

درون جبری (نسبی) در فضاهای برداری

الهام کیانی و مجید سلیمانی دامنه

چکیده

در فضاهای برداری لزوماً نمی‌توان از مفهوم همسایگی صحبت کرد و لذا درون توپولوژیکی در این فضاها معنایی ندارد. به همین دلیل، در فضاهای برداری، مفاهیمی مانند درون جبری^۱ و درون جبری نسبی^۲ جایگزین مفهوم درون توپولوژیکی می‌شوند. در این مقاله، برخی خواص پایه‌ای این درون‌های تعمیم‌یافته را مورد مطالعه قرار می‌دهیم. علاوه بر مطالعه خواص این تعاریف جبری، رابطه بین آن‌ها و برخی مفاهیم توپولوژیکی را بررسی می‌نماییم. با توجه به این که مخروطها نقش مهمی در بهینه‌سازی و آنالیز محدب ایفا می‌کنند، یکی از اهداف اصلی این مقاله، مرور ویژگی‌های درون جبری (نسبی) مخروطهاست. همچنین مثال‌هایی برای روشن‌تر شدن مباحث این نوشتار آورده‌ایم. سرانجام، به کاربرد این مفاهیم جبری در بهینه‌سازی برداری پرداخته‌ایم.

واژه‌های کلیدی: فضاهای برداری، درون جبری (نسبی)، تحدب، بهینه‌سازی.

۱. مقدمه

اگر X یک فضای توپولوژیک باشد و $S \subseteq X$ ، نقطه $x \in S$ را نقطه درونی مجموعه S می‌نامیم اگر یک همسایگی از x مشمول در S وجود داشته باشد. تاکنون قضایا و مسائل مهمی در فضاهای توپولوژیک به کمک مفهوم درون توپولوژیکی بیان و اثبات شده‌اند. با توجه به این که فضاهای برداری رده‌ای وسیع‌تر از فضاهای برداری توپولوژیک هستند، طبیعی است که بتوان دسته وسیع‌تری

1) Algebraic interior 2) Relative algebraic interior

از مسائل را در این فضاها مورد مطالعه قرار داد. چون در این فضاها هیچ توپولوژی در نظر گرفته نمی‌شود، باید مفهوم جدیدی جایگزین مفهوم درون توپولوژیکی گردد. درون جبری و درون جبری نسبی که به صورت کاملاً جبری و بدون استفاده از مفاهیم توپولوژیکی تعریف می‌شوند، می‌توانند جایگزین مناسبی برای درون توپولوژیکی در فضاهای برداری باشند.

پس از آن که مفهوم درون جبری معرفی گردید، برخی خواص و کاربردهای آن توسط محققین متعددی مورد مطالعه قرار گرفت. به عنوان مثال، در دهه هشتاد میلادی در شاخه بهینه‌سازی به کمک مفهوم درون جبری مخروط‌های محدب، برخی نتایج و قضایا از فضاهای توپولوژیکی به فضاهای برداری تعمیم داده شدند. مثال‌هایی وجود دارد که نشان می‌دهند ممکن است درون جبری یک مجموعه محدب تهی باشد (مثال ۴ را ببینید). برای غلبه بر این مشکل، شی^۱، هو^۲ و منگ^۳ در [۱۲] و [۱۶] مفهوم درون جبری نسبی را به عنوان تعمیمی از درون جبری معرفی کردند. اهمیت این تعریف از آن جهت است که درون جبری، زیرمجموعه درون جبری نسبی است و در بسیاری از مواردی که درون جبری تهی است با در نظر گرفتن درون جبری نسبی می‌توان مشکل را حل نمود (مثال ۴ را ببینید).

در سال‌های اخیر، از این مفاهیم در بهینه‌سازی برداری استفاده‌های فراوانی شده است. آدان^۴ و نوو^۵ در [۲] و [۳] مفاهیم کارایی سره و کارایی ضعیف را با استفاده از مفاهیم درون جبری و درون جبری نسبی در فضاهای برداری بیان کرده‌اند. همچنین به کمک این مفاهیم، برخی قضایای جداسازی را در فضاهای برداری بیان و اثبات نموده‌اند. هرناندز^۶ و همکارانش در [۱۰] مفهوم نگاشت مجموعه - مقدار زیرشبه محدب را معرفی می‌کنند و به کمک این مفهوم و درون جبری نسبی شرایط بهینگی و قاعده ضرایب لاگرانژ را به دست می‌آورند.

در این مقاله، درون جبری و درون جبری نسبی را تعریف می‌کنیم و رابطه بین آن‌ها و درون توپولوژیکی را مورد بررسی قرار می‌دهیم. سپس برخی خواص اساسی آن‌ها را بیان و اثبات می‌نماییم. خواص بیشتر و کاربردهای این مفاهیم را می‌توان در مراجع [۲]، [۳] و [۱۷] یافت. علاوه بر این، به کاربردهای این مفاهیم جبری در بهینه‌سازی اشاره می‌کنیم. نقاط کارا، کارای ضعیف و کارای سره برداری را معرفی کرده، برخی شرایط لازم و کافی برای تشخیص نقاط کارای ضعیف و کارای سره برداری را در قالب قضایایی بیان می‌کنیم.

معمولاً برای مرتب کردن فضاهای برداری از مخروط‌ها استفاده می‌شود. در این مقاله، با در نظر گرفتن مخروط K از ترتیب زیر استفاده می‌کنیم:

$$x \leq y \Leftrightarrow y - x \in K.$$

در سراسر این مقاله، X را یک فضای برداری حقیقی در نظر می‌گیریم. $A \subseteq X$ را مخروط غیربدیهی می‌نامیم اگر

$$\{0\} \neq A \neq X \text{ \& } \alpha A \subseteq A, \forall \alpha \geq 0.$$

مجموعه A را محدب گوئیم اگر برای هر $a, b \in A$ داشته باشیم $[a, b] \subseteq A$. برای $\alpha \in (0, 1)$ ، مجموعه A را α -محدب گوئیم در صورتی که

$$a, b \in A \Rightarrow \alpha a + (1 - \alpha)b \in A.$$

اگر $\alpha \in (0, 1)$ وجود داشته باشد به طوری که A ، α -محدب باشد، آن‌گاه A را تقریباً محدب^۱ گوئیم.

تعریف ۱. ([۴]) مخروط تولید شده توسط مجموعه A مجموعه بردارهای αa است که $\alpha \geq 0$ و $a \in A$. غلاف محدب A مجموعه ترکیب‌های خطی محدب تعداد متناهی از اعضای A است. غلاف آفین A مجموعه ترکیب‌های خطی تعداد متناهی از اعضای A است به طوری که مجموع ضرایب برابر با ۱ باشد. پوسته خطی A مجموعه ترکیب‌های خطی تعداد متناهی از اعضای A است. این‌ها را به ترتیب با $\text{cone}(A)$ ، $\text{conv}(A)$ ، $\text{aff}(A)$ و $\text{span}(A)$ نمایش می‌دهیم. همچنین $L(A) = \text{span}(A - A)$.

تعریف ۲. ([۳]) مخروط K را نوکدار گوئیم هرگاه $K \cap (-K) = \{0\}$.

تعریف ۳. ([۳]) درون جبری و درون جبری نسبی مجموعه $A \subseteq X$ به ترتیب، عبارت است از

$$\text{cor}(A) = \{x \in A : \forall x' \in X, \exists \lambda' > 0; \forall \lambda \in [0, \lambda'] , x + \lambda x' \in A\},$$

$$\text{icr}(A) = \{x \in A : \forall x' \in L(A), \exists \lambda' > 0; \forall \lambda \in [0, \lambda'] , x + \lambda x' \in A\}.$$

اگر $\text{cor}(A) \neq \emptyset$ ، A را توپر^۲ و اگر $\text{icr}(A) \neq \emptyset$ ، A را به طور نسبی توپر^۳ می‌نامیم.

طبق لم ۱.۲ در [۱۷]، برای هر $x \in A$ داریم $\text{aff}(A) = x + L(A)$. لذا می‌توان درون جبری نسبی مجموعه A را به صورت زیر نیز تعریف کرد:

$$\text{icr}(A) = \{x \in A : \forall x' \in \text{aff}(A) - x, \exists \lambda' > 0; \forall \lambda \in [0, \lambda'] , x + \lambda x' \in A\}.$$

اگر $0 \in A$ ، آن‌گاه $L(A) = \text{aff}(A)$. لذا با فرض $0 \in A$ داریم

$$\text{icr}(A) = \{x \in A : \forall x' \in \text{aff}(A), \exists \lambda' > 0; \forall \lambda \in [0, \lambda'] , x + \lambda x' \in A\}.$$

در برخی از مقالاتی که به مطالعه icr پرداخته‌اند، به جای $L(A)$ در تعریف این مفهوم، از $\text{aff}(A)$ استفاده شده است. استفاده از $\text{aff}(A)$ می‌تواند منجر به نتایج متفاوت با آنچه که در این مقاله به آن‌ها پرداخته‌ایم، گردد ([۵] را ببینید).

1) Nearly convex 2) Solid 3) Relatively solid

۲. خواص درون جبری و درون جبری نسبی

به طور کلی برای مجموعه دلخواه A ، $\text{cor}(A) \subseteq \text{icr}(A) \subseteq A$ ، در مثال زیر نشان می‌دهیم که رابطه $\text{cor}(A) \subseteq \text{icr}(A)$ می‌تواند اکید باشد. در مثال ۴، $\text{ri}(A)$ درون نسبی A است. $x_0 \in \text{ri}(A)$ هرگاه یک همسایگی مبدأ مانند U وجود داشته باشد به طوری که $(x_0 + U) \cap \text{aff}(A) \subseteq A$. مثال ۴. اگر A را پاره خط واصل دو نقطه a و b در فضای \mathbb{R}^2 در نظر بگیریم به طوری که $0 \in A$ ، آن‌گاه $L(A) = \text{aff}(A)$ ، از طرفی، $\text{aff}(A)$ خط گذرنده از a و b است. بنابراین داریم

$$\text{icr}(A) = \{\lambda a + (1 - \lambda)b : \lambda \in (0, 1)\} = A \setminus \{a, b\}.$$

یعنی درون جبری نسبی مجموعه A برابر است با پاره خط واصل دو نقطه a و b به جز نقاط انتهایی. اما درون جبری مجموعه A تهی است، زیرا برای هر $x' \in X \setminus \text{aff}(A)$ نمی‌توان $\lambda' > 0$ پیدا کرد که $x + \lambda x' \in A$ برای هر $\lambda \in (0, \lambda']$. بنابراین $\text{cor}(A) = \emptyset$ و لذا $\text{cor}(A) \neq \text{icr}(A)$. در اینجا، از تعریف درون جبری واضح است که $\text{ri}(A) = \text{icr}(A)$ و لذا $\text{ri}(A) \neq \text{cor}(A)$. همچنین $\text{int}(A) = \emptyset$. بنابراین $\text{int}(A) \neq \text{ri}(A)$ و $\text{icr}(A) \neq \text{int}(A)$.

قضایای ۵ و ۶ به ارتباط بین درون جبری (نسبی) و درون (نسبی) در فضاهای توپولوژیک می‌پردازند. این دو قضیه نشان می‌دهند که در فضاهای برداری توپولوژیک، اگر درون (نسبی) تهی باشد، ممکن است بتوان با استفاده از درون جبری (نسبی)، مشکل را برطرف نمود.

نتیجه‌ای مشابه قضیه ۵ در فصل اول [۵] دیده می‌شود، با این تفاوت که در [۵] در تعریف icr از $\text{aff}(A)$ به جای $L(A)$ استفاده شده است و لذا اثبات‌ها متفاوت هستند.

قضیه ۵. اگر X یک فضای برداری توپولوژیک باشد و $A \subseteq X$ ، آن‌گاه $\text{ri}(A) \subseteq \text{icr}(A)$ برهان. فرض کنید $x_0 \in \text{ri}(A)$ همسایگی مانند U از صفر وجود دارد که

$$(x_0 + U) \cap \text{aff}(A) \subseteq A.$$

طبق قضیه ۱۴.۱ در [۱۵]، U شامل همسایگی متعادلی از صفر است. برای سادگی فرض می‌کنیم U همسایگی متعادلی از صفر باشد. باید ثابت کنیم

$$\forall x' \in L(A) = \text{aff}(A) - x_0, \exists \lambda' > 0; x_0 + \lambda x' \in A \quad \forall \lambda \in [0, \lambda'].$$

به این منظور، کافی است نشان دهیم $\lambda' > 0$ وجود دارد که

$$x_0 + \lambda x' \in (x_0 + U) \cap \text{aff}(A) \quad \forall \lambda \in [0, \lambda'].$$

از قضیه ۱۵.۱ در [۱۵] می‌دانیم $X = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} nU$ و چون $x' \in X$ داریم

$$\exists n_0 \in \mathbb{N}; x' \in n_0 U.$$

اگر قرار دهیم $\lambda' = \frac{1}{n}$ ، آن گاه $\lambda n \leq 1$ برای هر $\lambda \in [0, \lambda']$. بنابراین با توجه به متعادل بودن U داریم $U \subseteq U$ و در نتیجه $\lambda x' \in U$. از این رو $x_0 + \lambda x' \in x_0 + U$. از طرفی، چون $x' \in \text{aff}(A) - x_0$ ، بردارهای $a_i \in A$ و اعداد حقیقی λ_i ، $i = 1, \dots, n$ وجود دارند به طوری که

$$x' = \sum_{i=1}^n \lambda_i a_i - x_0 \text{ و } \sum_{i=1}^n \lambda_i = 1 \text{ در نتیجه}$$

$$x_0 + \lambda x' = \sum_{i=1}^n \lambda \lambda_i a_i - \lambda x_0 + x_0 \in \text{aff}(A),$$

زیرا $1 = 1 + \lambda(\sum_{i=1}^n \lambda_i - 1)$ و $a_i \in A$ ، $x_0 \in A$ برای $i = 1, 2, \dots, n$. پس $x_0 + \lambda x' \in \text{aff}(A)$ و لذا

$$x_0 + \lambda x' \in (x_0 + U) \cap \text{aff}(A).$$

به این ترتیب، $x_0 + \lambda x' \in A$ و این یعنی $x_0 \in \text{icr}(A)$. پس نشان داده‌ایم که $\text{ri}(A) \subseteq \text{icr}(A)$.

قضیه ۶. فرض کنید X یک فضای برداری توپولوژیک باشد و $A \subseteq X$. در این صورت

$$\text{int}(A) \subseteq \text{cor}(A) \quad (\text{الف})$$

ب) اگر A محدب باشد و $\text{int}(A) \neq \emptyset$ ، آن گاه $\text{int}(A) = \text{cor}(A)$.

اثبات قضیه ۶ را می‌توان در فصل اول [۵] ملاحظه نمود. به علاوه، اثباتی با جزئیات بیشتر در [۱۴] آورده شده است.

اگر X یک فضای متناهی - بعد و $A \subseteq X$ مجموعه‌ای محدب باشد، آن گاه $\text{ri}(A) = \text{icr}(A)$ و

$$\text{int}(A) = \text{cor}(A) \quad ([\lambda]).$$

مثال ۷ وضعیتینی را نشان می‌دهد که در یک فضای نامتناهی - بعد هر چهار مجموعه ri ، icr ، cor و int تهی هستند.

مثال ۷ ([۸]). فرض کنید $p \in [1, +\infty)$ دلخواه باشد. فضای باناخ $l^p = l^p(\mathbb{N})$ متشکل از دنباله‌های اعداد حقیقی $x = \{x_n\}_{n \in \mathbb{N}}$ را که $\sum_{n=1}^{\infty} |x_n|^p < \infty$ با نرم $\|x\| = (\sum_{n=1}^{\infty} |x_n|^p)^{\frac{1}{p}}$ در نظر بگیرید. می‌توان نشان داد

$$\text{int}(l^p_+) = \text{ri}(l^p_+) = \text{icr}(l^p_+) = \text{cor}(l^p_+) = \emptyset$$

که در آن، l^p_+ مخروط مثبت l^p است و به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$l^p_+ = \{\{x_n\}_{n \in \mathbb{N}} \in l^p : x_n > 0, \forall n \in \mathbb{N}\}.$$

مثال‌های ۸ و ۹ تفاوت بین cor و int را نشان می‌دهند و مثال ۱۰ که در یک فضای نامتناهی - بعد طراحی شده است، تفاوت بین ri و icr را روشن می‌سازد.

مثال ۸. اگر $X = \mathbb{R}^2$ و $\{(x, y) : x > 0, y = x^2\}$ و $A = \{(x, y) : x^2 + y^2 < 1\}$ ، آن گاه $\text{cor}(A) = A$ در حالی که $\text{int}(A) = A \setminus \{0\}$. بنابراین $\text{int}(A) \neq \text{cor}(A)$.

مثال ۹. فرض کنید $X = \mathbb{R}^2$ و $A = \{(x_1, x_2) : x_2 \geq x_1^2\} \cup \{(x_1, x_2) : x_2 \leq 0\}$ در این صورت، $0 \in \text{cor}(A)$ اما $0 \notin \text{int}(A)$. لذا $\text{int}(A) \neq \text{cor}(A)$.

مثال ۱۰. فرض کنید X فضای همه توابع حقیقی مقدار مشتق پذیر روی $[0, 1]$ با نرم

$$\|f\| = \sup_{x \in [0, 1]} |f(x)|$$

باشد. تابع $T : X \rightarrow \mathbb{R}$ را به صورت $T(f) = f'(0)$ تعریف می کنیم. T تابعی خطی است اما پیوسته نیست ([۱۴]). مجموعه A را به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$A = \{f \in X : T(f) = f'(0) > 0\}.$$

$f \in A$ و $f_0 \in L(A)$ را در نظر بگیرید. اگر $f'_0(0) \geq 0$ آن گاه برای هر $\lambda \geq 0$ داریم

$$f'(0) + \lambda f'_0(0) > 0.$$

بنابراین $f + \lambda f_0 \in A$ برای هر $\lambda \geq 0$. در حالت $f'_0(0) < 0$ با در نظر گرفتن $\lambda' \in (0, \frac{-f'_0(0)}{f'_0(0)})$ به دست می آوریم

$$f'(0) + \lambda f'_0(0) > 0, \quad \forall \lambda \in [0, \lambda']$$

ولذا $f \in \text{icr}(A)$. در نتیجه $\text{icr}(A) = A$. اما اگر تابع $\bar{f} : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ را به صورت $\bar{f}(x) = x$ تعریف کنیم، آن گاه $\bar{f} \in A$ و $\bar{f} \notin \text{ri}(A)$ ، زیرا در غیر این صورت، گوی $B_\varepsilon(\bar{f})$ به مرکز \bar{f} و شعاع $\varepsilon > 0$ وجود دارد که

$$B_\varepsilon(\bar{f}) \cap \text{aff}(A) \subseteq A.$$

اکنون اگر تعریف کنیم $f_\varepsilon(x) = \frac{x}{4} - \frac{\varepsilon}{4} \sin(nx) + \frac{x}{4}$ که در آن، $n > \frac{1}{\varepsilon}$ ، آن گاه داریم

$$f_\varepsilon \in L(A) + \frac{\bar{f}}{4} = \text{aff}(A).$$

از طرفی، $\varepsilon < \|f_\varepsilon - \bar{f}\|$. بنابراین $f_\varepsilon \in B_\varepsilon(\bar{f}) \cap \text{aff}(A)$ در حالی که

$$f'_\varepsilon(0) = 1 - \frac{n\varepsilon}{4}(\cos(0)) < 0$$

و این با $f_\varepsilon(x) \in A$ تناقض دارد. لذا $\bar{f} \notin \text{ri}(A)$. پس $\text{ri}(A) \neq A$ و از این رو $\text{ri}(A) \neq \text{icr}(A)$.

قضیه زیر به برخی خواص درون جبری نسبی مخروطها در فضاهای برداری می پردازد.

قضیه ۱۱ ([۹]). اگر K مخروطی محدب با درون جبری نسبی ناتهی ($\text{icr}(K) \neq \emptyset$) باشد، آن گاه

$$\text{icr}(K) \cup \{0\}$$

$$\text{icr}(K) + K = \text{icr}(K) \quad (\text{i})$$

$$\text{icr}(\text{icr}(K)) = \text{icr}(\text{icr}(K) \cup \{0\}) = \text{icr}(K) \quad (\text{ii})$$

برهان. اگر $x_0 \in \text{icr}(K)$ و $\alpha > 0$ دلخواه باشند، برای اثبات مخروط بودن $\text{icr}(K) \cup \{0\}$ کافی است ثابت کنیم که

$$\alpha x_0 \in \text{icr}(K) \cup \{0\}.$$

بنابر تعریف $\text{icr}(K)$ به ازای هر $x' \in L(K)$ عدد $\lambda' > 0$ وجود دارد به طوری که برای هر $\lambda \in [0, \lambda']$ داریم $x_0 + \lambda x' \in K$. چون K مخروط است، $\alpha(x_0 + \lambda x') \in K$. اگر قرار دهیم $\lambda'' = \alpha \lambda'$ ، آن گاه $\lambda'' > 0$ و برای هر $\lambda \in [0, \lambda'']$ داریم $\frac{\lambda}{\alpha} \in [0, \lambda']$. لذا

$$\alpha x_0 + \lambda x' = \alpha(x_0 + \frac{\lambda}{\alpha} x') \in K, \quad \forall x' \in L(K), \quad \forall \lambda \in [0, \lambda'']$$

و در نتیجه $\alpha x_0 \in \text{icr}(K)$. بنابراین $\text{icr}(K) \cup \{0\}$ مخروط است. برای اثبات محدب بودن این مجموعه، بردارهای $x_1, x_2 \in \text{icr}(K) \cup \{0\}$ و $\theta \in (0, 1)$ را در نظر می گیریم. اگر $x_1, x_2 \in \text{icr}(K)$ داریم

$$x_1 \in \text{icr}(K) \Rightarrow \forall x \in L(K) \exists \lambda'_1 > 0; x_1 + \lambda_1 x \in K \quad \forall \lambda_1 \in [0, \lambda'_1],$$

$$x_2 \in \text{icr}(K) \Rightarrow \forall x \in L(K) \exists \lambda'_2 > 0; x_2 + \lambda_2 x \in K \quad \forall \lambda_2 \in [0, \lambda'_2].$$

با در نظر گرفتن $x \in L(K)$ و قرار دادن $\lambda'' = \min\{\lambda'_1, \lambda'_2\}$ ، چون K مخروطی محدب است، به دست می آوریم

$$\theta(x_1 + \lambda x) + (1 - \theta)(x_2 + \lambda x) \in K, \quad \forall \lambda \in [0, \lambda'']$$

$$\Rightarrow \forall x \in L(K), \exists \lambda'' > 0; \theta x_1 + (1 - \theta)x_2 + \lambda x \in K, \quad \forall \lambda \in [0, \lambda'']$$

$$\Rightarrow \theta x_1 + (1 - \theta)x_2 \in \text{icr}(K).$$

اگر $x_1 = 0$ یا $x_2 = 0$ ، آن گاه $\theta x_1 + (1 - \theta)x_2 \in \text{icr}(K) \cup \{0\}$ زیرا $\text{icr}(K) \cup \{0\}$ مخروط است. بنابراین $\text{icr}(K) \cup \{0\}$ محدب است. اکنون (i) را ثابت می کنیم. چون K یک مخروط است و $0 \in K$ پس

$$\text{icr}(K) = \text{icr}(K) + \{0\} \subseteq \text{icr}(K) + K.$$

بنابراین کافی است ثابت کنیم $\text{icr}(K) + K \subseteq \text{icr}(K)$. بدین منظور، $x \in \text{icr}(K) + K$ را در نظر می گیریم. داریم

$$x \in \text{icr}(K) + K \Rightarrow \exists(y \in \text{icr}(K), k \in K); x = y + k.$$

از این که $y \in \text{icr}(K)$ نتیجه می گیریم

$$\forall z \in L(K), \exists \lambda' > 0; y + \lambda z \in K, \quad \forall \lambda \in [0, \lambda'].$$

چون K مخروط محدب است، $y + \lambda z + k \in K$ پس $x + \lambda z \in K$ و لذا

$$\forall z \in L(K), \exists \lambda' > 0; x + \lambda z \in K, \quad \forall \lambda \in [0, \lambda'].$$

بنابراین $x \in \text{icr}(K)$ پس $\text{icr}(K) + K \subseteq \text{icr}(K)$ و در نتیجه $\text{icr}(K) + K = \text{icr}(K)$. حال (ii) را ثابت می‌کنیم. واضح است که $\text{icr}(K) \subseteq \text{icr}(K) \cup \{0\}$ لذا

$$\text{icr}(\text{icr}(K)) \subseteq \text{icr}(\text{icr}(K) \cup \{0\}).$$

همچنین $\text{icr}(K) \cup \{0\} \subseteq K$ و از این رو

$$\text{icr}(\text{icr}(K) \cup \{0\}) \subseteq \text{icr}(K).$$

در نتیجه

$$\text{icr}(\text{icr}(K)) \subseteq \text{icr}(\text{icr}(K) \cup \{0\}) \subseteq \text{icr}(K) \quad (۱)$$

بنابراین کافی است ثابت کنیم

$$\text{icr}(K) \subseteq \text{icr}(\text{icr}(K)).$$

بدین منظور، $x \in \text{icr}(K)$ را در نظر می‌گیریم. داریم

$$\forall x' \in L(K), \exists \lambda' > 0; x + \lambda x' \in K, \forall \lambda \in [0, \lambda']. \quad (۲)$$

چون K مخروط است، برای هر $\lambda \in [0, \lambda']$ داریم $x + \lambda x' \in K$ و در نتیجه $\frac{x}{\lambda} \in \text{icr}(K)$. حال از قسمت (i) نتیجه می‌گیریم که

$$\frac{x}{\lambda} + \frac{x}{\lambda} + \lambda x' \in \text{icr}(K) + K = \text{icr}(K).$$

بنابراین $x + \lambda x' \in \text{icr}(K)$ از طرفی، اگر $x' \in L(\text{icr}(K))$ باشد، آن‌گاه چون $\text{icr}(K) \subseteq K$ پس $L(\text{icr}(K)) \subseteq L(K)$ و لذا $x' \in L(K)$. بنابر (۲) $x \in \text{icr}(\text{icr}(K))$ و در نتیجه

$$\text{icr}(K) \subseteq \text{icr}(\text{icr}(K)).$$

از این و (۱) نتیجه می‌شود $\text{icr}(\text{icr}(K)) = \text{icr}(\text{icr}(K) \cup \{0\}) = \text{icr}(K)$

به روش مشابه ثابت می‌شود که اگر K مخروطی محدب باشد و $\text{cor}(K) \neq \emptyset$ ، آن‌گاه

$$\text{cor}(\text{icr}(K)) = \text{cor}(K) \cup \{0\} \text{ نیز مخروطی محدب است و } \text{cor}(\text{cor}(K)) = \text{cor}(K).$$

در لم زیر، درون جبری نسبی مجموع دو مخروط محدب را مورد بررسی قرار می‌دهیم.

لم ۱۲. ([۱]) فرض کنید S و T مخروط‌هایی محدب در فضای برداری X باشند که درون جبری نسبی آن‌ها ناتهی است. در این صورت،

$$\text{icr}(S + T) = \text{icr}(S) + \text{icr}(T) = \text{icr}(\text{icr}(S) \cup \{0\} + T).$$

برهان. به سادگی می توان نشان داد $\text{aff}(S+T) = \text{aff}(S) + \text{aff}(T)$. چون

$$T \subseteq T+S, \quad S \subseteq S+T$$

بنابراین اگر $s \in \text{icr}(S)$, $t \in \text{icr}(T)$ و $v = v_1 + v_2 \in \text{aff}(S+T)$ که در آن، $v_1 \in \text{aff}(S)$ و $v_2 \in \text{aff}(T)$ ، آنگاه با توجه به تعریف، $\lambda'_1 > 0$ و $\lambda'_2 > 0$ وجود دارند به طوری که

$$s + \lambda_1 v_1 \in S, \quad t + \lambda_2 v_2 \in T, \quad \forall \lambda_1 \in [0, \lambda'_1], \quad \forall \lambda_2 \in [0, \lambda'_2].$$

قرار می دهیم $\lambda'_3 = \min \{\lambda'_1, \lambda'_2\}$. در این صورت،

$$s + t + \lambda_3(v_1 + v_2) \in S+T, \quad \forall \lambda_3 \in [0, \lambda'_3]$$

ولذا $s+t \in \text{icr}(S+T)$. از اینجا به دست می آوریم $\text{icr}(S) + \text{icr}(T) \subseteq \text{icr}(S+T)$. برعکس، $s+t \in \text{icr}(S+T)$ را که در آن، $s \in S$ و $t \in T$ در نظر می گیریم. همچنین فرض می کنیم $s' \in \text{icr}(S)$. چون $\text{icr}(S+T) \cup \{0\}$ مخروط است، داریم $\frac{s+t}{\gamma} \in \text{icr}(S+T)$. از طرف دیگر، $-s' \in L(S+T)$. لذا $k' > 0$ وجود دارد که

$$\frac{s+t}{\gamma} + k(-s') \in S+T, \quad \forall k \in [0, k'].$$

بنابر قسمت (i) قضیه ۱۱،

$$\frac{s+t}{\gamma} \in S+T + \text{icr}(S) \subseteq \text{icr}(S) + T.$$

به طور مشابه می توان نشان داد $\frac{s+t}{\gamma} \in S + \text{icr}(T)$. بنابراین

$$(s+t) \in \text{icr}(S) + T + S + \text{icr}(T) = \text{icr}(S) + \text{icr}(T)$$

ولذا $\text{icr}(S+T) \subseteq \text{icr}(S) + \text{icr}(T)$. برای اثبات رابطه دوم، به موجب قسمت (ii) قضیه ۱۱، $\text{icr}(\text{icr}(S) \cup \{0\}) = \text{icr}(S)$. بنابراین از قسمت قبل نتیجه می گیریم

$$\text{icr}((\text{icr}(S) \cup \{0\}) + T) = \text{icr}(\text{icr}(S) \cup \{0\}) + \text{icr}(T) = \text{icr}(S) + \text{icr}(T) = \text{icr}(S+T).$$

در لم زیر، درون جبری نسبی حاصل ضرب دو مخروط محدب را مورد بررسی قرار می دهیم. لم ۱۳. ([۱۶]) اگر K_1 و K_2 دو مخروط محدب غیربدهی در فضاهای برداری X و Z باشند که $\text{icr}(K_1) \neq \emptyset$ و $\text{icr}(K_2) \neq \emptyset$ ، آنگاه

$$\text{icr}(K_1 \times K_2) = \text{icr}(K_1) \times \text{icr}(K_2).$$

برهان. ابتدا نشان می‌دهیم $\text{icr}(K_1) \times \text{icr}(K_2) \subseteq \text{icr}(K_1 \times K_2)$. بدین منظور،

$$(k_1, k_2) \in \text{icr}(K_1) \times \text{icr}(K_2)$$

را در نظر می‌گیریم. واضح است که $(k_1, k_2) \in K_1 \times K_2$. اگر $(v_1, v_2) \in \text{aff}(K_1 \times K_2)$ آن‌گاه

$$(v_1, v_2) \in \text{aff}(K_1) \times \text{aff}(K_2).$$

از این‌که $k_1 \in \text{icr}(K_1)$ و $v_1 \in \text{aff}(K_1)$ به دست می‌آوریم

$$\exists \lambda'_1 > 0 ; k_1 + \lambda v_1 \in K_1 , \forall \lambda \in [0, \lambda'_1].$$

و به طور مشابه، از این‌که $k_2 \in \text{icr}(K_2)$ و $v_2 \in \text{aff}(K_2)$ نتیجه می‌گیریم

$$\exists \lambda'_2 > 0 ; k_2 + \lambda v_2 \in K_2 , \forall \lambda \in [0, \lambda'_2].$$

اگر $\lambda'' = \min\{\lambda'_1, \lambda'_2\}$ انتخاب کنیم، آن‌گاه

$$(k_1, k_2) + \lambda(v_1, v_2) \in K_1 \times K_2 , \forall \lambda \in [0, \lambda''],$$

و این یعنی $(k_1, k_2) \in \text{icr}(K_1 \times K_2)$. بنابراین $\text{icr}(K_1) \times \text{icr}(K_2) \subseteq \text{icr}(K_1 \times K_2)$. نشان می‌دهیم $\text{icr}(K_1 \times K_2) \subseteq \text{icr}(K_1) \times \text{icr}(K_2)$ چون $\text{icr}(K_1) \neq \emptyset$ و $\text{icr}(K_2) \neq \emptyset$ لذا $\text{icr}(K_1 \times K_2) \neq \emptyset$ از این‌رو

$$(k_1, k_2) \in \text{icr}(K_1 \times K_2)$$

را در نظر می‌گیریم. به وضوح $(k_1, k_2) \in K_1 \times K_2$. اگر

$$(v_1, v_2) \in \text{aff}(K_1) \times \text{aff}(K_2),$$

آن‌گاه $(v_1, v_2) \in \text{aff}(K_1 \times K_2)$. بنابراین $\lambda' > 0$ وجود دارد که

$$(k_1, k_2) + \lambda(v_1, v_2) \in K_1 \times K_2 , \forall \lambda \in [0, \lambda'].$$

در نتیجه $k_1 + \lambda v_1 \in K_1$ و $k_2 + \lambda v_2 \in K_2$. پس $(k_1, k_2) \in \text{icr}(K_1) \times \text{icr}(K_2)$.

قضیه ۱۴. ([۱۷]) اگر K یک مخروط نوکدار و غیربدیهی در X باشد، آن‌گاه $0 \notin \text{icr}(K)$. برهان. فرض کنیم $0 \in \text{icr}(K)$. اگر $x' \in \text{aff}(K)$ ، آن‌گاه با توجه به تعریف icr داریم $x' \in K$. بنابراین $\text{aff}(K) \subseteq K$. از طرف دیگر، $K \subseteq \text{aff}(K)$ و لذا $K = \text{aff}(K)$. چون

$\circ \in K$ ، پس $\text{aff}(K) = \text{span}(K)$. در واقع، از تعریف $\text{span}(K)$ و $\text{aff}(K)$ روشن است که $\text{aff}(K) \subseteq \text{span}(K)$. حال فرض می‌کنیم $x \in \text{span}(K)$. در این صورت

$$\exists (n \in \mathbb{N}, k_i \in K, \alpha_i \in \mathbb{R} \ i = 1, 2, \dots, n) ; x = \sum_{i=1}^n \alpha_i k_i.$$

اگر قرار دهیم $\alpha = \sum_{i=1}^n \alpha_i$ ، آن‌گاه

$$x = \sum_{i=1}^n \alpha_i k_i + (1 - \alpha) \circ$$

که در آن، $\sum_{i=1}^n \alpha_i + (1 - \alpha) = 1$. لذا $x \in \text{aff}(K)$ و بنابراین $\text{span}(K) = \text{aff}(K) = K$. همچنین چون K غیر بديهی است، بردار ناصفر $k \in K$ وجود دارد. چون $\text{span}(K) = K$ ، پس $-k \in \text{span}(K) = K$ و این با نوکدار بودن K در تناقض است. به این ترتیب $\circ \notin \text{icr}(K)$. قضیه ۱۵ ([۴]) اگر A زیرمجموعه‌ای تقریباً محدب از X باشد، آن‌گاه $\text{icr}(A)$ محدب است. برهان. ابتدا ثابت می‌کنیم

$$\forall (a \in \text{icr}(A), b \in A), [a, b] \subseteq A.$$

داریم

$$a \in \text{icr}(A) \subseteq A, b \in A \Rightarrow b - a \in L(A).$$

از طرفی، $a \in \text{icr}(A)$ و بنابراین

$$\exists \lambda' > \circ ; a + \lambda(b - a) \in A, \forall \lambda \in [\circ, \lambda'].$$

لذا

$$[a, a + \lambda'(b - a)] = [a, \lambda'b + (1 - \lambda')a] = [a, r] \subseteq A$$

که در آن، $r = \lambda'b + (1 - \lambda')a$. فرض می‌کنیم $\circ < \lambda' < 1$ (زیرا در غیر این صورت $[a, b] \subseteq A$ و ادعا اثبات می‌شود). ثابت می‌کنیم $(r, b) \subseteq A$. بدین منظور، $m = \lambda_1 r + (1 - \lambda_1)b \in (r, b)$ را که $\lambda_1 \in (\circ, 1)$ در نظر می‌گیریم. داریم

$$m = \lambda_1(a + \lambda'(b - a)) + (1 - \lambda_1)b = \lambda_1(1 - \lambda')a + (1 - \lambda_1(1 - \lambda'))b.$$

چون $\lambda_2 \in (\circ, 1)$ وجود دارد به طوری که $m = \lambda_2 a + (1 - \lambda_2)b$ (در واقع، m روی پاره‌خط a و b نیز قرار دارد)، پس

$$\lambda_1(1 - \lambda')a + (1 - \lambda_1(1 - \lambda'))b = \lambda_2 a + (1 - \lambda_2)b = m.$$

در نتیجه $\lambda_2 = \lambda_1(1 - \lambda')$ و بنابراین $\lambda_2 < \lambda_1$. اگر مجموعه همه اعداد حقیقی α را که A ، α -محدب است با Θ نمایش دهیم، می توان نشان داد Θ در $[0, 1]$ چگال است ([۶]). لذا

$$\exists \lambda_3 \in \Theta \cap [\lambda_2, \lambda_1].$$

بردار e را به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$e = b + \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_3}\right)(a - b) = \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_3}\right)a + \left(1 - \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_3}\right)\right)b.$$

داریم $e \in [a, r]$ ، زیرا $\lambda_2 \leq \lambda_1$. پس $\frac{\lambda_2}{\lambda_3} \geq \frac{\lambda_2}{\lambda_1} = (1 - \lambda')$. لذا با توجه به تعریف $[a, r]$ داریم

$$e \in [a, r] \subseteq A.$$

در نتیجه از این که A ، λ_3 -محدب است به دست می آوریم

$$m = b + \lambda_3(a - b) = b + \lambda_3(e - b) = \lambda_3 e + (1 - \lambda_3)b \in A.$$

پس به طور خلاصه، تا اینجا ثابت کرده ایم

$$(a \in icr(A), b \in A) \Rightarrow [a, b] \subseteq A.$$

حال اگر فرض کنیم $a, b \in icr(A)$ و $\lambda \in (0, 1)$ ، آنگاه

$$\forall x \in L(A), \exists \mu' > 0; a + \mu x \in A, \forall \mu \in [0, \mu'].$$

بنابر قسمت قبل،

$$\lambda b + (1 - \lambda)(a + \mu x) \in A, \forall \mu \in [0, \mu'].$$

بنابراین $\lambda b + (1 - \lambda)a + (1 - \lambda)\mu x \in A$ که $\lambda b + (1 - \lambda)a + (1 - \lambda)\mu' = \beta'$ و $0 < (1 - \lambda)\mu < (1 - \lambda)\mu'$ در نتیجه

$$\lambda b + (1 - \lambda)a + \beta x \in A, \forall \beta \in [0, \beta'] \Rightarrow \lambda b + (1 - \lambda)a \in icr(A).$$

بنابراین $icr(A)$ محدب است.

با اثباتی مشابه اثبات لم ۱۲، می توان نتیجه گرفت $icr(K - M) = icr(K) - icr(M)$. به علاوه، می توان نشان داد لم های ۱۲ و ۱۳ و قضیه ۱۵ برای cor نیز برقرارند. خواننده علاقه مند می تواند خواص و کاربردهای بیشتر درون جبری (نسبی) را در مراجع [۱]، [۲]، [۳]، [۴] و [۹] مطالعه نماید.

۳. کاربرد در بهینه سازی

در ادامه، به کاربردهایی از درون جبری و درون جبری نسبی در بهینه سازی برداری می پردازیم. بدین منظور، ابتدا بستار برداری را تعریف می کنیم که جایگزین بستار توپولوژیکی در فضاهای توپولوژیک است.

تعریف ۱۶. ([۳]) اگر A یک زیرمجموعه ناتهی از X باشد، بستار برداری A را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$vcl(A) = \{b \in X : \exists x \in X ; \forall \lambda' > 0, \exists \lambda \in (0, \lambda'] , b + \lambda x \in A\}.$$

A را بسته برداری می‌نامیم هرگاه $A = vcl(A)$. خواص بیشتر بستار برداری را می‌توان در [۱]، [۲]، [۳] و [۴] یافت.

تعریف ۱۷. ([۳]) دوگان جبری X' که با X' نشان می‌دهیم مجموعه همه توابع خطی از X به \mathbb{R} است. برای زیرمجموعه‌ای دلخواه از X مانند A ، دوگان مثبت A را با A^+ و دوگان اکیداً مثبت A را با A^{+s} نشان داده و به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$A^+ = \{l \in X' : \langle l, a \rangle \geq 0, \forall a \in A\},$$

$$A^{+s} = \{l \in X' : \langle l, a \rangle > 0, \forall a \in A \setminus \{0\}\}$$

که در آن، $\langle l, a \rangle = l(a)$.

اکنون مسائل بهینه‌سازی برداری نامقید را معرفی و سپس تعاریف کارایی، کارایی ضعیف^۳، کارایی سر برداری هورویسز^۴، و کارایی سر برداری بنسون^۵ را بیان می‌کنیم. X و Y فضاهای برداری هستند که Y با مخروط K مرتب شده است. مسأله بهینه‌سازی برداری نامقید زیر را در نظر بگیرید:

$$K - \min \{f(x) : x \in E\} \quad (۳)$$

که $E \subset X$ یک زیر مجموعه ناتهی است و $f : E \rightarrow Y$.

تعریف ۱۸. [۳] نقطه $x_0 \in E$ را جواب کارا نسبت به K برای مسأله (۳) می‌نامیم اگر

$$\nexists x \in E \setminus \{x_0\} \quad f(x_0) \in f(x) + K.$$

تعریف ۱۹. [۴] با فرض $icr(K) \neq \emptyset$ بردار $x_0 \in E$ را جواب کارای ضعیف نسبت به K برای مسأله (۳) گوئیم هرگاه

$$\nexists x \in E \setminus \{x_0\} \quad f(x_0) \in f(x) + icr(K).$$

اکنون یک شرط لازم و کافی به منظور تشخیص نقاط کارای ضعیف بیان مینماییم. اثبات این قضیه را می‌توان در [۴] یافت.

1) Vector closure 2) Algebraic dual 3) Weak efficiency 4) Hurwicz vectorial proper efficiency
5) Benson vectorial proper efficiency

قضیه ۲۰. فرض کنید $x_0 \in E$ و $L(K) \neq K$, $icr(K) \neq \emptyset$

(i) فرض کنید $vcl(\text{cone}(A) + K)$ محدب باشد و $icr(vcl(K)) \neq \emptyset$ مجموعه

$$A = \text{cone}(f(E) - f(x_0)) + icr(K)$$

را در نظر بگیرید. اگر $L(A) \subseteq L(K)$ یا $vcl(A) = A$ و x_0 جواب کارای ضعیف برای مسأله (۳) باشد، آن گاه $l \in K^+ \setminus \{0\}$ وجود دارد که روی $icr(K) \cup (f(E) - f(x_0))$ صفر نیست و x_0 جواب بهینه مسأله اسکالر $\min \{ \langle l, x \rangle : x \in E \}$ است.

(ii) اگر $l \in K^+ \setminus \{0\}$ وجود داشته باشد که روی $icr(K)$ صفر نباشد و x_0 یک جواب بهینه برای مسأله اسکالر $\min \{ \langle l, x \rangle : x \in E \}$ باشد، آن گاه x_0 جواب کارای ضعیف مسأله (۳) است.

تعریف ۲۱. ([۳]) $x_0 \in E$ را جواب کارای سره برداری هورویسز (HuV) نسبت به K برای مسأله (۳) گوئیم هرگاه

$$vcl(\text{conv}(\text{cone}((f(\Omega) - f(x_0)) \cup K))) \cap (-K) = \{0\}.$$

$x_0 \in E$ را جواب کارای سره برداری بنسون (BeV) نامیم هرگاه

$$vcl(\text{conv}(\text{cone}(f(\Omega) - f(x_0) + K))) \cap (-K) = \{0\}$$

در ادامه، نقاط کارای سره برداری را به کمک اسکالرسازی مشخص می‌کنیم. معمولاً برای اثبات شرایط لازم، از محدب بودن تابع هدف استفاده می‌شود. در اینجا، از مفهوم شبه‌محدب برداری تعمیم‌یافته استفاده خواهیم کرد.

تعریف ۲۲. ([۳]) نگاشت $f : E \rightarrow Y$ در E نسبت به K ، شبه‌محدب برداری تعمیم‌یافته (Gvcl)^۱ است هرگاه $vcl(\text{cone}(f(E)) + K)$ محدب باشد.

تعریف ۲۳. ([۳]) اگر $icr(K) \neq \emptyset$ و یک تابع خطی $l \in K^{+s}$ وجود داشته باشد به طوری که $x_0 \in E$ جواب بهینه مسأله اسکالر $\min \{ \langle l, x \rangle : x \in E \}$ باشد، آن گاه x_0 HuV است.

برهان. با استفاده از فرض بهینگی x_0 و با توجه به این که $l \in K^{+s}$ داریم

$$\langle l, b \rangle \geq 0, \quad \forall b \in (f(E) - f(x_0)) \cup K.$$

بردارهای $b_1, b_2 \in (f(E) - f(x_0)) \cup K$ و اعداد $\alpha \geq 0$ و $\lambda \in [0, 1]$ را در نظر می‌گیریم. داریم

$$\alpha(\lambda b_1 + (1 - \lambda)b_2) \in \text{cone}(\text{conv}((f(E) - f(x_0)) \cup K)).$$

1) Generalized vector convexlike

از این رو

$$\langle l, \alpha(\lambda b_1 + (1 - \lambda)b_2) \rangle = \alpha\lambda\langle l, b_1 \rangle + \alpha(1 - \lambda)\langle l, b_2 \rangle \geq 0.$$

بنابراین $l \in (\text{cone}(\text{conv}((f(E) - f(x_0)) \cup K)))^+$ با استفاده از گزاره ۲.۲ در [۳]،

$$l \in (\text{vcl}(\text{cone}(\text{conv}((f(E) - f(x_0)) \cup K))))^+.$$

به علاوه با توجه به این که $l \in K^{+s}$ داریم

$$\langle l, -k \rangle < 0, \quad \forall k \in K \setminus \{0\}.$$

همچنین $0 \in \text{vcl}(\text{cone}(\text{conv}((f(E) - f(x_0)) \cup K)))$ بنابراین

$$\text{vcl}(\text{cone}(\text{conv}((f(E) - f(x_0)) \cup K))) \cap (-K) = \{0\}.$$

در نتیجه HuV, x_0 است.

قضیه ۲۴. ([۳]) فرض کنید K غیر بدیهی، نوکدار و بسته برداری باشد و $\text{cor}(K^+) \neq \emptyset$. به علاوه، $x_0 \in \Omega$ و نگاهت $f(\cdot) - f(x_0)$ در E نسبت به $K, Gvcl$ است. اگر HuV, x_0 باشد، آن گاه تابع خطی $l \in K^{+s}$ وجود دارد به طوری که x_0 جواب بهینه مسأله اسکالر $\min \{\langle l, x \rangle : x \in E\}$ است.

برهان. با توجه به گزاره ۱.۳ در [۳]، BeV, x_0 است. بنابراین

$$\text{vcl}(\text{cone}(f(E) - f(x_0) + K)) \cap (-K) = \{0\}.$$

در نتیجه

$$\text{vcl}(\text{cone}(f(E) - f(x_0) + K)) \cap (-K) = \{0\}.$$

چون تابع $f(\cdot) - f(x_0)$ نسبت به $K, Gvcl$ است، لذا $\text{vcl}(\text{cone}(f(E) - f(x_0) + K))$ محدب و بسته برداری است. اکنون با استفاده از قضیه ۲.۲ در [۳] داریم

$$\exists l \in X'; \langle l, f(x) - f(x_0) + k \rangle \geq 0, \quad \forall (x \in E, k \in K)$$

و

$$\langle l, k \rangle > 0, \quad \forall k \in K \setminus \{0\}.$$

پس $l \in K^{+s}$ اگر $k = 0$ ، آن گاه

$$\langle l, x \rangle \geq \langle l, x_0 \rangle, \quad \forall x \in E.$$

پس x_0 جواب بهینه مسأله اسکالر است.

مراجع

- [1] M. Adan, V. Novo, "Efficient and weak efficient points in vector optimization with generalized cone convexity", *Applied Mathematics Letters*, **16** (2003), 221-225.
- [2] M. Adan, V. Novo, "Partial and generalized subconvexity in vector optimization problems", *Journal of Convex Analysis*, **8** (2001), 583-594.
- [3] M. Adan, V. Novo, "Proper efficiency in vector optimization on real linear spaces", *Journal of Optimization Theory and Applications*, **121** (2004), 515-540.
- [4] M. Adan, V. Novo, "Weak efficiency in vector optimization using a closure of algebraic type under cone-convexlikeness", *European Journal of Operational Research*, **149** (2003), 641-653.
- [5] V. Barbu, Th. Precupanu, *Convexity and optimization in Banach spaces*, Springer-Verlag, 1975.
- [6] M. S. Bazaraa, C. M. Shetty, *Foundations of optimization*, Lectures Notes in Economic and Mathematical systems, Springer-verlag, Germany, 1976.
- [7] M. S. Bazaraa, H. D. Sherali, C. M. Shetty, *Nonlinear programming: theory and algorithms*, John Wiley and Sons, New York, 1993.
- [8] E. R. Cstnek, *Overcoming the failure of the classical generalized interior-point regularity conditions in convex optimization*, PhD thesis, Technischen Univer-sitat Chemnitz, 2009.
- [9] J. Jahn, *Vector optimization: theory, applications, and extensions*, Second edi-tion, Springer-Verlag, 2011.
- [10] E. Hernandez, B. Jimenez, V. Novo, "Weak and proper efficiency in set-valued optimization on real linear spaces", *Jornal of Convex Analysis*, **14** (2007), 275-296.
- [11] R. B. Holmes, *Geometric functional analysis and its applications*, Springer-Varlag, New York, 1975.
- [12] Y. D. Hu, Z. Q. Meng, *Convex analysis and nonsmooth analysis*, Shanghai scientical and technical press, Shanghai, 2000.

- [13] S. Khoshkhabar-amiranloo, *On the functions with pseudoconvex sublevel sets and nonsmooth optimization*, Master dissertation in Applied Mathematics, University of Tehran, October 2010 (In persian).
- [14] E. Kiyani, *Cones and efficiency in vector optimization*, Master dissertation in Applied Mathematics, University of Tehran, October 2011 (In persian).
- [15] W. Rudin, *Functional analysis*, Second edition, McGraw-Hill, New York, 1991.
- [16] S. Z. Shi, *Convex analysis*, Shanghai scientific and technical press, Shanghai, 1990.
- [17] Z. A. Zhou, X. M. Yang, J. W. Peng, *Optimization conditions of set-valued optimization problems involving relative algebraic interior in ordered linear spaces*, www.optimization-online.org.

kiyani-e@ut.ac.ir الهام کیانی

soleimani@khayam.ut.ac.ir دامنه مجید سلیمانی

دانشگاه تهران، پردیس علوم، دانشکده ریاضی آمار و علوم کامپیوتر