

Algebraisk linjär optimering

$$\begin{aligned} \min z &= c^T x \\ \text{(LP)} \quad \text{d\AA} \quad Ax &= b \\ x &\geq 0 \end{aligned}$$

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

L\AAt $A = (A_1, A_2, \dots, A_n)$ d\AAr alla $A_j \in \mathbb{R}^m$
och $c^T = (c_1, c_2, \dots, c_n)$ d\AAr alla $c_j \in \mathbb{R}$.

Antag ett en till\AAten basl\AAsning
(dvs h\AArtpunkt) \AAr k\AAnd, med
basvariabler x_1, x_2, \dots, x_m och icke-
basvariabler x_{m+1}, \dots, x_n . (Kan alltid
\AAst\AAdkommas mha en omnumrering av
variablerna!)

$$\begin{aligned} \text{Inf\AAr: } x_B &= (x_1, \dots, x_m)^T \\ x_N &= (x_{m+1}, \dots, x_n)^T \\ c_B &= (c_1, \dots, c_m)^T \\ c_N &= (c_{m+1}, \dots, c_n)^T \\ B &= (A_1, \dots, A_m) \in \mathbb{R}^{m \times m} \\ N &= (A_{m+1}, \dots, A_n) \in \mathbb{R}^{m \times (n-m)} \end{aligned}$$

$$\text{Allts\AA: } x = \begin{pmatrix} x_B \\ x_N \end{pmatrix}, \quad c = \begin{pmatrix} c_B \\ c_N \end{pmatrix} \quad \text{och} \quad A = (B, N).$$

S\AAtt in i LP!

$$\min z = \begin{pmatrix} c_B \\ c_N \end{pmatrix}^T \begin{pmatrix} x_B \\ x_N \end{pmatrix}$$

$$\text{då: } (B, N) \begin{pmatrix} x_B \\ x_N \end{pmatrix} = b$$

$$\begin{pmatrix} x_B \\ x_N \end{pmatrix} \geq 0$$

$$\Leftrightarrow \min z = c_B^T x_B + c_N^T x_N$$

$$\text{då: } Bx_B + Nx_N = b$$

$$x_B, x_N \geq 0$$

(partitionering
av LP)

$$\text{Men } Bx_B + Nx_N = b \Leftrightarrow \underset{\substack{\uparrow \\ \text{m} \times \text{m enhetsmatrix}}}{I} x_B + B^{-1} N x_N = B^{-1} b$$

(B^{-1} finns eftersom vi utgick från en tillåten baslösning)

$$\begin{aligned} \text{Vidare: } z &= c_B^T x_B + c_N^T x_N = c_B^T (B^{-1} b - B^{-1} N x_N) + c_N^T x_N \\ &= c_B^T B^{-1} b + (c_N^T - c_B^T B^{-1} N) x_N \end{aligned}$$

Alltså är LP ekvivalent med

$$\min z = c_B^T B^{-1} b + (c_N^T - c_B^T B^{-1} N) x_N$$

$$\text{då: } I x_B + B^{-1} N x_N = B^{-1} b$$

$$x_B, x_N \geq 0.$$

Problemet är uttryckt i en bas som svarar mot en tillåten baslösning.

Den tillåtna baslösningen ges av $x_B = B^{-1}b$ och $x_N = 0$, med $z = c_B^T B^{-1}b$.

Obs: $B^{-1}b \geq 0$ gäller, ty tillåten baslösning.
 $z = c_B^T B^{-1}b = c_B^T x_B + c_N^T x_N$ där $x_B = B^{-1}b$ och $x_N = 0$

Om $c_N^T - c_B^T B^{-1}N \geq 0$ gäller så fås att

$$z = c_B^T B^{-1}b + \underbrace{(c_N^T - c_B^T B^{-1}N)}_{\geq 0} \underbrace{x_N}_{\geq 0} \geq c_B^T B^{-1}b \text{ för alla } x_N \geq 0,$$

varför $x_N^* = 0$ och $x_B^* = B^{-1}b$, med $z^* = c_B^T B^{-1}b$.

Alltså kan optimalitet detekteras!

Om $c_N^T - c_B^T B^{-1}N \not\geq 0$ inte gäller: möjligt att relativt enkelt beräkna en bättre tillåten baslösning.

Storheterna $\bar{c}_N^T = c_N^T - c_B^T B^{-1}N$ kallas reducerade kostnader. Skrivs ofta som $\bar{c}_N^T = c_N^T - y^T N$ där $y^T = c_B^T B^{-1}$.

[För maximeringsproblem: optimum om $\bar{c}_N^T \leq 0$ gäller.]