## Schlüsselkandidaten von Relation Abstrakt

Gegeben sei die Relation Abstrakt mit dem Schema Abstrakt(A, B, C, D, E) und die Menge der funktionalen Abhängigkeiten

```
F = \{ \{ A \} \to \{ B, C \}, \\ \{ C, D \} \to \{ E \}, \\ \{ A, C \} \to \{ E \}, \\ \{ B \} \to \{ D \}, \}
```

Bestimmen Sie die Schlüsselkandidaten von Abstrakt!

Das Attribut A kommt auf keiner rechten Seite der Funktionalen Abhängigkeiten aus F vor und kann deshalb in keinem Fall durch ein anderes Attribut bestimmt werden. Damit muss A in jedem Schlüsselkandidaten von Abstrakt enthalten sein. Ist A bereits ein Superschlüssel, ist die Menge folglich der (einzig mögliche) Schlüsselkandidat. Wir überprüfen die Superschlüsseleigenschaft mit dem Attributhüllenalgorithmus:

ERG	Begründung
$ERG = \{A\}$	Initialisierung
$ERG = \{A\} \cup \{B, C\}$	$\{A\} \rightarrow \{B,C\}$
$ERG = \{A, B, C\}$	$\{C,D\} \rightarrow \{E\}$
$ERG = \{A, B, C\} \cup \{E\}$	$\{A,C\} \rightarrow \{E\}$
$ERG = \{A, B, C, E\} \cup \{D\}$	$\{B\} \rightarrow \{D\}$
$ERG = \{A, B, C, D, E\}$	

 $ERG = \{A, B, C, D, E\}$  kann bei einem zweiten Durchlauf nicht mehr ändern, da die Menge bereits alle Attribute von Abstrakt enthält. Die Attributhülle von A über F entspricht der Attributmenge von Abstrakt.

AttrHülle(
$$F$$
, { $A$ }) = { $A$ ,  $B$ ,  $C$ ,  $D$ ,  $E$ } =  $R$ 

 $\rightarrow$  {*A*} ist der Schlüsselkandidat von *Abstrakt*.