

Eksamens i Diskret matematikk mandag 5. februar 2007

LØSNINGSFORSLAG

Oppgave 1

i) a)  $p \wedge q \wedge \neg r$  b)  $(p \wedge \neg r) \rightarrow q$

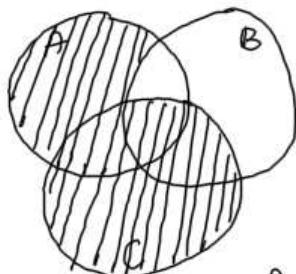
ii)

| P | q | r | $\neg p$ | $\neg q$ | $\neg r$ | $p \vee \neg q$ | $q \vee \neg r$ | $r \vee \neg p$ | $(p \vee \neg q) \wedge (q \vee \neg r) \wedge (r \vee \neg p)$ |
|---|---|---|----------|----------|----------|-----------------|-----------------|-----------------|---|
| S | S | S | U        | U        | U        | S               | S               | S               | (S)   |
| S | S | U | U        | U        | S        | S               | S               | U               | (U)   |
| S | U | S | U        | S        | U        | S               | U               | S               | (U)   |
| S | U | U | U        | S        | S        | S               | S               | U               | (U)   |
| U | S | S | S        | U        | U        | U               | S               | S               | U   |
| U | S | U | S        | U        | S        | S               | S               | S               | U   |
| U | U | S | S        | S        | U        | S               | U               | S               | U   |
| U | U | U | S        | S        | S        | S               | S               | S               | (S)   |

Vi ser at det sammensatte utsagnet  $(p \vee \neg q) \wedge (q \vee \neg r) \wedge (r \vee \neg p)$  er sant enten når  $p, q$  og  $r$  alle er samme eller når  $p, q$  og  $r$  alle er usamme.

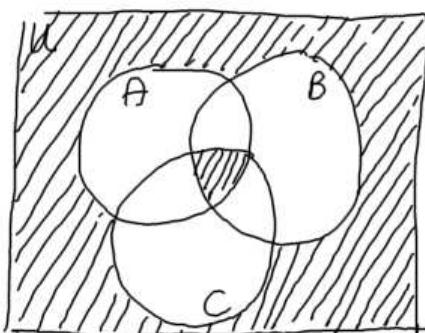
Oppgave 2

i)



$(A - B) \cup C$  er ikke sammensatt

ii)



$(A \cap B \cap C) \cup (\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C})$  er ikke sammensatt

OBS I Oppgave 1 ii) inngrå logiske utsagn, mens det her i 2 ii) brukes mengder. Hvis vi gjør om 1 ii) til mengder, får vi at mengdene  $(A \cap B \cap C) \cup (\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C})$  og  $(A \cup \bar{B}) \cap (B \cup \bar{C}) \cap (C \cup \bar{A})$  er like.

### Oppgave 3

- i)  $A$  er mengden av alle bitsekvenser av lengde 8.  
Det finnes  $2^8 = 256$  forskjellige bitsekvenser av lengde 8. Derned  $|A| = 256$ .
- ii) Mulige funksjonsverdier er  $8-0=8, 7-1=6, 6-2=4,$   
 $5-3=2, 4-4=0, 3-5=-2, 2-6=-4, 1-7=-6$   
og  $0-8=-8$ . Derned blir  $V = \{-8, -6, -4, -2, 0, 2, 4, 6, 8\}$ .  
 $f$  er ikke en-fil-en. Da f.eks.  $a = (0, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1)$  og  
 $b = (1, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 1)$ . Da er  $f(a) = 7-1=6$  og  
 $f(b) = 7-1=6$ . Men  $a \neq b$ .  $f$  er ikke på siden  
 $V \neq Z$ .
- iii)  $X_0 = \{a \in A \mid f(a) = 0\}$ , dvs.  $X_0$  er mengden av de  
bitsekvensene av lengde 8 som har like mange 1-biter  
og 0-biter. Da må det være 4 1-biter og 4 0-biter.  
De 4 1-bitene kan plasseres på  $\binom{8}{4} = \frac{8 \cdot 7 \cdot 6 \cdot 5}{4 \cdot 3 \cdot 2} = 70$   
forskjellige måter. Derned  $|X_0| = 70$ .

Mengden  $X_1$  er tom fordi det finnes ingen bitsekvens  $a$  der  $f(a) = 1$  siden 1 ikke er i verdimengden  $V$ .

Mengden  $X_2$  er mengden av de bitsekvensene av lengde 8 som har 5 1-biter og 3 0-biter. Derned blir  
 $|X_2| = \binom{8}{5} = \binom{8}{3} = \frac{8 \cdot 7 \cdot 6}{3 \cdot 2} = 56$ .

#### Oppgave 4

- i) Ved kun å bruke lodd på 5 kg kan vi få f. g. sammenlagte vekter: 0, 5, 10, 15, 20, 25, ...  
Ved kun å bruke lodd på 7 kg kan vi få f. g. sammenlagte vekter: 0, 7, 14, 21, 28, ...  
En sammenlagt vekt på 35 kg kan oppnås på to forskjellige måter: 1) 7 lodd på 5 kg eller 2) 5 lodd på 7 kg.
- ii) Vi kan få 22 kg ved å bruke 3 lodd på 5 kg og et lodd på 7 kg ( $3 \cdot 5 + 7 = 22$ ). Vi kan få 24 kg ved å bruke 2 lodd på 5 kg og 2 lodd på 7 kg ( $2 \cdot 5 + 2 \cdot 7 = 24$ ). Vi ser fort at det ikke er mulig å få til 23 kg.
- iii) La  $P(n)$  bety at vi kan få en sammenlagt vekt på  $n$  kg ved å legge sammen lodd på 5 og 7 kg.
- 1)  $P(24)$  er sann, dvs.  $P(n)$  sann for  $n=24$ .
  - 2) Anta at  $P(k)$ ,  $k \geq 24$  er sann, dvs. det finnes hele ikke-negative tall  $a$  og  $b$  slik at
- $$k = 5a + 7b$$
- Hvis  $b \geq 2$ , får vi  $k+1 = 5a + 7(b-2+2) + 1 = 5a + 7(b-2) + 15 = 5(a+3) + 7(b-2)$ . Derned kan en vekt på  $k+1$  oppnås med  $a+3$  lodd på 5 kg og  $b-2$  lodd på 7 kg.
- Hvis  $b < 2$ , må  $a \geq 4$  siden  $5a + 7b \geq 24$ . Derned  $k+1 = 5(a-4+4) + 7b + 1 = 5(a-4) + 7b + 21$

$= 5(a-4) + 7(b+3)$ . I dette tilfellet får vi en vekt på  $k+1$  kg ved å bruke  $a-4$  lodd á 5kg og  $b+3$  lodd á 7kg.

Vi har dermed vist at hvis  $P(k)$  er sann,  $k \geq 24$ , så er  $P(k+1)$  sann. Indeksjonsprinsippet gir da at  $P(n)$  er sann for alle  $n \geq 24$ .

### Oppgave 5

i)  $\begin{array}{r} 8 \\ \hline 579 \end{array} \left| \begin{array}{c|cc|c} 3 & 0 & 1 & 1 \\ 72 & 9 & 1 & 0 \end{array} \right. \quad 579_{10} = 1103_8$

ii)  $1234_8 = \overbrace{001}^1 \overbrace{010}^2 \overbrace{011}^3 \overbrace{100}^4_2 = \overbrace{0010}^2 \overbrace{1001}^9 \overbrace{1100}^C_2 = 29C_{16}$   
 $= (2 \cdot 16^2 + 9 \cdot 16 + 12)_{10} = (512 + 144 + 12)_{10} = 668_{10}$ .

iii) 
$$\begin{array}{r} 111 \\ 10110110_2 \\ 1011001_2 \\ \hline c+d = 100001111 \end{array}$$

### Oppgave 6

i)  $2+4+6+\dots+2n = 2(1+2+3+\dots+n)$   
 $= 2 \frac{n(n+1)}{2} = n(n+1)$ .

$$2+4+6+\dots+200 = 100 \cdot 101 = 10100.$$

ii) Når  $i=0$  vil  $j$  gå fra 0 til 0, dvs. 1 gang.  
 Når  $i=1$  vil  $j$  gå fra 1 til 0, dvs. 2 ganger  
 $\vdots$

Når  $i=99$  vil  $j$  gå fra 99 til 0, dvs. 100 ganger.

Hver gang øker summen med 1. Derned vil  
 $sum = 1+2+\dots+100 = 5050$ . Utskriften blir 5050.

### Oppgave 7.

$$i) A+B = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2+1 & 1+1 \\ 1+1 & 0+(-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 2 \\ 2 & -1 \end{bmatrix}$$

$$A-B = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2-1 & 1-1 \\ 1-1 & 0-(-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$2A-3B = \begin{bmatrix} 4 & 2 \\ 2 & 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 3 & 3 \\ 3 & -3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4-3 & 2-3 \\ 2-3 & 0-(-3) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ -1 & 3 \end{bmatrix}$$

$$ii) AB = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \cdot 1 + 1 \cdot 1 & 2 \cdot 1 + 1 \cdot (-1) \\ 1 \cdot 1 + 0 \cdot 1 & 1 \cdot 1 + 0 \cdot (-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$BA = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \cdot 2 + 1 \cdot 1 & 1 \cdot 1 + 1 \cdot 0 \\ 1 \cdot 2 + (-1) \cdot 1 & 1 \cdot 1 + (-1) \cdot 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$AC = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \cdot 0 + 1 \cdot 1 & 2 \cdot 1 + 1 \cdot 0 \\ 1 \cdot 0 + 0 \cdot 1 & 1 \cdot 1 + 0 \cdot 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$CA = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \cdot 2 + 1 \cdot 1 & 0 \cdot 1 + 1 \cdot 0 \\ 1 \cdot 2 + 0 \cdot 1 & 1 \cdot 1 + 0 \cdot 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 2 & 1 \end{bmatrix}$$

iii) a)  $\forall A \forall B P(A, B)$  er usant fordi det ikke er sant at  $AB=BA$  for alle  $A$  og  $B$ . La  $B$  være som C i ii). Da blir  $AB \neq BA$ .

b)  $\forall A \exists B P(A, B)$  er sant. Vi kan la  $B = I = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$ . Da vil  $AI = IA$  for alle  $A$ .

c)  $\exists A \forall B P(A, B)$  er sant. La  $A = I = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$ . Da vil  $IB = BI$  for alle  $B$ .

d)  $\exists A \exists B P(A, B)$  er sant. La g.leds (se ii)

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \text{ og } B = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}. \text{ Da er } AB = BA.$$

### Oppgave 8

i)  $\sum_{k=0}^m 3^k = 1 + 3 + 3^2 + \dots + 3^m = \frac{3^{m+1} - 1}{3 - 1} = \frac{1}{2} (3^{m+1} - 1).$

ii)  $a_1 = a_0 + 3^1 = 1 + 3 = 4$

$$a_2 = a_1 + 3^2 = 4 + 9 = 13$$

$$a_3 = a_2 + 3^3 = 13 + 27 = 40$$

$$a_4 = a_3 + 3^4 = 40 + 81 = 121$$

iii)  $a_n = s a_{n-1} + t a_{n-2}, a_0 = 1, a_1 = 4$

$$a_2 = s a_1 + t a_0 = 4s + t = 13$$

$$a_3 = s a_2 + t a_1 = 13s + 4t = 40$$

Vi må finne s og t av ligningene:

$$4s + t = 13$$

$$13s + 4t = 40$$

$$t = 13 - 4s, 13s + 4(13 - 4s) = 40, -3s = -12,$$

$$s = 4 \text{ og dermed } t = -3.$$

Differensligninger blir derfor  $a_n = 4a_{n-1} - 3a_{n-2}$ .

Karakteristisk polynom:  $r^2 = 4r - 3$ . Røttene blir  $r_1 = 3$  og  $r_2 = 1$ .

Generell løsning:  $a_n = \alpha 3^n + \beta 1^n = \alpha 3^n + \beta$ .

$$a_0 = \alpha + \beta = 1, a_1 = 3\alpha + \beta = 4$$

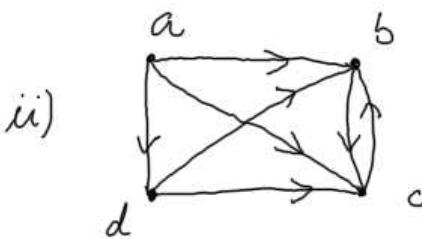
Det  $\alpha = \frac{3}{2}$  og  $\beta = -\frac{1}{2}$ . Dermed

$$a_n = \frac{3}{2} 3^n - \frac{1}{2} = \frac{1}{2} (3^{n+1} - 1).$$

$$a_5 = \frac{1}{2} (3^6 - 1) = \frac{1}{2} (729 - 1) = 364.$$

### Oppgave 9

i)  $M = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$



ii)  $M \circ M = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \circ \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$

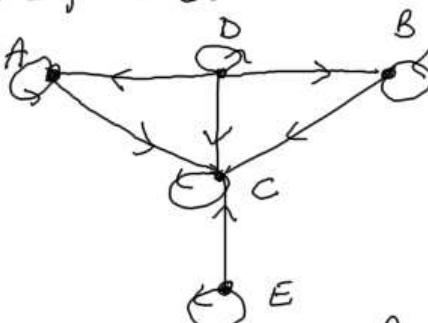
Det er 6 1-ere i  $M \circ M$ . Derved er det 6 veier med lengde 2.

### Oppgave 10

i)  $C = A \cup B = \{a, b, c, d\}$ ,  $D = A \cap B = \{b, c\}$ ,  
 $E = (A - B) \cup (B - A) = \{a, d\}$ .

ii)  $A \subseteq A$ ,  $A \subseteq C$ ,  $B \subseteq B$ ,  $B \subseteq C$ ,  $C \subseteq C$ ,  $D \subseteq D$ ,  $D \subseteq A$ ,  
 $D \subseteq B$ ,  $D \subseteq C$ ,  $E \subseteq E$ ,  $E \subseteq C$ .

$$M = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



- a) R er refleksiv siden M har 1-ere på hoveddiagonalen
- b) R er antisymmetrisk. Det er ingen piler begge veier mellom to noder i grafen.
- c) R er transitiv. Det gjelder generelt for mengder. Hvis  $X \subseteq Y$  og  $Y \subseteq Z$ , så er  $X \subseteq Z$ .

R er dermed en partiell ordning.