

# Logik

Nikita Emanuel John Fehér 3793479, Lennox Heimann 3776050

Übungsleiter: Maurice Funk

17. Mai 2024

## Hausaufgabe 4

Gegeben ist die aussagenlogische Formel

$$(x \wedge y) \wedge (x \wedge y \rightarrow \neg x).$$

Geben Sie eine erfüllbarkeitsäquivalente aussagenlogische Formel in konjunktiver Normalform an. Nutzen Sie dazu die Tseitintransformation aus der Vorlesung. Geben Sie alle Zwischenschritte an.

- 1)  $x_1$  für  $(x \wedge y)$   
 $x_2$  für  $\neg x$   
 $x_3$  für  $x \wedge y \rightarrow \neg x$   
 $x_4$  für  $(x \wedge y) \wedge (x \wedge y \rightarrow \neg x)$
- 2)  $x_1 \leftrightarrow (x \wedge y)$   
 $x_2 \leftrightarrow \neg x$   
 $x_3 \leftrightarrow x_1 \rightarrow x_2$   
 $x_4 \leftrightarrow x_1 \wedge x_3$
- 3)  $x_4 \wedge (x_1 \leftrightarrow (x \wedge y)) \wedge (x_2 \leftrightarrow \neg x) \wedge (x_3 \leftrightarrow x_1 \rightarrow x_2) \wedge (x_4 \leftrightarrow x_1 \wedge x_3)$
- 4)  $x_4 \wedge ((x \vee y \vee \neg x_1) \wedge (x \vee \neg y \vee \neg x_2) \wedge (\neg x \vee y \vee \neg x_1) \wedge (\neg x \vee \neg y \vee x_1)) \wedge ((x_2 \vee \neg \neg x) \wedge (\neg x_2 \vee \neg x)) \wedge ((x_1 \vee x_2 \vee x_3) \wedge (x_1 \vee \neg x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_3) \wedge (\neg x_1 \vee \neg x_2 \vee x_3)) \wedge ((x_1 \vee x_3 \vee \neg x_4) \wedge (x_1 \vee \neg x_3 \vee \neg x_4) \wedge (\neg x_1 \vee x_3 \vee \neg x_4) \wedge (\neg x_1 \vee \neg x_3 \vee x_4))$

## Hausaufgabe 5

Gegeben sind folgende Horn-Formeln:

$$\begin{aligned}\varphi_1 &= (\neg x_1 \vee \neg x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_3 \vee x_4 \vee \neg x_1) \wedge (x_1 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge x_2, \\ \varphi_2 &= (\neg x_3 \vee \neg x_1 \vee \neg x_2) \wedge x_1 \wedge (\neg x_1 \vee x_4 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg x_1 \vee \neg x_4) \wedge x_2.\end{aligned}$$

Bestimmen Sie, ob die Formeln  $\varphi_1, \varphi_2$  erfüllbar sind. Nutzen Sie dazu den Markierungsalgorithmus aus der Vorlesung. Geben Sie alle Zwischenschritte und (falls möglich) ein minimales Modell an.

$\varphi_1$ :

$$\begin{aligned}(\neg x_1 \vee \neg x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_3 \vee x_4 \vee \neg x_1) \wedge (x_1 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge x_2 \\ (\neg x_1 \vee \neg x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_3 \vee x_4 \vee \neg x_1) \wedge (x_1 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_1 \vee \neg \underline{x_2} \vee x_3) \wedge (\neg x_3 \vee x_4 \vee \neg x_1) \wedge (x_1 \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_1 \vee \neg \underline{x_2} \vee x_3) \wedge (\neg x_3 \vee x_4 \vee \neg x_1) \wedge (\underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2} \vee x_3) \wedge (\neg x_3 \vee x_4 \vee \neg \underline{x_1}) \wedge (\underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2} \vee \underline{x_3}) \wedge (\neg x_3 \vee x_4 \vee \neg \underline{x_1}) \wedge (\underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2} \vee \underline{x_3}) \wedge (\neg \underline{x_3} \vee x_4 \vee \neg \underline{x_1}) \wedge (\underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2} \vee \underline{x_3}) \wedge (\neg \underline{x_3} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_1}) \wedge (\underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2} \vee \underline{x_3}) \wedge (\neg \underline{x_3} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_1}) \wedge (\underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg \underline{x_4} \vee \neg x_5) \wedge \underline{x_2} \\ \cdot\end{aligned}$$

✓

Damit ist das minimale Modell  $\{x_1, x_2, x_3, x_4\}$

$\varphi_2$ :

$$\begin{aligned}(\neg x_3 \vee \neg x_1 \vee \neg x_2) \wedge x_1 \wedge (\neg x_1 \vee x_4 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg x_1 \vee \neg x_4) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg x_1 \vee \neg \underline{x_2}) \wedge x_1 \wedge (\neg x_1 \vee x_4 \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg x_1 \vee \neg x_4) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg x_1 \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg x_1 \vee x_4 \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg x_1 \vee \neg x_4) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg \underline{x_1} \vee x_4 \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg x_4) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg \underline{x_1} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg x_4) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg \underline{x_1} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg \underline{x_4} \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_4}) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg \underline{x_1} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_5} \vee x_3) \wedge (x_5 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_4}) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg \underline{x_1} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg \underline{x_4} \vee \neg x_5 \vee x_3) \wedge (\underline{x_5} \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_4}) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg x_3 \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg \underline{x_1} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_5} \vee \underline{x_3}) \wedge (\underline{x_5} \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_4}) \wedge \underline{x_2} \\ (\neg \underline{x_3} \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge \underline{x_1} \wedge (\neg \underline{x_1} \vee \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_2}) \wedge (\neg \underline{x_4} \vee \neg \underline{x_5} \vee \underline{x_3}) \wedge (\underline{x_5} \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_4}) \wedge \underline{x_2}\end{aligned}$$

✓

Da alle Variablen in einem Constraint markiert sind  $(\neg \underline{x_3} \vee \neg \underline{x_1} \vee \neg \underline{x_2})$  ist die Formel nicht erfüllbar.

## Hausaufgabe 6

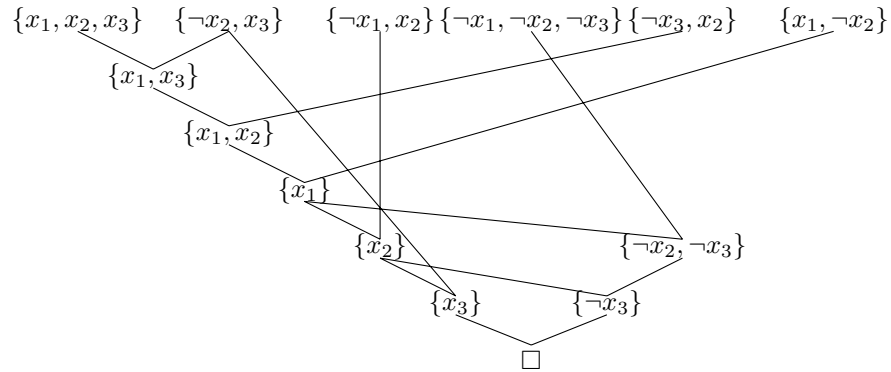
Gegeben sind folgende aussagenlogische Formeln:

$$\varphi_1 = (x_1 \vee x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2) \wedge (\neg x_1 \vee \neg x_2 \vee \neg x_3) \wedge (\neg x_3 \vee x_2) \wedge (x_1 \vee \neg x_2),$$

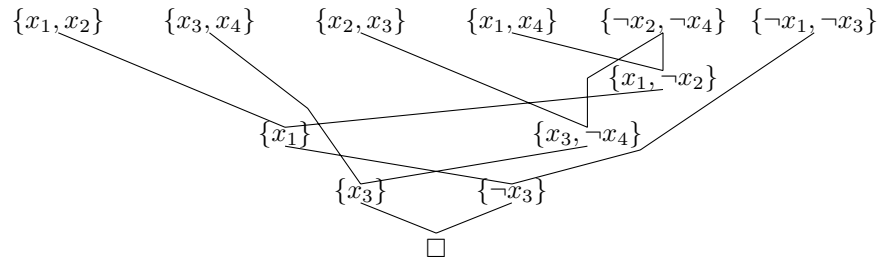
$$\varphi_2 = (x_1 \vee x_2) \wedge (x_3 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee x_3) \wedge (x_1 \vee x_4) \wedge (\neg x_2 \vee \neg x_4) \wedge (\neg x_1 \vee \neg x_3).$$

Beweisen Sie, dass die aussagenlogischen Formeln  $\varphi_1, \varphi_2$  unerfüllbar sind. Geben Sie dazu jeweils einen Resolutionsbeweis in grafischer Form (wie auf Folie 99 im ersten Foliensatz) an, der die leere Klausel  $\square$  ableitet.

$\varphi_1$ :



$\varphi_2$ :



### Hausaufgabe 7

Geben Sie an welche der folgenden Aussagen wahr oder falsch sind. Begründen Sie ihre Antworten in je einem Satz.

Für alle Belegungen  $V_1, V_2, V_3$  (dargestellt als Mengen von Variablen) und Horn-Formeln  $\varphi_1, \varphi_2$  gilt:

- (a) Falls  $V_1$  minimales Modell von  $\varphi_1$  und  $\varphi_2$  ist, so ist  $V_1$  minimales Modell von  $\varphi_1 \wedge \varphi_2$ .
  - (b) Falls  $V_1$  minimales Modell von  $\varphi_1$  ist und  $V_2 \subsetneq V_1$ , so gilt  $V_2 \models \neg\varphi_1$ .
  - (c) Falls  $V_1 \models \varphi_1, V_3 \models \varphi_1$  und  $V_1 \subseteq V_2 \subseteq V_3$ , so gilt  $V_2 \models \varphi_1$ .
- (a) Wahr. Die Belegung  $V_1$  erfüllt  $\varphi_1$  und  $\varphi_2$  jeweils, damit ist auch die Konjunktion  $\varphi_1 \wedge \varphi_2$  erfüllt,  $V_1$  ist also ein Modell von  $\varphi_1 \wedge \varphi_2$ . Weiterhin ist  $V_1$  ein minimales Modell von  $\varphi_1$ , wenn wir also eine Variable aus  $V_1$  entfernen ist  $\varphi_1$  nicht mehr erfüllt, damit ist auch die Konjunktion nicht mehr erfüllt, damit ist gezeigt, dass  $V_1$  ein minimales Modell von  $\varphi_1 \wedge \varphi_2$  ist.
- (b) Wahr.  $V_2$  ist als echte Teilmenge eines minimalen Modells von  $\varphi_1$  gerade kein Modell von  $\varphi_1$ . Somit wertet  $\varphi_1$  mit der Belegung  $V_2$  zu 0 aus, damit wertet  $\neg\varphi_1$ , also  $\neg 0$  zu 1 aus. Entsprechend ist  $V_2$  ein Modell von  $\neg\varphi_1$ .
- (c) Wahr.  $V_2$  ist eine Obermenge von  $V_1$ , daher besitzt es alle Variablen eines minimalen Modells. Weiterhin sind  $V_1$  und  $V_2$  Untermengen von  $V_3$ , da  $V_3$  ein Modell ist, kann es keine Variablen enthalten, die  $V_1$  kein Modell machen würden, selbiges geht nach gleicher Argumentation auch für  $V_2$ . Somit ist  $V_2$  ein Modell von  $\varphi_1$ .