

1. *Hledání bipartitního párování:*

Předpokládejte, že máte černou krabičku, která vám pro daný bipartitní graf G a číslo k řekne, zda má graf G párování velikosti k . Najděte v polynomiálním čase maximální párování v grafu G . Na kolik použití černé krabičky to zvládnete?

2. *Totéž pro SAT a Nezávislou množinu:*

Vyřešte tentýž problém pro SAT a Nezávislou množinu. (Chceme tedy zjistit jak vypadá splňující ohodnocení s nejvyšším počtem kladně ohodnocených proměnných a největší nezávislá množina v grafu).

3. *Hlídaní silnic:*

Mějme graf G reprezentující město – ulice jsou hrany grafu a křižovatky jeho vrcholy. Potřebujeme na některé křižovatky rozmístit strážníky tak, aby každou ulici hlídal alespoň jeden strážník. Zadání rozhodovacího problému zní: „Dokáže celé město uhlídat k strážníků?“ Ukažte vzájemné převody mezi tímto problémem a problémem nezávislé množiny.

4. *Převod 3D párování na SAT:*

Mějme 3 stejně velké konečné množiny A, B, C a množinu trojic $T \subseteq A \times B \times C$. Zadání problému 3D párování zní: Existuje množina trojic $X \subseteq T$ taková, že každý prvek z množin A, B, C se účastní právě jedné trojice z X ? Převeďte tento problém na SAT.



Feedback:

<https://forms.gle/8rBV7Fbzem4FMmBk7>