

# Öving 7, Operationsanalyse

## Problem 1.0

a)

i)  $A \rightarrow D \rightarrow C \rightarrow E \rightarrow F$ .

ii)  $ABDF, AC \nrightarrow F, ADF,$

b)

i)  $ADCA, CEFDC, EDC E,$

ii)  $ABDFECA,$

c)  $\{AD, DB, DC, CE, EF\}$

d)  $\{FD, DB, DC, CA, CE\},$   
 $\{EF, ED, DC, CA, AB\}.$  ✓

## Oppgave 2%

a) Tenk på "korteste vei"-problemet

Som et spesialtilfelle av

"minimum cost flow" problemet.

Med noder fra indekssettet  $\Omega$

Setter vi kostnaden ved å bruke

en rettet link  $i \rightarrow j$  til å være  $c_{ij} = d(i, j)$ , og erstatter alle urettede linker

med to rettede linker frem og tilbake.

$x_{ij}$  er en binær variabel som sier om link  $(i \rightarrow j)$  brukes

Samtidig har vi en kilde på 1 enhet

Startnoden ( $b_{start} = 1$ ) mens Sluttnoden har

et sink på  $-1$ . Alle andre noder har netto

ingen kilde eller sink.

Da blir problemets

$$\text{minimer } z = \sum_{i,j \in \Omega^2} c_{ij} \cdot x_{ij}$$

slik at:

$$\sum_{j \in \Omega} x_{ij} - \sum_{j \in \Omega} x_{ji} = 0 \quad \forall i \in \Omega \begin{matrix} \text{if } i = i_{\text{start}}, \\ \text{if } i = i_{\text{shutt}}, \end{matrix}$$

$$\sum_{j \in \Omega} x_{ij} = 1, \text{ for } i = i_{\text{start}}$$

$$-\sum_{j \in \Omega} x_{ji} = -1, \text{ for } i = i_{\text{shutt}}.$$

$$\{x_{ij}\} \in \{0, 1\}^{\Omega \times \Omega}.$$

og: Alle summer gjøres bare over faktisk eksisterende koblinger.

b)

	Løste noder købt til næste node	Nærmeste uløste node	afstand	Total afstand	n'te nærmeste node
$n=1$ :	O	A	4	4	A (O → A)
$n=2$ :	O	C	5	5	B, (A → B) C (O → C)
	A	B	1	5	
$n=3$ :	A	D	7	11	<del>E</del> (B → E)
	B	E	4	9	
	C	E	5	10	
$n=4$ :	A	D	7	11	D (B → D)
	B	D	5	10	
	E	D	1	10	D (E → D)
$n=5$ :	E	T	8	17	T (D → T)
	D	T	6	16	

Vi fandt korteste veien fra O → T til  
 å være  $(T \leftarrow D \leftarrow B \leftarrow A \leftarrow O)^T$  eller  
 $(T \leftarrow D \leftarrow E \leftarrow B \leftarrow A \leftarrow O)^T$ , begge  
 med afstand 16 fra O.