

საქართველოს მეცნიერებათა აკადემია

ა. ელიაშვილის სახელობის მართვის სისტემების ინსტიტუტი

**მინდია სალუქვაძე
ალექსანდრე თოფჩიშვილი
ვილჰელმ მაისურაძე**

**დუალობა არასკალარული
ოპტიმიზაციის ამოცანებში**

თბილისი
2000

მრავალკრიტერიული (ვექტორული) და ზოგადად არასკალარული ოპტიმიზაციის თეორიაში დუალობას მნიშვნელოვანი ადგილი უკავია. ეს იმ გარემოებითაა გამოწვეული, რომ შესაძლებელია მასზე დაფუძნებული ამოცანის ამოხსნის ეფექტური ალგორითმების, პროცედურებისა და მეთოდების აგება. მონოგრაფიაში ეთარდება დუალობის თეორია ვექტორული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის არასასრულგანზომილებიან სივრცეებში. მონოგრაფიის დასაწყისში განხილულია კლასიკური მრავალკრიტერიული ამოცანები სასრულგანზომილებიან სივრცეებში, მოყვანილია რიგი ცნობილი, უკვე კლასიკურად ქცეული დებულებები და შედეგები ზოგადი ხასიათის ამოცანისათვის. მეორე ნაწილში კი პირველადაა ფორმალიზებული დუალური ამოცანები არასასრულგანზომილებიან სივრცეებში და დაღვენილია მათი სხვადასხვა მნიშვნელოვანი თვისებები.

მონოგრაფია გათვალისწინებულია გამოყენებითი მათემატიკის, მართვისა და ოპტიმიზაციის სპეციალისტებისათვის, აგრეთვე, შესაბამისი სპეციალობების მაღალი კურსების სტუდენტებისა და ასპირანტებისათვის.

დასაბუჯდად დამტკიცებულია საქართველოს მეცნიერებათა აკადემიის ა. ელიაშვილის სახელობის მართვის სისტემების ინსტიტუტის სამეცნიერო საბჭოს მიერ

პასუხისმგებელი რედაქტორი - ტექნ. მეცნ. დოქტორი, აკადემიკოსი ვ. ჭიჭინაძე
რეცენზენტები: ტექნ. მეცნ. დოქტორი, პროფესორი ა. გუგუშვილი
ფიზ.-მათ. მეცნ. დოქტორი, პროფესორი გ. ცერცვაძე

ნამუშევარი შესრულებულია საქართველოს მეცნიერებათა აკადემიის № 6.1 პროექტის ფარგლებში, რომელსაც მიღებული აქვს 1997 - 1998 წ.წ. გრანტი.

ედვინება
საქართველოს სასკოლოწიგბეჭდვის
3000
წლისთავს

წინასიტყვაობა

გადაწყვეტილების მიღებისას (როგორც ინდივიდუალურისა, ასევე ჯგუფურის) გადაწყვეტილების მიმღებ პირს მრავალ ურთიერთდაპირისპირებულ მარეწებელთან აქვს საქმე. ეს მარეწებლები ახასიათებენ ამა თუ იმ სისტემის მდგომარეობას ან მიმდინარე პროცესის ვითარებას. ამიტომ სისტემის მათემატიკური მოდელის აგების შემდეგ მიიღება მრავალკრიტერიული (ზოგადად ვექტორული ან არასკალარული) ამოცანა. ამასთან დაკავშირებით, ბოლო ოცწლეულის განმავლობაში ფართოდ ვითარდება გადაწყვეტილების მიღების თეორია მრავალი კრიტერიუმის გათვალისწინებით.

სასრულგანზომილებიან სივრცეებში ამ თეორიის ერთ-ერთ ძირითად, ფუნდამენტურ ცნებას წარმოადგენს პარეტო-ოპტიმალური, ანუ ეფექტური ამონახსნის ცნება. ის წარმოადგენს რიცხვითი ფუნქციის მაქსიმუმის წერტილის განზოგადებას რამოდენიმე ფუნქციის შემთხვევაზე; ამონახსნი პარეტო-ოპტიმალურია, თუ კი ნებისმიერი კრიტერიუმის გაუმჯობესება შესაძლოა მხოლოდ სხვა კრიტერიუმების მნიშვნელობათა გაუარესების ხარჯზე. აღნიშნული ცნების სახელწოდება იტალიელი ეკონომისტის და სოციოლოგის ვ. პარეტოს (1848 – 1923) სახელთან არის დაკავშირებული. საქონლის საბაზრო გაცვლის პროცესის მათემატიკური შესწავლის დროს მან პირველმა დაიწყო მისი გამოყენება.

პარეტო-ოპტიმალური ამონახსნების თვისებების შესწავლას და მოძებნის მეთოდებს მიეძღვნა მრავალი ნაშრომი და მონოგრაფია, რომელთა რაოდენობა უკვე რამოდენიმე ათასს აღწევს. ოპერაციათა კვლევის სხვადასხვა მიმართულებაში, მათემატიკურ ეკონომიკაში, ოპტიმალური მართვის თეორიასა და სხვ. მომიჯნავე დარგებში ეს საკითხები ღრმად განიხილება. ძირითადი კვლევები დაფუძნებულია წრფივი და ამოზნექილი პროგრამირების თანამედროვე მიღწევებზე და მათ შორის შეიძლება გამოიკვეთოს რამდენიმე სახის ძირითადი მიმართულება:

ოპტიმალობის აუცილებელი და საკმარისი პირობების დადგენა;

დუალური ამოცანების შედგენა;

დუალური ამოცანების გამოყენება მოცემული ამოცანის ამონახსნთა ეფექტური მოძებნისათვის.

კლასიკური მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის ძირითადად დამუშავებულია დუალობის თეორია, რომლის საფუძველზეც აგებულია ამონახსნთა სიმრავლეების ძიების ეფექტური მეთოდები. (ამ თეორიას

საფუძვლად კლასიკური ეროკრიტიკული ამოცანების დუალობის თეორია უდევს.)

ამასთან ერთად, ბოლო წლებში უფრო მეტი ყურადღება ეთმობა არა კლასიკურ მრავალკრიტიკულ ამოცანებს, არამედ მრავალკრიტიკულ ამოცანებს არასასრულგანზომილებიან კრიტიკულ სივრცეებში. ეს გამოწვეულია რეალური მართვის პროცესების რთული მოდელების საშუალებით უფრო ზუსტ აღწერასთან. აღნიშნული ამოცანების კვლევა დაფუძნებულია არა-წრფივ ანალიზზე, რომელიც თავის მხრივ წარმოადგენს მრავალსახა ასახვათა თეორიის შედეგს. მრავალსახა ასახვათა თეორია კი კლასიკური ანალიზის ბუნებრივი განზოგადობაა.

კლასიკურ ანალიზში საქმე გვაქვს ისეთი სახის ასახვასთან, როდესაც თითოეულ წერტილს ასახვის განსაზღვრის არედან შეესაბამება ერთადერთი მნიშვნელობა ასახვის მნიშვნელობათა არედან. პრაქტიკული ამოცანების ამოხსნისას სიტუაცია, უმეტეს შემთხვევაში, გართულებულია. ასახვის საშუალებით თითოეულ წერტილს განსაზღვრის არედან შეესაბამება არა ერთადერთი წერტილი ასახვის მნიშვნელობათა არედან, არამედ მთელი სიმრავლე. მაგალითისათვის შეგვიძლია მოვიყვანოთ კონფლიქტური სიტუაცია, როდესაც ერთი მხარის მიერ გამოყენებულ კონკრეტულ სტრატეგიას შეიძლება დაუპირისპირდეს მოწინააღმდეგის სტრატეგიების მთელი ერთობლიობა.

წარმოდგენილი მონოგრაფიის ძირითადი მიზანია მრავალსახა ასახვათა თეორიის გამოყენება არასკალარული ოპტიმიზაციის ცენტრალური პრობლემების კვლევისა და გადაწყვეტისათვის, და უფრო მეტიც დუალური თეორიის საფუძვლების ჩამოყალიბებისათვის. ჩვენი აზრით, აღნიშნული მიდგომა არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანებისადმი კარგ პერსპექტივას იძლევა და წარმოადგენს წინ გადადგმულ ნაბიჯს არასკალარული ოპტიმიზაციის თეორიის სრულყოფის გზაზე, თუ კი გავითვალისწინებთ იმ გარემოებას, რომ დღეისათვის ამ პრობლემებისადმი მიდგომათა არსებულ მრავალფეროვნებაში ვერ კიდევ ძნელია გამოიკეთოს ზოგადი და რაციონალური.

არასკალარული ოპტიმიზაციის ქვეშ იგულისხმება ოპტიმიზაციის ისეთი ამოცანა, რომელშიც კრიტიკული სივრცე არ არის აუცილებლად სასრულგანზომილებიანი. უკვე კლასიკურად ქცეული მრავალკრიტიკული ამოცანებისათვის ეს სივრცე ყოველთვის სასრულგანზომილებიანია. ეს გარემოება ზუსტად მიუთითებს მრავალკრიტიკული ამოცანის ამონახსნის ცნებათა მრავალფეროვნებაზე. ამ ცნებათა უმეტესი ნაწილი არ ექვემდებარება განზოგადობას არასასრულგანზომილებიან კრიტიკულ სივრცეზე, ვინაიდან ამ განსაზღვრებებში პრინციპულად ფიგურირებს სასრულგანზომილებიანობის ფაქტორი. მეორე მხრივ, უმეტეს პრაქტიკულ ამოცანებში კრიტიკული სივრცე არ არის სასრულგანზომილებიანი.

ვინაიდან ნებისმიერი არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანა შეიძლება დაყვანილ იქნეს კრიტერიულ სივრცეში ექსტრემალურ წერტილთა სიმრავლის ფუნქციონალურ დახასიათებაზე, შემოთავაზებული მონოგრაფია ითვალისწინებს აღნიშნულ წერტილთა სიმრავლის კვლევას და პრინციპულად ახალი შედეგების დადგენას.

არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის გარკვეული სტრუქტურის მქონე კონუსით ნაწილობრივ დალაგებული კრიტერიული სივრცის ფიქსირებული ქვესიმრავლისათვის განისაზღვრება ექსტრემალურ ელემენტთა რამოდენიმე ცნება. შეისწავლება ასეთ ელემენტთა სიმრავლებებს შორის კავშირი და დგინდება მათი ზოგიერთი ტოპოლოგიური თვისებები.

არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანის დუალური ამოცანის აგებისათვის, ძირითად არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანასა და მის დუალურ ამოცანას შორის ურთიერთ მიმართებათა შესწავლის მიზნით კონსტრუირდება სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვის შეუღლებული მრავალსახა ასახვა. დგინდება შეუღლებული ასახვის ზოგიერთი თვისება, კერძოდ, მიიღება სხვადასხვა დებულება მისი დიფერენცირებადობის შესახებ, რომელიც გამოიყენება დუალური თეორიის აგებისათვის. მუშავდება დუალობის ძირითადი პრინციპი და შეისწავლება არასკალარული ოპტიმიზაციის ძირითადი და შეუღლებული ამოცანები.

სასრულგანზომილებიანი მრავალკრიტერიული ამოცანებისათვის უკვე კლასიკურად ქცეულ დუალობის შედეგებთან ერთად არასკალარული ოპტიმიზაციის ზოგადი ამოცანისათვის მონოგრაფიაში დამუშავებულია პრინციპულად ახალი მიდგომები და დამტკიცებულია მთელი რიგი ახალი დებულებებისა, რომლებიც მიღებულია ბოლო ხანს უშუალოდ ავტორების მიერ. ძირითადად, ყველა კლასიკური შედეგი მოყვანილია დამტკიცების გარეშე, შესაბამისად გამოყენებული ლიტერატურის მითითებით.

მასალა მონოგრაფიაში წარმოდგენილია 4 ძირითად თავში, რომელთა დატვირთვა განაწილებულია შემდეგნაირად. პირველ თავს აქვს ზოგადი ხასიათი, მასში განიხილება ზოგადი ცნებები კლასიკური მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის თეორიიდან. მეორე თავში განიხილება ზოგადთეორიული საკითხები ვექტორული ფუნქციების უნაგირა წერტილების, მაქსიმუმებისა და მინიმუმების შესახებ. შემოდის დუალური მრავალკრიტერიული ამოცანების ზოგადი კონსტრუქცია სასრულგანზომილებიანი სივრცეებისათვის. მესამე თავში მრავალსახა ასახვათა თეორიის საფუძველზე შეისწავლება არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანები. ეს ისეთი ამოცანებია, რომელთათვისაც კრიტერიული სივრცე ზოგად შემთხვევაში ბანახის სივრცეს წარმოადგენს. აიგება სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვა, რომელიც თავის მხრივ ორი მრავალსახა ასახვის თანაკვეთის სახით წარმოდგინდება. ეს ასახვები გარკვეულ ბუნებრივ პირობებს აკმაყოფილებენ. აგრეთვე, კრიტერიულ სივრცეში

მითითებული მრავალსახა ასახვის ინვარიანტული წერტილის მეშვეობით განსაზღვრება ექსტრემალური წერტილი (იმ შემთხვევაში, როდესაც სივრცე კონუსის მეშვეობით ნაწილობრივ დალაგებულია). ეს გარემოება მრავალსახა ასახვათა თვისებების საფუძველზე, კერძოდ, წარმოებულია და კოდიფერენციალის სტრუქტურიდან გამომდინარე, ექსტრემალური წერტილების დახასიათების საფუძველს იძლევა. აღნიშნული მიდგომა საკმაოდ მოხერხებულია, ვინაიდან ის C კონუსის სტრუქტურის გარკვევის საშუალებას იძლევა. დგინდება კრიტიკულ სივრცეში მოცემული სიმრავლის ექსტრემალური წერტილების არსებობის პირობები. ბოლო, მეოთხე თავში არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანის დუალური ამოცანის აგებისათვის, ძირითად არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანასა და მის დუალურ ამოცანას შორის ურთიერთ მიმართებათა შესწავლის მიზნით კონსტრუირდება სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვის შეუღლებული მრავალსახა ასახვა. დგინდება შეუღლებული ასახვის ზოგიერთი თვისება, კერძოდ, მიღებულია სხვადასხვა დებულება მისი დიფერენცირებადობის შესახებ, რომელიც გამოიყენება დუალური თეორიის აგებისათვის. მუშავდება დუალობის ძირითადი პრინციპი და შეისწავლება არასკალარული ოპტიმიზაციის ძირითადი და შეუღლებული ამოცანები.

ვინაიდან მონოგრაფია გათვალისწინებულია მკითხველთა ფართო წრეზე, ავტორები შეძლებისდაგვარად შეეცადნენ, რათა შესაბამის ადგილებში მოეყვანათ აუცილებელი განმარტებები და ფაქტები, რომლებიც არ შედიან ოპტიმიზაციის თეორიის გავრცელებულ კურსებში.

ფორმულები, თეორემები, დასკვნები, მაგალითები და ნახატები აღინიშნებიან მონოგრაფიის ერთი თავის ფარგლებში თანმიმდევრულად.

ავტორები მკითხველებს წინასწარ უხდინან მადლობას გამოგზავნილი შენიშვნებისა და კომენტარებისათვის.

პირითადი აღნიშვნები

\emptyset - ცარიელი სიმრავლე.

$A \times B$ - A და B სიმრავლეების დეკარტული ნამრავლი.

$h: A \rightarrow B$ - h ასახვა A სიმრავლიდან B სიმრავლეში.

$F: A \rightarrow 2^B$ - F მრავალსახა ასახვა A სიმრავლიდან B სიმრავლეში.

$E (E^1)$ - ნამდვილ რიცხვთა სიმრავლე.

E^m - m -განზომილებიანი ევკლიდეს სივრცე.

$O_{(m)} = (0, 0, \dots, 0)$ - E^m სივრცის ნულოვანი ელემენტი.

$y, z \in E^m$ ელემენტებისათვის:

$$y \geq z \leftrightarrow y_i \geq z_i, i = 1, 2, \dots, m;$$

$$y \geq z \leftrightarrow y \geq z, y \neq z;$$

$$y > z \leftrightarrow y_i > z_i, i = 1, 2, \dots, m;$$

$$y \bar{>} z \leftrightarrow y = z \text{ ან } y_i > z_i \text{ ერთი მაინც } i=1, 2, \dots, m\text{-სათვის.}$$

$E_{>}^m = \{y \in E^m \mid y > O_{(m)}\}$ - დადებითი ორტანტი E^m სივრცეში.

$E_{+}^m = E_{\geq}^m = \{y \in E^m \mid y \geq O_{(m)}\}$ - არაუარყოფითი ორტანტი E^m სივრცეში.

$z_1, z_2 \in X$ ელემენტებისათვის (X - ნებისმიერი ტოპოლოგიური სივრცე, რომელიც ნაწილობრივ დალაგებულია ამოზნექილი, ჩაკეტილი, მახვილი C კონუსის მეშვეობით):

$$z_1 \geq z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \in C;$$

$$z_1 \geq z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \in C \setminus \{0\};$$

$$z_1 > z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \in \text{int } C;$$

$A \subseteq X$ სიმრავლისათვის (X - ნებისმიერი ტოპოლოგიური სივრცე):

$\bar{A}(clA) (\bar{A}^w)$ - A სიმრავლის ჩაკეტვა (სუსტი ჩაკეტვა);

$\text{int } A$ - A სიმრავლის შიგა ნაწილი;

$\text{Fr } A = \bar{A} - \text{int } A$ - A სიმრავლის საზღვარი;

$ri A$ - A ამოზნექილი სიმრავლის ფარდობითი შიგა ნაწილი;

2^A - A სიმრავლის ყველა ქვესიმრავლეთა სიმრავლე;

$\text{conv } A$ - A სიმრავლის ამოზნექილი გარსი;

$\text{conv} A$ - A სიმრავლის ამოზნექილი ჩაკეტვა;

$\text{con } A$ - A სიმრავლის კონუსური გარსი;

$T_A(y^*)$ - A სიმრავლის მხები კონუსი y^* წერტილში;

$Max A$ ($Min A$) A სიმრავლის მაქსიმალურ (მინიმალურ) ელემენტთა სიმრავლე.

$A, B \subseteq X$ სიმრავლეებისათვის (X - ნებისმიერი ტოპოლოგიური სივრცე):

$$A + B = \{y \in X \mid y = a + b, a \in A, b \in B\};$$

$$A - B = \{y \in X \mid y = a - b, a \in A, b \in B\};$$

$$\lambda A = \{\lambda a \in X \mid a \in A\}, \lambda \in E^1.$$

K° - K სიმრავლის შეუღლებული კონუსი.

X° - X ტოპოლოგიური სივრცის დუალური, შეუღლებული სივრცე.

f_1, f_2, \dots, f_m - კრიტერიუმები (მიზნის ფუნქციები).

$f = (f_1, f_2, \dots, f_m)$ - ვექტორული კრიტერიუმი.

Y_i - f_i კრიტერიუმის სკალა.

\hat{Y} - (ვექტორული) შეფასებების სიმრავლე.

$Y = f(X) = \{y \in E^m \mid y = f(x), x \in X\}$ მიღწევადი (ვექტორული) შეფასებების სიმრავლე.

$\succ_f, \succ_f, \succ_f, \sim_f$ თანადობები X -ში, რომლებიც ინდუცირებულია შესაბამისად $\succeq, \geq, >, =$ თანადობებით.

$P(Y) = \text{Max } Y (P_f(X))$ - ეფექტური, პარეტოს მიხედვით ოპტიმალური შეფასებების (ამონახსნების) სიმრავლე.

$S(Y) (S_f(X))$ - სუსტად ეფექტური, სლექტერის მიხედვით ოპტიმალური შეფასებების (ამონახსნების) სიმრავლე

$$M = \left\{ \mu \in E^m \mid \sum_{i=1}^m \mu_i = 1 \right\}.$$

$$\bar{M} = \left\{ \mu \in E^m \mid \sum_{i=1}^m \mu_i = 1 \right\}.$$

$\langle x, y \rangle$ - $x \in X^\circ$ წრფივი ფუნქციონალის მნიშვნელობა $x \in X$ წერტილში. თუ X ჰილბერტის სივრცეა, მაშინ ეს სკალარული ნამრაველია.

\in - ეკუთვნის.

\forall - ნებისმიერობის კვანტორი.

\exists - არსებობის კვანტორი.

\Rightarrow - იმპლიკაცია "გამომდინარეობს".

\Leftrightarrow - ექვივალენტობა.

$\|\cdot\|$ - ნორმა ნორმირებულ სივრცეებში.

თავი 1

ვექტორული ოპტიმიზაციის ამოცანები

ამ თავში განიხილება ზოგადი ცნებები კლასიკური მრავალკრიტიკული ოპტიმიზაციის თეორიიდან. კერძოდ, ამოცანის ფორმალური ჩამოყალიბება, ამონახსნთა ცნებები და სხვა ლამხმარე ფაქტები.

1.1. ზოგადი ცნებები მრავალკრიტიკული ოპტიმიზაციის თეორიიდან

1. გადაწყვეტილების მიღებისას (როგორც ინდივიდუალურისა, ასევე ჯგუფურის) გადაწყვეტილების მიძღვება პირს მრავალ ურთიერთდაპირისპირებულ მაჩვენებელთან აქვს საქმე. ეს მაჩვენებლები ახასიათებენ ამა თუ იმ სისტემის მდგომარეობას ან მიმდინარე პროცესის ვითარებას. ამიტომ სისტემის მათემატიკური მოდელის აგების შემდეგ მიიღება მრავალკრიტიკული (ზოგადად ვექტორული ან არასკალარული) ამოცანა. ამასთან დაკავშირებით, ბოლო ოცწლეულის განმავლობაში ფართოდ ვითარდება გადაწყვეტილების მიღების თეორია მრავალი კრიტერიუმის გათვალისწინებით.

გადაწყვეტილების მიღების კონცეფცია, როგორც აზროვნების პირველადი საფუძველი, იხილავს გადაწყვეტას როგორც ალტერნატივათა გონივრულ ამორჩევას გარკვეული სიმრავლიდან. ამ ალტერნატივებს, მათში შესაბამისად ჩადებული კონკრეტული შინაარსის საფუძველზე, უწოდებენ სტრატეგიებს, გეგმებს, ვარიანტებს და ა.შ. ამორჩევას ის ადამიანი ახდენს, რომელიც იღებს გადაწყვეტილებას და მიისწრაფვის გარკვეული მიზნის მისაღწევად. ასეთი პირის როლში შეიძლება იყოს ერთი ადამიანი ან ადამიანთა მთელი ჯგუფი, რომლებიც უფლებამოსილი არიან მიიღონ გადაწყვეტილება, ისინი პასუხს აგებენ მიღებული გადაწყვეტილების შედეგებზე.

გადაწყვეტილების მიღების დროს მათემატიკური მეთოდების გამოყენება გულისხმობს შესაფერისი მათემატიკური მოდელის აგებას, რომელიც ფორმალურად გამოსახავს პრობლემურ სიტუაციას, ანუ გადაწყვეტილების მიღების სიტუაციას. განსაზღვრულობის პირობებში გადაწყვეტილების მიღების ამო-

ცანებისათვის (ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის), როდესაც შემთხვევით და განუზღვრელ ფაქტორებს ადგილი არა აქვს, ასეთი მოდელის კომპონენტებს წარმოადგენენ X ალტერნატივათა სიმრავლის ყველა ის ელემენტი, რომლებიდანაც უნდა ამოირჩეს ერთი საუკეთესო, ანუ ოპტიმალური ამონახსნი და მოხდეს გადაწყვეტილების მიმღები პირის პრიორიტეტების აღწერა. იმისათვის, რომ უზრუნველყოფილი იყოს ამორჩევის (თავისუფლების) შესაძლებლობა, X სიმრავლე უნდა შეიცავდეს ორ ალტერნატივას მაინც.

2. მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის ამოცანებში ამონახსნთა უპირატესობებით შედარება სდება არა პირდაპირ, არამედ X სიმრავლეზე განსაზღვრული რიცხვითი $f_1, f_2, \dots, f_m, \dots$ ფუნქციებით, რომელთაც ეწოდებათ კრიტერიუმები (და, აგრეთვე, ხარისხის ანუ ეფექტურობის მაჩვენებლებით, კრიტერიალური ფუნქციებით, მიზნობრივი ფუნქციებით და ა.შ.). იგულისხმება, რომ $m \geq 2$; იმ შემთხვევაში, როცა $m=1$, ოპტიმიზაციის ამოცანა ერთკრიტერიულია.

ყოველი f_i კრიტერიუმისათვის რიცხვთა E ღერძზე მიეთითება Y_i ქვესიმრავლე, რომლიდანაც f_i ღებულობს თავის მნიშვნელობებს. პრაქტიკულად, Y_i ქვესიმრავლე (მას ხშირად f_i კრიტერიუმის სკალას უწოდებენ) განისაზღვრება იმ შინაარსის მიხედვით, რომელსაც ის ატარებს. მაგალითად, თუ წინასწარ ცნობილია, რომ f_i კრიტერიუმის მნიშვნელობა დადებითია ან არაუარყოფითია (ახსიათებს მასას, ღირებულებას და ა.შ.), მაშინ შეიძლება მივიღოთ $Y_i = (0, \infty)$ ან $Y_i = [0, \infty)$. თუ f_2 კრიტერიუმის მნიშვნელობები ქვემოდან და ზემოდან რაიმე ბუნებრივი a და b საზღვრებით არის შემოსაზღვრული, მაშინ $Y_2 = [a, b]$ (თუ f_2 - რესურსების მარაგის დახარჯული ნაწილია, მაშინ $Y_2 = [0, 1]$). თუ f_3 კრიტერიული ფუნქციის მნიშვნელობები მხოლოდ ნული და ნატურალური რიცხვებია (ვთქვათ, f_3 განისაზღვრება რაიმე ობიექტების დათვლის შედეგად), მაშინ $Y_3 = \{0, 1, 2, \dots\}$. თუ f_4 მნიშვნელობაზე არ არის რაიმე შინაარსობრივი შეზღუდვა, მაშინ $Y_4 = (-\infty, +\infty) = E$ და ა.შ.

ეგრეთ წოდებული კერძო (აგრეთვე ლოკალური) $f_i, i=1, 2, \dots, m$, კრიტერიუმები ქმნიან ვექტორულ კრიტერიუმს $f = (f_1, f_2, \dots, f_m)$. ითვლება, რომ ყოველი x ამონახსნი მთლიანად ხასიათდება შესაბამისი (ვექტორული) შეფასებით, ე.ი. $f(x)$ ვექტორით. ამიტომ, ყველა ამონახსნთა X სიმრავლიდან ოპტიმალური ამონახსნის ამორჩევა დაიყვანება მიღწევადი შეფასებების

$$Y = f(X) = \{y \in E^m \mid y = f(x), x \in X\}$$

სიმრავლიდან ოპტიმალური შეფასების ამორჩევაზე, სადაც E^m - m -განზომილებიანი სივრცეა, რომელსაც კრიტერიული სივრცე ეწოდება. აუცილებლო-

ბის შემთხვევაში ეს სივრცე შეიძლება ევკლიდეს სივრცედ ჩაითვალოს, რომელსაც გააჩნია მეტრიკა, განსაზღვრული შემდეგი ტოლობით:

$$\|y - y'\| = (y - y', y - y')^{1/2} = \left[\sum_{i=1}^m (y_i - y'_i)^2 \right]^{1/2}$$

რეალურ ამოცანებში Y სიმრავლის აგება ხშირად რთულია ან საერთოდ შეუძლებელია. ამიტომ განსახილველად შემოაქვთ შედარებით უფრო ფართო სიმრავლე $\hat{Y} \subseteq E^m$, რომლის ელემენტებსაც შესაძლებელია შინაარსობრივი აზრი მიეცეს. უფრო ხშირად ყველა ამონახსნთა სიმრავლე $\hat{Y} \supseteq Y$ არის მრავალგანზომილებიანი $Y^* = Y_1 \times Y_2 \times \dots \times Y_m$ პარალელებიანი. ზოგჯერ \hat{Y} მიიღება Y^* -საგან ამა თუ იმ შეზღუდვის მეშვეობით, რაც დამყარებულია მიუღწევადი ან შინაარსობრივი დატვირთვის არმქონე ვექტორების უგულვებელყოფაზე.

\hat{Y} სიმრავლის განხილვის შემოღება მთელ რიგ უპირატესობებს იძლევა. მაგალითად, წარმოიშევა საშუალება არა ერთი ამოცანის, არამედ ამოცანათა მთელი ოჯახის განხილვისა, რომელთაგან თითოეულისათვის მიღწევადი შეფასებების სიმრავლე შედის \hat{Y} -ში. კერძოდ, შესაძლებელი ხდება ოპტიმალური ამონახსნის ამოცანის ამა თუ იმ პარამეტრებთან დამოკიდებულების ხასიათის შესწავლა.

შემდგომში ამონახსნი ყოველთვის აღინიშნება x ასოთი, რომელსაც შეიძლება ახლავდეს სხვადასხვა ინდექსები, ხოლო მისი შესაბამისი შეფასება y ასოთი იმავე ინდექსებით. მაგალითად: $y = f(x)$, $y' = f(x')$ და ა.შ. თუ მოცემული ვექტორული შეფასება y^0 მიღწევადია და მას რამოდენიმე ამონახსნი შეესაბამება, მაშინ x^0 -ის ქვეშ ნებისმიერი მათგანი შეიძლება იგულისხმებოდეს (ე.ი. ნებისმიერი ამონახსნი, რომელიც აკმაყოფილებს $f(x^0) = y^0$ ტოლობას).

3. ინდივიდუალურ გადაწყვეტილებათა მიღების ამოცანებში კრიტიკიუმები ემსახურებიან ამონახსნთა არსებით თვისებათა (ნიშანთა) "ინტენსიურობის" გამოხატვას. მაგალითად, ზოგიერთ ნაკეთობათა შედარებისას შეიძლება გამოყენებული იქნას ისეთი კრიტიკიუმები, როგორცაა მასა, ღირებულება, გამოშვების თარიღი, შესახელობა და ა.შ. ჯგუფურ გადაწყვეტილებათა მიღების ამოცანებში f_i კრიტიკიუმში ახასიათებს ამონახსნთა "ხარისხს" (ან უპირატესობას) $\{1, 2, \dots, m\}$ ჯგუფში შემავალი i -ური ინდივიდის თვალსაზრისით. მაგალითად, თუ ამონახსნების რიცხვი სასრულია და i ინდივიდმა მოახლინა მათი რანჟირება (დააღაგა უპირატესობის მიხედვით), მაშინ შეიძ-

ლებს მივიღოთ $f_i(x')=1$ - ყველაზე დიდი უპირატესობის მქონე x' ამონახსნისათვის, $f_i(x'')=2$ - უპირატესობის მიხედვით მომდევნო x'' ამონახსნისათვის, და ა.შ.

თავიანთი ხასიათის მისხედვით კრიტერიუმები იყოფა რაოდენობრივ და სარისხობრივ კრიტერიაუმებად. უსემად რომ ვთქვათ, კრიტერიუმი რაოდენობრივია, როდესაც აზრი აქვს მისი მნიშვნელობების შედარებას, მიუთითებთ რა, თუ რამდენად ან რამდენჯერ მეტია ერთი მნიშვნელობა მეორეზე, და სარისხობრივია, როდესაც ასეთი შედარებები აზრს მოკლებულია. რაოდენობრივი f_i კრიტერიუმის მაგალითია მასა. თუ მასის საზომი ერთეული ფიქსირებულია, მაშინ შეიძლება ლაპარაკი იმაზე, თუ ერთი ნაკეთობა რამდენჯერ მძიმეა მეორეზე: წონათა შეფარდება არ იცვლება, თუ ზომის ერთი ერთეულიდან გადავივარდეთ მეორეზე, ანუ f_i -ის kf_i -ში გარდაქმნის შემდეგ, სადაც $k>0$. გასაგებია, რომ ყველა სხვა გარდაქმნის შემთხვევაში, (რომელიც არ არის k დადებით რიცხვზე გამრავლება), შეიძლება f_i მნიშვნელობის თავიდან მოცემული თანაფარდობა შეცვალოს.

განხილულ მაგალითში f_i კრიტერიუმის დასაშვები გარდაქმნებია ყველა დადებითი წრფივი გარდაქმნები და მხოლოდ ისინი. ზოგადად, φ ფუნქციას უწოდებენ f_i კრიტერიუმის დასაშვებ გარდაქმნას, თუ $\varphi(f_i)$ ფუნქცია კვლავ აღმოჩნდება კრიტერიუმი, რომელიც იგივე თვისებას აფასებს, რასაც f_i . f_i -ის $f_i' = \varphi(f_i)$ -ით შეცვლით Y_i სიმრავლე იცვლება $Y_i' = \varphi(Y_i)$ სიმრავლით.

ამრიგად, ყველა კრიტერიუმს უკავშირებენ Φ დასაშვებ გარდაქმნათა სიმრავლეს და ამბობენ, რომ ამ კრიტერიუმს აქვს Φ ტიპის სკალა, ანუ შეფასება ხდება Φ ტიპის სკალის მიხედვით. როგორც წესი, Φ სიმრავლე შემოდის კრიტერიუმის განსაზღვრასთან ერთად, მაგრამ ზოგჯერ სკალის განსაზღვრა საკმაოდ რთული დამოუკიდებელი ამოცანაა.

ზემოთ მოყვანილ მაგალითში $\Phi = \Phi_k = \{ \varphi \mid \varphi(z) = kz, k>0 \}$. ასეთი ტიპის სკალას ფარდობის სკალას უწოდებენ, რადგანაც შენარჩუნებულია შემდეგი სიდიდეების შეფარდება: $kz^1 / kz^2 = z^1 / z^2 = C = const.$

გავრცელებულია, აგრეთვე, $\Phi = \Phi_{int} = \{ \varphi \mid \varphi(z) = kz+l, k>0 \}$ ტიპის სკალაში გაზომვის შემთხვევა. აქ დასაშვები გარდაქმნა k დადებით რიცხვზე გამრავლება და ნებისმიერი რიცხვის დამატება. ასეთ სკალას ინტერვალთა სკალას უწოდებენ. ეს სასელწოდება გამომდინარეობს იმ თვისებიდან, რომ შენარჩუნებულია ინტერვალთა თანაფარდობა:

$$\frac{z^1 - z^2}{z^3 - z^4} = \frac{(kz^1 + l) - (kz^2 + l)}{(kz^3 + l) - (kz^4 + l)} = C = const.$$

ინტერვალთა სკალის მქონე კრიტერიუმის მაგალითია "ნაკეთობის გამოშვების თარიღი": ღრრის გასასომად აუცილებელია დაფიქსირდეს მასშტაბი და აღრიცხვის დაწყება.

სკალა მით უფრო სრულყოფილია, რაც უფრო ვიწროა დასაშვებ გარდაქმნათა Φ სიმრავლე. ინტერვალთა სკალაზე არანაკლებ სრულყოფილი სკალის მქონე კრიტერიუმებს უწოდებენ რაოდენობრივს. უმრავლეს შემთხვევაში რაოდენობრივი კრიტერიუმები შეესაბამება ობიექტური ("ფიზიკური") თვისებების ობიექტურ გაზომვებს. თუმცა, საკმაოდ ხშირად გამოიყენება ინტერვალთა სკალაზე ნაკლებ სრულყოფილი სკალის მქონე კრიტერიუმებიც.

ნაკლებად სრულყოფილი კრიტერიუმების სკალას, რომელიც გვხვდება ოპტიმიზაციის ამოცანებში, წარმოადგენს რიგობრივი სკალა, რომლისთვისაც დასაშვებ გარდაქმნათა Φ_{ord} სიმრავლე შედგება მონოტონურად ზრდადი ყველა ფუნქციისაგან: $\Phi = \Phi_{ord} = \{\varphi \mid z^1 > z^2 \Rightarrow \varphi(z^1) > \varphi(z^2)\}$. რიგობრივი სკალის მქონე კრიტერიუმებს უწოდებენ ხარისხობრივს. ხარისხობრივი კრიტერიუმის მნიშვნელობების შედარებას აზრი აქვს მხოლოდ "მეტი", "ნაკლები" და "ტოლი" თანადობისათვის — ისინი მხოლოდ მონოტონური გარდაქმნებისას ინახებიან. მაგრამ იმის გარკვევას, თუ რამდენჯერ ან რამდენით მეტია ერთი მნიშვნელობა მეორეზე, აზრი არა აქვს. რიგობრივი სკალის მქონე კრიტერიუმების გამოყენება ბუნებრივია, როდესაც ამონახსნები რანჟირებულია, ანუ განლაგებულია რომელიმე თვისების ინტენსიურობის ზრდის ან კლების მიხედვით, და მხოლოდ შემდეგ მათ მიეწერება რიცხვითი მნიშვნელობები იმგვარად, რომ მეტ ინტენსიუობას შეესაბამებოდეს მეტი (ან, პირიქით, ნაკლები) რიცხვი. ჩვეულებრივ ასეთი რანჟირება ხდება სუბიექტური "გაზომებისას", მაგალითად, ხდება სუბიექტის აზრის გამოხატვა ამონახსნთა უპირატესობის შესახებ.

საკმაოდ ხშირად სუბიექტური გაზომვები სრულდება ქულობრივ სკალაზეც. მაგალითად, ექსპერტებს შეუძლიათ ქულებით შეაფასონ ნაკეთობის გარეგნული სახე. ქულობრივი სკალის მქონე კრიტერიუმებს უჭირავთ "შუალედური" მდგომარეობა რაოდენობრივ და ხარისხობრივ კრიტერიუმებს შორის.

მტკიცებას, მოცემული ტიპის სკალის მქონე კრიტერიუმების მნიშვნელობის შესახებ, უწოდებენ ადეკვატურს, თუ მისი ჭეშმარიტულობა არ იცვლება სკალის ტიპებით განსაზღვრული ყველა დასაშვებ გარდაქმნათა კრიტერიუმებისათვის გამოყენებისას. ამიტომ, პრაქტიკული მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის ამოცანების ანალიზისას და ამოხსნისას გამოყენებულ უნდა იქნეს მხოლოდ ის განსაზღვრებები და ცნებები, მეთოდები და პროცედურები, რომლებსაც ადეკვატური დასკვნებისა და რეკომენდაციების მიღებისაკენ მიეყვართ.

მაგალითად, ფართოდ გამოიყენება მრავალკრიტერიული ამოცანის ამოსხნის მეთოდი, რომელიც დაფუძნებულია f ვექტორული კრიტერიუმის ერთი $F(f_1, f_2, \dots, f_m)$ განზოგადოებული ფუნქციით, ე.წ. ნახვევის სახით წარმოდგენაზე. ძნელი არ არის დავრწმუნდეთ იმაში, რომ ეს კრიტერიუმი იმ ამოცანებისათვის, რომლებსაც ახლავს ხარისხის კრიტერიუმი, არ გამოდგება. ავი-

ლოთ ყველაზე უფრო გავრცელებული კრიტერიუმი - წრფივი $F_x = \sum_{i=1}^m \mu_i f_i$

"ნახვევი", სადაც μ_i რაღაცა დადებითი რიცხვებია, რომლებიც ახასიათებენ კრიტერიუმების შეფარდებით მნიშვნელობებს (ე.წ. მნიშვნელობის, ანუ წონითი კოეფიციენტები). ვთქვათ, მაგალითად, $m=2$, $\mu_1=\mu_2=1$, $f(x)=(2,8)$, $f(x')=(1,27)$. მაშინ F_x გვიჩვენებს, რომ x'' უკეთესია, ვიდრე x' , რადგანაც $2+8 < 1+27$. მაგრამ, თუ პირველი კრიტერიუმისათვის გამოვიყენებთ დასაშვებ გარდაქმნას $\varphi_1(z)=z^2$, ხოლო მეორესათვის $\varphi_2(z)=z^{1/3}$ (ე.ი. f_1 შევცვალოთ f_1^5 -ით, ხოლო f_2 კი $f_2^{1/3}$ -ით), მაშინ დასკვნა აღმოჩნდება საწინააღმდეგო, რადგანაც $32+2 > 1+3$.

სხვადასხვა ტიპის სკალელებში გაზომვების საკითხები, უფრო ზუსტი გაცნობისათვის, შეიძლება ენახოთ წიგნში [28]. ზუსტი და სრული აღწერა გაზომვათა მათემატიკური თეორიისა მოცემულია მონოგრაფიებში [33, 40].

4. როგორც უკვე აღნიშნული იყო, X სიმრავლიდან ოპტიმალური ამონახსნის გამოყოფა უნდა მოხდეს გადაწყვეტილების მიმღები პირის მიერ უპირატესობების თანადობის არჩევის საფუძველზე. ეს უპირატესობები ფორმალურად f_1, f_2, \dots, f_m კრიტერიუმების საშუალებით უნდა იყვნენ აღწერილი. გადაწყვეტილების მიღების თეორიაში უპირატესობების აღსაწერად შემუშავებულია სპეციალური ზოგადი მეთოდები. უფრო დაწვრილებით ეს საკითხები გაშუქებულია მონოგრაფიებში [28, 59].

5. შემდეგ თავებში ყურადღება დაეთმობა როგორც ზოგადად სასრულ-განზომილებიან მრავალკრიტერიულ ამოცანებს, ასევე უსასრულოგანზომილებიან მრავალკრიტერიულ ამოცანებს.

სასრულგანზომილებიან მრავალკრიტერიულ ამოცანებში X არის E^n სივრცის ქვესიმრავლე. ასეთ ამოცანებში X სიმრავლე, როგორც წესი, უფრო ფართო $D \subseteq E^n$ სიმრავლიდან გამოიყოფა სპეციალური შეზღუდვების საშუალებით, რომლებიც უფრო ხშირად წარმოდგენილია შემდეგ უტოლობათა სახით:

$$X = \{x \in D \mid g_1(x) \geq 0, g_2(x) \geq 0, \dots, g_k(x) \geq 0\}, \quad (1.1)$$

სადაც $g_j(x)$, $j=1, \dots, k$, სიმრავლე D -ზე განსაზღვრული რიცხვითი ფუნქციებია, რომლებიც $g(x) = (g_1, g_2, \dots, g_k)$ შეზღუდვათა ვექტორ-ფუნქციას შეადგენენ. ამასთან იგულისხმება, რომ f_1, f_2, \dots, f_m განსაზღვრული არიან D -ზე.

D სიმრავლის როლში ხშირად გამოდის ან მთლიანად E^n სივრცე, ან მისი სპეციფიური ქვესიმრავლე, მაგალითად, არაუარყოფითი ორტანტი E_+^n , რომელიც შედგენილია არაუარყოფითკომპონენტებიანი ყველა ვექტორით: $E_+^n = \{x \in E^n \mid x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0\}$. პრაქტიკულად, D სიმრავლე გამოიყოფა E^n სივრციდან x_i ცვლადზე დადებული ყველაზე მარტივი და ცხადი შეზღუდვების საშუალებით. ამრიგად, თუ x_i წარმოადგენს i -ური ტიპის რესურსის საჭირო რაოდენობას, მაშინ $x_i \geq 0$ და შეიძლება ჩაითვალოს, რომ $D = E_+^n$.

6. X (ან D) სიმრავლის სტრუქტურისა და $f_i(x)$ (აგრეთვე $g_j(x)$) ფუნქციების თვისებებიდან გამომდინარე გამოიყოფა მრავალკრიტიერიული ამოცანების სხვადასხვა კლასები. ამრიგად, თუ $X, (D)$, სიმრავლე შეიცავს ელემენტების სასრულ რაოდენობას, მაშინ ამოცანას ეწოდება სასრული, ხოლო თუ $X, (D)$, აღრიცხვადია, ე.ი. სასრულია ან თვლადია, მაშინ ამოცანას ეწოდება დისკრეტული. კერძოდ, თუ ყოველი x ვექტორის $X, (D)$,-დან ყველა x_i კომპონენტი მთელი რიცხვია, მაშინ ამოცანას ეწოდება მთელირიცხობრივი. თუ ვექტორები, რომლებიც ადგენენ $X, (D)$, სიმრავლეს, ბულისაა (ე.ი. შესდგებიან მხოლოდ ნულებისა და ერთიანებისაგან), მაშინ თვითონ ამოცანას ეწოდება ბულის ამოცანა (ანუ ბულის ტიპის ამოცანა).

თუ X (ან D) სიმრავლე ამოზნექილია, ხოლო ყველა $f_i(x)$ (აგრეთვე $g_j(x)$) - ჩაზნექილი ფუნქციებია, მაშინ ამოცანას ეწოდება ჩაზნექილი. კერძოდ, თუ X პოლიედრული სიმრავლეა (ე.ი. E^n -დან "ამოჭრილია" წრფივ უტოლობათა და ტოლობათა სისტემის საშუალებით), ხოლო ყველა $f_i(x)$ წრფივია, მაშინ მრავალკრიტიერიული ამოცანა წრფივია.

სპეციალურ კლასის სახით გამოიყოფა, აგრეთვე, ის ამოცანები, რომლებშიც ყველა $f_i(x)$ (და $g_j(x)$) ფუნქციები დიფერენცირებადია (ზოგჯერ უწყვეტად დიფერენცირებადობაც მოითხოვება). ამასთან, როგორც წესი, იგულისხმება, რომ D სიმრავლე ღიაა (მაგალითად, მის როლში გამოდის თვითონ E^n სივრცე, ან დადებითი $E_+^n = \text{int} E_+^n = \{x \in E^n \mid x_1 > 0, x_2 > 0, \dots, x_n > 0\}$) ორტანტი ან რაიმე $X \subseteq \text{int} D$ ქვესიმრავლე.

1.2. უპირატესობის თანადობები

1. საკმარისად სოკრატულ და კარგადაა დამუშავებული უპირატესობათა ბინარულ თანადობების ენაზე აღწერის ხერხი. საზოგადოდ, ბინარული თანადობები შეიძლება გამოყენებულ იქნენ და პრაქტიკულად კიდევაც იხმარებიან არა მარტო უპირატესობათა, არამედ ნებისმიერი ბუნების ობიექტებს შორის სხვადასხვა ხასიათის წყვილ-წყვილი კავშირების ასაღწერადაც.

როგორც ცნობილია, ρ ბინარული თანადობა A სიმრავლეზე ეწოდება $A^2 = A \times A$ სიმრავლის ქვესიმრავლეს, ანუ (a, b) დალაგებულ წყვილთა ერთობლიობას, სადაც $a, b \in A$. თუ $(a, b) \in \rho$, მაშინ ამბობენ, რომ a ρ -თანადობაშია b -თან და ამ ფაქტს აღნიშნავენ $a\rho b$ ჩანაწერით.

შეიძლება განხილული იქნეს n -არული თანადობებიც, როგორც A^n სიმრავლის ქვესიმრავლე.

ჩვენ განვიხილავთ მხოლოდ ბინარულ თანადობებს და ამიტომ ზედსართავი სახელი "ბინარული" ხშირად გამოტოვებული იქნება.

ბინარული თანადობებისადმი, როგორც სიმრავლეებისადმი, ყველა თეორიულ-სიმრავლური ოპერაცია გამოიყენება, მათ შორის თანაკვეთის ოპერაცია \cap , გაერთიანების ოპერაცია \cup , სხვაობის ოპერაცია \setminus და სხვა. თანადობებისათვის შემოღებულია სპეციფიკური ოპერაციები. ρ^{-1} -ის ქვეშ იგულისხმება ρ -ს შებრუნებული თანადობა, რომელიც განისაზღვრება შემდეგნაირად:

$$\rho^{-1} = \{(a, b) \in A^2 \mid (b, a) \in \rho\},$$

ე.ი. (a, b) წყვილი შედის ρ^{-1} -ში მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა (b, a) წყვილი შედის ρ -ში.

ეთქვათ, $B \subset A$. $\rho_B = \{(a, b) \in \rho \mid a, b \in B\}$ თანადობას ეწოდება ρ -შეზღუდვა B -ზე.

ρ თანადობას ეწოდება რეფლექსური, თუ $(a, a) \in \rho \quad \forall a \in A$, და ρ თანადობას ეწოდება ირრეფლექსური, თუ $(a, a) \notin \rho$, ე.ი. $a\rho a$ არ არის მართებული არცერთი a -სთვის, $a \in A$.

ρ თანადობას ეწოდება სიმეტრიული, თუ $(a, b) \in \rho$ პირობიდან გამომდინარეობს $(b, a) \in \rho$; ρ თანადობას ეწოდება ასიმეტრიული, თუ $(a, b) \in \rho$ პირობიდან გამომდინარეობს $(b, a) \notin \rho$, და ეწოდება ანტისიმეტრიული, თუ $(a, b) \in \rho$ და $(b, a) \in \rho$ პირობიდან გამომდინარეობს $a=b$. ასიმეტრიული მიმართება, ცხადია, ირრეფლექსურიც არის.

ρ თანადობას ეწოდება ტრანზიტული, თუ $a\rho b$ და $b\rho c$ -დან გამომდინარეობს $a\rho c$.

a და b ელემენტებს A -დან ეწოდებათ შედარებადი ρ თანადობის მიმართ, თუ სამართლიანია $a\rho b$ ან $b\rho a$, ხოლო ეწოდებათ არაშედარებადი, როდესაც

არასამართლიანია არც $a \leq b$ და არც $b \leq a$. ρ თანადობას ეწოდება სრული (ან ბმული), თუ ნებისმიერი ორი $a, b \in A$ ელემენტი შედარებადია (მათ შორის, როცა $a = b$). თანადობას, რომელიც არ არის სრული, ეწოდება ნაწილობრივი (ან არაბმული).

მაგალითად, \geq თანადობა ("არანაკლები") ნამდვილ რიცხვთა სიმრავლეზე რეფლექსური, ანტისიმეტრიული, ტრანზიტული და სრულია, ხოლო თანადობა $>$ ("მეტი") ირრეფლექსურია, ასიმეტრიულია, ტრანზიტულია, მაგრამ არ არის სრული (რადგანაც $a > a$ არ არის სამართლიანი).

რეფლექსურ, სიმეტრიულ და ტრანზიტულ თანადობას ეწოდება ექვივალენტობა. ექვივალენტობის თანადობის მაგალითია მიმართება "=", ვექტორთა ტოლობის თანადობა E^n -დან. ექვივალენტობები მათემატიკაში დიდ როლს თამაშობენ. ეს იმით აიხსნება, რომ ისინი მჭიდროდ არიან დაკავშირებული სიმრავლეთა დაყოფასთან. A სიმრავლის არაცარიელ ქვესიმრავლეთა $\{A_j\}$ ერთობლიობას ეწოდება A სიმრავლის დაყოფა, თუ A_j სიმრავლეები წყვილ-წყვილად არ თანაიკვეთებიან ($A_j \cap A_k = \emptyset, j \neq k$) და ერთობლიობაში მთელ A სიმრავლეს შეადგენენ ($\bigcup_j A_j = A$). თვით A_j სიმრავლეებს ეწოდებათ

დაყოფის კლასები.

თუ ρ ექვივალენტობაა, მაშინ ის წარმოქმნის A სიმრავლის დაყოფას შემდეგნაირად: a და b ეკუთვნიან ერთიდაიგივე კლასს (ე.წ. ექვივალენტობის კლასს) იმ და მხოლოდ იმ შემთხვევაში, თუ $(a, b) \in \rho$. პირიქით, თუ მოცემულია A სიმრავლის დაყოფა $\{A_j\}$, მაშინ ρ თანადობა, განსაზღვრული $(a, b) \in \rho$ პირობით მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა a და b ეკუთვნიან დაყოფის ერთსა და იგივე კლასს, იქნება ექვივალენტობა.

ირრეფლექსურ ტრანზიტულ (და ამიტომ ასიმეტრულ) თანადობას ეწოდება მკაცრი (ნაწილობრივი) დალაგება. ხოლო რეფლექსურ და ტრანზიტულ თანადობას - (ნაწილობრივი) კვაზიდალაგება. ანტისიმეტრიულ კვაზიდალაგებას (ნაწილობრივი) დალაგება ეწოდება.

განვიხილოთ $\geq, \geq, >, >$ თანადობები, რომლებიც E^n -ზე განსაზღვრული არიან შემდეგნაირად:

$$a \geq b \leftrightarrow a_i \geq b_i, i = 1, 2, \dots, m;$$

$$a \geq b \leftrightarrow a \geq b, a \neq b \text{ (ანუ სამართლიანია } m \text{ უტოლობა } a_i \geq b_i,$$

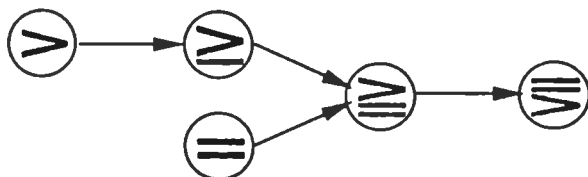
ამასთან ერთი მათგანი მაინც მკაცრია);

$$a > b \leftrightarrow a_i > b_i, i = 1, 2, \dots, m;$$

$$a \bar{>} b \leftrightarrow a = b \text{ ან } a_i > b_i \text{ ერთი } i \in \{1, 2, \dots, m\}\text{-სთვის მაინც.}$$

ადვილი დასანახია, რომ \geq თანადობა ნაწილობრივი დალაგებაა, \geq და $>$ მკაცრი ნაწილობრივი დალაგებებია, ხოლო \gg რეფლექსურია (მაგრამ არ არის არც სიმეტრიული და არც ტრანზიტული).

ამ ოთხი თანადობის ურთიერთ კავშირი შეიძლება გამოსახული იქნეს სქემით, რომელიც მოყვანილია ნახ. 1.1-ზე.



ნახ. 1.1

ამ სქემის შესაბამისად, მაგალითად, $a > b$ უტოლობიდან გამომდინარეობს, რომ სამართლიანია, აგრეთვე, $a \geq b, a \gg b, a \gg b$ უტოლობები, ამიტომ $> < \geq < \gg < =$. შევნიშნოთ, აგრეთვე, რომ \geq და $=$ -ის გაერთიანება არის \geq . აგრეთვე, სასარგებლოა მხედველობაში გვქონდეს ის ფაქტი, რომ $a \gg b$ სამართლიანია მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა $b \geq a$ არ სრულდება.

სამართლიანია შემდეგი დებულება.

თეორემა 11 [30]. $a \gg b$ მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა $\langle \mu, a \rangle \geq \langle \mu, b \rangle$ უტოლობა სრულდება რომელიმე μ ვექტორისათვის M სიმრავლიდან, სადაც

$$M = \left\{ \mu \in E^m \mid \mu_1 > 0, \mu_2 > 0, \dots, \mu_m > 0, \sum_{i=1}^m \mu_i = 1 \right\}.$$

ვთქვათ, ψ ისეთი ფუნქციაა, რომელიც A -ს ასახავს U სიმრავლეში, რომელზეც განსაზღვრულია δ თანადობა. ეს A -ზე ინდუცირებს ρ თანადობას შემდეგნაირად: $(a, b) \in \rho \leftrightarrow (\psi(a), \psi(b)) \in \delta$. ადვილი საჩვენებელია, რომ თუ δ თანადობა რეფლექსურია (ირრეფლექსურია, სიმეტრიულია, ტრანზიტულია), მაშინ ასეთივე იქნება ρ . აქედან გამომდინარეობს: თუ δ ექვივალენტობაა (კვაზიდალაგებაა, მკაცრი დალაგებაა), მაშინ ρ -ც ასეთივე ტიპის თანადობა იქნება.

2. უპირატესობათა ასაწერად ფართოდ გამოიყენება ბინარული თანადობები, რომლებიც A სიმრავლის ურთიერთშედარებად ობიექტებზე მოიცემა (მრავალკრიტერიალურ ამოცანებში ასეთ სიმრავლებებს წარმოადგენენ ამონახსნთა X სიმრავლე და შუფასებათა \hat{Y} სიმრავლე).

უპირატესობის (მაკატრი) თანადობა P : aPb ნიშნავს, რომ a ობიექტი (მაკატრად) უპირატესია, ვიდრე b .

ბანუპრჩეპლობის თანადობა I : alb ნიშნავს, რომ a და b ობიექტები ერთნაირია უპირატესობის თვალსაზრისით (თუ ამორჩევას შევზღუდავთ მხოლოდ ამ ორი ობიექტით, მაშინ სულერთია რომელს ამოვირჩევთ).

არამაკატრი უპირატესობის თანადობა R : aRb ნიშნავს, რომ a ობიექტი არანაკლებ უპირატესია, ვიდრე b , ანუ ადგილი აქვს aPb ან alb თანადობას; ფორმალურად R არის P და I -ის გაერთიანება.

უპირატესობათა თანადობებს ყოველთვის უნდა ახასიათებდეს შემდეგი თვისებები: P ასიმეტრიულია (და ირრეფლექსურია); I რეფლექსური და სიმეტრიულია, R რეფლექსურია; P და I არ იკვეთებიან (aPb და alb არ შეიძლება ერთდროულად სამართლიანი იყოს). სასარგებლოა მხედველობაში გვქონდეს, რომ P და I შეიძლება აღვადგინოთ R -ის მიხედვით:

alb , როდესაც ერთდროულად სრულდება aRb და bPa , ანუ $I = R \cap R^{-1}$;

aPb , როდესაც aRb მართებულია, ხოლო bRa არაა მართებული: $P = R \setminus R^{-1} = R \setminus I$.

ამრიგად, I არის R -ის "სიმეტრიული ნაწილი", ხოლო $P - R$ -ის "არასიმეტრიული ნაწილი".

ზოგად შემთხვევაში R , P და I თანადობები არატრანზიტულებია. თუ R აღმოჩნდება ტრანზიტული, მაშინ ტრანზიტული იქნებიან P და I ; ამ შემთხვევაში R კვაზიდალაგებაა, P - მაკატრი დალაგება, I - ექვივალენტობა, ამასთან P ტრანზიტულია I -ს მიმართ: aPb , bIc , alb და bPc პირობებიდან გამოძინარეობს aPc .

3. ვთქვათ, A -ში მოცემულია R არამაკატრი უპირატესობის თანადობა (რომელიც, როგორც ზემოთ აღვნიშნეთ, წარმოქმნის P და I თანადობებს), ხოლო B A -ს ქვესიმრავლე. $a \in B$ ობიექტს (ელემენტს) ეწოდება საუკეთესო (ოპტიმალური) R -ის მიხედვით (B -ში), თუ ის არანაკლებ უპირატესია, ვიდრე ნებისმიერი სხვა ობიექტი B -დან, ანუ თუ $a \cdot Ra$ სამართლიანია ნებისმიერი a -სთვის B -დან. საუკეთესო ობიექტი ერთადერთია I ექვივალენტობის სიზუსტით, ე.ი. თუ b აგრეთვე საუკეთესოა B -ში, მაშინ aIb . თუ B -დან ერთი ელემენტის ამორჩევაა საჭირო, მაშინ შეიძლება ნებისმიერი საუკეთესოს არჩევა (თუ ასეთები B -ში არსებობენ). თუ R რიგის თანადობაა, მაშინ საუკეთესო ელემენტი ერთადერთია.

სამწუხაროდ, თუ R თანადობა არ არის ბმული კვაზიდალაგება, მაშინ საუკეთესო ელემენტი შეიძლება სასრულ B სიმრავლეშიც არ აღმოჩნდეს. მაგალითად, თუ $B = \{a, b, c\}$ და $R = \{(a, a), (b, b), (c, c), (b, c)\}$, მაშინ B -ში საუკეთესო ელემენტი არ არსებობს (a და b არაშედარებადნი არიან R -ის მიმართ). ამის გამო საჭირო ხდება მაქსიმალური ობიექტის შედარებით სუსტი ცნების შემოღება. შემდეგისათვის მაქსიმალური ობიექტის ცნება მოხერხებული იქნება შემოვიღოთ სამაგალითოდ ზოგადი შემთხვევისათვის: როცა არ იგულისხმება, რომ მაქსიმალური ობიექტი აუცილებლად უნდა შედიოდეს B სიმრავლეში.

$a^0 \in A$ ობიექტს ეწოდება **ფარდობითად მაქსიმალური** B -ში P -ს მიმართ (ანუ არადაქვემდებარებულში, არადომინირებადი), თუ B -ში არ არსებობს a^0 ობიექტზე მკაცრად უპირატესი a ობიექტი, ანუ თუ aPa^0 -ს ადგილი არა აქვს არც ერთი $a \in B$ -სთვის. თუ a^0 ობიექტი ეკუთვნის B -ს, მაშინ მას უწოდებენ **მაქსიმალურს** P -ს მიმართ B -ში. ახლახანს განხილულ მაგალითში მაქსიმალური (B -ში) ელემენტებია a და b . ადვილი შესამოწმებელია, რომ B -ში საუკეთესო ობიექტი მაქსიმალურიცაა. შერბუნიებული დებულება, რა თქმა უნდა, სწორი არ არის.

აღვნიშნოთ P -ს მიმართ B -დან მაქსიმალური ობიექტების სიმრავლე $Max_P B$ -ით. ეს სიმრავლე **შინაგანად მდგრადია** იმ გაგებით, რომ, თუ $a, b \in Max_P B$, მაშინ შეუძლებელია შესრულდეს aPb ან bPa . ამ სიმრავლეს ეწოდება **გარეგანად მდგრადი** [58], თუ ყოველი $a \in B$ ობიექტისათვის, რომელიც არ არის მაქსიმალური, მოიძებნება უფრო უპირატესი მაქსიმალური ობიექტი, ე.ი. სამართლიანი იქნება a^0Pa რომელიმე $a^0 \in Max_P B$ -სთვის. გარეგანად (და, რა თქმა უნდა, შინაგანდაც) მდგრად $Max_P B$ სიმრავლეს ეწოდება P თანადობის **ბირთვი** B -ში [132, 133]. (აქვე აღვნიშნოთ, რომ თამაშთა თეორიაში შინაგანად და გარეგანად მდგრად ქვესიმრავლეებს უწოდებენ ნეიმან-მორგენშტერნის ამონახსნებს, ხოლო ბირთვად მიღებულია მაქსიმალური ელემენტების სიმრავლე.)

მდგრადობის ცნებას დიდი მნიშვნელობა აქვს. მართლაც, თუ $Max_P B$ სიმრავლე გარეგანად მდგრადია, მაშინ ოპტიმალური ობიექტი (ანუ ის, რომელიც გადაწყვეტილების მიძღები პირის მიერ საკმარისად სრული უპირატესობათა გამოვლენი: შემდეგ ჩაითვლება საუკეთესოდ) ამ სიმრავლიდან უნდა იქნეს ამორჩეული. თუ კი $Max_P B$ გარეგანად მდგრადი არ აღმოჩნდება, მაშინ იმისათვის, რომ ამორჩევა ამ სიმრავლის ფარგლებით შეეზღუდოთ, არავითარი საფუძველი არა გვაქვს. რთული არ არის შევამოწმოთ, რომ თუ R კვაზიდალაგებაა, ხოლო B სიმრავლე სასრულია, მაშინ $Max_P B$ სიმრავლე არაცარიელია და უფრო მეტიც, გარეგანად მდგრადია; ამასთან, $Max_P B$ შეიძლება ავაგოთ "პირდაპირი გადარჩევის" გზით, თუ კი B -ს ყოველ ობიექტს

შველარებთ დანარჩენებს და ყველა მაქსიმალურს ამოვირჩევთ. ამრიგად, თუ R კვაზიდალაგებაა, მაშინ $Max_P B$ სიმრავლე შეიძლება არც იყოს გარეგანად მდგრადი (კერძოდ, იყოს ცარიელი) მხოლოდ B -ს უსასრულობის დროს. მაქსიმალური ელემენტების სიმრავლის არაცარიელობისა და გარეგანად მდგრადობის სხვადასხვა სახის პირობები მოცემულია შრომებში [3, 25, 64, 86, 131].

შენიშვნა 11. ზემოთ განიხილებოდა ერთი ობიექტის ამორჩევის ამოცანა. მაგრამ, არსებობს ამოცანები, სადაც საჭიროა არა ერთი, არამედ რამდენიმე საუკეთესო ამორჩევა, ან საჭიროა დალაგდეს ობიექტები უპირატესობათა მიხედვით და ა.შ. ასეთი ამოცანებისათვის მაქსიმალური ობიექტისა და ბირთვის ცნება თავის მნიშვნელობას კარგავს. მაგალითად, თუ საჭიროა r საუკეთესო ობიექტის ამორჩევა ("კონკურსის" ამოცანა), მაშინ შეუძლებელია ვამტყვიოთ, რომ ყველა ისინი P -ს მიმართ მაქსიმალური ობიექტებია. უმარტივესი მაგალითი: $B = \{a, b, c\}$, $P = \{(a, c)\}$. აქ $Max_P B = \{a, b\}$, მაგრამ, თუ საჭიროა ორი საუკეთესო ობიექტის ამორჩევა, მაშინ c -ს იგნორირება ან გადაგდება არ შეიძლება: თუ გადაწყვეტილების მიმღები პირი დამატებით გვაცნობებს, რომ c -ს აქვს უპირატესობა ვიდრე b -ს, მაშინ საძიებელი ობიექტები აღმოჩნდებიან a და c . ამოცანებში, რომლებშიც აუცილებელია დადგენილი r რაოდენობით საუკეთესო ობიექტების ამორჩევა, მიზანშეწონილია გამოვიყენოთ P -ს მიმართ r -მაქსიმალური ობიექტის ცნება [36].

შენიშვნა 12. ხშირად გამოიყენება აგრეთვე ყველაზე ცუდი და მინიმალური ობიექტის ცნება. $a \in B$ ობიექტს ეწოდება ყველაზე ცუდი B -ში, თუ ყველა $a \in B$ -სთვის სამართლიანია aRa . $a_0 \in B$ ობიექტს ეწოდება მინიმალური B -ში P -ს მიმართ, თუ არცერთი $a \in B$ -სთვის არ სრულდება a_0Pa . B -დან P -ს მიმართ ყველა მინიმალური ობიექტების სიმრავლე აღვნიშნოთ $Min_P B$.

4. რიცხვით ψ ფუნქციას, განსაზღვრულს A -ზე, ეწოდება P -ს მიმართ ზრდადი (არაკლებადი), თუ aPb -დან გამომდინარეობს $\psi(a) > \psi(b)$ ($\psi(a) \geq \psi(b)$) უტოლობა ნებისმიერი $a, b \in A$ -სთვის. სამართლიანია შემდეგი დებულება (იხ., მაგალითად, [7, 34]).

თეორემა 12. ვთქვათ, $B \subseteq A$ და $a^0 \in B$ წერტილში მიიღწევა P -ს მიმართ B -ზე არაკლებადი ψ ფუნქციის უდიდესი მნიშვნელობა. იმისათვის, რომ a^0 ობიექტი იყოს P -ს მიმართ მაქსიმალური, საკმარისია შესრულდეს ერთი-ერთი მაინც შემდეგი ორი პირობიდან:

- ა) ψ ზრდადია P -ს მიმართ B -ზე;
- ბ) a^0 წერტილი ψ -ს ერთადერთი მაქსიმუმის წერტილია B -ზე.

$B \subseteq A$ ქვესიმრავლეს ეწოდოთ ფარდობითად ზემოდან ჩაკეტილი A -ში R -ის მიმართ (P -ს მიმართ), თუ ნებისმიერი $a \in A$ და $b \in B$ -თვის aRb -დან (aPb -დან) გამომდინარეობს, რომ $a \in B$. ადვილად შესამოწმებელია შემდეგი დებულებები (იხ. [39, გვ. 22]).

თეორემა 13. თუ $B_j \subseteq A$, $j \in J$, და B_j , $j \in J$, ქვესიმრავლეები ფარდობითად ზემოდან ჩაკეტილია A -ში R -ის (P -ს) მიმართ, მაშინ ასეთივე თვისება ექნება $B = \bigcap_{j \in J} B_j$ სიმრავლესაც.

თეორემა 14. თუ ψ არაკლებადია P -ს მიმართ A -ზე, მაშინ ნებისმიერი I რიცხვისათვის $B = \{a \in A \mid \psi(a) \geq I\}$ ქვესიმრავლე ფარდობითად ზემოდან ჩაკეტილია A -ში P -ს მიმართ.

თეორემა 15. ვთქვათ, $B \subseteq A$ ფარდობითად ზემოდან ჩაკეტილია A -ში P -ს მიმართ. მაშინ $a \in B$ ობიექტი ფარდობითად მაქსიმალურია P -ს მიმართ B -ში მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა ის მაქსიმალურია A -ში P -ს მიმართ.

ამბობენ, რომ ψ რიცხვითი ფუნქცია წარმოადგენს R სრულ კვაზიდალაგებას A -ზე, თუ aRb პირობა არის სამართლიანი მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა $\psi(a) \geq \psi(b)$. ψ ფუნქციას, რომელიც არამაკაცრ უპირატესობის თანადობას ქმნის, ფახეულობის, აგრეთვე, სარგებლობის ფუნქციას ეწოდებენ. ეს სახელწოდება შემორჩა იმ დროიდან, როდესაც შეცდომით თვლიდნენ, რომ ყოველ ობიექტს გააჩნია რაიმე ობიექტური ფასეულობა (სარგებლიანობა), რომლებიც ასახვენ იმ უპირატესობებს, რასაც ანიჭებენ მათ ადამიანები. თანამედროვე თვალსაზრისით სარგებლიანობის ფუნქცია წარმოადგენს მხოლოდ "ტექნიკურად მოსახერხებელ" საშუალებას უპირატესობათა აღსაწერად: სუბიექტს მიეწერება ისეთი რიცხვითი ფუნქცია, რომელიც, ასე ვთქვათ, მაქსიმიზირდება მისი ქმედებით. გასაგებია, რომ ფასეულობის ფუნქცია წარმოადგენს ზარისხობრივ კრიტერიუმს: იგი განსაზღვრულია ნებისმიერი ზრდადი გარდაქმნის სიზუსტით. ფასეულობის ფუნქციის არსებობის პირობები მოყვანილია [28, 57]-ში. აქ აღვნიშნავთ მხოლოდ იმ ფაქტს, რომ ფასეულობის ფუნქცია არსებობს ნებისმიერი სრული კვაზიდალაგებისათვის, როდესაც სიმრავლე დათვლადია, ე.ი. სასრულია ან თვლადი.

თუ A სიმრავლეზე განსაზღვრულია ψ ფასეულობის ფუნქცია, რომელიც წარმოქმნის R არამაკაცრი უპირატესობის თანადობას, მაშინ ნებისმიერი $B \subseteq A$ -თვის, ცხადია, რომ

$$\text{Max}_P B = \left\{ b \in B \mid \psi(b) = \max_{a \in B} \psi(a) \right\}$$

ამასთან ერთად P -ს მიმართ ყველა მაქსიმალური ობიექტი B -დან საუკეთესოა.

წ. ბინარულ თანადობათა "ენის" დამახასიათებელ თავისებურებას წარმოადგენს დაშვება იმის შესახებ, რომ უპირატესობის მიხედვით ორი ობიექტის შეთანადების ნუღვი არ არის დამოკიდებული ალტერნატივითა A სიმრავლის შემადგენლობაზე. თუმცა, რიგ შემთხვევებში ასეთ გარემოებას ადგილი აქვს და მის გასათვალისწინებლად გვიწევს მიემართოთ უპირატესობათა აღწერის უფრო მდიდარ "ენას", რომელიც დაფუძნებულია ამორჩევის ფუნქციის გამოყენებაზე.

ვთქვათ W არის A სიმრავლის არაცარიელ ქვესიმრავლეთა ერთობლიობა. ამორჩევის ფუნქცია (W -ზე) ეწოდება C ასახვას, რომელიც ყოველ $B \in W$ სიმრავლეს შეუთანადებს $C(B) \subseteq B$ ქვესიმრავლეს. იმ კერძო შემთხვევაში, როდესაც მოცემულია მკაცრი უპირატესობის P თანადობა, ამორჩევის ფუნქცია შეიძლება განისაზღვროს ტოლობით: $C(B) = \text{Max}_P B$, $B \subseteq W$. მოცემული ამორჩევის ფუნქციის მიხედვით უპირატესობის ბინარული თანადობის შემოტანის საკითხი გაცილებით უფრო ფაქიზი აღმოჩნდა [28, 111]. ამორჩევის ფუნქციის აპარატი წარმოადგენს ამორჩევის ზოგადი თეორიის საფუძველს. ბოლო დროს ეს თეორია ინტენსიურად ვითარდება [1].

1.3. კრიტიკრიუმთა დამოუკიდებლობა უპირატესობის მიხედვით

1. მრავალკრიტიკრიულ ამოცანაში ყოველი $x \in X$ ამონახსნი სავსებით ხა-სიათდება თავისი $y=f(x)$ შეფასებით, ამიტომ ოპტიმალური ამონახსნის ამორ-ჩევა დაიყვანება მიღწევადი შეფასებების Y სიმრავლიდან ოპტიმალური შეფა-სების ამორჩევაზე. ამასთან დაკავშირებით, გადაწყვეტილების მიმღები პირის უპირატესობათა აღწერა თავდაპირველად ხორციელდება ყველა შეფასებათა Y სიმრავლეში. პრაქტიკულად ასეთი აღწერა ჩვეულებრივ ხდება უპირატე-სობის ბინარული თანადობის ან ფასეულობის ფუნქციის საშუალებით.

გადაწყვეტილების მიმღები პირის უპირატესობათა შესახებ სრული ინ-ფორმაციის არარსებობის შემთხვევაში (f_1, f_2, \dots, f_m კრიტერიუმების ჩამონათ-ვალის გარდა), Y სიმრავლეში შეიძლება განხილული იქნეს მხოლოდ გა-ნურჩევლობის თანადობა, რომელიც წარმოადგენს შეფასებათა ექვტორების ტოლობის (=) თანადობას, როგორც E^n -დან (ამასთან არამკაცრი უპირატე-სობის თანადობა ემთხვევა =-ს, ხოლო მკაცრი უპირატესობის თანადობა აღმოჩნდება ცარიელი). განურჩევლობის თანადობა = ამონახსნთა სიმრავ-ლეში ინდუცირებს განურჩევლობის \sim დამოკიდებულებას: $x \sim x'$, როდესაც

$f(x) = f(x')$, ე.ი. ამონახსნები, რომელთაც გააჩნიათ ტოლი შეფასებები, ერთნაირებია უპირატესობის მიხედვით. \sim თანადობა წარმოადგენს ექვივა-

ლენტურობას და X სიმრავლეს ყოფს კლასებად, რომლებიც შედგებიან უპი-რატესობის მიხედვით ერთნაირი ამონახსნებისაგან.

ამგვარად, თუ ამოცანა არატრივიალურია, ე.ი. თუ Y სიმრავლე შეიცავს ერთ შეფასებაზე მეტს, მაშინ ოპტიმალური ამონახსნის ამორჩევა გადაწყვე-ტილების მიმღები პირის უპირატესობათა შესახებ ინფორმაციის გარეშე შე-უძლებელია.

2. ერთკრიტიკრიუმთან ამოცანებში (როცა $m=1$) ამ სახის სრული ინ-ფორმაცია ჩვეულებრივ მდგომარეობს შეფასებათა უპირატესი ცვლილების მიმართულების ჩვენებაში $Y=Y$ სიმრავლეზე, რომელიც წარმოადგენს რიცხ-ვითი წრფის ქვესიმრავლეს. ეს აიხსნება იმით, რომ გამოყენებით ამოცანათა უმრავლესობაში კრიტერიუმად არჩეულია ისეთი ფუნქციები, რომელთათვისაც ყოველთვის ან უფრო დიდი მნიშვნელობაა უპირატესი მცირესთან შედარე-ბით, ანდა პირიქით, მცირე უპირატესია დიდთან შედარებით.

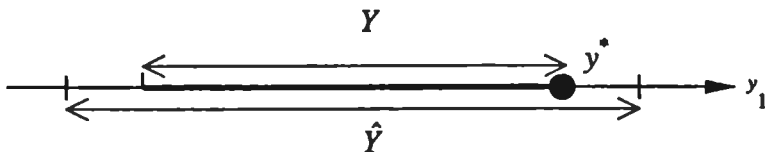
პირველ შემთხვევაში კრიტიკრიუმი ხშირად ატარებს მოგების, შემოსავ-ლის (ან სხვა) აზრს, გამოხატავს დასახული მიზნის მიღწევის ხარისხს

(მაგალითად, გეგმიური დავალების შესრულების პროცენტს), ან ასახავს "ტექნიკურ" მახასიათებლებს, რომლებიც სასურველია გაზრდილ იქნეს (მაგალითად, ოპერატორის მუშაობის მოსასერხებლობა, რომელიც ექსპერტების მიერ ქულებით ფასდება).

მეორე შემთხვევაში კრიტიკიუმი ატარებს ნაკლოვანებათა, რესურსთა და ნახარჯთა და სხვა აზრს, ან აღწერს "ტექნიკურ" მახასიათებლებს, რომლებიც სასურველია მინიმიზირებულ იქნენ (მაგალითად, გარემოს დაბინძურება).

რამდენადაც მეორე შემთხვევა ადვილად დაიყვანება პირველზე, მაგალითად f_1 -ის შეცვლით $-f_1$ -ით, ამიტომ ორივე შემთხვაში ერთკრიტიკიული ამოცანა შეიძლება ფორმულირებული იქნეს მაქსიმიზაციის ამოცანის სახით, ე.ი. ამოცანაზე, რომელშიც კრიტიკიუმის მეტ მნიშვნელობებს ენიჭებათ უპირატესობა ნაკლებთან შედარებით. f_1 კრიტიკიუმის მაქსიმიზაციის ამოცანაში \hat{Y} -ზე განსაზღვრული მკაცრი უპირატესობის თანადობა წარმოადგენს რიცხვებს შორის ჩვეულებრივ "მეტობის" ($>$) თანადობას. ამგვარად, მაქსიმიზაციის ამოცანაში კრიტიკიუმი ფასეულობის ფუნქციის როლს თამაშობს: ნებისმიერი ორი x, x' ამონახსნი შედარებადია უპირატესობის მიხედვით და მათ შორის საუკეთესოა ის, რომლისთვისაც კრიტიკიუმის მნიშვნელობა მეტია. აქედან გამომდინარე, ოპტიმალური y^* შეფასება არის უდიდესი Y -ში (იხ. ნახ. 1.2), ხოლო ოპტიმალურია ნებისმიერი $x^* \in X$ ამონახსნი, რომლისთვისაც f_1 მაქსიმუმალურ მნიშვნელობას ღებულობს X -ზე:

$$f_1(x^*) = \max_{x \in X} f_1(x) = y^*$$



ნახ. 1.2

თუ ასეთი ამონახსნი არ არსებობს, განსახილველად შემოაქვთ ამონახსნთა მაქსიმიზირებადი $\{x^*\} \subseteq X$ მიმდევრობა, რომელიც აკმაყოფილებს შემდეგ ტოლობას:

$$\lim_{r \rightarrow \infty} f_1(x^r) = \sup_{x \in X} f_1(x).$$

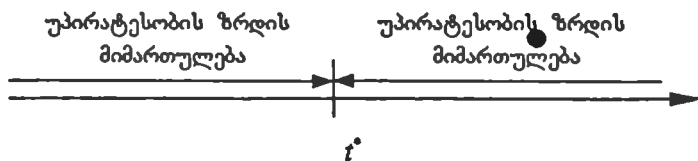
თუ კრიტერიუმი შემოსაზღვრულია Y -ზე ზემოდან, მაშინ ნებისმიერი $\xi > 0$ -თვის (ე.ი. ნებისმიერი მოცემული სიზუსტისათვის) მოიძებნება ისეთი N რიცხვი, რომ ნებისმიერი $r > N$ -თვის ადგილი ექნება უტოლობას

$$\sup_{x \in X} f_1(x) - f_1(x^r) \leq \xi.$$

შენიშნოთ, რომ არადინამიკური ხასიათის გამოყენებით ამოცანებში კრიტერიუმის ზემოდან ან ქვეოდან შემოსაზღვრელობა ჩვეულებრივ მიუთითებს პრობლემური სიტუაციისათვის აგებულ მათემატიკურ მოდელში არსებულ ცთომილებაზე (მაგალითად, არ არის გათვალისწინებული რესურსების შემოსაზღვრელობა).

ადგილი დასანახია, რომ ოპტიმალური ამონახსნის განსაზღვრება ადეკვატურია ისეთი f_1 კრიტერიუმისათვის, რომელსაც აქვს მხოლოდ რიგობრივი სკალა. მაქსიმიზირებადი მიმდევრობის განსაზღვრა ადეკვატურია, როდესაც დასაშვებია ამ კრიტერიუმის უწყვეტი მონოტონური გარდაქმნები.

არ უნდა ვიფიქროთ, რომ ნებისმიერი ერთკრიტერიული ამოცანა ადვილად წარმოიდგინება მაქსიმიზაციის ამოცანის სახით უპირატესობის ზრდის ერთი მიმართულების მოცემის გზით. ზოგიერთ შემთხვევაში ამისათვის საჭიროა უპირატესობათა შესახებ უფრო სრულად ინფორმაცია. თვალსაჩინოებისათვის განვიხილოთ შემდეგი მაგალითი [43]. ვთქვათ, f_1 არის შეკვეთის შესრულების დრო, ამასთან კრიტერიუმისათვის არასასურველია როგორც მითითებულ t^* ვადაზე გვიან, ასევე ვადაზე ადრე შეკვეთის შესრულება. ამ შემთხვევაში Y_1 სკალაზე გვაქვს უპირატესობის ზრდის ორი მიმართულება (იხ. ნახ. 1.3) და სხვადასხვა ნიშნის $f_1 - t^*$ გადახრების შესადარებლად აუცილებელია დამატებითი ინფორმაცია. კერძოდ, თუ დადგენილია, რომ მხოლოდ ნიშნით განსხვავებული გადახრებია ერთნაირი უპირატესობის მიხედვით, მაშინ საწყისი ამოცანა შეიძლება დავიყვანოთ ახალი $|f_1 - t^*|$ კრიტერიუმის მინიმიზაციის ამოცანაზე.



ნახ. 1.3

3. მრავალკრიტერიულ ამოცანებში უპირატესობის მიხედვით ერთმანეთს ადარებენ ვექტორულ შეფასებებს, ე.ი. $f = (f_1, f_2, \dots, f_m)$ ვექტორული კრიტე-

რიუმის მნიშვნელობებს. ბუნებრივია, რომ უპირატესობის მიხედვით ერთმანეთს შევადაროთ ის ექვტორული შეფასებები, რომლებიც ერთმანეთისაგან განსხვავდებიან მხოლოდ ერთი კომპონენტით. ამიტომ, ინფორმაცია ერთი კერძო კრიტიკიუმის მნიშვნელობის შეცვლის უპირატესობის შესახებ ყველა სხვა კრიტიკიუმის ფიქსირებული მნიშვნელობისას ყველაზე უფრო ხელმისაწვდომი და საიმედოა. ამიტომაც არის, რომ პირველ რიგში მისი მიღება და ამოცანის ანალიზისათვის გამოყენებაა მიზანშეწონილი.

საზოგადოდ f_1 კრიტიკიუმის მნიშვნელობები უპირატესობის მიხედვით ერთმანეთს სხვადასხვაგვარად შეიძლება შეეფარდებოდნენ, იმისდა მიხედვით, თუ რომელი მნიშვნელობებია ფიქსირებული ყველა სხვა კრიტიკიუმისათვის. სხვაგვარად რომ ვთქვათ, α და t რიცხვებისათვის Y_1 -დან, მაგალითად, შეიძლება აღმოჩნდეს, რომ $(y_1, y_2, \dots, y_{t-1}, \alpha, y_{t+1}, \dots, y_m)$ შეფასება უპირატესია $(y_1, y_2, \dots, y_{t-1}, t, y_{t+1}, \dots, y_m)$ -ზე, თუმცა $(y'_1, y'_2, \dots, y'_{t-1}, \alpha, y'_{t+1}, \dots, y'_m)$ ნაკლებად უპირატესია $(y'_1, y'_2, \dots, y'_{t-1}, t, y'_{t+1}, \dots, y'_m)$ -სთან შედარებით. მაშინ, თქმა იმისა, თუ f_1 კრიტიკიუმებიდან რომელია უპირატესი (f_α ან f_t), დანარჩენი კრიტიკიუმების მნიშვნელობების მითითების გარეშე, შეუძლებელია.

f_1 კრიტიკიუმს, რომლისთვისაც ადგილი აქვს ზემოთ აღნიშნულ გარემოებას, უპირატესობის მიხედვით დანარჩენ კრიტიკიუმებზე დამოკიდებულს უწოდებენ. მაგალითად, თუ f_1 და f_2 ოთახის სიგრძე და სიგანეა, ხოლო f_3 - ჭერის სიმაღლე, მაშინ მოზინადრის თვალსაზრისით f_3 უპირატესობის მიხედვით დამოკიდებულა $[f_1, f_2]$ -ზე. მოვიყვანოთ მეორე მაგალითი: f_1 (ოთახის ტემპერატურა) და f_2 (მისი ტენიანობა) კრიტიკიუმებიდან თითოეული უპირატესობის მიხედვით ერთმანეთზეა დამოკიდებული (მხედველობაში გვაქვს კომფორტი ადამიანისათვის).

უფრო ხშირად გვხვდება ისეთი კრიტიკიუმები, რომელთა მნიშვნელობები შეიძლება დავალაგოთ უპირატესობის მიხედვით დანარჩენი კრიტიკიუმების მნიშვნელობების განხილვის გარეშე. მაგალითად, ზემოთ მოყვანილი შემოსავლის, ნარჩენებისა და სხვა კრიტიკიუმები. ასეთ კრიტიკიუმებს უწოდებენ უპირატესობის მიხედვით დანარჩენებისაგან დამოუკიდებელ კრიტიკიუმებს [78]. უფრო ზუსტად, f_i კრიტიკიუმი უპირატესობის მიხედვით დამოუკიდებელია დანარჩენი $m-1$ კრიტიკიუმებისაგან, თუ ნებისმიერი ოთხი შეფასებისათვის, რომლებსაც აქვთ სახე

$$(y_1, y_2, \dots, y_{t-1}, \alpha, y_{t+1}, \dots, y_m), (y_1, y_2, \dots, y_{t-1}, t, y_{t+1}, \dots, y_m), \\ (y'_1, y'_2, \dots, y'_{t-1}, \alpha, y'_{t+1}, \dots, y'_m), (y'_1, y'_2, \dots, y'_{t-1}, t, y'_{t+1}, \dots, y'_m),$$

თანადობიდან

$$(y_1, y_2, \dots, y_{t-1}, \alpha, y_{t+1}, \dots, y_m) R (y_1, y_2, \dots, y_{t-1}, t, y_{t+1}, \dots, y_m),$$

ყოველთვის გამოდინარეობს თანადობა

$$(y'_1, y'_2, \dots, y'_{t-1}, \alpha, y'_{t+1}, \dots, y'_m) R (y'_1, y'_2, \dots, y'_{t-1}, t, y'_{t+1}, \dots, y'_m).$$

თუ f_i კრიტერიუმი დამოუკიდებელია უპირატესობის მიხედვით დანარჩენ კრიტერიუმთა სიმრავლისაგან, მაშინ Y_i სიმრავლეზე შეიძლება შემოვიღოთ არამკაცრი უპირატესობის R_i თანადობა, ე.ი. ვიგულისხმობთ, რომ sR_i , როცა

$$(y_1, y_2, \dots, y_{i-1}, s, y_{i+1}, \dots, y_m) R_i (y_1, y_2, \dots, y_{i-1}, t, y_{i+1}, \dots, y_m)$$

რომელიმე ორი (ე.ი. ორი ნებისმიერი) ასეთი სახის შეფასებისათვის. ამის გარდა, Y' სიმრავლეზეც შეიძლება შემოვიღოთ არამკაცრი უპირატესობის $R_{(i)}$ თანადობა, თუ ვიგულისხმებთ, რომ: $y R_{(i)} y'$, როცა $y_i = y'_i$, ყველა $i \neq i$ -თვის, და $y_i R_{(i)} y'_i$.

ამოცანებს, რომლებშიც ყველა კრიტერიუმი დამოუკიდებელია უპირატესობის მიხედვით, ანუ, ყოველი კრიტერიუმი დამოუკიდებელია უპირატესობის მიხედვით ყველა დანარჩენი კრიტერიუმების სიმრავლისაგან, ხოლო ყოველი კრიტერიუმის მნიშვნელობათა სიმრავლეზე არამკაცრი უპირატესობის თანადობას წარმოადგენს \geq თანადობა ("არა ნაკლები"), ეწოდებათ **მრავალკრიტერიული მაქსიმიზაციის ამოცანები**. ასეთ ამოცანებში ყოველი კრიტერიუმისათვის სასურველია გვექონდეს რაც შეიძლება დიდი მნიშვნელობა, ანუ, როგორც ამბობენ, სასურველია ყოველი კრიტერიუმის მაქსიმიზაცია. თუ ამოცანაში სასურველია ყოველი კრიტერიუმის მინიმიზაცია, მაშინ მას ეწოდება **მრავალკრიტერიული მინიმიზაციის ამოცანა**.

1.4. ეფექტური, სუსტად ეფექტური შეფასებები და ამონახსნები

1. მრავალკრიტერიულ მაქსიმიზაციის ამოცანაში ორი ვექტორული შეფასებიდან, რომლებიც განსხვავდებიან მხოლოდ ერთი კომპონენტით, უპირატესობა ენიჭება იმას, რომლისთვისაც ეს კომპონენტიც მეტია. მაგრამ რა შეიძლება ითქვას y და y' ვექტორულ შეფასებებზე, რომელთათვისაც სრულდება უტოლობები

$$y_i \geq y'_i, \quad i=1,2,\dots,m? \quad (1.2)$$

თავდაპირველად განვიხილოთ ინდივიდუალური გადაწყვეტილების მიღების მრავალკრიტერიული ამოცანის შემთხვევა. დავეშვათ, რომ მისაღები გადაწყვეტილების უპირატესობა აღიწერება არამკაცრი უპირატესობის R თანადობით \hat{Y} -ზე, ამასთან, ცნობილია, რომ იგი არა მარტო რეფლექსურია, არამედ ტრანზიტულიცაა (ე. ი. წარმოადგენს კვაზიდალაგებას). თუ ჩავთვლით, რომ $\hat{Y} = Y_1 \times Y_2 \times \dots \times Y_m$, მაშინ ვექტორული შეფასებებისათვის, მათი კომპონენტებისათვის თანადობის თანმიმდევრულად გამოყენებით, შეგვიძლია ჩავწეროთ:

$$\begin{aligned} &(y_1, y_2, \dots, y_m)R(y'_1, y_2, \dots, y_m), \\ &(y'_1, y_2, \dots, y_m)R(y'_1, y'_2, y_3, \dots, y_m), \\ &\dots \\ &(y'_1, y'_2, \dots, y'_{m-1}, y_m)R(y'_1, y'_2, \dots, y'_m). \end{aligned}$$

ამ თანადობისა და R -ის ტრანზიტულობის საფუძველზე ვასკნით, რომ სამართლიანია yRy' , ე.ი. ვექტორული შეფასება y არანაკლებ მისაღებია, ვიდრე y' .

თუ შეუძლებელია იმის მტკიცება, რომ R ტრანზიტულია, ან თუ \hat{Y} არ წარმოადგენს $Y_1 \times Y_2 \times \dots \times Y_m$ პირდაპირ ნამრავლს, მაშინ შეუძლებელია ფორმალური გზით მივიღეთ ფორმულირებულ მტკიცებამდე. თუმცა, ნებისმიერ შემთხვევაში იგი იმდენად ბუნებრივია, რომ ინდივიდუალური გადაწყვეტილებების მიღებისას შემოდის როგორც აქსიომა. ამ აქსიომის მიღება, რომელსაც ხშირად პარეტოს (ძლიერ) აქსიომას უწოდებენ, ნიშნავს შეფასებათა \hat{Y} სიმრავლეში არამკაცრი უპირატესობის თანადობის შემოტანას, რომელიც ემთხვევა \geq (ნაწილობრივ) დალაგებას ვექტორებისათვის E^m სივრციდან.

არამკაცრი უპირატესობის \geq თანადობას შეესაბამება განურჩევლობის = თანადობა და მკაცრი უპირატესობის \geq თანადობა ($y \geq y'$ ნიშნავს, რომ სამართლიანია (1.2) უტოლობები, ამასთან, ერთი მათგანი მაინც მკაცრია).

2. ესლა განვიხილოთ ჯგუფური გადაწყვეტილების მიღების მრავალკრიტერიული ამოცანა, როცა f_i წარმოადგენს $\{1, 2, \dots, m\}$ ჯგუფში შემავალი i -ური ინდივიდის ფასეულობის ფუნქციას, ასე რომ $f_i(x) \geq f_i(x')$ ნიშნავს, რომ გადაწყვეტილება x არ არის x' გადაწყვეტილებაზე უარესი i -ური ინდივიდუმის თვალსაზრისით. ასეთ ამოცანაში Y' შეფასებათა სიმრავლეზე განსაზღვრულმა უპირატესობის თანადობამ უნდა ასახოს "ჯგუფური თვალსაზრისი", რომელიც აგრეგირებას გაუწევს ინდივიდუალურ თანადობას. თუ $y = y'$, ე.ი. $f(x) = f(x')$, მაშინ x და x' გადაწყვეტილებათა ექვივალენტობის შესახებ დასკვნა შეიძლება გაკეთდეს მთელი ჯგუფისათვისაც. გასარკვევი დაგვრჩა საკითხი: თუ (1.2)-ში ერთი უტოლობა მაინც მკაცრია, შეგვიძლია თუ არა ჩავთვალოთ, რომ გადაწყვეტილება x უპირატესია x' -ზე?

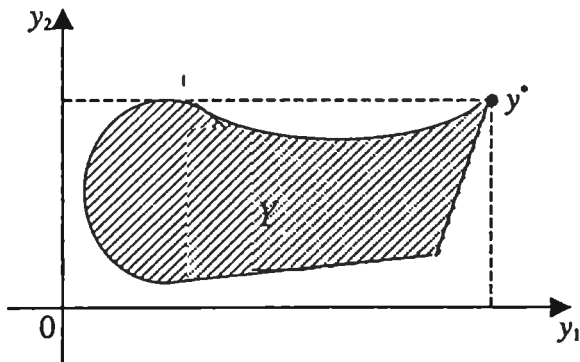
სამწუხაროდ, ყველა რეალურ სიტუაციაში ამ კითხვაზე დადებითი პასუხს ვერ გაცემთ. მართლაც, თუ (1.2)-ში მხოლოდ ერთი მკაცრი უტოლობაა, ეს ნიშნავს, რომ x უპირატესია x' -ზე ჯგუფის მხოლოდ ერთი წევრისათვის, ხოლო ყველა დანარჩენისათვის ორივე გადაწყვეტილება ტოლფასია. მაგრამ ზოგიერთ სიტუაციაში შეიძლება აღმოჩნდეს, რომ "ერთი ხმა" ძალიან ცოტაა, და მაშინ ჯგუფი მთლიანობაში ვალდებული არაა ჩათვალოს, რომ x გააჩნია უპირატესობა x' -ზე.

ისე ჩანს, რომ სხვადასხვა სიტუაციებში y და y' შეფასებათა შედარების შედეგი შეიძლება დამოკიდებული იყოს იმაზე, თუ რამდენი მკაცრი უტოლობა სრულდება (1.2)-ში. მაგრამ ყველაზე სუსტი დაშვება მდგომარეობს იმაში, რომ y მთელი ჯგუფისათვის უპირატესია y' -თან შედარებით, თუ კი (1.2)-ში ყველა უტოლობა მკაცრია. ამ დაშვებას, რომელიც მიღებულია ჯგუფურ გადაწყვეტილებათა თითქმის ყველა ცნობილ მოდელში, (და რომელსაც პარეტო "სუსტი" აქსიომა ეწოდება), Y' -ზე შემოაქვს მკაცრი უპირატესობის თანადობა, რომელიც ემთხვევა E^m -ის ვექტორებისათვის განსაზღვრულ $>$ თანადობას (უფრო ზუსტად, მის შეზღუდვას Y' -ზე): $y > y'$ ჭეშმარიტია მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა $y_i > y'_i, \forall i=1, 2, \dots, m$. ამგვარად, ამოცანის საეციფიკიდან გამომდინარე, მკაცრი უპირატესობის P თანადობა სხვადასხვაგვარად შეიძლება შემოვიღოთ, მაგრამ ის აუცილებლად მოიცავს $>$ თანადობას. სხვადასხვაგვარი შეიძლება იყოს აგრეთვე არამკაცრი უპირატესობისა და განურჩევლობის მიმართებები. ყველა ამ თანადობების განსაზღვრის საკითხი საქმოდ რთულია და ჯგუფურ გადაწყვეტილებათა თეორიის კვლევის საგანს წარმოადგენს [26, 28, 55, 61, 111].

3. ამგვარად, მაქსიმიზაციის მრავალკრიტერიული ამოცანებისათვის Y' სიმრავლეზე შემოტანილია არამკაცრი უპირატესობის \geq თანადობა, მკაცრი

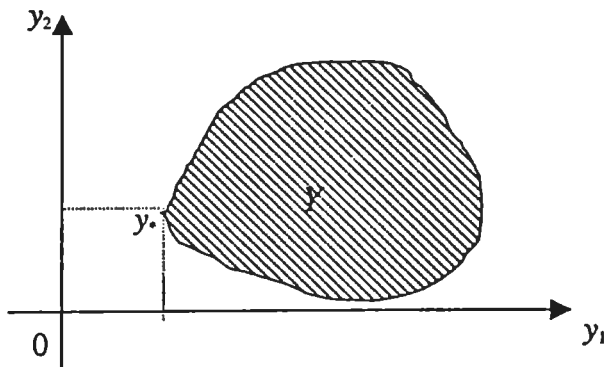
ვექტორი, სუსტად ეფექტური შეფასებები და ამონახსნები

უპირატესობის ორი \geq და $>$ თანადობა და განურჩევლობის $=$ თანადობა. ზოგადი განსაზღვრის თანახმად, $y^* \in Y$ შეფასებას ეწოდება საუკეთესო \geq -ის მიმართ (Y -ში), თუ ნებისმიერი $y \in Y$ შეფასებისათვის სამართლიანია $y^* \geq y$. ვინაიდან \geq თანადობა წარმოადგენს (ნაწილობრივ) დალაგებას, შეიძლება არსებობდეს მხოლოდ ერთი ასეთი y^* წერტილი (ნახ. 1.4ა).



ნახ. 1.4ა

ანალოგიურად, მინიმიზაციის ვექტორული ამოცანისათვის შეიძლება არსებობდეს ერთადერთი $y_* \in Y$, ისეთი რომ $y_* \leq y$. ნებისმიერი $y \in Y$ -თვის (ნახ. 1.4ბ).



ნახ. 1.4ბ

4. თუ პრაქტიკულ მრავალკრიტერიულ ამოცანაში არსებობს უდიდესი \geq თანადობის მიმართ მიღწევადი y^* შეფასება, სწორედ იგი უნდა ჩაითვა-

ლოს ოპტიმალურად. სამწუხაროდ, ასეთი შემთხვევა რეალიზდება მალზე იშვიათად: როგორც წესი, y' შეფასება არ არსებობს (იხ. [65]). ეს დაკავშირებულია იმასთან, რომ \geq დალაგება არ არის სრული. მაგალითად, თუ $y_i > y'_i$, მაგრამ $y_j > y'_j$, მაშინ y და y' შეუსადარნი არიან \geq -ის თანადობით. ამიტომ ამოცანის არსიდან გამომდინარე, გვიწევს გამოვიყენოთ შეფასებები, რომლებიც მაქსიმალურნი არიან \geq -ისა და $>$ -ის მიხედვით.

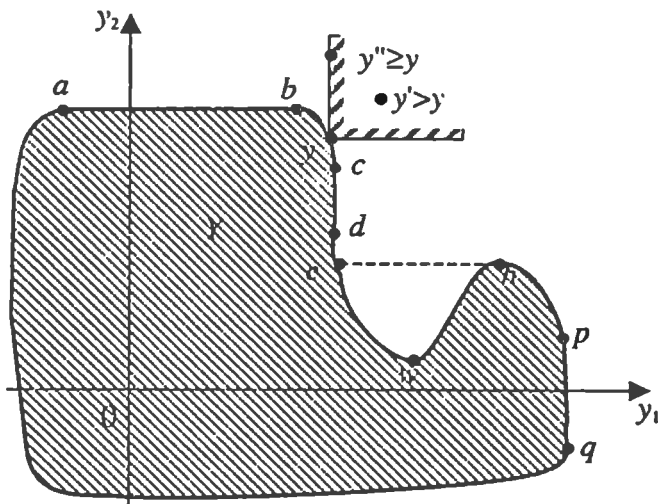
$y^0 \in Y$ შეფასებას ეწოდება მაქსიმალური Y -ში $\geq (>)$ -ის მიმართ, თუ არ არსებობს ისეთი $y \in Y$ შეფასება, რომ $y \geq y^0$ ($y > y^0$). ასეთი შეფასებებისათვის, ჩვეულებრივ, გამოიყენება სპეციალური სახელწოდებები. შეფასებას, რომელიც მაქსიმალურია \geq -ის მიმართ Y -ში, უწოდებენ ეფექტურს, ასევე ოპტიმალურს პარეტოს მიხედვით, პარეტო-ოპტიმალურს, პარეტოს ოპტიმუმს. Y -ის ყველა ასეთ შეფასებათა სიმრავლეს უწოდებენ ეფექტურს, ან პარეტოს სიმრავლეს და აღნიშნავენ $P(Y)$ -ით.

შეფასებას, მაქსიმალურს $>$ -ის მიმართ, უწოდებენ სუსტად ეფექტურს, ასევე სუსტად ოპტიმალურს პარეტოს აზრით, პარეტოს სუსტ ოპტიმუმს, ოპტიმალურს სლექტივის აზრით. ყველა ასეთ შეფასებათა სიმრავლეს Y -დან ეუწოდებთ სუსტად ეფექტურს და აღნიშნავენ $S(Y)$ -ით.

ენიდან $y > y'$ დან გამომდინარეობს $y \geq y'$, ამიტომ Y -ის მიმართ ყოველი ეფექტური ვექტორული შეფასება სუსტად ეფექტურიცაა, ასე რომ $P(Y) \subseteq S(Y)$. მართლაც, თუ y^0 არ არის სუსტად ეფექტური, მაშინ რაიმე $y \in Y$ -თვის უნდა შესრულდეს $y > y^0$ თანაფარდობა, ხოლო მასთან ერთად $y \geq y^0$, ასე რომ y^0 შეუძლებელია იყოს სუსტად ეფექტური.

$m=2$ -თვის, მხატვრული გამოთქმა რომ ვიხმაროთ, $P(Y)$ წარმოადგენს Y სიმრავლის ჩრდილო-აღმოსავლეთ საზღვარს (იმ ნაწილების გარეშე, რომლებიც ერთერთი საკოორდინატო ღერძის პარალელურია ან მდებარეობენ საკმაოდ ციკაბო და ღრმა ღრმულებში), ხოლო $S(Y)$ დამატებით შეიძლება მოიცავდეს საზღვრის ვერტიკალურ და ჰორიზონტალურ უბნებს.

ნახ. 1.5-ზე $P(Y)$ სიმრავლე (Y -ის ეფექტური საზღვარი) წარმოქმნილია bc , de მრუდებით (d და e წერტილების გარეშე) და hp -თი, ხოლო $S(Y)$ შედგება ორი ნაწილისაგან — $abcde$ (e -ს ჩათვლით) და hpq . ამაში აღვიღად დაერწმუნდებით, თუ შევნიშნავთ, რომ წერტილები, რომლებიც \geq -ის აზრით y -ზე უკეთესია, ავსებენ მართ კუთხეს, რომლის გვერდებიც კოორდინატთა ღერძების პარალელურია, ხოლო წვეროს წარმოადგენს y წერტილი (თვითონ y წერტილი გამორიცხება); $>$ -ის აზრით y -ზე უკეთესი წერტილები, შეადგენენ ამ კუთხის შიდა ნაწილს.



ნახ. 1.5

5. \geq , \geq , $>$ თანადობები, რომლებიც განსაზღვრულია შეფასებათა სიმრავლეზე, წარმოქმნიან აზრობრივად ანალოგიურ $\underset{-f}{\geq}$, $\underset{-f}{\geq}$, $\underset{-f}{>}$ თანადობებს ამონახსნთა სიმრავლეში. მაგალითად, $x \underset{-f}{\geq} x' \leftrightarrow f(x) \geq f(x')$. $\underset{-f}{\geq}$ თანადობა, წარმოადგენს (ნაწილობრივ) კვაზიდალაგებას, ხოლო $\underset{-f}{\geq}$ და $\underset{-f}{>}$ მკაცრ (ნაწილობრივ) კვაზიდალაგებებს. შეგახსენებთ, რომ განურჩევლობის \sim_f თანადობა, რომელიც წარმოქმნილია = ტოლობის თანადობით, ექვივალენტობას წარმოადგენს.

$\underset{-f}{\geq}$ -ის მიმართ უდიდეს ამონახსნს შეესაბამება \geq -ის მიმართ უდიდესი შეფასება Y -ზე. ამრიგად, $\underset{-f}{\geq}$ -ის მიმართ უდიდესი ამონახსნი მაქსიმუმალურ მნიშვნელობას ანიჭებს X -ზე თითოეულს f_1, f_2, \dots, f_m კრიტერიუმებიდან. ასეთი ამონახსნები, როგორც უკვე აღნიშნული იყო, უეჭველად შეიძლება ჩაითვალოს ოპტიმალურად, მაგრამ ისინი პრაქტიკულად თითქმის არასდროს არსებობენ.

ამონახსნს, რომელიც მაქსიმალურია $\underset{-f}{\geq}$ -ის მიმართ ($\underset{-f}{\geq}$ -ის მიმართ), შეესაბამება მაქსიმალური შეფასება \geq -ის მიმართ ($>$ -ის მიმართ) Y -ზე. ჩვეულებრივ, ამ ამონახსნთათვის, გამოიყენება სახელწოდებანი, რომლებიც შესა-

ბამისი შეფასებების დასახელებათა ანალოგიურია. შემდგომში გამოყენებული იქნება ტერმინები "ეფექტური", "სუსტად ეფექტური" და, აგრეთვე, "პარეტოს მიხედვით ოპტიმალური" და "პარეტოს მიხედვით სუსტად ეფექტური" ამონახსნები.

ამრიგად, $x^0 \in X$ ამონახსნი ეფექტურია, თუ არ არსებობს ისეთი $x \in X$ ამონახსნი, რომ $x \succ_f x^0$, ე.ი. რომლისათვისაც სრულდება $f(x) \geq f(x^0)$ პი-

რობა. $x^0 \in X$ ამონახსნი სუსტად ეფექტურია, თუ არ არსებობს ისეთი $x \in X$ ამონახსნი, რომ $x \succ_f x^0$, ე.ი. რომლისათვისაც სრულდება $f(x) > f(x^0)$ პი-

რობა. ეფექტურ ამონახსნთა სიმრავლე აღნიშნული იქნება $P_f(X)$ -ით, ხოლო სუსტად ეფექტურ ამონახსნთა სიმრავლე — $S_f(X)$ -ით. ცხადია, $P_f(X) \subseteq S_f(X)$. აღვნიშნოთ, რომ $P_f(X)$ სიმრავლის აგების ამოცანას [23, 80] შრომებში ეწოდება ვექტორული მაქსიმიზაციის ამოცანა.

შენიშვნა 11 ეფექტური ამონახსნის ცნება კარგავს თავის აზრს, როდესაც მოითხოვება რამოდენიმე საუკეთესო ამონახსნის შერჩევა.

6. ზემოთ მოყვანილი გარეგანად მდგრადობის განმარტების თანახმად ეფექტურ შეფასებათა $P(Y)$ სიმრავლეს (სუსტად ეფექტურ შეფასებათა $S(Y)$ სიმრავლეს) ეწოდება გარეგანად მდგრადი, თუ ნებისმიერი $y \in Y \setminus P(Y)$ -სათვის (შესაბამისად $y \in Y \setminus S(Y)$ -სათვის) მოიძებნება ისეთი $y^0 \in P(Y)$ (შესაბამისად $y^0 \in S(Y)$), რომ $y^0 \geq y$ (შესაბამისად $y^0 > y$). ბუნებრივია, შესაძლებელია ვილაპარაკოთ ეფექტურ (სუსტად ეფექტურ) ამონახსნთა გარეგანად მდგრად სიმრავლეზე, როგორც ამონახსნთა სიმრავლეზე, რომელსაც შეესაბამება ეფექტურ (სუსტად ეფექტურ) შეფასებათა გარეგანად მდგრადი სიმრავლე.

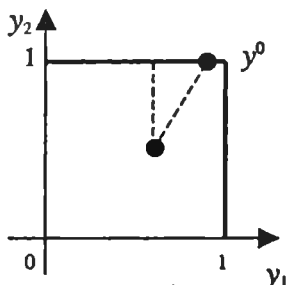
აღვნიშნოთ, აგრეთვე, რომ უფრო მოსახერხებელია გამოვიყენოთ ეფექტურ შეფასებათა სიმრავლის გარეგანად მდგრადობის რამდენადმე განსხვავებული განსაზღვრება: $P(Y)$ სიმრავლე გარეგანად მდგრადია, თუ ნებისმიერი $y \in Y$ -სათვის მოიძებნება ისეთი $y^0 \in P(Y)$, რომ $y^0 \geq y$. ადვილია დავინახოთ, რომ მოცემული განსაზღვრება ზემოთმოცემულის ექვივალენტურია.

მართლაც, ვთქვათ, $P(Y)$ გარეგანად მდგრადია განხილული პირველი განსაზღვრების მიხედვით. ავიღოთ ნებისმიერი $y \in Y$ შეფასება. თუ $y \in P(Y)$, მაშინ $y^0 \geq y$ სამართლიანია $y^0 = y$ -სათვის. ხოლო თუ $y \notin P(Y)$, მაშინ არსებობს ისეთი $y^0 \in P(Y)$ შეფასება, რომ $y^0 \geq y$, ასე რომ $y^0 \geq y$ მართებულია. ვთქვათ ახლა პირიქით, $P(Y)$ გარეგანად მდგრადია მეორე განსაზღვრების აზრით. ავარჩიოთ ნებისმიერი $y \in Y \setminus P(Y)$ შეფასება. მისთვის მოიძებნება შეფასე-

ბა $y^0 \in P(Y)$ ისეთი, რომ $y^0 \geq y$. მაგრამ, რადგან y არ არის ეფექტური, ხოლო y^0 ეფექტურია, ამიტომ $y^0 \geq y$.

ზემოთ გაკეთებული შენიშვნის თანახმად, კვაზიდალაგების ბირთვის არსებობის შესახებ სასრულ სიმრავლეზე, შეიძლება მტკიცება იმისა, რომ თუ Y სიმრავლე შედგება შეფასებათა სასრული რაოდენობისაგან, მაშინ ეფექტურ და ხუსტად ეფექტურ შეფასებათა და ამონახსნთა სიმრავლეები გარეგანად მდგრადია. თუ Y უსასრულოა, მაშინ აღნიშნული სიმრავლეები შეიძლება არ იყვნენ გარეგანად მდგრადები. მაგრამ ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის ბუნებრივ დაშვებებში (X კომპაქტია, ხოლო ყველა f_i ნახვერადუნწვევია ზემოდან), ეს სიმრავლეები გარეგანად მდგრადები აღმოჩნდებიან.

მაბალითი 11 ვთქვათ, რომ Y ერთეულოვანი კვადრატია, რომლიდანაც "ამოვლევია" მარჯვენა ზედა წვერო (იხ. ნახ. 1.6). ამ Y -სათვის $P(Y)$ სიმრავლე, ცხადია, ცარიელია, ხოლო $S(Y)$ წარმოქმნილია კვადრატის ზედა და მარჯვენა გვერდებით ($(1,1)$ წერტილის გარეშე). $S(Y)$ სიმრავლე გარეგანად მდგრადია: ყოველ $y=(y_1, y_2) \in Y$ წერტილს, რომლისთვისაც $y_1 < 1$, $y_2 < 1$, შეიძლება შევუსაბამოთ, მაგალითად, $y^0 = \left(y_1 + \frac{1}{2}, 1 \right)$ წერტილი, ამასთან $y^0 > y$.



ნახ. 1.6

ზემოთაღნიშნულთან დაკავშირებით ინტერესს იწვევს საკითხი იმის შესახებ, თუ როდის არის $P(Y)$ სიმრავლის გარეგანად მდგრადობა $S(Y)$ სიმრავლის ანალოგიური თვისების ტოლფასი. ამ კითხვის პასუხს შეიცავს შემდეგი დებულება.

თეორემა 16 [39]. თუ $P(Y)$ სიმრავლე გარეგანად მდგრადია, მაშინ $S(Y)$ -იც გარეგანად მდგრადია. იმ შემთხვევაში, როდესაც $R(y) = \{y' \in Y \mid y' \geq y\}$ სიმრავლე ჩაკეტილია და შემოსაზღვრული ნებისმიერი $y \in S(Y)$ -სათ-

ვის, $S(Y)$ -ის გარეგანი მდგრადობიდან გამომდინარეობს $P(Y)$ -ის გარეგანი მდგრადობა.

7. ვთქვათ, R ნებისმიერი კვაზიდალაგებაა X სიმრავლეზე. f ვექტორული კრიტერიუმი, განსაზღვრული X -ზე, წარმოქმნის R კვაზიდალაგებას, თუ γ_f თანადობა ემთხვევა R -ს. რა შემთხვევაში არსებობს ვექტორული კრიტერიუმი, რომელიც წარმოქმნის რაიმე კვაზიდალაგებას? როგორია ასეთი კრიტერიუმის მინიმალური განზომილება? როგორ ავაგოთ იგი? ამ საკითხების შესწავლას აქვს არამართო თეორიული მნიშვნელობა, არამედ პრაქტიკულიც. მაგალითად, დასახელებული კრიტერიუმის მითითება შეიძლება აღმოჩნდეს კვაზიდალაგების მოცემის ეკონომიური ხერხი. თუმცა, რადგან ჩამოთვლილი საკითხები მონოგრაფიის თემასთან პირდაპირი კავშირში არ იმყოფება, ჩვენ მათ არ განვიხილავთ. დაინტერესებულმა მკითხველმა შეიძლება მიმართოს შესაბამის ლიტერატურას [29, 32, 66, 76, 81].

8. მრავალკრიტერიულ ამოცანაში უპირატესობის თანადობის მოცემის ერთერთი ხერხი შემდეგში მდგომარეობს: E^m სივრცეში გამოიყოფა რაიმე C კონუსი (დომინირების კონუსი), და იგულისხმება, რომ $yR^C y'$, როდესაც $y - y' \in C$. ცხადია, რომ $C = E^m$ -თვის მიიღება \geq თანადობა, ხოლო $C = E^m$ -თვის კი მიიღება $>$ თანადობა. აქედან გამომდინარე, მაქსიმიზაციის მრავალკრიტერიული ამოცანა წარმოადგენს კონუსის მიხედვით ოპტიმიზაციის ამოცანის კერძო შემთხვევას [7, 134, 135].

განვიხილოთ შემთხვევა, როდესაც C კონუსი პოლიედრალურია (მრავალწახნაგაა): $C = \{y \in E^m \mid By \geq 0\}$, სადაც B არის $n \times m$ -განზომილებიანი რიცხვითი მატრიცა. ასეთი კონუსისათვის $y - y' \in C$ ჩართვა ტოლფასია იმისა, რომ $B(y - y') \geq 0$, ე.ი. $By \geq By'$ აქედან გამომდინარე, საწყისი ამოცანა f ვექტორული კრიტერიუმით, რომელშიც უპირატესობანი განსაზღვრულია პოლიედრალური კონუსის საშუალებით, ახალი ვექტორული $f^B = (f_1^B, f_2^B, \dots, f_l^B) = Bf$ კრიტერიუმის განსაზღვრის შემდეგ, აღმოჩნდება "ჩვეულებრივი" მრავალკრიტერიული მაქსიმიზაციის ამოცანა [68, 136].

9. (სუსტად) ეფექტური ამონახსნის განსაზღვრება "სტატიკურია" იმ თვალსაზრისით, რომ ის დაფუძნებულია ამონახსნთა წყვილწყვილად შედარებაზე და არ არის დაკავშირებული საკითხთან: შესაძლებელია თუ არა "რბილი" გადასვლა ერთი ამონახსნიდან მეორეზე, უფრო უპირატესზე, "ინფინიტეზიმალურად" ("დადებითი სიჩქარით") გავზრდით რა თითოეულ კრიტერიუმს. ზოგიერთ მოდელურ შემთხვევაში ასეთი გადასვლის განხორციელების შე-

საძლებლობა დიდ ინტერესს წარმოადგენს. ასეთ მაგალითს წარმოადგენს პირდაპირი გაცვლის მოდელი, რომელშიც ყოველი მომხმარებელი მონაწილეობს გაცვლაში, ისწრაფვის რა თავისათვის უდიდესი სარგებლიანობის მქონე საქონლის ერთობლიობის შეგროვებას, ე.ი. ფორმალურად - მაქსიმიზაცია გაუკეთოს თავის ღირებულების ფუნქციას. ამ სახის მოდელებს ჯერ კიდევ XIX-ე საუკუნეში ფ. ევკორტი და ვ. პარეტო განიხილავდნენ. გაცვლის მოდელში ევექტური არის მდგომარეობა (მომხმარებელთა შორის საქონლის განაწილება), რომელიც არ შეიძლება გაუმჯობესებულ იქნეს საქონლის კვლავადანაწილების გზით არც ერთი მონაწილისათვის, ზოგიერთ სხვა მონაწილეთა "ინტერესების შეზღავნის" გარეშე. ამგვარად, პარეტოს მიხედვით ოპტიმალობა ასახავს ეკონომიკური წონასწორობის იდეას: თუ მდგომარეობა არ არის ევექტური, მაშინ ხორციელდება ვაჭრობა, რომელიც მიგვიყვანს ევექტურ მდგომარეობამდე.

თუ გაცვლის პროცესს განვიხილავთ როგორც წვრილ გარიგებათა მიმდევრობას, რომელიც ხელსაყრელია ყველა მონაწილისათვის, მაშინ იგი ფორმალისებულად შეიძლება ავლწეროთ გლუვი მრუდით, რომლის გასწვრივ მოძრაობისას ყველა კრიტერიუმი ინფინიტიზმალურად იზრდება. მაშინ შეიძლება გამოვეყნოთ ის მდგომარეობები, რომელთაგანაც არ გამოდის ასეთი ტიპის არცერთი გლუვი მრუდი. ასეთ მდგომარეობებს ს. სმეილმა პარეტოს კრიტიკული წერტილები უწოდა. ცხადია, რომ ასეთი წერტილების ერთობლიობა (პარეტოს კრიტიკული სიმრავლე) შეიცავს სუსტად ევექტური წერტილების მთელ სიმრავლეს, მაგრამ ზოგად შემთხვევაში ამ უკანასკნელზე ფართოა (პარეტოს კრიტიკული წერტილის განსაზღვრის "ლოკალური ხასიათის" გამო). მაგალითად, 1.5 სურათზე პარეტოს კრიტიკულ წერტილთა სიმრავლეში, ყველა სუსტად ევექტურის გარდა, შვეა ისეთი ამონახსნებიც, რომელთა შეფასებები ძვეს საზღვრის მონაკვეთზე.

პარეტოს კრიტიკული წერტილის ცნება გლუვი ფუნქციის სტაციონარული (კრიტიკული) წერტილის ცნების განზოგადებას წარმოადგენს (ე.ი. წერტილისა, რომელშიც მისი გრადიენტი ნულად გადაიქცევა). პარეტოს აზრით ოპტიმალობის უფრო დაწვრილებითი განხილვა, აღწერილი "დინამიკური" მიდგომის საფუძველზე მონოგრაფიის ფარგლებს სცილდება; დაინტერესებულ მკითხველს შეუძლია მიმართოს ს. სმეილის შრომებს [54, 112].

10. ევექტური და სუსტად ევექტური შეფასებების სიმრავლეები გამოყოფილი იქნა Y -დან უპირატესობის დამოკიდებულების ზოგიერთ მარტივ დამახასიათებელ თვისებათა საფუძველზე. მაგრამ ეს სიმრავლეები მიზანშეწონილია განვიხილოთ უფრო ზოგად სიტუაციაშიც, როდესაც დაშვებულია უპირატესობის აღწერა ამორჩევის C ფუნქციით, რომელიც განსაზღვრულია

\hat{Y} სიმრავლის საკმაოდ «ფართო» W ქვესიმრავლეების ერთობლიობაზე (ცხადია, $Y \in W$).

ჩვენს მიერ განხილულ შემთხვევაში მრავალკრიტერიული მაქსიმიზაციის ამოცანა განისაზღვრება შემდეგი პირობით: თუ $y' \in Z$, $y'' \in Z$, $Z \in W$, შეფასებები ისეთებია, რომ $y''_j > y'_j$ და $y''_i = y'_i$ ყველა დანარჩენი $m-1$ ცალი $i \in M$ -თვის, მაშინ $y' \notin C(Z)$.

პარეტოს აქსიომა ძლიერ (სუსტ) ვარიანტში შემდეგნაირად ფორმულირდება: თუ $y' \in Z$, შეფასებისათვის ($Z \in W$) Z სიმრავლეში მოიძებნება y'' შეფასება ისეთი, რომ $y''_i \geq y'_i$ ყველა $i \in M$ -თვის, სადაც ერთი უტოლობა მაინც მკაცრია ($y''_i > y'_i$ ყველა $i \in M$ -თვის), მაშინ $y' \notin C(Z)$.

ეს აქსიომა, რომლიდანაც გამომდინარეობს, რომ $C(Y) \subseteq P(Y)$ (შესაბამისად $C(Y) \subseteq S(Y)$) ხშირად გამოიყენება ამორჩევის ფუნქციების საშუალებით უპირატესობათა აღწერისას [26, 55].

1.5. ბიბლიოგრაფიული მონაცემები მრავალკრიტიკრიული ოპტიმიზაციის თეორიიდან

მრავალკრიტიკრიული ოპტიმიზაციის თეორიის ფუძემდებლური იდეები ჩამოყალიბებულია მონოგრაფიებში [9, 44, 89]. ვექტორული ოპტიმიზაციის პრობლემატიკა სასრულგანზომილებიან სივრცეებში ფართოდაა გამოკვლეული და მისი ძირითადი შედეგები მოყვანილია სხვადასხვა მონოგრაფიებში, კერძოდ, [39, 82, 108, 113]-ში. ამ შრომებში მოყვანილია მრავალკრიტიკრიული ამოცანის ამოხსნის მრავალი ალგორითმი და პროცედურა. დაინტერესებულმა მკითხველმა აქვე შეიძლება მონახოს მრავალი ბიბლიოგრაფიული მითითება ვექტორული ოპტიმიზაციის სხვადასხვა თანამედროვე ასპექტებზე. სტატიკური მრავალკრიტიკრიული ოპტიმიზაციის პრობლემების შესწავლას ეძღვნება [101]. ვექტორული ამოცანების სხვადასხვა კლასიფიკაცია მოყვანილია [24, 82, 113] შრომებში.

უფრო მოგვიანებით წარმოიშვა მრავალკრიტიკრიულ ამოცანათა ისეთი კლასები, რომლებშიც ვექტორულ მიზნობრივ ფუნქციათა და ალტერნატივათა სიმრავლის სტრუქტურის მიმართ სპეციალური მოთხოვნები იქნა წამოყენებული (იხ. [13, 139]). კრებადი მრავალკრიტიკრიული ამოცანების მიმართ სპეციფიკური მიდგომა შემოთავაზებულია ნაშრომში [100], რომელიც უფრო მოგვიანებით ორი პირის ანტიგონის-სტურ თამაშებზე განზოგადდა [98]-ში. საინტერესო შედეგები იქნა მიღებული მონოგრაფია [135]-ში, რომელიც ეხება მრავალკრიტიკრიული ამოცანების ამონახსნთა სხვადასხვა კლასების სტრუქტურის შესწავლას და კვლევას. რიგი საკითხებისა, რომლებიც დაკავშირებულია მრავალკრიტიკრიული ოპტიმიზაციის ამოცანებისთვის ამონახსნთა სიმრავლეთა აგებასთან, განხილულია შრომებში [14, 16, 19, 20, 22, 91, 93]. ზოგად დომინანტური კონუსის შემთხვევაზე განზოგადოებული კონუსური ექსტრემალური წერტილების ზოგიერთი თვისება გამოკვლეულია [117, 134]-ში, ამასთან [116, 118]-ში დამტკიცებულია თეორემები ვექტორული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის მინიმალურებისა და უნაგირა წერტილების შესახებ. მართვის ზოგიერთი ვექტორული ამოცანა გამოკვლეულია [63]-ში, ხოლო ნაწილობრივ დალაგებულ სივრცეებში ვექტორული აპროქსიმაციის ამოცანები ერცლად განხილულია [27, 77, 114]-ში. მრავალკრიტიკრიული ოპტიმიზაციის სტოქასტური ამოცანები საკმაოდ ფართოდ და ღრმადაა განხილული [72]-ში.

ამასთან ერთად, ბოლო ხანს მრავალკრიტიკრიული ოპტიმიზაციის თეორიაში ამოცანების ახალი კლასები შეისწავლება. ეს ამოცანები რეალური პრაქტიკიდან გამომდინარეობენ. აქ შეგვიძლია ავღნიშნოთ: მრავალკრიტიკრიული არასაკუთრივი ამოცანები, რომლებიც პირველად გამოკვლეულია იქნა [49, 96, 97]-ში, მრავალკრიტიკრიული ამოცანები განუზღვრელობის გათვალისწინებით [13, 17], მრავალკრიტიკრიული ამოცანები არასრული ინფორმაციის პირობებში [12] და მრავალი სხვა.

როგორც აღვნიშნეთ, ამჟამად ერთ-ერთ პრიორიტეტულ მიმართულებას მრავალკრიტიკრიული ოპტიმიზაციის თეორიაში წარმოადგენს ამოცანები განუზღვრელობის გათვალისწინებით. ეს ისეთი ამოცანათა კლასია, რომელშიც სისტემის შესაბამის მოდელში გათვალისწინებულია გარე ფაქტორების ზეგავლენა. სისტემაზე ამ ზეგავლენ-

ნას ახდენს ბუნების რაიმე შესწოთებები, ცდომილებები და სხვა მოქმედი ფაქტორები. ამ განუზღვრელი ფაქტორების შესახებ არავითარი სტატისტიკური (ალბათური) ხასიათის ინფორმაცია არაა მოცემული და განუზღვრელ ფაქტორების შესახებ მხოლოდ მათი დიაპაზონების არეა ცნობილი. ამასთან დაკავშირებით, ვექტორული მაქსიმიზის არსებობის საკმარისი პირობები ღრმადაა შესწავლილი [90, 107, 138]-ში. უფრო ზოგად, ნაწილობრივ დალაგებულ სივრცეებში, განუზღვრელობის პირობებში მრავალკრიტერიული ამოცანების კონუსურად ოპტიმალური წერტილები თვისებები გამოკვლეულია [122]-ში.

შვენიშნავთ, რომ მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის თეორია მჭიდროდაა დაკავშირებული და გადაჯაჭვული კლასიკურ თამაშთა თეორიასთან. ამ თეორიების ზოგიერთი კავშირი გამოკვლეულია [130]-ში. რიგი მოსაზღვრე საკითხების შესწავლას ეძღვნება [62, 127] შრომები. თამაშთა თეორიაზე დაყრდნობით მრავალკრიტერიული პრობლემები ნაწილობრივ დალაგებულ სივრცეებში გამოკვლეულია [83]-ში. აქვე აღვნიშნავთ, რომ თვით მრავალკრიტერიულ თამაშთა თეორია დღეს მეცნიერების ერთ-ერთი უთანამედროვესი მიმართულებაა. მისი ერთ-ერთი მნიშვნელოვანი პრობლემა, კერძოდ, ანტაგონისტური მრავალკრიტერიული თამაშების უნაგირა წერტილებთან დაკავშირებით შეისწავლება [15, 47]-ში.

სტატისტიკური ვექტორული ამოცანების კვლევამ განუზღვრელობის გათვალისწინებით საფუძველი ჩაუყარა მრავალკრიტერიული დინამიკური ამოცანების შესწავლას განუზღვრელობის პირობებში, რომლის ფუნდამენტური კონცეფციაც მკაფიოდაა ჩამოყალიბებული რიგ მონაგრაფიებში (იხ., მაგალითად, [21, 139]).

სხვადასხვა სახის მრავალკრიტერიული ამოცანების ამონახსნთა სიმრავლების დადგენისათვის გამოიყენება ფექტური მეთოდები. მაგრამ, ხშირ შემთხვევებში, შესაბამისი პროცედურები შრომატევადია. ამასთან, ხშირად გადაწყვეტილების მიმღებ პირს აინტერესებს მიიღოს არა ზუსტ ამონახსნთა სიმრავლე, არამედ მისი გარკვეული თვალსაზრისით მიახლოება. ამისათვის შეისწავლება ე.წ. ზღვრული ამოცანები. ამასთან დაკავშირებით, კრებადი მრავალკრიტერიული ამოცანები, როგორც კლასიკური შემთხვევისათვის, ასევე განუზღვრელობის გათვალისწინებით, შესწავლილია [50-53, 100, 102-104]-ში. ეს შედეგები, აგრეთვე, განზოგადებულია დინამიკურ ამოცანებზეც [95, 99, 124, 125].

მრავალკრიტერიული ამოცანების ერთ-ერთი გამოყენება N წერტილის მიახლოების ამოცანებისათვის გამოკვლეულია [56, 126]-ში.

თავი 2

დუალობა კლასიკური მრავალკრიტიკული ოპტიმიზაციის ამოცანებში

ამ თავში განიხილება ზოგადთეორიული საკითხები ევქლორული ფუნქციების უნაგირა წერტილების, მაქსიმიზაცია და მინიმაქსების შესახებ. შემოდის დუალური მრავალკრიტიკული ოპტიმიზაციის ამოცანების ზოგადი კონსტრუქცია რიგი ევკლიდური კრიტიკული სივრცეებისათვის ცნობილ ფაქტი ნებისმიერი სტრუქტურის მქონე დალაგებული ტოპოლოგიური სივრცისათვისა განზოგადებული. ყველა ფაქტი ევკლიდური სივრცისათვის მოყვანილია დამტკიცების გარეშე დაინტერესებულ მკითხველს ეს მასალა შეუძლია მოიძიოს მონოგრაფია [39]-ში.

2.1. ვექტორული ფუნქციების უნაგირა წყვილები

დუალობის საკითხები მრავალკრიტიკული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის გაცილებით რთულია, ვიდრე ანალოგიური საკითხები ერთკრიტიკული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის. ეს იმითაა გამოწვეული, რომ ჩვეულებრივი ოპტიმიზაციის თეორიის დუალობისაგან განსხვავებით [6], სადაც დუალობა დაკავშირებულია ნამდვილ რიცხვთა ღერძზე წრფივად დალაგებული სიმრავლის მაქსიმალური და მინიმალური ელემენტების დამთხვევასთან, დუალობის ცნება მრავალკრიტიკულ ოპტიმიზაციაში დაფუძნებულია ნაწილობრივ დალაგებულ სიმრავლეებში მაქსიმალური და მინიმალური ელემენტების ცნებებზე. გადასვლა ღერძზე წრფივად დალაგებული სიმრავლეებიდან სიმრავლეებზე ევკლიდეს სივრცეში, დუალობის შესწავლისას, არ არის ტრივიალური. უხეშად რომ ვთქვათ, სკალარულ შემთხვევაში, იმისათვის, რომ მივიღოთ პირდაპირი და დუალური ამოცანების ამონახსნთა დამთხვევა, საკმარისია დავრწმუნდეთ, რომ არ არსებობს "წყვეტა" პირდაპირი და დუალური ამოცანების ამონახსნთა სახეებს შორის. თუ ასეთი წყვეტა არ არის, მაშინ აღნიშნული სახეთა სიმრავლეები "შეწებდებიან" წერტილში, რომელიც ერთდროულად იძლევა პირდაპირი და დუალური ამოცანების ამონახსნებს. მრავალკრიტიკულ შემთხვევაში ეს "შეწებება" პირდაპირი და დუალური სიმრავლეები-

სა საკმარისი არ არის; დუალური კონსტრუქცია ისეთი უნდა იყოს, რომ პირდაპირი და დუალური სიმრავლეები "შეწყობდეს" თავიანთი მაქსიმალური და მინიმალური ელემენტების სიზუსტით.

არსებული პუბლიკაციები, მიძღვნილი მრავალკრიტიერიული ოპტიმიზაციის დუალობისადმი, პირობითად შეიძლება დაეყოს ორ ჯგუფად. შრომათა პირველ ჯგუფში [30, 69, 73-75, 79, 87, 110, 121] დუალობა, ასე თუ ისე, დაკავშირებულია ლაგრანჟის ტიპის ფუნქციებთან. შრომათა მეორე ჯგუფში [71, 120, 137] დუალობა შეისწავლება შეუღლებული ფუნქციების აპარატის გამოყენებით და აქ მიღებული შედეგები წარმოადგენს ფენხელის დუალობის თეორიის შემდგომ განზოგადებას. რომ არ შეეხოსთ მეორე მიმართულების შრომებს, ამ თავში შემოთავაზებულია დუალობის ისეთი კონსტრუქცია, რომლის ჩარჩოებშიც ვდება შრომათა პირველი ჯგუფის მიდგომა. ძირითადად, აქ მოყვანილი მასალა ეყრდნობა პუბლიკაციებს [30, 37, 39].

მათემატიკურ დაპროგრამებაში დუალობის კლასიკური თეორია ფართოდ იყენებს რიცხვითი ფუნქციების უნაგირა წყვილების, მაქსიმუმებისა და მინიმუმების ცნებებს. ამ პარაგრაფში ანალოგიური ცნებები, რომლებიც აუცილებელია მრავალკრიტიერიული ოპტიმიზაციის დუალობის თეორიის განვითარებისათვის, შემოღდა ვექტორული ფუნქციებისათვის.

1. ვთქვათ, X და Y ორი, ნებისმიერი ბუნების მქონე, არაცარიელი სიმრავლეა, Z ნებისმიერი ტოპოლოგიური სივრცე, რომელიც დალაგებულია C ამოზნექილი, ჩაკეტილი, სხეულოვანი და შეერილოვანი ($C \cap -C = \{0\}$) კონუსის საშუალებით, ხოლო $K: X \times Y \rightarrow Z$ მოცემული ასახვაა. ყველა აღნიშნული დაშვება გამოყენებული იქნება მხოლოდ ამ პარაგრაფის ბოლომდე.

განსაზღვრის სახით მივიღოთ, რომ თუ $z_1, z_2 \in Z$, მაშინ:

$$z_1 \geq z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \in C;$$

$$z_1 \geq z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \in C \setminus \{0\};$$

$$z_1 \not\geq z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \notin C \setminus \{0\};$$

$$z_1 > z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \in \text{int } C;$$

$$z_1 \not> z_2 \leftrightarrow z_1 - z_2 \notin \text{int } C;$$

$$z_1 \gg z_2 \leftrightarrow z_2 \not\geq z_1.$$

ბანახოვრბ 21 ($x^0, y^0 \in X \times Y$ ვექტორის ეწოდება $K(x, y)$ ვექტორ-ფუნქციის ძლიერი უნაგირა წყვილი, თუ სრულდება შემდეგი პირობა:

$$K(x, y^0) \leq K(x^0, y^0) \leq K(x^0, y), \quad \forall x \in X, \forall y \in Y. \quad (2.1)$$

ბანახოვრბ 22 ($x^0, y^0 \in X \times Y$ ვექტორის ეწოდება $K(x, y)$ ვექტორ-ფუნქციის ძლიერი-სუსტი უნაგირა წყვილი, თუ სრულდება შემდეგი პირობა:

$$K(x, y^0) \bar{\leq} K(x^0, y^0) \leq K(x^0, y), \quad \forall x \in X, \forall y \in Y. \quad (2.2)$$

მანსაზღვრა 2.3. $(x^0, y^0) \in X \times Y$ ექვტორს ეწოდება $K(x, y)$ ექვტორ-ფუნქციის სუსტი-ძლიერი უნაგირა წყვილი, თუ სრულდება შემდეგი პირობა:

$$K(x, y^0) \leq K(x^0, y^0) \bar{\leq} K(x^0, y), \quad \forall x \in X, \forall y \in Y. \quad (2.3)$$

მანსაზღვრა 2.4. $(x^0, y^0) \in X \times Y$ ექვტორს ეწოდება $K(x, y)$ ექვტორ-ფუნქციის სუსტი უნაგირა წყვილი, თუ სრულდება შემდეგი პირობა:

$$K(x, y^0) \bar{\leq} K(x^0, y^0) \bar{\leq} K(x^0, y), \quad \forall x \in X, \forall y \in Y. \quad (2.4)$$

თანახმად \geq და $\bar{\geq}$ თანადობების განსაზღვრისა, $K(x, y^0) \bar{\leq} K(x^0, y^0)$ პირობის შესრულება ყველა $x \in X$ -თვის ნიშნავს იმას, რომ $K(x^0, y^0) \geq K(x, y^0)$ თანაფარდობა არ სრულდება არცერთი $x \in X$ -თვის. ანალოგიურად, $K(x^0, y^0) \bar{\leq} K(x^0, y)$ პირობის შესრულება ყველა $y \in Y$ -თვის ნიშნავს, რომ პირობა $K(x^0, y^0) \geq K(x^0, y)$ არ სრულდება არცერთი $y \in Y$ -თვის.

ცხადია, რომ ნებისმიერი ძლიერი უნაგირა წყვილი უნაგირაა (2.2)-(2.4)-ის აზრითაც, და ყოველი ნახევრადძლიერი (ძლიერი-სუსტი და სუსტი-ძლიერი) უნაგირა წყვილი, ასევე, სუსტ წყვილს წარმოადგენს. თუ ჩვენ განვიხილავთ Z სივრცის სახით ჩვეულებრივ R^n სივრცეს სტანდარტული დალაგებით (C კონუსი არაუარყოფითი ორტანტია), მაშინ ძლიერი უნაგირა წყვილი ეს არის ჩვეულებრივი უნაგირა წერტილური K ექვტორ-ფუნქციის ყველა კომპონენტისათვის ერთდროულად: (2.1) სამართლიანია მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როდესაც ყოველი $i=1, 2, \dots, m$ -სათვის სრულდება $K_i(x, y^0) \leq K_i(x^0, y^0) \leq K_i(x^0, y)$ უტოლობები ყველა $x \in X, y \in Y$ -სათვის. ამასთან დაკავშირებით, ცხადია, რომ ძლიერი უნაგირა წერტილები საკმაოდ იშვიათად არსებობენ.

განსახილველად შემოვიტანოთ შემდეგი ოთხი სიმრავლე:

$$\varrho^1 = \bigcup_{x \in X} \bigcap_{y \in Y} \{y \in Z \mid q \leq K(x, y)\}$$

$$\varrho^2 = \bigcup_{y \in Y} \bigcap_{x \in X} \{y \in Z \mid q \geq K(x, y)\}$$

$$H^1 = \bigcup_{x \in X} \bigcap_{y \in Y} \{h \in Z \mid h \bar{\leq} K(x, y)\}$$

$$H^2 = \bigcup_{y \in Y} \bigcap_{x \in X} \{h \in Z \mid h \bar{\geq} K(x, y)\}$$

ამ სიმრავლებებს თამამთა თეორიის ტერმინოლოგიაში აქვთ ბუნებრივი ინტერპრეტაცია, თუ K აღნიშნავს მოგების ვექტორულ ფუნქციას, ხოლო X და Y , შესაბამისად, პირველი და მეორე მოთამაშის სტრატეგიების სიმრავლეს. (პირველი მოთამაშე ესწრაფვის მოგების ფუნქციის "მაქსიმიზაციას"). ამ შემთხვევაში Q^1 არის იმ მოგებათა სიმრავლე, რომლებიც პირველ მოთამაშეს შეუძლია თავისთვის უზრუნველყოს (მოკლედ, მისი გარანტირებული მოგებები), ხოლო H^1 არის იმ მოგებების სიმრავლე, რომელთა გაუარესების შესაძლებლობაც მას შეუძლია არ მისცეს მეორე მოთამაშეს ("დაცული" მოგებები). ანალოგიური აზრი გააჩნია Q^2 და H^2 სიმრავლებებს მეორე მოთამაშისათვის.

შემოტანილ სიმრავლეთა განსაზღვრებებიდან უშუალოდ შეიძლება დავრწმუნდეთ, რომ სამართლიანია $Q^1 \subseteq H^1$ და $Q^2 \subseteq H^2$ ჩართვები, რომლებსაც, ასევე, გააჩნიათ ცხადი თეორიული სათამაშო აზრი.

მართლაც, ვაჩვენოთ, რომ სრულდება $Q^1 \subseteq H^1$ ჩართვა. დაუშვათ, რომ $q \in Q^1$. მაშინ არსებობს ისეთი $x^1 \in X$ ელემენტი, რომ $K(x^1, y) - q \in C, \forall y \in Y$. მეორე მხრივ, $C \cap (-C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ამიტომ $K(x^1, y) - q \notin -C \setminus \{0\}, \forall y \in Y$, ე.ი. $q - K(x^1, y) \notin C \setminus \{0\}, \forall y \in Y$. აქედან გამომდინარეობს: $q \geq f(x^1, y), \forall y \in Y$. მაშინ $q \in \bigcap_{y \in Y} \{q \in Z \mid q \geq K(x^1, y)\} \subseteq \bigcup_{x \in X, y \in Y} \{q \in Z \mid q \geq K(x, y)\} = H^1$ უკანასკნელ-

ლიდან გამომდინარეობს, რომ $Q^1 \subseteq H^1$.

$Q^2 \subseteq H^2$ ჩართვის სამართლიანობა მტკიცდება ზუსტად ანალოგიურად.

თეორემა 2.1 სამართლიანია შემდეგი ჩართვები:

$$Q^2 - Q^1 \subseteq C; \tag{2.5}$$

$$(Q^1 - H^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset; \tag{2.6}$$

$$(H^1 - Q^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset. \tag{2.7}$$

დამტკიცება. დავამტკიცოთ (2.5) ჩართვის სამართლიანობა. დაუშვათ, რომ $q^1 \in Q^1$ და $q^2 \in Q^2$. მაშინ $q^2 - q^1 \in Q^2 - Q^1$. $q^2 \in Q^2$ პირობიდან გამომდინარეობს ისეთი $y^2 \in Y$ ელემენტის არსებობა, რომ $q^2 - K(x, y^2) \in C, \forall x \in X$. $q^1 \in Q^1$ პირობიდან გამომდინარეობს ისეთი $x^1 \in X$ ელემენტის არსებობა, რომ $K(x^1, y) - q^1 \in C, \forall y \in Y$. კერძოდ, $x = x^1$ და $y = y^2$ -სათვის ვღებულობთ:

$$q^2 - K(x^1, y^2) \in C,$$

$$K(x^1, y^2) - q^1 \in C.$$

C კონუსის ამონეკილობის გამო $C + C \subseteq C$, ამიტომ $(q^2 - K(x^1, y^2)) + (K(x^1, y^2) - q^1) \in C$. აქედან კი ვღებულობთ $q^2 - q^1 \in C$, საიდანაც გამომდინარეობს (2.5).

ახლა დავრწმუნდეთ (2.6) ჩართვის ჭეშმარიტებაში. დავუშვათ წინააღმდეგი. მაშინ მოიძებნება $q \in Q^1$ და $h \in H^2$ ელემენტები, ისე რომ

$$q - h \in C \setminus \{0\}. \quad (2.8)$$

$q \in Q^1$ პირობიდან გამომდინარეობს ისეთი $x \in X$ ელემენტის არსებობა, რომ $K(x, y) - q \in C, \forall y \in Y$. $h \in H^2$ პირობიდან გამომდინარეობს ისეთი $y \in Y$ ელემენტის არსებობა, რომ $K(x, y) \geq h, \forall x \in X$, ანუ $K(x, y) - h \in C \setminus \{0\}, \forall x \in X$. კერძოდ, $x = x^*$ და $y = y^*$ -სათვის ვღებულობთ:

$$K(x^*, y^*) - q \in C, \quad (2.9)$$

$$K(x^*, y^*) - h \in C \setminus \{0\}. \quad (2.10)$$

ცხადია, $C \setminus \{0\}$ ამონეკილი კონუსია, ამიტომ: $C + (C \setminus \{0\}) \subset C \setminus \{0\}$. (2.8) და (2.9) ჩართვიდან ვასკენით:

$$(q - h) + K(x^*, y^*) - q \in (C \setminus \{0\}) + C \subset C \setminus \{0\}.$$

აქედან გამომდინარე

$$K(x^*, y^*) - h \in C \setminus \{0\}. \quad (2.11)$$

(2.11) ჩართვა ეწინააღმდეგება (2.10)-ს. აქედან გამომდინარე (2.6) სამართლიანია.

დაბოლოს დავამტკიცოთ (2.7) ჩართვის ჭეშმარიტება. დავუშვათ წინააღმდეგი. მაშინ მოიძებნება $h \in H^1$ და $q \in Q^2$ ელემენტები, ისე რომ

$$h - q \in C \setminus \{0\}. \quad (2.12)$$

$h \in H^1$ პირობიდან გამომდინარეობს ისეთი $x \in X$ ელემენტის არსებობა, რომ $h \geq K(x, y), \forall y \in Y$, ანუ $h - K(x, y) \in C \setminus \{0\}, \forall y \in Y$. $q \in Q^2$ პირობიდან გამომდინარეობს ისეთი $y \in Y$ ელემენტის არსებობა, რომ $q - K(x, y) \in C, \forall x \in X$. კერძოდ, $x = x^*$ და $y = y^*$ -სათვის ვღებულობთ:

$$q - K(x^*, y^*) \in C, \quad (2.13)$$

$$h - K(x^*, y^*) \in C \setminus \{0\}. \quad (2.14)$$

როგორც ზემოთ უკვე აღვნიშნეთ, $C + (C \setminus \{0\}) \subset C \setminus \{0\}$. ამიტომ (2.12) და (2.13) ჩართვიდან ვღებულობთ:

$$(h - q) + q - K(x^*, y^*) \in (C \setminus \{0\}) + C \subset C \setminus \{0\}.$$

აქედან გამომდინარე

$$h - K(x^*, y^*) \in C \setminus \{0\}. \quad (2.15)$$

(2.15) ჩართვა ეწინააღმდეგება (2.14)-ს. აქედან გამომდინარე (2.7) სამართლიანია და თეორემა მთლიანად დამტკიცებულია.

თუ ჩვენ კვლავ განვიხილავთ Z სივრცის სახით ჩვეულებრივ E^m სივრცეს სტანდარტული დალაგებით (C კონუსი არაუარყოფითი ორტანტა), მაშინ თეორემა 2.1 გვიჩვენებს, რომ მაქსიმინის (მინიმალის) ანალოგი არის Q^1 და H^1 სიმრავლეების წყვილი (შესაბამისად Q^2 და H^2), ხოლო უტოლობას ($m=1$)

$$\max_{x \in X} \min_{y \in Y} K(x, y) \leq \min_{y \in Y} \max_{x \in X} K(x, y)$$

შეესაბამება ამ სიმრავლეთა (2.5)-(2.7) თვისებები.

2. უმარტივესი მაგალითები გვიჩვენებენ, რომ (x', y') და (x'', y'') წყვილები, რომლებიც წარმოადგენენ უნაგირა წყვილებს (2.2), (2.3) ან (2.4)-ის აზრით, შეიძლება იყვნენ არასადარი (ე.ი. არ არის სამართლიანი არც $K(x', y') \geq K(x'', y'')$, და არც $K(x', y') \leq K(x'', y'')$ უტოლობები), ან დომინირებდეს ერთი მეორეზე (მაგალითად, $K(x', y') \geq K(x'', y'')$), ხოლო (x', y'') და (x'', y') წყვილები შეიძლება არც იყვნენ უნაგირა. თუმცა, ქვემოთ მოყვანილი მტკიცების თანახმად ძლიერი უნაგირა წყვილის არსებობა არსებითი შესაძლებლობებს აძლევს ნახვერადძლიერ უნაგირა წყვილების სტრუქტურას.

ვთქვათ, რომ W^{xy} (შესაბამისად W^{xy} , W^{xz} , W^{yz}) — ძლიერი (შესაბამისად, ძლიერი-სუსტი, სუსტი-ძლიერი, სუსტი, დანარჩენი სამი ტიპისათვის) უნაგირა წყვილების სიმრავლეა, ხოლო W_0^{xy} და W_0^{yz} (W_0^{xy}) — (2.2) და (2.3) ((2.4) ტიპის) სიმრავლეთა წყვილებია, რომლებიც არ არიან ძლიერი (ნახვერადძლიერი). სამართლიანია

თქორამბ 2.2 თუ $W^{xy} \neq \emptyset$, მაშინ ადგილი აქვს შემდეგ წარმოდგენებს:

$$W^{xy} = X^x \times Y^y, W_0^{xy} = X^x \times Y^y, W_0^{yz} = X^y \times Y^z,$$

(იმ შემთხვევაში, როდესაც $W_0^{xy} = \emptyset$ ან $W_0^{yz} = \emptyset$, მაშინ $Y^y = \emptyset$ ან $X^x = \emptyset$). ამასთან, ყველა ძლიერი უნაგირა წყვილი ექვივალენტურია, ხოლო ყოველი სუსტი უნაგირა წყვილი ან ძლიერის ექვივალენტურია, ან არაშედარებადია მასთან.

აქვე გავიხსენებთ, რომ (x', y') და (x'', y'') წყვილები ექვივალენტურია, თუ ისინი აკმაყოფილებენ $K(x', y') = K(x'', y'')$ ტოლობას.

3. შემოვიღოთ შემდეგი აღნიშვნა:

$$Ex[A|C] = \{z \in A \mid (z+C) \cap A = \{z\}\}$$

- A სიმრავლის C-ექსტრემალურ წერტილთა სიმრავლე.

ურთიერთაკებურს K ვექტორ-ფუნქციის უნაგირა წყვილებზე მნიშვნელობებსა და Q^1, Q^2, H^1 და H^2 სიმრავლეებს შორის, ადგენს

თქორამბ 2.3. სამართლიანია ჩართვა

$$K(W^{xyz}) \subseteq H^1 \cap H^2 \quad (2.16)$$

და ტოლობები

$$K(W^{xy}) = Q^1 \cap Q^2, \quad (2.17)$$

$$K(W^{yz}) = Q^1 \cap H^2, \quad (2.18)$$

$$K(W^{xy}) = H^1 \cap Q^2. \quad (2.19)$$

ღამტიკცება. თანამიმდევრულად დაგამტიკციოთ (2.16)-(2.19)-ის სამართლიანობა.

დავიწყოთ (2.16)-ით. ვთქვათ, $z \in K(W^{xy})$. მაშინ მოიძებნება ისეთი $(x^0, y^0) \in W^{xy}$ წყვილი, რომ $z = f(x^0, y^0)$. ამასთან $(x^0, y^0) \in W^{xy}$ ჩართვიდან ვასკვნით: $z \geq f(x^0, y)$, $\forall y \in Y$, და $f(x, y^0) \geq z$, $\forall x \in X$, საიდანაც უშუალოდ გამომდინარეობს:

$$z \in \bigcap_{y \in Y} \{z \in Z \mid z \geq K(x^0, y)\} \subset H^1,$$

$$z \in \bigcap_{x \in X} \{z \in Z \mid K(x, y^0) \geq z\} \subset H^2,$$

ე.ი. $z \in H^1 \cap H^2$ და ამით (2.16) დატკიცებულია.

გადავიდეთ (2.17)-ის დატკიცებაზე. ვთქვათ, $z \in K(W^{xy})$. მაშინ მოიძებნება ისეთი $(x^0, y^0) \in W^{xy}$ წყვილი, რომ $z = f(x^0, y^0)$, და (2.1)-დან გამომდინარე

$$K(x^0, y) \geq z, \quad \forall y \in Y,$$

$$z \geq K(x, y^0), \quad \forall x \in X.$$

ე.ი.

$$z \in \bigcap_{y \in Y} \{z \in Z \mid K(x^0, y) \geq z\}$$

$$z \in \bigcap_{x \in X} \{z \in Z \mid z \geq K(x, y^0)\}$$

რადგან $(x^0, y^0) \in X \times Y$, ამიტომ $x^0 \in X$, $y^0 \in Y$. ამრიგად ვღებულობთ:

$$\bigcap_{y \in Y} \{z \in Z \mid K(x^0, y) \geq z\} \subset \bigcup_{x \in X} \bigcap_{y \in Y} \{z \in Z \mid K(x^0, y) \geq z\} = Q^1,$$

$$\bigcap_{x \in X} \{z \in Z \mid z \geq K(x, y^0)\} \subset \bigcup_{y \in Y} \bigcap_{x \in X} \{z \in Z \mid z \geq K(x, y^0)\} = Q^2.$$

ამიტომ $z \in Q^1 \cap Q^2$, ე.ი. $K(W^{xy}) \subset Q^1 \cap Q^2$. ახლა ვაჩვენოთ შებრუნებული ჩართვის სამართლიანობა. დავეუვათ, რომ $z \in Q^1 \cap Q^2$, მაშინ $z \in Q^1$, $z \in Q^2$. $z \in Q^1$ პირობიდან გამომდინარეობს ისეთი $x^0 \in X$ ელემენტის არსებობა, რომ

$$K(x^0, y) \geq z, \quad \forall y \in Y,$$

ხოლო $z \in Q^2$ ჩართვიდან გამომდინარეობს ისეთი $y^0 \in Y$ ელემენტის არსებობა, რომ

$$z \geq K(x, y^0), \quad \forall x \in X.$$

კერძოდ, $x = x^0$ და $y = y^0$ -თვის გვექნება:

$$K(x^0, y^0) \geq z, \quad z \geq K(x^0, y^0).$$

ამრიგად,

$$K(x^0, y^0) - z \in C, \quad K(x^0, y^0) - z \in -C,$$

საიდანაც გამომდინარეობს, რომ

$$K(x^0, y^0) - z \in C \cap (-C).$$

რადგან $C \cap (-C) = \{0\}$, $K(x^0, y^0) = z$ ამიტომ, სინამდვილეში სრულდება პირობები:

$$K(x^0, y) \geq K(x^0, y^0), \quad \forall y \in Y,$$

$$K(x^0, y^0) \geq K(x, y^0), \quad \forall x \in X.$$

ე.ი. $(x^0, y^0) \in W^{**}$ და $z = K(x^0, y^0) \in f(W^{**})$. აქედან გამომდინარე $\mathcal{Q}^1 \cap \mathcal{Q}^2 \subset K(W^{**})$, ამრიგად (2.17) ტოლობა დამტკიცებულია.

უაჩვენოთ (2.18) ტოლობის სამართლიანობა. ვთქვათ, $z \in K(W^{**})$. მაშინ მოიძებნება ისეთი $(x^0, y^0) \in W^{**}$ წყვილი, რომ $z = f(x^0, y^0)$, სადაც $x^0 \in X$ და $y^0 \in Y$. $(x^0, y^0) \in W^{**}$ ჩართვიდან ვღებულობთ:

$$K(x^0, y) \geq z, \quad \forall y \in Y,$$

$$K(x, y^0) \geq z, \quad \forall x \in X.$$

ამ ორი პირობიდან გამომდინარეობს:

$$z \in \bigcap_{y \in Y} \{z \in Z \mid K(x^0, y) \geq z\} \subset \mathcal{Q}^1,$$

$$z \in \bigcap_{x \in X} \{z \in Z \mid K(x, y^0) \geq z\} \subset \mathcal{H}^2,$$

ე.ი. $z \in \mathcal{Q}^1 \cap \mathcal{H}^2$, ან $K(W^{**}) \subset \mathcal{Q}^1 \cap \mathcal{H}^2$.

ახლა დავრწმუნდეთ $\mathcal{Q}^1 \cap \mathcal{H}^2 \subset K(W^{**})$ ჩართვის ჭეშმარიტებაში. დავეუშვათ, რომ $z \in \mathcal{Q}^1 \cap \mathcal{H}^2$. მაშინ $z \in \mathcal{Q}^1$ და $z \in \mathcal{H}^2$, საიდანაც ვღებულობთ, რომ არსებობს $x^0 \in X$ და $y^0 \in Y$ ელემენტები, რომლებისთვისაც სრულდება შემდეგი პირობები:

$$K(x^0, y) \geq z, \quad \forall y \in Y,$$

$$K(x, y^0) \geq z, \quad \forall x \in X.$$

ამ უკანასკნელიდან ვღებულობთ:

$$K(x^0, y) - z \in C, \quad \forall y \in Y,$$

$$K(x, y^0) - z \in C \setminus \{0\}, \quad \forall x \in X.$$

კერძოდ, $x = x^0$ და $y = y^0$ -თვის გვექნება:

$$K(x^0, y^0) - z \in C, \quad K(x^0, y^0) - z \in C \setminus \{0\}.$$

აქედან ვასკვნით, რომ

$$K(x^0, y^0) = z.$$

ე.ი.

$$K(x^0, y) \geq K(x^0, y^0), \quad \forall y \in Y,$$

$$K(x, y^0) \geq K(x^0, y^0), \quad \forall x \in X.$$

ამრიგად, $(x^0, y^0) \in W^*$, ხოლო $z = K(x^0, y^0) \in K(W^*)$, ე.ი. $Q^1 \cap H^2 \subset K(W^*)$ ჩართვაც სამართლიანია, მაშასადამე სრულდება (2.18) ტოლობა.

(2.19) ტოლობის დამტკიცება ზუსტად ანალოგიურია (2.18) ტოლობის დამტკიცებისა, ამიტომ მასზე არ შეეჩერდებით. თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 2.4. სამართლიანია ჩართვა

$$K(W^*) \subseteq Ex [H^1 | C \setminus \{0\}] \cap Ex [H^2 | -C \setminus \{0\}]. \quad (2.20)$$

დამტკიცება. ვთქვათ, $z \in K(W^*)$. მაშინ (2.17)-დან ვასკენით, რომ $z \in Q^1 \cap Q^2$. როგორც ადრე დავამტკიცეთ, $Q^1 \subset H^1$, ე.ი. $z \in H^1$, $z \in Q^2$. დავუშვათ, რომ $z \notin Ex [H^1 | C \setminus \{0\}]$. მაშინ მოიძებნება $z^1 \in H^1$, ისეთი რომ $z^1 \neq z$ და $z^1 - z \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ $z^1 - z \in H^1 - Z^2$, ხოლო (2.7)-ის თანახმად $(H^1 - Q^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z^1 - z$ არ შეიძლება იყოს $C \setminus \{0\}$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ $z \in Ex [H^1 | C \setminus \{0\}]$, ე.ი.

$$K(W^*) \subseteq Ex [H^1 | C \setminus \{0\}]. \quad (2.21)$$

ახლა დავამტკიცოთ

$$K(W^*) \subseteq Ex [H^2 | -C \setminus \{0\}] \quad (2.22)$$

ჩართვის ჭეშმარიტება. კვლავ ავიღოთ $z \in K(W^*)$. მაშინ (2.17)-დან ვასკენით, რომ $z \in Q^1 \cap Q^2$. როგორც ადრე დავამტკიცეთ, $Q^2 \subset H^2$, ე.ი. $z \in Q^1$, $z \in H^2$. დავუშვათ, რომ $z \notin Ex [H^2 | -C \setminus \{0\}]$. მაშინ მოიძებნება $z^2 \in H^2$, ისეთი რომ $z^2 \neq z$ და $z - z^2 \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ $z - z^2 \in Q^1 - H^2$, ხოლო (2.6)-ის თანახმად $(Q^1 - H^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z - z^2$ არ შეიძლება იყოს $C \setminus \{0\}$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ (2.22) ნამდვილად სრულდება. მაშინ (2.21) და (2.22)-დან ვღებულობთ (2.20)-ს ჩართვას. თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 2.5. სამართლიანია ტოლობა

$$K(W^*) = Ex [Q^1 | C] \cap Ex [Q^2 | -C]. \quad (2.23)$$

დამტკიცება. პირველ რიგში ვაჩვენოთ, რომ სრულდება ორი

$$K(W^*) \subseteq Ex [Q^1 | C], \quad (2.24)$$

$$K(W^*) \subseteq Ex [Q^2 | -C] \quad (2.25)$$

ჩართვა, საიდანაც პირდაპირ გამოდინარეობს

$$K(W^*) \subseteq Ex [Q^1 | C] \cap Ex [Q^2 | -C] \quad (2.26)$$

ჩართვის სამართლიანობა.

ვთქვათ, $z \in K(W^*)$. მაშინ, (2.17)-ის თანახმად, $z \in Q^1 \cap Q^2$, ე.ი. $z \in Q^1$, $z \in Q^2$. დავუშვათ, რომ $z \notin Ex [Q^1 | C]$. მაშინ მოიძებნება $z^1 \in Q^1$, ისეთი რომ

$z^1 - z \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ $z^1 - z \in Q^1 - Q^2 \subset Q^1 - H^2$, ხოლო (2.6)-ის თანახმად $(Q^1 - H^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z^1 - z$ არ შეიძლება იყოს $(C \setminus \{0\})$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ $z \in \text{Ex}[Q^1 | C]$, ე.ი. (2.24) სამართლიანია.

ახლა დავამტკიცოთ (2.25). კვლავ ავიღოთ $z \in K(W^s)$. მაშინ (2.17)-დან ვასკვნით, რომ $z \in Q^1 \cap Q^2$, ე.ი. $z \in Q^1, z \in Q^2$. დაეუშვათ, რომ $z \notin \text{Ex}[Q^2 | -C]$. მაშინ მოიძებნება $z^2 \in Q^2$, ისეთი რომ $z^2 - z \in -C \setminus \{0\}$, ე.ი. $z - z^2 \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ $z - z^2 \in Q^1 - Q^2 \subset H^1 - Q^2$. ამიტომ $z - z^2 \in H^1 - Q^2$. (2.7)-ის თანახმად $(H^1 - Q^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z - z^2$ არ შეიძლება იყოს $C \setminus \{0\}$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ (2.25) ნამდვილად სრულდება. ამრიგად (2.26) ჭეშმარიტია.

(2.17)-ის თანახმად $K(W^s) = Q^1 \cap Q^2$. მაშინ (2.26)-დან ვღებულობთ:

$$K(W^s) \subset \text{Ex}[Q^1 | C] \cap \text{Ex}[Q^2 | -C] \subset Q^1 \cap Q^2 = K(W^s),$$

რის შედეგადაც გამოზღინარეობს (2.23) ტოლობა. თეორემა დამტკიცებულია. **თეორემა 2.6.** სამართლიანია ტოლობა

$$K(W^{su}) = \text{Ex}[Q^1 | C] \cap \text{Ex}[H^2 | -C \setminus \{0\}]. \quad (2.27)$$

დამტკიცება. პირველ რიგში ვაჩვენოთ, რომ სრულდება ორი

$$K(W^{su}) \subset \text{Ex}[Q^1 | C], \quad (2.28)$$

$$K(W^{su}) \subset \text{Ex}[H^2 | -C \setminus \{0\}] \quad (2.29)$$

ჩართვა, საიდანაც პირდაპირ გამოზღინარეობს

$$K(W^{su}) \subset \text{Ex}[Q^1 | C] \cap \text{Ex}[H^2 | -C \setminus \{0\}] \quad (2.30)$$

ჩართვის სამართლიანობა.

ვთქვათ, $z \in K(W^{su})$. მაშინ, (2.18)-ის თანახმად, $z \in Q^1 \cap H^2$, ე.ი. $z \in Q^1, z \in H^2$. დაეუშვათ, რომ $z \notin \text{Ex}[Q^1 | C]$. მაშინ მოიძებნება $z^1 \in Q^1$, ისეთი რომ $z^1 - z \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ $z^1 - z \in Q^1 - H^2$, ხოლო (2.6)-ის თანახმად $(Q^1 - H^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z^1 - z$ არ შეიძლება იყოს $C \setminus \{0\}$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ $z \in \text{Ex}[Q^1 | C]$, ე.ი. (2.28) სამართლიანია.

ახლა დავამტკიცოთ (2.29). ავიღოთ $z \in K(W^{su})$. მაშინ (2.18)-დან ვასკვნით, რომ $z \in Q^1 \cap H^2$, ე.ი. $z \in Q^1, z \in H^2$. დაეუშვათ, რომ $z \notin \text{Ex}[H^2 | -C \setminus \{0\}]$. მაშინ მოიძებნება $z^2 \in H^2$, ისეთი რომ $z^2 - z \in -C \setminus \{0\}$, ე.ი. $z - z^2 \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ $z - z^2 \in Q^1 - H^2$. (2.6)-ის თანახმად $(Q^1 - H^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z - z^2$ არ შეიძლება იყოს $C \setminus \{0\}$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ (2.29) ნამდვილად სრულდება. ამრიგად (2.30) ჭეშმარიტია.

(2.18)-ის თანახმად $K(W^{su}) = Q^1 \cap H^2$. მაშინ (2.30)-დან ვღებულობთ:

$$K(W^m) \subseteq Ex [Q^1 | C] \cap Ex [H^2 | -C \setminus \{0\}] \subseteq Q^1 \cap H^2 = K(W^m),$$

რის შედეგადაც გამომდინარეობს (2.27) ტოლობა. თეორემა დამტკიცებულია.
თეორემა 2.7. სამართლიანია ტოლობა

$$K(W^{m'}) = Ex [Q^2 | -C] \cap Ex [H^1 | C \setminus \{0\}]. \quad (2.31)$$

დამტკიცება. პირველ რიგში ვაჩვენოთ, რომ სრულდება ორი

$$K(W^{m'}) \subseteq Ex [Q^2 | -C], \quad (2.32)$$

$$K(W^{m'}) \subseteq Ex [H^1 | C \setminus \{0\}] \quad (2.33)$$

ჩართვა, საიდანაც პირდაპირ გამომდინარეობს

$$K(W^{m'}) \subseteq Ex [Q^2 | -C] \cap Ex [H^1 | C \setminus \{0\}] \quad (2.34)$$

ჩართვის სამართლიანობა.

ვთქვათ, $z \in K(W^{m'})$. მაშინ, (2.19)-ის თანახმად, $z \in Q^2 \cap H^1$, ე.ი. $z \in Q^2$, $z \in H^1$. დავუშვათ, რომ $z \notin Ex [Q^2 | -C]$. მაშინ მოიძებნება $z^2 \in Q^2$, ისეთი რომ $z^2 - z \in -C \setminus \{0\}$, ე.ი. $z - z^2 \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ (2.7)-ის თანახმად $(H^1 - Q^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z - z^2$ არ შეიძლება იყოს $C \setminus \{0\}$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ $z \in Ex [Q^2 | -C]$, ე.ი. (2.32) სამართლიანია.

ახლა დავამტკიცოთ (2.33). ავიღოთ $z \in K(W^{m'})$. მაშინ (2.19)-დან ვასკენით, რომ $z \in Q^2 \cap H^1$, ე.ი. $z \in Q^2$, $z \in H^1$. დავუშვათ, რომ $z \notin Ex [H^1 | C \setminus \{0\}]$. მაშინ მოიძებნება $z^1 \in H^1$, ისეთი რომ $z^1 - z \in C \setminus \{0\}$. მაგრამ $z^1 - z \in H^1 - Q^2$. (2.7)-ის თანახმად $(H^1 - Q^2) \cap (C \setminus \{0\}) = \emptyset$. ასე რომ, $z^1 - z$ არ შეიძლება იყოს $C \setminus \{0\}$ კონუსის ელემენტი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ (2.33) ნამდვილად სრულდება. ამრიგად (2.34) ჭეშმარიტია.

(2.19)-ის თანახმად $K(W^{m'}) = H^1 \cap Q^2$. მაშინ (2.34)-დან ვღებულობთ:

$$K(W^{m'}) \subseteq Ex [Q^2 | -C] \cap Ex [H^1 | C \setminus \{0\}] \subseteq Q^2 \cap H^1 = K(W^{m'}),$$

რის შედეგადაც გამომდინარეობს (2.31) ტოლობა. თეორემა დამტკიცებულია.

დამტკიცებული 2.4-2.7 თეორემებიდან უშუალოდ გამომდინარეობს

შედეგი 2.1 ვთქვათ, $Z = E^m$, C კონუსი არაუარყოფითი ორტანტია. მაშინ

ა) $K(W^m)$ სიმრავლე ემთხვევა \geq თანადობის მიმართ H^1 -ში მაქსიმალური და H^2 -ში მინიმალური ელემენტების ერთობლიობის თანაკვეთას, და აგრეთვე $K(W^m)$ სიმრავლე ემთხვევა Q^1 -ში უდიდესი და Q^2 -ში უმცირესი ელემენტების ერთობლიობის თანაკვეთას.

ბ) $K(W^m)$ სიმრავლე ემთხვევა \geq თანადობის მიმართ Q^1 -ში მაქსიმალური და H^2 -ში მინიმალური ელემენტების ერთობლიობის თანაკვეთას.

გ) $K(W^m)$ სიმრავლე ემთხვევა \geq თანადობის მიმართ Q^2 -ში მინიმალური და H^1 -ში მაქსიმალური ელემენტების ერთობლიობის თანაკვეთას.

შედეგ 2.1-ში ჩამოყალიბებული ა) - გ) რეზულტატები ცალკე დამტკიცებულია მონოგრაფია [39]-ში (იხ. § 4.1, თეორემა 3), სადაც აგრეთვე აღ-

ნიშნული იქნა, რომ ეს ა) - გ) ღებულებები გამოიძღინარეობს [42] ნაშრომის შედეგებიდან.

ადვილად შეიძლება ვარენოთ, რომ ზემოთ მოყვანილი Q^1, Q^2, H^1 და H^2 სიმრავლები შეიძლება იყოს წარმოდგენული შემდეგნაირად:

$$Q^1 = \bigcup_{x \in X} \bigcap_{y \in Y} \{K(x, y) - C\}, \quad (2.35)$$

$$Q^2 = \bigcup_{y \in Y} \bigcap_{x \in X} \{K(x, y) + C\}, \quad (2.36)$$

$$H^1 = \bigcup_{x \in X} \bigcap_{y \in Y} \{K(x, y) + C' \cup \{0\}\}, \quad (2.37)$$

$$H^2 = \bigcup_{y \in Y} \bigcap_{x \in X} \{K(x, y) - C' \cup \{0\}\}, \quad (2.38)$$

სადაც $C' = Z \setminus C$.

შემდეგში მაგალითების განხილვისას ჩვენ ვისარგებლებთ ერთი მარტივი ფაქტით. სამართლიანია ჩართვები:

$$C \subset -C' \cup \{0\}. \quad (2.39)$$

$$-C \subset C' \cup \{0\}. \quad (2.40)$$

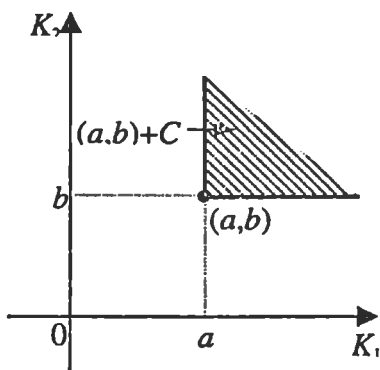
ვარენოთ, რომ სრულდება (2.39). ((2.40)-ის დამტკიცება ზუსტად ანალოგიურია). ვთქვათ, $z \in C$. თუ $z=0$, მაშინ $z \in -C' \cup \{0\}$. დავუშვათ, რომ $z \neq 0$ და $z \notin -C' \cup \{0\}$. აქედან გამომდინარეობს, რომ $z \notin -C'$, ე.ი. $z \in C$. აქედან გამომდინარე $z \in C \cap (-C)$. ბოლო ჩართვა შეუძლებელია, რადგან C არის შეერილოვანი კონუსი, ე.ი. $C \cap (-C) = \{0\}$. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს (2.39)-ის სამართლიანობას.

შვინიშნოთ შემდეგი ფაქტი. თუ $X = \{1, 2, \dots, n\}$ და $Y = \{1, 2, \dots, k\}$, ხოლო $K : X \times Y \rightarrow E^m$ ცალსახა ვექტორ-ფუნქცია, მაშინ $K(X \times Y)$, როგორც $X \times Y$ დეკარტული ნამრავლის სახე E^m -ში K ასახვის შემთხვევაში, შეიძლება წარმოდგეს იმ $n \times k$ -განზომილებიანი მატრიცის სახით, რომლის ელემენტებსაც წარმოადგენენ $K(x, y) = (K_1(x, y), K_2(x, y), \dots, K_m(x, y))$ ვექტორ-ფუნქციის მნიშვნელობები E^m -ში, როცა $x \in \{1, 2, \dots, n\}$ და $y \in \{1, 2, \dots, k\}$. თუ მოხერხებულობის მიზნით მივიღებთ, რომ $K(x, y) = a_{ij}$, როცა $x = i \in \{1, 2, \dots, n\}$ და $y = j \in \{1, 2, \dots, k\}$, მაშინ აღნიშნულის თანახმად მივიღებთ შემდეგ მატრიცას:

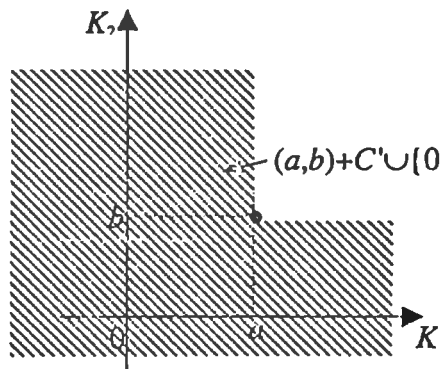
$$K(X \times Y) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2k} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nk} \end{pmatrix}. \quad (2.41)$$

კიდევ ერთხელ შევნიშნოთ, რომ ნებისმიერი (2.41) მატრიცის თითოეული a_{ij} ელემენტი არის m -განზომილებიანი ვექტორი, რომელსაც შეიძლება ჰქონდეს კონკრეტული სახე ყოველი კონკრეტული K ასახვისათვის. კერძოდ, თუ $n=k=m=2$, მაშინ $X=(1,2)$, $Y=(1,2)$ და

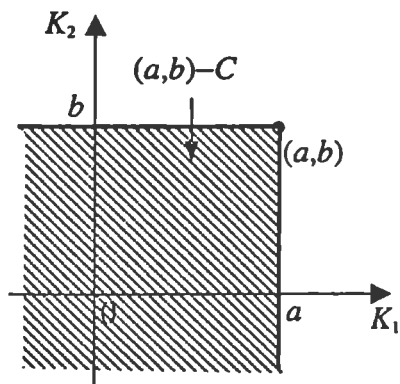
$$K(X \times Y) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}. \quad (2.42)$$



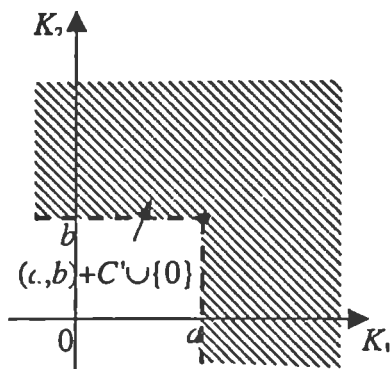
ნახ. 2.1



ნახ. 2.2



ნახ. 2.3



ნახ. 2.4

ვერტიკული თვალსაზრისით მიზნით E^2 სივრცეში (a,b) ვექტორით წაძრული $C = \{z \in E^2 \mid z_1 \geq 0, z_2 \geq 0\}$, $C' \cup \{0\}$, $-C$ და $-C' \cup \{0\}$ კონუსები, შესაბამისად, გამოსახულია ნახ. 2.1, 2.2, 2.3 და 2.4-ზე.

განვიხილოთ რამოდენიმე მაგალითი, რომლებიც ილუსტრირებას უკეთებს ზემოთმოყვანილ თეორემებს. ყველა ამ მაგალითში $X = Y = \{1,2\}$, ხოლო $K(x,y) = (K_1(x,y), K_2(x,y))$ ვექტორ-ფუნქციის მნიშვნელობები მოცემულია (2.42) მატრიცის სახით, ამასთან, x - სტრიქონი, ხოლო y სვეტია.

მაგალითი 2.1 ეთქვათ, K ვექტორ-ფუნქცია მოცემულია შემდეგი მატრიცის საშუალებით:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (3,0) & (0,1) \\ (2,0) & (1,0) \end{pmatrix}$$

მაშინ

$$Q^1 = \bigcup_{i=1,2} \bigcap_{j=1,2} \{a_{ij} - C\}, \quad (2.43)$$

$$Q^2 = \bigcup_{j=1,2} \bigcap_{i=1,2} \{a_{ij} + C\}, \quad (2.44)$$

$$H^1 = \bigcup_{i=1,2} \bigcap_{j=1,2} \{a_{ij} + C' \cup \{0\}\}, \quad (2.45)$$

$$H^2 = \bigcup_{j=1,2} \bigcap_{i=1,2} \{a_{ij} - C' \cup \{0\}\}. \quad (2.46)$$

(2.43)-(2.46)-დან ვღებულობთ:

$$\begin{aligned} Q^1 &= [(3,0) - C] \cap [(0,1) - C] \cup [(2,0) - C] \cap [(1,0) - C] = \\ &= (-C) \cup [(1,0) - C] = (1,0) - C; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} Q^2 &= [(3,0) + C] \cap [(2,0) + C] \cup [(0,1) + C] \cap [(1,0) + C] = \\ &= [(3,0) + C] \cup [(1,1) + C]; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} H^1 &= [(3,0) + C' \cup \{0\}] \cap [(0,1) + C' \cup \{0\}] \cup \\ &\cup [(2,0) + C' \cup \{0\}] \cap [(1,0) + C' \cup \{0\}] = \\ &= [(3,0) + C' \cup \{0\}] \cap [(0,1) + C' \cup \{0\}] \cup [(1,0) + C' \cup \{0\}]; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} H^2 &= [(3,0) - C' \cup \{0\}] \cap [(2,0) - C' \cup \{0\}] \cup \\ &\cup [(0,1) - C' \cup \{0\}] \cap [(1,0) - C' \cup \{0\}] = \\ &= [(2,0) - C' \cup \{0\}] \cup [(1,0) - C' \cup \{0\}] = (1,0) - C' \cup \{0\}. \end{aligned}$$

Q^1, H^1, Q^2 და H^2 სიმრავლეები წარმოდგენილია ნახ. 2.5 და 2.6-ზე, საიდანაც ჩანს, რომ ადგილი აქვს შემდეგ თანადობებს:

$$Q^1 \supset \{(1,0)\};$$

$$Q^2 \supset \{(3,0)\};$$

$$H^1 \supset \{(0,1); (1,0); (2,0); (3,0)\};$$

$$H^2 \supset \{(0,1); (1,0); (2,0); (3,0)\}.$$

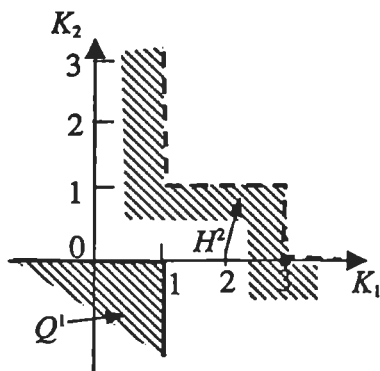
უკანასკნელი ჩართვებიდან გამომდინარეობს:

$$Q^1 \cap Q^2 = \emptyset,$$

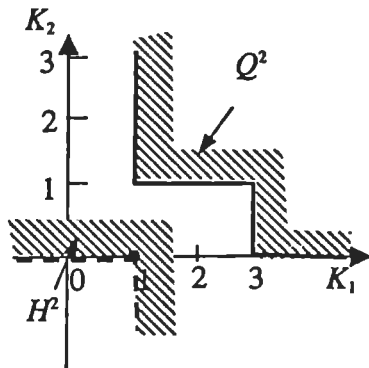
$$H^2 \cap Q^1 = \{(1,0)\},$$

$$H^1 \cap Q^2 = \{(3,0)\},$$

$$H^1 \cap H^2 \supset \{(0,1); (1,0); (2,0); (3,0)\}.$$



ნახ. 2.5



ნახ. 2.6

მიღებული შედეგიდან შეგვიძლია დავასკვნათ: (2,2) წერტილი წარმოადგენს ძლიერ-სუსტ უნაგირა წყვილს ((2.18) ტოლობის საფუძველზე), (1,1) წერტილი სუსტ-ძლიერ უნაგირა წყვილს ((2.19) ტოლობის საფუძველზე), ხოლო ტოლობა (2.17)-იდან გამომდინარე $K(W^{st}) = \emptyset$, ე.ი. განხილულ შემთხვევაში ძლიერი უნაგირა წყვილი არ არსებობს. ვაჩვენოთ, რომ (1,2) წერტილი წარმოადგენს სუსტ უნაგირა წყვილს. მართლაც:

$$K(1,2) - K(1,2) = (0,1) - (0,1) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(1,2) = (1,0) - (0,1) = (1,-1) \in C \setminus \{0\};$$

$$K(1,2) - K(1,1) = (0,1) - (3,0) = (-3,1) \in C \setminus \{0\};$$

$$K(1,2) - K(1,2) = (0,1) - (0,1) = (0,0) \in C \setminus \{0\}.$$

სუსტი უნაგირა წყვილის განსაზღვრის თანახმად, უკანასკნელი თანადობები ასაბუთებს, რომ (1,2) წარმოადგენს სუსტ უნაგირა წყვილს. ამასთან, სხვა სუსტი უნაგირა წყვილები არ არსებობს. როგორც ჩვენ ვაჩვენეთ $H^1 \cap H^2 \supset$

$\sup\{(0,1);(1,0);(2,0);(3,0)\}$, ე.ი. გარდა $(0,1)$ წერტილისა $H^1 \cap H^2$ მოიცავს სხვა წერტილებსაც, ამიტომ (2.16) ჩართვა სინამდვილეში მკაცრია.

მაგალითი 2.2 განვიხილოთ $K(x,y)$ ფუნქცია, რომელიც მოცემულია მატრიცით:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (2,2) & (2,3) \\ (1,1) & (3,0) \end{pmatrix} \quad (2.47)$$

მაშინ კვლავ (2.43)-(2.46)-დან ვღებულობთ:

$$\begin{aligned} Q^1 &= [(2,2) - C] \cap [(2,3) - C] \cup [(1,1) - C] \cap [(3,0) - C] = \\ &= [(2,2) - C] \cup [(1,0) - C] = (2,2) - C; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} Q^2 &= [(2,2) + C] \cap [(1,1) + C] \cup [(2,3) + C] \cap [(3,0) + C] = \\ &= [(2,2) + C] \cup [(3,3) + C] = (2,2) + C; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} H^1 &= [(2,2) + C' \cup (0)] \cap [(2,3) + C' \cup (0)] \cup \\ &\cup [(1,1) + C' \cup (0)] \cap [(3,0) + C' \cup (0)] = \\ &= [(2,2) + C' \cup (0)] \cup [(1,1) + C' \cup (0)] \cap [(3,0) + C' \cup (0)] = \\ &= (2,2) + C' \cup (0); \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} H^2 &= [(2,2) - C' \cup (0)] \cap [(1,1) - C' \cup (0)] \cup \\ &\cup [(2,3) - C' \cup (0)] \cap [(3,0) - C' \cup (0)] = \\ &= [(2,2) - C' \cup (0)] \cup [(2,3) - C' \cup (0)] \cap [(3,0) - C' \cup (0)] = \\ &= (2,2) - C' \cup (0). \end{aligned}$$

ნახ. 2.7-ზე წარმოდგენილია Q^1 და Q^2 სიმრავლეები.

ადვილი მისახვედრია, რომ H^1 მოიცავს (2.47) ტოლობით განსაზღვრული $K(X \times Y)$ მატრიცის ყველა ელემენტს, გარდა $K(1,2)=a_{12}=(2,3)$ -სა, ხოლო H^2 მოიცავს ამ მატრიცის მხოლოდ ორ $K(1,1)=a_{11}=(2,2)$ და $K(2,2)=a_{22}=(3,0)$ ელემენტს. აქედან გამომდინარე გვაქვს:

$$H^1 \cap H^2 = \{(2,2), (3,0)\}.$$

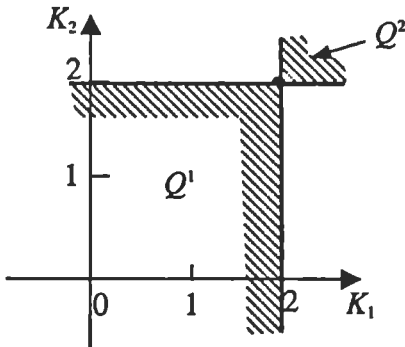
ამიტომ (2.16) ჩართვის თანახმად თუ ამოცანას გააჩნია სუსტი უნაგირა წყვილი ეს შეიძლება იყოს მხოლოდ ან $(1,1)$ ან $(2,2)$. პირველად ვაჩვენოთ, რომ $(1,1)$ წერტილი წარმოადგენს სუსტ უნაგირა წყვილს. მართლაც:

$$K(1,1) - K(1,1) = (2,2) - (2,2) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,1) - K(1,1) = (1,1) - (2,2) = (-1,-1) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(1,1) - K(1,1) = (2,2) - (2,2) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(1,1) - K(1,2) = (2,2) - (2,3) = (0, -1) \notin C \setminus \{0\}.$$



ნახ. 2.7

სუსტი უნაგირა წვეილის განსაზღვრის თანახმად, უკანასკნელი თანადობები ასაბუთებს, რომ (1,1) წარმოადგენს სუსტ უნაგირა წვეილს.

ასლა ვაჩვენოთ, რომ (2,2) წერტილი წარმოადგენს სუსტ უნაგირა წვეილს. მართლაც:

$$K(1,2) - K(2,2) = (2,3) - (3,0) = (-1, 3) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(2,2) = (3,0) - (3,0) = (0,0) \in C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(2,1) = (3,0) - (1,1) = (2, -1) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(2,2) = (3,0) - (3,0) = (0,0) \in C \setminus \{0\}.$$

მართლაც, სუსტი უნაგირა წვეილის განსაზღვრის თანახმად, უკანასკნელი თანადობები ასაბუთებს, რომ (2,2) წარმოადგენს სუსტ უნაგირა წვეილს.

გარდა ამისა, როგორც ეს Q^1 და Q^2 სიმრავლეების სტრუქტურიდან ჩანს (რასაც კიდევაც ადასტურებს ნახ. 2.7),

$$Q^1 \cap Q^2 = \{(2,2)\}.$$

ამიტომ (1,1) წარმოადგენს ძლიერ უნაგირა წვეილს (იხ. (2.17) ფორმულა).

მაგალითი 2.3. ვთქვათ, K ვექტორ-ფუნქცია მოცემულია შემდეგი მატრიცის საშუალებით:

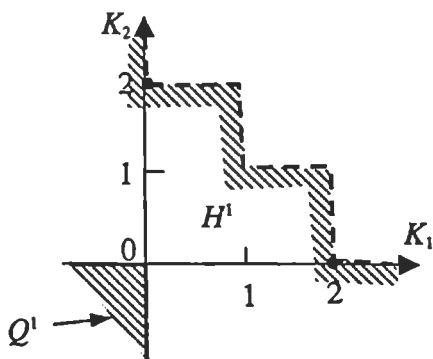
$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (0,2) & (1,0) \\ (0,1) & (2,0) \end{pmatrix} \quad (2.48)$$

მაშინ კვლავ (2.43)-(2.46)-დან ვღებულობთ:

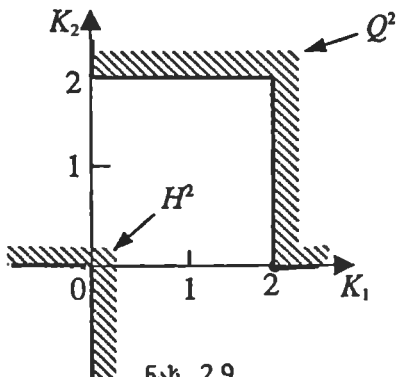
$$\begin{aligned} Q^1 &= [(0,2) - C] \cap [(1,0) - C] \cup [(0,1) - C] \cap [(2,0) - C] = \\ &= -C \cup [-C] = -C; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} Q^2 &= [(0,2) + C] \cap [(0,1) + C] \cup [(1,0) + C] \cap [(2,0) + C] = \\ &= [(0,2) + C] \cup [(2,0) + C]; \\ H^1 &= [(0,2) + C' \cup (0)] \cap [(1,0) + C' \cup (0)] \cup \\ &\cup [(0,1) + C' \cup (0)] \cap [(2,0) + C' \cup (0)]; \\ H^2 &= [(0,2) - C' \cup (0)] \cap [(0,1) - C' \cup (0)] \cup \\ &\cup [(1,0) - C' \cup (0)] \cap [(2,0) - C' \cup (0)] = \\ &= [(0,2) - C' \cup (0)] \cup [(2,0) - C' \cup (0)] = \\ &= -C'. \end{aligned}$$

ნახ. 2.8-ზე წარმოდგენილია Q^1 და H^1 სიმრავლეები, ხოლო ნახ. 2.9-ზე - Q^2 და H^2 .



ნახ. 2.8



ნახ. 2.9

ვინაიდან $Q^1 \cap Q^2 = \emptyset$, მაშინ ტოლობა (2.17)-ის თანახმად K ვექტორ-ფუნქციას არა აქვს ძლიერი უნაგირა წყვილი. $Q^1 \cap H^2 = \emptyset$ ტოლობიდან, (2.18)-ის გათვალისწინებით, გამოდინარეობს, რომ K ვექტორ-ფუნქციას არც ძლიერი-სუსტი უნაგირა წყვილი გააჩნია. $H^1 \cap Q^2 = \{(0,2); (2,0)\}$ ტოლობიდან (2.19)-ის გათვალისწინებით ვღებულობთ, რომ გვაქვს ორი სუსტი-ძლიერი უნაგირა წყვილი: (1,1) და (2,2).

ადვილი მისახვედრია, რომ ორივე H^1 და H^2 სიმრავლეები მოიცავენ (2.48) ტოლობით განსაზღვრული $K(X \times Y)$ მატრიცის ოთხივე ელემენტს, ე.ი.

$$H^1 \cap H^2 = \{(0,2); (1,0); (0,1); (2,0)\}.$$

შევამოწმოთ, შეესაბამება თუ არა ამ თანაკვეთის რომელიმე წერტილს სუსტი უნაგირა წყვილი, რისთვისაც შევამოწმოთ (2.4) პირობის შესრულება ყველა წყვილისათვის. გამოვთვალოთ: (1,1) წერტილისათვის -

ვექტორული ფუნქციების უნაგირა წყვილები

$$K(1,1) - K(1,1) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,1) - K(1,1) = (0,1) - (0,2) = (0,-1) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(1,1) - K(1,1) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(1,1) - K(1,2) = (0,2) - (1,0) = (-1, 2) \notin C \setminus \{0\};$$

(1,2) წერტილისათვის -

$$K(1,2) - K(1,2) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(1,2) = (2,0) - (1,0) = (1,0) \in C;$$

$$K(1,2) - K(1,1) = (1,0) - (0,2) = (1, -2) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(1,2) - K(1,2) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

(2,1) წერტილისათვის -

$$K(1,1) - K(2,1) = (0,2) - (0,1) = (0, 1) \in C;$$

$$K(2,1) - K(2,1) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,1) - K(2,1) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,1) - K(2,2) = (0,1) - (2,0) = (-2,1) \notin C \setminus \{0\};$$

(2,2) წერტილისათვის -

$$K(1,2) - K(2,2) = (1,0) - (2,0) = (-1,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(2,2) = (0,0) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(2,1) = (2,0) - (0,1) = (2, -1) \notin C \setminus \{0\};$$

$$K(2,2) - K(2,2) = (0,0) \notin C \setminus \{0\}.$$

აქედან ვასკვნით, რომ (1,1) და (2,2) წარმოადგენენ სუსტ უნაგირა წყვილებს (2.48) მატრიცით მოცემული ვექტორ-ფუნქციისათვის.

მასალას მოყვანილი ფაქტების შესახებ თეორიულ-თამაშებრივ ტერმინოლოგიაში დაინტერესებული მკითხველი შეიძლება გაეცნოს ვ.ვ. პოდინოვსკის და ვ.დ. ნოვინის ერთობლივ მონოგრაფიაში [39].

2.2. დუალური ამოცანების ზოგადი კონსტრუქცია

ამ პარაგრაფში ნაჩვენებია, რომ ეფექტურ ამონახსნთა მოძებნის ამოცანა საწყის მრავალკრიტიერიულ ამოცანაში მჭიდროდაა დაკავშირებული ლაგრანჟის ფუნქციის უნაგირა წყვილების აგების ამოცანასთან. ფარმულირდება წყვილი დუალური ამოცანებისა, რომლებიც შესაბამისად თავდაპირველი მაქსიმალური ელემენტებისა და დუალური სიმრავლის მინიმალური ელემენტების მოძებნაში მდგომარეობს. დგინდება, რომ სიმრავლე ამონახსნებისა, რომლებიც ერთდროულად წარმოადგენენ პირდაპირი და დუალური ამოცანების ამონახსნებს, წარმოადგენს პირდაპირი და დუალური სიმრავლეების თანაკვეთას და ემთხვევა ლაგრანჟის ფუნქციის მნიშვნელობათა სიმრავლეს მის უნაგირა წყვილებზე.

1. ვთქვათ, $f = (f_1, f_2, \dots, f_m)$ და $g = (g_1, g_2, \dots, g_k)$ ვექტორ-ფუნქციები მოცემულია $D \subseteq E^n$ სიმრავლეზე, ხოლო

$$X = \{x \in D \mid g(x) \geq 0_{(k)}\} \quad (2.49)$$

შემოვიტანოთ ლაგრანჟის ვექტორული ფუნქცია

$$L(x, \lambda) = (f_1(x) + \langle \lambda, g(x) \rangle, f_2(x) + \langle \lambda, g(x) \rangle, \dots, f_m(x) + \langle \lambda, g(x) \rangle) \quad (2.50)$$

და განვიხილოთ ამ ფუნქციის სხვადასხვა ტიპის უნაგირა წყვილების თვისებები $D \times E_k^+$ სიმრავლეზე.

თეორემა 2.8. ლაგრანჟის (2.50) ფუნქციისათვის ძლიერი და სუსტად ძლიერი, და აგრეთვე ძლიერსუსტი და სუსტი უნაგირა წყვილების ცნებები $D \times E_k^+$ სიმრავლეზე ექვივალენტურებია:

$$W^{st} = W^{st}, \quad W^{su} = W^{su}. \quad (2.51)$$

თუ (x^0, λ^0) ნებისმიერი ტიპის უნაგირა წყვილია, მაშინ

$$g(x^0) \geq 0_{(k)}, \quad \langle \lambda^0, g(x^0) \rangle = 0, \quad (2.52)$$

ისე, რომ $x^0 \in X$. ამასთან, თუ $(x^0, \lambda^0) \in W^{su}$, მაშინ x^0 ეფექტური ამონახსნია (ე.ი. $x^0 \in P_f(x)$), და თუ $(x^0, \lambda^0) \in W^{st}$, მაშინ x^0 მაქსიმუმის წერტილია X -ზე თითოეული f_1, f_2, \dots, f_m ფუნქციისათვის.

თეორემა 2.8 გვიჩვენებს, რომ L ფუნქციის სუსტი უნაგირა წყვილები პირდაპირ არიან დაკავშირებული საწყისი მრავალკრიტიერიული ამოცანის ეფექტურ ამონახსნებთან. შემდგომში განვიხილავთ L წყვილის მხოლოდ სუსტ უნაგირა წყვილებს და სიმოკლისათვის ეუწოდებთ მათ უბრალოდ

უნაგირა წყვილებს, ხოლო ყველა ასეთი წყვილების სიმრავლეს აღვნიშნავთ W -თი.

2. შემოვიტანოთ სიმრავლეები $Q = Q^1$ და $H = H^2$ (§ 2.1), რომლებსაც შესაბამისად ეუწოდებთ პირდაპირს და დუალურს:

$$Q = \bigcup_{x \in D} Q(x), \quad Q(x) = \bigcap_{\lambda \in E^m} \{q \in E^m \mid q \leq L(x, \lambda)\}$$

$$H = \bigcup_{\lambda \in E^m} H(\lambda), \quad H(\lambda) = \bigcap_{x \in D} \{h \in E^m \mid h \geq L(x, \lambda)\}$$

ადვილი შესამოწმებელია, რომ თუ $x \in D \setminus X$, მაშინ $Q(x) = \emptyset$, ამიტომ

$$Q = \bigcup_{x \in X} Q(x) = \bigcup_{x \in X} \{q \in E^m \mid q \leq f(x)\} = Y, \quad (2.53)$$

სადაც $Y_0 = Y - E^m_+$

შევიწინოთ აგრეთვე, რომ $H(\lambda)$ სიმრავლე (იხ. [39, ლემა 1.2.1]) შეიძლება წარმოვადგინოთ შემდეგი სახითაც:

$$H(\lambda) = \bigcap_{x \in D} \bigcup_{\mu \in M} \{h \mid \langle \mu, h \rangle \geq \varphi(\mu, x, \lambda)\} \quad (2.54)$$

სადაც φ ლაგრანჟის სკალური ფუნქციაა:

$$\varphi(\mu, x, \lambda) = \langle \mu, L(x, \lambda) \rangle.$$

Q სიმრავლის (H სიმრავლის) \geq თანადობის მიმართ მაქსიმალურ (მინიმალურ) ელემენტთა სიმრავლეს აღვნიშნავთ $MaxQ$ -თი ($MinH$ -ით). თეორემა 2.3 და ტოლობა (2.27) გვიჩვენებს, რომ L ლაგრანჟის ფუნქციის მნიშვნელობათა სიმრავლე უნაგირა წყვილების W სიმრავლეზე მჭიდრო კავშირშია $MaxQ$ და $MinH$ სიმრავლეებთან.

თეორემა 2.9. სამართლიანია შემდეგი ტოლობები:

$$MaxQ \cap MinH = Q \cap H = L(W). \quad (2.55)$$

ამ თეორემის თამახმად, თუ $MaxQ \subseteq MinH$, მაშინ

$$MaxQ = Q \cap H = L(W);$$

თუ $MaxQ \supseteq MinH$, მაშინ

$$MinH = Q \cap H = L(W);$$

საბოლოოდ, თუ $MaxQ = MinH$, მაშინ

$$MaxQ = MinH = Q \cap H = L(W). \quad (2.56)$$

3. (2.53) ტოლობისა და ლემა 2.2.1-დან გამომდინარეობს (იხ. [59, გვ. 76]), რომ ადვილი აქვს ტოლობებს

$$\text{Max}Q = \text{Max} \bigcup_{x \in X} Q(x) = \text{Max}Y. = P(Y),$$

სადაც $P(Y)$ არის საწყისი მრავალკრიტიერიული ამოცანის ეფექტურ შუფასებათა სიმრავლე.

ასე რომ, შემდეგი ორი ამოცანა ექვივალენტურია:
 პირდაპირი ამოცანა 1 ვიპოვოთ სიმრავლე $\text{Max}Q$.
 პირდაპირი ამოცანა 2. ვიპოვოთ სიმრავლე $P(Y)$.

თუ შემოვიღებთ აღნიშვნას

$$\text{Inf}_\lambda L(x, \lambda) = \left(\text{inf}_\lambda L_1(x, \lambda), \text{inf}_\lambda L_2(x, \lambda), \dots, \text{inf}_\lambda L_m(x, \lambda) \right)$$

მაშინ, ადვილი შესაძრევეია, რომ $Q(x)$ სიმრავლე შეიძლება წარმოყადგინოთ შემდეგი სახით:

$$Q(x) = \left\{ q \in E^m \mid q \leq \text{Inf}_{\lambda \in E_+^m} L(x, \lambda) \right\}.$$

აღნიშნულთან დაკავშირებით, პირდაპირი ამოცანა მდგომარეობს

$$\text{Max}_{x \in D} \text{Inf}_{\lambda \in E_+^m} L(x, \lambda) = \text{Max} \left\{ x \in \bar{E}^m \mid z = \text{Inf}_{\lambda \in E_+^m} L(x, \lambda), x \in D \right\} \quad (2.57)$$

სიმრავლის მოძებნაში. აქ $\bar{E}^m = \bar{E} \times \bar{E} \times \dots \times \bar{E}$ და \bar{E} გაფართოებული რიცხვითი ღერძია, რომელიც მიიღება E -დან $-\infty$ და $+\infty$ სიმბოლოების დამატებით. პირდაპირი ამოცანის ეს ფორმულირება ზემოთმოყვანილის ექვივალენტურია (რამდენადაც მაქსიმალური ელემენტები, მათი განსაზღვრის თანახმად, უნდა ეკუთვნოდნენ E^m -ს).

პირდაპირ ამოცანას შევეთანადოდ შემდეგი დუალური ამოცანა.

დუალური ამოცანა. ვიპოვოთ $\text{Min}H$ სიმრავლე.

დუალური მრავალკრიტიერიული ამოცანების აგებული კონსტრუქცია შემოთავაზებული იყო ვ.დ. სოგინის ნაშრომში (იხ. [30]); იქვე იყო დადგენილი $\text{Max}Q \cap \text{Min}H = Q \cap H$ ტოლობა.

სკალარულ შემთხვევაში ($m=1$) პირდაპირი ამოცანა ღებულობს ჩვეულებრივ სახეს (იხ. (2.57)): ვიპოვოთ

$$\max_{x \in D} \text{inf}_{\lambda \in E_+^m} L(x, \lambda).$$

მაგრამ, რადგან $H(\lambda)$ სიმრავლე შეიძლება წარმოყადგინოთ

$$H(\lambda) = \left\{ h \in E \mid h \geq \sup_{x \in D} L(x, \lambda) \right\}$$

ტოლობის სახით, ამიტომ დუალური ამოცანა შეიძლება ჩამოეყალიბოს შემდეგნაირად: ვიპოვოთ

$$\min_{\lambda \in E'} \sup_{x \in D} L(x, \lambda).$$

დუალური მრავალკრიტერიული ამოცანების შესწავლისას, ისევე როგორც სკალარული დუალური ამოცანებისათვის, პრინციპულად მნიშვნელოვანია შემთხვევა, როდესაც ადგილი აქვს $MaxQ = MinH$ ტოლობას, ანუ, როდესაც პირდაპირი ამოცანის ყოველი ამონახსნი ამავე დროს არის დუალური ამოცანის ამონახსნიც და პირიქით. ამასთან, ყოველი $MaxQ$, $MinH$, $Q \circ H$ და $L(W)$ სიმრავლეთაგანი საწყისი მრავალკრიტერიული ამოცანის $P(Y)$ ეფექტური შეფასებების სიმრავლეს ემთხვევა.

ჩაზნეკილი და წრფივი მრავალკრიტერიული ამოცანებისათვის მონოგრაფია [39]-ში დაწვრილებით შესწავლილია ის პირობები, როდესაც პირდაპირი და დუალური ამოცანების ამონახსნთა სიმრავლეები ერთმანეთს ემთხვევა.

თავი 3

კონუსური ექსტრემალური წერტილების ფუნქციონალური მახასიათებლები

ამ თავში მრავალსახა ასახვათა თეორიის საფუძველზე შეისწავლება არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანები. ეს ისეთი ამოცანებია, რომელთათვისაც კრიტერიული სივრცე ზოგად შემთხვევაში ბანახის სივრცეს წარმოადგენს. აივება სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვა, რომელიც თავის მხრივ ორი მრავალსახა ასახვის თანაკეთის სახით წარმოდგინდება. ეს ასახვები გარკვეულ ბუნებრივ პირობებს აკმაყოფილებენ. აგრეთვე, კრიტერიულ სივრცეში მითითებული მრავალსახა ასახვის ინვარიანტული წერტილის მეშვეობით განისაზღვრება ექსტრემალური წერტილი (იმ შემთხვევაში, როდესაც სივრცე კონუსის მეშვეობით ნაწილობრივ დალაგებულია). ეს გარემოება მრავალსახა ასახვათა თვისებების საფუძველზე, კერძოდ, წარმოებულია და კოდიფერენტიალის სტრუქტურიდან გამოდინარე, ექსტრემალური წერტილების დახასიათების საფუძველს იძლევა. აღნიშნული მიდგომა საკმაოდ მოხერხებულია, ვინაიდან ის C-კონუსის სტრუქტურის გარკვევის საშუალებას იძლევა. დგინდება კრიტერიულ სივრცეში მოცემული სიმრავლის ექსტრემალური წერტილების არსებობის პირობები. ძირითადი შედეგები მოყვანილია ნაშრომებში [48, 70, 84, 85, 128, 129].

3.1. მრავალსახა ასახვათა თეორიის კავშირი მომიჯნავე მიმართულებებთან

უკანასკნელ წლებში მკვეთრად გამოიკვეთა მრავალსახა ასახვათა თეორიის ახალი პრობლემა, რაც კლასიკური ანალიზის ბუნებრივ და პერსპექტიულ განზოგადობასთანა დაკავშირებული. აღნიშნული თეორიის ირგვლივ უამრავი პუბლიკაცია არსებობს, ძირითადი იდეები მოყვანილია მონოგრაფიაში [31].

მოცემული თეორია მჭიდრო კავშირშია ექვტორული ოპტიმიზაციის თეორიასთან.

მრავალსახა ასახვათა თეორია თანამედროვე ეტაპზე ფართოდ გამოიყენება მეცნიერებისა და ტექნოლოგიების სხვადასხვა სფეროში. მოცემული თეორიის საფუძველზე აგებული არაწრფივი ანალიზი მრავალი კლასიკური ამოცანის გადაწყვეტის ხელსაყრელ საშუალებად იქცა. განსაკუთრებით უნდა გამოიყოს მრავალსახა ასახვათა თეორიის პროდუქტიულობა ისეთ სამეცნიერო მიმართულებებში, როგორცაა მათემატიკური ეკონომიკა, თამაშთა თეორია, ვარიაციული აღრიცხვა, ოპტიმალური მართვის თეორია და სხვა.

როგორც უკვე იყო აღნიშნული, მონოგრაფიის ერთ-ერთ ძირითად მიზანს არასკალარული ოპტიმიზაციის ცენტრალური პრობლემების გადასაწყვეტად მრავალსახა ასახვის თეორიის, როგორც ძირითადი ინსტრუმენტის, გამოყენება წარმოადგენს. ავტორების აზრით, თუ გავითვალისწინებთ იმ გარემოებას, რომ მრავალკრიტიული ამოცანებისადმი დღემდე არსებულ მრავალ მიდგომათა შორის ძნელია გამოიყოს უფრო ზოგადი და რაციონალური, ზემოაღნიშნული მიდგომა არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანებისადმი საინტერესო უნდა იყოს.

არასკალარული ოპტიმიზაციის ქვეშ იგულისხმება ოპტიმიზაციის ისეთი ამოცანა, რომელშიც კრიტერიული სივრცე არ არის აუცილებლად სასრულგანზომილებიანი. უკვე კლასიკურად ქცეულ მრავალკრიტიული ამოცანებისათვის ეს სივრცე ყოველთვის სასრულგანზომილებიანია. ეს გარემოება ზუსტად მიუთითებს მრავალკრიტიული ამოცანის ამონახსნის ცნებათა მრავალფეროვნებაზე. ამ ცნებათა უმეტესი ნაწილი არ ექვემდებარება განზოგადობას არასასრულგანზომილებიან კრიტერიულ სივრცეზე, ვინაიდან ამ განსაზღვრებებში პრინციპულად ფიგურირებს სასრულგანზომილებიანობის ფაქტორი. მეორე მხრივ, უმეტეს პრაქტიკულ ამოცანებში კრიტერიული სივრცე არ არის სასრულგანზომილებიანი.

ვინაიდან ნებისმიერი არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანა შეიძლება დაყვანილ იქნას კრიტერიულ სივრცეში ექსტრემალურ წერტილთა სიმრავლის ფუნქციონალურ დახასიათებაზე, მოცემული ნაშრომი ასეთ წერტილთა გამოკვლევას ეძღვნება. მოყვანილია ახალი შედეგები.

მონოგრაფიის ეს ნაწილი გარკვეული თვალსაზრისით მჭიდრო კავშირშია შრომებთან [24, 115, 118, 134]. ზოგიერთი მსგავსი შედეგი მიღებული იყო ნაშრომ [92]-ში, კერძოდ, ორი პირის ანტაგონისტური თამაშებისათვის მოგების ვექტორული ფუნქციებით შემოთავაზებული იყო კონუსური უნაგირა წერტილების არსებობის საკმარისი პირობები.

3.2. ღამხმარე ცნებები

მრავალსა ასახვათა თეორიიდან მოვიყვანოთ რამდენიმე ცნება (იხ. [31]).

ვთქვათ, X და Y სიმრავლეებია. $F: X \rightarrow 2^Y$ ასახვას ეწოდება მრავალსახა ასახვა, თუ ნებისმიერი $x \in X$ წერტილი F ასახვის საშუალებით აისახება $F(x)$ ქვესიმრავლეში Y -დან (2^Y აღნიშნავს Y სიმრავლის ყველა ქვესიმრავლეთა სიმრავლეს, ანუ $2^Y = \{A \mid A \subset Y\}$). ქვესიმრავლეს $F(x) \subset Y$ ეწოდება x წერტილის სახე ან F მრავალსახა ასახვის მნიშვნელობა x წერტილში. სიმრავლეს $Dom F = \{x \in X \mid F(x) \neq \emptyset\}$ ეწოდება F -ის ეფექტურობის არე. F ასახვას ეწოდება საკუთრივი, თუ $Dom F \neq \emptyset$. სიმრავლეს $\Gamma(F) = \{(x, y) \in X \times Y \mid y \in F(x)\}$ ეწოდება F მრავალსახა ასახვის გრაფიკი. $\Gamma(F)$ გრაფიკი სრულიად ახასიათებს F მრავალსახა ასახვას. იმ შემთხვევაში, როდესაც X ამოზნექილი სიმრავლეა, F -ს ეწოდება ამოზნექილი, თუ კი $\Gamma(F)$ ამოზნექილია $X \times Y$ დეკარტულ ნამრაველში. თუ F_1 და F_2 ორი მრავალსახა ასახვაა X -დან Y -ში, მაშინ $F = F_1 \cap F_2$ მრავალსახა ასახვა განისაზღვრება შემდეგნაირად:

$$F(x) = F_1(x) \cap F_2(x), \quad \forall x \in X.$$

თუ X წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეა და Q არის არაცარიელი და ამოზნექილი ქვესიმრავლე X -ში, მაშინ $x \in Q$ წერტილისათვის შემდეგ სიმრავლეს

$$T_Q(x) = \overline{\bigcup_{h>0} \frac{1}{h}(Q-x)}$$

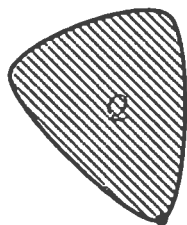
ეწოდება Q სიმრავლის მხები კონუსი x წერტილში. $T_Q(x)$ არის ამოზნექილი, ჩაკეტილი კონუსი X სივრცეში წვეროთი $0 \in X$ წერტილში. თუ $\text{int} Q \neq \emptyset$, მაშინ $\text{int} T_Q(x) \neq \emptyset$ (შემდგომში სიმბოლოებით \bar{Q} , $\text{int} Q$ და $\text{Fr} Q = \bar{Q} \setminus \text{int} Q$ ყველგან, შესაბამისად, აღნიშნულია Q სიმრავლის ჩაკეტვა, შიგა ნაწილი და საზღვარი). ნახ. 3.1-ზე მოყვანილია სიბრტყის $Q \subset E^2$ ქვესიმრავლე გამოყოფილი $x_0 \in Q$ წერტილით, ხოლო ამ სიმრავლის შესაბამისი $T_Q(x_0)$ და $x_0 + T_Q(x_0)$ კონუსები მოყვანილია ნახ. 3.2-ზე.

თუ X ლოკალურად ამოზნექილი წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეა, მაშინ X° სიმბოლოთი აღვნიშნავთ X სივრცის ტოპოლოგიურად დუალურ სივრცეს. ვთქვათ X_0 არაცარიელი ქვესიმრავლეა X სივრცეში, მაშინ შემდეგ სიმრავლეს

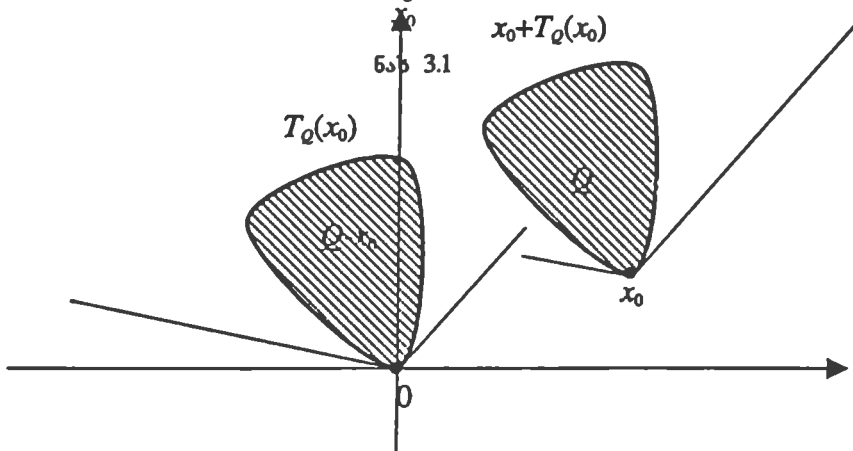
$$X_0^\circ = \{p \in X^\circ \mid \langle p, x \rangle \geq 0, \quad \forall x \in X_0\}$$

ეწოდება არაუარყოფითი ბოლარული კონუსი X_0 სიმრავლისათვის.

$N_Q(x) = -T_Q^*(x)$ კონუსს ეწოდება ნორმალური კონუსი Q სიმრავლისათვის $x \in Q$ წერტილში. თუ X კუსდორფის, ლოკალურად ამოზნექილი, წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეა და Q ამოზნექილი ქვესიმრავლეა X -ში,



ნახ 3.1



ნახ 3.2

მაშინ $\sigma_Q : X^* \rightarrow R \cup \{+\infty\}$ ფუნქციონალს, რომელიც განისაზღვრება ტოლობით

$$\sigma_Q(p) = \sup_{x \in Q} \langle p, x \rangle,$$

Q სიმრავლის საყრდენი ფუნქცია ეწოდება, ხოლო $b(Q) = \text{Dom} \sigma_Q$ სიმრავლეს ეწოდება Q სიმრავლის ბარბიერული კონუსი. თუ X და Y ბანახის სივრცეებია, $F: X \rightarrow 2^Y$ მრავალსახა ასახვაა, ხოლო X^* და Y^* დუალური სივრცეებია შესაბამისად X და Y -თვის, მაშინ $F^*: X^* \rightarrow 2^{Y^*}$ მრავალსახა ასახვას, რომელიც განისაზღვრება პირობით

$$p \in F^*(q) \Leftrightarrow (p, -q) \in b(\Gamma(F))$$

ეწოდება F ასახვის შეუღლებული ასახვა. თუ X და Y ბანახის სივრცეებია, $F: X \rightarrow 2^Y$ ამოზნექილი მრავალსახა ასახვაა, ხოლო $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$, მაშინ $DF(x_0, y_0): X \rightarrow 2^Y$ მრავალსახა ასახვას, რომელიც განისაზღვრება ტოლობით

$$\Gamma(DF(x_0, y_0)) = T_{\Gamma(F)}(x_0, y_0),$$

ეწოდება F მრავალსახა ასახვის წარმოებულო $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ წერტილში. $DF(x_0, y_0)$ მრავალსახა ასახვის შეუღლებულ $DF(x_0, y_0)^*: Y^* \rightarrow 2^{X^*}$ ასახვას ეწოდება $F: X \rightarrow 2^Y$ მრავალსახა ამოზნექილი ასახვის კოდიფერენციალი $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ წერტილში. ადვილი საჩვენებელია შემდეგი იმპლიკაციის სამართლიანობა:

$$p \in DF(x_0, y_0)^*(q) \Leftrightarrow (p, -q) \in b(\Gamma(DF(x_0, y_0))) = N_{\Gamma(F)}(x_0, y_0) = -T_{\Gamma(F)}^*(x_0, y_0).$$

ქვემოთ მოყვანილ მაგალითში წარმოდგენილია ამოზნექილი მრავალსახა ასახვის დიფერენციალისა და კოდიფერენციალის ანალიზური და გეომეტრიული სტრუქტურები.

მაგალითი 3.1 ვთქვათ, რომ $X=Y=E^1$, ხოლო $F:E^1 \rightarrow E^1$ მრავალსახა ასახვა განსაზღვრულია

$$F(x) = \begin{cases} x + [2; 3], & x \in [0; 1], \\ \emptyset, & x \notin [0; 1] \end{cases}$$

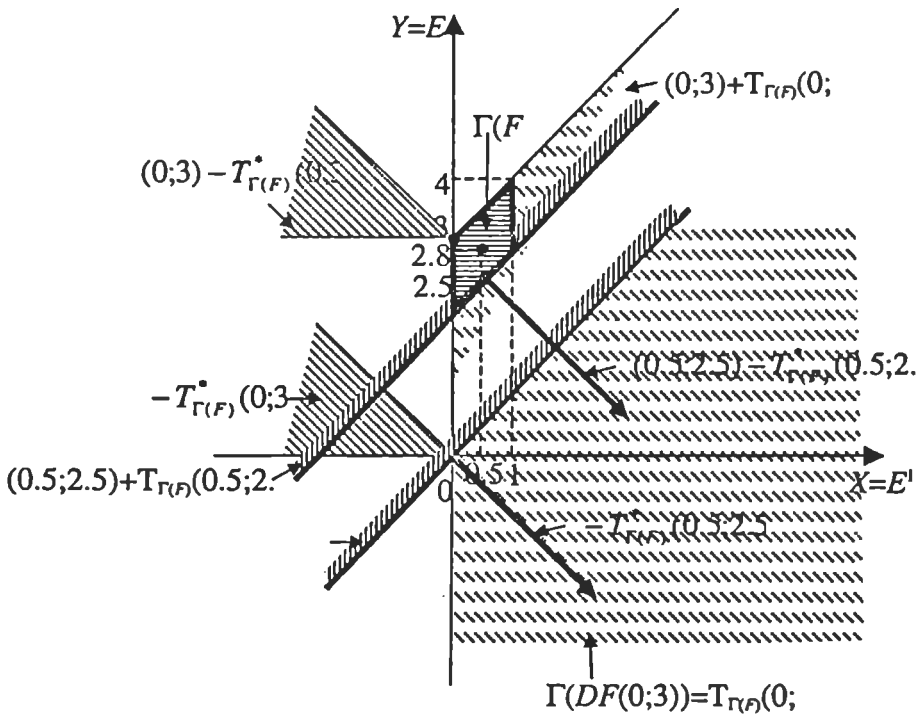
ტოლობით. მაშინ F მრავალსახა ასახვის $\Gamma(F)$ გრაფიკს ექნება ნახ. 3.3-ზე მოცემული სახე. ამ სურათიდან ჩანს, რომ $\Gamma(F)$ ამოზნექილი ქვესიმრავლეა $E^2 = X \times Y$ დეკარტულ ნამრაველში. განვიხილოთ (x_0, y_0) წერტილის მდებარეობის რამდენიმე შემთხვევა $\Gamma(F)$ სიმრავლეში. ცხადია, რომ (x_0, y_0) წერტილი შეიძლება იყოს $\Gamma(F)$ სიმრავლის

1. შიგა წერტილი;
2. სასაზღვრო წერტილი;
3. განაპირა წერტილი.

სხვა ტიპის წერტილები $\Gamma(F)$ სიმრავლეს არც კი გააჩნია. განვიხილოთ ცალ-ცალკე სამივე შესაძლო შემთხვევა.

1. $(x_0, y_0) = (0.5; 2.8)$.

მაშინ (x_0, y_0) წერტილი $\Gamma(F)$ სიმრავლის შიგა წერტილია, ე.ი. $(x_0, y_0) \in \text{int}\Gamma(F)$. ვვაქვს: $T_{\Gamma(F)}(0.5; 2.8) = E^2$. უკანასკნელიდან გამომდინარეობს, რომ $DF(0.5; 2.8)(x) = E^1, \forall x \in E^1$. ხოლო $-T_{\Gamma(F)}^*(0.5; 2.8) = (E^2)^* = \{0\}$, საიდანაც ვასკვნით:



ნახ. 3.3

$$DF(0.5;2.8)^*(q) = \begin{cases} 0, & \text{თუ } q = 0, \\ \emptyset, & \text{თუ } q \neq 0. \end{cases}$$

2. $(x_0, y_0) = (0.5; 2.5)$.

ამ შემთხვევაში (x_0, y_0) წერტილი $\Gamma(F)$ სიმრავლის სასაზღვრო წერტილი, ე.ი. $(x_0, y_0) \in \partial\Gamma(F)$. მაგრამ ეს წერტილი არ არის $\Gamma(F)$ სიმრავლის განაპირა წერტილი. გვაქვს: $T_{\Gamma(F)}(0.5; 2.5) = \{ (x, y) \in E^2 \mid y \geq x \}$. ამიტომ, თუ $E_+^1 = \{ y \in E^1 \mid y \geq 0 \}$, მაშინ

$$DF(0.5; 2.5)(x) = \begin{cases} y + E_+^1, & \text{თუ } x = y, \\ \emptyset, & \text{თუ } x \neq y. \end{cases}$$

გარდა ამისა, $-T_{\Gamma(F)}^*(0.5;2.5) = \{ (q, -p) \in E^2 \mid p = q, q \geq 0 \}$, საიდანაც ვასკენით:

$$DF(0.5;2.5)^*(q) = \begin{cases} -p, & \text{თუ } q = p, \\ \emptyset, & \text{თუ } q \neq p. \end{cases}$$

3. $(x_0, y_0) = (0;3)$.

ამ შემთხვევაში (x_0, y_0) წერტილი არის $\Gamma(F)$ სიმრავლის განაპირა წერტილი. გვაქვს: $T_{\Gamma(F)}(0;3) = \{ (x, y) \in E^2 \mid x \geq 0, y \leq x \}$. მაშინ

$$DF(0;3)(x) = \begin{cases} y - E_+^1, & \text{თუ } x = y, x \geq 0, \\ \emptyset, & \text{თუ } x < 0. \end{cases}$$

გარდა ამისა, $-T_{\Gamma(F)}^*(0;3) = \{ (q, -p) \in E^2 \mid q \leq 0, 0 \leq p \leq -q \}$, საიდანაც ვასკენით:

$$DF(0;3)^*(q) = \begin{cases} [0; -p], & \text{თუ } q = -p, q \leq 0, \\ \emptyset, & \text{თუ } q > 0. \end{cases}$$

3.3. სპეციფიკური მრავალსახა ასახვის ძირითადი თვისებები

ვთქვათ, X არის ბანახის სივრცე, რომელიც ნაწილობრივ დალაგებულია ამოზნექილი, ჩაკეტილი, მასვილი, სხეულოვანი CX კონუსით, ე.ი. $C \cap (-C) = \{0\}$, $\text{int}C \neq \emptyset$. ვთქვათ, Ω ისეთი ამოზნექილი ქვესიმრავლეა X სივრცეში, რომ $\text{int}\Omega \neq \emptyset$. განვიხილოთ $F: X \rightarrow 2^X$ მრავალსახა ასახვა, რომელიც განსაზღვრულია შემდეგი ტოლობით:

$$F(x) = \begin{cases} \Omega \cap (x + C), & x \in \Omega; \\ \emptyset, & x \notin \Omega. \end{cases} \quad (3.1)$$

ვიტყვიან, რომ $x_0 \in \Omega$ წერტილი C -ექსტრემალური წერტილია Ω სიმრავლისათვის, თუ x_0 არის F მრავალსახა ასახვის ინვარიანტული წერტილი, ანუ სამართლიანია $F(x_0) = \{x_0\}$ ტოლობა.

თუ Y ბანახის სივრცეა, L ქვესიმრავლეა Y -ში და $\varphi: L \rightarrow 2^X$ მრავალსახა ასახვაა, მაშინ x_0 ნებისმიერი C -ექსტრემალური წერტილისათვის $\varphi(L) = \Omega$ სიმრავლიდან $y_0 \in \varphi^{-1}(x_0)$ წერტილს არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანის ამონახსენი ეწოდება.

აქაც და შემდგომშიც ვიგულისხმებთ, რომ Ω სიმრავლე არაცარიელი ქვესიმრავლეა X ბანახის სივრცეში.

ცხადია, $\text{Dom}F = \Omega$.

ვაჩვენოთ, რომ F ასახვა, რომელიც განსაზღვრულია (3.1) ტოლობით, არის ამოზნექილი მრავალსახა ასახვა. ვთქვათ, რომ $(x_1, y_1) \in \Gamma(F)$, $(x_2, y_2) \in \Gamma(F)$ და $\alpha \in [0, 1]$, ე.ი. $y_1 \in \Omega \cap (x_1 + C)$, $y_2 \in \Omega \cap (x_2 + C)$. მაშინ $y_1 \in \Omega$, $y_1 \in x_1 + C$, $y_2 \in \Omega$, $y_2 \in x_2 + C$. ამრიგად, $\alpha y_1 \in \alpha x_1 + C$, $(1-\alpha)y_2 \in (1-\alpha)x_2 + C$, ამიტომ $\alpha y_1 + (1-\alpha)y_2 \in \alpha x_1 + (1-\alpha)x_2 + C$, და ასევე $\alpha y_1 + (1-\alpha)y_2 \in \Omega$, $F(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2) = \Omega \cap (\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2 + C)$. ამის გამო, $\alpha y_1 + (1-\alpha)y_2 \in F(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2)$. უკანასკნელი ნიშნავს, რომ $F: X \rightarrow 2^X$ ასახვა ამოზნექილია.

შემოვიღოთ $F_1: X \rightarrow 2^X$ და $F_2: X \rightarrow 2^X$ ორი მრავალსახა ასახვა შემდეგნაირად:

$$F_1(x) = \begin{cases} \Omega, & x \in \Omega; \\ \emptyset, & x \notin \Omega, \end{cases} \quad (3.2)$$

$$F_2(x) = \begin{cases} x + C, & x \in \Omega; \\ \emptyset, & x \notin \Omega. \end{cases} \quad (3.3)$$

ცხადია, რომ სამართლიანია შემდეგი დამოკიდებულებები:

$$F(x) = (F_1 \cap F_2)(x) = F_1(x) \cap F_2(x), \quad (3.4)$$

საიდანაც გამომდინარეობს, რომ:

$$\text{Dom}F(x) = \text{Dom}F_1 = \text{Dom}F_2. \quad (3.5)$$

წმომრჩევა 3.1 თუ $\bar{x} \in \text{int}\Omega$, მაშინ არსებობს ისეთი დადებითი γ რიცხვი, რომ სრულდება შემდეგი პირობა:

$$[F_1(\bar{x} + u_1) - v_1] \cap [F_2(\bar{x} + u_2) - v_2] \neq \emptyset, \quad (3.6)$$

$$\forall (u_1, v_1), \forall (u_2, v_2) \in \gamma B \times \gamma B,$$

სადაც B ერთეულოვანი სფეროა X სივრცეში.

დამტკიცება. თუ $\bar{x} \in \Omega$, მაშინ არსებობს ისეთი დადებითი δ_1 რიცხვი, რომ $\bar{x} + \delta_1 B \subset \Omega$. განვიხილოთ ორი ნებისმიერი, მაგრამ ერთმანეთისაგან განსხვავებული $u_1, u_2 \in \delta_1 B$ ელემენტი. ვინაიდან $\bar{x} + u_1, \bar{x} + u_2 \in \Omega$, ამიტომ F_1 და F_2 მრავალსახა ასახვების (3.2) და (3.3) განსაზღვრების თანახმად ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობებს:

$$F_1(\bar{x} + u_1) = \Omega, \quad (3.7)$$

$$F_2(\bar{x} + u_2) = \bar{x} + u_2 + C. \quad (3.8)$$

ვინაიდან $\bar{x} + \delta_1 B \subset \Omega$, ამიტომ (3.7) ტოლობიდან ვღებულობთ:

$$\bar{x} + \delta_1 B \subset F_1(\bar{x} + u_1). \quad (3.9)$$

რადგანაც $u_2 \in \delta_1 B$ და $\delta_1 B$ ღია სფეროა, ამიტომ არსებობს ისეთი დადებითი δ_2 რიცხვი, რომ $u_2 + \delta_2 B \subset \delta_1 B$. ძეორე მხრივ, რადგანაც $0 \in C$ და $\text{int}C \neq \emptyset$, ამიტომ $\delta_2 B \cap \text{int}C$ თანაკვეთა არაცარიელი ღია სიმრავლეა, ე.ი. არსებობს ისეთი $\bar{u} \in \delta_2 B \cap \text{int}C$ ელემენტი და დადებითი δ_3 რიცხვი, რომ

$$\bar{u} + \delta_3 B \subset \text{int}C \subset C. \quad (3.10)$$

(3.10) ჩართვიდან ვღებულობთ, რომ

$$\bar{x} + u_2 + \bar{u} + \delta_3 B \subset \bar{x} + u_2 + C. \quad (3.11)$$

თუ მხედველობაში მივიღებთ (3.8) ტოლობას, მაშინ (3.11) ჩართვიდან დავასკვნით:

$$\bar{x} + u_2 + \bar{u} + \delta_3 B \subset F_2(\bar{x} + u_2). \quad (3.12)$$

რადგან $\bar{u} \in \delta_2 B$ და $u_2 + \delta_2 B \subset \delta_1 B$, ამიტომ $u_2 + \bar{u} \in \delta_1 B$. მაშინ არსებობს ისეთი დადებითი δ_4 რიცხვი, რომ სამართლიანია ჩართვა

$$u_2 + \bar{u} + \delta_4 B \subset \delta_1 B. \quad (3.13)$$

თუ მხედველობაში მივიღებთ (3.13) ჩართვას, მაშინ (3.9)-დან ვღებულობთ:

$$\bar{x} + u_2 + \bar{u} + \delta_4 B \subset F_1(\bar{x} + u_1). \quad (3.14)$$

ეთქვათ, $\gamma = \min\{\delta_1, \delta_2, \delta_3, \delta_4\}$ და $\bar{y}(u_2) = \bar{x} + u_2 + \bar{u}$ (\bar{y} დამოკიდებულია u_2 -ზე). მაშინ (3.12) და (3.14) ჩართვიდან მივიღებთ:

$$\bar{y}(u_2) + \gamma B \subset F_1(\bar{x} + u_1), \quad \bar{y}(u_2) + \gamma B \subset F_2(\bar{x} + u_2), \quad \forall u_1, u_2 \in \gamma B.$$

ეს ნიშნავს, რომ სამართლიანია (3.6) პირობა. ამით თეორემა დამტკიცებულია.

ლემა 3.1 თუ $\bar{x} \in \text{int } \Omega$, მაშინ $\text{int } F(\bar{x}) \neq \emptyset$.

დამტკიცება. (3.4)-დან გვაქვს

$$\text{int } F(\bar{x}) = \text{int}[F_1(\bar{x}) \cap F_2(\bar{x})].$$

ცხადია,

$$\text{int}[F_1(\bar{x}) \cap F_2(\bar{x})] = \text{int } F_1(\bar{x}) \cap \text{int } F_2(\bar{x}),$$

და თუ გავითვალისწინებთ (3.2) და (3.3)-ს, გვქვება

$$\text{int } F_1(\bar{x}) \cap \text{int } F_2(\bar{x}) = (\text{int } \Omega) \cap \text{int}(\bar{x} + C).$$

მაგრამ $\bar{x} \in \text{int } \Omega \subset \Omega$, და ამის გამო სრულდება შემდეგი პირობა:

$$(\text{int } \Omega) \cap \text{int}(\bar{x} + C) = (\text{int } \Omega) \cap \{\bar{x} + \text{int } C\}. \quad (3.15)$$

ვინაიდან $\text{int } \Omega \neq \emptyset$, $\text{int } C \neq \emptyset$ და $\bar{x} \in \text{int } \Omega$, მაშინ (3.15)-დან გამომდინარეობს:

$$(\text{int } \Omega) \cap \text{int}(\bar{x} + C) \neq \emptyset.$$

ამრიგად, მიღებული ტოლობათა ერთობლიობიდან ვასკენით, რომ $\text{int } F(\bar{x}) \neq \emptyset$. ამით ლემა დამტკიცებულია.

ლემა 3.2 თუ $\bar{x} \in \text{int } \Omega$, მაშინ $0 \in \text{int}(F_1 - F_2)(\bar{x})$.

დამტკიცება. დავუშვათ, $\bar{x} \in \text{int } \Omega$. ლემა 3.1-ის თანახმად გვაქვს $\text{int } F(\bar{x}) \neq \emptyset$, ამიტომ $\text{int } F_1(\bar{x}) \cap \text{int } F_2(\bar{x}) \neq \emptyset$.

ამდენად, არსებობს ისეთი \bar{y} , რომ $\bar{y} \in \text{int } F_1(\bar{x})$ და $\bar{y} \in \text{int } F_2(\bar{x})$. ამიტომ

$$0 = \bar{y} - \bar{y} \in \text{int } F_1(\bar{x}) - \text{int } F_2(\bar{x}).$$

თუ ვისარგებლებთ იმ ფაქტით, რომ A და B სიმრავლეთა ამოზნექილობიდან გამომდინარეობს $\text{int } A + B = \text{int}(A + B)$ ტოლობა (იხ. [119]), მაშინ ვლგებულობთ:

$$\begin{aligned} \text{int } F_1(\bar{x}) - \text{int } F_2(\bar{x}) &= \text{int } F_1(\bar{x}) + \text{int}(-F_2(\bar{x})) = \\ &= \text{int}(F_1(\bar{x}) + (-F_2(\bar{x}))) = \text{int}(F_1 - F_2)(\bar{x}), \end{aligned}$$

რადგან $F_1(\bar{x})$ და $F_2(\bar{x})$ ამოზნექილი სიმრავლეებია.

ყოველივე ამის გამო, $0 \in \text{int}(F_1 - F_2)(\bar{x})$. ამით დამტკიცება დასრულებულია.

შენიშვნა 3.1 ნებისმიერი $x \in \Omega$ წერტილი არის $F : X \rightarrow 2^X$ მრავალსახა ასახვის უძრავი წერტილი, ე.ი. $x \in F(x)$, $\forall x \in \text{Dom } F$. ამის გამო, თუ $\bar{x} \in \Omega$ ისეთი წერტილია, რომ $F(\bar{x})$ შედგება ერთადერთი წერტილისაგან, მაშინ $F(\bar{x}) = \{\bar{x}\}$.

ამ შენიშვნაში \bar{x} არის Ω სიმრავლის სასაზღვრო წერტილი. მართლაც, თუ დაეუშვებთ საწინააღმდეგოს, კერძოდ, რომ \bar{x} არ არის Ω სიმრავლის სასაზღვრო წერტილი, მაშინ უნდა შესრულდეს $\bar{x} \in \text{int} \Omega$ პირობა, რადგან $\bar{x} \in \Omega$. ამ შემთხვევაში ლემა 3.1-ის თანახმად, $\text{int} F(\bar{x}) \neq \emptyset$, ე.ი., $F(\bar{x})$ არ შეიძლება შედგებოდეს ერთადერთი ელემენტისაგან.

ამრიგად, გვაქვს

$$\begin{aligned} \Gamma(F_1) &= \{(x, y) \in X \times X \mid y \in F_1(x)\} = \{(x, y) \in \Omega \times X \mid \\ &\quad | y \in F_1(x)\} = \{(x, y) \in \Omega \times X \mid y \in \Omega\} = \\ &= \{(x, y) \in \Omega \times \Omega\} = \Omega \times \Omega, \end{aligned} \quad (3.16)$$

$$\begin{aligned} \Gamma(F_2) &= \{(x, y) \in X \times X \mid y \in F_2(x)\} = \{(x, y) \in \Omega \times X \mid \\ &\quad | y \in F_2(x)\} = \{(x, y) \in \Omega \times X \mid y \in x + C\} = \\ &= \{(x, y) \in \Omega \times X \mid y - x \in C\} = \{(x, x + z) \in \Omega \times X \mid z \in C\}. \end{aligned} \quad (3.17)$$

რადგან Ω და C ჩაკეტილი სიმრავლეებია X სივრცეში, ამიტომ უშუალოდ (3.16) და (3.17) ტოლობებიდან გამომდინარეობს $\Gamma(F_1)$ -ი და $\Gamma(F_2)$ -ი სიმრავლეების ჩაკეტილობა $X \times X$ დეკარტულ ნამრაველში. ასევე ცხადია, რომ

$$\Gamma(F) = \Gamma(F_1) \cap \Gamma(F_2). \quad (3.18)$$

შენიშვნა 3.2 თუ $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ და $x_0 \in \Omega$, მაშინ შესაძლოა მოიძებნოს ისეთი ელემენტი $z_0 \in C$, რომ $y_0 = x_0 + z_0 \in \text{int} \Omega$.

ამრიგად, იმ შემთხვევაში, როდესაც საქმე გვაქვს F მრავალსახა ასახვის გრაფიკის რომელიმე წერტილთან, ყოველთვის ვიგულისხმებთ, რომ $(x_0, x_0 + z_0) \in \Omega \times \Omega$ რომელიმე $z_0 \in C$ წერტილისათვის.

3.4. სპეციფიკური მრავალსახა ასახვის წარმოებული და კოდიფერენციალი

ამ პარაგრაფში ზემოთ განსაზღვრულ ცნებებზე დაყრდნობით დავადგენთ სპეციფიკური F მრავალსახა ასახვის დიფერენციალისა და კოდიფერენციალის ანალიზურ სტრუქტურებს. მათ საფუძველზე შემდგომში მიღებული იქნება არასკალარული ოპტიმიზაციის აუცილებელი პირობები.

როგორც 3.2 პარაგრაფში იყო განსაზღვრული თუ X წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეა და Q არის არაცარიელი და ამოზნექილი ქვესიმრავლე X -ში, მაშინ $x \in Q$ წერტილისათვის შემდეგ სიმრავლეს

$$T_Q(x) = \bigcup_{h>0} \frac{1}{h}(Q-x)$$

ეწოდება Q სიმრავლის მხები კონუსი x წერტილში. მხები კონუსის შეუღლებულ კონუს აქვს სახე:

$$T_Q^*(x) = \{p \in X^* \mid \langle p, x \rangle \geq 0, \forall x \in T_Q(x)\}.$$

ვთქვათ, X წარმოადგენს ბანახის სივრცეს. $L(X, X)$ სიმბოლოთი აღვნიშნოთ X სივრციდან X -ში წრფივ უწყვეტ ოპერატორთა წრფივი სივრცე.

ადგილი აქვს შემდეგ დებულებას:

თეორემა 3.2 ვთქვათ, X ბანახის სივრცეა, Ω არის X -ის ამოზნექილი კომპაქტური ქვესიმრავლე, ხოლო C ამოზნექილი და ჩაკეტილი კონუსია X -ში. დავუშვათ, $A \in L(X, X)$, ხოლო $Q : X \rightarrow 2^X$ მრავალსახა ასახვაა, რომელიც მოცემულია პირობით

$$Q(x) = \begin{cases} Ax + C, & x \in \Omega, \\ \emptyset, & x \notin \Omega. \end{cases} \quad (3.19)$$

მაშინ ნებისმიერი $(x_0, y_0) \in \Gamma(Q)$ და $u \in X$, $q \in X^*$ -თვის ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობებს:

$$DQ(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} Au + T_C(y_0 - Ax_0), & u \in T_\Omega(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_\Omega(x_0), \end{cases} \quad (3.20)$$

$$DQ(x_0, y_0)^*(q) = \begin{cases} A^*q - T_\Omega^*(x_0), & q \in T_C^*(y_0 - Ax_0), \\ \emptyset, & q \notin T_C^*(y_0 - Ax_0). \end{cases} \quad (3.21)$$

დამტკიცება. ვინაიდან Ω და C წარმოადგენენ X სივრცის ამოზნექილ და ჩაკეტილ ქვესიმრავლეებს, ხოლო A წრფივი უწყვეტი ოპერატორია X -დან X -ში, ადვილი საჩვენებელია, რომ $Q : X \rightarrow 2^X$ მრავალსახა ასახვა ჩაკეტილი და ამოზნექილია, ხოლო მისი $\Gamma(Q)$ გრაფიკი ამოზნექილი და ჩაკეტილი სიმრავლეა $X \times X$ დეკარტულ ნამრავლში.

პირველ რიგში დავამტკიცოთ (3.20) ტოლობის სამართლიანობა. ვთქვათ, $(x_0, y_0) \in \Gamma(Q)$, $u \in X$. წარმოებულის განსაზღვრიდან გამომდინარეობს:

$$v \in DQ(x_0, y_0)(u) \Leftrightarrow (u, v) \in T_{\Gamma(Q)}(x_0, y_0).$$

ეს უკანასკნელი ნიშნავს, რომ არსებობს წერტილთა ორი ისეთი მიმდევრობა $\{u_n\} \subset X$, $\{v_n\} \subset X$, და რიცხვთა მიმდევრობა $\{h_n\}$, $h_n > 0$, რომ

$$u_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} u, \quad v_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} v, \quad (x_0 + h_n u_n, y_0 + h_n v_n) \in \Gamma(Q), \quad \forall n \in N.$$

Q ასახვის (3.19) განსაზღვრის თანახმად ეს უკანასკნელი ნიშნავს:

$$x_0 + h_n u_n \in \Omega, \quad \forall n \in N, \quad (3.22)$$

$$y_0 + h_n v_n \in A(x_0 + h_n u_n) + C, \quad \forall n \in N. \quad (3.23)$$

(3.23) ჩართვიდან გამომდინარეობს:

$$y_0 - Ax_0 + h_n(v_n - Au_n) \in C, \quad \forall n \in N. \quad (3.24)$$

ვინაიდან $x_0 \in \Omega$, $u_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} u$, და Ω კომპაქტურია, (3.22) პირობიდან გამომდინარეობს $\{h_n\}$ -ის კრებადობა რომელიმე ნამდვილი რიცხვისაკენ. მაშინ $T_{\Omega}(x_0)$

კონუსის განსაზღვრის თანახმად, ვლუბულობთ, რომ $u \in T_{\Omega}(x_0)$. მეორე მხრივ, რადგან A წრფივი უწყვეტი ოპერატორია X სივრციდან X -ში და აგრეთვე $u_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} u$, $v_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} v$, ამიტომ შეგვიძლია დავასკვნათ, რომ

$$v_n - Au_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} v - Au.$$

რადგან $(x_0, y_0) \in \Gamma(Q)$, ამიტომ $y_0 - Ax_0 \in C$. $T_C(y_0 - Ax_0)$ კონუსის განსაზღვრის თანახმად (3.24) ჩართვიდან ვასკვნით: $v - Au \in T_C(y_0 - Ax_0)$. ამ უკანასკნელიდან გამომდინარეობს შემდეგი დებულება:

თუ $u \in T_{\Omega}(x_0)$, მაშინ

$$v \in DQ(x_0, y_0)(u) \Rightarrow v \in Au + T_C(y_0 - Ax_0). \quad (3.25)$$

მეორე მხრივ, ადვილი საჩვენებელია, რომ $\text{Dom} DQ(x_0, y_0) \subset T_{\Omega}(x_0)$. ამიტომ, თუ $u \notin T_{\Omega}(x_0)$, მაშინ ეფექტურობის არის განსაზღვრიდან გამომდინარეობს:

$$u \notin \text{Dom} DQ(x_0, y_0) \Leftrightarrow DQ(x_0, y_0)(u) = \emptyset. \quad (3.26)$$

ვაჩვენოთ (3.25)-ის საწინააღმდეგო ჩართვის სამართლიანობა. მსხვილი კონუსის განმარტებიდან გვაქვს:

$$\begin{aligned} & u \in T_{\Omega}(x_0), \quad v \in Au + T_C(y_0 - Ax_0) \Rightarrow \\ & \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \exists \{u_n\} \subset X, \{\tau_n\}, \tau_n > 0, u_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} u, x_0 + \tau_n u_n \in \Omega, \forall n \in N, \\ \exists \{w_n\} \subset X, \{\gamma_n\}, \gamma_n > 0, w_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} v - Au, y_0 - Ax_0 + \gamma_n w_n \in C, \forall n \in N. \end{array} \right. \end{aligned} \quad (3.27)$$

დავუშვათ, $h_n = \min\{\tau_n, \gamma_n\}$, $v_n = w_n + Au_n$, $\forall n \in N$. რადგან $w_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} v - Au$ და $A \in L(X, X)$, ცხადია, რომ $v_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} v$. (3.27)-დან მივიღებთ:

$$\begin{cases} \exists \{u_n\} \subset X, \{h_n\}, h_n > 0, u_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} u, x_0 + h_n u_n \in \Omega, \forall n \in N, \\ \exists \{v_n\} \subset X, \{h_n\}, h_n > 0, v_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} v, y_0 - Ax_0 + h_n(v_n - Au_n) \in C, \forall n \in N. \end{cases}$$

ამ უკანასკნელისა და Q მრავალსახა ასახვის განსაზღვრის თანახმად სა-მართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$(x_0 + h_n u_n, y_0 + h_n v_n) \in \Gamma(Q), \forall n \in N. \quad (3.28)$$

ამგვარად, არსებობს ისეთი $\{(u_n, v_n)\} \subset X \times X$ წერტილთა მიმდევრობა და $\{h_n\}$, $h_n > 0$, რიცხვთა მიმდევრობა, რომ $(u_n, v_n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} (u, v)$ და სრულდება

(3.28) პირობა. მაშინ, რადგან $(x_0, y_0) \in \Gamma(Q)$, სრულდება ჩართვა $(u, v) \in T_{\Gamma(Q)}(x_0, y_0)$. ამ ფაქტიდან პირდაპირ გამომდინარეობს:

$$v \in DQ(x_0, y_0)(u), \quad \forall u \in T_{\Omega}(x_0). \quad (3.29)$$

(3.25), (3.26) და (3.29)-დან გამომდინარეობს:

$$DQ(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} Au + T_C(y_0 - Ax_0), & u \in T_{\Omega}(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_{\Omega}(x_0), \end{cases} \quad \forall (x_0, y_0) \in \Gamma(Q), \forall u \in X.$$

ამით ტოლობა (3.20) დამტკიცებულია.

ახლა დავამტკიცოთ (3.21) ტოლობის სამართლიანობა.

(3.20) ტოლობიდან გამომდინარეობს:

$$\begin{aligned} \Gamma(DQ(x_0, y_0)) &= \{(u, v) \in T_{\Omega}(x_0) \times X \mid v - Au \in T_C(y_0 - Ax_0)\} = \\ &= \{(u, w + Au) \in T_{\Omega}(x_0) \times X \mid w \in T_C(y_0 - Ax_0)\} = T_{\Gamma(Q)}(x_0, y_0). \end{aligned} \quad (3.30)$$

მეორე მხრივ, კოლიფერენციალის განსაზღვრის თანახმად გვაქვს:

$$p \in DQ(x_0, y_0)^{\circ}(q) \Leftrightarrow \langle p, -q \rangle \in -T_{\Gamma(Q)}^{\circ}(x_0, y_0).$$

თუ გავითვალისწინებთ (3.30)-ს, ამ უკანასკნელიდან გამომდინარეობს:

$$\begin{aligned} p \in DQ(x_0, y_0)^{\circ}(q) &\Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \langle p, u \rangle - \langle q, w + Au \rangle = \langle p - A^{\circ}q, u \rangle - \langle q, w \rangle \geq 0, \\ &\quad \forall u \in T_{\Omega}(x_0), \forall w \in T_C(y_0 - Ax_0). \end{aligned} \quad (3.31)$$

შევნიშნოთ, რომ $T_{\Omega}(x_0)$ და $T_C(y_0 - Ax_0)$ ამოზნექილი და ჩაკეტილი კონუსებია X სივრცეში. პირველ რიგში განვიხილოთ შემთხვევა, როდესაც $q \in T_C^{\circ}(y_0 - Ax_0)$. მაშინ აღნიშნული $q \in X^{\circ}$ -თვის შეიძლება შევარჩიოთ ისე-

თი $v = v(q) \in T_C(y_0 - Ax_0)$, რომ $\langle q, v(q) \rangle < 0$. რადგან ნებისმიერი დადებითი ϵ -თვის ვეპყვს $w(p) \in T_C(y_0 - Ax_0)$, ამიტომ ნებისმიერი $p \in X^*$ ფუნქციონალისათვის შევიძლია შევარჩიოთ ϵ -ის ისეთი მნიშვნელობა, რომ (3.31) უტოლობის მარჯვენა მხარე დაირღვეს. ეს კი თავის მხრივ ნიშნავს, რომ $p \in DQ(x_0, y_0)^*(q)$, ე.ი. თუ $q \in T_C^*(y_0 - Ax_0)$, მაშინ $DQ(x_0, y_0)^*(q) = \emptyset$. ამის გარდა, რადგან $T_\Omega(x_0)$ და $T_C(y_0 - Ax_0)$ ამოზნექილი და ჩაკეტილი კონუსებია, პირობა (3.31)-ის მარჯვენა მხარეში სრულდება მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როდესაც შესრულებულია შემდეგი დამოკიდებულებები:

$$p - A^*q \in -T_\Omega^*(x_0), \quad q \in T_C^*(y_0 - Ax_0).$$

ე.ი. ვლუბლობა:

$$DQ(x_0, y_0)^*(q) = \begin{cases} A^*q - T_\Omega^*(x_0), & q \in T_C^*(y_0 - Ax_0), \\ \emptyset, & q \notin T_C^*(y_0 - Ax_0). \end{cases}$$

ამრიგად, (3.21) ტოლობა დამტკიცებულია. ამით თეორემის დამტკიცება დასრულებულია.

(3.19)-ით ტოლობით განსაზღვრული $Q: X \rightarrow 2^X$ მრავალსახა სახვისათვის დამტკიცებული თეორემა ((3.20) და (3.21) ფორმულები) ცხადი სახით იძლევა მისი წარმოებულისა და კოდიფერენციალის ანალიზურ სტრუქტურას.

ლემა 3.3. ნებისმიერი $(x_0, y_0) \in \Gamma(F_2)$ წერტილისათვის და $u \in X, q \in X^*$ ელემენტებისათვის სრულდება შემდეგი ტოლობები:

$$DF_2(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} u + T_C(y_0 - Ax_0), & u \in T_\Omega(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_\Omega(x_0), \end{cases} \quad (3.32)$$

$$DF_2(x_0, y_0)^*(q) = \begin{cases} q - T_\Omega^*(x_0), & q \in T_C^*(y_0 - Ax_0), \\ \emptyset, & q \notin T_C^*(y_0 - Ax_0). \end{cases} \quad (3.33)$$

დამტკიცება. დამტკიცებისათვის საკმარისია ვისარგებლოთ თეორემა 3.2-ით, რომელშიც $A \in L(X, X)$ ოპერატორის ნაცვლად უნდა ჩავსვათ E იგივერი ოპერატორი და გავიხსენოთ ის გარემოება, რომ $E^* \in L(X, X)$ აგრეთვე იგივერი ოპერატორია X^* სივრციდან X^* სივრცეში. ამით ლემა დამტკიცებულია.

თეორემა 3.3. ნებისმიერი $(x_0, y_0) \in \Gamma(F_1)$ და $u \in X, q \in X^*$ ელემენტებისათვის სრულდება შემდეგი ტოლობები:

$$DF_1(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} T_\Omega(y_0), & u \in T_\Omega(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_\Omega(x_0), \end{cases} \quad (3.34)$$

$$DF_1(x_0, y_0)^*(q) = \begin{cases} -T_\Omega^*(x_0), & q \in T_\Omega^*(y_0), \\ \emptyset, & q \notin T_\Omega^*(y_0). \end{cases} \quad (3.35)$$

დამტკიცება. (3.16) ტოლობის თანახმად ვეპყვს $\Gamma(F_1) = \Omega \times \Omega$. ამიტომ

$$\begin{aligned} v &\in DF_1(x_0, y_0)(u) \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow (u, v) &\in T_{\Gamma(F_1)}(x_0, y_0) = T_{\text{int}\Omega}(x_0, y_0) = T_{\Omega}(x_0, y_0) \times T_{\Omega}(x_0, y_0), \\ u \in T_{\Omega}(x_0) &\Leftrightarrow u \notin \text{Dom}DF_1(x_0, y_0) \Leftrightarrow DF_1(x_0, y_0)(u) = \emptyset, \end{aligned}$$

ე.ი.,

$$DF_1(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} T_{\Omega}(y_0), & u \in T_{\Omega}(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_{\Omega}(x_0). \end{cases}$$

ამგვარად, (3.34) ტოლობა დამტკიცებულია. დავამტკიცოთ ახლა (3.35) ტოლობის სამართლიანობა. ზემოთ მოყვანილი ფაქტიდან გამომდინარეობს:

$$\Gamma(DF_1(x_0, y_0)) = \{(u, v) \in T_{\Omega}(x_0) \times T_{\Omega}(y_0)\} = T_{\Gamma(F_1)}(x_0, y_0),$$

$$p \in DF_1(x_0, y_0)^*(q) \Leftrightarrow (p, -q) \in -T_{\Gamma(F_1)}^*(x_0, y_0).$$

ეს კი, თავის მხრივ, ნიშნავს

$$\langle p, u \rangle - \langle q, v \rangle \leq 0, \forall u \in T_{\Omega}(x_0), \forall v \in T_{\Omega}(y_0).$$

რადგან $T_{\Omega}(x_0)$ და $T_{\Omega}(y_0)$ ამოზნექილი, ჩაკეტილი კონუსებია X სივრცეში, ზემოთ მოყვანილ უტოლობას ადგილი აქვს მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როდესაც $p \in -T_{\Omega}^*(x_0)$ და $q \in T_{\Omega}^*(y_0)$. თუ $q \notin T_{\Omega}^*(y_0)$, მაშინ, ცხადია, $DF_1(x_0, y_0)^*(q) = \emptyset$. ამრიგად,

$$DF_1(x_0, y_0)^*(q) = \begin{cases} -T_{\Omega}^*(x_0), & q \in T_{\Omega}^*(y_0), \\ \emptyset, & q \notin T_{\Omega}^*(y_0). \end{cases}$$

ამით დამტკიცება დასრულებულია.

ლემა 3.3 და თეორემა 3.3 ფაქტიურად გვაძლევენ F მრავალსახა ასახვის დიფერენციალისა და კოდიფერენციალის განსაზღვრის საშუალებას ცხადი სახით.

თეორემა 3.4. თუ $\text{int}\Omega \neq \emptyset$, მაშინ სამართლიანია შემდეგი ჩართვები:

$$(0, 0) \in \text{int}(\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)), \quad (3.36)$$

$$(0, 0) \in \text{int}(T_{\Gamma(F_1)}(x_0, y_0) - T_{\Gamma(F_2)}(x_0, y_0)), \quad \forall (x_0, y_0) \in \Gamma(F). \quad (3.37)$$

დამტკიცება. თავიდან ვაჩვენოთ, რომ სამართლიანია (3.36) ჩართვა. რადგან $\text{int}\Omega \neq \emptyset$, ამიტომ არსებობს $\bar{x} \in \text{int}\Omega$. ლემა 3.1-ის თანახმად გვაქვს, რომ $\text{int}F(\bar{x}) \neq \emptyset$, საიდანაც გამომდინარეობს $\bar{y} \in \text{int}F(\bar{x}) \subset F(\bar{x}) = F_1(\bar{x}) \cap F_2(\bar{x})$ ელემენტის არსებობა. ამგვარად,

$$(0, 0) = (\bar{x}, \bar{y}) - (\bar{x}, \bar{y}) \in \Gamma(F_1) - \Gamma(F_2).$$

რადგან $\bar{x} \in \text{int}\Omega$, ამიტომ $(x, y) \in X \times X$ ნებისმიერი წყვილისათვის არსებობს ისეთი დადებითი \bar{s} რიცხვი, რომ

$$\bar{x} + sx \in \text{int}\Omega, \quad \forall s \in [0, \bar{s}],$$

ასევე არსებობს ისეთი \bar{t} რიცხვი, რომ

$$tx \in \text{int}(F_1 - F_2)(\bar{x}), \quad \forall t \in [0, \bar{t}],$$

ვინაიდან ლემა 3.2-ის თანახმად $0 \in \text{int}(F_1 - F_2)(\bar{x})$.

თქვით, $d = \min(\bar{x}, \bar{t})$, მაშინ ზემოთ მოყვანილი მსჯელობიდან გამომდინარეობს შემდეგი ჩართების სამართლიანობა:

$$\bar{x} + tx \in \text{int} Q, \quad \forall t \in [0, \delta],$$

$$tx \in \text{int}(F_1 - F_2)(\bar{x}), \quad \forall t \in [0, \delta]. \quad (3.38)$$

აქედან, F_1 ასახვის განსაზღვრის გათვალისწინებით, გამომდინარეობს ტოლობები:

$$F_1(\bar{x} + tx) = \Omega = F_1(\bar{x}).$$

(3.38) დამოკიდებულებიდან გამომდინარეობს შემდეგი ჩართვა:

$$tx \subset (F_1 - F_2)(\bar{x}) = F_1(\bar{x}) - F_2(\bar{x}), \quad \forall t \in [0, \delta].$$

ამიტომ, არსებობს ისეთი ორი z_1, z_2 ვექტორი, რომ

$$z_1 \in F_1(\bar{x}) = F_1(\bar{x} + tx), \quad z_2 \in F_2(\bar{x})$$

და

$$tx = z_1 - z_2.$$

ამგვარად,

$$\begin{aligned} (0,0) + t(x, y) &= (tx, ty) = (\bar{x} + tx - \bar{x}, y_1 - y_2) = \\ &= (\bar{x} + tx, y_1) - (\bar{x}, y_2) \in \Gamma(F_1) - \Gamma(F_2), \quad \forall t \in [0, \delta]. \end{aligned}$$

აქედან გამომდინარეობს, რომ $(0,0) \in \text{cor}(\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2))$ ¹.

ვინაიდან $\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)$ ამოზნექილი სიმრავლეა, ამიტომ

$$\text{cor}(\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)) = \text{int}(\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)).$$

აქედან

$$(0,0) \in \text{int}(\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)).$$

ახლა ვაჩვენოთ, რომ სამართლიანია (3.37) ჩართვა. თავიდან შევნიშნოთ, რომ (3.18) ტოლობის თანახმად $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ ჩართვას ადგილი აქვს მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როდესაც $(x_0, y_0) \in \Gamma(F_1)$ და $(x_0, y_0) \in \Gamma(F_2)$. მეორე მხრივ, მზები კონუსის განსაზღვრიდან გამომდინარეობს:

$$\Gamma(F_1) \subset (x_0, y_0) + T_{\Gamma(F_1)}(x_0, y_0),$$

$$\Gamma(F_2) \subset (x_0, y_0) + T_{\Gamma(F_2)}(x_0, y_0).$$

აქედან ვლებულობთ:

$$\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2) \subset T_{\Gamma(F_1)}(x_0, y_0) - T_{\Gamma(F_2)}(x_0, y_0). \quad (3.39)$$

¹cor $Q - Q$ სიმრავლის ალგებრული შიგა ნაწილი.

რადგან $\text{int}[\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)] \subset \Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)$, (3.36) და (3.39)-ის გამოყენებით, მივიღებთ (3.37)-ს. თეორემა დამტკიცებულია.

შენიშვნა 3.3. ვინაიდან სამართლიანია ტოლობები

$$\Gamma(DF_1(x_0, y_0)) = T_{\Gamma(F_1)}(x_0, y_0),$$

$$\Gamma(DF_2(x_0, y_0)) = T_{\Gamma(F_2)}(x_0, y_0),$$

ამიტომ ნებისმიერი $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ წერტილისათვის ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$(0, 0) \in \text{int}[\Gamma(DF_1(x_0, y_0)) - \Gamma(DF_2(x_0, y_0))]. \quad (3.40)$$

თეორემა 3.5. ნებისმიერი $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ წერტილისათვის და ნებისმიერი $u \in X$ ელემენტისათვის სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$\begin{aligned} DF(x_0, y_0)(u) &= DF_1(x_0, y_0)(u) \cap DF_2(x_0, y_0)(u) = \\ &= \begin{cases} T_{\Omega}(y_0) \cap [u + T_C(y_0 - x_0)], & u \in T_{\Omega}(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_{\Omega}(x_0). \end{cases} \end{aligned}$$

დამტკიცება. ცხადია, რომ

$$\Gamma(DF(x_0, y_0)) = T_{\Gamma(F)}(x_0, y_0) = T_{\Gamma(F_1) \cap \Gamma(F_2)}(x_0, y_0).$$

რადგან $\Gamma(F_1)$ და $\Gamma(F_2)$ ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლეებია $X \times X$ დეკარტულ ნამრავლში, ამიტომ თეორემა 3.4-ის თანახმად გვაქვება:

$$(0, 0) \in \text{int}(\Gamma(F_1) - \Gamma(F_2)).$$

ცნობილი ფაქტის გამოყენებით (იხ. [31]), ვღებულობთ შემდეგ ტოლობებს:

$$\begin{aligned} T_{\Gamma(F_1) \cap \Gamma(F_2)}(x_0, y_0) &= T_{\Gamma(F_1)}(x_0, y_0) \cap T_{\Gamma(F_2)}(x_0, y_0) = \\ &= \Gamma(DF_1(x_0, y_0)) \cap \Gamma(DF_2(x_0, y_0)) = \\ &= \Pi[DF_1(x_0, y_0) \cap DF_2(x_0, y_0)]. \end{aligned}$$

აქედან კი ვასკვნით:

$$DF(x_0, y_0) = DF_1(x_0, y_0) \cap DF_2(x_0, y_0).$$

(3.32)-ისა და (3.34)-ის გამოყენებით ვღებულობთ:

$$DF(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} T_{\Omega}(y_0) \cap [u + T_C(y_0 - x_0)], & u \in T_{\Omega}(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_{\Omega}(x_0). \end{cases}$$

თეორემა დამტკიცებულია.

დამტკიცებული თეორემით საბოლოოდ დადგინდა F მრავალსახა ასახვის დიფერენციალის სტრუქტურა.

თეორემა 3.6. ნებისმიერი $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ წერტილისათვის და $q \in X^*$ ელემენტისათვის სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$DF(x_0, y_0)^\circ(q) = DF_1(x_0, y_0)^\circ(q_1) + DF_2(x_0, y_0)^\circ(q_2), \quad (3.41)$$

სადაც $q = q_1 + q_2$.

დამტკიცება. რადგან $DF_1(x_0, y_0), DF_2(x_0, y_0) : X \rightarrow 2^X$ ამონუნექილი და ჩაკეტილი მრავალსახა ასახვებია, ამიტომ სრულდება (3.40) ჩართვა. მაშინ, ცნობილი ფაქტის გათვალისწინებით (იხ. [31]), მივიღებთ (3.41) ტოლობას. თეორემა დამტკიცებულია.

ამ თეორემით დადგინდა F მრავალსახა ასახვის კოდიფერენციალის ანალიზური სტრუქტურაც.

ამრიგად, საბოლოოდ ვლებულობთ შემდეგ თანაფარდობებს:

$$DF_1(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} T_\Omega(y_0), & u \in T_\Omega(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_\Omega(x_0), \end{cases} \quad (3.42)$$

$$DF_2(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} u + T_C(y_0 - Ax_0), & u \in T_\Omega(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_\Omega(x_0), \end{cases} \quad (3.43)$$

$$DF_1(x_0, y_0)^*(q_1) = \begin{cases} -T_\Omega^*(x_0), & q_1 \in T_\Omega^*(y_0), \\ \emptyset, & q_1 \notin T_\Omega^*(y_0), \end{cases} \quad (3.44)$$

$$DF_2(x_0, y_0)^*(q_2) = \begin{cases} q_2 - T_\Omega^*(x_0), & q_2 \in T_C^*(y_0 - Ax_0), \\ \emptyset, & q_2 \notin T_C^*(y_0 - Ax_0), \end{cases} \quad (3.45)$$

$$\begin{cases} F(x) = F_1(x) \cap F_2(x), \\ (x_0, y_0) \in \Gamma(F) \end{cases} \Leftrightarrow (x_0, y_0) \in \Gamma(F_1), (x_0, y_0) \in \Gamma(F_2). \quad (3.46)$$

თეორემა 3.5-ის თანახმად

$$DF(x_0, y_0)(u) = \begin{cases} T_\Omega(y_0) \cap [u + T_C(y_0 - x_0)], & u \in T_\Omega(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_\Omega(x_0). \end{cases} \quad (3.47)$$

თეორემა 3.6-ის თანახმად

$$DF(x_0, y_0)^*(q) = DF_1(x_0, y_0)^*(q_1) + DF_2(x_0, y_0)^*(q_2), \quad q = q_1 + q_2. \quad (3.48)$$

თუ მხედველობაში მივიღებთ შენიშვნა 3.2-ს, იმ შემთხვევაში, როდესაც $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$, შეიძლება მოვძებნოთ ისეთი $z_0 \in C$ ვექტორი, რომ $y_0 = x_0 + z_0$ და $x_0 + z_0 \in \Omega, x_0 \in \Omega$. ამგვარად, ვლებულობთ შემდეგ თანაფარდობებს:

$$DF_1(x_0, x_0 + z_0)^*(q_1) = \begin{cases} -T_\Omega^*(x_0), & q_1 \in T_\Omega^*(x_0 + z_0), \\ \emptyset, & q_1 \notin T_\Omega^*(x_0 + z_0), \end{cases} \quad (3.49)$$

$$DF_2(x_0, x_0 + z_0)^*(q_2) = \begin{cases} q_2 - T_\Omega^*(x_0), & q_2 \in T_C^*(z_0), \\ \emptyset, & q_2 \notin T_C^*(z_0). \end{cases}$$

მიღებული თანაფარდობები არსებითად გამოყენებული იქნება მომდევნო პარაგრაფებში.

3.5. მხები კონუსის ერთი თვისება

არასკალარული ოპტიმიზაციის კონუსური ოპტიმალობის აუცილებელი პირობების მისაღებად დაგეგმარდება მხები კონუსის ერთი თვისება F მრავალსაზა ასახვის ინვარიანტულ წერტილთან დაკავშირებით.

თეორემა 3.7. თუ $F(x_0) = \{x_0\}$, მაშინ სამართლიანია ტოლობა:

$$\text{int}T_{\Omega}(x_0) \cap C = \emptyset. \quad (3.50)$$

დამტკიცება. რადგან Ω ამოზნექილი და ჩაკეტილი სიმრავლეა X სივრცეში არაცარიელი შივა ნაწილით, ამიტომ, ცნობილი ფაქტის თანახმად (იხ. [31]), გვაქვს $\text{int}T_{\Omega}(x_0) \neq \emptyset$, ამასთან სრულდება პირობა

$$\text{int}T_{\Omega}(x_0) = \bigcup_{h>0} \frac{1}{h}(\text{int}\Omega - x_0). \quad (3.51)$$

დავუშვათ საწინააღმდეგო, ე.ი., ჩავთვლით, რომ სამართლიანია შემდეგი თანაფარდობა:

$$\text{int}T_{\Omega}(x_0) \cap C \neq \emptyset.$$

მაშინ არსებობს z ელემენტი, რომელიც აკმაყოფილებს $z \in \text{int}T_{\Omega}(x_0) \cap C$ პირობას. (3.51) ტოლობიდან მივიღებთ: არსებობს ისეთი \bar{h} ელემენტი, რომ

$z \in \left(\frac{1}{\bar{h}}\right)(\text{int}\Omega - x_0)$. აქედან შეგვიძლია გავაკეთოთ დასკვნა: მოიძებნება ისეთი $\bar{x} \in \text{int}\Omega$, რომლისთვისაც სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$\bar{h}z = \bar{x} - x_0. \quad (3.52)$$

რადგან C კონუსია, $z \in C$ და $\bar{h} > 0$, ამიტომ (3.52)-დან ვღებულობთ:

$$\bar{x} - x_0 \in C. \quad (3.53)$$

მეორე მხრივ, სამართლიანია $\text{int}\Omega \subset \Omega$ ჩართვა, ამიტომ

$$\bar{x} \in \Omega. \quad (3.54)$$

(3.52) და (3.53) პირობებიდან ვღებულობთ შემდეგ ჩართვას:

$$\bar{x} \in \Omega \cap (x_0 + C). \quad (3.55)$$

ახლა გავითვალისწინოთ ის გარემოება, რომ x_0 არის Ω სიმრავლის სასაზღვრო წერტილი. რადგან $\bar{x} \in \text{int}\Omega$, ამიტომ $\bar{x} \neq x_0$. ე.ი., შეგვიძლია დავასკვნათ: არსებობს ისეთი $\bar{x} \in \Omega$ წერტილი, რომ $\bar{x} \neq x_0$ და $\bar{x} \in F(x_0)$. (ეს ფაქტი აშკარაა, (3.55) ჩართვიდან გამომდინარე). ეს კი ეწინააღმდეგება $F(x_0) = \{x_0\}$ პირობას. თეორემა დამტკიცებულია.

შენიშვნა 3.4. თეორემა 3.7 სამართლიანია მაშინაც, როდესაც X წარმოადგენს ნორმირებულ სივრცეს.

იმისდამოუხედავად, რომ დამტკიცებული თეორემა 3.7 დამხმარე ხასიათისაა ჩვენი კონკრეტული მიზნისათვის, მას გააჩნია თავისთავადი ინტერესიც.

3.6. კონუსური ოპტიმალობის პირობები

წინასწარ შევნიშნოთ, რომ თუ $x_0 \in \Omega$ წარმოადგენს F მრავალსახა ასახვის ინვარიანტულ წერტილს, მაშინ სინამდვილეში x_0 არის Ω სიმრავლის C -მინიმალური წერტილი პარეტოს აზრით. თუ x_0 აკმაყოფილებს $F(x_0) = \Omega$ ტოლობას, მაშინ x_0 -ს ეწოდება Ω სიმრავლის აბსოლუტური C -მინიმალური წერტილი.

ამ შენიშვნის თანახმად, დებულება, რომელიც წარმოადგენს $F(x_0) = \{x_0\}$ ან $F(x_0) = \Omega$ ტოლობიდან მიღებულ შედეგს, იქნება კონუსური ოპტიმალობის აუცილებელი პირობა, შესაბამისი აზრით.

თეორემა 3.6-ის თანახმად სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$\text{Dom}[DF(x_0, x_0 + z_0)]^\circ = \text{Dom}[DF_1(x_0, x_0 + z_0)]^\circ + \text{Dom}[DF_2(x_0, x_0 + z_0)]^\circ.$$

მაგრამ (3.49) პირობის თანახმად ადგილი აქვს ტოლობებს

$$\text{Dom}[DF_1(x_0, x_0 + z_0)]^\circ = T_\Omega^\circ(x_0 + z_0),$$

$$\text{Dom}[DF_2(x_0, x_0 + z_0)]^\circ = T_C^\circ(z_0).$$

ამგვარად, შეგვიძლია დავასკვნათ:

$$\text{Dom}[DF(x_0, x_0 + z_0)]^\circ = T_\Omega^\circ(x_0 + z_0) + T_C^\circ(z_0).$$

აგრეთვე, შევნიშნოთ, რომ ადგილი აქვს ჩართვას

$$T_\Omega^\circ(x_0 + z_0) \cap T_C^\circ(z_0) \subset T_\Omega^\circ(x_0 + z_0) + T_C^\circ(z_0).$$

თეორემა 3.6-ისა და (3.49) ტოლობის თანახმად მივიღებთ, რომ სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$DF(x_0, x_0 + z_0)^\circ(q_1 + q_2) = \begin{cases} q_2 - (T_\Omega^\circ(x_0) + T_\Omega^\circ(x_0)), & q_1 + q_2 \in T_\Omega^\circ(z_0 + x_0) + T_C^\circ(z_0), \\ \emptyset, & q_1 + q_2 \notin T_\Omega^\circ(z_0 + x_0) + T_C^\circ(z_0). \end{cases} \quad (3.56)$$

ახლა შევნიშნოთ, რომ $T_\Omega^\circ(x_0)$ არის ჩაკეტილი კონუსი X° სივრცეში და $0 \in T_\Omega^\circ(x_0)$, მაშინ $T_\Omega^\circ(x_0) + T_\Omega^\circ(x_0) = T_\Omega^\circ(x_0)$. ამის გარდა, თუ მხედველობაში მივიღებთ იმ გარემოებას, რომ $DF_1(x_0, x_0 + z_0)^\circ$ მულტივი მრავალსახა ასახვაა თავის ეფექტურობის არეში და, აგრეთვე, იმას, რომ $0 \in DF_1(x_0, x_0 + z_0)^\circ$, ზოგადობის შეუზღუდავად შეგვიძლია დავუშვათ ტოლობა (3.56)-ში, რომ $q_1 = 0$. ამ შენიშვნის გათვალისწინებით, თუ დავუშვებთ, რომ $q_2 = q$, მივიღებთ, რომ სრულდება შემდეგი თანაფარდობა:

$$DF(x_0, x_0 + z_0)^*(q) = \begin{cases} q - T_{\Omega}^*(x_0), & q \in T_C^*(z_0), \\ \emptyset, & q \notin T_C^*(z_0). \end{cases} \quad (3.57)$$

თუ დავეშვებით, რომ $z_0=0$ და გავითვალისწინებთ $T_C^*(x_0) = C^*$ ტოლობას, მაშინ (3.57)-დან ვრწმუნდებით შემდეგი თანაფარდობის ჭეშმარიტებაში:

$$DF(x_0, x_0)^*(q) = \begin{cases} q - T_{\Omega}^*(x_0), & q \in C^*, \\ \emptyset, & q \notin C^* \end{cases} \quad (3.58)$$

(3.47)-დან გამომდინარეობს შემდეგი ტოლობა:

$$DF(x_0, x_0 + z_0)(u) = \begin{cases} T_{\Omega}(x_0 + z_0) \cap [u + T_C(z_0)], & u \in T_{\Omega}(x_0), \\ \emptyset, & u \notin T_{\Omega}(x_0). \end{cases} \quad (3.59)$$

ცხადია,

$$u + T_C(z_0) \subset T_{\Omega}(x_0) + T_C(z_0), \quad \forall u \in T_{\Omega}(x_0). \quad (3.60)$$

ვინაიდან $DF(x_0, x_0 + z_0)(u) = \emptyset, \forall u \notin T_{\Omega}(x_0)$, (3.59) და (3.60)-დან გამომდინარეობს ჩართვა

$$DF(x_0, x_0 + z_0)(u) \subset T_{\Omega}(x_0 + z_0) \cap [T_{\Omega}(x_0) + T_C(z_0)], \quad \forall u \in X. \quad (3.61)$$

(3.50)-ის თანახმად მივიღებთ:

$$\overline{T_{\Omega}(x_0) + T_C(z_0)} \subset \overline{T_{\Omega}(x_0) + T_C(z_0)} = T_{\Omega+C}(x_0 + z_0). \quad (3.62)$$

თუ მხედველობაში მივიღებთ (3.61) და (3.62) თანაფარდობებს, საბოლოოდ გვექნება:

$$DF(x_0, x_0 + z_0)(u) \subset T_{\Omega}(x_0 + z_0) \cap T_{\Omega+C}(x_0 + z_0), \quad \forall u \in X. \quad (3.63)$$

ლემმა 3.4. ვთქვათ, $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ და

$$F(x) \subset y_0 + C, \quad \forall x \in \Omega. \quad (3.64)$$

მაშინ ადგილი აქვს ჩართვას

$$\Omega \subset y_0 + C \subset x_0 + C, \quad \forall x \in \Omega \quad (3.65)$$

და, ამასთანავე, სრულდება შემდეგი ტოლობა:

$$F(x_0) = \Omega. \quad (3.66)$$

დამტკიცება. ნებისმიერი $x \in \Omega$ წერტილისათვის $x \in F(x)$, ამიტომ (3.64) ჩართვიდან ვლებულობთ $x \in y_0 + C$. მაშინ

$$\Omega \subset y_0 + C. \quad (3.67)$$

მეორე მხრივ,

$$\begin{aligned} y_0 + C &\subset F(x_0) + C = \\ &= \{\Omega \cap (x_0 + C)\} + C \subset x_0 + C + C \subset x_0 + C, \quad \forall x \in \Omega \end{aligned} \quad (3.68)$$

(3.67) და (3.68)-დან უშუალოდ გამომდინარეობს (3.65)-ის სამართლიანობა. (3.65)-დან, კერძოდ, ვლებულობთ:

$$\Omega \subset x_0 + C. \quad (3.69)$$

ენაიდან $F(x_0) = \Omega \cap (x_0 + C)$, შეგვიძლია დავასკვნათ, რომ სრულდება (3.66) ტოლობა. ლემა დამტკიცებულია.

დამტკიცებულ ლემაში x_0 წარმოადგენს Ω სიმრავლის აბსოლუტური მინიმუმის წერტილს.

შენიშვნა 3.5. ცხადია, რომ ადგილი აქვს შემდეგ იმპლიკაციას:

$$F(x_0) = \Omega \Leftrightarrow \Omega \subset x_0 + C. \quad (3.70)$$

თეორემა 3.8. ვთქვათ, $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$. დავუშვათ, რომ სრულდება პირობა

$$F(x) \subset y_0 + C, \quad \forall x \in \Omega. \quad (3.71)$$

მაშინ ადგილი აქვს ჩართვას:

$$DF(x_0, y_0)(u) \subset C, \quad \forall u \in X. \quad (3.72)$$

დამტკიცება. ლემა 3.4-დან გამომდინარეობს, რომ $\Omega \subset y_0 + C$. ენაიდან $y_0 \in F(x_0) \subset \Omega$ და C ჩაკეტილი კონუსია, ამიტომ

$$T_{\Omega}(y_0) \subset T_{y_0+C}(y_0 + 0) \subset \overline{T_{\{y_0\}}(y_0) + T_C(0)} = \overline{0 + C} = C.$$

ამრიგად,

$$T_{\Omega}(y_0) \subset C. \quad (3.73)$$

თუ კვლავ ვისარგებლებთ ლემა 3.4-ით, მაშინ მივიღებთ $\Omega \subset x_0 + C$, და რადგან $x_0 \in \Omega$, (3.73)-ის დამტკიცების ანალოგიურად შეგვიძლია ვარაუდოთ, რომ ადგილი აქვს ჩართვას

$$T_{\Omega}(x_0) \subset C. \quad (3.74)$$

ენაიდან $y_0 \in F(x_0)$, შეგვიძლია ვიპოვოთ ისეთი $z_0 \in C$ ვექტორი, რომ $y_0 = x_0 + z_0 \in F(x_0)$. ამიტომ გვაქვს:

$$T_{\Omega+C}(y_0) = T_{\Omega+C}(x_0 + z_0) \subset \overline{T_{\Omega}(x_0) + T_C(z_0)}. \quad (3.75)$$

მაშინ (3.74) და (3.75) ჩართვებიდან გამომდინარეობს, რომ, აგრეთვე, სრულდება შემდეგი ჩართვა:

$$T_{\Omega+C}(y_0) \subset \overline{C + T_C(z_0)}. \quad (3.76)$$

რადგან C ამოზნექილი კონუსია, გვაქვს

$$C \subset T_C(z_0). \quad (3.77)$$

ამგვარად, გვაქვს $C + T_C(z_0) \subset T_C(z_0) + T_C(z_0) \subset T_C(z_0)$ ჩართვები და ამიტომ

$$\overline{C + T_C(z_0)} \subset \overline{T_C(z_0)} \subset T_C(z_0).$$

ამის გამო ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$T_{\Omega+C}(y_0) = T_{\Omega+C}(x_0 + z_0) \subset T_C(z_0). \quad (3.78)$$

მაშინ (3.63), (3.73) და (3.78)-ის გათვალისწინებით მივიღებთ:

$$DF(x_0, y_0)(u) \subset T_{\Omega}(y_0) \cap T_{\Omega+C}(y_0) \subset C \cap T_C(z_0), \quad \forall u \in X.$$

(3.77)-ის თანახმად გვაქვს $C \cap T_C(z_0) = C$, $\forall z_0 \in C$. ამიტომ აქედან გამოდინარეობს (3.72) ჩართვა. თეორემა დამტკიცებულია.

ლემა 3.5. თუ $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$, მაშინ ადგილი აქვს ჩართვას

$$F(x) - y_0 \subset DF(x_0, y_0)(x - x_0), \quad \forall x \in \Omega \quad (3.79)$$

დამტკიცება. გვაქვს $\Omega - x_0 \subset T_{\Omega}(x_0)$ ჩართვა. ამიტომ ნებისმიერი $x \in \Omega$ -თვის $u = x - x_0 \subset T_{\Omega}(x_0)$. თეორემა 3.5-დან ვლევულობთ შემდეგ ტოლობას:

$$T_{\Omega}(y_0) \cap [x - x_0 + T_C(y_0 - x_0)] = DF(x_0, y_0)(x - x_0).$$

მეორე მხრივ, ვინაიდან $\Omega - y_0 \subset T_{\Omega}(y_0)$ და $F(x) \subset \Omega$, $\forall x \in \Omega$, გვექნება შემდეგი ჩართვა:

$$F(x) - y_0 \subset T_{\Omega}(y_0), \quad \forall x \in \Omega \quad (3.80)$$

ამის გარდა,

$$F(x) \subset x + C \subset x + y_0 - x_0 + T_C(y_0 - x_0), \quad \forall x \in \Omega,$$

და, ამგვარად,

$$F(x) - y_0 \subset x - x_0 + T_C(y_0 - x_0), \quad \forall x \in \Omega. \quad (3.81)$$

(3.80) და (3.81) ჩართვებიდან გამოდინარეობს:

$$\begin{aligned} F(x) - y_0 &\subset T_{\Omega}(y_0) \cap [x - x_0 + T_C(y_0 - x_0)] = \\ &= DF(x_0, y_0)(x - x_0), \quad \forall x \in \Omega. \end{aligned}$$

ლემა დამტკიცებულია.

თეორემა 3.9. თუ $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$ და

$$DF(x_0, y_0)(u) \subset C, \quad \forall u \in X,$$

მაშინ ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$F(x) \subset y_0 + C, \quad \forall x \in \Omega.$$

დამტკიცება. ნებისმიერი $x \in \Omega$ -თვის განვიხილოთ $u = x - x_0 \in X$. რადგან $DF(x_0, y_0)(x - x_0) \subset C$, მაშინ, თუ ვისარგებლებთ ლემა 3.5-ით, მივიღებთ ჩართვას:

$$F(x) - y_0 \subset DF(x_0, y_0)(x - x_0) \subset C, \quad \forall x \in \Omega,$$

რაც ნიშნავს $F(x) \subset y_0 + C$ ჩართვის სამართლიანობას ნებისმიერი $x \in \Omega$ ელემენტისათვის. ამგვარად, თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 3.8 და 3.9-დან უშუალოდ გამოდინარეობს

თეორემა 3.10. თუ $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$, მაშინ ადგილი აქვს ექვივალენტობას

$$F(x) \subset y_0 + C, \quad \forall x \in \Omega \Leftrightarrow DF(x_0, y_0)(u) \subset C, \quad \forall u \in X.$$

გავიხსენოთ, რომ ამოზნექილი და ჩაკეტილი $C \subset X$ კონუსი მახვილია, თუ სრულდება $C \cap (-C) = \{0\}$ პირობა.

თეორემა 3.11 ეთქვათ, C მახვილი კონუსია X სივრცეში და $(x_0, y_0) \in \Gamma(F)$. მაშინ სამართლიანია შემდეგი იმპლიკაცია:

$$F(x) \subset y_0 + C, \forall x \in \Omega \Leftrightarrow y_0 = x_0, F(x_0) = \Omega.$$

დამტკიცება. დაეუშვათ, $F(x) \subset y_0 + C, \forall x \in \Omega$. ლემა 3.3-დან გამომდინარეობს, რომ $\Omega \subset x_0 + C, F(x_0) = \Omega$, ამიტომ $y_0 - x_0 \in C, x_0 - y_0 \in C$. ვინაიდან C მახვილია, ამიტომ $x_0 = y_0$ და $F(x_0) = \Omega$.

დავამტკიცოთ საწინააღმდეგო. ეთქვათ, $y_0 = x_0$ და $F(x_0) = \Omega$. მაშინ $\Omega \subset y_0 + C$ და $F(x) \subset y_0 + C, \forall x \in \Omega$. თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 3.11 სინამდვილეში ახასიათებს Ω სიმრავლის აბსოლუტური მინიმუმის წერტილს F მრავალსახა ასახვის დიფერენციალის საშუალებით.

ვინაიდან $(x_0, y_0) \in \Gamma(F), \forall x \in \Omega$, თეორემა 3.11-დან ვლდებულობთ:

$$F(x) \subset x_0 + C, \forall x \in \Omega \Leftrightarrow F(x_0) = \Omega. \quad (3.82)$$

(3.82) იმპლიკაციის გამოყენებით თეორემა 3.10-დან ვასკენით:

$$DF(x_0, x_0)(u) \subset C, \forall u \in X \Leftrightarrow F(x_0) = \Omega. \quad (3.83)$$

შენიშვნა 3.6. ის პირობა, რომ არსებობს $x_0 \in \Omega$ ელემენტი, რომელიც აკმაყოფილებს $F(x_0) = \Omega$ ტოლობას, ხშირად ირლევება. ამ პირობის შესრულება დამოკიდებულია Ω ამოზნექილი სიმრავლისა და C ამოზნექილი კონუსის სტრუქტურაზე. ამ თვალსაზრისით, ეს პირობა უფრო მკაცრია, ვიდრე პირობა, რომ არსებობს ისეთი $x_0 \in \Omega$ წერტილი, რომლისთვისაც ადგილი აქვს $F(x_0) = \{x_0\}$ ტოლობას.

ზემოთ დამტკიცებული თეორემები წარმოადგენენ კონუსური ოპტიმალობის აუცილებელ პირობებს.

3.7. თეორემა ინვარიანტული წერტილის არსებობის შესახებ

შევნიშნოთ, რომ C და $-C$ კონუსები ტოპოლოგიური თვისებებით ერთმანეთისაგან არ განსხვავდებიან. ამიტომაც, ყველა ზემოთ მოყვანილი ფაქტი, რომელშიც ფიგურირებს C კონუსი, სამართლიანია $-C$ კონუსისთვისაც. კერძოდ, თუ შემოვიღებთ აღნიშვნას $F_- = F_1 \cap F_2^-$, სადაც $F_2^- : X \rightarrow 2^X$ მრავალსახა ასახვა განსაზღვრულია ტოლობით

$$F_2^-(x) = \begin{cases} x - C, & x \in \Omega, \\ \emptyset, & x \notin \Omega. \end{cases}$$

და თუ მხედველობაში მივიღებთ იმ გარემოებას, რომ $(-C)^{\circ} = -C^{\circ}$, მაშინ (3.58) ტოლობა შეიძლება გადაეწეროს შემდეგი სახით:

$$DF_-(x_0, x_0)^{\circ}(q) = \begin{cases} q - T_{\Omega}^{\circ}(x_0), & q \in -C^{\circ}, \\ \emptyset, & q \notin -C^{\circ}. \end{cases} \quad (3.84)$$

თეორემა 3.12 თუ $F(x_0) = \{x_0\}$, მაშინ არსებობს ისეთი $q \in -C^{\circ} \setminus \{0\}$ ვექტორი, რომ $0 \in DF_-(x_0, x_0)^{\circ}(q)$.

ღამბჰიციება. განვიხილოთ სიმრავლე

$$K = T_{\Omega}(x_0) - C.$$

ვინაიდან $T_{\Omega}(x_0)$ და C ამოზნექილი კონუსებია X სივრცეში, ადვილი საჩვენებელია, რომ K ასევე ამოზნექილი კონუსია X სივრცეში. მეორე მხრივ, $\text{int} \Omega \neq \emptyset$, საიდანაც გამომდინარეობს, რომ $\text{int} T_{\Omega}(x_0) \neq \emptyset$. იმის გამო, რომ $0 \in C$, სამართლიანია $T_{\Omega}(x_0) \subset K$ ჩართვა. ამგვარად, ვასკენით, რომ $\text{int} K \neq \emptyset$. ამიტომ K ამოზნექილი კონუსია X სივრცეში არაცარიელი შიგა ნაწილით.

ახლა ვაჩვენოთ, რომ $K \neq X$. მართლაც, დაუშვათ, $\bar{x} \in \text{int} T_{\Omega}(x_0)$. ვაჩვენოთ, რომ $\bar{x} \notin K$. დაუშვათ საწინააღმდეგო. მაშინ შეიძლება მოიძებნოს ისეთი $x \in T_{\Omega}(x_0)$ და $y \in C$ ორი ვექტორი, რომ $y = \bar{x} + x$. ვინაიდან $T_{\Omega}(x_0)$ ამოზნექილი კონუსია, $\bar{x} \in \text{int} T_{\Omega}(x_0)$ და $x \in T_{\Omega}(x_0)$. ამიტომ, $y \in \text{int} T_{\Omega}(x_0)$. რადგან $y \in C$, წინა ჩართვიდან შეგვიძლია დავასკვნათ: $\text{int} T_{\Omega}(x_0) \cap C \neq \emptyset$. მაგრამ თეორემის პირობის თანახმად $F(x_0) = \{x_0\}$. მაშინ თეორემა 3.7-დან გამომდინარეობს, რომ $\text{int} T_{\Omega}(x_0) \cap C = \emptyset$. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს იმ ფაქტს, რომ $\bar{x} \notin K$. აქედან კი გამომდინარეობს: $\bar{x} \in X \setminus K$. ეს კი იმას ნიშნავს, რომ $K \neq X$.

ახლა შევნიშნოთ, რომ $T_{\Omega}(x_0)$ და $-C$ ამოზნექილი კონუსებია X სივრცეში. ამიტომ ცნობილი ფაქტის თანახმად, ადვილი აქვს ტოლობებს

$$(T_{\Omega}(x_0) - C)^{\circ} = K^{\circ} = (-C)^{\circ} \cap T_{\Omega}^{\circ}(x_0).$$

რადგან $K \neq X$ და $\text{int}K \neq \emptyset$, K° არ შეიძლება იგივეურად ემთხვეოდეს $\{0\}$ სიმრავლეს. ამიტომ არსებობს ისეთი $q \in (-C)^\circ \cap T_\Omega^\circ(x_0)$ ვექტორი, რომ $q \neq 0$, ანუ არსებობს ისეთი $q \in -C^\circ \setminus \{0\}$, რომ $q \in T_\Omega^\circ(x_0)$. ამგვარად, ვასკენით: $0 \in q - T_\Omega^\circ(x_0)$. მაშინ, (3.84) ტოლობის გამოყენებით, ეს უკანასკნელი ჩართვა ნიშნავს იმას, რომ $0 \in DF(x_0, x_0)^\circ(q)$, სადაც $q \in -C^\circ \setminus \{0\}$. თეორემა დამტკიცებულია.

დამტკიცებული თეორემა წარმოადგენს კონუსური ოპტიმალობის ერთ-ერთ აუცილებელ პირობას პარეტოს აზრით ექსტრემალური x_0 წერტილისათვის.

თეორემა 3.13. დაეუშვათ, არსებობს ისეთი $x_0 \in \Omega$ წერტილი, რომ $F(x_0) = \{x_0\}$. მაშინ მოიძებნება ისეთი არანულოვანი წრფივი უწყვეტი $q \in X^\circ$ ფუნქციონალი, რომლისთვისაც სრულდება შემდეგი თანაფარდობა:

$$q \in -C^\circ \cap T_\Omega^\circ(x_0).$$

დამტკიცება. თუ მხედველობაში მივიღებთ (3.84) ტოლობას, მაშინ თეორემის დამტკიცება უშუალოდ გამომდინარეობს თეორემა 3.12-დან.

შენიშვნა 3.7. სრულდება შემდეგი ჩართვა:

$$\Omega - x_0 \subset T_\Omega(x_0).$$

აქედან ვასკენით: $T_\Omega^\circ(x_0) \subset (\Omega - x_0)^\circ$. ამიტომ, თეორემა 3.13-ის პირობებში, აგრეთვე, სრულდება შემდეგი ჩართვა:

$$-q \in C^\circ \cap (\Omega - x_0)^\circ.$$

იხმის კითხვა: რა პირობებში არსებობს $x_0 \in \Omega$ წერტილი, რომელიც აკმაყოფილებს $F(x_0) = \{x_0\}$ ტოლობას? ამ კითხვაზე პასუხს გავცემთ თეორემა 3.14-ში.

ვთქვათ, X წრფივი სივრცეა, ხოლო Q არის X -ის არაცარიელი ქვესიმრავლე. $\bar{q} \in Q$ წერტილს ეწოდება Q სიმრავლის კიდურა წერტილი, თუ არ არსებობს ღია ინტერვალის ბოლოებით Q -ში, რომელიც შეიცავს \bar{q} წერტილს. ბანახის X სივრცეს ეწოდება მკაცრად ამოზნექილი, თუ $x, y \in B$, $x \neq y$ პირობები უზრუნველყოფენ $\|x + y\| < 2$ უტოლობას, სადაც B ჩაკეტილი ერთეულოვანი სფეროა X -ში.

ლემა 3.6. ვთქვათ, X მკაცრად ამოზნექილი ბანახის სივრცეა, Q ამოზნექილი კომპაქტური ქვესიმრავლეა X -ში, ხოლო $\bar{x} \in X \setminus Q$. მაშინ არსებობს ისეთი $\bar{q} \in Q$ წერტილი, რომელიც წარმოადგენს Q -ს კიდურა წერტილს და აკმაყოფილებს ექსტრემალურ ტოლობას:

$$\sup_{q \in Q} \|q - \bar{x}\| = \|\bar{q} - \bar{x}\|. \quad (3.85)$$

დამტკიცება. ვინაიდან პირობის თანახმად Q კომპაქტური ქვესიმრავლეა X -ში, ხოლო $\|\cdot\|: X \rightarrow E_+^1 \cup \{+\infty\}$ უწყვეტი ფუნქციაა Q -ში, არსებობს $\bar{q} \in Q$, რომელიც აკმაყოფილებს (3.85) ტოლობას [67]. გასაგებია, რომ \bar{q} არის Q სიმრავლის საზღვრის წერტილი. მართლაც, თუ $\text{int} Q = \emptyset$, მაშინ Q -ს ყველა წერტილი სასაზღვროა, და, ამგვარად, \bar{q} არის სასაზღვრო წერტილი. დავუშვათ, რომ $\text{int} Q \neq \emptyset$ და $\bar{q} \in \text{int} Q$. მაშინ მოიძებნება ისეთი დადებითი γ რიცხვი, რომლისთვისაც სრულდება $\bar{q} + \gamma B \subset Q$ ჩართვა. მეორე მხრივ, ყოველთვის შეიძლება შერჩეული იქნეს იმდენად მცირე $\tau > 0$ რიცხვი, რომლისთვისაც სამართლიანი იქნება $\bar{q} + \tau(\bar{q} - \bar{x}) \in \bar{q} + \gamma B$ ჩართვა. მაშინ, ტოლობა (3.85)-ს თანახმად ვლბულობთ:

$$\|\bar{q} + \tau(\bar{q} - \bar{x}) - \bar{x}\| = (1 + \tau)\|\bar{q} - \bar{x}\| \leq \|\bar{q} - \bar{x}\|. \quad (3.86)$$

რადგან $\bar{x} \notin Q$, გვაქვს $\|\bar{q} - \bar{x}\| \neq 0$. გავითვალისწინებთ რა, რომ τ დადებითია, ვრწმუნდებით, რომ უტოლობა (3.86) წინააღმდეგობრივია. ეს კი იმას ნიშნავს, რომ სამართლიანია $\bar{q} \in FrQ$ ჩართვა. ამის გარდა,

$\|\cdot\|: X \rightarrow E_+^1 \cup \{+\infty\}$ ასახვა ამოზნექილია და სასრულმნიშვნელობებიანია Q -ზე, ამდენად, $\bar{q} \in \text{int} \text{Dom}\|\cdot\|$. კარგად ცნობილი ფაქტის თანახმად [60], $\|\cdot\|: X \rightarrow E_+^1 \cup \{+\infty\}$ ასახვა სუბდიფერენცირებადია $\bar{q} \in FrQ$ წერტილში. ეს კი იმას ნიშნავს, რომ არსებობს $x^* \in X^*$ ფუნქციონალი, რომელიც აკმაყოფილებს შემდეგ უტოლობას:

$$\langle x^*, q - \bar{q} \rangle + \|\bar{q} - \bar{x}\| \leq \|q - \bar{x}\|, \forall q \in X \quad (3.87)$$

განვიხილოთ $H = \{q \in X \mid \langle x^*, q - \bar{q} \rangle = 0\}$ ჰიპერსიბრტყე. გასაგებია, რომ $\bar{q} \in H$. ვინაიდან (3.87) სრულდება ნებისმიერი $q \in X$ -თვის, კერძოდ Q სიმრავლეზე. (3.85) თანახმად $\|q - \bar{x}\| \leq \|\bar{q} - \bar{x}\|, \forall q \in Q$. ამდენად, (3.87)-დან ვლბულობთ: $\langle x^*, q - \bar{q} \rangle \leq 0, \forall q \in Q$. გასაგებია, რომ x^* არ შეიძლება იყოს ნულოვანი, ვინაიდან წინააღმდეგ შემთხვევაში შესრულდებოდა $\|\bar{q} - \bar{x}\| \leq \|q - \bar{x}\|, \forall q \in X$, უტოლობა, რომელიც არ არის სამართლიანი იმ მიზეზის გამო, რომ $\bar{q} \neq \bar{x}$. ამდენად, x^* არის საყრდენი ფუნქციონალი, ხოლო H - საყრდენი ჰიპერსიბრტყე Q სიმრავლისათვის $\bar{q} \in Q$ წერტილში.

დავუშვათ, რომ \bar{q} არ არის Q სიმრავლის კიდურა წერტილი. მაშინ არსებობს ისეთი ორი განსხვავებული $q_1, q_2 \in Q$ წერტილი, რომ ღია (q_1, q_2) ინტერვალი მოიცავს \bar{q} წერტილს. რადგან Q სიმრავლე ამოზნექი-

ღია, არცერთი ამ წერტილებიდან არ შეიძლება იყოს Q -ს შიგა წერტილი, ვინაიდან წინააღმდეგ შემთხვევაში, ერთ-ერთი შემდეგი სამი (q_1, q_2) , (q_1, q_2) , (q_1, q_2) ინტერვალიდან, რომელთაგანაც თითოეული შეიცავს \bar{q} წერტილს, მთლიანად განთავსდებოდა $\text{int} Q$ -ში, რაც შეუძლებელია $\bar{q} \in \text{Fr} Q$ ჩართვის თანახმად. ამრიგად, $q_1, q_2 \in H$ ბოლო ჩართვიდან გამომდინარეობს, რომ $q_1, q_2 \in H \cap Q$. ამდენად, (3.87)-დან ვლტოლობობა:

$$\|\bar{q} - \bar{x}\| \leq \|q - \bar{x}\|, \quad \forall q \in (q_1, q_2). \quad (3.88)$$

ვინაიდან (q_1, q_2) ინტერვალის ნებისმიერი ელემენტი შეიძლება იყოს წარმოდგენილი $tq_1 + (1-t)q_2$ ამოზნექილი კომბინაციის სახით, სადაც $t \in (0, 1)$, (3.88) შეიძლება ჩაიწეროს შემდეგნაირად:

$$\|\bar{q} - \bar{x}\| \leq \|tq_1 + (1-t)q_2 - \bar{x}\|, \quad \forall t \in (0, 1).$$

კერძოდ, ბოლო უტოლობა სამართლიანია $t=1/2$ -თვის, მაშასადამე, ადგილი აქვს შემდეგ უტოლობას:

$$\|\bar{q} - \bar{x}\| \leq \frac{1}{2} \|(q_1 - \bar{x}) + (q_2 - \bar{x})\|. \quad (3.89)$$

ახლა შევნიშნოთ, რომ $\|q_1 - \bar{x}\| > 0$, $\|q_2 - \bar{x}\| > 0$. ეს უშუალოდ გამომდინარეობს $q_1, q_2 \in Q$, $\bar{x} \in X \setminus Q$, ჩართვიდან. ამიტომ, თუ

$$\sigma = \max\{\|q_1 - \bar{x}\|, \|q_2 - \bar{x}\|\},$$

მაშინ $\sigma > 0$ და ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვებს:

$$(q_1 - \bar{x})/\sigma, (q_2 - \bar{x})/\sigma \in B.$$

ვინაიდან ბანახის X სივრცე მკაცრად ამოზნექილია, სამართლიანია მკაცრი უტოლობა:

$$\|(q_1 - \bar{x}) + (q_2 - \bar{x})\| < 2\sigma. \quad (3.90)$$

(3.90)-ის გათვალისწინებით (3.89)-დან პირდაპირ ვლტოლობობა

$$\|\bar{q} - \bar{x}\| < \sigma = \max\{\|q_1 - \bar{x}\|, \|q_2 - \bar{x}\|\}. \quad (3.91)$$

ახლა გავიხსენოთ ის გარემოება, რომ \bar{q} აკმაყოფილებს ექსტრემალურ (3.85) ტოლობას. მაშინ ადვილი შესამოწმებელია, რომ (3.91) უტოლობა წინააღმდეგობრივია. ამრიგად, არ არსებობს ღია $(q_1, q_2) \subset Q$ ინტერვალი, რომელიც მოიცავს $\bar{q} \in Q$ წერტილს. ლემა დამტკიცებულია.

ლემბ 3.7. ვთქვათ, X ბანახის სივრცეა, Q შემოსაზღვრული ქვესიმრავლეა X -ში, ხოლო C ჩაკეტილი კონუსია X -ში, არაცარიელი შიგა ნაწილით. მაშინ არსებობს ისეთი $x \in X$ წერტილი, რომ

$$x \notin Q \text{ და } Q \subset x+C. \quad (3.92)$$

ღამბტიცივბ. ვინაიდან Q შემოსაზღვრული ქვესიმრავლეა X -ში, ამიტომ არსებობს ისეთი დადებითი r რიცხვი, რომ

$$Q \subset rB. \quad (3.93)$$

რადგან $\text{int}C \neq \emptyset$, $\text{int}C \cap \text{Fr}C = \emptyset$ და $\text{Fr}C$ ჩაკეტილი ქვესიმრავლეა X -ში, არსებობს ისეთი $\bar{y} \in \text{int}C$ ვექტორი, რომ

$$\inf_{z \in \text{Fr}C} \|\bar{y} - z\| = \sigma > 0$$

(იხ. [67]).

მეორე მხრივ, ნებისმიერი დადებითი r რიცხვისათვის სამართლიანია $r \cdot \text{Fr}C = \text{Fr}C$ ტოლობა. ამიტომ არსებობს ისეთი დადებითი \bar{r} რიცხვი, რომ

$$\inf_{z \in \text{Fr}C} \|\bar{r} \cdot \bar{y} - z\| = \bar{r}\sigma > r. \quad (3.94)$$

მეორე მხრივ, ცხადია, $\bar{r} \cdot \bar{y} = \bar{z} \in \text{int}C$ და

$$\|z - \bar{z}\| > r, \quad \forall z \in \text{Fr}C. \quad (3.95)$$

რადგან ნებისმიერი $u \in rB$ ელემენტისათვის გვაქვს $\|u\| \leq r$, (3.95) უტოლობა ნიშნავს იმას, რომ

$$\bar{z} + rB \subset \text{int}C \subset C,$$

ე.ი.,

$$rB \subset -\bar{z} + C. \quad (3.96)$$

მეორე მხრივ, $0 \in \text{Fr}C$, და ამიტომ (3.95) უტოლობიდან გამოძინარეობს $\|\bar{z}\| > r$. ეს კი ნიშნავს იმას, რომ თუ კი $x = -\bar{z}$, მაშინ $x \notin rB$, და რადგან $Q \subset rB$, ამიტომ გვაქვს: $x \notin Q$. აქედან უშუალოდ ვღებულობთ:

$$Q \subset x + C, \quad x \in X, \quad x \notin Q.$$

ღემა ღამბტიცივბულია.

ღემა 3.7-დან გამოძინარეობს, რომ თუ

$$G = \{x \in X \setminus Q \mid Q \subset x + C\},$$

მაშინ $G \neq \emptyset$. ამიტომ არსებობს ისეთი $\bar{x} \in G$, რომ

$$\bigcap_{x \in G} [x + C] = \bar{x} + C. \quad (3.97)$$

ცხადია, $\bar{x} + C$ წარმოადგენს Q სიმრავლის კონუსურ გარსს წვეროთი $\bar{x} \notin Q$ წერტილში. ეს კი იმას ნიშნავს, რომ ნებისმიერი სხივი სათავით \bar{x} -ში, რომელიც $\bar{x} + C$ კონუსში ძვეს, უკიდურეს შემთხვევაში Q სიმრავლის ერთ წერტილს მაინც შეიცავს. ამასთან, ცხადია, $\bar{x} + C$, აგრეთვე, ამოზნექილი და ჩაკეტილი სიმრავლეა, რადგან C კონუსი ამოზნექილი და ჩაკეტილია.

ლემები 3.6 და 3.7 წარმოადგენენ დამსმარე დებულებებს F მრავალსახა ასახვის ინვარიანტული წერტილის არსებობის დასასაბუთებლად.

თეორემა 3.14. ვთქვათ, X მკაცრად ამოზნექილი ბანახის სივრცეა, Ω კომპაქტური ქვესიმრავლეა X -ში, ხოლო C ჩაკეტილი მახვილი კონუსია X -ში არაცარიელი შიგა ნაწილით. მაშინ არსებობს ისეთი $x_0 \in \Omega$ წერტილი, რომ ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$F(x_0) = \{x_0\}.$$

დამტკიცება. განვიხილოთ Ω სიმრავლის ამოზნექილი ჩაკეტილი გარსი $\overline{co}(\Omega)$. მაზურის თეორემის თანახმად (იხ. [8]), $\overline{co}(\Omega)$ კომპაქტური ქვესიმრავლეა X სივრცეში. ლემა 3.7-დან გამომდინარეობს, რომ არსებობს ისეთი $\bar{x} \in X$ წერტილი, $\bar{x} \notin \overline{co}(\Omega)$, რომელიც აკმაყოფილებს ჩართვას

$$\bar{x} + C \supset \overline{co}(\Omega). \quad (3.98)$$

ლემა 3.6-ის თანახმად, არსებობს კიდურა $x_0 \in \overline{co}(\Omega)$ წერტილი, რომელიც აკმაყოფილებს ექსტრემალურ ტოლობას

$$\sup_{q \in \overline{co}(\Omega)} \|q - \bar{x}\| = \|x_0 - \bar{x}\|. \quad (3.99)$$

რადგან $\overline{co}(\Omega)$ ამოზნექილი ქვესიმრავლეა X სივრცეში და $x_0 \in \overline{co}(\Omega)$, $\overline{co}(\Omega)$ სიმრავლისათვის $x_0 \in \overline{co}(\Omega)$ წერტილში შეგვიძლია განვიხილოთ მხები კონუსი $T_{\overline{co}(\Omega)}^-(x_0)$. ადგილი აქვს ჩართვას

$$\overline{co}(\Omega) \subset x_0 + T_{\overline{co}(\Omega)}^-(x_0). \quad (3.100)$$

ამრიგად, $\bar{x} \in \bar{x} + C$, რადგან $0 \in C$ და $x_0 \in \overline{co}(\Omega) \subset \bar{x} + C$ (3.98) ჩართვის თანახმად. რადგან $\bar{x} + C$ ამოზნექილი სიმრავლეა, ნებისმიერი ნატურალური $k \in \mathbb{N}$ რიცხვისათვის შეგვიძლია განვსაზღვროთ $\{x_k\}$ მიმდევრობა შემდეგი თანაფარდობის საფუძველზე:

$$x_k = \bar{x} + \left(1 - \frac{1}{k}\right)(x_0 - \bar{x}) \in \bar{x} + C. \quad (3.101)$$

ვინაიდან $x_0 - \bar{x} \in C$ და $x_{k+1} - x_k = \frac{1}{k(k+1)}(x_0 - \bar{x})$, $\forall k \in \mathbb{N}$, ამიტომ

$$x_{k+1} + C = x_k + C + \frac{1}{k(k+1)}(x_0 - \bar{x}) \subset x_k + C. \quad (3.102)$$

ახლა ნებისმიერი $k \in \mathbb{N}$ რიცხვისათვის განვსაზღვროთ სიმრავლე:

$$W(x_k) = (x_0 + T_{\overline{co}(\Omega)}^-(x_0)) \cap (x_k + C). \quad (3.103)$$

რადგან $x_0 \in \overline{CO}(\Omega)$ და $\bar{x} \notin \overline{CO}(\Omega)$, ამიტომ $x_{k+1} - x_k \neq 0, \forall k \in N$. ამგვარად

$$W(x_{k+1}) \subset W(x_k) \quad (3.104)$$

და

$$W(x_1) = (x_0 + T_{\overline{CO}(\Omega)}(x_0)) \cap (\bar{x} + C).$$

ადვილი დასამტკიცებელია, რომ $W(x_1)$ სიმრავლე შემოსაზღვრულია X სივრცეში. ამიტომ $W(x_k)$ სიმრავლე შემოსაზღვრულია X სივრცეში ნებისმიერი $k \in N$ რიცხვისათვის.

მორე მხრივ, ცხადია, რომ ნებისმიერი $k \in N$ რიცხვისათვის $W(x_k)$ სიმრავლე არაკარიელი და ჩაკეტილი სიმრავლეა X სივრცეში, რადგან $x_0 + T_{\overline{CO}(\Omega)}(x_0)$ და $x_k + C$ ჩაკეტილებია. ვინაიდან $x_k \in [\bar{x}, x_0], \forall k \in N$, შეგვიძლია განვიხილოთ შემდეგ უტოლობათა უსასრულო ჯაჭვი:

$$+\infty > \Delta(W(x_1)) > \Delta(W(x_2)) > \dots > \Delta(W(x_k)) > \dots \quad (3.105)$$

სადაც $\Delta(W(x_k))$ სიმბოლოთი აღნიშნულია $W(x_k)$ სიმრავლის დიამეტრი. ამგვარად, $\{W(x_k)\}, k=1,2,\dots$, წარმოადგენს არაკარიელ ჩაკეტილ სიმრავლეთა მიმდევრობას X სივრცეში და ამასთან $\lim_{k \rightarrow \infty} \Delta(W(x_k)) = 0$. ვინაიდან X ბანახის სივრცეა, არსებობს ისეთი ერთადერთი $y_0 \in X$ ელემენტი, რომ

$$\bigcap_{k=1}^{\infty} W(x_k) = \{y_0\}. \quad (3.106)$$

ესლა შევნიშნოთ, რომ ვინაიდან Ω კომპაქტური ქვესიმრავლეა ბანახის სივრცეში და x_0 წარმოადგენს $\overline{CO}(\Omega)$ სიმრავლის კიდურა წერტილს, ამიტომ $x_0 \in \Omega$ (იხ. [8]). რადგან Ω კომპაქტური ქვესიმრავლეა X სივრცეში, ამიტომ იგი ჩაკეტილია, ხოლო $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = x_0$ ტოლობის გათვალისწინებით აქედან გამომდინარეობს ის, რომ $\{x_k\}$ მიმდევრობაში არსებობს Ω სიმრავლის ელემენტთა ისეთი ქვემიმდევრობა, რომელიც კრებადია x_0 წერტილისაკენ. ზოგადობის შეუზღუდავად შეგვიძლია ჩავთვალოთ, რომ ამ ქვემიმდევრობას კვლავ $\{x_k\}$ ქვემიმდევრობა წარმოადგენს.

ასევე, ზოგადობის შეუზღუდავად შეგვიძლია მივიღოთ, რომ არსებობს ისეთი ნატურალური $k_0 \in N$ რიცხვი, რომ $x_k \in \Omega, \forall k \geq k_0$. რადგან $\Omega \subset \overline{CO}(\Omega) \subset x_0 + T_{\overline{CO}(\Omega)}(x_0)$, მრავალსახა F ასახვის განსაზღვრიდან ვლტულობთ შემდეგ თანაფარდობას:

$$F(x_k) = \Omega \cap (x_k + C) \subset (x_0 + T_{\overline{CO}(\Omega)}(x_0)) \cap (x_k + C) = W(x_k), \quad (3.107)$$

$$\forall k \geq k_0.$$

მორე მხრივ, (3.101) ტოლობიდან ვლტულობთ:

$$x_k = x_0 - \frac{1}{k}(x_0 - \bar{x}), \quad \forall k \in N. \quad (3.108)$$

ამიტომ, (3.108) ტოლობიდან გამომდინარეობს:

$$F(x_k) = F\left(x_0 - \frac{1}{k}(x_0 - \bar{x})\right) = \Omega \cap \left(x_0 - \frac{1}{k}(x_0 - \bar{x}) + C\right) \quad \forall k \geq k_0.$$

მაგრამ

$$x_0 - \frac{1}{k}(x_0 - \bar{x}) + C \supset x_0 + C, \quad \forall k \geq k_0,$$

ენიდან $\frac{1}{k}(x_0 - \bar{x}) + C \subset C, \forall k$. ამიტომ

$$F(x_k) \supset \Omega \cap (x_0 + C) = F(x_0), \quad \forall k \geq k_0. \quad (3.109)$$

$F(x_0) \neq \emptyset$, რადგან $x_0 \in \Omega$.

უშუალოდ (3.107) და (3.109)-დან გამომდინარეობს:

$$F(x_0) \subset F(x_k) \subset W(x_k), \quad \forall k \geq k_0.$$

ამიტომ

$$F(x_0) \subset \bigcap_{k=k_0}^{\infty} F(x_k) \subset \bigcap_{k=k_0}^{\infty} W(x_k) = \bigcap_{k=1}^{\infty} W(x_k) = \{y_0\},$$

ე.ი., $F(x_0) = \{y_0\}$.

თუ კი მხედველობაში მივიღებთ იმ გარემოებას, რომ x_0 წარმოადგენს F მრავალსაზა ასახვის უძრავ წერტილს, მაშინ დავასკვნით, რომ $y_0 = x_0$, ე.ი. $F(x_0) = \{x_0\}$. თეორემა დამტკიცებულია.

როგორც უკვე შევნიშნეთ, F მრავალსაზა ასახვის ინვარიანტული წერტილი წარმოადგენს Ω სიმრავლის C -მინიმალურ წერტილს პარეტოს აზრით. ამიტომ, პარეტოს აზრით Ω სიმრავლის C -მინიმალური წერტილის არსებობა სინამდვილეში ექვივალენტურია F ასახვის ინვარიანტული წერტილის არსებობისა.

ამიტომ, დამტკიცებული თეორემა 3.14 სინამდვილეში არის დებულება Ω სიმრავლის C -მინიმალური წერტილის არსებობის შესახებ პარეტოს აზრით.

შენიშვნა 3.8. თეორემა 3.14-ში არ მოითხოვებოდა Ω სიმრავლის ამოზნექილობა. მისი შესრულებისათვის საკმარისია მხოლოდ Ω სიმრავლის კომპაქტურობა. არსებითაა ის ფაქტიც, რომ C მახვილი კონუსია X სივრცეში, რადგან მისი მესვეობით განისაზღვრება დალაგების მიმართება X სივრცეში.

3.8. კონუსური ოპტიმალობის აუცილებელ პირობათა პრაქტიკული გამოყენება

ზემოთ დადგენილი კონუსური ოპტიმალობის აუცილებელი პირობები ზოგადი სასიათისაა. ამიტომ, მათი პრაქტიკული გამოყენება ყოველ კონკრეტულ სიტუაციაში მოითხოვს ამ სიტუაციის შესაბამის დაზუსტებას. ქვემოთ მოყვანილი იქნება ასეთი დაზუსტების ერთ-ერთი მაგალითი თეორემა 3.13-თვის.

ეთქვას, Y და X ლოკალურად ამოზნექილი წრევივი ტოპოლოგიური სივრცეებია. L არის ამოზნექილი ქვესიმრავლე X -ში. ვიგულისხმებთ, რომ X ნაწილობრივ დალაგებულია ზემოთ განსაზღვრული $C \subset X$ კონუსით, ხოლო $g: L \rightarrow X$ მოცემული ცალსახა ოპერატორია.

ვიტყვიით, რომ $g: L \rightarrow X$ ოპერატორი არის C -ჩაზნექილი, თუ ის აკმაყოფილებს შემდეგ პირობას:

$$g(\alpha y_1 + (1-\alpha)y_2) - \alpha g(y_1) - (1-\alpha)g(y_2) \in C, \\ \forall y_1, y_2 \in L, \forall \alpha \in [0,1].$$

$g: L \rightarrow X$ ოპერატორს ეწოდება C -ამოზნექილი, თუ $-g: L \rightarrow X$ არის C -ჩაზნექილი.

ახლა მოვითხოვთ, რომ L იყოს ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლე Y -ში, ხოლო $g: L \rightarrow X$ იყოს უწყვეტი და C -ჩაზნექილი ისეთი ოპერატორი, რომლისთვისაც $\overline{co}(g(L))$ ამოზნექილი ჩაკეტვა არის კომპაქტური ქვესიმრავლე X -ში. ამ შემთხვევაში $g(L)$ არის კომპაქტური ქვესიმრავლე X -ში. მართლაც, g -ს უწყვეტობისა და L -ის ჩაკეტილობის გამო $g(L)$ ჩაკეტილია X -ში. მეორე მხრივ, $g(L) \subset \overline{co}(g(L))$, და რადგან $\overline{co}(g(L))$ კომპაქტურია, ცნობილი ფაქტის თანახმად, მისი ჩაკეტილი $g(L)$ ქვესიმრავლე, აგრეთვე, კომპაქტურია. ამ პირობებში თეორემა 3.13-ში მოვითხოვთ, რომ $\Omega = \overline{co}(g(L))$.

ვაჩვენოთ, რომ თუ $F(x_0) = \{x_0\}$, სადაც $x_0 \in \overline{co}(g(L))$, ადგილი აქვს $x_0 \in g(L)$. დაუშვათ საწინააღმდეგო. ეთქვას, $x_0 \in \overline{co}(g(L)) \setminus g(L)$. რადგან $x_0 \in \overline{co}(g(L))$, მოინახება ისეთი სასრული $\{x_i\} \subset g(L)$, $i=1,2,\dots,k$, ერთობლიობა, რომ x_0 წარმოდგება შემდეგი ამოზნექილი კომბინაციის სახით:

$$x_0 = \sum_{i=1}^k \lambda_i x_i, \quad \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1, \quad \lambda_i \geq 0, \quad i=1,2,\dots,k.$$

რადგან $\{x_i\} \subset g(L)$, არსებობს ისეთი სასრული $\{y_i\} \subset L$ ერთობლიობა, რომ

$$x_i = g(y_i), \quad i = 1, 2, \dots, k.$$

კოეფიციენტით,

$$y = \sum_{i=1}^k \lambda_i y_i, \quad \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1, \quad \lambda_i \geq 0, \quad i = 1, 2, \dots, k.$$

რადგან L ამოზნექილია, $y \in L$ და $\bar{x} = g(y) \in g(L)$. მეორე მხრივ, $g(L) \subset \text{co}(g(L))$, ამიტომ $\bar{x} \in \text{co}(g(L))$. ვინაიდან g არის C -ჩაზნექილი ოპერატორი, ამიტომ C -ჩაზნექილობის განსაზღვრის გათვალისწინებით იოლად შეიძლება დამტკიცდეს, რომ ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$g(y) - \sum_{i=1}^k \lambda_i g(y_i) = \bar{x} - x_0 \in C,$$

ე.ი.

$$\bar{x} \in x_0 + C. \quad (3.110)$$

ცხადია, $\bar{x} \neq x_0$, რადგან $\bar{x} \in g(L)$ და $x_0 \notin g(L)$ დაშვების თანახმად. მაგრამ, $\bar{x} \in \text{co}(g(L))$ და ამიტომ (3.110)-ის გათვალისწინებით ვლტებულობთ:

$$\bar{x} \in \Omega \cap \{x_0 + C\} = F(x_0).$$

ეს კი ეწინააღმდეგება $F(x_0) = \{x_0\}$ პირობას, რაც თავის მხრივ ნიშნავს იმას, რომ $x_0 \in g(L)$.

თორემა 3.13-ის თანახმად, თუ $x_0 \in \text{co}(g(L))$ არის F ასახვის ინვარიანტული წერტილი, ე.ი. $F(x_0) = \{x_0\}$, მაშინ არსებობს ისეთი არანულოვანი $q \in X^*$ ფუნქციონალი, რომ

$$q \in -C^* \cap T_{\text{co}(g(L))}^*(x_0).$$

რადგან სამართლიანია ჩართვა

$$co(g(L)) - x_0 \subset T_{\text{co}(g(L))}(x_0) \quad (3.111)$$

და

$$T_{\text{co}(g(L))}^*(x_0) = \{q \in X^* \mid \langle q, x \rangle \geq 0, \quad \forall x \in T_{\text{co}(g(L))}(x_0)\},$$

ამიტომ, (3.111)-ის გათვალისწინებით, უკანასკნელიდან ვლტებულობთ:

$$q \in -K^* \setminus \{0\},$$

$$\langle q, x \rangle \geq 0, \quad \forall x \in co(g(L)) - x_0. \quad (3.112)$$

თავის მხრივ, $g(L) \subset co(g(L))$, ამიტომ (3.112)-დან გამომდინარეობს:

$$\langle q, x \rangle \geq 0, \quad \forall x \in g(L) - x_0, \quad q \in -K^* \setminus \{0\}.$$

ეს კი, ცხადია, ნიშნავს:

$$\langle q, x \rangle \leq 0, \quad \forall x \in g(L) - x_0, \quad q \in K^* \setminus \{0\}. \quad (3.113)$$

ზემოლ დამტკიცებულის თანახმად, $x_0 \in g(L)$. ამიტომ არსებობს ისეთი $y_0 \in L$, რომ $x_0 = g(y_0)$. აქედან გამომდინარე, (3.113) შეიძლება ჩაიწეროს ექვივალენტური სახით

$$\langle q, g(y) - g(y_0) \rangle \leq 0, \quad \forall y \in L, \quad q \in K^* \setminus \{0\}. \quad (3.114)$$

რადგან $y_0 \in L$, (3.114)-დან უშუალოდ ვასკენით:

$$\max_{y \in L} \langle q, g(y) \rangle = \langle q, g(y_0) \rangle \leq 0, \quad q \in K^* \setminus \{0\}. \quad (3.115)$$

იმ კერძო შემთხვევაში, როცა L კომპაქტური ქვესიმრავლეა Y -ში, ხოლო X ბანახის სივრცეა, მაზურის თეორემის თანახმად (იხ. [8]), $co(g(L))$ არის კომპაქტური ქვესიმრავლე X -ში, და ამიტომ ამ შემთხვევაში სამართლიანია (3.115) ტოლობა.

ეთქვათ, $Y = E^n$, $X = E^m$ და $C = E_+^m$, V არის ამოზნექილი კომპაქტური ქვესიმრავლე E^n -ში, ხოლო $h: V \rightarrow E^k$ ცალსახა უწყვეტი ვექტორ-ფუნქციაა ჩაზნექილი კომპონენტებით V -ზე (ჩვეულებრივი აზრით). ადვილი საჩვენებელია, რომ ამ შემთხვევაში $h: V \rightarrow E^k$ არის ჩაზნექილი ოპერატორი. განვიხილოთ სიმრავლე

$$L = \{y \in V \mid h_i(y) \geq 0, \quad i = 1, 2, \dots, k\}.$$

ცხადია, L ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლეა V -ში. V -ს კომპაქტურობის გამო, L კომპაქტური ქვესიმრავლეა Y -ში. თუ $g: L \rightarrow E^m$ არის ცალსახა უწყვეტი ვექტორ-ფუნქცია L -ზე ჩაზნექილი კომპონენტებით, მაშინ, ცხადია, g არის E_+^m -ჩაზნექილი. ამიტომ დაცულია ყველა პირობა იმისათვის, რომ სრულდებოდეს (3.115) ტოლობა, რომელიც $(E^m)^* = E^m$ ფაქტის გათვალისწინებით ღებულობს შემდეგ სახეს:

$$\max_{y \in \{y \in V \mid h_i(y) \geq 0, i=1, 2, \dots, k\}} \sum_{i=1}^k q_i g_i(y) = \sum_{i=1}^k q_i g_i(y_0), \quad (3.116)$$

სადაც $q = (q_1, q_2, \dots, q_m) \in E^m \setminus \{0\}$. ეთქვათ, $\alpha = \sum_{i=1}^k q_i$. ცხადია, $\alpha > 0$. ამიტომ, თუ $\gamma_i = (1/\alpha)q_i$, $i = 1, 2, \dots, m$, მაშინ (3.116) შეიძლება ჩაიწეროს შემდეგი სახით:

$$\max_{y \in \{y \in V \mid h_i(y) \geq 0, i=1, 2, \dots, k\}} \sum_{i=1}^k \gamma_i g_i(y) = \sum_{i=1}^k \gamma_i g_i(y_0). \quad (3.117)$$

უკანასკნელი, ცხადია, სინამდვილეში არის კარლინის კარგად ცნობილი დებულება (იხ. [23]), $y \in \{y \in V \mid h_i(y) \geq 0, i = 1, 2, \dots, k\}$ წერტილის ეფექტურობის შესახებ, ე.ი. პარეტო ოპტიმულობის აუცილებელი პირობა გ ვექტორული ფუნქციისათვის $\{y \in V \mid h_i(y) \geq 0, i = 1, 2, \dots, k\}$ სიმრავლეზე. ასე რომ, ამ შემთხვევაში F ასახვის x_0 ინვარიანტული წერტილის მოძებნის ამოცანა დაიყვანება ამოზნექილი პროგრამირების პარამეტრული ამოცანის ამონახსნის მოძებნაზე, სადაც პარამეტრის როლს თამაშობს $\gamma = (\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_m)$ ვექტორი

$\{\gamma \mid \gamma_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, m, \sum_{i=1}^m \gamma_i = 1\}$ სიმპლექსიდან, რომლის ამოსახსნელადაც

შესაძლებელია გამოყენებული იქნეს ნებისმიერი ცნობილი მეთოდი.

თავი 4

დუალური თეორიის საფუძვლები მართვის არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის

ამ თავში არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანის დუალური ამოცანის აგებისათვის, ძირითად არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანასა და მის დუალურ ამოცანას შორის ურთიერთ მიმართებათა შესწავლის მიზნით კონსტრუირდება სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვის შეუღლებული მრავალსახა ასახვა. დგინდება შეუღლებული ასახვის ზოგიერთი თვისება, კერძოდ, მიღებულია სხეადასხვა დებულება მისი დოფერენცირებადობის შესახებ, რომელიც გამოიყენება დუალური თეორიის აგებისათვის. შემოთავაზებულია დუალობის ძირითადი პრინციპი და შეისწავლება არასკალარული ოპტიმიზაციის ძირითადი და შეუღლებული ამოცანები.

4.1. ექსტრემალური ელემენტები ნაწილობრივ დალაგებულ სიმრტეებში

ეთქვათ, Z წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეა, C არის ამოზნექილი, ჩაკეტილი, სხეულოვანი მახვილი კონუსი Z -ში. ჩავთვალოთ, რომ Z ნაწილობრივ დალაგებულია C კონუსით. ამასთან, განსაზღვრის სახით მივიღებთ, რომ ნებისმიერი $z_1, z_2 \in Z$ ორი ელემენტისათვის ადგილი აქვს შემდეგ ექვივალენტობებს:

$$\begin{aligned} z_1 \geq z_2 &\Leftrightarrow z_1 - z_2 \in C, \\ z_1 \geq z_2 &\Leftrightarrow z_1 - z_2 \in C \setminus \{0\}, \\ z_1 > z_2 &\Leftrightarrow z_1 - z_2 \in \text{int } C. \end{aligned} \tag{4.1}$$

აუცილებლობის შემთხვევაში, C კონუსით ნაწილობრივ დალაგებულ Z სივრცეს ჩავწერთ $\langle Z, C \rangle$ წყვილის სახით.

ეთქვათ, რომ Ω არაცარიელი ქვესიმრავლეა $\langle Z, C \rangle$ -ში. განვიხილოთ შემდეგი სიმრავლეები:

$$\begin{aligned}
 p \max \Omega &= \{z \in \Omega \mid (\Omega - z) \cap C = \{0\}\}, \\
 p \min \Omega &= \{z \in \Omega \mid (\Omega - z) \cap (-C) = \{0\}\}, \\
 s \max \Omega &= \{z \in \Omega \mid (\Omega - z) \cap \text{int } C = \emptyset\}, \\
 s \min \Omega &= \{z \in \Omega \mid (\Omega - z) \cap (-\text{int } C) = \emptyset\}.
 \end{aligned}
 \tag{4.2}$$

$p \max \Omega$ და $p \min \Omega$ სიმრავლებებს, შესაბამისად, ვუწოდებთ Ω სიმრავლის მაქსიმალურ და მინიმალურ ელემენტთა სიმრავლებებს პარეტოს აზრით, ხოლო $s \max \Omega$ და $s \min \Omega$ სიმრავლებებს - Ω სიმრავლის მაქსიმალურ და მინიმალურ სიმრავლებებს სლიეტერის აზრით. თუ $\{z^n\} \in Z$ მიმდევრობაა და $z \in Z$, მაშინ $\{z^n\}$ მიმდევრობის ჩვეულებრივ კრებადობას, ანუ ძლიერად კრებადობას, და სუსტად კრებადობას z ელემენტისაკენ, შესაბამისად, აღვნიშნავთ $z^n \rightarrow z$ და $z^n \xrightarrow{w} z$ სიმბოლოებით, ხოლო $A \subset Z$ ქვესიმრავლის ძლიერ, ანუ ჩვეულებრივ ჩაკეტვას, და სუსტ ჩაკეტვას - \bar{A} და \bar{A}^w სიმბოლოებით.

განვსაზღვროთ ახალი სიმრავლებები:

$$\begin{aligned}
 p \sup \Omega &= p \max \overline{(\Omega - C)}^w, \\
 p \inf \Omega &= p \min \overline{(\Omega + C)}^w, \\
 s \sup \Omega &= s \max \overline{(\Omega - C)}^w, \\
 s \inf \Omega &= s \min \overline{(\Omega + C)}^w
 \end{aligned}
 \tag{4.3}$$

$p \sup \Omega$ -ს და $p \inf \Omega$ -ს, შესაბამისად, ვუწოდებთ Ω სიმრავლის ზემაქსიმალურ და ქვემინიმალურ ელემენტთა სიმრავლებებს პარეტოს აზრით, ხოლო $s \sup \Omega$ და $s \inf \Omega$ -ს - Ω სიმრავლის ზემაქსიმალურ და ქვემინიმალურ ელემენტთა სიმრავლებებს სლიეტერის აზრით.

ბანსაზღვრა 4.1 $p \max \Omega \cup p \min \Omega \cup s \max \Omega \cup s \min \Omega$ გაერთიანების ნებისმიერ z_0 ელემენტს ეწოდება Ω სიმრავლის C -ექსტრემალური წერტილი (ან უფრო მარტივად, Ω სიმრავლის ექსტრემალური წერტილი).

პირველ რიგში შევისწავლით Ω სიმრავლის C -ექსტრემალურ წერტილებს პარეტოს აზრით.

თეორემა 4.1 ვთქვათ, Z რუფლექსიური ბანახის სივრცეა, ხოლო Ω - არაცარიელი ქვესიმრავლე $\langle Z, C \rangle$ -ში. მაშინ სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$p \sup \Omega \subset p \max \bar{\Omega}^w. \tag{4.4}$$

თუ ნებისმიერი $h \in Z$ -თვის $\Omega \cap (h + C)$ სიმრავლე შემოსაზღვრულია Z -ში, მაშინ

$$p \max \bar{\Omega}^w \subset p \max \overline{(\Omega - C)}. \tag{4.5}$$

დამტკიცება. ვთქვათ, $z_0 \in p \sup \Omega$. მაშინ, (4.3)-ის თანახმად, გვაქვს, რომ $z_0 \in p \max (\overline{\Omega - C})^w$, ხოლო (4.2)-ის გათვალისწინებით ვლევულობთ:

$$z_0 \in \overline{(\Omega - C)}^w \quad (4.6)$$

$$\left(\overline{(\Omega - C)}^w - z_0 \right) \cap C = \{0\}. \quad (4.7)$$

(4.6)-დან უშუალოდ გამომდინარეობს, რომ მოიძებნება მიმდევრობები $\{z^n\} \subset \Omega$ და $\{c^n\} \subset C$, რომელთათვისაც $z_0^n = z^n - c^n$ ტოლობით განსაზღვრული $\{z_0^n\}$ მიმდევრობა სუსტად კრებადი იქნება z_0 ელემენტისაკენ. ვაჩვენოთ, რომ სინამდვილეში $\{c^n\} \subset C$ მიმდევრობა ძლიერად იკრება $0 \in Z$ ელემენტისაკენ. დავუშვათ საწინააღმდეგო. მაშინ მოიძებნება დადებითი ε რიცხვი და $\{c^n\} \subset C$ ქვემიმდევრობა, რომელთათვისაც შესრულდება პირობა

$$B(0, \varepsilon) \cap \{c^n\} = \emptyset, \quad (4.8)$$

სადაც $B(0, \varepsilon) = \{z \in Z \mid \|z\| \leq \varepsilon\}$ არის ჩაკეტილი ბირთვი Z -ში. (4.8)-დან უშუალოდ ვასკვნით, რომ

$$\|c^n\| > \varepsilon, \quad \forall i \in N, \quad (4.9)$$

სადაც N ნატურალური რიცხვთა სიმრავლეა. $\{s^i\}$ მიმდევრობა განვსაზღვროთ შემდეგი ტოლობით:

$$s^i = \varepsilon \frac{c^n}{\|c^n\|}, \quad i \in N.$$

რადგან $\frac{\varepsilon}{\|c^n\|} > 0$, $\{c^n\} \subset C$ და $\|s^i\| = \varepsilon$, $\forall i \in N$, ამიტომ

$$\{s^i\} \subset C \cap \partial B(0, \varepsilon), \quad (4.10)$$

სადაც $\partial B(0, \varepsilon)$ არის $B(0, \varepsilon)$ ჩაკეტილი ბირთვის საზღვარი. ახალი $\{s^i\}$ მიმდევრობის ელემენტები განვსაზღვროთ ტოლობებით

$$s^i = c^n - s^i, \quad i \in N. \quad (4.11)$$

რადგან $1 - \frac{\varepsilon}{\|c^n\|} > 0$ და $\{c^n\} \subset C$, ცხადია, რომ $\{s^i\} \subset C$. მეორე

მხრივ, გვაქვს: $z_0^n + c^n = z^n, i \in N$. ვინაიდან $\{z^n\} \subset \Omega$, ამიტომ $\{z_0^n + c^n\} \subset \Omega$. გარდა ამისა, (4.11)-დან ვლევულობთ:

$$z_0^n + s^i = z_0^n + c^n - s^i, \quad i \in N,$$

საიდანაც ვასკენით, რომ ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$\{z_0^n + s^i\} \subset \Omega - C. \quad (4.12)$$

ვინაიდან Z რეფლექსური ბანახის სივრცეა, ამიტომ $B(0, \varepsilon)$ ჩაკეტილი ბირთვი სუსტად ბიკომპაქტურია [8]. $\partial B(0, \varepsilon)$ არის სუსტად ჩაკეტილი ქვე-სიმრავლე $B(0, \varepsilon)$ -ში, ამიტომაც იგი სუსტად ბიკომპაქტურია. C , როგორც ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლე ნორმირებულ სივრცეში, სუსტად ჩაკეტილია [41]. ამიტომ (4.10)-ის გათვალისწინებით, ზემოთ მოყვანილი მსჯელობის საფუძველზე ვასკენით, რომ $\{s^i\}$ მიმდევრობიდან შეიძლება გამოიყოს ქვემიმდევრობა, რომელიც სუსტად კრებადი იქნება $s_0 \in C \cap \partial B(0, \varepsilon)$ ელემენტისაკენ. ეს ქვემიმდევრობა ზოგადობის შეუზღუდავად შეგვიძლია ისევ $\{s^i\}$ -ით ავღნიშნოთ, ე.ი., $s_i \xrightarrow{w} s_0 \in C \cap \partial B(0, \varepsilon)$. რადგან $\varepsilon > 0$, ამიტომ s_0 არის არანულოვანი ელემენტი C -ში. ამდენად, (4.12) ჩართვიდან ელემენტობით:

$$z_0^n + s^i \xrightarrow{w} z_0 + s_0 \in \overline{(\Omega - C)}^w$$

ვთქვათ, $\bar{z}_0 = z_0 + s_0$. მაშინ, $\bar{z}_0 \in \overline{(\Omega - C)}^w$ და $\bar{z}_0 - z_0 = s_0 \in C \setminus \{0\}$. აღნიშნული ჩართვა ეწინააღმდეგება (4.7) პირობას, საიდანაც ვასკენით: $c^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$. ვინაიდან ყოველი ძლიერად კრებადი მიმდევრობა სუსტად კრება-

დიც არის, ამიტომ $c^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$, და, რადგან $c^n = z^n - z_0^n$, ამიტომ

$$z^n - z_0^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0. \quad \text{გარდა ამისა } z_0^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} z_0, \quad \text{აქედან გამომდინარეობს კრებალობა:}$$

$z^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} z_0$, საიდანაც ვასკენით, რომ $z_0 \in \overline{\Omega}^w$ მეორე მხრივ, იმის გათვალისწინებით, რომ $0 \in C$, ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$\Omega \subset \overline{\Omega}^w \setminus C.$$

აქედან უშუალოდ გამომდინარეობს, რომ $\overline{\Omega}^w \subset \overline{(\Omega - C)}^w$ ამ უკანასკნელი ჩართვის გათვალისწინებით და იმის გამო, რომ z_0 ელემენტი აკმაყოფილებს (4.7) ტოლობას და $z_0 \in \overline{\Omega}^w$, სამართლიანია ტოლობა

$$(\overline{\Omega}^w - z_0) \cap C = \{0\}.$$

ეს უკანასკნელი, ცხადია, ნიშნავს, $z_0 \in p \max \overline{\Omega}^w$ ჩართვის სამართლიანობას. ამრიგად, დამტკიცებულია ჩართვა (4.4), ე.ი. $p \sup \Omega \subset p \max \overline{\Omega}^w$

ვანვენოთ ასლა თეორემის მეორე ნაწილის სამართლიანობა, ე.ი. დავაშტკიცოთ, რომ ჭეშმარიტია შემდეგი ჩართვა:

$$p \max \bar{\Omega}^w \subset p \max \overline{(\Omega - C)}.$$

ვთქვათ, რომ $z_0 \in p \max \bar{\Omega}^w$ მაშინ

$$z_0 \in \bar{\Omega}^w, \quad (4.13)$$

$$\left(\bar{\Omega}^w - z_0 \right) \cap C = \{0\}. \quad (4.14)$$

დაუშვათ, რომ $z_0 \notin p \max \overline{(\Omega - C)}$. მაშინ მოიძებნება ისეთი $\bar{z}_0 \in \overline{\Omega - C}$, რომლისთვისაც

$$\bar{z}_0 - z_0 \in C \setminus \{0\}. \quad (4.15)$$

რადგან $\bar{z}_0 \in \overline{\Omega - C}$, ამიტომ არსებობს მიმდევრობები $\{z^n\} \subset \Omega$ და $\{c^n\} \subset C$ ისეთები, რომ

$$z_0^n = z^n - c^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \bar{z}_0. \quad (4.16)$$

რამდენადაც $\text{int} C \neq \emptyset$, ამიტომ ყოველთვის შეგვიძლია შევარჩიოთ $h \in Z$ ელემენტი ისეთი, რომლისთვისაც ადგილი ექნება შემდეგ ჩართვას:

$$\bar{y}_0 \in h + \text{int} C. \quad (4.17)$$

$h + \text{int} C$ ღია სიმრავლეა Z სივრცის ძლიერ ტოპოლოგიაში. ამიტომ, (4.16)-ის გათვალისწინებით შეიძლება დავასკვნათ, რომ მოიძებნება ისეთი $n \in \mathbb{N}$ ნატურალური რიცხვი, რომ

$$z_0^n = z^n - c^n \in h + \text{int} C, \quad \forall n > n_0. \quad (4.18)$$

აქედან ვასკვნით:

$$z^n \in h + \text{int} C + c^n, \quad \forall n > n_0. \quad (4.19)$$

რადგან $c^n \in C, \forall n \in \mathbb{N}$, ამიტომ ცნობილი ფაქტის თანახმად $\text{int} C + c^n \subset \text{int} C$, საიდანაც, კერძოდ, გამომდინარეობს ჩართვა $\text{int} C + c^n \subset \text{int} C, \forall n > n_0$. ამიტომ (4.19)-დან ვღებულობთ:

$$z^n \in h + C, \quad \forall n > n_0. \quad (4.20)$$

მეორე მხრივ, $\{z^n\} \subset \Omega$, ამიტომ (4.20)-ის თანახმად გვაქვს:

$$\{z^n\} \subset A \cap (h + C), \quad \forall n > n_0. \quad (4.21)$$

რადგან პირობის თანახმად $A \cap h + C$ ნორმით შემოსაზღვრულია Z -ში, ხოლო Z რეფლექსური ბანახის სივრცეა, ამიტომ ცნობილი ფაქტის თანახმად $A \cap (h + C)$ არის სუსტად კომპაქტური ქვესიმრავლე Z -ში [8]. ეს კი ნიშნავს იმას, რომ $\{z^n\}, n > n_0$, ქვემიმდევრობიდან შეიძლება გამოიყოს ქვემიმ-

დევრობა, რომელიც სუსტად კრებადი იქნება რაიმე $\omega \in Z$ ელემენტისაკენ. ზოგადობის შეუზღუდავად შევევიძლია ვიგულისხმობთ, რომ

$$z^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \omega, \quad n > n_0. \quad (4.22)$$

ენიდან $\{z^n\} \subset \Omega$, ამიტომ

$$\omega \in \overline{\Omega}^w. \quad (4.23)$$

მეორე მხრივ, $c^n = z^n - z_0^n, n > n_0$. მაგრამ $\{z_0^n\}$ მიმდევრობა ძლიერად იკრება \bar{z}_0 ელემენტისაკენ; ამიტომ $\{z_0^n\}$ მიმდევრობა სუსტადაც იკრება \bar{z}_0 ელემენტისაკენ. ამის გამო (4.23) ტოლობაში სუსტ ზღვარზე გადასვლით ვასკნით:

$$c^n = z^n - z_0^n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \omega - \bar{z}_0.$$

რადგან $\{c^n\} \subset C$ და C სუსტად ჩაკეტილიც არის, ამიტომ $\omega - \bar{z}_0$, როგორც $\{c^n\} \subset C$ მიმდევრობის სუსტი ზღვარი ისევე არის C -ს ელემენტი, ე.ი. $\omega - \bar{z}_0 \in C$. (4.24)

(4.15) თანახმად კი ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$\bar{z}_0 - z_0 \in C \setminus \{0\}. \quad (4.25)$$

თუ გავითვალისწინებთ იმ ფაქტს, რომ $C + C \setminus \{0\} \subset C \setminus \{0\}$, (4.24) და (4.25) ჩართვებიდან ვღებულობთ:

$$\omega - \bar{z}_0 \in C \setminus \{0\}. \quad (4.26)$$

რადგან $\omega \in \overline{\Omega}^w$, (4.26) ეწინააღმდეგება (4.14) ჩართვას, რაც თავის მხრივ ამტკიცებს $p \max \overline{\Omega}^w \subset p \max (\Omega - C)$ ჩართვის ჭეშმარიტებას. თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 4.1-დან გამომდინარეობს ქვემოთოყვანილი დებულებები.

შედეგი 4.1 თუ Z სასრულ განზომილებიანი სივრცეა, მაშინ თეორემა 4.1-ის პირობებში ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$p \max \overline{\Omega}^w = p \max (\Omega - C). \quad (4.27)$$

დამტკიცება. რადგან სასრულგანზომილებიანი სივრცე რეფლექსურია, ზოლო სასრულგანზომილებიან სივრცეში სიმრავლეთა სუსტი და ძლიერი ჩაკეტვები ერთმანეთს ემთხვევა, ამიტომ (4.4) და (4.5) ჩართვები თეორემა 4.1-ში ჩაიწერება შემდეგი სახით:

$$p \max (\Omega - C) \subset p \max \overline{\Omega},$$

$$p \max \overline{\Omega} \subset p \max (\Omega - C),$$

საიდანაც უშუალოდ გამომდინარეობს (4.27). ამით შედეგი დამტკიცებულია.

შედეგი 4.2. თუ Z არის რეფლექსური ბანახის სივრცე, ხოლო Ω მასში ამოზნექილი ქვესიმრავლეა, მაშინ თეორემა 4.1-ის პირობებში ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$p \max \bar{\Omega}^* = p \max (\Omega - C).$$

დამტკიცება. დებულება უშუალოდ გამომდინარეობს იმ მოსაზრებიდან, რომ ამოზნექილი Ω სიმრავლის შემთხვევაში $\Omega - C$ ასევე ამოზნექილი ქვესიმრავლეა, ხოლო რეფლექსურ ბანახის სივრცეში ამოზნექილი სიმრავლის სუსტი და ძლიერი ჩაკეტვები ერთმანეთს ემთხვევა. ამრიგად, შედეგი სამარტლიანია.

ბანსაზღვრბ 4.2 ნორმირებულ Z სივრცეში C კონუსს ეწოდება ნორმალური კონუსი, თუ არსებობს ისეთი დადებითი რიცხვი $\delta > 0$, რომ სრულდება შემდეგი უტოლობა:

$$\|x + y\| \geq \delta, \quad \forall x, y \in C, \quad \|x\| = \|y\| = 1.$$

ბანსაზღვრბ 4.3. $\langle Z, C \rangle$ ნაწილობრივ დალაგებულ ნორმირებულ სივრცეში $\|\cdot\|$ ნორმას ეწოდება პოლიმონოტონური C -ზე, თუ არსებობს ისეთი მუდმივი დადებითი m რიცხვი, რომ პირობები $y \in C, x - y \in C$ განაპირობებენ შემდეგ უტოლობას:

$$\|y\| \leq m \|x\|. \quad (4.28)$$

იმისათვის, რომ $C \subset Z$ კონუსი Z ნორმირებულ სივრცეში ნორმალური იყოს, აუცილებელია და საკმარისი, რომ Z სივრცის ნორმა პოლიმონოტონური იყოს C -ზე [41].

ბანსაზღვრბ 4.4. ვიტყვი, რომ $A \subset \langle Z, C \rangle$ ქვესიმრავლე ნაწილობრივ დალაგებულ Z სივრცეში რიგობრივად შემოსაზღვრულია ზემოდან, თუ არსებობს ისეთი $b \in Z$ ელემენტი, რომ $b - A \subset C$. $A \subset \langle Z, C \rangle$ ქვესიმრავლე ნაწილობრივ დალაგებულ Z სივრცეში რიგობრივად შემოსაზღვრულია ქვემოდან, თუ არსებობს ისეთი $a \in Z$ ელემენტი, რომ $A - a \subset C$. $A \subset \langle Z, C \rangle$ ქვესიმრავლე ნაწილობრივ დალაგებულ Z სივრცეში რიგობრივად შემოსაზღვრულია, თუ იგი რიგობრივად შემოსაზღვრულია როგორც ზემოდან, ასევე ქვემოდან.

თეორემა 4.2 ვთქვათ, $\Omega \subset \langle Z, C \rangle$ ქვესიმრავლე რიგობრივად შემოსაზღვრულია ზემოდან Z ნორმირებულ სივრცეში, ხოლო C ნორმალური კონუსია Z -ში. მაშინ ნებისმიერი $h \in Z$ ელემენტისათვის $\Omega \cap (h + C)$ სიმრავლე ნორმით შემოსაზღვრულია Z -ში.

დამტკიცება. ვთქვათ, $z \in \Omega \cap (h + C)$. მაშინ $z \in \Omega$, $z - h \in C$. რადგან Ω რიგობრივად შემოსაზღვრულია ზემოდან, ამიტომ არსებობს ისეთი $a \in Z$ ელემენტი, რომ $a - z \in C$. ამდენად, გვაქვს:

$$\begin{cases} a - z \in C, \\ z - h \in C, \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a - h \in C, \\ (a - h) - (z - h) \in C. \end{cases} \quad (4.29)$$

რადგან C კონუსი ნორმალურია, ზემოთ უკვე აღნიშნულის თანახმად, $\| \cdot \|$ ნორმა პოლიმონოტონურია C -ზე. ამიტომ, განსაზღვრა 4.3-ის თანახმად, (4.29)-დან ვღებულობთ, რომ არსებობს მუდმივი m , რომლისთვისაც ადგილი აქვს შემდეგ უტოლობას:

$$\|z - h\| \leq m \|a - h\|. \quad (4.30)$$

მეორე მხრივ, გვაქვს

$$\|z\| = \|z + h - h\| \leq \|z - h\| + \|h\|,$$

საიდანაც (4.30)-ის გათვალისწინებით ვღებულობთ: თუ $q = m \|a - h\| + \|h\|$, მაშინ $\|z\| \leq q$. რადგან z ნებისმიერი ელემენტია $\Omega(h+C)$ სიმრავლიდან, ეს უკანასკნელი თავისთავად ნიშნავს $\Omega(h+C)$ სიმრავლის ნორმით შემოსაზღვრულობას Z სივრცეში. თეორემა დამტკიცებულია.

დამტკიცებული დებულება წარმოადგენს $\Omega(h+C)$ სიმრავლის ნორმით შემოსაზღვრულობის აუცილებელ პირობას.

ბნსაზღვრა 4.5. $p \min \Omega$ და $p \max \Omega$ სიმრავლეებს ეწოდებათ გარეგანად მდგრადი, თუ შესაბამისად ადგილი აქვთ შემდეგ ჩართვებს:

$$\Omega \subset p \min \Omega + C,$$

$$\Omega \subset p \max \Omega - C.$$

ბნსაზღვრა 4.6. $\Omega \subset \langle Z, C \rangle$ ქვესიმრავლეს ეწოდება C -ბიკომპაქტური (სუსტად C -ბიკომპაქტური), თუ ნებისმიერი $z_0 \in \Omega$ ელემენტისათვის $(z_0 - C) \cap \Omega$ არის ბიკომპაქტური (სუსტად ბიკომპაქტური) ქვესიმრავლე Z -ში.

თუ Z ლოკალურად ამოზნექილი წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეა, ხოლო $A \subseteq Z$ - არაცარიელი ქვესიმრავლე Z -ში, სიმრავლეს

$$b(A) = \{ p \in Z^* \mid \sigma_A(p) < +\infty \},$$

სადაც $\sigma_A: Z^* \rightarrow R \cup \{+\infty\}$ ფუნქცია განსაზღვრულია ტოლობით

$$\sigma_A(p) = \sup_{x \in A} \langle p, x \rangle, \quad p \in Z^*,$$

ეწოდება A სიმრავლის ბარიერული კონუსი, ხოლო სიმრავლეს

$$H(A) = -b(A)^* = \{ z \in Z \mid \langle p, z \rangle \leq 0, \forall p \in b(A) \}$$

ეწოდება A სიმრავლის რეცხიხული კონუსი.

შეიძლება დამტკიცდეს, რომ ნებისმიერი $z \in A$ ელემენტისათვის ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$H(A) = \bigcap_{\lambda > 0} \lambda(A - z) \neq \{0\}.$$

ცნობილია, რომ, თუ A ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლეა Z -ში, მაშინ A -ს სუსტად შემოსაზღვრულობისათვის აუცილებელი და საკმარისია, რომ $b(A) = Z$ [31, გვ. 37]. სამართლიანია

ლემმა 4.1 ვთქვათ, A ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლეა Z ლოკალურად ამოზნექილ წრფივ ტოპოლოგიურ სივრცეში. A სუსტად შემოსაზღვრულია მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როცა

$$H(A) = \{0\}.$$

დამტკიცება. დებულება ტრივიალურია იმის გამო, რომ $H(A) = -b(A)^{\circ} = -(z^{\circ})^{\circ} = \{0\}$.

თეორემა 4.3. ვთქვათ, Z სეპარაბელური და რეფლექსური ბანახის სივრცეა, ხოლო $\Omega \subset \langle Z, C \rangle$ C -ბიკომპაქტური ქვესიმრავლეა Z -ში. მაშინ, $p \min \Omega$ არაატარიელი სიმრავლეა და არის გარეგანად მდგრადი. თუ Ω ამოზნექილი, ჩაკეტილი ქვესიმრავლეა და ამასთან $p \max \Omega$ არაატარიელია, მაშინ Ω სუსტად C -ბიკომპაქტურია.

დამტკიცება. რადგან C არის ამოზნექილი, ჩაკეტილი და მახვილი კონუსი Z სეპარაბელურ ბანახის სივრცეში, ამიტომ ცნობილი ფაქტის თანახმად [41], C -ზე არსებობს მკაცრად დადებითი ფუნქციონალური

$$z^{\circ} \in C^{\circ} = \{z^{\circ} \in Z^{\circ} \mid \langle z^{\circ}, z \rangle \geq 0, \forall z \in C\},$$

რომლისთვისაც $\langle z^{\circ}, z \rangle > 0, \forall z \in C \setminus \{0\}$. ვთქვათ, \hat{z} ნებისმიერი ელემენტია Ω -ში. რადგან Ω არის C -ბიკომპაქტური, ამიტომ $\Omega \cap (\hat{z} - C)$ ბიკომპაქტური ქვესიმრავლეა Z -ში. ფუნქციონალური ანალიზიდან ცნობილი ფაქტის თანახმად, არსებობს ისეთი $z^0 \in \Omega \cap (\hat{z} - C)$, რომ

$$\min_{z \in \Omega \cap (\hat{z} - C)} \langle z^{\circ}, z \rangle = \langle z^{\circ}, z^0 \rangle. \quad (4.31)$$

ვაჩვენოთ, რომ $z^0 \in p \min \Omega$. დაეუშვათ საწინააღმდეგო. მაშინ მოიძებნება ისეთი ელემენტი $\bar{z} \in \Omega$, რომ $z^0 - \bar{z} = p \in C \setminus \{0\}$. რადგან $z^0 \in \Omega \cap (\hat{z} - C)$, ამიტომ $z^0 \in \Omega$ და $z^0 = \hat{z} - q, q \in C$, ე.ი. $\bar{z} = z^0 - p = \hat{z} - p - q$. ცხადია, რომ $\bar{z} \in \hat{z} - C$. რადგან $\bar{z} \in \Omega$, ამიტომ $\bar{z} \in \Omega \cap (\hat{z} - C)$. მეორე მხრივ, $z^0 - \bar{z} \in C \setminus \{0\}$. ამიტომ, იმის გათვალისწინებით, რომ z° მკაცრად დადებითი ფუნქციონალურია C -ზე, ვასკენით, რომ $\langle z^{\circ}, z^0 - \bar{z} \rangle > 0$. ამდენად, მოიძებნება ისეთი $\bar{z} \in \Omega \cap (\hat{z} - C)$ ელემენტი, რომ

$$\langle z^{\circ}, z^0 \rangle > \langle z^{\circ}, \bar{z} \rangle. \quad (4.32)$$

(4.32) უტოლობა ეწინააღმდეგება (4.31) ტოლობას, რაც თავის მხრივ ანტიციკებს, რომ $z^0 \in p\text{min}\Omega$, ე.ი. $p\text{min}\Omega$ არაცარიელია. რადგან $z^0 \in \Omega \cap (\bar{z} - C)$, სადაც $z^0 \in p\text{min}\Omega$, ამიტომ $\bar{z} = z^0 + h$, $h \in C$. ვინაიდან \bar{z} ნებისმიერი ელემენტი იყო Ω სიმრავლიდან, ამიტომ, ცხადია, რომ $\Omega \subset C p\text{min}\Omega + C$ (რადგან $z^0 + h \in p\text{min}\Omega + C$). ასე რომ, $p\text{min}\Omega$ გარეგანად მღვრადია.

ვაჩვენოთ ასლა თეორემის მეორე ნაწილის სამართლიანობა. დაუშვათ, რომ $p\text{min}\Omega$ არაცარიელია, Ω არის ამოზნექილი და ჩაკეტილი, მაგრამ Ω არ არის C -სუსტად ბიკომპაქტური. მაშინ მოიძებნება ისეთი $\bar{z} \in \Omega$ ელემენტი, რომ $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ არ იქნება სუსტად ბიკომპაქტური ქვესიმრავლე Z -ში. რადგან Ω და C ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლეებია Z -ში, ამიტომ $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ არის ამოზნექილი და ჩაკეტილი ქვესიმრავლე Z -ში. ამ სიმრავლის ამოზნექილობა განაპირობებს მის სუსტად ჩაკეტილობას, ე.ი. $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ არის სუსტად ჩაკეტილი ქვესიმრავლე Z -ში, და, ცხადია, $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ ამოზნექილია. რადგან $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ არ არის სუსტად ბიკომპაქტური, მაგრამ არის სუსტად ჩაკეტილი, ამიტომ $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ არ შეიძლება იყოს სუსტად კომპაქტური. რადგან რეფლექსურ ბანახის სივრცეში სიმრავლის სუსტად კომპაქტურობა ექვივალენტურია ამ სიმრავლის შემოსაზღვრულობისა [8, გვ. 81], ვასკენით: $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ არ შეიძლება იყოს შემოსაზღვრული ქვესიმრავლე Z -ში, რადგან ნორმირებულ სივრცეში სიმრავლის შემოსაზღვრულობა და სუსტად შემოსაზღვრულობა ერთმანეთის ექვივალენტურნი არიან [5, გვ. 263, 11, გვ. 184]. ამიტომ, $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ არ შეიძლება იყოს სუსტად შემოსაზღვრული. ვთქვათ, რომ $L = (\Omega + C) \cap (\bar{z} - C)$. ცხადია, $0 \in C$. ამიტომ $(\bar{z} - C) \cap \Omega \subset L$, და, რადგან $(\bar{z} - C) \cap \Omega$ სუსტად შემოსაზღვრულია, ამიტომ L , აგრეთვე, არის სუსტად შემოსაზღვრული ქვესიმრავლე Z -ში. ლემა 4.1-ის თანახმად, ეს ნიშნავს იმას, რომ L სიმრავლის რეცესიული კონუსი $H(L)$ არ შეიძლება ემთხვეოდეს $\{0\}$ სიმრავლეს, ე.ი.

$$H(L) = \bigcap_{\lambda > 0} \lambda(L - y_0) \neq \{0\}, \quad (4.33)$$

სადაც y_0 ნებისმიერი ელემენტია L -დან [31, გვ. 37]. ამდენად, არსებობს ისეთი $\bar{z} \in H(L)$ ელემენტი, რომ $\bar{z} \neq 0$. ეს თავის მხრივ ნიშნავს იმას, რომ

$$\bar{z} \in \lambda(L - y), \quad \forall y \in L.$$

კერძოდ, იმის გამო, რომ $0 \in C$ და $\bar{z} \in \Omega$, ამიტომ $y = \bar{z} \in L$, და სამართლიანია შედეგი ჩართვა:

$$\bar{z} \in \lambda(L - \bar{z}). \quad (4.34)$$

მეორე მხრივ, დაშვების თანახმად $p \min \Omega$ არაცარიელი სიმრავლეა, ამიტომ, თუ $z_0 \in p \min \Omega$, მაშინ, აგრეთვე, სამართლიანი უნდა იყოს ჩართვაც $\bar{z} \in \lambda(L - z_0)$. (4.35)

(4.34) ჩართვიდან ვღებულობთ:

$$\hat{z} + \lambda^{-1} \bar{z} \in L. \quad (4.36)$$

(4.35) ჩართვიდან კი ვღებულობთ თანაფარდობას

$$z_0 + \lambda^{-1} \bar{z} \in L, \quad (4.37)$$

სადაც $z_0 \in p \min \Omega$. მაგრამ $L \subset \hat{z} - C$ და $L \subset \Omega + C$, ამიტომ (4.36) და (4.37)-დან შესაბამისად ვღებულობთ:

$$\hat{z} + \lambda^{-1} \bar{z} \in \hat{z} - C, \quad (4.38)$$

$$z_0 + \lambda^{-1} \bar{z} \in \Omega + C. \quad (4.39)$$

(4.38)-დან ვასკვნით, რომ $-\lambda^{-1} \bar{z} \in C$, (4.39)-დან კი უშუალოდ გამომდინარეობს ისეთი $\bar{z}_0 \in \Omega$ და $h \in C$ ელემენტების არსებობა, რომ

$$z_0 + \lambda^{-1} \bar{z} = \bar{z}_0 + h. \quad (4.40)$$

ე.ი. $z_0 - \bar{z}_0 = -\lambda^{-1} \bar{z} + h$. რადგან $-\lambda^{-1} \bar{z} + h \in C$ და $\bar{z} \neq 0$, ამიტომ

$$\bar{z}_0 - z_0 \in -C \setminus \{0\}. \quad (4.41)$$

რადგან $\bar{z}_0 \in \Omega$ და $z_0 \in p \min \Omega$, ამიტომ (4.41)-დან ვღებულობთ წინააღმდეგობას, რაც თავის მხრივ ნიშნავს იმას, რომ Ω სინამდვილეში არის სუსტად C -ბიკომპაქტური ქვესიმრავლე Z სივრცეში. თეორემა დამტკიცებულია.

დამტკიცებული თეორემა მოთხოვნილ პირობებში ადგენს პარეტოს აზრით მინიმალურ ელემენტთა სიმრავლის ტოპოლოგიურ სტრუქტურას.

4.2 მრავალსახასხვევითი შეუღლებული ასახვები

დავუშვათ, რომ X და Z ლოკალურად ამოზნექილი წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეებია. ისევე, როგორც ზემოთ, ჩვენ ვიგულისხმებთ, რომ Z სივრცე ნაწილობრივ დალაგებულია ამოზნექილი, ჩაკეტილი, სხეულოვანი, მახვილი C კონუსით. X^* -ით და Z^* -ით შესაბამისად აღვნიშნოთ X და Z სივრცეთა შეუღლებული სივრცეები. $P(Z) = P(< Z, C >)$ -ით აღვნიშნოთ Z სივრცის ყველა ქვესივრცელეთა ერთობლიობა. განვიხილოთ მრავალსახა $F: X \rightarrow P(< Z, C >)$ ასახვა. F ასახვის გრაფიკი აღვნიშნოთ $\Gamma(F)$ -თ, ე.ი.

$$\text{graph}F = \{(x, z) \in X \times Z \mid z \in F(x)\} = \Gamma(F).$$

F მრავალსახა ასახვის ეფექტურობის არე ეწოდება სივრცელს

$$\text{Dom}F = \{x \in X \mid F(x) \neq \emptyset\}.$$

$F: X \rightarrow P(< Z, C >)$ ასახვას ეწოდება საკუთრივი, თუ $\text{Dom}F$ არაცარიელი სივრცელა. ქვემოთ ყველგან ვიგულისხმებთ, რომ F საკუთრივი მრავალსახა ასახვაა.

ბანსაზღვრა 4.7. $F: X \rightarrow P(< Z, C >)$ მრავალსახა ასახვის ზეგრადიკი ეწოდება $\text{Epi}F$ სივრცელს, რომელიც განსაზღვრულია ტოლობით

$$\text{Epi}F = \{(x, z) \in X \times Z \mid z \in F(x) + C\}. \quad (4.42)$$

უთქვამთ, რომ $\sigma_{\Gamma(F)}: X^* \times Z^* \rightarrow R \cup \{+\infty\}$ არის $\Gamma(F)$ სივრცელის საყრდენი ფუნქციონალი, ე.ი.

$$\sigma_{\Gamma(F)}(x^*, z^*) = \sup_{x \in X} \sup_{z \in F(x)} \langle x^*, x \rangle + \langle z^*, z \rangle, \quad (4.43)$$

$$\forall (x^*, z^*) \in X^* \times Z^*$$

$b(\Gamma(F))$ -ით აღვნიშნოთ $\Gamma(F)$ სივრცელის ბარიერული კონუსი, ე.ი.

$$b(\Gamma(F)) = \text{Dom} \sigma_{\Gamma(F)} = \{(x^*, z^*) \in X^* \times Z^* \mid \sigma_{\Gamma(F)}(x^*, z^*) < +\infty\}. \quad (4.44)$$

ბანსაზღვრა 4.8. $F^*: Z^* \rightarrow P(X^*)$ მრავალსახა ასახვას, რომელიც განსაზღვრულია პირობით

$$x^* \in F^*(z^*) \Leftrightarrow (x^*, -z^*) \in b(\Gamma(F)), \quad (4.45)$$

ეწოდება $F: X \rightarrow P(< Z, C >)$ მრავალსახა ასახვის შეუღლებული ასახვა.

$\varphi_{\Gamma(F)}: X^* \times Z^* \rightarrow R \cup \{+\infty\}$ ნამდვილი ფუნქცია განსაზღვრეთ შემდეგი ტოლობით:

$$\varphi_{\Gamma(F)}(x^*, z^*) = \sigma_{\dots}^*(z^*), \quad \forall (x^*, z^*) \in X^* \times Z^* \quad (4.46)$$

მაშინ, განსაზღვრა 4.8-ის თანახმად, გვაქვს

$$x^* \in F^*(z^*) \Leftrightarrow \varphi_{\Gamma(F)}(x^*, z^*) < +\infty. \quad (4.47)$$

$\varphi : X \times Z^* \rightarrow \bar{R}$ ($\bar{R} = R \cup \{-\infty, +\infty\}$) ნამდვილ ფუნქციას განვსაზღვრავთ ტოლობით

$$\varphi(x, z^*) = \inf_{x \in F(x)} \langle z^*, x \rangle, \quad \forall (x, z^*) \in X \times Z^* \quad (4.48)$$

მაშინ შეიძლება განისაზღვროს φ ფუნქციის კერძო შეუღლებული ფუნქცია პირველი არგუმენტის მიმართ (იხ. [60]) $\varphi^*(\cdot, z^*) : X^* \rightarrow \bar{R}$ შემდეგი ტოლობის საშუალებით:

$$\varphi^*(x^*, z^*) = \sup_{x \in X} (\langle x^*, x \rangle - \varphi(x, z^*)), \quad \forall x^* \in X^* \quad (4.49)$$

φ ფუნქციის კერძო მეორე შეუღლებულს პირველი არგუმენტის მიმართ, ე.ი. $\varphi^{\circ\circ}(\cdot, z^*) : X \rightarrow \bar{R}$ ნამდვილ ფუნქციას, ექნება სახე

$$\varphi^{\circ\circ}(x, z^*) = \sup_{x^* \in X^*} (\langle x^*, x \rangle - \varphi^*(x^*, z^*)), \quad \forall x \in X. \quad (4.50)$$

თუ გავითვალისწინებთ იმ ფაქტს, რომ სამართლიანია ტოლობა

$$-\inf_{x \in F(x)} \langle z^*, x \rangle = \sup_{x \in F(x)} \langle -z^*, x \rangle,$$

(4.49) ტოლობიდან მივიღებთ

$$\begin{aligned} \varphi^*(x^*, z^*) &= \sup_{x \in X} (\langle x^*, x \rangle - \inf_{x \in F(x)} \langle z^*, x \rangle) = \\ &= \sup_{x \in X} (\langle x^*, x \rangle + \sup_{x \in F(x)} \langle -z^*, x \rangle) = \\ &= \sup_{x \in X} \sup_{x \in F(x)} (\langle x^*, x \rangle - \langle z^*, x \rangle). \end{aligned}$$

ამრიგად, სამართლიანია ტოლობები:

$$\begin{aligned} \varphi^*(x^*, z^*) &= \varphi_{\Gamma(F)}(x^*, z^*) = \sigma_{\Gamma(F)}(x^*, -z^*) = \\ &= \sup_{x \in X} \sup_{x \in F(x)} (\langle x^*, x \rangle - \langle z^*, x \rangle), \quad \forall (x^*, z^*) \in X^* \times Z^* \end{aligned} \quad (4.51)$$

(4.50) ტოლობიდან უშუალოდ ვღებულობთ:

$$\begin{aligned} \varphi^{\circ\circ}(x, z^*) &= \sup_{x^* \in X^*} (\langle x^*, x \rangle - \varphi_{\Gamma(F)}(x^*, z^*)) = \\ &= \sup_{x^* \in X^*} (\langle x^*, x \rangle - \sigma_{\Gamma(F)}(x^*, -z^*)) = \\ &= \sup_{x^* \in X^*} (\langle x^*, x \rangle - \varphi^*(x^*, z^*)), \quad \forall (x, z^*) \in X \times Z^* \end{aligned} \quad (4.52)$$

ცხადია, რომ $x \rightarrow \varphi^{\circ}(x, z^{\circ})$ ფუნქცია, როგორც X -ზე აფინურ და უწყვეტ ფუნქციათა $\{ \langle x^{\circ}, x \rangle - \varphi^{\circ}(x, z^{\circ}) \mid x^{\circ} \in X^{\circ} \}$ სიმრავლის ზუსტი წერტილოვანი ზედა ზღვარი, არის X -ზე ამოზნექილი და ქვემოდან ნახევრად უწყვეტი ფუნქცია [60]. ცხადია, რომ შეიძლება აიგოს $\varphi^{\circ}(x, z^{\circ})$ ფუნქციის კერძო შეუღლებული პირველი არგუმენტის მიმართ, ე.ი. განისაზღვროს ნამდვილი $\varphi^{\circ}(\cdot, z^{\circ}): X^{\circ} \rightarrow \bar{R}$ ფუნქცია ტოლობით

$$\varphi^{\circ}(x^{\circ}, z^{\circ}) = \sup_{x \in X} \langle x^{\circ}, x \rangle - \varphi^{\circ}(x, z^{\circ}), \quad \forall (x^{\circ}, z^{\circ}) \in X^{\circ} \times Z^{\circ}.$$

მაგრამ მარტივად შეიძლება იმის ჩვენება, რომ $\varphi^{\circ}(x, z^{\circ})$ ფუნქციის შეუღლებულის განხილვას არავითარი მნიშვნელობა არა აქვს, რადგან ყოველთვის სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$\varphi^{\circ}(x^{\circ}, z^{\circ}) = \varphi^{\circ}(x^{\circ}, z^{\circ}), \quad \forall (x^{\circ}, z^{\circ}) \in X^{\circ} \times Z^{\circ} \quad (4.53)$$

გარდა ამისა, მარტივი საჩვენებელია, რომ სამართლიანია უტოლობა

$$\varphi^{\circ}(x, z^{\circ}) \leq \varphi(x, z^{\circ}), \quad \forall (x, z^{\circ}) \in X \times Z^{\circ} \quad (4.54)$$

დავამტკიცოთ დამხმარე ხასიათის რამდენიმე დებულება.

თეორემა 4.4. ნებისმიერი $z^{\circ} \in Z^{\circ}$ ელემენტისათვის სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$\text{Dom} F \subset \text{Dom} \varphi^{\circ}(\cdot, z^{\circ}). \quad (4.55)$$

დამტკიცება. გავითვალისწინოთ ის გარემოება, რომ

$$\text{Dom} \varphi^{\circ}(\cdot, z^{\circ}) = \{ x \in X \mid \varphi^{\circ}(x, z^{\circ}) < +\infty \}.$$

ვთქვათ, რომ $x \in \text{Dom} F$. მაშინ $\text{Dom} F(x) \neq \emptyset$ და არსებობს ისეთი $\hat{z} \in F(x)$ ელემენტი, რომ

$$\varphi(x, z^{\circ}) = \inf_{z \in F(x)} \langle z^{\circ}, z \rangle \leq \langle z^{\circ}, \hat{z} \rangle.$$

მაგრამ $\langle z^{\circ}, \hat{z} \rangle < +\infty$. ამიტომ, $\varphi(x, z^{\circ}) < +\infty$. (4.54) უტოლობის თანხმად, უკანასკნელიდან ვასკვნით, რომ $\varphi^{\circ}(x, z^{\circ}) < +\infty$, $\forall x \in X$, რაც, ცხადია, ნიშნავს იმას, რომ $x \in \text{Dom} \varphi^{\circ}(\cdot, z^{\circ})$, ე.ი.

$$\text{Dom} F \subset \text{Dom} \varphi^{\circ}(\cdot, z^{\circ}).$$

თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 4.5. ეთქვას, X პანახის სივრცეა. მაშინ ნებისმიერი $(x, z) \in \text{int} \text{Dom} F \times Z$ წველისათვის მოიძებნება წრფივი და უწყვეტი ფუნქციონალი $x' \in X'$, რომლისთვისაც სამართლიანი იქნება შემდეგი ტოლობა:

$$\langle x', x \rangle = \varphi'(x', z') + \varphi''(x, z'). \quad (4.56)$$

დამტკიცება. რადგან $x \rightarrow \varphi''(x, z')$ არის ამოზნექილი და ნახევრად უწყვეტი ფუნქცია X -ზე, ამიტომ ცნობილი ფაქტის თანახმად [60, გვ.23], $\varphi''(\cdot, z')$ არის უწყვეტი ფუნქცია $\text{int} \text{Dom} \varphi''(\cdot, z')$ -ზე. თეორემა 4.4-ის თანახმად, ადგილი აქვს ჩართვას $\text{Dom} F \subset \text{Dom} \varphi''(\cdot, z')$, საიდანაც ელემენტარულად შეიძლება შემოწმდეს, რომ ასევე სამართლიანია ჩართვა $\text{int} \text{Dom} F \subset \text{int} \text{Dom} \varphi''(\cdot, z')$. ზემოთ აღნიშნულის თანახმად, $\varphi''(\cdot, z')$ უწყვეტია, აგრეთვე, $\text{int} \text{Dom} F$ -ზე. ამიტომ, თუ $x \in \text{int} \text{Dom} F$, მაშინ $\varphi''(\cdot, z')$ უწყვეტია x წერტილში. ამასთან, $x \in \text{Dom} \varphi''(\cdot, z')$ და ამიტომ $\varphi''(\cdot, z') \langle x', x \rangle < +\infty$. ცნობილი ფაქტის თანახმად, აღნიშნულ პირობებში [60, გვ. 31], $\varphi''(\cdot, z')$ სუბდიფერენცირებადია x წერტილში, ე.ი. არსებობს ისეთი $x' \in X'$ ელემენტი, რომ $x' \in \partial \varphi''(\cdot, z')$. მეორე მხრივ, ადგილი აქვს შემდეგ ექვივალენტობებს [60, გვ. 31]:

$$x' \in \partial \varphi''(x, z') \Leftrightarrow \langle x', x \rangle = \varphi'''(x', z') + \varphi''(x, z'). \quad (4.57)$$

მაგრამ (4.53) ტოლობის თანახმად $\varphi'''(x', z') = \varphi'(x', z')$. ამიტომ (3.16)-დან ვღებულობთ:

$$\langle x', x \rangle = \varphi'(x', z') + \varphi''(x, z').$$

თეორემა დამტკიცებულია.

ბანსაზღვრა 4.9. ეთქვას, X და Z ლოკალურად ამოზნექილი წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეებია, ხოლო $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვაა. მაშინ

1. F -ს ეწოდება ამოზნექილი, თუ $\Gamma(F)$ არის ამოზნექილი ქვესიმრავლე $X \times Z$ დეკარტულ ნამრავლში.
2. F -ს ეწოდება C -ამოზნექილი, თუ ნებისმიერი ორი $x_1, x_2 \in X$ წერტილისათვის და ნებისმიერი $\lambda \in [0, 1]$ რიცხვისათვის ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$\lambda F(x_1) + (1 - \lambda)F(x_2) \subset F(\lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2) + C.$$

$F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვის საშუალებით განვსაზღვროთ მრავალსახა $F_+: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ ასახვა შემდეგნაირად:

$$F_+(x) = F_+(x) + C, \quad \forall x \in X. \quad (4.58)$$

მაშინ ცხადია, რომ ადგილი აქვს ტოლობას

$$\Gamma(F_+) = \text{Epi}(F). \quad (4.59)$$

მარტივად შეიძლება შემოწმდეს შემდეგი დებულებების სამართლიანობა:

ლემმა 4.2 იმისათვის, რომ $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვა იყოს ამოზნექილი, აუცილებელია და საკმარისი, რომ ნებისმიერი ორი $x_1, x_2 \in X$ წერტილისათვის და ნებისმიერი $\lambda \in [0, 1]$ რიცხვისათვის ადგილი ჰქონდეს შემდეგ ჩართვას:

$$\lambda F(x_1) + (1 - \lambda)F(x_2) \subset F(\lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2).$$

ლემმა 4.3. იმისათვის, რომ $F_+: X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვა იყოს ამოზნექილი, აუცილებელია და საკმარისი, რომ $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვა იყოს C -ამოზნექილი.

განსაზღვრა 4.9-დან და ლემა 4.3-დან ვასკენით, რომ თუ მრავალსახა $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ ასახვისათვის $\text{Epi}(F)$ არის ამოზნექილი, მაშინ მრავალსახა $F_+: X \rightarrow P(<Z, C>)$ ასახვა არის ამოზნექილი.

გაეისხენოთ რიგი განსაზღვრებისა, რომლებიც შემოღებული გვექნება ადრე.

ბანსაზღვრა 4.10. ვთქვათ, V წრფივი, ლოკალურად ამოზნექილი, ტოპოლოგიური სივრცეა, ხოლო Q - არაკარბიელი და ამოზნექილი ქვესიმრავლე V -ში, ხოლო $v_0 \in Q$. მაშინ, $T_Q(v_0)$ სიმრავლეს, რომელიც განსაზღვრულია ტოლობით

$$T_Q(v_0) = \overline{\bigcup_{r>0} \frac{1}{r}(Q - v_0)}.$$

წოდება Q სიმრავლის მხები კონუსი $v_0 \in Q$ წერტილში.

$T_Q(v_0)$ არის ამოზნექილი და ჩაკეტილი კონუსი V ტოპოლოგიურ სივრცეში.

ბანსაზღვრა 4.11. ვთქვათ, X და Z ლოკალურად ამოზნექილი წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეებია, ხოლო $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ ამოზნექილი მრავალსახა ასახვაა. მაშინ, $DF(x_0, z_0): X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვას, განსაზღვრულს ტოლობით

$$\Gamma(DF(x_0, z_0)) = T_{\Gamma(F)}(x_0, z_0), \quad (4.60)$$

წოდება F მრავალსახა ასახვის წარმოებული $(x_0, z_0) \in \Gamma(F)$ წერტილში.

ბანსაზღვრა 4.12. $DF(x_0, z_0): X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვის შეუღლებულ $DF(x_0, z_0): Z' \rightarrow X'$ ასახვას ეწოდება F ასახვის კოდიფერენციალი $(x_0, z_0) \in \Gamma(F)$ წერტილში.

თეორემა 4.6. თუ $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ ამოწნეკილი მრავალსახა ასახვაა და $(x_0, z_0) \in \Gamma(F)$, მაშინ სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) = \{x^\circ \in X^\circ \mid \varphi^\circ(x^\circ, z^\circ) = \langle x^\circ, x_0 \rangle - \langle z^\circ, z_0 \rangle\}, \quad (4.61)$$

$$\forall z^\circ \in Z^\circ$$

დამტკიცება. განსაზღვრა 4.8-ის თანახმად გვაქვს

$$x^\circ \in DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) \Leftrightarrow (x^\circ, -z^\circ) \in b(\Gamma(DF(x_0, z_0))).$$

მაგრამ განსაზღვრა 4.11-ის თანახმად გვაქვს, რომ

$$\Gamma(DF(x_0, z_0)) = T_{\Gamma(F)}(x_0, z_0),$$

ამიტომ, სამართლიანია ექვივალენტობა

$$x^\circ \in DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) \Leftrightarrow (x^\circ, -z^\circ) \in b(T_{\Gamma(F)}(x_0, z_0)).$$

რადგან $T_{\Gamma(F)}(x_0, z_0)$ არის კონუსი, ამიტომ ბარიერული კონუსის განმარტებიდან უშუალოდ გამოძინარეობს შემდეგი ტოლობა

$$b(T_{\Gamma(F)}(x_0, z_0)) = -T_{\Gamma(F)}^\circ(x_0, z_0).$$

ამდენად, ადგილი აქვს შემდეგ ექვივალენტობას:

$$x^\circ \in DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) \Leftrightarrow (x^\circ, -z^\circ) \in -T_{\Gamma(F)}^\circ(x_0, z_0). \quad (4.62)$$

გარდა ამისა, ცნობილი ფაქტის თანახმად [31, გვ. 109], ადგილი აქვს ტოლობას:

$$-T_{\Gamma(F)}^\circ(x_0, z_0) = \{(p, q) \in X^\circ \times Z^\circ \mid \langle p, x_0 \rangle + \langle q, z_0 \rangle = \sigma_{\Gamma(F)}(p, q)\}. \quad (4.63)$$

(4.63)-დან (4.62)-ის გათვალისწინებით ვღებულობთ:

$$x^\circ \in DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) \Leftrightarrow \langle x^\circ, x_0 \rangle - \langle z^\circ, z_0 \rangle = \sigma_{\Gamma(F)}(x^\circ, -z^\circ) = \varphi^\circ(x^\circ, z^\circ).$$

ეს კი თავის მხრივ ნიშნავს იმას, რომ

$$DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) = \{x^\circ \in X^\circ \mid \varphi^\circ(x^\circ, z^\circ) = \langle x^\circ, x_0 \rangle - \langle z^\circ, z_0 \rangle\}.$$

თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 4.6-ში მოყვანილი შედეგები გვაძლევს $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვის კოდიფერენციალის მოხერხებულ სტრუქტურულ წარმოდგენას, რომელიც გამოყენებული იქნება ქვემოთ მოყვანილ მსჯელობებში.

შენიშვნა 4.1 ხანი-ბანახის თეორემის ერთ-ერთი შედეგის თანახმად, თუ X° არის არანულოვანი ფუნქციონალი X -ზე, მაშინ ყოველთვის მონახება ისეთი \bar{x} ელემენტი, რომ $\langle x^\circ, \bar{x} \rangle \neq 0$. ამ დებულებით იოლად შეიძლება დამტკიცდეს, რომ ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$DF(x_0, z_0)^\circ(0) = \{0\}.$$

ამიტომ $DF(x_0, z_0)^\circ$ მრავალსახა ასახვისათვის შინაარსობრივი დატვირთვა ენიჭება მხოლოდ იმ $DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ)$ სიმრავლეებს, რომელთათვისაც $z^\circ \neq 0$.

შენიშნოთ ახლა ის ფაქტი, რომ $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვითა და (4.58) ტოლობით გაისახვლერული $F_+: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვისათვის ყოველთვის ადგილი აქვს შემდეგ ჩაროვას:

$$\Gamma(F) \subset \Gamma(F_+). \quad (4.64)$$

ეს უკანასკნელი შეიძლება ელემენტარულად შემოწმდეს იმის გათვალისწინებით, რომ $0 \in C$. ასე რომ, ნებისმიერი $(x_0, z_0) \in \Gamma(F)$ წყვილისათვის, აგრეთვე, სამართლიანია ჩართვა $(x_0, z_0) \in \Gamma(F_+)$.

თქვით 4.7. ვთქვათ, $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ არის მრავალსახა ასახვა ამოზნექილი და ჩაკეტილი $\Gamma(F)$ გრაფიკით. მაშინ, ნებისმიერი $(x_0, z_0) \in \Gamma(F)$ წერტილისათვის სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$DF_+(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) = \begin{cases} DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ), & z^\circ \in C^\circ, \\ \emptyset, & z^\circ \notin C^\circ \end{cases} \quad (4.65)$$

ღამბაჩიშვბ. $G: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა განესახვლეროთ შემდეგი ტოლობით:

$$G(x) = C, \quad \forall x \in X.$$

რადგან C ამოზნექილი და ჩაკეტილია, ამიტომ $G: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვაც ამოზნექილი და ჩაკეტილია. გარდა ამისა, $\text{Dom} G = X$ და ადგილი აქვს ტოლობას

$$\Gamma(G) = \{(x, z) \in X \times Z \mid z \in C\} = X \times C. \quad (4.66)$$

რადგან $\text{Dom} F - \text{Dom} G = \text{Dom} F - X = X$, ამიტომ $0 \in \text{int}(\text{Dom} F - \text{Dom} G)$. თუ $(x_0, z_0) \in \Gamma(F)$, მაშინ იმის გამო, რომ $0 \in C$, ადგილი აქვს ჩართვას $(x_0, 0) \in \Gamma(G) = X \times C$. ვინაიდან F და G მრავალსახა ასახვებია ამოზნექილი და ჩაკეტილი გრაფიკებით, ამიტომ, ცნობილი ფაქტის თანახმად [60], სამართლიანია ტოლობა

$$D(F+G)(x_0, z_0+0)^\circ = DF(x_0, z_0)^\circ + DG(x_0, 0)^\circ.$$

მაგრამ $F+G = F_+$, ამიტომ, ნებისმიერი $z^\circ \in Z'$ ელემენტისათვის უნდა სრულდებოდეს შემდეგი ტოლობა:

$$DF_+(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) = DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ) + DG(x_0, 0)^\circ(z^\circ). \quad (4.67)$$

ამრიგად, $x^\circ \in DF_+(x_0, z_0)^\circ(z^\circ)$ ჩართვას ადგილი აქვს მაშინ და მხოლოდ მაშინ, როდესაც $x^\circ = x_1^\circ + x_2^\circ$, სადაც $x_1^\circ \in DF(x_0, z_0)^\circ(z^\circ)$ და $x_2^\circ \in DG(x_0, 0)^\circ(z^\circ)$. თავის მხრივ, გვაქვს

$$x_2^* \in DG(0, x_0)^*(z^*) \Leftrightarrow (x_2^*, -z^*) \in -T_{\Gamma(G)}^*(x_0, 0).$$

მაგრამ, რადგან (4.66)-ის თანასმად $\Gamma(G) = X \times C$, ამიტომ

$$\begin{aligned} -T_{\Gamma(G)}^*(x_0, 0) &= -T_{X \times C}^*(x_0, 0) = -T_X^*(x_0) \times T_C^*(0) = \\ &= -(X)^* \times C^* = -\{0\} \times C^*, \end{aligned}$$

ე.ი.

$$x_2^* \in DG(x_0, 0)^*(z^*) \Leftrightarrow (x_2^*, -z^*) \in \{0\} \times (-C)^*$$

უკანასკნელიდან მარტივად ვასკენით, რომ

$$DG(x_0, 0)^*(z^*) = \begin{cases} 0, & z^* \in C^*, \\ \emptyset, & z^* \notin C^* \end{cases} \quad (4.68)$$

(4.68) ტოლობის გათვალისწინებით (4.67)-დან უშუალოდ ვღებულობთ, რომ

$$DF_+(x_0, z_0)^*(z^*) = \begin{cases} DF(x_0, z_0)^*(z^*), & z^* \in C^*, \\ \emptyset, & z^* \notin C^* \end{cases}$$

თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 4.7 სინამდვილეში ამტკიცებს, რომ $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალ-სახა ასახვის კოდიფერენტიალის განხილვას $Z^* \setminus C^*$ სიმრავლის წერტილში აზრი არა აქვს, საკმარისია $DF_+(x_0, z_0)^*(z^*)$ განხილულ იქნას მხოლოდ $z^* \in C^*$ წერტილებში და ამასთან ვიგულისხმობთ, რომ, თუ F არის ამოზნექილი და ჩაკეტილი მრავალსახა ასახვა, მაშინ ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$DF_+(x_0, z_0)^*(z^*) = DF(x_0, z_0)^*(z^*), \quad \forall z^* \in C^*. \quad (4.69)$$

ზემოთ ჩვენ უკვე ვჩვენეთ, რომ, თუ $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ არის ამოზნექილი, ამოზნექილია, აგრეთვე, $F_+: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$.

სინამდვილეში, სამართლიანია შებრუნებული დებულებაც: თუ $F_+: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ ამოზნექილია, მაშინ $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ ასევე არის ამოზნექილი. მართლაც, გვაქვს:

$$F(x) = F_+(x) - C.$$

ამიტომ, ნებისმიერი ორი $x_1, x_2 \in X$ წერტილისათვის და ნებისმერი $\lambda \in [0, 1]$ რიცხვისათვის გვექნება:

$$\begin{aligned} \lambda F(x_1) + (1 - \lambda)F(x_2) &= \\ &= \lambda F_+(x_1) - \lambda C + (1 - \lambda)F_+(x_2) - (1 - \lambda)C = \\ &= \lambda F_+(x_1) + (1 - \lambda)F_+(x_2) - C \subset \\ &\subset F_+(\lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2) - C = F(\lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2), \end{aligned}$$

რაც, ლემა 4.2-ის თანახმად, უკვე ნიშნავს $F : X \rightarrow P(< Z, C >)$ მრავალსასა ასასეის ამოზნექილობას. ამრიგად, სინამდვილეში სამართლიანია

თეორემა 4.8. იმისათვის, რომ $F : X \rightarrow P(< Z, C >)$ მრავალსასა ასასეა იყოს ამოზნექილი, აუცილებელია და საკმარისი, რომ $F_+ : X \rightarrow P(< Z, C >)$ მრავალსასა ასასეა იყოს ამოზნექილი.

თუ $F : X \rightarrow P(< Z, C >)$ ამოზნექილი მრავალსასა ასასეაა, მაშინ თეორემა 4.8-ისა და თეორემა 4.6-ის გათვალისწინებით ნებისმიერი $(x_0, z_0) \in \Gamma(F_+) = \text{Epi}(F)$ წერტილისათვის სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$DF_+(x_0, z_0)^*(z^*) = \{x^* \in X^* \mid \varphi^*(x^*, z^*) = \langle x^*, x_0 \rangle - \langle z^*, z_0 \rangle, \forall z^* \in Z^*\}. \quad (4.70)$$

მაგრამ თეორემა 4.7-ის თანახმად, თუ F არა მართო ამოზნექილი, არამედ ჩაკეტილიც არის, ე.ი. $\Gamma(F_+) = \text{Epi}(F)$ ჩაკეტილია, მაშინ (4.70) ტოლობა შეიძლება განხილული იქნას მხოლოდ $C^* \subset Z^*$ სიმრავლეზე და ჩაწერილ იქნას შემდეგი სახით:

$$DF(x_0, z_0)^*(z^*) = \{x^* \in X^* \mid \varphi^*(x^*, z^*) = \langle x^*, x_0 \rangle - \langle z^*, z_0 \rangle, \forall z^* \in C^*\}. \quad (4.71)$$

ამდენად, სამართლიანია

თეორემა 4.9. ვთქვათ, $F : X \rightarrow P(< Z, C >)$ არის ამოზნექილი მრავალსასა ასასეა, რომლისთვისაც $\text{Epi}(F)$ ჩაკეტილია. მაშინ, ნებისმიერი $(x_0, z_0) \in \text{Epi}(F)$ წერტილისა და $z^* \in C^*$ ფუნქციონალისათვის სამართლიანია (4.71) ტოლობა.

შენიშვნა 4.2 თუ $(x_0, z_0) \in \text{int}\Gamma(F_+)$, მაშინ $T_{\Gamma(F_+)}(x_0, z_0) \equiv X \times Z$, ე.ი. $T_{\Gamma(F_+)}^*(x_0, z_0) = \{(0, 0)\}$. აქედან უშუალოდ გამოდინარეობს შემდეგი ტოლობა: $DF_+(x_0, z_0)^*(0) = \{0\}$. ამრიგად, $DF_+(x_0, z_0)^*$ მრავალსასა ასასევას შინა-არსობრივი დატვირთვა გააჩნია მხოლოდ $\Gamma(F_+)$ სიმრავლის სასაზღვრო წერტილებისათვის, ე.ი. როცა $(x_0, z_0) \in \partial\Gamma(F_+)$, სადაც $\partial\Gamma(F_+)$ -ით აღნიშნულია $\Gamma(F_+)$ სიმრავლის საზღვარი. მეორე მხრივ, რადგან $\Gamma(F_+) = \text{Epi}(F)$, ამიტომ ადგილი აქვს შემდეგ ექვივალენტობას:

$$\begin{aligned} (x_0, z_0) \in \partial\Gamma(F_+) &\Leftrightarrow (x_0, z_0) \in \partial\text{Epi}(F) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow x_0 \in \text{Dom}F, z_0 \in \partial(F(x_0) + C). \end{aligned}$$

შენიშვნების 4.1-ის, 4.2-ის და თეორემა 4.7-ის გათვალისწინებით შემოვიტანოთ

ბანსაზღვრა 4.13. ვთქვათ, $F : X \rightarrow P(< Z, C >)$ არის ამოზნექილი მრავალსასა ასასეა, რომლისთვისაც $\text{Epi}(F)$ ჩაკეტილი ქვესიმრავლეა $X \times Z$ -ში. ვიტყვი, რომ F კოდიფერენცირებადია $x_0 \in \text{Dom}F$ წერტილში, თუ ნების-

მიერი $(x_0, z_0) \in \partial \text{Epi}(F)$ ელემენტისათვის მოიძებნება $z^* \in C^* \setminus \{0\}$ ფუნქციონალი, რომლისთვისაც

$$\begin{aligned} DF(x_0, z_0)^*(z^*) &= \\ &= \{x^* \in X^* \mid \varphi^*(x^*, z^*) = \langle x^*, x_0 \rangle - \langle z^*, z_0 \rangle \neq \emptyset\}. \end{aligned}$$

შენიშვნა 4.3. ზოგადად შეუზღუდავად, განსაზღვრა 4.13-ში შეგვიძლია ვიგულისხმოთ, რომ მოითხოვება $z^* \in C^* \cap B(0,1)$ ელემენტის არსებობა, სადაც $B(0,1) = \{z^* \in Z^* \mid \|z^*\| = 1\}$. ეს უშუალოდ გამოძინარობს მრავალსახა $DF(x_0, z_0)^*$ ასახვის სტრუქტურისა და φ^* ფუნქციის განსაზღვრებიდან.

შემოვიღოთ აღნიშვნა $C_+^* = C^* \cap B(0,1)$.

განვსაზღვროთ ახლა $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვის კიდევ ორი განსხვავებული ტიპის შეუღლებული ასახვა, რომელთაც, გაურკვევლობის თავიდან აცილების მიზნით, ჩვენ ეწოდებთ F ასახვის პოლიარას და ბიპოლიარას.

ბანსაზღვრა 4.14. $F^0: X^* \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვას, რომელიც განსაზღვრულია ტოლობით

$$F^0(x^*) = \{z \in Z \mid z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle = \varphi^*(x^*, z_+^*)\},$$

ეწოდება F მრავალსახა ასახვის პოლიარა.

ბანსაზღვრა 4.15. $F^{00}: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვას, რომელიც განსაზღვრულია ტოლობით

$$F^{00}(x) = \{z \in Z \mid z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle = \varphi^{\circ\circ}(x, z_+^*)\},$$

ეწოდება F მრავალსახა ასახვის ბიპოლიარა.

ამ ასახვებისათვის ქვემოთ დავადგენთ დუალობის ზოგიერთ თანადობას.

ქვემოთ, ყველგან ჩავთვლით, $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ არის ამოზნექილი მრავალსახა ასახვა ჩაკეტილი ზეგრაფიკით.

$S: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა განვსაზღვროთ შემდეგი ტოლობით:

$$S(x) = \{z \in Z \mid (x, z) \in \text{Epi}(F)\}. \quad (4.72)$$

თეორემა 4.10. ვთქვათ, $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა კოდიფერინცირებადია $x_0 \in \text{Dom}F$ წერტილში. მაშინ, ადგილი აქვს ტოლობას:

$$\partial(F(x_0) + C) = \partial S(x_0). \quad (4.73)$$

დანიტქინება. ეთქვათ, $z_0 \in \partial(F(x_0) + C)$. მაშინ ნებისმიერი n ნატურალური რიცხვისათვის არსებობს ისეთი ელემენტები $z_n \in B(0, \frac{1}{n})$, რომ $z_0 + z_n \in F(x_0 + C)$. ეს ნიშნავს იმას, რომ $\{(x_0, z_0 + z_n)\}$ მიმდევრობა არის ქვესიმრავლე $Epi(F)$ -დან. მეორე მხრივ, ცხადია, რომ $z_n \rightarrow 0$. ამიტომ $z_0 + z_n \rightarrow z_0$. რადგან $Epi(F)$ ჩაკეტილია ვასკენით, რომ $(x_0, z_0) \in Epi(F)$. ეს კი ნიშნავს, რომ $z_0 \in S(x_0)$. ამით დამტკიცებულია შემდეგი ჩართვა:

$$\partial(F(x_0) + C) \subset \partial S(x_0). \quad (4.74)$$

მეორე მხრივ, რადგან F კოდიფერენცირებადია $x_0 \in Dom F$ წერტილში, მოიძებნება ორი ისეთი $x^* \in X^*$ და $z^* \in C^*$ ფუნქციონალი, რომ

$$\begin{aligned} \varphi^*(x^*, z^*) &= \sup_{x \in X} \sup_{z \in F(x)} (\langle x^*, x \rangle - \langle z^*, z \rangle) = \\ &= \langle x^*, x_0 \rangle - \langle z^*, z_0 \rangle. \end{aligned}$$

აქედან უშუალოდ ვასკენით შემდეგი უტოლობის სამართლიანობას:

$$\begin{aligned} \langle x^*, x_0 \rangle - \langle z^*, z_0 \rangle &\geq \langle x^*, x \rangle - \langle z^*, z \rangle, \\ &\forall x \in X, \forall z \in F(x). \end{aligned}$$

კერძოდ, $x = x_0$ წერტილისათვის უკანასკნელიდან ვღებულობთ

$$\langle z^*, z - z_0 \rangle \leq 0, \quad \forall z \in F(x_0). \quad (4.75)$$

ვჩვენოთ, რომ z_0 არ შეიძლება იყოს $S(x_0)$ სიმრავლის შიგა წერტილი. დაუშვათ საწინააღმდეგო. მაშინ მოიძებნება ისეთი ორი $\bar{z} \in F(x_0)$ და $\bar{c} \in \text{int} C$ ელემენტი, რომ $z_0 = \bar{z} + \bar{c}$. ვინაიდან (4.75) სამართლიანია ნებისმიერი $\bar{z} \in F(x_0)$ ელემენტისათვის, უკანასკნელი ტოლობის გათვალისწინებით ამავე (4.75) უტოლობიდან ვღებულობთ:

$$\langle z^*, \bar{c} \rangle \leq 0. \quad (4.76)$$

რადგან $z^* \in C^* \setminus \{0\}$ და $\bar{c} \in \text{int} C$, ცნობილი ფაქტის თანახმად ყოველთვის ადგილი აქვს შემდეგ უტოლობას:

$$\langle z^*, \bar{c} \rangle > 0.$$

მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ

$$z_0 \notin \text{int} S(x_0). \quad (4.77)$$

ვინაიდან $z_0 \in \partial(F(x_0) + C)$ და სამართლიანია (4.74) ჩართვა, (4.77)-დან უშუალოდ ვასკვნით:

$$\partial(F(x_0) + C) \subset \partial S(x_0). \quad (4.78)$$

ვაჩვენოთ ახლა, რომ სამართლიანი იქნება შებრუნებული ჩართვაც:

$$\partial S(x_0) \subset \partial(F(x_0) + C).$$

წინასწარ შევნიშნავთ, რომ S ასახვის განსაზღვრიდან უშუალოდ გამომდინარეობს $F(x_0) + C \subset S(x_0)$ ჩართვა, ე.ი. $\text{int} F(x_0) + C \subset \text{int} S(x_0)$. ამიტომ, ცხადია, რომ ნებისმიერი $z_0 \in \partial S(x_0)$ ელემენტისათვის სამართლიანია თანადობა

$$z_0 \notin \text{int}(F(x_0) + C). \quad (4.79)$$

მეორე მხრივ, $\text{Epi}(F)$ -ის ჩაკეტილობა განაპირობებს $S(x_0)$ -ის ჩაკეტილობას. ამიტომ, იმის გამო, რომ $z_0 \in \partial S(x_0)$, უშუალოდ გამომდინარეობს $z_0 \in S(x_0)$ ჩართვა. ეს კი, თავის მხრივ, ნიშნავს იმას, რომ

$$z_0 \in F(x_0) + C. \quad (4.80)$$

(4.79) და (4.80), ცხადია, გვაძლევს ჩართვას

$$z_0 \in \partial(F(x_0) + C).$$

ამით ფაქტიურად დამტკიცებულია, რომ

$$\partial S(x_0) \subset \partial(F(x_0) + C). \quad (4.81)$$

(4.78) და (4.81) გვაძლევს (4.73) ტოლობას, რაც სრულიად ამტკიცებს თეორემას.

ამდენად, გარკვეულ პირობებში $F(x_0) + C$ და $S(x_0)$ სიმრავლეთა საზღვრები ერთმანეთს ემთხვევა.

თეორემა 4.11 ვთქვათ, $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვა კოდიფერენცირებადია $x_0 \in \text{Dom} F$ წერტილში. მაშინ სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$\partial(F(x_0) + C) \subset F^{00}(x_0). \quad (4.82)$$

დამტკიცება. ვთქვათ, $z \in \partial(F(x_0) + C)$. რადგან F კოდიფერენცირებადია $x_0 \in \text{Dom} F$ წერტილში, მოიძებნება $z_* \in C_*$ და $x^* \in X^*$ ფუნქციონალები, რომელთათვისაც სამართლიანი იქნება შემდეგი ტოლობა:

$$\varphi^*(x^*, z_*) = \langle x^*, x_0 \rangle - \langle z_*, z \rangle,$$

საიდანაც ვასკვნით:

$$\begin{aligned} \langle z_*, z \rangle &= \langle x^*, x_0 \rangle - \varphi^*(x^*, z_*) \leq \\ &\leq \sup_{x^* \in X^*} (\langle x^*, x_0 \rangle - \varphi^*(x^*, z_*)) = \varphi^{**}(x_0, z_*). \end{aligned}$$

ე.ი. სამართლიანია უტოლობა

$$\langle z_+^*, z \rangle \leq \varphi^*(x_0, z_+^*). \quad (4.83)$$

მეორე მხრივ, გვაქვს:

$$\varphi^*(x^*, z_+^*) \geq \langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, \bar{z} \rangle, \quad \forall x \in X, \forall \bar{z} \in F(x).$$

კერძოდ, $x = x_0$ წერტილისათვის სამართლიანია უტოლობა

$$\langle x^*, x_0 \rangle - \varphi^*(x^*, z_+^*) \leq \langle z_+^*, \bar{z} \rangle. \quad (4.84)$$

რადგან $z \in \partial(F(x_0) + C)$, ამიტომ $S(x_0)$ -ის ჩაკეტილობისა და თეორემა 4.10-ს თანახმად, ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$z \in F(x_0) + C,$$

ე.ი. არსებობს $\bar{z} \in F(x_0)$ და $\bar{c} \in C$ ორი ისეთი ელემენტი, რომ $z = \bar{z} + \bar{c}$,

ე.ი. $\bar{z} = z - \bar{c}$ და $\bar{z} \in F(x_0)$. ამიტომ, (4.84)-ის თანახმად გვექნება:

$$\langle x^*, x_0 \rangle - \varphi^*(x^*, z_+^*) \leq \langle z_+^*, z \rangle - \langle z_+^*, \bar{c} \rangle.$$

მაგრამ $\bar{c} \in C$ და $z_+^* \in C_+^*$, ამიტომ $\langle z_+^*, \bar{c} \rangle \geq 0$. აქედან ვასკენით, რომ

$$\langle x^*, x_0 \rangle - \varphi^*(x^*, z_+^*) \leq \langle z_+^*, z \rangle,$$

საიდანაც გამომდინარეობს

$$\sup_{x^* \in X^*} (\langle x^*, x_0 \rangle - \varphi^*(x^*, z_+^*)) = \varphi^*(x_0, z_+^*) \leq \langle z_+^*, z \rangle. \quad (4.85)$$

(4.83) და (4.85) უტოლობებიდან უშუალოდ ვღებულობთ ტოლობას

$$\langle z_+^*, z \rangle = \varphi^*(x_0, z_+^*).$$

განსაზღვრა 4.15-ის თანახმად, ეს უკანასკნელი უკვე ნიშნავს იმას, რომ $z \in F^{00}(x_0)$. ასე რომ სამართლიანია ჩართვა (4.82). თეორემა დამტკიცებულია.

დამტკიცებული თეორემით ფაქტურად დამყარდა თანადობა $F(x_0) + C$ სიმრავლის საზღვარსა და $F^{00}(x_0)$ სიმრავლის შორის.

4.3. დუალობის ძირითადი პრინციპი

დავუშვათ, როგორც წინა ნაწილში, რომ X და Z წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეებია, Z სივრცე ნაწილობრივ დალაგებულია ამოზნექილი, ჩაკეტილი, სხეულოვანი (არატარიელი შიგა ნაწილით), მახვილი C კონუსით. აუცილებლობის შემთხვევაში C კონუსით ნაწილობრივ დალაგებულ Z სივრცეს ჩაეწერათ $\langle Z, C \rangle$ წყვილის სახით. X^* -ით და Z^* -ით შესაბამისად აღვნიშნოთ X და Z სივრცეთა შეუღლებული სივრცეები. $P(Z) = P(\langle Z, C \rangle)$ -ით აღვნიშნოთ Z სივრცის ყველა ქვესიმრავლეთა ერთობლიობა. განვიხილოთ $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა.

ვთქვათ, Ω არატარიელი ქვესიმრავლეა $\langle Z, C \rangle$ -ში. განვიხილოთ შემდეგი სიმრავლეები:

$$p \max \Omega = \{z \in \Omega \mid (\Omega - z) \cap C = \{0\}\},$$

$$p \min \Omega = \{z \in \Omega \mid (\Omega - z) \cap (-C) = \{0\}\},$$

$$P \max \Omega = p \max \overline{(\Omega - C)},$$

$$P \min \Omega = p \min \overline{(\Omega + C)}.$$

$p \max \Omega$ ($p \min \Omega$) სიმრავლეს ვუწოდებთ Ω სიმრავლის მაქსიმალურ ელემენტთა სიმრავლეს პარეტოს აზრით (მინიმალურ ელემენტთა სიმრავლეს პარეტოს აზრით).

$\varphi: X \times Z^* \rightarrow \bar{R}$ ($\bar{R} = R \cup \{-\infty, +\infty\}$) ნამდვილი ფუნქცია განესაზღვროთ ტოლობით

$$\varphi(x, z^*) = \inf_{z \in F(x)} \langle z^*, z \rangle, \quad \forall (x, z^*) \in X \times Z^*$$

როგორც წინა ნაწილში, φ ფუნქციის $\varphi^*(\cdot, z^*): X^* \rightarrow \bar{R}$ კერძო შეუღლებული ფუნქცია პირველი არგუმენტის მიმართ განისაზღვრება ტოლობით

$$\varphi^*(x^*, z^*) = \sup_{x \in X} \langle x^*, x \rangle - \varphi(x, z^*), \quad \forall x^* \in X^*$$

ხოლო φ ფუნქციის $\varphi^{**}(\cdot, z^*): X \rightarrow \bar{R}$ კერძო მეორე შეუღლებულს პირველი არგუმენტის მიმართ ექნება სახე

$$\varphi^{**}(x, z^*) = \sup_{x^* \in X^*} \langle x^*, x \rangle - \varphi^*(x^*, z^*), \quad \forall x \in X.$$

მრავალსახა ასახვების დუალობის ძირითადი პრინციპის ჩამოყალიბებისათვის წინასწარ დავადგინოთ რამდენიმე დებულება.

თეორემა 4.12 ვთქვათ, Z რეფლექსური ბანახის სივრცეა, ხოლო $x \in \text{int} \text{Dom} F$. მაშინ ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$P \max F^{00}(x) = p \max F^{00}(x). \quad (4.86)$$

(აქ $F^{00}: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვის ბიპოლიარაა (იხ. განსაზღვრა 4.15)).

დამტკიცება. წინასწარ ვაჩვენოთ $F^{00}(x) - C$ ქვესიმრავლის ჩაკეტილობა Z სივრცეში. ამისათვის შევნიშნოთ, რომ სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$F^{00}(x) - C = \{z \in Z \mid \exists z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle \leq \varphi^{**}(x, z_+^*)\}. \quad (4.87)$$

მართლაც, ვთქვათ, $z \in F^{00}(x) - C$. მაშინ $z = \bar{z} - \bar{c}$, სადაც $\bar{z} \in F^{00}(x)$, $\bar{c} \in C$. $\bar{z} \in F^{00}(x)$ ჩართვიდან გამომდინარეობს ისეთი $z_+^* \in C_+^*$ ელემენტის არსებობა, რომ

$$\langle z_+^*, \bar{z} \rangle = \varphi^{**}(x, z_+^*). \quad (4.88)$$

მეორე მხრივ, $\bar{c} \in C$, რაც, ცხადია, ნიშნავს შემდეგ უტოლობას:

$$-\langle z_+^*, \bar{c} \rangle \leq 0. \quad (4.89)$$

(4.88) ტოლობისა და (4.89) უტოლობის შეკრებით ვღებულობთ:

$$\langle z_+^*, \bar{z} \rangle - \langle z_+^*, \bar{c} \rangle = \langle z_+^*, \bar{z} - \bar{c} \rangle = \langle z_+^*, z \rangle \leq \varphi^{**}(x, z_+^*),$$

რაც, ცხადია, ნიშნავს, რომ

$$z \in \{z \in Z \mid \exists z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle \leq \varphi^{**}(x, z_+^*)\}.$$

ამით ფაქტიურად დამტკიცებულია ჩართვა

$$F^{00}(x) - C \subset \{z \in Z \mid \exists z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle \leq \varphi^{**}(x, z_+^*)\}. \quad (4.90)$$

ახლა ვთქვათ, $z \in \{z \in Z \mid \exists z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle \leq \varphi^{**}(x, z_+^*)\}$. მაშინ ყოველთვის მოიძებნება ისეთი $z_+^* \in C_+^*$ და $\bar{c} \in C$ ორი ელემენტი, რომ

$$\langle z_+^*, z \rangle = \varphi^{**}(x, z_+^*) - \langle z_+^*, \bar{c} \rangle.$$

ეს ნიშნავს შემდეგ ტოლობას:

$$\langle z_+^*, z + \bar{c} \rangle = \varphi^{**}(x, z_+^*),$$

ე.ი. $z + \bar{c} \in F^{00}(x)$, საიდანაც უშუალოდ გამომდინარეობს $z \in F^{00}(x) - C$ ჩართვა. ამით დამტკიცდა, რომ

$$F^{00}(x) - C \supset \{z \in Z \mid \exists z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle \leq \varphi^{**}(x, z_+^*)\}. \quad (4.91)$$

(4.90) და (4.91) ჩართვიდან კი გამომდინარეობს ტოლობა (4.87).

ვთქვათ, რომ \hat{z} არის $F^{00}(x) - C$ სიმრავლის ზღვრული წერტილი. მაშინ მოიძებნება ისეთი $\{z_n\} \subset F^{00}(x) - C$ მიმდევრობა, რომ $z_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \hat{z}$. რადგან ნებისმიერი ნატურალური n -თვის $z_n \in F^{00}(x) - C$, ამიტომ (4.87) ტოლობის თანახმად მოიძებნება ისეთი $\{z_{n+}^*\} \subset C_+^*$ მიმდევრობა, რომ

$$\langle z_{+n}^{\circ}, z_n \rangle \leq \varphi^{\circ}(x, z_{+n}^{\circ}). \quad (4.92)$$

რადგან Z რეფლექსური ბანახის სივრცეა, ამიტომ C_+° არის სუსტად ბიკომპაქტური ქვესიმრავლე Z° -ში. აქედან გამომდინარე, ზოგადობის შეუზღუდავად, შეგვიძლია ვიგულისხმოთ, რომ მოიძებნება $z_{+n}^{\circ} \in C_+^{\circ}$ ფუნქციონალი, რომლისკენაც $\{z_{+n}^{\circ}\} \subset C_+^{\circ}$ მიმდევრობა სუსტად იკრიბება, ე.ი. $z_{+n}^{\circ} \xrightarrow{w} z_{+0}^{\circ}$. მეორე მხრივ, φ° ფუნქციის განსაღვრიდან უშუალოდ ვლევულობთ, რომ მოიძებნება ისეთი $\{x_n^{\circ}\} \subset X^{\circ}$ მიმდევრობა, რომლისთვისაც ადგილი აქვს უტოლობას

$$\langle x_n^{\circ}, x \rangle - \varphi^{\circ}(x_n^{\circ}, z_{+n}^{\circ}) > \varphi^{\circ}(x, z_{+n}^{\circ}) - \frac{1}{n}, \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots \quad (4.93)$$

(4.92) და (4.93)-დან ვლევულობთ:

$$\langle x_n^{\circ}, x \rangle - \varphi^{\circ}(x_n^{\circ}, z_{+n}^{\circ}) > \langle z_{+n}^{\circ}, z_n \rangle - \frac{1}{n}, \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots,$$

ე.ი.

$$\langle x_n^{\circ}, x \rangle - \langle z_{+n}^{\circ}, z_n \rangle > \varphi^{\circ}(x_n^{\circ}, z_{+n}^{\circ}) - \frac{1}{n}, \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots \quad (4.94)$$

თავის მხრივ, (4.51) ტოლობებიდან გვაქვს:

$$\varphi^{\circ}(x_n^{\circ}, z_{+n}^{\circ}) \geq \langle x_n^{\circ}, \bar{x} \rangle - \langle z_{+n}^{\circ}, \bar{z} \rangle, \quad \forall \bar{x} \in X, \forall \bar{z} \in F(\bar{x}).$$

უკანასკნელი ფაქტის გათვალისწინებით, (4.94)-დან ვლევულობთ:

$$\langle x_n^{\circ}, x - \bar{x} \rangle - \langle z_{+n}^{\circ}, z_n - \bar{z} \rangle > -\frac{1}{n}, \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots,$$

ე.ი.

$$\langle x_n^{\circ}, \bar{x} - x \rangle < \langle z_{+n}^{\circ}, \bar{z} - z_n \rangle + \frac{1}{n}, \quad (4.95)$$

$$\forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall \bar{x} \in X, \forall \bar{z} \in F(\bar{x}).$$

რადგან $x \in \text{intDom}F$, მოიძებნება $0 \in Z$ წერტილის ისეთი U მიდამო, რომ $x+U \subset \text{Dom}F$, რაც იმას ნიშნავს, რომ $F(x+u) \neq \emptyset, \forall u \in U$. ვინაიდან $-u \in U$, აგრეთვე დატულია პირობა $F(x-u) \neq \emptyset, \forall u \in U$. თუ (4.95)-ში თანმიმდევრობით ჩავსვათ $\bar{x} = x+u$ და $\bar{x} = x-u$ -ს, სადაც u ნებისმიერი წერტილია U -ში, მივიღებთ:

$$\langle x_n^{\circ}, u \rangle < \langle z_{+n}^{\circ}, \bar{z} - z_n \rangle + \frac{1}{n},$$

$$\forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in U, \forall \bar{z} \in F(x+u),$$

$$\langle x_n^*, u \rangle > -\langle z_{+n}^*, \bar{z} - z_n \rangle - \frac{1}{n},$$

$$\forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in U, \forall \bar{z} \in F(x - u),$$

ე.ი.

$$\langle x_n^*, u \rangle < \langle z_{+n}^*, \hat{z} - z_n \rangle + \langle z_{+n}^*, \bar{z} - \hat{z} \rangle + \frac{1}{n},$$

$$\forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in U, \forall \bar{z} \in F(x + u),$$

$$\langle x_n^*, u \rangle > -\langle z_{+n}^*, \hat{z} - z_n \rangle - \langle z_{+n}^*, \bar{z} - \hat{z} \rangle - \frac{1}{n},$$

$$\forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in U, \forall \bar{z} \in F(x - u).$$

რადგან $z_{+n}^* \xrightarrow{w} z_{+0}^*$, $z_n \rightarrow \hat{z}$ და $1/n \rightarrow 0$, უკანასკნელი ორი უტოლო-ბიდან ვასკნით:

$$|\langle x_n^*, u \rangle| \leq M, \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in U, \quad (4.96)$$

სადაც M რაიმე დადებითი მუდმივი რიცხვია.

უტოლობა (4.96) ამტკიცებს, რომ $\{x_n^*\} \subset X^*$ მიმდევრობა სუსტად შემოსაზღვრულია $0 \in Z$ წერტილის U მიდამოზე, საიდანაც უშუალოდ გამომდინარეობს ამ მიმდევრობის სუსტი შემოსაზღვრულობა მთელ Z -ზე. აქედან კი გამომდინარეობს ისეთი $x^* \in Z^*$ ელემენტის არსებობა, რომ $x_n^* \xrightarrow{w} x^*$. მეორე მხრივ, მარტივად შეიძლება დამტკიცდეს $\phi^*: X^* \times Z^* \rightarrow R$ ფუნქციის ნახვე-რად უწყვეტობა ქვემოდან, ე.ი. სამართლიანია შემდეგი უტოლობა [60]:

$$\lim_{(x_n^*, z_n^*) \rightarrow (x^*, z_0^*)} \phi^*(x_n^*, z_n^*) \geq \phi^*(x^*, z_0^*). \quad (4.97)$$

ამიტომ, (4.97)-ის გათვალისწინებით (4.94)-ში ზღვარზე გადასვლით ვღებულობთ:

$$\langle x^*, x \rangle - \phi^*(x^*, z_{+0}^*) \geq \langle z_{+0}^*, \hat{z} \rangle, \quad (4.98)$$

საიდანაც ϕ^{**} ფუნქციის განსაზღვრიდან ვღებულობთ:

$$\phi^{**}(x, z_{+0}^*) \geq \langle z_{+0}^*, \hat{z} \rangle.$$

ვინაიდან $z_{+0}^* \in C_+^*$, ამიტომ (4.87)-ის თანახმად $\hat{z} \in F^{00}(x) - C$. ამით $F^{00}(x) - C$ სიმრავლის ჩაკეტილობა დამტკიცებულია.

რადგან $F^{00}(x) - C$ ჩაკეტილია, ამიტომ ეს სიმრავლე სუსტად ჩაკეტილიცაა, ე.ი. $\overline{F^{00}(x) - C}^w = F^{00}(x) - C$. მეორე მხრივ, (4.87) ტოლობის

თანხმად $F^{00}(x)$ არის $F^{00}(x) - C$ სიმრავლის საზღვარი, რომელიც, ცხადია, არის ჩაკეტილი და მითუმეტეს სუსტად ჩაკეტილი, ე.ი. სამართლიანია, აგრეთვე, ტოლობა $\overline{F^{00}(x)} = F^{00}(x)$. გარდა ამისა, როგორც უკვე ზემოთ იყო დამტკიცებული, ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$P \max F^{00}(x) = p \max(F^{00}(x) - C) \subset p \max F^{00}(x). \quad (4.99)$$

მეორე მხრივ, მარტივად შეიძლება იმის ჩვენება, რომ ყოველთვის სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$p \max F^{00}(x) \subset p \max(F^{00}(x) - C). \quad (4.100)$$

ამრიგად, (4.99) და (4.100) ჩართვები, ცხადია, იძლევიან ტოლობას:

$$P \max F^{00}(x) = p \max F^{00}(x).$$

თორემა დამტკიცებულია.

შემდეგში დაგვიჩივდება შემდეგი დებულება:

თეორემა 4.13. ვთქვათ, $x \in \text{int} \text{Dom} F$. მაშინ სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$P \max F^{00}(x) \subset \partial S(x). \quad (4.101)$$

დამტკიცება. პირველ რიგში ვჩვენოთ, რომ

$$P \max F^{00}(x) \subset S(x). \quad (4.102)$$

განსაზღვრის თანხმად გვაქვს:

$$S(x) = \{z \in Z \mid (x, z) \in \text{Epi}(F)\} = \{z \in Z \mid z \in F(x) + C\}.$$

დაუშვათ, რომ (4.102) არაა სამართლიანი. მაშინ მოიძებნება ისეთი $z \in P \max F^{00}(x)$ ელემენტი, რომ $z \notin S(x)$, რაც თავის მხრივ ნიშნავს $(x, z) \notin \text{Epi}(F)$. რადგან $\text{Epi}(F)$ ამოზნექილი და ჩაკეტილია (დაშვების თანხმად), ამიტომ შესაძლებელია $\{(x, z)\}$ და $\text{Epi}(F)$ ჩაკეტილ სიმრავლეთა მკაცრი განცალკება (ხანი-ბანახის თეორემის საფუძველზე). ე.ი. მოიძებნება ისეთი $(x^*, -z^*) \in X^* \times Z^* \setminus \{(0, 0)\}$ ფუნქციონალი, რომ

$$\sup_{x \in X} \sup_{z \in F(x) + C} \langle x^*, x \rangle - \langle z^*, z \rangle < \quad (4.103)$$

$$\langle x^*, x \rangle - \langle z^*, z \rangle.$$

(4.103)-დან ვასკენით, რომ, კერძოდ $\bar{x} = x$ -სთვის და ნებისმიერი $\bar{z} \in F(x) + C$, შესრულდება შემდეგი უტოლობა:

$$\langle x^*, \bar{z} \rangle > \langle z^*, z \rangle. \quad (4.104)$$

კერძოდ, ნებისმიერი $\bar{z} \in F(x)$ ფიქსირებული წერტილისათვის და ნებისმიერი $c \in C$ ელემენტისათვის გვექნება:

$$\langle z^{\circ}, \hat{z} \rangle + \langle z^{\circ}, c \rangle > \langle z^{\circ}, z \rangle, \quad \forall c \in C. \quad (4.105)$$

(4.104) შეიძლება შესრულდეს მხოლოდ იმ შემთხვევაში, როცა $z^{\circ} \in C^{\circ}$. ცხადია, $z^{\circ} \neq 0$, რადგან წინააღმდეგ შემთხვევაში (4.104)-დან მივიღებთ:

$$\sup_{x \in X} \langle x^{\circ}, \bar{x} \rangle < \langle x^{\circ}, x \rangle. \quad (4.106)$$

თუ გავითვალისწინებთ იმ ფაქტს, რომ $(x^{\circ}, z^{\circ}) \neq 0$, ამიტომ $z^{\circ} \neq 0$ დაშვებიდან ვლუბულობთ $x^{\circ} \neq 0$. ამიტომ (4.106) არაა სამართლიანი. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს $z^{\circ} \in C^{\circ} \setminus \{0\}$ ჩართვას, და, ცხადია, ზოგადობის შეუზღუდავად შეგვიძლია ჩავთვალოთ, რომ $z^{\circ} \in C_+^{\circ}$. შეგვიძლია, აგრეთვე, ჩავთვალოთ, რომ $z^{\circ} = z_+^{\circ} \in C_+^{\circ}$. მაშინ, φ° ფუნქციის განსაზღვრიდან და (4.103) უტოლობიდან პირდაპირ ვლუბულობთ:

$$\varphi^{\circ}(x^{\circ}, z_+^{\circ}) < \langle x^{\circ}, x \rangle - \langle z_+^{\circ}, z \rangle.$$

აქედან ვასკენით:

$$\begin{aligned} \langle z_+^{\circ}, z \rangle &< \langle x^{\circ}, x \rangle - \varphi^{\circ}(x^{\circ}, z_+^{\circ}) < \\ < \sup_{x \in X} \{ \langle x^{\circ}, x \rangle - \varphi^{\circ}(x^{\circ}, z_+^{\circ}) \} = \varphi^{\circ\circ}(x, z_+^{\circ}). \end{aligned}$$

ამდენად, დადგენილია შემდეგი უტოლობა:

$$\langle z_+^{\circ}, z \rangle < \varphi^{\circ\circ}(x, z_+^{\circ}). \quad (4.107)$$

რადგან $z_+^{\circ} \neq 0$, ამიტომ ყოველთვის შეგვიძლია შევარჩიოთ ისეთი $c \in C$ ელემენტი, რომ ადგილი ჰქონდეს ზუსტ ტოლობას ($c \neq 0$):

$$\langle z_+^{\circ}, z + c \rangle = \varphi^{\circ\circ}(x, z_+^{\circ}).$$

ეს კი, ცხადია, ნიშნავს: $z + c \in F^{\circ\circ}(x)$. ეთქვას, რომ $\bar{z} = z + c$. რადგან $c \neq 0$, ამიტომ $\bar{z} \neq z$. მეორე მხრივ, $\bar{z} \in F^{\circ\circ}(x)$, ამიტომ $\bar{z} - z \in F^{\circ\circ}(x) - z$, და, რადგან $\bar{z} - z = c$, გვექნება $c \in (F^{\circ\circ}(x) - z) \cap C$. ვინაიდან $c \neq 0$, ეს ნიშნავს იმას, რომ $(F^{\circ\circ}(x) - z) \cap C \neq \{0\}$. ე.ი. $z \notin p \max F^{\circ\circ}(x)$. მაგრამ თეორემა 4.12-ის თანახმად $p \max F^{\circ\circ}(x) = P \max F^{\circ\circ}(x)$. ეს კი ნიშნავს იმას, რომ $z \notin P \max F^{\circ\circ}(x)$. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს შემდეგი ჩართვის სამართლიანობას:

$$P \max F^{\circ\circ}(x) \subset S(x).$$

ამით (4.102) დამტკიცებულია.

ახლა ვაჩვენოთ, რომ $P \max F^{\circ\circ}(x) \subset \partial S(x)$. (4.102)-ის თანახმად, თუ $z \in P \max F^{\circ\circ}(x)$, საკმარისია ვაჩვენოთ, რომ $z \notin \text{int} S(x)$. დაუშვათ საწინა-

აღმდგეო. ე.ი. მივიღოთ, რომ $z \in \text{int } S(x)$. მაშინ, საკმარისად მცირე დადებითი ε რიცხვისათვის ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$z + \varepsilon B(0,1) \subset S(x).$$

რადგან $z \in P \max F^{00}(x)$, ამიტომ $z \in F^{00}(x) - C$ (თეორემა 4.12-ის თანახმად), ე.ი. არსებობს ისეთი $\bar{z} \in F^{00}(x)$ და $\bar{c} \in C$, რომ $z = \bar{z} - \bar{c}$. ვინაიდან სამართლიანია $z \in z + \varepsilon B(0,1)$ ნებისმიერი ε რიცხვისათვის, ამიტომ, კერძოდ, $\bar{z} - \bar{c} \in z + \frac{1}{2} \varepsilon B(0,1)$. მეორე მხრივ, $\bar{z} \in F^{00}(x)$. ამიტომ მოიძებნება ისეთი $z_+^* \in C_+^*$ ელემენტი, რომ $\langle z_+^*, \bar{z} \rangle = \varphi^{**}(x, z_+^*)$. მაგრამ

$$\varphi^{**}(x, z_+^*) = \sup_{x^* \in X^*} (\langle x^*, x \rangle - \varphi^*(x^*, z_+^*)),$$

ამიტომ ნებისმიერი ნატურალური n რიცხვისათვის მოიძებნება ისეთი $x_n^* \in X^*$, რომ სრულდება უტოლობა

$$\langle z_+^*, \bar{z} \rangle - \frac{1}{n} < \langle x_n^*, x \rangle - \varphi^*(x_n^*, z_+^*). \quad (4.108)$$

ამასთან ერთად, მარტივად შეიძლება შემოწმდეს შემდეგი უტოლობა:

$$\varphi^*(x_n^*, z_+^*) \geq \sup_{\hat{x} \in X} \sup_{\hat{z} \in F(\hat{x}) + C} (\langle x_n^*, \hat{x} \rangle - \langle z_+^*, \hat{z} \rangle). \quad (4.109)$$

ამიტომ, სამართლიანია შემდეგი უტოლობა ((4.108) და (4.109)-დან):

$$\langle x_n^*, \hat{x} \rangle - \langle z_+^*, \hat{z} \rangle < \langle x_n^*, x \rangle - \langle z_+^*, \bar{z} \rangle + \frac{1}{n}, \\ \forall \hat{x} \in X, \forall \hat{z} \in F(\hat{x}) + C.$$

კერძოდ, $\hat{x} = x$ -თვის ვლებულობთ:

$$\langle z_+^*, \hat{z} \rangle > \langle z_+^*, \bar{z} \rangle - \frac{1}{n}, \quad \forall \hat{z} \in F(x) + C. \quad (4.110)$$

მეორე მხრივ, $\bar{z} - \bar{c} + \frac{1}{2} B(0,1) \subset S(x)$, და, ე.ი.

$$\bar{z} - \bar{c} + \frac{1}{2} B(0,1) \subset F(x) + C.$$

ამიტომ ნებისმიერი $u \in \frac{1}{2} B(0,1)$ ელემენტისათვის

$$\hat{z} = \bar{z} - \bar{c} + u \in F(x) + C.$$

ამიტომ, (4.110)-დან ვლებულობთ:

$$\langle z_+^*, \bar{z} - \bar{c} + u \rangle \geq \langle z_+^*, \bar{z} \rangle - \frac{1}{n},$$

$$\forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in \frac{1}{2}B(0, 1).$$

აქედან ვასკენით:

$$-\langle z_+^*, \bar{c} \rangle + \langle z_+^*, u \rangle \geq -\frac{1}{n},$$

$$\forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in \frac{1}{2}B(0, 1).$$

რადგან $\bar{c} \in C$ ჩართვიდან გამომდინარეობს $\langle z_+^*, \bar{c} \rangle \geq 0$, სამართლიანა შეზღვევი უტოლობა:

$$\langle z_+^*, u \rangle \geq -\frac{1}{n}, \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots, \forall u \in \frac{1}{2}B(0, 1).$$

ვინაიდან ეს უკანასკნელი სამართლიანია ნებისმიერი ნატურალური n რიცხვისათვის, ამიტომ

$$\langle z_+^*, u \rangle \geq 0, \quad \forall u \in \frac{1}{2}B(0, 1).$$

რადგან $B(0, 1)$ არის 0 -ის სიმეტრიული მიდამო, ადგილი აქვს შემდეგ უტოლობასაც:

$$\langle z_+^*, u \rangle \leq 0, \quad \forall u \in \frac{1}{2}B(0, 1).$$

ამრიგად,

$$\langle z_+^*, u \rangle = 0, \quad \forall u \in \frac{1}{2}B(0, 1).$$

ეს უკანასკნელი, ცხადია, ნიშნავს, რომ $z_+^* = 0$, რაც ეწინააღმდეგება პირობას $z_+^* \in C^* \setminus \{0\}$. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს, რომ $z \notin \text{int} S(x)$. ამიტომ, (4.102)-ის თანახმად $z \in \partial S(x)$. ამით დამტკიცებულია ჩართვა (4.101). თეორემა დამტკიცებულია.

შენიშვნა 4.4. ვთქვათ, B არის ქვესიმრავლე (Z, τ) ტოპოლოგიურ სივრცეში. მაშინ B შეიძლება განვიხილოთ როგორც (B, τ') ტოპოლოგიური სივრცე, სადაც $\tau' = \{B \cap U \mid U \in \tau\}$. τ' -ს ეწოდება Z -დან B -ზე ინდუცირებული ტოპოლოგია. გარდა ამისა, თუ $A \subset B$, მაშინ სამართლიანია შემდეგი ტოლობა: $B \setminus (B \setminus A) = A$. ამიტომ, თუ $B \setminus A$ არის ჩაკეტილი ქვესიმრავლე (B, τ') სივრცეში, მაშინ A იქნება ღია ქვესიმრავლე (B, τ') სივრცეში.

დაეადგინოთ $F^{00}(x)$ -ის პარეტოს აზრით მაქსიმალურ ელემენტთა სიმრავლის სტრუქტურა ინდუცირებულ ტოპოლოგიაში.

თეორემა 4.14. ვთქვათ, $F: X \rightarrow P(<Z, C>)$ მრავალსახა ასახვა კოდიფერენცირებადია $x \in \text{int} \text{Dom} F$ წერტილში. მაშინ, $p \max F^{00}(x)$ არის ღია ქვესიმრავლე $\partial(F(x)+C)$ -ში ინდუცირებული ტოპოლოგიის აზრით.

დამტკიცება. ზემოთ უკვე დამტკიცებული დებულების თანახმად, იმის გამო, რომ F კოდიფერენცირებადია $x \in \text{int} \text{Dom} F$ წერტილში, გვაქვს (თეორემა 4.12, თეორემა 4.13, თეორემა 4.10):

$$p \max F^{00}(x) = P \max F^{00}(x) \subset \partial S(x) = \partial(F(x) + C).$$

ამდენად, სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$p \max F^{00}(x) \subset \partial(F(x) + C). \quad (4.111)$$

თუ $\partial(F(x)+C)$ -ს განვიხილავთ როგორც ტოპოლოგიურ სივრცეს ინდუცირებული ტოპოლოგიით და მივიღებთ, რომ $A = p \max F^{00}(x)$ და $B = \partial(F(x)+C)$, მაშინ, შენიშვნა 4.4-ს გათვალისწინებით, დებულების დასამტკიცებლად საკმარისია ვაჩვენოთ, რომ $\partial(F(x)+C) \setminus p \max F^{00}(x)$ არის ჩაკეტილი ქვესიმრავლე $\partial(F(x)+C)$ -ში τ' ტოპოლოგიის აზრით.

ვთქვათ, z არის $\partial(F(x)+C) \setminus p \max F^{00}(x)$ სიმრავლის ნებისმიერი ზღვრული წერტილი. მაშინ, ცნობილი ფაქტის თანახმად [10, გვ. 78], z არის აღნიშნული სიმრავლის ზღვრული წერტილი როგორც Z სივრცის ტოპოლოგიაში, ისევე τ' ტოპოლოგიაშიც. მაშინ მოიძებნება $\{z_n\} \subset \partial(F(x)+C) \setminus p \max F^{00}(x)$ მიმდევრობა, რომელიც კრებადი იქნება z ელემენტისაკენ τ' ტოპოლოგიის აზრით. აქედან ვასკენით, რომ $\{z_n\} \subset \partial(F(x)+C)$, მაგრამ $\{z_n\} \not\subset p \max F^{00}(x)$. ამასთან, $\{z_n\}$ მიმდევრობა კრებადი იქნება z ელემენტისაკენ Z სივრცის ტოპოლოგიის აზრით. მაგრამ $\partial(F(x)+C)$ არის ჩაკეტილი ქვესიმრავლე Z -ში, ამიტომ $z \in \partial(F(x)+C)$. ვაჩვენოთ, რომ $z \notin p \max F^{00}(x)$. ამით დამტკიცდება, რომ $z \in \partial(F(x)+C) \setminus p \max F^{00}(x)$, რაც, თავის მხრივ, დაამტკიცებს $\partial(F(x)+C) \setminus p \max F^{00}(x)$ ქვესიმრავლის ჩაკეტილობას $\partial(F(x)+C)$ -ში τ' ტოპოლოგიის აზრით. დაეუშვათ საწინააღმდეგო, ე.ი. მივიღოთ, რომ

$$z \in p \max F^{00}(x). \quad (4.112)$$

თეორემა 4.11-ის თანახმად, $\partial(F(x)+C) \subset F^{00}(x)$. ამიტომ $\{z_n\} \subset F^{00}(x)$, თუმცა $\{z_n\} \not\subset p \max F^{00}(x)$. ეს ნიშნავს იმას, რომ მოიძებნება $\{c_n\} \subset C \setminus \{0\}$ მიმდევრობა და $\{c_n + z_n\}$ მიმდევრობისათვის სრულდება $\{c_n + z_n\} \subset F^{00}(x)$ ჩართვა. რადგან, თეორემა 4.11-ის თანახმად, $\partial(F(x)+C) \subset F^{00}(x)$, ამიტომ ჩვენ განვიხილავთ $\{c_n + z_n\}$ მიმდევრობის მხოლოდ იმ ქვემიმდევრობას, რომელიც შედის $\partial(F(x)+C)$ -ში, რადგან τ' ტოპოლოგიის აზრით მხოლოდ ასეთი ქვემიმდევრობის განხილვას აქვს აზრი. სიმარტივისათვის ამ ქვემიმდევრობას ისევე $\{c_n + z_n\}$ -ით აღვნიშნავთ, ე.ი. ჩავთვლით, რომ $\{c_n + z_n\} \subset \partial(F(x)+C)$. ვინაიდან F კოდიფერენცირებადია $x \in \text{int} \text{Dom} F$ წერტილში და $c_n + z_n \in \partial(F(x)+C)$, მოიძებ-

ნება $z_n^* \in C_+^*$ და $x_n^* \in X^*$ ფუნქციონალები, რომლებიც დააკმაყოფილებენ შემდეგ უტოლობას:

$$\begin{aligned} \langle x_n^*, x \rangle - \langle z_n^*, c_n + z_n \rangle &\geq \langle x_n^*, \bar{x} \rangle - \langle z_n^*, \bar{z} \rangle, \\ \forall \bar{x} \in X, \forall \bar{z} \in F(\bar{x}) + C. \end{aligned} \quad (4.113)$$

კერძოდ, რადგან $F(x)+C$ არის ჩაკეტილი ქვესიმრავლე და $z_n \in \partial(F(x)+C)$, ამიტომ $z_n \in F(x)+C$, ე.ი. (4.113) ტოლობაში შეგვიძლია მივიღოთ $\bar{x} = x$ და $\bar{z} = z_n$. (4.113) ამ შემთხვევაში მიიღებს შემდეგ სახეს:

$$\langle z_n^*, c_n + z_n \rangle \leq \langle z_n^*, \bar{z} \rangle, \quad \forall \bar{z} \in F(x) + C,$$

ე.ი.

$$\langle z_n^*, c_n \rangle \leq 0.$$

რადგან $\{c_n\} \subset C$, ამიტომ

$$\langle z_n^*, c_n \rangle \geq 0.$$

ამრიგად,

$$\langle z_n^*, c_n \rangle = 0, \quad \forall n = 1, 2, 3, \dots \quad (4.114)$$

(4.114)-ის გათვალისწინებით (4.113)-დან ვღებულობთ:

$$\begin{aligned} \langle x_n^*, x \rangle - \langle z_n^*, z_n \rangle &\geq \langle x_n^*, \bar{x} \rangle - \langle z_n^*, \bar{z} \rangle, \\ \forall \bar{x} \in X, \forall \bar{z} \in F(\bar{x}) + C. \end{aligned} \quad (4.115)$$

მაგრამ $x \in \text{int} \text{Dom} F$. ამიტომ (4.115) უტოლობიდან მარტივად შეიძლება დადგინდეს $\{x_n^*\} \subset X^*$ მიმდევრობის სუსტი შემოსაზღვრულობა, ე.ი. მოიძებნება ისეთი $x^* \in X^*$ ელემენტი, რომ $x_n^* \xrightarrow{w} x^*$. მეორე მხრივ, $\{z_n^*\} \subset C_+^*$, ხოლო, ცნობილი ფაქტის თანახმად [41], C_+^* არის სუსტად ჩაკეტილი. ამიტომ, თუ $z_n^* \xrightarrow{w} z_+^*$, მაშინ $z_+^* \in C_+^*$. რადგან $z_n \rightarrow z$, ამიტომ (4.115)-ში ზღვარზე გადასვლით ვღებულობთ:

$$\begin{aligned} \langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle &\geq \langle x^*, \bar{x} \rangle - \langle z_+^*, \bar{z} \rangle, \\ \forall \bar{x} \in X, \forall \bar{z} \in F(\bar{x}) + C. \end{aligned} \quad (4.116)$$

მეორე მხრივ, რადგან $z \in \partial(F(x)+C) \subset \overline{F(x)+C}$, ამიტომ (4.116)-დან და φ^* ფუნქციის განსაზღვრიდან უშუალოდ ვასკენით:

$$\langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle = \varphi^*(x^*, z_+^*),$$

ე.ი.

$$\begin{aligned} \langle z^*, z \rangle &= \langle x^*, x \rangle - \varphi^*(x^*, z^*) \leq \\ &\leq \sup_{x \in X} (\langle x^*, x \rangle - \varphi^*(x^*, z^*)) = \varphi^{**}(x^*, z^*). \end{aligned}$$

ამრიგად, სამართლიანია შემდეგი უტოლობა:

$$\langle z^*, z \rangle \leq \varphi^{**}(x^*, z^*). \quad (4.117)$$

(4.114)-დან უშუალოდ ვლევულობთ $z^* \notin \text{int} C^*$. ამიტომ, თუ (4.117) სრულდება ზუსტი ტოლობის სახით, მაშინ მოიძებნება ისეთი $\bar{c} \in C \setminus \{0\}$ ელემენტი, რომ $\langle z^*, \bar{c} \rangle = 0$, და, აგრეთვე, შესრულდება ტოლობა

$$\langle z^*, z + \bar{c} \rangle = \varphi^{**}(x^*, z^*). \quad (4.118)$$

თუ (4.117) სრულდება მკაცრი უტოლობის სახით, მაშინ მითუმეტეს არსებობს ისეთი $\bar{c} \in C \setminus \{0\}$, რომელიც, აგრეთვე, აკმაყოფილებს (4.118) ტოლობას. ამრიგად, ყველა შემთხვევაში არსებობს ისეთი $\bar{c} \in C \setminus \{0\}$ ელემენტი, რომ

$$z + \bar{c} \in F^{00}(x), \quad \bar{c} \in C \setminus \{0\}.$$

ეს უკანასკნელი კი, ცხადია, ნიშნავს:

$$\bar{c} \in (F^{00}(x) - z) \cap C, \quad \bar{c} \neq 0. \quad (4.119)$$

მეორე მხრივ, (4.112)-ის თანახმად, $(F^{00}(x) - z) \cap C = \{0\}$, რაც ეწინააღმდეგება (4.119) პირობას. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს $\partial(F(x) + C) \setminus p\text{max} F^{00}(x)$ სიმრავლის τ' ჩაკეტილობას, რაც თავის მხრივ ნიშნავს იმას, რომ $p\text{max} F^{00}(x)$ არის ღია ქვესიმრავლე $\partial(F(x) + C)$ -ში τ' ტოპოლოგიის აზრით. თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 4.15. თუ $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა კოდიფერენცირებადია $x \in \text{int} \text{Dom} F$ წერტილში, მაშინ ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$P\text{max} F^{00}(x) \subset P\text{min} F(x). \quad (4.120)$$

დამტკიცება. თეორემა 4.10-ისა და თეორემა 4.13-ის თანახმად გვაქვს:

$$P\text{max} F^{00}(x) \subset \overline{\partial(F(x) + C)}. \quad (4.121)$$

რადგან $\partial(F(x) + C) \subset \overline{F(x) + C}$, ამიტომ (4.121)-დან ვლევულობთ:

$$P\text{max} F^{00}(x) \subset \overline{F(x) + C}.$$

ვთქვათ, $z \in P\text{max} F^{00}(x)$. თეორემა 4.11-ის თანახმად $P\text{max} F^{00}(x) \subset \overline{F^{00}(x)}$. ამიტომ, $z \in F^{00}(x)$, ხოლო $F^{00}(x)$ -ის განსაზღვრიდან უშუალოდ ვლევულობთ ისეთი $z^* \in C^*$ ფუნქციონალის არსებობას, რომელიც აკმაყოფილებს შემდეგ ტოლობას:

$$\langle z^*, z \rangle = \varphi^{**}(x^*, z^*). \quad (4.122)$$

ეთქვათ, რომ c ნებისმიერი ელემენტია $C \setminus \{0\}$ -დან. მაშინ, ცხადია, $\langle z_+, c \rangle \geq 0$. ვაჩვენოთ, რომ სინამდვილეში ადგილი აქვს $\langle z_+, c \rangle > 0$ მკაცრ უტოლობას. მართლაც, თუ ეს უკანასკნელი არ სრულდება, მაშინ ადგილი ექნება $\langle z_+, c \rangle = 0$ ტოლობას. (4.122)-დან კი გამომდინარეობს:

$$\langle z_+, z + c \rangle = \varphi^*(x, z_+).$$

ეს კი, თავის მხრივ, ნიშნავს, რომ $z + c \in F^{00}(x)$. რადგან, თეორემა 4.12-ის თანახმად, $P \max F^{00}(x) = p \max F^{00}(x)$, ამიტომ $z \in p \max F^{00}(x)$. ე.ი.

$$(F^{00}(x) - z) \cap C = \{0\},$$

მაშინ, როცა $c \in (F^{00}(x) - z) \cap C$, $c \in C \setminus \{0\}$. ამდენად, მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს შემდეგი უტოლობის სამართლიანობას:

$$\langle z_+, c \rangle > 0, \quad \forall c \in C \setminus \{0\}.$$

ცნობილი ფაქტის თანახმად, ეს უკანასკნელი ნიშნავს, რომ

$$z_+ \in \text{int } C^*.$$

გავიხსენოთ ახლა, რომ რადგან $F: X \rightarrow P \langle Z, C \rangle$ ამოზნექილი მრავალსახა ასახვაა, $F(x) + C$ აგრეთვე ამოზნექილია. ამიტომ $\overline{F(x) + C} = \overline{F(x)} + \overline{C}$, ანუ $(F(x) + C)$ -ს სუსტი ჩაკეთვა ემთხვევა მის ძლიერ ჩაკეტვას. საბოლოოდ $P \min F(x) = P \inf F(x) = p \min \overline{F(x) + C}$. დებულების დასამტკიცებლად უნდა ვაჩვენოთ $z \in p \min \overline{F(x) + C}$ ჩართვის სამართლიანობა. დაუშვათ საწინააღმდეგო, ე.ი. მივიღოთ, რომ $z \notin p \min \overline{F(x) + C}$. მაშინ მოიძებნება ისეთი $\bar{c} \in -C \setminus \{0\}$ ელემენტი, რომ $\bar{c} \in ((F(x) + C) - z) \cap (-C)$. აქედან ვასკენით, რომ არსებობს ისეთი $\bar{z} \in \overline{F(x) + C}$ ელემენტი, რომელიც აკმაყოფილებს $\bar{c} = \bar{z} - z$, ან $\bar{z} = z + \bar{c}$ პირობას. ამიტომ გვექნება:

$$\langle z_+, \bar{z} \rangle = \langle z_+, z \rangle - \langle z_+, -\bar{c} \rangle.$$

მაგრამ $-\bar{c} \in C \setminus \{0\}$, ამიტომ, ზემოთ უკვე დამტკიცებულის თანახმად, $\langle z_+, -\bar{c} \rangle > 0$. ამრიგად, (4.122)-დან ვღებულობთ შემდეგ უტოლობას:

$$\langle z_+, \bar{z} \rangle < \langle z_+, z \rangle = \varphi^*(x, z_+),$$

ე.ი.

$$\langle z_+, \bar{z} \rangle < \varphi^*(x, z_+) = \sup_{x' \in X} (\langle x', x \rangle - \varphi^*(x', z_+)).$$

ამდენად, არსებობს $x' \in X$ ფუნქციონალი, რომელიც აკმაყოფილებს უტოლობას:

$$\begin{aligned} \varphi^*(x^*, z^*) &< \langle x^*, x \rangle - \langle z^*, \bar{z} \rangle < \\ < \sup_{x \in X} \sup_{w \in F(x)+C} (\langle x^*, x \rangle - \langle z^*, w \rangle), \quad \forall \bar{z} \in \overline{F(x)+C}. \end{aligned} \quad (4.123)$$

მორე მხრივ, $F(x) + C$ ჩაკეტილია, ამიტომ $\overline{F(x)+C} = F(x)+C$. ამასთან სამართლიანია თანადობათა შემდეგი ჯგუფი:

$$\begin{aligned} &\sup_{x \in X} \sup_{w \in F(x)+C} (\langle x^*, x \rangle - \langle z^*, w \rangle) \leq \\ &\leq \sup_{x \in X} \sup_{w \in F(x)} (\langle x^*, x \rangle - \langle z^*, w \rangle) = \varphi^*(x^*, z^*). \end{aligned} \quad (4.124)$$

(4.124) ეწინააღმდეგება (4.123)-ს, რაც, თავის მხრივ, გვაძლევს იმას, რომ სანამდელიეში ადგილი აქვს ჩართვას

$$z \in P \min(F(x)+C) = P \min F(x).$$

ამით დამტკიცებულია (4.120) ჩართვის სამართლიანობა. თეორემა დამტკიცებულია.

ზემოთ დადგენილი ფაქტები საშუალებას იძლევიან მნიშვნელოვანი დებულების, ე.წ. დუალობის ძირითადი პრინციპის, მისაღებად.

თეორემა 4.16. ვთქვათ, $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა კონიფერენცირებადია $x \in \text{int} \text{Dom} F$ წერტილში. მაშინ სამართლიანია შემდეგი თანადობები:

$$P \min F(x) \subset F^{00}(x), \quad (4.125)$$

$$p \max F^{00}(x) = \text{int} P \min F(x), \quad (4.126)$$

სადაც $\text{int} P \min F(x)$ გაიგება $\partial(F(x)+C)$ სიმრავლეზე Z -დან ინდუცირებული τ' ტოპოლოგიის აზრით.

დამტკიცება. მარტივად შეიძლება შემოწმდეს, რომ ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$P \min F(x) \subset \partial S(x).$$

მაგრამ, თეორემა 4.10-ის თანახმად, $\partial S(x) = \partial(F(x)+C)$, ხოლო თეორემა 2.11-ის თანახმად, $\partial(F(x)+C) \subset F^{00}(x)$. ამდენად, (4.125) ჩართვა დამტკიცებულია.

ვაჩვენოთ ახლა (4.126) ტოლობის სამართლიანობა. თეორემა 4.14-ის თანახმად, $p \max F^{00}(x)$ არის ღია კვესიმრავლე $\partial(F(x)+C)$ სიმრავლეში τ' ტოპოლოგიის აზრით. თეორემა 4.12-ის თანახმად, $P \max F^{00}(x) = p \max F^{00}(x)$, ხოლო თეორემა 4.15-ის გათვალისწინებით $P \max F^{00}(x) \subset P \min F(x)$. ამიტომ, სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$p \max F^{00}(x) \subset P \min F(x). \quad (4.127)$$

რადგან $p \max F^{00}(x)$ არის ღია τ' ტოპოლოგიის აზრით, ამიტომ (4.127)-დან უშუალოდ გამომდინარეობს, რომ, ვინაიდან $P \min F(x)$ არის კვესიმრავლე $\partial(F(x)+C)$ -ში, ამიტომ τ' ტოპოლოგიის აზრით სამართლიანი იქნება ჩართვა

$$p\max F^{00}(x) \subset \text{int}P\min F(x). \quad (4.128)$$

ვამჩნევთ ახლა, რომ სამართლიანია შემდეგი ჩართვაც:

$$\text{int}P\min F(x) \subset p\max F^{00}(x). \quad (4.129)$$

ოქტავთ, $z \in \text{int}P\min F(x)$. (4.125)-ის სამართლიანობის გამო უკანასკნელ-ლიდან ვასკენით: $z \in F^{00}(x)$. ვამჩნევთ, რომ სინამდვილეში ადგილი აქვს $z \in p\max F^{00}(x)$ ჩართვას. დაეუშვათ საწინააღმდეგო, ე.ი. მივიღოთ, რომ $z \notin p\max F^{00}(x)$. მაშინ მოიძებნება ისეთი $\bar{c} \in C \setminus \{0\}$ ელემენტი, რომ $\bar{z} = z + \bar{c} \in F^{00}(x)$. რადგან $z \in p\max F^{00}(x)$, ხოლო თეორემა 4.12-ისა და თეორემა 4.10-ის გათვალისწინებით, $p\max F^{00}(x) \subset \partial(F(x)+C)$, ამიტომ $z \in \partial(F(x)+C)$. აქედან უშუალოდ ვასკენით $z \in \overline{F(x)+C}$. $F(x)+C$ -ის ჩაკეტილობის გამო, $z \in F(x)+C$. ამიტომ, C კონუსის ამოზნექილობის გამო გვექნება:

$$\bar{z} = z + \bar{c} \in F(x) + C + C \subset F(x) + C = \overline{F(x) + C}.$$

ვინაიდან $\partial(F(x)+C) \subset F^{00}(x) \cap \overline{F(x)+C}$, $\bar{z} \in F^{00}(x) \cap \overline{F(x)+C}$ და T' ტოპოლოგიის აზრით საინტერესოა მხოლოდ $\partial(F(x)+C)$ სიმრავლის ელემენტები, ჩავთვლით, რომ $\bar{z} \in \partial(F(x)+C)$. რადგან $P\min F(x) \subset \partial(F(x)+C)$, $\text{int}P\min F(x) \subset P\min F(x)$, $z \in \text{int}P\min F(x)$ და $P\min F(x) = p\min \overline{F(x)+C}$, ამიტომ მოიძებნება $0 \in Z$ წერტილის ისეთი U მიდამო, რომ

$$(z+U) \cap \partial(F(x)+C) \subset p\min \overline{F(x)+C}. \quad (4.130)$$

მაგრამ $F(x)+C$ არის ამოზნექილი ქვესიმრავლე Z -ში F -ისა და C -ის ამოზნექილობის გამო, $\overline{F(x)+C} = F(x)+C$ და $z, \bar{z} \in \overline{F(x)+C}$, ამიტომ

$$\begin{aligned} z(t) &= t\bar{z} + (1-t)z = t(z+\bar{c}) + (1-t)z = \\ &= z + t\bar{c} \in \overline{F(x)+C}, \quad \forall t \in [0,1]. \end{aligned}$$

ვამჩნევთ, რომ $z(t) \in \partial(F(x)+C)$, $\forall t \in [0,1]$. დაეუშვათ საწინააღმდეგო. მაშინ მოიძებნება ისეთი $\bar{t} \in (0,1)$, რომ $z(\bar{t}) = z + \bar{t}\bar{c} \in \text{int}(F(x)+C)$. რადგან F კონდიფერენცირებადია $x \in \text{int}Dom F$ წერტილში და $\bar{z} = z + \bar{c} \in F(x)+C$, ამიტომ მოიძებნება $x^* \in X^*$ და $z^* \in C^*$ ორი ფუნქციონალური, რომელთათვისაც სამართლიანი იქნება შემდეგი უტოლობა:

$$\begin{aligned} \langle x^*, x \rangle - \langle z^*, \bar{z} \rangle &\geq \langle x^*, x^* \rangle - \langle z^*, z^* \rangle, \\ \forall x^* \in X, \forall z^* \in F(x^*) + C. \end{aligned}$$

კერძოდ, $x^* = x$ -თვის უკანასკნელიდან ვლუბულობთ

$$\langle z^*, \bar{z} \rangle \leq \langle z^*, z^* \rangle, \quad \forall z^* \in F(x) + C. \quad (4.131)$$

რადგან $\overline{(F(x)+C)} = F(x)+C$, ამიტომ $\partial(F(x)+C) \subset F(x)+C$. განვიხილოთ ნებისმიერი $z^* = z(t) + u = z + i\bar{c} + u \in (z+U) \cap \partial(F(x)+C)$ ელემენტი. მაშინ, იმის გათვალისწინებით, რომ $\bar{z} = z + \bar{c}$, (4.131)-დან ვლევულობთ:

$$\langle z_+^*, z + \bar{c} \rangle \leq \langle z_+^*, z + i\bar{c} + u \rangle, \quad \forall u \in U.$$

უკანასკნელიდან ვასკენით:

$$\langle z_+^*, \bar{c} - i\bar{c} \rangle \leq \langle z_+^*, u \rangle, \quad \forall u \in U,$$

ე.ი.

$$(1-i) \langle z_+^*, \bar{c} \rangle \leq \langle z_+^*, u \rangle, \quad \forall u \in U.$$

მაგრამ $(1-i) > 0$ და რადგან $\bar{c} \in C \setminus \{0\}$, ამიტომ $\langle z_+^*, \bar{c} \rangle \geq 0$. საბოლოოდ ვლევულობთ:

$$\langle z_+^*, u \rangle \geq 0, \quad \forall u \in U.$$

თუ გავითვალისწინებთ იმ ფაქტს, რომ U არის $0 \in Z$ წერტილის სიმეტრიული მიდამო, უკანასკნელიდან ვასკენით, რომ $z_+^* = 0$. ეს კი ეწინააღმდეგება $z_+^* \in C_+^*$ პირობას, რაც, თავის მხრივ, ამტკიცებს, რომ სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$z(t) = z + i\bar{c} \in \overline{F(x)+C}, \quad \forall t \in [0,1].$$

რადგან $z + i\bar{c} \xrightarrow{t \rightarrow 0} 0$, ამიტომ საკმარისად მცირე დადებითი $t^* > 0$ რიცხვისათვის ადგილი აქვს ჩართვას

$$z(t^*) = z + t^* \bar{c} \in (z+U) \cap \partial(F(x)+C).$$

ამიტომ, (4.130)-დან ვლევულობთ:

$$z(t^*) \in p \min(F(x)+C).$$

უკანასკნელი ნიშნავს შემდეგი პირობის შესრულებას:

$$((F(x)+C) - z^*(t^*)) \cap (-C) = \{0\}. \quad (4.132)$$

მაგრამ $z = z(t^*) - t^* \bar{c} \in \overline{F(x)+C}$. ამიტომ

$$-t^* \bar{c} \in ((F(x)+C) - z^*(t^*)) \cap (-C).$$

ვინაიდან $-t^* \bar{c} \neq 0$, ამიტომ (4.132) ტოლობა წინააღმდეგობრივია, ე.ი. $z \in p \max F^{00}(x)$. ამით ფაქტიურად დამტკიცებულია შემდეგი ჩართვა:

$$\text{int} p \min F(x) \subset p \max F^{00}(x).$$

(4.128)-თან ერთად ეს უკვე ნიშნავს, რომ სამართლიანია (4.126). თეორემა დამტკიცებულია.

4.4. არასკალარული ოპტიმიზაციის გირითადი და უუღლებული ამოცანები

ეთქვათ, Y ლოკალურად ამონეკილი წრფივი ტოპოლოგიური სივრცეა, სოლო Y^* - მისი შეუღლებული სივრცე (Y -ში გვაქვს $\sigma(Y, Y^*)$ სუსტი ტოპოლოგია, სოლო Y^* -ში - $\sigma(Y^*, Y)$ სუსტი ტოპოლოგია). X და $\langle Z, C \rangle$ იგივე სივრცეებია, რაც ზემოთ, სოლო X^* და Z^* - მათი შეუღლებულები. $\langle Z, C \rangle$ სივრცეში მაქსიმალურ ელემენტს აღვნიშნავთ $+\infty_z$.

ეთქვათ, $f: Y \rightarrow \langle Z, C \rangle \cup \{+\infty_z\}$ ფიქსირებული ცალსახა ასახვაა. ჩავთვალოთ, რომ ეს ასახვა საკუთრივია, ე.ი. არსებობს ისეთი $\bar{y} \in Y$, რომ $f(\bar{y}) \neq +\infty_z$.

არასკალარული ოპტიმიზაციის (მინიმიზაციის) ძირითადი ამოცანის ქვეშ ვგულისხმობთ იმ $z \in Z$ ელემენტების მოძებნის ამოცანას, რომლებიც აკმაყოფილებენ შემდეგ პირობას:

$$z \in P\text{min}(f(Y)).$$

აღვნიშნოთ ეს ამოცანა (L) -ით.

ცხადია, (L) -ამოცანის ყველა ამონახსნთა სიმრავლე, რომელსაც ჩვენ აღვნიშნავთ $P\text{min}(L)$ -ით, განსაზღვრის თანახმად მოიცემა ტოლობით

$$P\text{min}(L) = P\text{min}(f(Y)).$$

ჩავთვალოთ, რომ $P\text{min}(L) \neq \emptyset$. თუ $f(y) = z \in P\text{min}(f(Y))$, მაშინ ნებისმერ $y \in f^{-1}(z)$ ელემენტს ვუწოდებთ არასკალარული ოპტიმიზაციის (მინიმიზაციის) ამოცანის ამონახსნს.

ახლა ეთქვათ, რომ მოცემულია ცალსახა $\psi: Y \times X \rightarrow Z \cup \{+\infty_z\}$ ასახვა, რომელიც აკმაყოფილებს პირობას

$$\psi(y, 0) = f(y), \quad \forall y \in Y. \quad (4.133)$$

ცხადია, ყოველი ფიქსირებული $z^* \in Z^*$ ფუნქციონალისათვის განსაზღვრულია ნამდვილი $\langle z^*, \psi(\cdot, \cdot) \rangle: X \times Y \rightarrow R \cup \{+\infty\}$ ფუნქცია. ამიტომ, შეგვიძლია ავაგოთ ამ ფუნქციის ჩვეულებრივი შეუღლებული (იხ. [60]) განსაზღვრული ტოლობით

$$\begin{aligned} \psi^*(y^*, x^*, z^*) &= \\ &= \sup_{(y, x) \in Y \times X} (\langle y^*, y \rangle + \langle x^*, x \rangle - \langle z^*, \psi(y, x) \rangle). \end{aligned} \quad (4.134)$$

განვიზილოთ $\psi_+^*: Y^* \times X^* \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა, განსაზღვრული ტოლობით

$$\psi_+^*(y^*, x^*) = \{z \in Z \mid \exists z_+ \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle = \psi^*(y^*, x^*, z_+^*)\}. \quad (4.135)$$

ცხადია, ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობებს:

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) = \sup_{(y, x) \in X} \langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, \psi(y, x) \rangle, \quad (4.136)$$

$$\forall z_+^* \in C_+^*, x^* \in X^*,$$

$$\psi_+^*(0, x^*) = \{z \in Z \mid \exists z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle = \psi^*(0, x^*, z_+^*), \forall x^* \in X^*\}. \quad (4.137)$$

ტოლობა (4.137)-ით სინამდვილეში განსაზღვრულია მრავალსახ: $-\psi_+^*(0, \cdot) : X^* \rightarrow \langle Z, C \rangle$ ასახვა. ამიტომ

$$-\psi_+^*(0, X^*) = \bigcup_{x^* \in X^*} \{-\psi_+^*(0, x^*)\} \subset \langle Z, C \rangle.$$

არასკალარული ოპტიმიზაციის ძირითადი (L)-ამოცანის შეუღლებულ (მაქსიმიზაციის) ამოცანის ქვეშ გვესმის ისეთი $z \in Z$ ელემენტების მოძებნი ამოცანა, რომლებიც აკმაყოფილებენ შემდეგ პირობას:

$$z \in p \max \{-\psi_+^*(0, X^*)\}.$$

ეს ამოცანა აღვნიშნოთ (L^*) -ით.

ცხადია, (L^*) -ამოცანის ყველა ამონახსნთა სიმრავლე, რომელსაც $p \max(L^*)$ -ით აღვნიშნავთ, განსაზღვრის თანახმად მოიცემა ტოლობით

$$p \max(L^*) = p \max \{-\psi_+^*(0, X^*)\}.$$

თუ $z \in p \max(L^*)$, მაშინ $z \in -\psi_+^*(0, X^*)$, და $(-\psi_+^*(0, X^*) - z) \cap C = \{0\}$. მაშინ, ნებისმიერ $x^* \in (-\psi_+^*(0, \cdot))^{-1}(z)$ ელემენტს ეწოდება (L^*) -ამოცანის ამონახსნი.

ახლა შევნიშნოთ, რომ ყოველი ფიქსირებული $x \in X$ ელემენტისათვის $\psi(Y, x) \subset \langle Z, C \rangle$. ამიტომ, შეგვიძლია განვსაღვროთ $F : X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვა შემდეგი ტოლობით:

$$F(x) = P \min \psi(Y, x), \quad \forall x \in X. \quad (4.138)$$

პირობა (4.133)-ის თანახმად, ადგილი აქვს ტოლობას $\psi(Y, 0) = f(Y)$. ამიტომ, (4.138)-დან უშუალოდ ვღებულობთ:

$$F(0) = P \min f(Y) = P \min(L). \quad (4.139)$$

ყველგან ქვემოთ ვიგულისხმებთ, რომ დაცულია

პირ(მ)ბა A. ნებისმიერი $x \in X$ -თვის $P \min \psi(Y, x)$ გარეგანად მდგრადია.

რადგან $P \min \psi(Y, x) = \min(\overline{\psi(Y, x) + C})$, ამიტომ, გარეგანად მდგრადობის განსაზღვრის გათვალისწინებით, (A) პირობის შესრულება ნიშნავს იმას რომ ნებისმიერი $x \in X$ ელემენტისათვის ადგილი აქვს ჩართვას

$$\overline{\psi(Y, x) + C} \subset p \min(\overline{\psi(Y, x) + C}) + C. \quad (4.140)$$

F ფუნქციის განსაზღვრიდან კი, ცხადია, (4.140) ჩართვა ექვივალენტურია შემდეგი ჩართვისა:

$$\overline{\psi(Y, x) + C} \subset F(x) + C, \quad \forall x \in X.$$

გარდა ამისა, ისევე F ფუნქციის განსაზღვრიდან, ასევე, გამომდინარეობს ჩართვა

$$F(x) \subset \overline{\psi(Y, x) + C}, \quad \forall x \in X. \quad (4.141)$$

შეენიშნოთ, აგრეთვე, რომ, რადგან $0 \in C$, სამართლიანია ჩართვაც:

$$\psi(Y, x) \subset \overline{\psi(Y, x) + C} \subset F(x) + C, \quad \forall x \in X. \quad (4.142)$$

ისევე, როგორც ზემოთ, $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვისათვის, რომელიც კონკრეტულად განსაზღვრულია ტოლობა (4.138)-ით, შეიძლება φ° , $\varphi^{\circ\circ}$ და $F^{\circ\circ}$ ფუნქციები შემდეგი ტოლობებით განისაზღვროს:

$$\varphi^{\circ}(x^{\circ}, z^{\circ}) = \sup_{x \in X} \sup_{z \in F(x)} (\langle x^{\circ}, x \rangle - \langle z^{\circ}, z \rangle),$$

$$\forall (x^{\circ}, z^{\circ}) \in X^{\circ} \times Z^{\circ},$$

$$\varphi^{\circ\circ}(x, z^{\circ}) = \sup_{x^{\circ} \in X^{\circ}} (\langle x^{\circ}, x \rangle - \varphi^{\circ}(x^{\circ}, z^{\circ})),$$

$$\forall (x, z^{\circ}) \in X \times Z^{\circ},$$

$$F^{\circ}(x^{\circ}) = \{z \in Z \mid \exists z_+^{\circ} \in C_+^{\circ} : \langle z_+^{\circ}, z \rangle = \varphi^{\circ}(x^{\circ}, z_+^{\circ})\},$$

$$\forall x^{\circ} \in X^{\circ},$$

$$F^{\circ\circ}(x) = \{z \in Z \mid \exists z_+^{\circ} \in C_+^{\circ} : \langle z_+^{\circ}, z \rangle = \varphi^{\circ\circ}(x, z_+^{\circ})\},$$

$$\forall x \in X.$$

ამასთან, (4.87) ტოლობების თანახმად, გვაქვს

$$F^{\circ\circ}(x) - C = \{z \in Z \mid \exists z_+^{\circ} \in C_+^{\circ} : \langle z_+^{\circ}, z \rangle \leq \varphi^{\circ\circ}(x, z_+^{\circ})\},$$

$$\forall x \in X.$$

თეორემა 4.17. ეთქვას, შესრულებულია (A) პირობა. მაშინ ადგილი აქვს ტოლობას:

$$\psi_+^{\circ}(0, x^{\circ}) = F^{\circ}(x^{\circ}), \quad \forall x^{\circ} \in X^{\circ} \quad (4.143)$$

დამტკიცება. (4.136) ტოლობის საფუძველზე გვაქვს:

$$\psi^{\circ}(0, x^{\circ}, z_+^{\circ}) \geq \langle x^{\circ}, x \rangle - \langle z_+^{\circ}, \psi(y, x) \rangle,$$

$$\forall x \in X, \forall y \in Y, \forall z_+^{\circ} \in C_+^{\circ}.$$

უკანასკნელი, ცხადია, ექვივალენტურია უტოლობისა

$$\psi^{\circ}(0, x^{\circ}, z_+^{\circ}) \geq \langle x^{\circ}, x \rangle - \langle z_+^{\circ}, z \rangle,$$

$$\forall x \in X, \forall z \in \psi(Y, x), \forall z_+^{\circ} \in C_+^{\circ}.$$

რადგან $z_+^* \in C_+^*$ და z_+^* ფუნქციონალი უწყვეტია Z -ზე, ამიტომ ბოლო უტოლობიდან ვღებულობთ:

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) \geq \langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle,$$

$$\forall x \in X, \forall z \in \overline{\psi(Y, x) + C}, \forall z_+^* \in C_+^*.$$

(4.141)-ის გათვალისწინებით, აქედან ვასკენით:

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) \geq \langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle,$$

$$\forall x \in X, \forall z \in F(x), \forall z_+^* \in C_+^*.$$

ე.ი.

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) \geq \sup_{x \in X} \sup_{z \in F(x)} (\langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle),$$

$$\forall x^* \in X^*, \forall z_+^* \in C_+^*.$$

ამდენად, სამართლიანია შემდეგი უტოლობა:

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) \geq \varphi^*(x^*, z_+^*), \quad \forall x^* \in X^*, \forall z_+^* \in C_+^*. \quad (4.144)$$

მორე მხრივ, გვაქვს:

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) = \sup_{x \in X} \sup_{z \in \psi(Y, x)} (\langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle),$$

$$\forall x^* \in X^*, \forall z_+^* \in C_+^*.$$

(4.142)-ის გათვალისწინებით, ამ პირობიდან ვღებულობთ:

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) \leq \sup_{x \in X} \sup_{z \in F(x) + C} (\langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle) \leq$$

$$\leq \sup_{x \in X} \sup_{z \in F(x)} (\langle x^*, x \rangle - \langle z_+^*, z \rangle) = \varphi^*(x^*, z_+^*),$$

$$\forall x^* \in X^*, \forall z_+^* \in C_+^*.$$

ამდენად, დადგენილია აგრეთვე უტოლობა

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) \leq \varphi^*(x^*, z_+^*), \quad \forall x^* \in X^*, \forall z_+^* \in C_+^*. \quad (4.145)$$

(4.144) და (4.145)-დან ვღებულობთ შემდეგ ტოლობას:

$$\psi^*(0, x^*, z_+^*) = \varphi^*(x^*, z_+^*), \quad \forall x^* \in X^*, \forall z_+^* \in C_+^*. \quad (4.146)$$

(4.137)-ში (4.146)-ის გათვალისწინებით მივიღებთ:

$$\psi_+^*(0, x^*) = \{z \in Z \mid \exists z_+^* \in C_+^* : \langle z_+^*, z \rangle = \varphi^*(x^*, z_+^*)\},$$

$$\forall x^* \in X^*,$$

რაც, F^0 ფუნქციის განსაზღვრის თანახმად, ნიშნავს, რომ

$$\psi_+^*(0, x^*) = F^0(x^*), \quad \forall x^* \in X^*$$

თეორემა დამტკიცებულია.

თეორემა 4.18. ვთქვათ, შესრულებულია (A) პირობა და $0 \in \text{int} \text{Dom} F$. მაშინ, სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$p \max F^{\text{oo}}(0) = p \max(L^{\circ}). \quad (4.147)$$

დამტკიცება. ვთქვათ, $z \in p \max F^{\text{oo}}(0)$. მაშინ, ცხადია, $z \in F^{\text{oo}}(0)$. ამიტომ, მოიძებნება ისეთი $\bar{z}_+ \in C_+^*$ ელემენტი, რომ ადგილი ექნება ტოლობას $\langle \bar{z}_+, z \rangle = \varphi^{\text{oo}}(0, \bar{z}_+)$.

რადგან $0 \in \text{int} \text{Dom} F$, ამიტომ, თეორემა 4.5-ის თანახმად, მოიძებნება ისეთი $\bar{x}^* \in X^*$ ელემენტი, რომ

$$\varphi^{\text{oo}}(0, \bar{z}_+) = -\varphi^{\circ}(\bar{x}^*, \bar{z}_+).$$

ამდენად, სამართლიანია შემდეგი ტოლობა:

$$\langle \bar{z}_+, z \rangle = -\varphi^{\circ}(\bar{x}^*, \bar{z}_+).$$

ეს კი, F^0 ფუნქციის განსაზღვრის თანახმად, ნიშნავს, რომ $z \in -F^0(\bar{x}^*)$. რადგან $-F^0(\bar{x}^*) \in -F^0(X^*)$, ამიტომ $z \in -F^0(X^*)$. ვაჩვენოთ, რომ სინამდვილეში $z \in p \max(-F^0(X^*))$. დაუშვათ საწინააღმდეგო. მაშინ მოიძებნება ისეთი $\bar{z} \in -F^0(X^*)$ ელემენტი, რომ $\bar{z} - z = \bar{c} \in C \setminus \{0\}$. ვინაიდან $\bar{z} \in -F^0(X^*)$, ამიტომ მოიძებნება ისეთი ორი $x^* \in X^*$ და $z_+^* \in C_+^*$ ფუნქციონალი, რომ ადგილი ექნება ტოლობას

$$\langle z_+^*, \bar{z} \rangle = -\varphi^{\circ}(x^*, z_+^*).$$

მაგრამ

$$-\varphi^{\circ}(x^*, z_+^*) \leq \sup_{u^* \in X^*} \{-\varphi^{\circ}(u^*, z_+^*)\} = \varphi^{\text{oo}}(0, z_+^*),$$

ამიტომ სამართლიანია უტოლობა

$$\langle z_+^*, \bar{z} \rangle \leq \varphi^{\text{oo}}(0, z_+^*).$$

ეს, ცხადია, ნიშნავს, რომ $\bar{z} \in F^{\text{oo}}(0) - C$, ე.ი. მოიძებნება ისეთი $\hat{c} \in C$, რომ $\bar{z} + \hat{c} = z + \hat{c} + \bar{c} = z + c^* \in F^{\text{oo}}(0)$, სადაც $c^* = \hat{c} + \bar{c} \in C \setminus \{0\}$, რადგან $\hat{c} \in C$, $\bar{c} \in C \setminus \{0\}$. ამდენად, ვლუბულობთ $c^* \in (F^{\text{oo}}(0) - z) \cap C$ ჩართვას, ამასთან $c^* \neq 0$. ეს კი ეწინააღმდეგება $z \in p \max F^{\text{oo}}(0)$ პირობას. მიღებული წინააღმდეგობა ამტკიცებს ჩართვას

$$z \in p \max(-F^0(X^*)),$$

რაც, თავის მხრივ, ნიშნავს:

$$p \max F^{\text{opt}}(0) \subset p \max(-F^0(X^*)). \quad (4.148)$$

მეორე მხრივ, რადგან დაცულია პირობა (A), ამიტომ სამართლიანია თეორემა 4.17, რომლიდანაც უშუალოდ გამომდინარეობს შემდეგი ტოლობის სამართლიანობა:

$$-\psi_+^*(0, X^*) = -F^0(X^*).$$

ე.ი.

$$p \max(-\psi_+^*(0, X^*)) = p \max(-F^0(X^*)).$$

ეს უკანასკნელი კი ნიშნავს, რომ ((4.148)-ის თანახმად)

$$p \max F^{\text{opt}}(0) \subset p \max(L^*). \quad (4.149)$$

ახლა ვაჩვენოთ ჩართვა (4.149)-ის შებრუნებული ჩართვის სამართლიანობა.

ეთქვას, $z \in p \max(L^*)$. მაშინ მოიძებნება ისეთი $x^* \in X^*$, რომ $z \in -F^0(x^*)$, საიდანაც, F^0 ფუნქციის განსაზღვრის გათვალისწინებით უშუალოდ გამომდინარეობს ისეთი $z_+^* \in C_+^*$ ელემენტის არსებობა, რომლისთვისაც შესრულდება ტოლობა

$$\langle z_+^*, z \rangle = -\varphi^*(x^*, z_+^*). \quad (4.150)$$

ვაჩვენოთ, რომ სამართლიანია აგრეთვე ტოლობა

$$-\varphi^*(x^*, z_+^*) = \varphi^{**}(0, z_+^*). \quad (4.151)$$

მართლაც, φ^{**} -ის განსაზღვრიდან უშუალოდ გამომდინარეობს, რომ ყოველთვის სამართლიანია უტოლობა

$$\varphi^{**}(0, z_+^*) \geq -\varphi^*(x^*, z_+^*). \quad (4.152)$$

ვაჩვენოთ, შებრუნებული უტოლობის სამართლიანობაც:

$$\varphi^{**}(0, z_+^*) \leq -\varphi^*(x^*, z_+^*). \quad (4.153)$$

დაუშვათ საწინააღმდეგო, ე.ი. მივიღოთ, რომ

$$\varphi^{**}(0, z_+^*) > -\varphi^*(x^*, z_+^*).$$

თეორემა 4.5-ის თანახმად, მოიძებნება ისეთი $\bar{x}^* \in X^*$ ელემენტი, რომლისთვისაც

$$\varphi^{**}(0, z_+^*) = -\varphi^*(\bar{x}^*, z_+^*),$$

ე.ი. უნდა შესრულდეს შემდეგი უტოლობა:

$$-\varphi^*(\bar{x}^*, z_+^*) > -\varphi^*(x^*, z_+^*).$$

(4.150)-ის ვათვალისწინებით, უკანასკნელიდან ვღებულობთ:

$$-\varphi^*(\bar{x}^*, z_+^*) > \langle z_+^*, z \rangle.$$

რადგან $z_+^* \in C_+^*$, ამიტომ მოიძებნება ისეთი $\bar{c} \in C \setminus \{0\}$ ელემენტი, რომ

$$\langle z_+^*, z + \bar{c} \rangle = -\varphi^*(\bar{x}^*, z_+^*).$$

ეს უკანასკნელი, F^0 -ის განსაზღვრის თანახმად, ნიშნავს: $z + \bar{c} \in -F^0(X^*)$. ე.ი. $\bar{c} \in (-F^0(X^*) - z) \cap C$ და $\bar{c} \neq 0$. უკანასკნელი, ცხადია, ეწინააღმდეგება პირობას

$$z \in p \max(L^*) = p \max(-F^0(X^*)).$$

ეს, თავის მხრივ, ამტკიცებს (4.151) ტოლობის სამართლიანობას. ამიტომ (4.150) და (4.151)-დან უშუალოდ ვღებულობთ:

$$\langle z_+^*, z \rangle = \varphi^{**}(0, z_+^*).$$

ეს ტოლობა, F^{00} ფუნქციის განსაზღვრის თანახმად, ნიშნავს იმას, რომ $z \in F^{00}(0)$.

მეორე მხრივ, თეორემა 4.5-ის საფუძველზე იოლად შეიძლება ვაჩვენოთ, რომ $F^{00}(0) \subset -F^0(X^*)$. $z \in F^{00}(0)$ პირობიდან გამოძღინარეობს $0 \in -F^{00}(0) - z$ ჩართვა. მეორე მხრივ, $z \in p \max(-F^0(X^*))$. ე.ი.

$$(-F^0(X^*) - z) \cap C = \{0\}.$$

ვინაიდან $F^{00}(0) \subset -F^{00}(X^*)$, ვღებულობთ:

$$0 \in (F^{00}(0) - z) \cap C \subset (-F^0(X^*) - z) \cap C = \{0\}.$$

ეს კი ნიშნავს:

$$(F^{00}(0) - z) \cap C = \{0\}.$$

აქედან გამოძღინარეობს, რომ $z \in p \max F^{00}(0)$. ამით ფაქტურად დამტკიცებულია შემდეგი ჩართვა:

$$p \max(L^*) \subset p \max F^{00}(0). \quad (4.154)$$

(4.154)-თან ერთად (4.149) ამტკიცებს (4.147) ტოლობას. თეორემა დამტკიცებულია.

ამდენად, თეორემა 4.18 ამყარებს კავშირს შეუღლებული (L^*) -ამოცანის პარეტოს აზრით მაქსიმალურ ელემენტთა სიმრავლესა და $F^{00}(0)$ სიმრავლის პარეტოს აზრით მაქსიმალურ ელემენტთა სიმრავლის შორის.

როგორც ეს უკვე ზემოთ აღვნიშნეთ, ვთვლით, რომ $F(0) = P \min f(Y) = P \min(L) \neq \emptyset$. სინამდვილეში ეს უკანასკნელი გულისხმობს შემდეგი პირობის შესრულებას:

პირობა B. $P \min \psi(Y, 0) \neq \emptyset$.

ეს უშუალოდ გამომდინარეობს ψ ფუნქციის შიშართ ზემოთ მოთხოვნილი (4.133) პირობიდან.

თეორემა 4.19. ეთქვას, რომ $P \min \overline{\psi(Y, 0) + C}$ გარეგანად მდგრადია. მაშინ, ადგილი აქვს შემდეგ ტოლობას:

$$P \min F(0) = F(0). \quad (4.155)$$

დამტკიცება. ეთქვას, $z \in P \min F(0)$. მაშინ, ცხადია, $z \in F(0)$. მეორე მხრივ, გვაქვს:

$$F(0) = P \min(\psi(Y, 0)) = p \min \overline{\psi(Y, 0) + C}.$$

ამიტომ,

$$F(0) \subset \overline{\psi(Y, 0) + C}.$$

C კონუსის ამოზნექილობისა და ჩაკეტილობის გათვალისწინებით, იოლად შეიძლება ვაჩვენოთ, რომ სამართლიანია შემდეგი ჩართვა:

$$\overline{\psi(Y, 0) + C} + C \subset \overline{\psi(Y, 0) + C}.$$

ამიტომ, $F(0) + C \subset \overline{\psi(Y, 0) + C}$, საიდანაც უშუალოდ გამომდინარეობს:

$$\overline{F(0) + C} \subset \overline{\psi(Y, 0) + C}. \quad (4.156)$$

მეორე მხრივ, ცხადია, $F(0) \subset \overline{F(0) + C}$. ამიტომ სამართლიანია ჩართვა

$$z \in \overline{\psi(Y, 0) + C}.$$

$p \min \overline{\psi(Y, 0) + C}$ -ის გარეგანად მდგრადობის გამო, ადგილი აქვს შემდეგ ჩართვას:

$$\overline{\psi(Y, 0) + C} \subset p \min \overline{\psi(Y, 0) + C} + C.$$

ამდენად,

$$z \in p \min \overline{\psi(Y, 0) + C} + C.$$

ეს კი, თავისთავად, ნიშნავს შემდეგს:

მოიძებნება ისეთი $\bar{z} \in p \min \overline{\psi(Y, 0) + C} = F(0) \subset \overline{F(0) + C}$, რომ $\bar{z} - z \in -C$.

ასე რომ, $\bar{z} - z \in (\overline{F(0) + C} - z) \cap (-C)$. მაგრამ $z \in P \min F(0)$. ამიტომ,

$$(\overline{F(0) + C} - z) \cap (-C) = \{0\}.$$

ეს კი ნიშნავს იმას, რომ $z = \bar{z} \in F(0)$. ამით დამტკიცდა ჩართვა

$$P \min F(0) \subset F(0). \quad (4.157)$$

ვაჩვენოთ შებრუნებული ჩართვის სამართლიანობა.

ვთქვათ, $z \in F(0)$. მაშინ, (4.156)-ის თანახმად

$$z \in \overline{F(0) + C} \subset \overline{\psi(Y, 0) + C},$$

ხოლო, იმის გამო, რომ $p \min \overline{\psi(Y, 0) + C}$ გარეგანად მდგრადია, არსებობს ისეთი $\bar{z} \in p \min \overline{\psi(Y, 0) + C}$ ელემენტი, რომელიც აკმაყოფილებს $\bar{z} - z \in C$ პირობას. ვინაიდან $\overline{F(0) + C} \subset \overline{\psi(Y, 0) + C}$, ამიტომ მარტივად შეიძლება დამტკიცდეს შემდეგი ჩართვის სამართლიანობა:

$$p \min \overline{\psi(Y, 0) + C} \subset p \min \overline{F(0) + C}.$$

ამდენად, $\bar{z} \in P \min \overline{F(0) + C}$.

მეორე მხრივ, $z \in \overline{F(0) + C}$. ამიტომ,

$$\bar{z} - z \in (\bar{z} - \overline{F(0) + C}) \cap (-C).$$

აქედან ვასკვნით:

$$z - \bar{z} \in (\overline{F(0) + C} - \bar{z}) \cap (-C).$$

რადგან $\bar{z} \in p \min \overline{F(0) + C}$, ამიტომ $z - \bar{z} \in (\overline{F(0) + C} - \bar{z}) \cap (-C)$.

ე.ი. $z = \bar{z} \in p \min \overline{F(0) + C}$. ამით დამტკიცებულია შემდეგი ჩართვა:

$$F(0) \subset P \min F(0). \quad (4.158)$$

(4.157) და (4.158) გვაძლევს (4.155) ტოლობას. თეორემა დამტკიცებულია.

$\psi: Y \times X \rightarrow Z \cup \{+\infty\}$ ასახვას (A) და (B) პირობებთან ერთად დამატებით მოეთხოვთ კიდევ ერთი პირობის დაკმაყოფილებას.

პირობა C. (4.138) ტოლობით განსაზღვრული $F: X \rightarrow P(\langle Z, C \rangle)$ მრავალსახა ასახვისთვის $0 \in \text{int} \text{Dom} F$, ამასთან, F კოდიფერენცირებადია 0 წერტილში.

არასკალარული ოპტიმიზაციის ბირითადი (L) და შეუღლებული (L^*) ამოცანებისათვის დუალობის დებულება მდგომარეობს შემდეგში.

თეორემა 4.20. ვთქვათ, $\psi: Y \times X \rightarrow Z \cup \{+\infty\}$ ასახვა აკმაყოფილებს (A)-(C) პირობებს. მაშინ:

ა) ნებისმიერი $z \in P \min(L)$ ელემენტისათვის მოიძებნება ისეთი $z_+^* \in C_+^*$ ფუნქციონალი, რომ

$$\langle z_+^*, z \rangle = \max_{x \in X} \{-\psi^*(0, x^*, z_+^*)\};$$

ბ) ადგილი აქვს ტოლობას

$$p \max(L^*) = \text{int} P \min(L).$$

დამტკიცება. განვიხილოთ შემდეგი სიმრავლე:

$$Q = \bigcup_{z \in C} \{z \in Z \mid \langle z, z \rangle = \max_{x \in X} \{-\varphi^\circ(x^*, z^*)\}\}.$$

ვაჩვენოთ, შემდეგი ტოლობის სამართლიანობა:

$$F^{00}(0) = Q. \quad (4.159)$$

მართლაც, თუ $z \in Q$, მაშინ მოიძებნება ისეთი $z^* \in C^*$ ელემენტი, რომ

$$\langle z^*, z \rangle = \max_{x \in X} \{-\varphi^\circ(x^*, z^*)\}.$$

რადგან $\langle z^*, z \rangle > +\infty$, ამიტომ

$$\max_{x \in X} \{-\varphi^\circ(x^*, z^*)\} = \sup_{x \in X} \{-\varphi^\circ(x^*, z^*)\}.$$

ეს უკანასკნელი კი, φ^{**} ფუნქციის განსაზღვრის თანახმად, ნიშნავს, რომ $\langle z^*, z \rangle = \varphi^{**}(0, z^*)$, რაც F^{00} ფუნქციის განსაზღვრის თანახმად, თავის მხრივ, ამტკიცებს $z \in F^{00}$ ჩართვას. ამით დამტკიცებულია

$$Q \subset F^{00}(0)$$

ჩართვა.

ვაჩვენოთ ამ უკანასკნელი ჩართვის შებრუნებული ჩართვის სამართლიანობაც. ვთქვათ, $z \in F^{00}(0)$. რადგან $0 \in \text{int} \text{Dom} F$, ამიტომ, თეორემა 4.5-ის თანახმად, მოიძებნება ისეთი $z^* \in C^*$ და $x^* \in X^*$ ორი ფუნქციონალი, რომ

$$\varphi^{**}(0, z^*) = -\varphi^\circ(x^*, z^*) = \langle z^*, z \rangle.$$

რადგან $\varphi^{**}(0, z^*) = \sup_{u \in X^*} (-\varphi^\circ(u^*, z^*)) = -\varphi^\circ(x^*, z^*)$, ამიტომ

$$\langle z^*, z \rangle = \max_{x \in X^*} \{-\varphi^\circ(x^*, z^*)\}.$$

ეს კი, ცხადია, ნიშნავს $z \in Q$ პირობის შესრულებას. ამით დამტკიცდა შემდეგი ჩართვა:

$$F^{00}(0) \subset Q.$$

ე.ი. (4.159) ტოლობა სამართლიანია.

ვინაიდან F კოდიფერენცირებადი $0 \in \text{int} \text{Dom} F$ წერტილში, თეორემა 4.16-ის თანახმად სრულდება შემდეგი პირობები:

$$P \min F(0) \subset F^{00}(0), \quad (4.160)$$

$$p \max F^{00}(0) = \text{int} P \min F(0). \quad (4.161)$$

აქ $\text{int} P \min F(0)$ გაიგება Z -დან $\partial(F(0)+C)$ სიმრავლეზე ინდუცირებული ტოპოლოგიის აზრით.

მაგრამ $P \min(L) = F(0)$, ხოლო, თეორემა 4.19-ის თანახმად, $P \min F(0) = F(0)$, ამიტომ, (4.160)-დან ვღებულობთ:

$$Pmin(L) \subset F^{00}(0). \quad (4.162)$$

(4.159) ტოლობის გამოყენებით ვლუბულობთ, რომ თუ z არის ნების-
მიერი ელემენტი $Pmin(L)$ -ში, მაშინ, (4.162)-ის თანახმად, $z \in F^{00}(0)$. ამიტომ,
მოიძებნება ისეთი $z_+^* \in C_+^*$ ფუნქციონალი, რომ

$$\langle z_+^*, z \rangle = \max_{x \in X} \{-\varphi^*(x^*, z_+^*)\}.$$

(4.146) ტოლობის გათვალისწინებით, უკანასკნელიდან ვლუბულობთ:

$$\langle z_+^*, z \rangle = \max_{x \in X} \{-\psi^*(0, x^*, z_+^*)\}.$$

ამით თეორემის ა) ნაწილი დამტკიცებულია.

თეორემა 4.18-ის თანახმად $PmaxF^{00}(0) = Pmax(L^*)$. ამიტომ, (4.161)-დან
ვლუბულობთ შემდეგ ტოლობას:

$$Pmax(L^*) = \text{int}PminF(0). \quad (4.163)$$

რადგან თეორემა 4.19-ის თანახმად $PminF(0) = F(0) = Pmin(L)$, ამიტომ
(4.163)-დან ვლუბულობთ ტოლობას

$$Pmax(L^*) = \text{int}Pmin(L),$$

სადაც $\text{int}Pmin(L)$ გაიგება z -დან $\rho(F(0)+C)$ სიმრავლეზე ინდუცირებული
ტოპოლოგიის აზრით. ამით დამტკიცდა თეორემის მეორე ბ) ნაწილიც. ამ-
რიგად, თეორემა მთლიანობაში დამტკიცებულია.

დამტკიცებული შედეგი სინამდვილეში წარმოადგენს არასკალარული ოპ-
ტიმიზაციის შუულღებული ამოცნების ამონახსნთა სიმრავლეებს შორის კავ-
შირის გამომხატველ ძირითად ღებულებას.

ბოლოსიტყვაობა

მრავალკრიტიერიული (ვექტორული) და ზოგადად არასკალარული ოპტიმიზაციის თეორიაში დუალობას გარკვეული მნიშვნელოვანი ადგილი უკავია. ეს იმ გარემოებითაა გამოწვეული, რომ შესაძლებელია მასზე დაფუძნებული ამოცანის ამოხსნის ეფექტური ალგორითმების, პროცედურებისა და მეთოდების აგება. მონოგრაფიაში განვითარდა დუალობის თეორია ვექტორული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის არასასრულგანზომილებიან სივრცეებში. მონოგრაფიის დასაწყისში განხილული იქნა კლასიკური მრავალკრიტიერიული ამოცანები სასრულგანზომილებიან სივრცეებში, მოყვანილი იყო რიგი ცნობილი, უკვე კლასიკურად ქცეული, დებულებები და შედეგები ზოგადი ხასიათის ამოცანისათვის. მეორე ნაწილში კი პირველად იქნა ფორმალიზებული დუალური ამოცანები არასასრულგანზომილებიან სივრცეებში და დადგენილი იქნა მათი სხვადასხვა მნიშვნელოვანი თვისებები.

ვინაიდან ნებისმიერი არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანა შეიძლება დაყვანილ იქნეს კრიტიერიულ სივრცეში ექსტრემალურ წერტილთა სიმრავლის ფუნქციონალურ დახასიათებაზე, მონოგრაფიაში გათვალისწინებული იქნა აღნიშნულ წერტილთა სიმრავლის კვლევა და დადგინდა პრინციპულად ახალი შედეგები.

არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის გარკვეული სტრუქტურის მქონე კონუსით ნაწილობრივ დალაგებული კრიტიერიული სივრცის ფიქსირებული ქვესიმრავლისათვის განისაზღვრა ექსტრემალურ ელემენტთა რამოდენიმე ცნება. შესწავლილია ასეთ ელემენტთა სიმრავლეებს შორის კავშირი და დადგენილია მათი ზოგიერთი ტოპოლოგიური თვისება.

არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანის დუალური ამოცანის აგებისათვის, ძირითად არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანასა და მის დუალურ ამოცანას შორის ურთიერთ მიმართებათა შესწავლის მიზნით კონსტრუირებული იქნა სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვის შეუღლებული მრავალსახა ასახვა. დადგინდა შეუღლებული ასახვის ზოგიერთი თვისება, კერძოდ, მიღებულია სხვადასხვა დებულება მისი დიფერენცირებადობის შესახებ, რომელიც გამოყენებულია დუალური თეორიის აგებისათვის. დამუშავდა დუალობის ძირითადი პრინციპი და შესწავლილია არასკალარული ოპტიმიზაციის ძირითადი და შეუღლებული ამოცანები.

სასრულგანზომილებიანი მრავალკრიტერიული ამოცანებისათვის უკვე კლასიკურად ქცეულ დუალობის შედეგებთან ერთად არასკალარული ოპტიმიზაციის ზოგადი ამოცანისათვის მონოგრაფიაში დამუშავებული იქნა პრინციპულად ახალი მიდგომები და დამტკიცდა მთელი რიგი ახალი დებულებებისა.

აგრეთვე, უნდა აღინიშნოს, რომ საზოგადოდ, არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანა, ე.ი. ამოცანა, სადაც კრიტერიული სივრცის სასრულგანზომილებიანობა არსებით ფაქტორს არ წარმოადგენს, უშუალო კონტაქტშია თამაშთა თეორიასთან. ის გამოწვეულია იმ გარემოებით, რომ, მაგალითად, ჩვეულებრივი ანტაგონისტური თამაში შეიძლება ჩამოყალიბებული იქნეს, როგორც არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანა კონკრეტული კრიტერიული სივრცისა და რიგის განსაზღვრული კონკრეტული კონუსით. ამ მხრივ მონოგრაფია წარმოადგენს ერთ-ერთ პირველ მცდელობას თამაშთა თეორიისა და მრავალკრიტერიული ამოცანებისათვის ერთი პოზიციის შესაქმნელად, მათ შორის კავშირის დადგენისათვის და შემდგომი ანალიზისათვის. ავტორთა აზრით ასეთი საკითხების წინა პლანზე წამოწევა მათი შემდგომი უფრო ღრმა დამუშავების თვალსაზრისით მნიშვნელოვანია მრავალი სოციალური და ეკონომიური პრობლემის გადაჭრისათვის, რამდენადაც იმ მრავალალბიზობრივი ამოცანების გადაწყვეტისათვის, რომელთაც წამოჭრის საბაზრო ეკონომიკა, თვით "ოპტიმალური ამონახსნი" კლასიკური აზრით ხშირად არ ასახავს ან ვერ ასახავს პრობლემის ჭეშმარიტ შინაარსს, არ აკმაყოფილებს მეტად თუ ნაკლებად დასაბუთებულ მოთხოვნებს.

მასალა მონოგრაფიაში წარმოდგენილი იქნა 4 ძირითად თავში, რომელთა დატვირთვა განაწილებულია შემდეგნაირად. პირველი თავი ზოგადი ხასიათისაა, მასში განიხილება ზოგადი ცნებები კლასიკური მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის თეორიიდან. მეორე თავში განიხილება ზოგადთეორიული საკითხები ვექტორული ფუნქციების უნაგირა წერტილების, მაქსიმიუმებისა და მინიმაქსუმების შესახებ. შემოტანილ იქნა დუალური მრავალკრიტერიული ამოცანების ზოგადი კონსტრუქცია სასრულგანზომილებიანი სივრცეებისათვის. მესამე თავში მრავალსახა ასახვათა თეორიის საფუძველზე შესწავლილია არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანები. ეს ისეთი ამოცანებია, რომელთათვისაც კრიტერიული სივრცე ზოგად შემთხვევაში ბანახის სივრცეს წარმოადგენს. აგებულია სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვა, რომელიც თავის მხრივ ორი მრავალსახა ასახვის თანაკვეთის სახით წარმოდგინდება. ეს ასახვები გარკვეულ ბუნებრივ პირობებს აკმაყოფილებენ. აგრეთვე, კრიტერიულ სივრცეში მითითებული მრავალსახა ასახვის ინვარიანტული წერტილის მეშვეობით განსაზღვრულია ექსტრემალური წერტილი (იმ შემთხვე-

ვაში, როდესაც სივრცე კონუსის მეშვეობით ნაწილობრივ დაღაგებულია). ეს გარემოება მრავალსახა ასახვათა თვისებების საფუძველზე, კერძოდ, წარმოებულია და კოდიფერენციალის სტრუქტურიდან გამოდინარე, ექსტრემალური წერტილების დახასიათების საფუძველს იძლევა. აღნიშნული მიდგომა საკმაოდ მოხერხებულია, ატარებს ზოგად ხასიათს და საშუალებას იძლევა განხილულ იქნეს არაგლუვი ამოცანებიც. ღვინდება კრიტიკულ სივრცეში მოცემული სიმრავლის ექსტრემალური წერტილების არსებობის პირობები. ბოლო, მეოთხე თავში არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანის დუალური ამოცანის აგებისათვის, ძირითად არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანასა და მის დუალურ ამოცანას შორის ურთიერთ მიმართებათა შესწავლის მიზნით, კონსტრუირებულია სპეციალური ტიპის მრავალსახა ასახვის შეუღლებული მრავალსახა ასახვა. დადგინდა ასეთი შეუღლებული ასახვის ზოგიერთი თვისება, კერძოდ, მიღებულია სხვადასხვა დებულება მისი დიფერენცირებადობის შესახებ, რომელიც გამოყენებულია დუალური თეორიის აგებისათვის. დამუშავდა დუალობის ძირითადი პრინციპი და შესწავლილია არასკალარული ოპტიმიზაციის ძირითადი და შეუღლებული ამოცანები.

ლიტერატურა

1. Айзерман М.А., Малишевский А.В. Некоторые аспекты общей теории выбора лучших вариантов / Препринт. - М.: Институт проблем управления. - 1980.
2. Бокучава И.Т., Топчишвили А.Л., Чхиквадзе Н.Н. Об одной процедуре выбора сети минимальной стоимости // Труды института систем управления им. А.И. Элиашвили Академии Наук Грузии. Грузия, Тбилиси: Модеста. - 1998. - С. 76-81.
3. Бондарева О.Н. Сходимость пространств с отношением и теоретико-игровые следствия // Журнал вычислительной математики и математической физики. - 1979. - № 3. - С. 84-92.
4. Вулих Б.З. Введение в теорию конусов в нормированных пространствах. Калинин: Калининский государственный университет. 1977.
5. Вулих Б.З. Введение в функциональный анализ. - М.: Наука. - 1967. - 415с.
6. Гольштейн Е.Г. Теория двойственности в математическом программировании и ее приложения. - М.: Физматгиз. - 1971.
7. Гурвиц Л. Программирование в линейных топологических пространствах / В кн.: Эрроу К., Гурвиц Л., Удзава Х. Исследования по линейному и нелинейному программированию. - М.: Издательство иностранной литературы. - 1962. - С. 65-155.
8. Данфорд Н., Шварц Дж. Линейные операторы: Общая теория. - М.: Издательство иностранной литературы. - 1962. - 895с.
9. Иоселиани А.И., Михалевич А.А., Нестеренко В.Б., Салуквадзе М.Е. Методы оптимизации параметров теплообменных аппаратов АЭС. - Минск: Наука и техника. - 1981. - 139с.
10. Келли Дж. Общая топология. - М.: Наука. - 1981. - 431с.
11. Колмогоров А.Н., Фомин С.В. Элементы теории функций и функционального анализа. - М.: Наука. - 1972. - 496с.
12. Жуковский В.И., Молоствов В.С. Многокритериальная оптимизация систем в условиях неполной информации. - М.: Международный научно-исследовательский институт проблем управления. - 1990. - 112с.

13. Жуковский В.И., Молоствов В.С. Многокритериальное принятие решений в условиях неопределенности. - М.: Международный научно-исследовательский институт проблем управления. - 1988. - 131с.
14. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Гарантии в линейных многокритериальных задачах при неопределенности / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1991. - 43с.
15. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Игровые линейно-квадратические задачи / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1992. - 64с.
16. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Метод решения одного класса многокритериальных линейных задач / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1990. - 28с.
17. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Многокритериальные задачи управления в условиях неопределенности. - Тбилиси: Мецნიერება. - 1991. - 128с.
18. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Некоторые игровые задачи управления и их приложения. - Тбилиси: Мецნიერება. - 1998. - 462с.
19. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Оптимизация гарантий в линейных многокритериальных задачах / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1991. - 38с.
20. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Оптимизация гарантий в многокритериальных задачах // Сообщения Академии Наук Грузии. - Т. 139, № 3. - 1990. - С. 549-552.
21. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е. Оптимизация гарантий в многокритериальных задачах управления. - Тбилиси: Мецნიერება. - 1996. - 475с.
22. Жуковский В.И., Салуквадзе М.Е., Майсурадзе В.Ю. Построение гарантирующих управлений с помощью принципа максимума / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1990. - 15с.
23. Карлин С. Математические методы в теории игр, программировании и экономике. - М.: Мир. - 1964. - 838с.
24. Киласония Н.А., Салуквадзе М.Е., Топчишвили А.Л. Об одном классификационном подходе к методам многокритериальной оптимизации / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1990. - 18с.
25. Кулаковская Т. Классические принципы оптимальности для бесконечных кооперативных игр / В кн.: Современные направления теории игр. - Вильнюс: Мокслас. - 1976. - С. 94-108.

26. Льюс Р.Д., Райфа Х. Игры и решения. - М.: Издательство иностранной литературы. - 1961. - 642с.
27. Майсурадзе В.Г., Чернявский И.В. Аппроксимация парето-оптимальных решений / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1990. - 24с.
28. Миркин Б.Г. Проблема группового выбора. - М.: Наука. - 1974.
29. Морозов В.В., Федоров В.В. О формировании векторного критерия по бинарному отношению предпочтения // Журнал вычислительной математики и математической физики. - 1980. - № 3. - С. 630-639.
30. Ногин В.Д. Двойственность в многоцелевом программировании // Журнал вычислительной математики и математической физики. - 1977. - № 1. - С. 254-258.
31. Обен Ж.-П., Экланд И. Прикладной нелинейный анализ: Перевод с англ. - М.: Мир. - 1988. -512с.
32. Оре О. Теория графов. - М.: Наука. -1968. - 352с.
33. Орлов А.И. Устойчивость в социально-экономических моделях. - М.: Экономика. - 1978.
34. Подиновский В.В. Методы многокритериальной оптимизации. Вып. 1. Эффективные планы. - М. - 1971.
35. Подиновский В.В. Многокритериальные задачи с однородными равноценными критериями // Журнал вычислительной математики и математической физики. - 1975. - № 2. - С. 330-344.
36. Подиновский В.В. Об относительной важности критериев в многокритериальных задачах принятия решений / В кн.: Многокритериальные задачи принятия решений. - М.: Машиностроение. - 1978. - С. 48-92.
37. Подиновский В.В. Общие антагонистические игры // Журнал вычислительной математики и математической физики. - 1981. - № 5. - С. 1140-1153.
38. Подиновский В.В., Гаврилов В.М. Оптимизация по последовательно применяемым критериям. - М.: Советское радио. - 1975.
39. Подиновский В.В., Ногин В.Д. Парето-оптимальные решения многокритериальных задач. - М.: Наука. - 1982. - 254с.
40. Пфанцагль И. Теория измерений. - М.: Мир. - 1976. - 247с.
41. Пшеничный Б.Н. Необходимые условия экстремума. - М.: Мир. - 1969.
42. Розен В.В. Ситуация равновесия в играх с упорядоченными исходами / В кн.: Современные направления в теории игр. - Вильнюс: Мокслас. - 1976. - С. 115-118.

43. Руа Б. К общей методологии выработки и принятия решений / В кн.: Статистические модели и многокритериальные задачи принятия решений. - М.: Статистика. - 1979. - С. 123-167.
44. Салукvadze М.Е. Задача векторной оптимизации в теории управления. - Тбилиси: Мцниერება. - 1975. - 197с.
45. Салукvadze М.Е., Бардин А.Е. Векторный риск в многокритериальных задачах / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1992. - 28с.
46. Салукvadze М.Е., Бардин А.Е. Минимаксный риск // Сообщения Академии Наук Грузии. - Т. 145, № 3. - 1992.
47. Салукvadze М.Е., Майсурадзе В.Г. К-седловые точки в антагонистической игре // Сообщения Академии Наук Грузии. - Т. 141, № 3. - 1991. - С. 509-512.
48. Салукvadze М.Е., Майсурадзе В.Г., Топчишвили А.Л. Тесория многозначных отображений в задачах нескалярной оптимизации / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1996. - 28с.
49. Салукvadze М.Е., Топчишвили А.Л. Несобственные многокритериальные задачи линейного программирования // Сообщения Академии Наук Грузии. - Т. 133, № 1. - 1989. - С. 53-55.
50. Салукvadze М.Е., Топчишвили А.Л. Об одном свойстве седловых точек по Слейтеру многокритериальных задач при неопределенности // Сообщения Академии Наук Грузии. - Т. 144, № 2. - 1991. - С. 257-260.
51. Салукvadze М.Е., Топчишвили А.Л. Об одном свойстве слабо эффективных решений многокритериальной задачи // Сообщения Академии Наук Грузии. - Т. 140, № 1. - 1990. - С. 37-40.
52. Салукvadze М.Е., Топчишвили А.Л. Свойства слабо эффективных решений последовательности многокритериальных задач / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1990. - 20с.
53. Салукvadze М.Е., Топчишвили А.Л. Слабо эффективные решения последовательности многокритериальных задач // Сообщения Академии Наук Грузии. - Т. 141, № 3. - 1991. - С. 501-504.
54. Смейл С. Глобальный анализ и экономика. I. Оптимум Парето и обобщение теории Морса // Успехи математических наук. - 1972. - Т. 27, вып. 3 (165). - С. 177-187.
55. Современное состояние исследования операций / Под редакцией Моисеева Н.Н. - М.: Наука. - 1979.

56. Топчишвили А.Л., Чсрнявский И.В. Задача сближения с N целевыми точками с учетом помех / Препринт. - Тбилиси: Институт систем управления АН Грузии. - 1992. - 18с.
57. Фишберн П. Теория полезности для принятия решений. - М.: Наука. -1978. - 351с.
58. Фон Нейман Дж., Моргенштерн О. Теория игр и экономическое поведение. - М.: Наука. - 1970. - 707с.
59. Шрейдер Ю.А. Равенство, сходство, порядок. - М.: Наука. -1971. - 254с.
60. Экланд И., Тетам Р. Выпуклый анализ и вариационные проблемы. - М.: Мир. - 1979. - 400с.
61. Arrow K.J. Social Choice and Individual Values (Second Edition). - Wiley, New York, New York. - 1963.
62. Beltadze G.N., Topchishvili A.L. Equilibrium Situations in Lexicographical Noncooperative Games // Abstracts of the Second International Conference in Multiple-Objective Programming and Goal Programming "M.O.P.G.P.'96", Malaga, Spain, May 1996. - Malaga, Spain. - 1996. - P. 39.
63. Benker H., Kossert S. Remarks on Quadratic Optimal Control Problems in Hilbert Spaces // Zeitschrift fur Analysis und ihre Anwendungen. - Vol. 1, No. 3. - 1982. - Pp. 13-21.
64. Bergström T.C. Maximal Elements of Acyclic Relations on Compact Sets // Journal of Economy Theory. -1975. - Vol. 10, No. 3. - Pp. 403-404.
65. Bod P. On Closed sets Having a Least element // Optimization and Operations Research. - Springer-Verlag, Berlin, etc. - 1976. - Pp. 23-24.
66. Bogart K.P. Maximal Dimensional Partially Ordered Set // Discrete Mathematics. - 1975. - Vol. 5, No. 1. - Pp. 21-31.
67. Dieudonne J. Foundations of Modern Analysis. - Academic Press, New York, New York. - 1960.
68. Frehel J. Problèmes Multicritères: Théorie de la Domination de Yu et Efficacité de Pareto // Merta. - 1974. - Vol. 13, No. 1. - Pp. 47-57.
69. Gale D., Kuhn H.W., Tucker A.W. Linear Programming and the Theory of Games // Activity Analysis of Production and Allocation. - Wiley, New York, New York. - 1951. - Pp. 317-329.
70. Göpfert A., Tammer Chr., Topchishvili A.L. On Coderivatives of Set-Valued Mappings / Report, No. 24. - Institute of Optimization and Stochastics, Martin-Luther-Universität, Halle-Wittenberg, Germany. - 1997. - 13p.

71. Gros C. Generalization of Fenchel's Duality Theorem for Convex Vector Optimization // *European Journal of Operations Research*. - 1979. - Vol. 2. - Pp. 368-376.
72. Guddat J., Guerra Vasquez F., Tammer K. and Wendler K. Multiobjective and Stochastic Optimization Based on Parametric Optimization. - Akademie-Verlag, Berlin, Germany. - 1985.
73. Isermann H. Existence and Duality in Multiple Objective Linear Programming // *Lecture Notes in Economics and Mathematical Systems*. - 1976. - Vol. 130. - Pp. 64-75.
74. Isermann H. On Some Relations between a Dual Pair of Multiple Objective Linear Programs // *Z. Oper. Res.* - 1978. - B. 22, N. 1. - S. 33-41.
75. Isermann H. Duality in Multiple Objective Linear Programming // *Lecture Notes in Economics and Mathematical Systems*. - 1978. - Vol. 155. - Pp. 274-285.
76. Hiraguti T. On the Dimension of Orders // *Scientific Reports*. - Kanazawa University, Japan. - 1955. - Vol. 4, No. 4. - Pp. 1-20.
77. Jahn, J. *Mathematical Vector Optimization in Partially Ordered Spaces*. - Lang Verlag Frankfurt, Bern, New York. - 1986.
78. Keeney R.L., Raiffa H. *Decisions with Multiple Objectives: Preferences and Value Tradeoffs*. - Wiley, New York, New York. - 1976.
79. Kornbluth J.S.H. Duality, Indifference and Sensitivity Analysis in Multiple Objective Linear Programming // *Operations Research Quarterly*. - 1974. - Vol. 25. - Pp. 599-614.
80. Kuhn H.W., Tucker A.W. *Nonlinear Programming* // *Proceedings of Second Berkley Symposium on Mathematical Statistics and Probability*. - University California Press, Berkeley, CA. - 1951. - Pp. 481-492.
81. Leclerc B. Arbres et Dimensions des Ordres // *Discrete Mathematics*. - 1976. - Vol. 14, No. 1. - Pp. 69-76.
82. Lieberman E.R. *Multi-Objective Programming in the USSR*. - Academic Press Limited, London, UK. - 1991. - 368p.
83. Maisuradze V., Salukvadze M., Topchishvili A. Investigation of Multi-criteria Problems in Partially Ordered Spaces Based on Game Theory // *Proceedings of A. Eliashvili Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences*. - Modesta, Tbilisi, Georgia. - 1998. - Pp. 17-28.
84. Maisuradze V.G., Salukvadze M.E., Topchishvili A.L., Tanaka T. Characterization of Cone Extreme Points Based on Set-Valued Analysis // *Abstracts of the IV International Scientific Conference on "Multicriteria and Game Problems under Uncertainties"*, Orekhovo-Zuevo, Russia, September 1996. - Moscow, Russia. - 1996. - P. 150.

85. Maisuradze V.G., Topchishvili A.L. The Conic Extreme Points and the Multivalued Mapping Theory // Abstracts of the Second International Conference in Multiple-Objective Programming and Goal Programming "M.O.P.G.P.'96", Malaga, Spain, May 1996. - Malaga, Spain. - 1996. - P. 79.
86. Mukherji A. The Existence of Choice Functions // *Econometrica*. - 1977. - Vol. 45, No. 4. - Pp. 889-894.
87. Rödder W. A Generalized Saddlepoint Theory. Its Application to Duality Theory for Linear Vector Optimum Problems // *European Journal of Operations Research*. - 1977. - Vol. 1. - Pp. 55-59.
88. Salukvadze M.E. Optimization of Guarantees in Multicriteria Problems // *Proceedings of the 10th International Conference on Multiple Criteria Decision Making (Taipei, Taiwan, July 1992)*. - Vol. I. - 1992. - Taipei, Taiwan, R.O.C. - Pp. 1-6.
89. Salukvadze M.E. *Vector-Valued Optimization Problems in Control Theory*. - Academic Press, New York, New York. - 1979. - 219p.
90. Salukvadze M.E., Bardin A. *Vector-Valued Risk in Multicriteria Problems // Lecture Notes in Economics and Mathematical Systems (R. Caballero, F. Ruiz, R.E. Steuer (eds.), Advances in Multiple Objective and Goal programming. Proceedings of the 2nd International Conference on Multi-Objective Programming and Goal Programming (Torrimolinos, Spain, May 1996))*. - Springer, Germany. - Vol. 455. - 1997.- Pp. 235-244.
91. Salukvadze M.E., Maisuradze V.G. Cone Maximin in a Multicriterion Problem // *Collection of Scientific Works on "Multicriterial Dynamic Problems under Uncertainty"*. - Orekhovo-Zuevo Pedagogical Institute, Orekhovo-Zuevo, Russia. - 1991. - Pp. 30-33.
92. Salukvadze M.E., Maisuradze V.G. Sufficient Conditions for the Existence of the Conic Saddle Points // *Abstracts of the Third International Workshop on Multiple Criteria Problems under Uncertainty (Orekhovo-Zuevo, Russia, September 5-9, 1994)*. - 1994. - P. 79.
93. Salukvadze M.E., Maisuradze V.Iu. Guaranteeing Control Existence in a Linear Problem // *Collection of Scientific Works on "Multicriterial Dynamic Problems under Uncertainty"*. - Orekhovo-Zuevo Pedagogical Institute, Orekhovo-Zuevo, Russia. - 1991. - Pp. 43-46.
94. Salukvadze M., Remizov A. Root-Mean-Square Division in the Games under Uncertainty // *Proceedings of A. Eliashvili Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences*. - Modesta, Tbilisi, Georgia. - 1998. - Pp. 5-17.

95. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Converging Multiple Objective Dynamic Problems // Abstracts of the IV International Conference on Multicriteria and Game Problems under Uncertainties (Orehovo-Zuevo, Russia, September 1996). - Moscow, Russia. - 1996. - P. 151.
96. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Improper Linear Programming Problems with Vector-Valued Criteria // Abstracts of the International Conference "Multicriteria Problems of Mathematical Programming" (Jalta, USSR, October-November 1988). Institute of Cybernetics, Kiev, Ukraine. - 1988. - P. 16.
97. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Insoluble Multi-criteria Linear Programming Problems // Journal of Optimization Theory and Applications. - Vol. 61, No. 3. - 1989. - Pp. 487-491.
98. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Limiting Games with a Vector-Valued Payoff Function // Abstracts of the Third International Workshop "Multiple Criteria Problems under Uncertainty" (Orehovo-Zuevo, Russia, September 1994). - Orekhovo-Zuevo, Russia. - 1994. - P. 80.
99. Salukvadze M., Topchishvili A. Limiting Multiple Objective Dynamic Problems // Proceedings of A. Eliashvili Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences. - Modesta, Tbilisi, Georgia. - 1997. - Pp. 23-28.
100. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Some Properties of Multicriteria Optimization Problems // Proceedings of the 10th International Conference on Multiple Criteria Decision Making (Taipei, Taiwan, July 1992). - Vol. IV. - Taipei, Taiwan, R.O.C.- 1992. - Pp. 77-86.
101. Salukvadze M., Topchishvili A. Static Multicriteria Optimization Problems in Conditions of Uncertainty // Proceedings of A. Eliashvili Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences. Modesta, Tbilisi, Georgia. - 1997. - Pp. 15-22.
102. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Weakly-Efficient Solutions of Limiting Multicriteria Optimization Problems // INFOR. - Vol. 30, No.2. - 1992. - Canada. - Pp. 148-159.
103. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Weakly-Efficient Solutions of Limiting Multicriteria Optimization Problems // Multiple Criteria Decision Making: Theory, Computation and Applications in Business, Industry and Government (eds. A. Goicoechea, L. Duckstein, S. Zionts). Proceedings of the 9-th International Conference (Fairfax, Virginia, USA, August 1990). - Springer-Verlag. - 1992. - Pp. 373-386.
104. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L. Weakly-Efficient Solutions of Limiting Multicriteria Optimization Problems // Journal of Optimization Theory and Applications. - Vol. 77, No. 2. - 1993. - Pp. 373-386.

105. Salukvadze M.E., Topchishvili A.L., Zhukovskiy V.I. Strategies of Threats and Counter-Threats in Multicriteria Differential Games / Preprint. - Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences, Tbilisi, Georgia. - 1996. - 21p.
106. Salukvadze M.E., Zhukovskiy V.I. Optimization of Guarantees in Multicriteria Problems // Dynamic Economy Models and Optimal Control. Proceedings of the 4th International Workshop (Wien, Austria, July 1991). - North-Holland, Amsterdam, Holland. - 1992. - Pp. 69-74.
107. Salukvadze M.E., Zhukovskiy V.I. Sufficient Conditions in the Vector-Valued Maximin Problems // Lecture Notes in Economics and Mathematical Systems (G. Fandel, T. Gal (eds.). Multiple Criteria Decision Making. Proceedings of the 12th International Conference (Hagen, Germany, June 1995)). - Springer, Germany. - Vol. 448. - 1997.- Pp. 74-82.
108. Sawaragi Y., Nakayma H., Tanino T. Theory of Multiobjective Optimization. - Academic Press, New York, New York. - 1985.
109. Schaefer H.H. Topological Vector Spaces. - The Macmillan Company, New York, New York. - 1966.
110. Schönfeld P. Some Duality Theorems for the Non-Linear Vector Maximum Problem // Unternehmensforschung. - 1970. - B. 14, No. 1. - S. 51-63.
111. Sen A.K. Collective Choice and Social Welfare. - Holden-Day, San Francisco, CA. - 1970.
112. Smale S. Global Analysis and Economics, V. Pareto Theory with Constraints // Journal of Mathematical Economics. -1974. - Vol.1. - Pp. 213-221.
113. Steuer R.E. Multiple Criteria Optimization: Theory, Computation, and Application. - John Wiley and Sons, New York, New York. - 1986. - 546p.
114. Tanaka, T. Approximately Efficient Solutions in Vector Optimization // Journal of Multi-Criteria Decision Analysis. - Vol. 5. - 1996.
115. Tanaka T. Generalized Quasiconvexity, Cone Saddle Points, and a Minimax Theorem for Vector-Valued Functions // Journal of Optimization Theory and Applications. - Vol. 81, No. 2. - 1994. - Pp. 355-377.
116. Tanaka T. Minimax Theorems and Saddle Point Theorems in Vector Optimization // Proceedings of the Tenth International Conference on Multiple Criteria Decision Making (Taipei, Taiwan, July 19-24, 1992). - Vol. III. - Taipei, Taiwan, R.O.C. - 1992. - Pp. 341-350.

117. Tanaka T. On Cone-Extreme Points in R^n // Science Reports of Niigata University. - Vol. 23. - 1987. - Pp. 13-24.
118. Tanaka T. Two Types of Minimax Theorems for Vector-Valued Functions // Journal of Optimization Theory and Applications. - Vol. 68, No. 2. - 1991. - Pp. 321-334.
119. Tanaka T., Kuroiwa D. The Convexity of A and B Assures $\text{int}A+B=\text{int}(A+B)$ // Applied Mathematical Letters. - Vol. 6, No. 1. - 1993. - Pp. 83-86.
120. Tanino T., Sawaragi Y. Conjugate Maps and Duality in Multiobjective Optimization // Journal of Optimization Theory and Applications. - 1980. - Vol. 31, No. 4. - Pp. 473-499.
121. Tanino T., Sawaragi Y. Duality Theory in Multiobjective Programming // Journal of Optimization Theory and Applications. - 1979. - Vol. 27, No. 4. - Pp. 509-529.
122. Topchishvili A.L. Conic Optimal Solutions for Multicriteria Problems under Uncertainties // Abstracts of the Seventh Workshop of the DGOR Working Group "Decision Theory and Decision Support" (Bad Liebenzell, Germany, March 1997). - Hohenheim, Germany. - 1997. - P. 14.
123. Topchishvili A.L. Convex Operators in Multicriteria Problems // Abstracts of the Third DAS Workshop & Eighth Workshop of the DGOR Working Group "Decision Theory and Decision Support", Laxenburg, Austria, February 1998. - Laxenburg, Austria. - 1998. - P. 21.
124. Topchishvili A.L. Limiting Solution Set Structure for Converging Multiple Objective Dynamic Problems Sequence // Abstracts of the 12th International Conference on Multiple Criteria Decision Making "Twenty Years of East-West Cooperation in MCDM" (Hagen, Germany, June 1995). - Hagen, Germany. - 1995. - P. 157.
125. Topchishvili A.L. Limiting Solution Set Structure for Converging Multiple Objective Dynamic Problems Sequence // Lecture Notes in Economics and Mathematical Systems (G. Fandel, T. Gal (eds.). Multiple Criteria Decision Making. Proceedings of the 12th International Conference (Hagen, Germany, June 1995)). - Springer, Germany. - Vol. 448. - 1997. - Pp. 103-111.
126. Topchishvili A.L. N Points Rapprochement Problem under Disturbances // Abstracts of the Third DAS Workshop & Eighth Workshop of the DGOR Working Group "Decision Theory and Decision Support" (Laxenburg, Austria, February 1998). - Laxenburg, Austria. - 1998. - P. 21.

127. Topchishvili A.L., Beltadze G.N. Multicriteria Noncooperative Games with Strictly Ordered Criteria // A. Göpfert, J. Seeländer, Chr. Tammer (eds.). Methods of Multicriteria Decision Theory. Proceedings of the 6-th Workshop of the DGOR Working Group "Multicriteria Optimization and Decision Theory" (Alexisbad (Harz), Germany, March 1996). - Verlag Hänsel-Hohenhausen, Egelbach | Frankfurt | Washington. - 1997. - Pp. 69-86.
128. Topchishvili A.L., Maisuradze V.G. The Multivalued Mapping Theory in Nonscalar Optimization Problems // A. Göpfert, J. Seeländer, Chr. Tammer (eds.). Methods of Multicriteria Decision Theory. Proceedings of the 6-th Workshop of the DGOR Working Group "Multicriteria Optimization and Decision Theory" (Alexisbad (Harz), Germany, March 1996). - Verlag Hänsel-Hohenhausen, Egelbach | Frankfurt | Washington. - 1997. - Pp. 87-107.
129. Topchishvili A.L., Maisuradze V.G., Ehr Gott M. Convex Operators in Vector Optimization: Directional Derivatives and the Cone of Decrease Directions / Report in Wirtschaftsmathematik, Nr. 40. - Fachbereich Mathematik, Universität Kaiserslautern, Kaiserslautern, Germany. - 1998 - 15p.
130. Topchishvili A.L., Maisuradze V.G., Salukvadze M.E. Connection of Multicriteria Problems under Uncertainties and Antagonistic Games with Vector-Valued Payoff Function / Preprint. - Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences, Tbilisi, Georgia. - 1996. - 26p.
131. Walker M. On the Existence of maximal Elements // Journal of Economy Theory. - 1977. - Vol. 16. - Pp. 470-474.
132. White D.J. Optimality and Efficiency. I // European Journal of Operations Research. - 1980.- Vol. 4. - Pp. 346-355.
133. White D.J. Optimality and Efficiency. II // European Journal of Operations Research. - 1980.- V. 6. - Pp. 426-427.
134. Yu P.L. Cone Convexity, Cone Extreme Points, and Nondominated Solutions in Decision Problems with Multiobjectives // Journal of Optimization Theory and Applications. - 1974. - Vol. 14, No. 3. - Pp. 319-377.
135. Yu P.L. Multiple-Criteria Decision Making: Concepts, Techniques and Extensions. - Plenum, New York, New York. - 1985.
136. Yu P.L., Zeleny M. The Techniques of Linear Multiobjective Programming // RAIRO. - 1974. - Vol. 8, No. V-3. - Pp. 51-71.
137. Zowe J. Fenchelsche Dualitätsaussagen in Endlichdimensionalen Halbgeordneten Vektorräumen // ZAMM. - 1973. - B. 53. - S. 230-232.

138. Zhukovskiy V.I., Salukvadze M.E. Sufficient Conditions in the Vector-Valued Maximin Problems / Preprint. - Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences, Tbilisi, Georgia. - 1995. - 16p.
139. Zhukovskiy V.I., Salukvadze M.E. The Vector-Valued Maximin. - Academic Press, New York, New York. -1993. - 404p.
140. Zhukovskiy V.I., Salukvadze M.E., Kourzin D.V. Linear-Quadratic Differential Games with Side Payments / Preprint. - Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences, Tbilisi, Georgia. - 1994. - 64p.
141. Zhukovskiy V.I., Salukvadze M.E., Vaisman K.S. The Berge Equilibrium / Preprint. - Institute of Control Systems of Georgian Academy of Sciences, Tbilisi, Georgia. - 1994. - 32p.
142. ბოკუჩავა ი.ტ., თოფჩიშვილი ა.ლ., სხირტლაძე რ.ლ. აპროქსიმაციული მეთოდით ახალი ტექნოლოგიის შეფასების ერთი რეალიზაციის შესახებ // საქართველოს მეცნიერებათა აკადემიის ა. ელიაშვილის სახელობის მართვის სისტემების ინსტიტუტის შრომათა კრებული. - საქართველო, თბილისი: „მოდესტა“. - 1998. - გვ. 99-104.

სარჩევი

88•

წინასიტყვაობა.....	3
ძირითადი აღნიშვნები	7
თავი 1 ვექტორული ოპტიმიზაციის ამოცანები	9
1.1. ზოგადი ცნებები მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის თეორიიდან.....	9
1.2. უპირატესობის თანადობები.....	16
1.3. კრიტერიუმთა დამოუკიდებლობა უპირატესობის მიხედვით.....	24
1.4. ეფექტური, სუსტად ეფექტური შეფასებები და ამონახსნები.....	29
1.5. ბიბლიოგრაფიული მონაცემები მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის თეორიიდან.....	39
თავი 2 დუალობა კლასიკური მრავალკრიტერიული ოპტიმიზაციის ამოცანებში.....	41
2.1. ვექტორული ფუნქციების უნაგირა წყვილები.....	41
2.2. დუალური ამოცანების ზოგადი კონსტრუქცია	60
თავი 3. კონუსური ექსტრემალური წერტილების ფუნქციონალური მახასიათებლები.....	64
3.1. მრავალსახა ასახვათა თეორიის კავშირი მომიჯნავე მიმართულებებთან.....	64
3.2. დამხმარე ცნებები.....	66
3.3. სპეციფიკური მრავალსახა ასახვის ძირითადი თვისებები.....	71
3.4. სპეციფიკური მრავალსახა ასახვის წარმოებული და კოდიფერენციალი	75
3.5. მხები კონუსის ერთი თვისება	83
3.6. კონუსური ოპტიმალობის პირობები	84
3.7. თეორემა ინვარიანტული წერტილის არსებობის შესახებ.....	89
3.8. კონუსური ოპტიმალობის აუცილებელ პირობათა პრაქტიკული გამოყენება.....	97

სარჩევი

თავი 4. დუალური თეორიის საფუძვლები მართვის არასკალარული ოპტიმიზაციის ამოცანებისათვის.....	101
4.1. ექსტრემალური ელემენტები ნაწილობრივ დალაგებულ სივრცეებში	101
4.2. მრავალსახა ასახვათა შეუღლებული ასახვები	112
4.3. დუალობის ძირითადი პრინციპი	125
4.4. არასკალარული ოპტიმიზაციის ძირითადი და შეუღლებული ამოცანები.....	140
გოლოსიტყვაობა.....	151
ლიტერატურა.....	154

**Mindia E. Salukvadze
Alexander L. Topchishvili
Vilhelm G. Maisuradze**

**DUALITY IN NONSCALAR
OPTIMIZATION PROBLEMS**

Duality plays a significant role in multicriteria (vector-valued) and, in general, non-scalar optimization theory. This is stipulated by the fact that effective algorithms, procedures and methods can be constructed, based on it. Duality theory developed in the monograph is applicable for vector-valued optimization problems in infinite-dimensional spaces. Classical multicriteria problems in finite dimensional spaces are studied at the beginning of the monograph. The well-known statements and results, which have already become classical are given for the general type problems. Dual problems in infinite-dimensional spaces which are formalized for the first time are presented in the second part of the monograph. Their different important properties are established.

The monograph is supposed both for the specialists in the areas of applied mathematics, control and optimization and for senior students and postgraduates of the corresponding fields.

**Tbilisi
"MODESTA"
2000**

**Миндия Евгеньевич Салуквадзе
Александр Леванович Топчишвили
Вильгельм Григорьевич Майсурадзе**

**ДВОЙСТВЕННОСТЬ В ЗАДАЧАХ
НЕСКАЛЯРНОЙ ОПТИМИЗАЦИИ**

Двойственность занимает значительное место в теории многокритериальной (векторной) и, в общем случае, несклярной оптимизации. Это вызвано тем обстоятельством, что, основываясь на ней, возможно построение эффективных алгоритмов, процедур и методов решения задачи. В монографии развивается теория двойственности для задач векторной оптимизации в бесконечномерных пространствах. В начале монографии рассматриваются классические многокритериальные задачи в конечномерных пространствах, приведен ряд известных, уже ставших классическими, утверждений и результатов для задач общего характера. Во второй же части, впервые формализованы двойственные задачи в бесконечномерных пространствах и установлены их различные важные свойства.

Монография рассчитана на специалистов в области прикладной математики, управления и оптимизации, а также на студентов старших курсов и аспирантов соответствующих специальностей.

**Тбилиси
"МОДЕСТА"
2000**

დაკაბადონება: ა. თოფჩიშვილი

გარეკანის მხატვარი: ბ. თოფჩიშვილი

ტექნიკური რედაქტორი: ა. ბურული

ფასი შეთანხმებით

ტირაჟი 300

გამომცემლობა "მოდესტა"
თბილისი, კ. გამსახურდიას გამზირი, 34
ტელ.: 384753