

Übungen zur Vorlesung  
**Komplexitätstheorie**  
WS 17/18  
Übungsblatt 10

**Aufgabe 10.1**

Zeigen Sie, dass sich ein Zufallszahlengenerator auf der Menge  $\{1, \dots, N, ?\}$  durch eine PTM simulieren lässt, die folgendes erfüllt:

- Die PTM gibt stets ein Element aus  $1, \dots, N, ?$  aus.
- Die Ausgabe des Zeichens  $?$  erfolgt mit Wahrscheinlichkeit  $\leq 1/2$ .
- Sofern die Ausgabe nicht  $?$  ist, gibt die PTM gleichverteilt ein Element aus  $\{1, \dots, N\}$  aus.
- Die Laufzeit der PTM ist  $O(\log N)$ .

**Aufgabe 10.2**

Zeigen Sie, dass man einen Münzwurf mit  $\Pr[\text{Kopf}] = p$  in erwarteter Zeit  $O(1)$  von einer PTM berechnen lassen kann, vorausgesetzt, dass das  $i$ -te Bit von  $p$  in  $poly(i)$  Zeit berechnet werden kann.

**Aufgabe 10.3**

Sei  $\varphi$  eine 3CNF-Formel mit genau drei verschiedenen Variablen pro Klausel. Zeige, dass es einen *deterministischen* Algorithmus gibt, der in polynomieller Zeit eine Belegung findet, die mindestens  $7/8$  der Klauseln von  $\varphi$  erfüllt.

**Aufgabe 10.4**

Sei  $L \in \Sigma^*$  eine Sprache. Dann bezeichnet  $BPP[L]$  die Klasse aller Sprachen, die von einer Orakel-PPTM mit Fehlerrate  $\leq 1/3$  (ausgestattet mit einem  $L$ -Orakel) erkannt werden. Zeigen Sie:

- a)  $BPP[BPP] = BPP$
- b)  $NP \subseteq BPP \Rightarrow PH \subseteq BPP$

Was schließen Sie aus der letzten Aussage?