Übungen zur Komplexitätstheorie — Wintersemester 01/02

Johannes Köbler/Olaf Beyersdorff

Übungsblatt 10

Aufgabe 35

Zeigen Sie, daß die folgenden Aussagen für eine Sprache $L \subseteq \Sigma^*$ äquivalent sind.

a) $L \in \mathbf{RP}$.

b) Es gibt eine probabilistische k-TM M, die niemals ? ausgibt, keinen Fehler macht und deren erwartete Laufzeit bei allen Eingaben $x \in L$ polynomial beschränkt ist.

Aufgabe 36 (schriftlich, 10 Punkte)

Betrachten Sie folgenden probabilistischen Algorithmus RandomWalk:

Eingabe: Boolesche Formel $F(x_1, \ldots, x_n)$ in KNF
  sei h eine bel. Belegung, z.B. $h(x_i) = 0$ für $i = 1, \ldots, n$
  while h erfüllt die Formel F nicht **do**
    wähle eine bel. Klausel C von F, die h nicht erfüllt
    wähle zufällig ein Literal l in C
    flippe den Wert von $h(l)$
  end
Ausgabe: h

Wir nehmen an, dass jede Klausel von F aus genau 2 Literalen besteht, und dass F eine erfüllende Belegung h_0 besitzt. Sei $t(i)$ die erwartete Anzahl von Schleifendurchläufen, falls die Anfangsbelegung h in genau i Variablen einen anderen Wert als h_0 hat. Zeigen Sie:

a) $t(0) = 0$ und $t(n) \leq t(n-1) + 1$.

b) $t(i) \leq 1 + (t(i-1) + t(i+1))/2$.

c) $t(i) \leq i(2n - i)$.

d) Für alle Formeln $F \in$ 2-Sat (o.B.d.A. genau 2 Literale pro Klausel) ist die erwartete Laufzeit von RandomWalk polynomial beschränkt.

Aufgabe 37

Zeigen Sie, dass aus $\mathbf{NP} \subseteq \mathbf{BPP}$ die Gleichheit $\mathbf{NP} = \mathbf{RP}$ folgt.