

Theoretische Informatik I

9. Übung

Geben Sie die Lösungen der Aufgabe 1 bitte bis zum 14.12.2007 bei Ihrem Übungsleiter ab oder senden Sie sie an `til-hausaufgaben@informatik.tu-chemnitz.de`. Vermerken Sie bitte Ihre Übungsgruppe *und* Ihren Namen auf der Lösung.

1. Aufgabe:

Transformieren Sie die folgende Formel mit dem Polynomialzeitalgorithmus der Vorlesung in eine erfüllbarkeitsäquivalente 3-KNF.

$$(x \vee \neg y) \iff (y \wedge z)$$

2. Aufgabe:

Wenden Sie die Davis-Putnam-Prozedur auf die 3KNF

$$(x \vee y) \wedge (\neg y \vee \neg z \vee a) \wedge (z \vee \neg a \vee \neg x) \wedge (\neg y)$$

- a) ohne Verwendung der Heuristiken pure-literal und unit-clause
- b) mit den beiden Heuristiken

an. Zeichnen Sie jeweils den Aufrufbaum.

3. Aufgabe:

Betrachten Sie folgenden Algorithmus *DPT* für das Erfüllbarkeitsproblem von 2-KNF Formeln.

DPT (F)

1. Ist F eine leere Formel
2. Ausgabe: erfüllbar
3. Enthält F eine leere Klausel
4. Ausgabe: unerfüllbar
5. Wähle ein beliebiges Literal l, das in F vorkommt
6. $F' = \text{setTrue}(F, l)$
7. Falls $F' \subset F$
8. DPT (F')
9. Ansonsten
10. DPT (setTrue (F, $\neg l$))

setTrue(F, l)

1. $F' = F$
2. Entferne aus F' alle Klauseln, die l enthalten
3. Entferne $\neg l$ aus allen Klauseln von F'
4. Wenn es in F' eine unit-clause $c=(u)$ gibt,
 gehe zu 2. mit $l=u$
6. return(F')

Zeigen Sie, daß der Algorithmus korrekt ist. Überlegen Sie sich dazu, warum der Teilformeltest in Schritt 7. von *DPT* ausreicht, um das (bei der Davis-Putnam-Prozedur sonst nötige) Backtracking zu vermeiden.

Welche Laufzeit hat der Algorithmus?