HAMILTONO CIKLAI

Duota: Neorientuotas grafas *G*, turintis *n* viršūnių ir *m* briaunų.

Rasti: Hamiltono cikla C grafe G arba nustatyti, kad duotas grafas nėra Hamiltono grafas.

Realizuoti tikslų (paieškos su grįžimu) ir tikimybinį (Angluin—Valiant) algoritmus nustatančius, ar duotas grafas yra Hamiltono. Ištirti šių algoritmų sudėtingumą ir palyginti tarpusavyje:

1. teoriškai,

2. praktiškai kaip priklauso nuo *n* ir *m*.

Literatūra:

- 1. H.S. Wilf, Algorithms and Complexity, 1994, pp. 120--122.
- 2. J.A. McHugh, Algorithmic Graph Theory, chapter 1, pp. 46—48 (žr. chapter 1.pdf).