

Maximales Matching?

(80)

Algorithmus 5.16

Wie Algorithmus 5.14;

Am Ende: Entferne $V(T)$ aus G .

~~fals~~ (Es gibt einen ungematchten Knoten)

CONTINUE mit Algorithmus 6.13

Satz 5.17

Algorithmus 5.16 bestimmt ein maximales Matching.

Beweis:

Angenommen, wir entfernen nacheinander die Bäume T_1, \dots, T_k . Dann sind in G am Ende nur die k Wurzeln ungematcht.

Entfernen aller schwarzen Knoten aus allen Bäumen hinterlässt für jeden Baum eine weiße ungerade Komponente mehr, also haben wir

$$oc(G \setminus S) = |S| + k.$$

Da wir ein Matching der Größe $|S|$ haben, ist dieses optimal. □

Bemerkung
Korollar S. 18

Aus dem obigen kann man einen algorithmischen Beweis der Tutte-Berge-Formel ableiten.

Laufzeit:

Satz 5.19

Der Blossom-Algorithmus kann mit Laufzeit

$O(nm \log n)$ implementiert werden.

Erläuterung:

Cock / Cunningham / Pulleyblank / Schrijver S. 141/42 .

Satz 5.19

Algorithmus 5.18 terminiert nach (a) $O(n)$ Argumentierungen,
(b) $O(n^2)$ Schrumpfungen,
(c) $O(n^2)$ Baumerweiterungen.

Er entscheidet in korrekter Weise, ob G ein perfektes Matching hat.

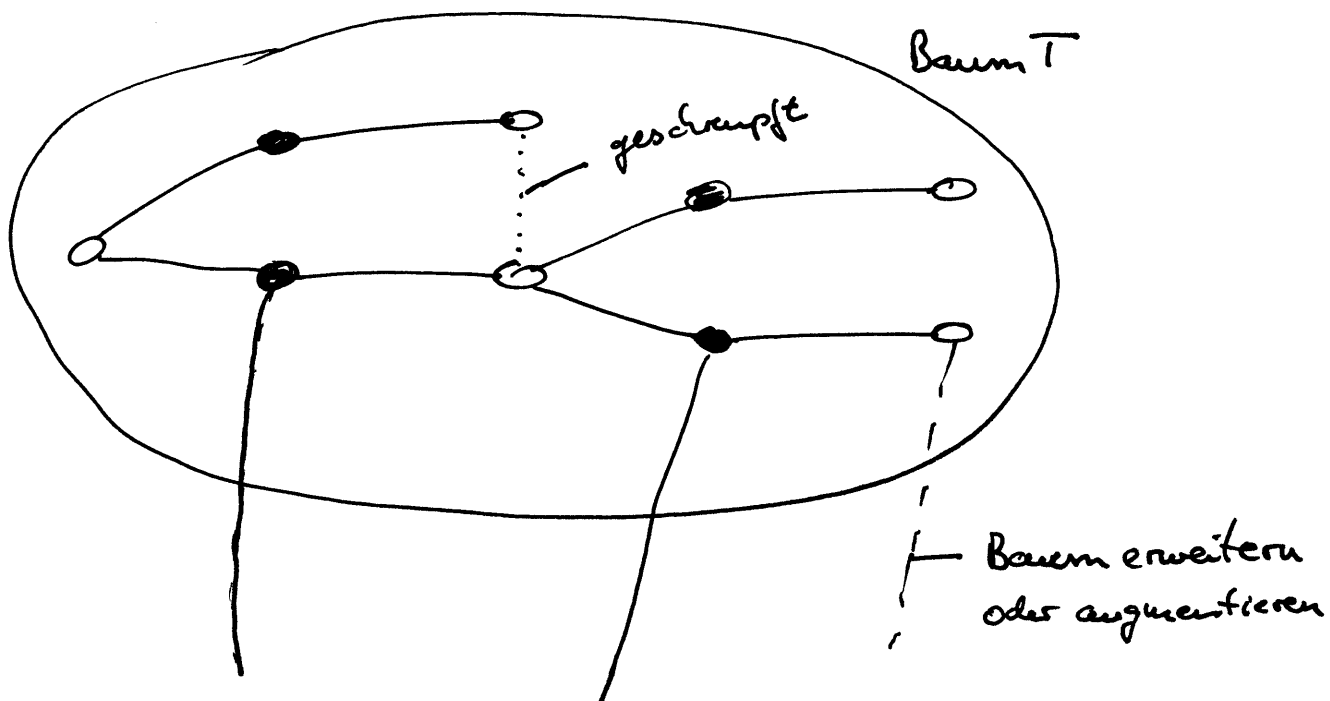
Beweis:

M' ist immer ein Matching; da jede Argumentierung die Zahl der ungematchten Knoten verringert, ist (a) klar.

Zwischen Argumentierungen verringert jede Schrumpfung die Zahl der Knoten in G' , während jede Baumerweiterung die Zahl der Knoten nicht in $V(T)$ verringert. Also ist diese Zahl von Schritten zwischen Argumentierungen durch $O(n)$ begrenzt, was (b) und (c) impliziert.

Zur Korrektheit: Man kann zeigen, dass das Entfernen von $S(T)$ zusammen mit Satz 5.16 $O_c(G \setminus S(T)) > S(T)$ liefert:





Also: Entferne $S(T)$ aus G , dann entsteht pro Knoten in $W(T)$ eine ungerade Komponente.

$\Rightarrow |S(T)|$ entfernt, aber $|S(T)|+1 = |W(T)|$ ungerade Komponenten,

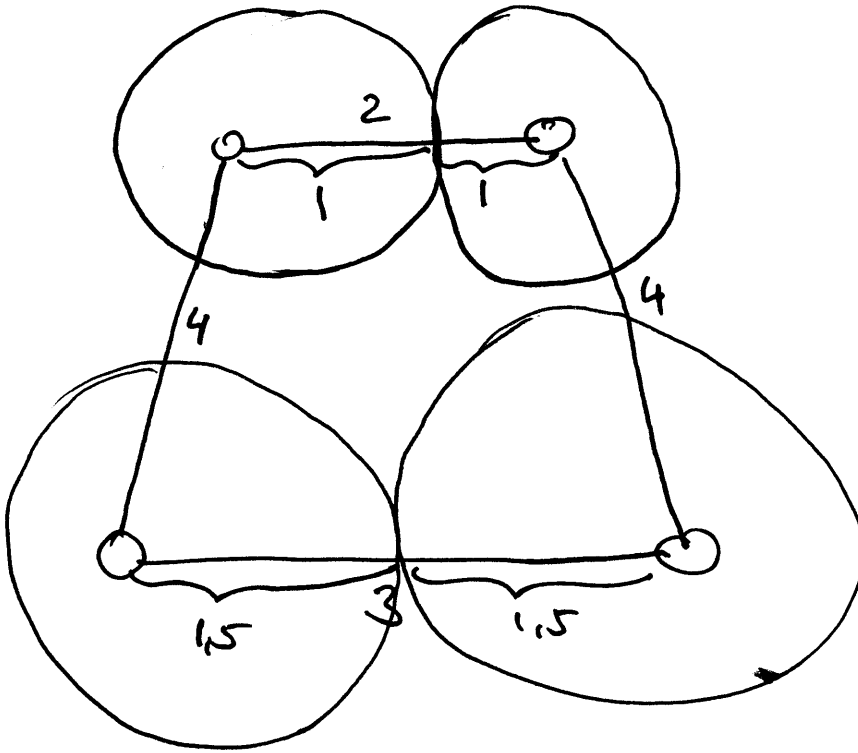
d.h. $\alpha(G \setminus S(T)) > S(T)$.

\Rightarrow es ex. kein perfektes Matching



Geometrisch:

Kreise um Knoten, die ufl. groß sind
(Radius r_v) und sich nicht schneiden ($r_u + r_v \leq c_e$).



Mehr: Mathematische Methoden
der Algorithmik \rightarrow WS