TECHNISCHE UNIVERSITÄT BERLIN INSTITUT FÜR MATHEMATIK ADM I - Einführung in die Lineare und Kombinatorische Optimierung Wintersemester 14/15

Prof. Dr. Dr. h.c. mult. Martin Grötschel Dr. Axel Werner Torsten Klug Benedikt Bodendorf

4. Übungsblatt

(Bäume, Arboreszenzen) Abgabetermin: 14.11.2012 bis 14:15 in MA041

Aufgabe 13. 4 Punkte

Zeigt, dass in einem Tiefensuchbaum eines ungerichteten, zusammenhängenden Graphen, die Knoten einer Clique alle auf dem Weg von einem Blatt zur Wurzel liegen.

Aufgabe 14. 6 Punkte

Sei G=(V,E) ein ungerichteter Graph und seien G'=(V,E'), G''=(V,E'') zwei aufspannende Bäume von G, die sich in genau k Kanten unterscheiden, d. h. $|E'\setminus (E'\cap E'')|=|E''\setminus (E''\cap E')|=k$. Zeigt, dass es k+1 aufspannende Bäume $G_i=(V,E_i), i=0,1,...,k$, von G gibt, sodass $G_0=G', G_k=G''$ und $|E_i\setminus (E_i\cap E_{i+1})|=|E_{i+1}\setminus (E_i\cap E_{i+1})|=1$, für i=0,1,...,k-1.

Aufgabe 15. 5 Punkte

Beweist den folgenden Satz! Verwendet dazu den Ringschluss

 $(1) \Rightarrow (2) \Rightarrow (3) \Rightarrow (4) \Rightarrow (5) \Rightarrow (1).$

Satz: Sei D=(V,A) ein Digraph mit $n\geq 2$ Knoten. Dann sind die folgenden Aussagen äquivalent:

- (1) D ist eine Arboreszenz.
- (2) D hat n-1 Bögen und ist quasi-stark zusammenhängend.
- (3) D enthält einen Knoten r, so dass es in D für jeden anderen Knoten v genau einen gerichteten (r, v)-Weg gibt.
- (4) D ist quasi-stark zusammenhängend, besitzt einen Knoten r mit $\delta^-(r) = 0$ und erfüllt $\delta^-(v) = 1$ für alle $v \in V \setminus \{r\}$.
- (5) D enthält keinen Kreis, einen Knoten r mit $\delta^-(r) = 0$ und erfüllt $\delta^-(v) = 1$ für alle $v \in V \setminus \{r\}$.

Aufgabe 16. 5 Punkte

Beweist Satz 5.8 aus dem Skript!

Satz: Der Algorithmus GREEDY-MAX arbeitet korrekt.

Fragen: klug@zib.de