

## POVZETEK DIPLOMSKEGA DELA

V uvodnem poglavju govorimo o splošnih lastnostih neusmerjenih in usmerjenih grafov. Opišemo standarden problem maksimalnega pretoka. V drugem poglavju predstavljamo metodo reševanja problema maksimalnega pretoka s predtokom. Podrobno opišemo algoritem s predtokom in implementacijo tega algoritma, ki deluje v časovni zahtevnosti  $\mathcal{O}(n^3)$ . V tretjem poglavju predstavimo problem minimalnega razreza. Z uporabo modificiranega algoritma s predtokom izpeljemo implementacijo in dokažemo, da je časovna zahtevnost algoritma za minimalni razrez enaka  $\mathcal{O}(nm)$ . V četrtem poglavju uporabimo algoritem za minimalni razrez za izračun točkovne povezanosti usmerjenega in neusmerjenega grafa. Izpeljemo implementacijo in dokaz, da lahko točkovno povezanost v usmerjenem grafu določimo v časovni zahtevnosti  $\mathcal{O}(\min\{\kappa nm, (\kappa^3 + n)m\})$ , kjer je  $\kappa$  točkovna povezanost grafa. Za neusmerjene grafe s pomočjo razbitja na gozdove dosežemo časovno zahtevnost  $\mathcal{O}(\min\{\kappa^2 n^2, (\kappa^3 + n)\kappa n\})$ . Implementacijo preizkusimo na naključno generiranih grafih.

**Ključne besede:** graf, povezanost, algoritem, pretok, predtok, prerez, razrez  
**Key words:** graph, connectivity, algorithm, flow, preflow, cut, split

**Math. Subj. Class. (2000):** 68R10, 05C40, 05C85, 68W40

**Comp. Class. (1997):** F.2.2, G.2.2

# Literatura

- [1] L. R. FORD JR, D. R. FULKERSON, *Flows in networks*, Princeton University press, 6. izdaja, Princeton 1974.
- [2] A. V. GOLDBERG, *Efficient graph algorithms for sequential and parallel computers*, MIT Press, Cambridge, Mass., 1987.
- [3] A. V. GOLDBERG, R. E. TARJAN, *Finding minimum cost circulations by successive approximation*, Math. Oper. Res. **2** (1984), 265–268.
- [4] A. V. GOLDBERG, R. E. TARJAN, *A new approach to the max-flow problem*, J. ACM **35** (1988), 921–940.
- [5] J. HAO, J. B. ORLIN, *A faster algorithm for finding the minimum cut in a directed graph*, Journal of Algorithms **17** (1994), 424–446.
- [6] M. R. HENZIGER, S. RAO, M. N. GABOW, *Computing vertex connectivity: New bounds from old techniques*, Journal of Algorithms **34** (2000), 222–250.
- [7] B. H. KORTE, J. VYGEN, *Combinatorial optimization*, Springer, Berlin, 2000.
- [8] J. KOZAK, *Podatkovne strukture in algoritmi*, Društvo matematikov, fizikov in astronomov SRS, Ljubljana, 1986.
- [9] H. NAGAMUCHI, T. IBARAKI, *A linear-time algorithm for finding a sparse  $k$ -connected spanning subgraph of a  $k$ -connected graph*, Algorithmica **7** (1992), 583–596.
- [10] Y. SHILOACH, U. VISHKIN, *An  $\mathcal{O}(n^2 \log n)$  parallel max-flow algorithm*, Journal of Algorithms **3** (1982), 128–146.
- [11] D. SLEATOR, R. E. TARJAN, *A data structure for dynamic trees*, J. Comput. System. Sci. **26** (1983), 362–391.
- [12] D. SLEATOR, R. E. TARJAN, *Self-adjusting binary search trees*, J. ACM **32** (1985), 652–686.
- [13] R. E. TARJAN, *A simple version of Karzanov's blocking flow algorithm*, Oper. Res. Lett. **2** (1984), 265–268.