

MAT 1140Utvælgabsjonet

Vi skal må se på et mengdeteoretisk prinsipp av mer avansert karakter. Det kan ikke utledes fra de prinsippene vi hittil har sett på, men må formuleres som et eget øksjon.

Utvælgabsjonet: Anta at \mathcal{A} er en familie av ikke-tomme mengde. Da finnes det en funksjon $u: \mathcal{A} \rightarrow \bigcup \mathcal{A}$ slik at $u(A) \in A$ for alle $A \in \mathcal{A}$.

Vi kaller u en utvælgfunksjon siden den velger ut et element $u(A) \in A$ for hver $A \in \mathcal{A}$.

Utvælgabsjonet omfattes av to grunner:

1. Det ikke-konstruktive – Det finnes en utvælgfunksjon i saken å gi anvisninger for hvordan en slik funksjon kan konstrueres.
2. Det har en del konstruktive konsekvenser som Banach-Tarskis paradox. Den bruker utvælgabsjonet til å dele en kube i

endelig mange deler som så settes sammen til de nye kuler med samme radius som den opprinnelige.

Til høst før disse innvendingene aksepterer de fleste matematikere ulvalgsaksjoner. Det er bare at aksjonen ikke leder til selvmotsigelser — dersom resten av mengdelagen er selvmotsigelsesfri, så er mengdelagen med ulvalgsaksjonen også selvmotsigelsesfri.

I praksis brukes ulvalgsaksjonet ikke i sin opprinnelig form, men gjennom noen av de konsekvensene det har. Den mest nyttefulle av disse konsekvensene er Zorns Lemma som handler om maksimale element i partielle ordning. Først litt terminologi:

Definisjon: Anta at \leq er en partiell ordning på en mengde X . En løpede er et total ordnet delmengde C av X (dvs at hvis c_1 og c_2 er elementer i C , så er enten $c_1 \leq c_2$, $c_1 = c_2$ eller $c_1 > c_2$).

Zorns Lemma: Anta at \leq er en partiell ordning på en mengde X slik at enhver løpede i X har en øvre strøkne. Da har (X, \leq) et maksimale element.

I anvendelsen av Zorns lemma er \mathcal{X} ofte en familie av mengder og ordninger er inklusjon \subseteq . Ofte finnes Zorns lemma som en slags induksjon for uendelige mengder.

Vi skal se på et eksempel på bruken av Zorns lemma. Det er viktig å huske på at en relasjon (f.eks. en partiell ordening) på en mengde \mathcal{X} egentlig er en delmengde av $\mathcal{X} \times \mathcal{X}$.

Teoremet vi skal nese, sier at enhver partiell ordening kan fortines til en total ordening. For enhver partiell ordening \leq på en mengde \mathcal{X} finnes det altså en total ordening \leq' på \mathcal{X} slik at

$$x \nleq y \Rightarrow x \leq' y.$$

Mengdeteoretisk betyr dette at $\nleq \subseteq \leq'$.

Før vi går løs på teoremet, trenger vi et par lemmar.

Lemming: Anta at \leq er en partiell ordening på \mathcal{X} og at $x, y \in \mathcal{X}$ ikke er sammenlignbare. Da finnes det en finere partiell ordening \leq_1 på \mathcal{X} der $x \leq_1 y$ (at \leq_1 er finere enn \leq , betyr som vanlig at $\leq \subseteq \leq_1$).

Beweis: Vi utvider \leq ved å legge til ulikheterne

$u \leq v$ dersom $u \leq x$ og $y \leq v$. Formelt er alltså

$$\leq_1 = \leq \cup \{(u, v) : u \leq x \text{ og } y \leq v\}$$

La oss sjekke at dette er en partiell ordning.

1. Refleksivitet: Siden $u \leq u$, er åpenbart $u \leq_1 u$.

2. Antisymmetri: Vi må sjekke de ulike mulighetene.

a) Hvis $u \leq v$ og $v \leq u$, vel vi at $u = v$.

b) Hvis $u \leq v$ og $v \leq x, y \leq u$, må $u = v$.

Hvis ikke, er mulig $u < v$, som gir $y \leq u < v \leq x$, dvs $y < x$. Dette strider mot antagelsen om at x og y ikke er sammenlignbare.

c) Hvis $u \leq x$ og $y \leq u$ og i tillegg $v \leq x, y \leq v$,

da får vi $y \leq u \leq x$ og dermed er $y \leq x$ i skild med forutsetningen. Denne situasjonen oppstår dermed ikke.

3. Transitivitet: Igjen må vi sjekke alle mulighetene.

a) Hvis $u \leq v$ og $v \leq w$, så vet vi at $u \leq w$.

b) Hvis $u \leq v$ og $v \leq x, y \leq w$, så er $u \leq x, y \leq w$ og dermed $u \leq w$.

c) Hvis $u \leq x, y \leq v$ og $v \leq w$, så er $u \leq x, y \leq w$ og dermed $u \leq w$.

d) Hvis $u \leq x$ og $y \leq v$ samt $v \leq x$ og $y \leq w$, så er $y \leq w \leq x$, så denne situasjonen oppstår aldri.

Lemma: Anta at C er en kjede av partielle ordninger. Da er $R = \bigcup_{\leq \in C} \leq$ en partiell ordning.

Beweis: Vi ser at

$x Ry \Leftrightarrow$ det finnes en $\leq \in C$ slik at $x \leq y$.

Vi sjekker kvaene til en partiell ordning

1. Reflexivitet: $x \leq x$ for all $\leq \in C$, så $x Ry$.

2. Antisymmetri: Anta at $x Ry$ og $y Rx$.

Da finnes det $\leq_1, \leq_2 \in C$ slik at $x \leq_1 y$ og $y \leq_2 x$. Siden C er en kjede, er den en av relasjonene \leq_1, \leq_2 finere enn den andre, la oss si at \leq_2 er den fineste. Da har vi $x \leq_2 y$ i tillegg til $y \leq_2 x$, og dermed er $x = y$.

3. Transitivitet: Anta at $x Ry$ og $y Rz$. Da finnes det $\leq_1, \leq_2 \in C$ slik at $x \leq_1 y$ og $y \leq_2 z$. Siden C er en kjede, er den ene av ordningene \leq_1, \leq_2 finere enn den andre. Kall denne \leq . Da er $x \leq y$ og $y \leq z$, og følgelig $x \leq z$. Dermed er $x Rz$.

Vi er nå klare til å bruke Zorns lemma til å vise hovedresultatet.

Tesett: Anta at \leq er en partiell ordning

på en mengdi \mathbb{X} . Da finnes del en total
ordning som er en forfining av \leq .

Bevis: La \mathcal{T} være samling av alle ordninger
som er finere enn \leq (vi krever ikke at de
shal være etdefinere, så $\leq \in \mathcal{T}$). Vi ordner
 \mathcal{T} ved ~~at~~ inklusjon \subseteq (husk at
 \leq_1 er finere enn \leq_2 dersom $\leq_2 \subseteq \leq_1$)
Anta C er en kjede i (\mathcal{T}, \subseteq) . Da
vef vi at $\bigcup_{\leq \in C} \leq$ er en partell ordning på \mathbb{X} ,

og den ligger åpenbart i \mathcal{T} og er en øvre struktur
for C . Siden alle kjeder har en øvre struktur,
har \mathcal{T} et ~~største~~ maksimall element \leq . Vi
må vise at \leq er en total ordning.

Anta ikke, da han \leq ikke
sammenlignbare elementer x, y . Vi kan sett
al vi han ikke \leq til en ordning der $x \leq y$.
Derved er ikke \leq total, og det er en selv-
motsgjelse