

Ordrede kropper

Definitionen: En ordnet krop består en af krop $(K, +, \cdot)$ med en total ordening \leq på K som samspillet med $+$ og \cdot . Men præcis har vi:

- (i) $+$ og \cdot er assosiativ
- (ii) $+$ og \cdot er kommutativ
- (iii) Der findes et nøytralt element 0 for addition ($a+0=a$) og et nøytralt element 1 for multiplikation ($a \cdot 1=a$)
- (iv) Ethvert element $a \in K$ har en additiv invers $-a$ ($a+(-a)=0$)
- (v) Ethvert element $a \neq 0$ har en multiplikativ invers a^{-1} ($a a^{-1}=1$)
- (vi) \cdot går godt distributiv over $+$ ($a(b+c)=ab+ac$)
- (vii) \leq er reflektiv ($x \leq x$ for alle x).
- (viii) \leq er antisymmetrisk ($x \leq y$ og $y \leq x \Rightarrow x=y$)
- (ix) \leq er transitiv ($x \leq y$ og $y \leq z \Rightarrow x \leq z$)
- (x) \leq er total (for alle $x, y \in K$ er enten $x \leq y$ eller $y \leq x$)
- (xi) Desuden $a \leq b$, så er $a+c \leq b+c$
- (xii) Desuden $a \geq 0$ og $b \geq 0$, så er $ab \geq 0$.

Eksempler: \mathbb{R} og \mathbb{Q} er ordnede kropper.

Sætning: Desuden $a \leq b$ og $c \leq d$, så $a+c \leq b+d$

Beweis: Fra (xi) har vi $a+c \leq b+c$
og $c+d \leq d+b$
 $b+c \leq d+b$ } $a+c \leq b+c \leq b+d$
transitiv
 $a+c \leq b+d$

Sætning: $b \geq a$ hvis og bare hvis $b-a \geq 0$

Beweis: $b \geq a \Rightarrow b+(-a) \geq a+(-a) \Rightarrow b-a \geq 0$
 $b-a \geq 0 \Rightarrow (b-a)+a \geq 0+a \Rightarrow b \geq a$

Sætning: $c \leq 0 \Leftrightarrow -c \geq 0$

Beweis: $c \leq 0 \Leftrightarrow 0-c \geq 0 \Leftrightarrow -c \geq 0$.

Sætning: Antak at $a \leq b$

- (i) Hvis $c \geq 0$, så $ac \leq bc$
- (ii) Hvis $c \leq 0$, så $ac \geq bc$

Beweis: (i) Siden $a \leq b$, er $b-a \geq 0$. Siden $b-a \geq 0$ og $c \geq 0$, så er (pga (xi)) er $(b-a)c \geq 0$. Dermed er $bc-ac \geq 0$, dvs $bc \geq ac$

(ii) Siden $c \leq 0$, så er $-c \geq 0$. Dermed (ved (xi)) er $(b-a)(-c) \geq 0$, dvs. $-bc+ac \geq 0$ eller $ac-bc \geq 0$. Dermed
 $ac \geq bc$

Kovollkar: (i) Hvis $a \geq 0$ og $b \leq 0$, så er $ab \leq 0$
(ii) Hvis $a \leq 0$ og $b \geq 0$, så er $ab \leq 0$

Beweis: (i) Siden $a \geq 0$, kan jeg gange ulikheten $b \leq 0$ med a og bevare ulikheten: $ab \leq a \cdot 0 = 0$.

(ii) Siden $a \leq 0$, kan vi gange ulikheten $b \geq 0$ med a , men da vi i nu velvise på ulikheten: $ab \geq a \cdot 0 = 0$

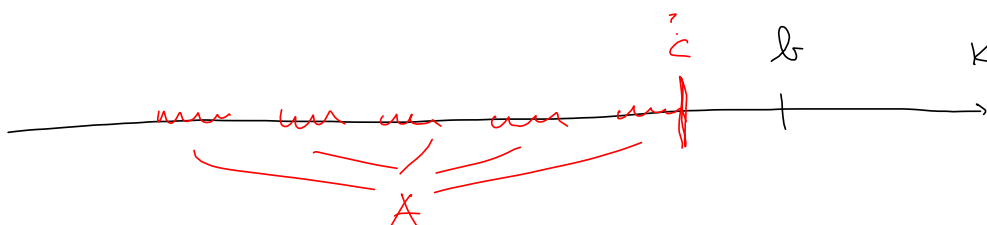
Sætning: $0 < 1$.

Beweis: Siden $0 \neq 1$, og ordningen er total, må $0 < 1$ eller $0 > 1$.

Siden $1 = 1 \cdot 1$ { (i) $0 < 1$: Da $1 \cdot 1$ positiv, følger $1 > 0$.
(ii) $0 > 1$: Da $1 \cdot 1$ positiv, følger $1 > 0$.

\mathbb{R} som ordnat kropp

En delmängde A av en ordnat kropp K kallas öppad begränsad dersom det finns en $b \in K$ slikt att $b \geq a$ för alla $a \in A$.



b kallas en övre gränsh för A . En övre gränsh som er minsta av alla andra övre gränsh, kallas en minsta övre gränsh.

Kompletthetsaxiomet: Vi säger att K är en komplett ordnat kropp dersom enhver icke-tom öppad begränsad delmängde av K har en minsta övre gränsh.

Exempel: \mathbb{R} är en komplett ordnat kropp.

Matematikers röst: " \mathbb{R} är den enda kompletta ordnade kroppen"

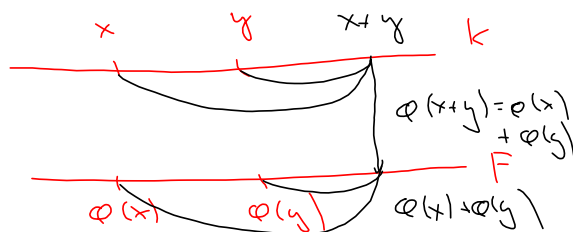
Riktigt: "alla kompletta ordnade kroppen är kopier av \mathbb{R} "
 var heter detta?

Definition: Givet att K og F är to ordnade kroppen. En isomorf fra K til F er en bijeksjon $\varphi: K \rightarrow F$ slikt at

$$(i) \quad \varphi(x+y) = \varphi(x) + \varphi(y)$$

$$(ii) \quad \varphi(xy) = \varphi(x)\varphi(y)$$

$$(iii) \quad \text{Hvis } x \leq y, \text{ så er } \varphi(x) \leq \varphi(y).$$



Præis formulering av mellemdaters aksiom:

Alle komplette ordnade kroppen er isomorfe med \mathbb{R} .

Tellbare mengder 13.2 \rightarrow 13.1

Definisjon: En mengde A er telbar dersom det finnes en folge $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, \dots$ som inneholder alle elementene i A .

Eksempel: \mathbb{N} er telbar: $1, 2, 3, 4, \dots$

\mathbb{Z} er telbar: $0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots$

En endelig mengde $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ er telbar: $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, a_n, a_n, \dots$

En uendelig telbar mengde \mathbb{N} er telbart uendelig.

Satning: Hvis vi har en telbar mengde A_n for hver n , sa er union $A = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n$ telbar. (union av telbare mengder er selv telbar)

Basis: Sa ser vi at mengdene A_1, A_2, A_3, \dots er telbare, har vi liste alle elementene i hver mengde:

- $A_1: a_{11}, a_{12}, a_{13}, \dots, a_{1n}, \dots$
- $A_2: a_{21}, a_{22}, a_{23}, \dots, a_{2n}, \dots$
- $A_3: a_{31}, a_{32}, a_{33}, \dots, a_{3n}, \dots$

Derned er

$A: a_{11}, a_{12}, a_{21}, a_{31}, a_{22}, a_{32}, \dots$ som viser at A er telbar.

indeks 2 indeks 3 indeks 4

$A \times B = \{(a, b) : a \in A, b \in B\}$

Satning: Hvis A, B er telbare, sa er $A \times B$ ogsa telbar.

Basis: Listet opp A og B

$A: a_1, a_2, a_3, a_4, \dots$

$B: b_1, b_2, b_3, b_4, \dots$

$A \times B: (a_1, b_1), (a_1, b_2), (a_2, b_1), (a_1, b_3), (a_2, b_2), (a_3, b_1), \dots$

indeks 2 indeks 3 indeks 4

Som viser at $A \times B$ er telbar.

Satning: \mathbb{Q} er telbar.

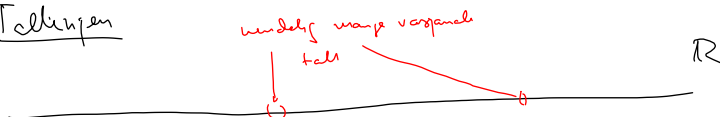
Basis: $\mathbb{Q} = \{ \frac{m}{n} : m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N} \}$

Siden \mathbb{Z} og \mathbb{N} er telbare, er $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$ ogsa telbar. Vi har dermed en liste $(m_1, n_1), (m_2, n_2), (m_3, n_3), \dots$ av alle elementene i $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$.

Derned er

$\frac{m_1}{n_1}, \frac{m_2}{n_2}, \frac{m_3}{n_3}, \dots$ en oppstilling av alle elementene i \mathbb{Q} .

Tellingene



Teorem: \mathbb{R} er ikke tellbar.

Beis (Cantors diagonalargument): Anta for motsetning at \mathbb{R} er tellbar.

La $r_1, r_2, \dots, r_n, \dots$ være en oppstilling av alle elementer i \mathbb{R} . Vi skal vise at det nødvendigvis finnes et element i \mathbb{R} som ikke er på listen og dermed fremprovokerer en motsetning. Ser på desimalutviklingene:

$$\begin{array}{l}
 r_1 = a_{11} a_{12} a_{13} \dots \dots \dots \\
 r_2 = a_{21} a_{22} a_{23} \dots \dots \dots \\
 r_3 = a_{31} a_{32} a_{33} \dots \dots \dots \\
 \vdots \\
 r_n = a_{n1} a_{n2} a_{n3} \dots \dots \dots \\
 \vdots \\
 \vdots
 \end{array}$$

La c være et nytt tall c ved
 $D = 0.c_1 c_2 \dots c_n \dots$
 slik at $c \neq r_i$ for alle i .
 Sett $c_i = \begin{cases} 1 & \text{hvis } d_{ii} \neq 1 \\ 2 & \text{hvis } d_{ii} = 1 \end{cases}$
 Dermed er $c_i \neq d_{ii}$ for alle i .
 Altså er $c \neq r_i$ for alle i .

Siden i -te desimalen er forskjellig.

Satzung: En mengde A er tellbar nøyaktig hvis og bare hvis det finnes en bijeksjon $f: \mathbb{N} \rightarrow A$.

Beis: Anta at det finnes en slik f . Da er A tellbar fordi

$f(1), f(2), f(3), \dots$
 er en oppstilling av alle elementer i A .

Anta at A er tellbar nøyaktig, men ikke finnes en bijeksjon $f: \mathbb{N} \rightarrow A$. Siden A er tellbar, finnes det en oppstilling a_1, a_2, a_3, \dots av alle elementer.

Definer f som følger: $f(1) =$ det første element i listen som er med i A .

$f(2) =$ det første element etter $f(1)$ som er med i A og forskjellig fra $f(1)$

$f(3) =$ det første element etter $f(2)$ som er med i A og forskjellig fra $f(1)$ og $f(2)$.

esu.

Siden A er nøyaktig, stopper prosessen aldri opp.

Praktisk:

