Erläuterung Markierungsalgorithmus

(Der Markierungsalgorithmus funktioniert nur bei Horn-Formeln)

November 8, 2013

- 1. Bei einer Klausel $\{A\}$ schreibt man $W \to A$
- 2. Bei einer Klausel $\{A_1, \neg A_2, \neg A_3...\}$ schreibt man $(A_2 \wedge A_3 \wedge ...) \rightarrow A_1$
- 3. Bei $\{\neg A\}$ schreibt man $A \to F$

Jetzt kann es losgehen mit markieren:

- 1. zuerst werden alle atomaren Formeln markiert, die als $W \to A$ vorkommen. Wenn man also $W \to A$ irgendwo stehen hat, dann muss man alle Vorkommen von A in allen umgeschriebenen Formeln markieren
- 2. nun schaut man, ob eine Formel da ist mit $A \to F$, wo A markiert ist bzw. $A_1 \wedge A_2 \wedge \ldots) \to F$ und alle Formeln sind markiert wenn so eine da ist, dann bricht der Algorithmus ab und sagt: **Klauselmenge unerfüllbar**.

Falls keine solche Formel vorhanden, dann weiter mit:

- 3. suche Formel mit $(A_1 \wedge A_2 \wedge ...) \rightarrow A$, wo alle atomaren Formeln auf der linken Seite markiert sind und A noch nicht.
 - falls es so etwas gibt, markiert man alle Vorkommen von A in allen umgeschriebenen Formeln und geht wieder zum vorherigen Schritt also schauen, ob es eine Formel mit $(A_1 \wedge \ldots) \to F$ gibt, usw.
 - falls aber nichts neues mehr markiert werden konnte, dann bricht der Alogrithmus ab und sagt: Formel erfüllbar
 und als Geschenk gibt es nach dem Algorithmus sogar noch ein minimales
 Modell für die Formel, falls sie erfüllbar ist, nämlich die Interpretation, die
 jede markierte Formel als wahr und jede nicht markierte als falsch interpretiert

Ein Java-Applet zum Markierungsalgorithmus