

محاسبه مرز کارای مدل دوستحی خطی چندهدفه

عباس مهربانی^۱ و حبیبه صادقی

گروه ریاضی، دانشگاه شهید چمران اهواز

تاریخ دریافت: ۱۳۹۴/۳/۲۷ تاریخ پذیرش: ۱۳۹۵/۲/۲۸

چکیده: برنامه‌ریزی دوستحی، مدلی برای مسائل بهینه‌سازی سلسله مراتبی است که در آن دو تصمیم‌گیرنده با توابع هدف، متغیرها و قیدهای متفاوتی وجود دارد. آلوز و همکاران در [۱]، روشی برای محاسبه مرز کارای مسئله دوستحی خطی با دو تابع هدف در سطح بالا و یک تابع هدف در سطح پایین ارائه دادند. در این مقاله ما روش آن‌ها را برای حالتی که بیش از دو تابع هدف در هر دو سطح وجود دارد، تعیین داده و با بهره‌گیری از تغییر متغیر مناسب، روش جدیدی برای محاسبه مرز کارای مسئله دوستحی خطی با توابع هدف کسری در سطح بالا ارائه می‌دهیم. نهایتاً کارایی روش‌های پیشنهادی را با حل چند مثال عددی و مقایسه نتایج آن‌ها با دیگر روش‌ها نشان می‌دهیم.

واژه‌های کلیدی: برنامه‌ریزی دوستحی، برنامه‌ریزی چندهدفه، مرز کارایی، برنامه‌ریزی صحیح-آمیخته، برنامه‌ریزی کسری.

رده‌بندی ریاضی (۲۰۱۰): ۹۰C۲۹ و ۹۱A۶۵

-۱ مقدمه

در سازمان‌های بزرگ بخش‌های مختلفی وجود دارد که هر بخش دارای اهداف و اختیارات خاص خود می‌باشد. اجرای تصمیمات از بخش بالاتر به بخش پایین‌تر است و تصمیم هر بخش روی بخش‌های دیگر تأثیر می‌گذارد. در تصمیم‌گیری تک سطحی، تمام متغیرهای تصمیم و منابع در اختیار یک تصمیم‌گیرنده می‌باشد، به همین دلیل این نوع برنامه‌ریزی را برنامه‌ریزی متمرکز نیز می‌نامند. در برنامه‌ریزی چندسطحی^۱، چند تصمیم‌گیرنده داریم که هر یک تنها قادر به اتخاذ تصمیم برای بخشی از متغیرهای تصمیم می‌باشند، این ویژگی سبب غیر محدب شدن این نوع برنامه‌ریزی شده است. مسئله برنامه‌ریزی چندسطحی ابزاری بسیار قوی برای

۱- آدرس الکترونیکی نویسنده مسئول مقاله: Abbasmehr795@gmail.com

2 -Multi Level

مدل‌سازی مسائل بهینه‌سازی سلسه‌مراتبی^۱ و غیرمت مرکز^۲ است، هر سطح ممکن است، دارای چند تصمیم‌گیرنده و هر تصمیم‌گیرنده ممکن است دارای چندین تابع هدف باشد [۲]. فرم ریاضی این نوع برنامه‌ریزی اولین بار توسط کندرل و نورتن در سال ۱۹۷۷ به طور رسمی در مجلات و مقالات ارائه شد [۳]. بیشترین مقالات و کتاب‌های نوشته‌شده در این زمینه، مربوط به مسائل برنامه‌ریزی دوستخی می‌باشد. روش‌های حل برنامه‌ریزی دوستخی را می‌توان در چهار دسته قرار داد:

الف) روش‌های مبتنی بر شمارش رئوس. پایه و اساس این روش‌ها بر این واقعیت استوار است که جواب مسئله برنامه‌ریزی دوستخی خطی، در یک نقطه راسی از ناحیه شدنی واقع می‌باشد. کندرل و تونسلی اولین کسانی بودن که روشی بر این اساس ارائه دادند [۴]، دو سال بعد نیز بیلاس و کاروان الگوریتم معروف Kth-best را ارائه دادند [۵].

ب) روش‌های مبتنی بر شرایط کان-تاکر. ا manus و بارد با استفاده از شرایط کان-تاکر، مسئله سطح دوم را به صورت محدودیت به قیود مسئله سطح اول اضافه کردند و بدین ترتیب مسئله دوستخی را به یک مسئله تک سطخی تبدیل کردند [۶].

ج) روش‌های مبتنی بر مفاهیم فازی. لای اولین کسی بود که مفهوم تابع عضویت را برای به دست آوردن جواب مسائل چند سطخی به کار برد [۷]. در روش‌های فازی جواب‌های به دست آمده معمولاً رضایت‌بخش هستند.

د) روش‌های ابتکاری. این روش‌ها معمولاً دارای سرعت همگرایی بالایی هستند و جواب آن‌ها نزدیک به جواب بهین می‌باشد [۸].

برای مسائل دوستخی چنددهدفه نیز چندین روش ارائه شده است. در مرجع [۹] یک روش تعاملی برای حل این مسائل، با تجزیه آن‌ها به دو مسئله چنددهدفه ارائه شده است که ۵ سال بعد، سینا و بکی همین روش را برای حل مسئله چندسطوحی چنددهدفه تعمیم دادند [۱۰]. فراهی و انصاری روشی بر اساس مفاهیم فازی و الگوریتم شمارشی رئوس ارائه دادند [۱۱]. پایم و همکارانش نیز روشی بر اساس تجزیه مسئله دوستخی خطی چنددهدفه به دو مسئله چنددهدفه خطی ارائه دادند [۱۲]. لکوانی و پونیا برای به دست آوردن جواب مسئله دوستخی با توابع هدف کسری، روشی بر اساس مفاهیم فازی و برنامه‌ریزی آرمانی ارائه دادند [۱۳].

در این مقاله برای محاسبه مرز کارای مسئله دوستخی خطی چنددهدفه از رویکرد برنامه‌ریزی چنددهدفه خطی صحیح-آمیخته استفاده شده است. در بخش ۲ تعاریف و مفاهیم مسئله

1- Hierarchical

2- Decentralized

دو سطحی خطی چند هدفه بیان شده و در بخش ۳ الگوریتمی برای تبدیل آن به یک مسئله چند هدفه خطی صحیح-آمیخته‌ی صفر و یک ارائه می‌شود. در بخش ۴ با بیان جهت‌های جستجو و الگوریتم نقطه مرجع^۱، روشی برای محاسبه مرز کارای مسئله چند هدفه صحیح-آمیخته ارائه می‌شود. در بخش ۵ با استفاده از نرم‌افزار (MOMILP) [۱۴]، با حل دو مثال عددی به تشریح روش و مقایسه نتیجه با دو روش موجود دیگر پرداخته شده است. در بخش ۶ برنامه‌ریزی کسری-خطی را معرفی کرده و روشی برای تبدیل مسئله دو سطحی خطی با توابع هدف کسری در سطح بالا، همراه با حل مثال عددی ارائه شده است. در پایان جمع‌بندی و نتیجه‌گیری مباحث آمده است.

۲- مسئله برنامه‌ریزی دو سطحی خطی چند هدفه

فرم کلی مسئله برنامه‌ریزی دو سطحی خطی چند هدفه به صورت زیر می‌باشد:

$$\begin{aligned} \max_x \{ F_i(x, y) = c_i^1 x + d_i^1 y, i = 1, \dots, k_1 \} \\ \text{s.t. } A^1 x \leq b^1 \\ \max_y \{ f_i(y) = c_i^2 x + d_i^2 y, i = 1, \dots, k_2 \} \\ \text{s.t. } A^2 x + B^2 y \leq b^2 \\ x, y \geq 0 \end{aligned} \quad (1)$$

که در آن

$$\begin{aligned} x, c_i \in R^{n_1}, b^1 \in R^{m_1}, y, d_i \in R^{n_2}, b^2 \in R^{m_2} \\ A^1 \in R^{m_1 \times n_1}, A^2 \in R^{m_2 \times n_2}, B^2 \in R^{m_1 \times n_2} \end{aligned}$$

مسئله برنامه‌ریزی دو سطحی شامل دو مسئله بهینه‌سازی است که ناحیه شدنی مسئله سطح اول (رهبر^۲) بهوسیله مسئله سطح دوم (پیرو^۳) تعیین می‌شود. توابع F_i و f_i به ترتیب توابع هدف سطح بالا و سطح پایین و متغیرهای X و Y متعلق به مسئله سطح دوم می‌باشند. هر تصمیم‌گیرنده از هدف و انتخاب‌های ممکن تصمیم‌گیرنده دیگر آگاهی کامل دارد. ابتدا رهبر در تلاش برای بهینه کردن تابع هدفش حرکت می‌کند، اگر او \bar{x} را انتخاب کند، پیرو به ازای آن، مسئله خودش را بهینه می‌کند و با انتخاب \bar{y} عکس‌العمل

1- Reference Point

2- Leader

3- Follower

نشان می‌دهد، سپس رهبر با توجه به واکنش‌های پیرو اقدام به بهینه کردن توابع هدفش می‌کند. برای تعریف جواب مسئله دوستحی (۱) به تعاریف و مفاهیم زیر نیازمندیم:

تعریف ۱:

۱-۱. ناحیه قیدی^۱:

$$S = \{(x, y) : x \in X, y \in Y, A^1x \leq b^1, A^2x + B^2y \leq b^2\}$$

۱-۲. تصویر S بر فضای تصمیم‌گیرنده سطح اول عبارت است از:

$$S(X) = \{x \in X : \exists y \in Y, A^1x \leq b^1, A^2x + B^2y \leq b^2\}$$

۱-۳. مجموعه شدنی مسئله سطح دوم به ازای هر $x \in S(X)$ عبارت است از:

$$S(x) = \{y \in Y : B^2y \leq b^2 - A^2x\}$$

۱-۴. مجموعه واکنش‌های منطقی^۲ پیرو به ازای هر $x \in S(X)$

$$P(x) = \{y \in Y : y \in \arg \max [f(x, y) : y \in S(x)]\}$$

که در آن:

$$\arg \max [f(x, y) : y \in S(x)] = \{y \in S(x) : f(x, y) \leq f(x, y), y \in S(x)\}$$

۱-۵. ناحیه القایی^۳:

ناحیه القایی در واقع ناحیه شدنی مسئله (۱) می‌باشد. در این مقاله قیدهای سطح اول شامل متغیرهای تحت کنترل سطح دوم نمی‌باشد، این فرض سبب همبند بودن ناحیه القایی می‌شود [۱۵]. با توجه به اینکه ناحیه القایی IR مجموعه‌ای است که رهبر روی آن تابع هدفش را بهینه می‌کند، مسئله دوستحی (۱) با مسئله چندهدفه زیر معادل می‌شود:

$$\max \{F_i(x, y), i = 1, \dots, k_1 : (x, y) \in IR\} \quad (2)$$

برای وجود جواب مسئله (۱)، فرضیات زیر را در نظر می‌گیریم:

1 - Constraint Region

2 - Rational Reaction

3 - Inducible Region

۱- ناحیه قیدی S ناتهی و فشرده باشد.

۲- $P(x)$ یک نگاشت نقطه به نقطه است.

قضیه ۱: ناحیه القایی IR مجموعه‌ای همبند است که می‌توان آن را به صورت قیود تساوی قطعه به قطعه خطی نمایش داد [۱۵].

قضیه ۲: اگر مفروضات بالا برقرار باشند آنگاه مسئله دوستحی خطی دارای جواب است [۱۵].

تعریف ۲: فضای معیار^۱: F ، تصویر نقاط ناحیه القایی توسط بردار توابع هدف سطح اول را فضای معیار یا فضای توابع هدف می‌گوییم:

$$F = \left\{ F(x, y) = (F_1(x, y), \dots, F_{k_1}(x, y)) : (x, y) \in IR \right\}$$

تعریف ۳: جواب کارا^۲. یک جواب کارا است اگر و فقط اگر وجود نداشته باشد $(x^*, y^*) \in IR$ ، به طوری که $F_i(x^*, y^*) \leq F_i(x, y)$ برای $i = 1, \dots, k_1$ و حداقل برای یک اندیس i ، $F_i(x^*, y^*) < F_i(x, y)$ باشد.

اگر (x^*, y^*) جوابی کارا باشد، آنگاه $(F_1(x^*, y^*), \dots, F_{k_1}(x^*, y^*))$ بردار معیار نامغلوب^۳ نامیده می‌شود.

تعریف ۴: (جواب کارای ضعیف). یک جواب کارای ضعیف است اگر و فقط اگر وجود نداشته باشد $(x, y) \in IR$ ، به طوری که $F_i(x, y) < F_i(x^*, y^*)$ برای $i = 1, \dots, k_1$.

лем ۱: اگر IR_E ، مجموعه جواب‌های کارا و IR_{WE} ، مجموعه جواب‌های کارای ضعیف باشند آنگاه رابطه $IR_E \subset IR_{WE}$ برقرار است [۱۶].

تعریف ۵: (جواب کارای پشتیبان شده^۴). یک جواب کارای پشتیبان شده می‌نامیم اگر و فقط اگر وجود نداشته باشد $(x^*, y^*) \in IR_E$ ، به طوری که ترکیب محدب بردار معیارشان، بردار معیار (y^*, x^*) را مغلوب کند، در غیر این صورت $(x^*, y^*) \in IR_E$ را یک جواب کارای پشتیبان نشده می‌گوییم.

1 - Criterion Space

2 - Efficient

3 - Nondominated

4 - Supported

۳- تبدیل مسئله دوسری خطی چندهدفه به یک مسئله چندهدفه خطی صحیح- آمیخته

در این بخش الگوریتمی ارائه می‌دهیم که مسئله دوسری خطی (۱) را به یک مسئله چندهدفه خطی معادل تبدیل می‌کند.

الگوریتم ۱

گام ۱: با استفاده از روش مجموع وزنی^۱، توابع هدف سطح دوم مسئله (۱) را با انتخاب وزن‌های $w_i > 0$ که $\sum_{i=1}^{k_2} w_i = 1$ ، به یکتابع هدف به فرم $\max_y c^2x + d^2y = \sum_{i=1}^{k_2} w_i(c_i^2x + d_i^2y)$ تبدیل می‌کنیم [۱]. با توجه به تعیین مقدار متغیر $x \in X$ توسط تصمیم‌گیرنده سطح اول و ارسال آن به تصمیم‌گیرنده سطح دوم، بدون از دست دادن کلیت، مسئله مجموع وزنی سطح دوم را به فرم زیر در نظر می‌گیریم:

$$\begin{aligned} \max_y & d^2y \\ \text{s.t. } & B^2y \leq b^2 - A^2x \\ & y \geq 0 \end{aligned}$$

گام ۲: شرایط بهینگی کاروش-کان-تاکر^۲ (K.K.T) [۱۸]، متناظر با مسئله مجموع وزنی به دست آمده در گام ۱ را به صورت محدودیت به قیود سطح اول مسئله (۱) اضافه می‌کنیم تا مسئله دوسری (۱) به مسئله چندهدفه غیرخطی زیر تبدیل شود:

$$\begin{aligned} \max_x & \left\{ F_i(x, y) = c_i^1x + d_i^1y, i = 1, \dots, k_1 \right\} \\ \text{s.t. } & A^1x \leq b^1, A^2x + B^2y \leq b^2 \\ & y(\lambda B^2 - d^2) = 0, \lambda(b^2 - A^2x - B^2y) = 0 \\ & \lambda B^2 \geq d^2, x, y, \lambda \geq 0, \lambda \in R^{m_2} \end{aligned} \quad (3)$$

گام ۳: دو محدودیت غیرخطی در مسئله چندهدفه (۳) را با کمک متغیرهای صفر و یک می‌کنیم [۲]. بدین ترتیب مسئله (۳) به مسئله چندهدفه خطی صحیح- آمیخته زیر تبدیل می‌شود:

1 - Weighted Sum Method

2 - Karush-Kuhn-Tucker Conditions

$$\begin{aligned} \max_x \{F_i(x, y) = c_i^T x + d_i^T y, i = 1, \dots, k_1\} \\ \text{s.t. } A^1 x \leq b^1, A^2 x + B^2 y \leq b^2, \lambda B^2 \geq d^2 \\ \lambda + Mu \leq Me, -A^2 x - B^2 y - Mu \leq -b^2, y + Mv \leq Me \\ \lambda B^2 - Mv \leq d^2, x, y, \lambda \geq 0, \lambda \in R^{m_2}, u \in \{0, 1\}^{m_2}, v \in \{0, 1\}^{n_2} \end{aligned} \quad (4)$$

که در آن M یک عدد مثبت و به اندازه کافی بزرگ و $e = (1, 1, \dots, 1)$ بردار واحد با بعد مناسب می باشد.

قضیه ۳: مسئله دو سطحی (۱) و مسئله چند هدفه خطی (۴) را در نظر بگیرید، جوابی کارا برای مسئله (۱) است اگر و تنها اگر بردارهای v', u', λ' و عدد ثابت $M \geq 0$ وجود داشته باشند بهطوری که $(x', y', \lambda', u', v')$ جواب کارای مسئله (۴) باشد.

اثبات: مسئله مجموع وزنی حاصل از گام یک در الگوریتم ۱ و دوگان آن به صورت زیر می باشند:

$$\begin{array}{lll} \text{Primal:} & \Leftrightarrow & \text{Dual:} \\ \max d^2 y & & \min \lambda(b^2 - A^2 x) \\ \text{s.t. } B^2 y \leq b^2 - A^2 x & & \text{s.t. } \lambda B^2 \geq d^2 \\ y \geq 0 & & \lambda \geq 0 \end{array}$$

لذا شرایط مکمل زائد^۱ عبارتند از:

$$\lambda(b^2 - A^2 x - B^2 y) = 0, \quad y(\lambda B^2 - d^2) = 0$$

می دانیم اگر نقطه ای در شرایط K.K.T صدق کند، جواب شدنی و بهین مسئله اولیه و دوگان می باشد، بنابراین (x', y') جواب کارای مسئله دو سطحی (۱) است اگر و تنها اگر (x', y', λ') جواب کارای مسئله (۳) باشد. حال نشان می دهیم که هر شرط مکمل زائد غیرخطی با سه محدودیت خطی معادل است، به عنوان نمونه نشان می دهیم:

$$\lambda(b^2 - A^2 x - B^2 y) = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} A^2 x + B^2 y \leq b^2 \\ \lambda + Mu \leq Me \\ -A^2 x - B^2 y - Mu \leq -b^2 \end{cases} \quad \begin{matrix} (a) \\ (b) \\ (c) \end{matrix}$$

با فرض اینکه M یک عدد به اندازه کافی بزرگ می باشد، برای هر مؤلفه بردار دودوبی u دو حالت ممکن است رخدهد:

1- Complementary Slackness Conditions

حالت اول: اگر $u_i = 1$ باشد، از قید آم محدودیت (b) و شرط $\lambda_i \geq 0$ نتیجه می‌شود $\lambda_i = 0$ ، لذا شرایط مکمل زائد برقرار می‌شود.

حالت دوم: اگر $u_i = 0$ باشد، آنگاه با توجه به قید آم محدودیت (b)، λ_i می‌تواند مقادیر نامنفی گرفته و اشتراک محدودیت‌های (a) و (c)، تساوی $b^2 - A^2x - B^2y = 0$ را ایجاب می‌کند؛ بنابراین شرایط مکمل زائد برقرار است. بهطور مشابه نیز می‌توان ثابت کرد که محدودیت $y(\lambda B^2 - d^2) = 0$ با محدودیت‌های خطی $\lambda B^2 \geq d^2$ ، $\lambda B^2 - Mv \leq d^2$ ، $y + Mv \leq M$ متعادل می‌شود، بنابراین می‌توان نتیجه گرفت که مسائل (۱) و (۴) متعادل هستند.

۴- محاسبه نقاط کارای مسئله چندهدفه صحیح- آمیخته

اکثر روش‌های حل مسائل چندهدفه، مسئله را به فرم یک مسئله تک هدفه تبدیل می‌کنند که اصطلاحاً به آن‌ها روش‌های اسکالارساز^۱ گفته می‌شود [۱۶]. جواب حاصل از روش‌های اسکالارساز، معمولاً جوابی کارا یا کارای ضعیف، برای مسائل چندهدفه می‌باشد. جواب‌های کارا به دو دسته کارای پشتیبان شده و کارای پشتیبان نشده تقسیم می‌شوند که جواب‌های کارای پشتیبان نشده بخش عمده‌ای از جواب‌های کارا را تشکیل می‌دهند. در مسائل نامحدب بعضی از روش‌های اسکالارساز مانند روش مجموع وزنی نمی‌تواند جواب‌های کارای پشتیبان نشده را به دست آورند، اما روش نقطه مرجع این کارایی را دارد که تمام نقاط کارا اعم از پشتیبان شده و پشتیبان نشده را به دست آورد [۱]. حال الگوریتمی ارائه می‌دهیم تا مرز کارا مسئله دوسری خطی چندهدفه را به دست آوریم.

الگوریتم ۲

محاسبه مرز کارای مسئله (۱):

گام ۱: مسئله دوسری خطی (۱) را با استفاده از الگوریتم ۱ به مسئله چندهدفه خطی صحیح- آمیخته (۴) تبدیل می‌کنیم.

گام ۲: هرتابع هدف مسئله (۴) را به تنها یکی در فضای محدودیتها بهینه می‌کنیم و جواب بهین آن را به دست می‌آوریم. با فرض اینکه (x^*, y^*) جواب‌های بهین مسائل تک هدفه و

گام ۲: مسئله بازدهی $i = 1, \dots, k_1$ برای $F_i(x^i, y^i) = F_i^*$ مسئله چند هدفه صحیح - آمیخته (۴) به صورت زیر تشکیل می شود:

جدول (۱): جدول بازدهی مسئله (۴)

F_{K_1}	...	F_r	F_1	
$F_{K_1}^i$...	F_r^i	F_1^*	(x^1, y^1)
.
.
.
$F_{K_1}^*$...	$F_r^{K_1}$	$F_1^{K_1}$	(x^{k_1}, y^{k_1})

قرار می دهیم $i = \circ$

گام ۳: $i+1 \leftarrow i$ قرار داده و نقطه مرجع را $q^i = (F_1^i, \dots, F_r^i, \dots, F_{K_1}^i)$ در نظر می گیریم، مسئله اسکالر ساز مین - ماکس افزوده زیر را حل می کنیم:

$$\begin{aligned} \text{Min} & \left\{ \max_i ((F_i^* - F_i(x, y)) - \rho \sum_{i=1}^{k_1} F_i(x, y)) \right\} \\ \text{s.t. } & A^1 x \leq b^1, A^2 x + B^2 y \leq b^2, \lambda B^2 \geq d^2 \\ & \lambda + Mu \leq Me, -A^2 x - B^2 y - Mu \leq -b^2, y + Mv \leq Me, \lambda B^2 - Mv \leq d^2 \\ & x, y, \lambda \geq 0, \lambda \in R^{m_2}, u \in \{0, 1\}^{m_2}, v \in \{0, 1\}^{n_2} \end{aligned} \quad (5)$$

که در آن ρ عددی ثابت و به اندازه می کافی کوچک می باشد [۱۹]. جواب بهین مسئله (۵) جواب کار آئی است که تصویر آن در فضای توابع هدف، نزدیک ترین نقطه از مجموعه نقاط نامغلوب به نقطه مرجع بر حسب نرم چبیشف (L_∞) می باشد.

گام ۴: مقدارهای $F_j(x, y)$ برای $j = 1, \dots, k_1$ را بهبود می بخشیم. برای این منظور نقاط مرجع جدید را به صورت $q^{i,j,r} = (F_1^i, \dots, F_r^i, \dots, F_j^i + \theta_r^j, \dots, F_{K_1}^i)$ در نظر می گیریم. در این گام مقدار $\theta_r^j > 0$ به طور متواالی افزایش داده می شود. به علت پیوسته بودن پارامتر θ_r^j ، هر چه مقدار افزایش کوچک تر انتخاب شود، فاصله نقاط کارای به دست آمده کمتر می باشد. به این

1- Pay-off

2 - Tchebyche Metric

شیوه تغییر نقطه مرجع، روش جستجوی جهتدار^۱ می‌گویند [۱]. این تغییر نقطه مرجع تا زمانی ادامه می‌یابد که جواب مسئله (۵) نقطه کارایی به دست آید که به ازای آن تابع هدف $\sum_j F_j^*$ به مقدار بهینه‌اش (F_j^*) در جدول بازدهی برسد.

گام ۵: اگر $k_1 > n$ توقف کنید، در غیر این صورت به گام ۳ بروید.

این الگوریتم با نقاط کارایی که تابع $i=1, \dots, k_1$ را ماقریم می‌کند، آغاز و با به دست آوردن متوالی جواب‌های کارا و رسیدن به نقطه‌ی کارایی که تابع $j=1, \dots, k_1$ به ازای آن بهینه می‌شود، به پایان می‌رسد. برای مسئله‌ای با k تابع هدف، باید تعداد $\binom{k}{2} = \frac{k!}{2!(k-2)!}$

جهت جستجو انجام شود تا مرز کارای مسئله چندهدفه صحیح-آمیخته (۴) به دست آید.

۵- نتایج محاسباتی

مثال ۱. برای تشریح الگوریتم ارائه شده در این مقاله، مرز کارای مسئله دوسری خطی زیر را با چهار تابع هدف در سطح بالا و دو تابع هدف در سطح پایین به دست می‌آوریم.

$$\begin{aligned} \max_x F_1(x, y) &= 2x_1 - 4x_2 + y_1 - y_2 \\ \max_x F_2(x, y) &= -x_1 + 2x_2 - y_1 + 5y_2, \\ \max_x F_3(x, y) &= x_1 - y_2 \\ \max_x F_4(x, y) &= -x_1 - 2x_2 + y_1 + 2y_2 \\ \text{s.t. } \max_y f_1(x, y) &= 2x_1 + 2x_2 + 3y_1 - y_2 \\ \max_y f_2(x, y) &= -x_1 - x_2 + 3y_1 + 2y_2 \\ \text{s.t. } 4x_1 + 3x_2 + 2y_1 + y_2 &\leq 60, \quad 2x_1 + x_2 + 3y_1 + 4y_2 \leq 60 \\ x_1, x_2, y_1, y_2 &\geq 0 \end{aligned}$$

مرحله ۱: با انتخاب وزن‌های $w_1 = \frac{1}{3}$, $w_2 = \frac{2}{3}$ تابع هدف مجموع وزنی متناظر مسئله دو-هدفه سطح دوم، به صورت $\max_y f(y) = 3y_1 + y_2$ به دست می‌آید. برای چگونگی انتخاب وزن‌ها و تأثیر تغییرات وزن بر جواب‌های مسئله می‌توان به [۱۶] مراجعه کرد.

مرحله ۲: مسئله مجموع وزنی متناظر با مسئله چندهدفه سطح دوم را با شرایط K.K.T متناظر با آن جایگزین کرده و به صورت محدودیت به قیود مسئله سطح اول اضافه می‌کنیم،

سپس محدودیتهای غیرخطی مربوط به شرایط مکمل زائد را به محدودیتهای خطی، تبدیل می‌کنیم:

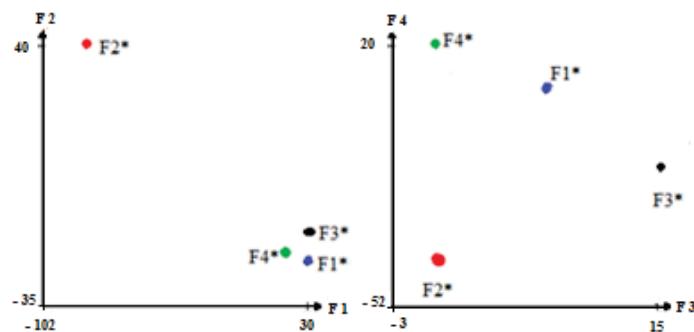
$$\begin{aligned}
 \max_x F_1(x, y) &= 2x_1 - 4x_2 + y_1 - y_2 \\
 \max_x F_2(x, y) &= -x_1 + 2x_2 - y_1 + 5y_2, \\
 \max_x F_3(x, y) &= x_1 - y_2 \\
 \max_x F_4(x, y) &= -x_1 - 2x_2 + y_1 + 2y_2 \\
 \text{s.t.} \quad 4x_1 + 3x_2 + 2y_1 + y_2 &\leq 60, \quad 2x_1 + x_2 + 3y_1 + 4y_2 \leq 60 \\
 2\lambda_1 + 3\lambda_2 &\geq 3, \quad \lambda_1 + 4\lambda_2 \geq 1 \\
 4x_1 + 3x_2 + 2y_1 + y_2 + Mu_1 &\geq 60, \quad \lambda_1 + Mu_1 \leq M \\
 2x_1 + x_2 + 3y_1 + 4y_2 + Mu_2 &\geq 60, \quad \lambda_2 + Mu_2 \leq M \\
 2\lambda_1 + 3\lambda_2 - Mv_1 &\leq 3, \quad y_1 + Mv_1 \leq M \\
 2\lambda_1 + 4\lambda_2 - Mv_2 &\leq 1, \quad y_1 + Mv_2 \leq M \\
 x_1, x_2, y_1, y_2, \lambda_1, \lambda_2 &\geq 0, \quad u_1, u_2, v_1, v_2 \in \{0, 1\}
 \end{aligned}$$

مرحله ۳: با در نظر گرفتن $M=150$ و استفاده از نرم‌افزار (MOMILP) جدول بازدهی مسئله مرحله قبل و نمودار نقاط نامغلوب را به دست می‌آوریم.

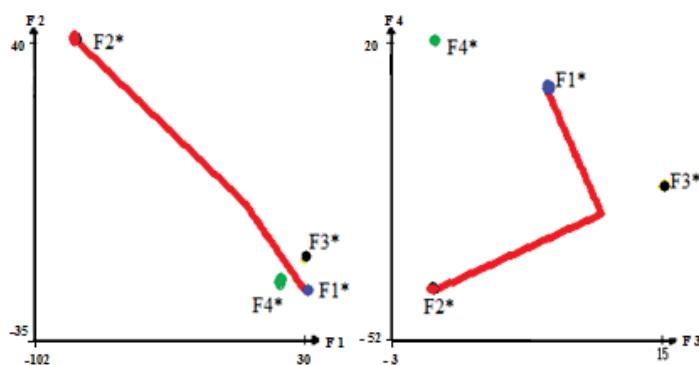
جدول (۲): جدول بازدهی مسئله مرحله ۲

F_r	F_r	F_r	F_r	
۷/۵	۷/۵	-۲۲/۵	۳۰	(x^1, y^1)
-۴۰	.	۴۰	-۸۰	(x^2, y^2)
-۱۵	۱۵	-۱۵	۳۰	(x^3, y^3)
۲۰	.	-۲۰	۲۰	(x^4, y^4)

مرحله ۴: با قرار دادن $q^1 = (F_1(x^1, y^1), \dots, F_4(x^1, y^1)) = (30, -22/5, 7/5, 7/5)$ به عنوان اولین نقطه مرجع و در نظر گرفتن $\rho = 10^{-3}$ و حل مسئله مین - ماکس افزوده (۵)، نقطه کار آیی دست می‌آید که مقدارتابع هدف اول به ازای آن بهینه است. با در نظر گرفتن $\theta_r^2 > 0$, $q^{12r} = (30, -22/5 + \theta_r^2, 7/5, 7/5)$ جهتداری را برای بهبود مقدار تابع هدف دوم آغاز می‌کنیم. افزایش متوالی مقدار θ_r^2 ، تا زمانی ادامه دارد که نقطه کار آیی که به ازای آن مقدار تابع هدف دوم بهینه می‌باشد، به دست آید.

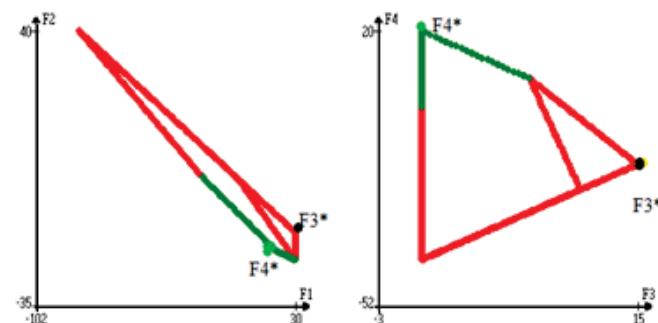


شکل (۱): نقاط نامغلوب بهدستآمده در جدول بازدهی در فضای توابع هدف $(F_r - F_i)$ و $(F_i - F_r)$.



شکل (۲): نقاط نامغلوب بهدستآمده در پایان مرحله (۴).

مرحله ۵: با بررسی همهٔ جهت‌های جستجو، نقاط کارای دیگر مسئله به دست می‌آید. در شکل ۳ تصویر نقاط کارای بهدستآمدهٔ مثال ۱ در فضای توابع هدف نشان داده شده است.



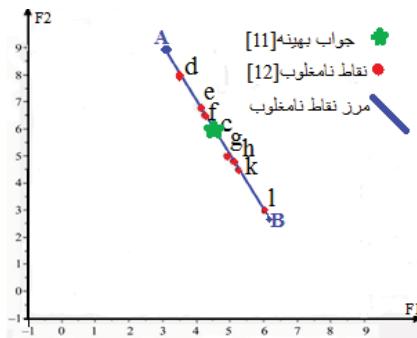
شکل (۳): مرز نقاط نامغلوب مثال ۱ در فضای توابع هدف $(F_r - F_i)$ و $(F_i - F_r)$.

در مثال بعد نتایج الگوریتم ارائه شده با جواب های حاصل از روش های دیگر، مقایسه می گردد.

مثال ۲. مسئله دو سطحی زیر که هر سطح دارای دو تابع هدف می باشد را در نظر بگیرید [۱۲]

$$\begin{aligned} \max_x F_1 &= x_1 + 2x_2 \\ \max_x F_2 &= 3x_1 + x_2 \\ \text{s.t. } x_1 + x_2 &\leq 3 \\ \max_y f_1 &= y_1 + 3y_2 \\ \max_y f_2 &= 2y_1 + y_2 \\ \text{s.t. } -x_1 + y_1 + y_2 &\leq 6 \\ -x_2 + y_1 &\leq 3 \\ x_1 + x_2 + y_2 &\leq 8 \\ x_1, x_2, y_1, y_2 &\geq 0 \end{aligned}$$

با روش ارائه شده در مقاله [۱۱] تنها جواب کارای $(F_1, F_2) = (4/5, 6)$ با بردار معیار $(x_1^*, x_2^*, y_1^*, y_2^*) = (1/5, 1/5, 4/1154, 3/3846)$ به دست آمده است که با نقطه c در شکل ۳ مشخص شده است. با روش ارائه شده در مقاله [۱۲] هفت جواب کارا به دست آمده است که بردارهای معیار متناظر شان را با نقاط d, e, f, g, h, i, k در شکل ۴ نشان داده ایم. با روش ارائه شده در این مقاله تقریبی از مرز نقاط نامغلوب که همان پاره خط AB می باشد را به دست آورده ایم.



شکل (۴): نقاط نامغلوب به دست آمده در مقالات [۱۱] و [۱۲] و مرز نقاط نامغلوب.

۶- برنامه‌ریزی کسری

در برخی از کاربردها، تابع هدف مدل به صورت نسبتی از دو تابع دیگر معرفی می‌شود، مانند بیشینه‌سازی نسبت سود به سرمایه (بازدهی) یا نسبت کود مصرفی به سطح زیر کشت (شاخص پایداری). این نوع مسائل، مسائل برنامه‌ریزی کسری نام دارند. در چهار دهه اخیر، مسائل برنامه‌ریزی کسری به عنوان ابزار مهمی جهت مدل‌سازی مسائل واقعی زندگی، مورد استفاده قرار گرفته‌اند. چارنژ و کوپر برای اولین بار در سال ۱۹۶۲ مسئله برنامه‌ریزی کسری خطی را به مسئله برنامه‌ریزی خطی تبدیل کردند و خواص دقیق و کاملی از مسائل برنامه‌ریزی کسری خطی با ارجاع به مدل برنامه‌ریزی خطی ارائه دادند [۲۰]. اگر بیش از یک تابع هدف کسری خطی برای بهینه‌سازی داشته باشیم، مسئله برنامه‌ریزی چندهدفه کسری خطی حاصل می‌شود که مدل آن به فرم زیر است:

$$\text{Max } Z(x) = [z_i(x)] = \frac{c_i x + \alpha_i}{d_i x + \beta_i} = \frac{N_i(x)}{D_i(x)}, \quad i=1, \dots, k] \quad (6)$$

گپتی و همکارش با بهره‌گیری از چند تغییر متغیر مناسب، مسئله چندهدفه کسری خطی (۶) را به یک مسئله چندهدفه خطی هم‌ارز تبدیل کردند [۲۱]. ما این روش تغییر متغیر را برای مسائل دوستحی خطی با توابع هدف کسری در سطح بالا، توسعه می‌دهیم.

لم ۲ [۲۱]. در مسئله (۶) اگر برای همه نقاط مجموعه Δ ، داشته باشیم $N_i(x) < 0, D_i(x) > 0$:

$$\text{Max } \frac{N_i(x)}{D_i(x)} = \min \frac{-N_i(x)}{D_i(x)} = \text{Max } \frac{D_i(x)}{-N_i(x)}.$$

فرم کلی مسئله دوستحی خطی با توابع هدف کسری در سطح بالا به صورت زیر می‌باشد:

$$\begin{aligned} \max_x & \left\{ F_i(x, y) = \frac{c_i^1 x + d_i^1 y + \alpha_i}{e_i^1 x + f_i^1 y + \beta_i} = \frac{N_i(x, y)}{D_i(x, y)}, \quad i=1, \dots, k_1 \right\} \\ \text{s.t.} & A^1 x \leq b^1 \\ & \max_y \left\{ f_i(y) = c_i^2 x + d_i^2 y, \quad i=1, \dots, k_2 \right\} \\ & \text{s.t.} \quad A^2 x + B^2 y \leq b^2 \\ & x, y \geq 0 \end{aligned} \quad (7)$$

با فرض همواره مثبت بودن مخرج کسر توابع هدف سطح اول، الگوریتم ۳ را برای تبدیل مسئله (۷) به فرم یک مسئله برنامه‌ریزی چندهدفه خطی صحیح-آمیخته پیشنهاد می‌دهیم.

الگوریتم ۳

گام ۱. مطابق گام یک و دو از الگوریتم ۱، در بخش ۲ عمل می‌کنیم.

گام ۲. با فرض

$$I = \{i : \exists (x, y) \in S \mid N_i(x, y) \geq 0\}, I^c = \{i : \forall (x, y) \in S \mid N_i(x, y) < 0\}$$

و استفاده از تغییر متغیرهای

$$\nabla = \left\{ \frac{1}{D_i(x, y)} \geq t ; i \in I, \frac{-1}{N_i(x, y)} \geq t ; i \in I^c \right\}$$

و $x' = tx, y' = ty$ توابع هدف کسری خطی را به توابع هدف خطی تبدیل می‌کنیم، لذا مسئله (۷) با مسئله زیر معادل می‌شود:

$$\begin{aligned} \text{Max} & \left\{ \begin{array}{l} z'_i = tN_i\left(\frac{x'}{t}, \frac{y'}{t}\right), i \in I \\ z'_i = tD_i\left(\frac{x'}{t}, \frac{y'}{t}\right), i \in I^c \end{array} \right\} \\ \text{s.t.} & \quad tD_i\left(\frac{x'}{t}, \frac{y'}{t}\right) \leq 1, i \in I \\ & \quad tN_i\left(\frac{x'}{t}, \frac{y'}{t}\right) \leq 1, i \in I^c \\ & \quad A^1x' \leq tb^1, A^2x' + B^2y' \leq tb^2 \\ & \quad y'(\lambda B^2 - d^2) = 0, \lambda(tb^2 - A^2x' - tB^2) = 0 \\ & \quad \lambda B^2 \geq d^2 \\ & \quad y', x', \lambda \geq 0, t > 0, \lambda \in R^{m_2} \end{aligned} \tag{8}$$

تذکر: بنا به لم ۱ در [۲۰]، برای هر جواب شدنی مسئله (۸)، $t > 0$ می‌باشد؛ بنابراین می‌توان محدودیت $t \geq 0$ را بجای، محدودیت $t > 0$ قرار داد.

گام ۳: مطابق گام سه الگوریتم ۱، در بخش ۲ عمل می‌کنیم.

برای مشخص کردن مجموعه‌های I و I^c ، مقدار بهینه صورت کسر هر تابع هدف مسئله (۶) یعنی $N_i(x, y)$ را، بهنهایی با توجه به فضای شدنی به دست می‌آوریم، اگر مقدار بهینه آن نامنفی باشد آنگاه $i \in I$ و اگر مقدار بهینه آن منفی باشد، $i \in I^c$ می‌باشد.

حال مرز کارای مثال زیر را به روش پیشنهادی به دست می‌آوریم.

مثال ۳. مسئله دوسری خطی کسری دو تابع هدف کسری در سطح بالا و دو تابع هدف خطی در سطح باین می‌باشد را در نظر بگیرید:

$$\begin{aligned}
 \max_x F_1(x, y) &= \frac{2x - y}{x + y + 1} \\
 \max_x F_2(x, y) &= \frac{-x - 2y - 3}{x + 2y + 2} \\
 \text{s.t. } \max_y f_1(x, y) &= -2x + y \\
 \max_y f_2(x, y) &= x + y \\
 \text{s.t. } -x + y \leq 4, \quad x + y \leq 10, \quad x + \frac{1}{2}y \leq 8 \\
 x, y \geq 0
 \end{aligned} \tag{9}$$

مرحله ۱. با انتخاب وزن‌های $w_1 = \frac{2}{3}$ و $w_2 = \frac{1}{3}$ ، برای توابع هدف سطح دوم تابع هدف مجموع وزنی به صورت $\max_y f(y) = y$ به دست می‌آید.

مرحله ۲. شرایط K.K.T متناظر با مسئله مجموع وزنی سطح دوم به صورت محدودیت به قیود مسئله سطح اول اضافه می‌شود.

مرحله ۳. اکنون با استفاده از تغییر متغیرهای $\nabla = \left\{ \frac{1}{x+y+1} \geq t, \frac{-1}{-x-y-3} \geq t \right\}$ و $x' = tx, y' = ty$ مسئله مرحله قبل را به یک مسئله چنددهدله تبدیل می‌کنیم.

مرحله ۴. با تبدیل محدودیتهای غیرخطی مسئله، در مرحله قبلی، به محدودیتهای خطی، مسئله زیر را به دست می‌آوریم:

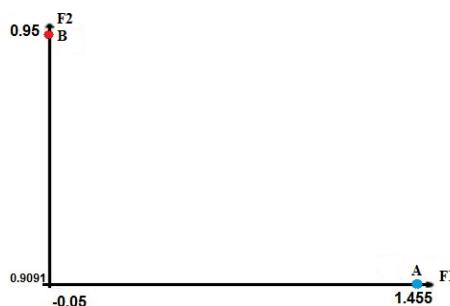
$$\begin{aligned}
 & \max_x F'_1(x', y', t) = 2x' - y' \\
 & \max_x F'_2(x', y', t) = x' + 2y' + 2t \\
 \text{s.t.} \quad & -x' + y' \leq 4t, \quad -x' + y' - 4t + Mu_1 \geq 0 \\
 & x' + y' \leq 10t, \quad x' + y' - 10t + Mu_2 \geq 0 \\
 & x' + \frac{1}{2}y' \leq 8t, \quad \lambda_1 + \lambda_2 + \frac{1}{2}\lambda_3 - Mv_1 \leq 1 \\
 & \lambda_1 + Mu_1 \leq M, \quad \lambda_2 + Mu_2 \leq M \\
 & \lambda_3 + Mu_3 \leq M, \quad y' + Mv_1 \leq M \\
 & x' + y' + t \leq 1, \quad x' + 2y' + 3t \leq 1 \\
 & \lambda_1 + \lambda_2 + \frac{1}{2}\lambda_3 \geq 1 \\
 & x', y', \lambda_1, \lambda_2, \lambda_3 \geq 0, \quad t \geq 0, \quad u_1, u_2, u_3, v_1 \in \{0, 1\}
 \end{aligned} \tag{10}$$

مرحله ۵. جدول بازدهی مسئله (۱۰) را به دست می‌آوریم.

جدول (۳): جدول بازدهی مسئله (۱۰)

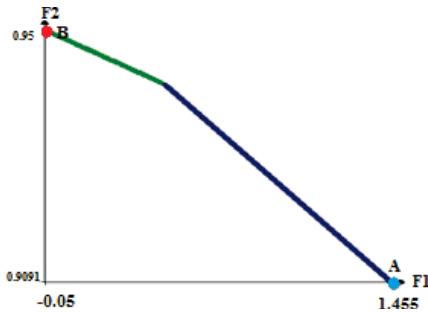
F'_1	F'_2	x'	y'	t	λ_1	λ_2	λ_3	u_1	u_2	u_3	v_1
$1/45$	$0/90$	$0/72$.	$0/090$.	.	۲	۱	۱	۱	۱
-0/05	0/95	0/15	$0/35$	0/05	۱	۱	.

نقاط نامغلوب A و B که تصویر نقاط کارای به دست آمده از جدول بازدهی (۳) هستند، در شکل ۵ در فضای توابع هدف نشان داده شده‌اند.



شکل (۵): نقاط نامغلوب به دست آمده از جدول بازدهی مسئله (۱۰).

مرحله ۶ با در نظر گرفتن $q^1 = (1/\sqrt{45}, 0/\sqrt{90})$ به عنوان اولین نقطه مرجع و در نظر گرفتن $\rho = 10^3$ و حل مسئله مین-ماکس افزوده (۵)، نقطه کارایی به دست می‌آید که تابع هدف اول به ازای آن بهینه است. تصویر این نقطه در فضای توابع هدف نقطه A می‌باشد که در شکل ۵ نشان داده شده است. با در نظر گرفتن $q^{1,2,r} = (1/\sqrt{45}, 0/\sqrt{90} + \theta_r^2)$ به عنوان نقاط مرجع جدید و افزایش متوالی $\theta_r^2 > 0$ ، نقاط کارایی به دست می‌آید که مقدار تابع هدف دوم آن‌ها در حال افزایش است.



شکل (۶): مرز نقاط نامغلوب مسئله (۱۰).

هنگامی که به نقطه مرجع $q^{1,2,358} = (1/\sqrt{45}, 2/\sqrt{5545})$ می‌رسیم تابع هدف دوم به مقدار بهینه‌اش می‌رسد. لذا محاسبه نقاط کارا به پایان رسیده است. مرز نقاط نامغلوب در شکل ۶ نشان داده شده است. متناظر با هر جواب کارای مسئله (۱۰)، با تغییر متغیرهای $x' = \frac{x}{t}$, $y' = \frac{y}{t}$.

نتیجه‌گیری

در این مقاله برای محاسبه مرز کارای مسائل دوسری خطا چنددهده و مسائل دوسری خطی با توابع هدف کسری در سطح بالا از رویکرد برنامه‌ریزی چنددهده صحیح-آمیخته استفاده کردی‌ایم. در مسائل چنددهده مجموعه نقاط کارا مجموعه‌ای نامتناهی است که با روش پیشنهادی و استفاده از نرم‌افزار (MOMILP)، کل مرز نقاط کارا به دست می‌آید. به علت نامحدب بودن فضای جواب مسئله چنددهده صحیح-آمیخته، برای به دست آوردن نقاط کارای آن از روش نقطه مرجع استفاده شده زیرا این کارایی را دارد که در مسائل نامحدب تمام نقاط کارا اعم از نقاط کارای پشتیبان شده و پشتیبان نشده را به دست آورد.

مراجع

- [1] Alves, M.J., Dempe, S. and Júdice, J.J. (2012). Computing the Pareto frontier of a bi-objective bi-level linear problem using a multi-objective mixed-integer programming algorithm. *Optimization*, **61**, 335-358.
- [2] Dempe, S. (2002). Foundations of bi-level programming. Non-convex optimization and its applications, Dordrecht, Kluwer.
- [3] Candler, W., and Norton, R. (1977). Multi-level programming and development policy, Washington, D.C, The World Bank.
- [4] Candler, W., and Townsley, R. (1982). A linear two-level programming problem. *Computers and Operations Research*, **9**, 59-76.
- [5] Bialas, W.F. and Karwan, M.H. (1984). Two-level linear programming. *Management science*, **30**, 1004-1020.
- [6] Edmunds, T. A., and Bard, J. F. (1991). Algorithms for nonlinear bi-level mathematical programs. Systems, Man and Cybernetics, *IEEE Transactions on Systems*, **21**, 83-89.
- [7] Lai, Y.J. (1996). Hierarchical optimization: a satisfactory solution. *Fuzzy Sets and Systems*, **77**, 321-335.
- [8] Calvete, H.I. and Galé, C. (2011). On linear bi-level problems with multiple objectives at the lower level. *Omega*, **39**, 33-40.
- [9] Shi, X., and Xia, H. (1997). Interactive bi-level multi-objective decision-making. *Journal of the operational research society*, **48**, 943-949.
- [10] Abo-Sinna, M. A. and Baky, I.A. (2007). Interactive balance space approach for solving multi-level multi-objective programming problems. *Information Sciences*, **177**, 3397-3410.
- [11] Farahi, M. H. (2010). A new approach to solve multi-objective linear bi-level programming problems. *Journal of Mathematics and Computer Sciences*, **1**, 313-320.
- [12] Pieume, C.O., Marcotte, P., Fotso, L.P. and Siarry, P. (2011). Solving bi-level linear multi-objective programming problems. *American Journal of Operations Research*, **1**, 214-219.
- [13] Lachhwani, K. and Poonia, M.P. (2012). Mathematical solution of multilevel fractional programming problem with fuzzy goal

- programming approach. *Journal of Industrial Engineering International*, **8**, 1-11.
- [14] Alves, M.J. and Climaco, J. (2004). A note on a decision support system for multi-objective integer and mixed-integer programming problems. *European Journal of Operational Research*, **155**, 258-265.
- [15] Mersha, A. G. and Dempe, S. (2006). Linear bi-level programming with upper level constraints depending on the lower level solution. *Applied Mathematics and Computation*, **180**, 247-254.
- [16] Ehrgott, M. (2006). *Multi-criteria optimization*. Berlin, Springer.
- [17] Alves, M.J. and Climaco, J. (2000). An interactive reference point approach for multi-objective mixed-integer programming using branch-and-bound. *European Journal of Operational Research*, **124**, 478-494.
- [18] Bard, J. F. (1999). *Practical Bi-level Optimization: Algorithms and Applications*, Berlin, Springer.
- [19] Wierzbicki, A.P. (1980). The use of reference objectives in multi-objective optimization. In Multiple criteria decision making theory and application (pp. 468-486). Springer Berlin Heidelberg.
- [20] Charnes, A. and Cooper, W. W. (1962). Programming with linear fractional functional. *Naval Research logistics quarterly*, **9**, 181-186.
- [21] Chakraborty, M. and Gupta, S. (2002). Fuzzy mathematical programming for multi objective linear fractional programming problem. *Fuzzy sets and systems*, **125**, 335-342.

Computing the Pareto Frontier of a Linear Multi-objective Bi-level Model

Abbas Mehrabani and Habibe Sadeghi

Department of Mathematics, Shahid Chamran University of Ahvaz, Ahvaz, Iran

Abstract

Bi-level programming is a model for hierarchical optimization problems in which there are two decision makers with different objective functions, variables and constraints. Alves et. Al. [1], proposed a method for computing the Pareto frontier of bi-level linear problem with bi-objective at the upper level and a single objective function at the lower level. In this paper, we extend their method for the situation in which there exists more than two objective functions at both levels, and then by using a suitable exchange variable, we propose a new method for computing the Pareto frontier of bi-level linear problem with fractional multi-objective at the upper level. Finally, we will show the efficiency of the proposed approaches by solving a few numerical examples and comparing the results with other methods.

Keywords: Bi-level programming, Multi-objective programming, Pareto frontier, Mixed- integer programming, Fractional programming.

Mathematics Subject Classification (2010): 91A65, 90C29.

