

**Příklad 1.**

Najděte příklad sítě s nejvýše 10 vrcholy a 10 hranami, na níž Fordův-Fulkersonův algoritmus provede více než milion iterací.

**Příklad 2.**

Ukázalo se, že Fordův-Fulkersonův algoritmus nevrátí maximální tok, pokud dovolíme zlepšovat tok pouze po směru hran. Opravíme tento problém, budeme-li uvažovat pro zlepšení toku *nejkratší* cesty?

**Příklad 3.**

Mějme šachovnici velikosti  $r \times s$ , ve které chybí některá políčka. Chceme na ni postavit co nejvíce věží tak, aby se navzájem neohrožovaly. Věž nemůžeme položit na chybějící políčko a ohrožuje celý řádek a sloupec, na kterém stojí. Navrhněte efektivní algoritmus, který takové rozestavení najde.

**Příklad 4.**

Navrhněte algoritmus, který pro zadaný orientovaný graf a jeho vrcholy  $u$  a  $v$  nalezne největší možný systém *hranově disjunktních cest* z  $u$  do  $v$ . Jak se situace změní, pokud graf bude neorientovaný?

**Příklad 5.**

Upravte předchozí algoritmus, aby našel dokonce *vrcholově disjunktí* cesty (až na  $u$  a  $v$ ).

**Příklad 6.**

Jak najít maximální tok, máme-li v síti více zdrojů nebo stoků?

**Příklad 7.**

Znovu chceme pokládat věže, ale tentokrát v šachovnici  $r \times s$  jsou položeny figurky. Věže pak neohrožují přes tyto figurky.