



Clique-Width: Harnessing the Power of Atoms

Narzędzie do rozwiązywania wielu problemów jednocześnie?

Paulina Brzęcka

13 października 2024



Wiele trudnych problemów z grafami można rozwiązać, ograniczając dane wejściowe do jakiejś klasy grafów. Dwa główne pytania brzmią:

- Dla jakich klas grafów problem grafowy jest wykonalny?
- Dla jakich klas grafów jest on trudny obliczeniowo?

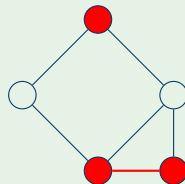
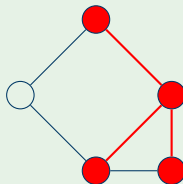
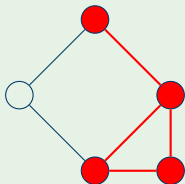
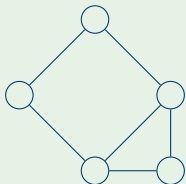
Idealnie byłoby, gdybyśmy chcieli odpowiedzieć na te pytania w odniesieniu do dużego zestawu problemów jednocześnie, zamiast rozważać poszczególne problemy jeden po drugim.

Parametry szerokości grafu pomagają w umożliwieniu takich wyników. Klasa grafów ma ograniczoną szerokość, jeśli istnieje stała c taka, że szerokość wszystkich jej elementów wynosi co najwyżej c .

Podgraf indukowany.

Jest to graf, którego zbiór wierzchołków jest zawarty (jest podzbiorem) w zbiorze wierzchołków grafu G , a zbiór krawędzi składa się ze wszystkich krawędzi grafu G , których końce należą do zbioru wierzchołków podgrafu.

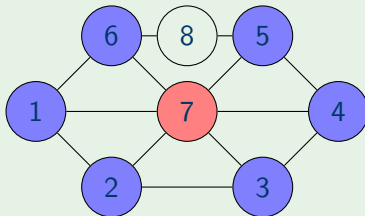
Przykłady



Klasa grafów heredytalnych (dziedzicznych).

Klasa grafów (H_1, H_2) -wolnych.

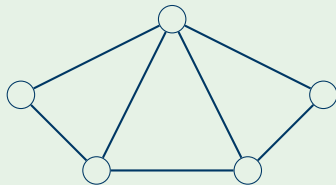
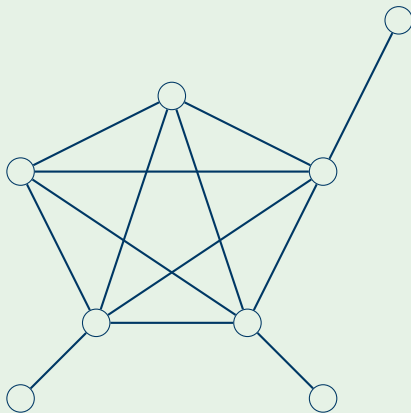
Przykłady



Atom.

Spójny graf, który nie posiada zbioru rozpinającego będącego kliką.

Przykłady



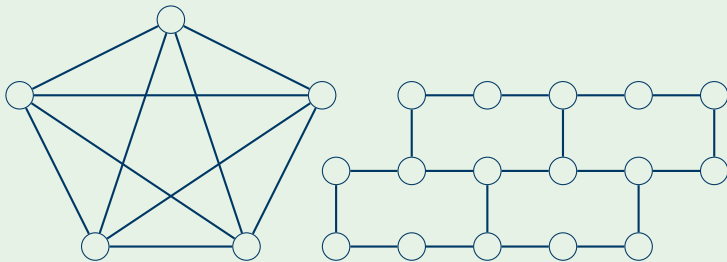
Szerokość kliku.

Szerokość kliku grafu G , oznaczona jako $cw(G)$, to minimalna liczba etykiet potrzebnych do skonstruowania G przy użyciu czterech następujących operacji:

- utworzenie nowego grafu składającego się z pojedynczego wierzchołka v z etykietą i ;
- przyjęcie sumy rozłącznej dwóch grafów oznaczonych etykietami G_1 i G_2 ;
- dodanie krawędzi pomiędzy każdym wierzchołkiem o etykiecie i a każdym wierzchołkiem o etykiecie j ($i \neq j$);
- oznaczenie każdego wierzchołka etykietą i tak, aby miał etykietę j .

Klasa grafów G ma ograniczoną szerokość klik, jeśli istnieje stała c taka, że $cw(G) \leq c$ dla każdego $G \in G$; w przeciwnym razie szerokość klik G jest nieograniczona.

Przykłady





Czy istnieją klasy grafów heredytalnych z nieograniczoną szerokością klik, których atomy mają ograniczoną szerokość klik?

- split grafy
- H-wolne grafy - nie



Które (H_1, H_2) -wolne klasy grafów z nieograniczoną szerokością kliki mają taką własność, że ich atomy mają ograniczoną szerokość kliki?

Które (H_1, H_2) -wolne klasy grafów z nieograniczoną szerokością kliki mają taką własność, że ich atomy mają ograniczoną szerokość kliki?

Klasa atomów (H_1, H_2) -wolnych ma ograniczoną szerokość kliki, jeśli $H_1 \subseteq_i 2P_2$ i $H_2 \subseteq_i \overline{P_2 + P_3}$

Które (H_1, H_2) -wolne klasy grafów z nieograniczoną szerokością kliki mają taką własność, że ich atomy mają ograniczoną szerokość kliki?

Klasa atomów (H_1, H_2) -wolnych ma ograniczoną szerokość kliki, jeśli $H_1 \subseteq_i 2P_2$ i $H_2 \subseteq_i \overline{P_2 + P_3}$

Klasa atomów (H_1, H_2) -wolnych ma nieograniczoną szerokość kliki, jeśli
TODO: cała lista tych 18 xD



- usuwanie wierchołków
- operacja dopełnienia

Twierdzenie

Klasa atomów (H_1, H_2) -wolnych ma ograniczoną szerokość kliku (a klasa grafów (H_1, H_2) -wolnych ma ograniczoną szerokość kliku)

Dowód.

TODO: zrobić ten jebitny dowód xD

Twierdzenie

klasa atomów $2P_2$ i domek ma nieograniczoną szerokość kliki.


Dowód.


TODO: zrobić ten mniej jebitny dowód xD




- usuwanie wierchołków
- operacja dopełnienia



 Anthony Bonato and Richard J. Nowakowski.
The game of cops and robbers on graphs.
2011.

 Andrea C. Burgess, Rosalind A. Cameron, Nancy E. Clarke, Peter Danziger, Stephen Finbow, Caleb W. Jones, and David A. Pike.
Cops that surround a robber.
Discrete Applied Mathematics, (285: 552-566), 2020.

 Nancy E. Clarke, Danny Dyer, and William Kellough.
Eternally surrounding a robber.
arXiv preprint, (arXiv:2408.10452), 2024.

Dziękuję za uwagę!