

# TMA4140 Diskret matematikk 2022-08-08

## Løsning

### Oppgave 1

Utsagn (i) er **usant**, fordi  $P(n, n)$  alltid er sann (ethvert positivt heltall er divisor til seg selv).

Utsagn (ii) er **sant**, fordi  $P(m, m + 1)$  er usann for heltall  $m \geq 2$ .

### Oppgave 2

Fermats «lille» teorem impliserer  $3^{22} \equiv 1 \pmod{23}$ , siden 23 er primtall og 3 ikke er et multiplum av 23. Dermed er også  $3^{22m+k} = (3^{22})^m \cdot 3^k \equiv 3^k \pmod{23}$  for heltall  $m$  og  $k$ . Videre er  $2^9 = 512 = 22 \cdot 23 + 6$ , så  $3^{2^9} \equiv 3^6 = 729 = 23 \cdot 31 + 16 \equiv 16 \pmod{23}$ . Altså er  $x = 16$ .

### Oppgave 3

- a. Vi kan tenke på strengen  $\alpha = 100$  som ett symbol. Da skal vi lage en streng med seks  $\alpha$  og to nuller ( $14 - 6 \cdot 2 = 2$ ), der eneste krav er at det skal stå  $\alpha$  først. Dermed står vi igjen med sju plasser som skal fylles med fem  $\alpha$  og to nuller. Det kan gjøres på  $\binom{7}{2} = \frac{7!}{5!2!} = \frac{7 \cdot 6}{2} = 21$  måter.
- b. Problemet reduseres til å plassere  $17 - 4 \cdot 3 = 5$  identiske gjenstander i fire identiske esker. Siden eskene er identiske, kan de sorteres etter avtagende antall gjenstander. Det blir **seks muligheter**, nemlig  $(5, 0, 0, 0)$ ,  $(4, 1, 0, 0)$ ,  $(3, 2, 0, 0)$ ,  $(3, 1, 1, 0)$ ,  $(2, 2, 1, 0)$  og  $(2, 1, 1, 1)$ .

### Oppgave 4

La  $P(n)$  være utsagnet som skal bevises.

$P(1)$  er  $\frac{1}{2} = 2 - \frac{1+2}{2}$ , som er sann.

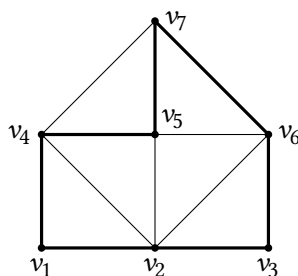
Anta at  $k$  er slik at  $P(k)$  er sann. Da er

$$\begin{aligned} \frac{1}{2} + \frac{2}{4} + \frac{3}{8} + \dots + \frac{k+1}{2^{k+1}} &= \frac{1}{2} + \frac{2}{4} + \frac{3}{8} + \dots + \frac{k}{2^k} + \frac{k+1}{2^{k+1}} \\ &= 2 - \frac{k+2}{2^k} + \frac{k+1}{2^{k+1}} = 2 - \frac{2k+4-k-1}{2^{k+1}} = 2 - \frac{(k+1)+2}{2^{k+1}}, \end{aligned}$$

så  $P(k+1)$  er også sann. Dermed er  $P(n)$  sann for alle positive heltall  $n$ .

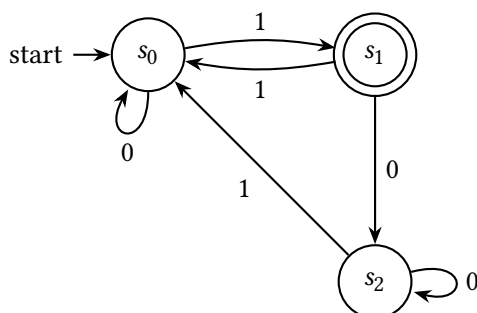
### Oppgave 5

- a. Begge grafene har to noder med grad 3 og fire noder med grad 4. Men de to nodene av grad 3 i  $G_2$  er naboer ( $w_3$  og  $w_6$ ; de er forbundet med en kant), men nodene  $v_2$  og  $v_6$  i  $G_1$  er ikke naboer. Derfor er grafene **ikke isomorfe**. Alternativt kan man legge merke til at  $G_2$  inneholder en kopi av den komplette grafen  $K_4$  ( $w_1, w_2, w_4, w_5$ ), mens  $G_1$  ikke gjør det.
- b. Grafen **har en Hamiltonkrets**, vist nedenfor. (Sammen med speilbildet er det eneste løsning, hvis man ser bort fra hvor kretsen starter og ender, og hvilken retning den går.)



## Oppgave 6

Nedenfor er en automat som gjenkjenner språket. Kort beskrivelse av tilstandene:  $s_0$ : Har sett et partall antall enere så langt.  $s_1$  og  $s_2$ : Har sett et odde antall enere så langt, og hvilken av de to tilstandene avhenger av om det siste symbolet var en ener ( $s_1$ ) eller en null ( $s_2$ ).



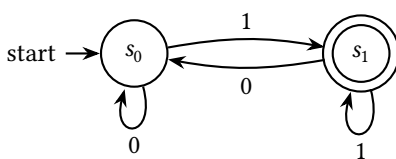
Vi tror denne løsningen er den eneste mulige med tre tilstander, men *helt* sikre er vi ikke.

## Oppgave 7

- Input kan starte med et vilkårlig antall nuller (inklusive ingen) etterfulgt av et vilkårlig antall enere (inklusive ingen). Sagt på en annen måte: Input-strengen må tilhøre  $0^*1^*$ . Ekvivalent: Input kan ikke inneholde strengen 10.
- $M$  gjenkjenner alle strenger som ender på en ener. Et regulært uttrykk for det tilhørende språket er  $(0 \cup 1)^*1$ .

**Merknad** – *ikke en forventet del av løsningen*: Automaten i oppgaven er ikke den mest effektive for dette svært enkle språket. Det vises også når man prøver å lage et regulært språk for den med en mer «mekanisk» metode: For å komme til  $s_1$  første gang, må automaten se input fra  $0^*1$ . Derfra kan den komme tilbake til  $s_1$  enten ved en ener, eller via  $s_2$  med 01, eller via  $s_2$  og  $s_0$  med  $000^*1$ . Setter vi dette sammen får vi det regulære uttrykket  $0^*1(1 \cup 01 \cup 000^*1)^*$ . Men det er jo klart at  $1 \cup 01 \cup 000^*1 = 0^*1$ , så vi får det enklere uttrykket  $0^*1(0^*1)^*$ . Det kan i sin tur skrives som  $(0^*1)^*0^*1$  (begge deler er bare minst én repetisjon av  $0^*1$ ), og til sist kan man forenkle  $(0^*1)^*0^*$  til  $(0 \cup 1)^*$ , og ende opp med uttrykket vi ga opprinnelig.

Her er en enklere automat som gjenkjenner samme språk:



Send en mail til Harald Hanche-Olsen ([harald.hanche-olsen@ntnu.no](mailto:harald.hanche-olsen@ntnu.no)) hvis du finner feil i løsningen, eller har forslag til forbedringer. Men merk at løsningen er knapt formulert med vilje.