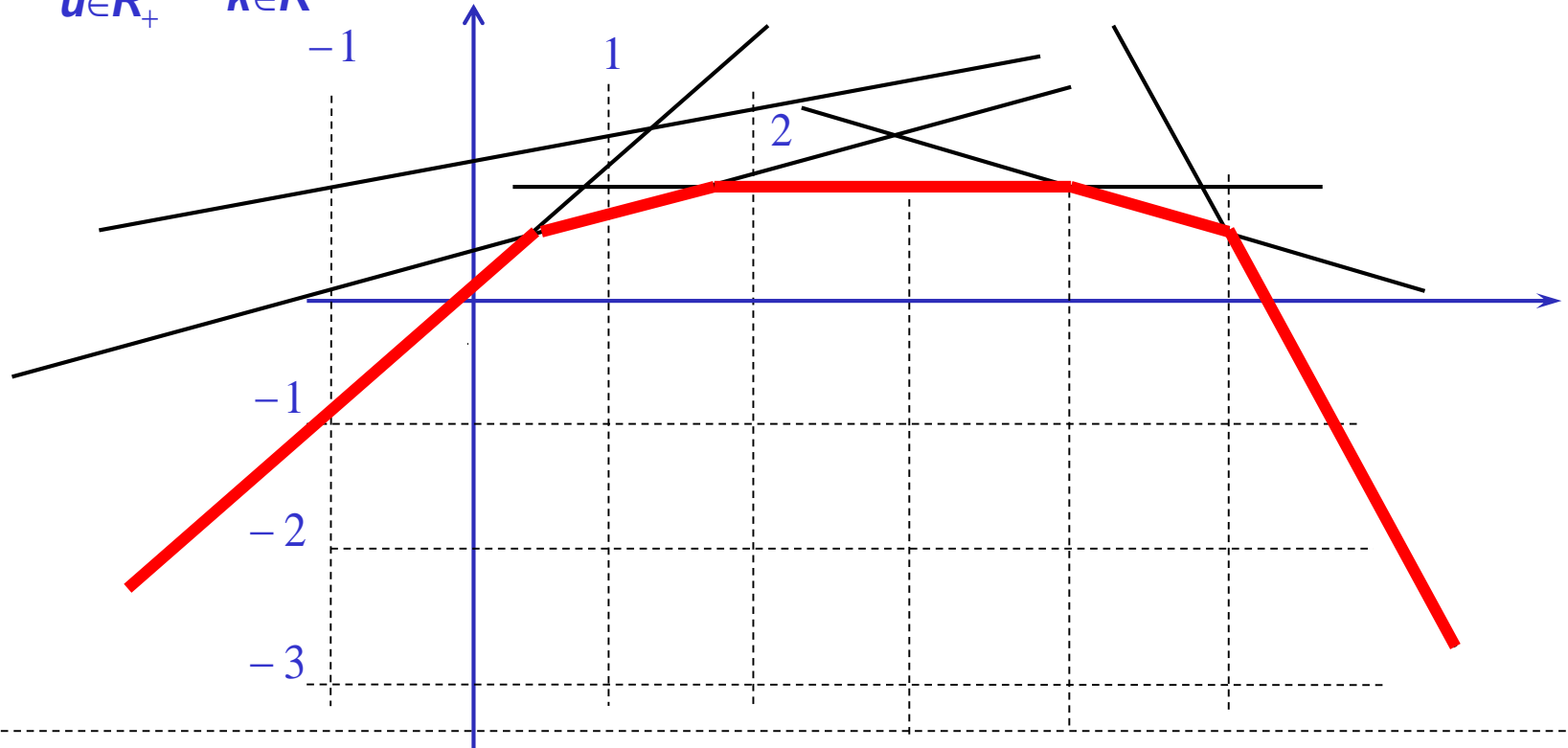
$$L^1(2/3) = L^3(2/3) = \min_{k=1,\dots,4} \{L^k(2/3)\} = -2$$

$$L^1(1) = \min_{k=1,\dots,4} \{L^k(1)\} = -3$$

$$(DL): L^* = \max_{u \in \mathbb{R}_+^m} \min_{k=1,\dots,4} \{L^k(u)\} = -2$$

Andamento della funzione lagrangiana

$$L^* = \max_{u \in \mathbb{R}_+^m} \min_{k \in K} \{ L^k(u) \} \quad K = 1, \dots, p$$



Per ogni $u \geq 0_m$, $L(u) = \min_{k \in K} L^k(u)$ è ottenuto sugli iperpiani “più bassi” (rette nel caso u sia uno scalare), ovvero quelli per i quali $L^k(u) = L(u)$. Tali piani sono detti *iperpiani di supporto* in u .

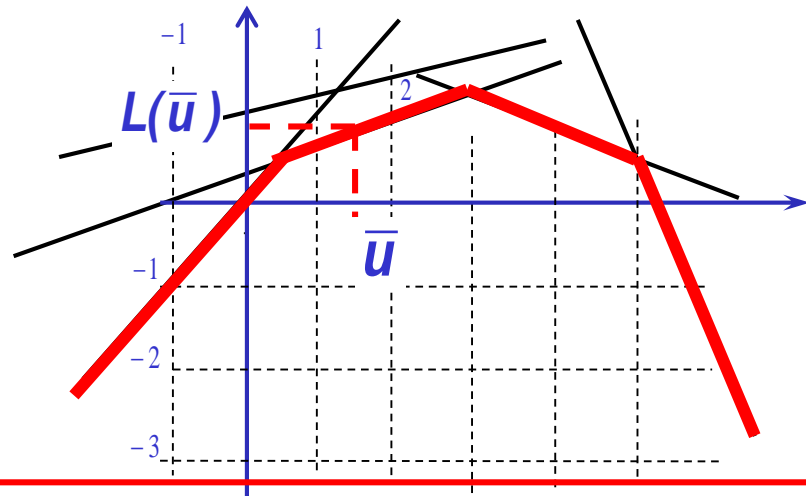
$L(u): \mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R}$

è una funzione *concava lineare a tratti*

Formulazione PL del Duale Lagrangiano

fissato $\bar{u} \in R_+^m$

$$L(\bar{u}) = \min \begin{cases} w^T x^1 + \bar{u}^T (b - Ax^1) \\ \dots \\ w^T x^p + \bar{u}^T (b - Ax^p) \end{cases}$$



$$L(\bar{u}) = \max \{v \in R: v \leq w^T x^k + \bar{u}^T (b - Ax^k) \quad k \in K\}$$

per ogni fissato $u \in R_+^m$

$$L(u) = \max \{v: v \leq w^T x^k + u^T (b - Ax^k) \quad k \in K\}$$

al variare di $v \in R$ e $u \in R_+^m$

$$L^* = \max_{u \in R_+^m} L(u) =$$

$$= \max_{u \in R_+^m} \{v: v \leq w^T x^k + u^T (b - Ax^k) \quad k \in K\}$$

Formulazione PL del Duale Lagrangiano

$$L^* = \max_{u \in R_+^m} L(u) =$$

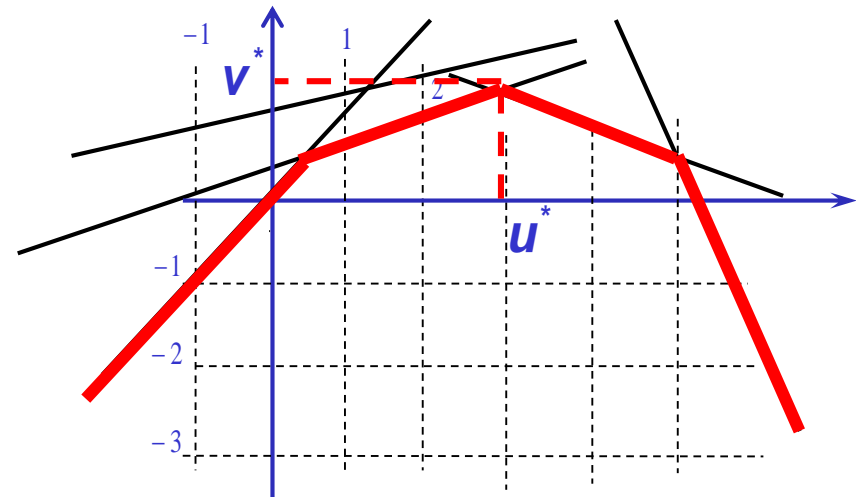
$$= \max_{v \in R, u \in R_+^m} \{v : v \leq w^T x^k + u^T (b - Ax^k) \quad k \in K\}$$

$$L^* = L(u^*) = v^* = \max_{u \in R_+^m, v \in R} \{v :$$

$$v \leq w^T x^1 + u^T (b - Ax^1)$$

....

$$v \leq w^T x^p + u^T (b - Ax^p)$$



Problema **“difficile”** di PL (troppi vincoli!)

Usiamo le idee del **Metodo del Simpleso Dinamico**

Metodo del “cutting plane” (*simplesso dinamico*)

A. Risolviamo un **Problema Ridotto** («Core»)

B. Verifichiamo l'ammissibilità con un **Oracolo**

Problema Ridotto («Core»):

Risolvi per un **sottoinsieme** di «iperpiani» $B \subset K = \{1, \dots, p\}$

$$L_B(u) = \max \{v: v \leq w^T x^k + u^T (b - Ax^k) \quad k \in B\}$$

Poiché $B \subset K$, la *soluzione ottima del problema ridotto* $(v(B), u(B))$ produce un **Upper Bound** per la soluzione ottima:

$$L_B(u(B)) = v(B) \geq L^* = v^* \geq L(u(B))$$

Se $(v(B), u(B))$ è **ammissibile** per il problema completo $(v(B) = L(u(B)))$ allora $v(B) = L^*$. Infatti:

$$L_B(u(B)) = v(B) = L(u(B)) = \max \{v: v \leq w^T x^k + u(B)^T (b - Ax^k) \quad k \in K\}$$

Metodo del “cutting plane” (simplexso dinamico)

- A. Risolviamo un **Problema Ridotto** («Core»)
- B. Verifichiamo l'ammissibilità con un **Oracolo**

Oracolo:

Se $(v(B), u(B))$ è ammissibile per il problema completo

$$\{v(B) \leq w^T x^k + u(B)^T (b - Ax^k) \quad \forall k \in K\}$$

Ovvero se $v(B) = L(u(B)) = \max \{v: v \leq \leq w^T x^k + u(B)^T (b - Ax^k) \quad k \in K\}$

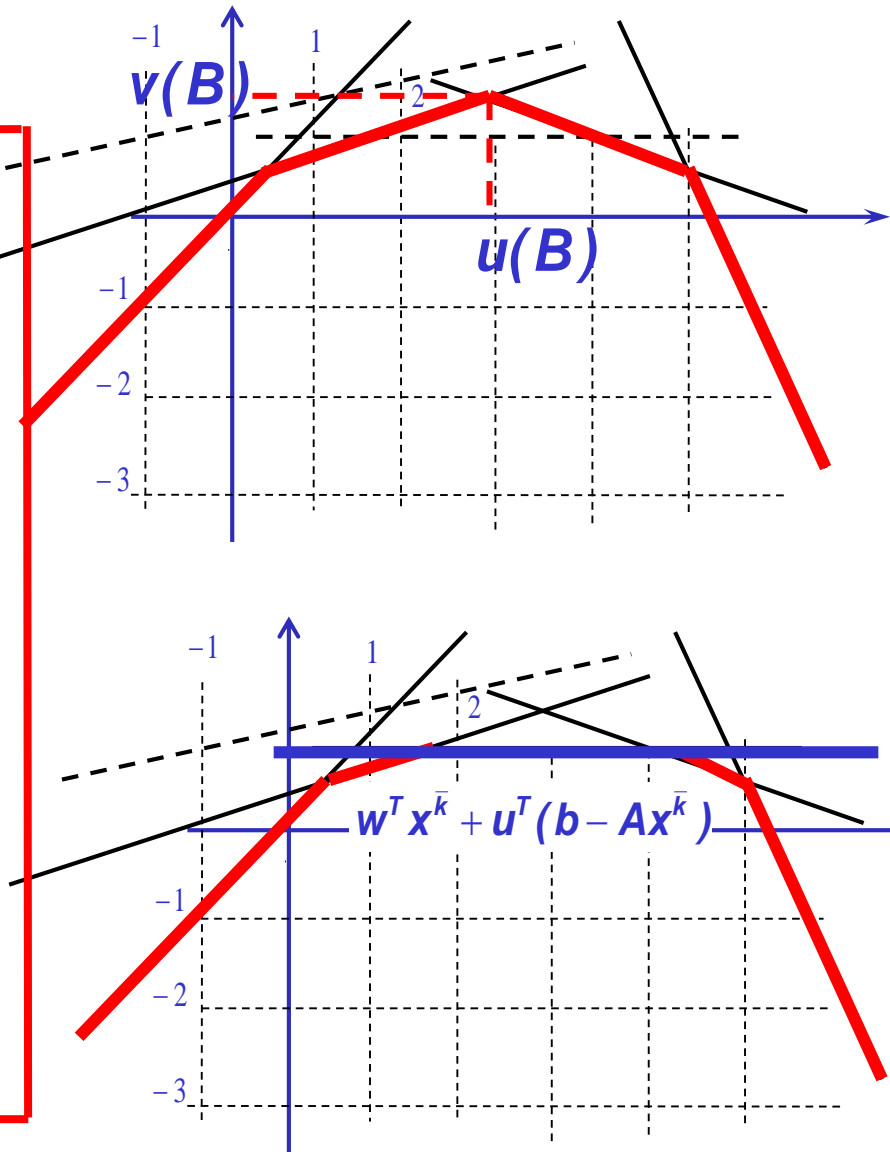
 $(v(B), u(B))$ **Ottimo**  $v(B) = L^*$

Se $(v(B), u(B))$ **NON** è ammissibile per il problema completo (ovvero $v(B) > L(u(B))$) \rightarrow **esiste** (iperpiano) \bar{k} tale che:

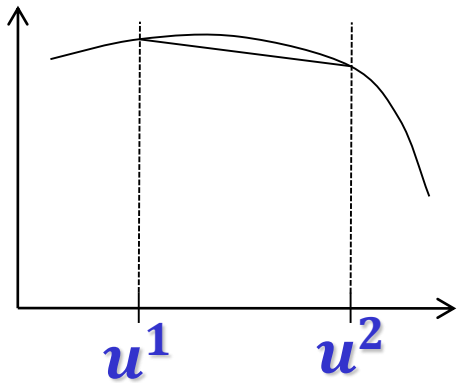
$$v(B) > w^T x^{\bar{k}} + u(B)^T (b - Ax^{\bar{k}}) = L(u(B))$$

Metodo del "cutting plane" (diagramma di flusso)

- **Scegli** un sottoinsieme $B \subset K$
- **Risolvi** problema **ridotto** di PL
$$v(B) = L_B(u(B)) = \max \{v: v \leq w^T x^k + u(B)^T (b - Ax^k) \quad k \in B\}$$
soluzione ottima $(v(B), u(B))$
- **Calcola** (oracolo)
$$L(u(B)) = \max \{v: v \leq w^T x^k + u(B)^T (b - Ax^k) \quad k \in K\} =$$
$$= w^T x^{\bar{k}} + u(B)^T (b - Ax^{\bar{k}})$$
- **Se** $v(B) = L(u(B))$ $(v(B), u(B))$
 \rightarrow **ottima**
- **Altrimenti** $B := B \cup \{\bar{k}\}$



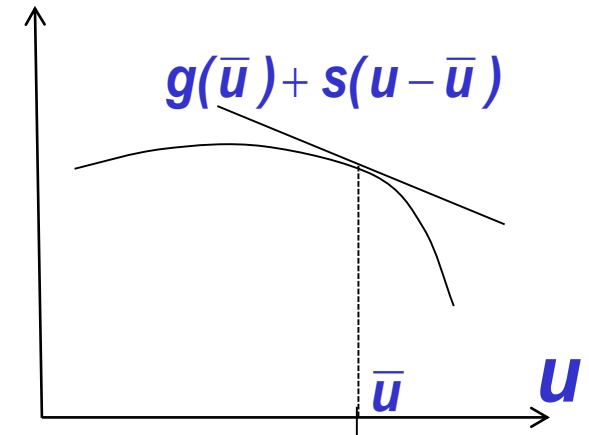
Proprietà delle funzioni concave



Def. Funzione $g(u): \mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R}$ **CONCAVA** se e solo se per ogni $u^1, u^2 \in \mathbb{R}^m$ e ogni $0 \leq \alpha \leq 1$ abbiamo:
$$g(\alpha u^1 + (1 - \alpha)u^2) \geq \alpha g(u^1) + (1 - \alpha)g(u^2)$$

Teorema. Una funzione $g(u): \mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R}$ è concava se e solo se per ogni $\bar{u} \in \mathbb{R}^m$ esiste $s \in \mathbb{R}^m$ tale che:

$$g(\bar{u}) + s^T (u - \bar{u}) \geq g(u) \quad \forall u \in \mathbb{R}^m$$



- Se g è differenziabile in $\bar{u} \in \mathbb{R}^m \rightarrow s \in \mathbb{R}^m$ è **unico** ed è il **gradiente** di $g(u)$ in \bar{u} :

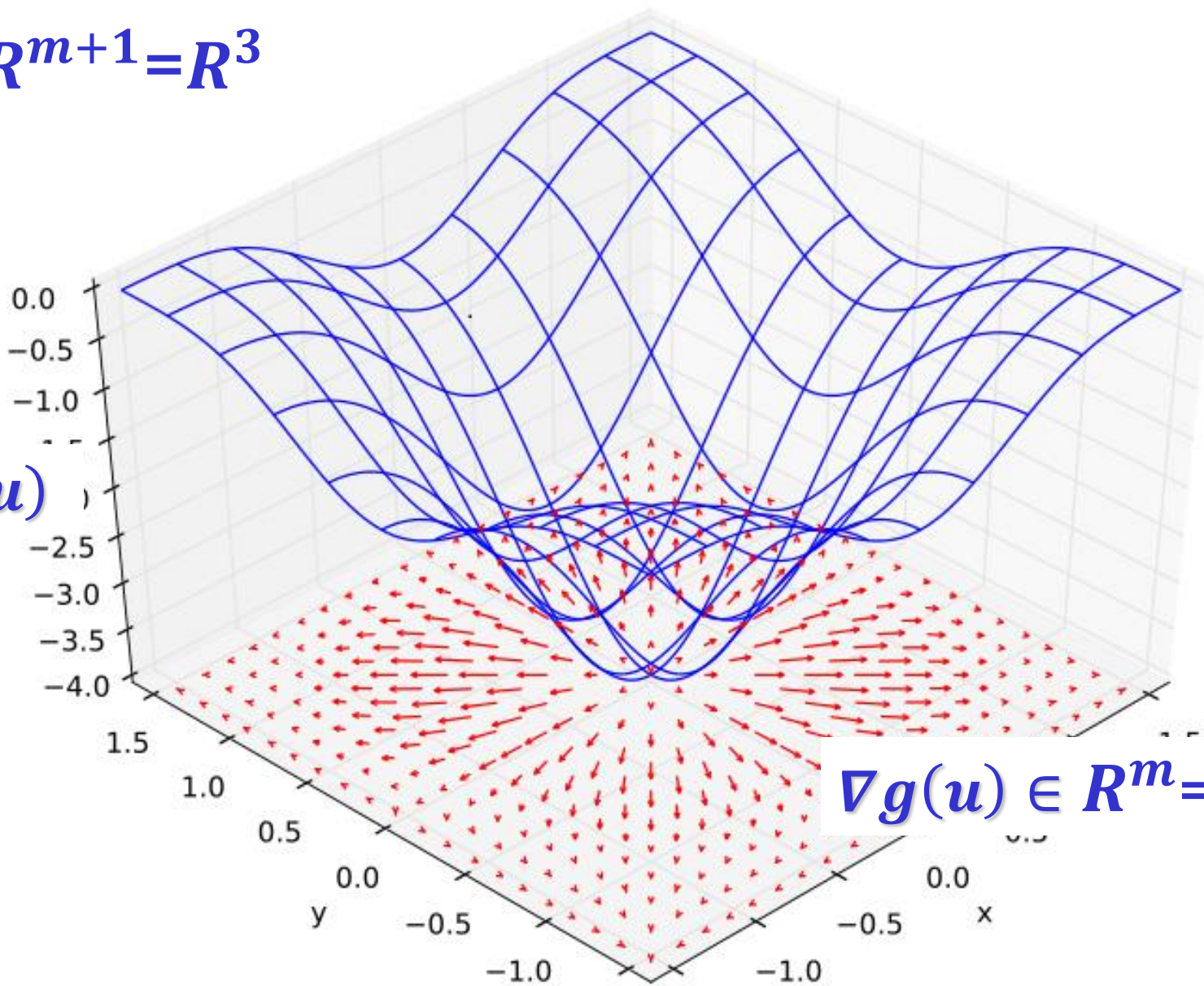
$$s = \nabla g(\bar{u}) = (\partial g(\bar{u}) / \partial u_1, \dots, \partial g(\bar{u}) / \partial u_m)^T$$

“il grafico della funzione giace **al di sotto** della tangente in ogni punto”

- $\nabla g(\bar{u}) \in \mathbb{R}^m$: direzione di **massimo incremento** di g in \bar{u}

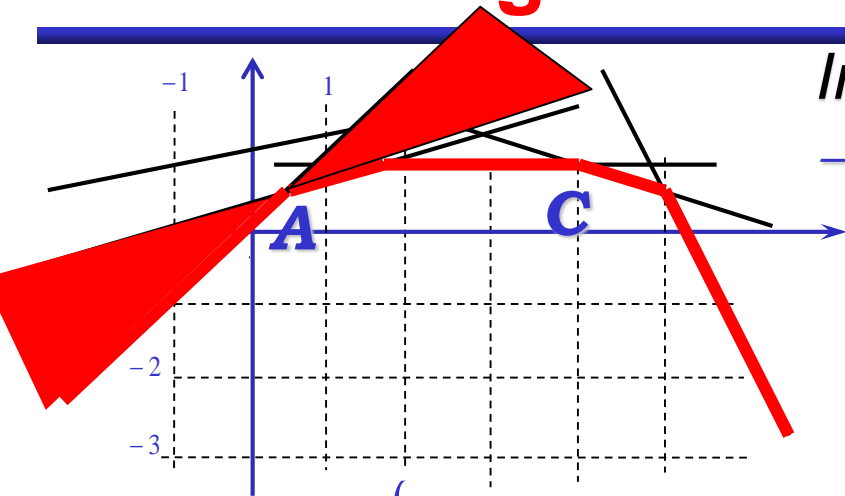
$$\mathbb{R}^{m+1} = \mathbb{R}^3$$

$g(u)$



$$\nabla g(u) \in \mathbb{R}^m = \mathbb{R}^2$$

Subgradienti, subdifferenziali



In **A** e **C** $g(u)$ non è differenziabile
→ *infiniti* vettori $s \in \mathbb{R}^m$ tali che:

$$g(\bar{u}) + s^T (u - \bar{u}) \geq g(u) \quad \forall u \in \mathbb{R}^m$$

$s \in \mathbb{R}^m$ **SUBGRADIENTE** di g in \bar{u}

$$\partial g(\bar{u}) = \{s \in \mathbb{R}^m : s \text{ è un subgradiente di } g \text{ in } \bar{u}\}$$

SUBDIFFERENZIALE di g in u

Il problema (*vincolato*) $\max g(u) : u \geq 0_m$ può essere risolto con

• **METODO DEL SUBGRADIENTE** che costruisce una sequenza:

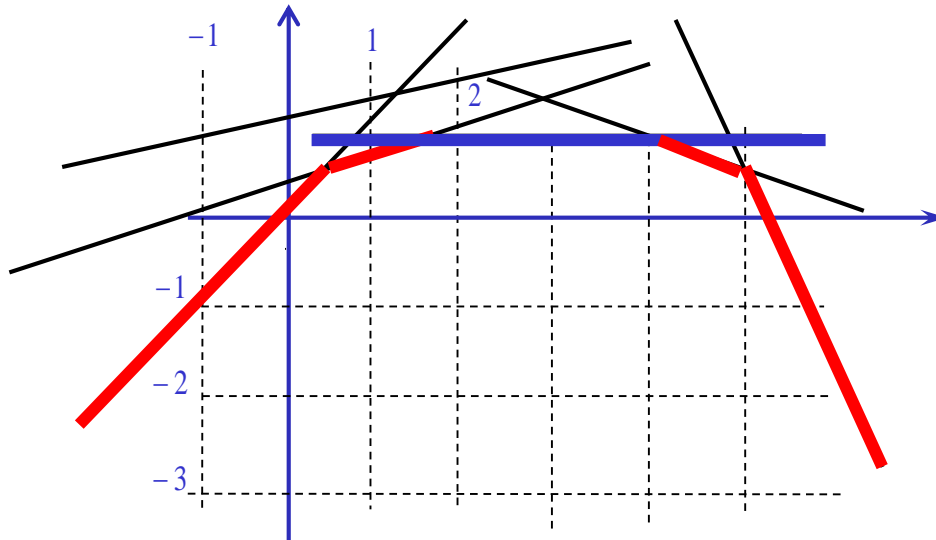
$$u^{t+1} = \text{Proj}_{\mathbb{R}_+^m} (u^t + \theta^t s^t) = \max(0_m, u^t + \theta^t s^t) \quad s^t \in \partial g(u^t)$$

Il nuovo punto u^{t+1} è ottenuto **proiettando** sull'ortante positivo \mathbb{R}_+^m il punto $u^t + \theta^t s^t$ ottenuto muovendosi da u^t nella direzione del subgradiente (di **massimo incremento** in u^t)

Criterio di arresto (caso non vincolato)

Teorema Se g è una funzione concava in R^m , u^* è una soluzione ottima per il problema $\max \{g(u) : u \in R^m\}$ se e solo se $0_m \in \partial g(u^*)$

Dim. $0_m \in \partial g(u^*) \Leftrightarrow g(u^*) + 0_m^T(u - u^*) \geq g(u) \quad \forall u \in R^m$
 $\Leftrightarrow g(u^*) \geq g(u) \quad \forall u \in R^m$ ■



Condizione soddisfatta se esiste un **iperpiano di supporto** in u^* **“parallelo”** al sottospazio R^m . Euristicamente, anche un *iperpiano di supporto* $\varepsilon \in \partial g(u^*)$ (“quasi parallelo”) va bene!

Subgradienti del *Duale Lagrangiano*

TEOREMA: Il *subdifferenziale* della funzione $L(u)$ nel punto \bar{u} soddisfa la relazione:

$$\partial L(\bar{u}) \supseteq \{b - Ax^k : w^T x^k + \bar{u}^T (b - Ax^k) = L(\bar{u}), k \in K\}$$

DIM. Dobbiamo dimostrare che per ogni $k \in K$ tale che $w^T x^k + \bar{u}^T (b - Ax^k) = L(\bar{u})$, il vettore $b - Ax^k$ è un **subgradiente** di $L(u)$ in \bar{u} . Ovvero che per ogni $u \geq 0_m$:

$$L(\bar{u}) + (b - Ax^k)^T (u - \bar{u}) \geq L(u)$$

Poiché $w^T x^k + \bar{u}^T (b - Ax^k) = L(\bar{u})$, abbiamo che:

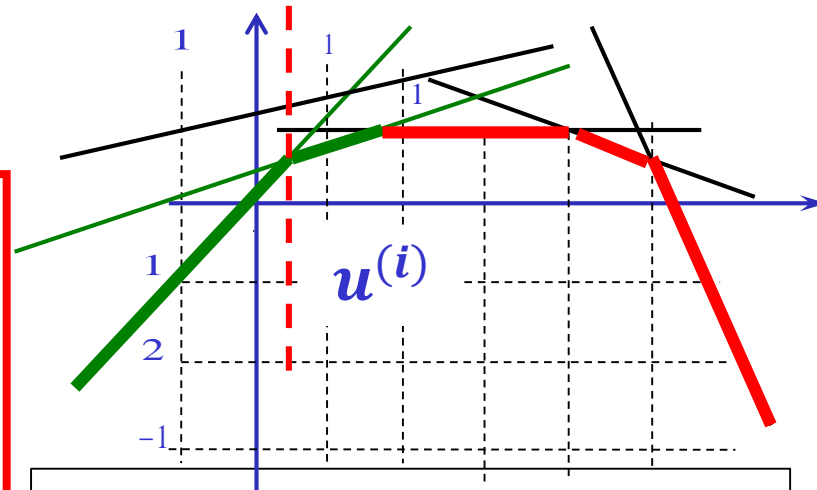
$$\begin{aligned} L(\bar{u}) + (b - Ax^k)^T (u - \bar{u}) &= \\ &= w^T x^k + \bar{u}^T (b - Ax^k) + (b - Ax^k)^T (u - \bar{u}) = \\ &= w^T x^k + u^T (b - Ax^k) = L^k(u) \geq \min_{k \in K} \{L^k(u)\} = L(u) \end{aligned}$$

OSS. Le componenti positive di $b - Ax^k$ rappresentano **violazioni** del vincolo corrispondente da parte di x^k

Subgradiente applicato al Duale Lagrangiano (I)

- **Scegli** $\theta^{(0)}, u^{(0)}$ e **Poni** $i := 0$
- **Trova** $L(u^{(i)}) = \min_{k \in K} L^k(u^{(i)})$
 $= w^T x^{\bar{k}} + (b - Ax^{\bar{k}})^T u^{(i)} \quad \bar{k} \in K$
- **Definisci** $u^{(i+1)} \in R_+^m$
 $u^{(i+1)} = \max(0_m, u^{(i)} + \theta^{(i)} s)$
- **Calcola** $\theta^{(i+1)}$
- $i := i + 1$

- **Quando ci fermiamo?**
- **Come scegliamo $\theta^{(i+1)}$?**



Subgradiente?

$s = b - Ax^k$ per un qualsiasi iperpiano k :
 $w^T x^k + (b - Ax^k)^T u^{(i)} = L(u^{(i)})$

Ovvero: un iperpiano con valore $L(u^{(i)})$ nel punto $u^{(i)}$ (Teorema precedente)

Scelta di $\theta^{(i)}$ e criterio di arresto

1. Serie Divergente

$$\sum_{i=1}^{\infty} \theta^{(i)} = \infty, \quad \lim_{i \rightarrow \infty} \theta^{(i)} = 0 \quad \text{esempio: } \theta^{(i)} = \frac{R}{i} \quad \text{o} \quad \frac{R}{\sqrt{i+1}}$$

2. Serie con “target” (upper bound $\bar{L} \geq L^*$)

$$\theta^{(i)} = \rho^i \frac{(L(u^{(i)}) - \bar{L})}{\|b - Ax^k\|}, \quad 0 < \rho^i < 2$$

3. ... quello che si usa sempre

$$\theta^{(i+1)} = \frac{\theta^{(i)}}{2} \quad \text{STOP se } \theta^{(i+1)} < \varepsilon$$

Subgradiente applicato al Duale Lagrangiano (II)

- **Scegli** $\varepsilon, \theta^{(0)}, u^{(0)}$ e **Poni** $i := 0, L^{Best} := -\infty$.

PASSO i

- **Trova** $L(u^{(i)}) = \min_{k \in K} L^k(u^{(i)})$
 $= w^T x^{\bar{k}} + (b - Ax^{\bar{k}})^T u^{(i)} \quad \bar{k} \in K$
- **Se** $L^{Best} < L(u^{(i)}) \rightarrow L^{Best} := L(u^{(i)}); u^{Best} := u^{(i)}$
- **Definisci** $u^{(i+1)} \in R_+^m$
 $u^{(i+1)} = \max(0_m, u^{(i)} + \theta^{(i)} (b - Ax^k))$
- $\theta^{(i+1)} = \frac{\theta^{(i)}}{2}$
- **Se** $\theta^{(i+1)} < \varepsilon$ **or** $b - Ax^k = 0_m \rightarrow u^{Best}$
soluzione migliore (euristica)
- **Altrimenti:** $i := i + 1$

Metodo del Subgradiente: Esempio II (cont.)

$$\begin{aligned} \mathbf{x}^1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} &\rightarrow L^1(u) = -3u & \mathbf{x}^3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} &\rightarrow L^3(u) = -2 \\ \mathbf{x}^2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} &\rightarrow L^2(u) = -u - 1 & \mathbf{x}^4 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} &\rightarrow L^4(u) = 2u - 3 \end{aligned}$$

$$L^k(u) = \mathbf{w}^T \mathbf{x}^k + \mathbf{u}^T (\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^k)$$

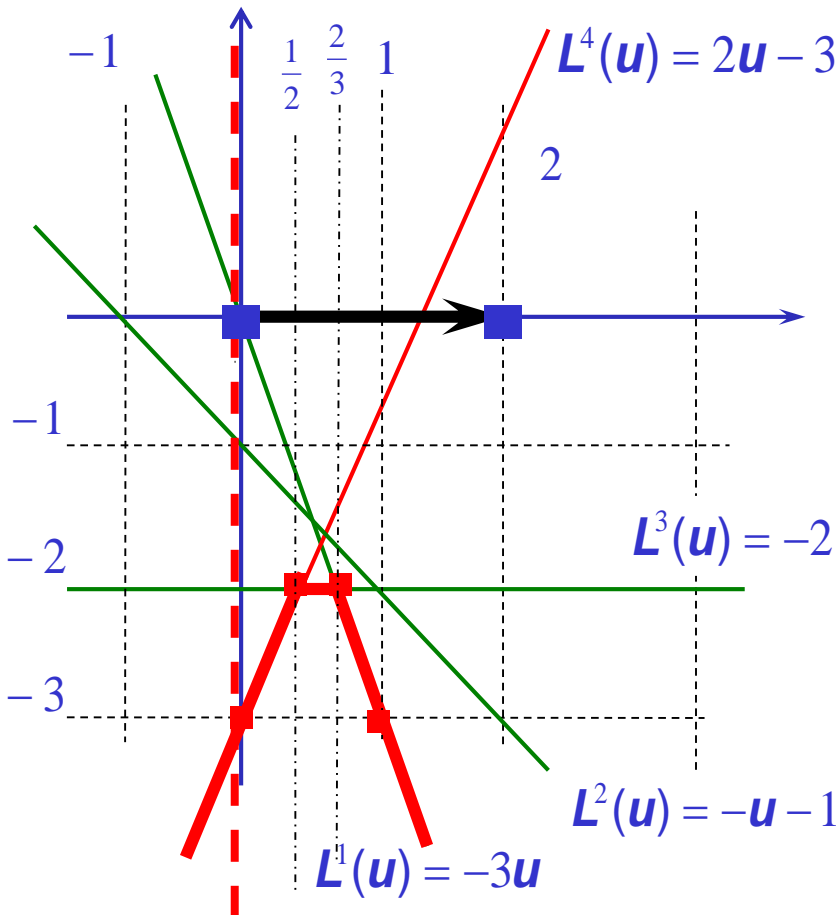
$$L(u) = \min_{k=1, \dots, 4} \{ L^k(u) \}$$

Inizializzazione:

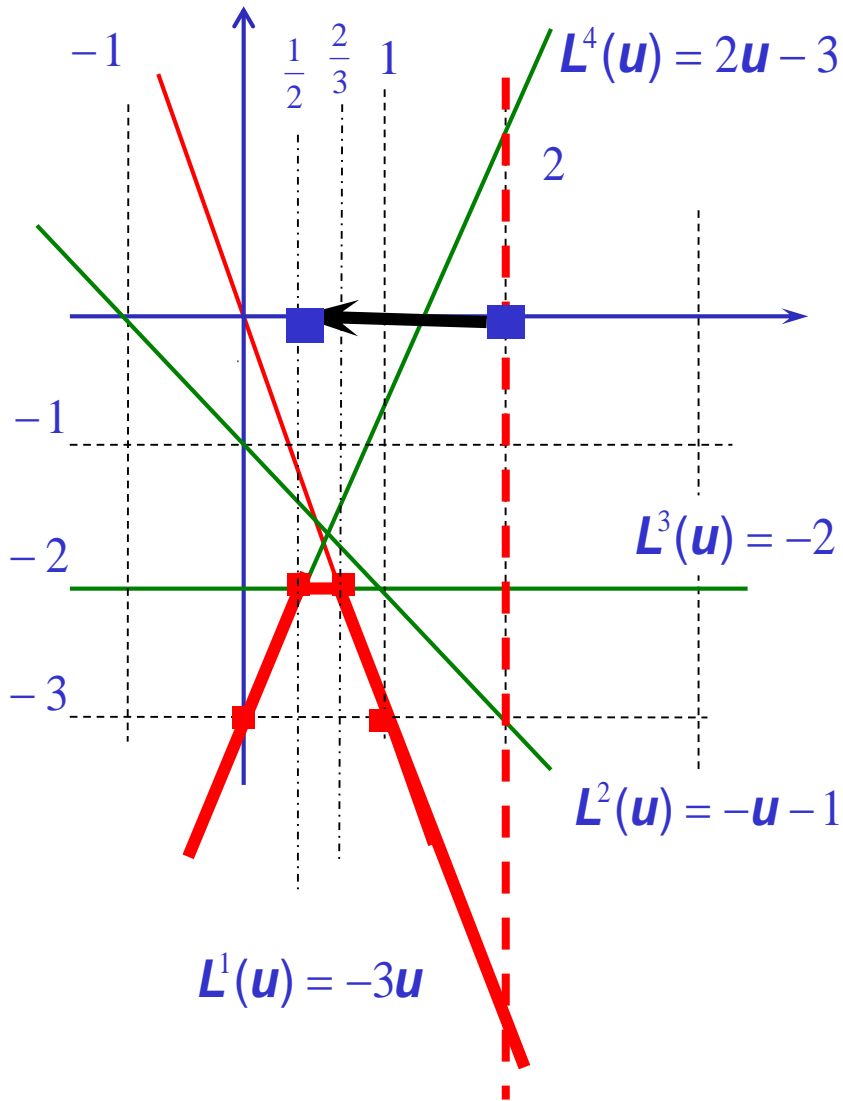
$$\mathbf{u}^{(0)} = \mathbf{0}, L^{Best} := -\infty, \theta^{(0)} := 1, \epsilon = 1/32$$

Passo 0 ($\mathbf{u}^{(0)} = \mathbf{0}$):

- ✓ **Calcolo** $L(0) = \min_{k=1, \dots, 4} \{ L^k(0) \} = -3$
- ✓ **Aggiorno:** $L^{Best} := -3, u^{Best} := 0$
- ✓ **Possibile subgradiente**
 $\partial L(\mathbf{u}^{(0)}) \supseteq \{ \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^4 \} = \{ 2 \}$
coefficiente di u in $L^4(u)$
- ✓ **Scelgo un subgradiente** $s = 2$
- ✓ **Aggiorno u**
 $\mathbf{u}^{(1)} = \mathbf{u}^{(0)} + \theta^{(0)} s = \mathbf{0} + 2 = 2$
- ✓ **Aggiorno** $\theta^{(1)} = \frac{\theta^{(0)}}{2} = \frac{1}{2} > \epsilon = \frac{1}{32}$



Metodo del Subgradiente: Esempio II (cont.)



Passo 1 ($u^{(1)} = 2$, $\theta^{(1)} = \frac{1}{2}$)

✓ **Calcolo** $L(2)$

$$\min_{k=1,\dots,4} \{L^k(2)\} = -6$$

✓ **NON Aggiorno** L^{Best}

✓ **Possibili subgradienti**

$$\partial L(u^{(1)}) \supseteq \{b - Ax^1\} = \{-3\}$$

coefficiente di u in $L^1(u)$

✓ **Scelgo un subgradiente**

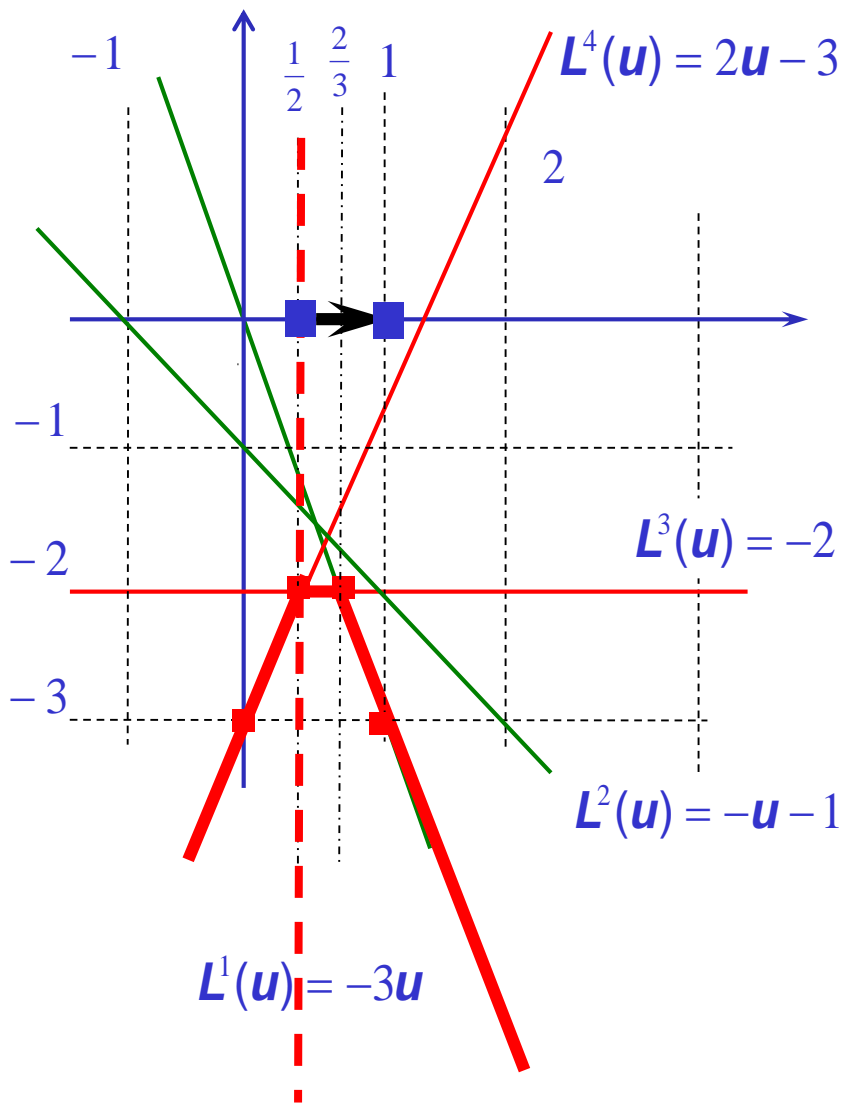
$$s = -3$$

✓ **Aggiorno** u

$$u^{(2)} = u^{(1)} + \theta^{(1)}s = 2 - \frac{3}{2} = \frac{1}{2}$$

✓ **Aggiorno** $\theta^{(2)} = \frac{\theta^{(1)}}{2} = \frac{1}{4} > \varepsilon = \frac{1}{32}$

Metodo del Subgradiente: Esempio II (cont.)



Passo 2 ($u^{(2)} = 1/2$, $\theta^{(2)} = \frac{1}{4}$)

✓ **Calcolo** $L(1/2)$

$$\min_{k=1,\dots,4} \{L^k(1/2)\} = -2$$

✓ **Aggiorno:** $L^{Best} := -2$, $u^{Best} := \frac{1}{2}$

✓ **Possibili subgradienti**

$$\partial L(u^{(2)}) \supseteq \{b - Ax^4, b - Ax^3\} = \{2, 0\}$$

coefficienti di u in $L^4(u)$ e $L^3(u)$

✓ **Scelgo un subgradiente**

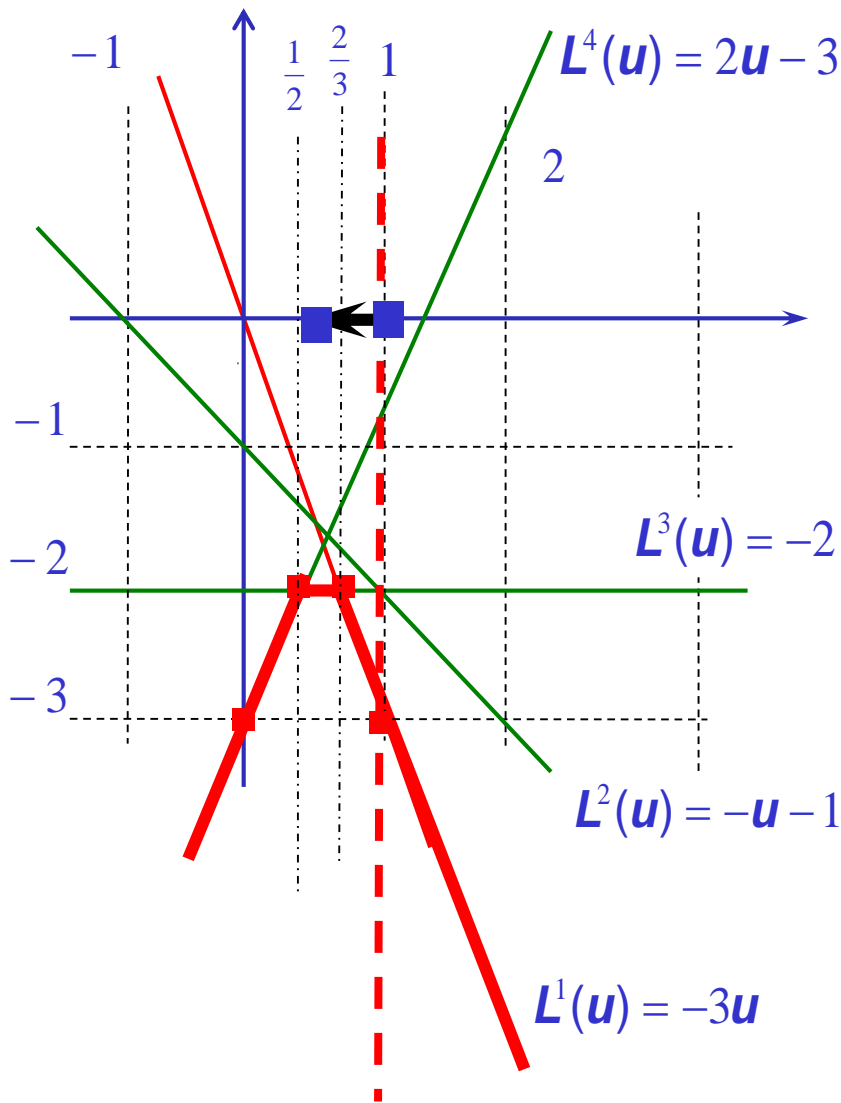
$$s = 2 \quad (\text{e se sceglievamo } 0?)$$

✓ **Aggiorno u**

$$u^{(3)} = u^{(2)} + \theta^{(2)} s = \frac{1}{2} + \frac{2}{4} = 1$$

✓ **Aggiorno** $\theta^{(3)} = \frac{\theta^{(2)}}{2} = \frac{1}{8} > \varepsilon = \frac{1}{32}$

Metodo del Subgradiente: Esempio II (cont.)



Passo 3 ($u^{(3)} = 1$, $\theta^{(3)} = \frac{1}{8}$)

✓ **Calcolo** $L(1)$

$$\min_{k=1, \dots, 4} \{L^k(1)\} = -3$$

✓ **NON Aggiorno** L^{Best}

✓ **Possibili subgradienti**

$$\partial L(u^{(3)}) \supseteq \{b - Ax^1\} = \{-3\}$$

coefficiente di u in $L^1(u)$

✓ **Scelgo un subgradiente**

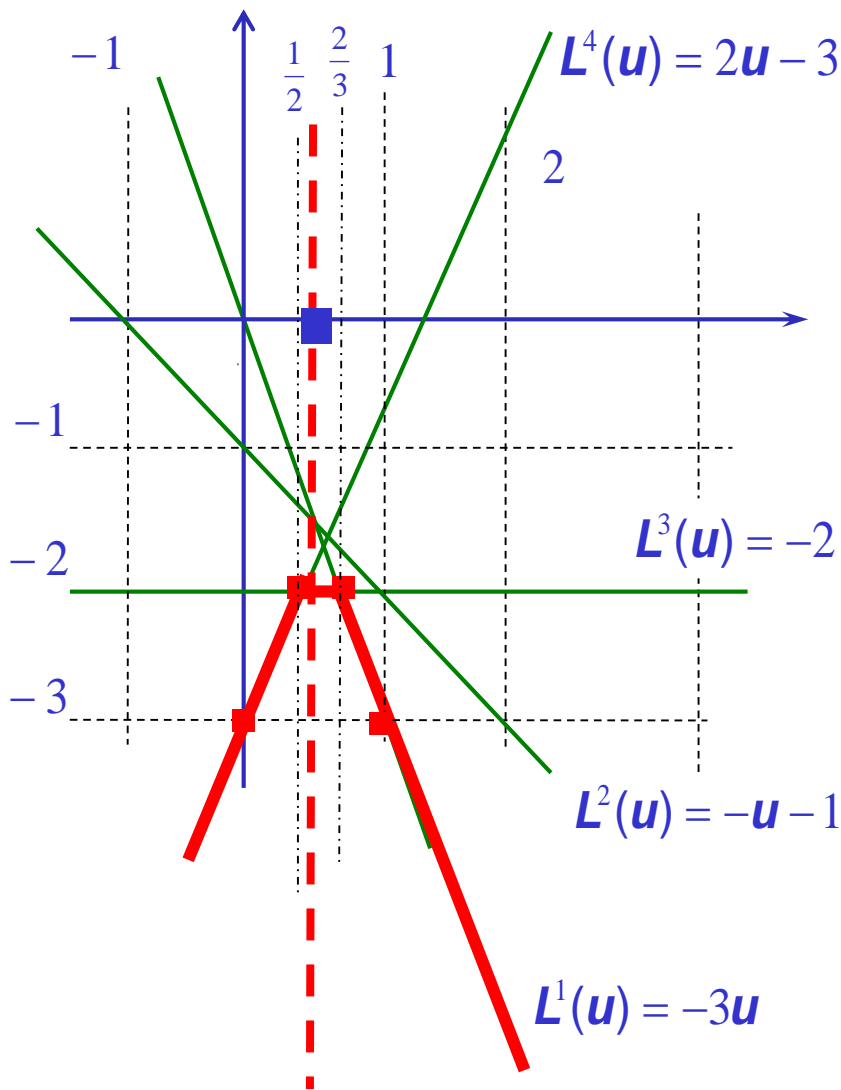
$$s = -3$$

✓ **Aggiorno** u

$$u^{(4)} = u^{(3)} + \theta^{(3)} s = 1 - \frac{3}{8} = \frac{5}{8}$$

✓ **Aggiorno** $\theta^{(4)} = \frac{\theta^{(3)}}{2} = \frac{1}{16} > \varepsilon = \frac{1}{32}$

Metodo del Subgradiente: Esempio II (cont.)



Passo 4 ($u^{(4)} = 5/8$, $\theta^{(4)} = \frac{1}{16}$)

✓ **Calcolo** $L(5/8)$

$$\min_{k=1, \dots, 4} \{L^k(5/8)\} = -2$$

✓ **Possibili subgradienti**

$$\partial L(u^{(4)}) \supseteq \{b - Ax^3\} = \{0\}$$

Coefficiente di u in $L^3(u)$

✓ **Scelgo un subgradiente**

$$s = 0$$

✓ **Aggiorno u**

$$u^{(5)} = u^{(4)} + \theta^{(4)}s = \frac{5}{8} + \frac{1}{16} \cdot 0 = \frac{5}{8} = u^{(4)}$$

✓ **Aggiorno θ**

$$\theta^{(5)} = \frac{\theta^{(4)}}{2} = \frac{1}{32} = \frac{1}{32}$$

✓ **STOP** (anche $0 \in \partial L(u^{(4)})$): $u^{Best} := \frac{1}{2}$ **soluzione (euristica)**