

SVORINIS VIRŠŪNINIS DENGINYS

Duota: Neorientuotas grafas $G = (V, E)$ ir jo viršūnių svoriai, t.y., duota funkcija $w : V \rightarrow R$.

Rasti: Grafo G minimalaus svorio viršūninį denginį (viršūnių aibės V poaibį C vadiname grafo viršūniniu denginiu, jei kiekvienos grafo briaunos bent vienas galas patenka į poaibį C).

Realizuoti godų ir tikslų svorinio viršūninio denginio radimo algoritmus, palyginti juos tarpusavyje ir ištirti jų sudėtingumus:

1. teoriškai,
2. praktiškai kaip priklauso nuo grafo viršūnių skaičiaus n ir briaunų skaičiaus m .

Tikslus algoritmas: pilnas perrinkimas arba paieška su atkirtimu (backtracking).

Literatūra:

1. S. Khuller, *Design and Analysis of Algorithms: Course Notes*, 1994, pp. 92--93 (žr. Khuller.ps).