

# Ukeoppgaver, FDer og dekomponering

## 1 Oppgaver

Løsningsforslag lengre ned i dokumentet.

**Oppg. 1** La  $R(A, B, C, D, E)$  være en relasjon med FDer  $\{AB \rightarrow C, CD \rightarrow E\}$ . Anta at domenene til attributtene er disjunkte, og at det finnes høyst 3 distinkte verdier i domenene til  $A, B$ , og  $D$ . Hva er det høyeste antall verdier for  $E$  en lovlig instans av  $R$  kan ha?

**Oppg. 2** La  $R(A, B, C)$  være en relasjon med FDer  $\{A \rightarrow BC, B \rightarrow A\}$ . Finn alle kandidatnøkler for  $R$ , samt alle tapsfrie dekomponeringer av  $R$  slik at  $R$  selv ikke inngår, og ingen relasjon er inkludert i en annen (så vi tar ikke med for eksempel  $\{AB, B, BC\}$ , siden  $B$  er inkludert i  $BC$ ).

**Oppg. 3** Fagins teorem sier at en dekomponering av  $R(X, Y, Z)$  til  $\{XY, XZ\}$  er tapsfri for en mengde FDer  $F$  hvis og bare hvis en av  $\{X \rightarrow Y, X \rightarrow Z\}$  er med i  $F^+$ .  $X, Y$ , og  $Z$  er her mengder av attributter. Bevis teoremet; husk begge retninger. Vanskeligere, men mer tilfredsstillende: Bevis teoremet uten å bruke chase.

## **2 Løsningsforslag**

På neste side.

**Oppg. 1**  $A$  og  $B$  avhenger ikke av noe, så dem i mellom tillates alle tupler. Siden det er høyst tre mulige verdier for hver, blir det maks ni mulige  $AB$ -tupler.  $AB \rightarrow C$  betyr at hvor hvert  $AB$ -tupplel kan vi bare ha ett  $ABC$ -tupplel, så det er maks ni slike. Hva med  $ABCD$ ? Jo,  $D$  er ikke avhengig av  $ABC$ , så vi kan ha tre  $ABCD$ -tupler for hvert  $ABC$ -tupplel, ergo maks 27 slike.  $E$ , derimot, er avhengig av  $ABCD$ , så det endelige svaret forblir 27.

**Oppg. 2**  $A$  og  $B$  er begge kandidatnøkler, siden  $B \rightarrow C$  via  $A$  (transitivitet av FDer). Det er 8 mulige dekomponeringer:

$\{AB, BC, AC\}, \{AB, BC\}, \{AB, AC\}, \{AC, BC\}, \{A, BC\}, \{AB, C\}, \{AC, B\}, \{A, B, C\}$

De på formen  $\{X, YZ\}$ , samt  $\{A, B, C\}$ , kan ikke være tapsfrie siden relasjonene ikke har felles attributter (dermed er naturlig join likt kartesisk produkt, og vi kan alltid få ekstra tupler). Vi står igjen med  $\{AB, BC, AC\}, \{AB, BC\}, \{AB, AC\}, \{AC, BC\}$ , og de er alle tapsfrie, siden alle attributter er avhengige av både  $A$  og  $B$ . Test gjerne med chase!

**Oppg. 3** Bare hvis: Trenger ikke chase, egentlig. Anta at verken  $X \rightarrow Y$  eller  $X \rightarrow Z$  følger av  $F$ . Da kan vi ha en instans  $\{R(a_x, b_y, c_z), R(a_x, d_y, e_z)\}$  hvor alle tuplene  $a_x, b_y, \dots$  er ulike. Naturlig join av projiseringen får da de ekstra tuplene  $\{R(a_x, b_y, e_z), R(a_x, d_y, c_z)\}$ .

Hvis-retningen: Verifiseres veldig enkelt med chase. Uten chase kan man argumentere som følger. Hvis  $X \rightarrow Y$  holder, så holder også  $XZ \rightarrow Y$ , siden  $XZ$  er en supernøkkel. Det betyr at for hvert tupplel  $XZ$  finnes det nøyaktig en match i  $XY$ . Men hvert tupplel fra  $R$  gir opphav til nøyaktig ett mulig tupplel i både  $XY$  og  $XZ$ , som er den matchen. Dermed får vi at den naturlige join av  $XY$  og  $XZ$  rekonstruerer  $R$  uten ekstra tupler. For  $X \rightarrow Z$  er situasjonen helt symmetrisk.