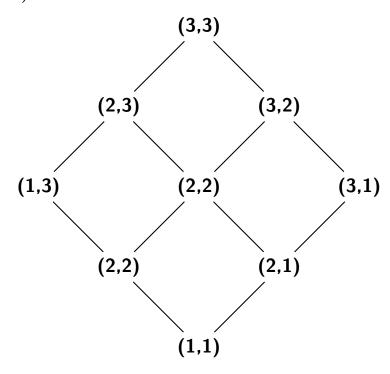
#### The GI4 $\rm HA2$

David Konopek(349333) , Paul Walger(349968) , Lukas Klammt(332263)

10. Juni 2014

**a**)



z.Z.: Wenn (X,R) ein Verband ist mit X endlich, dann ist (X,R) auch ein vollständiger Verband.

```
Beweis:
Sei (X, R) ein beliebiger Verband mit X endlich.
Daraus folgt dass für beliebige d_1, d_2 \in X auch \bigcap \{d_1, d_2\} existiert. Beweis mit-
tels vollständiger Induktion.
Sei A_i eine beliebige Menge mit A_i \subseteq X und \#(A_i) = i
Beweis der Existenz von □
Induktionsanfang: A_2 = \{d_1, d_2\}. Nach Voraussetzung existiert \prod \{d_1, d_2\}.
Inuktionsvorausetzung(IV): \prod A_i existiert.
Inuktionsschritt: \prod A_{i+1}
\prod A_{i+1} = \prod (A_i \cup \{d\}) \text{ für ein } d \in A_{i+1}
Falls \prod A_i \sqsubseteq d dann ist \prod A_{i+1} = \prod A_i (1)
Falls d \sqsubseteq \prod A_i dann ist \prod A_{i+1} = d (2)
Aus (1) und (2) und (IV) folgt dass \prod A_{i+1} existiert (3)
Beweis der Existenz von 📋
Induktionsanfang: A_2 = \{d_1, d_2\}. Nach Voraussetzung existiert \bigsqcup \{d_1, d_2\}.
Inuktionsvorausetzung(IV): \bigsqcup A_i existiert.
Inuktionsschritt: \bigsqcup A_{i+1}
\bigsqcup A_{i+1} = \bigsqcup (A_i \cup \{d\}) für ein d \in A_{i+1}
Falls \bigsqcup A_i \sqsubseteq d dann ist \bigsqcup A_{i+1} = d (4)
Falls d \sqsubseteq \bigsqcup A_i dann ist \bigsqcup A_{i+1} = \bigsqcup A_i (5)
Aus (4) und (5) udn (IV) folgt dass \coprod A_{i+1} existiert (6)
```

Aus (3) und (6) folgt dass für jede  $A \subseteq X$  sowohl  $\bigsqcup A$  als auch  $\bigcap A$  existieren,  $\bigsqcup A_1$  und  $\bigcap A_1$  trivialerweiser existieren. Daraus folgt dass (X, R) nach Definition 4.3 ein vollständiger Verband ist.

### a)

 $Z.z \le ist$  eine partielle Ordnung auf B.

Es genügt zu zeigen dass  $\leq$  reflexiv, antisymetrisch und transitiv ist.

#### Reflexiv

Sei  $f \in B$  beliebig. Dann gilt  $f \leq f$  da  $f^{-1}(\{1\}) \subseteq f^{-1}(\{1\})$  (1)

#### Antisymetrisch

Es muss gelten  $\forall f, g \in B : f \leq g \land g \leq f \rightarrow f = g$ .

Sei  $f,g\in B$ beliebig. Annahme:  $f\leq g\wedge g\leq f$ 

Aus der Annamhe folgt  $f^{-1}(\{1\}) \subseteq g^{-1}(\{1\}) \wedge g^{-1}(\{1\}) \subseteq f^{-1}(\{1\})$ 

 $\Rightarrow f^{-1}(\{1\}) = g^{-1}(\{1\})$ 

Dies impliziert aber auch  $f^{-1}(\{0\}) = g^{-1}(\{0\})$  da es sich um eine boolsche Funktion handelt.

Daraus folgt dass f = g(2)

### Transitiv

Es muss gelten  $\forall f, g, h \in B : f \leq g \land g \leq h \rightarrow f \leq h$ .

Sei  $f, g, h \in B$  beliebig. Annahme:  $f \leq g \land g \leq h$ 

z.Z.:  $f \leq h$ 

Aus der Annahme folgt, dass  $f^{-1}(\{1\}) \subseteq g^{-1}(\{1\}) \wedge g^{-1}(\{1\}) \subseteq h^{-1}(\{1\})$ 

 $\Rightarrow f^{-1}(\{1\}) \subseteq h^{-1}(\{1\})$ \Rightarrow f \le g (3)

Mit (1) und (2) und (3) folgt, dass  $\leq$  eine partielle Ordung auf B ist.

**a**)