TRUMPIAUSI KELIAI EUKLIDO ERDVĖJE

Duota: Neorientuotas grafas G (turintis n viršūnių ir m briaunų) d-matėje Euklido erdvėje (t.y., duotos viršūnių koordinatės) bei jo viršūnės x ir y. Grafo briaunų svoriai yra euklidiniai atstumai tarp grafo viršūnių.

Rasti: Trumpiausią kelią iš $x \neq y$.

Realizuoti Deikstros ir Sedgewick—Vitter algoritmus, nenaudojant duomenų struktūros Fibonacci heap. Ištirti šių algoritmų sudėtingumą ir palyginti tarpusavyje:

- 1. teoriškai,
- 2. praktiškai kaip priklauso nuo n ir m.

Literatūra:

- 1. J.A. McHugh, *Algorithmic Graph Theory*, chapter 3, pp. 1—5, 17--19 (žr. chapter3.pdf).
- 2. T.H. Cormen, C.E. Leiserson and R.L. Rivest, *Introduction to Algorithms*, 2nd edition, MIT Press, Cambridge, MA, pp. 580—586, 595—599 (žr. Cormen580-640.pdf)