

MAT1030 – Diskret Matematikk

Plenumsregning 9: Ukeoppgaver

Mathias Barra

Matematisk institutt, Universitetet i Oslo

13. mars 2009

(Sist oppdatert: 2009-03-17 09:35)



Oppgave 5.18

Avgjør om følgende relasjoner refleksive, irrefleksive, symmetriske, antisymmetriske eller transitive.

- (a) “er søsken (bror eller søster) til”, på mengden av alle mennesker
- (b) “er sønnen til”, på mengden av alle mennesker
- (c) “er større enn”, på mengden av reelle tall
- (d) relasjonen R på reelle tall definert ved xRy hvis $x^2 = y^2$
- (e) “har samme heltallsdel som”, på mengden av reelle tall
- (f) “er et multiplum av”, på mengden av positive heltall

Oppgave 5.19

Avgjør hvilke av relasjonene i Oppgave 5.18 som er **ekvivalensrelasjoner (ekv.rel.)**. For de som er ekvivalensrelasjoner, beskriv ekvivalensklassene.

Husk at en ekv.rel. er **refleksiv, symmetrisk** og **transitiv**.

Oppgave 5.20

Avgjør hvilke av relasjonene i Oppgave 5.18 som er **partielle ordninger (p.o.)**.

Husk at en p.o. er **refleksiv, antisymmetrisk** og **transitiv**.

Løsning

- (a) “er søsken (bror eller søster) til”, på mengden av alle mennesker
- ▶ Refleksiv? **Nei**, det fins en som ikke er sin egen bror eller søster.
 - ▶ Irrefleksiv? **Ja**, ingen er sin egen bror eller søster.
 - ▶ Symmetrisk? **Ja**, hvis x er søsken til y , så er y søsken til x .
 - ▶ Antisymmetrisk? **Nei**, vi ha at x er søsken til y og at y søsken til x , uten at $x = y$.
 - ▶ Transitiv? **Nei**, hvis vi tillater halvsøsken, så kan a være søsken til b , og b søsken til c , uten at a er søsken til c . En annen grunn er at a kan være søsken til b og b søsken til a , men a kan er ikke søsken til a . (Takk til oppmerksomme studenter!)
 - ▶ Ekvivalensrelasjon? **Nei**, den er ikke refleksiv
 - ▶ Partiell ordning? **Nei**, den er hverken refleksiv, antisymmetrisk eller transitiv.

Løsning

(b) “er sønnen til”, på mengden av alle mennesker

- ▶ Refleksiv? **Nei**, det fins en som ikke er sin egen sønn.
- ▶ Irrefleksiv? **Ja**, ingen er sin egen sønn.
- ▶ Symmetrisk? **Nei**, fordi “X er sønnen til Y” ikke medfører at “Y er sønnen til X”.
- ▶ Antisymmetrisk? **Ja**, fordi “X er sønnen til Y” og “Y er sønnen til X” aldri er sanne samtidig.
- ▶ Transitiv? **Nei**, “X er sønnen til Y” og “Y er sønnen til Z” ikke medfører at “X er sønnen til Z”.
- ▶ Ekvivalensrelasjon? **Nei**, den er hverken refleksiv, symmetrisk eller transitiv.
- ▶ Partiell ordning? **Nei**, den er hverken refleksiv eller transitiv.

Løsning

(c) “er større enn”, på mengden av reelle tall

- ▶ Refleksiv? **Nei**, det finnes et reelt tall som ikke er større enn seg selv.
- ▶ Irrefleksiv? **Ja**, ingen reelle tall er større enn seg selv.
- ▶ Symmetrisk? **Nei**, f.eks. er 3 større enn 2, men 2 er ikke større enn 3.
- ▶ Antisymmetrisk? **Ja**, vi kan ikke ha at to tall er større enn hverandre.
- ▶ Transitiv? **Ja**, hvis x er større enn y og y er større enn z , så er x større enn z .
- ▶ Ekvivalensrelasjon? **Nei**, den er hverken refleksiv eller symmetrisk.
- ▶ Partiell ordning? **Nei**, den er ikke refleksiv.

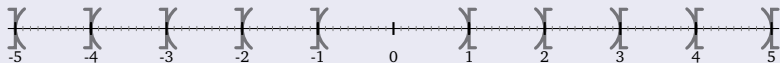
Løsning

(d) relasjonen R på reelle tall definert ved xRy hvis $x^2 = y^2$

- ▶ Refleksiv? **Ja**, siden $x^2 = x^2$.
- ▶ Irrefleksiv? **Nei**, nei, f.eks. har vi at $1R1$.
- ▶ Symmetrisk? **Ja**, hvis $x^2 = y^2$ holder, så vil også $y^2 = x^2$ holde.
- ▶ Antisymmetrisk? **Nei**, vi har at $1R(-1)$ og $(-1)R1$, men $1 \neq -1$.
- ▶ Transitiv? **Ja**, hvis $x^2 = y^2$ og $y^2 = z^2$, så $x^2 = z^2$.
- ▶ Ekvivalensrelasjon? **Ja**
- ▶ Ekvivalensklasser: Alle mengder $\{x, -x\}$, hvor x er et positivt reellt tall, samt $\{0\}$.
- ▶ Partiell ordning? **Nei**, den er ikke antisymmetrisk.

(e) “har samme heltallsdel som”, på mengden av reelle tall

- ▶ Refleksiv? **Ja**, ethvert tall har samme heltallsdel som seg selv.
- ▶ Irrefleksiv? **Nei**, f.eks. har 3, 14 samme heltallsdel som seg selv.
- ▶ Symmetrisk? **Ja**, hvis x har samme heltallsdel som y , så må y ha samme heltallsdel som x .
- ▶ Antisymmetrisk? **Nei**, vi har at 1, 28 og 1, 32 har samme heltallsdel, men de er ikke like.
- ▶ Transitiv? **Ja**
- ▶ Ekvivalensrelasjon? **Ja**
- ▶ Ekvivalensklasser: For hvert heltall n har vi en ekvivalensklasse som består av de reelle tall med heltallsdel lik n :



Ekvivalensklassene er følgende mengder, for $n \in \mathbb{N}$:

$\{x : -n - 1 < x \leq -n\}$ og $\{x : -1 < x < 1\}$ og $\{x : n \leq x < n + 1\}$

(Fasiten i boka sier $\{x : -n < x \leq -n + 1\}$, men det blir feil for $n = 1$.)

- ▶ Partiell ordning? **Nei**, den er ikke antisymmetrisk.

(f) “er et multippel av”, på mengden av positive heltall

- ▶ Refleksiv? **Ja**, ethvert tall er et multippel av seg selv.
- ▶ Irrefleksiv? **Nei**, f.eks. er 2 et multippel av seg selv.
- ▶ Symmetrisk? **Nei**, 4 er et multippel av 2, og 2 er ikke et multippel av 4.
- ▶ Antisymmetrisk? **Ja**
 - ▶ Anta at $x = ay$ og at $y = bx$, for positive heltall x, y, a, b .
 - ▶ Da må $x = abx$.
 - ▶ Siden alle tallene er positive heltall, må $ab = 1$, og dermed må $a = 1$ og $b = 1$.
 - ▶ Siden $x = ay$, må $x = y$.
- ▶ Transitiv? **Ja**
 - ▶ Anta at $x = ay$ og at $y = bz$, for positive heltall x, y, z, a, b .
 - ▶ Da må $x = abz$, og x er et multippel av z .
- ▶ Ekvivalensrelasjon? **Nei**, den er ikke symmetrisk.
- ▶ Partiell ordning? **Ja**

Oppgave 5.21

Et dataprogram består av fem moduler: M_1, M_2, \dots, M_5 . En relasjon R på mengden av moduler er definert ved at $M_i R M_j$ hvis M_i er i kallsekvensen til M_j . Relasjonsmatrisen til R er denne:

$$\begin{array}{c} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \end{array} \begin{bmatrix} & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ \mathbf{T} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{F} \\ \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{F} & \mathbf{F} \\ \mathbf{F} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{F} & \mathbf{F} \\ \mathbf{F} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{F} \\ \mathbf{F} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{T} \end{bmatrix}$$

- (a) Bekreft at R er refleksiv, antisymmetrisk og transitiv.
- (b) Hvilken modul er hovedprogrammet?

$$\begin{array}{c}
 1 \quad 2 \quad 3 \quad 4 \quad 5 \\
 \begin{bmatrix}
 \mathbf{T} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{F} \\
 \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{F} & \mathbf{F} \\
 \mathbf{F} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{F} & \mathbf{F} \\
 \mathbf{F} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{F} \\
 \mathbf{F} & \mathbf{F} & \mathbf{T} & \mathbf{T} & \mathbf{T}
 \end{bmatrix}
 \end{array}$$

- R er refleksiv: Alle verdier på diagonalen er **T**.
- R er antisymmetrisk: Fordi ingen **T** speiles om diagonalen.
- R er transitiv: Vi må sjekke alle muligheter i matrisen.
- Hvilken modul er hovedprogrammet? Oppgaven sa at $M_i R M_j$ holder hvis M_i er i kallsekvensen til M_j . M_3 skiller seg ut. Den kaller på alle moduler og blir kun kalt på av seg selv. Dette må være hovedprogrammet.

Oppgave Fra forelesning 03.03 s. 15

La A være en mengde med ekvivalensrelasjoner R og S . Definer $T = R \cap S$.

- (a) Vis at aTb hvis og bare hvis $aRb \wedge aSb$.
- (b) Vis at T er en ekvivalensrelasjon.
- (c) Finn et eksempel hvor $R \cup S$ *ikke* er en ekv.rel.

Løsning (a)

aTb betyr at \Leftrightarrow

$(a, b) \in T$ betyr at \Leftrightarrow

$(a, b) \in R \cap S$ betyr at \Leftrightarrow

$(a, b) \in R$ og $(a, b) \in S$ betyr at \Leftrightarrow

aRb og aSb betyr at \Leftrightarrow

$aRb \wedge aSb \Leftrightarrow aTb$

Med 'betyr at' menes her 'er definert som'. Altså: Siden \Leftrightarrow er transitiv er vi ferdige.

Løsning (b)

Refleksiv La $a \in A$ være vilkårlig (Vi må vise aTa). Siden R og S er refleksive, vil aRa og aSa . Dermed er $(a, a) \in R \cap S$, dvs. aTa . Siden a var vilkårlig er altså T refleksiv.

Symmetrisk Anta aTb (Vi må vise at bTa). Da vil aRb og aSb fordi $T = R \cap S$. Siden R er symmetrisk vil bRa , og siden S er symmetrisk vil også bSa . Men da er bTa , altså er T symmetrisk.

Transitiv Anta aTb og bTc (Vi må vise at aTc). Ved $T = R \cap S$ vet vi at aRb og bRc . Siden R er transitiv, vil aRc . Det samme argumentet vil og gi aSc , da S også er transitiv. Altså vil aTc , som var det vi skulle vise.

Løsning (c)

Vi kan ikke håpe på at $R \cup S$ ikke skal være refleksiv (**Hvorfor ikke?**), og heller ikke at $R \cup S$ ikke skal være symmetrisk (**Hvorfor ikke?**).

Transitiviteten derimot. . .

La $A = \{a, b, c\}$ og la $R_1 = \{(a, b), (b, a), (a, a), (b, b), (c, c)\}$ og $R_2 = \{(a, c), (c, a), (a, a), (b, b), (c, c)\}$. Begge er ekvivalensrelasjoner. Men, i $R = R_1 \cup R_2$ finnes både (b, a) og (a, c) , men ikke (b, c) , så R er *ikke* transitiv, og altså ingen ekv.rel.

(Vi kan si at symmetri og refleksivitet er lokale egenskaper, mens transitivitet er en global egenskap.)

Oppgave Fra forelesningen 03.03 s. 22–23 (for spesielt interesserte)

La R være en relasjon på en mengde A .

Vi kaller R en **preordning** hvis R er transitiv og reflektiv.

Definer relasjonen S på A ved aSb når $aRb \wedge bRa$.

(a) Vis at S er en ekvivalensrelasjon på A .

Der er vanlig å skrive A/S for mengden av ekvivalensklasser $E(a)$ til ekvivalensrelasjonen S .

Løsning (a)

- S er refleksiv:
 - La a være et vilkårlig element fra A .
 - Siden R er refleksiv, må aRa .
 - Da holder $aRa \wedge aRa$.
 - Da holder aSa .
- S er symmetrisk:
 - Anta at aSb , for vilkårlige elementer a og b fra A .
 - Da holder $aRb \wedge bRa$ per definisjon av S .
 - Da må bSa holde.
- S er transitiv:
 - Anta aSb og bSc , for vilkårlige elementer a , b og c fra A .
 - Per definisjon av S har vi $aRb \wedge bRa$ og $bRc \wedge cRb$.
 - Siden aRb og bRc , og R er transitiv, vil aRc .
 - Siden cRb og bRa , og R er transitiv, vil cRa .
 - Da holder $aRc \wedge cRa$, og dermed aSc .

Oppgave Fra forelesningen 03.03 s. 22–23 (for spesielt interesserte)

Vi definerer en relasjon \hat{R} på A/S ved

$$E(a) \hat{R} E(b)$$

om aRb

- (b) Vis at det ikke spiller noen rolle hvilke elementer i ekvivalensklassene $E(a)$ og $E(b)$ vi bruker.
- (c) Vis at \hat{R} er en partiell ordning på mengden av ekvivalensklasser.

Løsning (b)

- Anta at aRb , og at $a' \in E(a)$ og $b' \in E(b)$.
- Det er tilstrekkelig å vise at $a'Rb'$, for det betyr at det ikke spiller noen rolle hvilke elementer i ekvivalensklassene vi bruker når vi definerer \hat{R} .
- Siden a og a' er i samme ekvivalensklasse, må aSa' , det vil si aRa' og $a'Ra$.
- Siden b og b' er i samme ekvivalensklasse, må bSb' , det vil si bRb' og $b'Rb$.
- $a'Ra$ og aRb gir at $a'Rb$, siden R er transitiv.
- $a'Rb$ og bRb' gir at $a'Rb'$, siden R er transitiv.
- Tegn figur!

Løsning (c)

- \hat{R} er refleksiv, siden $E(a)\hat{R}E(a)$ holder for alle $E(a)$.
- \hat{R} er transitiv:
 - Anta at $E(a)\hat{R}E(b)$ og $E(b)\hat{R}E(c)$.
 - Da må aRb og bRc .
 - Siden R er transitiv, må aRc .
 - Da må $E(b)\hat{R}E(c)$.
- \hat{R} er antisymmetrisk.
 - Anta at $E(a)\hat{R}E(b)$ og $E(b)\hat{R}E(a)$.
 - Da må aRb og bRa .
 - Da må aSb .
 - Da må $E(a)$ og $E(b)$ være samme ekvivalensklasse.

Oppgave 6.1

Avgjør hvorvidt følgende funksjoner er veldefinerte. For de som er veldefinerte, gi definisjonsområdet, verdiområdet og bildemengden. [Se læreboken på side 107.]

Løsning

	Veldefinert?	Definisjonsområde	Verdiområde	Bildemengde
(a)	Ja	\mathbb{R}	\mathbb{R}	\mathbb{R}
(b)	Nei, $g(1)$ er ikke i \mathbb{J} .			
(c)	Nei, $h(3) = 4$ er ikke i $\{1, 2, 3\}$.			
(d)	Ja	\mathbb{N}	\mathbb{N}	\mathbb{N}
(e)	Ja	$\mathbb{R} - \{0\}$	\mathbb{R}	$\mathbb{R} - \{0\}$
(f)	Nei, $ispositive(0)$ er ikke definert.			
(g)	Ja	\mathbb{N}	\mathbb{J}	$\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$
(h)	Nei, $\psi(a)$ er den tomme strengen og er ikke med i S .			