Synthesealgorithmus

Überführen Sie das Relationenschema mit Hilfe des Synthesealgorithmus in die 3. Normalform!

```
R(A, B, C, D, E, F, G, H)
- \{F\} \rightarrow \{E\}
- \{A\} \rightarrow \{B, D\}
- \{AE\} \rightarrow \{D\}
- \{A\} \rightarrow \{E, F\}
- \{AG\} \rightarrow \{H\}
```

- (a) Kanonische Überdeckung
 - (i) 1. Linksreduktion:

Wir betrachten nur die zusammengesetzten Attribute:

FDs

$$\begin{array}{l} - \ \{ \ F \ \} \to \{ \ E \ \} \\ - \ \{ \ A \ \} \to \{ \ B, D \ \} \\ - \ \{ \ A \ \} \to \{ \ D \ \} \\ - \ \{ \ A \ \} \to \{ \ E, F \ \} \\ - \ \{ \ AG \ \} \to \{ \ H \ \} \\ \end{array}$$

(ii) 2. Rechtsreduktion:

Nur die Attribute betrachten, die rechts doppelt vorkommen:

E:

AttrHüll(
$$F - \{F \to E\}, \{F\}$$
) = $\{F\}$
AttrHüll($F - \{A \to E\}, \{A\}$) = $\{A, B, D, F, E\}$
D:
AttrHüll($F - \{A \to D\}, \{A\}$) = $\{A, B, D, F, E\}$

 $A\to D$ kann wegen der Armstrongschen Dekompositionsregel weggelassen werden. Wenn gilt $A\to B$, D, dann gilt auch $A\to B$ und $A\to D$

FDs

$$\begin{array}{l}
- \{ F \} \to \{ E \} \\
- \{ A \} \to \{ B, D \} \\
- \{ A \} \to \{ \emptyset \} \\
- \{ A \} \to \{ F \} \\
- \{ AG \} \to \{ H \}
\end{array}$$

(iii) 3. Leere Klauseln streichen:

-
$$\{F\} \rightarrow \{E\}$$

$$\begin{array}{l} \textbf{-} \ \{\ A\ \} \rightarrow \{\ B,D\ \} \\ \textbf{-} \ \{\ A\ \} \rightarrow \{\ F\ \} \\ \textbf{-} \ \{\ AG\ \} \rightarrow \{\ H\ \} \\ \end{array}$$

(iv) 4. Vereinigung

-
$$\{F\} \rightarrow \{E\}$$

- $\{A\} \rightarrow \{B, D, F\}$
- $\{AG\} \rightarrow \{H\}$

Jetzt die weiteren Hauptschritte:

- (b) Neues Relationenschema
 - R1(F, E)
 - R2(A, B, D, F)
 - R3(A,G,H)
- (c) Hinzufügen einer Relation

Schlüsselkandidaten hinzufügen, falls nicht vorhanden: R4(A, C, G)

- R1(F, E)
- R2(A, B, D, F)
- R3(A,G,H)
- R4(A,C,G)
- (d) Entfernen überflüssiger Teilschemata nichts zu tun