

# Eksamen i Diskret matematikk 7. desember 2010

## Løsningsforslag

### Oppgave 1

a) i)  $q \wedge \neg p$  ii)  $p \rightarrow \neg q$  iii)  $\neg p \wedge \neg q$

b) Dette kan vises ved hjelp av formaler:

$$\begin{aligned} & (p \vee q) \rightarrow r \\ \equiv & \neg(p \vee q) \vee r && \text{omregningsformel} \\ \equiv & (\neg p \wedge \neg q) \vee r && \text{De Morgans lov} \\ \equiv & (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) && \text{distributiv lov} \\ \equiv & (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) && \text{omregningsformel} \end{aligned}$$

Viser at  $(p \vee q) \rightarrow r$  er ekvivalent med  $(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r)$ .

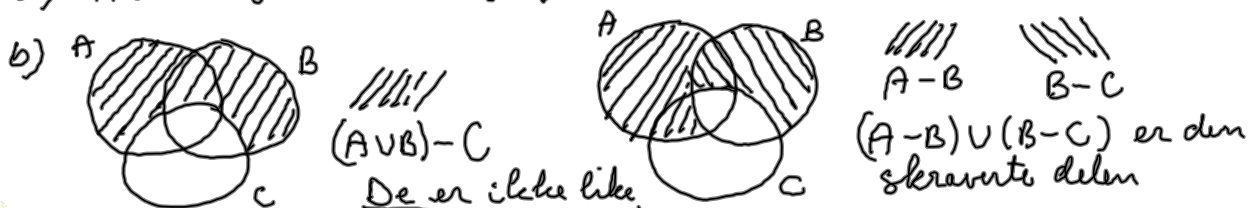
Ved hjelp av sannhetsverditabell:

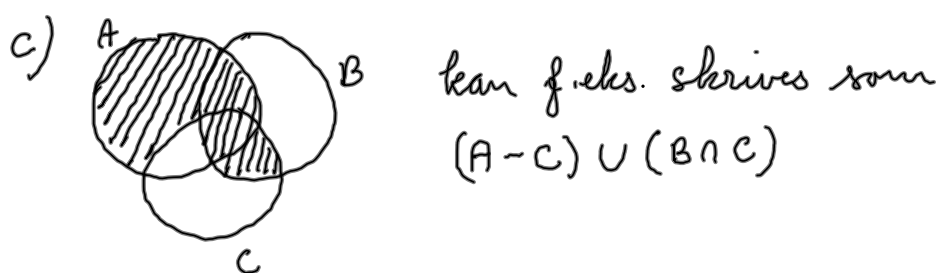
| p | q | r | $p \vee q$ | $p \rightarrow r$ | $q \rightarrow r$ | $(p \vee q) \rightarrow r$ | $(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r)$ |
|---|---|---|------------|-------------------|-------------------|----------------------------|----------------------------------------------|
| S | S | S | S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

De to siste kolonnene er like. Dermed er utsagnene ekvivalente.

### Oppgave 2

a)  $A \cup B = \{a, b, c, d, e, f\}$ ,  $A \cap B = \{c, d\}$ ,  $A - B = \{a, b\}$





### Oppgave 3

a) Summen av tallene i A blir  $(1 + 1000)1000/2 = 500500$ .

b)  $1000 \text{ div } 7 = \lfloor 1000/7 \rfloor = 142$  av dem er delelig med 7.

c) La B være de tallene fra A som er delelig med 4 og C de som er delelig med 7. Da har vi

$$|B \cup C| = |B| + |C| - |B \cap C|$$

$$|B| = 1000 \text{ div } 4 = \lfloor 1000/4 \rfloor = 250$$

$$|C| = 1000 \text{ div } 7 = \lfloor 1000/7 \rfloor = 142$$

$$|B \cap C| = 1000 \text{ div } 28 = \lfloor 1000/28 \rfloor = 35$$

Dermed blir antallet tall fra A som er delelig med 4 eller 7 lik  $250 + 142 - 35 = 357$ .

c) Summen av de som er delelig med 4 :

$$(4 + 1000) \cdot 250/2 = 125500$$

Summen av de som er delelig med 7 :

$$(7 + 994) \cdot 142/2 = 71071$$

Summen av de som er delelig med 4 og 7, dvs med 28:

$$(28 + 980) \cdot 35/2 = 17640$$

Summen av de som er delelig med 4 eller 7 :

$$125500 + 71071 - 17640 = 178931.$$

## Oppgave 4

a)  $f(A) = \det(A) = \det \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = 1 \cdot 1 - 0 \cdot 0 = 1$

$$f(B) = \det(B) = \det \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = 2 \cdot 1 - 1 \cdot 1 = 1$$

- b) Funksjonen  $f$  er ikke en-til-en siden  $f(A) = f(B)$  og  $A \neq B$ .

La  $k \in \mathbb{Z}$ , dvs.  $k$  et vilkårlig heltall. La  $C$  være den heltallige  $2 \times 2$ -matrisen

$$C = \begin{bmatrix} k & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

Da er  $C$  med i definisjonsmengden  $\Delta$ , dvs.  $C \in \Delta$ .

$$\text{Vi har } f(C) = \det(C) = \det \begin{bmatrix} k & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = k \cdot 1 - 0 \cdot 0 = k.$$

Dette viser at funksjonen  $f$  er på.

## Oppgave 5

a) i)  $1^5 - 1 = 1 - 1 = 0$ , 5 går opp i 0

ii)  $2^5 - 2 = 32 - 2 = 30$ , 5 går opp i 30

iii)  $3^5 - 3 = 243 - 3 = 240$ , 5 går opp i 240

Dette viser at  $P_n$  er sann for  $n=1, 2$  og 3.

b)

$$\begin{array}{ccccccc} & & & & 1 & & \\ & & & & & 1 & \\ & & & 1 & & & \\ & & 1 & & 2 & & 1 \\ & 1 & & 3 & & 3 & 1 \\ & & 1 & & 4 & & 6 & & 4 & 1 \\ 1 & & 1 & & 5 & & 10 & & 10 & & 5 & 1 \end{array}$$

Binomialteoremet (se vedlegget) sier at

$$(n+1)^5 = \binom{5}{0}n^5 + \binom{5}{1}n^4 + \binom{5}{2}n^3 + \binom{5}{3}n^2 + \binom{5}{4}n + \binom{5}{5}$$

Binomialkoeffisientene  $\binom{5}{0}, \binom{5}{1}, \binom{5}{2}, \binom{5}{3}, \binom{5}{4}$  og  $\binom{5}{5}$  utgjør den 6. raden i Pascals trekant. Dermed blir

$$(m+1)^5 = m^5 + 5m^4 + 10m^3 + 10m^2 + 5m + 1, \text{ dvs.}$$

$$a = 5, b = 10, c = 10 \text{ og } d = 5.$$

c) Basisfallet:  $P_1$  er sann (se punkt a))

Induksjonsfallet: Anta at  $P_k$  er sann for en  $k \geq 1$ ,  
dvs. at 5 går opp i  $k^5 - k$ . Vi må vise at  $P_{k+1}$  er sann,  
dvs. at 5 går opp i  $(k+1)^5 - (k+1)$ .

Vi har  $(k+1)^5 - (k+1) = k^5 + 5k^4 + 10k^3 + 10k^2 + 5k + 1 - k - 1$   
 $= k^5 - k + 5(k^4 + 2k^3 + 2k^2 + k)$ . Induksjonsantagelsen  
sier at 5 går opp i  $k^5 - k$ . Videre har vi at 5 går  
opp i  $5(k^4 + 2k^3 + 2k^2 + k)$ . Dermed går 5 opp i summen,  
dvs. 5 går opp i  $(k+1)^5 - (k+1)$ . Det betyr at  $P_{k+1}$  er sann.  
Induksjonsprinsippet gir derfor at  $P_n$  er sann for alle  $n \geq 1$ .

OBS Det at  $m^5 - m \equiv 0 \pmod{5}$  for alle  $m \geq 1$  er et spesial-  
tilfelle av Fermat's lille teorem. Det sier at hvis  $p$  er et primtall,  
så er  $m^p - m \equiv 0 \pmod{p}$  for alle  $m \geq 1$ .

Er  $m^5 - m \equiv 0 \pmod{30}$  sant for alle  $m \geq 1$ ?

Vi har  $m^5 - m = m(m^4 - 1) = m(m^2 - 1)(m^2 + 1)$   
 $= (m-1)m(m+1)(m^2 + 1)$ . Tallene  $m-1$ ,  $m$  og  $m+1$   
er tre tall på rad. Det betyr at 2 går opp i minst  
ett av dem og at 3 går opp i et av dem. Vi har jo  
at i tallrekken vil 2 gå opp i hvert andre tall og  
3 i hvert tredje tall. Dermed går  $2 \cdot 3 = 6$  opp i  
 $m^5 - m$  for  $m \geq 1$ . Fra før har vi at 5 går opp. Dermed  
vil  $2 \cdot 3 \cdot 5 = 30$  gå opp i  $m^5 - m$  for  $m \geq 1$ .

## Oppgave 6

$$a) \quad a_2 = 5a_1 - 6a_0 = 5 \cdot 1 - 6 \cdot 0 = 5$$

$$a_3 = 5a_2 - 6a_1 = 5 \cdot 5 - 6 \cdot 1 = 25 - 6 = 19.$$

$$b) \quad \text{Det karakteristiske polynomiet: } x^2 = 5x - 6,$$

$$x^2 - 5x + 6 = 0, \quad x = \frac{-(-5) \pm \sqrt{(-5)^2 - 4 \cdot 6}}{2} = \frac{5 \pm 1}{2}$$

$$x_1 = 3, \quad x_2 = 2.$$

$$\text{Generell løsning: } a_n = \alpha 3^n + \beta 2^n.$$

Vi finner  $\alpha$  og  $\beta$  ved:

$$\alpha + \beta = 0$$

$$3\alpha + 2\beta = 1$$

Dette gir  $\alpha = 1$  og  $\beta = -1$ . Dermed får vi løsningen

$$a_n = 3^n - 2^n$$

$$c) \quad a_{10} = 3^{10} - 2^{10} = 59049 - 1024 = 58025$$

## Oppgave 7

$$a) \quad a = 0100|0100|0100|0100_2 = 4444_{16}$$

$$= \sum_{k=0}^3 4 \cdot 16^k = 4 \frac{16^4 - 1}{16 - 1} = \frac{4}{15} 65535 = 17476_{10}$$

b)  $b = 1100110011001100_2$  er negativt i dette formatet siden fortegnsbiten er 1.

$$\text{La } c \text{ være komplementet til } b, \text{ dvs. } c = 0011001100110011_2 \\ = 3333_{16} = \sum_{k=0}^3 3 \cdot 16^k = \frac{3}{15} 65535 = 13107.$$

Dermed  $c + 1 = 13108$ . Det betyr at  $b = -13108$ .

- c) Det største heltallet får vi ved at fortegnsbiten er 0 (et positivt tall) og resten av bitene (15 biter) er 1-ere, dvs. tallet  $011111111111111_2 = 2^{15} - 1 = 32767_{10}$ . Vi kan tenke oss at tallene går i en sirkel. Vi får det minste (største negative) ved å legge 1 til det største. Dvs.  $011111111111111 + 1 = 1000000000000000 = -32768_{10}$ . Alternativt kan vi først finne  $-32767_{10}$ . Det er (komplement + 1):  $1000000000000001$ . Vi får et som er mindre ved å trekke fra 1:  $1000000000000000 = -32768_{10}$ .

### Oppgave 8

Hvis  $s$  og  $t$  er to bitsekvenser med lengde 8, så er  $s$  relatert til  $t$ , dvs.  $(s, t) \in R$ , hvis  $s$  har samme antall 0-biter som  $t$ .

- a) Vi har  $(s, s) \in R$  fordi  $s$  har samme antall 0-biter som seg selv. Det betyr at  $R$  er refleksiv.

Hvis  $(s, t) \in R$ , så har  $s$  samme antall 0-biter som  $t$ . Men da har  $t$  samme antall 0-biter som  $s$ , dvs.  $(t, s) \in R$ . Det betyr at  $R$  er symmetrisk.

Hvis  $(s, t) \in R$  og  $(t, u) \in R$ , så har  $s$  samme antall 0-biter som  $t$  og  $t$  samme antall 0-biter som  $u$ . Men da har  $s$  også samme antall 0-biter som  $u$ , dvs.  $(s, u) \in R$ . Det betyr at  $R$  er transitiv.

Tilsammen gir det at  $R$  er en ekvivalensrelasjon.

- b) Ekvivalensklassen  $[s]$  til  $s = 01001100$  består av de bitsekvensene som er relatert til  $s$ , dvs. alle bitsekvenser som har fem 0-biter. De fem 0-bitene kan velges på  $\binom{8}{5} = 56$  måter. Resten (tre) er 1-biter. Dermed blir det 56 elementer i mengden  $[s]$ .

c) Vi har  $\binom{8}{0}=1$ ,  $\binom{8}{1}=8$ ,  $\binom{8}{2}=28$ ,  $\binom{8}{3}=56$ ,  
 $\binom{8}{4}=70$ ,  $\binom{8}{5}=56$ ,  $\binom{8}{6}=28$ ,  $\binom{8}{7}=8$ ,  $\binom{8}{8}=1$ .

Ekvivalensklassen som består av alle bitsekvenser med nøyaktig fire 0-biter blir derfor størst. Den har 70 elementer. F.eks. vil  $s=00001111$  og  $t=11110000$  være to forskjellige bitsekvenser som hører til denne ekvivalensklassen.

### Oppgave 9

a)  $R = \{(a,b), (a,d), (b,d), (c,a), (c,b), (c,d)\}$

b)  $M_R = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$

c) Fra a kan vi komme til d, men ikke videre. Fra a kan vi komme til b og så til d, men ikke videre. Dus. ingen veier som starter i a kan ha lengde 3.

Fra b kan vi komme d, men ikke videre. Ingen veier med lengde 3 fra b.

Fra c kan vi komme til d, men ikke videre. Fra c kan vi komme til b og så til d, men ikke videre. Til slutt kan vi komme fra c til a, så til b og videre til d. Veien  $c-a-b-d$  har lengde 3.

Det er ingen veier fra d.

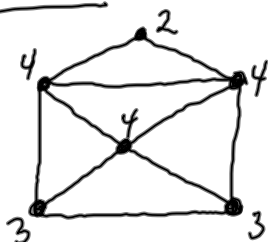
Konklusjon: Det går en vei med lengde 3 fra c til d og det er den eneste veien med lengde 3.

d) Matrisen  $M_R^{[3]}$  representerer veiene med lengde 3. Dermed får vi:

$$M_R^{[3]} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

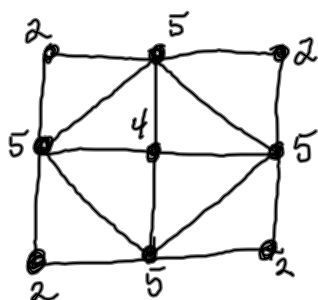
## Oppgave 10

a)



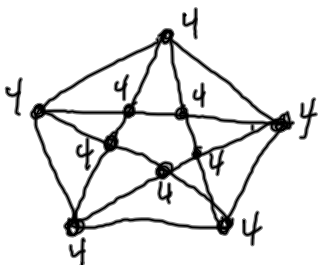
I denne grafen er det nøyaktig to punkter med oddetallsgrad. Det betyr at den har en åpen Euler-vei.

b)



I denne grafen er det fire punkter med oddetallsgrad. Grafen har derfor hverken en lukket eller åpen Euler-vei.

c)



I denne grafen har alle punktene grad 4, dvs. partallsgrad. Grafen har derfor en lukket Euler-vei.