

Introducció a descomposició Dantzig - Wolfe (1961)

Aplicació de la dualitat Lagrangiana a Problemes lineals i quadràtics (6.6 Baizaraa)

Desc. D-W: Descomposició per PREUS

Es tracta d'aplicar la dualitat lagrangiana a problemes de P.L. del tipus:

$$\begin{array}{ll} \min_x & c^\top x \\ x \in R^n & \text{s.t.} \quad Ax = b \\ & Dx = d; \ x \geq 0 \end{array}$$

On l'estructura de la matriu D (bloc diagonal) permet dualitzar les restriccions $Ax = b$ avantatjosament

$$D = \begin{bmatrix} \boxed{D_1} & & & \\ & \boxed{D_2} & & 0 \\ & 0 & \ddots & \\ & & & \boxed{D_K} \end{bmatrix}, \quad A = [A_1 A_2 \dots A_K]$$
$$d = (d_1, d_2, \dots, d_K), \quad \begin{array}{l} c^\top = (c_1^\top, c_2^\top, \dots, c_k^\top) \\ x = (x_1, x_2, \dots, x_k) \end{array}$$

Explícitament, el programa és llavors,

$$(P) \quad \begin{array}{ll} \min_x & \sum_{\ell=1}^K c_\ell^\top x_\ell \\ \text{s.t.} & \sum_{\ell=1}^K A_\ell x_\ell = b \\ & \left. \begin{array}{l} D_\ell x_\ell = d_\ell \\ x_\ell \geq 0 \end{array} \right\} \ell = 1, 2, \dots, K \end{array}$$

Per comoditat, siguin ara els poliedres:

$$X_\ell = \{x_\ell \in R^{n_\ell} / D_\ell x_\ell = d_\ell, \ x_\ell \geq 0\}$$

(P) es reescriu:

$$\begin{array}{ll} \min_x & \sum_{\ell=1}^K c_\ell^\top x_\ell \\ & \sum_{\ell=1}^K A_\ell x_\ell = b \quad / \lambda \\ & x_\ell \in X_\ell, \ \ell = 1, 2, \dots, K \end{array}$$

i, dualizant $Ax = b$, la funció dual lagrangiana queda:

$$w(\lambda) = \min_x \sum_{\ell=1}^K c_\ell^\top x_\ell - \lambda^\top (\sum_{\ell=1}^K A_\ell x_\ell - b)$$

$$x_\ell \in X_\ell, \ell = 1, 2, \dots, K$$

$$w(\lambda) = \min_x \sum_{\ell=1}^K (c_\ell - A_\ell^\top \lambda)^\top x_\ell - \lambda^\top b \rightarrow S_p^*(\lambda)$$

$$(D) \quad x_\ell \in X_\ell, \ell = 1, 2, \dots, K$$

$$\boxed{\max_\lambda w(\lambda)} \text{ (LD)} \rightarrow \lambda^*$$

w és còncava no diferenciable . (gap nul \rightarrow ja que la funció valor (terme dreta) és convexa)

Si P presenta una solució òptima acotada llavors hi ha un punt de sella de forma que:

$$\forall x_D^* \in S_D(\lambda^*), \lambda^* \in S_{LD}$$

$$f(x_D^*) = w(\lambda^*) = f^* = f(x^*)$$

a més a més si $x_d^* \in S_D^*(\lambda)$ llavors

$$\partial w(\lambda) = \{b - Ax_D^* / x_D^* \in S_D^*(\lambda)\}$$

L'avantatge de la descomposició està en que el problema (D) resulta en K problemes del tipus:

$$\min_x \begin{array}{l} \tilde{c}_\ell^\top x_\ell \\ x_\ell \in X_\ell \end{array} \quad \ell = 1, 2, \dots, K$$

$$(\tilde{c}_\ell = c_\ell - A_\ell^\top \lambda)$$

Considerem ara $Y_\ell =$ conjunt dels vèrtexs de X_ℓ , (finit)

$$Y = \{y \in R^n \times \dots \times R^n \mid y^\top = (y_1^\top \dots y_K^\top), y_\ell \in Y_\ell \ell = 1, 2, \dots, K\}$$

Per tant la funció dual lagrangiana pot escriure's.

$$\boxed{w(\lambda) = \lambda^\top b + \min_{y \in Y} (c - A^\top \lambda)^\top y}$$

o equivalentment:

$$\begin{array}{ll} w(\lambda) \leq \lambda^\top B & + \quad (c - A^\top \lambda)^\top g_1 \\ w(\lambda) \leq \lambda^\top B & + \quad (c - A^\top \lambda)^\top g_2 \\ & \vdots \\ w(\lambda) \leq \lambda^\top B & + \quad (c - A^\top \lambda)^\top g_q \end{array} \quad \begin{array}{l} g_\ell \in Y \\ (q = |Y|) \end{array}$$

i també:

$$\boxed{\begin{array}{ll} \max_{\theta, \lambda} & \theta \\ & \theta \leq \lambda^\top b + (c - A^\top \lambda)^\top g_\ell, \quad \ell = 1, 2, \dots, q \end{array}}$$

(amb un n° molt llarg de constriccions)

Reescrivim:

$$(LD) \quad \begin{array}{ll} \text{Max}_{\theta, \lambda} & \theta \\ & \theta \leq \lambda^\top \gamma_\ell + c_\ell^\top y_\ell, \quad \ell = 1, 2, \dots, q \quad | \alpha_\ell \end{array}$$

(α_ℓ variable dual) ($\gamma_\ell \triangleq b - Ay_\ell$)

També

$$(LD) \quad \begin{array}{ll} \text{Min}_{\theta, \lambda} & -\theta \\ & \begin{pmatrix} 1 - \gamma_1^\top \\ 1 - \gamma_2^\top \\ \vdots \\ 1 - \gamma_q^\top \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \theta \\ \lambda \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} c_1^\top y_1 \\ c_2^\top y_2 \\ \vdots \\ c_q^\top y_q \end{pmatrix} \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \text{Max}_\alpha & \sum_{\ell=1}^q (c^\top y_\ell) \alpha_\ell \quad \rightarrow \sum_{\ell=1}^q (c^\top y_\ell) \alpha_\ell = -\theta \\ & \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ -\gamma_1 & -\gamma_2 & \cdots & -\gamma_q \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_q \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix} \\ & \alpha_\ell \leq 0 \end{array}$$

$$(P') \quad \left[\begin{array}{ll} \text{Min}_\beta & \sum_{\ell=1}^q (c^\top y_\ell) \beta_\ell = Z^* = \theta \quad (\beta_\ell = -\alpha_\ell) \\ & \sum_{\ell=1}^q \beta_\ell = 1, \quad \gamma_\ell \geq 0 \quad | \theta \quad \text{Master} \\ & \sum_{\ell=1}^q \beta_\ell \gamma_\ell = 0, \quad | \lambda \quad \text{program} \end{array} \right]$$

N° molt alt de variables (vèrtexs de X . $|Y| = q$)

Cal observar que el problema (P') no és sinó una forma d'expressar el problema original (P) segons el conjunt de vèrtexs Y .

Ara bé. Suposem que tenim un subconjunt de vèrtexs Y' , $|Y'| = q' < q$ llavors plantegem el problema (P') per Y' hauria de donar un valor $z^* \geq z^*$; ja que el gap de dualitat és 0.

Cal fixar-se que el dual de (P') ha de ser precisament LD i d'aquí els LM (θ, λ) de (P') han de ser les variables de (LD)

Algorisme de Dantzig - Wolfe. (Desc per Preus)

0) Consideri's calcular un conjunt inicial de vèrtexs $Y^{(0)}$

en la passa (n :

1) Resoldre el problema (P') per $Y^{(n)}$, $|Y^{(n)}| = q_n$

$$(P') \quad \begin{array}{ll} \text{Min}_{\beta} & \sum_{\ell=1}^{q_n} (c^\top y_\ell) \beta_\ell \\ & \sum_{\ell=1}^{q_n} \beta_\ell \gamma_\ell = 0 \quad | \lambda^{(n)} \\ & \sum_{\ell=1}^{q_n} \beta_\ell = 1 \quad | \theta^{(n)} \\ & \beta_\ell \geq 0 \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{Master problem} \\ \\ \\ (\gamma_\ell = b - Ay_\ell, y_\ell \in Y^{(n)}) \end{array}$$

Si no ATURADA llavors:

2) Amb els L.M. $\lambda^{(n)}, \theta^{(n)}$ obtinguts per la resolució de (P').

Calcular el valor de la funció dual lagrangiana

$$w(\lambda^{(n)}) = b^\top \lambda^{(n)} + \text{Min}_x \sum_{i=1}^k (c_i - A^\top \lambda^{(n)})^\top x_i$$

(per desc.) $x_i \in X_i$ ↙

$$\boxed{\begin{array}{l} \text{Min}_{x_i} \quad (c_i - A_i^\top \lambda^{(n)})^\top x_i \\ x_i \in X_i \\ i = 1, 2, \dots, K \end{array}} \longrightarrow \text{nou vèrtex, } \hat{x} = \begin{pmatrix} \hat{x}_1 \\ \hat{x}_2 \\ \vdots \\ \hat{x}_K \end{pmatrix}$$

$$w(\lambda^{(n)}) = b^\top \lambda^{(n)} + \sum_{i=1}^K (c_i - A^\top \lambda^{(n)}) \hat{x}_i = c^\top \hat{x} + \hat{\gamma} \lambda^{(n)}; (\hat{\gamma} = b - A\hat{x})$$

$$Y^{(n+1)} = Y^{(n)} \cup \{\hat{x}\}$$

■ Si $w(\lambda^{(n)}) \geq \theta^{(n)}$: ATURADA = true

$n \leftarrow n + 1$;

FiSi

GO TO 1

En acabar, la solució x^* s'obté: $x^* = \sum_{\ell=1}^{q_n} \beta_\ell y_\ell$

$$w(\lambda^{(n)}) = \sum_{i=1}^K c_i \hat{x}_i^*, \quad \text{solució } x^* = \begin{pmatrix} \hat{x}_1^* \\ \hat{x}_2^* \\ \vdots \\ \hat{x}_K^* \end{pmatrix}$$

↗
(gap nul de dualitat)

en la pràctica l'aturada es produeix quan:

$$\theta^{(n)} - w(\lambda^{(n)}) \leq \varepsilon$$