

# MAT1140 - Oblig 2

Jon-Magnus Rosenblad

October 2018

## Oppgave 1

*Definisjon* Vi sier en mengde er **relevant til oppgaven** om den er ikke-tom, totalt ordnet og endelig. En mengde som er relevant til oppgaven kaller vi **en relevant mengde**.

(i) Vi ønsker å vise at alle relevante mengder har et største element.

La  $A$  være en relevant mengde med kardinalitet  $|A| = 1$ , dvs. mengden består av kun ett element  $a$ . Vi har at  $a \geq a$ , så  $a$  er det største elementet i  $A$ .

Anta at alle relevante mengder  $X$  med kardinalitet  $|X| \leq k$  har et største element. Anta så at  $A$  er en relevant mengde med kardinalitet  $|A| = k + 1$ . Velg et vilkårlig element  $a \in A$  og partisjonerer  $A$  i to disjunkte delmengder;  $L_a = \{x \in A \mid x \leq a\}$  og  $G_a = \{x \in A \mid x > a\}$ . Her har vi to tilfeller: (1)  $G_a = \emptyset$  og  $a$  er det største elementet, eller (2)  $G_a$  er en relevant mengde og  $|G_a| \leq k$  (siden  $a \notin G_a$ ). Siden  $G_a$  er en relevant mengde har finnes det et største element  $g \in G_a$  mhp.  $G_a$ , men per definisjon av  $G_a$  har vi  $g > a$ , og siden  $\leq$  er transitiv har vi  $\forall x \in L_a \quad g > x$ , så  $g$  er et største element for  $A = L_a \cup G_a$ .

Vi har dermed, ved induksjon, at alle relevante mengder har et største element.

(ii) La  $A$  være en relevant mengde med kardinalitet 1. Da finnes det bare én voksende bijeksjon  $f : \llbracket 0, 1 \rrbracket \rightarrow A$ , nemlig  $f = \{(0, a)\}$  hvor  $a$  er det eneste elementet i  $A$ .

Anta at for alle relevante mengder  $X$  med kardinalitet  $k$  finnes det en og bare en voksende bijeksjon  $g : \llbracket 0, k \rrbracket \rightarrow X$ . La  $A$  være en relevant mengde med kardinalitet  $k + 1$  og la  $a$  være det største elementet i  $A$ . Da finnes det en og bare en voksende bijeksjon  $h : \llbracket 0, k \rrbracket \rightarrow A \setminus \{a\}$ . Vi lager en ny avbildning  $f : \llbracket 0, k + 1 \rrbracket \rightarrow A$  ved å definere

$$f(x) = \begin{cases} h(x) & x \in \llbracket 0, k \rrbracket \\ a & x = k + 1 \end{cases}$$

Det er tydelig en surjeksjon, for om vi har en vilkårlig  $y \in A$  har vi enten  $y = a$  eller  $y \in A \setminus \{a\}$ . Om  $y = a$  har vi  $f(k + 1) = y$ , ellers har vi  $(f \circ h^{-1})(y) = y$ . Det er også tydelig en injeksjon, for om vi har  $x, x' \in \llbracket 0, k + 1 \rrbracket \quad x \neq x'$ , må

vi ha  $x, x' \in \llbracket 0, k \rrbracket$  eller at en av  $x, x' = k + 1$ . Om  $x, x' \in \llbracket 0, k \rrbracket$ . Da har vi  $f(x) = h(x) \neq h(x') = f(x')$  siden  $h$  er injektiv. Anta heller uten tap av generalitet at  $x = k + 1$  og  $x' \in \llbracket 0, k \rrbracket$ . Da har vi  $f(x) = a$  og  $f(x') = h(x') \neq a$ . Dermed er  $f$  injektiv. Siden  $f$  er surjektiv og injektiv er den bijektiv.

La  $f' : \llbracket 0, k + 1 \rrbracket \rightarrow A$  være en annen strengt voksende bijeksjon. Da har vi enten  $f'(k + 1) = a$  eller  $f'(k + 1) \neq a$ . Anta  $f'(k + 1) = a$ . Da har vi at  $f' \upharpoonright_{\llbracket 0, k \rrbracket} : \llbracket 0, k \rrbracket \rightarrow A \setminus \{a\}$  (dvs. restriksjonen av  $f'$  til  $\llbracket 0, k \rrbracket$ ) er en bijeksjon, men da er  $f' \upharpoonright_{\llbracket 0, k \rrbracket} = h$  fordi  $h$  er den eneste strengt voksende bijeksjonen fra  $\llbracket 0, k \rrbracket$  til  $A \setminus \{a\}$ . Men da har vi  $f' = f$ .

Anta heller at  $f'(k + 1) \neq a$ . Da har vi  $f'(k + 1) \in A \setminus \{a\}$  og  $\exists n \in \llbracket 0, k \rrbracket$   $f'(n) = a$ . Men da har vi  $n < k + 1$  og  $f'(k + 1) < f'(n)$  som motsier at  $f'$  er strengt voksende.

Dermed er  $f$  unik.

(iii) La  $A$  være en endelig mengde med kardinalitet  $n$ . Velg en vilkårlig bijeksjon  $g : \llbracket 0, n \rrbracket \rightarrow A$ . Denne bijeksjonen induserer en ordning  $\leq_g$  på  $A$  ved  $g(a) \leq_g g(b) \iff a \leq b$  for alle  $a, b \in \llbracket 0, n \rrbracket$ . Denne ordningen er tydelig unik ettersom  $g$  er en bijeksjon.

La  $\mathcal{A}$  være mengden av bijeksjoner fra  $\llbracket 0, n \rrbracket$  til  $A$  og la  $\mathcal{G}$  være mengden av ordninger på  $A$ . La  $\phi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{G}$  være en avbildning definert ved  $\phi(g) = \leq_g$ .

Vi ser at  $\leq_g$  er total på  $A$  ettersom  $g$  er en bijeksjon og  $\leq_{\mathbb{N}}$  er total på  $\llbracket 0, n \rrbracket$ . Vi ser også at under  $\leq_g$  er  $g$  voksende og dermed er  $g$  den unike voksende bijeksjonen fra  $\llbracket 0, n \rrbracket$  på  $A$ , så  $\phi$  er injektiv. Vi har også at hver ordning på  $A$  har en unik voksende bijeksjon fra  $\llbracket 0, n \rrbracket$  til  $A$ , så  $\phi$  er surjektiv. Dermed er  $\phi$  en bijeksjon, så  $|\mathcal{A}| = |\mathcal{G}|$ .

La  $\leq$  være en vilkårlig ordning på  $A$ . Da finnes det en og bare en voksende bijeksjon  $f : \llbracket 0, n \rrbracket \rightarrow A$  under ordningen  $\leq$ .

Videre definerer vi  $\mathcal{B}$  som mengden bijeksjoner fra  $\llbracket 0, n \rrbracket$  til  $\llbracket 0, n \rrbracket$  og  $\sigma : \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{A}$  ved  $\sigma(h) = f \circ h$ . Vi ser at for alle  $l \in \mathcal{A}$  har vi  $\sigma(f^{-1} \circ l) = l$ , så  $\sigma$  er surjektiv. Videre vet vi at om vi  $h, h' \in \mathcal{B}$  og  $h \neq h'$ , har vi  $\sigma(h) = f \circ h \neq f \circ h' = \sigma(h')$  ettersom  $f$  er en bijeksjon, så  $\sigma$  er injektiv. Dermed er  $\sigma$  en bijeksjon.

La  $\psi = \phi \circ \sigma : \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{G}$ . Siden  $\psi$  er en komposisjon av bijeksjoner er det en bijeksjon, så  $|\mathcal{B}| = |\mathcal{G}|$ .

## Oppgave 2

Anta at  $A$  er en delmengde av  $\mathbb{N}$  uten minste element. Da har vi at  $\llbracket 0, 1 \rrbracket \cap A = \emptyset$  for ellers ville 0 vært et minste element i  $A$  ettersom det er det minste elementet i  $\mathbb{N}$ .

Anta at  $\llbracket 0, k \rrbracket \cap A = \emptyset$ . Da har vi at  $\llbracket 0, k + 1 \rrbracket \cap A = \emptyset$  for ellers ville  $k + 1$  vært et minste element i  $A$ . Dermed har vi ved induksjon at  $\forall n \in \mathbb{N} \quad \llbracket 0, n \rrbracket \cap A = \emptyset$ . Da må  $A$  være den tomme mengden, for ellers finnes det en  $a \in A$ , men vi har at  $a \in \llbracket 0, a + 1 \rrbracket$  og  $\llbracket 0, a + 1 \rrbracket \cap A = \emptyset$ , som er en motsigelse. Vi har derfor at alle ikke-tomme delmengder av  $\mathbb{N}$  har et minste element, så  $\mathbb{N}$  er velordnet.

### Oppgave 3

La  $A$  være velordnet og  $f : A \rightarrow A$  være strengt voksende. Anta for motsigelse at det finnes en  $a \in A$   $f(a) < a$ . Vi definerer følgen  $\{u_n\}_{n \in \mathbb{N}}$  ved

$$\begin{aligned} u_0 &= a \\ \forall n \in \mathbb{N} \quad u_{n+1} &= f(u_n) \end{aligned}$$

Anta for en vilkårlig  $k \in \mathbb{N}$ ,  $u_k < f(u_k) = u_{k+1}$ . Da har vi  $u_{k+1} = f(u_k) < f(u_{k+1})$  ettersom  $f$  er strengt voksende. Dermed har vi ved induksjon  $\forall n \in \mathbb{N} \quad u_n < f(u_n)$ . Men dette er umulig siden da har ikke mengden av elementer i følgen noe minste element, som motsier at  $A$  er velordnet.

### Oppgave 4

(i) La  $A, B$  være to ordnede mengder. Vi definerer en relasjon på  $A \times B$  ved, for alle  $(x, y), (x', y') \in A \times B$ :

$$(x, y) \leq (x', y') \iff (x <_A x') \vee (x = x' \wedge y \leq_B y')$$

Siden  $x = x \wedge y \leq_B y$  for alle  $(x, y) \in A \times B$  har vi  $(x, y) \leq (x, y)$  og dermed er  $\leq$  refleksiv.

Videre har vi at om  $(x, y) \leq (x', y') \wedge (x', y') \leq (x, y)$  har vi

$$\begin{aligned} ((x <_A x') \vee (x = x' \wedge y \leq_B y')) \wedge \\ ((x' <_A x) \vee (x = x' \wedge y' \leq_B y)) \end{aligned}$$

men vi kan ikke ha at både  $(x <_A x') \wedge (x' <_A x)$  så vi må ha  $x = x'$ , men da kan vi fortsatt ikke ha hverken  $x <_A x'$  eller  $x' <_A x$ , så vi må ha både  $y \leq_B y'$  og  $y' \leq_B y$ , men da har vi  $y = y'$ , så  $(x, y) = (x', y')$ . Dermed er  $\leq$  antisymmetrisk.

Anta  $(x, y) \leq (x', y')$  og  $(x', y') \leq (x'', y'')$ . Da har vi to muligheter for den første ulikheten, nemlig  $x <_A x'$  eller  $x = x' \wedge y \leq_B y'$ . Anta  $x <_A x'$ . Da har vi  $x <_A x''$  så  $(x, y) \leq (x'', y'')$ . Anta så heller at  $x = x'$  og at  $y \leq_B y'$ . Da har vi  $x = x''$  eller  $x <_A x'' \wedge y \leq_B y''$  ved transitivitet av  $\leq_B$ , så  $(x, y) \leq (x'', y'')$ . Dermed er  $\leq$  transitiv.

Siden  $\leq$  er refleksiv, antisymmetrisk og transitiv er det en ordensrelasjon på  $A \times B$ .

(ii) Anta  $A, B$  er velordnet. La  $X$  være en vilkårlig ikke-tom delmengde av  $A \times B$ . Vi definerer  $A' = \{a \in A \mid \exists b \in B \quad (a, b) \in X\}$ . Siden  $A$  er velordnet og  $A'$  er ikke-tom, har  $A'$  et minste element. La  $\alpha$  være dette minste elementet. Så definerer vi  $B' = \{b \in B \mid (\alpha, b) \in X\}$ . Siden  $B$  er velordnet og  $B'$  er ikke-tom har  $B'$  et minste element  $\beta$ . Vi har så at  $(\alpha, \beta) \leq x$  for alle  $x \in X \setminus (\{\alpha\} \times B')$  siden  $\alpha$  er minste element i  $A'$ . Videre har vi at  $(\alpha, \beta)$  er minste element i  $\{\alpha\} \times B'$  siden  $\beta$  er minste element i  $B'$ . Dermed er  $(\alpha, \beta)$  minste element i  $X$ .

## Oppgave 5

(i) La  $A$  være en mengde med minst to elementer. Da finnes det to forskjellige elementer  $a, b \in A$ . Anta for motsigelse at  $A^{\mathbb{N}}$  er tellbart. Da finnes en bijeksjon  $\phi : \mathbb{N} \rightarrow A^{\mathbb{N}}$  slik at vi kan nummerere elementene i  $A^{\mathbb{N}}$ . Vi definerer så en avbildning  $f : \mathbb{N} \rightarrow A$  definert ved

$$f(x) = \begin{cases} a & (\phi(x))(x) = b \\ b & \text{ellers} \end{cases},$$

men denne avbildningen er forskjellig fra alle andre avbildninger i  $A^{\mathbb{N}}$ , som er en motsigelse ettersom det er en avbildning i  $A^{\mathbb{N}}$ , så  $A^{\mathbb{N}}$  er ikke-tellbar.

(ii) La  $f : \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$  være en avbildning. Vi definerer for hver  $f$  avbildningen  $g_f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  ved<sup>1</sup>

$$g_f(n) = \begin{cases} n & f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) = 0 \\ n+1 & f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) = 1 \wedge 2 \mid n \\ n-1 & f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) = 1 \wedge 2 \nmid n \end{cases}$$

La  $G$  være mengden av slike avbildninger og  $\phi : \{0, 1\}^{\mathbb{N}} \rightarrow G$  være avbildningen slik at  $\phi(f) = g_f$ .  $\phi$  er tydelig en surjeksjon. Vi ser også at om vi har  $f, f' \in \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$  og  $f \neq f'$  må det finnes  $n \in \mathbb{N}$   $f(n) \neq f'(n)$ , men da har vi  $g_f(2n) \neq g_{f'}(2n)$ , og dermed er  $g_f \neq g_{f'}$ , så  $\phi$  er en injeksjon. Dermed er  $\phi$  en bijeksjon og  $|G| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$ .

Videre tar vi for oss en vilkårlig  $g_f \in G$ . Vi ser at  $g_f \circ g_f = \text{id}_{\mathbb{N}}$ , så  $g_f$  er en bijeksjon. La  $\overline{\mathbb{N}^{\mathbb{N}}}$  være mengden bijeksjoner fra  $\mathbb{N}$  til  $\mathbb{N}$ . Da har vi  $G \subseteq \overline{\mathbb{N}^{\mathbb{N}}}$ , så  $|G| \leq |\overline{\mathbb{N}^{\mathbb{N}}}|$ . Videre har vi at  $\{0, 1\}^{\mathbb{N}}$  er ikke-tellbar (fra forrige deloppgave) og  $|G| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$ , så  $G$  er ikke-tellbar, men da er heller ikke  $\overline{\mathbb{N}^{\mathbb{N}}}$  tellbar.

---

<sup>1</sup>Visuelt kan den tolkes som at de naturlige tallene deles inn i par slik at hvert partall parres med det neste oddetallet. Om  $f(n) = 1$  byttes parnummer  $n$  plass og ellers forblir de slik de står.