

Handlungsplanung

Prof. Dr. B. Nebel, Dr. M. Helmert
R. Mattmüller
Wintersemester 2006/2007

Universität Freiburg
Institut für Informatik

Übungsblatt 5

Abgabe: Mittwoch, 29. November 2006

Aufgabe 5.1 (Dominierungslemma – 2 Punkte)

Seien $s, s' : A \rightarrow \{0, 1\}$ Belegungen für eine Variablenmenge A und sei χ eine Formel über A , die keine Negationssymbole enthält.

Zeigen Sie: Wenn $s \models \chi$ und s' dominiert s , dann $s' \models \chi$.

Hinweis: Führen Sie den Beweis durch strukturelle Induktion über χ .

Aufgabe 5.2 (Positive Normalform I – 2 Punkte)

Sei $\mathcal{S} = \langle A, I, O, G \rangle$ das folgende Planungsproblem: $A = \{haveCake, eatenCake\}$, $I = \emptyset$, $O = \{eatCake, bakeCake\}$ und $G = haveCake \wedge eatenCake$ mit $eatCake = \langle haveCake, \neg haveCake \wedge eatenCake \rangle$ und $bakeCake = \langle \neg haveCake, haveCake \rangle$.

- Bringen Sie \mathcal{S} in positive Normalform \mathcal{P} .
- Geben Sie die Relaxierung \mathcal{P}^+ von \mathcal{P} an.
- Geben Sie eine möglichst kurze Folge π von Operatoren aus O an, so dass π kein Plan für \mathcal{P} , aber π^+ ein Plan für \mathcal{P}^+ ist.

Aufgabe 5.3 (Positive Normalform II – 4 Punkte)

Sei $\mathcal{S} = \langle A, I, O, G \rangle$ ein Planungsproblem, bei dem bereits alle Effekte in Normalform (NF) und alle Bedingungen in Negationsnormalform (NNF) sind. Dann ist die Transformation $f(\mathcal{S}) = \langle f(A), f(I), f(O), f(G) \rangle$ von \mathcal{S} in positive Normalform wie folgt definiert:

- Für Formeln in NNF: $f(\perp) = \perp$, $f(\top) = \top$, $f(a) = a$, $f(\neg a) = \hat{a}$,
 $f(\phi \circ \psi) = f(\phi) \circ f(\psi)$, $\circ \in \{\vee, \wedge\}$.
- Für Effekte in NF mit Bed. in NNF: $f(a) = a \wedge \neg \hat{a}$, $f(\neg a) = \neg a \wedge \hat{a}$,
 $f(\bigwedge_i (c_i \triangleright l_i)) = nf(\bigwedge_i (f(c_i) \triangleright f(l_i)))$.
- $f(A) = A \cup \{\hat{a} \mid a \in A\}$ ¹ mit neuen Variablen $\hat{a} \notin A$.
- $on(f(s)) = on(s) \cup \{\hat{a} \mid a \in A, s \not\models a\}$, für alle $s : A \rightarrow \{0, 1\}$.
- $f(O) = \{f(o) \mid o \in O\}$ mit $f(\langle c, e \rangle) = \langle f(c), f(e) \rangle$ für alle $o = \langle c, e \rangle \in O$.

Sei $s : A \rightarrow \{0, 1\}$, $o \in O$ und c eine Formel in NNF über A . Für die Anwendung von o in s gilt $on(app_o(s)) = (on(s) \cup [o]_s^+) \setminus [o]_s^-$, wobei $[o]_s^+$ und $[o]_s^-$ die Mengen von Variablen sind, die von o in s wahr bzw. falsch gemacht werden. Zeigen Sie:

- Es gilt $s \models c$ gdw. $f(s) \models f(c)$.
- Es ist o in s anwendbar gdw. $f(o)$ in $f(s)$ anwendbar ist.
- Es ist $f(app_o(s)) = app_{f(o)}(f(s))$.

Die Übungsblätter dürfen und sollten in Gruppen von zwei Studenten bearbeitet werden. Bitte schreiben Sie beide Namen auf Ihre Lösung.

¹Zur Vereinfachung enthält $f(A)$ eine Variable \hat{a} für jedes $a \in A$.