

Tentamen i TAOPO7 Opt grk Y den 11/6-19:
kortfattade lösningar.

1. a) $\begin{cases} x_1 + x_2 \geq 1-y \\ x_1 + x_2 \leq 2-y \end{cases}$

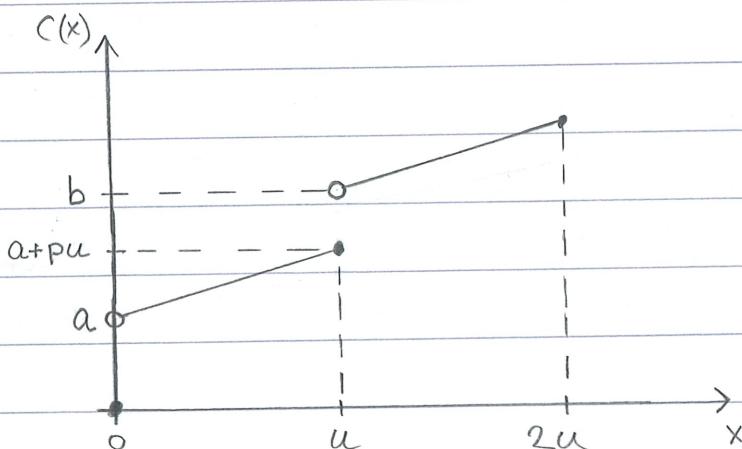
b) Om $x=0$ så är $(y_1, y_2) = (0, 0)$, $(y_1, y_2) = (1, 0)$ och $(y_1, y_2) = (0, 1)$ tillåtet. Det korrekta värdet $C=0$ får om $(y_1, y_2) = (0, 0)$ är optimalt, vilket gäller om $a \geq 0$ och $b-pu \geq 0$.

Om $0 < x \leq u$ så är $(y_1, y_2) = (1, 0)$ och $(y_1, y_2) = (0, 1)$ tillåtet. Det korrekta värdet $C = a+px$ får om $(y_1, y_2) = (1, 0)$ är optimalt, vilket gäller om $a \leq b-pu$.

Om $u < x \leq 2u$ så är endast $(y_1, y_2) = (0, 1)$ tillåtet, vilket ger det korrekta värdet $C = b+p(x-u)$.

Alltså: $a \geq 0$, $b-pu \geq 0$ och $a \leq b-pu$, vilket är ekvivalent med att $a \geq 0$ och $b \geq a+pu$.

Svar: $a \geq 0$ och $b \geq a+pu$

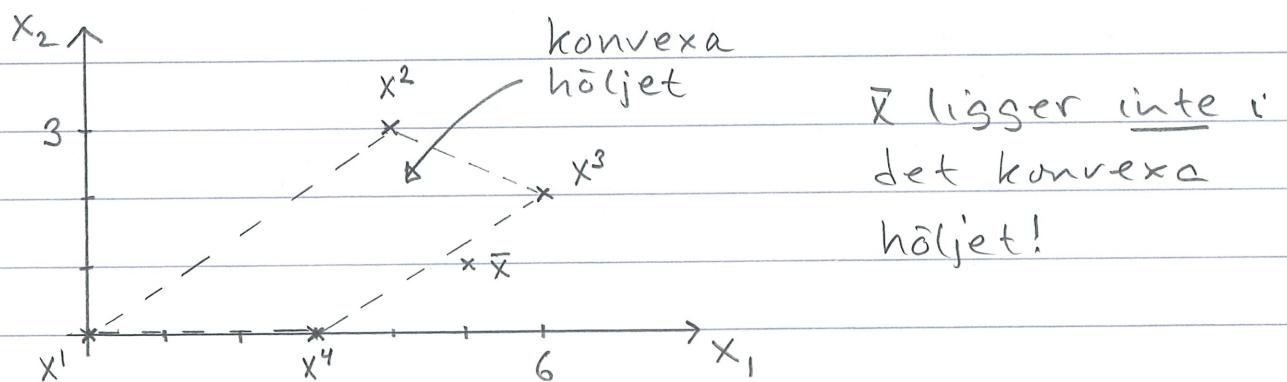


2. Uttryck först målfunktionen i icke-basvariabler.

$$W = a_1 + a_2 = 5 - 4\lambda_2 - 6\lambda_3 - 3\lambda_4 + 1 - 3\lambda_2 - 2\lambda_3 = \\ = 6 - 7\lambda_2 - 8\lambda_3 - 3\lambda_4$$

bas	-W	λ_1	λ_2	λ_3	λ_4	a ₁	a ₂	värde
-W	1	0	-7	-8	-3	0	0	-6
a ₁	0	0	4	6	3	1	0	5
a ₂	0	0	3	(2)	0	0	1	1
λ_1	0	1	1	1	1	0	0	1
<hr/>								
-W	1	0	5	0	-3	0	4	-2
a ₁	0	0	-5	0	3	1	-3	2
λ_3	0	0	3/2	1	0	0	1/2	1/2
λ_1	0	1	-1/2	0	(1)	0	-1/2	1/2
<hr/>								
-W	1	3	7/2	0	0	0	5/2	-1/2
a ₁	0	-3	-7/2	0	0	1	-3/2	1/2
λ_3	0	0	3/2	1	0	0	1/2	1/2
λ_4	0	1	-1/2	0	1	0	-1/2	1/2

$W^* = \frac{1}{2} > 0 \Rightarrow \bar{x}$ ligger inte i det konvexa höljet.



$$3. \text{ a) } V^* = \max V = 21y_1 + 14y_2$$

$$\begin{array}{l|l} \text{da}^* 2y_1 + 5y_2 \leq 58 & x_1 \\ y_1 + 2y_2 \leq 18 & x_2 \\ 4y_1 + y_2 \leq 44 & x_3 \\ -y_1 + y_2 \leq 9 & x_4 \\ y_1, y_2 \geq 0 & \end{array}$$

b) Primalt problem med $x_2 = 3$:

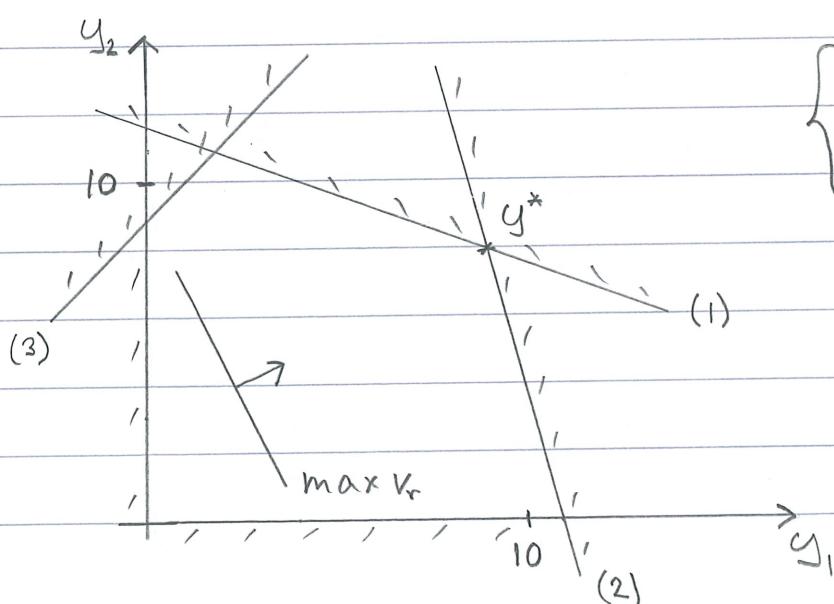
$$z_p^* = \min z_p = 58x_1 + 44x_3 + 9x_4 + 54$$

$$\begin{array}{l|l} \text{da}^* 2x_1 + 4x_3 - x_4 \geq 18 & y_1 \\ 5x_1 + x_3 + x_4 \geq 8 & y_2 \\ x_1, x_3, x_4 \geq 0 & \end{array}$$

Dualen till detta problem:

$$V_r^* = \max V_r = 18y_1 + 8y_2 + 54$$

$$\begin{array}{l|l} \text{da}^* 2y_1 + 5y_2 \leq 58 & x_1 \quad (1) \\ 4y_1 + y_2 \leq 44 & x_3 \quad (2) \\ -y_1 + y_2 \leq 9 & x_4 \quad (3) \\ y_1, y_2 \geq 0 & \end{array}$$



$$\begin{cases} 2y_1^* + 5y_2^* = 58 \\ 4y_1^* + y_2^* = 44 \end{cases}$$

$$\Rightarrow y^* = \begin{pmatrix} 9 \\ 8 \end{pmatrix}$$

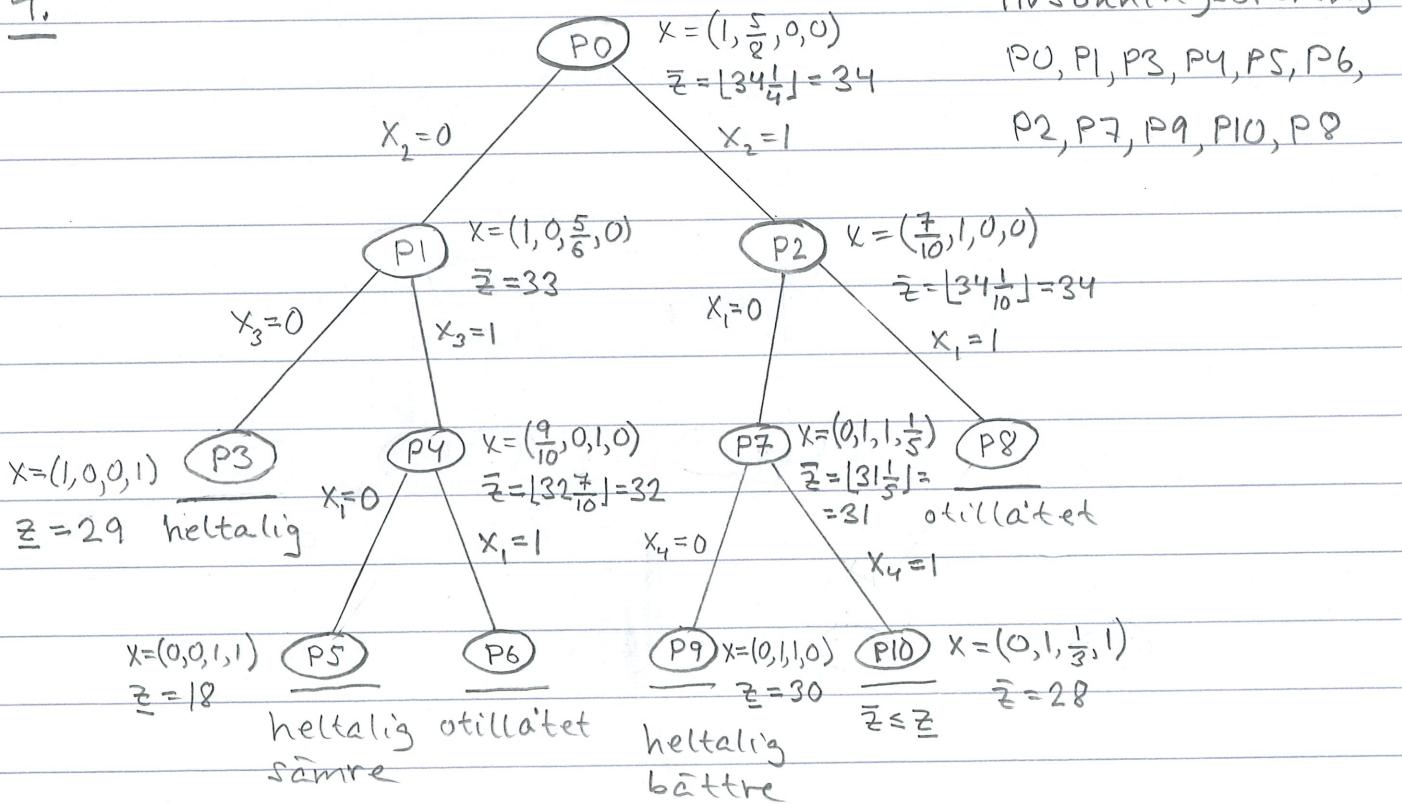
$$\Rightarrow V_r^* = 18 \cdot 9 + 8 \cdot 8 + 54 = 280$$

c) Stark LP-dualitet ger att $\bar{z}_r^* = v_r^* = 280$.

Det modifierade problemet är en restriktion av det ursprungliga primala problemet (dvs det är mer begränsat än det ursprungliga). Det modifierade problemets optimala mälfunktionsvärdet ger därför en pessimistisk uppskattning av det optimala mälfunktionsvärdet för det ursprungliga primala problemet. Alltså gäller att $\bar{z}^* \leq \bar{z}_r^* \Rightarrow \bar{z}^* \leq 280$.

[Kommentar: Om det ursprungliga primala problemet lösas så fås $\bar{z}^* = 266$. Vidare är $x_2^* = 5$, dvs valet $x_2 = 3$ är "icke-optimalt", varför $\bar{z}_r^* > \bar{z}^*$ fås.]

4.



Optimum: $x^* = (0, 1, 1, 0)$ med $\underline{z}^* = 30$.

$$5. \quad \nabla f(x) = \begin{pmatrix} 2x_1 - 4x_1 x_2 \\ 4x_2 - 2x_1^2 - 8 \end{pmatrix} \text{ och } \nabla^2 f(x) = \begin{pmatrix} 2-4x_2 & -4x_1 \\ -4x_1 & 4 \end{pmatrix}$$

a) $\nabla f(x^*) = \begin{pmatrix} 0 \\ -8 \end{pmatrix} \Rightarrow d_{BL}^* = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \Rightarrow x(t) = x^* + t d_{BL}^* = \begin{pmatrix} 0 \\ t \end{pmatrix}, t \geq 0 \Rightarrow$

$$\varphi(t) = f(x(t)) = 2t(t-4) \Rightarrow \varphi'(t) = 4t - 8 \begin{cases} < 0 \text{ om } t < 2 \\ > 0 \text{ om } t > 2 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \min_{t \geq 0} \varphi(t) \text{ fås för } t = 2 \Rightarrow x^* = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix}$$

b) $\nabla^2 f(x^*) = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix} \Rightarrow -\nabla^2 f(x^*)^{-1} \nabla f(x^*) = -\frac{1}{8} \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ -8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix}$

$\Rightarrow d_N^* = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$, vilket är samma riktning som i deluppgift a $\Rightarrow x^* = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix}$

c) $\nabla f(x^*) = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$, dvs x^* är en stationär punkt

$$\det(\nabla^2 f(x^*) - \lambda I) = \begin{vmatrix} -6-\lambda & 0 \\ 0 & 4-\lambda \end{vmatrix} = 0 \Rightarrow \lambda_1 = -6 < 0 \text{ och } \lambda_2 = 4 > 0$$

Alltså är x^* varken ett lokalt minimum eller ett lokalt maximum, utan en sadelpunkt.

6. a)

$$\det(\nabla^2 f(x) - \lambda I) = \begin{vmatrix} 4-\lambda & 1 \\ 1 & 2-\lambda \end{vmatrix} = (4-\lambda)(2-\lambda) - 1 =$$

$$= \lambda^2 - 6\lambda + 7 = 0 \Rightarrow \lambda_{1,2} = 3 \pm \sqrt{9-7} = 3 \pm \sqrt{2} > 0, \forall x \in \mathbb{R}^2$$

$\Rightarrow f(x)$ är konvex på \mathbb{R}^2

Bivillkoren är linjära och definierar därför ett konvext tillämpligt område.

minimering
 $f(x)$ konvex
 konvext område } \Rightarrow problemet är konvext

b) Lagrange-relaxation:

$$h(y) = \min_{x \in \mathbb{R}^2} 2x_1^2 + x_2^2 + x_1 x_2 - 9x_1 - x_2 + y_1(8 - 2x_1 - x_2) + y_2(11 - x_1 - 4x_2)$$

$$h(2,1) = \min_{x \in \mathbb{R}^2} 2x_1^2 + x_2^2 + x_1 x_2 - 9x_1 - x_2 + 2 \cdot (8 - 2x_1 - x_2) + 1 \cdot (11 - x_1 - 4x_2)$$

Detta är ett konvext problem utan bivillkor!

$$\nabla(2x_1^2 + x_2^2 + x_1 x_2 - 9x_1 - x_2 + 16 - 4x_1 - 2x_2 + 11 - x_1 - 4x_2) =$$

$$= \begin{pmatrix} 4x_1 + x_2 - 14 \\ x_1 + 2x_2 - 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} 4x_1 + x_2 = 14 \\ x_1 + 2x_2 = 7 \end{cases} \Rightarrow x(2,1) = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow h(2,1) = 2 \cdot 3^2 + 2^2 + 3 \cdot 2 - 9 \cdot 3 - 2 + 2(8 - 2 \cdot 3 - 2) + 1 \cdot (11 - 3 - 4 \cdot 2) = -1$$

För alla $y \in \mathbb{R}_+^2$ gäller att $h(y) \leq f^*$. Speciellt
gäller då att $h(2,1) \leq f^*$, dvs att $f^* \geq -1$.

Undersök om $x(2,1) = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$ är tillåten i det gitna
olinjära optimeringsproblem.

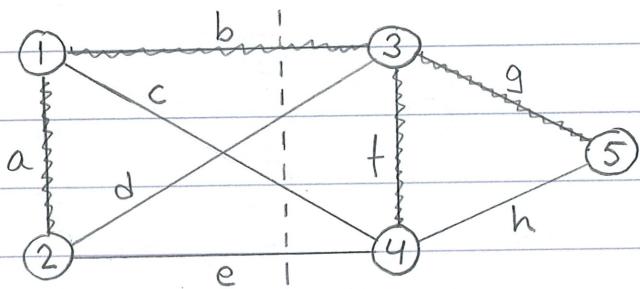
$$\left. \begin{array}{l} 8 - 2x_1(2,1) - x_2(2,1) = 8 - 2 \cdot 3 - 2 = 0 \leq 0 \\ 11 - x_1(2,1) - 4x_2(2,1) = 11 - 3 - 4 \cdot 2 = 0 \leq 0 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{tillåten?}$$

Alltså gäller att $f^* \leq f(x(2,1)) = f(3,2) = 2 \cdot 3^2 + 2^2 + 3 \cdot 2 - 9 \cdot 3 - 2 = -1$.

$$\left. \begin{array}{l} f^* \geq -1 \\ f^* \leq -1 \end{array} \right\} \Rightarrow f^* = -1$$

Svar: $f^* = -1$ [och $x^* = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$].

7. a) Nätverket och det gitna trädet:



Bägarna $(1,3)$, $(1,4)$, $(2,3)$ och $(2,4)$ går mellan nodmängderna $\{1,2\}$ och $\{3,4,5\}$, och det är endast trädvägen $(1,3)$ som kopplar ihop de två nodmängderna. Om någon av baögarna $(1,4)$, $(2,3)$ eller $(2,4)$ vore billigare än vägen $(1,3)$ så skulle både $(1,3)$ kunna bytas ut mot denna billigare väge. Detta skulle resultera i ett uppspänande träd som vore billigare än det gitna, vilket skulle motsäga att det gitna trädet är billigast. Alltså måste $c \geq b$, $d \geq b$ och $e \geq b$, dvs $\min\{c, d, e\} \geq b$, gälla. Sant!

b) KKT-villkor:

$$-\begin{pmatrix} x_2 \\ x_1 \end{pmatrix} + 2y_1 \begin{pmatrix} x_1/a^2 \\ x_2/b^2 \end{pmatrix} + y_2 \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix} + y_3 \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad (1)$$

$$y_1, y_2, y_3 \geq 0 \quad (2)$$

$$\left(\frac{x_1}{a}\right)^2 + \left(\frac{x_2}{b}\right)^2 \leq 1 \quad (3)$$

$$x_1, x_2 \geq 0 \quad (4)$$

$$y_1 \left(1 - \left(\frac{x_1}{a}\right)^2 - \left(\frac{x_2}{b}\right)^2\right) = 0 \quad (5)$$

$$y_2 x_1 = 0 \quad (6)$$

$$y_3 x_2 = 0 \quad (7)$$

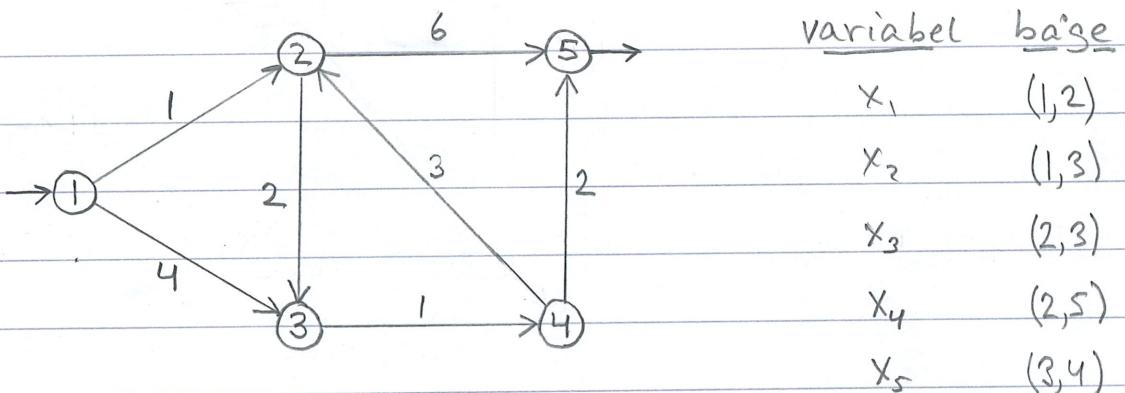
$x = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix}$ uppfyller (3), (4) och (5).

(6) och (7) uppfylls endast om $y_2 = y_3 = 0$.

(1) ger att $-\frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} b \\ a \end{pmatrix} + 2y_1 \begin{pmatrix} 1/\sqrt{2} \\ 1/\sqrt{2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \Rightarrow y_1 = \frac{ab}{2} > 0$

Alltså är $x = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix}$ en KKT-punkt, med
 $y_1 = \frac{ab}{2}$ och $y_2 = y_3 = 0$. Sunt!

- c) Problemet är en 0/1-modell för problemet
 att finna en billigaste väg från nod 1 till
nod 5 i det rihtade nätverket



- Vidare är alla båghastnader
icke-negativa. Alltså kan det
gipta problemet lösas med
Dijkstras algoritm. Sunt!