

# Aproximační a pravděpodobnostní algoritmy

## NDMI084 – ZS 2013 – Jiří Sgall

Domácí úkol 2 – 14. listopadu

Termín: 25. listopadu

Pokud jste to neudělali u prvních úkolů, zvolte si přezdívku (pro zveřejnění výsledků na webu) a řešení podepište alespoň na jednom listě jak jménem tak přezdívkou. Všechny listy podepište buď jménem nebo přezdívkou.

Všechny úlohy jsou za 2 body, pro zápočet je potřeba polovina bodů.

Úloha s hvězdičkou je bonusová navíc, nepočítá se do základu pro zápočet.

(1) Uvažujte rozvrhování v situaci, kdy  $k$  z  $m$  strojů má dvojnásobnou rychlost. Tj. úloha  $p_j$  trvá na pomalém stroji  $p_j$  a na rychlém  $p_j/2$ .

(a) Hladový algoritmus rozvrhne úlohu na stroji, kde skončí nejdříve. Najděte aproximační poměr hladového algoritmu pokud  $k$  a  $m$  je součástí vstupu. Tj. není nutné zjistit závislost na  $k$  a  $m$ , stačí optimální konstanta. (Pro identické stroje by odpověď byla 2.) Součástí řešení by měl být i příklad ukazující, že konstanta je optimální.

(b) Navrhněte 3-aproximační nebo lepší algoritmus.

(1\*) Analyzujte hladový algoritmus pro případ, že  $k = m/2$ . Tedy rychlých a pomalých strojů je stejně. Stejně jako v předchozí úloze nás nezajímá závislost na  $m$ .

(2) V problému MAX- $k$ -CUT je dán neorientovaný graf  $G = (V, E)$ . Výstup je rozklad  $V$  na  $k$  množin. Cíl je maximalizovat počet hran s vrcholy v různých množinách rozkladu. Najděte  $(1 - 1/k)$ -aproximační algoritmus, nejlépe deterministický.

Nápověda: Možností je více, hladový algoritmus, lokální prohledávání, derandomizace pravděpodobnostního algoritmu.

(3) Na přednášce jsme ukazovali 2-aproximační algoritmus pro (vážené) vrcholové pokrytí založený na lineárním programování. (Omezení byla  $x_u + x_v \geq 1$  pro každou hranu  $uv$ ,  $x_u \geq 0$ , minimalizuje se  $\sum x_u$ .) Dokažte, že tento lineární program má poloceločíselné optimum, tj. optimum takové, že  $x_u \in \{0; 1/2; 1\}$  pro všechny vrcholy  $u$ .

(4) Nechť  $K$  je konečné těleso. Pravděpodobnostní prostor bude  $K \times K$  s uniformním rozdělením, tj. množina dvojic čísel  $(a, b)$ .

Uvažme pro každé  $x \in K$  náhodnou proměnnou  $F_x \in K$  definovanou jako  $F_x(a, b) = ax + b$ . (Tj. v elementárním jevu  $(a, b)$  hodnota odpovídá hodnotě příslušné lineární funkce.)

(a) Rozhodněte a dokažte, pro které dvojice  $x$  a  $y$  jsou náhodné proměnné  $F_x$  a  $F_y$  nezávislé.

(b) Rozhodněte a dokažte, pro které trojice  $x, y$  a  $z$  jsou náhodné proměnné  $F_x, F_y$  a  $F_z$  nezávislé.