

1. Jednotkový Goldberg:

Rozeberte chování Goldbergova algoritmu na sítích s jednotkovými kapacitami. Bude rychlejší než ostatní algoritmy?

2. Nízký zdroj:

Co by se stalo, kdybychom v inicializaci Goldbergova algoritmu umístili zdroj do výšky $n - 1$, $n - 2$, anebo $n - 3$?

3. Věže:

Mějme šachovnici $r \times s$, z níž políčkožrout sežral některá políčka. Chceme na ni rozestavět co nejvíce šachových věží tak, aby se navzájem neohrožovaly. Věž můžeme postavit na libovolné nesežrané políčko a ohrožuje všechny věže v témže řádku i sloupcu. Navrhněte efektivní algoritmus, který takové rozestavění najde.

4. Věže II:

Situace stejná jako v minulém cvičení, ale dvě věže se neohrožují přes sežraná políčka.

5. Pokrytí dominem:

Opět šachovnice po zásahu políčkožrouta. Chceme na nesežraná políčka rozmístit kostky velikosti 1×2 políčka tak, aby každé nesežrané políčko bylo pokryto právě jednou kostkou. Kostky je povoleno otáčet.

6. Sviště:

Na louce je n svištů a m dří v zemi (obojí je zadáno jako body v rovině nebo raději body v nepříliš velké celočíselné mřížce). Když se objeví orel, zvládne svišt' uběhnout pouze d metrů, než bude uloven. Kolik maximálně svištů se může zachránit útěkem do díry, když jedna díra pojme nejvíše jednoho sviště? A co když pojme k svištů?



Feedback:

<https://forms.gle/8rBV7Fbzem4FMmBk7>