

- (1) Wenn  $P$  keine Kette ist, dann gilt  $\text{fdim}(P) \geq 2$ .
- (2) Wenn  $P$  3-irreduzibel auf  $k$  Elementen, dann gilt  $\text{fdim}(P) \leq \frac{2k}{k-2}$ .
- (3) Wenn  $P$  eine Ordnung der Höhe 2 (bipartit) ist, die einen planaren Covergraphen besitzt, dann gilt  $\text{dim}(P) \leq 4$ .

Hinweis: Zeige dass  $P$  eine Subordnung eines  $P_{V,F}$  ist.

Die folgenden Aufgaben zielen auf eine alternative Konstruktion von Segment-Kontakt-Darstellungen planarer bipartiter Graphen.

- (4) Zeige, dass es genügt planare Quadrangulierungen zu betrachten.

Seien  $W$  und  $S$  die beiden Farbklassen einer planaren Quadrangulierung  $Q$  mit der Außenfläche  $w_s, s_s, w_t, s_t$ . Der weisse Graph  $G_W$  ist der Graph mit Knotenmenge  $W$  und einer Kante  $\{w, w'\}$  für die beiden weissen Knoten jeder beschränkten Fläche von  $Q$ .

- (5)  $G_W$  besitzt eine bipolare Orientierung mit Polen  $w_s, w_t$ . Das ist eine azyklische Orientierung mit  $w_s$  als einziger Quelle und  $w_t$  als einziger Senke.

Sei  $\overrightarrow{G_W}$  bipolar. Wir definieren eine Orientierung  $\overrightarrow{G_S}$  des schwarzen Graphen  $G_S$  durch die folgende Regel: die schwarze Kante kreuzt die weisse Kante in jeder Fläche von  $Q$  von links nach rechts. ( $\overrightarrow{G_W}$  und  $\overrightarrow{G_S}$  sind duale bipolare Orientierungen).

- (6) Die Orientierung  $\overrightarrow{G_S}$  ist bipolar mit Polen  $s_s, s_t$ .
- (7) Sei  $\overrightarrow{G}$  eine bipolare Orientierung eines planaren Graphen  $G$  deren Pole an der Außenfläche liegen.
  - a) Für jede Fläche  $F$  ist die Einschränkung der Orientierung auf den Randkreis von  $F$  bipolar.
  - b) Für jeden Knoten  $v$  der kein Pol ist gibt es genau zwei inzidente Flächen, so dass  $v$  kein Pol der auf den Randkreis eingeschränkten Orientierung ist. (In der dualen Orientierung ist der Randkreis von  $v$  bipolar.)

Für  $x \in S$  seien  $x_s^*, x_t^* \in W$  die Quelle und Senke der bipolaren Orientierung des Randkreises von  $x$  in  $\overrightarrow{G_W}$ . Ausserdem sei  $\ell(x)$  die Länge des längsten gerichteten  $s_s \rightarrow x$  Pfades in  $\overrightarrow{G_S}$ . Analoge Definitionen gelten für  $x \in W$ . Wir definieren Segmente:

- Für  $x \in S$  ist  $A_x = [(\ell(x), \ell(x_s^*)) | (\ell(x), \ell(x_t^*))]$
- Für  $x \in W$  ist  $B_x = [(\ell(x_s^*), \ell(x)) | (\ell(x_t^*), \ell(x))]$

- (8) Zeige:  $\{A_x : x \in S\} \cup \{B_y : y \in W\}$  ist eine Segment-Kontakt-Darstellung von  $Q$ .