

# Ausgewählte Kapitel der Logik, Übungsblatt

## 10

Denis Erfurt

17. Juli 2016

### Aufgabe 1

Alle DFA's mit nur einem Buchstaben sind trivialerweise kommutativ. Untersuchung eines minimalen DFA's, die über mehr als ein Buchstaben sprechen, bezüglich folgender Eigenschaften: Falls ein DFA eine kommutative Sprache erkennt, so muss dieser bisimilar sein zu einem:

1. jeder Knoten hat die gleichen Schleifen
2. jeder Übergang bez. der Kanten von Knoten zu Knoten ist gleich.

### Eigenschaft 1

Angenommen  $\mathcal{L}$  ist kommutativ, sowie Eigenschaft 1 gilt nicht. O.b.d.A gibt es dann ein  $x\alpha y\beta z \in \mathcal{L}$  mit  $x, y, z, \alpha, \beta \in \Sigma^*$ , so dass  $\alpha \in \mathcal{L}_1$  und  $\beta \in \mathcal{L}_2$  sowie  $\mathcal{L}_1 \neq \mathcal{L}_2$ . Daraus folgt dass  $x\beta y\alpha z \notin \mathcal{L}$  was ein Widerspruch zur Annahme ist,  $\mathcal{L}$  sei kommutativ.

### Eigenschaft 2

Angenommen  $\mathcal{L}$  ist kommutativ, sowie die Eigenschaft 2 gilt nicht. Beweis analog zu dem von Eigenschaft 1:

O.b.d.A gibt es dann ein  $x\alpha y\beta z \in \mathcal{L}$  mit  $x, y, z, \alpha, \beta \in \Sigma^*$ , so dass  $\alpha \in \mathcal{L}_1$  und  $\beta \in \mathcal{L}_2$  sowie  $\mathcal{L}_1 \neq \mathcal{L}_2$ . Daraus folgt dass  $x\beta y\alpha z \notin \mathcal{L}$  was ein Widerspruch zur Annahme ist,  $\mathcal{L}$  sei kommutativ.

Insbesondere sind beide Eigenschaften sowie die Bisimilarität von DFA's entscheidbar.

## Aufgabe 2

a)

$$n^2 = (1 + n_{-1})^2 = 1 + 2n_{-1} + n_{-1}^2$$

$$\varphi_{C=Squares} := C(1) \wedge \forall n \forall n^2 (\exists n_{-1} \exists n_{-1}^2 \quad (1) \quad$$

$$n_{-1}^2 < n^2 \wedge C(n_{-1}^2) \wedge \quad (2)$$

$$\forall z. z < n^2 \wedge C(z) \rightarrow z \leq n_{-1}^2 \quad (3)$$

$$n^2 = n_{-1}^2 + n_{-1} + n_{-1} + 1 \quad (4)$$

$$\rightarrow C(n^2) \quad (5)$$

b)

$$\psi(x, y) := C(x) \wedge \exists n_{-1}^2 \exists n_{-1} \quad (6)$$

$$C(n_{-1}^2) \wedge n_{-1} + 1 = y \wedge x = n_{-1}^2 + n_{-1} + n_{-1} + 1 \quad (7)$$

c)

$$z = xy = \frac{(x+y)^2}{4} - \frac{(x-y)^2}{4}$$

$$\underbrace{\frac{\overbrace{(x+y)^2}^{q^2}}{4}}_{q_4^2} = z + \underbrace{\frac{\overbrace{(x-y)^2}^{p^2}}{4}}_{p_4^2}$$

$$\varphi'_\times(x, y, z) := \exists q^2 \exists q_4^2 \exists d \exists p^2 \exists p_4^2 \quad (8)$$

$$\psi(q^2, x + y) \wedge \psi(p^2, d) \wedge \quad (9)$$

$$(x < y \rightarrow d + x = y) \wedge \quad (10)$$

$$(y \leq x \rightarrow d + y = x) \wedge \quad (11)$$

$$p_4^2 + p_4^2 + p_4^2 + p_4^2 = p^2 \wedge \quad (12)$$

$$q_4^2 + q_4^2 + q_4^2 + q_4^2 = q^2 \wedge \quad (13)$$

$$z + p_4^2 = q_4^2 \quad (14)$$

### Aufgabe 3

$$\varphi_{root}(x) := \forall y \neg E(y, x) \quad (15)$$

$$\varphi_{leaf}(x) := \forall y \neg E(x, z) \wedge y < z \quad (16)$$

$$\varphi_l(x, y) := E(x, y) \wedge \exists z E(x, z) \wedge y < z \quad (17)$$

$$\varphi_r(x, y) := E(x, y) \wedge \exists z E(x, z) \wedge z < y \quad (18)$$

$$\varphi_{zz}(x_h) := \forall u \forall v \forall w (D(w, x_h) \vee w = x_h) \wedge \quad (19)$$

$$(\varphi_l(u, v) \leftrightarrow \varphi_r(v, w)) \quad (20)$$

$$\varphi_{start}(x_0, x_h) := \exists x_1 \varphi_l(x_0, x_1) \wedge D(x_1, x_h) \wedge \quad (21)$$

$$\exists x_{h-1} \varphi_r(x_{h-1}, x_h) \quad (22)$$

$$\varphi_{step}(x, x_h) := \exists x_1 \exists x_{h-1} D(x_1, x_h) \wedge D(x_1, x_{h-1}) \wedge \quad (23)$$

$$\varphi_{zz}(x_h) \wedge \varphi_{leaf}(x_h) \quad (24)$$

$$(\varphi_l(x, x_1) \rightarrow \varphi_r(x_{h-1}, x_h)) \wedge \quad (25)$$

$$(\varphi_r(x, x_1) \rightarrow \varphi_l(x_{h-1}, x_h)) \quad (26)$$

$$(27)$$

$$\varphi_{even} := \exists x_0 \exists x_h \varphi_{root}(x_0) \wedge \varphi_{leaf}(x_h) \wedge \quad (28)$$

$$\varphi_{zz}(x_h) \wedge \varphi_{start}(x_0, x_h) \wedge \quad (29)$$

$$\forall x \neg \varphi_{leaf}(x) \rightarrow \forall x'_h \varphi_{step}(x, x'_h) \quad (30)$$

## Aufgabe 4

