

# Reeksamen Februar 2015

Sean Chrone Græns

16 November, 2020

## 1 Opgave 3

Lad  $R$ ,  $S$  og  $T$  være binære relationer på mængden  $1, 2, 3, 4$ .

### 1.1 Opgave A

Lad

$$R = \{(1, 1), (2, 1), (2, 2), (2, 4), (3, 1), (3, 3), (3, 4), (4, 1), (4, 4)\}$$

Er  $R$  en partiel ordning?

**Svar:** En partiel ordning er en *relation*,  $R$ , på en mængde, hvor  $R$  er refleksiv, anti-symmetrisk og transitiv. Det bedømmes hvorvidt  $R$  besidder disse egenskaber:

#### 1.1.1 Refleksivitet:

Da sætningen

$$\forall a \in A : (a, a) \in R$$

betyder at en refleksiv ordning skal relatere enhver værdi til sig selv og da denne er opfyldt kan første krav til en partiel ordning krydses af.

#### 1.1.2 Antisymmetri:

Hvis en ordning skal være antisymmetrisk gælder at

$$\forall a, b \in A \wedge a \neq b : aRb \Rightarrow \neg bRa$$

Her forstås at Hvis  $a$  er relateret til  $b$  kan  $b$  ikke være relateret til  $a$ , medmindre  $a = b$ . En anden måde at se om en mængde er antisymmetrisk er ved hjælp af en matrice.

**Matrice for  $R$ :**

$$R = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Sammenligner man værdierne diagonalt og man har en forskellig værdi. Gælder dog ikke to ens 0-værdier, da de i så fald ikke er relateret til hinanden på nogen vis, er relationen antisymmetrisk.

Her kan man se at  $R$  altså er antisymmetrisk.

### 1.1.3 Transitivitet

Her gælder at

$$(a, b) \in R \wedge (b, c) \in R \Rightarrow (a, c) \in R, \forall a, b, c \in A$$

Her har vi en binær relation med mængden 1, 2, 3, 4 hvilken betyder at hvis relationen skal være transitiv, skal alle mængde værdier være i relation med hinanden. Den transitive lukning ser således ud for relationen

$$t(R) = \{(1, 1), (2, 1), (2, 2), (2, 4), (3, 1), (3, 3), (3, 4), (4, 1), (4, 4)\} \cup \{(2, 3)\}$$

Her kan vi se relationen forenet med en ny relation, nemlig (2,3), er den transitive lukning af  $R$ . Af den grund var  $R$  ikke transitiv til at starte med, da elementet (2,3) manglede. Da denne ikke er en del af relationen  $R$  kan den ikke kaldes transitiv, og dermed er den ikke en partiel ordning.

## 1.2 Opgave B

Lad

$$S = \{(1, 2), (2, 3), (2, 4), (4, 2)\}$$

Angiv den transitive lukning af  $S$ ?

**Svar:**

Som tidligere forklaret er den transitive lukning, samlingen af relationer som der kræves for at relatere enhver værdi med enhver anden. Altså

$$(a, b) \in R \wedge (b, c) \in R \Rightarrow (a, c) \in R, \forall a, b, c \in A$$

Altså er lukningen også beksrevet som

$$S^* = \bigcup_{i=1}^{\infty} S^i$$

Er der en vej fra den oprindelige relation, kommer der en direkte vej i lukningen.

Har  $T$   $n$  elementer kan man skrive

$$S^* = \bigcup_{i=1}^{|A|} S^i = t(S) = \{(1, 2), (2, 3), (2, 4), (4, 2)\} \cup \{(1, 3), (1, 4), \} \cup \{(3, 4)\}$$

**Matrice for  $S$ :**

$$S = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

## 1.3 Opgave C

Lad

$$T = (1, 1), (1, 3), (2, 2), (2, 4), (3, 1), (3, 3), (4, 2), (4, 4)$$

Bemærk, at  $T$  er en ækvivalens-relation. Angiv  $T$ 's ækvivalens-klasser.

Ækvivalens relationer er relationer der er både symmetriske, transitive og reflektive.

**Ækvivalens-klasserne for  $T$  som følger**

$$[a] = \{b | (a, b) \in R\}$$

$$[1] = \{1, 3\}$$

$$[2] = \{2, 4\}$$

og da

$$[1] = [3], [2] = [4]$$

fordi

$$a \subseteq b$$

$$c \in [a] \Rightarrow aRc \Rightarrow bRc \Rightarrow c \in [b]$$

indgår disse i samme klasse.

**Matrice T:**

$$T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$