

**Prírodovedecká fakulta UPJŠ, Košice**

**Peter Jacko**

**Dištančné chromatické číslo šestuholníkovej siete  
(Práca na ŠVK)**

**Košice 2001**

## **Obsah**

Obsah .....	1
Úvod .....	2
Úvodné definície .....	3
Hlavné výsledky .....	3
Niekoľko konkrétnych prípadov .....	6
Záver .....	7
Príloha (obrázky) .....	

## Úvod

K tejto práci som bol motivovaný dlhoročným problémom — vrcholovým farbením grafov. Podnietil ma tiež príspevok *Vrcholové farbenie n-rozmernej kocky* od autorov D. S. Kim, D-Z. Du a P. M. Pardalos.

Nekonečná šesťuholníková sieť je špeciálnym grafom: je 3-regulárna, planárna a navyše jej hrany nie sú ohodnotené. V súčasnosti je viacero problémov, ktoré sú transformovateľné a riešiteľné v teórii grafov práve na takejto šesťuholníkovej sieti. Špeciálnym prípadom je práve vzdialenosťné farbenie, využiteľné napr. v chémii pre priestorové umiestnenie častíc, vo výpočtovej technike, kde hrá dôležitú úlohu pri riešení stability procesorov, či v komunikačnej oblasti pri budovaní rôznych sietí.

Nech  $\chi_{\overline{d}}$  je minimálny počet farieb, ktorými sa nekonečná šesťuholníková sieť dá ofarbiť tak, aby každé dva vrcholy so vzdialosťou nanajvýš  $d$  mali rôznu farbu. V práci odvodíme presné hodnoty pre  $\chi_{\overline{d}}$ , ak  $d$  je nepárne číslo a dolné a horné ohraničenia pre  $\chi_{\overline{d}}$ , ak  $d$  je párne číslo.

## 1. Úvodné definície

*Nekonečná šesťuholníková sieť* (NŠS) je súvislý graf s vrcholmi  $v_1, v_2, \dots, v_n, \dots$ , ktoré sú pravidelne rozložené v rovine tak, že vytvárajú pravidelné šesťuholníky so stranami dĺžky 1. Každý vrchol má práve troch susedov, teda aj tri incidentné hrany s dĺžkou 1 (pozri obr. 1).

*Okom* siete nazveme každú kružnicu na šiestich vrcholoch.

Pre ľubovoľnú dvojicu vrcholov  $v_i, v_j$  definujme ich *grafovú vzdialenosť*  $\text{dist}(v_i, v_j)$  nasledovne:

- a)  $\text{dist}(v_i, v_j) = 0$ , ak  $i = j$ ,
- b) inak  $\text{dist}(v_i, v_j)$  sa rovná počtu hrán na najkratšej  $v_i v_j$ -ceste.

Ak  $d$  je ľubovoľné kladné celé číslo, potom minimálny počet farieb, potrebných na ofarbenie vrcholov NŠS tak, aby ľubovoľné dva rôzne vrcholy s grafovou vzdialenosťou nanajvýš  $d$  boli ofarbené rôznou farbou, nazveme *dištančné chromaticke číslo* a označíme ho  $\chi_{\bar{d}}$ .

Vezmieme ľubovoľné oko siete, jeho vrcholy označme  $v_1, v_2, \dots, v_6$ . Definujme *okruhy* vrcholov indukciou nasledovne:

- 1º Vrcholy  $v_1, v_2, \dots, v_6$  ležia na okruhu 1.
- 2º Nech vrcholy  $v_1, v_2, \dots, v_n$  sú práve tie, ktoré ležia na okruhoch  $1, 2, \dots, m$ . Potom pre každé  $i > n$  platí: Vrchol  $v_i$  leží na okruhu  $m + 1$  práve vtedy, keď existuje  $j \leq n$  také, že  $\text{dist}(v_i, v_j) \leq 2$  (pozri obr. 2).

Všimnime si, že každý vrchol na  $m$ -tom okruhu „prinesie“ do  $(m + 1)$ -vého okruhu 1 vrchol, navyše sú tam po 2 vrcholy v každom „rohu“ okruhu. Teda ak na  $m$ -tom okruhu leží  $O_m$  vrcholov, tak na  $(m + 1)$ -vom okruhu leží  $O_m + 12$  vrcholov. Na prvom okruhu leží 6 vrcholov, teda na druhom 18, na treťom 30 ... Vo všeobecnosti na  $m$ -tom okruhu leží  $6(2m - 1)$  vrcholov.

Uvažujme všetky vrcholy, ktoré ležia na okruhoch  $1, 2, \dots, k$ . Každý z nich je grafovo vzdialenosť od prvého okruhu (od najbližšieho vrchola, ktorý leží na prvom okruhu) nanajvýš  $2(k - 1)$ . Na prvom okruhu je najväčšia možná vzdialenosť dvoch vrcholov 3, teda ľubovoľné dva z uvažovaných vrcholov sú od seba vzdialené nanajvýš  $2 \cdot 2(k - 1) + 3 = 4k - 1$ .

Počet vrcholov ležiacich na prvých  $k$  okruhoch je

$$\sum_{m=1}^k 6(2m - 1) = 12 \sum_{m=1}^k m - 6 \sum_{m=1}^k 1 = 12 \frac{k(k + 1)}{2} - 6k = 6k^2.$$

## 2. Hlavné výsledky

**Veta 1.** Ak  $d = 4k - 1$ ,  $k \in \mathbb{Z}$ ,  $k \geq 1$ , tak  $\chi_{\bar{d}} = \frac{3}{8} (d + 1)^2$ .

**Dôkaz:**

Uvažujme pre  $d = 4k - 1$  všetky vrcholy, ktoré ležia na okruhoch  $1, 2, \dots, k$ . Ľubovoľné dva z uvažovaných vrcholov sú vzdialené nanajvýš  $4k - 1 = d$ . Teda všetky musia byť ofarbené rôznymi farbami. Ich počet je

$$6k^2 = 6 \left( \frac{d + 1}{4} \right)^2 = \frac{3}{8} (d + 1)^2.$$

Toľko farieb naozaj stačí. Popíšem postup, ako ofarbovať vrcholy.

Zadefinujme si pre účely tohto dôkazu nasledovné. Majme dané oko siete — *stred*. Útvor zložený z prvých  $k$  okruhov okolo stredu nazveme *blok* vrcholov. *Ofarbením bloku* budeme rozumieť ofarbenie všetkých vrcholov bloku rôznymi farbami, ktorých je presne  $\frac{3}{8} (d + 1)^2$ .

Uvažujme ľubovoľné oko siete ako stred bloku a ofarbme tento blok. Nájdime teraz 6 nových stredov okolo tohto bloku. Nový stred vznikne posunutím pôvodného (teda jeho vrcholov) v smere niektornej hrany NŠS (tých smerov je 6) presne o hranovú vzdialenosť  $4k$ . Ofarbme teraz týchto 6 blokov rovnakým spôsobom ako pôvodný blok. Takýto postup môžme použiť na každý z týchto nových blokov, potom opäť, atď (pozri obr. 3).

Je zrejmé, že takto „ukladané“ bloky sa neprekryvajú a že pokryjú všetky vrcholy NŠS. Ak vezmeme ľubovoľné dva vrcholy ofarbené rovnakou farbou, musia byť v rôznych blokoch. Ich vzdialenosť je ale aspoň  $4k$ , teda ofarbenie je tiež v poriadku.  $\square$

**Veta 2.** Ak  $d = 4k + 1$ ,  $k \in \mathbb{Z}$ ,  $k \geq 1$ , tak  $\chi_{\bar{d}} = \frac{3}{8} (d+1)^2 + \frac{1}{2}$ .

**Dôkaz:**

Uvažujme pre  $d = 4k + 1$  všetky vrcholy, ktoré ležia na okruhoch  $1, 2, \dots, k$ . Ľubovoľné dva z uvažovaných vrcholov sú vzdialené nanajvýš  $4k - 1$ . Ak teraz k uvažovaným vrcholom pridáme ešte tie, ktoré sú od nich vzdialené práve 1, tak ľubovoľné dva vrcholy sú vzdialené nanajvýš  $4k + 1 = d$ . Teda všetky musia byť ofarbené rôznymi farbami. Spočítajme teraz ich počet. Na prvých  $k$  okruhoch leží  $6k^2$  vrcholov. Na  $(k+1)$ -vom okruhu leží  $6(2k+1) = 12k + 6$  vrcholov. Po odpočítaní šiestich rohových vrcholov je práve každý druhý vo vzdialnosti 1 od vrcholov na  $k$ -tom okruhu. Teda počet posledne pridaných vrcholov je  $6k$ . Takže máme

$$\chi_{\bar{d}} \geq 6k^2 + 6k = 6k(k+1) = 6 \left( \frac{d-1}{4} \right) \left( \frac{d-1}{4} + 1 \right) = \frac{6}{16} (d-1)(d+3) = \frac{3}{8} (d+1)^2 - \frac{3}{2}$$

Všimnime si ale teraz zvyšné vrcholy na  $(k+1)$ -vom okruhu. Je ich  $6k + 6$ . Konkrétnie zamerajme pozornosť na  $k+1$  z nich, ktoré tvoria jednu „hranu“ celého útvaru (pozri obr. 4). Ich vzájomná grafová vzdialenosť je nanajvýš  $2k$  (susedné sú totiž vždy vzdialené práve 2), teda musia byť ofarbené rôznymi farbami. Navyše ak by sme chceli použiť len doteraz používané farby, tak každý z nich môže mať len farbu jedného z vrcholov na protiľahlej hrane útvaru. Tých je tam ale len  $k$ , takže podľa Dirichletovho princípu potrebujeme aspoň jednu novú farbu. Rovnako, ak sa zameriame na  $k+1$  vrcholov na susednej hrane útvaru, tiež potrebujú aspoň jednu novú farbu. Preto počet nutne potrebných farieb je

$$\frac{3}{8} (d+1)^2 - \frac{3}{2} + 2 = \frac{3}{8} (d+1)^2 + \frac{1}{2}.$$

Toľko farieb naozaj stačí. Popíšem postup, ako ofarbovať vrcholy.

Zadefinujme si pre účely tohto dôkazu nasledovné. Majme dané oko siete — *stred. Blokom* vrcholov teraz nazverme útvar zložený z prvých  $k$  okruhov okolo stredu, z vrcholov  $(k+1)$ -vého okruhu, ktorých vzdialenosť od vrcholov na  $k$ -tom okruhu je práve 1 a z dvoch vrcholov v dvoch susedných rohoch  $(k+1)$ -vého okruhu (pozri obr. 5). *Ofarbením bloku* budeme rozumieť ofarbenie všetkých vrcholov bloku rôznymi farbami, ktorých ich presne  $\frac{3}{8} (d+1)^2 + \frac{1}{2}$ .

Uvažujme ľubovoľné oko siete ako stred bloku a ofarbme tento blok. Nájdime teraz 6 nových stredov okolo tohto bloku. Nový stred vznikne posunutím pôvodného (teda jeho vrcholov) v smere niektornej hrany NŠS (tých smerov je 6) presne o hranovú vzdialenosť  $4k + 2$ . Ofarbme teraz týchto 6 blokov rovnakým spôsobom ako pôvodný blok. Takýto postup môžme použiť na každý z týchto nových blokov, potom opäť, atď (pozri obr. 5).

Je zrejmé, že takto „ukladané“ bloky sa neprekryvajú a že pokryjú všetky vrcholy NŠS. Ak vezmeme ľubovoľné dva vrcholy ofarbené rovnakou farbou, musia byť v rôznych blokoch. Ich vzdialenosť je ale aspoň  $4k + 2$ , teda ofarbenie je tiež v poriadku.  $\square$

**Lema 1.** Nech  $v_0$  je ľubovoľný vrchol NŠS, nech  $i \in \mathbb{Z}$ ,  $i \geq 1$ . Označme  $V_i = \{v_k; \text{dist}(v_k, v_0) = i\}$ . Potom  $|V_i| = 3i$ .

**Dôkaz:**

Matematickou indukciou dokážeme, že  $|V_i| = 3i$  (pozri obr. 6).

- 1º  $V_1$  obsahuje práve susedov vrchola  $v_0$ , a tí sú traja.  $V_2$  obsahuje 6 vrcholov, ktoré sú susedné vrcholom z  $V_1$  a rôzne od  $v_0$ .
- 2º Nech  $j \in \mathbb{Z}, j \geq 3$ . Predpokladajme, že pre každé  $i = 1, 2, \dots, j$  platí  $|V_i| = 3i$ . Pozrime sa na  $V_{j+1}$ . Do  $V_{j+1}$  patria práve všetci susedia vrcholov patriacich do  $V_j$  takí, ktorí nepatria do  $V_{j-1}$ . Totiž ak by niektorý vrchol  $v \in V_j$  mal suseda z  $V_l, l \leq j-2$ , tak by musel  $v \in V_{l+1}$ , ale to je spor. Podobne ak by niektorý vrchol z  $V_j$  mal suseda  $v \in V_l, l \geq j+2$ , tak by musel  $v \in V_{l+1}$ , čo je opäť spor.

Každý z vrcholov patriacich do  $V_j$  má 3 susedov, máme teda  $3 \cdot 3j = 9j$  možných vrcholov. Uvedomme si, že ku každému vrcholu  $v_x \in V_j$  existujú vrcholy  $v_y, v_z \in V_j$  také, že  $\text{dist}(v_x, v_y) = \text{dist}(v_x, v_z) = 2$ . Takže práve  $|V_j|$  vrcholov sme započítali dvakrát, máme teda  $9j - 3j = 6j$  možných vrcholov. V nich sú ale ešte tie, ktoré patria do  $V_{j-1}$ , a tých je  $3j - 3$ . Ostalo nám konečne  $6j - (3j - 3) = 3j + 3$  vrcholov, ktoré patria do  $V_{j+1}$ .  $\square$

**Veta 3.** Ak  $d = 2k, k \in \mathbb{Z}, k \geq 2$ , tak  $\frac{3}{8}d(d+2) + 2 \leq \chi_{\bar{d}} \leq \frac{3}{8}(d+2)^2 + \frac{1}{2}$ .

**Dôkaz:**

Najprv dokážeme dolné ohraničenie. Nech  $k \in \mathbb{Z}, k \geq 2$ . Vezmieme ľubovoľný vrchol NŠS, označme ho  $v_0$  a označme  $V_i$  pre  $i = 1, 2, \dots, k$  ako v Leme 1 (obr. 6). Uvažujme teraz všetky vrcholy patriace do  $V_1, V_2, \dots, V_k$ , je ich  $\sum_{i=1}^k 3i = 3 \frac{k(k+1)}{2} = \frac{3}{8}d(d+2)$ . Grafová vzdialenosť každého z nich od  $v_0$  je nanajvýš  $k = \frac{d}{2}$ , z čoho vyplýva, že grafová vzdialenosť každej dvojice vrcholov je nanajvýš  $d$  — teda všetky musia mať rôznu farbu. Navyše aj vrchol  $v_0$  musí mať ďalšiu farbu, teda  $\frac{3}{8}d(d+2) + 1 \leq \chi_{\bar{d}}$ . Tento útvar pre účely tohto dôkazu volajme *blok*.

Pozrime sa teraz na množinu  $V_{k+1}$ . Ak vezmeme  $v_1 \in V_{k+1}$  a  $v_2 \in V_{k-1}$ , tak vidíme, že  $\text{dist}(v_1, v_2) \leq 2k$ , teda tieto vrcholy nemôžu mať rovnakú farbu. Pre spor predpokladajme, že nám doterajšie ohraničenie pre  $\chi_{\bar{d}}$  postačuje.

Teda vrcholy z množiny  $V_{k+1}$  môžu mať len takú farbu, ako majú vrcholy z  $V_k$ . No takých farieb je len  $|V_k| = 3k$ , ale potrebujeme ofarbiť  $|V_{k+1}| = 3k + 3$  vrcholov. Zjavne nemôže existovať farba taká, že by ofarbovala až 3 vrcholy z  $V_{k+1}$ . Musí totiž ofarbovať aj niektorý z vrcholov z bloku, ale ten by nebol dostatočne vzdialenosť od všetkých troch. Teda podľa Dirichletovho principu musia existovať aspoň 3 farby také, že každá z nich ofarbuje dvojicu vrcholov z  $V_{k+1}$  a jeden vrchol z bloku. Dokonca podľa vyššieuvedeného ten tretí vrchol musí byť z  $V_k$ . Skúsme teda nájsť takú trojicu vrcholov, ktorú môžme ofarbiť rovnakou farbou. Ak by sme spomedzi vrcholov vo  $V_k$  vybrali iný ako rohový vrchol, tak z množiny  $V_{k+1}$  sú vo vzdialnosti (práve)  $2k + 1$  len vrcholy susedné s vrcholmi na protiľahlej hrane nášho bloku (pozri obr. 7). Tie sú však od seba vzdialené určite menej ako  $2k + 1$ , teda nemôžu byť ofarbené rovnakou farbou. Z množiny  $V_k$  teda môžme vziať jedine roh bloku. K nemu už jednoznačne existuje dvojica vrcholov z  $V_{k+1}$  taká, že je vzdialenosť viac ako  $2k$ . Máme teda trojicu vrcholov, ofarbenú jednou farbou (farbou vrchola z  $V_k$ ). Môžme nájsť ešte jednu takú trojicu, ktorú podobne ofarbíme druhou farbou. Ale pre tretiu farbu takú trojicu nenájdeme, preto na ofarbenie všetkých vrcholov z  $V_{k+1}$  budeme potrebovať ešte aspoň jednu farbu.

$$\text{Teda } \frac{3}{8}d(d+2) + 2 \leq \chi_{\bar{d}}.$$

Teraz dokážeme horné ohraničenie. Z predchádzajúcich dvoch viet vieme, že pre  $k \in \mathbb{Z}, k \geq 2$  platí

$$\chi_{\overline{2k+1}} \leq \frac{3}{8}(2k+2)^2 + \frac{1}{2}.$$

Uvedomme si, že platí  $\chi_{\overline{2k}} \leq \chi_{\overline{2k+1}}$ , preto pre  $d = 2k$  platí  $\chi_{\bar{d}} \leq \frac{3}{8}(d+2)^2 + \frac{1}{2}$ .  $\square$

### 3. Niekolko konkrétnych prípadov

**Prípad 1.**  $\chi_{\overline{1}} = 2$ .

**Dôkaz:**

Ak si vezmeme ľubovoľný vrchol  $v_0$ , tak jeho susedia  $v_1, v_2, v_3$  musia byť ofarbení inou farbou ako  $v_0$ , potrebujeme teda aspoň dve farby. Ale tie aj stačia, pretože NŠS neobsahuje nepárne kružnice, teda vrcholy  $v_1, v_2, v_3$  môžme ofarbiť rovnakou farbou (pozri obr. 8).  $\square$

**Prípad 2.**  $\chi_{\overline{2}} = 4$ .

**Dôkaz:**

Ak si vezmeme ľubovoľný vrchol  $v_0$  a jeho susedov  $v_1, v_2, v_3$ , tak všetky vrcholy sú od seba vzdialené nanajvýš 2, teda potrebujeme aspoň 4 farby. A tie nám aj stačia, ako vidno z obr. 9.  $\square$

**Prípad 3.**  $\chi_{\overline{4}} = 11$ .

**Dôkaz:**

Podľa Vety 3 potrebujeme aspoň 11 farieb. A 11 farieb nám stačí, ako vidno z obr. 10.  $\square$

**Prípad 4.**  $\chi_{\overline{6}} = 20$ .

**Dôkaz:**

Podľa Vety 3 potrebujeme aspoň 20 farieb. A 20 farieb nám stačí, ako vidno z obr. 11.  $\square$

**Prípad 5.**  $\chi_{\overline{8}} \geq 33$ ,

**Dôkaz:**

Preskúšaním všetkých možností ofarbenia grafu so 120 vrcholmi sa dá zistiť, že 32 farieb nestačí.  $\square$

## Záver

Ako vidieť z Vety 3, ohraničenie pre dištančné chromatické číslo pre párne vzdialenosť nie je konečné a malo by sa dať zlepšiť z oboch strán. Pre praktické použitie je ešte vhodné riešiť dištančné farbenie vrcholov tak, aby boli rôzne ofarbené vrcholy práve vo vzdialenosťi  $d$ .

Úlohu je možné a užitočné vyriešiť aj vo viacozmernom priestore, ďalej pre ohodnotené šesťuholníkové siete, pre konečné siete, špeciálne útvary a pod.