

# Aufgabe 1

Sei  $\sigma = (E)$ , also die Signatur der (gerichteten) Graphen.

Sei  $k \geq 2$ . Als  $k$ -Clique eines ungerichteten Graphen  $\mathfrak{G} = (V, E^{\mathfrak{G}})$  bezeichnet man  $k$  Knoten  $\{v_1, \dots, v_k\} \subseteq V$ , zwischen denen sämtliche Kanten vorhanden sind, d.h.  $\{(v_i, v_j) \mid 1 \leq i, j \leq k \text{ und } i \neq j\} \subseteq E^{\mathfrak{G}}$ .

- a) Geben Sie eine  $\sigma$ -Formel  $\psi(v_1, v_2, v_3)$  an, die ausdrückt: Es gibt genau eine Kante von dem Teilgraphen, der aus den Knoten  $v_1, v_2$  und  $v_3$  besteht, zum Rest des Graphen.  
 Genauer: Es gibt genau einen Knoten  $w$ , der verschieden von  $v_1, v_2$  und  $v_3$  ist, sodass es eine Kante von mindestens einem der drei Knoten zu  $w$  und keine Kante von den anderen beiden Knoten zu  $w$  gibt.

$x \neq y \equiv \neg(x=y)$

a) 
$$\psi(v_1, v_2, v_3) = \exists w \left( w \neq v_1 \wedge w \neq v_2 \wedge w \neq v_3 \wedge \right.$$

$$\left( E(w, v_1) \wedge \neg E(w, v_2) \wedge \neg E(w, v_3) \vee \right.$$

$$E(w, v_2) \wedge \neg E(w, v_1) \wedge \neg E(w, v_3) \vee \left.$$

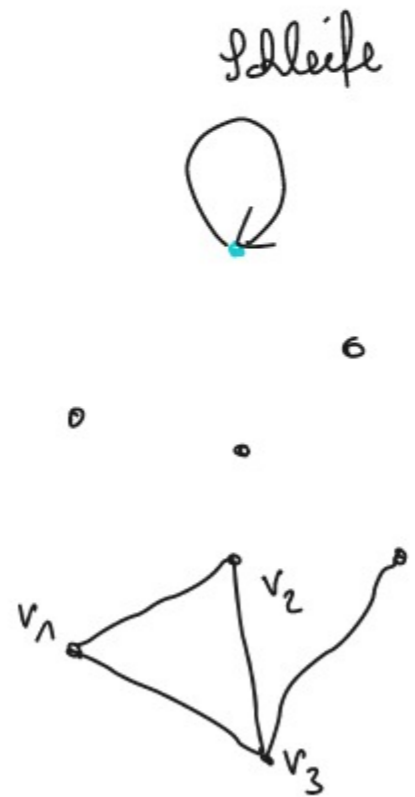
$$E(w, v_3) \wedge \neg E(w, v_1) \wedge \neg E(w, v_2) \right) \wedge$$

$$\forall z \left( z = w \vee z = v_1 \vee z = v_2 \vee z = v_3 \right.$$

$$\vee \neg \left( E(z, v_1) \wedge \neg E(z, v_2) \wedge \neg E(z, v_3) \vee \right.$$

$$E(z, v_2) \wedge \neg E(z, v_1) \wedge \neg E(z, v_3) \vee \left.$$

$$E(z, v_3) \wedge \neg E(z, v_1) \wedge \neg E(z, v_2) \right) \left. \right)$$



- b) Geben Sie einen  $\sigma$ -Satz  $\varphi$  an, der ausdrückt, dass der Graph ungerichtet und schleifenfrei ist und jeder Knoten im Graphen Teil einer 3-Clique ist, von der aus es genau eine Kante zum Rest des Graphen gibt (im Sinne von Aufgabenteil a). Sie können in dieser Formel  $\psi(v_1, v_2, v_3)$  verwenden.

$$\varphi := \underbrace{\forall x, y \left( E(x, y) \rightarrow E(y, x) \right)}_{\text{ungerichteter Graph}} \wedge$$

$$\underbrace{\forall x \left( \neg E(x, x) \right)}_{\text{schleifenfrei}} \wedge$$

$$\forall v_1 \exists v_2 \exists v_3 \left( v_1 \neq v_2 \wedge v_2 \neq v_3 \wedge v_1 \neq v_3 \wedge E(v_1, v_2) \wedge E(v_1, v_3) \wedge E(v_2, v_3) \right.$$

$$\left. \wedge \psi(v_1, v_2, v_3) \right)$$

miro

Sei dazu  $\sigma_{GoL} := (\text{Life}^{\mathbb{Z}^2, \mathbb{Z}}, +^{\mathbb{Z}^2}, -^{\mathbb{Z}^2}, 0, 1)$  gegeben.

Sie sollen in den untenstehenden Teilaufgaben schrittweise einen Satz  $\varphi_{GoL}$  konstruieren, der ausdrückt, dass die Relation Life genau den Regeln des Spiels des Lebens entspricht. Dabei beschränken wir uns auf Strukturen mit dem Universum  $\mathbb{Z}$ , in denen die nicht-logischen Symbole wie für  $\mathbb{Z}$  „üblich“ interpretiert werden. Weiterhin bedeutet  $(x, y, t) \in \text{Life}^A$  für  $x, y, t \in \mathbb{Z}$ , dass die Zelle an Position  $(x, y)$  zum Zeitpunkt  $t$  lebendig ist. Zu negativen Zeitpunkten sollen alle Zellen tot sein. Die Konfiguration zum Zeitpunkt 0, also die Startkonfiguration, darf beliebig sein. Auf diese Weise können sich durch verschiedene gewählte Startkonfigurationen verschiedene Abläufe des Spiels des Lebens ergeben.

Formal bedeutet das, dass  $\varphi_{GoL}$  folgendes ausdrücken soll:

- für alle  $x, y, t \in \mathbb{Z}$  mit  $t < 0$  ist  $(x, y, t) \notin \text{Life}^A$ ,
- für alle  $x, y, t \in \mathbb{Z}$  mit  $t > 0$  ist  $(x, y, t) \in \text{Life}^A$ , falls die Zelle an Position  $(x, y)$  zum Zeitpunkt  $t$  gemäß der Regeln des Spiels des Lebens lebt.

Letzteres bedeutet genauer, dass die Zelle an Position  $(x, y)$  entweder auch zum Zeitpunkt  $t-1$  lebte und außerdem 2 oder 3 ihrer 8 Nachbarn lebendig waren, oder diese Zelle zum Zeitpunkt  $t-1$  nicht lebendig war und genau 3 ihrer 8 Nachbarn lebendig waren. Nachbarn einer Zelle an Position  $(x, y)$  sind alle Zellen an Positionen  $(x', y')$  mit  $|x-x'| \leq 1, |y-y'| \leq 1$  und  $(x, y) \neq (x', y')$ .

*Hinweis:* Sie können große Konjunktionen und Disjunktionen auch über beliebige Indizesungen bilden. Beispielsweise kann statt  $\text{Life}(x, y+1, t) \wedge \text{Life}(x+1, y+1, t) \wedge \text{Life}(x+2, y+1, t) \wedge \text{Life}(x+3, y+1, t)$  auch kurz

$$\bigwedge_{(i,j) \in \{(0,1), (1,1), (2,1), (3,1)\}}$$

geschrieben werden.

- a) Geben Sie prädikatenlogische Formeln  $\varphi_2(x, y, t)$  und  $\varphi_3(x, y, t)$  an, sodass für  $\sigma_{GoL}$ -Strukturen  $\mathcal{A}$  wie oben beschrieben  $\mathcal{A} \models \varphi_2(x, y, t)$  genau dann gilt, wenn in der Relation  $\text{Life}^A$  die Zelle an Position  $(x, y)$  zum Zeitpunkt  $t$  genau 2 lebendige Nachbarn hat.

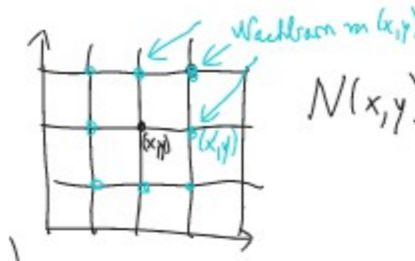
*Hinweis:* In diesem Aufgabenteil müssen Sie nicht überprüfen, ob die Einträge zum Zeitpunkt  $t$  in  $\text{Life}^A$  gemäß den Regeln des Spiels des Lebens aus den Einträgen zum Zeitpunkt  $t-1$  hervorgehen. (Eine Eigenschaft wird in Aufgabenteil c) formalisiert.)

$$N(x, y) := \{(x', y')\}$$

$$\varphi_2(x, y, t) :=$$

$$\exists (x'_1, y'_1) \in N(x, y) \exists (x'_2, y'_2) \in N(x, y)$$

$$\left( \text{Life}(x'_1, y'_1, t) \wedge \text{Life}(x'_2, y'_2, t) \wedge (x'_1 \neq x'_2 \vee y'_1 \neq y'_2) \wedge \forall (z_1, z_2) \in N(x, y) ((z_1 = x'_1 \wedge z_2 = y'_1) \vee (z_1 = x'_2 \wedge z_2 = y'_2) \vee \neg \text{Life}(z_1, z_2, t)) \right)$$



$$N(x, y) := \{(x', y') \in \mathbb{Z}^2 \mid |x'-x| \leq 1 \wedge |y'-y| \leq 1 \wedge (x \neq x' \vee y \neq y')\}$$

$$\varphi_3(x, y, t) :=$$

$$\exists (x'_1, y'_1) \exists (x'_2, y'_2) \exists (x'_3, y'_3) \left( N(x, y, x'_1, y'_1) \wedge N(x, y, x'_2, y'_2) \wedge N(x, y, x'_3, y'_3) \wedge \text{Life}(x'_1, y'_1, t) \wedge \text{Life}(x'_2, y'_2, t) \wedge \text{Life}(x'_3, y'_3, t) \wedge (x'_1 \neq x'_2 \vee y'_1 \neq y'_2) \wedge (x'_1 \neq x'_3 \vee y'_1 \neq y'_3) \wedge (x'_2 \neq x'_3 \vee y'_2 \neq y'_3) \wedge \forall (z_1, z_2) (\neg N(x, y, z_1, z_2) \vee (z_1 = x'_1 \wedge z_2 = y'_1) \vee (z_1 = x'_2 \wedge z_2 = y'_2) \vee (z_1 = x'_3 \wedge z_2 = y'_3) \vee \neg \text{Life}(z_1, z_2, t)) \right)$$

gilt genau dann, wenn  $(x', y')$  Nachbar von  $(x, y)$

$$N(x, y, x', y') := (x \neq x' \vee y = y') \wedge |x-x'| \leq 1 \wedge |y-y'| \leq 1$$

$$|x-x'| \leq 1 \Leftrightarrow -1 \leq x-x' \wedge x-x' \leq 1$$

- b) Geben Sie einen prädikatenlogischen Satz  $\varphi_{t \geq 0}$  an, der für  $\sigma_{GoL}$ -Strukturen  $\mathcal{A}$  wie oben beschrieben angibt, dass  $(x, y, t) \notin \text{Life}^A$  für alle  $x, y, t \in \mathbb{Z}$  mit  $t < 0$ .

$$\varphi_{t \geq 0} = \forall x, y, t (0 \leq t \vee \neg \text{Life}(x, y, t))$$

- c) Benutzen Sie die beiden Formeln aus den Aufgabenteilen a) und b) um nun den gewünschten Satz  $\varphi_{GoL}$  zu konstruieren.

$$\varphi_{GoL} := \varphi_{t \geq 0} \wedge$$

$$\forall x, y, t \left( \text{Life}(x, y, t) \rightarrow \left( \text{Life}(x, y, t-1) \wedge (\varphi_2(x, y, t-1) \vee \varphi_3(x, y, t-1)) \vee (\neg \text{Life}(x, y, t-1) \wedge \varphi_3(x, y, t-1)) \right) \right)$$

Formal bedeutet das, dass  $\varphi_{GoL}$  folgendes ausdrücken soll:

- für alle  $x, y, t \in \mathbb{Z}$  mit  $t < 0$  ist  $(x, y, t) \notin \text{Life}^A$ ,
- für alle  $x, y, t \in \mathbb{Z}$  mit  $t > 0$  ist  $(x, y, t) \in \text{Life}^A$ , falls die Zelle an Position  $(x, y)$  zum Zeitpunkt  $t$  gemäß der Regeln des Spiels des Lebens lebt.

Letzteres bedeutet genauer, dass die Zelle an Position  $(x, y)$  entweder auch zum Zeitpunkt  $t-1$  lebte und außerdem 2 oder 3 ihrer 8 Nachbarn lebendig waren, oder diese Zelle zum Zeitpunkt  $t-1$  nicht lebendig war und genau 3 ihrer 8 Nachbarn lebendig waren. Nachbarn einer Zelle an Position  $(x, y)$  sind alle Zellen an Positionen  $(x', y')$  mit  $|x-x'| \leq 1, |y-y'| \leq 1$  und  $(x, y) \neq (x', y')$ .