

Beschreibungslogik

Fragebogen 12 vom 28. 5.

1. ExpTime-Spiele

- a) Wie müssen in Spiel a) die Variablen p_1, p_2, q_1, q_2 belegt sein, damit Spielerin 1 gewinnt?
-

- b) Welche zusätzliche Möglichkeit zu gewinnen hat Spielerin 1 in Spiel b) ?
-

2. Gewinnstrategien

- a) Was bedeutet „Spielerin 2 hat eine Gewinnstrategie“ umgangssprachlich?
- Es gibt einen Spielverlauf, in dem Spielerin 2 gewinnt.
 - In jedem Spielverlauf gewinnt Spielerin 2.
 - Spielerin 2 kann so spielen, dass sie jedes Spiel gewinnt, unabhängig davon, welche Spielzüge Spielerin 1 macht.
- b) Welche Information muss eine Gewinnstrategie (Baum) für Spielerin 2 enthalten?
- Für jede Spielsituation (Knoten), in der Spielerin 1 an der Reihe ist, gibt es genau einen Nachfolgerknoten (für einen beliebigen Zug von Spielerin 1).
 - Für jede Spielsituation (Knoten), in der Spielerin 1 an der Reihe ist, gibt es für jeden möglichen Zug von Spielerin 1 einen Nachfolgerknoten.
 - Für jeden Knoten, in dem Spielerin 2 an der Reihe ist, gibt es genau einen Nachfolgerknoten (für einen zum Erfolg führenden Zug von Spielerin 2).
 - Für jeden Knoten, in dem Spielerin 2 an der Reihe ist, gibt es für jeden möglichen Zug von Spielerin 2 einen Nachfolgerknoten.

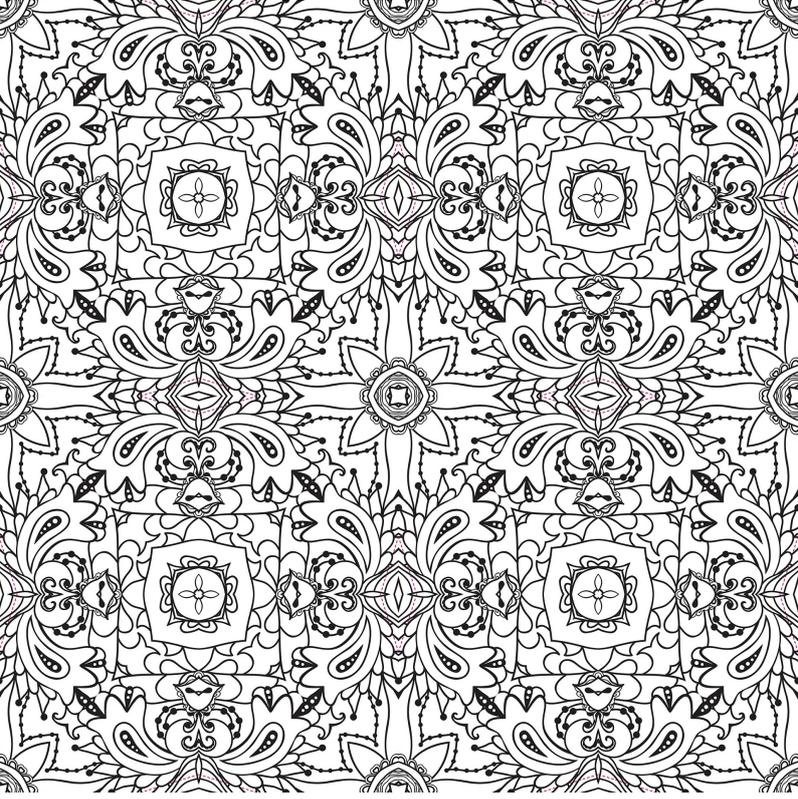
3. Kodierung der Gewinnstrategie

Beschreibe möglichst präzise in eigenen Worten, wofür die Konzeptnamen V_i in der Kodierung benutzt werden.

4. Rückrichtung des Korrektheitsbeweises

Achte während des Beweises darauf, dass alle Konzeptinklusionen (1)–(8) im Beweis verwendet werden.

Bitte wenden.



Gewinnstrategien

Definition 5.9 (Gewinnstrategie)

Eine **Gewinnstrategie** für Spielerin 2 im Spiel $(\varphi, \Gamma_1, \Gamma_2, \pi_0)$ ist ein unendlicher knotenbeschrifteter Baum (V, E, ℓ) , wobei ℓ jedem Knoten $v \in V$ Konfiguration $\ell(v)$ zuweist, so dass:

- (a) Die Wurzel ist beschriftet mit $(1, \pi_0)$.
- (b) Wenn $\ell(v) = (2, \pi)$, dann hat v Nachfolger v' mit $\ell(v') = (1, \pi')$ und π' 2-Variation von π .
- (c) Wenn $\ell(v) = (1, \pi)$, dann hat v Nachfolger $v_0, \dots, v_{|\Gamma_1|}$ mit $\ell(v_i) = (2, \pi_i)$, wobei $\pi_0, \dots, \pi_{|\Gamma_1|}$ **alle** existierenden 1-Variationen von π sind.
- (d) Wenn $\ell(v) = (i, \pi)$, dann $\pi \not\sqsubseteq \varphi$.

T 5.5

Details der Reduktion

(1) Die Anfangskonfiguration ist korrekt:

$$W \sqsubseteq S_1 \sqcap \prod_{\substack{i < n \\ \pi_0(p_i)=0}} \neg P_i \sqcap \prod_{\substack{i < n \\ \pi_0(p_i)=1}} P_i$$

(2) Wenn Spielerin 1 am Zug ist, gibt es **k + 1** Nachfolger:

$$S_1 \sqsubseteq \exists r. (\neg V_0 \sqcap \dots \sqcap \neg V_{n-1}) \sqcap \prod_{i < k} \exists r. V_i$$

(3) Wenn Spielerin 2 am Zug ist, gibt es **einen** Nachfolger:

$$S_2 \sqsubseteq \exists r. (\neg V_0 \sqcap \dots \sqcap \neg V_{n-1}) \sqcup \bigsqcup_{k \leq i < n} \exists r. V_i$$

(4) Es ändert sich höchstens eine Variable pro Zug:

$$\top \sqsubseteq \prod_{i < j < n} \neg(V_i \sqcap V_j)$$

Details der Reduktion

(5) Die ausgewählte Variable ändert ihren Wahrheitswert:¹

$$\top \sqsubseteq \prod_{i < n} \left((P_i \rightarrow \forall r. (V_i \rightarrow \neg P_i)) \sqcap (\neg P_i \rightarrow \forall r. (V_i \rightarrow P_i)) \right)$$

(6) Alle anderen Variablen behalten ihren Wert:¹

$$\top \sqsubseteq \prod_{i < n} \left((P_i \rightarrow \forall r. (\neg V_i \rightarrow P_i)) \sqcap (\neg P_i \rightarrow \forall r. (\neg V_i \rightarrow \neg P_i)) \right)$$

(7) Die Spielerinnen wechseln sich ab:

$$S_1 \sqsubseteq \forall r. S_2, \quad S_2 \sqsubseteq \forall r. S_1, \quad S_1 \sqsubseteq \neg S_2$$

(8) Die Formel φ ist immer falsch: $\top \sqsubseteq \neg \varphi$

Setzen außerdem $C_S = W$.

¹ $C \rightarrow D$ ist Abkürzung für $\neg C \sqcup D$.