



Norges teknisk-naturvitenskapelige universitet  
 Institutt for matematiske fag

SIF5015 Diskret matematikk  
 Mandag 13. mai 2002  
 løsningsforslag

- 1 Det er bare formel  $B$  som er tilfredsstillbar, de andre to er selvmotsigelser. Det er bare én tilordning som gir formelen sannhetsverdien  $T$ , og det er  $S(p, q, r) = (T, T, F)$ .

Ved ekspansjon og De Morgan har vi  $F(x, y, z, w) = x\bar{x} + x\bar{w} + \bar{y}\bar{x} + \bar{y}\bar{w} + \overline{xz\bar{w}\bar{y}} = x\bar{w} + \bar{y}\bar{x} + \bar{y}\bar{w} + xz\bar{w}\bar{y}$ .

Karnaughdiagrammet under viser at  $F(x, y, z, w) = x\bar{w} + \bar{x}\bar{y} + \bar{y}z$ .

Merk at diagrammet kan "rulles" både horisontalt og vertikalt.

	$\bar{x}\bar{y}$	$\bar{x}y$	$xy$	$x\bar{y}$
$\bar{z}\bar{w}$	1	0	1	1
$\bar{z}w$	1	0	0	0
$z\bar{w}$	1	0	0	1
$z\bar{w}$	1	0	1	1

	$xy$	$x\bar{y}$	$\bar{x}\bar{y}$	$\bar{x}y$
$zw$	0	1	1	0
$z\bar{w}$	1	1	1	0
$\bar{z}\bar{w}$	1	1	1	0
$\bar{z}w$	0	0	1	0

- 2 a) Ifølge Fermats lille teorem er  $2^{12} \equiv 1 \pmod{13}$ , og derfor er  $2^{1213} \bmod 13 = 2$ .  
 b) Sett  $m = 13 \cdot 14 \cdot 15 = 2730$ . Vi har

$$\begin{aligned} \frac{m}{13} &= 210 \equiv 2 \pmod{13} \\ \frac{m}{14} &= 195 \equiv -1 \pmod{14} \\ \frac{m}{15} &= 182 \equiv 2 \pmod{15} \end{aligned}$$

Fordi  $8 \cdot 2 \equiv 1 \pmod{15}$ , er  $x \equiv 8 \cdot 182 - 5 \cdot 195 + 210 \equiv 691 \pmod{2730}$ . Siden det er en og kun en løsning  $0 \leq x \leq 2729$  er  $x = 691$  den minste positive løsningen.

**3 a)**

La utsagnet  $P(n)$  være  $\sum_{i=1}^n (2i - 1) = n^2$ .  $P(1)$  er utsagnet  $1 = 1$ , og dette er sant. Må vise at  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$  for vilkårlig  $n \geq 1$ .

Dersom vi antar at  $P(n)$  er sann har vi

$$\sum_{i=1}^{n+1} (2i - 1) = n^2 + 2(n + 1) - 1 = n^2 + 2n + 1 = (n + 1)^2.$$

Altså  $P(n) \rightarrow P(n + 1)$ .

At  $P(n)$  er sann for alle  $n \geq 1$  følger av induksjonsprinsippet.

**b)**

La utsagnet  $Q(n)$  være  $n^2 > 2n + 1$ .  $Q(3)$  er utsagnet  $9 > 7$ , og dette er sant.

Må vise at  $Q(n) \rightarrow Q(n + 1)$  for vilkårlig  $n \geq 3$ .

Dersom vi antar at  $Q(n)$  er sann har vi

$$(n + 1)^2 = n^2 + 2n + 1 > 4n + 2 > 2(n + 1) + 1 = 2n + 3,$$

som er sant når  $n \geq 3$ .

Altså  $Q(n) \rightarrow Q(n + 1)$ , for  $n \geq 3$ .

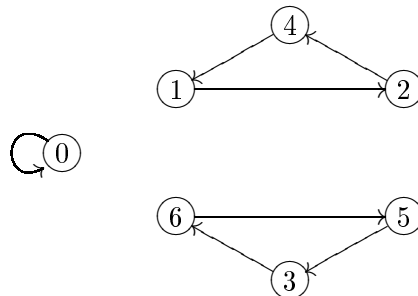
At  $Q(n)$  er sann for alle  $n \geq 3$  følger av induksjonsprinsippet.

**4 a)**

$c_1 = bq$ , der  $q = (1 + \frac{r}{12})^3$ .

**b)**

Rekursjonsligningen er  $c_{n+1} = q(c_n + b)$ , som har løsning av formen  $c_n = Aq^n + B$ . Fra initialbetingelsen får vi  $c_n = bq \frac{q^n - 1}{q - 1}$ , og  $c_{180} = \text{kr. } 499.939, 14$ .

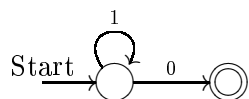
**5 a)** Som graf  $G_R =$ 

Som matrise  $M_R =$

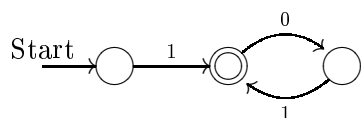
$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$



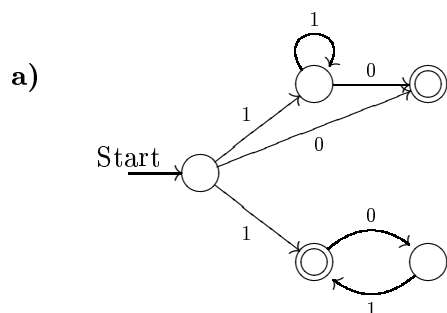
7 En automat med språket gitt ved det regulære uttrykket  $1^*0$  er f.eks.



En automat med språket gitt ved det regulære uttrykket  $1(01)^*$  er f.eks.



En automat med språket representert ved unionen  $1^*0 \cup 1(01)^*$ , er f.eks.



En deterministisk automat med samme språk, er f.eks.

