

ÚVOD DO TI 2012

poznámky k příkladu 7.1

Implikácia zľava doprava bola jednoduchšia, stačilo využiť pumpovaciau lemu a uvedomiť si, že konštanta z pumpovacej lemy je práve počet stavov.

Opačná implikácia vám spôsobovala väčšie problémy. Správnym prístupom bolo rozanalyzovať, ako vyzerá automat A . Vieme, že $L(A)$ je nekonečný, preto musí mať nejaký akceptačný stav do ktorého sa dá z počiatočného stavu dostať cez nejaký cyklus. Z toho, že dĺžka slova zodpovedajúceho najkratšiemu prechodu do tohto akceptačného stavu je menšia n a cyklus má tiež dĺžku menšiu ako n vhodným počtom opakovaní cyklu dostaneme slovo požadovanej dĺžky.

poznámky k příkladu 7.2

Treba poriadne čítať zadania, poniektorí z vás sa snažili aby aj konštrukcie v b) boli v normálnom tvare a), čo od vás vyžadované nebolo. Ďalší pochopili výraz konečný automat ako deterministický a zostrojovali konštrukciu z bodu a) len preň.

Dôkazy všetkých tvrdení a konštrukcií boli veľmi jednoduché, avšak len malá časť z vás ich spomenula. Ak ukazujete rovnosť dvoch jazykov, treba ukázať obe inklúzie Ani jeden z vás neriešil situáciu, v ktorej má automat A prechody na prázdne slovo. Pričom stačilo spomenúť, že BÚNV pracujeme s automatom bez takýchto prechodov (lebo sú ekvivalentné)

poznámky k příkladu 7.3

Väčšina riešení bola v poriadku. Individuálny komentár na riešení.