

## Übungsblatt 13

Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 12. Februar 2020

### Aufgabe 54

*mündlich*

Eine  $k$ -Färbung eines Graphen  $G = (V, E)$  ist eine Abbildung  $c: V \rightarrow \{1, \dots, k\}$ . Ein Isomorphismus  $\varphi$  zwischen zwei gefärbten Graphen  $(G_1, c_1)$  und  $(G_2, c_2)$  darf einen Knoten  $u$  mit Farbe  $c_1(u) = i$  nur auf Knoten  $v$  mit derselben Farbe  $c_2(v) = i$  abbilden. Bezeichne  $\text{COLGI}$  das Graphenisomorphieproblem für gefärbte Graphen. Zeigen Sie:

- (a)  $\text{COLGI}$ ,  $\text{DIRGI}$  und  $\text{GI}$  sind logspace-äquivalent, d.h. es gilt  $\text{COLGI} \equiv_m^{\log} \text{COLGI} \equiv_m^{\log} \text{GI}$ .
- (b) Das Graphenisomorphieproblem für Bäume liegt in  $\text{P}$ .

### Aufgabe 55

*mündlich*

- (a) Das Primzahlproblem liegt in  $\oplus\text{P}$ . (Hinweis: Überlegen Sie, auf wie viele Arten sich eine quadratfreie Zahl  $n$  in zwei teilerfremde Faktoren zerlegen lässt.)
- (b)  $\text{BPL} \subseteq \text{PL} \subseteq \text{P}$  und  $\oplus\text{L} \subseteq \text{P}$ . (Bemerkung:  $\oplus\text{L}$ ,  $\text{BPL}$  und  $\text{PL}$  sind definiert wie  $\oplus\text{P}$ ,  $\text{BPP}$  und  $\text{PP}$ , nur dass anstelle der polynomiellen Zeitschranke eine logarithmische Platzschranke auferlegt wird.)

### Aufgabe 56

*mündlich*

Für zwei gegebene Graphen  $G_i = (V, E_i)$ ,  $i = 1, 2$ , bezeichne  $\text{UGI}$  das Problem, zu entscheiden, ob zwischen  $G_1$  und  $G_2$  genau ein Isomorphismus existiert. Zeigen Sie:

- (a)  $\overline{\text{GA}} \leq_m \text{UGI}$

- (b)  $\text{UGI} \in \mathsf{P}_{\parallel}^{\text{GA}[2]}$  (ob  $\text{GI} \in \mathsf{P}^{\text{GA}}$  ist, ist nicht bekannt)
- (c)  $\text{GI} \in \text{SCW}$  (d.h.  $\text{GI}$  hat selfcomputable witnesses)
- (d) Für jedes Graphenpaar  $(G_1, G_2) \in \text{UGI}$  lässt sich mit nichtadaptiven Orakelfragen an  $\text{GA}$  ein Isomorphismus in Polynomialzeit berechnen.
- (e)  $\text{GA} \leq_d \text{GI}$  und  $\text{GA} \leq_d \text{UGI}$
- (f)  $\text{GA} \leq_m^P \text{GI}$

### Aufgabe 57

*mündlich*

Ein **Turniergraph** ist ein gerichteter Graph  $G = (V, E)$ , so dass für alle Knoten  $u \neq v$  genau eine der beiden Kanten  $(u, v)$  und  $(v, u)$  in  $E$  enthalten ist. Bezeichne  $\text{TURNIER}$  die Menge aller Turniergraphen und bezeichne  $\text{DIRGI}$  das Graphenisomorphieproblem für gerichtete Graphen. Zeigen Sie:

- (a) Die Anzahl der Automorphismen eines Turniergraphen ist ungerade.
- (b) Das Graphenisomorphieproblem für Turniergraphen  $\text{TURNIER} \cap \text{DIRGI}$  liegt in  $\oplus\text{P}$ .

### Aufgabe 58

*10 Punkte*

Sei  $\text{GapP}$  der Abschluss von  $\#\text{P}$  unter Subtraktion. Weiter sei  $\text{SPP}$  die Klasse aller Sprachen, deren charakteristische Funktion in  $\text{GapP}$  berechenbar ist, und für eine NTM  $N$  bezeichne  $acc_N(x)$  ( $rej_N(x)$ ) die Anzahl der akzeptierenden (verwerfenden) Berechnungen von  $N(x)$ . Zeigen Sie:

- (a) Eine Funktion  $g$  liegt genau dann in  $\text{GapP}$ , wenn es eine NP-TM  $N$  mit  $g(x) = acc_N(x) - rej_N(x)$  gibt.
- (b) Eine Sprache  $A$  liegt genau dann in  $\oplus\text{P}$ , wenn es eine Funktion  $g \in \text{GapP}$  gibt mit  $A(x) \equiv_2 g(x)$ .
- (c) Eine Sprache  $A$  liegt genau dann in  $\text{PP}$ , wenn es eine Funktion  $g \in \text{GapP}$  gibt mit  $x \in A \Leftrightarrow g(x) > 0$ .
- (d)  $\text{GapP}$  besitzt alle in der Vorlesung für  $\#\text{P}$  bewiesenen Abschlusseigenschaften (siehe Lemma 117).
- (e)  $\text{SPP} = \{A \mid \text{GapP}^A = \text{GapP}\}$ .