

Algoritmuselmélet és bonyolultságelmélet feladatok
MSc hallgatók számára

Redukciók

2018.

Előadó: Hajnal Péter

1. Feladat. *Igazoljuk, hogy a következő problémák nem eldönthetőek:*

- (i) *Adott T Turing-gép, döntsük el igaz-e, hogy van olyan input, amelyen megáll.*
- (ii) *Adott T Turing-gép, döntsük el az üres szó inputon megáll-e.*
- (iii) *Adott T Turing-gép, döntsük el hogy időbonyolultsága konstans-e.*

2. Feladat. *Tudjuk, hogy a következő probléma eldönthetetlen: Adott $p \in \cup_{n \in \mathbb{N}} \mathbb{Z}[x_1, x_2, \dots, x_n]$ polinom, döntsük el van-e egész gyöke (Hilbert X. problémája, Matijasevic-tétel). Igazoljuk, hogy a következő problémák sem eldönthetőek:*

- (i) *Adott $p \in \cup_{n \in \mathbb{N}} \mathbb{Z}[x_1, x_2, \dots, x_n]$ polinom, döntsük el van-e nem-negatív gyöke.*
- (ii) *Adott $p \in \cup_{n \in \mathbb{N}} \mathbb{Z}[x_1, x_2, \dots, x_n]$ polinom, döntsük el van-e pozitív gyöke.*
- (iii) *Adottak $p_i \in \mathbb{Z}[x_1, x_2, \dots, x_n]$ polinomok ($i = 1, 2, \dots, k$), döntsük el hogy a $p_i = 0$ ($i = 1, 2, \dots, k$) egyenletrendszernek van-e gyöke.*

* * *

3. Feladat. *Igazoljuk, hogy a következő feladatok kölcsönösen redukálhatók egymásra logaritmikus tárt használó redukcióval:*

- (i) *(FÜGGETLEN) Adott G egyszerű gráf és k természetes szám. Döntsük el van-e G -ben k elemű független halmaz.*
- (ii) *(KLIKK) Adott G egyszerű gráf és k természetes szám. Döntsük el van-e G -ben k elemű klikk.*
- (iii) *(LEFOGÁS) Adott G egyszerű gráf és k természetes szám. Döntsük el van-e G -ben k elemű lefogó halmaz.*

4. Feladat. *G mindig egy egyszerű gráfot, k egy természetes számot jelöl. Legyen $HAMILTON-KÖR = \{[G, k] : G\text{-ben van Hamilton-kör}\}$ és legyen $HAMILTON-ÚT = \{[G, k] : G\text{-ben van Hamilton-út}\}$. Igazoljuk, hogy*

$$HAMILTON-ÚT \leq_P HAMILTON-KÖR.$$

5. Feladat. Legyen $SZÍNEZÉS = \{[G, k] : G \text{ jól színezhető } k \text{ színnel}\}$. Igazoljuk a következő összefüggéseket:

(a)

HAMILTON-ÚT $\preceq_{\mathcal{P}}$ FÜGGETLEN,

(b)

HAMILTON-KÖR $\preceq_{\mathcal{P}}$ FÜGGETLEN,

(c)

HAMILTON-KÖR $\preceq_{\mathcal{P}}$ SZÍNEZÉS,

(d)

SZÍNEZÉS $\preceq_{\mathcal{P}}$ FÜGGETLEN.

Definíció. \mathcal{H} egy halmazrendszer, ami egy V véges csúcshalmaz bizonyos — éleknek nevezett — részhalmazai. Gondolhatunk rá mint egy $V \times \mathcal{H}$ típusú 0-1 mátrixra. Azaz $|V| \cdot |\mathcal{H}|$ bittel kódolható. Legyen

A gráfelméleti fogalmak legtöbbje kiterjeszthető halmazrendszerekre: Egy F csúcshalmaz független, ha egyik él sem részhalmaz. Egy M élhalmaz független, ha páronként diszjunktak. Egy L csúcshalmaz lefogó, ha minden él tartalmaz L -beli csúcsot. \mathcal{H} egy jó színezése egy $c : V \rightarrow P$ függvény (P egy színtermék/paletta), amelynek egyik élre való megszorítása sem konstans. Egy halmazrendszer kromatikus száma a legkisebb $|P|$, amelyre létezik jó színezés.

6. Feladat. Definálunk néhány halmazrendszerekre vonatkozó döntési alapfeladatot/nyelvet.

FÜGGETLEN-CSÚCSOK-HALMAZRENDSZERBEN = $\{[\mathcal{H}, k] : \mathcal{H}\text{-ban van } k \text{ elemű független csúcshalmaz}\}$,

LEFOGÁS-HALMAZRENDSZERBEN = $\{[\mathcal{H}, k] : \mathcal{H}\text{-ban van } k \text{ elemű lefogó csúcshalmaz}\}$,

FÜGGETLEN-ÉLEK-HALMAZRENDSZERBEN = $\{[\mathcal{H}, k] : \mathcal{H}\text{-ban van } k \text{ elemű független élhalmaz}\}$,

PARKETTÁZÁS = $\{[\mathcal{H}] : \mathcal{H}\text{-ban található független élhalmaz, amely uniója } V\}$,

2-SZÍNEZÉS-HALMAZRENDSZERRE = $\{[\mathcal{H}] : \mathcal{H} \text{ jól színezhető } 2 \text{ színnel}\}$,

SZÍNEZÉS-HALMAZRENDSZERRE = $\{[\mathcal{H}, k] : \mathcal{H} \text{ jól színezhető } k \text{ színnel}\}$.

Igazoljuk a következő összefüggéseket:

(a)

LEFOGÁS $\preceq_{\mathcal{P}}$ LEFOGÁS-HALMAZRENDSZERBEN,

(b)

LEFOGÁS-HALMAZRSZ-BEN $\preceq_{\mathcal{P}}$ FÜGGETLEN-CSÚCSOK-HALMAZRSZ-BEN,

(c)

FGTLEN-CSÚCSOK-HALMAZRSZ-BEN $\preceq_{\mathcal{P}}$ *FGTLEN-ÉLEK-HALMAZRSZ-BEN*,

(d)

FÜGGETLEN $\preceq_{\mathcal{P}}$ *FÜGGETLEN-ÉLEK-HALMAZRENDSZERBEN*,

(e)

FÜGGETLEN-ÉLEK-HALMAZRENDSZERBEN $\preceq_{\mathcal{P}}$ *PARKETTÁZÁS*,

(f)

PARKETTÁZÁS $\preceq_{\mathcal{P}}$ *2-SZÍNEZÉS-HALMAZRENDSZERRE*,

* * *

7. Feladat. *Igazoljuk, hogy $\preceq_{\mathcal{P}}$ és $\preceq_{\mathcal{L}}$ tranzitív.*

8. Feladat. *Igazoljuk, ha $L \preceq_{\mathcal{P}} L'$ és $L' \in \mathcal{P}$, akkor $L \in \mathcal{P}$ is teljesül.*

9. Feladat. *Igazoljuk, ha $L \preceq_{\mathcal{L}} L'$ és $L' \in \mathcal{L}$, akkor $L \in \mathcal{L}$ is teljesül.*