

Zadania domowe

Maksymalna liczba punktów do zdobycia za ten zestaw wynosi 10.

Termin wysyłania rozwiązań mija 11 kwietnia o godzinie 23:59.

Zadanie 1 (3 punkty). *Pasmem* (ang. *bandwidth*) grafu G nazywamy najmniejszą liczbę naturalną k dla której da się znaleźć takie uporządkowanie v_1, \dots, v_n wierzchołków grafu G , że dla każdej krawędzi $v_i v_j$ grafu G mamy $|i - j| \leq k$. Liczbę tę oznaczamy przez $\text{bandwidth}(G)$. Wykazać, że dla każdego grafu G mamy $\text{pw}(G) \leq \text{bandwidth}(G)$, ale nie istnieje taka funkcja f , że dla każdego grafu G zachodzi $\text{bandwidth}(G) \leq f(\text{pw}(G))$.

Zadanie 2 (3 punkty). W problemie ODD CYCLE TRANSVERSAL dostajemy na wejściu graf G , a naszym zadaniem jest zwrócenie rozmiaru najmniejszego zbioru $X \subseteq V(G)$ takiego, że $G \setminus X$ nie zawiera cyklu nieparzystej długości.

Pokaż, że dostając na wejściu graf G wraz z jego dekompozycją drzewiastą szerokości t jesteśmy w stanie rozwiązać problem ODD CYCLE TRANSVERSAL w czasie $\mathcal{O}(3^{t^c} |V(G)|)$ dla pewnej stałej c .

Zadanie 3 (3 punkty). Wykazać, że jeśli G jest grafem bez K_t -minoru, to istnieje taki podzbiór X więcej niż połowy wierzchołków grafu G , że $\chi(G[X]) \leq t$.

Zadanie 4 (3 punkty). *Mocną jeżyzną* w grafie G nazywamy rodzinę $\mathcal{B} \subseteq 2^{V(G)}$ spełniającą następujące warunki:

- (i) dla każdego $B \in \mathcal{B}$, podgraf indukowany przez B w G jest spójny;
- (ii) dla dowolnych $B_1, B_2 \in \mathcal{B}$, mamy $B_1 \cap B_2 \neq \emptyset$.

Oczywiście każda mocna jeżyzna jest też jeżyzną w G . *Rząd* mocnej jeżyny \mathcal{B} to jej rząd jako jeżyny (czyli rozmiar najmniejszego zbioru $X \subseteq V(G)$ takiego, że dla każdego $B \in \mathcal{B}$ mamy $X \cap B \neq \emptyset$). Największy możliwy rząd mocnej jeżyny w G oznaczamy $\text{bn}'(G)$.

Pokaż, że dla dowolnego grafu G mamy

$$\text{bn}'(G) \leq \text{bn}(G) \leq 2 \text{bn}'(G).$$

Dodatkowo, pokaż przykład ciągu grafów G_n dla którego $\lim_{n \rightarrow \infty} \text{bn}(G_n) / \text{bn}'(G_n) = 2$.