

**Příklad 1.**

Popište polynomiální algoritmus pro hledání nejmenšího vrcholového pokrytí *stromu*.

**Příklad 2.**

Uvažme MAXCUT: Mějme graf, jehož vrcholy chceme rozdělit do dvou množin tak, aby mezi nimi vedlo co nejvíce hran. Rozhodovací verze tohoto problému je NP-úplná, optimalizační verzi zkuste 2-aproximovat v polynomiálním čase.

**Příklad 3.**

Pokusíme se řešit problém dvou loupežníků hladovým algoritmem. Probíráme předměty od nejdražšího k nejlevnějšímu a každý dáme tomu loupežníkovi, který má zrovna méně. Je nalezené řešení optimální?

**Příklad 4.**

Ukažte, jak v polynomiálním čase najít největší nezávislou množinu v *intervalovém grafu*.

**Příklad 5.**

Hledejme vrcholové pokrytí *hladově*: V každém kroku vybereme vrchol nejvyššího stupně, přidáme jej do pokrytí a odstraníme jej z grafu i se všemi již pokrytými hranami. Je nalezené pokrytí nejmenší? Nebo alespoň  $\mathcal{O}(1)$ -aproximace nejmenšího?

**Příklad 6.**

Ukažte, že 0/1 LINEÁRNÍ ROVNICE je NP-úplný problém.

*Nápověda: Převeďte 3D-PÁROVÁNÍ.*

**Příklad 7.**

Chceme *balit krabice*: Máme  $n$  předmětů o výškách  $p_1, \dots, p_n$  a libovolně mnoho krabic o výšce  $h$ . Chceme jich využít co nejméně tak, aby se všechny předměty vešly do krabic. To se rozhodneme vyřešit jednoduchým algoritmem: Bereme předměty jeden po druhém a vždy se aktuální předmět pokusíme vložit do první krabice, kam se vejde, případně přidáme další krabici.

Ukažte, že tento algoritmus je 2-aproximační.

*Nápověda: Uvažte, kolik krabic bude zaplněných  $< h/2$ .*