### UNIVERZITA KOMENSKÉHO V BRATISLAVE FAKULTA MATEMATIKY, FYZIKY A INFORMATIKY

## MAGICKÉ ÚTVARY Bakalárska práca

### UNIVERZITA KOMENSKÉHO V BRATISLAVE FAKULTA MATEMATIKY, FYZIKY A INFORMATIKY

## MAGICKÉ ÚTVARY Bakalárska práca

Študijný program: Informatika Študijný odbor: Informatika

Školiace pracovisko: Katedra informatiky

Školiteľ: doc. RNDr. Ján Mazák, PhD.

Bratislava, 2021 Richard Bíró





#### Univerzita Komenského v Bratislave Fakulta matematiky, fyziky a informatiky

#### ZADANIE ZÁVEREČNEJ PRÁCE

Meno a priezvisko študenta: Richard Bíró

Študijný program: informatika (Jednoodborové štúdium, bakalársky I. st., denná

forma)

Študijný odbor:informatikaTyp záverečnej práce:bakalárskaJazyk záverečnej práce:slovenskýSekundárny jazyk:anglický

Názov: Magické útvary

Magic shapes

Anotácia: Magické útvary rôzneho typu zaujímali matematikov odpradávna a mnohé

súvisiace problémy sú aj dnes otvorené. Náplňou práce je pozrieť sa na súvislosti medzi magickými útvarmi a magickými ohodnoteniami v diskrétnej matematike (grafy, konfigurácie z konečných geometrií apod.) a implementovať algoritmické prehľadávanie pre vybrané otvorené problémy.

Ciel': 1. Zorientovať sa v oblasti klasických magických útvarov a podobných

problémov a spraviť aspoň čiastočný prehľad.

 $2.\ Formulovať$ analogické problémy pre iné diskrétne štruktúry, napr. grafy či

konfigurácie vznikajúce z konečných geometrií.

3. Vybrať si niekoľko otvorených problémov (či už nových, alebo známych), implementovať algoritmické prehľadávanie priestoru potenciálnych riešení a skombinovať toto počítačové prehľadávanie s teoretickou analýzou.

4. Vysloviť zaujímavé hypotézy, ktoré bude možné skúmať v budúcnosti.

Vedúci:doc. RNDr. Ján Mazák, PhD.Katedra:FMFI.KI - Katedra informatikyVedúci katedry:prof. RNDr. Martin Škoviera, PhD.

**Dátum zadania:** 26.10.2020

**Dátum schválenia:** 31.10.2020 doc. RNDr. Daniel Olejár, PhD.

garant študijného programu

študent	vedúci práce

Poďakovanie:

### Abstrakt

Práca obsahuje prehľad v oblasti klasických magických útvarov. Definujeme pojmy, na základe ktorých preskúmame nové magické vlastnosti jednotlivých útvarov. Súčasťou práce je aj implementácia algoritmov na hľadanie potenciálnych riešení vybraných otvorených problémov.

Kľúčové slová: magický útvar, prvok

## Abstract

# Obsah

Ú	vod			1
1	Zák	ladné	pojmy a definície	3
	1.1	Magic	cké útvary	3
		1.1.1	Magické štvorce	3
		1.1.2	Magické obdĺžniky	4
		1.1.3	Magické grafy	5
	1.2	Multi	plikatívne útvary	5
	1.3	Bimag	gické útvary	6
	1.4	Multi	plikatívne magické útvary	7
<b>2</b>	Zná	me ot	vorené problémy	g
	2.1	Magic	cké štvorce	Ć
	2.2	Bimag	gické štvorce	13
	2.3	Multi	plikatívne magické štvorce	17
3	Nov	vé otvo	orené problémy	21
	3.1	Bimag	gické grafy	22
		3.1.1	Vrcholovo bimagické grafy	22
		3.1.2	Hranovo bimagické grafy	28
	3.2	Multi	plikatívne magické grafy	29
		3.2.1	Vrcholovo multiplikatívne magické grafy	29
		3.2.2	Hranovo multiplikatívne magické grafy	31
	3.3	Magic	cké obdĺžniky	32
		3.3.1	Bimagické obdĺžniky	32
		3.3.2	Multiplikatívne magické obdĺžniky	35
4	Imp	olemen	ntácia algoritmov	37
	4.1	Magic	cké štvorce	37
		4.1.1	Magické štvorce druhého stupňa	37
		4.1.2	Bimagické štvorce	38

	$\triangle T$	10	4 7	ſТ
VIII	OE	55/	A I	$^{+}$
A TTT	O'E	,01		

	4.1.3	Multiplikatívne magické štvorce	39
4.2	Magic	ké grafy	40
4.3	Magic	ké obdĺžniky	43
	4.3.1	Bimagické obdĺžniky	43
	4.3.2	Multiplikatívne magické obdĺžniky	44
Záver			47
Príloha	a		51

## Úvod

Magické útvary zaujímali ľudí už odpradávna.

Najznámejším z nich je magický štvorec. Ide o štvorcovú tabuľku veľkosti  $3 \times 3$  vyplnenú číslami, pričom platí, že súčet čísel v riadku, stĺpci a na oboch diagonálach je konštantný.

Medzi ďalšie známe magické útvary patria obdĺžniky, grafy, kruhy alebo hviezdy.

Existujú však aj iné magické vlastnosti, ktoré môžeme na útvaroch skúmať. V štvorci nás môže zaujímať súčin prvkov a nie ich súčet (v takom prípade ide o multiplikatívny štvorec). Alebo budeme brať do úvahy súčet prvkov aj ich súčet druhých mocnín (vtedy ide o bimagický štvorec).

O niektorých útvaroch s konkrétnymi magickými vlastnosťami stále nevieme povedať, či existujú. Medzi najväčšie otvorené problémy patrí existencia magického štvorca veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého prvky sú navzájom rôzne a sú druhými mocninami kladných celých čísel. Bolo dokázané prepojenie tohto problému s aritmetickými postupnosťami, kongruentnými číslami a eliptickými krivkami.

V kapitole 1 uvedieme základné pojmy a definície pri práci s útvarmi, ako aj súčasný stav danej problematiky.

V kapitole 2 podrobnejšie preskúmame niektoré známe otvorené problémy z oblasti magických útvarov.

Magické vlastnosti niektorých útvarov ešte stále neboli preskúmané. V kapitole 3 sa pozrieme na nové definované problémy z oblasti magických útvarov. Zadefinujeme tieto nové typy útvarov: vrcholovo a hranovo bimagické grafy, vrcholovo a hranovo multiplikatívne magické grafy, bimagické a multiplikatívne magické obdĺžniky. Ku každému z nich uvedieme zistenia a nutné podmienky, ktoré pre daný útvar musia platiť.

 $\acute{U}vod$ 

Implementáciu algoritmického prehľadávania potenciálnych riešení pre vybrané otvorené problémy popíšeme v kapitole 4.

V kapitole Záver zhrnieme dosiahnuté výsledky z oblasti magických útvarov a vyslovíme hypotézy, ktoré bude možné skúmať v budúcnosti.

## Kapitola 1

## Základné pojmy a definície

 $\acute{U}tvar$  definujeme ako neprázdnu množinu bodov v konečnej geometrii. Prvok je bod útvaru, ktorý má priradenú hodnotu x, kde x je kladné celé číslo. Prvky musia mať priradené navzájom rôzne hodnoty.

Ľubovoľnú neprázdnu podmnožinu bodov nazývame *skupinou*. Každý útvar má priradený nenulový počet skupín. Hovoríme, že útvar má *magickú vlastnosť* ak všetky jeho skupiny majú magickú vlastnosť.

### 1.1 Magické útvary

Definícia 1.1. Útvar je magický ak súčet prvkov v každej jeho skupine je konštantný.

### 1.1.1 Magické štvorce

**Definícia 1.2.** Magický štvorec je matica prvkov veľkosti  $n \times n$ , pre ktorú platí, že súčet prvkov v každom riadku, stĺpci a na oboch diagonálach je konštantný.

4	3	8
9	5	1
2	7	6

Skupinami v štvorci sú jeho riadky, stĺpce a diagonály.

Poznámka 1.3. Ak je súčet prvkov v každom riadku a stĺpci konštantný, daný štvorec nazývame semimagickým. Ak je súčet na oboch diagonálach rovnaký, ale iný ako súčet v riadkoch a stĺpcoch, daný štvorec nazývame panmagickým.

Špeciálnu triedu tvoria magické štvorce, ktorých prvky sú k-tymi mocninami kladných celých čísel. Príklad štvorca pre n=4, k=2:

$48^{2}$	$23^2$	$6^2$	$19^{2}$
$21^{2}$	$26^{2}$	$33^{2}$	$32^{2}$
$1^2$	$36^{2}$	$13^{2}$	$42^{2}$
$22^{2}$	$27^{2}$	$44^{2}$	$9^{2}$

Existencia štvorca pre n=3, k=2 je otvoreným problémom. Je dokázané, že ak by taký štvorec existoval, jeho prvky by museli byť väčšie ako  $10^{16}$ . Nikomu sa nepodarilo nájsť ani magický štvorec, ktorého 8 prvkov sú druhé mocniny prirodzených čísel. A je známe iba jedno základné riešenie so 7 prvkami, ktoré objavil v roku 1999 Andrew Bremner [1].

$373^{2}$	$289^{2}$	$565^{2}$
360721	$425^{2}$	$23^{2}$
$205^{2}$	$527^{2}$	222121

Pre n=k=3 je dokázané, že taký magický štvorec neexistuje. Existencia štvorcov pre  $4 \le n \le 6, k=3$  je otvoreným problémom. Pre  $4 \le n \le 10, k \ge 4$  sú známe iba semimagické štvorce [1].

### 1.1.2 Magické obdĺžniky

**Definícia 1.4.** Magický obdĺžnik je matica prvkov veľkosti  $m \times n$ , pre ktorú platí, že súčet prvkov v každom riadku je konštantný a zároveň súčet prvkov v každom stĺpci je konštantný.

1	7	6	4
8	2	3	5

Nevyžadujeme, aby boli súčty v riadkoch a stĺpcoch rovnaké, pretože pre  $m \neq n$  vieme ľahko odvodiť, že by museli byť rovné 0 (čo je spor s tým, že prvky sú navzájom rôzne kladné celé čísla). Z toho vyplýva, že obdĺžnik má dva druhy skupín: jedna je tvorená riadkami a druhá stĺpcami.

Slovenský matematik Marián Trenkler skúmal obdĺžniky veľkosti  $m \times n$ , ktoré sú supermagické (ich prvkami sú čísla od 1 po mn) [2]:

**Veta 1.5.** (Trenkler, 1999) Pre všetky prirodzené n > 2 vieme zostrojiť supermagický obdĺžnik veľkosti  $2 \times (2n-2)$  aj  $n \times n^2$ .

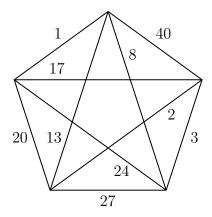
Keďže obdĺžniková matica nemá diagonály, pri definícii ich neuvažujeme. Z toho vyplýva, že v ľubovoľnom magickom obdĺžniku vieme vymeniť dva riadky alebo stĺpce a magická vlastnosť ostane zachovaná.

Semimagické štvorce sú špeciálnym prípadom magických obdĺžnikov pre m=n. Preto budeme ďalej predpokladať, že m< n.

#### 1.1.3 Magické grafy

**Definícia 1.6.** Magický graf je neorientovaný graf s ohodnotenými hranami, v ktorom pre každý vrchol platí, že súčet hrán incidentných s ním je konštantný. Vrcholy sú považované za prvky útvaru.

Z toho vyplýva, že skupiny v grafe sú množiny susedov každého vrchola. Príklad magického grafu so súčtom 62 [3]:



Slovenskí matematici Samuel Jezný a Marián Trenkler dokázali vetu, ktorá hovorí o tom, kedy je graf magický [4]:

**Veta 1.7.** (Jezný, Trenkler, 1983) Graf je magický práve vtedy, keď každá hrana G patrí do nejakého (1-2)-faktora a zároveň každá dvojica hrán  $e_1, e_2$  je separovateľná (1-2)-faktorom grafu G.

**Poznámka 1.8.** (1-2)-faktor grafu je podgraf, ktorý obsahuje všetky vrcholy a zároveň každý každý jeho komponent je kružnica alebo izolovaná hrana.

Magická vlastnosť grafu sa dá skúmať viacerými spôsobmi. Môžeme ohodnotiť vrcholy a pre každú hranu zrátať súčet hodnôt jej koncových vrcholov. Alebo pre každý vrchol zrátať súčet hodnôt jeho susedov. Ešte nikto neskúmal na grafoch bimagické a multiplikatívne magické vlastnosti (definované nižšie).

### 1.2 Multiplikatívne útvary

**Definícia 1.9.** Útvar je multiplikatívny ak súčin prvkov v každej jeho skupine je konštantný.

**Definícia 1.10.** Multiplikatívny štvorec je matica prvkov veľkosti  $n \times n$ , pre ktorú platí, že súčin prvkov v každom riadku, stĺpci a na oboch diagonálach je konštantný.

8	256	2
4	16	64
128	1	32

Poznámka 1.11. Semimultiplikatívne a panmultiplikatívne štvorce sú definované analogicky.

K ľubovoľnému magickému štvorcu vieme zostrojiť multiplikatívny štvorec napríklad tak, že všetky jeho prvky x nahradíme  $2^x$ .

Tieto typy štvorcov sa dajú hľadať vzorkovou metódou. Vzorku získame tak, že zvolíme niekoľko prvkov štvorca, pričom:

- v každom riadku je zvolený práve jeden prvok
- v každom stĺpci je zvolený práve jeden prvok
- na každej diagonále je zvolený práve jeden prvok

Princíp prehľadávania je potom jednoduchý. Najprv začneme so štvorcom, ktorého všetky prvky majú hodnotu 1. Potom si opakovane vyberieme ľubovoľnú vzorku a všetky jej zvolené prvky vynásobíme nejakou konštantou. Tým generujeme štvorec, ktorý je multiplikatívny (za predpokladu, že výsledné prvky sú navzájom rôzne).

### 1.3 Bimagické útvary

**Definícia 1.12.** Útvar je bimagický ak je magický a umocnením každého jeho prvku na druhú dostaneme opäť magický útvar.

Je zrejmé, že bimagický štvorec veľkosti  $2 \times 2$  neexistuje. Edouard Lucas, Luke Pebody a Jean-Claude Rosa dokázali silnejšie tvrdenia [1]:

**Veta 1.13.** (Lucas, 1891) Neexistuje bimagický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ .

**Veta 1.14.** (Pebody, Rosa, 2004) Neexistuje bimagický štvorec veľkosti  $4 \times 4$ .

Na to, aby bol štvorec veľkosti  $5 \times 5$  bimagickým, muselo by byť jeho 12 magických a 12 bimagických súčtov rovnakých. V júni 2010 našiel Michael Quist čiastočné riešenie, ktoré obsahovalo 23 správnych súčtov [1]:

25	129	200	295	195
257	165	1	225	196
127	340	171	111	95
267	85	265	176	51
168	125	207	37	307

Existencia riešenia pre  $5 \times 5$  (ktoré by malo 24 správnych súčtov) je však dodnes otvoreným problémom.

V	roku	2006	našiel	Jaroslaw	Wroblewski	riešenie	pre 6	$6 \times 6$	[1]	]:
---	------	------	--------	----------	------------	----------	-------	--------------	-----	----

17	36	55	124	62	114
58	40	129	50	111	20
108	135	34	44	38	49
87	98	92	102	1	28
116	25	86	7	96	78
22	74	12	81	100	119

Na tomto štvorci je zaujímavé to, že má asociatívnu vlastnosť - súčet protiľahlých prvkov je konštantný.

Georges Pfeffermann našiel v roku 1890 superbimagický štvorec veľkosti  $8 \times 8$ . Použil v ňom všetky čísla z množiny  $\{1, 2, \dots, 64\}$  [1]:

56	34	8	57	18	47	9	31
33	20	54	48	7	29	59	10
26	43	13	23	64	38	4	49
19	5	35	30	53	12	46	60
15	25	63	2	41	24	50	40
6	55	17	11	36	58	32	45
61	16	42	52	27	1	39	22
44	62	28	37	14	51	21	3

Nasledovná veta dokazuje, že bimagických štvorcov je nekonečne veľa [5]:

**Veta 1.15.** (Chen, Li, 2004) Nech m, n sú kladné celé čísla s rovnakou paritou, pričom  $m, n \notin \{2, 3, 6\}$ . Potom existuje superbimagický štvorec veľkosti  $mn \times mn$ .

### 1.4 Multiplikatívne magické útvary

**Definícia 1.16.** Útvar je multiplikatívny magický ak je magický aj multiplikatívny.

Je zrejmé, že multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $2 \times 2$  neexistuje. Lee Morgenstern dokázal silnejšie tvrdenie [1]:

**Veta 1.17.** (Morgenstern, 2007) Neexistuje multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$  ani  $4 \times 4$ .

Morgenstern okrem toho skúmal multiplikatívne magické štvorce veľkosti  $5 \times 5$  a  $6 \times 6$ . V roku 2007 našiel nasledovný štvorec s jediným súčtom, ktorý nie je multiplikatívny magický [1]:

105	182	40	198	45
78	216	66	175	35
220	42	65	63	180
140	55	189	30	156
27	75	210	104	154

Podarilo sa mu nájsť aj tento semimultiplikatívny magický štvorec (nemá multiplikatívne diagonály) [1]:

27	25	156	48	84	20
75	144	18	56	52	15
24	12	45	117	50	112
16	65	21	30	108	120
140	72	40	9	60	39
78	42	80	100	6	54

V roku 2016 našiel Sébastien Miquel riešenie pre veľkosť  $7\times7$  [1]:

126	66	50	90	48	1	84
20	70	16	54	189	110	6
100	2	22	98	36	72	135
96	60	81	4	10	49	165
3	63	30	176	120	45	28
99	180	14	25	7	108	32
21	24	252	18	55	80	15

Multiplikatívne štvorce je možné nájsť napríklad vzorkovaním. Ale existencia multiplikatívneho magického štvorca veľkosti  $5 \times 5$  alebo  $6 \times 6$  je naďalej otvoreným problémom.

## Kapitola 2

## Známe otvorené problémy

### 2.1 Magické štvorce

**Hypotéza 2.1.** Existuje jediný magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$  (spolu s jeho násobkami, rotáciami a symetriami), ktorého aspoň 7 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel.

**Veta 2.2.** Nech e je prostredný prvok magického štvorca veľkosti  $3 \times 3$ . Potom je jeho magický súčet rovný 3e.

 $D\hat{o}kaz$ . Nech s je magický súčet. Označme  $a,b,\ldots,i$  prvky štvorca zľava doprava po jednotlivých riadkoch (čiže e je prostredný z nich). Potom platí 3s = (a+e+i)+(b+e+h)+(c+e+g)=(a+b+c)+(g+h+i)+3e=2s+3e, z čoho vyplýva, že s=3e.

**Dôsledok 2.3.** Nech e je prostredný prvok magického štvorca veľkosti  $3 \times 3$  a x, y sú jeho ľubovoľné dva protiľahlé prvky. Potom x + y = 2e.

**Dôsledok 2.4.** Nech z je prvok v ľubovoľnom rohu magického štvorca veľkosti  $3 \times 3$  a x, y sú prvky, ktoré susedia stranou s jeho protiľahlým rohom. Potom x + y = 2z.

 $D\hat{o}kaz$ . Opäť označme  $a, b, \ldots, i$  prvky štvorca zľava doprava po jednotlivých riadkoch. Dokážeme iba vzťah f+h=2a, ostatné z nich sú analogické. Platí c+f+i=g+h+i=3e a zároveň a+i=c+g=2e (na základe vety 2.3). Z prvého vzťahu vyjadríme c=3e-f-i, g=3e-h-i a z druhého a=2e-i. Dosadením do c+g=2e dostaneme 2(2e-i)=f+h, čím je rovnosť 2a=f+h dokázaná.

Nasledovná lema sa nám zíde pri vytváraní parametrických vzorcov [6]:

**Lema 2.5.** Všetky celočíselné riešenia rovnice  $a^2 + b^2 = c^2 + d^2$  majú parametrické vyjadrenie  $a = pr + qs, b = qr - ps, c = ps + qr, d = pr - qs, kde p, q, r, s \in \mathbb{Z}$ .

**Lema 2.6.** Nech a, b, c sú kladné celé čísla, pre ktoré platí  $a^2 + b^2 = 2c^2$ . Potom existujú  $u, v, w \in \mathbb{N}$  také, že  $a = w(u^2 + 2uv - v^2), b = w(-u^2 + 2uv + v^2), c = w(u^2 + v^2)$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Aplikovaním lemy 2.5 na rovnicu  $a^2+b^2=c^2+c^2$  dostaneme vzťahy a=pr+qs, b=qr-ps, c=ps+qr=pr-qs pre nejaké  $p,q,r,s\in\mathbb{Z}$ . Keď vyjadríme  $s=r\frac{p-q}{p+q}$  a dosadíme do a,b,c, dostaneme  $a=\frac{r}{p+q}(p^2+2pq-q^2), b=\frac{r}{p+q}(-p^2+2pq+q^2), c=\frac{r}{p+q}(p^2+q^2)$ . Keď použijeme substitúciu  $u=p,v=q,w=\frac{r}{p+q}$  (čo môžeme, pretože hodnotu výrazu  $\frac{r}{p+q}$  vieme regulovať premennou r), získame hľadanú parametrizáciu.

**Veta 2.7.** Nech  $u_1, v_1, u_2, v_2$  sú navzájom rôzne kladné celé čísla. Definujme hodnoty p, q, r, s, t nasledovne:

$$p = (u_1^2 + v_1^2)(u_2^2 + 2u_2v_2 - v_2^2)$$

$$q = (u_1^2 + 2u_1v_1 - v_1^2)(u_2^2 + v_2^2)$$

$$r = (-u_1^2 + 2u_1v_1 + v_1^2)(u_2^2 + v_2^2)$$

$$s = (u_1^2 + v_1^2)(-u_2^2 + 2u_2v_2 + v_2^2)$$

$$t = (u_1^2 + v_1^2)(u_2^2 + v_2^2)$$

Potom vieme zostrojiť nasledovné magické štvorce, ktorých aspoň 5 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel:

	$p^2$ $3t^2$ -		$-p^2$	$-q^2$	$q^2$		
$3t^2$ -	- p	$p^2 - r^2$		$t^2$		$3t^2 - q^2$	$-s^2$
	r	2	$3t^2$	$-r^2$	$-s^2$	$s^2$	
		$2(r^2 +$	$s^2$	$4p^2$	$2(q^2$	$(1+s^2)$	
		$4q^2$	2	$4t^2$	4	$4r^2$	
		$2(p^2 +$	$r^2$	$4s^2$	$2(p^2$	$(q^2 + q^2)$	
		$p^2$		$q^2$	$3t^2$ -	$-p^2-q^2$	
	γ	$-2 + s^2$	$-p^2$	$t^2$	$p^{2} +$	$-q^2 - s^2$	
	3	$t^2 - r^2$	$-s^2$	$r^2$		$s^2$	
		$p^2$	<u> </u>	$r^2$	$3t^2$ -	$-p^2-r^2$	
	q	$y^2 + s^2$	$-p^2$	$t^2$	$p^{2} +$	$-r^2-s^2$	
	3	$t^2 - q^2$	$-s^2$	$q^2$		$s^2$	

 $D\hat{o}kaz$ . Na základe vety 2.6 vidíme, že platí  $p^2+s^2=q^2+r^2=2t^2$ . Dokážeme konštrukciu prvého štvorca, zvyšné prípady sú analogické. Uvažujme štvorec v nasledovnom tvare:

$p^2$		$q^2$
_	$t^2$	_
$r^2$	_	$s^2$

Podľa vety 2.3 vidíme, že podmienka  $p^2 + s^2 = q^2 + r^2 = 2t^2$  je zachovaná. Dopočítaním zvyšných prvkov dostaneme platný magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého aspoň 5 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel.

**Výsledok 2.8.** Pre  $u_1, v_1, u_2, v_2 < 1000$  dokážu parametrické vzorce vygenerovať iba jeden magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého aspoň 7 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel (ten, ktorý poznáme). Dosiahneme ho napr. pre  $u_1 = 3, v_1 = 4, u_2 = 2, v_2 = 9$  a vydelením prvkov ich spoločným deliteľom.

Zameriame sa aj na špecifické parametrické vzorce, ktoré generujú magické štvorce veľkosti  $3\times 3$  s aspoň 6 druhými mocninami kladných celých čísel. V roku 2019 objavil Arkadiusz Wesolowski nasledovný vzorec pre  $n\in\mathbb{N}, w=6n^2+6n+2, x=2n+1, y=3n^2+2n, z=3n^2+4n+1$  [1]:

$(wz + xy)^2$	$(wy - xz)^2$	$(2y^2 - z^2)x^2 + (2z^2 - y^2)w^2$
$2(x^2y^2 + w^2z^2) - (wy + xz)^2$	$x^2y^2 + w^2z^2$	$(wy + xz)^2$
$x^2z^2 + w^2y^2$	$2(x^2y^2 + w^2z^2) - (wy - xz)^2$	$(wz - xy)^2$

Na konštrukciu ďalších parametrických vzorcov využijeme nasledovnú identitu [6]:

**Lema 2.9.** Nech  $x \in \mathbb{Z}$ . Nech  $a = x^5 - 2x$ ,  $b = x^5 + x$ ,  $c = -2x^4 + 1$ ,  $d = x^4 + 1$ . Potom  $ab(a^2 - b^2) = cd(c^2 - d^2)$ .

Veta 2.10. Nech x je kladné celé číslo. Nech  $x_1 = 8x^8 - 49x^6 + 6x^4 - 16x^2 + 2$ ,  $x_2 = 8x^8 - x^6 + 30x^4 - 40x^2 + 2$ ,  $x_3 = 8x^8 - 25x^6 + 18x^4 - 28x^2 + 2$ . Potom vieme zostrojiť nasledovné magické štvorce veľkosti  $3 \times 3$ , ktorých aspoň 6 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel.

$(2x^5 + 4x^3 - 7x)$	$x_1(x^2-2)$	$(5x^4 - 2x^2 + 2)^2$
$(x^4 + 8x^2 - 2)^2$	$(2x^5 - 2x^3 + 5x)^2$	$x_2(x^2-2)$
$x_3(x^2-2)$	$(7x^4 - 4x^2 - 2)^2$	$(2x^5 - 8x^3 - x)^2$
		4 10 24 8 - 2 6 - 2

	$(5x^4 - 2x^2 + 2)^2$	$(2x^5 + 4x^3 - 7x)^2$	$\frac{4x^{10} - 31x^8 + 76x^6 + 76x^4 - 31x^2 + 4}{2}$
	$(2x^5 - 8x^3 - x)^2$	$\frac{4x^{10} + 17x^8 + 4x^6 + 4x^4 + 17x^2 + 4}{2}$	$(7x^4 - 4x^2 - 2)^2$
ĺ	$\frac{4x^{10} + 65x^8 - 68x^6 - 68x^4 + 65x^2 + 4}{2}$	$(x^4 + 8x^2 - 2)^2$	$(2x^5 - 2x^3 + 5x)^2$

 $D\hat{o}kaz$ . Uvažujme nasledovný magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého aspoň 6 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel:

$a^2$	-	$e^2$
$b^2$	$f^2$	
_	$c^2$	$d^2$

Z dôsledku 2.4 vyplýva, že  $b^2+c^2=2e^2$ . Aplikovaním lemy 2.6 zistíme, že  $b=w(u^2+2uv-v^2), c=w(-u^2+2uv+v^2), e=w(u^2+v^2)$  pre nejaké  $u,v,w\in\mathbb{N}$ . Označme  $N=\frac{b^2-c^2}{2}$ . Potom:

$$N = \frac{w^2(u^2 + 2uv - v^2)^2 - w^2(-u^2 + 2uv + v^2)^2}{2} = 4uv(u^2 - v^2)w^2$$

Z dôsledku 2.4 vyplýva, že  $d^2+a^2=2f^2$ . Aplikovaním lemy 2.6 zistíme, že  $d=w_2(u_2^2+2u_2v_2-v_2^2), a=w_2(-u_2^2+2u_2v_2+v_2^2), f=w_2(u_2^2+v_2^2)$  pre nejaké  $u_2,v_2,w_2\in\mathbb{N}$ . Zároveň platí  $a^2+b^2=c^2+d^2=e^2+f^2$ , z čoho vyplývajú vzťahy  $d^2=a^2+b^2-c^2, f^2=a^2+b^2-\frac{b^2+c^2}{2}=a^2+\frac{b^2-c^2}{2}$ . Potom  $a^2+2N=d^2$  a  $a^2+N=f^2$ . Teda platí  $d^2-f^2=N$ . Po dosadení do d, f, N dostaneme nasledujúcu rovnosť:

$$N = w_2^2(u_2^2 + 2u_2v_2 - v_2^2)^2 - w_2^2(u_2^2 + v_2^2)^2 = 4uv(u^2 - v^2)w^2$$
$$w_2^2u_2v_2(u_2^2 - v_2^2) = w^2uv(u^2 - v^2)$$

Uvažujme špeciálny prípad  $w=w_2$ . Potom dostaneme vzťah  $u_2v_2(u_2^2-v_2^2)=uv(u^2-v^2)$ , pričom z vety 2.9 vieme, že jedno z jeho parametrických riešení je  $u_2=p^5+p, v_2=p^5-2p, u=-2p^4+1, v=p^4+1$  pre  $p\in\mathbb{Z}$ . Po spätnom dosadení do a,b,c,d,e,f, substitúcii  $x=p^2$  a dopočítaní zvyšných prvkov dostaneme prvý štvorec.

Druhý štvorec získame tak, že prvý

a	b	c
d	e	f
g	h	i

transformujeme na

c	a	$\frac{d+i}{2}$
i	$\frac{c+e}{2}$	h
$\frac{a+h}{2}$	d	e

**Výsledok 2.11.** Pre x=1 dostaneme štvorec, ktorého prvky nie sú navzájom rôzne. Pre  $1 < x < 10^8$  nedokážu parametrické vzorce vygenerovať magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého aspoň 7 prvkov sú druhé mocniny prirodzených čísel.

### 2.2 Bimagické štvorce

**Hypotéza 2.12.** Neexistuje bimagický štvorec veľkosti  $5 \times 5$ .

V predchádzajúcej kapitole sme uviedli, že neexistenciu menších bimagických štvorcov už dokázali Eduard Lucas, Luke Pebody a Jean-Claude Rosa. Lee Morgenstern neskôr dokázal tieto tvrdenia jednoduchšie pomocou duplikačnej lemy [1]:

**Lema 2.13.** (Duplikačná) Nech  $a, b, c, d \in \mathbb{N}^+$ , pre ktoré platí a + b = c + d a buď  $a^2 + b^2 = c^2 + d^2$ , alebo ab = cd. Potom c = a alebo c = b.

 $D\hat{o}kaz$ . Z prvej rovnice vyjadríme d=a+b-c a dosadíme do rovnice  $a^2+b^2=c^2+d^2$  alebo do rovnice ab=cd. Po úprave dostaneme vzťah  $c^2-ac-bc+ab=0$ , ktorý sa dá prepísať na tvar (c-a)(c-b)=0. Z toho vyplýva c=a alebo c=b.

**Veta 2.14.** (Morgenstern, 2007) Neexistuje bimagický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech a,b sú prvky v prvom riadku a prvých dvoch stĺpcoch. Nech c,d sú prvky v poslednom stĺpci a posledných dvoch riadkoch. Nech x je prvok v prvom riadku a poslednom stĺpci. Potom musia platiť vzťahy a+b+x=x+c+d aj  $a^2+b^2+x^2=x^2+c^2+d^2$ . Tým dostaneme sústavu z duplikačnej lemy, z čoho vyplýva, že c=a alebo c=b, čo je spor.

**Veta 2.15.** (Morgenstern, 2007) Neexistuje bimagický štvorec veľkosti  $4 \times 4$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech  $a, b, \ldots, o, p$  sú prvky zľava doprava v jednotlivých riadkoch štvorca. Keďže štvorec je magický, musia platiť nasledovné vzťahy:

$$a + b + c + d = m + n + o + p$$
  
 $a + f + k + p = b + f + j + n$   
 $d + g + j + m = c + g + k + o$ 

Ich sčítaním dostaneme a+d=n+o. Keďže štvorec je zároveň aj bimagický, musia platiť nasledovné vzťahy:

$$a^{2} + b^{2} + c^{2} + d^{2} = m^{2} + n^{2} + o^{2} + p^{2}$$

$$a^{2} + f^{2} + k^{2} + p^{2} = b^{2} + f^{2} + j^{2} + n^{2}$$

$$d^{2} + g^{2} + j^{2} + m^{2} = c^{2} + g^{2} + k^{2} + o^{2}$$

Ich sčítaním dostaneme  $a^2 + d^2 = n^2 + o^2$ . Tým dostaneme sústavu z duplikačnej lemy, z čoho vyplýva, že n = a alebo n = d, čo je spor.

Morgenstern okrem toho hľadal bimagické štvorce veľkosti  $5 \times 5$  svojou výpočtovou metódou a prišiel k nasledujúcemu zisteniu [1].

**Veta 2.16.** (Morgenstern, 2014) Neexistuje bimagický štvorec veľkosti 5 × 5, ktorého prvky sú čísla od 1 do 1500.

Jeho metóda spočívala v nájdení štvoríc navzájom rôznych kladných celých čísel (A,G,S,Y),(C,H,R,W),(E,I,Q,U), pre ktoré platí:

$$A + G + S + Y = C + H + R + W = E + I + Q + U$$
$$A^{2} + G^{2} + S^{2} + Y^{2} = C^{2} + H^{2} + R^{2} + W^{2} = E^{2} + I^{2} + Q^{2} + U^{2}$$

Na základe týchto hodnôt dopočítal zvyšné prvky štvorca:

A	b	C	d	E
f	G	H	Ι	j
k	l	m	n	o
p	Q	R	S	t
U	v	W	x	Y

Chceli sme zefektívniť Morgensternov algoritmus. Urobili sme niekoľko pozorovaní. Je zrejmé, že magické štvorce sú uzavreté na kladný celočíselný násobok. Z nasledovnej lemy vyplýva, že sú uzavreté aj na konštantný posun:

**Lema 2.17.** (Posunová) Nech  $n \in \mathbb{N}$ . Nech  $a_1, \ldots, a_n, b_1, \ldots, b_n \in \mathbb{N}$ . Ak  $\sum_{k=1}^n a_k = \sum_{k=1}^n b_k$  aj  $\sum_{k=1}^n a_k^2 = \sum_{k=1}^n b_k^2$ , potom pre všetky  $x \in \mathbb{Z}$  platí:

$$\sum_{k=1}^{n} (a_k + x) = \sum_{k=1}^{n} (b_k + x)$$
$$\sum_{k=1}^{n} (a_k + x)^2 = \sum_{k=1}^{n} (b_k + x)^2$$

Dôkaz.

$$\sum_{k=1}^{n} (a_k + x) = \sum_{k=1}^{n} a_k + nx = \sum_{k=1}^{n} b_k + nx = \sum_{k=1}^{n} (b_k + x)$$

$$\sum_{k=1}^{n} (a_k + x)^2 = \sum_{k=1}^{n} a_k^2 + 2x \sum_{k=1}^{n} a_k + nx^2 = \sum_{k=1}^{n} b_k^2 + 2x \sum_{k=1}^{n} b_k + nx^2 = \sum_{k=1}^{n} (b_k + x)^2$$

**Dôsledok 2.18.** Nech X je bimagický štvorec. Nech  $a,b\in\mathbb{Z}$ , pričom  $a\neq 0$ . Potom aX+b je bimagický štvorec s potenciálne zápornými prvkami.

Vďaka tomu vieme definovať normálne formy bimagických štvorcov. Nech n je veľkosť daného útvaru. Potom:

Veta 2.19. Nech X je bimagický štvorec, n je jeho veľkosť a  $x_{min}, x_{max}$  sú jeho najmenším, resp. najväčším prvkom. Nech S je magický a T je bimagický súčet tohto štvorca. Nech  $a, b \in \mathbb{Z}$ , pričom  $a \neq 0$ .

- 1.  $Ak \ a = 1, b = 1 x_{min}, \ tak \ aX + b \ je \ bimagický štvorec, ktorého najmenší prvok je 1.$
- 2.  $Ak \ a = -2, b = x_{min} + x_{max}, \ tak \ aX + b \ je \ bimagický štvorec s potenciálne zápornými prvkami, ktorého najmenší prvok má opačnú hodnotu ako najväčší prvok.$
- 3.  $Ak \ a = -n, b = S$ , tak aX + b je bimagický štvorec s potenciálne zápornými prvkami, ktorého magický súčet je 0.
- 4.  $Ak \ a = 1 n, b = S x, \ tak \ aX + b \ je \ bimagický štvorec s potenciálne zápornými prvkami, ktorého magický súčet je rovný danému prvku <math>x$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Výpočtom.

Veta 2.20. Nech A, B, C, D, E, F, G, H sú navzájom rôzne celé čísla, pričom:

$$A + B + C + D = E + F + G + H = 0$$
$$A^{2} + B^{2} + C^{2} + D^{2} = E^{2} + F^{2} + G^{2} + H^{2}$$

Potom existujú  $a, b, c, e, f, g \in \mathbb{Z}$  také, že:

$$a^{2} + b^{2} + c^{2} = e^{2} + f^{2} + g^{2}$$

$$(2A, 2B, 2C, 2D) = (-a + b + c, a - b + c, a + b - c, -a - b - c)$$

$$(2E, 2F, 2G, 2H) = (-e + f + g, e - f + g, e + f - g, -e - f - g)$$

Dôkaz. Dosadením D=-A-B-C, H=-E-F-G do druhej rovnice dostaneme vzťah  $A^2+B^2+C^2+(-A-B-C)^2=E^2+F^2+G^2+(-E-F-G)^2$ . Ten sa dá upraviť na tvar  $(A+B)^2+(A+C)^2+(B+C)^2=(E+F)^2+(E+G)^2+(F+G)^2$ . Nech a=A+B, b=A+C, c=B+C, e=E+F, g=E+G, h=F+G. Potom  $a^2+b^2+c^2=e^2+f^2+g^2$ . Zároveň si vieme sústavou rovníc odvodiť, že  $A=\frac{-a+b+c}{2}, B=\frac{a-b+c}{2}, C=\frac{a+b-c}{2}, E=\frac{-e+f+g}{2}, F=\frac{e-f+g}{2}, G=\frac{e+f-g}{2}$ . Spätným dosadením zistíme, že  $D=\frac{-a-b-c}{2}, H=\frac{-e-f-g}{2}$ , čím je dôkaz ukončený. □

**Veta 2.21.** Nech  $K \in \mathbb{N}$ . Nech  $A_1, A_2, A_3, A_4, B_1, B_2, B_3, B_4, C_1, C_2, C_3, C_4$  sú navzájom rôzne celé čísla, pričom:

$$A_1 + A_2 + A_3 + A_4 = B_1 + B_2 + B_3 + B_4 = C_1 + C_2 + C_3 + C_4 = 0$$
  
 $A_1^2 + A_2^2 + A_3^2 + A_4^2 = B_1^2 + B_2^2 + B_3^2 + B_4^2 = C_1^2 + C_2^2 + C_3^2 + C_4^2 = K$ 

Nech  $x, y \in \mathbb{Z}$ . Potom existuje iba konečne veľa  $s \in \mathbb{Z}$ , pre ktoré je nasledujúca časť štvorca veľkosti  $5 \times 5$  bimagická:

$A_1$	x	$B_1$	y	$C_1$
_	$A_2$	$B_2$	$C_2$	_
_	_	s	_	_
_	$C_3$	$B_3$	$A_3$	_
$C_4$	_	$B_4$	_	$A_4$

 $D\hat{o}kaz$ . Prvý riadok má magický súčet  $A_1 + B_1 + C_1 + x + y$  a bimagický súčet  $A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + x^2 + y^2$ . Prostredný stĺpec má magický súčet s a bimagický súčet  $k + s^2$ . Z toho vyplýva, že musia platiť nasledovné vzťahy:

$$A_1 + B_1 + C_1 + x + y = s$$
$$A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + x^2 + y^2 = s^2 + K$$

Z prvého vyjadríme  $y = s - A_1 - B_1 - C_1 - x$ . Dosadením vznikne vzťah  $A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + x^2 + (s - A_1 - B_1 - C_1 - x)^2 = s^2 + K$ , ktorý sa dá upraviť na tvar  $x^2 - x[s - (A_1 + B_1 + C_1)] - s(A_1 + B_1 + C_1) + A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + A_1B_1 + A_1C_1 + B_1C_1 + \frac{K}{2} = 0$ . Nech  $S' = A_1 + B_1 + C_1$ . Riešením tejto kvadratickej rovnice je:

$$x = \frac{s - S' \pm \sqrt{(s + S')^2 - 4(A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + A_1B_1 + A_1C_1 + B_1C_1 + \frac{K}{2})}}{2}$$

Keďže  $x \in \mathbb{Z}$ , nutne  $(s+S')^2 - 4(A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + A_1B_1 + A_1C_1 + B_1C_1 + \frac{K}{2}) = n^2$  pre nejaké  $n \in \mathbb{N}$ . Po úprave dostaneme nasledovný vzťah:

$$(s+n+S')(s-n+S') = 4(A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + A_1B_1 + A_1C_1 + B_1C_1 + \frac{K}{2})$$

Keďže všetky výrazy sú celé čísla, existuje iba konečný počet rozkladov čísla  $4(A_1^2 + B_1^2 + C_1^2 + A_1B_1 + A_1C_1 + B_1C_1 + \frac{K}{2})$  na dva prvočinitele, z čoho vyplýva, že existuje iba konečný počet vyhovujúcich s (ktoré môžeme nájsť faktorizáciou).

**Výsledok 2.22.** Pre h < 12500 neexistuje bimagický štvorec veľkosti  $5 \times 5$ . Podarilo sa nájsť štyri magické štvorce veľkosti  $5 \times 5$  so zápornými prvkami, ktoré majú iba 3 zlé bimagické súčty:

58	30	-10	-232	-76
-234	-80	44	26	14
160	-18	-230 -74		-68
-198	66	48	-12	-134
-16	-228	-82 62		34
58	30	-10	-232	-76
-234	-80	44	26	14
96	-18	-230	-74	-4
-134	66	48	-12	-198
-16	-228	-82	62	34
58	30	-10	-232	-76
14	-80	44	26	-234
I	00		_~	201
-88	-18	-230	-74	180
-88 $-198$		-230 $48$	_	
	-18		-74	180
-198	-18 66	48	-74 $-12$	180 -134
-198 $-16$	-18 $66$ $-228$	48 -82	-74 $-12$ $62$	180 -134 34
-198 $-16$ $58$	-18 66 -228	48 -82 -10	-74 $-12$ $62$ $-232$	180 -134 34 -76
-198 -16 58 14	-18 66 -228 30 -80	48 -82 -10 44		180 -134 34 -76 -234

### 2.3 Multiplikatívne magické štvorce

**Hypotéza 2.23.** Neexistuje multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $5 \times 5$  alebo  $6 \times 6$ .

**Veta 2.24.** (Morgenstern, 2007) Neexistuje multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech a,b sú prvky v prvom riadku a prvých dvoch stĺpcoch. Nech c,d sú prvky v poslednom stĺpci a posledných dvoch riadkoch. Nech x je prvok v prvom riadku a poslednom stĺpci. Potom musia platiť vzťahy a+b+x=x+c+d aj abx=xcd. Tým dostaneme sústavu z duplikačnej lemy, z čoho vyplýva, že c=a alebo c=b, čo je spor.

**Veta 2.25.** (Morgenstern, 2007) Neexistuje multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $4 \times 4$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech  $a,b,\ldots,o,p$  sú prvky zľava doprava v jednotlivých riadkoch štvorca. Keďže štvorec je magický, musia platiť nasledovné vzťahy:

$$a + b + c + d = m + n + o + p$$
  
 $a + f + k + p = b + f + j + n$   
 $d + g + j + m = c + g + k + o$ 

Ich sčítaním dostaneme a+d=n+o. Keďže štvorec je zároveň aj multiplikatívny, musia platiť nasledovné vzťahy:

$$abcd = mnop$$

$$afkp = bfjn$$

$$dgjm = cgko$$

Ich vynásobením dostaneme ad=no. Tým dostaneme sústavu z duplikačnej lemy, z čoho vyplýva, že n=a alebo n=d, čo je spor.

Multiplikatívne magické štvorce veľkosti  $5 \times 5$  sú už pomerne dobre preskúmané. Christian Boyer dokázal hrubou silou nasledovné tvrdenia [1]:

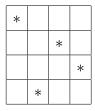
**Veta 2.26.** (Boyer, 2009) Neexistuje multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $5 \times 5$ , ktorého prvky sú menšie ako 1000 alebo jeho multiplikatívny súčin je menší ako prostredný prvok vynásobený  $10^9$ .

Morgenstern dospel po prehľadávaní štvorcov veľkosti  $6\times 6$  hrubou silou k nasledovnému výsledku [1]:

**Veta 2.27.** (Morgenstern, 2007) Neexistuje multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $6 \times 6$ , ktorého prvky sú menšie ako 136.

**Definícia 2.28.** Nech S je magický alebo multiplikatívny štvorec. Podmnožinu prvkov V nazývame **vzorkou**, ak sa v každom riadku, stĺpci a diagonále nachádza práve jeden prvok z V. Každý prvok štvorca z V môžeme vynásobiť číslom  $n \in \mathbb{N}^+$  - vtedy hovoríme o **prenásobení vzorky** V **číslom** n.

Štvorce veľkosti  $3\times 3$ nemajú žiadnu vzorku. Pre veľkosť  $4\times 4$ existuje napríklad táto vzorka:



**Veta 2.29.** Nech A je multiplikatívny štvorec, V je ľubovoľná jeho vzorka a  $n \in \mathbb{N}^+$ . Nech B je štvorec, ktorý vznikne prenásobením vzorky V číslom n. Potom B je multiplikatívny štvorec.

 $D\hat{o}kaz$ . Každý riadok, stĺpec aj diagonála štvorca A je prenásobená tým istým číslom. Z toho vyplýva, že multiplikatívna vlastnosť zostáva zachovaná.

**Definícia 2.30.** Nech  $n \in \mathbb{N}^+$ . Nech S je magický alebo multiplikatívny štvorec veľkosti  $n \times n$  a  $v_1, \ldots, v_n$  sú jeho disjunktné vzorky. Potom nazývame skupinu  $v_1, \ldots, v_n$ štvorcovou vzorkou.

**Výsledok 2.31.** Aproximačná metóda vzorkovaním nenašla žiaden multiplikatívny magický štvorec veľkosti  $6 \times 6$  pre nízku prvočíselnú hranicu (v našom prípade sme si zvolili h = 17). Nasledovný multiplikatívny štvorec mal najmenšie rozpätie súčtov 26:

150	384	297	78	308	340
352	102	120	220	351	420
330	252	286	450	136	96
459	300	192	336	110	143
156	121	140	306	480	360
112	390	510	176	180	198

## Kapitola 3

## Nové otvorené problémy

Najprv dokážeme nasledovnú lemu, ktorá nám zjednoduší prácu:

**Lema 3.1.** (Jednotková) Nech  $n \in \mathbb{N}^+$ . Nech  $a_1, \ldots, a_n, b$  sú navzájom rôzne kladné celé čísla. Potom:

1. nasledovná sústava nemá riešenie:

$$\sum_{k=1}^{n} a_k = b$$

$$\sum_{k=1}^{n} a_k^2 = b^2$$

2. nasledovná sústava má jediné riešenie pre  $a_1 = 1, a_2 = 2, a_3 = 3, b = 6$ :

$$\sum_{k=1}^{n} a_k = b$$

$$\sum_{k=1}^{n} a_k = b$$

$$\prod_{k=1}^{n} a_k = b$$

- 1. Pre n=1 dostaneme vzťah  $a_1=b,$  čo je spor. Ak  $n\geq 2,$  tak dosade-Dôkaz. ním bdo druhej rovnice dostaneme nutný vzťah  $\sum_{k=1}^n a_k^2 = (\sum_{k=1}^n a_k)^2,$  čo sa dá upraviť na tvar  $\sum_{i\neq j} a_i a_j = 0$ . To je spor, keďže každé  $a_i$  aj  $a_j$  je kladné, a teda ich súčet nemôže byť nulový.
  - 2. Pre n=1 dostaneme vzťah  $a_1=b,$  čo je spor<br/>. Pre n=2 odvodíme vzťah  $a_1 + a_2 = a_1 a_2$ , z čoho vyplýva, že  $a_1 = \frac{a_2}{a_2 - 1}$ . Keďže  $gcd(a_2 - 1, a_2) = 1$ , zlomok môže mať celočíselnú hodnotu jedine pre  $a_2 = 2$ . Z toho odvodíme, že aj  $a_1 = 2$ , čo je spor. Pre  $n \geq 4$  sa dá dokázať indukciou, že  $\sum_{k=1}^n a_k < \prod_{k=1}^n a_k$  ak  $a_1, \ldots, a_n$

sú navzájom rôzne kladné celé čísla. Pre n=3 musí platiť  $a_1+a_2+a_3=a_1a_2a_3$ , čo sa dá prepísať na tvar  $a_1+a_2=a_3(a_1a_2-1)$ . Indukciou sa dá dokázať, že  $a_1+a_2< a_1a_2-1$  pre  $a_1,a_2\geq 2$ . Teda nutne  $a_1=1,a_2=2$ , z čoho vyplýva  $a_3=3,b=6$ .

### 3.1 Bimagické grafy

#### 3.1.1 Vrcholovo bimagické grafy

**Definícia 3.2.** Nech G je súvislý jednoduchý netriviálny graf. Ak existuje vrcholové ohodnotenie grafu G také, že platí:

- 1. vrcholom sú priradené navzájom rôzne kladné celé čísla
- 2. súčet susedov každého vrcholu je rovnaký
- 3. súčet druhých mocnín susedov každého vrcholu je rovnaký

tak G nazývame vrcholovo bimagickým grafom.

**Veta 3.3.** Nech G je vrcholovo bimagický graf. Ak G obsahuje dvojicu vrcholov stupňa 1, potom majú spoločného suseda.

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech G obsahuje dva vrcholy u, v stupňa 1, ktoré nemajú spoločného suseda. Nech x je hodnota vrcholu u. Nech y je hodnota vrcholu v.

Nech sú vrcholy u,v susedné. Podľa u má graf magický súčet y a podľa v má graf magický súčet x. Z toho vyplýva x=y, čo je spor s tým, že vrcholom sú priradené navzájom rôzne čísla.

Nech majú vrcholy u, v rôznych susedov  $w_1, w_2$ . Označme hodnoty týchto vrcholov  $z_1, z_2$ . Podľa u má graf magický súčet  $z_1$  a podľa v má graf magický súčet  $z_2$ . Z toho vyplýva  $z_1 = z_2$ , čo je opäť spor.

Dôsledok 3.4. Stromy nie sú vrcholovo bimagické.

 $D\hat{o}kaz$ . Z predchádzajúcej vety vyplýva, že jediným stromom, ktorý môže byť vrcholovo bimagickým, je  $K_{1,n}$  pre nejaké  $n \in \mathbb{N}$ . Nech v je koreň tohto stromu a  $v_1, \ldots, v_n$  sú jeho listy. Nech b je hodnota koreňa a  $a_1, \ldots, a_n$  sú hodnoty jeho listov. Podľa v má graf magický súčet  $\sum_{k=1}^n a_k$  a podľa  $v_1$  má graf magický súčet b. Podľa v má graf bimagický súčet  $\sum_{k=1}^n a_k^2$  a podľa  $v_1$  má graf magický súčet  $b^2$ . Z toho vyplýva, že by sústava z jednotkovej lemy mala riešenie, čo je spor.

**Veta 3.5.** Nech G je vrcholovo bimagický graf. Potom majú všetky vrcholy stupňa 2 rovnakú množinu susedov.

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech G obsahuje dva vrcholy u, v stupňa 2, ktoré nemajú rovnakú množinu susedov. Nech x je hodnota vrcholu u. Nech y je hodnota vrcholu v.

Nech sú vrcholy u, v susedné. Nech  $w_1$  je druhý sused u a  $z_1$  je jeho hodnota. Nech  $w_2$  je druhý sused v a  $z_2$  je jeho hodnota. Podľa u má graf magický súčet  $y+z_1$  a podľa v má graf magický súčet  $x+z_2$ . Podľa u má graf bimagický súčet  $y^2+z_1^2$  a podľa v má graf bimagický súčet  $x^2+z_2^2$ . To znamená, že  $x+z_2=y+z_1$  a zároveň  $x^2+z_2^2=y^2+z_1^2$ . Z duplikačnej lemy potom vyplýva, že y=x alebo  $y=z_2$ , čo je spor s tým, že vrcholom sú priradené navzájom rôzne čísla.

Nech majú vrcholy u, v práve jedného spoločného suseda w, jeho hodnotu označíme z. Nech  $w_1$  je druhý sused u a  $z_1$  je jeho hodnota. Nech  $w_2$  je druhý sused v a  $z_2$  je jeho hodnota. Podľa u má graf magický súčet  $z + z_1$  a podľa v má graf magický súčet  $z + z_2$ . Z toho vyplýva  $z_1 = z_2$ , čo je spor.

Nech majú vrcholy u,v odlišných susedov. Nech  $w_1,w_2$  sú susedia u, pričom ich hodnoty sú  $z_1,z_2$ . Nech  $w_3,w_4$  sú susedia v, pričom ich hodnoty sú  $z_3,z_4$ . Podľa u má graf magický súčet  $z_1+z_2$  a podľa v má graf magický súčet  $z_3+z_4$ . Podľa u má graf bimagický súčet  $z_1^2+z_2^2$  a podľa v má graf bimagický súčet  $z_3^2+z_4^2$ . To znamená, že  $z_1+z_2=z_3+z_4$  a zároveň  $z_1^2+z_2^2=z_3^2+z_4^2$ . Z duplikačnej lemy potom vyplýva, že  $z_3=z_1$  alebo  $z_3=z_2$ , čo je opäť rovnaký spor.

**Veta 3.6.** Nech G je vrcholovo bimagický graf. Potom má každá dvojica nesusedných vrcholov stupňa 3 buď rovnakú množinu susedov, alebo nemá spoločného suseda.

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech G obsahuje dva nesusedné vrcholy u,v stupňa 3, ktoré majú práve jedného alebo dvoch spoločných susedov. Nech x je hodnota vrcholu u. Nech y je hodnota vrcholu v.

Nech majú vrcholy u,v práve jedného spoločného suseda w, jeho hodnotu označíme z. Nech  $w_1,w_2$  sú zvyšní susedia u a  $z_1,z_2$  sú ich hodnoty. Nech  $w_3,w_4$  sú zvyšní susedia v a  $z_3,z_4$  sú ich hodnoty. Podľa u má graf magický súčet  $z+z_1+z_2$  a podľa v má graf magický súčet  $z+z_1+z_2$  a podľa v má graf magický súčet  $z^2+z_1^2+z_2^2$  a podľa v má graf magický súčet  $z^2+z_3^2+z_4^2$ . To znamená, že  $z_1+z_2=z_3+z_4$  a zároveň  $z_1^2+z_2^2=z_3^2+z_4^2$ . Z duplikačnej lemy potom vyplýva, že  $z_3=z_1$  alebo  $z_3=z_2$ , čo je spor s tým, že vrcholom sú priradené navzájom rôzne čísla.

Nech majú vrcholy u, v práve dvoch spoločných susedov  $w_1, w_2$ , ich hodnoty označíme  $z_1, z_2$ . Nech  $w_3$  je zvyšný sused u a  $z_3$  je jeho hodnota. Nech  $w_4$  je zvyšný sused v a  $z_4$  je jeho hodnota. Podľa u má graf magický súčet  $z_1 + z_2 + z_3$  a podľa v má graf magický súčet  $z_1 + z_2 + z_4$ . Z toho vyplýva  $z_3 = z_4$ , čo je opäť spor.

**Veta 3.7.** Nech G je vrcholovo bimagický graf. Nech e je most v G. Nech  $G_1, G_2$  sú komponenty, ktoré vzniknú odobraním e z G. Potom  $G_1 \cup e$ ,  $G_2 \cup e$  sú vrcholovo bimagické grafy.

 $D\hat{o}kaz$ . Zrejmý.

Veta 3.8. Jediný kubický graf, ktorý je vrcholovo bimagický, je  $K_{3,3}$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Nech G je kubický graf, o ktorom vieme, že je vrcholovo bimagický. V grafe G určite existujú dva susedné vrcholy u, v. Nech  $w_1, w_2$  sú zvyšní susedia u. Nech  $w_3, w_4$  sú zvyšní susedia v. Vrcholy u, v sú susedné a majú stupeň 3. Rozoberieme všetky možnosti:

1. Nech sú  $w_1, w_2, w_3, w_4$  navzájom rôzne. Vrcholy  $w_1$  a v majú spoločného suseda u, takže z vety 3.6 vyplýva, že sú buď susedné, alebo musia mať všetkých susedov spoločných. Susedné byť nemôžu, pretože potom by mal v stupeň aspoň 4. Teda v G musí existovať hrana  $w_1w_3$  aj hrana  $w_1w_4$ .

Zároveň, vrcholy  $w_2$  a v majú tiež spoločného suseda u, takže z vety 3.6 vyplýva, že sú buď susedné, alebo musia mať všetkých susedov spoločných. Susedné byť nemôžu, pretože potom by mal v stupeň aspoň 4. Teda v G musí existovať hrana  $w_2w_3$  aj hrana  $w_2w_4$ .

Tým sme dostali graf  $K_{3,3}$ , ktorý vieme vrcholovo bimagicky ohodnotiť.

2. Nech  $w_1 = w_3$  a  $w_2 \neq w_4$ . Vrcholy  $w_1$  a  $w_2$  majú spoločného suseda u, takže z vety 3.6 vyplýva, že sú buď susedné, alebo musia mať všetkých susedov spoločných. Teda v G musí existovať hrana  $w_1w_2$  alebo hrana  $w_2v$ .

Zároveň, vrcholy  $w_1$  a  $w_4$  majú spoločného suseda v, takže z vety 3.6 vyplýva, že sú buď susedné, alebo musia mať všetkých susedov spoločných. Teda v G musí existovať hrana  $w_1w_4$  alebo hrana  $w_4u$ .

Lenže ak z každých dvoch potenciálnych hrán pridáme do G aspoň jednu, tak jeden z vrcholov  $u, v, w_1$  bude mať stupeň aspoň 4, čo je spor s tým, že graf je kubický.

3. Nech  $w_1 = w_3$  a  $w_2 = w_4$ . Vrcholy  $w_1$  a  $w_2$  majú spoločných susedov u, v, takže z vety 3.6 vyplýva, že sú buď susedné, alebo musia mať všetkých susedov spoločných. Teda v G musí existovať hrana  $w_1w_2$  alebo dvojice hrán  $w_1w_5$  a  $w_2w_5$  pre nejaký nový vrchol  $w_5$ .

Ak je v G hrana  $w_1w_2$ , dostaneme graf  $K_4$ . O ňom sa môžeme ľahko presvedčiť, že nie je vrcholovo bimagický. Ak priradíme vrcholom hodnoty a, b, c, d, tak musí platiť, že magické súčty a + b + c, a + b + d, a + c + d, b + c + d sú rovnaké. To je možné len v prípade, že a = b = c = d, čo je spor s tým, že vrcholom sú priradené navzájom rôzne čísla.

Ak sú v G hrany  $w_1w_5$  aj  $w_2w_5$  pre nejaký nový vrchol  $w_5$ , tiež dôjdeme k sporu. Vrcholy u a  $w_5$  majú spoločných susedov  $w_1, w_2$ , takže z vety 3.6 vyplýva, že sú buď susedné, alebo musia mať všetkých susedov spoločných. Susedné byť nemôžu, pretože potom by mal u stupeň aspoň 4. Teda by v G musela existovať hrana  $vw_5$ , čo tiež nie je možné, pretože potom by mal v stupeň aspoň 4.

Veta 3.9. Nech G je vrcholovo bimagický graf a u, v sú nejaké jeho dva vrcholy. Nech x je počet susedov vrcholu u, ktoré nie sú susedmi vrcholu v. Nech y je počet susedov vrcholu v, ktoré nie sú susedmi vrcholu u. Potom platí:

$$x = 0 \iff y = 0$$
$$x, y \neq 1$$
$$(x, y) \neq (2, 2)$$

 $D\hat{o}kaz$ . Ak pre vrcholy u,v zrátame magický alebo bimagický súčet, ich spoloční susedia budú zarátaní na oboch stranách. Stačí sa preto venovať magickému a bimagickému súčtu vrcholov, ktoré nie sú zároveň susedmi u aj v (tých je x, resp. y). Sporom budeme predpokladať, že G je vrcholovo bimagický a jedna z podmienok nie je splnená. To znamená, že nasledovná sústava má riešenie:

$$\sum_{k=1}^{x} a_k = \sum_{k=1}^{y} b_k$$
$$\sum_{k=1}^{x} a_k^2 = \sum_{k=1}^{y} b_k^2$$

ak  $a_1, \ldots, a_x, b_1, \ldots, b_y$  sú navzájom rôzne kladné celé čísla.

Ak neplatí prvý vzťah, tak BUNV nech x > 0 a y = 0. Druhá rovnica by potom mala tvar  $\sum_{k=1}^{x} a_k^2 = 0$ . Jediné riešenie tejto rovnice je zjavne nulové, čo je spor s tým, že vo vrcholovo bimagickom grafe sú vrcholom priradené kladné čísla.

Ak neplatí druhý vzťah, tak BUNV nech y=1. Potom dostaneme sústavu z jednotkovej lemy, o ktorej vieme, že nemá riešenie (čo je spor).

Ak neplatí tretí vzťah, tak musí platiť  $a_1 + a_2 = b_1 + b_2$  aj  $a_1^2 + a_2^2 = b_1^2 + b_2^2$ . Z duplikačnej lemy potom vyplýva  $b_1 = a_1$  alebo  $b_1 = a_2$ , čo je spor s tým, že vo vrcholovo bimagickom grafe sú vrcholom priradené navzájom rôzne čísla.

**Veta 3.10.** Pre každé  $i, j \in \mathbb{N}, 2 \leq i \leq j, (i, j) \neq (2, 2)$  platí, že graf  $K_{i,j}$  je vrcholovo bimagický.

 $D\hat{o}kaz$ . Indukciou vzhľadom na i, j. Najprv ukážeme, že grafy  $K_{2,j}, K_{3,j}, K_{4,4}$  a  $K_{4,5}$  sú vrcholovo bimagické.

Graf  $K_{2,n}$  pre  $n \geq 3$  je vrcholovo bimagický - stačí do prvej partície dať prvky  $\frac{n(n-1)}{2} + 1$  a  $\frac{n(n-1)(3n^2 - 7n + 14)}{24}$  a do druhej partície prvky 1 až n-1 spolu s  $\frac{n(n-1)(3n^2 - 7n + 14)}{24} + 1$ .

Graf  $K_{3,n}$  pre  $n \geq 3$  je vrcholovo bimagický - stačí do prvej partície dať prvky  $1, \frac{n(n+1)}{2} - 1$  a  $\frac{n(n+1)(3n^2 - n - 14)}{24} + 1$  a do druhej partície prvky 2 až n spolu s  $\frac{n(n+1)(3n^2 - n - 14)}{24} + 2$ .

Graf  $K_{4,4}$  je vrcholovo bimagický - stačí do prvej partície dať prvky 1, 4, 6, 7 a do druhej partície prvky 2, 3, 5, 8.

Graf  $K_{4,5}$  je vrcholovo bimagický - stačí do prvej partície dať prvky 2, 12, 13, 15 a do druhej partície prvky 1, 4, 8, 10, 19.

Teraz dokážeme, že ak je  $K_{i,j}$  vrcholovo bimagický, tak je aj  $K_{i+2,j+3}$ . Do jednej partície stačí pridať prvky 4k, 5k a do druhej prvky k, 2k, 6k, pričom  $k \in \mathbb{N}$  zvolíme dostatočne veľké (aby boli prvky navzájom rôzne).

**Výsledok 3.11.** Jediné súvislé grafy s menej ako 10 vrcholmi, ktoré spĺňajú všetky podmienky (a teda môžu byť vrcholovo bimagickými), sú  $K_{2,3}$ ,  $K_{2,4}$ ,  $K_{2,5}$ ,  $K_{2,6}$ ,  $K_{2,7}$ ,  $K_{3,3}$ ,  $K_{3,4}$ ,  $K_{3,5}$ ,  $K_{3,6}$ ,  $K_{4,4}$ ,  $K_{4,5}$ ,  $K_{2,3,3}$ ,  $K_{2,3,4}$  a  $K_{3,3,3}$ .

Vieme, že  $K_{i,j}$  je vrcholovo bimagický pre  $i,j \geq 2, (i,j) \neq (2,2)$ . Môžeme sa ľahko

presvedčiť, že aj zvyšné grafy majú vrcholové bimagické ohodnotenie:

$$K_{2,3,3} \to 11, 13 \mid 1, 8, 15 \mid 3, 5, 16$$
  
 $K_{2,3,4} \to 11, 19 \mid 1, 9, 20 \mid 1, 2, 6, 21$   
 $K_{3,3,3} \to 1, 12, 14 \mid 2, 9, 16 \mid 4, 6, 17$ 

**Definícia 3.12.** Nech G je vrcholovo bimagický graf s n vrcholmi. Ak sú vrcholom priradené čísla z množiny  $\{1, 2, ..., n\}$ , tak G nazývame **vrcholovo superbimagickým** grafom.

Existuje vrcholovo superbimagický graf? Keďže zatiaľ vieme vrchovo bimagicky ohodnotiť len kompletné bipartitné grafy, musíme skúmať tie.

**Veta 3.13.** Pre  $n \in \{7, 8, 11, 12\}$  existuje práve jeden vrcholovo superbimagický kompletný bipartitný graf.

Dôkaz. Hrubou silou.

$$n = 7 \to \{1, 2, 4, 7\} \mid \{3, 5, 6\}$$

$$n = 8 \to \{1, 4, 6, 7\} \mid \{2, 3, 5, 8\}$$

$$n = 11 \to \{1, 3, 4, 5, 9, 11\} \mid \{2, 6, 7, 8, 10\}$$

$$n = 12 \to \{1, 3, 7, 8, 9, 11\} \mid \{2, 4, 5, 6, 10, 12\}$$

**Veta 3.14.** Vrcholovo superbimagický kompletný bipartitný graf s n vrcholmi existuje práve vtedy, keď n=4k alebo n=4k-1 pre  $k\geq 2$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Najprv dokážeme, že ak n=4k alebo  $n=4k-1, k\geq 2$ , tak existuje vrcholovo superbimagický kompletný bipartitný graf, ktorý má n vrcholov. Stačí nám dokázať, že dané tvrdenie platí pre všetky n tvaru 8k-1, 8k, 8k+3, 8k+4. To urobíme matematickou indukciou vzhľadom na k. Pre k=1 existujú vyhovujúce ohodnotenia (uvedené vo vete 3.13).

Indukčný krok je potom jednoduchý. Uvedieme ho pre prípad n=8k, ostatné z nich sú analogické. Predpokladajme, že pre n=8k existuje superbimagické ohodnotenie. Pre n=8(k+1) ho zostrojíme nasledovne: najprv vezmeme superbimagické ohodnotenie pre n=8k (ostanú nám nepriradené čísla  $8k+1, \ldots 8k+8$ ). Potom na jednu stranu pridáme čísla 8k+1, 8k+4, 8k+6, 8k+7 a na druhú stranu 8k+2, 8k+3, 8k+5, 8k+8. Na obe strany sme pridali čísla s rovnakým súčtom aj rovnakým súčtom druhých mocnín. Ak bolo pôvodné ohodnotenie superbimagické, tak aj nové ohodnotenie pre n=8(k+1)

je superbimagické.

Ak n=4k+1 alebo  $n=4k+2, k\in\mathbb{N}$ , tak požadovaný graf neexistuje. Predpokladajme sporom, že taký graf existuje. Potom sa množina  $\{1,2,\ldots,n\}$  dá rozdeliť na dve disjunktné podmnožiny s rovnakým súčtom aj súčtom druhých mocnín. Súčet tejto množiny je  $\frac{n(n+1)}{2}$ . Každá podmnožina by teda musela mať súčet  $\frac{n(n+1)}{4}$ . Lenže ak n=4k+1 alebo  $n=4k+2, k\in\mathbb{N}$ , tak výraz  $\frac{n(n+1)}{4}$  nie je celé číslo, čo je spor.

Hypotéza 3.15. Každý vrcholovo bimagický graf je kompletný bipartitný.

#### 3.1.2 Hranovo bimagické grafy

**Definícia 3.16.** Nech G je súvislý jednoduchý netriviálny graf. Ak existuje hranové ohodnotenie grafu G také, že platí:

- 1. hranám sú priradené navzájom rôzne kladné celé čísla
- 2. súčet incidentných hrán každého vrcholu je rovnaký
- 3. súčet druhých mocnín incidentných hrán každého vrcholu je rovnaký

tak G nazývame hranovo bimagickým grafom.

Jeden z hranovo bimagických grafov je cesta na dvoch vrcholoch (s ľubovoľným kladným ohodnotením). Zaujímavá skupina potenciálne hranovo bimagických grafov je  $K_{n,n}$ : sú ekvivalentné semibimagickým štvorcom veľkosti  $n \times n$ . A keďže už poznáme semibimagické štvorce veľkosti  $4 \times 4$  a väčšie, tak  $K_{n,n}$  je hranovo bimagický pre  $n \geq 4$ .

**Veta 3.17.** Nech G je hranovo bimagický graf, ktorý má aspoň tri vrcholy. Potom G neobsahuje vrchol stupňa 1.

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech u je vrchol stupňa 1, v je jeho jediný sused a x je hodnota hrany medzi vrcholmi u,v. Potom podľa u musí platiť, že magický súčet je x. Lenže ak je G súvislý a má aspoň tri vrcholy, tak vrchol v musí mať ešte ďalší susedný vrchol w. Nech y je hodnota hrany medzi vrcholmi v,w. Potom však podľa v musí platiť, že magický súčet je aspoň x+y>x, čo je spor.

Veta 3.18. Nech G je hranovo bimagický graf. Potom G neobsahuje vrchol stupňa 2.

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech u je vrchol stupňa 2. Označme jeho susedov v, w. Nech b, c sú ohodnotenia hrán medzi u, v, resp. u, w. Nech  $a_1, a_2, \ldots, a_n$  sú ohodnotenia hrán, ktoré sú incidentné sw okrem hrany uw. Podľa u musí platiť, že magický súčet je b + c a bimagický súčet je  $b^2 + c^2$ . Podľa w musí platiť, že magický súčet je  $c + \sum_{k=1}^n a_k$  a bimagický súčet je  $c^2 + \sum_{k=1}^n a_k^2$ . Z toho vyplýva, že by sústava z jednotkovej lemy mala riešenie, čo je spor.

Dôsledok 3.19. Stromy nie sú hranovo bimagické.

**Veta 3.20.** Nech G je hranovo bimagický graf, ktorý má aspoň tri vrcholy. Nech u, v sú ľubovoľné dva susedné vrcholy. Potom  $max\{d(u), d(v)\} \geq 4$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Predpokladajme, že existuje dvojica susedných vrcholov u, v takých, že  $max\{d(u), d(v)\} < 4$ . Z dôsledku 3.19 potom vyplýva, že nutne d(u) = d(v) = 3. Označme x hodnotenie hrany medzi u, v. Označme  $y_1, y_2$  zvyšné hodnotenia hrán z u a  $z_1, z_2$  zvyšné hodnotenia hrán z v. Podľa u musí platiť, že magický súčet je  $x + y_1 + y_2$  a bimagický súčet je  $x^2 + y_1^2 + y_2^2$ . Podľa v musí platiť, že magický súčet je  $x + z_1 + z_2$  a bimagický súčet je  $x^2 + z_1^2 + z_2^2$ . Teda musí platiť  $y_1 + y_2 = z_1 + z_2$  aj  $y_1^2 + y_2^2 = z_1^2 + z_2^2$ . Z duplikačnej lemy potom vyplýva, že  $z_1 = y_1$  alebo  $z_1 = y_2$ , čo je spor s tým, že hranám budú priradené navzájom rôzne čísla.

Dôsledok 3.21. Kubické grafy nie sú hranovo bimagické.

Veta 3.22. Existuje graf, ktorý je hranovo bimagický a nie je kompletný bipartitný.

 $D\hat{o}kaz$ . Nech G je hranovo bimagický kompletný bipartitný regulárny graf s nejakým ohodnotením. Nech e je hrana, ktorá má najmenšiu hodnotu. Keďže je regulárny, tak podľa posunovej lemy môžeme od všetkých hrán odrátať hodnotu hrany e. Tým dostaneme hranovo bimagický kompletný bipartitný graf, ktorý má práve jednu nulovú hranu e. Zjavne vieme túto hranu z grafu odstrániť a magická aj bimagická podmienka ostane zachovaná. Graf G - e je teda hranovo bimagický a pritom nie je kompletný bipartitný.

**Definícia 3.23.** Nech G je hranovo bimagický graf s n vrcholmi. Ak sú hranám priradené čísla z množiny  $\{1, 2, ..., n\}$ , tak G nazývame **hranovo superbimagickým** grafom.

Keďže Georges Pfeffermann našiel v 19. storočí superbimagický štvorec veľkosti  $8 \times 8$ , vieme, že existuje hranovo superbimagický graf - je ním kompletný bipartitný graf na 8 vrcholoch.

**Hypotéza 3.24.** Každý hranovo bimagický graf je kompletný bipartitný alebo kompletný bipartitný bez jednej hrany.

## 3.2 Multiplikatívne magické grafy

## 3.2.1 Vrcholovo multiplikatívne magické grafy

**Definícia 3.25.** Nech G je súvislý jednoduchý netriviálny graf. Ak existuje vrcholové ohodnotenie grafu G také, že platí:

- 1. vrcholom sú priradené navzájom rôzne kladné celé čísla
- 2. súčet susedov každého vrcholu je rovnaký
- 3. súčin susedov každého vrcholu je rovnaký

tak G nazývame vrcholovo multiplikatívnym magickým grafom.

**Veta 3.26.** Nech G je vrcholovo multiplikatívny magický graf. Ak G obsahuje dvojicu vrcholov stupňa 1, potom majú spoločného suseda.

 $D\hat{o}kaz$ . Rovnaký ako dôkaz vety 3.3.

**Dôsledok 3.27.** Jediný strom, ktorý je vrcholovo multiplikatívny magický, je  $K_{1,3}$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Z vety vyplýva, že jediným stromom, ktorý môže byť vrcholovo multiplikatívnym magickým, je  $K_{1,n}$  pre nejaké  $n \in \mathbb{N}$ . Nech v je koreň tohto stromu a  $v_1, \ldots, v_n$  sú jeho listy. Nech b je hodnota koreňa a  $a_1, \ldots, a_n$  sú hodnoty jeho listov. Podľa v má graf magický súčet  $\sum_{k=1}^n a_k$  a podľa  $v_1$  má graf magický súčet b. Podľa v má graf súčin  $\prod_{k=1}^n a_k$  a podľa  $v_1$  má graf súčin b. To odpovedá sústave z jednotkovej lemy, ktorá má jediné riešenie ( $n=3, a_1=1, a_2=2, a_3=3, b=6$ ). Z toho vyplýva, že iba  $K_{1,3}$  je multiplikatívny magický.

Nasledovné vety vieme dokázať rovnakými technikami ako pri vrcholovo bimagických grafoch:

**Veta 3.28.** Nech G je vrcholovo multiplikatívny magický graf. Potom majú všetky vrcholy stupňa 2 rovnakú množinu susedov.

Veta 3.29. Nech G je vrcholovo multiplikatívny magický graf. Potom má každá dvojica nesusedných vrcholov stupňa 3 buď rovnakú množinu susedov, alebo nemá spoločného suseda.

**Veta 3.30.** Nech G je vrcholovo multiplikatívny magický graf. Nech e je most v G. Nech  $G_1, G_2$  sú komponenty, ktoré vzniknú odobraním e z G. Potom  $G_1 \cup e, G_2 \cup e$  sú vrcholovo multiplikatívne magické grafy.

**Veta 3.31.** Jediný kubický graf, ktorý je vrcholovo multiplikatívny magický, je  $K_{3,3}$ .

Ako je to s vrcholovo multiplikatívnymi supermagickými grafmi?

Veta 3.32. Kompletný bipartitný graf nemôže byť vrcholovo multiplikatívny supermagický.

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech G je kompletný bipartitný a vrcholovo multiplikatívny supermagický graf s n vrcholmi. Nech p je najväčšie prvočíslo, ktoré neprevyšuje n. Toto prvočíslo sa môže vyskytovať iba v jednej partícii. To však znamená, že súčin oboch partícii nemôže byť rovnaký (jeden súčin bude mať p vo svojom rozklade a druhý nie).

**Veta 3.33.** Pre každé  $i, j \in \mathbb{N}, 2 \leq i \leq j, (i, j) \neq (2, 2)$  platí, že graf  $K_{i,j}$  je vrcholovo multiplikatívny magický.

 $D\hat{o}kaz$ . Indukciou vzhľadom na i, j. Najprv ukážeme, že grafy  $K_{i,j}, i \in \{2,3\}, K_{4,4}$  a  $K_{4,5}$  sú vrcholovo multiplikatívne magické.

Grafy  $K_{2,3}, K_{2,4}, K_{4,4}$  a  $K_{4,5}$  sú vrcholovo multiplikatívne magické, pretože:

- Pre graf  $K_{2,3}$  stačí priradiť jednej partícii prvky 5, 12 a druhej partícii prvky 1, 6, 10.
- Pre graf  $K_{2,4}$  stačí priradiť jednej partícii prvky 9,16 a druhej partícii prvky 1,2,4,18.
- Pre graf  $K_{4,4}$  stačí priradiť jednej partícii prvky 1, 5, 6, 12 a druhej partícii prvky 2, 3, 4, 15.
- Pre graf  $K_{4,5}$  stačí priradiť jednej partícii prvky 2, 10, 20, 27 a druhej partícii prvky 1, 3, 6, 24, 25.

Graf  $K_{2,n}$  pre  $n \geq 5$  je vrcholovo multiplikatívny magický - stačí do prvej partície dať prvky (n-1)!+1 a  $(n-1)![(n-1)!+1-\frac{n(n-1)}{2}]$  a do druhej partície prvky  $1,2,\ldots,n-2,n-1,[(n-1)!+1][(n-1)!+1-\frac{n(n-1)}{2}]$ .

Graf  $K_{3,n}$  pre  $n \geq 3$  je vrcholovo multiplikatívny magický - stačí do prvej partície dať prvky 1, n! + 1 a  $n! [n! + 3 - \frac{n(n+1)}{2}]$  a do druhej partície prvky  $2, \ldots, n-1, n, (n! + 1)[n! + 3 - \frac{n(n+1)}{2}]$ .

Teraz dokážeme, že ak je  $K_{i,j}$  vrcholovo multiplikatívny magický, tak je aj  $K_{i+2,j+3}$ . Do jednej partície stačí pridať prvky 2xy, 2xy - x - y a do druhej prvky 2(2xy - x - y), x, y, pričom  $x, y \in \mathbb{N}$  zvolíme dostatočne veľké (aby boli prvky navzájom rôzne).  $\square$ 

## 3.2.2 Hranovo multiplikatívne magické grafy

**Definícia 3.34.** Nech G je súvislý jednoduchý netriviálny graf. Ak existuje hranové ohodnotenie grafu G také, že platí:

- 1. hranám sú priradené navzájom rôzne kladné celé čísla
- 2. súčet incidentných hrán každého vrcholu je rovnaký
- 3. súčin incidentných hrán každého vrcholu je rovnaký

tak G nazývame hranovo multiplikatívnym magickým grafom.

**Veta 3.35.** Nech G je hranovo multiplikatívny magický graf, ktorý má aspoň tri vrcholy. Potom G neobsahuje vrchol stupňa 1.

Dôkaz. Rovnaký ako dôkaz vety 3.17.

## 3.3 Magické obdĺžniky

Veta 3.36. V každom magickom obdĺžniku platí, že zámenou ľubovoľných dvoch riadkov alebo stĺpcov dostaneme opäť magický obdĺžnik.

 $D\hat{o}kaz$ . Zrejmý.

**Dôsledok 3.37.** Ku každému magickému obdĺžniku A vieme zostrojiť magický obdĺžnik B, v ktorom platí, že jeho prvky v prvom riadku aj prvom stĺpci sú usporiadané vzostupne.

**Dôsledok 3.38.** V každom magickom obdĺžniku si vieme bez ujmy na všeobecnosti určiť poradie stĺpcov aj poradie prvkov v prvom stĺpci.

## 3.3.1 Bimagické obdĺžniky

**Definícia 3.39.** Nech A je matica veľkosti  $m \times n$ . Ak platí:

- 1. prvky matice sú navzájom rôzne kladné celé čísla
- 2. súčet prvkov v každom riadku je konštantný
- 3. súčet prvkov v každom stĺpci je konštantný
- 4. súčet druhých mocnín prvkov v každom riadku je konštantný
- 5. súčet druhých mocnín prvkov v každom stĺpci je konštantný

tak A nazývame bimagickým obdĺžnikom.

Každý hranovo bimagický kompletný bipartitný graf sa dá jednoducho transformovať na bimagický obdĺžnik.

**Veta 3.40.** Nech A je bimagický obdĺžnik veľkosti  $m \times n$ . Potom  $m, n \ge 3$  alebo (m, n) = (1, 1).

 $D\hat{o}kaz$ . Ak m=1, tak má obdĺžnik len jeden riadok. Ak majú byť jeho súčty v stĺpci rovnaké, musí byť v každom stĺpci rovnaké číslo. Ak  $n \geq 2$ , obdĺžnik by obsahoval duplicitné prvky, čo je spor. Z toho vyplýva, že nutne n=1.

Ak m=2, tak z predošlého odstavca vieme, že  $n\geq 2$ . Tým dostaneme pre dva riadky a dva stĺpce rovnicu z duplikačnej lemy, z čoho vyplýva, že obdĺžnik by obsahoval duplicitné prvky, čo je spor.

**Veta 3.41.** Nech A je bimagický obdĺžnik. Potom ho vieme transformovať na taký bimagický obdĺžnik B, že jeho najmenší prvok je 1.

 $D\hat{o}kaz$ . Nech  $m_A$  je najmenší prvok A. Bimagický obdĺžnik B zostrojíme tak, že ku každému prvku A pripočítame  $1-m_A$  (a teda najmenší prvok sa zmení na 1). Z posunovej lemy zároveň vyplýva, že ak boli magické aj bimagické súčty konštantné v A, tak budú aj v B. Teda B je bimagický obdĺžnik.

**Veta 3.42.** Nech A je bimagický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$  pre  $n \geq 4$ , ktorého najmenší prvok je 1. Nech S je magický a T je bimagický súčet tohto obdĺžnika. Potom je výraz  $2T - (S-1)^2 - 2$  druhou mocninou kladného celého čísla.

 $D\hat{o}kaz$ . Nech x,y sú zvyšné prvky v stĺpci, kde sa nachádza 1. Potom musia platiť vzťahy:

$$x + y = S - 1$$
$$x^2 + y^2 = T - 1$$

Z prvého vzťahu vyjadríme y=S-1-x. Dosadením do druhého a následnou úpravou dostaneme kvadratickú rovnicu  $2x^2-2x(S-1)+(S-1)^2-T+1=0$ . Jej diskriminant je  $4(2T-(S-1)^2-2)$ . Keďže  $x\in\mathbb{N}$ , nutne musí byť  $2T-(S-1)^2-2$  druhou mocninou kladného celého čísla.

**Výsledok 3.43.** Neexistuje bimagický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$ , ktorého prvky sú kladné celé čísla menšie ako 400.

**Výsledok 3.44.** Neexistuje bimagický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$ , ktorého súčet prvkov v stĺpci je menší ako 384. Podarilo sa nájsť niekoľko magických obdĺžnikov veľkosti  $3 \times 6$ ,  $3 \times 8$  a  $3 \times 10$  s bimagickými stĺpcami a jediným nebimagickým riadkom. Najmenší z nich má súčet v stĺpci rovný 144:

1	3	88	8	93	95
63	56	51	91	11	16
80	85	5	45	40	33

**Výsledok 3.45.** Neexistuje bimagický obdĺžnik veľkosti  $4 \times n$ , ktorého súčet prvkov v stĺpci je menší ako 83. Podarilo sa nájsť niekoľko magických obdĺžnikov veľkosti  $3 \times 6$  s bimagickými stĺpcami a len dvomi rôznymi bimagickými súčtami v riadkoch. Najmenší z nich má súčet v stĺpci rovný 68:

1	30	24	19	22	6
6	2	29	13	31	11
23	21	3	32	5	18
28	15	12	4	10	33

Veta 3.46. Nech A je bimagický obdĺžnik. Potom ho vieme transformovať na taký bimagický obdĺžnik B s potenciálne zápornými prvkami, že magický súčet v jeho riadku aj stĺpci je rovný 0.

 $D\hat{o}kaz$ . Nech  $S_r, S_s$  sú súčty v riadku a stĺpci v bimagickom obdĺžniku A veľkosti  $m \times n$ . Keďže A má m riadkov a n stĺpcov, musí platiť  $mS_r = nS_s$ , z čoho vyplýva  $\frac{m}{n} = \frac{S_s}{S_r}$ . Teda  $S_s = km$  a  $S_r = kn$  pre nejaké  $k \in \mathbb{N}$ . Ak od každého prvku v A odpočítame k, vytvoríme tým nový obdĺžnik B. Zjavne B má súčty v riadku aj stĺpci nulové. Z posunovej lemy zároveň vyplýva, že ak boli magické aj bimagické súčty konštantné v A, tak budú aj v B. Teda B je bimagický obdĺžnik s potenciálne zápornými prvkami.  $\square$ 

**Veta 3.47.** Nech A je bimagický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$ . Potom ho vieme transformovať na bimagický obdĺžnik B, pre ktorý platí, že v každom jeho stĺpci je aspoň jedno nepárne číslo.

 $D\hat{o}kaz$ . Predpokladajme, že v A existuje stĺpec, ktorého všetky tri prvky sú párne čísla. Z toho vyplýva, že ich bimagický súčet je deliteľný 4. Kedy môže byť súčet  $a^2 + b^2 + c^2$  deliteľný 4? Prvky a, b, c musia byť tvaru 4k alebo 4k + 2, lebo ak by boli ľubovoľné z nich tvaru 4k + 1 alebo 4k + 3, ich druhá mocnina by dávala zvyšok 1 po delení 4 - výraz  $a^2 + b^2 + c^2$  by už nemohol byť deliteľný 4. Z toho vyplýva, že každý stĺpec v A obsahuje iba párne prvky. Vieme ho preto transformovať na bimagický obdĺžnik B jednoducho tak, že každý prvok vydelíme 2 (alebo mocninou 2, tak aby B obsahovalo nepárne prvky).

**Hypotéza 3.48.** Neexistuje bimagický obdĺžnik veľkosti  $m \times n$  pre  $m \neq n$ .

## 3.3.2 Multiplikatívne magické obdĺžniky

**Definícia 3.49.** Nech A je matica veľkosti  $m \times n$ . Ak platí:

- 1. prvky matice sú navzájom rôzne kladné celé čísla
- 2. súčet prvkov v každom riadku je konštantný
- 3. súčet prvkov v každom stĺpci je konštantný
- 4. súčin prvkov v každom riadku je konštantný
- 5. súčin prvkov v každom stĺpci je konštantný

tak A nazývame multiplikatívnym magickým obdĺžnikom.

Každý hranovo multiplikatívny magický kompletný bipartitný graf sa dá jednoducho transformovať na multiplikatívny magický obdĺžnik.

**Veta 3.50.** Nech A je multiplikatívny magický obdĺžnik veľkosti  $m \times n$ . Potom  $m, n \ge 3$  alebo (m, n) = (1, 1).

Dôkaz. Rovnaký ako dôkaz vety 3.40.

**Veta 3.51.** Nech A je multiplikatívny magický obdĺžnik veľkosti  $m \times n, m \le n$  a M je jeho najväčší prvok. Potom pre všetky  $x \in A$  platí, že x je zložené číslo alebo  $xn \le M$ .

 $D\hat{o}kaz$ . Sporom. Nech existuje  $x \in A$  také, že x nie je zložené číslo. Potom nutne platí, že každý súčin v n riadkoch alebo stĺpcoch je deliteľný x. Ak však platí xn > M, tak máme k dispozícii najviac n-1 prvkov, ktoré sú deliteľné x a neprevyšujú M. Z Dirichletovho princípu potom vyplýva, že aspoň v dvoch riadkoch alebo stĺpcoch musia byť rovnaké prvky, čo je spor.

**Výsledok 3.52.** Neexistuje multiplikatívny magický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$ , ktorého súčet prvkov v stĺpci je menší ako 4000. Podarilo sa nájsť niekoľko multiplikatívnych obdĺžnikov veľkosti  $3 \times 6$  a  $3 \times 9$  s magickými stĺpcami. Najmenší z nich má súčet v stĺpci rovný 485:

14	294	16	385	60	396
231	15	154	72	392	40
240	176	315	28	33	49

**Hypotéza 3.53.** Neexistuje multiplikatívny magický obdĺžnik veľkosti  $m \times n$  pre  $m \neq n$ .

## Kapitola 4

## Implementácia algoritmov

Program sme písali v jazyku Python. Zvolili sme si ho predovšetkým z dôvodu, že má neobmedzené číselné premenné (niektoré algoritmy budú pracovať s hodnotami, ktoré sa nezmestia do bežnej 32-bitovej premennej). Zdrojový kód je uvedený ako príloha k tejto práci.

## 4.1 Magické štvorce

#### 4.1.1 Magické štvorce druhého stupňa

Algoritmus 4.1. Vstupom sú navzájom rôzne kladné celé čísla  $u_1, v_1, u_2, v_2 \in \mathbb{N}$ . Výstupom je magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého aspoň 7 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel. Algoritmus využije štyri parametrické vzorce z vety 2.7, ktoré generujú vyhovujúce magické štvorce.

$$p \leftarrow (u_1^2 + v_1^2)(u_2^2 + 2u_2v_2 - v_2^2)$$

$$q \leftarrow (u_1^2 + 2u_1v_1 - v_1^2)(u_2^2 + v_2^2)$$

$$r \leftarrow (-u_1^2 + 2u_1v_1 + v_1^2)(u_2^2 + v_2^2)$$

$$s \leftarrow (u_1^2 + v_1^2)(-u_2^2 + 2u_2v_2 + v_2^2)$$

$$t \leftarrow (u_1^2 + v_1^2)(u_2^2 + v_2^2)$$

if aspoň dva z  $3t^2-p^2-q^2, 3t^2-p^2-r^2, 3t^2-q^2-s^2, 3t^2-r^2-s^2$  sú štvorce then return prvý štvorec

if aspoň dva z  $2(r^2+s^2)$ ,  $2(q^2+s^2)$ ,  $2(p^2+r^2)$ ,  $2(p^2+q^2)$  sú štvorce then return druhý štvorec

if aspoň dva z  $3t^2 - p^2 - q^2$ ,  $r^2 + s^2 - p^2$ ,  $p^2 + q^2 - s^2$ ,  $3t^2 - r^2 - s^2$  sú štvorce then return tretí štvorec

if aspoň dva z  $3t^2-p^2-r^2$ ,  $q^2+s^2-p^2$ ,  $p^2+r^2-s^2$ ,  $3t^2-q^2-s^2$  sú štvorce then return štvrtý štvorec

**Algoritmus 4.2.** Na vstupe dostaneme kladné celé číslo  $x \in \mathbb{N}$ . Výstupom je magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého aspoň 7 prvkov sú druhé mocniny kladných celých čísel. Algoritmus využije dva parametrické vzorce z vety 2.10, ktoré generujú vyhovujúce magické štvorce.

$$x_1 \leftarrow 8x^8 - 49x^6 + 6x^4 - 16x^2 + 2$$

$$x_2 \leftarrow 8x^8 - x^6 + 30x^4 - 40x^2 + 2$$

$$x_3 \leftarrow 8x^8 - 25x^6 + 18x^4 - 28x^2 + 2$$
if  $x_1(x^2 - 2)$  je štvorec then
return prvý štvorec
if  $x_2(x^2 - 2)$  je štvorec then
return prvý štvorec
if  $x_3(x^2 - 2)$  je štvorec then
return prvý štvorec
if  $\frac{4x^{10} - 31x^8 + 76x^6 + 76x^4 - 31x^2 + 4}{2}$  je štvorec then
return druhý štvorec
if  $\frac{4x^{10} + 17x^8 + 4x^6 + 4x^4 + 17x^2 + 4}{2}$  je štvorec then
return druhý štvorec
if  $\frac{4x^{10} + 65x^8 - 68x^6 - 68x^4 + 65x^2 + 4}{2}$  je štvorec then
return druhý štvorec

## 4.1.2 Bimagické štvorce

Algoritmus 4.3. Na vstupe dostaneme kladné celé číslo  $h \in \mathbb{N}$ . Výstupom je bimagický štvorec veľkosti  $5 \times 5$  s potenciálne zápornými prvkami. Algoritmus uvažuje štvorec s potenciálne zápornými prvkami, ktorého magický súčet je rovný prostrednému prvku s (konštrukciou z vety 2.19. Potom si vygeneruje trojice (a,b,c), z ktorých podľa vety 2.20 vytvorí štvorice (-a+b+c,a-b+c,a+b-c,-a-b-c). Pokračuje hľadaním všetkých vyhovujúcich s podľa vety 2.21 pre každý riadok štvorca. Na záver sa pokúsi doplniť vyhovujúce čísla do stĺpcov a tým vygenerovať bimagický štvorec veľkosti  $5 \times 5$ .

$$D_{1} \leftarrow dict()$$

$$D_{2} \leftarrow dict()$$
**for all**  $a, b, c \in \mathbb{N}$ ;  $a < b < c$ ;  $a^{2} + b^{2} + c^{2} < h$  **do**

$$pridaj (a, b, c) do D_{1}[a^{2} + b^{2} + c^{2}]$$
**for all**  $k \in D_{1}$  **do**

$$for all (a, b, c), (d, e, f), (g, h, i) \in D_{1}[k] do$$

$$diagonala1 \leftarrow \{a + b - c, a - b + c, -a + b + c, -a - b - c\}$$

$$stred \leftarrow \{d + e - f, d - e + f, -d + e + f, -d - e - f\}$$

$$diagonala2 \leftarrow \{g+h-i, g-h+i, -g+h+i, -g-h-i\}$$
 for all  $p \in diagonala1, q \in stred, r \in diagonala2$  do faktorizáciou nájdi všetky  $s, n \in \mathbb{Z}$ , pre ktoré platí

$$(s+n+p+q+r)(s-n+p+q+r) = 4(pq+pr+qr+p^2+q^2+r^2+\frac{k}{2})$$

pre každé dopočítaj 
$$x \leftarrow \frac{s - (p + q + r) \pm n}{2}, y \leftarrow s - x - (p + q + r)$$

if  $x \in \mathbb{Z}$  and  $diagonala1, stred, diagonala2, <math>\{x, y, s\}$  sú disjunktné then pridaj (diagonala1.index(p), stred.index(q), diagonala2.index(r), p, q, r, x, y) do  $D_2[s]$ 

for all  $k \in D_2$  do

for all štvorice  $(pi_n, qi_n, ri_n, p_n, q_n, r_n, x_n, y_n) \in D_2[k], n \in \{1, 2, 3, 4\}$  do if  $\{pi_1, pi_2, pi_3, pi_4\} = \{qi_1, qi_2, qi_3, qi_4\} = \{ri_1, ri_2, ri_3, ri_4\} = \{0, 1, 2, 3\}$  then skonštruuj nasledovný štvorec A

$p_1$	$x_1$	$q_1$	$y_1$	$r_1$
$x_2$	$p_2$	$q_2$	$r_2$	$y_2$
_	_	s	_	_
$x_3$	$p_3$	$q_3$	$r_3$	$x_4$
$p_4$	$x_4$	$q_4$	$y_4$	$r_4$

for all A'; A' = A or A' má vymenené niektoré  $x_n, y_n$  oproti A do doplň čísla do prostredného riadku A' tak, aby vznikol magický štvorec if A' je bimagický then  $\mathbf{print}(A')$ 

## 4.1.3 Multiplikatívne magické štvorce

Keďže multiplikatívne magické štvorce veľkosti  $5 \times 5$  sú už dobre preskúmané, sústredili sme sa na veľkosť  $6 \times 6$ . Nedokázali sme skonštruovať presný algoritmus, ktorý by v rozumnom čase generoval takéto veľké štvorce. Preto sme sa rozhodli zvoliť iný prístup.

Algoritmus 4.4. Na vstupe dostaneme kladné celé čísla p, h. Výstupom je multiplikatívny štvorec veľkosti 6×6, ktorý má čo najbližšie k magickej vlastnosti (odchylky súčtov v riadkoch, stĺpcoch a diagonálach sú najmenšie možné), používa p štvorcových vzoriek a žiadna z nich nemá na začiatku vyššiu hodnotu ako h. Tento aproximačný algoritmus využíva vetu 2.29. Začneme so štvorcom, ktorého všetky prvky sú 1. Potom ho niekoľko-krát prenásobíme náhodnou štvorcovou vzorkou s náhodnou hodnotou. Nakoniec troma operáciami upravujeme hodnoty tak, aby sme sa čo najviac priblížili k multiplikatívnemu magickému štvorcu: vymeníme navzájom dve hodnoty, zmeníme jednu hodnotu alebo pripočítame k hodnotám jedno z čísel −1,0,1. Ako primárny indikátor sme si zvolili variačné rozpätie vzniknutého štvorca (rozdiel najväčšieho a najmenšieho magického

súčtu) a ako sekundárny indikátor počet jeho rôznych magických súčtov (samozrejme, čím majú oba indikátory menšiu hodnotu, tým je výsledok lepší).

```
vzorky \leftarrow [všetky vzorky v štvorci veľkosti <math>6 \times 6 uložené ako šestice]
stvorcove \leftarrow []
for all v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6 \in vzorky do
  if v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6 vypĺňajú celý štvorec then
     pridaj (v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6) do stvorcove
while true do
  hodnoty \leftarrow []
  pouzite \leftarrow []
  for i \leftarrow 0, i < p do
     pridaj 6 náhodných hodnôt medzi 1 a h do hodnoty
     pridaj náhodnú štvorcovú vzorku z stvorcove do pouzite
  while true do
     stvorec \leftarrow štvorec veľkosti 6 \times 6, ktorého prvky sú 1
     counter \leftarrow 0
     for all stvorcovaVzorka \in pouzite do
       for all v \in stvorcovaVzorka do
          prenásob stvorec vzorkou v s hodnotou hodnoty[counter]
          counter++
     if štvorec stvorec obsahuje navzájom rôzne prvky then
       stavZaciatok = stav
       stav \leftarrow (variačné rozpätie stvorec, počet rôznych súčtov stvorec)
       for all hodnotyNove; hodnotyNove dostanem z hodnoty operáciou do
          stvorecNovy \leftarrow štvorec prenásobený vzorkami s novými hodnotami
          stavNovy \leftarrow (variačné rozpätie stvorecNovy, počet rôznych súčtov stvorecNovy)
          if stavNovy je lepší ako stav then
            stav \leftarrow stavNovy
            stvorec \leftarrow stvorecNovy
       if stav nie je lepší ako stavZaciatok then
          print(stav,stvorec)
          break
```

## 4.2 Magické grafy

Algoritmy pracujú so súvislými grafmi s daným počtom vrcholov, pričom sú uložené v graph6 formáte. Na prácu s ním sme využili funkciu  $read_a raph6$  z knižnice networkx.

Algoritmus 4.5. Na vstupe dostaneme ľubovoľný súvislý graf. Výstupom je odpoveď, či má graf šancu byť vrcholovo bimagickým. Pre každú dvojicu jeho vrcholov overíme, či spĺňa podmienku z vety 3.9. Ak existuje dvojica vrcholov, pre ktorú graf nevyhovuje niektorej z troch podmienok, tak môžeme s istotou povedať, že nie je vrcholovo bimagický.

```
for v_1, v_2 \in V(G) do x \leftarrow |\{susedia[v1]\} - \{susedia[v2]\}| y \leftarrow |\{susedia[v2]\} - \{susedia[v1]\}| if xy = 0 and x + y > 0 then return G nie je vrcholovo bimagický if x = 1 or y = 1 then return G nie je vrcholovo bimagický if x = 2 and y = 2 then return G nie je vrcholovo bimagický
```

**Algoritmus 4.6.** Na vstupe dostaneme čísla  $i, j \in \mathbb{N}$ . Výstupom má byť vrcholové bimagické ohodnotenie grafu  $K_{i,j}$ . Algoritmus bude replikovať indukčný dôkaz vety 3.10.

```
if i > j then
  return ohodnot(j,i)
if i \le 1 or (i = 2 and j = 2) then
  return nedá sa ohodnotiť
if i = 2 then
  return (\frac{j(j-1)}{2}+1, \frac{j(j-1)(3j^2-7j+14)}{24}), (1, \dots, j-1, \frac{j(j-1)(3j^2-7j+14)}{24}+1)
if i = 3 then
  return (1, \frac{j(j+1)}{2} - 1, \frac{j(j+1)(3j^2 - j - 14)}{24} + 1), (2, \dots, j, \frac{j(j+1)(3j^2 - j - 14)}{24} + 2)
if i = 4 and j = 4 then
  return (1,4,6,7),(2,3,5,8)
if i = 4 and j = 5 then
  return (2, 12, 13, 15), (1, 4, 8, 10, 19)
H \leftarrow \text{ohodnot}(i-2, j-3)
m \leftarrow \max(H) + 1
na ľavú stranu H pridaj 4m, 5m
na pravú stranu H pridaj m, 2m, 6m
return H
```

**Algoritmus 4.7.** Na vstupe dostaneme číslo  $n \in \mathbb{N}$ . Výstupom algoritmu má byť vrcholové superbimagické ohodnotenie kompletného bipartitného grafu s n vrcholmi. Algoritmus bude replikovať indukčný dôkaz vety 3.14.

```
if n < 7 then
  return nedá sa ohodnotiť
if n \mod 4 = 1 or n \mod 4 = 2 then
  return nedá sa ohodnotiť
if n = 7 then
  return (1, 2, 4, 7), (3, 5, 6)
if n = 8 then
  return (1,4,6,7),(2,3,5,8)
if n = 11 then
  return (1, 3, 4, 5, 9, 11), (2, 6, 7, 8, 10)
if n = 12 then
  return (1, 3, 7, 8, 9, 11), (2, 4, 5, 6, 10, 12)
H \leftarrow \text{ohodnot}(n-8)
for x \leftarrow 1, 8 do
  if x \in \{1, 4, 6, 7\} then
     pridaj (n-8) + x na ľavú stranu H
  else
    pridaj (n-8) + x na pravú stranu H
return H
```

**Algoritmus 4.8.** Na vstupe dostaneme kompletný bipartitný graf  $K_{i,j}$ . Výstupom má byť vrcholové multiplikatívne magické ohodnotenie tohto grafu. Algoritmus bude replikovať indukčný dôkaz vety 3.33.

```
if i > j then return \operatorname{ohodnot}(j,i) if i \le 1 or (i = 2 and j = 2) then return \operatorname{ned\acute{a}} so \operatorname{ohodnotif} if i = 2 and j = 3 then return (5,12),(1,6,10) if i = 2 and j = 4 then return (9,16),(1,2,4,18) if i = 2 then return ((j-1)!+1,(j-1)!((j-1)!+1-\frac{j(j-1)}{2}),(1,\dots,j-1,((j-1)!+1)((j-1)!+1-\frac{j(j-1)}{2})) if i = 3 then return (1,j!+1,j!(j!+3-\frac{j(j+1)}{2}),(2,\dots,j,(j!+1)(j!+3-\frac{j(j+1)}{2})) if i = 4 and j = 4 then
```

```
return (1, 5, 6, 12), (2, 3, 4, 15)

if i = 4 and j = 5 then

return (2, 10, 20, 27), (1, 3, 6, 24, 25)

H \leftarrow \text{ohodnot}(i - 2, j - 3)

x \leftarrow \text{max}(H) + 1

y \leftarrow \text{max}(H) + 2

na l'avú stranu H pridaj 2xy, 2xy - x - y

na pravú stranu H pridaj 2(2xy - x - y), x, y

return H
```

## 4.3 Magické obdĺžniky

Všetky algoritmy pracujú efektívne s poradím stĺpcov na základe vety 3.38.

## 4.3.1 Bimagické obdĺžniky

Algoritmus 4.9. Na vstupe dostaneme kladné celé čísla  $n, s \in \mathbb{N}, n \geq 4$ . Výstupom má byť bimagický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$ , ktorého prvky sú kladné celé čísla, pričom ich súčet v každom stĺpci je s. Náš algoritmus predpokladá, že najmenší prvok obdĺžnika je 1 (s využitím vety 3.41). Pre každú trojicu rôznych celých čísel a, b, c (1 < a < b < c, a + b + c = s) si predpočíta ich bimagický súčet. Ak platí istý vzťah, potom je možné nájsť celé čísla d, e tak, aby mohli byť trojice (a, b, c) a (1, d, e) použité ako stĺpce v tom istom bimagickom obdĺžniku. Pre každú takú trojicu (a, b, c) si algoritmus uloží hodnoty (1, d, e) ako kľúč do asociatívneho poľa. Potom toto pole prejde a v každom kľúči vyberie n-1 rôznych zapamätaných trojíc (ku ktorým pridá trojicu v kľúči).

```
\begin{split} &D \leftarrow dict() \\ &\text{for } a \leftarrow 2, \left\lceil \frac{s}{3} \right\rceil \text{ do} \\ &\text{ for } b \leftarrow a+1, \left\lceil \frac{s-a}{2} \right\rceil \text{ do} \\ &c \leftarrow s-a-b \\ &t \leftarrow a^2+b^2+c^2 \\ &\text{ if } 2t-(s-1)^2-2 \text{ je štvorec then} \\ &\text{ pridaj } (a,b,c) \text{ do } D[(1,\frac{s-1+\sqrt{2t-(s-1)^2-2}}{2},\frac{s-1-\sqrt{2t-(s-1)^2-2}}{2})] \end{split} &\text{ for all } k \in D \text{ do} \\ &\text{ for all } (a_1,b_1,c_1),\dots,(a_{n-1},b_{n-1},c_{n-1}) \in D[k] \text{ do} \\ &\text{ if } 1,k[1],k[2],a_1,b_1,c_1,\dots,a_{n-1},b_{n-1},c_{n-1} \text{ sú navzájom rôzne then} \\ &\text{ for all permutácie } (a_i,b_i,c_i),i \in \{1,\dots,n-1\} \text{ do} \\ &\text{ vytvor obdĺžnik s prvým stĺpcom } 1,k[1],k[2] \text{ a } j\text{-tym stĺpcom } a_{j-1},b_{j-1},c_{j-1} \text{ pre } j \in \{2,\dots,n\} \end{split}
```

if obdĺžnik má bimagické riadky then
print(obdlznik)

Algoritmus 4.10. Na vstupe dostaneme kladné celé čísla  $n, h \in \mathbb{N}$ . Výstupom má byť bimagický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$ , ktorého prvky sú celé (potenciálne záporné) čísla v absolútnej hodnote neprevyšujúce h. Náš algoritmus predpokladá, že bimagický obdĺžnik má v každom riadku aj stĺpci nulový súčet (s využitím vety 3.46). Trojica prvkov v každom stĺpci je preto v tvare (a, b, -a - b). Pre každú dvojicu celých čísel a, b (pričom aspoň jedno z nich je nepárne, čo zaručuje veta 3.47) si algoritmus uloží hodnotu výrazu  $a^2 + b^2 + (-a - b)^2$  ako kľúč do asociatívneho poľa. Potom toto pole prejde a v každom kľúči vyberie n rôznych zapamätaných dvojíc (a, b), z ktorých si spätne zrekonštruuje trojice (a, b, -a - b).

```
\begin{aligned} &D \leftarrow dict() \\ &\textbf{for } a \leftarrow 0, h \textbf{ do} \\ &\textbf{ for all } b \in \{-a+1, -a, \dots, a-1\}; ab \textbf{ mod } 2 = 0 \textbf{ do} \\ &t \leftarrow a^2 + b^2 + (-a-b)^2 \\ &\text{ pridaj } (a,b) \text{ do } D[t] \\ &\textbf{ for all } k \in D \textbf{ do} \\ &\textbf{ for all } (a_1,b_1), \dots, (a_n,b_n) \in D[k] \textbf{ do} \\ &\textbf{ if } a_1,b_1,-a_1-b_1,\dots,a_n,b_n,-a_n-b_n \text{ sú navzájom rôzne } \textbf{ then} \\ &\textbf{ for all } \text{ permutácie } (a_i,b_i,-a_i-b_i), i \in \{2,\dots,n\} \textbf{ do} \\ &\text{ vytvor obdĺžnik s } j\text{-tym stĺpcom } a_j,b_j,-a_j-b_j \text{ pre } j \in \{1,\dots,n\} \\ &\textbf{ if } \text{ obdĺžnik } \text{ má bimagické riadky } \textbf{ then} \\ &\textbf{ print}(\text{obdlznik}) \end{aligned}
```

## 4.3.2 Multiplikatívne magické obdĺžniky

Algoritmus 4.11. Na vstupe dostaneme čísla  $n, s \in \mathbb{N}, n \geq 4$ . Výstupom má byť multiplikatívny magický obdĺžnik veľkosti  $3 \times n$ , ktorého prvky sú kladné celé čísla, pričom ich súčet v každom stĺpci je s. Vieme, že obdĺžnik nemôže obsahovať číslo x, pre ktoré neplatí veta 3.51. Náš algoritmus si pre každú trojicu vyhovujúcich rôznych kladných čísel si ich súčin uloží ako kľúč do asociatívneho poľa. Potom toto pole prejde a v každom kľúči vyberie n rôznych zapamätaných trojíc.

```
D \leftarrow dict()
vyhovuju \leftarrow \{x \mid x \in \{1, \dots, s\}, x \text{ nie je prvočíslo alebo } xn \leq s\}
for all a, b \in vyhovuju; a < b; a + 2b < s do
c \leftarrow s - a - b
if c \in vyhovuju then
```

```
p \leftarrow abc pridaj (a,b,c) do D[p] for all k \in D do for all (a_1,b_1,c_1),\ldots,(a_n,b_n,c_n) \in D[k] do if a_1,b_1,c_1,\ldots,a_n,b_n,c_n sú navzájom rôzne then for all permutácie (a_i,b_i,c_i), i \in \{2,\ldots,n\} do vytvor obdĺžnik s j-tym stĺpcom a_j,b_j,c_j pre j \in \{1,\ldots,n\} if obdĺžnik má multiplikatívne magické riadky then print(obdlznik)
```

Poznámka 4.12. Algoritmy pre multiplikatívne magické obdĺžniky sa dajú obmedziť tak, aby dovoľovali iba konečný počet prvočísel v prvočíselnom rozklade.

## Záver

Okrem toho sme objavili sme dva nové parametrické vzorce pre magický štvorec veľkosti  $3 \times 3$ , ktorého aspoň 6 prvkov sú druhými mocninami kladných celých čísel.

Definovali sme normálne formy bimagických útvarov, ktoré vznikli z ich uzáverových vlastností na konštantný posun a kladný celočíselný násobok. Na základe toho sme popísali implementáciu algoritmického prehľadávania bimagických štvorcov veľkosti  $5 \times 5$ .

Impelmetovali sme aproximačný algoritmus na hľadanie multiplikatívnych magických štvorcov veľkosti  $6 \times 6$ , ktorý fungoval na princípe náhodného vzorkovania a jeho následnom optimalizovaní. Tým sa nám podarilo zostrojiť multiplikatívny štvorec s nízkym magickým variačným rozpätím 26.

Pre vrcholovo bimagické grafy sme dokázali podmienky pre stupne vrcholov 1,2 a 3. Objavili sme spôsob, ako takýto graf s mostom rozdeliť na dva podgrafy, ktoré majú tiež vrcholovo bimagické ohodnotenie. Spísali sme tri nutné podmienky, ktoré musí vrcholovo bimagický graf spĺňať. Zistili sme, že jediným kubickým grafom tohto typu je  $K_{3,3}$ . Podarilo sa nám implementovať algoritmus, ktorý skonštruuje kompletné bipartitné vrcholovo bimagické alebo supermagické grafy s daným počtom vrcholov.

Dokázali sme, že minimálny stupeň vrchola v hranovo bimagickom grafe je 3, ale kubické grafy tohto typu neexistujú. Uviedli sme dolný odhad počtu hrán vzhľadom na počet vrcholov.

Zistili sme, že mnohé vlastnosti vrcholovo bimagických grafov majú aj vrcholovo multiplikatívne magické grafy. Objavili sme jediný strom s touto vlastnosťou. Ukázali sme neexistenciu superbimagických grafov tohto typu.

Na základe toho sme vyslovili hypotézu, že bimagické ani multiplikatívne magické obdĺžniky veľkosti  $m \times n$  pre  $m \neq n$  neexistujú.

48 Záver

## Literatúra

- [1] Christian Boyer. Multimagic squares site, 2002. [Citované 2021-01-20] Dostupné z http://www.multimagie.com.
- [2] Marián Trenkler. Magic Rectangles. *The Mathematical Gazette*, 83(496):102-105, 1999.
- [3] Martin Bača, Mirka Miller, Joe Ryan and Andrea Semaničová-Feňovčíková. *Magic and Antimagic Graphs*. Springer, 2019.
- [4] Samuel Jezný and Marián Trenkler. Characterization of magic graphs. Czechoslovak Mathematical Journal, 33(3):435-438, 1983.
- [5] Kejun Chen and Wen Li. Existence of normal bimagic squares. *Discrete Mathematics*, 312(21):3077-3086, 2012.
- [6] Tito Piezas. A Collection of Algebraic Identities, 2010. [Citované 2021-04-30] Dostupné z https://sites.google.com/site/tpiezas/.

 $LITERAT \acute{U}RA$ 

# Príloha

V elektronickej prílohe priloženej k práci sa nachádza zdrojový kód programu s jednotlivými algoritmami. Zdrojový kód je zverejnený aj na https://github.com/richardbiro/bakalarska\_praca.