

Różowe wierzchołki

Paweł Putra

April 18, 2025

1 Wstęp

Różowy wierzchołek to taki, że zawsze istnieje rozwiązanie optymalne, które go nie zawiera.

1.1 Nowe redukcje

1.1.1 Redukcja pierwotna

Jeśli dla krawędzi $(u, v) \in E$ zachodzi:

- $N[u] \subseteq N[v]$
- v nie jest różowy
- nie istnieje **czerwona** krawędź (u, w) gdzie $w \neq v$ (bo mówi o istnieniu usuniętego sąsiada u , który nie jest w $N[v]$)

to pokoloruj u na różowo.

1.1.2 Redukcja dla pojedynczego wierzchołka

Jeśli istnieje różowy wierzchołek, który jest zdominowany - usuń go z grafu.

1.1.3 Redukcja sąsiedztwa

*Jeśli istnieje **niezdominowany** nieróżowy wierzchołek v , że całe $N(v)$ jest różowe, weź go do rozwiązania i usuń $N[v]$ z grafu.*

1.2 Wpływ na AlberSimpleRule1

Było: *Jeśli istnieje **czarna** krawędź, której oba końce są zdominowane - usuń ją.*

Teraz z różowymi wierzchołkami mamy dodatkowo:

- *Jeśli istnieje **czarna** krawędź, której oba końce są różowe - usuń ją.*

- Jeśli istnieje **czerwona** krawędź (u, v) , taka, że u jest różowy, dodaj v do rozwiązania i usuń wierzchołki u i v .
- **Test:** Jeśli istnieje **czerwona** krawędź, której oba końce są różowe, mamy sprzeczność - instancja jest niepoprawna.

1.3 Wpływ na AlberSimpleRule{2, 3, 4}

Zauważmy, że usuwany w redukcji wierzchołek u nie może być różowy, bo musi być zdominowany, a więc nie może go być w grafie po redukcji z (1.1.2). Zostaje więc spojrzeć co się dzieje jak w sąsiedztwie są różowe wierzchołki.

1.3.1 AlberSimpleRule2 (usuwanie zdominowanego liścia)

Bez zmian, różowy sąsiad nie przeszkadza usunąć wierzchołka u .

1.3.2 AlberSimpleRule3.1

Było: Jeśli istnieje zdominowany wierzchołek u o stopniu 2, z niezdominowanymi sąsiadami v oraz w połączonymi krawędzią, usuń u z grafu.

Można było tak zrobić, bo mieliśmy gwarancję, że jeśli istnieje optymalny zbiór dominujący zawierający wierzchołek u to można go podmienić na któregoś z sąsiadów bez utraty optymalności.

Jeśli wierzchołki v i w są różowe, to nie mamy takiej gwarancji, w szczególności gdy $V = \{u, v, w\}$ to jedyny zbiór dominujący to $\{u\}$.

Zatem nowa reguła brzmi:

Jeśli istnieje zdominowany wierzchołek u o stopniu 2, z niezdominowanymi sąsiadami v oraz w połączonymi krawędzią, z **których conajwyżej jeden jest różowy**, usuń u z grafu.

1.3.3 AlberSimpleRule3.2

Było: Jeśli istnieje zdominowany wierzchołek u o stopniu 2, z niezdominowanymi sąsiadami v_1 oraz v_2 ze wspólnym sąsiadem w ($w \neq u$), usuń u z grafu.

Można było tak zrobić, bo mieliśmy gwarancję, że jeśli istnieje optymalny zbiór dominujący zawierający wierzchołek u to można go podmienić na w bez utraty optymalności.

Jeśli wierzchołek w jest różowy, to nie mamy takiej gwarancji.

Zatem nowa reguła brzmi:

Jeśli istnieje zdominowany wierzchołek u o stopniu 2, z niezdominowanymi sąsiadami v_1 oraz v_2 ze wspólnym **nieróżowym** sąsiadem w ($w \neq u$), usuń u z grafu.

1.3.4 AlberSimpleRule4

Było: Jeśli istnieje zdominowany wierzchołek u o stopniu 3, z niezdominowanymi sąsiadami v_1 , v_2 oraz v_3 , takimi, że istnieją krawędzie (v_1, v_2) i (v_2, v_3) usuń u z grafu.

Można było tak zrobić, bo mieliśmy gwarancję, że jeśli istnieje optymalny zbiór dominujący zawierający wierzchołek u to można go podmienić na v_2 bez utraty optymalności.

Jeśli wierzchołek v_2 jest różowy, to nie mamy takiej gwarancji.

Zatem nowa reguła brzmi:

*Jeśli istnieje zdominowany wierzchołek u o stopniu 3, z niezdominowanymi sąsiadami v_1 , v_2 oraz v_3 , takimi, że istnieją krawędzie (v_1, v_2) i (v_2, v_3) , oraz v_2 **nie jest różowy**, usuń u z grafu.*

1.4 Wpływ na ForcedEdgeRule

Czerwona krawędź (u, v) oznacza, że w optymalnym rozwiązaniu S musi być conajmniej jeden element zbioru $\{u, v\}$.

Oznaczając krawędź (u, v) jako czerwoną oznaczamy również $N[u] \cap N[v]$ jako zdominowane, bo będą zdominowane przez u lub v .

1.4.1 Wierzchołki o stopniu 2

*Jeśli istnieje **czarny** wierzchołek u o stopniu 2, taki, że jego sąsiedzi v , w są połączeni krawędzią, to:*

- **Test:** Zakładając aplikowanie redukcji (1.1.3) przed tą, nie istnieje sytuacja, w której zarówno wierzchołek v jak i w jest różowy.
- jeśli obie krawędzie wierzchołka u są czarne, oznacz krawędź (v, w) jako czerwoną i usuń wierzchołek u .
- **Test:** Zakładając aplikowanie redukcji (1.2) przed tą, nie istnieje sytuacja, w której jakiś koniec czerwonej krawędzi jest różowy.
- jeśli tylko krawędź (u, w) jest czerwona, weź w do rozwiązania i usuń wierzchołek u .
- jeśli tylko krawędź (u, v) jest czerwona, weź v do rozwiązania i usuń wierzchołek u .
- jeśli obie krawędzie są czerwone - **nie rób nic** (pomysł: ściągnąć do jednego niezdominowanego wierzchołka g , wtedy $g \in S' \implies \{v, w\} \subseteq S$, a $g \notin S' \implies u \in S$).

Czyli pod założeniem wyczerpania poprzednich redukcji bez zmian.

1.5 Wpływ na AlberMainRule1

Ta redukcja polega na zachłannym wzięciu wierzchołka v jeśli jego sąsiedztwo spełnia odpowiednie kryteria.

Dodatek: Rozważany wierzchołek nie może być różowy.

1.6 Wpływ na AlberMainRule2

Ta redukcja polega na zachłannym wzięciu wierzchołka v i/lub w jeśli ich sąsiedztwo spełnia odpowiednie kryteria.

Dodatek: Rozważane wierzchołki nie mogą być różowe.