

LØSNINGSFORSLAG EKSAMEN HØST 2012 I TIØ4120 OPERASJONSANALYSE, GRUNNKURS

Oppgave 1

a)

La x_1 , x_2 og x_3 være antall enheter produsert av henholdsvis lenestoler, skamler og kjøkkenstoler. Modellen blir da:

$$\max Z = 24x_1 + 8x_2 + 15x_3$$

slik at

$$3x_1 + x_2 + 2x_3 \leq 40 \quad (\text{treverk})$$

$$2x_1 + x_2 \leq 20 \quad (\text{lær})$$

$$5x_1 + 2x_2 + 3x_3 \leq 80 \quad (\text{timer})$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

b)

Det duale problemet blir som følger (primalen er allerede på standard form, og vi innfører dualvariabler y_1 , y_2 og y_3 for de respektive restriksjonene):

$$\min W = 40y_1 + 20y_2 + 80y_3$$

slik at

$$3y_1 + 2y_2 + 5y_3 \geq 24 \quad (\text{lenestoler})$$

$$y_1 + y_2 + 2y_3 \geq 8 \quad (\text{skamler})$$

$$2y_1 + 3y_3 \geq 15 \quad (\text{kjøkkenstoler})$$

$$y_1, y_2, y_3 \geq 0$$

c)

Vi må først skrive modellen på utvidet form:

$$\max Z = 24x_1 + 8x_2 + 15x_3$$

slik at

$$3x_1 + x_2 + 2x_3 + s_1 = 40$$

$$2x_1 + x_2 + s_2 = 20$$

$$5x_1 + 2x_2 + 3x_3 + s_3 = 80$$

$$x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \geq 0$$

Det initielle simplex-tablået blir dermed:

BV	Z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	RHS	FHT
Z	1	-24	-8	-15	0	0	0	0	
s_1	0	3	1	2	1	0	0	40	
s_2	0	2	1	0	0	1	0	20	
s_3	0	5	2	3	0	0	1	80	

I første iterasjon pivoterer vi inn x_1 , som har minst redusert kostnad. Forholdstallstesten brukes til å bestemme hvilken variabel som skal ut av basis:

BV	Z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	RHS	FHT
Z	1	-24	-8	-15	0	0	0	0	
s_1	0	3	1	2	1	0	0	40	$40/3 = 13 \frac{1}{3}$
s_2	0	2	1	0	0	1	0	20	$20/2 = 10$
s_3	0	5	2	3	0	0	1	80	$80/5 = 16$

Vi pivoterer inn x_1 og ut s_2 :

BV	Z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	RHS	FHT
Z	1	0	4	-15	0	12	0	240	
s_1	0	0	-1/2	2	1	-3/2	0	10	
x_1	0	1	1/2	0	0	1/2	0	10	
s_3	0	0	-1/2	3	0	-5/2	1	30	

Vi har nå utført nøyaktig én iterasjon av simplex-algoritmen, slik oppgaven spør etter.

d)

Vi har nå gitt det initielle tablået

BV	Z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	RHS	FHT
Z	1	-24	-8	-15	0	0	0	0	
s_1	0	3	1	2	1	0	0	40	
s_2	0	2	1	0	0	1	0	20	
s_3	0	5	2	3	0	0	1	80	

i tillegg til deler av det optimale tablået:

BV	Z	x ₁	x ₂	x ₃	s ₁	s ₂	s ₃	RHS
Z	1				15/2	3/4	0	
x ₃	0				1/2	-3/4	0	
x ₁	0				0	1/2	0	
s ₃	0				-3/2	-1/4	1	

Fra delene i det optimale tablået ser vi at første linje i optimalt tablå kan skrives som 1*første linje + 15/2*andre linje + 3/4*tredje linje + 0*fjerde linje i det opprinnelige tablået:

$$\begin{aligned}
 & 1*(1 \ -24 \ -8 \ -15 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0) \\
 + & 15/2*(0 \ 3 \ 1 \ 2 \ 1 \ 0 \ 0 \ 40) \\
 + & 3/4*(0 \ 2 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 20) \\
 + & 0*(0 \ 5 \ 2 \ 3 \ 0 \ 0 \ 1 \ 80) \\
 = & (1 \ 0 \ 1/4 \ 0 \ 15/2 \ 3/4 \ 0 \ 315)
 \end{aligned}$$

Tilsvarende kan vi skrive andre linje i optimalt tablå som 0*første linje + 1/2*andre linje - 3/4*tredje linje + 0*fjerde linje i opprinnelig tablå:

$$\begin{aligned}
 & 0*(1 \ -24 \ -8 \ -15 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0) \\
 + & 1/2*(0 \ 3 \ 1 \ 2 \ 1 \ 0 \ 0 \ 40) \\
 - & 3/4*(0 \ 2 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 20) \\
 + & 0*(0 \ 5 \ 2 \ 3 \ 0 \ 0 \ 1 \ 80) \\
 = & (0 \ 0 \ -1/4 \ 1 \ 1/2 \ -3/4 \ 0 \ 5)
 \end{aligned}$$

Vi kan skrive tredje linje i optimalt tablå som 0*første linje + 0*andre linje + 1/2*tredje linje + 0*fjerde linje i opprinnelig tablå.

Fjerde linje i optimalt tablå kan skrives som 0*første linje - 3/2*andre linje - 1/4*tredje linje + 1*fjerde linje i opprinnelig tablå.

Vi får da:

BV	Z	x ₁	x ₂	x ₃	s ₁	s ₂	s ₃	RHS
Z	1	0	1/4	0	15/2	3/4	0	315
x ₃	0	0	-1/4	1	1/2	-3/4	0	5
x ₁	0	1	1/2	0	0	1/2	0	10
s ₃	0	0	1/4	0	-3/2	-1/4	1	15

(Vi kan også bruke matrisenotasjon til å regne ut det optimale tablået, der vi har at dette kan skrives som:

BV	Z	x	x_s	rhs
Z	1	$c_B A_B^{-1} A - c$	$c_B A_B^{-1}$	$c_B A_B^{-1} b$
x_B	0	$A_B^{-1} A$	A_B^{-1}	$A_B^{-1} b$

e)

Optimal løsning for det primale problemet er (ikke-basisvariabler har verdi 0, og basisvariablene har verdier som angitt på høyresiden (RHS)): $x_1 = 10$ og $x_3 = 5$ (og $x_2 = 0$), med målfunksjonsverdi $Z = 315$.

Optimal løsning for det duale problemet er (verdiene til dualvariablene er lik reduserte kostnader til slakkvariablene): $y_1 = 15/2$, $y_2 = 3/4$ og $y_3 = 0$. Målfunksjonsverdien må være lik for begge problemene, slik at $W = 315$.

f)

Svaret ligger i skyggeprisene (det vil si reduserte kostnader til slakkvariablene, eller verdien til dualvariablene). Det vil si, bedriften er villig til å betale 15/2 per enhet ekstra treverk, 3/4 per enhet ekstra lær, og ingenting for flere arbeidstimer.

g)

Vi er interessert i å se hva som skjer når koeffisienten foran x_3 i målfunksjonen endrer seg. Hvis koeffisienten endrer seg med Δ (til $15+\Delta$) vil tablået endre seg til:

BV	Z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	RHS
Z	1	0	1/4	$-\Delta$	15/2	3/4	0	315
x_3	0	0	-1/4	1	1/2	-3/4	0	5
x_1	0	1	1/2	0	0	1/2	0	10
s_3	0	0	1/4	0	-3/2	-1/4	1	15

I så fall må vi legge til målfunksjonsraden Δ ganger linjen hvor x_3 er basisvariabel (for å få at den reduserte kostnaden til x_3 blir 0). Dette vil gi:

BV	Z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	RHS
Z	1	0	$1/4 - \Delta/4$	0	$15/2 + \Delta/2$	$3/4 - 3\Delta/4$	0	$315 + 5\Delta$
x_3	0	0	$-1/4$	1	$1/2$	$-3/4$	0	5
x_1	0	1	$1/2$	0	0	$1/2$	0	10
s_3	0	0	$1/4$	0	$-3/2$	$-1/4$	1	15

For at produktmiksen skal være uendret må alle reduserte kostnader her være ikke-negative. Det vil si:

$$1/4 - \Delta/4 \geq 0, \text{ som gir } \Delta \leq 1$$

$$15/2 + \Delta/2 \geq 0, \text{ som gir } \Delta \geq -15$$

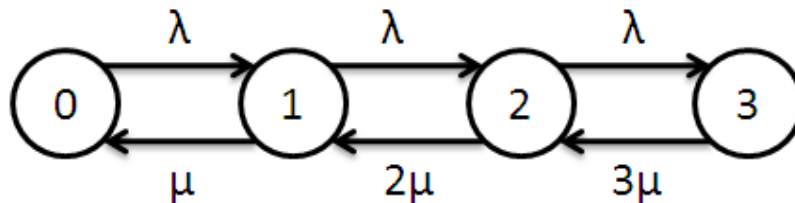
$$3/4 - 3\Delta/4 \geq 0, \text{ som gir } \Delta \leq 1$$

Med andre ord kan prisen endre seg mellom $[0, 16]$ uten at optimal produktmiksen endrer seg.

Oppgave 2

a)

Dette kan beskrives som en M/M/3/3-kø som under:



Vi har en fast ankomstrate, mens hvert barn har en egen passetid. Hvis hvert barn er forventet å bli værende i en halvtime, vil fire barn hentes per time når det er to barn til stede, og seks barn vil hentes per time når tre barn er til stede. Vi har altså $\lambda=2$ og $\mu=2$.

b)

Vi kan starte med å finne

$$P_1 = \lambda/\mu P_0$$

$$P_2 = \lambda^2/(2\mu^2) P_0$$

$$P_3 = \lambda^3/(6\mu^3) P_0$$

Siden $P_0 + P_1 + P_2 + P_3 = 1$ har vi $P_0[1 + \lambda/\mu + \lambda^2/(2\mu^2) + \lambda^3/(6\mu^3)] = 1$ eller altså:

$$P_0 = [1 + \lambda/\mu + \lambda^2/(2\mu^2) + \lambda^3/(6\mu^3)]^{-1}$$

Generelt har vi: $L = \sum_{n=0}^{\infty} nP_n$

Her gir dette:

$$L = P_1 + 2P_2 + 3P_3 = \left[\frac{\lambda}{\mu} + \frac{\lambda^2}{\mu^2} + \frac{\lambda^3}{2\mu^3} \right] \left[\frac{1}{1 + \lambda/\mu + \lambda^2/(2\mu^2) + \lambda^3/(6\mu^3)} \right]^{-1}$$

$$= \frac{(6\lambda\mu^2 + 6\lambda^2\mu^2 + 3\lambda^3)}{(6\mu^3 + 6\lambda\mu^2 + 3\lambda^2\mu + \lambda^3)}$$

(Vi prøver ikke å forenkle dette uttrykket, og andre ekvivalente uttrykk er også akseptable her).

Av Little's formel har vi $W = L / \bar{\lambda}$, der $\bar{\lambda} = \lambda(1 - P_3)$.

Merk at dette her kan forenkles til $W = 1/\mu$ (forventet tid i systemet er lik forventet tid til barnet blir hentet, da det ikke er noen som venter i kø), noe som igjen impliserer at $L = \bar{\lambda}W = \lambda(1 - P_3)/\mu$.

Slik vi har definert køsystemet vil vi ha $W_q = L_q = 0$.

c)

Hver time ankommer 3 barn. Kjøpesenteret får kr 100,- for hvert barn som ikke blir avvist. Antall barn som blir avvist per time er $2 * P_3$.

Vi trenger å regne ut (med $\lambda=2$ og $\mu=2$) $P_0 = 1/(1 + 2/2 + 4/8 + 8/48)$
 $= 0.3750$.

Dette gir $P_3 = \lambda^3/(6\mu^3) P_0 = 0.0625$. Som igjen gir inntekt fra ankommende barn per time: $100 * 2 * (1 - P_3) = 100 * 2 * 0.9375 = 187.5$.

Videre har vi en inntekt på kr 2,- per minutt hvert barn blir passet. Per time er antall minutt som barn passes lik $60 * (P_1 + 2 * P_2 + 3 * P_3)$.

Vi har $P_0 = 0.3750$ og $P_3 = 0.0625$. Trenger også å regne ut $P_1 = \lambda/\mu P_0 = 0.3750$ og $P_2 = \lambda^2/(2\mu^2) P_0 = 0.1875$. Dette gir en inntekt per time fra minuttprisen på:
 $2 * 60 * (0.3158 + 2 * 0.3158 + 3 * 0.2105) = 112.5$.

Inntekt per time: kr 187.5 + kr 112.5 = kr 300.

(Dette kan også beregnes på andre måter.)

d)

Vi har at x indikerer den nye prisen (fastleddet). Vi kan da skrive den nye etterspørselen som $\lambda(x) = 4 * 2^{-(x-50)}/50$.

Inntekten fra barnepass (per time) er lik $f(x) = 2 * 60 * L(x) + x\lambda(x)(1 - P_3(x))$, der nå L , λ , og P_3 er funksjoner av x :

$$\lambda(x) = 4 \cdot 2^{-(x-50)/50}$$

$$L(x) = \frac{(6 \cdot 4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^2 + 6 \cdot 4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^2 + 3 \cdot 4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^3) / (6 \mu^3 + 6 \cdot 4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^2 + 3 \cdot 4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu + (4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^3))}{(4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^3 / (1 + (4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu + (4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^2 / 2 \mu^2 + (4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^3 / 6 \mu^3)))}$$

$$P_3(x) = \frac{(4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^3 / 6 \mu^3)}{(1 + (4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu + (4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^2 / 2 \mu^2 + (4 \cdot 2^{-(x-50)/50} \mu^3 / 6 \mu^3)))}$$

Som altså kan settes inn i målfunksjonen:

$$\max f(x) = 120 \cdot L(x) + x \lambda(x) (1 - P_3(x))$$

slik at:

$$0 \leq x \leq 150.$$

(Oppgaven spør om vi kan vise at dette kan skrives som et ikke-lineært programmeringsproblem av én variabel, så svaret trenger ikke å være så detaljert som over, men det bør vise at prisen x påvirker λ og dermed også P -ene.)

e)

Hvis vi kun leter etter optimal løsning i intervallet $[0, 150]$ kan vi håndtere dette som et ikke-lineært optimeringsproblem i én variabel uten bivilkår. En metode fra pensum er da halveringsmetoden (bi-section method). Vedlegg 1 legger opp til bruk av denne.

Med et maksimeringsproblem ønsker vi i denne metoden å finne to punkter, x^{LOW} og x^{HIGH} slik at $df/dx(x^{LOW}) > 0$ og $df/dx(x^{HIGH}) < 0$. Så vil vi teste punktet $x^{NEW} = (x^{LOW} + x^{HIGH})/2$, og bytte dette inn for enten x^{LOW} eller x^{HIGH} slik at fortegnssforholdet til de deriverte beholdes:

Iterasjon	x^{LOW}	$df/dx(x^{LOW})$	x^{HIGH}	$df/dx(x^{HIGH})$	x^{NEW}	$df/dx(x^{NEW})$
1	0	3.1469	150	-1.7947	75	-1.0373
2	0	3.1469	75	-1.0373	37.5	0.9090
3	37.5	0.9090	75	-1.0373	56.25	-0.1761
4	37.5	0.9090	56.25	-0.1761	46.875	0.3468
5	46.875	0.3468	56.25	-0.1761	51.5625	

Etter fire iterasjoner kommer vi ikke lenger med tallene gitt i vedlegget, så vårt endelige estimat på løsning blir $x = 51.5625$.

f)

Halveringsmetoden vil konvergere mot et stasjonært punkt dersom $f(x)$ er to ganger deriverbar. Dette vil også være et globalt maksimum dersom $f(x)$ er konkav. Her legger vi merke til at $f(x)$ har en andrederivert som er negativ for noen x og positiv for noen x . Det betyr at $f(x)$ verken er konkav eller konveks, og vi kan ikke garantere at metoden vår finner et globalt maksimum i dette tilfellet.

Oppgave 3

La $I = \{1, 2, \dots, 5\}$ være mengden av etapper.

La $J = \{Anders, Bendik, Clas, Daniel, Erik, Frans, Geir\}$ være mengden av løpere.

La t_{ij} være tiden (i sekunder) løper $j \in J$ bruker på etappe $i \in I$.

La x_{ij} være en binær beslutningsvariabel som er lik 1 hvis løper j blir tildelt etappe i .

La p^{DE} være den ekstra tiden som går med dersom Daniel og Erik veksler sammen, og

la δ være en binær hjelpevariabel som er lik 1 hvis de veksler sammen.

Problemet kan da formuleres som følger:

$$\min Z = \sum_{i \in I} \sum_{j \in J} t_{ij} x_{ij} + p^{DE} \delta$$

$$\sum_{j \in J} x_{ij} = 1, \quad i \in I \quad (2)$$

$$\sum_{i \in I} x_{ij} \leq 1, \quad j \in J \quad (3)$$

$$x_{2,Clas} + x_{3,Clas} + x_{4,Clas} = 0 \quad (4)$$

$$x_{i,Daniel} + x_{i,Erik} + x_{i+1,Daniel} + x_{i+1,Erik} \leq 1 + \delta, \quad i = 1, 2, \dots, 4 \quad (5)$$

$$\sum_{i \in I} (x_{i,Anders} + x_{i,Frans}) \leq 1 \quad (6)$$

$$\sum_{i \in I} x_{i,Daniel} = 1 \quad (7)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}, \quad i \in I, j \in J \quad (8)$$

$$\delta \in \{0, 1\} \quad (9)$$

Oppgaveteksten sier ikke eksplisitt at hver løper bare kan løpe maksimalt én etappe, så det må være like riktig dersom restriksjonene (3) sløyfes. Flere av kravene kan modelleres på alternative måter.

Oppgave 4

a)

Det er tre ulike kriterier: 1) beskjæring på bakgrunn av tillatthet: dersom LP-relakseringen til en node ikke har noen mulige løsninger kan man heller ikke finne noen heltallsløsninger ved å forgrene videre. 2) beskjæring på bakgrunn av optimalitet: dersom LP-relakseringen gir en heltallig løsning kan man ikke finne noen bedre

heltallig løsning ved å forgrene videre. 3) beskjæring på bakgrunn av primal skranke: dersom LP-relakseringen gir en verdi som er lavere enn verdien på den beste heltallsløsningen funnet så langt vil man ikke kunne finne en optimal løsning ved å forgrene videre.

b)

Elementene i en simuleringsmodell: definisjon av tilstand, mengde av mulige tilstander, mengde av mulige hendelser, definisjon av simuleringsklokken, metode for å generere tilfeldige hendelser, og formler for å identifisere ny tilstand på bakgrunn av en hendelse.

c)

Generelt svar: Inverstransformasjonsmetoden krever at man har tilgang til en kumulativ sannsynlighetsfordeling (cdf) for fordelingen man skal trekke fra, si $F(x)$. Man må kunne trekke et tilfeldig tall r mellom 0 og 1, sette $r = F(x)$ og løse sistnevnte med hensyn på x .

Evt. spesielt: Gitt kumulativ sannsynlighetsfordeling $F(x) = 1 - e^{(-\alpha x)}$, trekk et tilfeldig tall r mellom 0 og 1, sett $r = F(x)$ og løs for x . Dette gir her $x = \ln(1-r)/(-\alpha)$, hvor x blir eksponensialfordelt med parameter α .

d)

Med baklengs rekursjon mener vi at optimale løsninger og verdier for steg n kan beregnes ut fra optimale verdier for steg $n+1$.

Oppgave 5

Etttersom vi minimerer ønsker vi ut fra målfunksjonen å ha x så liten som mulig og y så stor som mulig. Restriksjonen $ax + by = c$ tilsier at vi ved å øke x må redusere y , hvilket er uønsket.

Minste mulige verdi for x er 0, og største mulige verdi for y blir da $y = c/b$. Dette gir optimal løsning med målfunksjonsverdi $Z = -b(c/b) = -c$.

(En passende måte å se dette på her er å bruke grafisk metode: 1) tegn det mulige området, 2) se at det er to tillatte hjørnepunkt, 3) regn ut verdien av hvert hjørnepunkt og finn det beste hjørnepunktet.)

(En annen mulighet er å bruke big-M metoden og å regne i tablå.)