

CS 301 Formale Grundlagen der Informatik, Herbstsemester 2020

Lösungsskizze zum Übungsblatt 6

**AUFGABE 6.1:**

Sei  $X$  eine nichtleere, endliche Menge. In dieser Aufgabe betrachten wir die Relation *Verfeinerung*  $\prec$  auf der Menge

$$\text{Part}_X = \{\Pi \subseteq \mathcal{P}(X) \mid \Pi \text{ ist eine Partition von } X\},$$

definiert durch:

$\Pi$  heißt *Verfeinerung* von  $\Pi'$  (also:  $\Pi \prec \Pi'$ ), falls  $\forall M \in \Pi : \exists M' \in \Pi' : M \subseteq M'$ .

Man zeige, dass  $\prec$  eine Halbordnungsrelation ist und bestimme das Minimum und das Maximum von  $\text{Part}_X$  bzgl.  $\prec$ .

**Reflexiv:** Klar.

**Transitiv:** Sei  $\Pi \prec \Pi'$  und  $\Pi' \prec \Pi''$ . Wegen  $\Pi \prec \Pi'$  gilt

$$\forall M \in \Pi : \exists M' \in \Pi' : M \subseteq M'$$

und wegen  $\Pi' \prec \Pi''$  gilt

$$\forall M' \in \Pi' : \exists M'' \in \Pi'' : M' \subseteq M'',$$

woraus folgt

$$\forall M \in \Pi : \exists M'' \in \Pi'' : M \subseteq M'',$$

also  $\Pi \prec \Pi''$ .

**Antisymmetrisch:** Sei  $\Pi \prec \Pi'$  und  $\Pi' \prec \Pi$ .

Fixiere beliebiges  $M \in \Pi$ .

$\Rightarrow \exists M' \in \Pi' : M \subseteq M'$  (da  $\Pi \prec \Pi'$ )

$\Rightarrow \exists \tilde{M} \in \Pi : M \subseteq M' \subseteq \tilde{M}$  (da  $\Pi' \prec \Pi$ )

$\Rightarrow M = \tilde{M}$  (Da  $M$  und  $\tilde{M}$  beides Elemente der Partition  $\Pi$  sind und somit entweder disjunkt sein oder dieselbe Menge bezeichnen müssen. Disjunkt können  $M$  und  $\tilde{M}$  hier jedoch nicht sein, da wir aus der vorangehenden Zeile wissen, dass  $M \subseteq M' \subseteq \tilde{M}$  gilt, und  $M$  zudem als Element einer Partition definitionsgemäß nicht die leere Menge sein darf.)

$\Rightarrow M' = M$  (da  $M \subseteq M' \subseteq \tilde{M}$ )

$\Rightarrow \Pi = \Pi'$  (Da  $M \in \Pi$  beliebig fixiert wurde und somit  $\forall M \in \Pi : \exists M' \in \Pi' : M = M'$  folgt, was unmittelbar  $\Pi = \Pi'$  impliziert, denn  $\Pi$  und  $\Pi'$  bezeichnen jeweils Partitionen der Menge  $X$ .)

**Minimum:** Feinste Partition  $\Pi_{\min} = \{\{x\} \mid x \in X\}$

**Maximum:** Größte Partition  $\Pi_{\max} = \{X\}$

**Anmerkung:** Überlege dir hier wiederum, warum das angegebene Minimum und das angegebene Maximum tatsächlich sämtliche Eigenschaften aus den entsprechenden Definitionen erfüllen.

### **AUFGABE 6.2:**

Gib die Kardinalitäten der folgenden Mengen an. Gib weiterhin für jede Menge jeweils ein darin enthaltenes Element an.

- $A := \{1, 2, 3, 4, 5\}$
- $B := \{a, b, c\}$
- $C := \{\clubsuit, \heartsuit, \spadesuit, \diamondsuit\}$
- $D := \mathcal{P}(A)$
- $E := \mathcal{P}(B \times C)$
- $F := A \times C$
- $G := \{X \subseteq A \mid |X| = 3\}$
- $H := \{Y \subseteq C \mid |Y| = 5\}$
- $I := \mathcal{S}_4$
- $J := \{f : B \rightarrow C\}$
- $K := \{g : C \rightarrow B\}$
- $L := H \times \mathcal{P}(\mathbb{R})$
- $M := K \times E$

$|A| = 5$  und  $5 \in A$ ,  $|B| = 3$  und  $a \in B$ ,  $|C| = 4$  und  $\heartsuit \in C$ ,  $|D| = 32$  und  $\{1, 2, 5\} \in D$ ,  $|E| = 4096$  und  $\{(a, \spadesuit), (c, \diamondsuit)\} \in E$ ,  $|F| = 20$  und  $(3, \clubsuit) \in F$ ,  $|G| = 10$  und  $\{3, 4, 5\} \in G$ ,  $|H| = 0$ ,  $|I| = 24$  und  $\{h(x) = x\} \subset I$ ,  $|J| = 64$  und  $\{f(x) = \spadesuit\} \subset J$ ,  $|K| = 81$  und  $\{g(x) = b\} \subset K$ ,  $|L| = 0$ ,  $|M| = 331776$  und  $(g(x) = b, \{(a, \spadesuit), (c, \diamondsuit)\}) \in M$ .

### **AUFGABE 6.3:**

Man betrachte Bit-Strings (d. h. Folgen von Nullen und Einsen) der Länge  $2n$ .

- a) Wie viele gibt es, die genau  $n$  Nullen enthalten?

*Es gibt in einem hier betrachteten Bit-String  $2n$  Positionen. Man kann das Problem so interpretieren, dass  $n$  Positionen ohne Zurücklegen ungeordnet gezogen werden, die dann den Wert 0 erhalten. Alle nicht gezogenen Positionen erhalten den Wert 1. Es folgt, dass es  $\binom{2n}{n}$  solcher Bit-Strings gibt.*

- b) Wie viele gibt es, die mehr Nullen als Einsen enthalten?

*Es gibt insgesamt  $2^{2n}$  Bit-Strings der Länge  $2n$ . Wie oben gezeigt, gibt es  $\binom{2n}{n}$  Bit-Strings der Länge  $2n$ , die gleich viele Nullen wie Einsen besitzen. Es gibt also  $2^{2n} - \binom{2n}{n}$  Bit-Strings der Länge  $2n$ , die echt mehr Nullen oder echt mehr Einsen beinhalten. Offensichtlich muss es genauso viele Bit-Strings der Länge  $2n$  geben, die echt mehr*

Nullen als Einsen besitzen, wie es Bit-Strings der Länge  $2n$  gibt, die echt mehr Einsen als Nullen besitzen.<sup>1</sup> Also ist der gesuchte Wert:

$$\frac{2^{2n} - \binom{2n}{n}}{2}.$$

#### AUFGABE 6.4:

Berechne:  $\left\{ \begin{smallmatrix} 5 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\}$ ,  $\left\{ \begin{smallmatrix} 7 \\ 4 \end{smallmatrix} \right\}$ ,  $\left\{ \begin{smallmatrix} 6 \\ 5 \end{smallmatrix} \right\}$ .

Wir verwenden die aus der Vorlesung bekannten Formeln

$$\left\{ \begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \right\} = \left\{ \begin{smallmatrix} n-1 \\ k-1 \end{smallmatrix} \right\} + k \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} n-1 \\ k \end{smallmatrix} \right\}$$

und

$$\left\{ \begin{smallmatrix} n \\ 2 \end{smallmatrix} \right\} = 2^{n-1} - 1$$

und erhalten

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{smallmatrix} 5 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} &= \left\{ \begin{smallmatrix} 5-1 \\ 3-1 \end{smallmatrix} \right\} + 3 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 5-1 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} \\ &= \left\{ \begin{smallmatrix} 4 \\ 2 \end{smallmatrix} \right\} + 3 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 4 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} \\ &= \left\{ \begin{smallmatrix} 4 \\ 2 \end{smallmatrix} \right\} + 3 \cdot \left( \left\{ \begin{smallmatrix} 4-1 \\ 3-1 \end{smallmatrix} \right\} + 3 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 4-1 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} \right) \\ &= \left\{ \begin{smallmatrix} 4 \\ 2 \end{smallmatrix} \right\} + 3 \cdot \left( \left\{ \begin{smallmatrix} 3 \\ 2 \end{smallmatrix} \right\} + 3 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 3 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} \right) \\ &= (2^{4-1} - 1) + 3 \cdot ((2^{3-1} - 1) + 3 \cdot 1) \\ &= (2^3 - 1) + 3 \cdot ((2^2 - 1) + 3) \\ &= 7 + 3 \cdot (3 + 3) \\ &= 7 + 3 \cdot 6 \\ &= 25 \end{aligned}$$

sowie

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{smallmatrix} 7 \\ 4 \end{smallmatrix} \right\} &= \left\{ \begin{smallmatrix} 6 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} + 4 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 6 \\ 4 \end{smallmatrix} \right\} \\ &= \left( \left\{ \begin{smallmatrix} 5 \\ 2 \end{smallmatrix} \right\} + 3 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 5 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} \right) + 4 \cdot \left( \left\{ \begin{smallmatrix} 5 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} + 4 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 5 \\ 4 \end{smallmatrix} \right\} \right) \\ &= ((2^4 - 1) + 3 \cdot 25) + 4 \cdot \left( 25 + 4 \cdot \left( \left\{ \begin{smallmatrix} 4 \\ 3 \end{smallmatrix} \right\} + 4 \cdot \left\{ \begin{smallmatrix} 4 \\ 4 \end{smallmatrix} \right\} \right) \right) \\ &= 90 + 4 \cdot (25 + 4 \cdot (6 + 4 \cdot 1)) \\ &= 90 + 4 \cdot (25 + 4 \cdot 10) \\ &= 90 + 4 \cdot 65 \\ &= 350 \end{aligned}$$

---

<sup>1</sup>Betrachte für einen beliebig fixierten Bit-String jeweils sein Inverses, das man erhält, indem alle Nullen durch Einsen und alle Einsen durch Nullen ersetzt werden.

*und*

$$\begin{aligned}\begin{Bmatrix} 6 \\ 5 \end{Bmatrix} &= \begin{Bmatrix} 5 \\ 4 \end{Bmatrix} + 5 \cdot \begin{Bmatrix} 5 \\ 5 \end{Bmatrix} \\ &= 10 + 5 \cdot 1 \\ &= 15 .\end{aligned}$$