

UPPSALA UNIVERSITET

FÖRELÄSNINGSANTECKNINGAR

Reell Analys

Rami Abou Zahra

Inlämningsdatum
October 31, 2022

CONTENTS

1. Introduction	2
1.1. Sammanfattning Kap2	3
1.2. Notation	3
1.3. Relationer	3
1.4. Funktioner	4
1.5. Pullback & Pushforward	5

1. INTRODUCTION

Before proving injectivity & surjectivity, first show it is a function

Give an example of:

- Abelian group (and non-abelian)
- Non-commutative ring
- Commutative ring which is not a field

1.1. Sammanfattning Kap2.

1.2. Notation.

Vi använder ett "+" för att beteckna om mängden innehåller positiva element. Om det är känt att mängden innehåller negativa element behöver vi tydliggöra om 0 finns i mängden, det finns olika notation.

Vi skriver "upphöjt i +" för att visa att mängden är helt positivt (innehåller ingen 0), och "nedsänkt i +" för att visa att mängden är positiv men innehåller 0.

Exempel:

De positiva reella talen: \mathbb{R}^+

Icke-negativa reella talen: \mathbb{R}_+

1.3. Relationer.

En relation R på en mängd M är:

$$R \subseteq M \times M$$

Vi har 5 "adjektiv" att beskriva våra relationer med:

- Reflexiv ($xRx \quad \forall x \in M$)
- Symmetrisk ($xRy \Rightarrow yRx \quad \forall x, y \in M$)
- Antisymmetrisk ($xRy \ \& \ yRx \Rightarrow x = y$)
- Transitiv ($xRy \ \& \ yRz \Rightarrow xRz \quad \forall x, y, z \in M$)
- Connex (xRy eller $yRx \quad \forall x, y \in M$)

Som exempel på dessa kan man betrakta relationen $=$ eller relationen $<$ över R

Exempel:

Låt $A = \{a, b\}$ och potensmängden till A vara $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$

Vilka av de 5 kraven uppfylls om relationen är \subseteq ?

För att lösa detta så kommer vi ihåg att relationer är definierade på mängdens kartesiska produkt, så vi har i själva verket en relation \subseteq över $\mathcal{P}(A) \times \mathcal{P}(A)$

Vi kollar reflexivitet. Om vi tar ett element från $\mathcal{P}(A)$, är det då en delmängd till sig själv? **Ja, en mängd är alltid delmängd till sig själv.** Viktigt att notera att den inte är en äkta delmängd!

Är relationen symmetrisk? Tag $\{a\} \in \mathcal{P}(A)$ och $\{a, b\} \in \mathcal{P}(A)$. Då gäller att $\{a\} \subseteq \{a, b\}$ men $\{a, b\} \not\subseteq \{a\}$. Eftersom relationen skulle gälla \forall element i relationsmängden, så gäller *inte* symmetri!

Är relationen antisymmetrisk? Antisymmetri gäller om $xRy \ \& \ yRx \Rightarrow x = y$, vi undersöker negationen, vilket är $xRy \ \& \ x \neq y \Rightarrow \neg yRx$. Detta säger i princip "om x är delmängd till y och x inte är lika med y så är y inte en delmängd till x ", vilket vi vet gäller.

Är relationen transitiv? Ja, om x är en delmängd till y och y är en delmängd till z så gäller att x är en delmängd till z

Connex? Ja.

1.3.1. Klassifikationer av relationer.

Vi har 3st Klassifikationer för relationer:

- Ekvivalensrelation (reflexiv, symmetrisk, transitiv)
- Partiell ordning (reflexiv, antisymmetrisk, transitiv)
- Total ordning (connex, reflexiv, antisymmetrisk, transitiv)

Anmärkning:

En total ordning är en connex partiell ordning.

Exempel: (Ekvivalensrelation)

= (likhet) är en ekvivalensrelation

Exempel: (Partiell ordning)

\leq är en partiell ordning (men inte en ekvivalensrelation)

Exempel: (Total ordning)

\leq är en total ordning

1.4. Funktioner.

1.4.1. Domän, kodomän.

En funktion (eller även kallad en avbildning) definierad från en *domän* A till en *kodomän* B , kan ses som en delmängd till $A \times B$.

Denna brukar även kallas för *graf* till funktionen.

Om $f : A \rightarrow B$ så är alltså $\text{graf}(f) \subseteq A \times B$

Anmärkning:

För varje $x \in A$ så finns det ett *unikt* $y \in B$ så att $f(x) = y$ (alternativ beteckning: $(x, y) \in \text{graf}(f)$)

1.4.2. Bilden.

Något som verkar lite förvirrande först är att kodomänen inte är bilden av funktionen. Om vi exempelvis betraktar $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \ x \mapsto x$ så ser vi att de värden som faktiskt "träffas" är hela \mathbb{R} , vilket är en delmängd till \mathbb{C} men inte hela \mathbb{C} !

Definition/Sats 1.1: Bilden till en avbildning

$$f : A \rightarrow B$$

$$f(A) = \{y \in B \mid \exists x \in A \text{ s.t. } y = f(x)\}$$

Anmärkning:

- Om f, g är injektiva, så är $g \circ f$ injektiv
- Om f, g är surjektiva, så är $g \circ f$ surjektiv
- Om f, g är bijektiv, så är $g \circ f$ bijektiv

1.5. Pullback & Pushforward.

Antag att vi har en avbildning $f : X \rightarrow Y$, då gäller följande:

Definition/Sats 1.2: Pullback

Inte hela kodomänen träffas av en avbildning/funktion. Det beror på vad domänen är (och hur funktionen ser ut).

Vi kan däremot korta ner domänen och undersöka hur det påverkar bilden av avbildningen, detta är *pullback*:

$$f_*(A) = \{f(x) \in Y \mid x \in A\} = f(A) \quad A \subseteq \mathcal{P}(X)$$

Anmärkning:

$A \subseteq X \Rightarrow X \subseteq \mathcal{P}(X)$, samt att $f_* \subseteq Y \Leftrightarrow f_* \subseteq \mathcal{P}(Y)$

Vi har då $f_* : \mathcal{P}(X) \rightarrow \mathcal{P}(Y)$

Definition/Sats 1.3: Pushforward

Liknande/Motsatsen gäller för *pushforward*. Här vill vi undersöka vad som händer med domänen om vi betraktar en delmängd till kodomänen:

$$f^*(B) = \{x \in X \mid f(x) \in B\} \quad B \subseteq \mathcal{P}(Y)$$