

ԵՐԵՎԱՆԻ ՊԵՏԱԿԱՆ ՀԱՍՏԱՏՄԱՆ

Ռ. Ա. ԽԱՉԱՏՐՅԱՆ

ՕՊՏԻՄԻԶԱՑԻԱՅԻ
ՄԵԹՈԴՆԵՐ

ՈՒՍՈՒՄՆԱԿԱՆ ԶԵՂՆԱՐԿ

ԵՐԵՎԱՆ
ԵՊՀ ՀՐԱՄԱՐԱԿՉՈՒԹՅՈՒՆ
2014

ՀՏՏ 519.8(07)

ԳՄԴ 22.18 ց7

Խ 282

Հրատարակության է երաշխավորել
ԵՊՀ ինֆորմատիկայի և կիրառական մաթեմատիկայի
ֆակուլտետի գիտական խորհուրդը

Գրախոս՝ ֆիզ. մաթ. գիտ. թեկնածու, դոցենտ Գ. Հակոբյան
Խմբագիր՝ ֆիզ. մաթ. գիտ. թեկնածու Ս. Սահակյան

Խաչատրյան Ռ. Ա.

Խ 282 Օպտիմիզացիայի մեթոդներ: Ուսումնական ձեռնարկ/
Ռ. Խաչատրյան. -Եր.: ԵՊՀ հրատ., 2014, 134 էջ:

Ձեռնարկը նախատեսված է ԵՊՀ ինֆորմատիկայի և կիրառական մաթեմատիկայի ֆակուլտետի ուսանողների համար: Այն կարող է օգտակար լինել նաև բնագիտական ֆակուլտետների ուսանողներին:

ՀՏՏ 519.8(07)

ԳՄԴ 22.18 ց7

ISBN 978-5-8084-1921-6

© ԵՊՀ հրատ., 2014

© Խաչատրյան Ռ. Ա., 2014

ԲՈՎԱՆԴԱԿՈՒԹՅՈՒՆ

1	Նիմնական գաղափարներ և թեորեմներ	8
1.1	Նախնական սահմանումներ	8
1.2	Էքսպրեմումի առաջին և երկրորդ կարգի անհրաժեշտ ու բավարար պայմանները	16
2	Գրադիենտային մեթոդ	22
2.1	Ֆունկցիայի մինիմիզացիայի գրադիենտային եղանակների ընդհանուր նկարագրությունը	23
2.2	Քայլի կիսման եղանակի զուգամիբության թեորեմը	27
2.3	Գծայնացման մեթոդը	34
2.4	Ապրիորի մեթոդի զուգամիբությունը	39
2.5	Գրադիենտի պրոյեկտման մեթոդը	42
3	Ուռուցիկ անալիզ	48
3.1	Ուռուցիկ բազմությունների անջապման թեորեմները	49
3.2	Կարաթեոդորի թեորեմը	54
3.3	Շելլիի թեորեմը	58
3.4	Ուռուցիկ ֆունկցիայի սուբդիֆերենցիալը	63
3.5	Կուն-Տակերի թեորեմը	72

4 Լազրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդը	81
4.1 Օպտիմալության առաջին և երկրորդ կարգի պայմանները	82
4.2 Լազրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդը (խառը սահմանափակումների դեպքը)	98
5 Վարիացիոն հաշիվ	106
5.1 Էյլերի հավասարումը	107
5.2 Լազրանժի մեթոդը վարիացիոն հաշվի խնդիրներում	115
5.3 Վարիացիոն հաշվի դասական իզոպերիմետրիկ խնդիրը	124
5.4 Էքսպրեմումի բավարար պայմանները վարիացիոն հաշվի խնդիրներում	127
Գրականություն	132

Ն Ա Խ Ա Բ Ա Ն

Այս ուսումնական ձեռնարկը գրված է Երևանի պետական համալսարանի ինֆորմատիկայի և կիրառական մաթեմատիկայի ֆակուլտետում հեղինակի կարդացած դասախոսությունների հիման վրա: Զետնարկի նպարակն է պալ օպֆիմիզացիայի որոշ հիմնարար մեթոդների բավարար չափով համակարգված և ժամանակակից շարադրանք:

Զետնարկը բաղկացած է հինգ գլուխներից:

Չորացին գլխում համառուրակի շարադրվում են Էքսպրենումի առաջին և երկրորդ կարգի անհրաժեշտ ու բավարար պայմանները ոչ պայմանական օպֆիմիզացիայի խնդիրների համար վերջավոր չափանի գարածություններում:

Երկրորդ գլուխը նվիրված է պայմանական և ոչ պայմանական օպֆիմիզացիայի մուլտիպլ մեթոդներին: Նկարագրվում են գրադիենտային մեթոդները և նրանցում քայլի ընքրության առավել հաճախ օգտագործվող կիսման, ապրիորի և ամենաարագ վայրեցքի եղանակները:

Երրորդ գլխում ապացուցվում է Կուն-Տակլերի թեորեմը որպես մինիմումի անհրաժեշտ ու բավարար պայման ուռուցիկ ծրագրավորման խնդիրների համար: Այս գլխում դրվում են նաև որոշ հիմնարար թեորեմներ ուռուցիկ անալիզից, որոնք ունեն կիրառական լայն նշանակություն:

Չորրորդ գլխում շարադրվում է մաթեմատիկական ծրագրավորման խնդիրների լուծման Լագրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդը, երբ սահմանափակումները դրված են հավասարություններով և անհավասարություններով:

Դինգերորդ գլխում դիֆարկվում են վարիացիոն հաշվի պարզագույն և իզոպերիմետրիկ խնդիրները և արդարացնելու համար պահանջանական դիմումները:

Յուրաքանչյուր դասախոսության վերջում բերվում են խնդիրներ և վարժություններ, որոնց լուծումները ուսանողին կօգնեն ավելի լավ յուրացնել շարադրված նյութը։ Զեռնարկում կան նաև առաջադրանքներ, որոնք կարող են իրականացվել համակարգչի օգնությամբ։

Թեորեմի ապացույցը սկսվում է ► նշանով, իսկ ◀ նշանը ազդարարում է ապացույցի ավարփը։

Ծնորհակալություն ենք հայփնում ԵՊՌ թվային անալիզի և մաթեմատիկական մոդելավորման ամբիոնի աշխափակիցներին՝ ձեռնարկում ներկայացված նյութի բովանդակության և շարադրման եղանակների հետ կապված հարցերում օգտակար առաջարկությունների և դիրքողությունների համար։

Ո.Ա. Խաչափրյան

ՀԻՄՆԱԿԱՆ ՆՇԱՆԱԿՈՒՄՆԵՐԻ ՑԱՆԿ

- $x \in X - x$ փարբը պավկանում է X բազմությանը
- $X \cap Y -$ բազմությունների հավում
- $X \cup Y -$ բազմությունների միավորում
- $X \setminus Y -$ բազմությունների փարբերություն
- $X + Y = \{z/z = x + y, \quad x \in X, \quad y \in Y\} -$ բազմությունների հանրահաշվական գումար
- $\overline{X} - X$ բազմության փակում
- $int X - X$ բազմության ներքին կերպերի բազմություն
- $R^n - n$ չափանի էվկլիդյան փարածություն
- $(x, y) = \sum_{i=1}^n x_i y_i - x, \quad y \in R^n$ վեկտորների սկալյար արժադրյալ
- $\|x\| = \sqrt{(x, x)} - x \in R^n$ վեկտորի նորմ
- $B_r(a) = \{x \in R^n / \|x - a\| \leq r\} - a$ կենտրոնով r շառավղով գունդ
- $C^1[a, b] - [a, b]$ հապվածի վրա որոշված անընդհափ դիֆերենցելի ֆունկցիաների փարածություն հեփելյալ նորմով.

$$\|y(\cdot)\|_1 = \max\left\{\max_{x \in [a, b]} |y(x)|, \max_{x \in [a, b]} |y'(x)|\right\}$$

- $o(\alpha) -$ թվային ֆունկցիա, որը բավարարում է հեփելյալ պայմանին.

$$\lim_{\alpha \rightarrow 0} \frac{o(\alpha)}{\alpha} = 0$$

Գլուխ 1

Նիմնական գաղափարներ և թեորեմներ

Այս գլուխում բերվում են որոշ սահմանումներ և թեորեմներ ուսուցիկ անալիզից: Դիպարկվում է ողորկ ֆունկցիայի մի-նիմիզացիայի խնդիրը R^n էվկլիդյան տարածության վրա: Շարադրվում են օպտիմալության առաջին ու երկրորդ կարգի անհրաժեշտ ու բավարար պայմանները:

Ենթադրվում է, որ ընթերցողը ծանոթ է մաթեմատիկական անալիզի և գծային հանրահաշվի հիմնարար գաղափարներին:

1.1 Նախնական սահմանումներ

Դիցուք $f(x) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ n փոփոխականի ֆունկցիա է՝ որոշված R^n էվկլիդյան տարածության վրա: Եթե f ֆունկցիան, ըստ բոլոր փոփոխականների, ունի մասնակի ածանցյալներ $x \in R^n$ կերպում, ապա նրա գրադիենտը այդ կերպում նշանակվում է հեփեյալ կերպ.

$$f'(x) \equiv (f'_{x_1}(x), f'_{x_2}(x), \dots, f'_{x_n}(x)):$$

Սահմանում 1.1.1: Դիցուք $f(x)$ -ը երկու անգամ դիֆերենցելի ֆունկցիա է $x \in R^n$ կերպում:

Տեսլայալ սիմետրիկ մատրիցը կոչվում է հետևյան

$$H(x) = \begin{pmatrix} f''_{x_1 x_1}(x) & f''_{x_1 x_2}(x) & \dots & f''_{x_1 x_n}(x) \\ f''_{x_2 x_1}(x) & f''_{x_2 x_2}(x) & \dots & f''_{x_2 x_n}(x) \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ f''_{x_n x_1}(x) & f''_{x_n x_2}(x) & \dots & f''_{x_n x_n}(x) \end{pmatrix} :$$

Դիցուք

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

կամայական մատրից է:

Սահմանում 1.1.2: \mathbf{A} մատրիցի k -րդ կարգի զեղավոր մինոր կոչվում է $i_1 < i_2 < \dots < i_k$ համարներով պողերի և այդ նույն համարներով սյուների հարթան գեղեցրում գրնավոր տարրերից կազմված որոշչչը:

Սահմանում 1.1.3: $(\mathbf{A}x, x)$ քառակուսային ձևը կոչվում է

- դրական որոշյալ ($\mathbf{A} > 0$), եթե $(\mathbf{A}x, x) > 0 \quad \forall x \neq 0, \quad x \in R^n$,
- դրական կիսաորոշյալ ($\mathbf{A} \geq 0$), եթե $(\mathbf{A}x, x) \geq 0 \quad \forall x \in R^n$,
- բացասական որոշյալ ($\mathbf{A} < 0$), եթե $(\mathbf{A}x, x) < 0 \quad \forall x \neq 0, \quad x \in R^n$,
- բացասական կիսաորոշյալ ($\mathbf{A} \leq 0$), եթե $(\mathbf{A}x, x) \leq 0 \quad \forall x \in R^n$:

Կարևոր կիրառական նշանակություն ունի հետևյալ պընդումը (փես, օրինակ՝ [10]):

Թեորեմ 1.1.1 (Սիլվեստրի հայտանիշը):
Հիցուք $A(n \times n)$ սիմետրիկ մատրից է:

- 1) Որպեսզի \mathbf{A} մատրիցը լինի դրական որոշյալ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ նրա գլխավոր անկյունագծային մինորները լինեն դրական՝

$$\Delta_1 = a_{11} > 0, \Delta_2 = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} > 0, \dots,$$

$$\Delta_n = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} > 0 :$$

- 2) Որպեսզի \mathbf{A} մատրիցը լինի բացասական որոշյալ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ $\Delta_1 < 0, \Delta_2 > 0, \dots, (-1)^n \Delta_n > 0$:
- 3) Որպեսզի \mathbf{A} մատրիցը լինի դրական կիսատրոշյալ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ նրա գլխավոր մինորները լինեն ոչ բացասական:
- 4) Որպեսզի \mathbf{A} մատրիցը լինի բացասական կիսաորոշյալ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ զույգ կարգի գլխավոր մինորները լինեն ոչ բացասական, իսկ կեննիր կարգի գլխավոր մինորները լինեն ոչ դրական:

Սահմանում 1.1.4: $M \subseteq R^n$ բազմությունը կոչվում է **ուռուցիկ**, եթե ցանկացած $x^1, x^2 \in M$ կերպով և ցանկացած $\alpha \in [0, 1]$ թվի համար տեղի ունի հետևյալը՝

$$\alpha x^1 + (1 - \alpha)x^2 \in M :$$

Աս նշանակում է, որ բազմությանը պատկանող երկու կերպով միացնող հարցածը ընկած է այդ նույն բազմության մեջ:

Սահմանում 1.1.5: $f(x)$ ֆունկցիան $M \subseteq R^n$ ուռուցիկ բազմության վրա կոչվում է **ուռուցիկ**, եթե ցանկացած $x^1, x^2 \in M$ կերպով և ցանկացած $\alpha \in [0, 1]$ թվի համար տեղի ունի

$$f(\alpha x^1 + (1 - \alpha)x^2) \leq \alpha f(x^1) + (1 - \alpha)f(x^2) \quad (1.1.1)$$

անհավասարությունը:

Թեորեմ 1.1.2: Դիցուք f -ը ուռուցիկ ֆունկցիա է $M \subseteq R^n$ ուռուցիկ բազմության վրա և դիմերենցելի $x^* \in M$ կերպում: Այդ դեպքում

$$f(x) - f(x^*) \geq (f'(x^*), x - x^*) \quad \forall x \in M : \quad (1.1.2)$$

► Ըստ ուռուցիկ ֆունկցիայի (1.1.1) սահմանման՝ կամայական $x \in M$ վեկտորի և ցանկացած $\alpha \in [0, 1]$ թվի համար ունենք

$$f(\alpha x + (1 - \alpha)x^*) \leq \alpha f(x) + (1 - \alpha)f(x^*)$$

անհավասարությունը: Այսպեղից, հաշվի առնելով, որ f ֆունկցիան դիմերենցելի x^* կերպում, կստանաք

$$f(x) - f(x^*) \geq \frac{f(x^* + \alpha(x - x^*)) - f(x^*)}{\alpha} =$$

$$= \frac{(f'(x^*), \alpha(x - x^*)) + o(\alpha)}{\alpha} = (f'(x^*), x - x^*) + \frac{o(\alpha)}{\alpha} :$$

Անցնելով սահմանի, եթե $\alpha \rightarrow 0$, կստանանք պահանջվող անհավասարությունը: (1.1.2)-ը կոչվում է ուռուցիկ ֆունկցիայի **հիմնական անհավասարություն**:

Դա նշանակում է, որ եթե f ուռուցիկ ֆունկցիան դի-ֆերենցելի է x^* կերպում, ապա նրա գրաֆիկը գպնդում է $(x^*, f(x^*))$ կերպով փարզած շոշափող հարթությունից վերև:



Սահմանում 1.1.6: $f(x)$ ֆունկցիան $M \subseteq R^n$ ուռուցիկ բազմության վրա կոչվում է **ստեղ ուռուցիկ** $\theta > 0$ հասպարունով, եթե

$$f(x^1) - f(x^2) \geq (f'(x^2), x^1 - x^2) + \theta \|x^1 - x^2\|^2 \quad \forall x^1, x^2 \in M :$$

Եթե ֆունկցիան երկու անգամ անընդհափ դիֆերենցելի է, ապա նրա ուռուցիկությունը ամբողջ փարածության վրա կարելի է սպուզել հետիանի նշանի միջոցով: Այդ մասին է հետևյալ պնդումը (փես, օրինակ՝ [8]):

Թեորեմ 1.1.3: Դիցուք f -ը երկու անգամ անընդհափ դիֆերենցելի R^n -ի վրա: Այդ դեպքում՝

ա) եթե $H(x) \geq 0 \quad \forall x \in R^n$, ապա f -ը ուռուցիկ ֆունկցիա է R^n -ի վրա,

բ) եթե $(H(x)h, h) \geq \theta \|h\|^2 \quad \forall x, h \in R^n$, ապա f -ը ստեղ ուռուցիկ է θ հասպարունով R^n -ի վրա:

Դիցուք փրկած է $f(x)$ ֆունկցիան R^n -ի վրա և M -ը ենթաբազմություն է R^n -ից:

Սահմանում 1.1.7: $x^* \in M$ կերը կանվանենք՝

- 1) f -ի գլոբալ սինիմումի (գլոբալ մաքսիմումի) կեր M բազմության վրա, եթե

$$f(x) \geq f(x^*) \quad (f(x) \leq f(x^*)) \quad \forall x \in M,$$

- 2) f -ի լոկալ սինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կեր M բազմության վրա, եթե գոյություն ունի այդ կերի այնպիսի V շրջակայք, որ

$$f(x) \geq f(x^*) \quad (f(x) \leq f(x^*)) \quad \forall x \in M \cap V :$$

Ֆունկցիայի սինիմումի և մաքսիմումի կերերը կոչվում են էքստրեմումի կերեր:

Տեսական կարևոր նշանակություն ունեն հեփեյալ թեորեմները, որոնք բերում ենք առանց ապացույցի (փեն, օրինակ՝ [4]):

Թեորեմ 1.1.4: Ուռուցիկ բազմության վրա ուռուցիկ ֆունկցիայի լոկալ սինիմումի կերը հանդիսանում է նաև գլոբալ սինիմումի կեր:

Թեորեմ 1.1.5: Ուժեղ ուռուցիկ ֆունկցիան փակ ուռուցիկ բազմության վրա ունի սիակ սինիմումի կեր այդ բազմության վրա:

Թեորեմ 1.1.6: Դիցուք $M \subseteq R^n$ ուռուցիկ կոմպակտ է, իսկ $f(x)$ -ը ուռուցիկ ֆունկիա է՝ որոշված R^n -ի վրա: Եթե f -ը M -ի վրա հաստիպունից լրացներ է, ապա նա այդ բազմության վրա հասնում է իր սեծագույն արժեքին սիայն M -ի եզրային կերերում:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Դիցուք M -ը ուռուցիկ բազմություն է:
Ապացուցել, որ

$$(\alpha_1 + \alpha_2)M = \alpha_1 M + \alpha_2 M \quad \forall \alpha_1 \geq 0, \quad \forall \alpha_2 \geq 0 :$$

2. Հնարավոր է արդյոք, որ երկու ոչ ուռուցիկ բազմությունների հանրահաշվական գումարը լինի ուռուցիկ:
3. Հնարավոր է արդյոք, որ ուռուցիկ և ոչ ուռուցիկ բազմությունների հանրահաշվական գումարը լինի ուռուցիկ:
4. Դիցուք M -ը ուռուցիկ բազմություն է:
Ապացուցել, որ
 - ա) $\overline{intM} = \overline{M}$,
 - բ) \overline{M} -ը ուռուցիկ է,
 - գ) $int\overline{M} = intM$:
5. Ապացուցել, որ եթե բազմությունը փակ է, անսահմանափակ և ուռուցիկ, ապա նրա կամայական կեփով կարելի է փանել ճառագայթ, որն ամբողջովին ընկած կլինի այդ բազմության մեջ:
6. Ուսումնասիրել հեփևյալ ֆունկցիայի ուռուցիկությունը.

$$f(x_1, x_2) = x_1^2 - 4x_1x_2 + 4x_2^2 :$$

7. Ուսումնասիրել հեվկյալ ֆունկցիայի ուռուցիկությունը.

$$f(x_1, x_2, x_3) = x_1 x_3 - x_1^2 - x_2^2 :$$

6. Ցույց դրալ, որ

$$f(x_1, x_2) = \sqrt{1 + x_1^2 + x_2^2}$$

ֆունկցիան ուռուցիկ է R^2 -ի վրա:

8. Նկարագրել բազմություն, որի վրա

$$f(x_1, x_2) = \frac{x_1^2}{x_2}$$

ֆունկցիան լինի ուռուցիկ:

9. a, b, c , պարամետրերի ինչպիսի արժեքների դեպքում

$$f(x_1, x_2) = ax_1^2 + bx_1 x_2 + cx_2^2$$

ֆունկցիան կլինի ուռուցիկ R^2 -ի վրա:

10. $f(x)$ ֆունկցիայի վերգրաֆիկ M ուռուցիկ բազմության վրա կոչվում է հեվկյալ բազմությունը.

$$\text{epi}(f) \equiv \{(\alpha, x) \in R^{n+1} / x \in M, \quad \alpha \geq f(x)\} :$$

Ապացուցել հեվկյալ պնդումը: Որպեսզի f -ը լինի ուռուցիկ M ուռուցիկ բազմության վրա, անհրաժեշտ է և բավարար, որ նրա վերգրաֆիկը լինի ուռուցիկ բազմություն:

11. Դիցուք $f(x)$ -ը ուսուցիկ ֆունկցիա է՝ որոշված M ուսուցիկ բազմության վրա և

$$x^i \in M, \alpha_i \geq 0, i \in [1 : m], \sum_{i=1}^m \alpha_i = 1 :$$

Ապացուցել, որ

$$f\left(\sum_{i=1}^m \alpha_i x^i\right) \leq \sum_{i=1}^m \alpha_i f(x^i) :$$

Այս անհավասարությունը կոչվում է Յենսենի անհավասարություն:

12. Դիցուք $f(x)$ ուսուցիկ ֆունկցիան սահմանափակ է R^n -ի վրա: Ապացուցել, որ f -ը հասդարուն է:

1.2 Էքստրեմումի առաջին և երկրորդ կարգի անհրաժեշտ ու բավարար պայմանները

Թեորեմ 1.2.1 (Էքստրեմումի առաջին կարգի անհրաժեշտ պայմանը): Դիցուք x^* -ը $f(x)$ ֆունկցիայի լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կերպությունում է R^n -ի վրա և f -ը դիֆերենցելի է այդ կերպությունում:

Այդ դեպքում f ֆունկցիայի գրադիենտը x^* կերպությունում առաջանական է զրոյի, այսինքն $f'(x^*) = 0$, կամ, որ նոյնն է՝

$$f'_{x_i}(x^*) = 0, i \in [1 : n] :$$

► Քանի որ x^* -ը լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կերպությունում առաջանական է զրոյի, այսինքն $f'(x^*) = 0$, կամ, որ նոյնն է՝

կամայական h վեկտորի և բավականաչափ փոքր α թվերի համար կունենանք

$$\begin{array}{c} 0 \leq f(x^* + \alpha h) - f(x^*) = (f'(x^*), \alpha h) + o(\alpha) : \\ (\geq) \end{array}$$

Բաժանելով այս անհավասարության երկու մասերը $\alpha > 0$ թվի վրա և ձգբեցնելով α -ն զրոյի՝ կստանանք

$$(f'(x^*), h) \geq 0 \quad ((f'(x^*), h) \leq 0) \quad \forall h \in R^n :$$

Այսպեղից անմիջականորեն հետևում է, որ $f'(x^*) = 0$:



Թեորեմ 1.2.2 (*Մինիմումի առաջին կարգի անհրաժեշտությունը բավարար պայմանը ուղղացնելի ֆունկցիայի համար*):

Դիցուք f -ը ուղղացնելի ֆունկցիա է որոշված R^n -ի վրա և դիմումը x^* կերպում: Որպեսզի x^* -ը լինի f -ի մինիմումի կետը R^n -ի վրա անհրաժեշտ է և բավարար, որ $f'(x^*) = 0$:

► Անհրաժեշտությունը հետևում է **թեորեմ 1.2.1-ից**: Ապացուցենք բավարարությունը: Օգբվելով ուղղացնելի ֆունկցայի հիմնական անհավասարությունից՝ սրանում ենք

$$f(x) - f(x^*) \geq (f'(x^*), x - x^*) = 0, \quad \forall x \in R^n :$$

Այսպեղից հետևում է, որ x^* -ը f -ի մինիմումի կետ է R^n -ի վրա:



Թեորեմ 1.2.3 (*Էքստրեմումի երկրորդ կարգի անհրաժեշտությունը պայմանը*): Դիցուք x^* -ը f ֆունկցիայի լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կետը է R^n -ի վրա և f -ը երկու անգամ դիմումը x^* կերպում:

Այդ դեպքում $H(x^)$ -ը դրական կիսառոշյալ է (բացասական կիսառոշյալ է), այսինքն*

$$H(x^*) \geq 0 \quad (H(x^*) \leq 0) :$$

► Քանի որ x^* -ը լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կեզ է, իսկ f -ը երկու անգամ դիֆերենցելի է այդ կեպում, ապա կամայական $h \in R^n$ վեկտորի և բավականաչափ փոքր α թվերի համար ունենք

$$0 \stackrel{(\geq)}{\leq} f(x^* + \alpha h) - f(x^*) = 1/2(H(x^*)\alpha h, \alpha h) + o(\alpha^2) :$$

Բաժանելով այս անհավասարության երկու մասերը α^2 թվի վրա և ձգվեցնելով α -ն զրոյի՝ կստանանք պահանջվող անհավասարությունը:



Թեորեմ 1.2.4 (*Էքստրեմումի երկրորդ կարգի բաղադր պայմանները*): Հիցուք $f(x)$ ֆունկցիան երկու անգամ դիֆերենցելի է x^* կեպում և տեղի ունեն հետևյալ պայմանները՝

$$f'(x^*) = 0, \quad H(x^*) > 0 \quad (H(x^*) < 0) :$$

Այդ դեպքում x^ -ը f -ի լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կեզ է R^n -ի վրա:*

► Ենթադրենք հակառակը: Դա նշանակում է, որ զոյլություն ունի $\{x^k\}$ հաջորդականություն, որը բավարարում է հետևյալ պայմաններին.

$$x^k \rightarrow x^*, \quad f(x^k) < f(x^*) \quad (f(x^k) > f(x^*)) :$$

Նշանակելով $\alpha_k = \|x^k - x^*\|$, $h^k = (x^k - x^*)/\alpha_k$, կունենանք

$$x^k = x^* + \alpha_k h^k :$$

Քանի որ $\|h^k\| = 1$, ապա ընդհանրությունը ցնախփելով կարող ենք ենթադրել, որ $h^k \rightarrow h^0 \neq 0$: Դաշվի առնելով թեորեմի ենթադրության $f'(x^*) = 0$ պայմանը՝ կունենանք

$$0 \stackrel{(\leq)}{\geq} f(x^k) - f(x^*) = 1/2(H(x^*)\alpha_k h^k, \alpha_k h^k) + o(\alpha_k^2) :$$

Բաժանելով այս անհավասարություն երկու մասերը α_k^2 -ի վրա և անցնելով սահմանի՝ կսպանանք

$$(H(x^*)h^0, h^0) \leq 0 \quad (H(x^*)h^0, h^0) \geq 0),$$

որը հակասում է թեորեմի ենթադրությանը:



Պարզագույն դեպքերում էքսպրեմումի առաջին և երկրորդ կարգի անհրաժեշտ ու բավարար պայմանները էֆեկտիվ միջոցներ են ֆունկցիայի էքսպրեմումի կեպերը ճշգրիփ գրնելու համար:

Օրինակ: Գրնել

$$f(x) = x_1^3 + x_2^2 + x_3^2 + x_2 x_3 - 3x_1 + 6x_2 + 2$$

Փունկցիայի էքսպրեմումի կեպերը R^3 -ի վրա:

Լուծում: Հայ մինիմումի անհրաժեշտ պայմանի՝ ունենք

$$f'_{x_1} = 3x_1^2 - 3 = 0, \quad f'_{x_2} = 2x_2 + x_3 + 6 = 0, \quad f'_{x_3} = 2x_3 + x_2 = 0 :$$

Լուծելով այս համակարգը, կսպանանք երկու սպացիոնար կեպ՝

$$x^1 = (1, -4, 2) \text{ և } x^2 = (-1, -4, 2) :$$

Ունենք նաև, որ

$$f''_{x_1 x_1} = 6x_1, \quad f''_{x_1 x_2} = 0, \quad f''_{x_1 x_3} = 0,$$

$$f''_{x_2 x_2} = 2, \quad f''_{x_2 x_3} = 1, \quad f''_{x_3 x_3} = 2 :$$

Այժմ յուրաքանչյուր սպացիոնար կեփի համար կարելի է կազմել հետիանը և սպուգել նրա նշանը: x^1 կեփի համար հետիանը ունի հետևյալ փեսքը.

$$H(x^1) = \begin{pmatrix} 6 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} :$$

Քանի որ

$$\Delta_1 = 6, \quad \Delta_2 = \begin{vmatrix} 6 & 0 \\ 0 & 6 \end{vmatrix} = 12 > 0, \quad \Delta_3 = 18 > 0,$$

ապա x^1 -ը լոկալ մինիմումի կեփ է: Ուսումնասիրենք x^2 կեփը:
Այդ կեփում հետիանը ունի հետևյալ փեսքը.

$$H(x^2) = \begin{pmatrix} -6 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} :$$

Քանի որ $\Delta_1 = -6 < 0$, $\Delta_2 = -12 < 0$, $\Delta_3 = -18 < 0$, ապա էքսպրեմումի բավարար պայմանները փեղի չունեն: Սպուգենք երկրորդ կարգի անհրաժեշտ պայմանները: Առաջին կարգի գլխավոր մինորներն են՝ -6 , 2 , 2 թվերը: Երկրորդ կարգի գլխավոր մինորներն են՝ 3 , -12 , -12 : Երրորդ կարգի գլխավոր մինորը հավասար է Δ_3 -ի, որը բացասական է: Այսպիսով, x^2 կեփում էքսպրեմումի երկրորդ կարգի անհրաժեշտ պայմանները չեն կապարվում: Նեփեսքը, x^2 կեփը էքսպրեմումի կեփ չէ:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Գլուխ էլ $f(x)$ ֆունկցիայի էքսպրեսումի կեպերը.

$$f(x) = x_1^3 + x_2^2 + x_3^2 - 4x_1x_2 + 3x_1 + 2x_3 \rightarrow extr :$$

2. Սպուզել, արդյոք $(1, 1)$ կեպը հեփայալ ֆունկցիայի էքսպրեսումի կեպ է, թե ոչ.

$$f(x) = (x_2 - x_1)^2 + (1 - x_1)^2 + 10(x_2 - 1)^2 :$$

Գլուխ 2

Գրադիենտային մեթոդը

Գրադիենտային մեթոդը դասվում է դիֆերենցելի ֆունկցիաների մինիմիզացիայի թվային հիմնական մեթոդների շարքին: Այդ մեթոդի էռլայունը շաբ պարզ է: Եթե $f(x)$ ֆունկցիան դիֆերենցելի է, ապա նրա հակագրադիենտը՝ $h = -f'(x)$ վեկտորը, յուրաքանչյուր x կետում ցույց է տալիս ֆունկցիայի **նվազման ուղղությունը**:

Դա հիմք է տալիս ենթադրել, որ կամայական սկզբնական x^0 կետից սկսվող և $x^{k+1} = x^k - \alpha_k f'(x_k)$ ($\alpha_k > 0$) ռեկուրենտ առնչությամբ կառուցված հաջորդականության անդամները մեծ k ինդեքսների դեպքում մոփ կլինեն f -ի մինիմումի կետին: Այսպես այս ենթադրությունը հիմնավորվում է որոշ դասի ֆունկցիաների և α_k թվերի հափոկ եղանակներով ընդունակությունների դեպքերում: Ֆունկցիայի մինիմիզացիայի բազմազան ալգորիթմների և նրանց պրակտիկ իրականացումների հետ կարելի է ծանոթանալ [3, 4, 6] աշխատանքներում:

2.1 Ֆունկցիայի մինիմիզացիայի գրադիենտային եղանակների ընդհանուր նկարագրությունը

Սահմանում 2.1.1: h վեկտորը կոչվում է f ֆունկցիայի նվազման ուղղություն x կերպում, եթե բավականաչափ փոքր դրական α թվերի համար տեղի ունի

$$f(x + \alpha h) < f(x)$$

անհավասարությունը:

Այլ խոսքով, h -ը այն վեկտորն է, որի ուղղությամբ բավականաչափ փոքր շարժվելիս կարելի է ֆունկցիայի արժեքները փոքրացնել:

Լեմմա 2.1.1: Հիցուք f -ը դիմերենցելի x կերպում և h -ն այնպիսի վեկտոր է, որ տեղի ունի

$$(f'(x), h) < 0$$

անհավասարությունը: Այդ դեպքում h -ը f -ի նվազման ուղղություն x կերպում :

► Քանի որ f -ը դիմերենցելի է, ապա

$$f(x + \alpha h) = f(x) + \alpha[(f'(x), h) + \frac{o(\alpha)}{\alpha}] :$$

Այսպեսից, բավականաչափ փոքր դրական α թվերի համար միջակ փակագծերում գրած արդահայփությունը դառնում է բացասական: Այնպես որ կսրանանք

$$f(x + \alpha h) < f(x) :$$



Դիգողություն: Մասնավորապես, որպես նվազման ուղղություն կարելի է վերցնել $h = -f'(x)$, որը կոչվում է հա-

կազրադիենքի ուղղություն: Կարելի է ցույց տալ, որ հակազրադիենքը տալիս է ֆունկցիայի ամենաարագ նվազման ուղղությունը:

Գրադիենտային վայրէջքի մեթոդները կառուցվում են հեփևյալ կերպ: Ընդունակում է կամայական x^0 կեզ R^n տարածությունից և կառուցվում է

$$x^{k+1} = x^k + \alpha_k h^k, \quad k = 0, 1, 2, \dots \quad (2.1.1)$$

ուկուրենք առնչությունը: Այսպես $h^k = -f'(x^k)$, իսկ α_k թվերը կոչվում են քայեր, որոնք ընդունակում են որոշակի օրինաչափությամբ: Տայպի են քայլի ընդունակության մի քանի եղանակներ, որոնք ներկայացվում են սպոռներում:

1. **Քայլի ընդունակության ապրիորի եղանակը:** Այս դեպքում α_k քայլերը դրական թվեր են, որոնք բավարարում են հեփևյալ պայմաններին.

$$\sum \alpha_k = +\infty, \quad \sum \alpha_k^2 < +\infty :$$

Մասնավորապես, այս պայմաններին բավարարում են

$$\alpha_k = \frac{1}{k+1}, \quad \alpha_k = \frac{\ln(k+1)}{k+1}, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

թվային հաջորդականությունները:

2. **Քայլի ընդունակության ամենաարագ վայրէջքի եղանակը:** Այս դեպքում $\alpha_k > 0$ քայլերը ընդունակում են հեփևյալ կերպ: Կազմում են $g(\alpha) \equiv f(x^k + \alpha h^k)$ ֆունկցիան և գրնում նրա մինիմումի կեպը $(0, \infty)$ միջակայքի վրա: Այն կեպը, որի մինիմումը հասանելի է համարվում է α_k , այսինքն՝

$$\alpha_k \equiv \arg \min_{\alpha > 0} g(\alpha) :$$

Որոշ դասի ֆունկցիաների համար կարելի է սպանալ անալիֆիկ բանաձևեր α_k քայլերի որոշման համար, ինչպես հետևյալ օրինակում:

Օրինակ: Դիցուք $f(x) = 1/2(\mathbf{A}x, x) + (b, x)$, որտեղ \mathbf{A} -ն ($n \times n$) չափանի սիմետրիկ, դրական որոշյալ մագրից է, իսկ b -ն n չափանի վեկտոր է: Կարելի է ցույց փակ, որ f -ը ուռուցիկ է, ունի միակ մինիմումի կետը R^n -ի վրա և նրա գրադիենտը որոշվում է հետևյալ բանաձևով. $f'(x) = \mathbf{A}x + b$: Այս դեպքում ունենք

$$\begin{aligned} g(\alpha) &\equiv f(x^k + \alpha h^k) = 1/2[\mathbf{A}(x^k + \alpha h^k), x^k + \alpha h^k] + \\ &+ (b, x^k + \alpha h^k) = \alpha^2[1/2(\mathbf{A}h^k, h^k)] + \\ &+ \alpha(\mathbf{A}x^k + b, h^k) + (1/2\mathbf{A}x^k + b, x^k) : \end{aligned}$$

Դժվար չէ նկապել, որ սպացված քառակուսային եռանդամը հասնում է իր փոքրագույն արժեքին R^n -ի վրա հետևյալ կետում.

$$\alpha_k = -\frac{(\mathbf{A}x^k + b, h^k)}{(\mathbf{A}h^k, h^k)} = -\frac{(f'(x^k), h^k)}{(\mathbf{A}h^k, h^k)} \geq 0 \quad (2.1.2)$$

Կետում: Հետևյալ,

$$f(x^k + \alpha_k h^k) = \min_{\alpha \geq 0} f(x^k + \alpha h^k) = \min_{\alpha \in R^n} f(x^k + \alpha h^k) :$$

3. Քայլի ընդունակության կիսման եղանակը: Ֆիքսում ենք որևէ դրական ε թիվ $(0, 1)$ միջակայքից և $\alpha = 1$ թվի համար սպուզում ենք

$$f(x^k - \alpha f'(x^k)) - f(x^k) \leq -\varepsilon \alpha \|f'(x^k)\|^2 \quad (2.1.3)$$

անհավասարությունը: Եթե այն փեղի ունի, ապա α_k -ն համարում ենք հավասար α -ի: Հակառակ դեպքում α -ն կիսում

Ենք և նորից սպուզում (2.1.3) անհավասարությունը և այսպես շարունակ: Եթե որևէ p -րդ քայլում բավարարվում է (2.1.3) անհավասարությունը, ապա $\alpha_k = \frac{1}{2^p}$:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

- Գտնել հեփայալ ֆունկցիաների էքսպրեմումի կեպերը ամենաարագ վայրէջի մեթոդով:

Սկզբնական x^0 կեպից սկսած կառուցել $\{x^k\}$ հաջորդականությունը (2.1.1) ռեկուրենտ առնչությամբ և քայլերի ընդունությունը կապարել (2.1.2) բանաձևով: Եթե $\|f'(x^k)\| < \varepsilon_0$, ապա պրոցեսն ավարդել և x^k -ն համարել ֆունկցիայի էքսպրեմումի կեպ:

Այսպես $\varepsilon_0 > 0$ թիվը նախապես սրբած ճշգրտունն է:

ա) $f(x_1, x_2) = 5x_1^2 + 5x_2^2 - 6x_1x_2 \rightarrow \min, x^0 = (1, 1), \varepsilon_0 = 0.01;$

բ) $-3x_1^2 - 2x_2^2 + x_2 + 6x_2 - 15 \rightarrow \max, x^0 = (0, 1), \varepsilon_0 = 0.1;$

գ) $x_1^2 + x_2^2 + 2x_1x_2 + x_2 \rightarrow \min, x^0 = (1, 0), \varepsilon_0 = 0.01 :$

- Դիցուք f -ը երկու անգամ դիֆերենցելի է x կեպում և

$$(f'(x), h) = 0, (f''(x), h) < 0 :$$

Ապացուցել, որ h -ը f ֆունկցիայի նվազման ուղղություն է:

3. Դիցուք $H(x) = f''(x)$ հեսխանը դրական որոշյալ է և $f'(x) \neq 0$: Ապացուցել, որ

$$h = -H(x)^{-1}f'(x)$$

վեկտորը f ֆունկցիայի նվազման ուղղություն է:

Առաջադրանք 1: Գրել ծրագիր, որը մինիմիզացնում է $f(x) = 1/2(\mathbf{A}x, x) + (b, x)$ ֆունկցիան R^n -ի վրա: Այսպես է առաջանալ $(n \times n)$ չափանի սիմետրիկ, դրական որոշյալ մաքրից է, իսկ b -ն n չափանի վեկտոր է: Մուտքի փվյալներն են $\mathbf{A}, b, x^0, n, \varepsilon, \varepsilon_0$ պարամետրերը: Այսպես էլ ճշգրտյունն է: Կառուցել $\{x^k\}$ հաջորդականությունը գրադիենտային իջեցման երեք մեթոդներով և համեմատել դրանք քայլերի քանակի պեսակետից: Եթե $\|f'(x^k)\| < \varepsilon_0$, ապա պրոցեսն ավարտել և համարել x^k -ն մինիմումի կետ: Նամեմատել սրացված արդյունքները $x^* = \mathbf{A}^{-1}b$ վեկտորի հետ, որը f -ի մինիմումի կեպն է :

2.2 Քայլի կիսման եղանակի գուգամիկության թեորեմը

Լեմմա 2.2.1: Դիցուք f ֆունկցիայի համար ճիշդր են հետևյալ պայմանները.

- 1) f ֆունկցիայի գրադիենտը բավարարում է L լիազից պայմանին, այսինքն գոյություն ունի այնպիսի $L > 0$ հաստատուն, որ

$$\|f'(x) - f'(y)\| \leq L\|x - y\| \quad \forall x, y \in R^n :$$

- 2) f -ը ներքեւից սահմանափակ է, այսինքն՝ գոյություն ունի այնպիսի $m > 0$ թիվ, որ տեղի ունի

$$f(x) \geq m \quad \forall x \in R^n$$

անհավասարությունը:

Այդ դեպքում քայլի կիսման եղանակով վերջավոր քայլի ընթացքում ընդունվում է α_k -ն և

$$\alpha_k > (1 - \varepsilon)/L > 0, \quad k = 0, 1, 2, \dots : \quad :$$

► Դիցուք $h^k = -f'(x^k)$: Տաճառայն Լազրանժի միջին արժեքի վերաբերյալ թեորեմի՝ գոյություն ունի $\theta \in (0, 1)$ հաստափուն այնպիսին, որ եթե $\alpha > (1 - \varepsilon)/L$, ապա

$$\begin{aligned} f(x^k + \alpha h^k) - f(x^k) &= (f'(x^k + \alpha \theta h^k), \alpha h^k) = \\ &= (f'(x^k + \alpha \theta h^k) - f'(x^k), \alpha h^k) + \alpha(f'(x^k), h^k) \leq \\ &\leq \|L\alpha \theta h^k\| \|\alpha h^k\| - \alpha \|f'(x^k)\|^2 \leq L\alpha^2 \|f'(x^k)\|^2 - \\ &- \alpha \|f'(x^k)\|^2 = -\alpha \|f'(x^k)\|^2(1 - \alpha L) \leq -\varepsilon \alpha \|f'(x^k)\|^2 : \end{aligned}$$

◀

Թեորեմ 2.2.1: Դիցուք f ֆունկցիան բավարարում է **լեռմա 2.2.1-ի** բոլոր պայմաններին և $\{x^k\}$ -ն կիսման մեթոդով կառուցված հաջորդականությունն է:

Այդ դեպքում $f'(x^k) \rightarrow 0$, եթե $k \rightarrow \infty$:

► Ունենք

$$f(x^{k+1}) - f(x^k) \leq -\varepsilon \alpha \|f'(x^k)\|^2 : \quad (2.2.1)$$

Այսպեղից հետևում է, որ $f(x^{k+1}) \leq f(x^k)$: Այսինքն, $\{f(x^k)\}$ հաջորդականությունը մոնուպոն նվազող է և ներքելից սահմանափակ է: Եթե արար, հաջորդականությունը գուգամեք է, այսինքն՝

$$f(x^k) - f(x^{k+1}) \rightarrow 0 :$$

(2.2.1)-ից հետևում է, որ

$$\|f'(x^k)\|^2 \leq \frac{f(x^k) - f(x^{k+1})}{\varepsilon \alpha_k} :$$

Այսպեղից, քանի որ, ըստ **լեմմա 2.2.1-ի**, $\alpha_k > (1-\varepsilon)/L > 0$, ապա $f'(x^k) \rightarrow 0$:



Թեորեմ 2.2.2: *Ենթադրենք գոյություն ունեն այնպիսի դրական $D > 0$, $d > 0$ հաստատուններ, որ*

$$D\|h\|^2 \geq (f''(x)h, h) \geq d\|h\|^2 \quad \forall x, h \in R^n : \quad (2.2.2)$$

Այդ դեպքում կիսման եղանակով կառուցված $\{x^k\}$ հաջորդականությունը զուգամիտում է f -ի x^* մինիմումի կետին երկրաչափական պրոցեսիայի արագությամբ:

Այսինքն՝ գոյություն ունեն $C > 0$ և $q \in (0, 1)$, հաստատուններ այնպիսին, որ

$$\|x^k - x^*\| \leq Cq^k, \quad k = 0, 1, \dots :$$

► Քանի որ $f'(x^*) = 0$, ապա, ըստ Թեյլորի բանաձևի,

$$f(x) - f(x^*) = \frac{1}{2}(f''(x^* + \theta(x - x^*))(x - x^*), x - x^*),$$

որպես $\theta \in (0, 1)$: Այսպեղից, հաշվի առնելով (2.2.2) անհավասարությունը, սպանում ենք

$$\frac{d}{2}\|x - x^*\|^2 \leq f(x) - f(x^*) \leq \frac{D}{2}\|x - x^*\| : \quad (2.2.3)$$

Դաշվի առնելով այս պայմանը և ներկայացնելով f ֆունկցիան թեյլորի բանաձևի դեսքով x կեպում՝ կունենանք

$$\begin{aligned} f(x^*) - f(x) &= (f'(x), x^* - x) + \\ &+ 1/2(f''(x + \theta(x^* - x))(x^* - x), x^* - x) \geq \\ &\geq -\|f'(x)\|\|x - x^*\| + d/2\|x - x^*\|^2 : \end{aligned}$$

Այսպեղից կսպանանք

$$f(x) - f(x^*) \leq \|f'(x)\|\|x - x^*\| - d/2\|x - x^*\|^2 : \quad (2.2.4)$$

Դաշվի առնելով նաև (2.2.3) անհավասարության ձախ մասը՝ (2.2.4)-ից կսպանանք

$$\frac{d}{2}\|x - x^*\|^2 \leq \|f'(x)\|\|x - x^*\| - d/2\|x - x^*\|^2 :$$

Եթևսաբար,

$$\|x - x^*\| \leq \frac{\|f'(x)\|}{d} : \quad (2.2.5)$$

Օգբվելով (2.2.3)-(2.2.5) անհավասարություններից՝ սպանում ենք

$$f(x) - f(x^*) \leq \frac{\|f'(x)\|^2}{d} - d/D(f(x) - f(x^*)) :$$

Այսպեղից

$$\|f'(x)\|^2 \geq d(1 + d/D)(f(x) - f(x^*)) : \quad (2.2.6)$$

Կիրառելով (2.2.6) անհավասարությունը կիսման մեթոդի

$$f(x^{k+1}) - f(x^k) \leq -\varepsilon\alpha_k\|f'(x^k)\|^2$$

անհավասարությունում՝ կսպանանք

$$f(x^{k+1}) - f(x^*) \leq [1 - \varepsilon\alpha_k d(1 + d/D)]((f(x^k) - f(x^*)) :$$

Այսպեղից, հաշվի առնելով $\alpha_k > \bar{\alpha} \equiv (1 - \varepsilon)/L > 0$
անհավասարությունը, կսպանանք

$$f(x^k) - f(x^*) \leq (f(x^0) - f(x^*))\bar{q}^k, \quad (2.2.7)$$

որպես

$$\bar{q} = 1 - \varepsilon\bar{\alpha}d(1 + d/D) :$$

Վերջապես, օգտվելով (2.2.3) և (2.2.7) անհավասարությունից, կսպանանք

$$\|x^k - x^*\| \leq \sqrt{\frac{2}{d}} \sqrt{f(x^k) - f(x^*)} \leq Cq^k,$$

որպես

$$C = \sqrt{\frac{2}{d}} \sqrt{f(x^0) - f(x^*)}, \quad q = \sqrt{\bar{q}} :$$



Քայլի կիսման եղանակի պրակտիկ իրականացումների ժամանակ սովորաբար օգտվում են նրա հերկայալ մոդիֆիկացված փարբերակից: k -րդ քայլում որպես ֆունկցիայի նվազման ուղղություն վերցնում են

$$h^k = -\frac{f'(x^k)}{\|f'(x^k)\|}$$

վեկտորը, իսկ α_k քայլի երկարությունը ընդունվում է կիսման եղանակի հերկայալ պայմանից.

$$f(x^k + \alpha h^k) - f(x^k) \leq -\alpha\varepsilon \|f'(x^k)\| : \quad (2.2.8)$$

Նաջորդ x^{k+1} կերը կառուցվում է

$$x^{k+1} = x^k + \alpha_k h^k \quad (2.2.9)$$

ռեկուրենտ առնչությամբ:

Այժմ քայլի կիսման եղանակը մեկնաբանենք հեփևյալ պարզ օրինակի միջոցով:

Օրինակ: Քայլի կիսման եղանակով գրնել

$$f(x_1, x_2) = 4x_1^2 + 4x_2^2 + 6x_1x_2$$

Փունկցիայի մինիմումի կերը R^2 -ի վրա: Որպես սկզբնական մոփավորություն վերցնել $x^0 = (-2, 1)$ կերը: ε պարամետրի արժեքը վերցնել հավասար 0.5-ի: Կարարել իրերացիայի մեկ քայլ:

Լուծում: Քայլի կիսման եղանակի իրերացիայի (2.2.9) բանաձևը այս խնդրի համար ունի հեփևյալ դեսքը.

$$x^{k+1} = \begin{pmatrix} x_1^{k+1} \\ x_2^{k+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1^k \\ x_2^k \end{pmatrix} + \alpha_k \begin{pmatrix} h_1^k \\ h_2^k \end{pmatrix}: \quad (2.2.10)$$

Մասնակի ածանցյալների և գրադիենտի նորմի համար ունենք հեփևյալ բանաձևերը.

$$f'_{x_1}(x_1, x_2) = 8x_1 + 6x_2, \quad f'_{x_2}(x_1, x_2) = 8x_2 + 6x_1, \quad (2.2.11)$$

$$\|f'(x)\| = \sqrt{(8x_1 + 6x_2)^2 + (8x_2 + 6x_1)^2}, \quad (2.2.12)$$

$$h_1^k = -\frac{8x_1^k + 6x_2^k}{\|f'(x^k)\|}, \quad h_2^k = -\frac{6x_1^k + 8x_2^k}{\|f'(x^k)\|}: \quad (2.2.13)$$

Առաջին իրերացիայում $k = 0$:

Օգբագործելով (2.2.10) – (2.2.13) բանաձևերը՝ կսրանանք

$$f'_{x_1}(x_1^0, x_2^0) = 8x_1^0 + 6x_2^0 = 8(-2) + 6 = -10,$$

$$f'_{x_2}(x_1^0, x_2^0) = 6x_1^0 + 8x_2^0 = -4,$$

$$\|f'(x^0)\| = \sqrt{(-10)^2 + (-4)^2} \approx 10.77, \quad h_1^0 = \frac{10}{10.77} \approx 0.93,$$

$$h_2^0 = \frac{4}{10.77} \approx 0.37 :$$

Դիցուք $\alpha = 1$: Այդ դեպքում, հաշվի առնելով այս արդյունքները, մեկնարկային $(-2, 1)$ արժեքը և $(2.2.10)$ -ը, կսրանանք

$$x \equiv \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 0.93 \\ 0.37 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1.07 \\ 1.63 \end{pmatrix} :$$

Առաջին իրերացիայի համար α_0 քայլի ընդունակության պայմանը ունի հետևյալ դեսքը.

$$f(x) - f(x^0) \leq -0.5\alpha \|f'(x^0)\| :$$

Կարգաբերով համապարփասխան հաշվարկներ՝ նկարում ենք, որ այս անհավասարության ձախ մասը մոդավորապես հավասար է -1.6 -ի, իսկ աջ մասը հավասար է -5.4 -ի: Շեղաբար, այն դեղի չունի: Այժմ կիսենք α թիվը և նորից սրուցենք անհավասարությունը: Այս դեպքում

$$x = (-1.58, 1.18) :$$

Քանի որ $f(x^0) = 8$, $f(x) \approx 4.16$, ապա անհավասարության ձախ մասը հավասար է $4.16 - 8 = -3.84$, իսկ աջ մասը, հեշտ է նկարել, որ հավասար է -2.69 -ի:

Այսպիսով, նշված անհավասարությունը դեղի ունի և հետևյաբար՝

$$\alpha_0 = 0.5, \quad x^1 = (-1.54, 1.18) :$$

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

ღაյլի կիսման եղանակով լուծել հետևյալ էքսպրեմումի
խնդիրները: Վերցնել $x^0 = (1, 1)$, $\varepsilon = 0.5$:
Կազմարել իդերացիայի մեկ քայլ:

- $2x_1^2 + 2x_2^2 + 4x_1 + 6x_2 - 2x_1x_2 \rightarrow \min :$
 - $-2x_1^2 - 2x_2^2 - 2x_1x_2 + 2 \rightarrow \max :$

2.3 Գծայնացման մեթոդը

Դիմումը պայմանական օպտիմիզացիայի հետևյալ խնդիրը.

$$f(x) \rightarrow \min, \quad x \in M : \quad (2.3.1)$$

Այս խնդրում f -ը դիմել է նշելի ուսուցիչ ֆունկցիա ξ , իսկ $M \subset R^n$ -ը կոմպակտ ուսուցիչ բազմություն է:

Տանք գծայնացման մեթոդի համառով նկարագրությունը:
Ընդունում ենք կամայական x^0 կեպ M բազմությունից և
կառուցում ենք $\{x_k\}$ հաջորդականությունը

$$x^{k+1} = x^k + \alpha_k h^k, \quad k = 0, 1, \dots$$

ուեկորենար առնչությամբ: Այսպես h^k վեկտորը f -ի այնպիսի նվազման ուղղություն է $x^k \in M$ կեպում, որ բավականաչափ փոքր α_k քայլերի դեպքում $x_{k+1} \in M$: h^k վեկտորի որոշման համար k -րդ քայլում լուծում ենք հեփևյալ միջանկյալ խնդիրը.

$$(f'(x^k), x - x^k) \rightarrow \min, \quad x \in M :$$

Ենթադրենք \bar{x}_k -ն այդ խնդրի որևէ լուծում է: Նշանակենք

$$\eta_k = (f'(x^k), \bar{x}_k - x^k), \quad h^k = \bar{x}_k - x^k :$$

h^k վեկտորը կոչվում է պայմանական հակագրադիենտ:

Այնհայտ է, որ $\eta_k \leq 0$: Իբրև,

$$\eta_k = \min_{x \in M} (f'(x^k), x - x^k) \leq (f'(x^k), x^k - x^k) \leq 0 :$$

Եթե $\eta_k < 0$, ապա ընդունում ենք α_k քայլը կիսման մեթոդով:

Վերցնում ենք $\alpha = 1$ և սկսում

$$f(x^k + \alpha h^k) - f(x^k) \leq \alpha \varepsilon \eta_k \quad (2.3.2)$$

անհավասարությունը: Եթե այն փեղի ունի, ապա համարում ենք $\alpha_k = 1$, հակառակ դեպքում α -ն կիսում ենք և նորից սկսում նշված անհավասարությունը և այսպես շարունակ: Եթե առաջին անգամ փեղի ունենա (2.3.2) անհավասարությունը, ապա այդ α -ն համարվում է α_k -ի արժեք և ցիկլը ավարտվում է: Այնուհետև կառուցում ենք x^{k+1} կետը ունեկութենանք առլնցությամբ.

$$x^{k+1} = x^k + \alpha_k h^k :$$

Թեորեմ 2.3.1: Դիցուք

- ա) $M \subset R^n$ -ը ուսուցիկ կոմպակտ է,
- բ) $f(x)$ -ը դիֆերենցելի է և ուսուցիկ M -ի վրա,
- գ) $f'(x)$ գրադիենտը M բազմության վրա բավարարում է L -ի պահանջմանին:

Այդ դեպքում

- 1) եթե η_k կուտակում k -րդ քայլում $\eta_k = 0$, ապա x^k -ն (2.3.1) ինդրի լուծումն է և ալգորիթմն ավարտվում է,

2) եթե $\eta_k < 0$, $k = 0, 1, 2, \dots$, ապա

$$f(x^k) \rightarrow \min_{x \in M} f(x) :$$

► Դիցուք $\eta_k = 0$: Հսկ ուռուցիկ ֆունկցիայի հիմնական անհավասարության՝ ունենք

$$f(x) - f(x^k) \geq (f'(x^k), x - x^k) \geq \eta_k = 0 \quad \forall x \in M,$$

այսինքն x^k -ն (2.3.1) խնդրի լուծումն է:

Ցույց փանք, որ h^k ուղղությամբ բավականաչափ փոքր շարժելիս մնում ենք M բազմության մեջ: Իրոք, քանի որ M -ը ուռուցիկ է, ապա

$$x^k + \alpha h^k = x^k + \alpha(\bar{x}_k - x^k) = (1 - \alpha)x^k + \alpha\bar{x}_k \in M, \quad \forall \alpha \in [0, 1] :$$

Քանի որ f -ի գրադիենտը M կոմպակտի վրա բավարարում է Լիպշիցի պայմանին և $x_k \in M$, ապա կարելի է ցույց փալ, որ վերջավոր քայլերից հետո (2.3.2) անհավասարությունը բերդի ունի և հեպևաբար α_k քայլունքով լուսաբարձրվում է: Միաժամանակ գոյություն ունի այնպիսի $\bar{\alpha} > 0$ թիվ, որ $\alpha_k > \bar{\alpha} > 0$, $k = 0, 1, \dots$ (բեն, օրինակ՝ [8], լեմմա 3.1, էջ 229):

Այժմ ապացուցենք, որ

$$f(x^k) \rightarrow \min_{x \in M} f(x) :$$

Նամածայն (2.3.2) անհավասարության՝ ունենք

$$f(x^{k+1}) \leq f(x^k) + \varepsilon \alpha_k \eta_k : \quad (2.3.3)$$

Գումարելով (2.3.3) անհավասարությունները $k \in [0 : m - 1]$ ինդեքսների համար՝ կստանանք

$$\min_{x \in M} f(x) - f(x^0) \leq f(x^m) - f(x^0) \leq \sum_{k=0}^{m-1} \alpha_k \eta_k :$$

Այսպեղից հեփևում է, որ բացասական անդամներով $\sum \alpha_k \eta_k$ շարքը զուգամեփ է: Նեփևաբար, նրա ընդհանուր անդամը ձգվում է զրոյի՝

$$\alpha_k \eta_k \rightarrow 0 : \quad (2.3.4)$$

Քանի որ $\alpha_k > \bar{\alpha} > 0$, ապա (2.3.4)-ից հեփևում է, որ $\eta_k \rightarrow 0$: Այսպեղից, ընդունված $x^{k_j} \rightarrow x^* \in M$ զուգամեփ ենթահաջորդականությունը և օգտվելով ուռուցիկ ֆունկցիայի հիմնական անհավասարությունից, կստանանք՝

$$f(x) - f(x^{k_j}) \geq (f'(x^{k_j}), x - x^{k_j}) \geq \eta_{k_j} \quad \forall x \in M : \quad (2.3.5)$$

Քանի որ $\eta_{k_j} \rightarrow 0$ և $x^{k_j} \rightarrow x^*$, ապա (2.3.5) անհավասարությունում անցնելով սահմանի, կստանանք՝

$$f(x) - f(x^*) \geq 0 \quad \forall x \in M,$$

այսինքն, x^* -ը f -ի մինիմումի կեպն է M բազմության վրա: Այսպիսով, ապացուցվեց, որ $\{f(x^k)\}$ հաջորդականության $\{f(x^{k_j})\}$ ենթահաջորդականությունը զուգամիտում է $\min_{x \in M} f(x)$: Մյուս կողմից, քանի որ $\{f(x^k)\}$ հաջորդականությունը մոնուպոն նվազող է, ապա այն նույնպես կզուգամիտի տեսքությունում:



ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Ապացուցել պնդումները հետևյալ խնդրի համար.

$$(c, x) \rightarrow \min, \quad x \in M :$$

ա) Եթե $M = \{x \in R^n / \|x - x^0\| \leq r\}$,
ապա

$$x^* = x^0 + \frac{c}{\|c\|}r$$

վեկտորը խնդրի լուծումն է:

բ) Եթե $M = \{x \in R^n / a_j \leq x_j \leq b_j, \quad j \in [1 : n]\}$,
ապա

$$x_j^* = \begin{cases} a_j, & \text{եթե } c_j \geq 0, \\ b_j, & \text{եթե } c_j < 0 \end{cases}$$

կոռորդինատներով վեկտորը խնդրի լուծումն է:

2. Գրնել $f(x) = x_1^2 + x_2^2$ ֆունկցիայի պայմանական հակագրադիենտը $x = (2, 3)$ կեպում $M = \{x \in R^2 / x_1 + x_2 \leq 6, \quad x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0\}$ բազմության վրա:

Առաջադրանք 2: Կազմել ծրագիր, որը իրականացնում է $f(x) = 1/2(\mathbf{A}x, x) + (b, x)$ ֆունկցիայի մինիմիզացիան $M = \{x \in R^n / \mathbf{C}x \leq d, \quad x \geq 0\}$ բազմության վրա պայմանական գրադիենտի մեթոդով: Այսպես \mathbf{A} -ն ($n \times n$) չափանի սիմետրիկ դրական որոշյալ մաքրից է, իսկ \mathbf{C} -ն ($m \times n$) չափանի մաքրից է: k -րդ քայլում օգտագործելով սիմպլեքս ալգորիթմը՝ սպանալ

$$\eta_k = \min_{x \in M}(f'(x^k), x - x^k)$$

խնդրի որևէ լուծում: Ալգորիթմի կանգառի համար ընդունել $|\eta_k| < \varepsilon_0$ պայմանը, որպես $\varepsilon_0 > 0$ նախապես փրփած ճշգրտություն է: Եթե նշված պայմանը կարարվում է, ապա x^k վեկտորը համարել խնդրի լուծում և ավարդել ալգորիթմը: Սկզբնական $x^0 \in M$ կետի ընդունությունը նույնպես կարարել սիմպլեքս ալգորիթմով:

2.4 Ապրիորի մեթոդի գուգամիկությունը

Թեորեմ 2.4.1: Դիցուք f -ը ուսուցիկ ֆունկցիա է՝ որոշված R^n -ի վրա և M^* -ը նրա սինհմունի կետերի բազմությունն է R^n -ի վրա: Ենթադրենք $M^* \neq \emptyset$: Դիցուք $\{x^k\}$ -ն հետևյալ ուեկտորենիք առնչությամբ կառուցված հաջորդականություն է:

$$x^0 \in R^n, \quad x^{k+1} = x^k - \alpha_k \frac{f'(x^k)}{\|f'(x^k)\|}, \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad (2.4.1)$$

որտեղ α_k -երը դրական թվեր են՝ բավարարող

$$\sum \alpha_k = +\infty, \quad \sum \alpha_k^2 < +\infty : \quad (2.4.2)$$

պայմաններին:

Այդ դեպքում

$$x^k \rightarrow \bar{x} \in M^* :$$

Այսինքն՝ $\{x^k\}$ հաջորդականությունը զուգամիտում է f -ի որևէ \bar{x} սինհմունի կետի:

► Նշանակենք $v^k = f'(x^k)$: Վերցնենք որևէ $x^* \in M^*$ կետ և հաշվենք նրա հեռավորությունը $\{x^k\}$ հաջորդականության անդամներից:

Ունենք

$$\|x^{k+1} - x^*\|^2 = \|x^k - x^*\|^2 + \frac{2\alpha_k}{\|v^k\|}(v^k, x^* - x^k) + \alpha_k^2 : \quad (2.4.3)$$

Քանի որ x^* -ը f -ի մինիմումի կեզր է M -ի վրա, ապա

$$(v^k, x^* - x^k) \leq f(x^*) - f(x^k) \leq 0 :$$

Նաշվի առնելով այս պայմանը և (2.4.3)-ը՝ կսրանանք

$$\|x^{k+1} - x^*\|^2 \leq \|x^k - x^*\|^2 + \sum_{i=0}^{m-1} \alpha_i^2 : \quad (2.4.4)$$

Քանի որ $\sum \alpha_k^2$ շարքը զուգամեր է, ապա (2.4.4) անհավասարությունից հեփսում է, որ $\{x^k\}$ -ն սահմանափակ հաջորդականություն է: Այսպեսից հեփսում է, որ սահմանափակ կլինի նաև $\{v^k\}$ հաջորդականությունը: Այսինքն, գոյություն ունի $C > 0$ թիվ այնպիսին, որ

$$\|v^k\| \leq C : \quad (2.4.5)$$

Ցույց փանք, որ գոյություն ունի ինդեքսների այնպիսի $\{k_s\}$ ենթահաջորդականություն, որ

$$(v^{k_s}, x^* - x^{k_s}) \rightarrow 0, \text{ եթե } k_s \rightarrow \infty : \quad (2.4.6)$$

Ենթադրենք հակառակը: Այդ դեպքում գոյություն ունի այնպիսի $N > 0$ թիվ, որ ինչ-որ K համարից սկսած գեղի ունի

$$(f'(x^k), x^* - x^k) < -N < 0, \forall k > K \quad (2.4.7)$$

անհավասարությունը:

Օգրվելով (2.4.3)-(2.4.7) անհավասարություններից՝ կըսպանանք

$$\|x^{k+1} - x^*\|^2 \leq \|x^0 - x^*\|^2 - \frac{2N}{C} \sum_{i=0}^k \alpha_i + \sum_{i=0}^k \alpha_i^2 : \quad (2.4.8)$$

Այս անհավասարության մեջ անցնելով սահմանի, եթք $k \rightarrow \infty$, կսպանանք, որ նրա աջ մասը ձգվում է $-\infty$, իսկ ձախ մասը ոչ բացասական թիվ է, ինչը հակասություն է: Այժմ $\{x_{k_s}\}$ ենթահաջորդականության կեզերի համար, կիրառելով ուռուցիկ ֆունկցիայի հիմնական անհավասարությունը, կունենանք՝

$$0 \geq f(x^*) - f(x^{k_s}) \geq (v^{k_s}, x^* - x^{k_s}):$$

Այսպես անցնելով սահմանի, եթք $k_s \rightarrow \infty$ և հաշվի առնելով նաև (2.4.6)-ը, կսպանանք

$$f(x^{k_s}) \rightarrow f(x^*) = \min_{x \in M} f(x):$$

Չափանի որ $\{x^{k_s}\}$ -ը սահմանափակ հաջորդականություն է, ապա նրանից կարելի է անջափել զուգամետ ենթահաջորդականություն: Ընդհանրությունը չխախսվելով, ենթադրենք որ $x^{k_s} \rightarrow \bar{x}$: Այսպեսից, օգբվելով f -ի անընդհափությունից, կսպանանք

$$f(x^{k_s}) \rightarrow f(\bar{x}) = f(x^*) = \min_{x \in M} f(x),$$

այսինքն՝ $\bar{x} \in M^*$: Ցույց փանք, որ $x^k \rightarrow \bar{x}$: Չափանի որ $x^{k_s} \rightarrow \bar{x}$, ապա կամայական $\varepsilon > 0$ թվի համար գոյություն ունի այնպիսի K համար, որ եթք $k_s > K$, ապա \bar{x} գեղի ունի

$$\|x^{k_s} - \bar{x}\|^2 < \frac{\varepsilon}{2} \tag{2.4.9}$$

անհավասարությունը: Կարող ենք նաև համարել, որ ցանկացած p համարի համար գոյություն ունի

$$\sum_{i=k_s}^{k_s+p-1} \alpha_i^2 < \frac{\varepsilon}{2} \tag{2.4.10}$$

անհավասարությունը: Օգբվելով (2.4.3) և (2.4.9)-(2.4.10) անհավասարություններից՝ սպանում ենք, որ եթէ $k_s > K$, ապա ցանկացած p բնական թվի համար փեղի ունի հեպևյալ անհավասարությունը՝

$$\|p^{k_s+p} - \bar{x}\|^2 \leq \|x^{k_s} - \bar{x}\|^2 + \sum_{i=k_s}^{k_s+p-1} \alpha_i^2 < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon:$$

Իսկ սա նշանակում է, որ

$$x^k \rightarrow \bar{x} :$$



ԽՆԴԻՐՆԵՐ

Ապրիորի մեթոդով լուծել հեպևյալ խնդիրները:
Վերցնել $x^0 = (1, 1)$, $\alpha_k = 1/k + 1$, $k = 0, 1, 2, \dots$:
Կափարել իփերացիայի երկու քայլ:

$$1. \quad 3x_1^2 + x_2^2 + 11x_2 + 3x_1 \rightarrow \min :$$

$$2. \quad -2x_1^2 - x_2^2 + 8x_1 + 6x_2 - 25 \rightarrow \max :$$

2.5 Գրադիենտի պրոյեկտման մեթոդը

Դիցուք $M \subseteq R^n$ -ը փակ ուռուցիկ բազմություն է: Նշանակենք $\Pi_M(a)$ -ով a վեկտորի **պրոյեկցիան** M բազմության վրա: Այսինքն՝ $\Pi_M(a)$ -ն M բազմության ամենամորիկ կեպն է a վեկտորից:

Ճշմարիք է հեպևյալ պնդումը (փեն, օրինակ՝ [8]):

Լեմմա 2.5.1: Π_M օպերատորը բավարարուն է L -իցիցի պայմանին $L = 1$ հաստատունով, այսինքն՝

$$\|\Pi_M(x) - \Pi_M(y)\| \leq \|x - y\| \quad \forall x, y \in R^n : \quad (2.5.1)$$

Դիբարկենք մաթեմատիկական ծրագրավորման հերթական խնդիրը՝

$$f(x) \rightarrow \min, \quad x \in M :$$

Այսպես $f(x)$ -ը դիֆերենցելի ֆունկցիա է, իսկ M -ը ուռուցիկ բազմություն է: Գրադիենտի պրոյեկման մեթոդով այս խնդրի լուծման համար կառուցվում է $\{x_k\}$ հաջորդականություն հերթական ռեկուրենտ առնչությամբ.

$$x^0 \in M, \quad x^{k+1} = \Pi_M(x^k - \alpha_k f'(x^k)), \quad k = 0, 1, 2, \dots :$$

Ուսումնասիրենք այն պայմանները, որոնց դեպքում այս հաջորդականությունը կզուգամիփի f -ի որևէ մինիմումի կերպի:

Լեմմա 2.5.2: Հիցուք f -ը θ հաստատունով ուժեղ ուռուցիկ ֆունկցիա է M ուռուցիկ բազմության վրա: Այդ դեպքում տեղի ունի հերթական անհավասարությունը.

$$(f'(x) - f'(y), x - y) \geq 2\theta \|x - y\|^2 \quad \forall x, y \in M : \quad (2.5.2)$$

► Ասք f ֆունկցիայի ուժեղ ուռուցիկության (1.1.2) սահմանման՝ կամայական $x, y \in M$ կերպի համար ունենք՝

$$f(x) - f(y) \geq (f'(x), x - y) + \theta \|x - y\|^2,$$

$$f(y) - f(x) \geq (f'(y), y - x) + \theta \|x - y\|^2 :$$

Գումարելով այս երկու անհավասարությունները՝ կստանանք (2.5.2) անհավասարությունը:



Նենվելով այս արդյունքների վրա՝ ապացուցենք պրոյեկման մեթոդի զուգամիտության հեփսևալ թեորեմը:

Թեորեմ 2.5.1: Դիցուք f -ը θ հաստափունով ուժեղ ուռուցիկ ֆունկցիա ℓM փակ ուռուցիկ բազմության վրա: Ենթադրենք նաև, որ f' գրադիենտը բավարարում ℓL պաշտիքի պայմանին M բազմության վրա $L > 0$ հաստափունով, այսինքն

$$\|f'(x) - f'(y)\| \leq L\|x - y\| \quad \forall x, y \in M :$$

Այդ դեպքում, եթե պրոյեկման մեթոդում որպես α_k քայլեր վերջնենք միևնույն հաստափունը $(0, \frac{4\theta}{L^2})$ միջակայքից, ապա $\{x^k\}$ հաջորդականությունը կուգամիտի f -ի միակ մինիմումի կետին երկրաչափական պրոցեսիայի արագությամբ:

► Դիպարկենք հեփսևալ օպերատորը $\mathbf{A}_\alpha : M \rightarrow M$,

$$\mathbf{A}_\alpha(x) \equiv \Pi_M(x - \alpha f'(x)) :$$

Ցույց դանք, որ այն սեղմող օպերատոր է: Օգտագործելով (2.5.1) – (2.5.2) անհավասարությունները՝ կունենանք.

$$\begin{aligned} \|\mathbf{A}_\alpha(x) - \mathbf{A}_\alpha(y)\|^2 &= \|\Pi_M(x - \alpha f'(x)) - \Pi_M(y - \alpha f'(y))\|^2 \leq \\ &\leq \|x - \alpha f'(x) - y + \alpha f'(y)\|^2 \leq \|x - y + \alpha(f'(y) - f'(x))\|^2 = \\ &= \|x - y\|^2 + 2\alpha(x - y, f'(y) - f'(x)) + \alpha^2\|f'(x) - f'(y)\|^2 = \\ &\leq \|x - y\|^2(1 - 4\theta\alpha + \alpha^2 L^2) : \end{aligned} \quad (2.5.3)$$

Հնդրենք α այսես, որ

$$q \equiv \sqrt{1 - 4\alpha\theta + \alpha^2 L^2}$$

թիվը փոքր լինի մեկից: Եթե $\alpha \in (0, \frac{4\theta}{L^2})$, ապա $q < 1$ և հետևաբար \mathbf{A}_α օպերատորը կլինի սեղմող: Դիցուք x^* -ը նրա անշարժ կեպն է M բազմության վրա, այսինքն՝

$$\Pi_M(x^* - \alpha f'(x^*)) = x^* : \quad (2.5.4)$$

Ցույց դանք, որ այդ անշարժ կեպը f -ի մինիմումի կեպն է: Իրոք, քանի որ պրոյեկտման օպերատորը բավարարում է

$$(\Pi_M(a) - a, x - \Pi_M(a)) \geq 0 \quad \forall a \in R^n, \quad \forall x \in M \quad (2.5.5)$$

անհավասարությանը (պես, օրինակ՝ [8]), ապա այսպեղ պեղադրելով $a = x^* - \alpha f'(x^*)$, $\Pi_M(a) = x^*$ և հաշվի առնելով (2.5.4)-ը, կստանանք՝

$$\begin{aligned} (x^* - x^* + \alpha f'(x^*), x - x^*) &\geq 0 \Rightarrow \\ \Rightarrow (f'(x^*), x - x^*) &\geq 0 \quad \forall x \in M : \end{aligned} \quad (2.5.6)$$

Վերջապես, հաշվի առնելով նաև ուռուցիկ ֆունկցիայի հիմնական անհավասարությունը, (2.5.6)-ից կունենանք

$$f(x) - f(x^*) \geq (f'(x^*), x - x^*) \geq 0 \quad \forall x \in M,$$

այսինքն x^* -ը f -ի մինիմումի կեպն է:

Բացի դրանից (2.5.3)-ից հետևում է, որ

$$\|x^{k+1} - x^*\| = \|\mathbf{A}_\alpha x^k - \mathbf{A}_\alpha x^*\| \leq q \|x^k - x^*\| \leq \dots$$

$$\leq q^{k+1} \|x^0 - x^*\| :$$

Իսկ սա նշանակում է, որ $\{x^k\}$ հաջորդականությունը զուգամիտում է x^* կեպին երկրաչափական պրոգրեսիայի արագությամբ:



ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Դիցուք $a \in R^n$ կամայական կեպ է: Ապացուցել, որ եթե

ա) $M = \{x \in R^n / \|x - x^0\| \leq r\}$,
ապա

$$\Pi_M(a) = x^0 + \frac{a - x^0}{\|a - x^0\|}r;$$

բ) եթե $M = \{x \in R^n / b_j \leq x_j \leq c_j, j \in [1 : n]\}$,
ապա

$$(\Pi_M(a))_j = \begin{cases} b_j, & \text{եթե } a_j < b_j \\ a_j, & \text{եթե } b_j \leq a_j \leq c_j \\ c_j, & \text{եթե } a_j > c_j; \end{cases}$$

գ) եթե $M = \{x \in R^n / x_j \geq 0, j \in [1 : n]\}$,
ապա

$$\Pi_M(a) = (\max(0, a_1), \dots, \max(0, a_n)) :$$

Առաջադրանք 3: Կազմել ծրագիր, որը գրադիենտի պրոցեկտման մեթոդով կիրականացնի

$$f(x) = 1/2(\mathbf{A}x, x) + (b, x)$$

քառակուսային ֆունկցիայի մինիմիզացիան գնդի և զուգահեռանիստի վրա: Որպես պրոյեկտման օպերատորներ վերցնել վերևում նշված բանաձևերը: L հասպատունը վերցնել \mathbf{A} մաքրիցի նորմը, ուժեղ ուսուցիկության θ հասպատունը վերցնել մաքրիցի մինիմալ սեփական արժեքը, իսկ

$$\alpha_k = \frac{2\theta}{L^2} :$$

Կանգառի քայլ համարել $\|x^{k+1} - x^k\| < \varepsilon_0$ պայմանը, որպես $\varepsilon_0 > 0$ նախապես դրված ճշգրություն է:

Գլուխ 3

Ուռուցիկ անալիզ

Ուռուցիկ անալիզը մաթեմատիկական անալիզի բաժին է, որին ուսումնասիրում է ուռուցիկ բազմությունների և ուռուցիկ ֆունկցիաների հավելությունները:

Ուռուցիկ անալիզի գաղափարները և փասփերը ֆունդամենտալ նշանակություն ունեն օպպիհմիզացիայի թվային մեթոդների գետությունում: Դրանք լայն կիրառություններ ունեն նաև կիրառական մաթեմատիկայի այնպիսի բնագավառներում ինչպիսիք են՝ խաղերի գետությունը, զործույթների հետազոտումը, մաթեմատիկական էկոնոմիկան և այլն:

Այս գլուխը կարելի է դիմարկել որպես ուռուցիկ անալիզի ներածություն: Այսպես բերված փասփերը և պնդումները օգգագործվում են հետազոտում մաթեմատիկական ծրագրավորման խնդիրներում Լազրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդը հիմնավորելու համար: Նշենք, որ կան նաև լրացուցիչ փասփեր, որոնք ձևակերպված են խնդիրների գետով:

Հարկ ենք համարում նշել, որ ուռուցիկ անալիզի ժամանակակից մեթոդներին կարելի է ծանոթանալ [5, 7, 11] աշխատանքներում:

3.1 Ուռուցիկ բազմությունների անջափման թեորեմները

Սահմանում 3.1.1: Դիցուք $p \in R^n$ -ն $n \leq q$ որոշական վեկտոր է, իսկ α -ն իրական թիվ է:

$$H = \{x \in R^n / (p, x) = \alpha\}$$

բազմությունը կոչվում է **հիպերհարթություն**, իսկ

$$H_+ = \{x \in R^n / (p, x) \geq \alpha\}, \quad H_- = \{x \in R^n / (p, x) \leq \alpha\}$$

բազմությունները՝ այդ հիպերհարթությամբ ծնված կիսարարածություններ:

Սահմանում 3.1.2: $M_1, M_2 \subseteq R^n$ բազմությունները կոչվում են **անջափկող հիպերհարթությամբ**, եթե q -րդությունը ունի այնպիսի $p \neq 0$ վեկտոր, որ

$$(p, x) \leq (p, y) \quad \forall x \in M_1, \quad \forall y \in M_2 :$$

Սա նշանակում է, որ q -րդությունը ունի այնպիսի H հիպերհարթություն, որ

$$M_1 \subseteq H_-, \quad M_2 \subseteq H_+ :$$

Թեորեմ 3.1.1: Դիցուք $M_1, M_2 \subseteq R^n$ այնպիսի ուռուցիկ բազմություններ են, որ $M_1 \cap M_2 = \emptyset$: Այդ դեպքում նրանք անջափկում են հիպերհարթությամբ:



Ձեռքեմի ապացույցը հենվում է հեփսյալ երկու պընդումների վրա:

Լեմմա 3.1.1: *Եթե M -ը փակ ուռուցիկ բազմություն է և $a \notin M$, ապա այդ կետը հիպերհարթությամբ անջարվում է M բազմությունից:*



Գրնենք a կետի պրոեկցիան M բազմության վրա: Ցույց փանք, որ այն գոյություն ունի և միակն է: Վերցնենք a կենդրոնով և $r \equiv \inf_{x \in M} \|a - x\| + \varepsilon$ շառավղով $B_r(a)$ զունդը, որդեռ $\varepsilon > 0$ ֆիքսած թիվ է: Քանի, որ զունդը փակ սահմանափակ բազմությունն է, ապա $M \cap B_r(a)$ հարումը կունպակի է: Տեփևաբար, a կետի հեռավորությունը այդ հարումից հասանելի է: Դժվար չէ համոզվել, որ այդ կետը ամենամոքիկն է նաև M բազմությունից, այսինքն դա $\Pi_M(a)$ կեպն է: Ցույց փանք $\Pi_M(a)$ -ի միակությունը: Ենթադրենք գոյություն ունի երկու ամենամոքիկ կեպ: Դիցուք դրանք b, c կեպերն են: Եթե a, b, c կեպերը եռանկյուն են կազմում, ապա այն հավասարարուն է, որի սրունքը հավասար է $d \equiv \inf_{x \in M} \|x - a\|$, իսկ հիմքը $[c, b]$ հարվածն է: Քանի, որ M ուռուցիկ է, ապա $[c, b] \in M$: Տեփևաբար a զագաթից փարած բարձության հիմքը $[c, b]$ հարվածի միջնակեպն է: Քանի որ բարձությունը փոքր է սրունքից և սրունքը մինիմալ հեռավորությունն է, ապա սրացանք հակասություն: Նշենք նաև a, b, c կեպերը միևնույն գծի վրա գրնվել չեն կարող, քանի որ $a \notin M$: Այժմ $[\Pi_M(a), a]$ հարվածի g միջնակեպով փանենք հիպերհարթություն, որի նորմալը $a - \Pi_M(a)$ վեկտորն է: Ցույց փանք, որ այդ հիպերհարթությունը անջարվում է a կեպը M բազմությունից: Դիցուք H_+ այն կիսադրածությունն է, որը պարունակում է a կեպը, իսկ H_-

կիսապարածությունը չի պարունակում a -ն: Ցույց փանք, որ

$$M \subset H_- :$$

Նախ պարզ է, որ g կեփի պրոեկցիան M բազմության վրա $\Pi_M(a)$ կեզն է: Ենթադրենք, որ գոյություն ունի $e \in M \cap H_-$: Այդ դեպքում $g, \Pi_M(a), e$ գագաթներով եռանկյան մեջ g գագաթից փարված բարձրության հիմքը կպատկանա $[\Pi_M(a), e] \subseteq M$ հարվածին և այդ բարձրությունը փոքր է $[g, \Pi_M(a)]$ հարվածի երկարությունից, որը հակասություն է, քանի որ այն g կեփի մինիմալ հեռավորությունն է M բազմությունից:



Լեմմա 3.1.2: Դիցուք M ուռուցիկ բազմություն է, $իսկ$ $a \notin M$: Այդ դեպքում a կերպ հիպերհարթությամբ անշարժում է M բազմությունից:

► Եթե $a \notin \overline{M}$, ապա հանգում ենք նախորդ դեպքին, քանի որ այս դեպքում a կերպ կարելի է հիպերհարթությամբ անշարժել \overline{M} բազմությունից հետևաբար՝ M բազմությունից:

Այժմ ենթադրենք, որ a -ն M -ի եզրային կեփ է: Այդ դեպքում գոյություն ունի այնպիսի $\{x^k\} \notin \overline{M}$ հաջորդականություն, որ $x^k \rightarrow a$: Նամածայն լեմմա 3.1.1-ի յուրաքանչյուր x^k կեփ կարելի է անշարժել M բազմությունից հիպերհարթությամբ: Դա նշանակում է, որ գոյություն ունեն այնպիսի p^k միավոր վեկտորներ, որ

$$(p^k, x) \leq (p^k, x^k) \quad \forall x \in M :$$

Չսահմանափակելով ընդհանրությունը, կարելի է ենթադրել, որ $p^k \rightarrow p^0 \neq 0$: Անցնելով սահմանի՝ կսրանանք

$$(p^0, x) \leq (p^0, a) \quad \forall x \in M,$$

ինչը նշանակում է a կեզի և M բազմության անջափում հիպերհարթությամբ:



Այժմ անցնենք թեորեմի ապացույցին: Նշանակենք $M \equiv M_1 - M_2 : M$ -ը ուռուցիկ է և քանի որ $M_1 \cap M_2 = \emptyset$, ապա $0 \notin M$: Տամածայն լենմա 3.1.2-ի՝ 0 կեզը կարելի է անջափել M բազմությունից: Դա նշանակում է, որ գոյություն ունի այնպիսի $p \neq 0$ վեկտոր, որ

$$(p, x - y) \leq 0 \quad \forall x \in M_1, \forall y \in M_2 :$$

Այսպեղից,

$$(p, x) \leq (p, y) \quad \forall x \in M_1, \forall y \in M_2 :$$



Ներևանք 3.1.1: Դիցուք $M \subseteq R^n$ -ը ուռուցիկ բազմություն է, իսկ a -ն նրա եզրային կետը: Այդ դեպքում ակերպով կարելի է տանել այնպիսի հիպերհարթություն, որ M բազմությունը ընկած լինի այդ հիպերհարթությամբ ծնված կիսադրածություններից որևէ մեկում:

Այդպիսի հիպերհարթությունը կոչվում է **հենան հիպերհարթություն**:

Սահմանում 3.1.3: Դիցուք M_1 և $M_2 \subseteq R^n$: Կասենք, որ այդ բազմությունները **խիստ** են անջարկվում հիպերհարթությամբ, եթե գոյություն ունեն այնպիսի p վեկտոր և $\varepsilon > 0$ թիվ, որ

$$(p, x) \leq (p, y) - \varepsilon \quad \forall x \in M_1, \forall y \in M_2 :$$

Ներագա դասախոսությունների որոշ թեորեմների, մասնավորապես Լագրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդի, հիմնավոր շարադրման համար կարևոր է հերքույթայի պնդումը, որը բերում ենք առանց ապացույցի (դեռ, օրինակ՝ [7-8]):

Թեորեմ 3.1.2: Դիցուք $M_1 \subset R^n$ փակ ուռուցիկ բազմություն է, իսկ $M_2 \subset R^n$ ուռուցիկ կոմպակտ է և

$$M_1 \cap M_2 = \emptyset :$$

Այդ դեպքում այս բազմությունները խիստ անջապվում են հիպերիարթությամբ:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

- Գրել այն հիպերիարթության հավասարումը, որն անջապում է $(-1, 2, 1, -3)$ կետը $M \subseteq R^4$ բազմությունից, որը փրկում է անհավասարությունների հերկայալ համակարգով.

$$\begin{cases} 5x_1 + x_2 - 5x_3 - 3x_4 \leq 1, \\ -3x_2 - 2x_2 + 5x_3 + x_4 \leq 2, \\ 3x_2 + x_3 + 2x_4 \leq 0, \\ x_1 + x_2 + 3x_3 - x_4 \leq 9 : \end{cases}$$

- Ապացուցել հերկայալ պնդումը: Որպեսզի $M \subseteq R^n$ փակ բազմությունը լինի ուռուցիկ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ ցանկացած $b \notin M$ կետ խիստ անջապվի հիպերիարթությամբ M բազմությունից:
- Դիցուք ուռուցիկ բազմության պրված կերպով կարելի է փանել երկու հենման հիպերիարթություն: Ապացուցել, որ այդ կերպով անցնում են անթիվ բազմության հենման հիպերիարթություններ:

4. Դիցուք $M_1, M_2 \subset R^n$ այնպիսի ուռուցիկ բազմություններ են, որ

$$intM_2 \neq \emptyset \text{ և } M_1 \cap intM_2 = \emptyset :$$

Ապացուցել, որ M_1 և M_2 բազմությունները անջարվում են հիպերհարթությամբ:

3.2 Կարաթեոդորի թեորեմը

Սահմանում 3.2.1: Դիցուք M -ը R^n -ի ենթաբազմություն է: Այդ բազմության **սոռուցիկ բաղանք** կոչվում է հետևյալ բազմությունը.

$$convM \equiv \{y \in R^n / y = \sum_{i=1}^k \alpha_i x^i, x^i \in M,$$

$$\sum_{i=1}^k \alpha_i = 1, \alpha_i \geq 0, i \in [1 : k], k = 1, 2, \dots\} :$$

Լեմմա 3.2.1: Դիցուք n զրոյական $x \in R^n$ վեկտորը ներկայացվում է $X = \{x^1, x^2, \dots, x^m\}$ համախմբի վեկտորների գծային ոչ բացասական կոմբինացիայով (գծային կոմբինացիայի գործակիցները ոչ բացասական թվեր են): Այդ դեպքում x -ը ներկայացվում է նաև այդ համակարգի գծորեն անկախ մի ենթահամակարգի վեկտորների գծային ոչ բացասական կոմբինացիայի միջոցով:

► Դիցուք

$$x = \sum_{i=1}^m \alpha_i x^i, \alpha_i \geq 0, i \in [1 : m] :$$

Եթե X համախմբի վեկտորները գծորեն անկախ են, ապա պնդումն ապացուցված է: Դիցուք այժմ X համախմբի վեկտորները գծորեն կախված են: Այդ դեպքում գոյություն ունեն $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m$ թվեր, որոնցից գոնեն մեկը զրո չէ այնպիսին, որ

$$x = \sum_{i=1}^m \lambda_i x^i :$$

Կարող ենք ենթադրել, որ այդ զործակիցնեից որևէ մեկը դրական է: Նշանակենք

$$\alpha_0 \equiv \min_{\lambda_i > 0} \frac{\alpha_i}{\lambda_i} = \frac{\alpha_s}{\lambda_s} :$$

Ունենք՝

$$x = \sum_{i=1}^m \alpha_i x^i - \alpha_0 \sum_{i=1}^m \lambda_i x^i = \sum_{i=1}^m (\alpha_i - \alpha_0 \lambda_i) x^i :$$

Ակնհայտ է, որ

$$\alpha_s - \alpha_0 \lambda_s = 0 \text{ և } \alpha_i - \alpha_0 \lambda_i \geq 0 \quad \forall i :$$

Այսպեղից հեփսում է, որ x վեկտորը ներկացվում է X -ի ինչ-որ վեկտորների ոչ բացասական կոմբինացիայով, որոնց քանակը փոքր է m -ից: Այսպես շարունակելով՝ կհանգենք գծորեն անկախ համակարգի:



Թեորեմ 3.2.1: Դիցուք $x \in R^n$ վեկտորը ներկայացվում է հետևյալ տեսքով.

$$x = \sum_{i=1}^m \lambda_i x^i, \quad \lambda_i \geq 0, \quad i \in [1 : m], \quad \sum_{i=1}^m \lambda_i = 1, \quad m > n : \tag{3.2.1}$$

Այդ դեպքում $X = \{x^1, \dots, x^m\}$ համախմբի մեջ գոյություն ունի այնպիսի մի $\{x^{i_1}, x^{i_2}, \dots, x^{i_{n+1}}\}$ ենթահամախումբ և n բացասական $\alpha_{i_1} \geq 0, \alpha_{i_2} \geq 0, \dots, \alpha_{i_{n+1}} \geq 0$ թվեր, որ $\sum_{j=1}^{n+1} \alpha_{i_j} = 1$ և

$$x = \sum_{j=1}^{n+1} \alpha_{i_j} x^{i_j} :$$

► Դիպարկենք $(x, 1) \in R^{n+1}$ վեկտորը: Լսու (3.2.1)-ի՝ ունենք

$$(x, 1) = \sum_{i=1}^m \lambda_i (x^i, 1) :$$

Համաձայն լեմմա 3.2.1-ի՝ գոյություն ունեն վեկտորների գծորեն անկախ այնպիսի $\{x^{i_1}, x^{i_2}, \dots, x^{i_k}\}$ համախումբ և ոչ բացասական թվեր $\alpha_{i_1}, \alpha_{i_2}, \dots, \alpha_{i_k}$, որ

$$(x, 1) = \sum_{j=1}^k \alpha_{i_j} (x^{i_j}, 1) :$$

Այսինքն՝

$$x = \sum_{j=1}^k \alpha_{i_j} x^{i_j}, \quad \alpha_{i_1} \geq 0, \alpha_{i_2} \geq 0, \dots, \alpha_{i_k} \geq 0, \quad \sum_{j=1}^k \alpha_{i_j} = 1 : \tag{3.2.2}$$

Բայց, քանի որ $n + 1$ չափանի փարածությունում գծորեն անկախ համակարգի վեկտորների քանակը $n + 1$ -ից ավել չէ, ապա $k \leq n + 1$: Եթե $k = n + 1$, ապա թեորեմն ապացուցված է: Եթե $k < n + 1$, ապա ավելացնելով զրոյական անդամներ (3.2.2) գումարի անդամների քանակը դարձնում ենք $n + 1$:



Ներևանք 3.2.1 (*Կարստենդորի թեորեմ*): Դիցուք M -ը R^n -ի ենթաբազմություն է: Այդ դեպքում՝

$$conv M = \{y \in R^n / y = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i x^i, \quad x^i \in M,$$

$$\sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1, \quad \alpha_i \geq 0, \quad i \in [1 : n + 1]\} :$$

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Գիտել հեպևյալ բազմությունների ուռուցիկ թաղանթները:
- ա) $M = \{(x_1, x_2) \in R^2 / x_1 x_2 = 1\};$
- բ) $M = \{(x_1, x_2) \in R^2 / x_2 = \exp(-x_1)\};$
- գ) $M = \{(x_1, x_2) \in R^2 / x_1, \quad x_2 \in [0, 1]\} \cup \{(x_1, x_2) \in R^2 / x_2 = x_1\} :$
2. Ապացուցել, որ բաց բազմության ուռուցիկ թաղանթը բաց բազմություն է:
3. Ապացուցել, որ կոմպակտ բազմության ուռուցիկ թաղանթը կոմպակտ է:
4. Անջապվում է արդյոք $(1, -1, 0)$ կեպը

$$M = conv\{(-1, 1, 2), (2, -1, -3), \\ (-2, 3, -1), (-5, -1, 3)\}$$

բազմությունից հիպերհարթությամբ:

5. Ապացուցել, որ $convM$ -ը մինիմալ այն ուռուցիկ բազմությունն է, որը պարունակում է M -ը:
6. Ապացուցել հեփկյալ պնդումը: Որպեսզի $M \subseteq R^n$ բազմությունը լինի ուռուցիկ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ

$$convM = M :$$

7. Դիցուք $M = conv\{x^1, x^2, \dots, x^m\}$, իսկ $f(x)$ -ը ուռուցիկ ֆունկցիա է, որոշված M բազմության վրա: Ապացուցել, որ

$$\max_{x \in M} f(x) = \max_{i \in [1:m]} f(x^i) :$$

Ցուցում: Օգրվել Յենսենի անհավասարությունից:

8. Գտնել $f(x_1, x_2) = 25(x_1 - 2)^2 + (x_2 - 2)^2$ ֆունկցիայի մեծագույն արժեքը հեփկյալ բազմության վրա.

$$\begin{cases} x_1 + x_2 \geq 2, & x_1 - x_2 \geq -2, \\ x_1 + x_2 \leq 6, & x_1 - 3x_2 \leq 2, \\ x_1, x_2 \geq 0 & \end{cases} :$$

3.3 Տեղիի թեորեմը

Թեորեմ 3.3.1 (Ռադոն): Դիցուք պրիմած է վեկտորների $X = \{x^1, x^2, \dots, x^k\}$ ($k \geq n + 2$) համախումբը R^n -ում: Այդ դեպքում այդ բազմությունը կարելի է պրոիեկտել երկու ենթաբազմությունների՝ Y և Z այնպիսին, որ

$$convY \cap convZ \neq \emptyset :$$

► Դիպարկենք վեկտորների

$$\{x^2 - x^1, x^3 - x^1, \dots, x^k - x^1\}$$

համախումբը: Քանի որ այս բազմության վեկտորների քանակը մեծ կամ հավասար է $n + 1$, ապա նրանք գծորեն կախված են: Նեպակարագիրը, գոյություն ունեն $\alpha_2, \alpha_3, \dots, \alpha_k$ թվեր, որոնցից գոնե մեկը հավասար չէ զրոյի այնպիսին, որ

$$\sum_{i=2}^k (x^i - x^1) = 0 \Rightarrow \sum_{i=1}^k \alpha_i x^i = 0, \text{ որպես } \alpha_1 = - \sum_{i=2}^k \alpha_i :$$

Այսպիսով, գոյություն ունեն այնպիսի $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ գործակիցներ, որոնցից գոնե մեկը հավասար չէ զրոյի այնպիսին, որ

$$\sum_{i=1}^k \alpha_i x^i = 0, \sum_{i=1}^k \alpha_i = 0 : \quad (3.3.1)$$

Այն α_i գործակիցները, որոնք հավասար են զրոյի դեմ զցենք և ընդհանրությունը չփափակելով ենթադրենք, որ

$$\alpha_1 > 0, \dots, \alpha_{k'} > 0, \alpha_{k'+1} < 0, \dots, \alpha_k < 0 :$$

Նշանակենք

$$\nu = \sum_{i=1}^k \alpha_i = - \sum_{i=k'+1}^k \alpha_i :$$

(3.3.1)-ից կսպանանք

$$\sum_{i=1}^{k'} \frac{\alpha_i}{\nu} x^i = \sum_{i=k'+1}^k -\frac{\alpha_i}{\nu} x^i : \quad (3.3.2)$$

Նշանակելով

$$Y = \{x^1, \dots, x^{k'}\}, \quad Z = \{x^{k'+1}, \dots, x^k\}$$

(3.3.2)-ից կստանանք

$$x \equiv \sum_{i=1}^{k'} \frac{\alpha_i}{\nu} x^i = \sum_{i=k'+1}^k -\frac{\alpha_i}{\nu} x^i \in convX \cap convY :$$



Թեորեմ 3.3.2 (Դելլի): Եթե $\{A_\alpha\}$ -ն R^n դարածության կոմպակտ ուղղացիկ ենթաբազմությունների այնպիսի ընդունակիք E , որ նրա ցանկացած $n+1$ քանակով բազմությունների հափումը դարարկ չէ, ապա

$$\bigcap_{\alpha} A_\alpha \neq \emptyset :$$

► Զանի, որ A_α բազմությունները կոմպակտ են, ապա բավական է ցույց փալ, որ այդ ընդանիքի ցանկացած վերջավոր քանակով բազմությունների հափումը դափարկ չէ: Ապացույցը կապարենք ինդուկցիայով՝ ըստ բազմությունների քանակի: Դիցուք A_1, A_2, \dots, A_k ($k > n+1$) բազմություններ են ընդանիքից և այդ բազմություններից ցանկացած $k-1$ -ի հափումը դափարկ չէ: Ապացուցենք, որ

$$\bigcap_{i=1}^k A_i \neq \emptyset :$$

Նշանակենք

$$D_i = A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_{i-1} \cap A_{i+1} \dots \cap A_k, \quad i \in [1 : k] : \quad (3.3.3)$$

Հայր ենթադրության՝ D_i , $i \in [1 : k]$ բազմությունները դադարի չեն: Ընդունված կամայական $x^i \in D_i$ էլեմենտներ և ձևավորենք $X = \{x^1, x^2, \dots, x^k\}$ համախումբը: Հայր **Ռադոնի թեորեմի** այդ համախումբը կարելի է գրոհել այնպիսի երկու մասերի, որ $X = Y \cup Z$, $Y \cap Z = \emptyset$ և

$$convY \bigcap convZ \neq \emptyset :$$

Ենթադրենք

$$Y = \{x^1, x^2, \dots, x^{k'}\}, \quad Z = \{x^{k'+1}, \dots, x^k\} :$$

Ցույց դրանք, որ եթե

$$x \in convY \bigcap convZ,$$

ապա

$$x \in \bigcap_{i=1}^k A_i :$$

Ունենք

$$x = \sum_{i=1}^{k'} \lambda_i x^i, \quad \sum_{i=1}^{k'} \lambda_i = 1, \quad \lambda_i \geq 0, \quad i \in [1 : k'] :$$

Այսպեղից, քանի որ

$$x^i \in \bigcap_{j=k'+1}^k A_j, \quad \forall i \leq k'$$

և A_j , $j \in [1 : k]$ բազմությունները ուսուցիլ են, ապա

$$x \in \bigcap_{j=k'+1}^k A_j :$$

Մյուս կողմից, քանի որ

$$x = \sum_{j=k'+1}^k \lambda_j x^j,$$

ապա

$$x \in \bigcap_{j=1}^{k'} A_j :$$

Այսպիսով,

$$x \in \bigcap_{j=1}^k A_j :$$



ԽՆԴԻՐՆԵՐ

- Դիցուք R^2 հարթության n հար կեպեր բավարարում են հետևյալ պայմանին. նրանցից ցանկացած երեքը գփնվում են միավոր շառավղով ինչ-որ շրջանի ներսում: Ապացուցել, որ բոլոր կեպերն են գփնվում միավոր շառավղով միևնույն շրջանի ներսում:
- Յուցում:** Դիցուք a^1, a^2, \dots, a^n -ը փրկած կեպերն են: Դիցարկել

$$A_i = \{x \in R^2 / \|x - a^i\| \leq 1\}, \quad i \in [1 : n]$$

շրջանների բազմությունը և այդ ընդունիքի նկարմամբ կիրառել Շելլի թեորեմը:

2. Դիցուք $M \subset R^n$ ուսուցիկ կոմպակտ բազմությունը ծածկված է բաց կիսապարագությունների ընդամիքով: Ապացուցել, որ այդ ընդամիքից կարելի է ընդունել $n+1$ հար կիսապարագություններ, որոնք նույնպես ծածկում են M -ը:
3. Դիցուք $M \subset R^2$ -ը d փրամագծով կոմպակտ բազմություն է: Ապացուցել, որ գոյություն ունի $d/\sqrt{3}$ շառավղով շրջան, որը պարունակում է M -ը:

Ցուցում: Նախ ցոյց փալ, որ այդ բազմության ցանկացած երեք կետերի համար գոյություն ունի $d/\sqrt{3}$ շառավղով շրջան, որը պարունակում է այդ կետերը: Այնուհետև այդ շրջանների նկագմամբ կիրառել Շելիի թեորեմը:

Նշենք, որ Շելիի թեորեմի բազմաթիվ կիրառություններին կարելի է ծանոթանալ [9]-ում:

3.4 Ուսուցիկ ֆունկցիայի սուբդիֆերենցիալը

Սահմանում 3.4.1: Դիցուք f -ը ուսուցիկ ֆունկցիա է՝ որոշված R^n -ի վրա: Վեկտորը η կոչվում է սուբդրադիենտ x^0 կետում, եթե ցեղի ունի

$$f(x) - f(x^0) \geq (v, x - x^0) \quad \forall x \in R^n \quad (3.4.1)$$

անհավասարությունը:

f -ի սուբդրադիենտների բազմությունը x^0 կետում կոչվում է **սուբդիֆերենցիալ** և նշանակվում է $\partial f(x^0)$ սիմվոլով:

Թեորեմ 3.4.1: $\partial f(x^0)$ բազմությունը ոչ դաստիարկ ուղղիկ կոմպակտ է:

► Նախ ցույց փանք $\partial f(x^0)$ -ի ուռուցիկությունը:
Եթե $v^1 \in \partial f(x^0), v^2 \in \partial f(x^0)$, ապա

$$f(x) - f(x^0) \geq (\alpha v^1 + (1-\alpha)v^2, x - x^0) \quad \forall x \in R^n, \quad \forall \alpha \in [0, 1],$$

որպեսից հետևում է $\partial f(x^0)$ -ի ուռուցիկությունը:

$\partial f(x^0)$ բազմության փակությունը ակնհայտ է: Ապացուցենք, որ այն դաստիարկ չէ: Դիմումը f ֆունկցիայի վերգրաֆիկը՝

$$epi(f) = \{(\beta, x) \in R^{n+1} / \beta \geq f(x)\} :$$

Քանի որ այս բազմությունը փակ է և ուռուցիկ, ապա նրա եզրային $(f(x^0), x^0)$ կեպից կարելի է փանել հենման հիպերհարթություն: Դա նշանակում է, որ գոյություն ունի այնպիսի ոչ զրոյական $(c, v) \in R^{n+1}$ վեկտոր, որ

$$c\beta + (v, x) \geq cf(x^0) + (v, x^0) \quad \forall (\beta, x) \in epi(f) : \quad (3.4.2)$$

Եթե $c = 0$, ապա (3.4.2)-ից ստանում ենք

$$(v, x - x^0) \geq 0 \quad \forall x \in R^n :$$

անհավասարությունը: Այսպեսից հետևում է, որ $v = 0$, որը հակասություն է, քանի որ $(c, v) \neq 0$: Ցույց փանք, որ $c > 0$: (3.4.2) անհավասարությունը $x = x^0$ դեպքում ունի

$$c(\beta - f(x^0)) \geq 0$$

փեսքը, որպեսից անմիջականորեն հետևում է, որ $c > 0$: Այժմ (3.4.2) անհավասարության երկու մասերը բաժանենք $c > 0$ թվի վրա և այնուհետև դեղադրելով $\beta = f(x)$ կստուգի

$$f(x) - f(x^0) \geq \left(-\frac{v}{c}, x - x^0\right),$$

որպեղից հեփսում է, որ

$$-\frac{v}{c} \in \partial f(x^0) :$$

Ապացուցենք, որ $\partial f(x^0)$ բազմությունը սահմանափակ է: Ենթադրենք հակառակը: Այդ դեպքում գոյություն կունենա այնպիսի $\{v^k\}$ ($v^k \in \partial f(x^0)$) հաջորդականություն, որ $\|v^k\| \rightarrow \infty$: (3.4.1) անհավասարությունում փեղադրելով $x = x^0 + v^k / \|v^k\|$, կստանանք

$$f(x) - f(x^0) \geq \|v^k\| : \quad (3.4.3)$$

Զանի որ f -ը անընդհափ է, ապա (3.4.3) անհավասարության ծախս մասը սահմանափակ է, իսկ աջ մասը ձգվում է անվերջության, եթե $k \rightarrow \infty$, ինչը հակասություն է:



Ֆունկցիայի մինիմիզացիայի ալգորիթմների մշակման համար կարևոր է նկարագրել և հաշվել ֆունկցիայի նվազման ուղղությունները յուրաքանչյուր կերպում: Դիֆերենցելիության դեպքում այդ հարցը մեխանիկորեն լուծվում է՝ նվազման ուղղությունը հակագրադիենտի ուղղությունն է: Սակայն եթե ֆունկցիան դիֆերենցելի չէ այդ խնդիրը բարդ է: Բայց ուռուցիկ որոշ դասի ֆունկցիաների համար սուբօրդինատի օգնությամբ հնարավոր է նկարագրել ֆունկցիաների նվազման ուղղությունները և կառուցել մինիմիզացիայի ալգորիթմներ: Սպորեւ թերված պնդումները նկարագրում են այդ ֆունկցիաները և նրանց նվազման ուղղությունները: Ճիշդ են հեփսյալ պնդումները (դես, օրինակ՝ [4, 7]):

Թեորեմ 3.4.2: Դիցուք $f_1(x), f_2(x), \dots, f_k(x)$ դիֆերենցիալ ուսուցիչ ֆունկցիաներ են: Նշանակենք

$$f(x) \equiv \max_{i \in [1:k]} f_i(x) :$$

Այդ դեպքում

$$\partial f(x) = \text{conv}\{f'_i(x), i \in I(x)\},$$

$$\text{որպես } I(x) = \{i \in [1:k] / f_i(x) = f(x)\} :$$

Թեորեմ 3.4.3: Դիցուք սրբի ունեն թեորեմ 3.4.2-ի պայմանները և

$$0 \notin \partial f(x) :$$

Այդ դեպքում

$$h = -\frac{\Pi_{\partial f(x)}(0)}{\|\Pi_{\partial f(x)}(0)\|}$$

վեկտորը f ֆունկցիայի նվազման ուղղությունն է x կերպում:

Վերը նշված թեորեմները հնարավորություն են դալիս ամենաարագ վայրէջքի մեթոդով որոշ դեպքերում գրնելու ուսուցիկ ոչ դիֆերենցելի ֆունկցիայի մինիմումի կերպության մեջ:

Մեկնաբանենք դա օրինակի միջոցով:

Օրինակ: Դիցուք

$$f(x_1, x_2) \equiv \max_{i \in [1:3]} f_i(x_1, x_2),$$

որպես

$$f_1(x_1, x_2) = 2x_1 + x_2, \quad f_2(x_1, x_2) = -x_1 - 2x_2,$$

$$f_3(x_1, x_2) = -x_1 + x_2 - 3 :$$

Պեսը է զդնել f -ի մինիմումի կեպը R^2 -ի վրա: Որպես սկզբնական մոդավորություն վերցնենք $x^0 = (0, 0)$ կեպը:

Քանի որ

$$f_1(x^0) = f_2(x^0) = 0, \quad f_3(x^0) = -3,$$

ապա $I(x^0) = \{1, 2\}$ և հետևաբար, ըստ **թեորեմ 3.4.2-ի**, կունենանք՝

$$\partial f(x^0) = \text{conv}\{f'_1(0, 0), f'_2(0, 0)\} = \text{conv}\{(2, 1), (-1, -2)\}.$$

Պարզ է, որ

$$0 \notin \partial f(x^0),$$

ուստի ըստ **թեորեմ 3.4.3-ի**

$$h^0 = \left(-\frac{\sqrt{2}}{2}, \frac{\sqrt{2}}{2}\right)$$

վեկտորը կլինի f -ի նվազման ուղղությունը x^0 կեպում:
Այժմ ամենաարագ վայրէջքի մեթոդով զդնենք α_0 քայլի երկարությունը և կառուցենք x^1 կեպը հետևյալ բանաձևով.

$$x^1 = x^0 + \alpha_0 h^0 :$$

Ունենք

$$g(\alpha) \equiv f(x^0 + \alpha h^0) = \max\left\{-\frac{\sqrt{2}}{2}\alpha, -\frac{\sqrt{2}}{2}\alpha, \sqrt{\alpha} - 3\right\} =$$

$$= \frac{\sqrt{2}}{2} \max\{-\alpha, 2\alpha - 3\sqrt{2}\} :$$

Այսպեղից

$$\alpha_0 = \arg \min_{\alpha \in (0, +\infty)} f(x^0 + \alpha h^0) = \sqrt{2} :$$

Դեպևաբար, $x^1 = x^0 + \alpha_0 h^0 = (-1, 1)$:

Քանի որ

$$f_1(x^1) = f_2(x^1) = f_3(x^1) = -1,$$

ապա $I(x^1) = \{1, 2, 3\}$: Դեպևաբար,

$$\partial f(x^1) = conv\{f'_1(x^1), f'_2(x^1), f'_3(x^1)\} =$$

$$= conv\{(2, 1) (-1, -2) (-1, -1)\} :$$

Դեշպ է նկագել, որ $0 \in \partial f(x^1)$: Այսպեղից հեպևում է, որ x^1 վեկտորը f ուռուցիկ ֆունկցիայի մինիմումի կեզ է:

Ինչպես երևում է **թեորեմ 3.4.3-ից** ուռուցիկ ֆունկցիայի նկազման ուղղությունները գրնելու համար կարևոր խնդիր է որոշել 0 կետի պրոյեկցիան ուռուցիկ կոմպակտի վրա: Նկարագրենք մի իդերացիոն ալգորիթմ, որի միջոցով ցանկացած ճշգրտությամբ կարելի է գրնել 0 կետի պրոյեկցիան ուռուցիկ բազմանիստի վրա: Դիցուք պրված է n չափանի վեկտորների $X = \{x^1, x^2, \dots, x^m\}$ համախումբը: Պետք է գրնել 0 կետի պրոյեկցիան $M = conv X$ բազմության վրա, այսինքն՝ $\Pi_M(0)$ -ն:

Կառուցում ենք $\{v^k\}$ հաջորդականությունը հեպևյալ կերպ.

- Որպես v^0 սկզբնական մոդավորություն վերցնում ենք այն վեկտորը X համախմբից, որը բավարարում է հեպևյալ պայմանին.

$$(v^0, v^0) = \min_{i \in [1:m]} (x^i, x^i) :$$

- Ենթադրենք արդեն ունենք $v^k \in M$ վեկտորը: Նկարագրենք v^{k+1} կառուցման ալգորիթմը: Ընդունում

Ենք X համախմբից այն \bar{x}^k վեկտորը, որը բավարարում է

$$(\bar{x}^k, v^k) = \min_{i \in [1:m]} (v^k, x^i) :$$

հավասարությանը:

Այնուհետև հաշվում ենք

$$\delta(v^k) \equiv (v^k - \bar{x}^k, v^k), \quad t_k = \frac{\delta(v^k)}{\|\bar{x}^k - v^k\|}$$

մեծությունները:

- v^{k+1} վեկտորը կառուցում ենք հեփկյալ ռեկուրենտ առնչությամբ.

$$v^{k+1} = v^k + t_k(\bar{x}^k - v^k) :$$

Ճշմարիք է հեփկյալ պնդումը, որը բերում ենք առանց ապացույցի (փես, օրինակ՝ [4]):

Թեորեմ 3.4.4: Դիցուք $\{v^k\}$ հաջորդականությունը կառուցվել է վերը նշված ալգորիթմով:
Այդ դեպքում $v^k \rightarrow \Pi_M(0)$, եթե $k \rightarrow \infty$:

Առաջադրանք 4: Կափարել վերը նշված ալգորիթմի ծրագրային իրականացումը C^{++} լեզվով:
Գրնել $\Pi_M(0)$ վեկտորը, եթե

$$M = conv\{(1, 1, 1), (2, 2, 2), (1, 1.5, 1), (2, 3, 4)\} :$$

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Դիցուք f ուսուցիկ ֆունկցիան դիֆերենցելի է x^0 կեպում: Ապացուցել, որ

$$\partial f(x^0) = \{f'(x^0)\} :$$

2. Դիցուք $f(x) = \|x\|$: Ցույց տալ, որ

$$\partial f(0) = B_1(0) :$$

3. Հաշվել հեփկյալ ուսուցիկ ֆունկցիաների սուբդիֆերենցիալները:

ա) $f(x) = |x - 1| + |x + 1|,$

բ) $f(x) = \max\{4x + 1, x - 2\},$

գ) $f(x_1, x_2) = |x_1 - 1/2|x_2| + x_2|,$

դ) $f(x_1, x_2) = |x_1 + x_2|,$

ե) $f(x_1, x_2) = ||x_1| + x_2 - 1| :$

4. Ապացուցել հեփկյալ պնդումը: Որպեսզի x^0 կեպը լինի f ուսուցիկ ֆունկցիայի մինիմումի կեպ R^n -ի վրա, անհրաժեշտ է և բավարար, որ

$$0 \in \partial f(x^0) :$$

5. c պարամետրերի բոլոր արժեքների դեպքում լուծել հեփկյալ խնդիրները.

ս) $\|x\| - (c, x) \rightarrow \min$, $x \geq 0$, $x \in R^n$,

թ) $\frac{1}{2}\|x\|^2 + \|x - c\| \rightarrow \min$, $x \in R^n$,

6. $f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_1 x_2 + x_2^2 + 3|x_1 + x_2 - 2| \rightarrow \min$:

Լուծում: Որպեսզի (x_1, x_2) կեպը լինի f -ի մինիմումի կեպ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ գոյություն ունենա այնպիսի $\mathbf{v} \in \partial f(x_1, x_2)$ վեկտոր, որ

$$0 \in \partial f(x_1, x_2) \Leftrightarrow (2x_1 + x_2, 2x_2 + x_1) + 3\mathbf{v} = 0, \quad (3.4.3)$$

որպես $g(x_1, x_2) \equiv |x_1 + x_2 - 2|$: Դժվար չէ պեսնել, որ

$$\partial g(x_1, x_2) = \begin{cases} (1, 1), & \text{Եթե } x_1 + x_2 > 2 \\ (-1, -1), & \text{Եթե } x_1 + x_2 < 2 \\ conv\{(1, 1), (-1, -1)\}, & \text{Եթե } x_1 + x_2 = 2 \end{cases}$$

Եթե $x_1 + x_2 > 2$, ապա (3.4.3) պայմանից կսրանանք

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + 3 = 0, \\ 2x_2 + x_1 + 3 = 0, \end{cases} \Rightarrow x_1 + x_2 = -2,$$

այսինքն համակարգը համապեղելի չէ:

Եթե $x_1 + x_2 < 2$, ապա համակարգը նույնպես լուծում չունի:

Եթե $x_1 + x_2 = 2$,

ապա

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + 3\alpha = 0, \\ 2x_2 + x_1 + 3\alpha = 0, \\ \alpha \in [-1, 1], \end{cases} \Rightarrow \alpha = -1, x_1 = x_2 = 1 :$$

այսինքն $(1, 1)$ կեպը խնդրի լուծումն է:

7. $x_1^2 + x_2^2 + 2\max(x_1, x_2) \rightarrow \min$:

$$8. \ x_1^2 + x_2^2 + 2\sqrt{(x_1 - 1)^2 + (x_2 - 2)^2} \rightarrow \min :$$

$$9. \ x_1^2 + x_2^2 + 4|x_1 + x_2 - 1| \rightarrow \min :$$

10. Ամենաարագ վայրէջքի մեթոդով գրնել

$$f(x_1, x_2) \equiv \max_{i \in [1:3]} f_i(x_1, x_2)$$

Փունկցիայի մինիմումի կեպը: Կափարել իփերացիայի երկու քայլ: Այսպես

$$f_1(x_1, x_2) = x_1 + x_2, \quad f_2(x_1, x_2) = -x_1 - x_2,$$

$$f_3(x_1, x_2) = -x_1 + x_2 - 5 :$$

3.5 Կուն-Տակերի թեորեմը

Դիցուք $f_i(x), i \in [0 : m]$, Փունկցիաները ուռուցիկ են R^n -ի վրա: Դիփարկենք $f_0(x)$ Փունկցիայի մինիմիզացիայի խնդիրը $M \equiv \{x \in R^n / f_i(x) \leq 0, i \in [1 : m]\}$ բազմության վրա.

$$f_0(x) \rightarrow \min, \quad x \in M : \tag{3.5.1}$$

Նեշք է ցույց փալ, որ M -ը ուռուցիկ բազմություն է:

(3.5.1) խնդիրը կոչվում է **ուռուցիկ ծրագրավորման** խնդիր: $f_0(x)$ Փունկցիայի մինիմումի կեպերը M բազմության վրա կոչվում են (3.5.1) խնդրի լուծումներ: Կազմենք **Լագրանժի Փունկցիան**՝

$$L(x, \lambda) = \lambda_0 f_0(x) + \lambda_1 f_1(x) + \dots + \lambda_m f_m(x),$$

$$\text{որպես } \lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m) \in R^{m+1} :$$

Թեորեմ 3.5.1 (Կուն-Տակեր: Անհրաժեշտությունը):

Հիցուք x^* կերը հանդիսանում է (3.5.1) խնդրի լուծում: Այդ դեպքում գոյություն ունեն $\lambda_0 \geq 0, \lambda_1 \geq 0, \dots, \lambda_m \geq 0$ թվեր, որոնցից զոնեն մեկը զրո չէ այնպիսին, որ

$$1) \quad L(x, \lambda) \geq L(x^*, \lambda) \quad \forall x \in R^n,$$

$$2) \quad \lambda_i f_i(x^*) = 0, \quad i \in [1 : m]:$$

► Չսահմանափակելով ընդհանրությունը, կարելի է ենթադրել, որ $f_0(x^*) = 0$: Դակառակ դեպքում կղիփարկենք $\tilde{f}_0(x) = f_0(x) - f_0(x^*)$ ֆունկցիան, որը նույնպես ուռուցիկ է և $\tilde{f}_0(x^*) = 0$: Դիփարկենք հեփեյալ բազմությունը.

$$C = \{(\mu_0, \mu_1, \dots, \mu_m) \in R^{m+1} / \exists x \in R^n :$$

$$f_0(x) < \mu_0, \quad f_i(x) \leq \mu_i, \quad i \in [1 : m] \} :$$

Այս բազմությունը ուռուցիկ է: Այն անմիջապես հեփեյալ բազմություն է սահմանումից: C -ն դափարկ չէ: Իսկապես, քանի որ

$$f_0(x^*) < 1, \quad f_i(x^*) \leq 1, \quad i \in [1 : m],$$

ապա

$$(1, 1, \dots, 1) \in C :$$

Ակնհայր է նաև, որ $0 \notin C$, քանի որ հակառակ դեպքում գոյություն կունենար այնպիսի x կեր, որ

$$f_0(x) < 0, \quad f_i(x) \leq 0, \quad i \in [1 : m],$$

ինչը հակասություն է:

0 կերը անջափենք իհպերհարթությամբ C ուռուցիկ բազմությունից: Դա նշանակում է, որ գոյություն ունեն

$\lambda_i, i \in [0 : m]$, թվեր, որոնցից զոնեն մեկը զրո չէ, այնպիսին, որ

$$\sum_{i=0}^m \lambda_i \mu_i \geq 0 \quad \forall (\mu_0, \mu_1, \dots, \mu_m) \in C : \quad (3.5.2)$$

Ցույց փանք, որ $\lambda_i \geq 0, i \in [0 : m] :$ Ենթադրենք, որ $\lambda_{i_0} < 0$ անհավասարությունը: Ակնհայտ է, որ ցանկացած $\delta > 0$ և $\mu_{i_0} > 0$ թվի համար $\mu \equiv (\delta, 0, \dots, \mu_{i_0}, 0, \dots, 0) \in C:$ Տեղադրելով μ վեկտորի կոորդինատները (3.5.2) անհավասարությունում՝ կստանանք

$$\delta \lambda_0 + \mu_{i_0} \lambda_{i_0} \geq 0 : \quad (3.5.3))$$

Այսպես անցնելով սահմանի, եթե $\delta \rightarrow 0$ և $\mu_{i_0} \rightarrow +\infty$ կստանանք, որ (3.5.3) անհավասարության ձախ մասը ձգվում է $-\infty$, իսկ աջ մասը զրո է, որը հակասություն է:

Այժմ ապացուցենք թեորեմի երկրորդ պնդումը: (3.5.2) անհավասարությունում փեղադրելով

$$\mu_0 = \delta > 0, \mu_1 = 0, \dots, \mu_i = f_i(x^*), \mu_{i+1} = 0, \dots, \mu_m = 0,$$

թվերը կստանանք՝

$$\delta \lambda_0 + \lambda_i f_i(x^*) \geq 0 :$$

Այսպես անցնելով սահմանի, եթե δ ձգվի զրոյի՝ կստանանք

$$\lambda_i f_i(x^*) \geq 0 : \quad (2.5.4)$$

Բայց, քանի որ $\lambda_i \geq 0$ և $f_i(x^*) \leq 0$, ապա (2.5.4)-ից հեփառում է, որ

$$\lambda_i f_i(x^*) = 0 : \quad (3.5.5)$$

Այժմ ապացուցենք թեորեմի եզրակացության առաջին կեպը: Իրոք, ցանկացած $x \in R^n$ -ի համար (3.5.3) անհավասարությունում փեղադրելով

$$\mu_0 = \delta + f_0(x), \mu_1 = f_1(x), \dots, \mu_m = f_m(x)$$

կոորդինատներով μ վեկտորը, կսրանանք

$$\lambda_0(\delta + f_0(x)) + \lambda_1 f_1(x) + \dots + \lambda_m f_m(x) \geq 0 :$$

Անցնելով սահմանի, եթք $\delta \rightarrow 0$, կսրանանք՝

$$\lambda_0 f_0(x) + \lambda_1 f_1(x) + \dots + \lambda_m f_m(x) \geq 0 \quad \forall x \in R^n \quad (3.5.6)$$

(3.5.5)-(3.5. 6)-ից հեփսում է որ

$$L(x, \lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x) \geq 0 =$$

$$= \lambda_0 f_0(x^*) + \lambda_1 f_1(x^*) + \dots + \lambda_m f_m(x^*) = L(x^*, \lambda) \quad \forall x \in R^n :$$



Թեորեմ 3.5.2 (Կուն-Տակեր: Բավարարությունը):
Դիցուք x^* կեպը բավարարում է (3.5.1) խնդրի բոլոր սահմանափակումներին՝

$$f_i(x^*) \leq 0, \quad i \in [1 : m],$$

և զոյլություն ունեն այնպիսի $\lambda_0 > 0, \lambda_1 \geq 0, \lambda_2 \geq \dots, \lambda_m \geq 0$ թվեր, որ պեղի ունեն թեորեմ 3.5.1-ի 1)-2) պայմանները:

Այդ դեպքում x^* վեկտորը (3.5.1) խնդրի լուծում է:

► Զսահմանափակելով ընդհանրությունը, կարող ենք ենթադրել, որ $\lambda_0 = 1$: Այդ դեպքում, հաշվի առնելով 1) և 2) պայմանները, կունենանք՝

$$f_0(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(x) \geq f_0(x^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(x^*) = f_0(x^*) \quad \forall x \in R^n : \quad (3.5.7)$$

Եթե x վեկտորը այնպիսին է, որ $f_i(x) \leq 0 \quad \forall i \in [1 : m]$, ապա (3.5.7) անհավասարությունից կսպանանք

$$f_0(x) \geq f_0(x^*) :$$



Ուզույարության պայմանը: Այս պայմանը (3.5.1) խնդրում հերքույթական է. գոյություն ունի այնպիսի \bar{x} վեկտոր, որ

$$f_i(\bar{x}) < 0, \quad i \in [1 : m] :$$

Ցույց գրանք, որ այս պայմանի դեպքում λ_0 գործակիցը կարելի է վերցնել հավասար մեկի: Իրոք, եթե $\lambda_0 = 0$, ապա թերեմ 3.5.1-ի 1) և 2) եղանակացություններից հերքում է, որ

$$\sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\bar{x}) \geq 0,$$

որը հակասություն է, քանի որ

$$\sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\bar{x}) < 0 :$$

Նշենք, որ եթե $f_i(x), i \in [1 : m]$, ֆունկցիաները անընդհափ են, ապա ուզույարության պայմանը ուռուցիկ ծրագրավորման խնդրում նշանակում է, որ M բազմությունը ունի ներքին կեպ: ◀

Ներկայանք 3.5.1: Հիցուր

$$M = \{x \in R^n / a_j \leq x_j \leq b_j, \quad j \in [1 : n]\},$$

որպես $a_j - \infty \leq a_j < b_j \leq +\infty$, $j \in [1 : n]$:

Որպեսզի $x^* \in M$ լեպը լինի ուռուցիկ և դիֆերենցելի $f(x)$ ֆունկցիայի մինիմումի կեր Մ բազմության վրա, անհրաժեշտ է և բավարար, որ կամայական $j \in [1 : n]$ համար

$$f'_{x_j}(x^*) \begin{cases} = 0, & \text{եթե } a_j < x_j^* < b_j, \\ \geq 0, & \text{եթե } x_j^* = a_j \neq -\infty, \\ \leq 0, & \text{եթե } x_j^* = b_j \neq +\infty : \end{cases}$$

Քանի որ Կուն-Տակերի թեորեմը մինիմումի անհրաժեշտ և բավարար պայման է, ապա որոշ դեպքերում այն թույլ է գույնի բացահայտ վեսքով գրնել անհավասարության դիմումանափակումներով մաթեմատիկական ծրագրավորման խնդիրների լուծումները:

Օրինակ 1: Լուծել հետևյալ խնդիրը.

$$f(x_1, x_2) = 2x_1^2 + x_1x_2 + x_2^2 \rightarrow \min, \quad -1 \leq x_1 \leq 1, \quad x_2 \geq 2 :$$

Քանի որ f -ը ուժեղ ուռուցիկ ֆունկցիա է, իսկ սահմանափակումներով բրվող բազմությունը փակ է և ուռուցիկ, ապա այս խնդիրն ունի միակ լուծում և այն բավարարում է հետևյալ երկու պայմաններին.

$$f'_{x_1}(x_1, x_2) = 4x_1 + x_2 \begin{cases} = 0, & \text{եթե } -1 < x_1 < 1, \\ \geq 0, & \text{եթե } x_1 = -1, \\ \leq 0, & \text{եթե } x_1 = 1; \end{cases}$$

$$f'_{x_2}(x_1, x_2) = x_1 + 2x_2 \begin{cases} = 0, & \text{եթե } x_2 > 2, \\ \geq 0, & \text{եթե } x_2 = 2 : \end{cases}$$

Այժմ այս պայմաններից կարելի կազմել վեց համակարգեր և լուծել դրանք: Սակայն դժվար չէ համոզվել, որ

$$\begin{cases} 4x_1 + x_2 = 0, & -1 < x_1 < 1, \\ x_1 + 2x_2 \geq 0, & x_2 = 2 \end{cases}$$

համակարգը համապետելի է և $(-1/2, 2)$ վեկտորը նրա լուծումն է: Ենթադրաբար այդ վեկտորը նաև մինիմիզացիայի խնդրի միակ լուծումն է :

Օրինակ 2: Լուծել հեփևայլ խնդիրը.

$$\begin{aligned} x_1^2 + (x_2 - 2)^2 &\rightarrow \min, \\ x_1^2 + x_2^2 - 1 &\leq 0, \\ x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0 &: \end{aligned}$$

Չանչ որ թույլափրելի արժեքների բազմությունը ունի ներքին կեպ, ապա Լագրանժի ֆունկցիայում λ_0 գործակիցը կարելի է վերցնել հավասար մեկի: Կիրառելով Կուն-Տակկերի թեորեմը՝ կսպանանք.

$$\begin{cases} L'_{x_1}(x, \lambda) = 2x_1 + 2\lambda_1 x_1 - \lambda_2 = 0, \\ L'_{x_2}(x, \lambda) = 2(x_2 - 2) + 2\lambda_1 x_2 - \lambda_3 = 0, \\ \lambda_1 \geq 0, \quad \lambda_2 \geq 0, \quad \lambda_3 \geq 0, \\ \lambda_1(x_1^2 + x_2^2 - 1) = 0, \quad \lambda_2 x_2 = 0, \quad \lambda_3 x_3 = 0 : \\ x_1^2 + x_2^2 - 1 \leq 0, \quad x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0 : \end{cases} \quad (3.5.8)$$

Դիպարկենք հեփևայլ դեպքերը:

- 1) $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 0, \lambda_3 = 0$: Այդ դեպքում (3.5.8) համակարգից սպանում ենք $x_1 = 0, x_2 = 2$, որը չի բավարարում $x_1^2 + x_2^2 - 1 \leq 0$ անհավասարությանը:
- 2) $\lambda_1 \neq 0, \lambda_2 = 0, \lambda_3 = 0$: Այս դեպքում (3.5.8)

համակարգից կստանանք

$$\begin{cases} x_1^2 + x_2^2 - 1 = 0, \\ 2x_1(1 + \lambda_1) = 0, \\ 2(x_2 - 2) + 2\lambda_1 x_2 = 0 : \end{cases}$$

Եթե $\lambda_1 = -1$, ապա երրորդ հավասարումը վեղի չունի:
Եթե $\lambda_1 \neq -1$, ապա կստանանք

$$x_1 = 0, \quad x_2 = 1, \quad \lambda_1 = 1, \quad \lambda_2 = 0 :$$

Քանի որ մինիմիզացվող ֆունկցիան ուժեղ ուռուցիկ է,
իսկ թույլափրեկի վեկտորների բազմությունը փակ է և
ուռուցիկ, ապա $(0, 1)$ կեպը խնդրի միակ լուծումն է:

ԽՆԴՐՆԵՐ

1. Կուն-Տակեների թեորեմի օգնությամբ լուծել հետեւ-
վյալ խնդիրները.

ա)

$$\begin{aligned} & (x_1 + 1)^2 + (x_2 - 4)^2 + 1 \rightarrow \min, \\ & 2x_1 - x_2 - 2 \leq 0, \\ & x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 0 : \end{aligned}$$

բ)

$$\begin{aligned} & (x_1 + 2)^2 + (x_2 + 2)^2 \rightarrow \min, \\ & x_1^2 + x_2^2 \leq 0, \\ & x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0 : \end{aligned}$$

q)

$$\begin{aligned}x_1^2 + x_2^2 &\rightarrow \min, \\2x_1^2 + (x_2 - 4)^2 &\leq 1 : \end{aligned}$$

η) $4x_1^2 - x_1x_2 + 4x_2^2 \rightarrow \min, 4 \leq x_1 \leq 8, -1 \leq x_2 \leq 2 :$

2. Սպուզել, արդյոք $(0, 4)$ վեկտորը հեփայալ խնդրի լուծումն է, թե ոչ.

$$\begin{aligned}x_1^2 + (x_2 - 2)^2 &\rightarrow \min, \\x_1^2 + 2(x_2 - 2)^2 &\leq 8, \\x_1^2 + 2x_2^2 &\leq 32 : \end{aligned}$$

3. Սպուզել, արդյոք $(0, 1)$ վեկտորը հեփայալ խնդրի լուծումն է, թե ոչ.

$$\begin{aligned}\exp(x_1 - x_2) &\rightarrow \min, \\x_1 + x_2 &\leq 1, \\x_1 \geq 0, \quad x_2 \leq 0 &: \end{aligned}$$

Գլուխ 4

Լագրանժի անորոշ գործակիցների

մեթոդը

Լագրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդը օպ-
ֆիմիզացիայի այն հիմնարար սկզբունքներից է, որի
միջոցով պայմանական օպտիմիզացիայի խնդիրները
բերվում են ոչ պայմանական օպտիմիզացիայի խըն-
դիրների:

Մասնավորապես, այս գլխում դիտարկվում են մա-
թեմատիկական ծրագրավորման այնպիսի խնդիր-
ներ, որոնցում սահմանափակումները դրվում են
հավասարություններով և անհավասարություններով:
Ենթադրվում է, որ նպարակային ֆունկցիան և
սահմանափակումները ներկայացնող ֆունկցիաները
ողորկ են: Ցույց է դրվում, որ այդպիսի խնդիրների
էքսպրեսմալները գրնվում են Լագրանժի ֆունկցիայի
սփացիոնար կերպով բազմության մեջ:

Վերջին ժամանակներս, փորձ է արվում հիմնա-
վորել Լագրանժի մեթոդը մաթեմատիկական ծրագ-

բավորման ոչ ողորկ խնդիրների համար: Նման ուսումնասիրություններին կարելի է ծանոթանալ [7, 11] աշխափանքներում:

4.1 Օպգիմալության առաջին և երկրորդ կարգի պայմանները

Սահմանում 4.1.1: $h \in R^n$ վեկտորը կոչվում է M բազմությանը $x^* \in M$ կերպում **շոշափող**, եթե գոյություն ունի այնպիսի

$$\varphi : [-1, 1] \rightarrow R^n, \quad \varphi(\alpha) = o(\alpha)$$

արդապացուերում, որ բավականաչափ փոքր $\alpha > 0$ թվերի համար պեղի ունի հենքայալ պայմանը՝

$$x^* + \alpha h + \varphi(\alpha) \in M :$$

$K_M(x^*)$ սիմվոլով նշանակենք M բազմությանը x^* կերպում փարփած շոշափող վեկտորների բազմությունը:

Սահմանում 4.1.2: Եթե K -ն կոն է, ապա

$$K^* \equiv \{y \in R^n / (y, x) \geq 0 \quad \forall x \in K\}$$

բազմությունը կոչվում է K -ի համալուծ կոն:

Թեորեմ 4.1.1 (Լուսաբերնիկի թեորեմը շոշափող հայթության մասին): Դիցուք

$$M = \{x \in R^n / f_i(x) = 0, \quad i \in [1 : m]\},$$

որպես f_i , $i \in [1 : m]$, ֆունկցիաները անընդհայր դիմելունցելի են:

Դիցուք $x^* \in M$ և ենթադրենք, որ $f'_i(x^*)$, $i \in [1 : m]$, գուաղիենալուն գծորեն անկախ են:

Այդ դեպքում

$$K_M(x^*) = H \equiv \{h \in R^n / (f'_i(x^*), h) = 0, i \in [1 : m]\} :$$

Այսինքն H ենթադրածությունը շոշափող կոն է M բազմության համար x^* կետում:

► Ցույց դանք, որ H հարթության կամայական վեկտորը շոշափող վեկտոր է:

Նշանակենք

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} f'_{1x_1}(x^*) & f'_{1x_2}(x^*) \dots & f'_{1x_n}(x^*) \\ f'_{2x_1}(x^*) & f'_{2x_2}(x^*) \dots & f'_{2x_n}(x^*) \\ \dots & \dots & \dots \\ f'_{mx_1}(x^*) & f'_{mx_2}(x^*) \dots & f'_{mx_n}(x^*) \end{pmatrix}$$

Կազմենք հավասարումների հերթական համակարգը՝

$$g_i(\alpha, r) = f_i(x^* + \alpha h + \mathbf{A}^\top r) = 0, \quad i \in [1 : m], \quad (4.1.1)$$

որպես r -ը m չափանի վեկտոր է: Ցույց դանք, որ այս համակարգը բավարարում է անբացահայտ ֆունկցիայի վերաբերյալ թեորեմի բոլոր պայմաններին:

Իրոք,

$$g_i(0, 0) = 0, \quad g'_{i\alpha}(0, 0) = (f'_i(x^*), h) = 0, \quad i \in [1 : m] :$$

Ակնհայտ է նաև, որ $\{g'_{ir_j}\}$ կոորդինատներով ֆունկցիոնալ մաքրիցը $(0, 0)$ կեպում հավասար

$\mathbf{t} \cdot \mathbf{B} \equiv \mathbf{A}\mathbf{A}^\top$ մաքրիցին, որն ունի հակադարձ: Շեփևաբար, գոյություն ունի $r(\alpha)$ արդապարկերում, որոշված զրո կեպի ինչ-որ շրջակայթում, այնպիսին, որ այդ շրջակայթում բավարարում է (4.1.1) համակարգին և

$$r(0) = 0, \quad r'(0) = -B^{-1}g'_\alpha(0, 0) = 0,$$

որպես

$$g'_\alpha(0, 0) = (g'_{1\alpha}(0, 0), \dots, g'_{m\alpha}(0, 0)) :$$

Շեփևաբար՝

$$\lim_{\alpha \rightarrow 0} \frac{r(\alpha)}{\alpha} = \lim_{\alpha \rightarrow 0} \frac{r(\alpha) - r(0)}{\alpha} = r'(0) = 0 : \quad (4.1.2)$$

Նշանակելով $\varphi(\alpha) = \mathbf{A}^\top r(\alpha)$, (4.1.1)-(4.1.2) պայմաններից կսպանանք

$$\varphi(\alpha) = o(\alpha) \text{ և } g_i(x^* + \alpha h + \varphi(\alpha)) = 0 \quad \forall i \in [1 : m] :$$

Իսկ սա նշանակում է, որ $h \in K_M(x^*)$: Այսպիսով ապացուցվեց, որ $H \subseteq K_M(x^*)$:

Այժմ ցոյց փանք, որ $K_M(x^*) \subseteq H$: Դիցուք $h \in K_M(x^*)$: Ըստ շոշափող վեկտորի սահմանման գոյություն ունի այնպիսի $\varphi(\alpha) = o(\alpha)$ արդապարկերում, որ բավականաչափ փոքր դրական α թվերի համար

$$f_i(x^* + \alpha h + \varphi(\alpha)) = 0, \quad i \in [1 : m] :$$

Այսպեսից, համաձայն դիֆերենցելիության պայմանի, կամայական i -ի դեպքում կունենանք

$$0 = f_i(x^* + \alpha h + \varphi(\alpha)) - f_i(x^*) = \alpha[(f'_i(x^*), h) + \frac{o(\alpha)}{\alpha}] :$$

Ուսպի

$$(f'_i(x^*), h) + \frac{o(\alpha)}{\alpha} = 0 \Rightarrow (f'_i(x^*), h) = 0 \Rightarrow h \in H :$$



Դիմարկենք պայմանական օպրիմիզացիայի ընդհանուր խնդիրը.

$$f(x) \rightarrow \min, \quad x \in M : \quad (4.1.3)$$

Թեորեմ 4.1.2 (*Մինիմումի ընդհանուր անհրաժեշտ պայմանը*): Հիցուք f ֆունկցիան դիմերենցելի է, իսկ $x^* \in M$ կերպ (4.1.3) խնդրի լուծում է:

Այդ դեպքում

$$f'(x^*) \in K_M^*(x^*) :$$

► Ենթադրենք

$$f'(x^*) \notin K_M^*(x^*) :$$

Այդ դեպքում գոյություն ունի այնպիսի $h \in K_M(x^*)$ վեկտոր, որ $(f'(x^*), h) < 0$: Այսպեսից քանի որ f -ը դիմերենցելի է, ապա բավականաչափ փոքր $\alpha > 0$ թվերի համար կունենանք

$$f(x^* + \alpha h) = f(x^*) + \alpha[(f'(x^*), h) + \frac{o(\alpha)}{\alpha}] < f(x^*) :$$

Սա հակասություն է, քանի որ x^* -ն f -ի լոկալ մինիմումի կեզ է M բազմության վրա:



Թեորեմ 4.1.3 (Նամակուծ կոնի կառուցումը):
 Դիցուք սեղի ունեն թեորեմ 4.1.1-ի պայմանները:
 Այդ դեպքում՝

$$K_M^*(x^*) = H^\perp = A \equiv \{y \in R^n / y = \sum_{i=1}^m \lambda_i f'_i(x^*)\},$$

$$\lambda_i \in R, i \in [1 : m]\} :$$

► Նախ, քանի որ H -ը ենթափարածություն է և
 $K_M(x^*) = H$, ապա

$$K_M^*(x^*) = H^\perp :$$

Այժմ ցոյց փանք, որ

$$A \subseteq H^\perp :$$

Իրոք, դիցուք

$$\forall h \in H, \forall y \in A \Rightarrow y = \sum_{i=1}^m \lambda_i f'_i(x^*) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (y, h) = \sum_{i=1}^m \lambda_i (f'_i(x^*), h) = 0 \Rightarrow y \in H^\perp :$$

Այժմ ենթադրենք, որ գոյություն ունի այնպիսի $b \in H^\perp$ վեկտոր, որ $b \notin A$: Քանի որ $f'_i(x^*)$, $i \in [1 : m]$ գրադիենտները զծորեն անկախ են, ապա A -ն m չափանի ենթափարածություն է, որը փակ ուռուցիկ բազմություն է: Անշարժնք այն b կերից: Նամանայն խիստ անշարժման թեորեմ 3.1.2-ի՝ գոյություն ունեն այնպիսի p վեկտոր և $\varepsilon > 0$ թիվ, որ

$$(p, a) \leq (p, b) - \varepsilon \quad \forall a \in A : \tag{4.1.4}$$

Ցույց դանք, որ

$$(p, a) = 0 \quad \forall a \in A :$$

Եթե $a \in A$ -ի համար $(p, a) > 0$, ապա
 p էլաղրելով $\alpha a \in A$ ($\alpha \geq 0$) վեկփորմերը
(4.1.4) անհավասարության մեջ և ձգվեցնելով α -ն
անվեջության կարանանք հակասություն, քանի որ
անհավասարության ձախ մասը կձգվի $+\infty$, իսկ
աջ մասը վերջավոր թիվ է: Եթե $(p, a) < 0$, ապա
կարարելով նույն դարձողությունները, նորից կգանք
հակասության: Այսպիսով, $(p, a) = 0 \quad \forall a \in A :$

Այսպեղից

$$(f'_i(x^*), p) = 0, \quad i \in [1 : m] \Rightarrow p \in H \Rightarrow (p, b) = 0 : \quad (4.1.5)$$

Բայց (4.1.4) անհավասարությունից հետևում է, որ
 $(p, b) > \varepsilon > 0$, ինչը հակասում է (4.1.5)-ին : Այսպիսով,
ապացուցվեց, որ

$$K_M^*(x^*) = H^\perp = A :$$



Այժմ դիմարկենք հավասարության դիպի սահմա-
նափակումներով պայմանական օպդիմիզացիայի հետե-
վյալ խնդիրը՝

$$f_0(x) \rightarrow \text{extr}, \quad f_i(x) = 0, \quad i \in [1 : m] : \quad (4.1.6)$$

Ենթադրվում է, որ $f_i, \quad i \in [0 : m]$, ֆունկցիաները
անընդհակը դիֆերենցելի են R^n -ի վրա: Պահանջվում
է գրնել $f_0(x)$ ֆունկցիայի էքստրեմումի կերպերը

$$M \equiv \{x \in R^n / f_i(x) = 0, \quad i \in [1 : m]\}$$

բազմության վրա: Այդ կեպերը կոչվում են (4.1.6) խընդրի լուծումներ: M բազմության կեպերը կոչվում են (4.1.6) խնդրի թույլապրելի կեպեր:

Դիցուք $\lambda = (\lambda_0, \dots, \lambda_m) \in R^{m+1}$: Կազմենք Լագրանժի ֆունկցիան՝

$$L(x, \lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x) :$$

Թեորեմ 4.1.4 (*Լագրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդ*): Դիցուք x^* կեպը (4.1.6) խնդրի լուծումն է: Այդ դեպքում գոյություն ունեն $\lambda_0, \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m$ թվեր, որոնցից զոնե մեկը զրոյից պարբեր է այնպիսին, որ

$$\sum_{i=0}^m \lambda_i f'_i(x^*) = 0,$$

կամ որ նույնն է

$$L'_x(x^*, \lambda) = 0 \Leftrightarrow L'_{x_i}(x^*, \lambda) = 0, \quad i \in [1 : n] : \quad (4.1.7)$$

$\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m$ թվերը կոչվում են Լագրանժի բազմապատկիշներ կամ անորոշ գործակիցներ:

► Ենթադրենք, որ x^* կեպը (4.1.6) խնդրում լոկալ մինիմումի կեպ է (լոկալ մաքսիմումի դեպքը քննարկվում է անալոգ ձևով):

Եթե $f'_1(x^*), f'_2(x^*), \dots, f'_m(x^*)$ գրադիենտները գծորեն անկախ են, ապա, ըստ մինիմումի ընդհանուր անհրաժեշտ պայմանի և **թեորեմ 4.1.3-ի**, կունենանք

$$f'_0(x^*) \in K_M^*(x^*) =$$

$$= \{y/y = \sum_{i=1}^m \lambda_i f'_i(x^*), \lambda_i \in R, i \in [1 : m]\} :$$

Այսպեղից անմիջականորեն հեփևում է, որ գոյություն ունեն $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m$ թվեր, այնպիսին, որ

$$f'_0(x^*) = \sum_{i=1}^m \lambda_i f'_i(x^*) :$$

Այս դեպքում թեորեմի պնդումը ապացուցված է:

Եթե $f'_i(x^*), f'_2(x^*), \dots, f'_m(x^*)$ գրադիենտները գծորեն կախված են, ապա գոյություն կունենան գործակիցներ $\lambda_i, i \in [1 : m]$, որոնցից գոնեւ մեկը զրո չէ այնպիսին, որ

$$\sum_{i=1}^m \lambda_i f'_i(x^*) = 0 :$$

Այսպեղից հեփևում է, որ

$$0f'_0(x^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f'_i(x^*) = 0 :$$



Այժմ ենթադրենք, որ (4.1.6) խնդրում բոլոր ֆունկցիաները երկու անգամ անընդհափ դիֆերենցելի են: Ճիշդ է հեփևյալ պնդումը (փես, օրինակ՝ [4]):

Թեորեմ 4.1.5 (Եքսպրեսումի երկրորդ կարգի անհրաժեշտ պայմանը): Հիցուք x^* -ը (4.1.6) խնդրում լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կետը է և $f'_1(x^*), f'_2(x^*), \dots, f'_m(x^*)$ վեկտորները գծորեն անկախ են: Այդ դեպքում գոյություն ունեն

$\lambda_0 = 1, \lambda_1, \dots, \lambda_m$ թվեր այնպիսին, որ դեղի ունի հետևյալ պայմանը.

$$(L''_{xx}(x^*, \lambda)h, h) \geq 0 \quad ((L''_{xx}(x^*, \lambda)h, h) \leq 0) \quad \forall h \in H = \\ = \{h \in R^n / (f'_i(x^*), h) = 0, i \in [1 : m]\} :$$

Թեորեմ 4.1.6 (*Երկրորդ կարգի բավարար պայմանը*): Դիցուք x^* -ը (4.1.6) խնդրի թույլապրելի կերպով է և գոյություն ունի այնպիսի $\lambda \in R^{m+1}$ վեկտոր, որ դեղի ունեն հետևյալ պայմանները.

- 1) $\lambda_0 = 1,$
- 2) $L'_{x_i}(x^*, \lambda) = 0, i \in [1 : n],$
- 3) կամայական η զրոյական $h \in H$ վեկտորի համար դեղի ունի

$$(L''_{xx}(x^*, \lambda)h, h) > 0 \quad ((L''_{xx}(x^*, \lambda)h, h) < 0) \quad (4.1.8)$$

անհավասարությունը:

Այդ դեպքում x^* -ը (4.1.6) խնդրում լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կերպով է:



Եթե x^* կերպը M բազմության առանձնացված կերպ է, ապա թեորեմի եզրակացությունը պրիվիալ է: Դիցուք այժմ x^* -ը M բազմության սահմանային կերպ է և այն խնդրում լոկալ մինիմումի կերպ չէ: Այդ դեպքում գոյություն կունենա այնպիսի $\{x^k\}$ հաջորդականություն, որը բավարարում է հետևյալ պայմաններին.

$$x^k \in M, x^k \rightarrow x^*, f_0(x^k) < f_0(x^*) : \quad (4.1.9)$$

x^k -ն ներկայացնենք հեփևյալ դեսքով.

$$x^k = x^* + \alpha_k h^k, \text{ որպես } h^k = (x^k - x^*)/\alpha_k :$$

Քանի որ, $\|h^k\| = 1$, ապա ընդհանրությունը չսահմանափակելով կարող ենք ենթադրել, որ

$$h^k \rightarrow h \neq 0 :$$

Հաշվի առնելով (4.1.9) պայմանը՝ ունենք

$$0 = f_i(x^k) - f_i(x^*) = (f'_i(x^*), \alpha_k h^k) + o(\alpha_k), \quad i \in [1 : m] :$$

Բաժանելով այս առնչությունները α_k -ի վրա և անցնելով սահմանի՝ կստանանք

$$(f'_i(x^*), h) = 0, \quad i \in [1 : m] :$$

Այսինքն՝ $h \in H$: Քանի որ, ըստ ենթադրության, $\lambda_0 = 1$, ապա (4.1.9)-ից սպանում ենք

$$L(x^k, \lambda) = f_0(x^k) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(x^k) \leq f_0(x^k) \leq$$

$$\leq f_0(x^*) = f_0(x^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(x^*) = L(x^*, \lambda) : \quad (4.1.10)$$

Թեորեմի պայմաններից հեփեւում է, որ $L(x, \lambda)$ Լազրանժի ֆունկցիան երկու անգամ դիֆերենցելի է x^* կետում: Նեփեաբար, ներկայացնելով այդ ֆունկցիան, ըստ Թեյլորի բանաձևի, x^* կետում, սպանում ենք

$$L(x^k, \lambda) = L(x^*, \lambda) + (L'_x(x^*, \lambda), \alpha_k h^k) +$$

$$+ \frac{1}{2} (L''_{xx}(x^*, \lambda)(\alpha_k h^k), \alpha_k h^k) + o(\alpha_k^2) :$$

Քանի որ, ըստ ենթադրության, $L'_x(x^*, \lambda) = 0$, ապա այսդեղից և (4.1.10) անհավասարությունից հելքում է, որ

$$\frac{\alpha_k^2}{2} (L''_{xx}(x^*, \lambda)h^k, h^k) + o(\alpha_k^2) \leq 0 :$$

Այս անհավասարության երկու մասերը բաժանելով α_k^2 թվի վրա և անցնելով սահմանի՝ կսրանանք

$$(L''_{xx}(x^*, \lambda)h, h) \leq 0,$$

որը հակասում է թեորեմի (4.1.8) պայմանին:



Պարզագույն դեպքերում Լագրանժի անորոշ գործակիցների մեթոդը թույլ է փակիս բացահայք դեսքով գրնել մաթեմատիկական ծրագրավորման խնդիրների լուծումները հավասարությունների փիպի սահմանափակումների դեպքում: Դրա համար պետք է կարարել հետևյալ քայլերը.

- Կազմել Լագրանժի ֆունկցիան:
- Գրել էքսպրեսումի առաջին կարգի անհրաժեշտ պայմանը Լագրանժի ֆունկցիայի համար և սրանալ հավասարումների համակարգ, որով բնութագրվում է խնդրի սրացիոնար կեպերի բազմությունը:
- Գրնել սրացված համակարգի լուծումները:
- Էքսպրեսումի երկրորդ կարգի բավարար պայմանների միջոցով այդ լուծումներից անջափել էքսպրեսումի կեպերը:

Այս ալգորիթմը մեկնաբանենք օրինակներով:

Օրինակ 1: Լուծել հետևյալ խնդիրը.

$$f_0(x) = x_1^2 + x_2^2 \rightarrow \text{extr},$$

$$f_1(x) = (x_1 - 1)^2 + x_2^2 - 4 = 0 :$$

Լուծում: Կազմենք Լագրանժի ֆունկցիան

$$L(x, \lambda) = \lambda_0 f_0(x) + \lambda_1 f_1(x) =$$

$$= \lambda_0(x_1^2 + x_2^2) + \lambda_1((x_1 - 1)^2 + x_2^2 - 4) :$$

Հսկ (4.1.7) անհրաժեշտ պայմանի՝ ունենք

$$\begin{cases} L'_{x_1}(x, \lambda_0, \lambda_1) = 2\lambda_0 x_1 + 2\lambda_1(x_1 - 1) = 0, \\ L'_{x_2}(x, \lambda_0, \lambda_1) = 2\lambda_0 x_2 + 2\lambda_1 x_2 = 0, \\ f_1(x) = (x_1 - 1)^2 + x_2^2 - 4 = 0 : \end{cases} \quad (4.1.11)$$

Եթե, $\lambda_0 = 0$, ապա (4.1.11) համակարգից սրանում ենք

$$2\lambda_1(x_1 - 1) = 0, \quad 2\lambda_1 x_2 = 0, \quad (x_1 - 1)^2 + x_2^2 - 4 = 0 : \quad (4.1.12)$$

Քանի որ λ_0 , և λ_1 գործակիցները միաժամանակ զրո չեն, ապա $\lambda_1 \neq 0$:

Դեպքություն (4.1.12) համակարգի առաջին երկու պայմաններից կսրանանք

$$x_1 = 1, \quad x_2 = 0,$$

որը չի բավարարում երրորդ հավասարմանը: Այսպիսով, $\lambda_0 \neq 0$: Հնդիանրությունը չսահմանափակելով,

կարող ենք ենթադրել, որ $\lambda_0 = 1$: Այդ դեպքում (4.1.11) համակարգը կընդունի հետևյալ վեսքը՝

$$\begin{cases} 2x_1 + 2\lambda_1(x_1 - 1) = 0, \\ 2x_2 + 2\lambda_1x_2 = 0, \\ (x_1 - 1)^2 + x_2 - 4 = 0 : \end{cases} \quad (4.1.13)$$

Դիպարկենք այս համակարգի երկրորդ հավասարումը:
Եթե $x_2 = 0$, ապա երրորդից կսղանանք $x_1 = 3$, $x_1 = -1$, իսկ առաջին հավասարումից՝ $\lambda_1 = -3/2$:

Եթե $x_2 \neq 0$, ապա երկրորդից կունենանք $\lambda_1 = -1$:

Այդ դեպքում առաջին հավասարումը փեղի չունի, այսինքն (4.1.13) համակարգը համապեղելի չէ:

Այսպիսով սղանում ենք երկու սրացիոնար կերպեր՝

$$x_1^* = 3, \quad x_2^* = 0, \quad \lambda_1 = -\frac{3}{2};$$

$$x_1^* = -1, \quad x_2^* = 0, \quad \lambda_1 = -\frac{1}{2};$$

Սպուզենք երկրորդ կարգի (4.1.8) բավարար պայմանները այդ կերպերի համար: Ունենք՝

$$(L''_{xx}h, h) = 2(1 + \lambda_1)h_1^2 + 2(1 + \lambda_1)h_2^2,$$

$$h \in H = \{h = (h_1, h_2) \in R^2 / 2(x_1^* - 1)h_1 + 2x_2^*h_2 = 0 :$$

Այսպեղից հեշտ է փեսնել, որ $A(3, 0)$ կեպի համար փեղի ունի

$$(L''_{xx}h, h) < 0 \quad \forall h \in H, \quad h \neq 0,$$

անհավասարությունը: Ուստի, A -ն լոկալ մաքսիմումի կեպ է: Նման ձևով համոզվում ենք, որ $B(-1, 0)$ -ն լոկալ մինիմումի կեպ է: Մյուս կողմից, քանի որ f_0

Փունկցիան հասնում է իր մեծագույն ու փոքրագույն արժեքներին, ապա B կեզդ գլոբալ մինիմումի կեզ է, իսկ A -ն գլոբալ մաքսիմումի կեզ է:

Օրինակ 2: Լուծել հեվլոյալ խնդիրը.

$$\begin{aligned} f_0(x) &= x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 \rightarrow \min, \\ f_1(x) &= x_1^2 + x_2^2 - x_3 = 0, \\ f_2(x) &= x_1 + x_2 + x_3 - 4 = 0 : \end{aligned}$$

Հսկ (4.1.7) անհրաժեշտ պայմանի՝ ունենք՝

$$\begin{cases} L'_{x_1}(x, \lambda) = 2\lambda_0 x_1 + 2\lambda_1 x_1 + \lambda_2 = 0, \\ L'_{x_2}(x, \lambda) = 2\lambda_0 x_2 + 2\lambda_1 x_2 + \lambda_2 = 0, \\ L'_{x_3}(x, \lambda) = 2\lambda_0 x_3 - \lambda_1 + \lambda_2 = 0, \\ f_1(x) = x_1^2 + x_2^2 - x_3 = 0, \\ f_2(x) = x_1 + x_2 + x_3 - 4 = 0 : \end{cases}$$

Եթե, $\lambda_0 = 0$, ապա կսկանանք հավասարումների հեվլոյալ համակարգը.

$$\begin{cases} 2\lambda_1 x_1 + \lambda_2 = 0, \\ 2\lambda_1 x_2 + \lambda_2 = 0, \\ -\lambda_1 + \lambda_2 = 0, \\ x_1^2 + x_2^2 - x_3 = 0, \\ x_1 + x_2 + x_3 - 3 = 0 : \end{cases} \quad (4.1.14)$$

Եթե $\lambda_1 = 0$, ապա (4.1.14) համակարգի երրորդ հավասարումից հեվլում է, որ $\lambda_2 = 0$, որը հնարավոր չէ, որովհետև բոլոր գործակիցները միաժամանակ զրո են: Եթե $\lambda_1 \neq 0$, ապա (4.1.14) համակարգի առաջին երեք հավասարումներից սրանում ենք

$$x_1 = x_2 = -\frac{1}{2} :$$

Տեղադրելով այս արժեքները համակարգի վերջին երկու հավասարումների մեջ՝ սպանում ենք հակասություն: Այսպիսով, $\lambda_0 \neq 0$: Ընդունենք $\lambda_0 = 1$: Այդ դեպքում համակարգը կընդունի հեփևյալ դեսքը.

$$\begin{cases} 2x_1(1 + \lambda_1) + \lambda_2 = 0, \\ 2x_2(1 + \lambda_2) + \lambda_2 = 0, \\ 2x_3 - \lambda_1 + \lambda_2 = 0, \\ x_1^2 + x_2^2 - x_3 = 0, \\ x_1 + x_2 + x_3 - 4 = 0, \end{cases} \quad (4.1.15)$$

(4.1.15) համակարգը ունի հեփևյալ երկու լուծումները.

$$\begin{aligned} x_1^* &= 1, \quad x_2^* = 1, \quad x_3^* = 2, \quad \lambda_1 = \frac{2}{3}, \quad \lambda_2 = -\frac{10}{3}; \\ x_1^* &= -2, \quad x_2^* = -2, \quad x_3^* = 8, \quad \lambda_1 = -\frac{20}{3}, \quad \lambda_2 = -\frac{68}{3}: \end{aligned}$$

Սպուզենք երկրորդ կարգի (4.1.8) բավարար պայմանները $A(1, 1, 2)$ և $B(-2, -2, 8)$ կերպում համար: Ունենք

$$(L''_{xx}h, h) = 2(1 + \lambda_1)h_1^2 + 2(1 + \lambda_2)h_2^2 + 2h_2h_3,$$

$$\begin{aligned} h \in H &= \{h \in R^3 / 2x_1^*h_1 + 2x_2^*h_2 - h_3 = 0, \\ &\quad h_1 + h_2 + h_3 = 0\} : \end{aligned}$$

Այսպեսից $A(1, 1, 2)$ կերպում համար կսպանանք

$$h_1 = -h_2, \quad h_3 = 0 \Rightarrow (L''_{xx}h, h) = \frac{10}{3}h_2^2 > 0 \quad \forall h \neq 0 :$$

Այսինքն՝ A -ն լոկալ մինիմումի կերպ է: Նույն ձևով սպանում ենք, որ $B(-2, -2, 8)$ -ն լոկալ մաքսիմումի կերպ է:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Լուծել հետևյալ խնդիրը.

$$\begin{aligned}x_1^2 + x_2^2 &\rightarrow \min, \\x_1^2 + x_2^2 - 8 &= 0 : \end{aligned}$$

2. Լուծել հետևյալ խնդիրը.

$$\begin{aligned}x_1^2 + x_2^2 &\rightarrow \min, \\x_1^2 + 2x_2^2 - 8 &= 0 : \end{aligned}$$

3. Սպուզել, արդյոք $(0, 2)$ կետը հետևյալ խնդրի լուծումն է, թե ոչ:

$$\begin{aligned}x_1^2 + x_2^2 &\rightarrow \min, \\x_2 + x_1^2 - 2 &= 0 : \end{aligned}$$

4. Սպուզել, արդյոք $(-2, 2)$ կետը հետևյալ խնդրի լուծումն է, թե ոչ:

$$\begin{aligned}x_1 x_2 &\rightarrow \min, \\x_1^2 + x_2^2 - 8 &= 0 : \end{aligned}$$

5. Լուծել հետևյալ խնդիրը.

$$\begin{aligned}2x_1^2 + x_2^2 + 2x_3^2 &\rightarrow \text{extr}, \\2x_1 + x_2 + 2x_3 &= 12, \\x_1 + 2x_2 + x_3 &= 10 : \end{aligned}$$

6. Լուծել հետևյալ խնդիրը.

$$\begin{aligned}x_1^2 - x_2^2 + x_3^2 &\rightarrow \max, \\x_1 + 2x_2^2 - x_3 &= 4, \\2x_1 + 2x_2 + x_3 &= 14 : \end{aligned}$$

4.2 Լազրանմի անորոշ գործակիցների մեթոդը (խառը սահմանափակումների դեպքը)

Այժմ դիվարկենք պայմանական օպտիմիզացիայի ընդհանուր խնդիրը, որտեղ սահմանափակումները բրվում են հավասարություններով և անհավասարություններով

$$f_0(x) \rightarrow \text{extr},$$

$$f_i(x) = 0, \quad i \in [1 : k], \quad f_i(x) \leq 0, \quad i \in [k + 1 : m] : \quad (4.2.1)$$

Այսպես ենթադրվում է, որ $f_i(x)$, $i \in [0 : m]$, ֆունկցիաները անընդհափ դիֆերենցելի են R^n -ի վրա:

$x \in R^n$ կեպը կոչվում է թույլագրելի, եթե այն բավարարում է (4.2.1) խնդրի բոլոր սահմանափակումներին: $x^* \in R^n$ կեպը կոչվում է (4.2.1) խնդրի լուծում, եթե այն $f_0(x)$ ֆունկցիայի էքստրեմումի կեպ է

$$M \equiv \{x \in R^n / f_i(x) = 0, \quad i \in [1 : k],$$

$$f_i(x) \leq 0, \quad i \in [k + 1 : m]\}$$

բազմության վրա:

Սահմանում 4.2.1: Հիցուք \bar{x} թույլագրելի կեպ է (4.2.1) խնդրում: $f_i(\bar{x}) \leq 0$ ($i \in [k + 1 : m]$) սահմանափակումը կոչվում է ակրիպ այդ կեպում, եթե $f_i(\bar{x}) = 0$: Եթե $f_i(\bar{x}) < 0$, սպաս այդ սահմանափակումը կոչվում է պասիվ:

$I_{\mathbf{W}}(\bar{x})$ սիմվոլով նշանակենք \bar{x} կեպում ակրիպ սահմանափակումների խնդեքսների բազմությունը՝

$$I_{\mathbf{W}}(\bar{x}) = \{i \in [k + 1, m] / f_i(\bar{x}) = 0\} :$$

Ծիշպ են հեփևյալ պնդումները (վեն, օրինակ՝ [4, 6]):

Թեորեմ 4.2.1 (*Էքստրեմումի առաջին կարգի անհրաժեշտ պայմանը*): Դիցուք x^* կետը (4.2.1) ինդրում լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կետը է: Այդ դեպքում գոյություն ունեն $\lambda_0, \dots, \lambda_m$ թվեր, որոնցից զոնե մեկը գոյուից դարձեն է այնպիսին, որ

$$w) \quad L'_{x_i}(x^*) = 0, \quad i \in [1 : n], \quad n\text{րդեղ}$$

$$L(x, \lambda) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x),$$

$$p) \quad \lambda_i \geq 0 \quad (\lambda_i \leq 0), \quad i \in [k+1 : m],$$

$$q) \quad \lambda_i f_i(x^*) = 0, \quad i \in [k+1 : m] :$$

գ) պայմանը կոչվում է պասիվ-ակտիվ սահմանափակումների պայման:

Թեորեմ 4.2.2 (*Առաջին կարգի բավարար պայմանը*): Դիցուք x^* վեկտորը բավարարում է *հետևյալ պայմաններին*.

- 1) x^* -ը (4.2.1) ինդրի թույլապրելի կետը է,
- 2) գոյություն ունի $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m)$ վեկտոր $\lambda_0 = 1$ պայմանով այնպիսին, որ (x^*, λ) զույգը բավարարում է թեորեմ 4.2.1-ի *w), p), q)* պայմաններին,
- 3) x^* կետում (4.2.1) ինդրի ակտիվ սահմանափակումների և հավասարությունների բանակների զումարը հավասար է n -ի:

Այդ դեպքում, եթե $\lambda_i > 0$, $i \in I_{\text{u}}(x^*)$, ապա x^* -ը (4.2.1) ինդրում լոկալ մինիմումի կեր է, եթե $\lambda_i < 0$, $i \in I_{\text{u}}(x^*)$, ապա x^* -ը (4.2.1) ինդրում լոկալ մաքսիմումի կեր է:

Այժմ ձևակերպենք քայլերի այն հերթականությունը, որոնց միջոցով կարելի է լուծել խառը սահմանափակումներով մաթեմատիկական ծրագրավորման խնդիրները:

- Կազմել Լագրանժի ֆունկցիան:
- Գրել էքսպրեմումի առաջին կարգի անհրաժեշտ պայմանը Լագրանժի ֆունկցիայի համար և սրբանալ հավասարումների համակարգ, որով բնութագրվում է խնդրի սրացիոնար կեպերի բազմությունը:
- Գրել պասիվ-ակտիվ սահմանափակումների պայմանները և անհավասարություններին համապատասխանող Լագրանժի գործակիցների ոչ բացասական (ոչ դրական) լինելու պայմանները:
- Լուծել սրացված համակարգեր՝ հաշվի առնելով Լագրանժի գործակիցների նշանները:
- Օպտիմալության առաջին կարգի բավարար պայմանների միջոցով այդ լուծումներից անջարել էքսպրեմումի կեպերը:

Այս ալգորիթմը մեկնաբանենք օրինակի միջոցով:

Օրինակ: Լուծել հեվելյալ խնդիրը.

$$\begin{aligned} x_1 - x_2^2 &\rightarrow \text{extr}, \\ x_1 - x_2 - 1 &= 0, \\ x_1^2 + x_2^2 - 5 &\leq 0 : \end{aligned}$$

Կազմենք Լագրանժի ֆունկցիան

$$L(x, \lambda) = \lambda_0(x_1 - x_2^2) + \lambda_1(x_1 - x_2 - 1) + \lambda_2(x_1^2 + x_2^2 - 5) :$$

Ըստ Էքսպրեմումի անհրաժեշտ պայմանի՝ ունենք հավասարումների և անհավասարումների հերկյալ համակարգը.

- (ա) $L'_{x_1}(x, \lambda) = \lambda_0 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 0,$
- (բ) $L'_{x_2}(x, \lambda) = -2\lambda_0 x_2 - \lambda_1 + 2\lambda_2 x_2 = 0,$
- (գ) $x_1 - x_2 - 1 = 0, \quad x_1^2 + x_2^2 - 5 \leq 0,$
- (դ) $\lambda_2 \geq 0,$
- (է) $\lambda_2(x_1^2 + x_2^2 - 5) = 0 :$

Դիմարկենք երկու դեպք.

- 1) $\lambda_0 = 0,$
- 2) $\lambda_0 \neq 0:$

Առաջին դեպքում համակարգի (ա) և (բ) հավասարումներից կարանանք

$$\begin{cases} \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 0, \\ -\lambda_1 + 2\lambda_2 x_2 = 0 \end{cases} \quad (4.2.2)$$

համակարգը: Եթե $\lambda_2 = 0$, ապա (4.2.2) համակարգից կարանանք $\lambda_1 = 0$, այսինքն բոլոր բոլոր գործակիցները զրո են, որը հակասություն է:

Եթե $\lambda_2 \neq 0$, ապա (գ) և (է) պայմաններից կարանանք

$$\begin{cases} x_1^2 + x_2^2 - 5 = 0, \\ x_1 - x_2 - 1 = 0 : \end{cases}$$

համակարգը: Այս համակարգը ունի երկու լուծում.

$$\begin{cases} x_1 = 2, \\ x_2 = 1 \end{cases} \quad (4.2.3)$$

կամ

$$\begin{cases} x_1 = -1, \\ x_2 = -2 : \end{cases} \quad (4.2.4)$$

Գումարելով (4.2.2) համակարգի հավասարումները՝ կսրանանք

$$2\lambda_2(x_1 + x_2) \Rightarrow x_1 = -x_2,$$

որը հակասում է (4.2.3) և (4.2.4) համակարգերին: Ներևաբար, առաջին դեպքը հնարավոր չէ:

Դիրքարկենք երկրորդ դեպքը. $\lambda_0 \neq 0$: Ընդունելով $\lambda_0 = 1`$ (ա)-(թ) պայմաններից կսրանանք

$$\begin{cases} 1 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 0, \\ -2x_2 - \lambda_1 + 2\lambda_2 x_2 = 0 : \end{cases} \quad (4.2.5)$$

Եթե $\lambda_2 = 0$, ապա (4.2.5) համակարգից և (q) հավասարությունից կսրանանք

$$\begin{cases} 1 + \lambda_1 = 0, \\ -2x_2 - \lambda_1 = 0, \\ x_1 - x_2 - 1 = 0 : \end{cases}$$

Լուծելով այս համակարգը՝ սրանում ենք սրացինար հերկայալ կերպը.

$$A(3/2, 1/2), \lambda_1 = -1, \lambda_2 = 0 :$$

$\lambda_2 \neq 0$ դեպքում ունենք

$$\begin{cases} x_1^2 + x_2^2 - 5, \\ x_1 - x_2 - 1 = 0, \\ 1 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 0, \\ -2x_2 - \lambda_1 + 2x_2 = 0 : \end{cases}$$

համակարգը: Լուծելով այս համակարգը՝ սրանում ենք ևս երկու սրացիոնար կետեր.

$$B(2, 1), \lambda_1 = -5/3, \lambda_2 = 1/6,$$

$$C(-1, -2), \lambda_1 = 2/3, \lambda_2 = 5/6 :$$

Այս երեք կետերի համար սրուցենք էքսպրեմումի առաջին կարգի բավարար պայմանները:

B կետի համար ակրիվ է $x_1^2 + x_2^2 - 5 \leq 0$ սահմանափակումը և նրան համապատասխան Լագրանժի գործակիցը դրական է: Մյուս կողմից, ակրիվ սահմանափակումների և հավասարությունների քանակների գումարը հավասար է երկուսի, որը անհայտների թիվը է: Նշանակում է B -ն լոկալ մինիմումի կետ է: Նոյն ձևով C -ն լոկալ մինիմումի կետ է: Բայց քանի որ խնդրի սահմանափակումների բազմությունը կոմպակտ է, ապա նպագրակային ֆունկցիան ունի գլոբալ մինիմումի և մաքսիմումի կետեր: Հաշվելով սրացված կետերում նպագրակային ֆունկցիայի արժեքները՝ պարզում ենք, որ A կետը գլոբալ մաքսիմումի կետ է, C -ն գլոբալ մինիմումի կետ է, իսկ B -ն լոկալ մինիմումի կետ է:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Լուծել խառը սահմանափակումներով հետևյալ խնդիրը.

$$x_1^2 - x_2 \rightarrow \min,$$

$$x_1 + x_2 - 6 = 0,$$

$$1 - x_1 \leq 0,$$

$$x_1^2 + x_2^2 - 26 \leq 0 :$$

2. Լուծել խառը սահմանափակումներով հետևյալ խնդիրը.

$$x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 \rightarrow \min,$$

$$2x_1 - x_2 + x_3 \leq 5,$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = 3 :$$

3. Գրնել շոշափող $K_M(x)$ կոնը M բազմության համար x կեպում:

ա) $M = \{(x_1, x_2) \in R^2 \setminus \text{int}(R_+^2) : x_1^2 + x_2^2 \leq 1\},$
 $x = (0, 1);$

բ) $M = \{(x_1, x_2) \in R^2 \setminus \text{int}(R_+^2) : x_1^2 + x_2^2 \leq 1\},$
 $x = (0, 0);$

գ) $M = \{(x_1, x_2) / x_1^2 \leq x_2^3\}, x = (0, 0);$

դ) $M = \{0, 1, \frac{1}{2}, \dots, \frac{1}{n}, \dots\}, x = 0;$

ե) $M = \{0, 1, \frac{1}{2}, \dots, \frac{1}{2^n}, \dots\}, x = 0 :$

4. Ապացուցել հետևյալ պնդումը: Որպեսզի $K \subseteq R^n$ կոնը լինի ուռուցիկ, անհրաժեշտ է և բավարար, որ $\forall x, y \in K \Rightarrow x + y \in K$:

5. Դիցուք $K \subseteq R^n$ փակ ուռուցիկ կոն է: Ապացուցել, որ $K^{**} = K$:

6. Գիշուք $K_1, K_2 \subseteq R^n$ -ը փակ ուռուցիկ կոներ են:
Ապացուցել, որ

ա) $(K_1 + K_2)^* = K_1^* \cap K_2^*$;

բ) $(K_1 \cap K_2)^* = \overline{K_1^* + K_2^*}$:

Լուծում: Ωւնենք

$$(K_1 \cap K_2)^* = (K_1^{**} \cap K_2^{**})^* =$$

$$= ((K_1^* + K_2^*)^*)^* = (K_1^* + K_2^*)^{**} = \overline{K_1^* + K_2^*} :$$

Գլուխ 5

Վարիացիոն հաշիվ

Վարիացիոն հաշիվը օպտիմիզացիայի բաժին է, որտեղ ուսումնասիրվում են ինքնարարակային գիպի ֆունկցիոնալների մինիմիզացիայի խնդիրները որոշ ֆունկցիոնալ փարածություններում:

Այս գլխում դիպարկվում է

$$I(y) = \int_{x_0}^{x_1} L(x, y, y') dx$$

գիպի ֆունկցիոնալի մինիմիզացիայի (մաքսիմիզացիայի) խնդիրը $C^1[x_0, x_1]$ ֆունկցիոնալ փարածության վրա: Ցույց է դրվում, որ այդ ֆունկցիոնալի էքսպրեսումները բավարարում են եզրային պայմաններով երկրորդ կարգի մի դիֆերենցիալ հավասարմանը, որը կոչվում է Էյլերի հավասարում: Այդ հավասարումով կապ է ստեղծվում վարիացիոն հաշվի և դիֆերենցիալ հավասարումների գեսություն-

ների միջև: Այդ իսկ պարբռառով վարիացիոն հաշվի մեթոդները օգտագործում են եզրային պայմաններով դիֆերենցիալ հավասարումների լուծումների գոյության ապացույցներում: Այս գլխում վարիացիոն հաշվի պարզագույն խնդիրների էքսպրեսալների բնորոշման համար դրվում են որոշ բավարար պայմաններ:

Վարիացիոն հաշվի փեսուրյան ավելի խորը ուսումնասիրություններին կարելի է ծանոթանալ [1-2, 12-13] աշխարհանքներում:

5.1 Էլերի հավասարումը

Դիցուք $L(x, y, y')$ որպես երեք փոփոխականի ֆունկցիա երկու անգամ անընդհափ դիֆերենցելի $\in R^3$ -ի վրա: Պահանջվում է գրնել այնպիսի $y(x) \in C^1[x_0, x_1]$ ֆունկցիա, որը բավարարի $y(x_0) = y_0$, $y(x_1) = y_1$ եզրային պայմաններին և հանդիսանա $I(y) \equiv \int_{x_0}^{x_1} L(x, y, y') dx$ ֆունկցիոնալի լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կեզ $C^1[x_0, x_1]$ դարածության նորմի իմաստով: Այս խնդիրը ձևակերպվում է հետևյալ կերպ.

$$I(y) \equiv \int_{x_0}^{x_1} L(x, y, y') dx \rightarrow \text{extr}, \quad (5.1.1)$$

$$y(x_0) = y_0, \quad y(x_1) = y_1,$$

որը կոչվում է ամրացված եզրերով վարիացիոն խնդիր: Այն վարիացիոն հաշվի պարզագույն խնդիրն է:

Այժմ դանք I ֆունկցիոնալի լոկալ մինիմումի (լոկալ

մաքսիմումի) սահմանումը $C^1[x_0, x_1]$ պարածության նորմի իմաստով:

Սահմանում 5.1.1: Դիցուք

$$M \equiv \{y \in C^1[x_0, x_1] / y(x_0) = y_0, y(x_1) = y_1\} :$$

$y^* \in M$ կոչվում է I ֆունկցիոնալի լոկալ մինիմումի (լոկալ մաքսիմումի) կեր ։ M բազմության վրա, եթե գոյություն ունի $\delta > 0$ թիվ այնպիսին, որ բոլոր $y \in M$ ֆունկցիաների համար, որոնք բավարարում են $\|y - y^*\|_1 < \delta$ պայմանին, պեղի ունի

$$I(y) \geq I(y^*) \quad (I(y) \leq I(y^*)) :$$

անհավասարությունը:

y^* -ը կոչվում է նաև (5.1.1) խնդրի լուծում:

Թեորեմ 5.1.1: Եթե $y^*(x)$ ֆունկցիան (5.1.1) խնդրի լուծումն է, ապա այն բավարարում է

$$-\frac{d}{dx} L'_{y'} + L'_y = 0, \quad (5.1.2)$$

դիֆերենցիալ հավասարումն ը, որը կոչվում է **Էլերի հավասարում**:

► Ենթադրենք, որ y^* -ը (5.1.1) խնդրում լոկալ մինիմումի կեր է (լոկալ մաքսիմումի դեպքը քըն-նարկվում է անալոգ ձևով): Դիցուք $h(\cdot) \in C_0^1[x_0, x_1]$: Այսինքն

$$h(\cdot) \in C^1[x_0, x_1] \text{ և } h(x_0) = 0, h(x_1) = 0 :$$

Դիրարկենք մեկ փոփոխականի հերկյալ ֆունկցիան.

$$\varphi(\alpha) = \int_{x_0}^{x_1} L(x, y^*(x) + \alpha h(x), (y^*(x))' + \alpha h'(x)) dx : \quad (5.1.3)$$

Քանի որ y^* -ը I ֆունկցիոնալի լոկալ մինիմումի կեզ է, ապա բավականաշատ փոքր α թվերի համար դեղի ունի

$$\varphi(\alpha) \geq \varphi(0)$$

անհավասարությունը: Այսինքն՝ 0 կեզը φ ֆունկցիայի լոկալ մինիմումի կեզ է:

«Եփևաբար՝

$$\varphi'(0) = 0 :$$

Այսպեսից, ըստ պարամետրից կախված ինքեզրալի ածանցման կանոնի, կունենանք

$$\varphi'(0) = \int_{x_0}^{x_1} (L'_y h + L'_{y'} h') dx = 0 : \quad (5.1.4)$$

Կարգարենք մասերով ինքեզրում, հաշվի առնելով $h(x_0) = 0, h(x_1) = 0$ պայմանները, կստանանք

$$\begin{aligned} \int_{x_0}^{x_1} L'_{y'} h' dx &= L'_{y'}(h(x_1) - h(x_0)) - \int_{x_0}^{x_1} \frac{d}{dx} L'_{y'} h dx = \\ &= - \int_{x_0}^{x_1} \frac{d}{dx} L'_{y'} h dx : \end{aligned}$$

Այսպեղից և (5.1.4)-ից կստանանք

$$\int_{x_0}^{x_1} \left(L'_y - \frac{d}{dx} L'_{y'} \right) h(x) \, dx = 0 \quad \forall h(x) \in C^1[x_0, x_1],$$

$$h(x_0) = 0, \quad h(x_1) = 0 : \quad (5.1.5)$$

Այժմ ցույց դրանք, որ (5.1.5) պայմանից հետևում է Էյլերի հավասարումը:

Նշանակենք

$$a(x) \equiv L'_y(x, y^*, (y^*)') - \frac{d}{dx} L'_{y'}(x, y^*, (y^*)') :$$

Ցույց դրանք, որ

$$a(x) = 0 \quad \forall x \in [x_0, x_1] :$$

Ենթադրենք, որ ξ -որ $\xi \in [x_0, x_1]$ կերպում $a(\xi) \neq 0$: Ընդհանրությունը չխախտելով, ենթադրենք, որ $a(\xi) > 0$: Քանի որ $a(x)$ -ը անընդհափ ֆունկցիա է, ապա գոյություն կունենա ξ կերպի մի շրջակայք՝ $(\xi - \delta, \xi + \delta) \subseteq [x_0, x_1]$, այնպիսին, որ

$$a(x) > 0 \quad \forall x \in (\xi - \delta, \xi + \delta) :$$

Դիցուք

$$p = \xi - \delta, \quad q = \xi + \delta :$$

Այժմ դիպարկենք հետևյալ $h(x)$ ֆունկցիան.

$$h(x) = \begin{cases} 0, & \text{եթե } x \in [x_0, p] \\ (x - p)^2(x - q)^2, & \text{եթե } x \in [p, q] \\ 0, & \text{եթե } x \in [q, x_1] \end{cases}$$

Պարզ է, որ $h(\cdot) \in C^1[x_0, x_1]$ և $h(x_0) = h(x_1) = 0$:

Ունենք

$$\int_{x_0}^{x_1} a(x)h(x)dx = \int_p^q a(x)h(x) dx > 0,$$

որը հակասում է (5.1.5)-ին:



Օրինակ (Էյլերի հավասարման լուծումը հանդիսանում է լոկալ մինիմումի կեպ):

$$I(y) \equiv \int_1^0 (y')^2 dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 1 :$$

Կազմենք Էյլերի հավասարումը

$$\frac{d}{dx} 3(y')^2 = 0 \Rightarrow 3(y')^2 = C \Rightarrow y' = \text{const} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow y(x) = C_1 x + C_2 :$$

Հաշվի առնելով ինդրի եզրային պայմանները՝ կսպանանք $y^*(x) = x$, որը ինդրի միակ էքստրեմալն է: Ցույց դանք, որ այն լոկալ մինիմումի կեպ է:

Դիցուք

$$h(\cdot) \in C_0^1[0, 1] :$$

Այդ դեպքում

$$I(y^* + h) = \int_0^1 (1 + h')^3 dx = \int_0^1 dx + 3 \int_0^1 h' dx +$$

$$+ \int_0^1 (h')^2(3 + h') dx = I(y^*) + \int_0^1 (h')^2(3 + h') dx :$$

Այսպեղից, ակնհայտ է, որ եթե $\|h\|_1 < 3$, ապա

$$3 + h(x) > 0 \quad \forall x \in [0, 1] :$$

Դեպևաբար՝

$$I(y^* + h) \geq I(y^*),$$

այսինքն՝ $y^*(\cdot)$ -ը լոկալ մինիմումի կեզ է:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Լուծել վարիացիոն հաշվի հեպևյալ պարզագույն խնդիրները:

ա) $\int_0^1 ((y')^2 + y^2) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 1 :$

բ) $\int_{-1}^0 (12xy - (y')^2) dx \rightarrow \min, \quad y(-1) = 1, \quad y(0) = 0 :$

զ) $\int_0^{\pi/2} ((y')^2 - y^2) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 1, \quad y(\pi/2) = 0 :$

դ) $\int_0^1 (y^2 + (y')^2 + 2y \exp(x)) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 1 :$

- թ) $\int_0^{3/2} ((y')^2 + 2y) dx \rightarrow \min, y(0) = 0, y(3/2) = 1 :$
- զ) $\int_0^1 (4y \sin x - y^2 - (y')^2) dx \rightarrow \max, y(0) = y(1) = 0 :$
- է) $\int_0^{\pi/2} (6y \sin 2x + y^2 - (y')^2) dx \rightarrow \max, y(0) = y(\pi/2) = 0 :$

2. Ամենաարագ վայրէջքի խնդիրը: Ուղղաձիգ հարթության մեջ միևնույն ուղղաձիգի վրա չպնդող $O(0,0)$ և $B(x_1, y_1)$ կեպերը միացնել այնպիսի ողորկ կորով (գրնել հավասարումը), որով ծանրության ուժի ազդեցությամբ շարժվող նյութական կեպը վերևի O կեպից առանց սկզբնական արագության կհասնի ներքևի B կեպ ամենակարճ ժամանակում:

Լուծում: Դիցուք $y(x)$ ողորկ կոր է, որը միացնում է O և B կեպերը: Դիցուք $M(x, y(x))$ կամայական կեպ է կորի վրա: Հսկ էներգիայի պահպանման օրենք՝ ունենք

$$mv^2/2 = mgy(x),$$

որպես m -ը նյութական կեպի մասսան է, իսկ v -ն՝ արագությունը M կեպում, g -ն՝ ազատ անկման արագացումը: Այսպեղից կսրանանք

$$v = \sqrt{2gy(x)} :$$

Մյուս կողմից, ունենք

$$v = \frac{ds}{dt} = \frac{\sqrt{1 + (y')^2} dy}{dt},$$

որպես ds -ը էլեմենտար աղեղի երկարությունն է:
«Եփևաբար,

$$T(y) = \frac{1}{\sqrt{2g}} \int_0^{x_1} \frac{\sqrt{1 + (y'(x))^2}}{\sqrt{y(x)}} dx,$$

որպես $T(y)$ -ը այն ժամանակամիջոցն է, որի ընթացքում կեփը փրփած կորով A կեփից հասնում է B կեփ: Քանի որ $1/\sqrt{2g} > 0$ հասդարություն է, ապա $T(y)$ ֆունկցիոնալի մինիմիզացիայի խնդրում կարելի է այն հաշվի չառնել: Վերջնականորեն կսպանանք եքսպրեմումի հեփևայալ խնդիրը.

$$I(y) \equiv \int_0^{x_1} \frac{\sqrt{1 + (y'(x))^2}}{y(x)} dx \rightarrow \min, \quad (5.1.6)$$

$$y(0) = 0, \quad y(x_1) = y_1 :$$

Կազմենք Էյլերի հավասարումը: Քանի որ (5.1.6)-ում ենթախնդիքը L ֆունկցիոնալը բացահայտ կախված չէ x փոփոխականից, ապա Էյլերի հավասարումն ունի հեփևայալ փեսը:

$$L - y' L'_{y'} = C \text{ (գենա, օրինակ [2]):}$$

Այսպեսից մեր օրինակի համար կունենանք

$$L - y' L'_{y'} = \frac{1 + (y')^2}{\sqrt{y}} - y' \frac{y'}{\sqrt{1 + (y')^2} y} = C :$$

Պարզեցնելուց հետո կստանանք

$$y(1 + (y')^2) = \frac{1}{C^2} = C_1 :$$

Նշանակենք

$$\begin{aligned} y' &= ctgt \Rightarrow y = \frac{C_1}{1 + (ctgt)^2} = C_1 \sin^2 t \Rightarrow \\ &\Rightarrow dy = 2C_1 \sin t \cos t dt : \end{aligned}$$

Այսպեսից կստանանք

$$\begin{aligned} dx &= \frac{dy}{y'} = \frac{2C_1 \sin t \cos t dt}{ctgt} = 2C_1 \sin^2 t dt \Rightarrow \\ &\Rightarrow x(t) = C_1/2(2t - \sin 2t) + C_2 : \end{aligned}$$

Քանի որ $y(0) = 0$, ապա $C_2 = 0$: Նշանակելով $p = 2t$ կստանանք ցիկլոիդների ընդունակությունը

$$x = C_1/2(p - \sin p), \quad y = C_1/2(1 - \cos p) :$$

C_1 հասպարունը որոշվում է այն պայմանից, որ ցիկլոիդը պետք է անցնի B կետով:

3. Բոլոր ողորկ կորերի մեջ, որոնք միացնում են հարթության $A(2, 1)$ և $B(1, 0)$ կետերը, գտել այն կորը, որով $v = x$ արագությամբ շարժվող նյութական կեփը A կեփից կհասնի B կեփ ամենակարճ ժամանակում:

5.2 Լագրանժի մեթոդը Վարիացիոն հաշվի խնդիրներում

Դիտարկենք հետևյալ խնդիրը.

$$I_0(y) \equiv \int_{x_0}^{x_1} f_0(x, y, y') dx \rightarrow \text{extr}, \quad (5.2.1)$$

$$I_i(y) = \int_{x_0}^{x_1} f_i(x, y, y') dx = \alpha_i, \quad i \in [1 : m], \quad (5.2.2)$$

$$y(x_0) = y_0, \quad y(x_1) = y_1 : \quad (5.2.3)$$

Այս խնդիրը կոչվում է վարիացիոն հաշվի **իզոպերիմետրիկ** խնդիր: Ենթադրվում է, որ $f_i, \quad i \in [0 : m]$ ֆունկցիաները, որպես երեք փոփոխականի ֆունկցիաներ, երկու անգամ անընդհափ դիֆերենցելի են R^3 -ի վրա, իսկ $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ հասդարությունները պրված թվեր են:

$y^{*1}[x_0, x_1]$ ֆունկցիան կոչվում է թույլափրելի, եթե այն բավարարում է (5.2.2)-(5.2.3) պայմաններին:

Սահմանում 5.2.1: Կասենք, որ թույլափրելի y^* ֆունկցիան (5.2.1)-(5.2.3) ինդրում լոկալ մինիմում (լոկալ մաքսիմում է), եթե գոյություն ունի $\delta > 0$ թիվ այնպիսին, որ բոլոր թույլափրելի y ֆունկցիաների համար, որոնք բավարարում են $\|y - y^*\|_1 < \delta$ պայմանին, տեղի ունի

$$I_0(y) \geq I_0(y^*) \quad (I_0(y) \leq I_0(y^*))$$

անհավասարությունը:

Կազմենք Լագրանժի ֆունկցիան՝

$$L(x, y, y', \lambda) \equiv \lambda_0 f_0(x, y, y') + \lambda_1 f_1(x, y, y') + \dots +$$

$$+ \lambda_m f_m(x, y, y'),$$

որպես $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m) \in R^{m+1}$:

Թեորեմ 5.2.1: Դիցուք $y^*(x)$ ֆունկցիան (5.2.1) խնդրի լուծում է: Այդ դեպքում գոյություն ունեն $\lambda_0, \dots, \lambda_m$ թվեր, որոնցից գոնեւ մեկը զրո չէ սակայն, որ $y^*(x)$ -ը բավարարում է

$$-\frac{d}{dx}L'_{y'} + L'_y = 0$$

դիֆերենցիալ հավասարմանը $y(x_0) = y_0, y(x_1) = y_1$ եզրային պայմաններով:

► Դիցուք y^* ֆունկցիան (5.2.1)-(5.2.3) խնդրում լոկալ մինիմում է (լոկալ մաքսիմումի դեպքը բնարկվում է անալոգ ձևով): Նշանակենք

$$\delta I_i(y^*, h) \equiv \lim_{\alpha \downarrow 0} \frac{I_i(y^* + \alpha h) - I_i(y^*)}{\alpha} :$$

Հեշտ է ցույց տալ, որ

$$\delta I_i(y^*, h) = \int_{x_0}^{x_1} \left(-\frac{d}{dx} f'_{iy'} + f'_{iy} \right) h(x) dx, \quad i \in [0 : m] :$$

Այսպեղից հեփառում է, որ $\delta I_i(y^*, h)$ ֆունկցիոնալը h -ի նկագմամբ գծային է: Դիֆարկենք հեփայալ գծային օպերատորը.

$$A : C_0^1 \rightarrow R^{m+1},$$

$$Ah \equiv (\delta I_0(y^*, h), \delta I_1(y^*, h), \dots, \delta I_m(y^*, h)) :$$

$Im A$ -ով նշանակենք A օպերատորի պարկերը: Նարարկոր է երկու դեպք.

$$1) \quad Im A \subset R^{m+1},$$

2) $ImA = R^{m+1}$:

Առաջին դեպքում ImA -ը R^{m+1} -ի սեփական ենթագրածությունն է: Տեղևաբար, գոյություն ունի ոչ զրոյական այնպիսի $\lambda = (\lambda_0, \dots, \lambda_{m+1})$ վեկտոր, որը ուղղահայաց է այդ ենթագրածությանը, այսինքն՝

$$(\lambda, Ah) = 0 \Rightarrow \lambda_0 \delta I_0(y^*, h) + \dots + \lambda_m \delta I_m(y^*, h) = 0$$

$$\forall h \in C_0^1 :$$

Այսպեղից կսպանանք

$$\int_{x_0}^{x_1} \left(-\frac{d}{dx} L'_{y'} + L'y \right) h(x) dx = 0 \quad \forall h \in C_0^1 : \quad (5.2.2)$$

Ինչպես պարզագույն խնդրում, այսպեղ նույնպես կարելի է ցույց փալ, որ (5.2.2)-ից հեպևում է, որ

$$-\frac{d}{dx} L'_{y'} + L'y = 0 :$$

Դիպարկենք երկրորդ դեպքը: Դիցուք $\{e_0, \dots, e_m\}$ համակարգը բազիս է կազմում R^{m+1} գրադությունում: Ընդունենք h^0, h_1, \dots, h_m ֆունկցիաները այնպիսին, որ

$$\delta I_j(y^*, h_i) = \begin{cases} 1, & \text{եթե } i = j; \\ 0, & \text{եթե } i \neq j : \end{cases}$$

Կազմենք հավասարումների հեփկյալ համակարգը.

$$\begin{cases} \varphi_0(\beta_0, \dots, \beta_m) \equiv I_0(y^* + \sum_{j=0}^m \beta_j h_j) = I_0(y^*) - \varepsilon, \\ \varphi_i(\beta_0, \dots, \beta_m) \equiv I_i(y^* + \sum_{j=0}^m \beta_j h_j) = \alpha_i, \quad i \in [1 : m] : \end{cases} \quad (5.2.3)$$

Այս համակարգում ε -ը պարամետր է: Ունենք

$$\frac{\partial \varphi_i}{\partial \beta_j}(0) = \delta I_i(y^*, h_j) :$$

Այսպեղից հեփսում է, որ (5.2.3) համակարգը բավարարում է հակադարձ արդապարկերումների մասին թեորեմի բոլոր պայմաններին (վեն, օրինակ՝ [2], էջ 31): Դա նշանակում է, որ գոյություն ունի վեկոր ֆունկցիա՝ $\beta(\varepsilon) \equiv (\beta_0(\varepsilon), \dots, \beta_m(\varepsilon))$, որ որոշված են զրո կերի ինչ որ մի շրջակայքում, այնպիսին, որ այդ շրջկայքում նա բավարարում է (5.2.3) համակարգին և $\beta(\varepsilon) \rightarrow 0$, եթե $\beta \rightarrow 0$: Նեփսաբար, եթե ε պարամետրը դրական է, ապա կսպանանք հակասություն, քանի որ y^* -ը (5.2.1) ինդիքտում է:



Օրինակ (Էյլերի հավասարման լուծումը իզոպերիմետրիկ խնդրում գլոբալ մինիմումի կեր է):

$$I_0(y) = \int_0^1 (y')^2 \rightarrow \min,$$

$$I_1(y) = \int_0^1 y \, dx = 0, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 1 :$$

Լուծում: Կազմենք Լագրանժի ֆունկցիան

$$L = \lambda_0(y')^2 + \lambda_1 y :$$

Էյլերի հավասարումը այս ֆունկցիայի համար հետևյալն է.

$$-\frac{d}{dx} L'_{y'} + L'_y = 0 \Rightarrow -2\lambda_0 y'' + \lambda_1 = 0 :$$

Եթե $\lambda_0 = 0$, ապա $\lambda_1 = 0$ և Լագրանժի բոլոր գործակիցները հավասար են զրոյի: Այդ դեպքում թույլափրելի էքսպրեմալներ չկան: Եյերի հավասարման մեջ փեղադրենք $\lambda_0 = 1$: Այդ դեպքում այդ հավասարման ընդհանուր լուծումը կլինի $y(x) = C_1x^2 + C_2x + C_3$ ֆունկցիան: C_1, C_2, C_3 անորոշ գործակիցները որոշենք եզրային և իզոպերիմետրիայի հերևայալ պայմաններից.

$$\begin{cases} y(0) = 0 \Rightarrow C_3 = 0, \\ y(1) = 1 \Rightarrow C_1 + C_2 = 1, \\ \int_0^1 y dx = 0 \Rightarrow \int_0^1 (C_1x^2 + C_2x) dx = 0 \Rightarrow \\ \Rightarrow C_1/3 + C_2/2 = 0 : \end{cases}$$

Այսպեղից կստանանք միակ թույլափրելի էքսպրեմալը՝ $y^*(x) = 3x^2 - 2x$:

Ապացուցենք, որ այն գլոբալ մինիմումի կետը է: Դիցուք $y(\cdot)$ թույլափրելի ֆունկցիա է: Այդ դեպքում

$$y(\cdot) - y^*(\cdot) = h(\cdot) \in C_0^1[0, 1] \text{ և } \int_0^1 h dx = 0 :$$

Ունենք՝

$$\begin{aligned} I_0(y(\cdot)) - I_0(y^*(\cdot)) &= \int_0^1 ((y^*)' + h')^2 dx - \int_0^1 ((y^*)')^2 dx = \\ &= \int_0^1 2(y^*)' h dx + \int_0^1 (h')^2 dx \geq 2 \int_0^1 (y^*)' h' dx : \end{aligned}$$

Կափարելով մասերով ինպեզրում՝ կսփանանք

$$\begin{aligned} \int_0^1 (y^*)' h' dx &= \int_0^1 (y^*) dh = y^* h|_0^1 - \int_0^1 (y^*)'' h dx = \\ &= -6 \int_0^1 h dx = 0 : \end{aligned}$$

Այսպիսով,

$$I_0(y^*(\cdot)) \geq I_0(y(\cdot))$$

ցանկացած թույլագրելի $y(\cdot)$ ֆունկցիայի համար:

Օրինակ (Դիդոնայի խնդիրը մաքսիմալ մակերեսով սեղանակերպի մասին):

Տրված է $f(x)$ ֆունկցիան $[-x_0, x_0]$ հարվածի վրա: Գրաֆիկը ներկայացնող կորի երկարությունը հասպարուն է: Գրնել գրաֆիկի փեսքը այնպես, որ կոռագիծ սեղանի մակերեսը լինի մեծագույն:

Այս խնդիրը ձևակերպվում է հետևյալ կերպ.

$$\int_{-x_0}^{x_0} y(x) dx \rightarrow \max,$$

$$\int_{-x_0}^{x_0} \sqrt{1 + (y')^2} dx = l, y(-x_0) = y(x_0) = 0 :$$

Լուծում: Կազմենք Լագրանժի ֆունկցիան

$$L(y, y', \lambda) = \lambda_0 y + \lambda_1 \sqrt{1 + (y')^2} :$$

Քանի, որ Լագրանժի ֆունկցիան բացահայտ կախված չէ x փոփոխականից, ապա Էյլերի հավասարումը ունի հերկույթ դեսքը.

$$L - y'L'_{y'} = C \Rightarrow \lambda_0 y - C = \frac{-\lambda_1}{\sqrt{1 + (y')^2}} : \quad (5.2.4)$$

Այսպեղից հերկում է, որ եթե $\lambda_0 = 0$, ապա կամ $\lambda_1 = 0$, կամ $y' = 0$:

Առաջին դեպքը հնարավոր չէ, որովհետև Լագրանժի գործակիցները միաժամանակ զրո լինել չեն կարող: Երկրորդ դեպքում, հաշվի առնելով եզրային և իզոպերիմետրայի պայմանները, կունենանք

$$y^*(x) \equiv 0, \quad l = 2x_0 :$$

Եթե $\lambda_0 = 1$, ապա նշանակելով $y' = tgt$, (5.2.4)-ից կստուգանք՝

$$y(t) - C = -\lambda_1 \cos t : \quad (5.2.5)$$

Մյուս կողմից, ունենք

$$\frac{dy}{dx} = tgt \Rightarrow dx = \frac{dy}{tgt} \Rightarrow x(t) - C_1 = \lambda_1 \sin t : \quad (5.2.6)$$

(5.2.5)-(5.2.6) հավասարություններից հերկում է, որ

$$(x - C_1)^2 + (y - C)^2 = \lambda_1^2 :$$

Եզրային պայմաններից սպանում ենք, որ $C_1 = 0$: Այսպիսով, եթե $l < 2x_0$, ապա խնդիրը լուծում չունի: Եթե $l = 2x_0$, ապա $y^*(x) \equiv 0$: Եթե $l > 2x_0$ և խնդիրը ունի օպտիմալ լուծում, ապա նրա գրաֆիկը

պեսք է ունենա շրջանագծային աղեղի դեսք: Այդ շրջանագիծը անցնում է $(-x_0, 0)$ և $(x_0, 0)$ կետերով, իսկ նրա կենտրոնը գտնվում է OY առանցքի վրա: Կարելի է ցույց փալ, որ եթե $l > \pi x_0$, ապա խնդիրը օպրիմալ լուծում չունի:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

Լազրանժի գործակիցների մեթոդով լուծել վարիացիոն հաշվի հերկայալ իզոպերիմետրիկ խնդիրները:

$$\text{ա) } \int_0^1 (y')^2 dx \rightarrow \min, \quad \int_0^1 y dx = 0, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 1 :$$

$$\text{բ) } \int_0^1 (y')^2 dx \rightarrow \min, \quad \int_0^1 xy dx = 0, \quad y(0) = y(1) = 0 :$$

$$\text{զ) } \int_0^\pi (y')^2 dx \rightarrow \min, \quad \int_0^\pi y \sin x dx = 0, \quad y(0) = y(\pi) = 1 :$$

$$\text{դ) } \int_0^\pi (y')^2 dx \rightarrow \min, \quad \int_0^\pi y \cos x dx = \pi/2, \quad y(0) = 1, \quad y(\pi) = -1 :$$

$$\text{Ե) } \int_0^{\pi} y \sin x \, dx \rightarrow \min, \quad \int_0^{\pi} (y')^2 \, dx = 3\pi/2, \quad y(0) = 1, \quad y(\pi) = \pi :$$

5.3 Վարիացիոն հաշվի դասական իզոպերիմետրիկ խնդիրը

Խնդիր: Ապացուցել, որ l երկարության կրոր առ կրոր ողորկ, պարզ հարթ փակ կորերի մեջ ամենամեծ մակերեսը զբաղեցնում է շրջանագիծը:

Լուծում: Դիցուք

$$x = x(s), \quad y = y(s), \quad s \in [0, l]$$

կորի պարամետրական հավասարումներն են: Հաշվի առնելով փոփոխական աղեղի երկարության դիֆերենցիալի և մակերեսի հայդնի բանաձևերը՝ կարելի է գործ ինդրի հետքայալ մաթեմատիկական ձևակերպումը.

$$S(x, y) = \int_0^l x(s) \frac{dy}{ds} \, ds \rightarrow \max, \quad \left(\frac{dx}{ds} \right)^2 + \left(\frac{dy}{ds} \right)^2 = 1 :$$

$x(s)$ և $y(s)$ ֆունկցիաները ներկայացնենք Ֆուրիեի շարքով՝

$$x(s) = \frac{1}{2}a_0 + \sum_{n=1}^{\infty} (a_n \cos \frac{2\pi n}{l} s + b_n \sin \frac{2\pi n}{l} s), \quad (5.3.1)$$

$$y(s) = \frac{1}{2}c_0 + \sum_{n=1}^{\infty} (c_n \cos \frac{2\pi n}{l} s + d_n \sin \frac{2\pi n}{l} s) \quad (5.3.2) :$$

Այսպեղից այս ֆունկցիաների ածանցիալների համար կունենանք հետևյալ բանաձևերը.

$$\frac{dx}{ds} = \sum_{n=1}^{\infty} \left(-\frac{2\pi n}{l} a_n \sin \frac{2\pi n}{l} s + \frac{2\pi n}{l} b_n \cos \frac{2\pi n}{l} s \right), \quad (5.3.3)$$

$$\frac{dy}{ds} = \sum_{n=1}^{\infty} \left(-\frac{2\pi n}{l} c_n \sin \frac{2\pi n}{l} s + \frac{2\pi n}{l} d_n \cos \frac{2\pi n}{l} s \right) : \quad (5.3.4)$$

Հայդնի է նաև, որ եթե $\alpha_n, \beta_n, n = 0, 1, 2, \dots$ թվերը f ֆունկցիայի Ֆուրիեի գործակիցներն են, իսկ $\gamma_n, \delta_n, n = 0, 1, 2, \dots$ թվերը՝ φ -ի գործակիցներն են, ապա

$$\frac{2}{l} \int_0^l f(s) ds = \frac{\alpha_0^2}{2} + \sum_{i=1}^{\infty} (\alpha_n^2 + \beta_n^2),$$

$$\frac{2}{l} \int_0^l f(s) \varphi(s) ds = \frac{1}{2} \alpha_0 \gamma_0 + \sum_{n=1}^{\infty} (\alpha_n \gamma_n + \beta_n \delta_n) :$$

Այսպեղից, նկարի ունենալով նաև (5.3.3)-(5.3.4) բանաձևերը, հարթ պատկերի մակերեսի համար կսպանանք հետևյալ բանաձևը.

$$S = \pi \sum_{n=1}^{\infty} n(a_n d_n - b_n c_n) : \quad (5.3.5)$$

Քանի որ

$$\int_0^l \left(\left(\frac{dx}{ds} \right)^2 + \left(\frac{dy}{ds} \right)^2 \right) ds = l,$$

ապա, հաշվի առնելով նաև ածանցիալների (5.3.3)-(5.3.5) բանաձևերը, կսպանանք, որ կորի l երկարությունը պետք է բավարարի հեփսևալ հավասարմանը.

$$l = \frac{2\pi^2}{l} \sum_{n=1}^{\infty} n^2(a_n^2 + b_n^2 + c_n^2 + d_n^2) : \quad (5.3.6)$$

Մակերեսի (5.3.5) և կորի երկարության (5.3.6) բանաձևերից հեփսում է, որ

$$\begin{aligned} \frac{l^2}{4\pi} - S &= \frac{\pi}{2} \sum_{n=1}^{\infty} ((na_n - d_n)^2 + (nb_n + c_n)^2 + \\ &+ (n^2 - 1)(c_n^2 + d_n^2)) \geq 0 : \end{aligned} \quad (5.3.7)$$

Այսպիսով սպացանք հանհրահայք հեփսևալ իզոպերիմետրիկ անհավասարությունը.

$$S \leq \frac{l^2}{4\pi} :$$

Պարզ է, որ (5.3.7) անհավասարությունը կվերածվի հավասարության, եթե

$$a_1 = d_1, \quad b_1 + c_1 = 0, \quad a_n = b_n = c_n = d_n = 0,$$

$$n = 2, 3, \dots :$$

Այսպեղից

$$x = \frac{1}{2}a_0 + a_1 \cos s + b_1 \sin s,$$

$$y = \frac{1}{2}c_0 - b_1 \cos s + a_1 \sin s,$$

այսինքն՝

$$(x - \frac{1}{2}a_0)^2 + (y - \frac{1}{2}c_0)^2 = a_1^2 + b_1^2 = \frac{l^2}{4\pi} :$$

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

1. Դիցուք ունենք երկու ուռուցիկ բառանկյուններ, որոնց կողերի երկարությունները միևնույն a, b, c, d թվերն են: Ենթադրենք նրանցից մեկին կարելի է արփազձել շրջանագիծ: Ապացուցել, որ նրա մակերեսը մեծ է կամ հավասար մյուս բառանկյան մակերեսից:
2. Տրված պարագծով ուռուցիկ n - անկյուն բազմանկյունների մեջ գտնել այն բազմանկյունը, որի մակերեսն ամենամեծն է:
3. Տրված շրջանին ներզգձել ամենամեծ մակերեսով n - անկյուն բազմանկյուն:
4. Դիմարկենք l երկարությամբ բոլոր այն հարթողությունները, որոնց A սկզբնակետը և B վերջնակետը գտնվում են հարթության վրաված L ուղղի վրա, իսկ կորերը ընկած են L ուղղի միևնույն կիսահարթության մեջ (փարբեր կորերի համար A և B կետերը կարող են լինել փարբեր): Գտնել այն կորը, որով և $[A, B]$ հարվածով սահմանափակված պարզերի մակերեսը լինի մեծագույն:

5.4 Էքսպրեմումի բավարար պայմանները վարիացիոն հաշվի խնդիրներում

Այժմ բերենք վարիացիոն հաշվի պարզագույն խընդիրի օրինակ, ըստ որի Էյլերի հավասարումը ունի միակ

լուծում, որը էքսպրեմում չէ: Այսինքն՝ Էյլերի հավասարումը էքսպրեմումի միայն անհրաժեշտ պայման է:

Դիփարկենք հեփևյալ խնդիրը.

$$I(y) \equiv \int_0^{3\pi/2} ((y')^2 - y^2) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = y(3\pi/2) = 0 :$$

Էյլերի հավասարումը ունի հեփևյալ գեոպը.

$$y'' + y = 0 \Rightarrow y(x) = C_1 \sin x + C_2 \cos x :$$

Հաշվի առնելով խնդրի եզրային պայմաններ՝ կսպանանք $y^*(x) \equiv 0$: Դիփարկենք Փունկցիաների

$$y_n(x) = \frac{1}{n} \sin\left(\frac{2x}{3}\right)$$

հաջորդականությունը: Ակնհայտ է, որ այս Փունկցիաները թույլաբրելի են և

$$y_n(\cdot) \xrightarrow{C^1} y^*(\cdot) :$$

Մյուս կողմից ունենք

$$I(y_n) = -\frac{5\pi}{n^2} < 0 = I(y^*),$$

այսինքն y^* -ը լոկալ մինիմումի կեպ չէ:

Այժմ բերենք բավարար մի պայման, որով սրուցվում է, թե երբ Էյլերի հավասարման լուծումը կլինի լոկալ մինիմումի կեպ: Դիցուք $y^*(x)$ -ը վարիացիոն հաշվի պարզագույն խնդրի Էյլերի հավասարման լուծում է: Նշանակենք

$$P(x) \equiv L''_{y'y'}(x, y^*(x), (y^*(x))'),$$

$$Q(x) = -\frac{d}{dx} L''_{yy'}(x, y^*(x), (y^*(x))') + \\ + L''_{yy}(x, y^*(x), (y^*(x))') :$$

Կազմենք հեփսյալ դիֆերենցիալ հավասարումը, որը կոչում է Յակոբիի հավասարում.

$$\frac{d}{dx} \left(P \frac{dh}{dx} \right) - Qh = 0 : \quad (5.4.1)$$

Դիցուք $y^*(x)$ էքսպրեմալը բավարարում է հեփսյալ երկու պայմաններին.

- $y^*(x)$ -ը բավարարում է **Յակոբիի պայմանին**, եթե (5.4.1) հավասարումը սկզբնական $h(x_0) = 0$ պայմանով ունի ոչ դրիվիալ այնպիսի $h(x)$ լուծում, որ

$$h(x) \neq 0 \quad \forall x \in (x_0, x_1] :$$

- $y^*(x)$ -ը բավարարում է **Լեժանդրի պայմանին**, եթե

$$P(x) > 0 \quad \forall x \in [x_0, x_1] :$$

Ծշմարիվ է հեփսյալ պնդումը (գլեն, օրինակ՝ [1-2]):

Թեորեմ 5.4.1: Դիցուք $y^*(x)$ -ը (5.1.1) լարիացիոն հաշվի պարզագոյն խնդրի բյուրի հավասարման լուծումն է և բավարարվում են Յակոբիի և Լեժանդրի պայմանները:

Այդ դեպքում $y^*(x)$ -ը (5.1.1) խնդրում լոկալ այնինումի կեր է:

Օրինակ (Կարճագույն ճանապարհի խնդիրը):

$$\int_0^1 \sqrt{1 + (y')^2} dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 1 : \quad (5.4.2)$$

Լուծում: Քանի որ այսպես է L ֆունկցիան բացահայտ կախված չէ x փոփոխականից, ապա Էյլերի հավասարումը ունի հեփսյալ դեսքը.

$$L - y' L'_{y'} = C \Rightarrow \sqrt{1 + (y')^2} - \frac{(y')^2}{\sqrt{1 + (y')^2}} = C \Rightarrow$$

$$\Rightarrow y(x) = C_1 x + C_2 :$$

Հաշվի առնելով (5.4.2) եզրային պայմանները՝ կսրանանք $y^*(x) = x$: Սպուզենք Յակոբիի պայմանը: Ունենք

$$Q(x) = L''_{yy} - \frac{d}{dx} L''_{yy'} \equiv 0,$$

$$P(x) = \frac{1}{\sqrt{1 + ((y^*)')^2}} = \frac{1}{2\sqrt{2}} :$$

Յակոբիի հավասարումը ունի հեփսյալ դեսքը.

$$\frac{d^2 h}{dx^2} = 0 :$$

Այսպեղից հեփսում է, որ

$$h(x) = C_1 x + C_2 :$$

Ուստի $h(x) = C_1 x$, $C_1 \neq 0$ ֆունկցիան $h(0) = 0$ սկզբնական պայմանով Յակոբիի հավասարման ոչ

Գիշվիալ լուծում է, որը զրո չի դառնում $(0, 1]$ կիսաբաց միջակայքի ոչ մի կեպում: Եթևաբար, Յակոբիի բավարար պայմանը գեղի ունի: Լեժանդրի պայմանը նոյնպես գեղի ունի, քանի որ $P(x) \equiv 1/2\sqrt{2} > 0$: Այսպիսով, $y^*(x) = x$ ֆունկցիան կարճագույն ճանապարհի խնդրի լուծումն է:

ԽՆԴԻՐՆԵՐ

Օգբագործելով Յակոբիի և Լեժանդրի պայմանները՝ լուծել վարիացիոն հաշվի հերկայալ խնդիրները:

- ա) $\int_0^{\pi/2} ((y')^2 - y^2) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 0, \quad y(\pi/2) = 1 :$
- բ) $\int_0^{\pi/2} ((y')^2 - y^2 + 4ycosx) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 0, \quad y(\pi/2) = \pi/2 :$
- գ) $\int_0^1 ((y')^2 + y^2 + 4ysh(x)) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = -1, \quad y(1) = 0 :$
- դ) $\int_0^{\pi/2} ((y')^2 - 4y^2) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = 0, \quad y(\pi/4) = 1 :$
- ե) $\int_0^{\pi/2} (y^2 - 2(y')^2 + 2y) dx \rightarrow \min, \quad y(0) = y(\pi/2) = 0 :$

Գրականություն

- [1] **В.М. Алексеев, В. М. Тихомиров, С. В. Фомин**, Оптимальное управление, Наука, М., 1979.
- [2] **В.М. Алексеев, Э.М. Галеев, В.М. Тихомиров**, Сборник задач по оптимизации, Наук, М., 1984.
- [3] **И. Л. Акулич**, Математические программирование в примерах и задачах, Высшая школа, М., 1986.
- [4] **Ф. П. Васильев**, Численные методы решения экстремальных задач, Наука, М., 1980.
- [5] **Е.С. Половинкин Е.С., М. В. Балашов**, Элементы выпуклого и сильно выпуклого анализа, физматлит, М., 2004.
- [6] **А. В. Пантелеев, Т.А. Летова**, Методы оптимизации в примерах и задачах, Высшая школа, М., 2002.
- [7] **Б.Н. Пшеничный**, Выпуклый анализ и экстремальные задачи, Наука, М., 1980.

- [8] **А. Г. Сухарев, А.В. Тимохов, В.В. Федоров**, Курс методов оптимизации, Наука, М., 1986.
- [9] **К. Лейхтвейс**, Выпуклые множества, Наука, М., 1985.
- [10] **В. В. Воеводин**, Линейная алгебра, Наука, М., 1987.
- [11] **R.T. Rockafellar , J.B. Roger**, Variational Analisis, Springer-Verlag, Berlin, Heidelberg, 1998.
- [12] **Վ. Ավելիսյան, Մ. Պողոսյան**, Վարիացիոն հաշիվ և օպտիմալ կառավարում (դասախոսաթերթ), ԵՊՀ հրատ., Երևան, 2008:
- [13] **Վ. Ա. Բարսեղյան**, Վարիացիոն հաշիվ, ԵՊՀ հրատ., Երևան, 2011:

ՈԱՖԻԿ ԱՂԱՍՈՒ ԽԱՉԱՏՐՅԱՆ

ՕՊԻՄԻԶԱՑԻԱՅԻ ՄԵԹՈԴՆԵՐ

ՈՒՍՈՒՄՆԱԿԱՆ ՀԵՇՆԱՐԿ

Համակարգչային ձևավորող՝ Ռ. Ա. Խաչատրյան
Կազմի ձևավորող՝ Ա. Պատվականյան
Հրատ. սրբազրող՝ Լ. Հ. Հովհաննիսյան

Չափսը՝ $60 \times 84^{1/16}$: 8.375 տպ. մամուլ:
Տպաքանակը՝ 100:

ԵՊՀ հրատարակչություն

ք. Երևան, 0025, Ալեք Մանուկյան 1