

Głębokość drzewiasta, szerokość ścieżkowa, sumowanie wzdłuż klik i wiry

Głębokością drzewiastą grafu G , oznaczaną przez $\text{td}(G)$ nazywamy najmniejszą liczbę d o tej własności, że istnieje ukorzeniony las F taki, że

- (i) $V(F) = V(G)$,
- (ii) na każdej ścieżce od korzenia do liścia w F leży co najwyżej d wierzchołków,
- (iii) dla każdej krawędzi grafu G jeden z jej końców jest przodkiem drugiego w F .

Dekompozycją ścieżkową grafu G nazywamy taką dekompozycję drzewiastą (T, \mathcal{B}) , że T jest ścieżką. *Szerokość ścieżkowa* (ang. *pathwidth*) grafu G , oznaczana $\text{pw}(G)$, to najmniejsza szerokość dekompozycji ścieżkowej grafu G .

Dla każdego grafu G zachodzi

$$\text{tw}(G) \leq \text{pw}(G) \leq \text{td}(G) - 1.$$

Zadanie 1. Wykazać, że jeśli $H \prec G$, to $\text{td}(H) \leq \text{td}(G)$. Wywnioskować, że dla każdej dodatniej liczby całkowitej d klasa grafów o głębokości drzewiastej co najwyżej d jest zamknięta na branie minorów.

Zadanie 2. Wykazać, że dla dowolnego grafu G o spójnych składowych G_1, G_2, \dots, G_p zachodzi:

$$\text{td}(G) = \begin{cases} 1, & \text{jeśli } |V(G)| = 1 \\ 1 + \min_{v \in V(G)} \text{td}(G - v), & \text{jeśli } p = 1 \text{ i } |V(G)| > 1 \\ \max_{i \in \{1, \dots, p\}} \text{td}(G_i), & \text{jeśli } p > 2. \end{cases}$$

Zadanie 3. Kolorowanie wierzchołków grafu G jest *scentrowane* jeśli dla każdego spójnego podgrafu H istnieje wierzchołek w H o unikalnym kolorze spośród wszystkich wierzchołków w H . *Scentrowana liczba chromatyczna* G to najmniejsza liczba kolorów potrzebna do scentrowanego pokolorowania G . Wykazać, że dla każdego grafu scentrowana liczba chromatyczna równa jest głębokości drzewiastej.

Zadanie 4. Wykazać, że ścieżki mają dowolnie dużą głębokość drzewiastą.

Zadanie 5. Wykazać, że lasy mają dowolnie dużą szerokość ścieżkową.

Zadanie 6. Wykazać, że dla każdego grafu n -wierzchołkowego G zachodzi

$$\text{td}(G) \leq (\text{tw}(G) + 1)(\log_2 n + 1).$$

Zadanie 7. Niech \mathcal{G} będzie zamkniętą na branie minorów klasą grafów. Wykazać, że następujące warunki są równoważne:

- (i) istnieje stała d o tej własności, że $\text{td}(G) \leq d$ dla wszystkich $G \in \mathcal{G}$.

- (ii) istnieje stała w o tej własności, że każdy graf $G \in \mathcal{G}$ ma taką dekompozycję drzewową (T, \mathcal{B}) o szerokości co najwyżej w , że T ma średnicę co najwyżej w .
- (iii) \mathcal{G} nie zawiera wszystkich ścieżek.

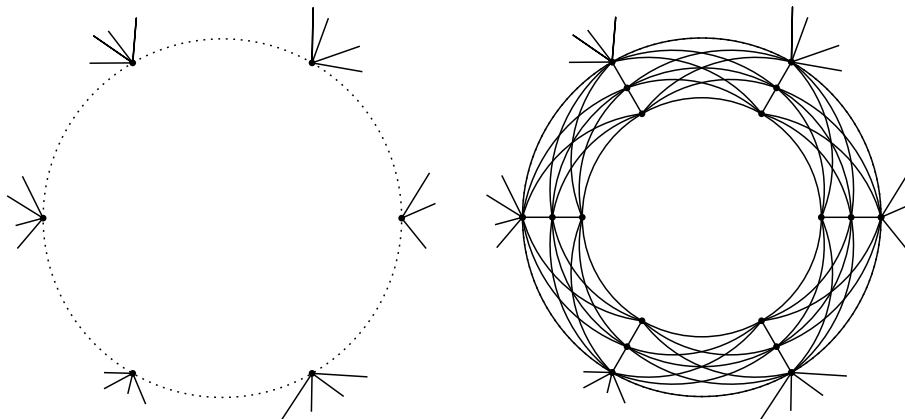
Zadanie 8. Niech \mathcal{G} będzie zamkniętą na branie minorów klasą grafów, a \mathcal{G}^* jej domknięciem na sumowanie wzdłuż klik.

- (1) Wykazać, że \mathcal{G}^* jest zamknięta na branie minorów
- (2) Wykazać, że jeśli $K_n \notin \mathcal{G}$, to $K_n \notin \mathcal{G}^*$.
- (3) Wykazać, że jeśli \mathcal{G} jest klasą wszystkich grafów mających co najwyżej $k + 1$ wierzchołków, to \mathcal{G}^* jest klasą wszystkich grafów o szerokości drzewiastej co najwyżej k .

Zadanie 9. Wykazać, że istnieje stała $c > 0$ taka, że każdy graf planarny o co najwyżej n wierzchołkach jest minorem kraty $cn \times cn$.

Wskazówka: Wykazać, że każdy graf planarny jest minorem niedużo większego grafu planarnego mającego cykl Hamiltona.

Niech G będzie grafem zanurzonym w powierzchnię z dziurami Σ oraz niech L będzie jedną z dziur. Załóżmy, że na brzegu L leżą wierzchołki $v_{1,1}, v_{2,1}, \dots, v_{k,1}$, w tej kolejności. Konstruujemy nowy graf G' , poprzez dodanie nowych wierzchołków $v_{i,j}$ dla $i \in \{1, \dots, k\}$, $j \in \{2, \dots, t\}$ oraz krawędzi między każdą parą różnych wierzchołków $v_{i,j}, v_{i',j'}$ gdzie $i' \in \{i - 1, i, i + 1\}$ (indeksy należy interpretować cyklicznie). Mówimy wówczas, że otrzymany graf G' powstał z G poprzez *dodanie wiru o głębokości t w dziurę L* .



Rysunek 1: Dodanie wiru o głębokości 3 do grafu mającego 6 wierzchołków na brzegu dziury.

Zadanie 10. Pokazać, że istnieje (i znaleźć jak najmniejsze) n takie, że jeżeli G jest zanurzony w sferę z jedną dziurą (czyli dysk domknięty), to K_n nie jest minorem grafu powstałego z G poprzez dodanie wiru głębokości 2.

Wskazówka: Założyć nie wprost, że duża klika jest minorem pewnego grafu tej postaci i rozpatrzyć najmniejszy taki graf. Wykazać, że ma on ograniczoną szerokość drzewiastą.

Zadanie 11. Wykazać, że grafy powstałe z grafów planarnych zanurzonych w sferę z dziurami przez dodanie b wirów głębokości co najwyżej d mają minory klik rozmiaru ograniczonego w terminach b i d .