

Teorie algoritmů — 9. týden

Marie Demlová

<http://math.feld.cvut.cz/en/people/demlova>

16. 4. 2024

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Problém rozkladu

Úloha: Je dána konečná neprázdna množina X a systém jejích neprázdnych podmnožin \mathcal{S} .

Otázka: Je možné vybrat ze systému \mathcal{S} podsystém \mathcal{A} tak, že \mathcal{A} tvoří rozklad množiny X ? Jinými slovy, existuje $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{S}$ tak, že každé $x \in X$ patří do přesně jedné množiny \mathcal{A} ?

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

3-barevnost \triangleleft_p problém rozkladu.

Důsledek.

Protože problém rozkladu patří do \mathcal{NP} , je to také \mathcal{NP} úplná úloha.

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

SubsetSum

Úloha: Jsou dána kladná čísla a_1, a_2, \dots, a_n a číslo K .

Otázka: Lze vybrat podmnožinu čísel a_1, a_2, \dots, a_n tak, aby jejich součet byl roven číslu K ?

Jinými slovy, existuje $J \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$ tak, že

$$\sum_{i \in J} a_i = K$$

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

problém rozkladu \triangleleft_p SubsetSum.

Důsledek.

Protože SubsetSum patří do \mathcal{NP} , je to také \mathcal{NP} úplná úloha.

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Problém klik

Úloha: Je dán prostý neorientovaný graf $G = (V, E)$ bez smyček a číslo k .

Otázka: Existuje v grafu G klika o alespoň k vrcholech?

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

3-CNF SAT \triangleleft_p problém klik.

Důsledek.

Protože problém klik patří do \mathcal{NP} , je také \mathcal{NP} úplná úloha.

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Nezávislé množiny

Úloha: Je dán prostý neorientovaný graf $G = (V, E)$ bez smyček a číslo k .

Otázka: Existuje v G nezávislá množina o k vrcholech?

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

problém klik \triangleleft_p nezávislé množiny.

Důsledek.

Protože problém nezávislých množin patří do \mathcal{NP} , je také \mathcal{NP} úplná úloha.

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Vrcholové pokrytí

Úloha: Je dán prostý neorientovaný graf $G = (V, E)$ bez smyček a číslo k .

Otázka: Existuje v grafu G vrcholové pokrytí o k vrcholech?

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

nezávislé množiny \triangleleft_p vrcholové pokrytí.

Důsledek.

Protože problém vrcholového pokrytí patří do \mathcal{NP} , je to také \mathcal{NP} úplná úloha.

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Existence hamiltonovského cyklu

Úloha: Je dán orientovaný graf G .

Otázka: Existuje v grafu G hamiltonovský cyklus? (Jinými slovy, existuje v grafu G cyklus procházející všemi vrcholy?)

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

vrcholové pokrytí \triangleleft_p existence hamiltonovského cyklu.

Důsledek.

Protože problém existence hamiltonovského cyklu patří do \mathcal{NP} , je to také \mathcal{NP} úplná úloha.

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

existence hamiltonovské kružnice \triangleleft_p problém obchodního cestujícího.

Důsledek.

Protože problém obchodního cestujícího patří do \mathcal{NP} , je to také \mathcal{NP} úplná úloha.

Další \mathcal{NP} úplné úlohy

Tvrzení.

Platí

orientovaná hamilt. cesta \triangleleft_p nejdelší (nejkratší) orient. cesta.

Důsledek.

Protože úloha nejdelší (nejkratší) orientované cesty patří do \mathcal{NP} , je to také \mathcal{NP} úplná úloha.