

## Lösungen zur Klausur DAS 2004 am 24.09.2004

1. Wir zeigen mit vollständiger Induktion  $48 \mid (5^{2n} + 24n - 1)$ .

$$n = 1 : 48 \mid 5^2 + 24 - 1.$$

$$n \rightarrow n + 1:$$

$$\begin{aligned} & 5^{2(n+1)} + 24(n+1) - 1 = 5^{2n} \cdot 25 + 24n + 24 - 1 \\ &= (5^{2n} + 24n - 1) \cdot 25 - 25 \cdot 24 \cdot n + 25 + 24n + 23 \\ &= 25 \cdot \underbrace{(5^{2n} + 24n - 1)}_{=48 \cdot m \text{ für ein } m \in \mathbb{N} \text{ nach Ind. Vor.}} - 48n \cdot 12 + 48 \end{aligned}$$

Also gilt:

$$48 \mid (5^{2(n+1)} + 24(n+1) - 1).$$

2a. Es stehen 11 Stellen zur Verfügung. Davon sind 5 Stellen mit dem Buchstaben A, 2 Stellen mit dem Buchstaben B, 1 Stelle mit C, eine Stelle mit D und zwei Stellen mit R belegt. Das geht auf

$$\begin{aligned} & \binom{11}{5} \cdot \binom{11-5}{2} \binom{11-5-2}{1} \binom{11-5-2-1}{1} \binom{11-5-2-1-1}{2} \\ &= \binom{11}{5, 2, 1, 1, 2} = \frac{11!}{5!2!1!1!2!} = \frac{11 \cdot 10 \cdot 9 \cdot 8 \cdot 7 \cdot 6}{4} \\ &= 11 \cdot 7 \cdot 5 \cdot 3^3 \cdot 2^3 = 83160 \end{aligned}$$

verschiedene Weisen.

2b. Sei  $P_1$  die Menge der Teilnehmer, die am Montag Zeit haben. Sei  $P_2$  die Menge der Teilnehmer, die am Dienstag Zeit haben. Sei  $P_3$  die Menge der Teilnehmer, die am Mittwoch Zeit haben. Dann gilt nach Voraussetzung

$$\begin{aligned} |P_1 \cup P_2 \cup P_3| &= 71, \\ |P_1| &= 41, \quad |P_2| = 49, \quad |P_3| = 44, \\ |P_1 \cap P_2| &= 19, \quad |P_1 \cap P_3| = 22, \quad |P_2 \cap P_3| = 26. \end{aligned}$$

Mit der EA-Formel gilt also:

$$71 = 41 + 49 + 44 - 19 - 22 - 26 + |P_1 \cap P_2 \cap P_3|,$$

d.h.

$$|P_1 \cap P_2 \cap P_3| = 71 - 134 + 67 = 4.$$

Die Anzahl der Personen, die an genau zwei Tagen Zeit haben, ist

$$\begin{aligned} & |(P_1 \cap P_2) \cup (P_1 \cap P_3) \cup (P_2 \cap P_3)| - |P_1 \cap P_2 \cap P_3| \\ &= 19 + 22 + 26 - 3|P_1 \cap P_2 \cap P_3| + |P_1 \cap P_2 \cap P_3| - |P_1 \cap P_2 \cap P_3| \\ &= 19 + 22 + 26 - 3 \cdot 4 = 55, \end{aligned}$$

wobei die EA-Formel verwendet wurde.

3. Wir verwenden den euklidischen Algorithmus. Mit Polynomdivision erhält man

$$\begin{aligned} (x^5 - x^3 - x^2 + 1) : (x^3 + 2x - 3) &= x^2 - 3 + \frac{2x^2 + 6x - 8}{x^3 + 2x - 3}, \\ (x^3 + 2x - 3) : (2x^2 + 6x - 8) &= \frac{1}{2}x - \frac{3}{2} + \frac{15x - 15}{2x^2 + 6x - 8}, \end{aligned}$$

$$(2x^2 + 6x - 8) : (15x - 15) = \frac{2}{15}x + \frac{8}{15}.$$

Es folgt so

$$x^5 - x^3 - x^2 + 1 = (x^2 - 3)(x^3 + 2x - 3) + 2x^2 + 6x - 8$$

$$x^3 + 2x - 3 = \left(\frac{1}{2}x - \frac{3}{2}\right)(2x^2 + 6x - 8) + 15x - 15$$

$$2x^2 + 6x - 8 = \left(\frac{2}{15}x + \frac{8}{15}\right)(15x - 15).$$

Dies zeigt also, daß in  $\mathbb{R}[x]$  gilt:

$$\text{ggT}(x^5 - x^3 - x^2 + 1, x^3 + 2x - 3) = x - 1.$$

4. Es gilt

$$\sigma^2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{und} \quad \sigma^3 = id.$$

Wegen  $2000 = 3 \cdot 666 + 2$  folgt nun

$$\sigma^{2000} = (\sigma^3)^{666} \circ \sigma^2 = (id)^{666} \circ \sigma^2 = \sigma^2.$$

5a. Sei das  $n$ -te Feld rot. Dann muss das  $(n - 1)$ -te Feld blau sein, für die Belegung der Felder 1 bis  $n - 2$  gibt es  $h_{n-2}$  verschiedene Möglichkeiten. Ist das  $n$ -te Feld grün oder blau, so hat man jeweils  $h_{n-1}$  verschiedene Möglichkeiten, die Felder 1 bis  $n - 1$  zu belegen. Insgesamt folgt so

$$h_n = 2h_{n-1} + h_{n-2}, \quad n \geq 3.$$

Ferner ist offensichtlich  $h_1 = 3$  und  $h_2 = 1 + 2 \cdot 3 = 7$ .

5b. Die charakteristische Gleichung  $t^2 - 2t - 1 = 0$  hat die Lösungen  $t = 1 + \sqrt{2}$  und  $t = 1 - \sqrt{2}$ . Also bilden die Folgen  $(b_n)_{n \in \mathbb{N}_0}$  und  $(c_n)_{n \in \mathbb{N}_0}$  mit

$$b_n = (1 + \sqrt{2})^n, \quad c_n = (1 - \sqrt{2})^n$$

eine Basis (nach Vorlesung). Die Anfangsbedingungen  $a_0 = 1$  und  $a_1 = 3$  für

$$a_n = \alpha(1 + \sqrt{2})^n + \beta(1 - \sqrt{2})^n, \quad n \in \mathbb{N}_0$$

ergeben

$$\alpha + \beta = 1, \quad \alpha(1 + \sqrt{2}) + \beta(1 - \sqrt{2}) = 3$$

$$\Leftrightarrow \alpha = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{2}), \quad \beta = \frac{1}{2}(1 - \sqrt{2}).$$

Also erhält man

$$a_n = \frac{1}{2} \left( (1 + \sqrt{2})^{n+1} + (1 - \sqrt{2})^{n+1} \right), \quad n \in \mathbb{N}_0.$$

6a.  $C$  ist eindeutig decodierbar als Präfixcode, d.h. da  $C$  präfixfrei ist.

6b. Nein, es gibt keinen solchen Code. Dies folgt aus

$$\begin{aligned} & 1 \cdot \frac{1}{2^1} + 3 \cdot \frac{1}{2^3} + 1 \cdot \frac{1}{2^4} + 3 \cdot \frac{1}{2^5} = \frac{1}{2} + \frac{3}{8} + \frac{2}{32} + \frac{3}{32} \\ & = \frac{16 + 12 + 2 + 3}{32} = \frac{33}{32} > 1, \end{aligned}$$

d.h. die Kraftsche Ungleichung ist nicht erfüllt (Satz von McMillan, Satz 3.2.1 der Vorlesung).