

1. Uppgift:  $\min z = 3x_1 + x_2$

$$\text{Då } \begin{bmatrix} 2x_1 + x_2 \geq 6 \\ -x_1 + x_2 \geq -2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{bmatrix}$$

Skriv på standardform m.h.åslackvariabler

$$\min z = 3x_1 + x_2$$

$$\text{Då } \begin{bmatrix} 2x_1 + x_2 - s_1 = 6 \\ x_1 - x_2 + s_2 = 2 \\ x_1, x_2, s_1, s_2 \geq 0 \end{bmatrix}$$

Vi ser ingen uppenbar bas  $\Rightarrow$  skapa FAS I problem

$$\min w = a$$

$$\text{Då } \begin{bmatrix} 2x_1 + x_2 - s_1 + a = 6 \\ x_1 - x_2 + s_2 = 2 \end{bmatrix}$$

$$\text{Välj } a, s_2 \text{ som bas } \Rightarrow B = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Titta på reducerad kostnad:

$$c_N^T - C_B^T B^{-1} N = [0 \quad 0 \quad 0] - [1 \quad 0] \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 1 & -1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$= [-2 \quad -1 \quad 1]$$

$\Rightarrow$  välj  $x_1$  som inkommande.

Vi gör min-ratio test för att hitta utgående

$$Y = B^{-1} A_{ink} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$\bar{b} = B^{-1} b = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 6 \\ 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 2 \end{bmatrix}$$

Utgående =  $\left[ \begin{array}{c} \text{argmin} \\ i, Y_i > 0 \end{array} \right] \frac{\bar{b}}{Y_i} \Rightarrow$  bas variabel 2 utgår.

Ny bas blir  $a, x_1$

$$\Rightarrow B = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} B^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & -2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} B^{-1}b = \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \end{bmatrix} c_N^T = [0 \quad 0 \quad 0]$$
$$c_B^T = [1 \quad 0]N = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Hitta reducerad kostnad  $C_N^T - C_B^T B^{-1}N =$

$$[0 \quad 0 \quad 0] - [1 \quad 0] \begin{bmatrix} 1 & -2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{bmatrix} = [-1 \quad 2] \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 \end{bmatrix} = [-3 \quad 1 \quad 2]$$

icke basvar 1, d.v.s.  $x_2$  blir inkommande.

Gör min ratio.

$$Y = B^{-1}A_{ink} = \begin{bmatrix} 1 & -2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ -1 \end{bmatrix}$$

utgående =  $\left[ \begin{array}{c} \text{argmin} \\ i, Y_i > 0 \end{array} \right] \frac{\bar{b}_i}{Y_i} \Rightarrow$  basvar 1 utgår.

Ny bas blir  $x_2, x_1$ .

Vi har ej länge någon artificiell variabel i basen  $\Rightarrow$  Fas I är klar.

Starta fas II. Vi har bas  $x_1, x_2$

$$\Rightarrow B = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \Rightarrow B^{-1} = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -2 \end{bmatrix} B^{-1}b = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 8 \\ 2 \end{bmatrix}$$
$$c_B^T = [3 \quad 1]c_N^T = [0 \quad 0]N = \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Hitta reducerad kostnad.  $\bar{c} = c_N^T - c_B^T - c_B^T B^{-1}N = [0 \quad 0] - [3 \quad 1] \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$   
 $= -[4/3 \quad 1/3] \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = [4/3 \quad -1/3]$  icke basvar 2 =  $s_2$  är inkommen.

Vi gör min ratio test.  $Y = B^{-1}A_{ink} = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1/3 \\ -2/3 \end{bmatrix}$

Utgående =  $\left[ \begin{array}{c} \text{argmin} \\ i, y_i > 0 \end{array} \right] \frac{\bar{b}_i}{y_i} \Rightarrow$  basvar 1 är utgående.

Ny bas  $x_2, s_2$ .

Hitta reducerad kostnad:

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{bmatrix} B^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} c_N^T = [3 \quad 0] c_B^T = [1 \quad 0] N = \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\bar{c} = c_N^T - C_B^T B_N^{-1} = [3 \quad 0] - [1 \quad 0] \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow i = [3 \quad 0] - [1 \quad 0] \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = 1 \quad 1 \geq 0$$

$\Rightarrow$  vi har en optimal bas,  $x_1, s_2$

med värden  $B^{-1}b = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 6 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 8 \end{bmatrix} \Rightarrow Z^* = 3x_1 + x_2 = 6$

Vi har  $x_1 = 0, x_2 = 6, s_1 = 0, s_2 = 8$ .

Kolla!  $\begin{bmatrix} 2x_1 + x_2 = 6 \geq 6 \quad \text{OK} \\ -x_1 + x_2 = 6 \geq -2 \quad \text{OK} \end{bmatrix}$

1b) För att avgöra för vilka  $c$  mängden påverkar bildar vi problemet.  $\min z = x_1 + x_2$

Då  $\begin{bmatrix} 2x_1 + x_2 \geq 6 \\ -x_1 + x_2 \geq -2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{bmatrix}$

Antag att det optimala värdet på detta problem är  $z^*$ . Då påverkas mängden för  $c > z^*$ .

2a) Ett exakt straff för " $g_i(x) \geq 0$ " är  $\min\{0, g_i(x)\}$ . En strafffunktionsmetod baserad på denna är följande:

0. Välj  $\mu_0 \geq 0$ . Sätt  $t = 0$ .
1. Lös  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} f(x) - \mu^t \cdot \min\{0, g_i(x)\} \rightarrow x^t$ .
2. Sätt  $\mu^{t+1} > \mu^t$  (så att  $\lim_{t \rightarrow \infty} \mu^t = +\infty$ ),  $t := t + 1$ , gå till 1.

b) Låt  $x := \{x \in \mathbb{R}^n \mid a_i^T x \geq b_i, i = 1, \dots, m\}$ . Frank-Wolfe algoritmens iteration är följande:

0. Välj  $x^0 = X$ . Sätt  $t = 0$ .
1. Lös  $\min_{y \in X} \nabla f(x^t)^T y \rightarrow y^t$ .
2. Om  $\nabla f(x^t)^T (b^t - x^t) = 0 \Rightarrow$  Stopp!  $x^t$  är en KKT-punkt.
3. Lös  $\min_{\ell \in [0,1]} f(x^t + \ell(y^t - x^t)) \rightarrow \ell_t$ .

4. Sätt  $x^{t+1} = x^t + \ell_t(y^t - x^t)$ ,  $t := t + 1$ , gå till 1.

För att en iteration skall kunna genomföras krävs att stegen 1 och 3 (de två optimeringsproblemen) är genomförbara. Steg 1 är genomförbart om LP-problemet har en lösning, d.v.s. om  $\nabla f(x^t)^T y$  är nedåt begränsad på  $X$ . Steg 2 är genomförbart om  $f$  har ett minimum på linjesegmentet  $[x^t, y^t]$ . För detta räcker det med att  $f$  är kontinuerligt differentierbar eftersom den då är kontinuerlig och  $[x^t, y^t]$  är en kompakt mängd (Weierstrass). För steg 1 fordras i allmänhet att  $x$  är begränsad.

c) Eftersom  $f$  bara är differentierbar en gång har vi inte tillgång till rena Newtonmetoder. Problemet är konvext och inte särdeles stort ( $n = 500$  är att betrakta som ganska litet för ett konvext obegränsat problem). Om  $\nabla f(x)$  är någorlunda lätt att beräkna rekommenderas Qvari-Newton/konjugerade gradientmetoder. (se kurslitteraturen för beskrivningar.)

3 a) Modell: Variabler:

$x_{ij}$  = andel av rxxxx  $j$ :s efterfrågan som tillgodoses av central  $i$   $\forall i, \forall j$ .

$$y_i = \begin{cases} 1, & \text{om central } i \text{ byggs, } \forall i. \\ 0, & \text{annars.} \end{cases}$$

Ny konstant:  $a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{om } d_{ij} \leq D \\ 0 & \text{annars} \end{cases} \forall i, \forall j$  (uppnåelighetsmatris)

Minimera  $\sum_{i=1}^{10} i = j c_i b_i$

Då

$$x_{ij} \leq a_{ij} y_i, i = 1, \dots, 10; j = 1, \dots, 30 \quad (\text{uppnåelighet})$$

$$\sum_{j=1}^{30} e_j x_{ij} \leq k_i y_i, i = 1, \dots, 10 \quad (\text{tillgång})$$

$$\sum_{i=1}^{10} k_{ij} = 1, j = 1, \dots, 30 \quad (\text{efterfrågan})$$

$$x_{ij} \geq 0, \quad i = 1, \dots, 10, j = 1, \dots, 30$$

$$y_i \in \{0, 1\}, i = 1, \dots, 10.$$

b) tillägg:  $x_{ij} \in \{0, 1\}, i = 1, \dots, 10; j = 1, \dots, 30$ .

4 a)  $x^*$  är ett lokalt minimum  $\Leftrightarrow f(x^*) \leq f(x), \forall x \in B(x^*)$ , där  $B(x^*) = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \|x - x^*\| \leq \epsilon\}$  för ett tillräckligt litet  $\epsilon > 0$ .

$x^*$  är ett lokalt minimum  $\Rightarrow \nabla f(x^*) = \mathbf{0}^n$ .

b)  $x^*$  är ett lokalt minimum  $\Leftrightarrow f(x^*) \leq f(x), \forall x \in B(x^*) \cap S$ .

$x^*$  är ett lokalt minimum  $\Rightarrow \exists \lambda_* \geq \mathbf{0}^m$  så att

- $\nabla f(x^*) = A^T \lambda_*$ .
- $\lambda_*^T (Ax^* - b) = 0$
- $Ax^* \geq b$ .

5 a) Sätt  $\phi(x) = -\sum_{i=1}^m \log(-g_i(x)), \beta(x, \mu) = f(x) + \mu\phi(x)$ . Låt  $\mu_1, \mu_2, \dots$  vara en positiv och monotont avtagande följd om tal med gränsvärde 0. Sekvensen  $x_1, x_2, \dots$ , ges av

$$x_k \in \arg \min_{x \in \mathbb{R}^n} \beta(x, \mu_k).$$

b) (Iterationsindex  $k$  struket här.) Från optimalitetsvillkoret  $\nabla_x \beta(x, \mu) = o^n$  fås att

$$\nabla f(x) = \sum_{i=1}^m \frac{\mu}{g_i(x)} \nabla g_i(x) = o^n. \text{ Eftersom } g_i(x) > 0, \forall i.$$

kan vi skriva detta som: ( $\lambda_i = \mu/g_i(x), i = 1, \dots, m$ )

$$\begin{aligned} \nabla f(x) - \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(x) &= o^n, \\ \lambda_i \cdot g_i(x) &= \mu, i = 1, \dots, m \\ g_i(x) &\geq 0, i = 1, \dots, m. \end{aligned}$$

Skillnaden mellan detta och KKT för problemet (1)-(2) är att högerledet 0 i komplementariteten ersatts av  $\mu > 0$ .

Multiplikator estimat:  $\lambda_i = \mu/g_i(x), i = 1, \dots, m..$

c) Låt  $I(x^*) = \{i | g_i(x^*) = 0\}$ .  $x^*$  är reguljär betyder att  $\nabla g_i(x^*), i \in I(x^*)$  är linjärt oberoende. Pga att  $f$  och  $g_i$  är kontinuerligt differentierbara så följer att  $\{x_k\} \rightarrow x^* \Rightarrow \{\nabla f(x_k)\} \rightarrow \nabla f(x^*); \{\nabla g_i(x_k)\} \rightarrow \nabla g_i(x^*), \forall i$ . Multiplikator estimatet ger att för  $i \notin I(x^*) : \{\lambda_{ik}\} = \{\mu_k/g_i(x_k)\} \rightarrow 0/g_i(x^*) = 0$ . För  $i \in I(x^*)$ , notera att systemet  $\nabla f(x^*) - \sum_{i \in I(x^*)} \lambda_i \nabla g_i(x^*) = 0^n$  har en unik lösning  $\lambda_i^*, i \in I(x^*)$ , vilken måste vara gränsvärdet för  $\{\lambda_{ik}\}, i \in I(x^*)$ . Ty antag att  $\{\lambda_{ik}\}, i \in I(x^*)$ , konvergerar mot  $\bar{\lambda}$ , där  $\bar{\lambda}_i \neq \lambda_i^*$  för

något  $i \in I(x^*)$ . Då följer att

$$\begin{aligned} 0 = \nabla f(x_k) &= \sum_{i \notin j(x^*)} \lambda_{ik} \nabla g_i(x_k) - \sum_{i \in I(x^*)} \lambda_i^* \nabla g_i(x_k) - \sum_{i \in I(x^*)} [\lambda_{ik} - \lambda_i^*] \nabla g_i(x_k) \rightarrow \\ &\rightarrow \nabla f(x^*) - 0 - \sum_{i \in j(x^*)} \lambda_i^* \nabla g_i(x^*) - \sum_{i \in j(x^*)} [\bar{\lambda}_i - \lambda_i^*] \nabla g_i(x^*) = \\ &= - \sum_{i \in I(x^*)} [\bar{\lambda}_i - \lambda_i^*] \nabla g_i(x^*). \end{aligned}$$

Denna summa är 0 endast om  $\bar{\lambda}_i = \lambda_i^* \quad \forall i \in I(x^*)$ , ty  $\nabla g_i(x^*)$  är linjärt oberoende. Alltså är  $\{\lambda_k\}$  konvergent, och vi kan sammanfatta läget så här: eftersom  $g_i(x_k) > 0$  för alla  $i$  och  $k$  kommer  $g_i(x^*) \geq 0$  att gälla. Dessutom för  $(x^*, \lambda^*)$  gäller att

$$\begin{aligned} \nabla f(x^*) - \sum_{i=1}^m \lambda_i^* \nabla g_i(x^*) &= 0^n \\ \lambda_i^* g_i(x^*) &= 0, i = 1, \dots, m \\ \lambda_i^* &\geq 0, i = 1, \dots, m \end{aligned}$$

$\therefore$  I limes fås vektorer  $(x^*, \lambda^*)$  som tillsammans uppfyller KKT-villkoren för ursprungs problemet!

6 a) KKT:  $L(x, \lambda, \mu) = \frac{1}{2}x^T Qx - q^T x + \lambda^T (Ax - b) - \mu^T x$  ger

- $\begin{bmatrix} Qx + \lambda^T \lambda - I\mu = q \\ \lambda, \mu \geq 0 \end{bmatrix}$  (dual till.)
- $\begin{bmatrix} \lambda^T (Ax - b) = 0 \\ \mu^T x = 0 \end{bmatrix}$  (kompl.)
- $\begin{bmatrix} Ax \leq b \\ x \geq 0 \end{bmatrix}$  (primal till.)

KKT beskriver mängden av globalt optimala lösningar om  $Q$  är positivt semidefinit.

b) Inför en slackvariabel i  $Ax \leq b$ . Då fås ur KKT:

$$\begin{bmatrix} Qx + A^T \lambda - I_n & = & q \\ Ax & + & Is = b \\ x, & A, \mu, & s \geq 0 \end{bmatrix} \text{ samt } \begin{cases} \lambda^T s = 0 \\ \mu^T x = 0 \end{cases}$$

Vi identifierar  $v = \begin{bmatrix} x \\ s \end{bmatrix}$ ;  $w = \begin{bmatrix} \mu \\ \lambda \end{bmatrix}$ ;  $T = \begin{bmatrix} Q & 0 \\ A & I \end{bmatrix}$ ;  $U = \begin{bmatrix} A^T & -I \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ ;  $p = \begin{bmatrix} q \\ b \end{bmatrix}$ .

Fas-1-metodP: Inför artificiella variabler  $z^1 \in \mathbb{R}^n$  och  $z^2 \in \mathbb{R}^m$  och betrakta problemet (multiplera först rader så att  $q, b \geq 0$ !)

$$\text{minimera } \sum_{j=1}^n z_j^1 + \sum_{i=1}^m z_i^2$$

$$\text{då } \begin{cases} Qx + A^T\lambda - I_m u & + z^1 = q \\ Ax & + Is + z^2 = b \\ \lambda, m, s, z^1, z^2 \geq 0 \\ \lambda^T s = 0, \mu^T x = 0 \end{cases}$$

Enda skillnaden mot ett Fas-1-problem i LP är kraven att  $\lambda^T s = 0$  och  $\mu^T x = 0$ . Det betyder i själva verket att  $\lambda_i \cdot s_i = 0 \quad \forall i$  och  $\mu_j \cdot x_j = 0 \quad \forall j$ . Att säkerställa att detta är uppfyllt är inte svårt: vi inför ett tillägg till inkommande kriteriet:

- Om  $\lambda_i(s_i)$  redan finns i basen, får inte  $s_i(\lambda_i)$  vara inkommande, såvida det inte inträffar att  $s_i(\lambda_i)$  blir den utgående variabeln.
- Motsvarande för paret  $(\mu_j, x_j)$ .

7 a)  $f(x) = 2x_1^3 + 2x_2^2 + 12x_1x_2 - 24x_1 - 20x_2 \Rightarrow$

$$\nabla f(x) = (6x_1^2 + 12x_2 - 24; 6x_2^2 + 12x_1 - 20)^T$$

$$\nabla^2 f(x) = \begin{bmatrix} 12x_1 & 12 \\ 12 & 12x_2 \end{bmatrix} = 12 \begin{bmatrix} x_1 & 1 \\ 1 & x_2 \end{bmatrix}$$

Eigenvärden hos  $\begin{bmatrix} x_1 & 1 \\ 1 & x_2 \end{bmatrix}$ :  $\det \begin{bmatrix} x_1 - \lambda & 1 \\ 1 & x_2 - \lambda \end{bmatrix} = 0 \Rightarrow \dots \Rightarrow$

Eigenvärden:  $\left[ \begin{array}{l} \lambda_1 = (x_1 + x_2)/2 + \sqrt{(\frac{1}{2}x_1 - \frac{1}{2}x_2)^2 + 1} \\ \lambda_2 = (x_1 + x_2)/2 - \sqrt{(\frac{1}{2}x_1 - \frac{1}{2}x_2)^2 + 1} \end{array} \right] \lambda_1 \geq \lambda_2!$

$\lambda_2 \geq 0$  om och endast om  $x_1, x_2 \geq 0$  och  $x_1x_2 \geq 1$ .

$\therefore f$  är konvex då  $x_1, x_2 \geq 0, x_1x_2 \geq 1$

$\lambda_1 \leq 0$  om och endast om  $x_1, x_2 \leq 0$  och  $x_1x_2 \geq 1$ .  $\therefore f$  är konkav då  $x_1, x_2 \leq 0, x_1x_2 \geq 1$

$\therefore f$  är följaktligen varken konvex eller konkav då  $x_1x_2 < 1$ .

b)  $\bar{x} = (1, 1)^T$ . Newtons metod utnyttjar sökriktningen  $p$  från  $\nabla^2 f(\bar{x})p = -\nabla f(\bar{x})$ .  $I\bar{x} = (1, 1)^T$  är  $\nabla f(\bar{x}) = (-6, -2)$ ;  $\nabla^2 f(\bar{x}) = \begin{bmatrix} 12 & 12 \\ 12 & 12 \end{bmatrix}$ . Det

existerar inte något  $p$  som uppfyller  $\nabla^2 f(\bar{x})p = -\nabla f(\bar{x})$ ! Modifiering à la Levenberg-Marquardt: addera en lämpligt skalad enhetsmatris till  $\nabla^2 f(\bar{x})$ . Lös t.ex.

$$[\nabla^2 f(\bar{x}) + \sigma I]p = -\nabla f(\bar{x}) \text{ för } \sigma = 10.$$

$$\begin{bmatrix} 22 & 12 \\ 12 & 22 \end{bmatrix} p = \begin{bmatrix} 6 \\ 2 \end{bmatrix} \Leftrightarrow p \approx (0.32, -0.08)$$

Vi använder Armijos steglägsregel:

$$f(\bar{x} + \ell p) \leq f(\bar{x}) + \alpha \ell \nabla f(\bar{x})^T p, \alpha \in (0, 1).$$

Med  $\alpha = 0.1$  och  $\ell = 1$  som startsteglägd fås:

$$\nabla f(\bar{x})^T p \approx -1.74 < 0$$

$$f(\bar{x}) = -28; \bar{x} + \ell p \approx (1.32, 0.92); f(\bar{x} + \ell p) \approx -29.35$$

$f(\bar{x}) + \alpha \ell \nabla f(\bar{x})^T p \approx -28.17 \geq -29.35$ , d.v.s. steglägd 1 accepteras av Armijos steglägsregel.

Nästa iterationspunkt är  $x = (1.32, 0.92)$ .