Übungsblatt 9

Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 15. Januar 2008

Aufgabe 43 mündlich

Zeigen Sie, dass aus $\mathsf{NP} \subseteq \mathsf{BPP}$ die Gleichheit $\mathsf{NP} = \mathsf{RP}$ folgt. (*Hinweis:* Benutzen Sie einen BPP -Algorithmus für SAT, um für eine gegebene Formel $F \in \mathsf{SAT}$ mit hoher Wahrscheinlichkeit eine erfüllende Belegung zu finden).

Aufgabe 44 mündlich

Sei $\rho \in [0,1]$ eine beliebige reelle Zahl. Eine ρ -PTM ist eine PTM mit maximalem Verzweigungsgrad 2, die eine ρ -Münze benutzt: Sind in einer Konfiguration K zwei Anweisungen mit verschiedenen Folgekonfigurationen K' und K'' ausführbar, so gilt $\Pr[K \to_M K'] = \rho$ und $\Pr[K \to_M K''] = 1 - \rho$. Ersetzen wir in der Definition von PP, BPP, RP und ZPP PTMs durch ρ -PTMs, so führt dies auf die Klassen PP_ρ , BPP_ρ , RP_ρ und ZPP_ρ . Zeigen Sie:

- (a) Für $\rho \in \{0,1\}$ gilt $\mathsf{PP}_{\rho} = \mathsf{BPP}_{\rho} = \mathsf{RP}_{\rho} = \mathsf{ZPP}_{\rho} = \mathsf{P}.$
- (b) Für $\rho \in (0,1)$ kann jede PTM M durch eine ρ -PTM M' mit derselben Akzeptanzwahrscheinlichkeit in erwarteter Laufzeit $\mathcal{O}(\text{time}_M(x))$ simuliert werden.
- (c) Jede ρ -PTM M kann durch eine PTM M' mit derselben Akzeptanzwahrscheinlichkeit in erwarteter Laufzeit $\mathcal{O}(\text{time}_M(x))$ simuliert werden, falls ρ P-berechenbar ist (d.h. das n-te Bit b_n der Binärrepresentation $0.b_1b_2...$ von ρ ist in Zeit $n^{\mathcal{O}(1)}$ berechenbar).
- (d) Für jedes P-berechenbare $\rho \in (0,1)$ gilt $\mathsf{BPP} = \mathsf{BPP}_{\rho}$ (entsprechend für RP und ZPP).
- (e) Es gibt Zahlen $\rho \in (0,1)$ mit $\mathsf{PP} \neq \mathsf{PP}_{\rho}$ (sogar $\mathsf{PP}_{\rho} \nsubseteq \mathsf{RE}$).

Aufgabe 45 Zeigen Sie:

 $m\ddot{u}ndlich$

PSPACE ist unter jedem Operator $O \in \{\exists, \forall, R, BP, P, \oplus\}$ abgeschlossen.

Aufgabe 46 Zeigen Sie:

 $m\ddot{u}ndlich$

- (a) PH ist die kleinste Klasse, die P enthält und unter dem ∃-Operator und dem ∀-Operator abgeschlossen ist.
- (b) $PH \neq PSPACE$, außer wenn PH kollabiert.

Aufgabe 47 10 Punkte

Zeigen Sie für jede Sprachklasse C, die unter \leq_m^{log} -Reduktionen abgeschlossen ist:

- (a) $\oplus \cdot \mathcal{C}$ ist unter \leq_m^{log} -Reduktionen abgeschlossen,
- (b) $\oplus \cdot \mathcal{C}$ ist unter dem \oplus -Operator abgeschlossen,
- (c) $\exists \cdot \mathcal{C}$ ist unter dem \exists -Operator abgeschlossen,
- (d) $\forall \cdot \mathcal{C}$ ist unter dem \forall -Operator abgeschlossen,