

## Übungsblatt 4

### Aufgabe 14

Wir betrachten die Relation  $R \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ , die für  $(m, n), (m', n') \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  definiert ist durch:

$$(1) \quad (m, n)R(m', n') : \iff m \leq m' \wedge n \leq n'.$$

(a) Zu zeigen:  $R$  ist eine partielle Ordnung auf  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ .

*Beweis. Reflexivität:* Sei also  $(m, n) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  beliebig gewählt. Dann gilt  $m \leq m \wedge n \leq n$ , da  $\leq$  reflexiv ist. Also ist wegen (1)  $(m, n)R(m, n)$  und damit ist  $R$  reflexiv.

*Antisymmetrie:* Seien  $(m, n), (m', n') \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  mit  $(m, n)R(m', n')$  und  $(m', n')R(m, n)$ . Das heißt doch nach (1), daß

$$m \leq m' \wedge n \leq n' \text{ und } m' \leq m \wedge n' \leq n.$$

Da aber  $\leq$  antisymmetrisch ist, folgen  $m = m'$  und  $n = n'$ . Zusammengefaßt heißt das:  $(m, n)R(m', n') \wedge (m', n')R(m, n) \Rightarrow m = m' \wedge n = n' \Rightarrow (m, n) = (m', n')$ . Das ist aber genau die Definition von antisymmetrisch.

*Transitivität:* Seien  $(m, n), (m', n'), (m'', n'') \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  beliebig mit  $(m, n)R(m', n')$  und  $(m', n')R(m'', n'')$ . Dann gelten nach (1)

$$m \leq m' \wedge n \leq n' \text{ und } m' \leq m'' \wedge n' \leq n''.$$

Da  $\leq$  transitiv ist, folgen  $m \leq m''$  und  $n \leq n''$ . Also  $(m, n)R(m'', n'')$ . Wir haben also gezeigt:  $(m, n)R(m', n') \wedge (m', n')R(m'', n'') \Rightarrow (m, n)R(m'', n'')$ . Damit ist  $R$  transitiv.

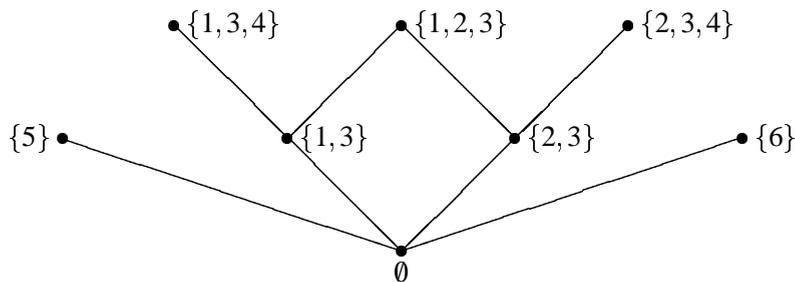
Aus den Eigenschaften *reflexiv*, *antisymmetrisch* und *transitiv* folgt, daß  $R$  eine partielle Ordnungsrelation ist.  $\square$

Behauptung:  $R$  ist nicht linear.

*Beweis.* Linearität heißt  $\forall (m, n), (m', n') \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} : (m, n)R(m', n') \vee (m', n')R(m, n)$ . Es reicht also ein Gegenbeispiel anzugeben:

Es gilt  $(1, 2)R(2, 1)$  und  $(2, 1)R(1, 2)$ . Also ist  $R$  nicht linear.  $\square$

(b) Zu  $M := \{\emptyset, \{5\}, \{6\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}, \{1, 3, 4\}, \{2, 3, 4\}\}$  ist das Hasse-Diagramm bezüglich der Relation  $\subseteq$  aufzustellen:



Wie man sieht, ist  $\emptyset$  das kleinste Element der Menge, denn  $\forall x \in M : \emptyset \subseteq x$ . Damit ist  $\emptyset$  auch (einziges) minimales Element. Es gibt kein größtes Element, denn  $\forall x \in M \exists y \in M : y \not\subseteq x$ .

Die maximalen Elemente in  $(M, \subseteq)$  sind:  $\{5\}$ ,  $\{6\}$ ,  $\{1, 2, 3\}$ ,  $\{1, 3, 4\}$ ,  $\{2, 3, 4\}$ .

$(M, \subseteq)$  ist nicht linear geordnet, denn z.B.  $\{1, 2\} \not\subseteq \{2, 3\}$  und  $\{2, 3\} \not\subseteq \{1, 2\}$ .