

ԵՐԵՎԱՆԻ ՊԵՏԱԿԱՆ ՀԱՄԱԼՍԱՐԱՆ

ԹՈՐՈՅԱՆ ՍՈՖԻԿ ԶԱՎԵՆԻ

**Պ<sub>n</sub>-ՃՇԳՐԻՏ ԵՎ Պ<sub>n</sub>-ԱՆԿԱԽ ՀԱՆԳՈՒՅՑՆԵՐԻ  
ԲԱԶՄՈՒԹՅՈՒՆՆԵՐԻ ՎԵՐԱԲԵՐՅԱԼ**

Ատենախոսություն

Ա.01.07 «Հաշվողական մաթեմատիկա»

մասնագիտությամբ

ֆիզիկա-մաթեմատիկական գիտությունների թեկնածուի  
գիտական աստիճանի համար

Գիտական դեկավար՝  
ֆիզ.-մաթ. գիտ. դոկտոր, պրոֆեսոր  
Հ. Ա. ՀԱԿՈԲՅԱՆ

ԵՐԵՎԱՆ 2016

## ԲՈՎԱՆԴԱԿՈՒԹՅՈՒՆ

ՆԵՐԱԾՈՒԹՅՈՒՆ	3
ԳԼՈՒԽ 1. ԲԱԶՄԱՆԴԱՄԱՅԻՆ ՄԻՋԱՐԿՈՒՄ	23
1.1 Միջարկում մեկ փոփոխականի բազմանդամներով	23
1.2 Միջարկում երկու փոփոխականի բազմանդամներով	27
1.3 Անկախ հանգույցների շրջակայթերի վերաբերյալ	38
ԳԼՈՒԽ 2. ՃԵԳՐԻՏ ԲԱԶՄՈՒԹՅՈՒՆՆԵՐԻ ԿԱՌՈՒՑՄԱՆ ՄԵԹՈԴՆԵՐ	41
2.1 Բերգոլարի-Ռադոնի կոնստրուկցիա	41
2.2 <i>GC<sub>n</sub></i> երկրաչափական բնութագրի պայման	44
2.3 Նյուտոնի ցանց	45
2.4 Չանգ-Յառյի բնական ցանց	47
ԳԼՈՒԽ 3. ԳԱՍՔԱ-ՄԱԵԶՁՈՒԻ ՎԱՐԿԱԾԻ ՎԵՐԱԲԵՐՅԱԼ	50
3.1 Մաքսիմալ ուղիղներ	50
3.2 Գասքա-Մաեզթուի վարկածը	58
3.3 Գասքա-Մաեզթուի վարկածը $n = 4$ դեպքում	59
ԳԼՈՒԽ 4. ՀԱՆՐԱՀԱՇՎԱԿԱՆ ԿՈՐԵՐԸ ՄԻԱԿՈՐԵՆ ՈՐՈՇՈՂ ԲԱԶՄՈՒԹՅՈՒՆՆԵՐԻ ՎԵՐԱԲԵՐՅԱԼ	72
4.1 Մաքսիմալ կորեր	72
4.2 Հանրահաշվական կորը միակորեն որոշող հանգույցների նվազագույն քանակը	81
4.3 $\Pi_n$ -անկախ հանգույցներով անցնող հանրահաշվական կորերի միակությունը	87
4.4 3-հանգույցներով ուղիղների օգտագործումների քանակը	91
ԱՄՓՈՓՈՒՄ	96
ԳՐԱԿԱՆՈՒԹՅՈՒՆ	97

# ՆԵՐԱԾՈՒԹՅՈՒՆ

## ԱՇԽԱՏԱՆՔԻ ԸՆԴՀԱՆՈՒՐ ԲՆՈՒԹԱԳԻՐԸ

**Շեմայի արդիականությունը.** Հաշվողական մաթեմատիկայի շատ խնդիրներում հաճախ անհրաժեշտ է լինում խնդրի ձևակերպման մեջ մտնող բարդ ֆունկցիաները փոխարինել ավելի պարզերով: Այս նպատակով կիրառվում են տարբեր մեթոդներ: Առավել տարածված և վաղ առաջացած մեթոդներից է բազմանդամային միջարկումը կամ ինտերպոլացիան: Ինտերպոլացիա տերմինը ներմուծվել է դեռևս 1650-ականներին, Զ. Ուոլիսի կողմից, և իրենից ներկայացնում է որևէ ֆունկցիայի՝ որոշ կետերում ընդունած արժեքների միջոցով այդ ֆունկցիայի մոտավոր արժեքների հաշվումը միջանկյալ կետերում: Բազմանդամային միջարկման դեպքում որպես միջարկիչ ֆունկցիաներ օգտագործվում են բազմանդամներ, այսինքն՝ տրված են կետեր, պահանջվում է գտնել բազմանդամ, որի գրաֆիկը ճշգրիտ անցնում է այդ կետերով:

Մեկ փոփոխականի բազմանդամային միջարկման համար սպառիչ արդյունքներ ստացել են դեռևս Լագրանժը և Նյուտոնը, ընդ որում սկզբունքորեն տարբեր մոտեցումներով: Վերջին չորս-հինգ տասնամյակների ընթացքում մաթեմատիկայի շատ բաժիններում հետազոտությունների հիմնական ուղղությունը մի փոփոխականի ֆունկցիաների դեպքից տեղափոխվեց մի քանի փոփոխականի ֆունկցիաների դեպքի: Բազմաչափ բազմանդամային միջարկման խնդրի արդի ուսումնասիրությունը սկիզբ է առել 20-րդ դարի երկրորդ կեսից:

Մի քանի փոփոխականի բազմանդամային միջարկման առաջին կարևոր արդյունքները ստացել են Բերգուարին, Ռադոնը, ինչպես նաև Չանգը և Յանը: Ներկայումս բազմաչափ բազմանդամային միջարկման տեսության մեջ կան շատ չլուծված կարևոր խնդիրներ: Մասնավորապես՝ լուծված չէ դեռևս 1982 թ.-ին Գասքայի և Մաեզթուի կողմից առաջադրված վարկածը, որը քննարկում ենք ատենախոսության մեջ:

Ներկայումս բազմանդամային միջարկումը մոտարկումների տեսության և հաշվողական մաթեմատիկայի կարևոր բաժիններից մեկն է: Այն լայնորեն օգտագործվում է կիրառական մաթեմատիկայի բազմաթիվ խնդիրներում:

Բազմանդամային միջարկումը կարևոր դեր է կատարում միաչափ շատ խնդիրների, ինչպես օրինակ՝ թվային ինտեգրման, դիֆերենցման, ոչ գծային հավասարումների և դիֆերենցիալ հավասարումների մոտավոր լուծման մեջ: Մի քանի փոփոխականի համապատասխան խնդիրներում հաճախ անհրաժեշտ է լինում բազմաչափ միջարկման կիրառությունը:

Բազմաչափ բազմանդամային միջարկման խնդիրը սերտորեն առնչվում է հանրահաշվական երկրաչափության հետ, քանի որ դրա միակորեն լուծելիությունը հանգում է այն հարցին, թե արդյոք գոյություն ունի որոշակի աստիճանի հանրահաշվական կոր կամ մակերևույթ, որն անցնում է միջարկման բոլոր հանգույցներով:

**Ատենախոսական աշխատանքի նպատակը և խնդիրները.** Գասքա-Մաեզթուի վարկածի լուծման մեթոդների հետազոտությունը, երկու փոփոխականի բազմանդամային միջարկման համար հանգույցների անկախ և ճշգրիտ բազմությունների ուսումնասիրությունը, ինչպես նաև հարթության վրա դրանց բնութագրումը:

**Հետազոտման օբյեկտը.** Երկու փոփոխականի բազմանդամային տարածություններ, միջարկման ճշգրիտ բազմություններ, միջարկման անկախ բազմություններ, երկրաչափական բնութագրությամբ հանգույցների բազմություններ, հարթ հանրահաշվական կորեր, մաքսիմալ կորեր:

**Հետազոտման մեթոդները.** Օգտագործվել են բազմաչափ բազմանդամային միջարկման տեսության մեթոդները: Օգտագործվել են նաև գծային հանրահաշվի և հանրահաշվական երկրաչափության որոշ մեթոդներ:

**Գիտական նորությունը.** Նոր, ավելի պարզ ապացույցներ են գտնվել Գասքա-Մաեզթուի վարկածի մասնավոր դեպքերում, որոնք կարող են կիրառվել հետագա դեպքերի ուսումնասիրության համար, բնութագրվել են հարթության վրա որոշակի հզորությամբ անկախ հանգույցների բազմությունները, որոնցով անցնում են առնվազն երկու հանրահաշվական կորեր, գտնվել է հանրահաշվական կորը միակորեն որոշող անկախ հանգույցների նվազագույն քանակը:

**Կիրառական նշանակությունը.** Ատենախոսության մեջ ստացված արդյունքներն ունեն ինչպես տեսական, այնպես էլ կիրառական նշանակություն: Վերը նշված արդյունքները վերաբերում են անկախ և ճշգրիտ բազմությունների բնութագրմանը, որոնք կարևոր դեր են կատարում բազմաչափ միջարկումների տեսության մեջ: Այդ արդյունքները կարող են կիրառվել բոլոր այն խնդիրներում, որոնց լուծման մեջ օգտագործվում է բազմաչափ բազմանդամային միջարկումը:

### **Պաշտպանությանը ներկայացվում են հետևյալ դրույթները.**

- Հարթության վրա  $k$ ,  $k < n$ , աստիճանի հանրահաշվական կորը միակորեն որոշող  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակի որոշումը:
- $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների որոշակի հզորության բազմությունների բնութագրումը, որոնցով անցնում են առնվազն  $k$  կորեր,  $k < n$ , աստիճանի հանրահաշվական կորեր:
- $\Pi_n$ -անկախ բազմության մեջ  $\Pi_k$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակի գնահատականի ստացումը, որտեղ  $k < n$ :
- $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության ճիշտ 3 հանգույցներով անցնող ուղղի օգտագործումների քանակի բնութագրումը:
- Գասքա-Մաեզթովի վարկածի  $n = 4$  դեպքի երկու նոր, պարզ ապացույցի ներկայացումը:

**Ստացված արդյունքների ապրոբացիան.** Ատենախոսության արդյունքները զեկուցվել են ԵՊՀ Ինֆորմատիկայի և կիրառական մաթեմատիկայի ֆակուլտետի թվային անալիզի և մաթեմատիկական մոդելավորման ամբիոնի սեմինարներում, ԵՊՀ Ինֆորմատիկայի և կիրառական մաթեմատիկայի ֆակուլտետի ընդհանուր սեմինարում և Հայկական Մաթեմատիկական Միության 2016 թվականի տարեկան նստաշրջանում:

**Հրատարակությունները.** Ատենախոսության հիմնական արդյունքները տպագրված են իինգ գիտական հոդվածներում և հետևյալ երկու կոնֆերանսների թեգիսներում՝ Հարմոնիկ անալիզ և մոտարկումներ VI Միջազգային կոնֆերանս, Շաղկաձոր 2015, Հայկական Մաթեմատիկական Միության տարեկան նստաշրջան, 2016:

**Ատենախոսության կառուցվածքը և ծավալը.** Ատենախոսությունը բաղկացած է ներածությունից, չորս գլուխներից, ամփոփումից և գրականության ցանկից, որը ներառում է 30 աշխատանք: Ատենախոսության ծավալը 99 էջ է:

## ԱՇԽԱՏԱՆՔԻ ԲՈՎԱՆԴԱԿՈՒԹՅՈՒՆԸ

Աշխատանքը սկսվում է բազմանդամային միջարկման միաչափ դեպքի որոշ արդյունքների ներկայացմամբ:

Պարագրաֆ 1.1-ում ներկայացված են մեկ փոփոխականի բազմանդամների համար Լագրանժի միջարկման խնդիրը և դրա լուծման մեթոդները:

Նշանակենք  $\pi_n$ -ով մեկ փոփոխականի՝ փոքր կամ հավասար  $n$  աստիճանի իրական գործակիցներով հանրահաշվական բազմանդամների տարածությունը՝

$$\pi_n = \left\{ \sum_{i=0}^n a_i x^i : a_i \in \mathbb{R} \right\}:$$

$\pi_n$  բազմանդամային տարածության չափողականությունը տրվում է հետևյալ բանաձևով.

$$\dim \pi_n = n + 1:$$

Ներկայացնենք Լագրանժի միաչափ միջարկման խնդիրը. թվային առանցքի վրա տրված են իրարից տարբեր  $x_0, x_1, \dots, x_m$  կետեր, տրված են նաև կամայական  $c_0, c_1, \dots, c_m$  արժեքներ: Պահանջվում է գտնել այնպիսի  $p \in \pi_n$  բազմանդամ, որը կբավարարի հետևյալ պայմաններին.

$$p(x_i) = c_i, \quad i = 0, 1, \dots, m : \tag{1.1}$$

Այս պայմաններն անվանում ենք միջարկման պայմաններ, քազմանդամը՝ միջարկիչ բազմանդամ, իսկ  $x_0, x_1, \dots, x_m$  կետերը՝ միջարկման հանգույցներ:

(1.1) պայմանները համարժեք են  $n + 1$  անհայտներով գծային հավասարումների համակարգի, որտեղ անհայտները  $p$  բազմանդամի գործակիցներն

Են: Հաշվի առնելով այն, որ ունենք  $m + 1$  հավասարում՝ ստանում ենք, որ համակարգի, հետևաբար և միջարկման խնդրի, միակորեն լուծելիության անհրաժեշտ պայմանն է

$$m = n: \quad (1.2)$$

Այսուհետ կենթադրենք, որ այս պայմանը տեղի ունի:

Լագրանժի միջարկման խնդրի լուծման երկու հիմնական բանաձևեր կան՝ Լագրանժի և Նյուտոնի:

**Թեորեմ 1.1.1** (Լագրանժ). Ցանկացած իրարից պարբեր  $x_0, x_1, \dots, x_n$  հանգույցների և  $c_0, c_1, \dots, c_n$  արժեքների համար գոյություն ունի միակ  $p \in \pi_n$  բազմանդամ այնպես, որ

$$p(x_i) = c_i, \quad i = 0, 1, \dots, n: \quad (1.3)$$

Լագրանժի բանաձևով լուծումը ներկայացնելու համար դիտարկենք ֆունդամենտալ բազմանդամները.

**Սահմանում 1.1.2.** Կասենք, որ  $p_i^*$  բազմանդամը  $x_i$ ,  $0 \leq i \leq n$ , հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամն է  $\pi_n$  պարածությունում, եթե

$$p_i^*(x_j) = \delta_{ji}, \quad 0 \leq j \leq n,$$

որպես  $\delta_{ji}$  –ն կրոնելու սիմվոլ է:

Օգտագործելով  $x_i$ ,  $0 \leq i \leq n$ , հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները, Լագրանժի միջարկման խնդրի միակ լուծումը կարելի է ներկայացնել հետևյալ բանաձևով.

$$p(x) = \sum_{i=0}^n c_i p_i^*(x):$$

Անցնենք միջարկման խնդրի լուծման Նյուտոնի մեթոդին.

**Թեորեմ 1.1.3** (Նյուտոն). Յանկացած իրարից տարբեր  $x_0, x_1, \dots, x_n$  հանգույցներով և  $c_0, c_1, \dots, c_n$  արժեքներով միջարկման խնդրի միակ լուծումը կարելի է գրել հետևյալ տեսքով.

$$p(x) = \gamma_0 + \gamma_1(x - x_0) + \gamma_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + \gamma_n(x - x_0) \dots (x - x_{n-1}),$$

որպես  $\gamma_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, n$  հասդարուններ են:

Նյուտոնի բանաձևում հաստատունները կարելի է ստանալ հաջորդաբար՝ միջարկման (1.3) պայմաններից:

Որպես Լագրանժի միջարկման խնդրի ընդհանրացում դիտարկում ենք պատիկ հանգույցներով միջարկումը, որը կոչվում է Հերմիթի միջարկում:

Տրված է հետևյալ պատիկ կամ կրկնվող հանգույցների բազմությունը.

$$\{t_0, t_1, \dots, t_n\} = \left\{ \frac{x_0, x_1, \dots, x_k}{\mu_0, \mu_1, \dots, \mu_k} \right\}: \quad (1.7)$$

Այս դեպքում դիտարկվող հանգույցների  $\{t_0, t_1, \dots, t_n\}$  բազմության մեջ կարող են լինել կրկնվող հանգույցներ: Ենթադրենք դրանց մեջ իրարից տարբեր են  $x_0, x_1, \dots, x_k$  հանգույցները և դրանցից յուրաքանչյուրը (1.7) բազմության մեջ կրկնվում է համապատասխանաբար  $\mu_0, \mu_1, \dots, \mu_k$  անգամ: Հետևաբար ունենք, որ

$$\sum_{i=0}^k \mu_i = n + 1:$$

Հերմիթի միջարկման խնդիրը ձևակերպվում է այսպես. տրված է պատիկ հանգույցների (1.7) բազմությունը և

$$C = \{c_{ij} : i = 0, \dots, k, j = 0, \dots, \mu_{i-1}\}$$

արժեքների բազմությունը: Պահանջվում է գտնել այնպիսի  $p \in \pi_n$  բազմանդամ, որը կբավարարի հետևյալ պայմաններին.

$$p^{(j)}(x_i) = c_{ij}, \quad i = 0, \dots, k, j = 0, \dots, \mu_{i-1} :$$

Տեղի ունի հետևյալ թեորեմը.

**Թեորեմ 1.1.5** (*Հերմիթ*). Արժեքների ցանկացած  $C$  բազմության համար գոյություն ունի միակ  $p \in \pi_n$  բազմանդամ այնպես, որ

$$p^{(j)}(x_i) = c_{ij}, \quad i = 0, \dots, k, \quad j = 0, \dots, \mu_{i-1}:$$

Պարագրաֆ 1.2-ում դիտարկում ենք Լագրանժի երկչափ միջարկման խնդիրը:

Մեկ փոփոխականի դեպքում միջարկման խնդիրը ունի միակ լուծում հանգույցների ցանկացած բազմության և կամայական աստիճանի բազմանդամային տարածության համար՝ այն դեպքում, եթե տեղի ունի (1.2) անհրաժեշտ պայմանը: Բազմաչափ միջարկման ժամանակ առաջանում են որոշակի բարդություններ, քանի որ այս դեպքում միջարկման խնդիրի միակորեն լուծելիությունը կախված է ոչ միայն հանգույցների քանակից, այլ նաև դրանց երկրաչափական փոխասավորությունից: Հետևաբար, բազմաչափ միջարկման հիմնական խնդիրներից է միջարկման հանգույցների այնպիսի փոխասավորությունների որոնումը, որոնց համար միջարկման խնդիրը միակորեն լուծելի է:

Նշանակենք  $\Pi_n$ -ով երկու փոփոխականի՝ փոքր կամ հավասար  $n$  գումարային աստիճան ունեցող իրական գործակիցներով հանրահաշվական բազմանդամների տարածությունը՝

$$\Pi_n = \left\{ \sum_{i+j \leq n} a_{ij} x^i y^j : a_{ij} \in \mathbb{R} \right\}.$$

$\Pi_n$  բազմանդամային տարածության չափողականությունը տրվում է հետևյալ բանաձևով.

$$N := N_n := \dim \Pi_n = \binom{n+2}{2}:$$

Դիտարկենք կետերի հետևյալ բազմությունը  $\mathbb{R}^2$ -ում.

$$\mathcal{X}_s = \{(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_s, y_s)\}: \tag{1.4}$$

Զնակերպենք Լագրանժի բազմաչափ բազմանդամային միջարկման խնդիրը. տրված (1.4) կետերի բազմության և կամայական  $c_1, c_2, \dots, c_s$  իրական թվերի համար գտնել այնպիսի  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ, որը բավարարում է հետևյալ պայմաններին.

$$p(x_i, y_i) = c_i, \quad i = 1, \dots, s: \quad (1.5)$$

**Սահմանում.** 1.2.1. Կասենք, որ միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\mathcal{X}_s = \{(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_s, y_s)\}$  միջարկման հանգույցների բազմությամբ ճշգրիպ է կամ միակորեն լուծելի, եթե ցանկացած  $c_1, c_2, \dots, c_s$  արժեքների համար գոյություն ունի միակ  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ, որը բավարարում է (1.5) պայմաններին:

Այնպես ինչպես միաչափ դեպքում՝ ստանում ենք Երկչափ միջարկման խնդրի միակորեն լուծելիության անհրաժեշտ պայմանը՝  $s = N$ , այսինքն՝

$$\#\mathcal{X}_s = s = N = \dim \Pi_n: \quad (1.6)$$

Սակայն, ի տարբերություն միաչափ դեպքի, (1.6) պայմանը բավարար չէ միջարկման խնդրի ճշգրտության համար: Երկչափ դեպքում ճշգրտությունն էապես կախված է ոչ միայն հանգույցների քանակից, այլ նաև դրանց երկրաչափական փոխդասավորությունից: Այսուհետ, եթե դիտարկենք միջարկման խնդրի ճշգրտությունը, կենթադրենք, որ (1.6) պայմանը տեղի ունի, այսինքն՝ հանգույցների բազմությունը կիխի  $\mathcal{X} = \mathcal{X}_N$ :

**Պնդում 1.2.2.** Որպեսզի միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\mathcal{X}_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով լինի ճշգրիպ անհրաժեշտ է և բավարար, որ ցանկացած  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի համար փեղի ունենա հետևյալ պայմանը.

$$p(x_i, y_i) = 0, \quad i = 1, 2, \dots, N \quad \Rightarrow \quad p = 0 :$$

Այստեղից ստանում ենք.

**Պնդում 1.2.3.** Միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\mathcal{X}_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով կիխի ոչ ճշգրիպ այն և միայն այն դեպքում, եթե գոյություն ունի  $p \in \Pi_n$ ,  $p \neq 0$ , բազմանդամ այնպիսին որ

$$p(x_i, y_i) = 0, \quad i = 1, 2, \dots, N :$$

Այժմ համապատասխանեցնենք  $n$  գումարային աստիճանի  $p$  բազմանդամին  $p(x, y) = 0$  հավասարությունը՝ տրվող  $n$  աստիճանի հանրահաշվական կոր և պայմանավորվենք միևնույն տառը օգտագործել և՛ կորը, և՛ բազմանդամը նշանակելու համար: Հաշվի առնելով **Պնդում 1.2.3-ը՝** ստանում ենք երկչափ բազմանդամային միջարկման ճշգրտության երկրաչափական մեկնաբանությունը.

Միջարկման ինդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $X_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով ոչ ճշգրիտ է այն և միայն այն դեպքում, երբ գոյություն ունի  $X_N$  բազմության բոլոր հանգույցներով անցնող  $n$ -րդ աստիճանի հանրահաշվական կոր:

Այժմ սահմանենք ֆունդամենտալ բազմանդամ երկչափ բազմանդամային միջարկման հանգույցների համար.

**Սահմանում 1.2.4.** Կասենք, որ  $p \in \Pi_n$  բազմանդամը  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամն է, եթե

$$p(A) = 1, \quad p(B) = 0, \quad \forall B \in \mathcal{X} \setminus \{A\}:$$

Հետագա շարադրանքում  $A = (x_i, y_i) \in \mathcal{X}$ ,  $0 \leq i \leq N$ , հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամը կնշանակենք  $p_A^* = p_i^*$ :

**Սահմանում 1.2.10.** Դիցուք  $\mathcal{X}$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմություն է: Կասենք, որ  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցն օգղագործում է  $q \in \Pi_k$ ,  $k \leq n$ , կորը, եթե այն հանդիսանում է  $A$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամի արդադրիչ, այսինքն՝  $p_A^* = qr$ , որպես  $r \in \Pi_{n-k}$ :

Օգտվելով ֆունդամենտալ բազմանդամի սահմանումից՝ ունենք.

**Պնդում 1.2.5.** Որպեսզի միջարկման ինդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $X_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով լինի ճշգրիտ անհրաժեշտ է և բավարար, որ  $X_N$  բազմության բոլոր հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները գոյություն ունենան: Ավելին, այդ դեպքում ունենք Լագրանժի հերկյալ բանաձևը միջարկիչ բազմանդամի համար, որը բավարարում է (1.5) պայմաններին  $s = N$  դեպքում.

$$p(x, y) = \sum_{i=1}^N c_i p_i^*(x, y):$$

Անցնենք կետերի անկախ բազմությունների սահմանմանը.

**Սահմանում 1.2.6.**  $X$  բազմությունը կանվանենք  $\Pi_n$ -անկախ, եթե  $X$  բազմության բոլոր հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները գոյություն ունեն: Հակառակ դեպքում, երբ որևէ հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ գոյություն չունի,  $X$  բազմությունը անվանում ենք  $\Pi_n$ -կախյալ:

Բերենք, որոշ անկախ և կախյալ բազմությունների օրինակներ.

1. Ուղղի վրա գտնվող ցանկացած  $n + 2$  կետերի  $X$  բազմություն  $\Pi_n$ -կախյալ է:
2. Կամայական  $n + 1$  կետերի  $X$  բազմություն  $\Pi_n$ -անկախ է:

Տեղի ունի նաև

**Պնդում 1.2.15.** Ցանկացած  $n + 2$  կետեր  $\Pi_n$ -անկախ են այն և միայն այն դեպքում, երբ չեն գրնվում մեկ ուղղի վրա:

Այժմ ներկայացնենք.

**Սահմանում 1.2.7.** Կասենք, որ միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $X_s = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s$ ,  $s \leq N$ , հանգույցների բազմությամբ լուծելի է, եթե ցանկացած  $c_1, c_2, \dots, c_s$  արժեքների համար գոյություն ունի  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ, որը բավարարում է հետևյալ պայմաններին.

$$p(x_i, y_i) = c_i, \quad i = 1, \dots, s: \quad (1.13)$$

Որպես միջարկման խնդիրի հանգույցներ կարող ենք ընտրել անկախ հանգույցների բազմություն: Այդ դեպքում կունենանք.

**Պնդում 1.2.8.** Միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $X = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s$  հանգույցների բազմությամբ կլինի լուծելի այն և միայն այն դեպքում, երբ  $X$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է:

Եթե **Պնդում 1.2.8**-ում հանգույցների քանակը հավասար է  $\Pi_n$  բազմանդամային տարածության չափողականությանը՝  $s = N$ , ապա միջարկման

խնդիրը միակորեն լուծելի է: Այլ խոսքերով, միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $x = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով ճշգրիտ է այն և միայն այն դեպքում, եթե  $x$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ է:

Ճշգրիտ բազմության ֆունդամենտալ բազմանդամների մի հատկություն ձևակերպենք լեմմայի տեսքով:

**Լեմմա 1.2.11.** Եթե միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $x_N$  բազմության հանգույցներով ճշգրիտ է, ապա ցանկացած  $A \in x_N$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ ճիշտ  $n$ -րդ ասրիճանի բազմանդամ  $\xi' \deg p_A^* = n$ , և այն չի կարող ունենալ պարիկ արդադրիչներ:

Ներկայացնենք մի հայտնի արդյունք, որը օգտագործելու ենք հետագա շարադրանքում.

**Պնդում 1.2.12.** Դիցուք պրված են  $p \in \Pi_n$  բազմանդամը և  $l$  ուղիղը, և դիպարկենք իրարից պարբեր  $n+1$  կետեր՝  $(x_i, y_i)$ ,  $i = 0, \dots, n$ ,  $l$  ուղղի վրա: Այդ դեպքում պեղի ունեն հետևյալ երկու դրույթները.

1.  $p(x_i, y_i) = 0$ ,  $i = 0, \dots, n \Rightarrow p|_l = 0$ :
2.  $p|_l = 0 \Rightarrow p = lq$ , որպես  $q \in \Pi_{n-1}$ :

Պարագրաֆ 1.3-ում ներկայացվում են արդյունքներ, որոնք հետևում են այն փաստից, որ Վանդերմոնդի որոշիչը, այսինքն՝ **Սահմանում 1.2.1**-ով նկարագրվող գծային համակարգի գլխավոր որոշիչը, անընդհատ ֆունկցիա է  $x_s$  բազմության հանգույցներից:

**Լեմմա 1.3.3 ([16]).** Դիցուք պրված է  $\Pi_n$ -անկախ  $x_s = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s$  բազմությունը: Այդ դեպքում գոյություն ունի ε դրական թիվ այնպիսին, որ ցանկացած

$$x'_s = \{(x'_i, y'_i)\}_{i=1}^s$$

բազմություն, որպես հեռավորությունը համապատասխան  $(x'_i, y'_i)$  և  $(x_i, y_i)$  հանգույցների միջև փոքր է  $\varepsilon$ -ից բոլոր  $i$ -երի համար, ևս  $\Pi_n$ -անկախ է:

Ներկայացնենք նաև հետևյալ լեմման.

**Լեմմա 1.3.2** ([20]). Հանգույցների ցանկացած  $X \subset \mathbb{R}^2$  բազմության համար հետևյալ երկու պնդումները համարժեք են.

1. Գոյություն ունի  $X$  բազմության  $\Pi_k$ -ճշգրիտ ենթաբազմություն:
2. Գոյություն չունի  $k$ -րդ աստիճանի կոր, որն անցնի  $X$ -ի բոլոր հանգույցներով:

Գլուխ 2.-ում ներկայացվում են ճշգրիտ բազմությունների հայտնի կոնստրուկցիաներ: Պարագրաֆ 1.2-ում պարզեցինք, որ բազմաչափ միջարկման դեպքում ոչ միշտ են ճշգրտության անհրաժեշտ պայմանին բավարարող բազմությունները ճշգրիտ: Այստեղ դիտարկում ենք մի քանի ճշգրիտ կոնստրուկցիաներ:

Պարագրաֆ 2.1-ում նկարագրում ենք Բերզուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիան ([5], [27]):

**Սահմանում 2.1.1.** Կասենք, որ  $X \subset \mathbb{R}^2$ ,  $\#X = N = 1 + 2 + \dots + (n + 1)$ , հանգույցների բազմությունը Բերզուարի-Ռադոնի բազմություն (կարճ  $BR_n$ -բազմություն) է, եթե գոյություն ունեն այնպիսի  $n + 1$  ուղիղներ՝  $l_0, l_1, \dots, l_n$ , որ

$n + 1$  հանգույցներ պատկանում են  $l_0$ -ին,

$n$  հանգույցներ պատկանում են  $l_1 \setminus l_0$ -ին, (2.1)

⋮

1 հանգույց պատկանում է  $l_n \setminus \{l_0 \cup l_1 \cup \dots \cup l_{n-1}\}$ :

Տեղի ունի հետևյալ թեորեմը (տես օրինակ՝ [18]):

**Թեորեմ 2.1.2.** Եթե  $X \subset \mathbb{R}^2$ ,  $\#X = N$ , հանգույցների բազմությունը  $BR_n$  - բազմություն է, ապա այն  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է:

Ունենք նաև.

**Պնդում 2.1.3** ([19]). Դիտարկենք  $m$  ուղիղներ՝  $l_1, l_2, \dots, l_m$ , որպես  $m \leq n$ , և  $(n + 1) + n + \dots + (n + 2 - m)$  հանգույցների այնպիսի  $X$  բազմություն, որի

$$n+2-k \text{ հանգույցների պարկանում են } l_k \setminus \bigcup_{j=1}^{k-1} l_j, \quad k = 1, \dots, m:$$

Այդ դեպքում  $X$ -ի հանգույցներում զրոյացող ցանկացած  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի համար պեղի ունի հետևյալ ներկայացումը.

$$p = l_1 \dots l_m q, \quad \text{որպես } q \in \Pi_{n-m}:$$

Պարագրաֆ 2.2-ում ներկայացնում ենք Զանգի և Յառյի կողմից ներմուծված երկրաչափական բնութագրի պայմանը կամ  $GC_n$  երկրաչափական պայմանը ([12]), որը նշանակում է, որ  $N = \binom{n+2}{2}$  հանգույցներից կազմված  $\mathcal{X}_N \subset \mathbb{R}^2$  բազմության ցանկացած  $A$  հանգույցի համար գոյություն ունեն  $n$  հատ այնպիսի  $l_1^A, \dots, l_n^A$  ուղիղներ, որ

$$\mathcal{X}_N \setminus \{A\} \subset l_1^A \cup \dots \cup l_n^A, \quad \text{բայց } A \notin l_1^A \cup \dots \cup l_n^A:$$

Սա համարժեք է հետևյալ սահմանմանը.

**Սահմանում 2.2.1.** Կասենք, որ  $\mathcal{X}_N \subset \mathbb{R}^2$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  երկրաչափական պայմանին, եթե յուրաքանչյուր  $A \in \mathcal{X}_N$  հանգույցի համար գոյություն ունի  $p_A^*$  ֆունդամենտալ բազմանդամ, որը կարելի է ներկայացնել գծային արդադրիչների արդադրյալի պեսքով, այսինքն՝ գոյություն ունեն  $l_1^A, \dots, l_n^A$  ուղիղներ, այնպես որ

$$p_A^* = l_1^A \dots l_n^A:$$

Այստեղից մասնավորապես ստանում ենք.

**Թեորեմ 2.2.2.**  $GC_n$  երկրաչափական պայմանին բավարարող  $\mathcal{X}_N$  բազմությունը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է:

Պարագրաֆ 2.3-ում ներկայացնում ենք  $GC_n$  պայմանին բավարարող Նյուտոնի ցանցը ([18]): Սահմանենք

$$\mathcal{X} = \{(j, k) \in \mathbb{N}_0^2 : j + k \leq n\}:$$

Դիտարկենք ուղիղների երեք ընտանիքներ՝  $l_k^{(1)}, l_k^{(2)}$  և  $l_k^{(3)}$ ,  $k = 0, \dots, n$ , որտեղ յուրաքանչյուր  $l_k^{(1)}$  ուղիղը տրվում է  $x = k$  հավասարումով,  $l_k^{(2)}$ -ը՝  $y = k$  հավասարու-

մով և  $l_k^{(3)}$ -ը՝  $x + y = k$  հավասարությունը: Այստեղ  $\chi$  բազմությունը բաղկացած է ուղիղների երեք ընտանիքների հատման կետերից՝

$$(j, k) = l_j^{(1)} \cap l_k^{(2)} \cap l_{j+k}^{(3)},$$

և յուրաքանչյուր կետի ֆունդամենտալ բազմանդամ ներկայացվում է հետևյալ տեսքով.

$$p_{(j,k)}^* = \prod_{i=0}^{j-1} l_i^{(1)} \prod_{i=0}^{k-1} l_i^{(2)} \prod_{i=0}^n l_i^{(3)}:$$

Պարագրաֆ 2.4-ում դիտարկում ենք  $GC_n$  երկրաչափական պայմանին բավարարող մեկ այլ կոնստրուկցիա, որը կոչվում է Չանգ-Յառյի բնական ցանց [12]:

**Սահմանում 2.4.1.** Կասենք, որ ուղիղները գրնվում են ընդհանուր դրության մեջ, եթե դրանցից ցանկացած երկուսը հարպելու գույքերի հավամանը մեկ կերպով:

Այժմ սահմանենք.

**Սահմանում 2.4.2 ([12]).** Դիցուք ունենք  $n+2$  ուղիղներ, որոնք գրնվում են ընդհանուր դրության մեջ: Այդ դեպքում ուղիղների բոլոր հնարավոր գույքերի հավամանը  $\binom{n+2}{2}$  կերպով կազմում են Չանգ-Յառյի բնական ցանց:

Այս կոնստրուկցիայի յուրաքանչյուր  $A \in \chi$  հանգույց ընկած է ճիշտ 2 ուղիղների վրա: Հետևաբար  $\chi \setminus \{A\}$  հանգույցները պատկանում են մնացած  $n$  ուղիղներին: Այսպիսով,  $\chi$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին:

Գլուխ 3-ում դիտարկում ենք Գասքա-Մաեզթուի վարկածը ( $GM$ -վարկած [14]): Այն ապացուցված է միայն  $n \leq 5$  դեպքում: Այս գիտում ներկայացնում ենք ատենախոսության արդյունքներից երկուա՞ն վարկածի երկու նոր, պարզ ապացույցներ  $n = 4$  դեպքի համար, որոնցով նպատակ ունենք գտնել ընդհանուր դեպքի համար ապացույցի մեթոդ:

Պարագրաֆ 3.1-ում դիտարկում ենք մաքսիմալ ուղիղները, որոնք կարևոր դեր են կատարում Գասքա-Մաեզթուի վարկածի ուսումնասիրության ընթացքում:

**Սահմանում 3.1.1.** Ուղիղը, որն անցնում է  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X \subset \mathbb{R}^2$  բազմության  $n + 1$  հանգույցներով, անվանում ենք մաքսիմալ ուղիղ  $X$  բազմության համար:

Ստորև ներկայացնում ենք մաքսիմալ ուղիղների վերաբերյալ որոշ հայտնի արդյունքներ (տես օրինակ՝ [9], [11]):

**Պնդում 3.1.4.** Դիցուք  $X$  հանգույցների բազմությունը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է: Այդ դեպքում, եթե  $l$ -ը մաքսիմալ ուղիղ է  $X$  բազմության համար, ապա  $X \setminus l$  բազմությունը  $\Pi_{n-1}$ -ճշգրիտ է:

Դժվար չէ ստուգել մաքսիմալ ուղիղների հետևյալ երկու հիմնական հատկությունները.

**Պնդում 3.1.6.**  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X$  բազմության համար ճիշտ են հետևյալ դրույթները.

1. Կամայական երկու մաքսիմալ ուղիղներ հապվում են և դրանց հապման կեղը հանգույց է  $X$ -ից:
2. Ոչ մի երեք մաքսիմալ ուղիղներ չեն հապվում մի կեղում:

Այստեղից մասնավորապես ստանում ենք, որ մաքսիմալ ուղիղները գտնվում են ընդհանուր դրության մեջ: Նշենք նաև, որ  $X$  բազմության համար կարող են գոյություն ունենալ ամենաշատը  $n + 2$  մաքսիմալ ուղիղներ:

**Պնդում 3.1.5.** Դիցուք պրված է  $X$  բազմություն, որը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին և ունի մաքսիմալ ուղիղ՝  $l$ : Այդ դեպքում  $X \setminus l$  հանգույցների բազմությունը բավարարում է  $GC_{n-1}$  պայմանի:

$GC_n$  պայմանին բավարարող դիտարկված կոնստրուկցիաները Բերզուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիայի մասնավոր դեպքեր են: Գասքան և Մաեզթուն առաջարկել են վարկած, որը հանգում է այն բանին, որ  $GC_n$  պայմանին բավարարող ցանկացած բազմություն բավարարում է Բերզուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիային: Պարագրաֆ 3.2-ում ներկայացնում ենք այդ վարկածը:

**Վարկած ([14]).** Դիցուք  $X \subset \mathbb{R}^2$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին: Այդ դեպքում  $X$ -ում կան  $n + 1$  համագիծ հանգույցներ:

Այլ խոսքերով, Գասքա-Մաեզթուի վարկածի համաձայն ամեն մի  $GC_n$  բազմություն ունի մաքսիմալ ուղիղ:

Եթե վարկածը ճիշտ է չ բազմության համար, ապա, **Պնդում 3.1.5-ի** համաձայն, հանելով մաքսիմալ ուղիղը՝ ստանում ենք, որ  $\chi \setminus l$  բազմության հանգույցները բավարարում են  $GC_{n-1}$  պայմանին: Նորից կիրառելով վարկածը՝ կունենանք, որ նոր  $\chi \setminus l$  բազմությունը ևս ունի մաքսիմալ ուղիղ, որը այս դեպքում ո հանգույցներ է պարունակում: Շարունակելով այս գործընթացը՝ ստանում ենք, որ, եթե Գասքա-Մաեզթուի վարկածը ճիշտ է, ապա ցանկացած  $GC_n$  բազմություն բավարարում է Բերզուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիային: Նշենք, որ այստեղ ներկայացնում ենք նաև  $n = 3$  դեպքում վարկածի նոր ապացույց:

Պարագրաֆ 3.3-ում բերում ենք ատենախոսության երկու արդյունքներ՝  $GM$ -վարկածի երկու ապացույց  $n = 4$  դեպքի համար: Ապացույցներից մեկում ([3]) օգտագործել ենք [19] հոդվածում ներկայացված  $GM$ -վարկածի  $n = 5$  դեպքի ապացույցի սխեման: Ապացույցը կատարում ենք հակասող ենթադրությամբ.

**Ենթադրություն A.**  $\chi$  բազմությունը  $GC_4$ -բազմություն է՝ առանց մաքսիմալ ուղիղ:

Այստեղ կիրառել ենք ուղիղների օգտագործումների քանակի համար արդյունքներ, որոնք տեղի ունեն, եթե ճիշտ է **Ենթադրություն A**-ն: Դրանք ապացուցել ենք ատենախոսության մեջ և ներկայացնում ենք ստորև:

**Լեմմա 3.3.2** ([18], [3]). Դիցուք դեղի ունի **Ենթադրություն A**-ն: Այդ դեպքում կամայական 2 կամ 3 հանգույցով անցնող ուղիղ կարող է օգտագործվել  $\chi$  բազմության ամենաշապր մեկ հանգույցի կողմից:

**Լեմմա 3.3.3** ([3]). Դիցուք դեղի ունի **Ենթադրություն A**-ն: Այդ դեպքում կամայական 4 հանգույցով անցնող և ուղիղ կարող է օգտագործվել  $\chi$ -ի ամենաշապր 3 հանգույցների կողմից: Եթե և ն օգտագործվում է երեք հանգույցների կողմից, ապա վերջիններս օգտագործում են ևս երկու 4 հանգույցով անցնող ուղիղներ, ընդ որում միևնույն երկուսը:

Իսկ երկրորդը հայտնի 5 ապացույցներից ամենակարճը և ամենապարզն է: Ներկայացնենք այս ապացույցում հիմնական արդյունքներից մեկը.

**Լեմմա 3.3.6 ([29]).** *Դիցուք պեղի ունի **Ենթադրություն A**-ն: Այդ դեպքում, եթե  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցն օգտագործում է 4-հանգույցով և ուղիղը, ապա  $\mathcal{X}$ -ում կան այդ ուղիղը օգտագործող ևս երկու հանգույցներ:*

Այս լեմմայով մենք ուժեղացնում ենք [7] հոդվածի արդյունքներից մեկը: Լեմման թույլ տվեց բավականին պարզեցնել ապացույցի սխեման:

Գլուխ 4-ում ներկայացնում ենք ատենախոսության մյուս արդյունքները. գտնում ենք  $k$ ,  $k < n$ , աստիճանի կորը միակորեն որոշող  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակը, ինչպես նաև բնութագրում ենք  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցներով որոշակի հզորության բազմություններ, որոնցով անցնում են առնվազն  $k$ ,  $k < n$ , աստիճանի կորեր:

Պարագրաֆ 4.1-ում սահմանում ենք մաքսիմալ կորերը, որոնք Գլուխ 3-ում նկարագրված մաքսիմալ ուղիղների ընդհանրացումն են:

### Նշանակենք

$$d := d(n, k) := \frac{k(2n + 3 - k)}{2}.$$

Հետևյալ պնդումը հանդիսանում է **Պնդում 1.2.12-ի** ընդհանրացում  $k$  աստիճանի հանրահաշվական կորերի համար.

**Պնդում 4.1.6 ([28]).** *Դիցուք  $q$ -ն  $k$ ,  $k \leq n$ , աստիճանի հանրահաշվական կոր է՝ առանց պարիկ կոմպոնենտների, և  $\mathcal{X} = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s \subset q$  հանգույցների բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է: Այս դեպքում  $s \leq d(n, k)$ : Ավելին,  $s = d(n, k)$  այն և միայն այն դեպքում, եթե*

$$p \in \Pi_n, \quad p(x_i, y_i) = 0, \quad i = 1, \dots, s \quad \Rightarrow \quad p|_q = 0 \quad \text{և} \quad p = qr, \quad r \in \Pi_{n-k}$$

Ստանում ենք, որ ամենաշատը  $d(n, k)$  հանգույցներ  $\mathcal{X}$  -ից կարող են պատկանել  $q$  կորին: Ելնելով սրանից՝ սահմանենք.

**Սահմանում 4.1.8** ([28]). Դիցուք պրված է  $\Pi_n$ -անկախ  $s \geq d(n, k)$  հանգույցների  $X_s$  բազմություն: Եթե  $k, k \leq n$ , ասդիմանի կորը անցնում է  $X_s$  -ի  $d(n, k)$  հանգույցներով, ապա այն անվանում ենք մաքսիմալ  $k$ -րդ ասդիմանի կոր  $X_s$  բազմության համար:

Ներկայացնենք մաքսիմալ կորերի բնութագիրը.

**Պնդում 4.1.9** ([28]). Դիցուք  $X$  հանգույցների բազմությունը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է: Այդ դեպքում  $k, k \leq n$  ասդիմանի  $\mu$  բազմանդամը մաքսիմալ կոր է  $X$ -ի համար այն և միայն այն դեպքում, եթե այն օգտագործվում է  $X \setminus \mu$  բազմության ցանկացած հանգույցի կողմից:

Ատենախոսության հիմնական արդյունքների ստացման ժամանակ օգտագործել ենք հետևյալ պնդումները.

**Լեմմա 4.1.3** ([17]). Կամայական  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների  $X$  բազմությունը կարելի է ընդլայնել մինչև  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմություն:

**Պնդում 4.1.11.** Դիցուք  $\sigma - n$   $k, k \leq n$ , ասդիմանի կոր է առանց պարիկ կոմպոնենտների և  $X_s \subset \sigma$  բազմությունը  $s$  հանգույցների  $\Pi_n$ -անկախ բազմություն է, որի  $s < d(n, k)$ : Այդ դեպքում  $X_s$  բազմությունը կարելի է ընդլայնել մինչև  $d = d(n, k)$  հանգույցներով մաքսիմալ  $\Pi_n$ -անկախ  $X_d$  բազմություն՝ ընկած  $\sigma$ -ում:

Պարագրաֆ 4.2-ում ներկայացնում ենք ատենախոսության մյուս արդյունքները:

**Թեորեմ 4.2.2** ([23]). Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{K} := d(n, k - 1) + 2$  հանգույցների բազմություն է, որոնք գտնվում են  $k$ -րդ ասդիմանի կորի վրա,  $k \leq n$ : Այդ դեպքում կորը նշված հանգույցներով որոշվում է միակորեն: Ավելին, գոյություն ունի  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{K} - 1$  հանգույցների այնպիսի  $X_1$  բազմություն, որի բոլոր հանգույցներով անցնում են մեկից ավելի  $k$ -րդ ասդիմանի կորեր:

Ատենախոսության այս արդյունքը մասնավոր՝  $k = n - 1$ , դեպքի համար ներկայացված է առանձին, քանի որ խնդիրը այս դեպքում դիտարկել ենք նախապես.

**Պնդում 4.2.1** ([4]). Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների բազմություն է և որևէ  $(n - 1)$ -րդ ասդիճանի կոր անցնում է  $X$ -ի  $N - 4$  հանգույցներով: Այդ դեպքում կորը որոշվում է միակորեն: Ավելին, գոյություն ունի  $\Pi_n$ -անկախ  $N - 5$  հանգույցների այնպիսի բազմություն, որի բոլոր հանգույցներով անցնում են մեկից ավելի  $(n - 1)$ -րդ ասդիճանի կորեր:

**Թեորեմ 4.2.2**-ից ստանում ենք երկու հետևանքներ, որոնք տալիս են գնահատական՝ տրված  $\Pi_n$ -անկախ բազմության մեջ  $\Pi_k$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակի համար՝ կամայական  $k \leq n - 1$  արժեքների դեպքում.

**Հետևանք 4.2.3** ([23]). Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների բազմություն է,  $\#X \geq d(n, k - 1) + 2$  և  $k \leq n - 1$ : Այդ դեպքում  $X$ -ում կան  $\Pi_k$ -անկախ առնվազն  $N_k - 1$  հանգույցներ, որպես  $N_k = \dim \Pi_k = \binom{k+2}{2}$ :

**Հետևանք 4.2.4** ([23]). Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների բազմություն է,  $\#X \leq d(n, k - 1) + 2$  և  $k \leq n - 1$ : Այդ դեպքում  $X$ -ում կան  $\Pi_k$ -անկախ առնվազն  $\#X - (n - k)(k - 1)$  հանգույցներ:

Այսպիսով, ըստ մեր ստացած արդյունքի (**Թեորեմ 4.2.2**), կամայական  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{K} = d(n, k - 1) + 2$  հանգույցներ պարունակող բազմության համար գոյություն ունի այդ հանգույցներով անցնող ամենաշատը մեկ  $k$ -րդ ասդիճանի կոր, մինչդեռ գոյություն ունեն  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{K} - 1$  հանգույցներով բազմություններ, որոնցով անցնում են առնվազն երկու  $k$ -րդ ասդիճանի կորեր: Հենց այսպիսի հանգույցների բազմությունների բնութագրմանն է վերաբերում Պարագրաֆ 4.3-ի շարադրումը: Մասնավորապես ապացուցում ենք հետևյալ արդյունքը.

**Թեորեմ 4.3.1** ([24], [25]). Տրված է  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների  $X$  բազմություն,  $\#X = d(n, k - 1) + 1$  և  $k \leq n - 1$ : Այս դեպքում երկու դարբեր  $k$ -րդ ասդիճանի կորեր կանցնեն  $X$  բազմության հանգույցներով այն և միայն այն դեպքում, եթե  $X$ -ի բոլոր հանգույցները՝ բացի մեկից, գրնվեն  $(k - 1)$ -րդ ասդիճանի մաքսիմալ կորի վրա:

Նշենք, որ ատենախոսության մեջ վերջին թեորեմից որպես հետևանք ստանում ենք **Թեորեմ 4.2.2**-ը:

Պարագրաֆ 4.4-ում ներկայացնում ենք **Թեորեմ 4.3.1**-ի կարևոր հետևանք՝ ճշգրիտ բազմության ճիշտ երեք հանգույցներով անցնող ուղղի օգտագործումների քանակի մասին:

**Հետևանք 4.4.2** ([24], [30]). *Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմություն է,  $\#X = N = \binom{n+2}{n}$ , և ուղիղը օգտագործվում է  $X$ -ի որևէ հանգույցի կողմից և անցնում է այդ բազմության ճիշտ երեք հանգույցներով: Այդ դեպքում  $l$ -ը կարող է օգտագործվել  $X$ -ի կամ ճիշտ երեք, կամ ճիշտ մեկ հանգույցի կողմից: Ավելին, եթե այն օգտագործվում է ճիշտ երեք հանգույցների կողմից, ապա այդ հանգույցները համագիծ չեն:*

## ԳԼՈՒԽ 1.

### ԲԱԶՄԱՆԴԱՄԱՅԻՆ ՄԻՋԱՐԿՈՒՄ

#### 1.1 Միջարկում մեկ փոփոխականի բազմանդամներով

Նշանակենք  $\pi_n$ -ով մեկ փոփոխականի՝ փոքր կամ հավասար  $n$  աստիճանի իրական գործակիցներով հանրահաշվական բազմանդամների տարածությունը՝

$$\pi_n = \left\{ \sum_{i=0}^n a_i x^i : a_i \in \mathbb{R} \right\}:$$

$\pi_n$  բազմանդամային տարածության չափողականությունը տրվում է հետևյալ բանաձևով.

$$\dim \pi_n = n + 1:$$

Ներկայացնենք Լագրանժի միաչափ միջարկման խնդիրը. թվային առանցքի վրա տրված են իրարից տարբեր  $x_0, x_1, \dots, x_m$  կետեր, տրված են նաև կամայական  $c_0, c_1, \dots, c_m$  արժեքներ: Պահանջվում է գտնել այնպիսի  $p \in \pi_n$  բազմանդամ, որը կբավարարի հետևյալ պայմաններին.

$$p(x_i) = c_i, \quad i = 0, 1, \dots, m : \tag{1.1}$$

Այս պայմաններն անվանում ենք միջարկման պայմաններ, որոնելի  $p \in \pi_n$  բազմանդամը՝ միջարկիչ բազմանդամ, իսկ  $x_0, x_1, \dots, x_m$  կետերը՝ միջարկման հանգույցներ:

Միջարկման խնդրի ուսումնասիրության ընթացքում քննարկվում է խնդրի միակորեն լուծելիությունը: Նշված (1.1) պայմանները համարժեք են  $n + 1$  անհայտներով գծային հավասարումների համակարգի, որտեղ անհայտները  $p \in \pi_n$  բազմանդամի գործակիցներն են: Հաշվի առնելով այն, որ ցանկացած  $c_i, i = 0, 1, \dots, m$ ,

արժեքների համար ունենք  $m + 1$  հավասարում՝ ստանում ենք, որ համակարգի, հետևաբար և միջարկման խնդրի, միակորեն լուծելիության անհրաժեշտ պայմանն է

$$m = n: \quad (1.2)$$

Այսուհետ կենթադրենք, որ այս պայմանը տեղի ունի:

Ստորև ներկայացված է Լագրանժի թեորեմը միջարկման խնդրի միակորեն լուծելիության մասին.

**Թեորեմ 1.1.1** (Լագրանժ). Յանկացած իրարից դարձեր  $x_0, x_1, \dots, x_n$  հանգույցների և  $c_0, c_1, \dots, c_n$  արժեքների համար գոյություն ունի միակ  $p \in \pi_n$  բազմանդամ այնպես, որ

$$p(x_i) = c_i, \quad i = 0, 1, \dots, n: \quad (1.3)$$

Լագրանժի միջարկման խնդրի լուծման երկու հիմնական բանաձևեր կան՝ Լագրանժի և Նյուտոնի: Լագրանժի բանաձևով լուծումը ներկայացնելու համար դիտարկում ենք ֆունդամենտալ բազմանդամները, որոնք կառուցվում են յուրաքանչյուր հանգույցի համար.

**Սահմանում 1.1.2.** Կասենք, որ  $p_i^* \in \pi_n$  բազմանդամը  $x_i, 0 \leq i \leq n$ , հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամն է, եթե

$$p_i^*(x_j) = \delta_{ji}, \quad 0 \leq j \leq n, \quad (1.4)$$

որպես  $\delta_{ji}$ -ն կրոնեկերի սիմվոլն է:

Այլ կերպ ասած, յուրաքանչյուր հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամը մի բազմանդամ է  $\pi_n$  բազմանդամային տարածությունից, որը դիտարկվող հանգույցում ընդունում է մեկ արժեքը, իսկ այդ հանգույցից բացի մնացած հանգույցներում ընդունում է զրո արժեքը:

Օգտագործելով  $x_i, 0 \leq i \leq n$ , հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները, Լագրանժի միջարկման խնդրի միակ լուծումը կարելի է ներկայացնել

$$p(x) = \sum_{i=0}^n c_i p_i^*(x) \quad (1.5)$$

բանաձևով:

Հաշվի առնելով, որ ֆունդամենտալ բազմանդամները կարելի է ներկայացնել հետևյալ տեսքով՝

$$p_i^*(x) = \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq i}}^n \frac{x - x_k}{x_i - x_k},$$

կստանանք Հագրանժի բանաձևը.

$$p(x) = \sum_{i=0}^n c_i \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq i}}^n \frac{x - x_k}{x_i - x_k}.$$

Անցնենք միջարկման խնդրի լուծման Նյուտոնի մեթոդին.

**Թեորեմ 1.1.3** (Նյուտոն). Յանկացած իրարից պարբեր  $x_0, x_1, \dots, x_n$  հանգույցներով և  $c_0, c_1, \dots, c_n$  արժեքներով միջարկման խնդրի միակ  $p \in \pi_n$  լուծումը կարելի է գրել հետևյալ տեսքով.

$$p(x) = \gamma_0 + \gamma_1(x - x_0) + \gamma_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + \gamma_n(x - x_0) \dots (x - x_{n-1}) \quad (1.6)$$

որպես  $\gamma_i, i = 0, 1, \dots, n$ , հասկաղուններ են:

Նյուտոնի բանաձևում հաստատունները կարելի է ստանալ հաջորդաբար՝ միջարկման (1.3) պայմաններից:

**Սահմանում 1.1.4.** Կասենք, որ  $p \in \pi_n$  բազմանդամը  $f$  ֆունկցիայի միջարկիչ բազմանդամն է  $x_0, x_1, \dots, x_n$  հանգույցներով, եթե պեղի ունեն հետևյալ պայմանները.

1.  $p \in \pi_n$ ,
2.  $p(x_i) = f(x_i), i = 0, 1, \dots, n$ :

Այս դեպքում էլ, եթք  $c_i = f(x_i)$ ,  $i = 0, 1, \dots, n$ , Նյուտոնի բանաձևում  $\gamma_i, i = 0, 1, \dots, n$ , հաստատունների բացահայտ տեսքը ստանալու համար կիրառվում են բաժանված տարբերությունները, որոնք սահմանվում են անդրադարձ առնչությունների միջոցով՝

$$[x_0]f = f(x_0),$$

$$[x_0, \dots, x_n]f = \frac{[x_1, \dots, x_n]f - [x_0, \dots, x_{n-1}]f}{x_n - x_0}.$$

Այսպիսով, միջարկման խնդրի միակ լուծման Նյուտոնի բանաձևը ստանում ենք հետևյալ տեսքով.

$$p(x) = \sum_{i=0}^n [x_0, \dots, x_i]f \prod_{k=0}^{i-1} (x - x_k):$$

Մինչ այժմ դիտարկում էինք իրարից տարբեր հանգույցներով միջարկման խնդիր: Այժմ դիտարկենք կրկնվող կամ պատիկ հանգույցների դեպքը: Ենթադրենք տրված է հետևյալ հանգույցների բազմությունը.

$$\{t_0, t_1, \dots, t_n\} = \left\{ \frac{x_0, x_1, \dots, x_k}{\mu_0, \mu_1, \dots, \mu_k} \right\}: \quad (1.7)$$

Այս դեպքում դիտարկվող կետերի  $\{t_0, t_1, \dots, t_n\}$  բազմության մեջ կարող են լինել կրկնվող հանգույցներ: Ենթադրենք դրանց մեջ իրարից տարբեր են  $x_0, x_1, \dots, x_k$  հանգույցները և դրանցից յուրաքանչյուրը (1.7) բազմության մեջ կրկնվում է համապատասխանաբար  $\mu_0, \mu_1, \dots, \mu_k$  անգամ: Հետևաբար ունենք, որ

$$\sum_{i=0}^k \mu_i = n + 1:$$

Միջարկման խնդիրը պատիկ հանգույցներով կամ Հերմիթի միջարկման խնդիրը ձևակերպվում է այսպես. տրված է պատիկ հանգույցների (1.7) բազմությունը և

$$C = \{c_{ij} : i = 0, \dots, k, j = 0, \dots, \mu_{i-1}\}$$

արժեքների բազմությունը: Պահանջվում է գտնել այնպիսի  $p \in \pi_n$  բազմանդամ, որը կբավարարի հետևյալ պայմաններին.

$$p^{(j)}(x_i) = c_{ij}, \quad i = 0, \dots, k, \quad j = 0, \dots, \mu_{i-1} :$$

Տեղի ունի հետևյալ թեորեմը.

**Թեորեմ 1.1.5** (Հերմիթ). Արժեքների ցանկացած  $C$  բազմության համար գոյություն ունի միակ  $p \in \pi_n$  բազմանդամ այնպես, որ

$$p^{(j)}(x_i) = c_{ij}, \quad i = 0, \dots, k, \quad j = 0, \dots, \mu_{i-1} :$$

Ինչպես տեսանք մի փոփոխականի դեպքում միջարկման խնդիրը ունի միակ լուծում հանգույցների ցանկացած բազմության և կամայական աստիճանի բազմանդամային տարածության համար այն դեպքում, երբ տեղի ունի (1.2) անհրաժեշտ պայմանը: Այդ լուծումը տրվում է հիմնական երկու՝ Լագրանժի (1.5) և Նյուտոնի (1.6) բանաձևերով: Ճշգրտության գաղափարը բնականորեն ընդհանրացվում է բազմաչափ բազմանդամային միջարկման համար: Սակայն բազմաչափ ընդհանրացման ժամանակ առաջանում են որոշակի բարդություններ, քանի որ այս դեպքում միջարկման խնդրի միակորեն լուծելիությունը կախված է ոչ միայն հանգույցների քանակից, այլ նաև դրանց երկրաչափական փոխասավորությունից: Այսպիսով, բազմաչափ միջարկման հիմնական խնդիրներից է միջարկման հանգույցների այնպիսի փոխասավորությունների որոնումը, որոնց համար միջարկման խնդիրն ունի միակ լուծում:

## 1.2 Միջարկում երկու փոփոխականի բազմանդամներով

Նշանակենք  $\Pi_n$ -ով երկու փոփոխականի՝  $n$ -ը չգերազանցող գումարային աստիճանի իրական գործակիցներով հանրահաշվական բազմանդամների տարածությունը

$$\Pi_n = \Pi_n(R^2) = \left\{ \sum_{i+j \leq n} a_{ij} x^i y^j : a_{ij} \in \mathbb{R} \right\}: \quad (1.8)$$

Հաշվենք (1.8) բազմանդամային տարածության չափողականությունը.  $m$  աստիճանի՝  $x^i y^j$ ,  $i + j = m$ , միանդամների քանակը  $m + 1$  է, հետևաբար

$$N := N_n := \dim \Pi_n = 1 + 2 + \dots + (n + 1) = \binom{n+2}{2}:$$

Դիտարկենք կետերի հետևյալ բազմությունը  $\mathbb{R}^2$ -ում.

$$\mathcal{X}_s = \{(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_s, y_s)\}: \quad (1.9)$$

Ձևակերպենք Լագրանժի բազմաչափ բազմանդամային միջարկման խնդիրը. տրված (1.9) բազմության և կամայական  $c_1, c_2, \dots, c_s$  իրական թվերի համար գտնել այնպիսի  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ, որը բավարարում է հետևյալ պայմաններին.

$$p(x_i, y_i) = c_i, \quad i = 1, \dots, s: \quad (1.10)$$

Այս խնդիրն անվանում ենք միջարկման խնդիր,  $p \in \Pi_n$  բազմանդամը՝ միջարկիչ բազմանդամ, (1.10) պայմանները՝ միջարկման պայմաններ, իսկ  $\mathcal{X}_s$  բազմությունը՝ միջարկման հանգույցների բազմություն:

**Սահմանում 1.2.1.** Կասենք, որ միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\mathcal{X}_s = \{(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_s, y_s)\}$  միջարկման հանգույցների բազմությամբ ճշգրիտ է կամ միակորեն լուծելի, եթե ցանկացած  $c_1, c_2, \dots, c_s$  արժեքների համար գոյություն ունի միակ  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ, որը բավարարում է (1.10) պայմաններին:

Նկատենք, որ (1.10) պայմաններից յուրաքանչյուրից ստանում ենք գծային հավասարում և, ուրեմն, բոլոր պայմաններից կունենանք  $s$  գծային հավասարումների համակարգ՝  $N$  անհայտներով, որոնք հանդիսանում են  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի գործակիցները: Հետևաբար, միջարկման խնդրի ճշգրտություն կունենանք այն դեպքում, եթե նշված գծային հավասարումների համակարգն ունենա միակ լուծում ցանկացած աջակողմյան  $c_1, c_2, \dots, c_s$  արժեքների համար: Այսպիսով, ինչպես միաչափ դեպքում՝ ստանում ենք, որ միակորեն լուծելիության անհրաժեշտ պայմանն է  $s = N$ , այսինքն՝

$$\#\mathcal{X}_s = s = N = \dim \Pi_n: \quad (1.11)$$

Այսուհետ, երբ կդիտարկենք միջարկման խնդրի ճշգրտություն կամ, որ նույնն է, միակորեն լուծելիություն, կենթադրենք, որ (1.11) պայմանը տեղի ունի, այլ խոսքերով՝ որպես միջարկման հանգույցների բազմություն կդիտարկենք  $N$  հանգույցներով  $\mathcal{X} = \mathcal{X}_N$  բազմություն:

Ճշգրտության անհրաժեշտ (1.11) պայմանից ստանում ենք մի կարևոր դիտարկում.

*Ճշգրիկ երկափ միջարկման հանգույցների քանակը որոշակի դեսքի թիվ պետք է լինի:* Օրինակ 0 աստիճանի բազմանդամային տարածության համար հանգույցների քանակը 1 է, 1 աստիճանի համար՝ 3, 2 աստիճանի համար 6, և այլն, այսինքն՝ 0, 1, 2, 3, 4, ... աստիճանի բազմանդամներով միջարկման համար պետք է վերցնել համապատասխանաբար 1, 3, 6, 10, 15, ... հանգույց:

Սակայն, ի տարբերություն միաչափ դեպքի, բազմաչափ միջարկման խնդրի միակորեն լուծելիության համար միայն (1.11) պայմանը բավարար չէ: Դիտարկենք մի օրինակ: Դիցուք ունենք միջարկման խնդիր  $\mathcal{X}_1 = \{(1,0), (2,0), (3,0)\}$  հանգույցների բազմությունով և  $\Pi_1 = \{\alpha + \beta x + \gamma y \mid \alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R}\}$  բազմանդամային տարածության համար: Միջարկման (1.10) պայմանները կունենան հետևյալ տեսքը.

$$\alpha + \beta = c_1,$$

$$\alpha + 2\beta = c_2,$$

$$\alpha + 3\beta = c_3,$$

Քանի որ  $\gamma$ -ի գործակիցն ամեն տեղ զրո է, մենք ստանում ենք ոչ թե  $3 \times 3$ , այլ  $3 \times 2$  համակարգ, հետևաբար այս դեպքում միջարկման խնդիրը նշված հանգույցների բազմությամբ ճշգրիտ չէ: Այժմ դիտարկենք  $\Pi_1$ -ով և  $\mathcal{X}_2 = \{(1,1), (2,1), (3,3)\}$  հանգույցներով միջարկման խնդիր, որի համար (1.10) պայմաններն ունեն հետևյալ տեսքը.

$$\alpha + \beta + \gamma = c_1,$$

$$\alpha + 2\beta + \gamma = c_2,$$

$$\alpha + 3\beta + 3\gamma = c_3:$$

Ակնհայտ է, որ այսպիսի հանգույցների բազմության ընտրությամբ ունենք ճշգրտություն:

(1.10) և (1.11) պայմանների համադրմամբ ստանում ենք գծային հավասարումների համակարգ, որն, ինչպես հայտնի է, ունի միակ լուծում այն և միայն այն դեպքում, եթե համապատասխան համասեռ համակարգն ունի միակ զրոյական լուծում: Այստեղից ստանում ենք հետևյալ պնդումը.

**Պնդում 1.2.2.** Որպեսզի միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $X_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով լինի ճշգրիտ անհրաժեշտ է և բավարար, որ ցանկացած  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի համար փեղի ունենա հետևյալ պայմանը.

$$p(x_i, y_i) = 0, \quad i = 1, 2, \dots, N \quad \Rightarrow \quad p = 0 :$$

Այստեղից ստանում ենք.

**Պնդում 1.2.3.** Միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $X_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով կլինի ոչ ճշգրիտ այն և միայն այն դեպքում, եթե գոյություն ունի  $p \in \Pi_n$ ,  $p \neq 0$ , բազմանդամ այնպիսին, որ

$$p(x_i, y_i) = 0, \quad i = 1, 2, \dots, N :$$

Այժմ համապատասխանեցնենք  $n$  գումարային աստիճանի  $p$  բազմանդամին  $p(x, y) = 0$  հավասարումով տրվող  $n$ -րդ աստիճանի հանրահաշվական կոր և պայմանավորվենք միևնույն տառը օգտագործել՝ և՛ կորը, և՛ բազմանդամը նշանակելու համար: Ուղիղները և դրանց համապատասխանող առաջին աստիճանի բազմանդամները սովորաբար նշանակում ենք  $I$ -ով:

Նշենք, որ ցանկացած  $s < N$  կետերի համար գոյություն ունի  $n$ -րդ աստիճանի հանրահաշվական կոր, որն անցնում է այդ բոլոր հանգույցներով: Եվ իրոք, համապատասխան համասեռ գծային համակարգը կունենա  $N$  անհայտ և  $s$  հավասարում, որն էլ նշանակում է, որ համակարգը ունի ոչ զրոյական լուծում: Այս փաստից օգտվելով, ինչպես նաև հաշվի առնելով **Պնդում 1.2.3-ը**, ստանում ենք երկշափ բազմանդամային միջարկման ճշգրտության երկրաչափական մեկնաբանությունը.

Միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\mathcal{X}_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով կլինի ոչ ճշգրիտ այն և միայն այն դեպքում, եթե գոյություն ունենա  $n$ -րդ ասդիմանի հանրահաշվական կոր, որն անցնի  $\mathcal{X}_N$  բազմության բոլոր հանգույցներով:

Համանմանորեն ստանում ենք.

$\Pi_n$ -ով և  $\mathcal{X}_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով միջարկման խնդիրը ճշգրիտ է այն և միայն այն դեպքում, եթե գոյություն չունի  $\mathcal{X}_N$  բազմության բոլոր հանգույցներով անցնող  $n$ -րդ ասդիմանի հանրահաշվական կոր:

Այս փաստը կօգտագործենք հետագայում:

Այժմ սահմանենք ֆունդամենտալ բազմանդամ երկչափ բազմանդամային միջարկման հանգույցների համար.

**Սահմանում 1.2.4.** Կասենք, որ  $p \in \Pi_n$  բազմանդամը  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամն է  $\mathcal{X}$  բազմության նկատմամբ, եթե

$$p(A) = 1, \quad p(B) = 0, \quad \forall B \in \mathcal{X} \setminus \{A\}:$$

Հետագա շարադրանքում  $A = (x_i, y_i) \in \mathcal{X}, 0 \leq i \leq N$ , հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամը կնշանակենք  $p_A^* = p_i^* = p_{i,\mathcal{X}}^*$ : Բացի այդ, կնշենք, թե որ բազմության նկատմամբ է դիտարկվում ֆունդամենտալ բազմանդամը այն դեպքերում, եթե կդիտարկենք մի քանի բազմություններ:

Նշենք նաև, որ որոշ դեպքերում ֆունդամենտալ կանվանենք նաև այն բազմանդամը, որը կզրոյանա  $A$  հանգույցից բացի դիտարկվող մնացած հանգույցներում և նշված հանգույցում զրոյից տարբեր արժեք կընդունի, քանի որ այն կտարբերվի  $A$ -ի ֆունդամենտալ բազմանդամից միայն հաստատուն արտադրիչով:

**Պնդում 1.2.5.** Որպեսզի միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\mathcal{X}_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով լինի ճշգրիտ անհրաժեշտ է և բավարար, որ  $\mathcal{X}_N$  բազմության բոլոր հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները գոյություն ունենան: Ավելին, այդ դեպքում ունենք Լագրանժի հետևյալ բանաձևը միջարկիչ բազմանդամի համար, որը բավարարում է (1.10) պայմաններին՝  $s = N$  դեպքում.

$$p(x, y) = \sum_{i=1}^N c_i p_i^*(x, y):$$

Նկատենք, որ  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության ֆունդամենտալ բազմանդամները միակն են, այդպիսով, ըստ **Պնդում 1.2.5-ի**, եթե որևէ  $\chi_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  բազմության բոլոր ֆունդամենտալ բազմանդամները գոյություն ունեն, ապա դրանք միակն են: Այս հատկությունը հետագայում հաճախ ենք օգտագործելու:

Այժմ ներմուծենք միջարկումների տեսության մի կարևոր հասկացություն.

**Սահմանում 1.2.6.**  $\chi$  բազմությունը կանվանենք  $\Pi_n$ -անկախ, եթե  $\chi$  բազմության բոլոր հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները գոյություն ունեն: Հակառակ դեպքում, եթե որևէ հանգուցի ֆունդամենտալ բազմանդամ գոյություն չունի,  $\chi$  բազմությունը անվանում ենք  $\Pi_n$ -կախյալ:

**Սահմանում 1.2.7.** Կասենք, որ միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\chi_s = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s$ ,  $s \leq N$ , հանգույցների բազմությամբ լուծելի է, եթե ցանկացած  $c_1, c_2, \dots, c_s$  արժեքների համար գոյություն ունի  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ (ոչ անպայման միակը), որը բավարարում է հերևյալ պայմաններին.

$$p(x_i, y_i) = c_i, \quad i = 1, \dots, s: \tag{1.13}$$

Որպես միջարկման խնդիրի հանգույցներ կարող ենք ընտրել անկախ հանգույցների բազմություն: Այդ դեպքում կունենանք.

**Պնդում 1.2.8.** Միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\chi = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s$  հանգույցների բազմությամբ կլինի լուծելի այն և միայն այն դեպքում, եթե  $\chi$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է:

Ապացույց. Անհրաժեշտություն: Քանի որ խնդիրը լուծելի է, հետևաբար գոյություն ունի  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ, որը բավարարում է (1.13) պայմաններին:  $c_i$  արժեքներից մեկը կվերցնենք հավասար 1-ի, մյուսները 0 և այսպիսով կստանանք բոլոր  $(x_i, y_i)$ ,  $i = 1, 2, \dots, s$ , կետերի ֆունդամենտալ բազմանդամները: Այսպիսով,  $\chi$  բազմությունը կլինի  $\Pi_n$ -անկախ:

Բավարարություն: Ունենք, որ  $\chi$  բազմության բոլոր հանգույցներն ունեն ֆունդամենտալ բազմանդամներ՝  $\exists p_i^*(x, y) \in \Pi_n$ ,  $i = 1, \dots, s$ : Այս դեպքում միջարկման խնդրի գոյությունը կարելի է ցույց տալ՝ դիտարկելով հետևյալ բանաձևը.

$$p(x, y) = \sum_{i=1}^s p(x_i, y_i) p_i^*(x, y) : \square$$

Եթե միջարկման հանգույցների քանակը վերցնենք  $s$  հավասար  $\Pi_n$  բազմանդամային տարածության չափողականությանը, այսինքն՝ վերցնենք  $s = N$ , ապա կունենանք.

**Պնդում 1.2.9.** Միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $\chi = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  հանգույցներով ճշգրիտ է այն և միայն այն դեպքում, եթե  $\chi$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ է:

Իրոք, անհրաժեշտությունն ակնհայտ է, քանի որ յուրաքանչյուր ֆունդամենտալ բազմանդամ միջարկիչ է:

Բավարարություն: Քանի որ գոյություն ունեն բոլոր հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները, ապա միջարկման խնդրի լուծումը գոյություն ունի. այն կներկայացնենք հետևյալ բանաձևով.

$$p(x, y) = \sum_{i=1}^N p(x_i, y_i) p_i^*(x, y):$$

Ինչպես հայտնի է հանրահաշվից  $N \times N$  գծային համակարգը ցանկացած աջ մասի համար ունի միակ լուծում այն և միայն այն դեպքում, եթե այն կամայական աջ մասի համար ունի լուծում: Հետևաբար ներկայացված լուծումը միակն է և հանգույցների բազմությունը ճշգրիտ է:

Ֆունդամենտալ բազմանդամները կարող են նաև լինել վերածվող, այսինքն՝ իրենցից ներկայացնեն մի քանի՝ ավելի ցածր աստիճանի բազմանդամների արտադրյալ: Այդ դեպքում օգտագործում ենք հետևյալ սահմանումը.

**Սահմանում 1.2.10.** Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմություն է: Կասենք, որ  $A \in X$  հանգույցն օգտագործում է  $q \in \Pi_k$ ,  $k \leq n$ , կորը, եթե այն հանդիսանում է  $A$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամի արդադրիչ, այսինքն՝

$$p_A^* = qr, \text{ որտեղ } r \in \Pi_{n-k}:$$

Ճշգրիտ բազմության ֆունդամենտալ բազմանդամների մի հատկություն ձևակերպենք լեմմայի տեսքով.

**Լեմմա 1.2.11.** Եթե միջարկման խնդիրը  $\Pi_n$ -ով և  $X$  բազմության հանգույցներով ճշգրիտ է, ապա ցանկացած  $A \in X$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ ճիշտ  $n$ -րդ ասդիճանի բազմանդամ է՝  $\deg p_A^* = n$ , և այն չի կարող ունենալ պարիկ արդադրիչներ:

Եվ իրոք, եթե տանենք  $A \in X$  հանգույցով կամայական  $l$  ուղիղ և ենթադրենք հակառակ՝  $\deg p_A^* < n$ , ապա  $(p_A^* \cdot l) \in \Pi_n$  բազմանդամը կզրոյանա  $X$  բազմության բոլոր հանգույցներում, որը ըստ **Պնդում 1.2.3**-ի հակասում է  $X$  բազմության ճշգրտությանը: Իսկ եթե  $p_A^*$  բազմանդամը ունենա պատիկ արտադրիչներ, ապա դրանք դեն նետելով՝ կստանանք նախորդ դեպքը:

Ներկայացնենք մի հայտնի արդյունք, որն օգտագործելու ենք հետագա շարադրանքում: Այստեղ  $p|_l$ -ով նշանակում ենք  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի սահմանափակումը  $l$  ուղիղ վրա:

**Պնդում 1.2.12.** Դիցուք պրված են  $p \in \Pi_n$  բազմանդամը և  $l$  ուղիղը, և դիւրարկենք իրարից փարբեր  $n+1$  կետեր և ուղղի վրա՝

$$(x_i, y_i) \in l, \quad i = 0, \dots, n:$$

Այդ դեպքում պեղի ունեն հետևյալ դրույթները.

1.  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի՝  $l$  ուղղի  $n+1$  կետերում զրո լինելուց հետևում է, որ այն զրո է ամբողջ  $l$  ուղղի վրա՝

$$p(x_i, y_i) = 0, \quad i = 0, \dots, n \quad \Rightarrow \quad p|_l = 0:$$

2. Եթե  $p \in \Pi_n$  բազմանդամը զրո է լուղի վրա, ապա  $l$ -ը արդադրիչ է  $p$ -ում, այսինքն՝

$$p|_l = 0 \quad \Rightarrow \quad p = lq, \quad \text{որտեղ} \quad q \in \Pi_{n-1}:$$

Ամբողջականության համար ներկայացնենք ապացուցը:

Ապացուց. 1. Առանց ընդհանրությունը խախտելու ենթադրենք, որ  $l$  լուղի հավասարում է

$$y = kx + b$$

և դիտարկենք հետևյալ բազմանդամ՝

$$r(x) = p(x, kx + b):$$

Պարզ է, որ վերջինս ոչ ավելի քան  $n$  աստիճանի՝ մի փոփոխականի բազմանդամ է և հանդիսանում է  $p(x, y)$  բազմանդամի հետքը  $l$  լուղի վրա:

Նկատենք, որ

$$p(x_i, y_i) = 0, \quad \text{որտեղ} \quad (x_i, y_i) \in l, \quad i = 0, \dots, n,$$

պայմանից հետևում է, որ

$$r(x_i) = 0, \quad i = 0, \dots, n :$$

Այստեղ կիրառենք այն փաստը, որ, եթե  $n$  աստիճանի բազմանդամը ունի  $n+1$  զրոներ, ապա այն նույնաբար զրո է և կստանանք.

$$r(x) \equiv 0, \quad \text{կամ որ նույնն է՝ } p|_l = 0:$$

Այժմ անցնենք 2.-ի ապացուցին: Ունենք՝

$$p(x, kx + b) \equiv 0:$$

Ենթադրենք

$$p(x, y) = \sum_{i+j \leq n} a_{ij} x^i y^j:$$

Այստեղից ստանում ենք

$$p(x, y) = p(x, y) - p(x, kx + b) =$$

$$= \sum_{i+j \leq n} a_{ij} x^i [y^j - (kx + b)^j]: \quad (1.12)$$

Այստեղ փակագծերում գրված արտահայտության համար կիրառելով հետևյալ նույնությունը.

$$\lambda^k - \mu^k = (\lambda - \mu) \sum_{i=0}^k \lambda^i \mu^{k-i},$$

կստանանք, որ (1.12)-ում քառակուսի փակագծերում գրվածը հավասար է զրո, եթե  $j = 0$ , և բաժանվում է  $(y - (kx + b))$ -ի վրա, եթե  $j \geq 1$ :  $\square$

Այս պնդման ընդհանուր տարբերակին կարելի է ծանոթանալ [15]-ում, որտեղ ներկայացված է արդյունքը՝ պատիկ հանգույցների դեպքում:

Նշենք նաև, որ պնդման 1. կետի համաձայն երկու փոփոխականի բազմանդամի սահմանափակումը ուղղի վրա մի փոփոխականի բազմանդամ է: Ինչպես նաև, օգտագործելով 2. կետի ապացույցը՝ ստանում ենք հետևյալը. եթե  $p \in \Pi_n$  բազմանդամը զրոյանում է  $y = s(x)$  բանաձևով տրվող հանրահաշվական կորի բոլոր կետերում, որտեղ  $s(x)$ -ը  $k$ -րդ աստիճանի մի փոփոխականի բազմանդամ է, ապա

$$p(x, y) = [y - s(x)] q(x, y), \quad q \in \Pi_{n-k}:$$

Այժմ դիտարկենք մի քանի արդյունքներ, որոնք ներկայացնում են անկախ և կախյալ բազմությունների օրինակներ: Դրանցից առաջինը Սևերիի հայտնի թեորեմն է.

**Թեորեմ 1.2.13** (Սևերի). Ցանկացած  $n+1$  կերպի  $x$  բազմությունը  $\Pi_n$  – անկախ է:

Իրոք, կետերի բազմության անկախությունը ցույց տալու համար պետք է գտնել յուրաքանչյուր կետի համար ֆունդամենտալ բազմանդամ: Ֆիքսելով որևէ  $A$  կետ  $X$  բազմությունից՝ մնացած  $n$  կետերից յուրաքանչյուրով տանենք մեկական ուղիղ, որը չի անցնում  $A$  կետով: Ստացված ուղիղների արտադրյալը կլինի ֆունդամենտալ բազմանդամ  $A$  կետի համար:

**Պնդում 1.2.14.** *Ուղղի վրա գրնվող ցանկացած  $n + 2$  կետերի  $X$  բազմություն  $\Pi_n$ -կախյալ է:*

Այստեղ կարող ենք նշել, որ ոչ մի կետ  $X$  բազմությունից չունի ֆունդամենտալ բազմանդամ: Եվ իրոք,  $X$ -ից ցանկացած  $A$  կետի համար ֆունդամենտալ բազմանդամը  $n$ -րդ աստիճանի բազմանդամ է և պետք է զրոյանա  $X$  բազմության  $A$ -ից բացի մնացած  $n + 1$  կետերում, որոնք գտնվում են մի ուղղի վրա, իսկ դա, ըստ **Պնդում 1.2.12-ի**, նշանակում է, որ բազմանդամը զրոյանում է ամբողջ ուղղի վրա, հետևաբար նաև  $A$  կետում, որը հակասություն է:

**Պնդում 1.2.15.** *Ցանկացած  $n + 2$  կետեր  $\Pi_n$ -անկախ են այն և միայն այն դեպքում, երբ չեն գրնվում մեկ ուղղի վրա:*

Ապացույց. Անհրաժեշտությունն ակնհայտ է, քանի որ ցանկացած  $n + 2$  հանգույցներ ուղղի վրա  $\Pi_n$ -կախյալ են:

Բավարարություն. Առանձնացնենք որևէ  $A$  հանգույց: Մնացած  $n + 1$  կետերից կարող ենք ընտրել այնպիսի երկու կետեր, որոնցով անցնող ուղիղը չի անցնում  $A$  հանգույցով, հակառակ դեպքում բազմության բոլոր կետերը կգտնվեին մեկ ուղղի վրա և կստանայինք հակասություն: Այսպիսով, ընտրելով նշված երկու կետերը՝ դրանցով տանենք ուղիղ՝  $l_1$ , մնացած  $n - 1$  հանգույցներից յուրաքանչյուրով տանենք մեկական ուղիղ, որը չի անցնի  $A$  հանգույցով՝  $l_2, l_3, \dots, l_n$ : Այսպիսով, կամայական  $A$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ կարելի է գրել որպես նշված պայմաններին բավարարող  $n$  հատ  $l_1, l_2, \dots, l_n$  ուղիղների արտադրյալ: □

**Պնդում 1.2.16 ([13]).** *Ոչ ավելի քան  $2n + 1$  հանգույցներ  $\Pi_n$ -անկախ են այն և միայն այն դեպքում, երբ դրանցից ոչ մի  $(n + 2)$ -ը համագիծ չեն: Ավելին, անկա-*

իության դեպքում ցանկացած կետի ֆունդամենտալ բազմանդամ ուղիղների արդադրյալ է:

### 1.3 Անկախ հանգույցների շրջակայթերի վերաբերյալ

Այժմ դիտարկենք հարթության վրա  $s$  կետերի  $\mathcal{X}_s = \{(x_1, y_1), \dots, (x_s, y_s)\}$  բազմություն: Կամայական  $(x_i, y_i)$  կետի համապատասխանեցնենք  $N$ -չափանի վեկտոր.

$$[x_i, y_i]_N := (1, x_i, y_i, \dots, x_i^n, x_i^{n-1}y_i, \dots, y_i^n):$$

$\mathcal{X}_s$  բազմության և  $\Pi_n$  տարածության համար Վանդերմոնդի մատրից՝  $V_n(\mathcal{X}_s)$ , անվանում ենք այն մատրիցը, որի տողերը հանդիսանում են  $\mathcal{X}_s$  բազմության կետերի  $N$ -վեկտորները.

$$V_n(\mathcal{X}_s) := \begin{pmatrix} [x_1, y_1]_N \\ [x_2, y_2]_N \\ \vdots \\ [x_s, y_s]_N \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & x_1 & y_1 & \cdots & x_1^n & x_1^{n-1}y_1 & \cdots & y_1^n \\ 1 & x_2 & y_2 & \cdots & x_2^n & x_2^{n-1}y_2 & \cdots & y_2^n \\ \vdots & & & & \vdots & & & \vdots \\ 1 & x_s & y_s & \cdots & x_s^n & x_s^{n-1}y_s & \cdots & y_s^n \end{pmatrix}.$$

Հետևաբար  $V_n(\mathcal{X}_s)$ -ը  $s \times N$  մատրից է: Պարզվում է Վանդերմոնդի  $V_n(\mathcal{X}_s)$  մատրիցն անմիջականորեն կապված է  $\mathcal{X}_s$  բազմության  $\Pi_n$ -անկախության հետ:

**Պնդում 1.3.1** ([17]).  $\mathcal{X}_s$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է այն և միայն այն դեպքում, եթե  $\mathcal{X}_s$ -ին համապատասխանող  $N$ -վեկտորների բազմությունը գծորեն անկախ է:

Ապացույց. Դիցուք  $\mathcal{X}_s$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է: Սա նշանակում է, որ համապատասխան միջարկման խնդիրը լուծելի է ցանկացած  $c_i$ ,  $i = 1, \dots, s$ , արժեքների համար: Հետևաբար,  $\mathbb{R}^s$  տարածության ցանկացած  $(c_1, c_2, \dots, c_s)$  վեկտոր կարելի է ստանալ  $V_n(\mathcal{X}_s)$  մատրիցի սյուների գծային կոմբինացիայով: Ստացվածը համարժեք է այն բանին, որ  $V_n(\mathcal{X}_s)$  մատրիցի սյունային ռանգը հավասար է  $s$ -ի: Ուստի՝  $\mathcal{X}_s$  -ին համապատասխան  $N$ -վեկտորները գծորեն անկախ են: Պնդման հակառակ կողմի ապացույցը կատարվում է նոյն դատողություններով՝ հակառակ ուղղությամբ: □

Հետագայում կօգտագործենք հետևյալ լեմման.

**Լեմմա 1.3.2** ([20]). Դիցուք  $X$ -ը հանգույցների բազմություն է  $\mathbb{R}^2$ -ում: Այդ դեպքում հետևյալ երկու պնդումները համարժեք են:

1. Գոյություն ունի  $X$  բազմության  $\Pi_k$ -ճշգրիտ ենթաբազմություն:
2. Գոյություն չունի  $k$ -րդ աստիճանի կոր, որն անցնի  $X$ -ի բոլոր կետերով:

Եվ իրոք, 1.-ից անմիջապես հետևում է 2.-ը, քանի որ, համաձայն **Պնդում 1.2.2-ի**, գոյություն չունի  $\Pi_k$ -ճշգրիտ բազմության բոլոր հանգույցներով անցնող  $k$ -րդ աստիճանի հանրահաշվական կոր: Այժմ ենթադրենք՝ տեղի ունի 2.-ը:  $V_k(X)$  մատրիցի տերմիններով դա նշանակում է, որ  $V_k(X)$ -ի սյուները գծորեն անկախ են: Հետևաբար գոյություն ունի  $N_k$ -չափանի ոչ զրոյական մինոր: Այդ մինորի տողերն ել որոշում են փնտրվող ենթաբազմությունը:

Ստորև առաջարկում ենք լեմմաներ, որոնք հետագայում օգտագործելու ենք: Դրանց ապացույցները հետևում են այն փաստից, որ Վանդերմոնդի որոշիչը անընդհատ ֆունկցիա է՝  $X$  բազմության հանգույցներից

**Լեմմա 1.3.3** ([16]). Դիցուք պրված է  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  բազմությունը: Այդ դեպքում գոյություն ունի ε դրական թիվ այնպիսին, որ ցանկացած

$$X'_N = \{(x'_i, y'_i)\}_{i=1}^N$$

բազմություն, որին հեռավորությունը համապատասխան  $(x'_i, y'_i)$  և  $(x_i, y_i)$  հանգույցների միջև փոքր է ε-ից բոլոր  $i$ -երի համար, ևս  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է:

Այստեղից կարելի է ստանալ.

**Լեմմա 1.3.4.** Դիցուք պրված է  $\Pi_n$ -անկախ  $X_s = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s$  բազմությունը: Այդ դեպքում գոյություն ունի ε դրական թիվ այնպիսին, որ ցանկացած

$$X'_s = \{(x'_i, y'_i)\}_{i=1}^s$$

բազմություն, որին հեռավորությունը  $(x'_i, y'_i)$  և  $(x_i, y_i)$  հանգույցների միջև փոքր է ε-ից բոլոր  $i$ -երի համար, ևս  $\Pi_n$ -անկախ է:

Ներկայացնենք ևս մի արդյունք, համաձայն որի ցանկացած վերջավոր  $X \subset \mathbb{R}^2$  բազմության հանգույցները, ինչքան ասես փոքր չափով տեղաշարժելով, կարելի է վերածել անկախ հանգույցների բազմության, այսինքն՝  $X \subset \mathbb{R}^2$  կամայական կետերի բազմություն կարելի է մոտարկել հանգույցների անկախ բազմություններով: Ավելին,  $\#X = N$  հանգույցներով բազմությունը կարելի է մոտարկել հանգույցների ճշգրիտ բազմություններով:

**Պնդում 1.3.5 ([1]).** Դիցուք պրված է  $X_s = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s$ ,  $s \leq N$ , բազմություն: Այդ դեպքում կամայական  $\varepsilon$ -ի համար,  $\varepsilon > 0$ , գոյություն ունի այնպիսի  $\Pi_n$ -անկախ  $Z_s = \{(x'_i, y'_i)\}_{i=1}^s$  բազմություն, որի համար  $(x'_i, y'_i)$  և  $(x_i, y_i)$  հանգույցների միջև հեռավորությունը փոքր է  $\varepsilon$ -ից բոլոր  $i$ -երի համար:

Եվ այս պնդումից անմիջապես բխում է.

**Պնդում 1.3.6 ([1]).** Դիցուք պրված է  $X_N = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^N$  բազմություն: Այդ դեպքում կամայական  $\varepsilon$ -ի համար,  $\varepsilon > 0$ , գոյություն ունի այնպիսի  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $Z_s = \{(x'_i, y'_i)\}_{i=1}^N$  բազմություն, որի համար  $(x'_i, y'_i)$  և  $(x_i, y_i)$  հանգույցների միջև հեռավորությունը փոքր է  $\varepsilon$ -ից բոլոր  $i$ -երի համար:

## ԳԼՈՒԽ 2.

### ՃՇԳՐԻՏ ԲԱԶՄՈՒԹՅՈՒՆՆԵՐԻ ԿԱՌՈՒՑՄԱՆ ՄԵԹՈԴՆԵՐ

Ինչպես արդեն նշվեց՝ բազմաչափ բազմանդամային միջարկման դեպքում միջարկման խնդրի միակորեն լուծելիությունը կախված է ոչ միայն հանգույցների քանակից, այլ նաև դրանց երկրաչափական փոխասավորությունից: Նախորդ գլուխ ներկայացվեց օրինակ, որտեղ բազմանդամային միջարկման խնդիրը ճշգրիտ չէր, չնայած որ հանգույցների քանակը ճշգրտության անհրաժեշտ պայմանին բավարարում էր. պատճառը դրանց փոխասավորությունն էր հարթության վրա: Այս գլուխ ներկայացնում ենք հանգույցների բազմության կառուցման մեթոդներ կամ կետերի կոնստրուկցիաներ, որոնց ընտրությամբ բազմաչափ միջարկումը ճշգրիտ է:

#### 2.1 Բերզոլարի-Ռադոնի կոնստրուկցիա

Սահմանենք Բերզոլարիի [5] և Ռադոնի [27] կողմից ներմուծված կոնստրուկցիան (տես օրինակ՝ [18]):

**Սահմանում 2.1.1.** Կասենք, որ  $\mathcal{X} \subset \mathbb{R}^2$ ,  $\#\mathcal{X} = N = 1 + 2 + \dots + (n + 1)$  հանգույցների բազմությունը Բերզոլարի-Ռադոնի բազմություն է կամ կրճակ՝  $BR_n$ -բազմություն է, եթե գոյություն ունեն այնպիսի  $n + 1$  ուղիղներ՝  $l_0, l_1, \dots, l_n$ , որ

$n + 1$  հանգույցներ պատկանում են  $l_0$ -ին,

$n$  հանգույցներ պատկանում են  $l_1 \setminus l_0$ -ին,

⋮

1 հանգույց պատկանում է  $l_n \setminus \{l_0 \cup l_1 \cup \dots \cup l_{n-1}\}$ :

Ներկայացնենք նաև  $BR_n$ -բազմության հանգույցներով միջարկման խնդրի լուծելիությունը (տես օրինակ՝ [18]).

**Թեորեմ 2.1.2.** Եթե  $\mathcal{X} \subset \mathbb{R}^2$ ,  $\#\mathcal{X} = N = 1 + 2 + \dots + (n+1)$  հանգույցների բազմությունը  $BR_n$ -բազմություն է, ապա այն  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է:

Ապացուց. Դիցուք  $\mathcal{X}$ -ը  $BR_n$ -բազմություն է: Դա նշանակում է, որ գոյություն ունեն (2.1) պայմաններին բավարարող  $l_0, l_1, \dots, l_n$  ուղիղներ: Դիտարկենք որևէ  $p \in \Pi_n$  բազմանդամ, որը գրոյանում է  $\mathcal{X}$  բազմության բոլոր հանգույցներում: Քանի որ  $p$ -ն գրոյանում է  $l_0$ -ի  $n+1$  հանգույցներում, ապա, ըստ **Պնդում 1.2.12**-ի, տեղի ունի

$$p = l_0 r, \quad \text{որտեղ } r \in \Pi_{n-1}:$$

Այնուհետ,  $p$ -ն գրոյանում է  $l_1$ -ի  $n$  կետերում և, ըստ (2.1) պայմանների, դրանք չեն գտնվում  $l_0$ -ի վրա: Դա նշանակում է, որ այդ կետերում պետք է գրոյանա  $r \in \Pi_{n-1}$  բազմանդամը: Այսպիսով, կրկին ըստ **Պնդում 1.2.12**-ի կստանանք՝

$$r = l_1 q, \quad \text{որտեղ } q \in \Pi_{n-2}:$$

Ուստի

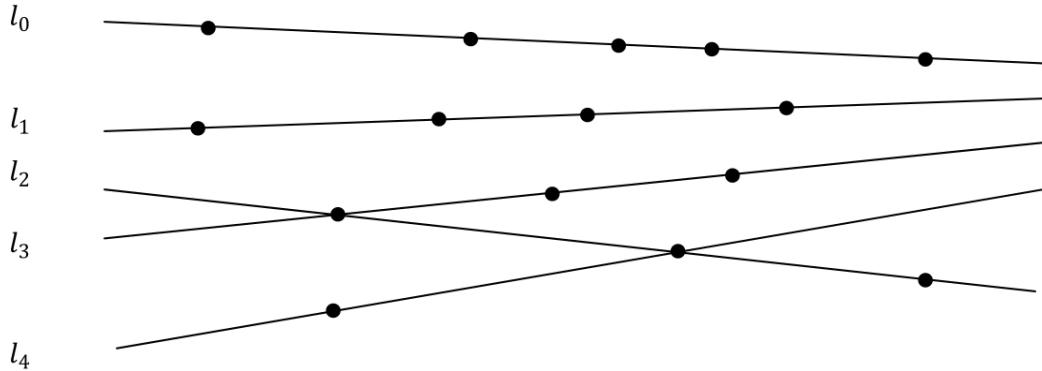
$$p = l_0 l_1 q, \quad \text{որտեղ } q \in \Pi_{n-2}:$$

Շարունակելով նույն դատողությունները՝ ի վերջո կստանանք.

$$p = l_0 l_1 \dots l_{n-1} s, \quad \text{որտեղ } s \in \Pi_0,$$

այսինքն՝  $s$ -ը հաստատուն է: Քանի որ վերջին հանգույցը  $\mathcal{X}$ -ից չի պատկանում  $l_0 l_1 \dots l_{n-1}$  ուղիղներից ոչ մեկին, հետևաբար այդ հանգույցում  $p$ -ի գրոյանալուց հետևում է, որ  $s = 0$ , և ուրեմն  $p \equiv 0$ : Հաշվի առնելով **Պնդում 1.2.2**-ը՝ ստանում ենք՝  $\mathcal{X}$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է: □

**Գծագիր 2.1.1**-ում ներկայացված 15 հանգույցների բազմությունը բավարարում է Բերզուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիային, քանի որ հանգույցները դասավորված են 5'  $l_0, l_1, l_2, l_3, l_4$ , ուղիղների վրա և բավարարում են (2.1) պայմաններին:



**Գծագիր 2.1.1.** Հանգույցների Բերզոլարի-Դալոնի կոնստրուկցիա  
 $n = 4$  դեպքում

**Թեորեմ 2.1.2-**ի ապացույցից անմիջապես ստանում ենք հետևյալ երկու պնդումները ([19]).

**Պնդում 2.1.3.** Դիտարկենք  $m$  ուղիղներ՝  $l_1, l_2, \dots, l_m$ , որպես  $m \leq n$  և  $(n+1) + n + \dots + (n+2-m)$  հանգույցների այնպիսի  $\chi$  բազմություն, որի

$$n+2-k \text{ հանգույցներ պարկանում են } l_k \setminus \bigcup_{j=1}^{k-1} l_j, \quad k = 1, \dots, m:$$

Այդ դեպքում  $\chi$ -ի հանգույցներում զրոյացող ցանկացած  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի համար դեռի ունի

$$p = l_1 \dots l_m q, \quad \text{որպես } q \in \Pi_{n-m}:$$

**Պնդում 2.1.4.** Դիտարկենք  $m$  ուղիղներ՝  $l_k$ ,  $k = 1, 2, \dots, m$ , որպես  $m \leq n$ , և  $\chi$  բազմություն, որի  $n_1 + n_2 + \dots + n_m$  հանգույցները բավարարում են հերկույթայի պայմաններին.

$$n_k \leq n + 2 - k,$$

$$n_k \text{ հանգույցներ } X\text{-ից պարկանում են } l_k \setminus \bigcup_{j=1}^{k-1} l_j, \quad k = 1, \dots, m:$$

Այդ դեպքում  $X$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է:

## 2.2 $GC_n$ երկրաչափական բնութագրի պայման

Ճշգրիտ հանգույցների բազմության հաջորդ կոնստրուկցիան ներկայացնելու համար նախ սահմանենք Զանգի և Յառյի կողմից ներմուծված երկրաչափական բնութագրի պայմանը կամ *GC* (*Geometrical characterization*) պայմանը (տես [12]):

**Սահմանում 2.2.1.** Կասենք, որ  $X_N \subset \mathbb{R}^2$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  երկրաչափական պայմանին, եթե յուրաքանչյուր  $A \in X_N$  հանգույցի համար գոյություն ունի  $p_A^*$  ֆունդամենտալ բազմանդամ, որը կարելի է ներկայացնել գծային արտադրիչների արտադրյալի գեսքով, այսինքն՝ գոյություն ունեն  $l_1^A, \dots, l_n^A$  ուղիղներ, այնպես որ

$$p_A^* = l_1^A \dots l_n^A: \quad (2.2)$$

Այլ խոսքերով՝ այս պայմանի բավարարման դեպքում  $N = \binom{n+2}{2}$  հանգույցներից կազմված  $X_N$  բազմության ցանկացած  $A$  հանգույցի համար գոյություն կունենան  $n$  հատ այնպիսի  $l_1^A, \dots, l_n^A$  ուղիղներ, որ

$$X_N \setminus \{A\} \subset l_1^A \cup \dots \cup l_n^A, \quad \text{բայց } A \notin l_1^A \cup \dots \cup l_n^A:$$

Այսպիսով, ստանում ենք.

**Թեորեմ 2.2.2.**  $GC_n$  երկրաչափական պայմանին բավարարող  $X$  բազմությունը  $\Pi_n$ -ճշգրիկ է:

Հիշենք՝ երբ հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամը որպես արտադրիչ պարունակում է որևէ ուղիղ, ասում ենք, որ հանգույցն օգտագործում է այդ ուղիղը (Գլուխ 1, **Սահմանում 1.2.10**): Այսպիսով, հաշվի առնելով **Սահմանում 2.2.1**-ում դիտարկվող  $A$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամի (2.2) ներկայացումը, կարող ենք ասել, որ  $A$ -ն օգտագործում է  $l_1^A, \dots, l_n^A$  ուղիղները:

Տեղի ունի հետևյալ լեմման.

**Լեմմա 2.2.3.** *Դիցուք  $\mathcal{X}$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին և  $\#\mathcal{X} = N$ : Այդ դեպքում  $\mathcal{X}$ -ի յուրաքանչյուր հանգույցի համար գոյություն ունի ուղիղների (միակ) բազմություն, որը պարունակում է  $\mathcal{X}$ -ի մնացած հանգույցները: Մասնավորապես, նշված ուղիղներից յուրաքանչյուրն անցնում է  $\mathcal{X}$  բազմության առնվազն երկու հանգույցներով, որոնք չեն գտնվում մնացած ուղիղների վրա:*

Ապացուց. Քանի որ  $\mathcal{X}$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին, ապա ըստ **Թեորեմ 2.2.2-ի**,  $\mathcal{X}$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է: Սա մասնավորապես նշանակում է, որ  $\mathcal{X}$ -ի բոլոր հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամները միակն են: Հետևաբար, ցանկացած  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցի համար  $p_A^*$ -ն կազմող ուղիղների բազմությունը միակն է: Նշված ուղիղների քանակը պետք է հավասար լինի  $n$ -ի, հակառակ դեպքում  $p_A^*$ -ի աստիճանը  $n$ -ից պակաս կլինի, որը, ըստ **Լեմմա 1.2.11-ի**, հակասություն է:

Ֆունդամենտալ բազմանդամների միակությունից հետևում է նաև, որ այդ բազմանդամները կազմող յուրաքանչյուր ուղիղ պետք է պարունակի առնվազն երկու հանգույցներ, որոնք չեն գտնվում մնացած ուղիղների վրա, հակառակ դեպքում ուղիղը կարելի է պտտել (մեկ) հանգույցի շուրջ, որով այն անցնում է, և ստանալ մեկ այլ  $p_A^*$ : □

Ստորև ներկայացնում ենք ճշգրիտ հանգույցների հայտնի կոնստրուկցիաներ, որոնք բավարարում են  $GC_n$  պայմանին:

## 2.3 Նյուտոնի ցանց

Նյուտոնի ցանցը (տես օրինակ՝ [18]) ներկայացնելու համար սահմանենք

$$\mathcal{X} = \{(j, k) \in \mathbb{N}_0^2 : j + k \leq n\}$$

բազմությունը: Դիտարկենք ուղիղների երեք ընտանիքներ՝  $l_k^{(1)}$ ,  $l_k^{(2)}$  և  $l_k^{(3)}$ ,  $k = 0, \dots, n$ , որտեղ յուրաքանչյուր  $l_k^{(1)}$  ուղիղ տրվում է  $x = k$  հավասարումով,  $l_k^{(2)}$  ուղիղ՝  $y = k$  հավասարումով և  $l_k^{(3)}$  ուղիղ՝  $x + y = k$  հավասարումով:  $\mathcal{X}$  բազմությունը բաղկացած է ուղիղների երեք ընտանիքների հատման կետերից՝

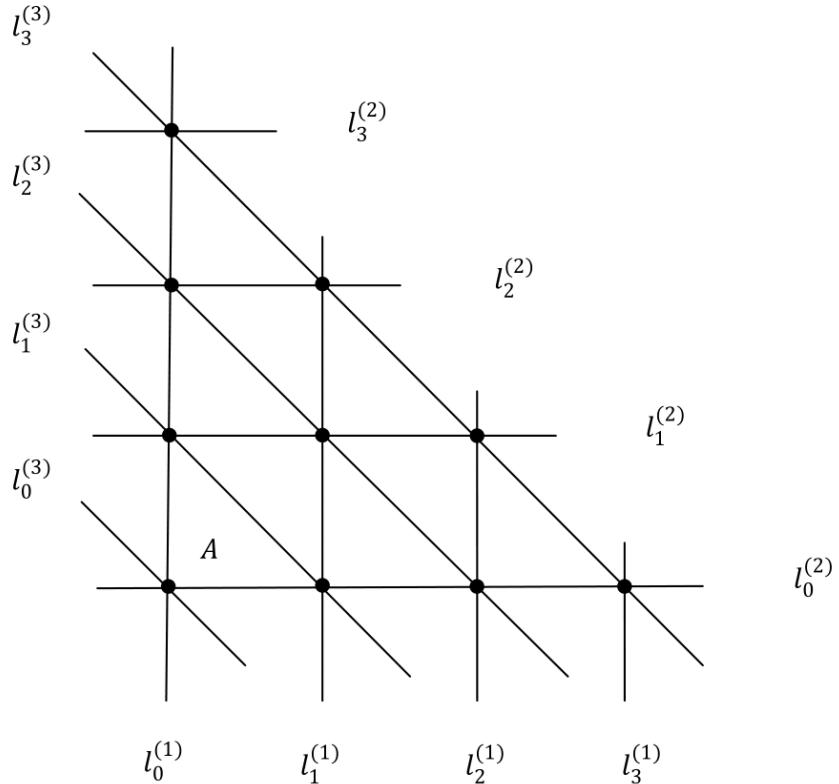
$$(j, k) = l_j^{(1)} \cap l_k^{(2)} \cap l_{j+k}^{(3)}$$

Նյուտոնի կոնստրուկցիայում յուրաքանչյուր հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ տրվում է հետևյալ կերպ.

$$p_{(j,k)}^* = \prod_{i=0}^{j-1} l_i^{(1)} \prod_{i=0}^{k-1} l_i^{(2)} \prod_{i=0}^n l_i^{(3)} : \quad (2.3)$$

Այսպիսով, ստանում ենք, որ դիտարկվող  $\chi$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին:

**Գծագիր 2.3.1**-ում ներկայացված է Նյուտոնի ցանցի օրինակ:



**Գծագիր 2.3.1.** Նյուտոնի ցանց  $n = 3$  դեպքում

Ըստ այս գծագրի կարող ենք ավելի պարզ դիտել (2.3) ֆունդամենտալ բազմանդամները կազմող ուղիղների խմբերը. յուրաքանչյուր հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ կազմված է (1), (2) և (3) լնտանիքներից ուղիղների

արտադրյալից և օգտագործում է իրենից ծախ գտնվող (1) ընտանիքի բոլոր ուղիղները, (3) ընտանիքի՝ իրենից աջ գտնվող բոլոր ուղիղները և (2) ընտանիքի՝ իրենից ներքև գտնվող բոլոր ուղիղները:

## 2.4 Չանգ-Յառյի բնական ցանց

Մինչ կոնստրուկցիայի շարադրմանն անցնելը ներմուծենք մի սահմանում.

**Սահմանում 2.4.1.** Կասենք, որ իրարից պարբեր  $n + 2$  ուղիղներ գտնվում են ընդհանուր դրության մեջ, եթե դրանցից ցանկացած երկուսը հապվում են և ոչ մի երեքը չեն անցնում մեկ կերպով:

Այժմ ներկայացնենք.

**Սահմանում 2.4.2 ([13]).** Կասենք, որ  $X \subset \mathbb{R}^2$ ,  $\#X = \binom{n+2}{2}$ , հանգույցների բազմությունը հանդիսանում է Չանգ-Յառյի բնական ցանց, եթե գոյություն ունեն ընդհանուր դրության մեջ գտնվող այնպիսի  $n + 2$  ուղիղներ, որոնց բոլոր հնարավոր զուգերի հարման կերպով կազմում են  $X$  բազմության հանգույցները:

Այսպիսով, կոնստրուկցիայի յուրաքանչյուր  $A \in X$  հանգույց ընկած է ճիշտ 2 ուղիղների վրա: Հետևաբար մնացած  $X \setminus \{A\}$  հանգույցները պատկանում են մնացած  $n$  հատ ուղիղներին: Այստեղից ստանում ենք, որ  $X$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին:

Մասնավորապես տեղի ունի բնական ցանցերի համար Չանգ-Յառյի թեորեմը, որը ներկայացնում ենք  $\mathbb{R}^2$ -ի համար.

**Թեորեմ 2.4.3 ([12]).** Դիցուք պրված են  $l_1, l_2, \dots, l_{n+2}$  ուղիղներ, որոնք գտնվում են ընդհանուր դրության մեջ, այսինքն՝

1. ուղիղների ցանկացած զուգ ունի հարման կեր,
2. ուղիղների ոչ մի եռյակ մեկ կերպում չի հապվում:

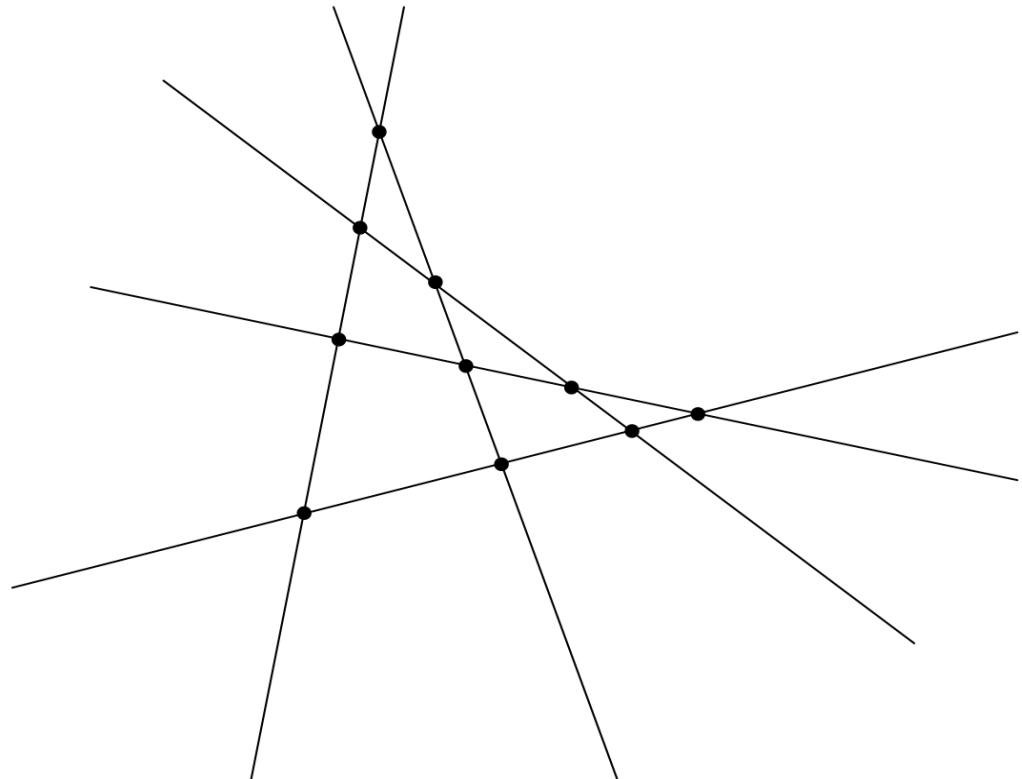
Այդ դեպքում ուղիղների բոլոր հնարավոր զուգերի հակման  $\binom{n+2}{2}$  կերերը կլինեն  $\Pi_n$ -ճշգրիկ:

$l_i$  և  $l_j$  ուղիղների հատման հանգույցի՝  $(x_{ij}, y_{ij})$ , ֆունդամենտալ բազմանդամի համար ունենք հետևյալ բանաձևը.

$$p_{ij}^*(x, y) = \prod_{\substack{k=1, \\ k \neq i, j}}^{n+2} (A_k x + B_k y + C_k) / \prod_{\substack{k=1, \\ k \neq i, j}}^{n+2} (A_k x_{ij} + B_k y_{ij} + C_k),$$

որտեղ  $A_k x + B_k y + C_k = 0$   $l_k$  ուղղի հավասարումն է:

**Գծագիր 2.4.1**-ում բերված է հարթության վրա Չանգ-Յաոյի բնական ցանցի օրինակ:



**Գծագիր 2.4.1** Չանգ-Յաոյի բնական ցանց  $n = 3$  դեպքում

Վերջում նկատենք, որ Չանգ-Յաոյի կոնստրուկցիայի, ինչպես նաև Նյուտոնի ցանցի հիմքում ընկած է Լագրանժի բանաձևի ընդհանրացումը, որտեղ ֆունդամենտալ բազմանդամները գծային արտադրիչներով են ներկայացված, իսկ Բերզոլարի-Ռադոնի կոնստրուկցիայի հիմքում ընկած է Նյուտոնի բանաձևի ընդհանրացումը (տես օրինակ՝ [14]):

Նշենք նաև, որ Բերզոլարի-Ռադոնի կոնստրուկցիայի, Չանգ-Յաոյի երկրաչափական բնութագրի պայմանի և բնական ցանցի ընդհանրացումները կամայական հարթ հանրահաշվական կորերի դեպքի համար ներկայացված են [28] աշխատանքում:

## ԳԼՈՒԽ 3.

### ԳԱՍԹԱ-ՄԱԵԶԹՈՒԻ ՎԱՐԿԱԾԻ ՎԵՐԱԲԵՐՅԱԼ

Այժմ անցնենք երկչափ միջարկման մի վարկածի քննարկմանը: Գասթան և Մաեզթուն 1982 թվականին առաջարկեցին հետևյալ վարկածը.

**Վարկած** (*GM*-վարկած [14]). Դիցուք  $X \subset \mathbb{R}^2$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին: Այդ դեպքում  $X$ -ում կան  $n + 1$  համագիծ հանգույցներ:

Այլ խոսքերով՝ եթե հարթության վրա տրված կամայական  $\Pi_n$ -ճշգրիտ կետերի բազմության բոլոր ֆունդամենտալ բազմանդամները հանդիսանում են ուղիղների արտադրյալներ, ապա բազմության մեջ գոյություն ունեն  $n + 1$  համագիծ կետեր: Մինչ այժմ վարկածն ապացուցված է  $n \leq 5$  աստիճանի բազմանդամային տարածությունների համար: Այս գլխում մենք ներկայացնում ենք  $n = 3$  դեպքի նոր ապացուց, 3.3 ենթաբաժնում ներկայացնում ենք ատենախոսության երկու արդյունքներ՝  $n = 4$  դեպքում *GM*-վարկածի երկու պարզ ապացուցներ: Նոր, պարզ ապացուցներ որոնելով՝ նպատակ ունենք գտնել մեկ ընդհանրական մեթոդ՝ վարկածն ընդհանուր դեպքում ապացուցելու համար: Նշենք նաև, որ  $n = 5$  դեպքում ապացուցը տրված է [19]-ում:

Շարադրումը կսկսենք մաքսիմալ ուղիղների դիտարկումից, որոնք կարևոր դեր են կատարում Գասթա-Մաեզթուի վարկածի ուսումնասիրության ժամանակ:

#### 3.1 Մաքսիմալ ուղիղներ

Սկսենք մաքսիմալ ուղիղներ սահմանումից ([8], [6]).

**Սահմանում 3.1.1.** Ուղիղը, որն անցնում է  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X \subset \mathbb{R}^2$  բազմության  $n + 1$  հանգույցներով, անվանում ենք մաքսիմալ ուղիղ  $X$  բազմության համար:

Մաքսիմալ ուղիղների հետ նախորդ գլխում արդեն գործ ենք ունեցել. Նյուտոնի ցանցում մաքսիմալ ուղիղները 3-ն են, օրինակ՝ Գծագիր 2.3.1-ում (Գլուխ 2) մաքսիմալ ուղիղներն են  $l_3^{(3)}$ ,  $l_0^{(1)}$ ,  $l_0^{(2)}$ , Բերզուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիայում կա առնվազն մեկ մաքսիմալ ուղիղ, իսկ Չանգ-Յանյի կոնստրուկցիայում բոլոր ուղիղներն են մաքսիմալ:

**Պնդում 1.2.9-ից** (Գլուխ 1) կարող ենք հետևություն անել, որ գոյություն չունի  $P_n$ -ճշգրիտ  $\chi$  բազմության  $(n + 1)$ -ից ավելի հանգույց պարունակող ուղիղ: Այսպիսով,  $(n + 1)$ -ը  $P_n$ -ճշգրիտ բազմությունից հանգույցների մաքսիմալ քանակն է, որոնք կարող են գտնվել մեկ ուղիղ վրա, այդ պատճառով էլ նշված քանակով հանգույցներով անցնող ուղիղն անվանում ենք մաքսիմալ ուղիղ: Կա նաև մաքսիմալ ուղիղների ընդհանրացում՝ մաքսիմալ կորերը, որոնք կդիտարկենք չորրորդ գլխում:

$GC_n$  բազմությունների հատկությունների հետազոտման ժամանակ առաջ է գալիս մի հարց. որոշակի ուղիղ դիտարկվող բազմության ո՞ր հանգույցների կողմից է օգտագործվում և ո՞ր հանգույցների կողմից՝ ոչ:

Այսպիսով միջարկման հանգույցների բազմության մեջ կառանձնացնենք ենթաբազմություն, որի հանգույցներն օգտագործում են նշված ուղիղը և հանգույցներ, որոնք չեն օգտագործում այն: Ենելով սրանից՝ սահմանենք.

**Սահմանում 3.1.2.** *Տրված լ ուղիղ և  $\chi$  բազմության համար  $N_i$  -ը այն հանգույցների բազմությունն է  $\chi$ -ից, որոնք չեն գտնվում  $l$ -ի վրա և չեն օգտագործում այն:*

Որպես օրինակ դիտարկենք Նյուտոնի ցանցը (տես Գլուխ 2, Գծագիր 2.3.1). Ըստ (2.3) բանաձևի  $l_1^{(3)}$  ուղիղը օգտագործվում է միայն  $A$  կետի կողմից, հետևաբար այդ ուղիղ համար  $\#N_{l_1^{(3)}} = 7$ , և այդ յոթ կետերը  $l_1^{(3)}$  ուղիղը աջ գտնվող անկյունագծային ուղիղների վրա գտնվող բոլոր հանգույցներն են: Իսկ  $l_3^{(3)}$  ուղիղն օգտագործվում է բոլոր այն հանգույցների կողմից, որոնք չեն գտնվում դրա վրա, հետևաբար  $N_{l_3^{(3)}} = \emptyset$ :

Այսպիսի բազմությունների համար հայտնի է հետևյալ արդյունքը ([8]).

**Թեորեմ 3.1.3** (Քարնիսեր և Գասքա). Դիցուք  $X$  բազմությունը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին և  $l$ -ը կամայական ուղիղ է: Այս պայմանների դեպքում դեղի ունի:

1. Եթե  $l$  ուղիղն անցնում է  $X$  բազմության ամենաշապիլ ու կերպերով, ապա  $N_l \neq \emptyset$  և  $N_l$  բազմությունը  $\Pi_{n-1}$ -կախյալ է: Ավելին, ոչ մի  $A \in N_l$  կերպ չունի ֆունդամենտալ բազմանդամ՝  $r_A^* \in \Pi_{n-1}$ :
2.  $l$ -ը մաքսիմալ ուղիղ է  $X$ -ի համար այն և միայն այն դեպքում, եթե  $N_l = \emptyset$ :

Հիշենք, որ եթե  $X$  բազմության որևէ մեկ հանգույց չունի  $n$  աստիճանի ֆունդամենտալ բազմանդամ՝ այդ բազմության նկատմամբ, ապա բազմությունն անվանում ենք  $\Pi_n$ -կախյալ (Գլուխ 1, **Սահմանում 1.2.6**): Այն բազմությունը, որի ոչ մի հանգույց չունի  $n$  աստիճանի ֆունդամենտալ բազմանդամ՝ այդ բազմության նկատմամբ, կանվանենք էապես  $\Pi_n$ -կախյալ: Օրինակ, մեկ ուղղի վրա գտնվող  $n+2$  կետերի ցանկացած  $X$  բազմություն էապես  $\Pi_n$ -կախյալ է (**Պնդում 1.2.14**): Ըստ **Թեորեմ 3.1.3**-ի  $N_l$  բազմությունը էապես  $\Pi_{n-1}$ -կախյալ է, եթե  $l$  -ը մաքսիմալ ուղիղ չէ:

**Թեորեմ 3.1.3**-ից մասնավորապես ստանում ենք արդյունք, որը հետագայում հաճախ ենք օգտագործելու:

$l$  ուղիղը  $X$  բազմության մաքսիմալ ուղիղ է այն և միայն այն դեպքում, եթե այն օգտագործվում է  $X$  բազմության՝ իրեն չպարկանող բոլոր հանգույցների կողմից:

Ստորև ներկայացնում ենք մաքսիմալ ուղիղների վերաբերյալ որոշ հայտնի արդյունքներ (տես օրինակ՝ [9], [11]):

**Պնդում 3.1.4.** Դիցուք  $X$  հանգույցների բազմությունը  $\Pi_n$  -ճշգրիտ է: Այդ դեպքում, եթե  $l$ -ը մաքսիմալ ուղիղ է  $X$  բազմության համար, ապա  $X \setminus l$  բազմությունը  $\Pi_{n-1}$ -ճշգրիտ է:

Իրոք, դիտարկվող  $l$  ուղիղը մաքսիմալ է, հետևաբար  $X$  բազմության ցանկացած հանգույց օգտագործում է այն: Այստեղից ստանում ենք, որ  $X \setminus l$  բազմության յուրաքանչյուր հանգույց ունի ֆունդամենտալ բազմանդամ՝  $X \setminus l$  բազմության նկատմամբ և, քանի որ  $\#(X \setminus l) = \#X - (n+1) = \binom{n+1}{2}$ , ապա այն  $\Pi_{n-1}$ -ճշգրիտ է:

Մաքսիմալ ուղիղները կարևոր դեր են կատարում նաև  $GC_n$  բազմությունների ուսումնասիրության ժամանակ.

**Պնդում 3.1.5.** Դիցուք պրված է  $\chi$  բազմություն, որը բավարարում է  $GC_n$  պայմանին և ունի մաքսիմալ ուղիղ՝  $l$ : Այդ դեպքում  $\chi \setminus l$  հանգույցների բազմությունը բավարարում է  $GC_{n-1}$  պայմանին:

Եվ իրոք, ֆիքսենք կամայական  $A \in \chi$  հանգույց և դիտարկենք դրա ֆունդամենտալ բազմանդամը՝  $p_A^*$ -ն: Քանի որ  $l$ -ը մաքսիմալ ուղիղ է, ապա այն օգտագործվում է իրենից դուրս բոլոր հանգույցների կողմից, հետևաբար տեղի ունի:

$$p_A^* = lr, \quad r \in \Pi_{n-1}:$$

Սա նշանակում է, որ  $r \in \Pi_{n-1}$  բազմանդամը  $A$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամն է  $\chi \setminus l$  բազմության համար: Եվ քանի որ բազմությունը բավարարում է  $GC_n$ , ապա  $r$ -ը նույնպես  $n - 1$  ուղիղների արտադրյալ է:

**Պնդում 3.1.6.**  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $\chi$  բազմության համար ճիշդ են հետևյալ դրույթները.

1. Կամայական երկու մաքսիմալ ուղիղներ հաղվում են և դրանց հաղման կեղը հանգույց է  $\chi$ -ից:
2. Ոչ մի երեք մաքսիմալ ուղիղներ չեն հաղվում մի կեղում:

Ապացույց: 1. Ենթադրենք հակառակ՝  $\chi$  բազմության երկու մաքսիմալ ուղիղների՝  $l_1, l_2$ -ի հատման կետը հանգույց չէ: Այս դեպքում մաքսիմալ ուղիղներից մեկը՝ օրինակ  $l_1$ -ը, հանելով՝ կստանանք, որ ըստ **Պնդում 3.1.4**-ի,  $\chi$ -ի մնացած հանգույցները  $\Pi_{n-1}$ -ճշգրիտ են: Այս հանգույցներից  $(n + 1)$ -ը պատկանում են  $l_2$  ուղիղն, որը հակասություն է, քանի որ  $\Pi_{n-1}$ -ճշգրիտ բազմության մեջ ամենաշատը  $n$  հանգույցներ կարող են լինել համագիծ:

2. Այս կետի ապացույցը անմիջապես հետևում է նախորդ կետից: Եթե երեք մաքսիմալ ուղիղներ՝  $l_1, l_2, l_3$ , հատվեն մի կետում, ապա այդ կետը անպայմանորեն հանգույց պետք է լինի: Հետացնենք  $\chi$  բազմությունից որևէ մի մաքսիմալ ուղիղ իր հանգույցներով, օրինակ՝  $l_1$ -ը: Դուրս կգա նաև հատման կետը, որը հանգույց է, և

կստանանք  $\Pi_{n-1}$ -ճշգրիտ  $X \setminus l_1$  բազմությունը, որում երկու մաքսիմալ ուղիղներ՝  $l_2, l_3$ , հատվում են մի կետում, որը հանգույց չէ:  $\square$

Նշենք, որ **Պնդում 3.1.6**-ից մասնավորապես ստանում ենք, որ մաքսիմալ ուղիղները գտնվում են ընդհանուր դրության մեջ (տես Գլուխ 2, **Սահմանում 2.4.1**):

Քննարկենք նաև, թե քանի մաքսիմալ ուղիղ կարող է ունենալ  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմությունը:

**Պնդում 3.1.7.**  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X$  բազմության համար կարող են գոյություն ունենալ ամենաշատը  $n + 2$  մաքսիմալ ուղիղներ:

Իրոք, եթե  $X$  բազմության համար գոյություն ունենային  $n + 3$  մաքսիմալ ուղիղներ, ապա դրանց բոլոր հնարավոր զուգերի հատման կետերը  $\binom{n+3}{2}$  են և, ըստ **Պնդում 3.1.6-ի** 1. կետի, դրանք բոլորը հանգույցներ են  $X$ -ից: Սա հակասություն է, քանի որ  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության հանգույցների քանակը հավասար է  $\binom{n+2}{2}$ :

Որպես օրինակ նշենք՝ Գլուխ 2-ում ներկայացված  $\Pi_n$ -ճշգրիտ հանգույցների Զանգ-Յառյի կոնստրուկցիան, որն ունի հնարավոր ամենաշատ քանակով մաքսիմալ ուղիղներ (տես Գծագիր 2.4.1): Բոլոր հայտնի կոնստրուկցիաների մեջ ամենաքիչ քանակով՝ 3, մաքսիմալ ուղիղներ կան Նյուտոնի ցանցում այն դեպքում, եթե  $GM$ -վարկածը ճիշտ է: Առհասարակ, եթե  $GM$ -վարկածը տեղի ունի, ապա այդ դեպքում կարող ենք ասել, որ ցանկացած  $GC_n$ -բազմություն կունենա առնվազն մեկ մաքսիմալ ուղիղ: Ավելին, հայտնի է հետևյալ արդյունքը (տես [10]):

**Պնդում 3.1.8** (Քարնիսեր-Գասքա). Եթե  $GM$ -վարկածը ճիշտ է, ապա ցանկացած  $GC_n$ -բազմության համար գոյություն ունեն երեք մաքսիմալ ուղիղներ:

Ըստ **Պնդում 3.1.6-ի** 2. կետի այս երեք մաքսիմալ ուղիղները չեն կարող հատվել, հետևաբար, ամեն հանգույց օգտագործում է առնվազն մեկ մաքսիմալ ուղիղ և նշված երեք մաքսիմալ ուղիղները կազմում են եռանկյուն, որի գագաթները հանգույցներ են  $X$ -ից: Այստեղից որպես հետևողություն ստանում ենք հետևյալը.

Եթե  $GM$ -վարկածը ճիշդ է, ապա ցանկացած  $GC_n$ -բազմություն պարունակում է  $3n$  կետեր երեք մաքսիմալ ուղիղների վրա, և մնացած կետերը կազմում են  $GC_{n-3}$ -բազմություն:

Այժմ ներկայացնենք Քելի-Բախարախի թեորեմը (տես [13], [17])՝ երկու կորերի հատման կետերի բազմության անկախության մասին:

**Թեորեմ 3.1.9 (Քելի-Բախարախ).** Դիցուք  $m$  և  $n$  ասդիմանի երկու կորեր հապում են ճիշդ  $m n$  կետերում: Այդ դեպքում հարման կետերի  $\chi$  բազմությունը  $\Pi_{m+n-2}$ -անկախ է և էապես  $\Pi_{m+n-3}$ -կախյալ է:

Տանք այս արդյունքի նոր պարզ ապացուց՝ հիմնված միայն **Պնդում 2.1.3**-ի վրա, այն մասնավոր դեպքում, երբ թեորեմում նշված կորերն իրենցից ներկայացնում են ուղիղների արտադրյալ (տես [3]): Այս մասնավոր դեպքը կօգտագործենք հետագայում:

Ապացուց. Դիցուք  $f = l_1 \dots l_m$  և  $g = l'_1 \dots l'_n$  կորերը հատվում են ճիշտ  $m n$  տարբեր կետերում: Նշանակենք հատման կետերի բազմությունը  $\mathfrak{T}$  -ով: Նախ ապացուցենք, որ  $\mathfrak{T}$  բազմությունը  $\Pi_{m+n-2}$ -անկախ է:

Դիտարկենք հանգույցների երկու բազմություն.  $S_1$  բազմություն՝ բաղկացած  $1 + 2 + \dots + (m-1)$  կետերից, որոնք ընտրված են այնպես, որ  $(m-k)$  կետեր  $l_k$  ուղղի վրա են,  $k = 1, \dots, m-1$ ;  $S'_1$  բազմություն՝ բաղկացած  $1 + 2 + \dots + (n-1)$  կետերից, որոնք ընտրված են այնպես, որ դրանցից  $(n-k)-ն$   $l'_k$  ուղղի վրա են,  $k = 1, \dots, n-1$ : Պահանջենք, որ այս բոլոր կետերը չհանդիսանան դիտարկված երկու խումբ ուղիղների հատման կետեր: Նշանակենք  $\mathcal{X}_1 := \mathfrak{T} \cup S_1 \cup S'_1$ :

Նախ ցոյց տանք, որ  $\mathcal{X}_1$  բազմությունը  $\Pi_{m+n-2}$ -ճշգրիտ է: Իսկապես, հաշվի առնելով այն, որ  $N_k = \binom{k+2}{2} = 1 + 2 + \dots + (k+1)$ , ստանում ենք.

$$\#\mathcal{X}_1 = \#\mathfrak{T} + \#S_1 + \#S'_1 =$$

$$mn + N_{m-2} + N_{n-2} = N_{m+n-2}:$$

Այնուհետ, դիտարկենք կամայական  $p \in \Pi_{m+n-2}$  բազմանդամ, որը գրոյանում է  $\chi_1$ -ի հանգույցներում և օգտվելով **Թեորեմ 1.2.2**-ից՝ ցույց տանք, որ  $p = 0$ :

Կիրառենք **Պնդում 2.1.3**-ը և կստանանք՝  $p = l_1 \dots l_m q$ , որտեղ  $q \in \Pi_{n-2}$ : Այնուհետ կիրառենք **Պնդում 2.1.3**-ը  $q$ -ի համար և կստանանք, որ  $q = Cl'_1 \dots l'_{n-2}$ , որտեղ  $C = \text{const}$ : Հետևաբար

$$p = Cl_1 \dots l_m l'_1 \dots l'_{n-2}:$$

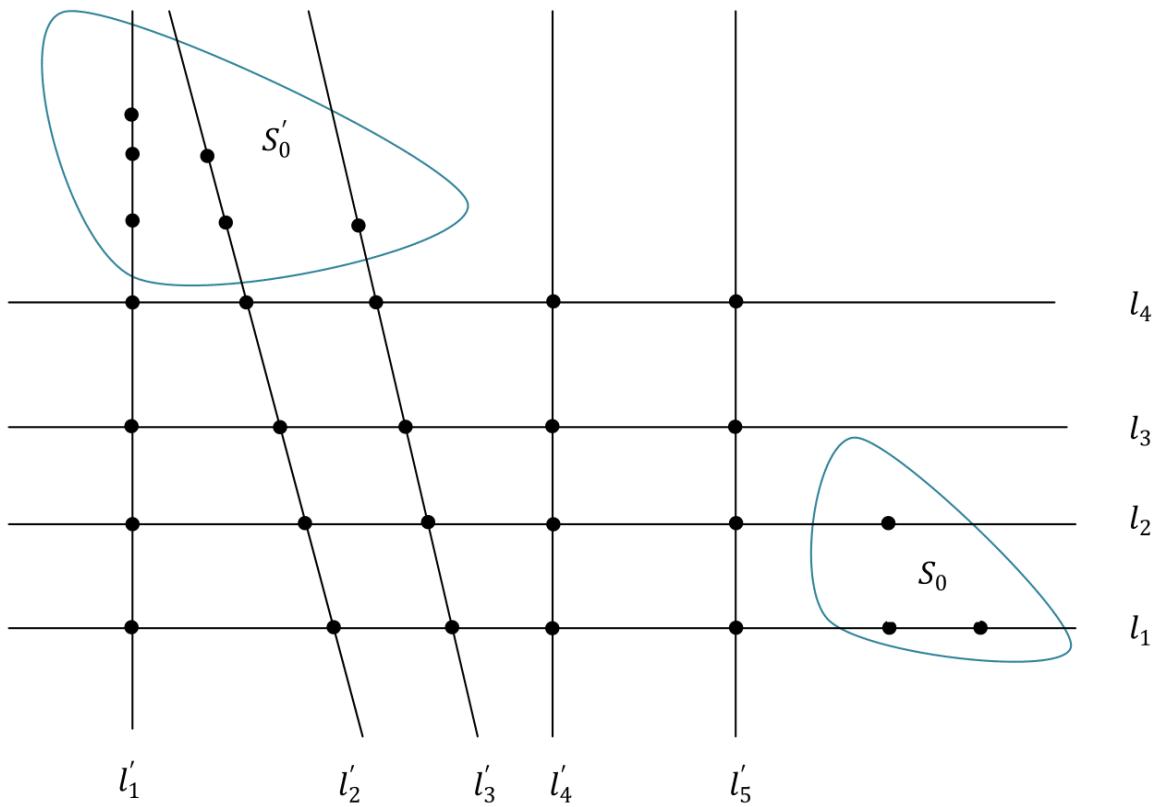
Չդիտարկվեց միայն  $l'_{n-1}$  ուղղի վրա գտնվող  $S'_1$  բազմության մեկ կետը, որում  $p$  բազմանդամը գրոյանում է: Հաշվի առնելով այս փաստը՝ ստանում ենք, որ  $C = 0$ , հետևաբար  $p = 0$ :

Այսպիսով,  $\chi_1$  բազմությունը  $\Pi_{m+n-2}$ -ճշգրիտ է և, քանի որ  $\mathfrak{T} \subset \chi_1$ , հետևաբար  $\mathfrak{T}$  –ն  $\Pi_{m+n-2}$ -անկախ է:

Այժմ մնաց ցույց տալ, որ ոչ մի  $M \in \mathfrak{T}$  կետ չունի  $(m+n-3)$  աստիճանի ֆունդամենտալ բազմանդամ: Նշանակենք  $\mathfrak{T}_0 = \mathfrak{T} \setminus M$ : Այսպիսով, անհրաժեշտ է ցույց տալ, որ  $\mathfrak{T}_0$ -ում գրոյացող կամայական  $p \in \Pi_{m+n-3}$  բազմանդամի համար տեղի ունի.  $p(M) = 0$ : Առանց ընդհանրությունը խախտելու ենթադրենք, որ  $M = l_m \cap l'_n$ :

Նախորդ դեպքի նմանությամբ դիտարկենք հանգույցների երկու բազմություն.  $S_0$  բազմություն՝ բաղկացած  $1 + 2 + \dots + (m-2)$  կետերից, որոնք ընտրված են այն կերպ, որ  $(m-1-k)$  կետեր  $l_k$  ուղղի վրա են,  $k = 1, \dots, m-2$ ;  $S'_0$  բազմություն՝ բաղկացած  $1 + 2 + \dots + (n-2)$  կետերից, որոնք ընտրված են այնպես, որ դրանցից  $(n-1-k)$ -ը  $l'_k$  ուղղի վրա են,  $k = 1, \dots, n-2$  (տես **Գծագիր 3.1.1**): Նորից պահանջենք, որ այս բոլոր կետերը չհանդիսանան դիտարկված երկու խումբ ուղիղների հատման կետեր: Նշանակենք  $\chi_0 := \mathfrak{T}_0 \cup S_0 \cup S'_0$ : Կատարելով նույն դատողությունները, ինչ նախորդ դեպքում՝ ստանում ենք, որ  $\chi_0$  բազմությունը  $\Pi_{m+n-3}$ -ճշգրիտ է:

Դիտարկենք կամայական  $p \in \Pi_{m+n-3}$  բազմանդամ և ենթադրենք, որ այն գրոյանում է  $\mathfrak{T}_0$  բազմության բոլոր հանգույցներում:



**Գծագիր 3.1.1.**  $S'_0$  և  $S_0$  բազմությունները  $m = 4, n = 5$ .

Օգտագործելով Լագրանժի բանաձևը  $\Pi_{m+n-3}$ -ճշգրիտ  $\chi_0$  բազմության համար՝ կստանանք.

$$p(M) = \sum_{A \in \mathfrak{X}_0} p(A)p_{A,\chi_0}^*(M) + \sum_{A \in S_0} p(A)p_{A,\chi_0}^*(M) + \sum_{A \in S'_0} p(A)p_{A,\chi_0}^*(M)$$

Քանի որ  $p$ -ն զրոյանում է  $\mathfrak{X}_0$ -ի բոլոր հանգույցներում, ապա հավասարման աջ կողմի առաջին գումարելին հավասար է զրոյի: Երկրորդ գումարելու մեջ մասնակցում են միայն  $A \in S_0$  հանգույցների  $p_{A,\chi_0}^*(M)$  ֆունդամենտալ բազմանդամները, որոնք, ըստ **Պնդում 2.1.3-ի**, զրոյանում են բոլոր  $l'_1, \dots, l'_n$  ուղիղների վրա: Նույն դատողությունները կատարելով՝ ստանում ենք, որ երրորդ գումարելու ֆունդամենտալ բազմանդամներն էլ զրոյանում են  $l_1, \dots, l_m$  ուղիղների վրա: Քանի որ  $M = l_m \cap l'_n$ , հետևաբար այս բոլոր ֆունդամենտալ բազմանդամները զրոյանում են  $M$  կետում:

Այստեղից կարող ենք անել հետևողական, որ  $\mathfrak{X}$  բազմության ոչ մի հանգույց չունի  $(m+n-3)$  աստիճանի ֆունդամենտալ բազմանդամ, ուստի այն էապես  $\Pi_{m+n-3}$ -կախյալ է:  $\square$

### 3.2 Գասքա-Մաեզթուի վարկածը

Այժմ ավելի մանրամասն դիտարկենք Գասքա-Մաեզթուի վարկածը, ըստ որի ցանկացած  $GC_n$  բազմություն  $\mathcal{X}$  ունի մաքսիմալ ուղիղ՝  $l$ : Իրականում, եթե վարկածը ճիշտ է, ապա, **Պնդում 3.1.5-ի** համաձայն, հանելով մաքսիմալ ուղիղը՝ ստանում ենք, որ  $\mathcal{X} \setminus l$  բազմության հանգույցները բավարարում են  $GC_{n-1}$  պայմանին: Նորից կիրառելով վարկածը՝ կունենանք, որ նոր՝  $\mathcal{X} \setminus l$  բազմությունը ևս ունի մաքսիմալ ուղիղ, որը այս դեպքում  $n$  հանգույցներ է պարունակում: Այս գործընթացը շարունակելով՝ ստանում ենք, որ, եթե Գասքա-Մաեզթուի վարկածը ճիշտ է, ապա ցանկացած  $GC_n$  բազմություն բավարարում է Բերզոլարի-Ռադոնի կոնստրուկցիային:

Կարելի է նկատել, որ Գլուխ 2-ում ներկայացված  $GC_n$  պայմանին բավարարող կոնստրուկցիաները՝ Զանգ-Յառի բնական ցանցն ու Նյուտոնի ցանցը, հանդիսանում են Բերզոլարի-Ռադոնի կոնստրուկցիայի մասնավոր դեպքեր: Այսպիսով, **GM-Վարկածը** հանգում է այն բանին, որ  $GC_n$  պայմանին բավարարող ցանկացած բազմություն Բերզոլարի-Ռադոնի բազմություն է:

Վարկածը  $n = 2$  դեպքում ակնհայտ է.

Եթե  $N_2 = 6$  հանգույցների բազմությունը  $GC_2$  բազմություն է, ապա բազմության մեջ կան 3 կետեր, որոնք գտնվում են մեկ ուղղի վրա:

Եվ իսկապես, եթե 6 հանգույցները կազմում են  $GC_2$  բազմություն, ապա ցանկացած հանգույց առանձնացնելու դեպքում մնացած 5-ը պետք է գտնվեն երկու ուղիղների վրա, հետևաբար, կան երեք համագիծ կետեր:

#### **GM-Վարկածը $n = 3$ դեպքում**

**Պնդում 3.2.2.** Դիցուք  $N_3 = 10$  հանգույցների  $\mathcal{X}$  բազմությունը բավարարում է  $GC_3$  պայմանին: Այդ դեպքում գոյություն ունեն 4 հանգույցներ  $\mathcal{X}$ -ում, որոնք մի ուղղի վրա են:

Ապացույց. Ենթադրենք հակառակը՝  $\mathcal{X}$ -ում չկան չորս համագիծ հանգույցներ: Այդ դեպքում կամայական կետի ֆունդամենտալ բազմանդամ կիհանդիսանա երեք

ուղիղների արտադրյալ, որոնցից յուրաքանչյուրն անցնում է  $X$ -ի երեք հանգույցներով: Դիտարկենք կամայական  $A \in X$  հանգույց:  $X \setminus \{A\}$  բազմության 9 հանգույցներից յուրաքանչյուրն օգտագործում է ուղիղ, որն անցնում է  $A$ -ով: Քանի որ բոլոր ուղիղները պարունակում են ճիշտ 3 հանգույց  $X$ -ից, ապա  $A$ -ով անցնող՝ օգտագործվող ուղիղների թիվը ամենաշատը 4 է: Հակառակ դեպքում, եթե  $A$ -ով անցնեին 5 ուղիղներ, ապա հաշվելով այդ ուղիղների վրա հանգույցների քանակը և հաշվի առնելով, որ  $A$  հանգույցը ընդհանուր է բոլոր 5-ի համար՝ կստանայինք, որ  $X$ -ում կան  $5 * 2 + 1 = 11$  հանգույցներ:

Այսպիսով, ստանում ենք, որ  $A$  հանգույցով անցնող 4 ուղիղները օգտագործվում են  $X \setminus \{A\}$  բազմության 9 հանգույցների կողմից: Հետևաբար, կա ուղիղ՝  $l'$ , որն օգտագործվում է 3 հանգույցների կողմից: Կիրառենք  $l'$ -ի համար **Թեորեմ 3.1.3**-ը և կունենանք՝  $|N_{l'}| \leq 4$  և  $N_{l'}\text{-ը}$  էապես  $\Pi_2$ -կախյալ է: Ըստ **Պնդում 1.2.15**-ի (Գլուխ 1)<sup>1</sup> 4 հանգույցներ  $\Pi_2$ -կախյալ են այն և միայն այն դեպքում, եթե համագիծ են: Պնդումն ապացուցված է: □

### 3.3 Գասքա-Մաեզթուի վարկածը $n = 4$ դեպքում

Գասքա-Մաեզթուի վարկածը  $n = 4$  դեպքում առաջին անգամ ապացուցել է Զ. Բուշը 1990 թվականին ([7]): Այս դեպքի այլ ապացույցներ կարելի է գտնել նաև [8]-ում և [18]-ում: Այս ենթաբաժնում մենք կներկայացնենք ատենախոսության արդյունքներից՝  $GM$ -վարկածի  $n = 4$  դեպքի երկու ապացույց: Առաջինում օգտագործել ենք [19] հոդվածում ներկայացված  $GM$ -վարկածի  $n = 5$  դեպքի ապացույցի սխեման՝  $n = 4$  դեպքի համար: Այս արդյունքը ներկայացված է [3]-ում: Երկրորդը ([29])՝ հայտնի 5 ապացույցներից ամենակարճն ու ամենապարզն է:

Ստորև ներկայացնում ենք ապացույցները: Նախ ձևակերպենք.

**Թեորեմ 3.3.1.** Դիցուք  $N_4 = 15$  հանգույցների  $X$  բազմությունը բավարարում է  $GC_4$  պայմանին: Այդ դեպքում  $X$ -ում գոյություն ունեն 5 հանգույցներ, որոնք մի ուղղի վրա են, այսինքն գոյություն ունի մաքսիմալ ուղիղ  $X$  բազմության համար:

Երկու ապացույցներն էլ իրականացնում ենք՝ կատարելով հակասող ենթադրություն.

**Ենթադրություն A.**  $X$  բազմությունը  $GC_4$ -բազմություն է՝ առանց մաքսիմալ ուղղի:

Դիտարկենք կամայական  $A \in X$  կետ և նրա ֆունդամենտալ բազմանդամը: Քանի որ  $X$  բազմությունը բավարարում է  $GC_4$  պայմանին, ապա  $p_A^*$  բազմանդամը իրենից ներկայացնում է չորս գծային արտադրիչների արտադրյալ՝

$$p_A^* = l_1 l_2 l_3 l_4:$$

Սա նշանակում է, որ  $X \setminus \{A\}$  բազմության 14 հանգույցները ինչ-որ կերպ բաշխված են  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղների վրա: Այդ բաշխումը նկարագրելու համար ամեն  $l_i$  ուղիղ վերագրենք մի թիվ՝  $k_i$ , որը ցույց է տալիս այդ ուղղի վրա  $X \setminus \{A\}$  բազմության հանգույցների քանակը: Հնարավոր է՝ որոշ հանգույցներ պատկանեն մի քանի ուղիղների. սա այն դեպքն է, երբ այդ հանգույցները երկու կամ ավելի  $l_i$  ուղիղների հատման կետեր են: Այս դեպքում, այնուամենայնիվ, մենք կհաշվենք այդպիսի հանգույցը միայն մեկ ուղղի համար, հետևաբար.

$$k_1 + k_2 + k_3 + k_4 = 14:$$

Որպեսզի պարզ լինի, թե որ ուղղի համար ենք հաշվում հատման հանգույցը, դիտարկենք 4 ուղիղների կարգավորում՝ դասավորենք դրանք հաջորդականության մեջ: Նախ, ենթադրենք, որ դրանք դասավորված են այսպես՝  $S = (l_1, l_2, l_3, l_4)$ , և առաջին՝  $l_1$  ուղղին վերագրենք  $k_1$  թիվը՝  $k_1 = \#(l_1 \cap X)$ : Ամեն հաջորդ  $l_i$  ուղղի վերագրենք  $k_i$  թիվը, որը, այս դեպքում, կնշի  $X$  բազմության այն հանգույցների քանակը, որոնք պատկանում են  $l_i$  ուղղին և չեն պատկանում  $S$  հաջորդականության մեջ  $l_i$ -ին նախորդող ուղիղներին: Արդյունքում ստանում ենք բաշխման հաջորդականությունը՝  $(k_1, k_2, k_3, k_4)$ :

Այսպիսով, մի քանի  $l_i$  ուղիղների հատման հանգույցը հաշվում է այն ուղղի համար, որն առաջինն է հանդիպում  $S$ -ում:  $X$  բազմության հանգույցը անվանում ենք

առաջնային այն ուղիղ համար, որի համար այն հաշվել է և  $\text{Երկրորդային}$  այն ուղիղների համար, որոնց ևս այն պատկանում է:

**Լեմմա 2.2.3-ի** համաձայն, ամեն օգտագործված ուղիղ անհրաժեշտաբար անցնում է առնվազն երկու առաջնային կետերով, հետևաբար, բոլոր  $k_i \geq 2$ ,  $i = 1, 2, 3, 4$ :

Բաշխման հաջորդականություններից ընտրենք մաքսիմալը՝ լեքսիկոգրաֆիկ դասակարգմամբ: Այն կդառնա միակը և այն կլինի մոնոտոն նվազող՝  $k_1 \geq k_2 \geq k_3 \geq k_4$ :

Քանի որ, ըստ **Ենթադրություն Ա-ի**, 5 հանգույցներով անցնող ուղիղ չունենք և յուրաքանչյուր ուղիղ անհրաժեշտաբար անցնում է առնվազն երկու հանգույցներով, ապա կստանանք երկու հնարավոր բաշխման հաջորդականություններ  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցի համար՝  $(4, 4, 4, 2)$ ,  $(4, 4, 3, 3)$ : Հետագա շարադրանքը ավելի պարզ դարձնելու համար այս բաշխմանը համապատասխանող ուղիղների  $S$  հաջորդականության մեջ բաշխումները գրենք ուղիղների ինդեքսում: Առաջնային և երկրորդային հանգույցները տարբերելու համար պայմանավորվենք ճիշտ  $k$  առաջնային հանգույցներ պարունակող ուղիղները, որոնք երկրորդային հանգույցներով չեն անցնում, նշանակել  $= k$  ինդեքսով, իսկ եթե ուղիղն անցնում է  $k$  առաջնային և նաև երկրորդային հանգույցներով, ապա դրան վերագրենք  $\geq k$  ինդեքս:

Այսպիսով, կամայական  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցի  $p_A^*$  ֆունդամենտալ բազմանդամը կարող է ներկայացվել երկու տեսքով.

$$p_A^* = l_{=4}l'_{=4}l''_{=4}l_{\geq 2}, \quad p_A^* = l_{=4}l'_{=4}l_{\geq 3}l'_{\geq 3}: \quad (3.1)$$

Հաջորդիվ կքննարկենք հետևյալ խնդիրը. տրված է 2, 3 կամ 4-հանգույցով ուղիղ. բազմության քանի հանգույցների կողմից կարող է այն օգտագործվել:

Ներկայացնենք **Լեմմա՝ 2** կամ **3** հանգույցներով ուղիղների օգտագործումների քանակի մասին: Այս լեմման կարելի է գտնել [18]-ում: Ատենախոսության մենք բերում ենք մի փոքր ավելի կարճ ապացուց, որը տրված է [3]-ում:

**Լեմմա 3.3.2.** Դիցուք պեղի ունի **Ենթադրություն Ա**-ն: Այդ դեպքում կամայական 2 կամ 3-հանգույցով ուղիղ կարող է օգտագործվել չ բազմության ամենաշատը մեկ հանգույցի կողմից:

Ապացույց. Կատարենք հակասող ենթադրություն. Ենթադրենք,  $\tilde{l}$ -ը 2 կամ 3-հանգույցով ուղիղ է և օգտագործվում է երկու  $A, B \in \mathcal{X}$  հանգույցների կողմից: Դիտարկենք  $A$  կետի  $p_A^*$  ֆունդամենտալ բազմանդամը: Այն իրենից ներկայացնում է  $\tilde{l}$ -ի և ևս երեք ուղիղների արտադրյալ, որոնք պարունակում են  $\mathcal{X} \setminus \{\tilde{l} \cup \{A\}\}$  բազմության  $\geq 11$  հանգույցները՝ ներառյալ  $B$ -ն: Քանի որ, ըստ **Ենթադրություն Ա**-ի, 5 հանգույցով անցնող ուղիղ չկա, ապա ստանում ենք.

$$p_A^* = \tilde{l}l_{=4}l'_{=4}l_{\geq 3}:$$

Այժմ պարզենք, թե ուղիղներից որ մեկին է պատկանում  $B$ -ն: Նախ ենթադրենք, որ  $B$ -ն պատկանում է 4-հանգույցով ուղիղներից որևէ մեկին, օրինակ՝  $l'_{=4}$ -ին: Դիտարկենք  $B$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամը: Ունենք, որ

$$p_B^* = \tilde{l}q, \text{ որտեղ } q \in \Pi_3 : \quad (3.2)$$

$p_B^*$ -ն զրոյանում է  $l_{=4}$ -ի 4 հանգույցներում և  $l'_{=4}$ -ի 3 հանգույցներում (բացի  $B$ -ից) և ըստ (3.2)-ի դա տեղի ունի  $q$ -ի հաշվին: Հետևաբար, օգտվելով **Պնդում 2.1.3**-ից՝ ստանում ենք, որ  $q$ -ն զրոյանում է  $l'_{=4}$  և  $l_{=4}$  ուղիղների բոլոր հանգույցներում՝ ներառյալ  $B$ -ն: Ուրեմն  $p_B^*$ -ը զրոյանում է  $B$ -ում, որը հակասություն է:

Այժմ ենթադրենք, որ  $B$ -ն պատկանում է  $l_{\geq 3}$  ուղիղին: Կատարելով նույնպիսի դատողություններ՝ նորից ստանում ենք՝  $q$ -ն զրոյանում է  $l_{=4}$  ուղիղ 4 հանգույցներում,  $l'_{=4}$ -ի  $4(\geq 3)$  հանգույցներում և  $l_{\geq 3}$  ուղիղ առնվազն 2 հանգույցներում: Հետևաբար, կրկին ըստ **Պնդում 2.1.3**-ի՝  $q$  -ն զրոյանում է  $l_{=4}, l'_{=4}$  և  $l_{\geq 3}$  ուղիղների բոլոր հանգույցներում՝ ներառյալ  $B$ -ն: Սա նշանակում է, որ  $p_B^*$ -ը զրոյանում է  $B$ -ում, որը հակասություն է:

Այսպիսով, ստանում ենք՝  $B$ -ն չի կարող պատկանել  $p_A^*$ -ի ոչ մի ուղիղի: Այս հակասությունը ապացուցում է Լեմման:  $\square$

Այժմ ներկայացնենք հետևյալ լեմման 4-հանգույցով ուղղի օգտագործումների մասին.

**Լեմմա 3.3.3 ([3]).** Դիցուք գեղի ունի **Ենթադրություն A**-ն: Այդ դեպքում կամայական 4 -հանգույցով լուղի կարող է օգտագործվել  $X$ -ի ամենաշաղը 3 հանգույցների կողմից: Եթե լուղի օգտագործվում է երեք հանգույցների կողմից, ապա դրանք օգտագործում են ևս երկու 4-հանգույցով ուղիղներ, ընդ որում միևնույն երկուար:

Ապացուց. Ենթադրենք՝ 4 -հանգույցով լուղի օգտագործվում է  $A, B \in X$  հանգույցների կողմից: Դիտարկենք  $A$  կետի ֆունդամենտալ բազմանդամը՝  $p_A^*$ -ն: Այն իրենից ներկայացնում է  $\tilde{l}$ -ի և ևս երեք ուղիղների արտադրյալ, որոնք պարունակում են  $X \setminus \{\tilde{l} \cup \{A\}\}$  բազմության 10 հանգույցները՝ ներառյալ  $B$ -ն: Ուրեմն  $p_A^*$ -ի համար կարող ենք ունենալ երկու հնարավոր ներկայացում.

$$p_A^* = \tilde{l} l_{=4} l'_{=4} l_{\geq 2}, \quad (3.3)$$

$$p_A^* = \tilde{l} l_{=4} l_{\geq 3} l'_{\geq 3}: \quad (3.4)$$

Դիտարկենք առաջին ներկայացումը՝ (3.3)-ը: **Լեմմա 3.3.2**-ի ապացույցում մենք արդեն ստացել ենք, որ այսպիսի իրադրությունում  $B$ -ն չի կարող պատկանել որևէ 4-հանգույցով ուղղի: Հետևաբար  $B$ -ն պետք է պատկանի  $l_{\geq 2}$  ուղղին: Եթե գոյություն ունենար ևս մի հանգույց՝  $C$ , որը ևս օգտագործեր լուղի, ապա կատարելով նույն դատողությունները, ինչ  $B$ -ի համար՝ կստանայինք, որ  $C$ -ն ևս պատկանում է  $l_{\geq 2}$  ուղղին: Այսպիսով Լեմման ապացուցված է (3.3) դեպքում, քանի որ  $l_{\geq 2}$  ուղղի մնացած հանգույցները (եթե կան) երկրորդային են և պատկանում են որևէ 4-հանգույցով ուղղի: Նշենք, որ այս դեպքում  $p_B^*$ -ն ( $p_A^*$ ) օգտագործում է  $\tilde{l}, l_{=4}, l'_{=4}$  ուղիղները և  $l_{AC}$  ( $l_{AB}$ ) ուղիղը, որտեղ  $l_{AC}$  -ն  $A$  և  $C$  հանգույցները միացնող ուղիղն է: Ուստի  $A, B, C$  հանգույցները օգտագործում են միևնույն երեք 4-հանգույցով ուղիղները:

Դիտարկենք այն դեպքը, երբ  $p_A^*$ -ը տրված է (3.4) տեսքով:

Եթե  $B$ -ն գտնվեր որևէ 3-հանգույցով ուղղի վրա, ապա, կիրառելով նույն դատողությունները, ինչ վերևում նշվեցին, նորից կստանայինք, որ  $p_B^*$ -ն զրոյանում է  $B$  հանգույցում: Հետևաբար  $B$ -ն պետք է պատկանի  $l_{=4}$  ուղղին:

Այժմ պարզենք  $B$  կետի  $\Phi_{\text{ունդամենտալ}} \rho_{\text{ազմանդամի}}$  տեսքը: Եթե այն տրված լինի (3.3) տեսքով, ապա  $\text{Լեմմայի}$  ապացուցի առաջին հատվածը նույնությամբ կկիրառենք  $A$  հանգուցի համար:

Մնում է դիտարկել այն դեպքը, երբ  $B$  հանգուցի  $\Phi_{\text{ունդամենտալ}} \rho_{\text{ազմանդամի}}$  տեսքն է

$$p_B^* = \tilde{l} \alpha_{=4} \alpha_{\geq 3} \alpha'_{\geq 3},$$

որտեղ  $\alpha_{=4}, \alpha_{\geq 3}, \alpha'_{\geq 3} \in \Pi_1$ : Փաստորեն ստանում ենք, թե՛  $p_A^*$ -ն, թե՛  $p_B^*$ -ն տրված են (3.4) տեսքով: Ավելին, ունենք նաև, որ  $A$  կետն էլ իր հերթին գտնվում է  $\alpha_{=4}$  ուղղի վրա:

Այժմ տեսնենք, որ  $\tilde{l}$ -ից բացի այլ ուղիղներ չկան, որ օգտագործվեն  $A$ -ի և  $B$ -ի կողմից միաժամանակ: Իրոք,  $\alpha_{=4}$  և  $l_{=4}$  ուղիղները միակն են, որ պարունակում են համապատասխանաբար  $A$  և  $B$  կետերը: Այստեղից հետևում է, որ դրանք միաժամանակ օգտագործվող հնարավոր ուղիղներից չեն: Ուստի կատարենք հակասող ենթադրություն, այն է՝ գոյություն ունի ևս մի ուղիղ, որ միաժամանակ օգտագործվում է  $A$  և  $B$  կետերի կողմից: Առանց ընդհանրությունը խախտելու կարող ենք ենթադրել, որ  $l'_{\geq 3} \equiv \alpha'_{\geq 3}$ :

Այսպիսով ստացանք, որ

$$p_B^* = \tilde{l}' l'_{\geq 3} q, \quad \text{որտեղ } q \in \Pi_2:$$

Այնուհետ, ըստ (3.4)-ի,  $q$ -ն զրոյանում է  $l_{\geq 3}$ -ի 3 հանգուցներում և  $l_{=4}$ -ի առնվազն 2 հանգուցներում (բացի  $B$ -ից և  $l'_{\geq 3}$ -ի հնարավոր երկրորդային հանգուցից): Հետևաբար, ըստ **Պնդում 2.1.3-ի**, ստանում ենք, որ  $q$ -ն զրոյանում է  $l_{\geq 3}$  և  $l_{=4}$  ուղիղների բոլոր կետերում՝ ներառյալ  $B$ -ն: Ուրեմն,  $p_B^*$ -ն զրոյանում է  $B$ -ում, որը հակասություն է:

Ամփոփելով բոլոր դատողությունները՝ ունենք, որ օգտագործվող ուղիղների  $l_{=4}, l_{\geq 3}, l'_{\geq 3}$  և  $\alpha_{=4}, \alpha_{\geq 3}, \alpha'_{\geq 3}$  եղակները հատվում են  $\mathcal{T} = \mathcal{X} \setminus \{\tilde{l} \cup \{A, B\}\}$  բազմության ճիշտ 9 հանգուցներում:

Եթե որևէ երրորդ կետ՝  $C$ , օգտագործում է  $\tilde{l}$ -ը, ապա  $C \in \mathcal{T}$  և

$$p_C^* = \tilde{l}r, \quad \text{որտեղ } r \in \Pi_3:$$

Այժմ նշենք, որ  $r$ -ը հանդիսանում է  $C$ -ի երրորդ աստիճանի ֆունդամենտալ բազմանդամ՝  $\mathcal{T}$  բազմության նկատմամբ, որը հակասում է **Թեորեմ 3.1.9**-ին: Հետևաբար 4-հանգույցով  $\tilde{l}$  ուղիղը այս դեպքում կարող է օգտագործվել ամենաշատը երկու անգամ:

Այսպիսով Լեմման ապացուցված է  $\square$

Անցնենք **Թեորեմ 3.3.1**-ի առաջին ապացույցին:

Ցոյց տանք, որ  $X$ -ում չկան երկրորդային հանգույցներ, ինչպես նաև չկան  $X$ -ի ճիշտ երեք հանգույցներով անցնող ուղիղներ:

Ֆիքսենք որևէ  $A \in X$  կետ և դիտարկենք  $A$ -ով ու  $X$  բազմության այլ հանգույցով (կամ հանգույցներով) անցնող ուղիղները: Նշանակենք  $n_m(A)$ -ով այն ուղիղների քանակը, որոնք անցնում են  $X$ -ի ճիշտ  $m$  հանգույցներով՝ ներառյալ  $A$ -ն: Հաշվի առնելով այն փաստը, որ 5 հանգույցներով անցնող ուղիղ չունենք (**Ենթադրություն A**)՝ ստանում ենք.

$$1n_2(A) + 2n_3(A) + 3n_4(A) = \#(X \setminus \{A\}) = 14: \quad (3.5)$$

(3.5) առնչության մեջ՝  $A$  հանգույցով անցնող ուղիղների միջոցով հաշվում ենք ֆիքսված  $A$  հանգույցից բացի մնացած  $X \setminus \{A\}$  հանգույցների քանակը:  $n_2(A)$ -ի գործակիցը 1 է, քանի որ 2 հանգույցով (այդ թվում նաև  $A$ -ով) անցնող ուղիղի վրա բացի  $A$ -ից կա միայն մեկ հանգույց,  $n_3(A)$ -ի գործակիցը 2 է, քանի որ 3 հանգույցով (այդ թվում նաև  $A$ -ով) անցնող ուղիղի վրա բացի  $A$ -ից կան երկու հանգույցներ, նույն կերպ նաև  $n_4(A)$ -ն:

Այժմ ապացուցենք հետևյալ արդյունքը (տես [19]):

**Լեմմա 3.3.4.** *Դիցուք  $X$ -ը  $GC_4$  բազմություն է՝ առանց մաքսիմալ ուղղի: Այդ դեպքում պեղի ունի.*

1. *Ոչ մի ուղիղ չի անցնում  $X$  բազմության ճիշտ երեք հանգույցներով,*

2. Միևնույն հանգույցի կողմից օգտագործված երկու ուղիղներ չեն հարվում  $x$ -ի հանգույցում:

Ապացույց. 1. Ֆիքսենք  $X$  բազմության որևէ  $A$  կետ և դիտարկենք  $A$ -ով ու  $X$ -ի այլ հանգույցով (հանգույցներով) անցնող բոլոր ուղիղները: Նշենք, որ  $X \setminus \{A\}$  բազմության յուրաքանչյուր հանգույց պետք է օգտագործի  $A$  կետով անցնող առնվազն մեկ ուղիղ: Նշանակենք  $M(A)$ -ով  $A$  կետով անցնող ուղիղների օգտագործումների գումարային քանակը: Փորձենք գնահատել  $M(A)$ -ն:

Քանի որ 14 հանգույցներից յուրաքանչյուրը  $A$ -ով անցնող առնվազն մեկ ուղիղ պիտի օգտագործի, հետևաբար 14 հանգույցների օգտագործումների գումարային քանակը պիտի լինի առնվազն 14: Մյուս կողմից, ըստ **Լեմմա 3.3.2-ի** և **Լեմմա 3.3.3-ի**, 2 և 3 հանգույցներով անցնող ուղիղները կարող են օգտագործվել ամենաշատը մեկ անգամ, իսկ 4 հանգույցով անցնող ուղիղը կարող է օգտագործվել ամենաշատը 3 անգամ, հետևաբար կստանանք հետևյալ առնչությունը.

$$14 \leq M(A) \leq 1n_2(A) + 1n_3(A) + 3n_4(A):$$

Համեմատելով սա (3.5)-ի հետ կարող ենք եզրակացնել, որ անհրաժեշտաբար

$$M(A) = 14 \quad \text{և} \quad n_3 = 0, \tag{3.6}$$

որտեղից էլ ստանում ենք, որ  $l$ -ը չի կարող անցնել ճիշտ երեք հանգույցներով:

2. Այժմ ենթադրենք, որ  $B \in X$  կետը օգտագործում է  $l_1, l_2$  ուղիղները, որոնք երկուան էլ անցնում են  $A \in X$  հանգույցով: Այս դեպքում  $M(A)$  թիվը մեծանում է մեկով և մենք ստանում ենք  $M(A) \geq 15$ , որը հակասում է ապացուցված (3.6) արդյունքին:  $\square$

Վերոնշյալ **Լեմմա 3.3.4-ի** երկրորդ պնդումից ելնելով՝ ստանում ենք, որ  $X$ -ում չկան երկրորդային հանգույցներ: Հետևաբար, ֆունդամենտալ բազմանդամների հնարավոր (3.1) ներկայացումները կստանան հետևյալ տեսքը.

$$p_A^* = l_{=4}l'_{=4}l''_{=4}l_{=2}, \tag{3.7}$$

$$p_A^* = l_{=4}l'_{=4}l_{=3}l'_{=3}: \tag{3.8}$$

Այնուհետ, օգտագործելով **Լեմմա 3.3.4**-ի պնդումներից առաջինը՝ ստանում ենք, որ  $\chi$ -ի ոչ մի հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ չի կարող ունենալ (3.8) ներկայացումը: Մնում է դիտարկենք ֆունդամենտալ բազմանդամի հնարավոր վերջին՝ (3.7) ներկայացումը:

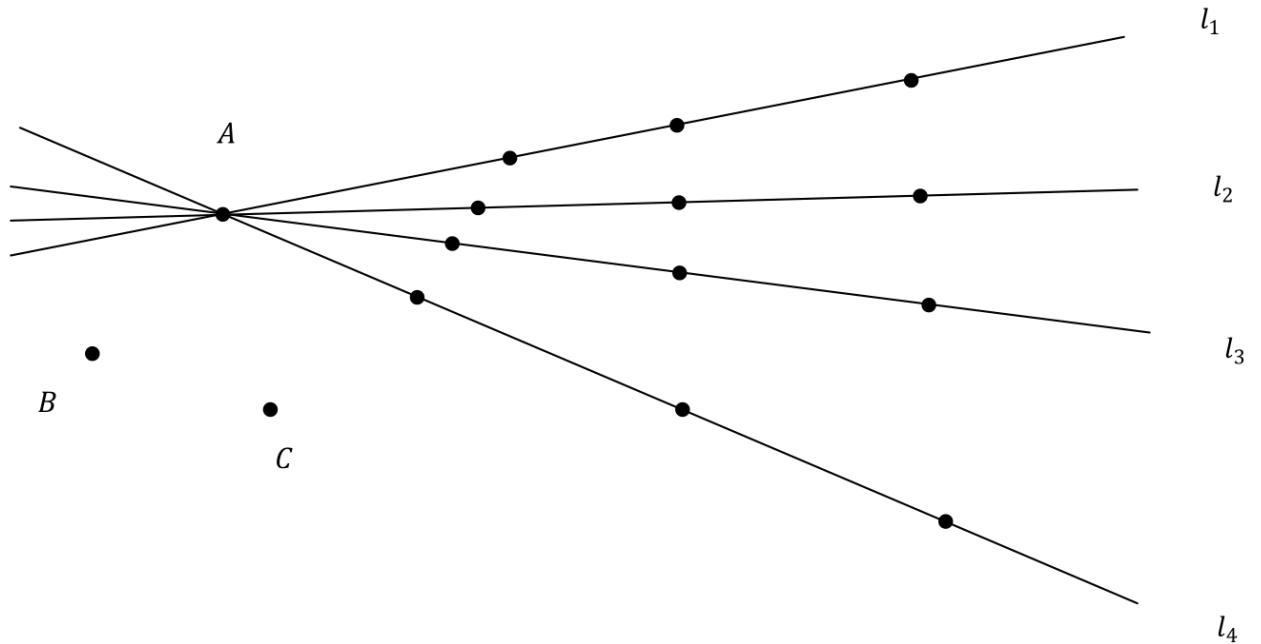
Այսպիսով, եթե ամփոփենք մեր արդյունքները, ստանում ենք հետևյալը. ունենք  $\chi$  բազմություն, որը բավարարում է  $GC_4$  պայմանին, որում ըստ **Ենթադրություն Ա**-ի, չկան 5 համագիծ հանգույցներ և բոլոր հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամներն ունեն հետևյալ տեսքը.

$$p_A^* = l_{=4}l'_{=4}l''_{=4}l_{=2}, \quad \forall A \in \mathcal{X}:$$

Այստեղից պարզ է դառնում, որ յուրաքանչյուր հանգույց օգտագործում է 4-հանգույցով երեք ուղիղ, հետևաբար կարող ենք եզրակացնել, որ  $\chi$ -ում 4-հանգույցով ուղիղների օգտագործումների քանակը հավասար է  $15 * 3 = 45$ : Ըստ **Լեմմա 3.3.3**-ի՝ 4-հանգույցով ուղիղը կարող է օգտագործվել ամենաշատը երեք անգամ, հետևաբար, կան առնվազն  $45 / 3 = 15$  իրարից տարբեր 4-հանգույցով ուղիղներ: Այս 4-հանգույցով ուղիղներն անցնում են ընդհանուր հաշվով  $4 * 15 = 60$  հանգույցներով: Ունենք, որ  $\#\mathcal{X} = 15$ , որից հետևում է, որ  $\chi$  բազմության յուրաքանչյուր հանգույցով անցնում են միջինում չորս 4-հանգույցով ուղիղներ: Մյուս կողմից, հեշտությամբ ստանում ենք, որ  $\chi$ -ի ոչ մի հանգույցով չեն կարող անցնել հինգ 4-հանգույցով ուղիղներ: Եվ իրոք, այդ դեպքում հաշվելով նշված ուղիղների վրա հանգույցների քանակը՝ ստանում ենք՝  $\chi$ -ը պետք է պարունակի առնվազն  $16 = 5 * 3 + 1$  հանգույցներ, որն անհնար է:

Հետևաբար, կարող ենք եզրակացնել, որ  $\chi$ -ի յուրաքանչյուր հանգույցով անցնում են ճիշտ չորս 4-հանգույցով ուղիղներ:

Դիտարկենք  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցը: Նշանակենք  $A$ -ով անցնող 4-հանգույցներով ուղիղները  $l_1, l_2, l_3, l_4$ : Նշանակենք  $B$  և  $C$  այն հանգույցները, որոնք դուրս են մնում այս ուղիղներից (տես **Գծագիր 3.3.1**):



### Գծագիր 3.3.1. $A$ -ով անցնող 4-հանգույցով ուղիղները

Տեսնենք, որ  $B$ -ն  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներից ոչ մեկը չի օգտագործում: Ենթադրենք հակառակը՝ այդ ուղիղներից մեկը հանդիսանում է  $p_B^*$  բազմանդամի արտադրիչ, օրինակ՝  $l_4$ -ը: Հաշվի առնելով **Լեմմա 3.3.4**-ի 2. պնդումը՝  $B$ -ն չի կարող օգտագործել  $l_1, l_2, l_3$  ուղիղներից ոչ մեկը: Այնուհետ,  $C$ -ն և  $[l_1 \cup l_2 \cup l_3] \setminus \{A\}$  բազմության ինը հանգույցները պետք է բաշխված լինեն  $B$  հանգույցի կողմից օգտագործվող մյուս երեք ուղիղների վրա: Ըստ (3.7)-ի՝ նշված ուղիղներից երկուսը պետք է լինեն 4-հանգույցով ուղիղներ և մեկը՝ 2-հանգույցով: 4-հանգույցով ուղիղներից յուրաքանչյուրը պետք է պարունակի  $A$ -ից տարբեր մեկական հանգույց  $l_1, l_2, l_3$  ուղիղներից, և մեկ հանգույց՝ այդ ուղիղներից դուրս: Ստանում ենք հակասություն, քանի որ դրսում կա միայն մեկ հանգույց՝  $C$ : Հետևաբար  $B$ -ն  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներից ոչ մեկը չի օգտագործում: Ուրեմն  $A$ -ով անցնող միայն մեկ ուղիղ է մնում, որը կարող է  $B$ -ն օգտագործել. դա  $A$  և  $C$  հանգույցներով անցնող 2-հանգույցով ուղիղն է: Այնուհետ,  $B$ -ի օգտագործած մյուս երեք ուղիղները անցնում են  $[l_1 \cup l_2 \cup l_3 \cup l_4] \setminus \{A\}$  բազմության 12 հանգույցներով: Ուստի վերջին 12 հանգույցները դառնում են երկու խումբ ուղիղների հատման կետեր. մի խումբը երեք ուղիղներից բաղկացած, մյուս խումբը՝ չորս ուղիղներից (տես Գծագիր

3.3.1): Ըստ **Թեորեմ 3.1.9**-ի ստանում ենք, որ նշված 12 հանգույցները 4-կախյալ են: Այս հակասությունն ապացուցում է **Թեորեմ 3.3.1**-ը: □

Ներկայացնենք **Թեորեմ 3.3.1**-ի երկրորդ պարզ և ավելի կարճ ապացույցը: Այս արդյունքը ներկայացված է [29]-ում:

Կատարենք մի հետևողաբար պարզ և ավելի կարճ ապացույցը:

**Հետևանք 3.3.5.** *Դիցուք  $l$ -ը 4-հանգույցով ուղիղ է և  $A, B, C \in \mathcal{X} \setminus l$  հանգույցները օգտագործում են մեկ այլ՝  $\tilde{l}$  ուղիղ: Այդ դեպքում  $A, B$  և  $C$  հանգույցները օգտագործում են նաև  $l$ -ը:*

Եվ իրոք,  $A, B, C$  հանգույցներից յուրաքանչյուրի ֆունդամենտալ բազմանդամը գրվում է հետևյալ տեսքով.

$$p^* = \tilde{l}r, \quad r \in \Pi_3,$$

և քանի որ  $r \in \Pi_3$ -ը անհրաժեշտաբար զրոյանում է  $l$  ուղիղ 4 հանգույցներում, հետևաբար, ըստ **Պնդում 1.2.2.-ի**, այն պարունակում է  $l$ -ը:

Ներկայացնենք լեմմա, որով ուժեղացնում ենք Լեմմա 2-ը [7] աշխատանքից:

**Լեմմա 3.3.6 ([29]).** *Դիցուք դեղի ունի Ենթադրություն Ա-ն: Այդ դեպքում, եթե  $A \in \mathcal{X}$  հանգույցն օգտագործում է 4-հանգույցով  $l$  ուղիղը, ապա  $\mathcal{X}$ -ում կան այդ ուղիղն օգտագործող ևս երկու հանգույցներ:*

Ապացույց.  $A$  հանգույցը  $l$  ուղիղի 4 հանգույցներին միացնող ուղիղները նշանակենք  $l_1, l_2, l_3$  և  $l_4$ : Դիտարկենք  $\mathcal{X} \setminus (l \cup \{A\})$  բազմության որևէ հանգույց: Այդ հանգույցի կողմից օգտագործված 4 ուղիղները անցնում են  $l$  և  $\{A\}$  բազմության 5 հանգույցներով: Ուստի, ուղիղներից մեկն անցնում է 5 հանգույցներից երկուսով և այն համընկնում է  $l_1, l_2, l_3, l_4$  և  $l$  ուղիղներից մեկի հետ: Այսպիսով,  $\mathcal{X} \setminus l$  բազմության 11 հանգույցներից յուրաքանչյուրը օգտագործում է  $l, l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներից մեկը: Հետևաբար,  $(\mathcal{X} \setminus l)$ -ում կան առնվազն երեք հանգույցներ, որոնք օգտագործում են միևնույն ուղիղը՝ նշված 5 ուղիղներից: Նշանակենք այն  $\tilde{l}$ -ով: Հաջուկ առնելով

**Հետևանք 3.3.5-ը՝** կարող ենք ասել, որ հանգույցների միևնույն եռյակը օգտագործում է նաև  $l$ -ը: Ըստ **Լեմմա 3.3.3-ի**  $A$  հանգույցը նշված երեք հանգույցներից մեկն է:  $\square$

**Դիտողություն 3.3.7.** Նկատենք, որ  $\tilde{l} \equiv l$ : Իրոք,  $\tilde{l}$ -ը օգտագործվում է  $A$ -ի կողմից, և, հետևաբար, այն չի կարող համընկնել  $l_i$ ,  $i = 1, 2, 3, 4$ , ուղիղներից ոչ մեկի հետ: Ինչպես նաև  $l, l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներից յուրաքանչյուրը օգտագործվում է  $\mathcal{X} \setminus \{l \cup \{A\}\}$  բազմության 10 հանգույցներից ճիշտ 2-ի կողմից (հակառակ դեպքում, ըստ **Լեմմա 3.3.6-ի** ապացույցի, եթե որևէ ուղիղ օգտագործվի երեք կետերի կողմից, ապա  $A$ -ն դրանցից մեկը պիտի լինի): Ուստի, համաձայն **Լեմմա 3.3.3-ի**,  $l, l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներից յուրաքանչյուրը 4-հանգույցով ուղիղ է: Նշենք նաև, որ այստեղից ստանում ենք՝  $\mathcal{X} \setminus l$  բազմության ցանկացած հանգույց օգտագործում է միայն մեկ ուղիղ  $\{l, l_1, l_2, l_3, l_4\}$  բազմությունից:

Այսպիսով, **Լեմմաներ 3.3.2-ից և 3.3.3-ից** ստանում ենք, որ  $\mathcal{X}$  բազմության բոլոր ֆունդամենտալ բազմանդամներն ունեն  $4+4+4+2$  բաշխում, այսինքն՝ (3.1)-ի առաջին դեպքը:

Դիցուք  $A$  հանգույցը օգտագործում է 4-հանգույցով  $l$  ուղիղը և  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղները հանդիսանում են  $A$  հանգույցը  $l$  ուղիղի 4 հանգույցներին միացնող ուղիղներ: **Լեմմա 3.3.6-ի** համաձայն  $l$ -ը օգտագործվում է նաև  $B, C \notin l$  հանգույցների կողմից:  $A, B, C$  հանգույցները օգտագործում են ևս երկու 4-հանգույցով ուղիղներ, ընդ որում միևնույն ուղիղները: Նշանակենք դրանք  $l'$  և  $l''$ : Ցույց տանք, որ  $B$  և  $C$  հանգույցները չեն պատկանում  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներից ոչ մեկին: Իսկապես, ենթադրենք հակառակը՝  $B$ -ն գտնվում է  $l_1$  ուղիղի վրա: Այդ դեպքում, ըստ **Դիտողություն 3.3.7-ի**,  $C$ -ն 4-հանգույցով  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներից ոչ մեկը չի օգտագործում, մինչդեռ **Լեմմա 3.3.3-ի** ապացույցից ունենք, որ  $C$ -ն պիտի օգտագործի  $A$ -ով և  $B$ -ով անցնող ուղիղը, որը, հետևաբար, համընկնում է  $l_1$ -ի հետ:

Ուստի  $\mathcal{X} \setminus \{A, B, C\}$  բազմության 12 հանգույցները պատկանում են  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղներին: Մյուս կողմից, այս 12 հանգույցները պատկանում են նաև  $l, l', l''$  ուղիղներին, որտեղից կարող ենք եզրակացնել, որ նշված 12 հանգույցները հանդիսանում են  $l_1, l_2, l_3, l_4$  ուղիղները  $l, l', l''$  ուղիղների հետ հատման կետեր:

Ի վերջո դիտարկենք  $p = l_1 l_2 l_3 l_4$  բազմանդամը: Որպես չորրորդ աստիճանի բազմանդամ  $p$ -ն զրոյանում է  $\chi$  բազմության բոլոր հանգույցներում, բացի  $B$ -ից և  $C$ -ից: Ուստի այն պետք է լինի այս երկու հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամների գծային կոմբինացիա: Նշված երկու ֆունդամենտալ բազմանդամներն ել զրոյանում են  $l, l', l''$  ուղիղների վրա, հետևաբար, նույնը պետք է տեղի ունենա  $p$  բազմանդամի համար, ինչը հակասություն է:

**Թեորեմ 3.3.1**-ն ապացուցված է:

## ԳԼՈՒԽ 4.

### ՀԱՆՐԱՀԱՇՎԱԿԱՆ ԿՈՐԵՐԸ ՄԻԱԿՈՐԵՆ ՈՐՈՇՈՂ ՀԱՆԳՈՒՅՑՆԵՐԻ ԲԱԶՄՈՒԹՅՈՒՆՆԵՐԻ ՎԵՐԱԲԵՐՅԱԼ

Հայտնի է, որ  $\Pi_n$ -անկախ  $N - 1 = (1/2)(n + 1)(n + 2) - 1$  հանգույցներ միակորեն որոշում են  $n$ -րդ աստիճանի կորը, որն անցնում է այդ հանգույցներով: Այս բաժնում ներկայացնում ենք ատենախոսության մյուս արդյունքները. ապացուցում ենք, որ կամայական  $k$ ,  $k \leq n - 1$ , աստիճանի կորի վրա նվազագույն  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների քանակը, որոնք միակորեն որոշում են այդ կորը, հավասար է  $\mathcal{K} := (1/2)(k - 1)(2n + 4 - k) + 2$ : Ավելի ճշգրիտ,  $\mathcal{K}$  հատ  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների ցանկացած բազմության համար գոյություն ունի ամենաշատը մեկ  $k$ ,  $k \leq n - 1$ , աստիճանի կոր, որն անցնում է այդ հանգույցներով, մինչդեռ գոյություն ունեն  $\mathcal{K} - 1$  հատ  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցներով բազմություններ, որոնցով անցնում են առնվազն երկու  $k$ ,  $k \leq n - 1$ , աստիճանի կորեր: Ներկայացնում ենք նաև այդպիսի բազմությունների պարզ բնութագրում: Մասնավորապես, ապացուցում ենք՝ եթե  $k$ ,  $k \leq n - 1$ , աստիճանի երկու կորեր անցնում են  $\mathcal{K} - 1$  հզորության  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{X}$  բազմության հանգույցներով, ապա  $\mathcal{X}$ -ի բոլոր հանգույցները, բացի մեկից, պատկանում են որևէ  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի (մաքսիմալ) կորի:

Այս բաժնում նշված արդյունքների ստացման ժամանակ կարևոր դեր են կատարել մաքսիմալ կորերը և դրանց մի քանի հատկությունները, որոնցից և սկսում ենք դիտարկումը:

#### 4.1 Մաքսիմալ կորեր

Ելնելով ճշգրիտ բազմությունների սահմանումից և դրանց հատկություններից՝ կարելի է ասել, որ  $\mathcal{X}_N$  բազմությունը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է այն և միայն դեպքում, երբ գոյություն

չունի դրա բոլոր հանգույցներով անցնող  $n$ -րդ աստիճանի կոր (տես Գլուխ 1, **Պնդում 1.2.2**):

**Պնդում 4.1.1.** Յանկացած  $N - 1$  հանգույց պարունակող  $X_{N-1}$  բազմության համար գոյություն ունի  $n$ -րդ աստիճանի կոր, որն անցնում է  $X_{N-1}$  բազմության բոլոր կեղերով:

Իսկապես, կորի գոյությունը բերվում է  $N$  անհայտով  $N - 1$  գծային հավասարումների համասեռ համակարգի լուծմանը, որտեղ անհայտները նշված  $n$ -րդ աստիճանի բազմանդամի գործակիցներն են:

Այստեղից ստանում ենք, որ հարթության վրա  $N$  հանգույցների բազմությունը, որտեղ

$$N = N_n = \dim \Pi_n = \binom{n+2}{2},$$

$\Pi_n$ -ճշգրիտ է այն և միայն այն դեպքում, եթե այն  $\Pi_n$ -անկախ է (տես Գլուխ 1, **Պնդում 1.2.13**):

Ներկայացնենք  $\Pi_n$ -անկախ բազմությունների մի քանի հատկություններ, որոնք օգտագործում ենք:

**Լեմմա 4.1.2** ([20]). Դիցուք  $X$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է և  $A \notin X$  հանգույցն ունի ֆունդամենտալ բազմանդամ  $X$  ս  $\{A\}$  բազմության նկարմամբ: Այդ դեպքում հանգույցների  $X$  ս  $\{A\}$  բազմությունը ևս  $\Pi_n$ -անկախ է:

Իսկապես, ակնհայտ է, որ կամայական  $B \in X$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամը  $Y := X$  ս  $\{A\}$  բազմության նկատմամբ կարելի է ստանալ տրված  $p_A^*$  ֆունդամենտալ բազմանդամի և  $X$  բազմության նկատմամբ  $B$  -ի ֆունդամենտալ բազմանդամի գծային կոմբինացիայի միջոցով՝

$$p_{B,Y}^* = p_{B,X}^* - p_{B,X}^*(A) \cdot p_{A,Y}^*:$$

Ակնհայտորեն  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության ցանկացած ենթաբազմություն  $\Pi_n$ -անկախ է: Համաձայն հաջորդ լեմմայի կամայական  $\Pi_n$ -անկախ բազմություն հանդիսանում է որևէ  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության ենթաբազմություն (տես օրինակ՝ [17]).

**Լեմմա 4.1.3.** Կամայական  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների  $\mathcal{X}$  բազմություն կարելի է ընդլայնել մինչև  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմություն:

Ապացուց. Անհրաժեշտ է ցուց տալ, որ գոյություն ունի այնպիսի  $A$  հանգույց, որ  $\mathcal{X}$  ս  $\{A\}$  բազմությունը լինի  $\Pi_n$ -անկախ: Ըստ **Պնդում 4.1.1-ի՝** գոյություն ունի ոչ զրոյական  $q \in \Pi_n$  բազմանդամ այնպիսին, որ  $q|_{\mathcal{X}} = 0$ : Այժմ, համաձայն **Լեմմա 4.1.2-ի**, մենք կարող ենք ընտրել փնտրվող  $A$  հանգույցը՝ միայն պահանջելով, որ  $q(A) = 0$ : Եվ իրոք, այդ դեպքում  $q$ -ն կդառնա  $A$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամ  $\mathcal{X}$  ս  $\{A\}$  բազմության նկատմամբ:  $\square$

Նշանակենք  $\mathcal{X}$  բազմության հանգույցներում զրոյացող ոչ ավելի քան  $n$  գումարային աստիճանի բազմանդամների տարածությունը

$$\mathcal{P}_{n,\mathcal{X}} = \{p \in \Pi_n; p|_{\mathcal{X}} = 0\}:$$

Ներկայացնենք հետևյալ հայտնի պնդումը (տես օրինակ՝ [17], [20]).

**Պնդում 4.1.4.** Ցանկացած հանգույցների  $\mathcal{X}$  բազմության համար պեղի ունի

$$\dim \mathcal{P}_{n,\mathcal{X}} \geq N - \#\mathcal{X}:$$

Ավելին, այսպես հավասարություն պեղի ունի այն և միայն այն դեպքում, եթե բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է:

Ապացուց. Դիցուք  $\mathcal{X} = \{(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_s, y_s)\}$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է,  $s \leq N$ : Օգտվելով **Պնդում 4.1.3-ից՝** ընդլայնենք այն մինչև  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $Z$  բազմություն,  $\#Z = N$ : Այս դեպքում կամայական  $n$  աստիճանի  $p$  բազմանդամ կարելի է ներկայացնել հետևյալ տեսքով.

$$p(x, y) = \sum_{i=1}^N p(x_i, y_i) p_i^*(x, y), \quad (4.1)$$

որտեղ  $p_i^*(x, y)$ -ը համապատասխան  $(x_i, y_i)$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամն է:  
Ցույց տանք, որ

$$p \in \mathcal{P}_{n,\chi} \iff p(x, y) = \sum_{i=s+1}^N p(x_i, y_i) p_i^*(x, y):$$

Եթե  $p \in \mathcal{P}_{n,\chi}$ , ապա այն  $\chi$  բազմության բոլոր կետերում զրոյանում է, հետևաբար (4.1) ներկայացման մեջ առաջին  $s$  գումարելիները չեն մասնակցում: Հետևաբար մի կողմը ապացուցված է:

Հակառակ կողմի ապացույցի համար դիտարկենք  $p$  բազմանդամը յուրաքանչյուր  $(x_k, y_k) \in \chi$ ,  $k = 1, \dots, s$ , կետում: Քանի որ  $p_i^*(x_k, y_k) = 0$ ,  $i = s + 1, \dots, N$ , ապա կարող ենք ասել, որ  $p(x_k, y_k) = 0$ ,  $k = 1, \dots, s$ , հետևաբար  $p \in \mathcal{P}_{n,\chi}$ :

Այսպիսով ստանում ենք, որ  $Z \setminus \chi$  բազմության հանգույցները  $\mathcal{P}_{n,\chi}$  տարածության բազիսն են կազմում, ուստի

$$\dim \mathcal{P}_{n,\chi} = Z - \#\chi = N - \#\chi:$$

Եթե բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ չէ, այլ դրա ինչ-որ  $s_1$ ,  $s_1 < s$ , հզորության ենթաբազմությունն է  $\Pi_n$ -անկախ, ապա, ըստ շարադրված ապացույցի,  $\mathcal{P}_{n,\chi}$  բազմանդամային տարածության չափողականությունը կիշնի, հետևաբար կամայական  $\chi$  բազմության համար տեղի ունի.

$$\dim \mathcal{P}_{n,\chi} \geq N - \#\chi: \square$$

Այստեղից անմիջապես ստանում ենք (տես օրինակ՝ [22]):

**Հետևանք 4.1.5.** *Դիցուք  $Y$ -ը  $\chi$  բազմության մաքսիմալ  $\Pi_n$ -անկախ ենթաբազմությունն է, այսինքն՝  $Y \subset \chi$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է և  $Y$  Ս  $\{A\}$  բազմությունը  $\Pi_n$ -կախյալ է ցանկացած  $A \in \chi \setminus Y$  հանգույցի համար: Այդ դեպքում դեղի ունի*

$$\mathcal{P}_{n,Y} = \mathcal{P}_{n,\chi}: \tag{4.2}$$

Իրոք: Քանի որ  $Y \subset \chi$ , ապա ստանում ենք՝  $\mathcal{P}_{n,\chi} \subset \mathcal{P}_{n,Y}$ : Այժմ ենթադրենք, որ  $p \in \Pi_n$ ,  $p|_Y = 0$  և  $A$ -ն  $\chi$ -ից որևէ հանգույց է: Այդ դեպքում  $Y$  Ս  $\{A\}$  բազմությունը  $\Pi_n$ -

կախյալ է և, հետևաբար, ըստ **Լեմմա 4.1.2**-ի,  $p|_A = 0$  և  $A$ -ն չունի ֆունդամենտալ բազմանդամ  $g$  ս  $\{A\}$  բազմության նկատմամբ:

Հաշվի առնելով (4.2) առնչությունը և **Պնդում 4.1.4**-ը՝ ստանում ենք.

$$\dim \mathcal{P}_{n,\chi} = N - \#\mathcal{Y}, \quad (4.3)$$

որտեղ  $\mathcal{Y}$  –ը  $\chi$  բազմության որևէ մաքսիմալ  $\Pi_n$ -անկախ ենթաբազմություն է: Հետևաբար,  $\chi$  -ի բոլոր մաքսիմալ  $\Pi_n$  -անկախ ենթաբազմություններն ունեն միևնույն հզորությունը, որը նշանակում ենք  $\mathcal{H}_n(\chi)$  և անվանում ենք  $\chi$  բազմության Հիլբերդի  $n$ -ֆունկցիա: Ուստի, համաձայն (4.3) առնչության, ստանում ենք.

$$\dim \mathcal{P}_{n,\chi} = N - \mathcal{H}_n(\chi):$$

Համաձայն **Պնդում 1.2.12**-ի՝ ավելի քան  $n + 1$  համագիծ հանգույցներ չեն կարող  $\Pi_n$ -անկախ լինել: Օգտվելով անկախ հանգույցների այս հատկությունից մենք սահմանեցինք մաքսիմալ ուղիղներ: Այժմ նշանակենք

$$d := d(n, k) := N_n - N_{n-k} = \frac{k(2n + 3 - k)}{2}:$$

Հետևյալ հայտնի պնդումը հանդիսանում է **Պնդում 1.2.12**-ի ընդհանրացում  $k$  աստիճանի հանրահաշվական կորերի համար (տես օրինակ՝ [28]).

**Պնդում 4.1.6.** Դիցուք  $q$  -ն  $k$ ,  $k \leq n$ , ասդիմանի հանրահաշվական կոր է՝ առանց պարիկ կոմպոնենտների, և  $\chi = \{(x_i, y_i)\}_{i=1}^s \subset q$  հանգույցների բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է: Այս դեպքում  $s \leq d(n, k)$ : Ավելին,  $s = d(n, k)$  այն և միայն այն դեպքում, երբ

$$p \in \Pi_n, \quad p(x_i, y_i) = 0, \quad i = 1, \dots, s \quad \Rightarrow \quad p|_q = 0 \quad \text{և} \quad p = qr, \quad (4.4)$$

որպես  $r \in \Pi_{n-k}$ :

Ամբողջականության համար ներկայացնենք ապացույցը:

Ապացույց. Դիտարկենք հետևյալ բազմանդամային տարածությունները

$$\mathcal{P}_{n,\chi} = \{p \in \Pi_n : p|_\chi = 0\}, \quad \mathcal{V}_{n,k,q} = \{qr : r \in \Pi_{n-k}\};$$

Ակնհայտ է, որ

$$\mathcal{V}_{n,k,q} \subseteq \mathcal{P}_{n,\chi}: \quad (4.5)$$

$\chi$  բազմության  $\Pi_n$ -անկախությունից հետևում է, որ

$$\dim \mathcal{P}_{n,\chi} = \dim \Pi_n - \#\mathcal{X} = \dim \Pi_n - s: \quad (4.6)$$

Դժվար չէ նկատել, որ

$$\dim \mathcal{V}_{n,k,q} = \dim \Pi_{n-k}: \quad (4.7)$$

(4.5) առնչությունից ստանում ենք՝  $\dim \mathcal{V}_{n,k,q} \leq \dim \mathcal{P}_{n,\chi}$ : Հետևաբար (4.6) և (4.7)-ից կստանանք  $s \leq \dim \Pi_n - \dim \Pi_{n-k} = d(n, k)$ :

Ենթադրենք, որ  $s = d(n, k)$ : Այս դեպքում (4.6) և (4.7)-ից կստանանք

$$\dim \mathcal{V}_{n,k,q} = \dim \mathcal{P}_{n,\chi}$$

և ուստի, հաշվի առնելով (4.5)-ը՝ ստանում ենք՝  $\mathcal{V}_{n,k,q} \equiv \mathcal{P}_{n,\chi}$ , որը և նշանակում է, որ (4.4)-ը տեղի ունի:

Այժմ ենթադրենք, որ (4.4)-ը տեղի ունի: Այդ դեպքում ակնհայտ է, որ

$$\mathcal{P}_{n,\chi} \subseteq \mathcal{V}_{n,k,q}:$$

Հետևաբար և  $\mathcal{P}_{n,\chi} \equiv \mathcal{V}_{n,k,q}$ , և ուրեմն  $\dim \mathcal{V}_{n,k,q} = \dim \mathcal{P}_{n,\chi}$ : Այսպիսով, հաշվի առնելով (4.6) և (4.7)-ը՝ ստանում ենք  $s = d(n, k)$ :  $\square$

**Պնդում 4.1.6**-ից, մասնավորապես, հետևում է կարևոր փաստ, որը օգտագործվում է հետագա շարադրանքում.

զ կորի վրա  $d(n, k)$ -ից ավել հանգույցներ  $\Pi_n$ -կախյալ են:

Նկատենք, որ **Պնդում 4.1.6**-ում նշված կորը, որը պարունակում է  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k)$  հանգույցներ, չի կարող ունենալ պատիկ կոմպոնենտներ: Իրոք, հակառակ դեպքում պատիկ կոմպոնենտները դեն կնետենք այնպես, որ ամեն կոմպոնենտ

ունենա 1 պատիկություն, և կստանանք  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k)$  հանգույցներով անցնող  $k$ -ից ցածր աստիճանի կոր, իսկ դա անհնար է:

Այժմ դիտարկենք վերը սահմանված  $d(n, k)$  թիվը՝ տարբեր  $k$ -երի համար: Եթե  $k = 1$  ունենք ուղիղ և  $d(n, 1) = n + 1$ : Համաձայն **Թեորեմ 1.2.13-ի** (Գլուխ 1) կամայական  $n + 1$  կետերի բազմություն  $\Pi_n$ -անկախ է, հետևաբար ուղղի վրա ցանկացած  $n + 1$  հանգույցների բազմություն  $\Pi_n$ -անկախ է:

Երկրորդ աստիճանի կորերի համար, որոնց անվանում ենք կոնիկներ, ունենք  $d(n, 2) = 2n + 1$ : Չվերածվող կոնիկի վրա ամենաշատը երկու կետ կարող է լինել մեկ ուղղի վրա (ուղիղը երկրորդ աստիճանի կորը կարող է հատել ամենաշատը երկու կետերում), հետևաբար **Պնդում 1.2.16-ից** ստանում ենք, որ մեկ չվերածվող կոնիկի վրա գտնվող կամայական  $2n + 1$  հանգույցների բազմություն  $\Pi_n$ -անկախ է:

Երրորդ աստիճանի կորերի համար, որոնց անվանում ենք կուբիկներ, ունենք  $d(n, 3) = 3n$ : Այս դեպքում (և նմանապես ավելի բարձր աստիճանի կորերի դեպքում) չվերածվող կուբիկի վրա գտնվող հանգույցների բազմությունները միշտ չեն, որ  $\Pi_n$ -անկախ են: Մասնավորապես, հայտնի է հետևյալ արդյունքը կուբիկ-ների վրա  $\Pi_n$ -անկախ՝ ոչ ավելի քան  $3n$  հանգույցների մասին, որը տրված է [20]-ում:

**Պնդում 4.1.7.** Դիցուք  $\gamma$  կուբիկի վրա գրված  $\mathcal{X}, \#\mathcal{X} \leq 3n$ , բազմությունը: Այդ դեպքում  $\mathcal{X}$  բազմությունը  $\Pi_n$ -կախյալ է այն և միայն այն դեպքում, եթե գեղի ունի հերևյալ պայմաններից որևէ մեկը.

1.  $\gamma$ -ի ուղիղ կոմպոնենտը պարունակում է  $n + 2$  հանգույցներ  $\mathcal{X}$ -ից, եթե  $\gamma$ -ն վերածելի է,
2.  $\gamma$ -ի կոնիկ կոմպոնենտը (վերածելի կամ  $n$ ) պարունակում է  $2n + 2$  հանգույցներ  $\mathcal{X}$ -ից, եթե  $\gamma$ -ն վերածելի է,
3.  $\#\mathcal{X} = 3n$  և գոյություն ունի  $\sigma \in \Pi_n$  կոր այնպես, որ  $\gamma \cap \sigma = \mathcal{X}$ :

Նշենք նաև, որ  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների բնութագրումը երրորդ և չորրորդ աստիճանի կորերի վրա տրված են [20], [21] և [26] աշխատանքներում:

Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ հանգույցների բազմություն է և  $q-n$ ,  $k \leq n$ , աստիճանի հանրահաշվական կոր է: Քանի որ  $X$ -ի ցանկացած ենթաբազմություն  $\Pi_n$ -անկախ է, ապա, ըստ **Պնդում 4.1.6**-ի, ստանում ենք, որ ամենաշատը  $d(n, k)$  հանգույցներ  $X$ -ից կարող են պատկանել  $q$  կորին: Նշենք, որ սրա մասնավոր դեպքը, եթե  $q-n$  ուղիղների արտադրյալ է, ապացուցված է [11]-ում:

Ելնելով վերոնշյալից՝ տանք հետևյալ սահմանումը ([28]):

**Սահմանում 4.1.8.** Դիցուք փրկած է  $\Pi_n$ -անկախ  $s \geq d(n, k)$  հանգույցների  $X_s$  բազմություն: Եթե  $k, k \leq n$ , ասդիմանի կորը անցնում է  $X_s$ -ի  $d(n, k)$  հանգույցներով, ապա այն անվանում ենք մաքսիմալ  $k$ -րդ ասդիմանի կոր  $X_s$  բազմության համար:

Ներկայացնենք մաքսիմալ կորերի բնութագիրը հետևյալ պնդումի տեսքով.

**Պնդում 4.1.9** ([28]). Դիցուք  $X$  հանգույցների բազմությունը  $\Pi_n$ -ճշգրիպ է: Այդ դեպքում  $k, k \leq n$ , ասդիմանի  $q$  բազմանդամը մաքսիմալ կոր է  $X$ -ի համար այն և միայն այն դեպքում, եթե այն օգտագործվում է  $X \setminus q$  բազմության ցանկացած հանգուցի կողմից:

Եվ իրոք, անհրաժեշտությունը հետևում է **Պնդում 4.1.6**-ից: Բավարարությունը հետևում է Լագրանժի բանաձևից՝

$$p(x, y) = \sum_{i=0}^N p(x_i, y_i) p_i^*(x, y),$$

ըստ որի կամայական  $p \in \Pi_n$  բազմանդամի համար, որը գրոյանում է  $X$  ո  $q$  բազմության հանգույցներում,  $q$ -ն հանդիսանում է բաժանարար: Այժմ բավական է ևս մեկ անգամ կիրառել **Պնդում 4.1.6**-ը:

**Դիտողություն 4.1.10.** Քանի որ  $d(n, n) = N - 1$ , ապա **Պնդում 4.1.9**-ից ստանում ենք, որ  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X$  բազմության յուրաքանչյուր ֆունդամենտալ բազմանդամ մաքսիմալ կոր է:

Այժմ ներկայացնենք մի պնդում, որը օգտագործելու ենք հետագա շարադրանքում.

**Պնդում 4.1.11.** Դիցուք  $q - n \leq k$ ,  $k \leq n$ , ասլիճանի կոր է՝ առանց պարիկ կոմպոնենտների, և  $\mathcal{X}_s \subset q$  բազմությունը  $s$  հանգույցների  $\Pi_n$ -անկախ բազմություն է, որի բարեղանությունը  $s < d(n, k)$ : Այդ դեպքում  $\mathcal{X}_s$  բազմությունը կարելի է ընդլայնել մինչև  $d = d(n, k)$  հանգույցներով մաքսիմալ  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{X}_d$  բազմություն՝ ընկած  $q$ -ում:

Ապացույց. Բավական է ապացուցել, որ գոյություն ունի այնպիսի  $A \in q \setminus \mathcal{X}_s$  կետ, որ  $\mathcal{X}_{s+1} := \mathcal{X}_s \cup \{A\}$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ լինի: Ենթադրենք հակառակը՝  $\mathcal{X}_{s+1} = \mathcal{X}_s \cup \{A\}$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է ցանկացած  $A \in q \setminus \mathcal{X}_s$  կետի դեպքում: Հետևաբար, համաձայն **Լեմմա 4.1.2**-ի,  $A$  կետը չունի ֆունդամենտալ բազմանդամ  $\mathcal{X}_{s+1}$  բազմության նկատմամբ: Այլ կերպ ասած, տեղի ունի հետևյալը.

$$p \in \Pi_n \text{ և } p|_{\mathcal{X}_s} = 0 \Rightarrow p(A) = 0, \quad \forall A \in q:$$

Այստեղից կարող ենք անել հետևող հակառակը, որ

$$\mathcal{P}_{n, \mathcal{X}_s} \subset \mathcal{P}_{n, q} = \{\sigma q : \sigma \in \Pi_{n-k}\}:$$

Այժմ, ըստ **Պնդում 4.1.4**-ի՝ ստանում ենք.

$$N_n - s = \dim \mathcal{P}_{n, \mathcal{X}_s} \leq \dim \mathcal{P}_{n, q} = N_{n-k}:$$

Ուստի  $s \geq d(n, k)$ , որը հակառակ է մեր պնդման ենթադրությանը:  $\square$

Եվ վերջապես ներկայացնենք հետևյալ հայտնի լեմման.

**Լեմմա 4.1.12.** Դիցուք երկու գորրեր՝ ամենաշատը  $k$ -րդ ասլիճանի կորեր անցնում են  $X$  բազմության բոլոր հանգույցներով: Այդ դեպքում ցանկացած  $A \notin X$  հանգույցի համար գոյություն կունենա  $k$ -րդ ասլիճանի կոր, որն անցնում է  $X$  բազմության բոլոր կերպերով և  $A$ -ով:

Եվ իրոք, եթե տրված կորերն են  $q_1$ -ը և  $q_2$ -ը, ապա հեշտությամբ կարող ենք կառուցել ցանկալի կորը, որպես  $c_1 q_1 + c_2 q_2$  գծային կոմբինացիա:

## 4.2 Հանրահաշվական կորը միակորեն որոշող հանգույցների նվազագույն քանակը

Նախորդ ենթաբաժնում ներկայացվեց, որ կամայական  $N - 1$  կետերով անցնում է  $n$ -րդ աստիճանի կոր: Դիցուք ունենք  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X_N$  բազմություն: Հետևաբար,  $X_N$ -ի կամայական  $N - 1$  հանգույցներով կանցնի միակ  $n$ -րդ աստիճանի կոր: Այլ խոսքերով՝ դա  $X_N$  բազմության վերջին հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամի միջոցով տրվող կորն է:

Այժմ դիտարկենք  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X_N$  բազմության կամայական  $N - 2$  հանգույցներ: Այս դեպքում, արդեն, նշված հանգույցներով կանցնեն մեկից ավելի  $n$ -րդ աստիճանի կորեր, օրինակ  $X_N$ -ի մնացած երկու հանգույցների ֆունդամենտալ բազմանդամներին համապատասխանող կորերը: Հետևաբար, ստանում ենք, որ  $n$ -րդ աստիճանի կորը միակորեն որոշող  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակը հավասար է  $N - 1$ :

Դիտարկենք այս խնդիրը ընդհանուր դեպքում: Մեզ հետաքրքրում է  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակը, որոնցով կամայական  $k$ ,  $k \leq n - 1$ , աստիճանի կոր որոշվում է միակորեն:

Ներկայացնենք ատենախոսության արդյունքներից մեկը՝ նշված խնդրի լուծումը  $k = n - 1$  դեպքում: Այս արդյունքը ներկայացված է [4]-ում:

**Պնդում 4.2.1.** Դիցուք  $X$ -ը այնպիսի  $\Pi_n$ -անկախ  $N - 4$  հանգույցների բազմություն է, որոնք գտնվում են  $(n - 1)$ -րդ աստիճանի կորի վրա: Այդ դեպքում կորը որոշվում է միակորեն: Ավելին, գոյություն ունի  $\Pi_n$ -անկախ  $N - 5$  հանգույցների այնպիսի բազմություն, որի բոլոր հանգույցներով անցնում են մեկից ավելի  $(n - 1)$ -րդ աստիճանի կորեր:

Ապացույց. Նախ բերենք  $\Pi_n$ -անկախ  $N - 5$  հանգույցների բազմության օրինակ, որի բոլոր հանգույցներով անցնում են մեկից ավելի  $(n - 1)$ -րդ աստիճանի կորեր: Դիտարկենք  $BR_n$ -բազմության (տես Գլուխ 2) մի մասը, որը պարունակում է Բերզուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիայի առաջին  $n - 2$  ուղիղները. նշանակենք այդ ուղիղները  $l_1, \dots, l_{n-2}$ , իսկ դիտարկվող բազմությունը՝

$$\mathcal{X}' = BR_n \cap [l_1 \cup \dots \cup l_{n-2}]:$$

Այսպիսով,  $\mathcal{X}'$  բազմությունը բաղկացած է  $\#\mathcal{X}' = (n+1) + n + (n-1) + \dots + 4 = N - 6$  հանգույցներից: Այս բազմությանն ավելացնենք  $A \in BR_n \setminus \mathcal{X}'$  հանգույց և կստանանք նոր  $\mathcal{X}^*$  բազմություն՝  $\mathcal{X}^* := \mathcal{X}' \cup \{A\}$ : Տեսնենք, որ  $\mathcal{X}^*$ -ը հանդիսանում է մեր ցանկալի բազմությունը:

Նախ  $\#\mathcal{X}^* = N - 5$  և մյուս կողմից էլ  $\mathcal{X}^*$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $BR_n$ -բազմության ենթաբազմություն է, հետևաբար,  $\Pi_n$ -անկախ է: Եվ վերջապես, դիտարկենք  $l_{q_{n-2}}$  տեսքի  $(n-1)$ -րդ աստիճանի կորեր, որտեղ  $l$ -ը  $A$ -ով անցնող կամայական ուղիղ է, իսկ  $q_{n-1} = l_1 \dots l_{n-2}$ : Այս բոլոր  $(n-1)$ -րդ աստիճանի կորերն անցնում են  $\mathcal{X}^*$  բազմության բոլոր հանգույցներով, ուստի թեորեմի երկրորդ հատվածն ապացուցված է:

Այժմ անցնենք **Պնդման** առաջին հատվածի ապացուցին: Ապացուցը կատարենք հակասող ենթադրությամբ. դիցուք  $X$ -ը այնպիսի  $\Pi_n$ -անկախ  $N - 4$  հանգույցների բազմություն է, որի բոլոր հանգույցներով անցնում են երկու տարբեր  $(n-1)$ -րդ աստիճանի կորեր: Կիրառելով **Լեմմա 4.1.3-ը**՝ ընդլայնենք  $X$  բազմությունը մինչև  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $X_1$  բազմություն՝ ավելացնելով չորս հանգույցներ՝  $B_1, B_2, B_3$  և  $A$ : Ըստ **Լեմմա 4.1.12-ի**՝ գոյություն ունի յուրաքանչյուր  $B_i$  հանգույցով և  $X$ -ի բոլոր հանգույցներով անցնող  $p_i \in \Pi_{n-1}$  կոր,  $i = 1, 2, 3$ :

Նշանակենք  $B_i$ -ով և  $B_j$ -ով անցնող ուղիղը  $l_{ij}$ ,  $1 \leq i \neq j \leq 3$ : Համաձայն **Լեմմա 1.3.3-ի**  $B_1, B_2, B_3$  հանգույցները կարող ենք այսպես ընտրել, որ որանք չգտնվեն մեկ ուղիղ վրա և  $l_{12}, l_{23}, l_{13}$  ուղիղները չանցնեն  $X$ -ի ոչ մի հանգույցով, այսինքն, կարող ենք ապահովել, որ

$$X \cap l_{ij} = \emptyset, \quad 1 \leq i < j \leq 3: \tag{4.8}$$

Այսպիսով, վերջին ավելացված հանգույցի՝  $A$ -ի ֆունդամենտալ բազմանդամի համար ստանում ենք հետևյալ երեք ներկայացումները.

$$p_A^* = l_{23}p_1,$$

$$p_A^* = l_{13}p_2,$$

$$p_A^* = l_{12}p_3:$$

Իսկապես, պարզ է, որ նշված հավասարությունների աջ կողմի արտադրյալները այնպիսի ոչ զրոյական բազմանդամներ են  $\Pi_n$  բազմանդամային տարածությունից, որոնք զրոյանում են  $X_1 \setminus \{A\}$  բազմության բոլոր հանգույցներում: Մյուս կողմից, դրանք չեն զրոյանում  $A$ -ում, քանի որ  $X_1$  բազմությունը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ է (տես Գլուխ 1, **Պնդում 1.2.2**):

Սակայն  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմությունների ֆունդամենտալ բազմանդամները միակն են, իսկ  $l_{ij}$  ուղիղները տարբեր են, հետևաբար, անհրաժեշտաբար  $p_A^*$  բազմանդամը պետք է ունենա հետևյալ տեսքը.

$$p_A^* = l_{12}l_{23}l_{31}q, \text{որտեղ } q \in \Pi_{n-3}:$$

Հաշվի առնելով (4.8)-ը՝ այս արդյունքից ստանում ենք, որ  $q$ -ն զրոյանում է  $X$ -ի բոլոր հանգույցներում: Սա հակասություն է, քանի որ, համաձայն **Պնդում 4.1.6**-ի,  $\Pi_{n-3}$  բազմանդամային տարածությունից բազմանդամը կարող է զրոյանալ ամենաշատը  $d(n, n - 3) = N - 10$   $\Pi_n$ -անկախ հանգույցներում:  $\square$

Անցնենք խնդրի ընդհանուր դեպքի քննարկմանը. [23] աշխատանքում մենք ստացել ենք կամայական  $k, k \leq n$ , աստիճանի կորի համար հանգույցների նվազագույն թիվը, որոնցով կորը որոշվում է միակորեն: Այդ արդյունքը ներկայացնում ենք ստորև.

**Թեորեմ 4.2.2 ([23]).** *Դիցուք  $X$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k - 1) + 2$  հանգույցների բազմություն է, որոնք գտնվում են  $k$ -րդ աստիճանի կորի վրա,  $k \leq n$ : Այդ դեպքում կորը նշված հանգույցներով որոշվում է միակորեն: Ավելին, գոյություն ունի  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k - 1) + 1$  հանգույցների այնպիսի  $X_1$  բազմություն, որի բոլոր հանգույցներով անցնում են մեկից ավելի  $k$ -րդ աստիճանի կորեր:*

Ապացույց. Սկսենք Թեորեմի առաջին պնդումից: Ապացույցը կատարում ենք հակասող ենթադրությամբ. Ենթադրենք կան երկու կորեր՝  $\sigma, \sigma' \in \Pi_k$ , որոնք անցնում են  $\Pi_n$ -անկախ  $X$  բազմության բոլոր  $d(n, k - 1) + 2$  հանգույցներով:

Նախ կիրառենք **Պնդում 4.1.11**-ը և ընդլայնենք  $\mathcal{X}$  բազմությունը մինչև մաքսիմալ  $\Pi_n$ -անկախ  $\tilde{\mathcal{X}} \subset \sigma$  բազմություն, որը կպարունակի  $d(n, k)$  հանգույցներ: Պետք է  $\sigma$  կորի վրա ավելացնել  $n - k [= d(n, k) - (d(n, k - 1) + 2)]$  հանգույցներ, որոնք կնշանակենք  $A_1, \dots, A_{n-k}$ , և կունենանք՝

$$\tilde{\mathcal{X}} = \mathcal{X} \cup \{A_i\}_{i=1}^{n-k} \subset \sigma:$$

Արդյունքում, քանի որ  $\sigma$  կորի վրա ստանում ենք  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k)$  հանգույցներ, ապա կորը դառնում է  $k$ -րդ աստիճանի մաքսիմալ կոր՝  $\tilde{\mathcal{X}}$  բազմության նկատմամբ:

Այնուհետ, ընտրենք  $n - k$  իրարից տարբեր այնպիսի  $l_1, \dots, l_{n-k}$  ուղիղներ, որոնք անցնեն համապատասխանաբար  $A_1, \dots, A_{n-k}$  կետերով և չհանդիսանան  $\sigma$  կորի կոմպոնենտ (արտադրիչ):

Կառուցենք հետևյալ բազմանդամը.

$$p = \sigma' l_1 \dots l_{n-k} \in \Pi_n:$$

Նշենք, որ  $p$  բազմանդամը զրոյանում է  $\Pi_n$ -անկախ  $\tilde{\mathcal{X}}$  բազմության բոլոր  $d(n, k)$  հանգույցներում: Հետևաբար, ըստ **Պնդում 4.1.6**-ի այն ունի հետևյալ տեսքը.

$$p = \sigma q, \quad q \in \Pi_{n-k}:$$

Ուստի ստանում ենք.

$$\sigma' l_1 \dots l_{n-k} = \sigma q: \tag{4.9}$$

$l_1, \dots, l_{n-k}$  ուղիղները  $\sigma$  կորի արտադրիչներ չեն, ուրեմն, համաձայն (4.9) առնչության, դրանք պետք է լինեն  $q$  կորի արտադրիչ, որն էլ նշանակում է, որ

$$q = cl_1 \dots l_{n-k}, \quad \text{որտեղ } c \neq 0:$$

Այսպիսով, ստանում ենք

$$\sigma' = c\sigma, \quad c \neq 0,$$

կամ, որ նույնն է՝  $\sigma'$  և  $\sigma$  կորերը համընկնում են:

Այժմ ապացուցենք Թեորեմի վերջին պնդումը. ցոյց տանք, որ գոյություն ունի  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k - 1) + 1$  հանգույցների այնպիսի բազմություն, որի բոլոր հանգույցներով անցնում են մեկից ավելի  $k$ -րդ աստիճանի կորեր, որտեղ  $k \leq n$ :

Դիտարկենք  $BR_n$  բազմության մի մասը, որի հանգույցները գտնվում են  $BR_n$  կոնստրուկցիայի առաջին  $k - 1$  ուղիղների վրա.

$$\mathcal{X}_0 = BR_n \cap [l_1 \cup \dots \cup l_{k-1}]:$$

Ունենք, որ  $\mathcal{X}_0$  բազմությունը բաղկացած է  $d(n, k - 1) = (n + 1) + n + (n - 1) + \dots + (n - k + 3)$  հանգույցներից: Այս բազմությանն ավելացնելով  $A \in BR_n \setminus \mathcal{X}_0$  հանգույց՝ կստանանք ցանկալի  $\mathcal{X}_1$  բազմությունը, այսինքն՝  $\mathcal{X}_1 := \mathcal{X}_0 \cup \{A\}$ : Եվ իրոք, այժմ մենք ունենք, որ  $\mathcal{X}_1$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է, քանի որ այն Բերգուարի-Ռադոնի կոնստրուկցիային բավարարող  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության ենթաբազմություն է, և  $\#\mathcal{X}_1 = d(n, k - 1) + 1$ : Եվ վերջում, դիտարկենք  $l_{q_{k-1}}$  տեսքի  $k$ -րդ աստիճանի կորեր, որտեղ  $l$ -ը  $A$ -ով անցնող կամայական ուղիղ է և  $q_{k-1} = l_1 \dots l_{k-1}$ : Մնում է նշել, որ այս բոլոր  $k$ -րդ աստիճանի կորերն անցնում են  $\mathcal{X}_1$  բազմության բոլոր հանգույցներով:  $\square$

Այժմ ներկայացնենք **Թեորեմ 4.2.2**-ից երկու հետևանքներ: Առաջինը վերաբերում է կամայական  $\geq d(n, k - 1) + 2$  հանգույցներով  $\Pi_n$ -անկախ բազմությանը (նշենք, որ այս դեպքում պարտադիր չէ, որ հանգույցները  $k$ -րդ աստիճանի կորի վրա լինեն,  $k \leq n - 1$ ):

**Հետևանք 4.2.3 ([23]).** Դիցուք  $\mathcal{X}$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցներով բազմություն է,  $\#\mathcal{X} \geq d(n, k - 1) + 2$ , և  $k \leq n - 1$ : Այդ դեպքում  $\mathcal{X}$ -ում կան  $\Pi_k$ -անկախ առնվազն  $(N_k - 1)$  կեպեր, որպես  $N_k = \binom{k+2}{2}$ :

Ապացույց. Նշենք, որ անհրաժեշտ է ապացուցել հետևյալը.

$$\mathcal{H}_k(\mathcal{X}) \geq N_k - 1:$$

Նախ ենթադրենք, որ գոյություն ունի  $k$ -րդ աստիճանի կոր  $\sigma$ , որն անցնում է  $\mathcal{X}$ -ի բոլոր հանգույցներով: Հետևաբար, **Թեորեմ 4.2.2**-ի համաձայն, ունենք.

$$\dim \mathcal{P}_{k,\chi} = 1:$$

Ուստի ստանում ենք, որ

$$\mathcal{H}_k(\mathcal{X}) = \dim \Pi_k - \dim \mathcal{P}_{k,\chi} = \dim \Pi_k - 1 = N_k - 1:$$

Այժմ ենթադրենք, որ գոյություն չունի  $k$ -րդ աստիճանի կոր, որ անցնի  $\mathcal{X}$ -ի բոլոր հանգույցներով: Համաձայն **Լեմմա 1.3.2-ի**, ունենք.

$$\mathcal{H}_k(\mathcal{X}) = N_k: \quad \square$$

Հաջորդ լեմմայում դիտարկում ենք կամայական  $\Pi_n$ -անկախ  $\leq d(n, k - 1) + 2$  հանգույցների բազմություն:

**Հետևանք 4.2.4** ([23]). *Դիցուք  $\mathcal{X}$ -ը  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների բազմություն է,  $\#\mathcal{X} \leq d(n, k - 1) + 2$  և  $k \leq n - 1$ : Այդ դեպքում  $\mathcal{X}$ -ում կան առնվազն  $\#\mathcal{X} - (n - k)(k - 1)$   $\Pi_k$ -անկախ հանգույցներ:*

Ապացուց. Նախ, կիրառելով **Լեմմա 4.1.3**-ը ընդլայնենք  $\mathcal{X}$  բազմությունը մինչև  $\Pi_n$ -անկախ այնպիսի  $\tilde{\mathcal{X}}$  բազմություն, որի համար  $\#\tilde{\mathcal{X}} = d(n, k - 1) + 2$ : Ըստ **Հետևանք 4.2.3-ի** գոյություն ունի  $\Pi_k$ -անկախ  $N_k - 1$  կետերի  $\mathcal{Y} \subset \tilde{\mathcal{X}}$  ենթաբազմություն: Վերջապես, հեռացնենք  $\mathcal{Y}$ -ից այն բոլոր կետերը, որոնք պատկանում են  $\tilde{\mathcal{X}} \setminus \mathcal{X}$  բազմությանը: Ակնհայտորեն ստացված բազմությունը  $\Pi_k$ -անկախ է և պարունակում է առնվազն

$$N_k - 1 - (\#\tilde{\mathcal{X}} - \#\mathcal{X}) = \#\mathcal{X} - (n - k)(k - 1)$$

հանգույցներ:  $\square$

Այսպիսով, երկու հետևանքների արդյունքում ստանում ենք  $\Pi_n$ -անկախ բազմության մեջ  $\Pi_k$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակի համար գնահատական:

## 4.3 $\Pi_n$ -անկախ հանգույցներով անցնող հանրահաշվական կորերի միակությունը

Այսպիսով, **Թեորեմ 4.2.2**-ում ստացանք, որ կամայական բազմության համար, որը պարունակում է  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{K} := d(n, k - 1) + 2$  հանգույցներ, գոյություն ունի այդ հանգույցներով անցնող ամենաշատը մեկ  $k$ ,  $k \leq n$ , աստիճանի կոր, մինչդեռ գոյություն ունեն  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{K} - 1$  հանգույցներով բազմություններ, որոնցով անցնում են առնվազն  $k$ -րդ աստիճանի կորեր: Հենց այսպիսի հանգույցների բազմությունների բնութագրմանն է վերաբերում հետագա շարադրումը:

**Թեորեմ 4.3.1** ([24], [25]). *Տրված է  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների  $\mathcal{X}$  բազմություն,  $\#\mathcal{X} = d(n, k - 1) + 1$  և  $k \leq n - 1$ : Այս դեպքում երկու դարբեր  $k$ -րդ աստիճանի կորեր կանցնեն  $\mathcal{X}$  բազմության հանգույցներով այն և միայն այն դեպքում, եթե  $\mathcal{X}$ -ի բոլոր հանգույցները՝ բացի մեկից, գոնվեն  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի մաքսիմալ մ կորի վրա:*

Ապացույց. Սկսենք հակառակ կողմի ապացույցից: Դիցուք  $\mathcal{X}$ -ի  $d(n, k - 1)$  հանգույցներ գտնվում են  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի  $\mu$  կորի վրա: Հետևաբար, ինչպես նշված է Թեորեմի ձևակերպման մեջ,  $\mu$  կորը մաքսիմալ է և  $\mathcal{X}$ -ի բոլոր հանգույցները՝ բացի մեկից, պատկանում են այդ կորին: Նշանակենք այդ հանգույցը  $A$ -ով՝  $A \notin \mu$ :

Այժմ ենթադրենք, որ  $l_1$ -ը և  $l_2$ -ը  $A$  հանգույցով անցնող երկու տարբեր ուղիղներ են: Հետևաբար, հեշտ է տեսնել, որ  $l_1$  և  $l_2$  կորերը երկու տարբեր  $k$ -րդ աստիճանի կորեր են, որոնք անցնում են  $\mathcal{X}$  բազմության բոլոր հանգույցներով:

Այժմ անցնենք Թեորեմի ուղիղ կողմի ապացույցին (ապացուցենք «անհրաժեշտություն» կողմը): Դիցուք երկու  $k$ -րդ աստիճանի կորեր՝  $\sigma_1$  և  $\sigma_2$ , անցնում են  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{X}$  բազմության բոլոր հանգույցներով և  $\#\mathcal{X} = d(n, k - 1) + 1$ : Ընտրենք այնպիսի  $B \notin \mathcal{X}$  կետ, որը կբավարարի հետևյալ երեք պայմաններին.

- (1)  $\mathcal{X} \cup \{B\}$  բազմությունը  $\Pi_n$ -անկախ է,
- (2)  $B$ -ն չի պատկանում  $\sigma_1$  մի ուղղի, որը կանցնի  $\mathcal{X}$ -ի հանգույցների որևէ գոյգով,
- (3)  $B$ -ն չի պատկանում  $\sigma_1$  և  $\sigma_2$  կորերից ոչ մեկին:

Տեսնենք, որ միշտ կարելի է գտնել այդպիսի կետ: Իսկապես, նախ ընդլայնենք  $\Pi_n$ -անկախ  $\mathcal{X}$  բազմությունը: Ըստ **Լեմմա 4.1.3-ի** կարող ենք ընտրել այնպիսի  $B' \notin \mathcal{X}$  կետ, որի համար (1) պայմանը կբավարարվի: Այնուհետ, **Լեմմա 1.3.4-ի** համաձայն, գոյություն ունի այնպիսի  $\varepsilon$  դրական թիվ, որ ընտրված  $B'$  կետի  $\varepsilon$  շրջակայքի բոլոր կետերը կբավարարեն (1) պայմանին: Եվ վերջապես այս շրջակայքից կարելի է ընտրել այնպիսի  $B$  կետ, որը չի պատկանի  $\mathcal{X}$ -ի հանգույցների զուգով անցնող ոչ մի ուղղի և չի պատկանի  $\sigma_1$  և  $\sigma_2$  կորերից ոչ մեկին: Այսպիսով, (1), (2) և (3) պայմանները բավարարված են:

Այնուհետ, համաձայն **Լեմմա 4.1.12-ի**, ստանում ենք, որ գոյություն ունի  $y := x \cup \{B\}$  բազմության բոլոր հանգույցներով անցնող  $k$ -րդ աստիճանի կոր: Նշանակենք այդ կորը  $\sigma$ -ով: Քանի որ  $B$  կետն ընտրել ենք այնպես, որ բավարարվի (3) պայմանը, ապա  $\sigma$  կորը կլինի տարբեր  $\sigma_1$  և  $\sigma_2$  կորերից: Նշենք, որ  $\sigma$ -ն անցնում է  $d(n, k - 1)$ -ից ավել հանգույցներով, ուստի այն  $k$  աստիճանի կոր է և չունի պատիկ արտադրիչներ:

Հաջորդիվ, օգտագործելով **Պնդում 4.1.11-ը**, ընդլայնենք  $y$  բազմությունը՝ մինչև մաքսիմալ  $\Pi_n$ -անկախ  $Z \subset \sigma$  բազմություն: Նշենք՝ քանի որ մաքսիմալ  $\Pi_n$ -անկախ բազմությունը  $k$ -րդ աստիճանի կորի վրա ունի ճիշտ  $d(n, k)$  հանգույցներ, մենք պետք է  $y$ -ին ավելացնենք

$$d(n, k) - (d(n, k - 1) + 2) = n - k$$

հանգույց: Նշանակենք դրանք  $C_1, \dots, C_{n-k}$ , և կունենանք

$$Z := y \cup \{C_i\}_{i=1}^{n-k} = \mathcal{X} \cup \{B\} \cup \{C_i\}_{i=1}^{n-k}:$$

Այսպիսով,  $\sigma$  -ն,  $\deg \sigma = k$ , դառնում է մաքսիմալ կոր՝  $Z$  բազմության նկատմամբ:

Դիտարկենք այնպիսի  $n - k - 1$  ուղիղներ՝  $l_1, l_2, \dots, l_{n-k-1}$ , որոնք անցնում են համապատասխանաբար  $C_1, C_2, \dots, C_{n-k-1}$  կետերով. այստեղից կհետևի, որ  $l_1, l_2, \dots, l_{n-k-1}$  ուղիղները տարբեր են: Պահանջենք նաև, որ այս ուղիղներից ոչ մեկը չլինի  $\sigma$  կորի կոմպոնենտ: Եվ վերջում, նշանակենք  $\tilde{l}$ -ով այն ուղիղը, որն անցնում է  $B$  կետով և ավելացված վերջին  $C_{n-k}$  հանգույցով:

Կառուցենք հետևյալ բազմանդամը

$$\sigma_1 \tilde{l} l_1 l_2 \dots l_{n-k-1}:$$

Նկատենք, որ այն  $n$ -րդ աստիճանի բազմանդամ է և զրոյանում է  $Z \subset \sigma$  բազմության բոլոր  $d(n, k)$  հանգույցներում: Հետևյաբար, ըստ **Պնդում 4.1.6-ի**, այն որպես արտադրիչ պետք է պարունակի  $\sigma$  կորը.

$$\sigma_1 \tilde{l} l_1 l_2 \dots l_{n-k-1} = \sigma q, \quad q \in \Pi_{n-k}: \quad (4.10)$$

Իրարից տարբեր  $l_1, l_2, \dots, l_{n-k-1}$  ուղիղներն ընտրել ենք այնպես, որ  $\sigma \in \Pi_k$  կորի արտադրիչ չհանդիսանան, հետևյաբար, դրանք  $q \in \Pi_{n-k}$  կորի արտադրիչները պետք է լինեն: Ուստի

$$q = l_1 l_2 \dots l_{n-k-1} l', \quad \text{որտեղ } l' \in \Pi_1:$$

Համադրելով սա (4.10)-ի հետ՝ ստանում ենք.

$$\sigma_1 \tilde{l} = \sigma l':$$

Եթե  $\tilde{l}$  և  $l'$  ուղիղները համընկնեին, ապա  $\sigma_1$  և  $\sigma$  կորերը ևս կհամընկնեին, որը հնարավոր չէ ( $\sigma$ -ն ստացել ենք այնպես, որ տարբեր լինի  $\sigma_1$  և  $\sigma_2$  կորերից): Հետևյաբար  $\tilde{l}$  ուղիղը  $\sigma \in \Pi_k$  կորի արտադրիչն է.

$$\sigma = \tilde{l} r, \quad r \in \Pi_{k-1}:$$

Այժմ դիտարկենք վերջին հարաբերությունն ավելի մանրամասն: Ցանկանում ենք ցույց տալ, որ  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի  $r$  կորն անցնում է  $X$  բազմության բոլոր հանգույցներով՝ բացի մեկից: Եվ իրոք,  $\sigma$ -ն զրոյանում է  $X$ -ի բոլոր  $d(n, k - 1) + 1$  հանգույցներում: Ուրեմն այս բազմության հանգույցները բաշխված են  $r$ -ի և  $\tilde{l}$ -ի վրա: Սակայն  $\tilde{l}$  ուղիղն անցնում է  $B$  կետով, և հետևյաբար, ըստ (2) պայմանի, այն կարող է անցնել  $X$ -ի ամենաշատը մեկ հանգույցով: Այսպիսով,  $r$ -ն անցնում է  $X$ -ի առնվազն  $d(n, k - 1)$  հանգույցներով և, ուրեմն, այն  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի մաքսիմալ կոր է: Մյուս կողմից, **Պնդում 4.1.6-ի** համաձայն,  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի կորը կարող է անցնել  $\Pi_n$  -անկախ ամենաշատը  $d(n, k - 1)$  հանգույցներով: Արդյունքում, եզրակացնում ենք, որ  $r$ -ը անցնում է  $X$ -ի ճիշտ  $d(n, k - 1)$  հանգույցներով:  $\square$

Նշենք, որ  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k - 1) + 1$  հանգույցներով կամայական  $X$  բազմության համար, որտեղ  $k \leq n - 1$ , ունենք.

$$\dim \mathcal{P}_{k,X} \leq 2,$$

որտեղ հավասարություն տեղի ունի այն և միայն այն դեպքում, եթե  $X$  բազմության բոլոր հանգույցները, բացի մեկից, գտնվում են  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի մաքսիմալ կորի վրա:

Իրոք, եթե

$$\dim \mathcal{P}_{k,X} \geq 2,$$

ապա **Թեորեմ 4.3.1.-ի** համաձայն՝ մենք ունենք, որ  $X$  բազմության բոլոր հանգույցները, բացի մեկից, գտնվում են  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի մաքսիմալ մ կորի վրա: Այժմ, համաձայն **Պնդում 4.1.6-ի**, ունենք, որ

$$\mathcal{P}_{k,X} = \{ \alpha\mu : \alpha \in \Pi_1, \alpha(A) = 0 \},$$

որտեղ  $A \in X$  հանգույցը մ կորից դուրս հանգույցն է: Ուստի ստանում ենք.

$$\dim \mathcal{P}_{k,X} = \dim \{ \alpha : \alpha \in \Pi_1, \alpha(A) = 0 \} = 2:$$

**Թեորեմ 4.3.1-ից** անմիջապես ստանում ենք **Թեորեմ 4.2.2-ը**: Զևակերպենք այն որպես հետևանք:

**Հետևանք 4.3.2 ([24]).** *Դիցուք  $X$  -ը  $\Pi_n$ -անկախ  $d(n, k - 1) + 2$  հանգույցների բազմություն է: Այդ դեպքում  $X$ -ի բոլոր հանգույցներով անցնող միայն մեկ  $k$ -րդ աստիճանի կոր կարող է գոյություն ունենալ,  $k \leq n$ :*

Ապացույց. Նկատենք, որ  $k = n$  դեպքը ակնհայտ է, քանի որ

$$d(n, n - 1) + 2 = N - 1:$$

Այժմ ենթադրենք, որ  $k \leq n - 1$ : Ընտրենք որևէ  $A \in X$  հանգույց և դիտարկենք  $y := X \setminus \{A\}$  բազմությունը: Եթե գոյություն ունենա միայն մեկ  $k$ -րդ աստիճանի կոր,

որն անցնի  $y$ -ի բոլոր հանգույցներով, ապա նոյնը տեղի ունի նաև  $x$ -ի համար և ապացույցն ավարտված է: Հետևաբար ենթադրենք կան  $y$  բազմության բոլոր հանգույցներով անցնող առնվազն երկու կորեր: Այդ դեպքում, ըստ **Թեորեմ 4.3.1**-ի, յ բազմության մեկից բացի բոլոր հանգույցները պատկանում են  $(k - 1)$ -րդ աստիճանի  $\mu_{k-1}$  կորի: Նշանակենք կորին չպատկանող հանգույցը  $B$ -ով: Ուստի,  $x$  բազմության բոլոր կետերը, բացի  $A$ -ից և  $B$ -ից, գտնվում են  $\mu_{k-1}$  կորի վրա: Այժմ **Թեորեմ 4.1.6**-ի համաձայն,  $x$ -ի բոլոր հանգույցներով անցնող կամայական  $k$ -րդ աստիճանի կոր պետք է ունենա հետևյալ տեսքը.

$$p = l\mu_{k-1}, \quad \text{որտեղ} \quad l \in \Pi_1:$$

Եվ վերջապես նկատենք, որ  $l$  ուղիղն անցնում է  $A$  և  $B$  կետերով և, հետևաբար, որոշվում է միակ ձևով: Ուստի,  $p$ -ն ևս որոշվում է միակ ձևով:  $\square$

Բերենք մի օրինակ, որի վրա ակնառու կլինեն մեր ստացած արդյունքները: Դիտարկենք **Թեորեմ 4.2.2**-ը և **4.3.1**-ը  $k = 2$  դեպքում: Արդյունքում ստանում ենք.

2-րդ աստիճանի կորը միակորեն որոշող  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակը հավասար է  $n + 3$ : Այսինքն՝ ցանկացած  $\Pi_n$ -անկախ  $n + 3$  հանգույցների համար գոյություն ունի միակ 2-րդ աստիճանի կոր, որն անցնում է այդ հանգույցներով, մինչդեռ կան  $\Pi_n$ -անկախ  $n + 2$  հանգույցներ, որոնցով անցնում են առնվազն երկու 2-րդ աստիճանի կորեր:

$\Pi_n$ -անկախ  $n + 2$  հանգույցներով կանցնեն մեկից ավելի 2-րդ աստիճանի կորեր այն և միայն այն դեպքում, եթե հանգույցներից  $(n + 1)$ -ը գտնվեն մաքսիմալ ուղղի վրա, իսկ մեկը մնա այդ ուղղից դուրս:

#### 4.4 3-հանգույցներով ուղիղների օգտագործումների քանակը

Գասքա-Մաեզթովի վարկածն ուսումնասիրելիս (Գլուխ 3) տեսանք, որ  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների բազմությունների հատկությունների ուսումնասիրման հարցում կարևոր դեր է կատարում այն հարցը, թե  $k$ -հանգույցներով ուղիղը,  $k \leq n$ , քանի՞ հանգույցների կողմից կարող է օգտագործվել: Մինչև այժմ ընդհանուր արդյունք դեռ

ստացված չէ:  $k = 2$  դեպքի համար [10]-ում ապացուցված է, որ  $GC_n$  բազմության կամայական  $2$  հանգույցով անցնող ուղիղ կարող է օգտագործվել այդ բազմության միայն մեկ հանգույցի կողմից՝ այն դեպքում, եթե Գասքա-Մաեզթուի վարկածը ճիշտ է  $n$ -ը չգերազանցող բոլոր աստիճանների համար: [2]-ում գեկուցվել է, որ այս արդյունքը տեղի ունի ցանկացած ճշգրիտ  $\chi$  բազմության համար: Թերևս, ճշգրիտ բազմությունների համար այն անմիջապես հետևում է **Թեորեմ 4.3.1**-ից, որը և ներկայացնում ենք ստորև.

**Հետևանք 4.4.1.** Դիցուք  $\chi$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմություն է,  $\#\chi = N = \binom{n+2}{n}$ , և  $l$  ուղիղը անցնում է այդ բազմության ճիշտ երկու հանգույցներով: Այդ դեպքում  $l$ -ը կարող է օգտագործվել  $\chi$ -ի ամենաշատը մեկ հանգույցի կողմից:

Եվ իսկապես: Եթե ենթադրենք հակառակը, այն է՝ կան երկու հանգույցներ, նշանակենք  $A, B \in \chi$ , որոնք օգտագործում են  $l$  ուղիղը, ապա դրանց ֆունդամենտալ բազմանդամները կունենան հետևյալ տեսքը.

$$p_A^* = lq_1, \quad p_B^* = lq_2,$$

և  $q_1 q_2 \in \Pi_{n-1}$  կորերը կանցնեն  $Y := \chi \setminus \{l \cup \{A, B\}\}$  բազմության  $N - 4$  հանգույցներով, որն ըստ **Թեորեմ 4.3.1**-ի հակասություն է:

Ընդհանուր դեպքում ենթադրում ենք, որ  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $\chi$  բազմության համար, որտեղ  $\#\chi = N = \binom{n+2}{n}$ , ճիշտ է այսպիսի պնդում.

**Հիպոթեզ.** Դիցուք  $l$  ուղիղը անցնում է  $\Pi_n$ -ճշգրիտ  $\chi$  բազմության ճիշտ  $k$  հանգույցներով: Այդ դեպքում  $l$ -ը կարող է օգտագործվել  $\chi$ -ի  $\leq \binom{k}{2}$  հանգույցների կողմից:

Հաջորդիվ ներկայացնենք արդյունք՝ ճիշտ երեք հանգույցներով անցնող ուղիղ համար: Արդյունքը ապացուցել ենք [24]-ում:

**Հետևանք 4.4.2 ([24], [30]).** Դիցուք  $\chi$ -ը  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմություն է,  $\#\chi = N$ , և ուղիղը օգտագործվում է  $\chi$ -ի որևէ հանգույցի կողմից և անցնում է այդ բազմության ճիշտ երեք հանգույցներով: Այդ դեպքում  $l$ -ը կարող է օգտագործվել  $\chi$ -ի կամ ճիշտ

Երեք, կամ ճիշտ մեկ հանգույցի կողմից: Ավելին, եթե այն օգտագործվում է ճիշտ երեք հանգույցների կողմից, ապա այդ հանգույցները համագիծ չեն:

Ապացույց. Դիցուք  $l \cap \mathcal{X} = \{A_1, A_2, A_3\}$ : Ենթադրենք նաև՝ կան երկու հանգույցներ  $B, C \in \mathcal{X}$ , որոնք օգտագործում են  $l$  ուղիղը.

$$p_B^* = lq_1, p_C^* = lq_2,$$

որտեղ  $q_1, q_2 \in \Pi_{n-1}$ :

Երկու՝  $q_1, q_2$ , բազմանդամներն էլ զրոյանում են  $\mathcal{Y} := \mathcal{X} \setminus \{A_1, A_2, A_3, B, C\}$  բազմության  $N - 5$  հանգույցներում: Նկատենք, որ  $N - 5 = d(n, n - 2) + 1$ : Ուստի, ստանում ենք, որ այս  $N - 5$  հանգույցները միակորեն չեն որոշում դրանցով անցնող  $(n - 1)$ -րդ աստիճանի կորը: Համաձայն **Թեորեմ 4.3.1**-ի, դա կարող է տեղի ունենալ այն և միայն այն դեպքում, եթե գոյություն ունենա  $\mathcal{Y}$  բազմության  $N - 6$  հանգույցներով անցնող  $(n - 2)$ -րդ աստիճանի մաքսիմալ  $\mu_{n-2}$  կոր և մնացած մեկ հանգույցը լինի այդ կորից դուրս: Նշանակենք կորից դուրս հանգույցը  $D$ -ով: Քանի որ  $\mu_{n-2}$ -ը մաքսիմալ կոր է  $\mathcal{X}$  բազմության նկատմամբ, ապա, ստանում ենք, որ այն  $D$  հանգույցի ֆունդամենտալ բազմանդամի արտադրիչ է (**Պնդում 4.1.9**)՝

$$p_D^* = \mu_{n-2}q, \quad \text{որտեղ } q \in \Pi_2:$$

$q$ -ն երկրորդ աստիճանի բազմանդամ է և պետք է զրոյանա երեք՝  $A_1, A_2, A_3 \in l$ , հանգույցներում: Հետևաբար (ըստ **Պնդում 1.2.12**, 1 կետի)

$$q = ll', \quad \text{որտեղ } l' \in \Pi_1:$$

Ուստի,  $D$ -ն ևս օգտագործում է  $l$  ուղիղը.

$$p_D^* = \mu_{n-2}ll', \quad l' \in \Pi_1:$$

Այսպիսով, ստանում ենք այսպիսի արդյունք.

Եթե  $\mathcal{X}$  բազմության երկու հանգույցներ՝  $B$  և  $C$ , օգտագործում են  $l$  ուղիղը, ապա  $\mathcal{X}$ -ում կա երրորդ հանգույց՝  $D$ , որը ևս օգտագործում է այն, և

$$\mathcal{Y}' := \mathcal{X} \setminus \{A_1, A_2, A_3, B, C, D\}$$

բազմության բոլոր հանգույցները գտնվում են  $(n - 2)$ -րդ աստիճանի  $\mu_{n-2}$  մաքսիմալ կորի վրա.

$$y' \subset \mu_{n-2}: \quad (4.11)$$

Հաջորդիվ, ցույց տանք, որ գոյություն չունի  $l$  ուղիղն օգտագործող չորրորդ հանգույցը: Կապացուցենք հակասող ենթադրությամբ: Ենթադրենք, որ  $X$ -ում  $B, C, D$  հանգույցներից բացի գոյություն ունի նաև  $E$  հանգույց, որն օգտագործում է  $l$ -ը: Եվ, իհարկե, ունենք որ  $E \in y'$ :

Այնուհետ,  $B$  և  $E$  հանգույցներն օգտագործում են  $l$  ուղիղը, հետևաբար, ապացույցի նախորդ հատվածում մեր ստացած արդյունքը այս երկու հանգույցների համար կիրառելով՝ ստանում ենք, որ գոյություն ունի  $l$ -ը օգտագործող  $F \in X$  հանգույց (այս հանգույցը հնարավոր է համընկնի  $C$  և  $D$  հանգույցներից մեկի հետ, հնարավոր է՝  $n$ ), և

$$\tilde{Y} := X \setminus \{A_1, A_2, A_3, B, E, F\}$$

բազմության բոլոր հանգույցները գտնվում են  $(n - 2)$ -րդ աստիճանի  $\tilde{\mu}_{n-2}$  մաքսիմալ կորի վրա: Ունենք նաև, որ

$$p_E^* = \tilde{\mu}_{n-2} ll'', \quad l'' \in \Pi_1: \quad (4.12)$$

Այժմ նկատենք, որ  $l' \subset \mu_{n-2}$ ,  $l' \subset \tilde{\mu}_{n-2}$  կորերը անցնում են  $Z := X \setminus \{A_1, A_2, A_3, B, C, D, E, F\}$  բազմության բոլոր հանգույցներով, որտեղ  $\#Z \geq N - 8$ :

Կիրառելով **Թեորեմ 4.2.2-ը**  $k = n - 2$  դեպքում՝ ստանում ենք՝  $N - 8 = d(n, n - 3) + 2$  հանգույցներ որոշում են դրանցով անցնող  $(n - 2)$ -րդ աստիճանի կորը միարժեքորեն: Հետևաբար  $\mu_{n-2}$  և  $\tilde{\mu}_{n-2}$  կորերը համընկնում են:

Այսպիսով, հաշվի առնելով (4.11) և (4.12)-ը, ստանում ենք, որ  $p_E^*$  բազմանդամը զրոյանում է  $y'$ -ի բոլոր հանգույցներում, որը հակասություն է, քանի որ  $E \in y'$ :

Այժմ ապացուցենք, որ եթե  $l$  ուղիղը օգտագործվում է ճիշտ երեք հանգույցների կողմից, ապա այդ հանգույցները համագիծ չեն: Դիցուք երեք հանգույցներ՝  $B, C, D \in X$  օգտագործում են  $l$  ուղիղը: Ինչպես ստացել էինք վերևում

$$Y' \coloneqq X \setminus \{A_1, A_2, A_3, B, C, D\}$$

բազմության հանգույցները գտնվում են  $(n - 2)$ -րդ աստիճանի  $\mu_{n-2}$  մաքսիմալ կորի վրա: Կատարենք հակասող ենթադրություն. Ենթադրենք  $B, C, D$  հանգույցները պատկանում են  $I_1$  ուղղի: Այդ դեպքում ունենք, որ  $X$  բազմության բոլոր հանգույցները գտնվում են  $n$  աստիճանի  $\mu_{I_1}$  կորի վրա: Սակայն, ըստ **Պնդում 1.2.2-ի** (Գլուխ 1),  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության հանգույցները չեն կարող գտնվել որևէ  $n$ -րդ աստիճանի կորի վրա: Ստանում ենք հակասություն:  $\square$

## ԱՄՓՈՓՈՒՄ

### ԹՈՐՈՅԱՆ ՍՈՖԻԿ ԶԱՎԵՆԻ

Π<sub>n</sub>-ՃՇԳՐԻՏ ԵՎ Պ<sub>n</sub>-ԱՆԿԱԽ ՀԱՆԳՈՒՅՑՆԵՐԻ

ԲԱԶՄՈՒԹՅՈՒՆՆԵՐԻ ՎԵՐԱԲԵՐՅԱԼ

Ատենախոսությունում ստացված են հետևյալ հիմնական արդյունքները.

- Գտնվել է հարթության վրա  $k$ ,  $k \leq n - 1$ , աստիճանի հանրահաշվական կորը միակորեն որոշող  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակը:
- Բնութագրվել են  $\Pi_n$ -անկախ հանգույցների որոշակի հզորության բազմություններ, որոնցով անցնում են առնվազն  $k$ ,  $k \leq n - 1$ , աստիճանի հանրահաշվական կորեր:
- Գտնվել է  $\Pi_n$ -անկախ բազմության մեջ  $\Pi_k$ -անկախ հանգույցների նվազագույն քանակի գնահատական՝ ցանկացած  $k < n$  արժեքների համար:
- Տրվել է  $\Pi_n$ -ճշգրիտ բազմության ճիշտ 3 հանգույցներով անցնող ուղղի օգտագործումների քանակի բնութագրում:
- Ներկայացվել է Գասքա-Մաեզթուի վարկածի  $n = 4$  դեպքի երկու նոր, կարճ և պարզ ապացույց:

Վերջում իմ խորին երախսրագիրությունն եմ հայրնում իմ գիրական ղեկավար՝ ֆիզ.-մաթ. գիրությունների դոկտոր, պրոֆեսոր Հ.Ա.Հակոբյանին:

## ԳՐԱԿԱՆՈՒԹՅՈՒՆ

- [1] G. S. Avagyan, L. R. Rafayelyan, Approximation by poised sets of nodes, *Proceedings of YSU, Physical and Mathematical Sciences*, (2012), no. 1, 60-62.
- [2] V. Bayramyan, On the usage of 2-node lines in n-poised sets, International Conference. *Harmonic Analysis and Approximations, VI*, (Tsaghkadzor, Armenia, 2015), Abstracts, p.18.
- [3] V. Bayramyan, H. Hakopian, S. Toroyan, A simple proof of the Gasca-Maeztu conjecture for  $n = 4$ , *Jaen J. Approx.*, 7 (2015), no. 1, 137-147.
- [4] V. H. Bayramyan, H. A. Hakopian, S. Z. Toroyan, On the uniqueness of algebraic curves, *Proceedings of YSU, Physical and Mathematical Sciences*, (2015), no. 1, 3-7.
- [5] L. Berzolari, Sulla determinazione di una curva o di una superficie algebrica e su alcune questioni di postulazione, *Lomb. Ist Rend.*, 47 (1914), 556-564.
- [6] C. de Boor, Multivariate polynomial interpolation: conjectures concerning GC-sets, *Numer. Algorithms*, 45 (2007), 113-125.
- [7] J. R. Busch, A note on Lagrange Interpolation in  $\mathbb{R}^2$ , *Un. Mat. Argentina*, 36 (1990), 33-38.
- [8] J. M. Carnicer and M. Gasca, A conjecture on multivariate polynomial interpolation, *RACSAM Rev. R. Acad. Cienc. Exactas Fis. Nat. (Esp.) Ser. A Mat.*, 95 (2001), 145-153.
- [9] J. M. Carnicer and M. Gasca, Classification of bivariate configurations with simple Lagrange interpolation formulae, *Advances in computational Mathematics*, 20 (2004), 5-16.
- [10] J. Carnicer and M. Gasca, On Chung and Yao's geometric characterization for bivariate polynomial interpolation, *Curve and Surface Design* (Saint-Malo 2002) 21-30, Mod. Methods Math., *Nashbaro Press, Brentwood, TN*, 2003.
- [11] J. M. Carnicer and M. Gasca, Planar configurations with simple Lagrange interpolation formulae, *Mathematical methods for curves and surfaces* (Oslo 2000), 55-62, Innov. Appl. Math., *Vanderbilt Univ. Press, Nashville, TN*, 2001.
- [12] K. C. Chung, T. H. Yao, On lattices admitting unique Lagrange representations, *SIAM J. Numer. Anal.*, 14 (1977), 735-743.

- [13] D. Eisenbud, M. Green, J. Harris, Cayley-Bacharach Theorems and Conjectures, *Bull. Amer. Math. Soc., (N. S.)*, 33, (1996), no. 3, 295-324.
- [14] M. Gasca and J. I. Maeztu, On Lagrange and Hermite interpolation in  $\mathbb{R}^n$ , *Numer. Math.*, 39 (1982) 1-14.
- [15] H. Hakopian, On a Class of Hermite Interpolation Problem, *Adv. Comput. Math.*, 12 (2000), 303-309.
- [16] H. Hakopian. On the regularity of multivariate Hermite interpolation, *J. Approx. Theory*, 105 (2000), no.1, 1-18.
- [17] H. Hakopian, K. Jetter and G. Zimmermann, Vandermonde matrices for intersection points of curves, *Jaen J. Approx.*, 1 (2009), no. 1, 67–81.
- [18] H. Hakopian, K. Jetter and G. Zimmermann, A new proof of the Gasca-Maeztu conjecture for  $n = 4$ , *J. Approx. Theory*, 159 (2009), 224-242.
- [19] H. Hakopian, K. Jetter and G. Zimmermann, The Gasca-Maeztu conjecture for  $n = 5$ , *Numer. Math.*, 127 (2014), no. 4, 685-713.
- [20] H. Hakopian, A. Malinyan, Characterization of  $n$ -independent sets with no more than  $3n$  points, *Jean J. Approx.*, 4 (2012), no. 2, 121-136.
- [21] H. Hakopian, A. Malinyan, On  $n$ -independent sets located on quartics, Proceedings of the YSU, *Physical and Mathematical Sciences*, (2013), no 1, 6-12.
- [22] H. Hakopian and G. Mushyan, On multivariate segmental interpolation problem, *J.Comp. Sci. & Appl. Math.*, 1 (2015), 19-29.
- [23] H. A. Hakopian, S. Z. Toroyan, On the minimal number of nodes uniquely determining algebraic curves, *Proceedings of YSU, Physical and Mathematical Sciences*, (2015), no. 3, 17-22.
- [24] H. Hakopian, S. Toroyan, On the uniqueness of algebraic curves passing through  $n$ -independent nodes, *New York J. Math.*, 22 (2016), 441-452.
- [25] H. Hakopian, S. Toroyan, On algebraic curves passing through  $n$ -independent nodes, Armenian Mathematical Union, Annual Session 2016, Dedicated to the 110<sup>th</sup> Anniversary of Artashes Shahinyan, Abstracts, p. 62.
- [26] A. Malinyan, Characterization of  $n$ -independent sets of  $\leq 3n$  points in  $\mathbb{R}^d$ , *Вестник РАУ. Серия физико-математические и естественные науки*, (2013), no. 1, 3-15.
- [27] J. Radon, Zur mechanischen Kubatur, *Monatsh. Math.*, 52 (1948), 286-300.

- [28] L. Rafayelyan, Poised nodes set constructions on algebraic curves, *East J. on Approx.*, 17 (2011), no. 3, 285-298.
- [29] S. Z. Toroyan, On a conjecture in bivariate interpolation, *Proceedings of YSU, Physical and Mathematical Sciences*, (2016), no. 1, 30-34.
- [30] S. Toroyan, On some factorization properties of poised and independent sets of nodes, International Conference. *Harmonic Analysis and Approximations, VI*, (Tsaghkadzor, Armenia, 2015), Abstracts, p. 87.