

مکان‌یابی هاب سلسله‌مراتبی چند روش حمل و نقلی و چند کالایی در فضای غیرقطعی

مهدی شاهین^۱، محمد سعید جبل عاملی^۲، آرمین جبارزاده^۳

چکیده: هدف این مقاله، مدل‌سازی و حل مسئله مکان‌یابی هاب سلسله‌مراتبی تک‌تخصیصی چند کالایی با در نظر گرفتن عدم قطعیت‌های موجود و ملاحظات کیفیت خدمت‌دهی است. شبکه هاب سلسله‌مراتبی طراحی شده، سه سطحی است که سطح بالا از شبکه کامل هاب‌های مرکزی تشکیل شده است و سطح دوم و سوم به ترتیب، شبکه‌های ستاره‌ای مربوط به هاب‌های غیرمرکزی با هاب‌های مرکزی و مراکز تقاضا به هاب‌ها (مرکزی و غیرمرکزی) هستند. در مدل پیشنهادی، با توجه بهتابع هدف کمینه‌کردن مجموع هزینه حمل و نقل در شبکه، هزینه دیرکرد و هزینه فعال‌سازی مسیر برای خطوط هوایی غیرفعال، درخصوص مکان هاب‌ها، نحوه تخصیص گره‌های غیرهاب به هاب‌ها و نوع وسایل نقلیه لازم در هر مسیر، تصمیم‌پذیری گرفته شده است. برای ارزیابی مدل ارائه شده، از مجموعه داده جمع‌آوری شده در ایران استفاده شده است. رفتار مدل با تغییرات پارامترها، آنالیز و تحلیل حساسیت شده و نتایج مدیریتی به دست آمده است.

واژه‌های کلیدی: برنامه‌ریزی ریاضی، سلسله‌مراتبی، عدم قطعیت، مکان‌یابی هاب، منطقه فازی.

۱. کارشناسی ارشد مهندسی صنایع، دانشگاه علم و صنعت ایران، تهران، ایران

۲. استاد گروه مهندسی صنایع دانشکده مهندسی صنایع، دانشگاه علم و صنعت ایران، تهران، ایران

۳. استادیار گروه مهندسی سیستم دانشکده مهندسی صنایع، دانشگاه علم و صنعت ایران، تهران، ایران

تاریخ دریافت مقاله: ۱۳۹۵/۰۴/۲۸

تاریخ پذیرش نهایی مقاله: ۱۳۹۵/۰۸/۱۹

نویسنده مسئول مقاله: مهدی شاهین

E-mail: Mahdi_Shahin@ind.iust.ac.ir

مقدمه

مسئله مکان‌یابی هاب عبارت است از مکان‌یابی نقاط تراابری غیرمستقیم در یک شبکه توزیع و تخصیص نقاط مبدأ و مقصد به هاب‌ها. کالاها و محصولات از نقاط مبدأ به وسیله هاب‌ها (کوچک، متوسط و بزرگ) جمع‌آوری شده، جابه‌جایی میان هاب‌های مد نظر صورت می‌گیرد و در نهایت عمل توزیع محصولات توسط کوچک‌ترین هاب با جمع‌آوری جریان‌هایی که دارای مقاصد یکسان هستند، به سوی مقاصد انجام می‌شود. با توجه به نوع درخواست مشتری، تعداد هاب‌هایی که کالا و محصولات از آنها عبور می‌کنند تا از مبدأ به مقصد مد نظر برسند، بسته به نوع مسئله، متفاوت است.

تخصیص هاب‌ها به دو صورت تکی و چندگانه است؛ در تخصیص چندگانه، جریان‌های ورودی و خروجی به یک نقطه می‌توانند از چند هاب مختلف تأمین شوند. اساسی‌ترین مسئله در سیستم‌های حمل و نقل، لجستیک و شبکه‌های ارتباطی، ارسال جریان از نقاط مبدأ به مقصد است. مسئله طراحی شبکه هاب هنگامی نیاز است که مقداری جریان بین نقاط مبدأ و مقصد ارسال شود، اما برقراری ارتباط مستقیم به همه نقاط موجود ناممکن یا پرهزینه باشد.

طی دو دهه اخیر مسائل طراحی شبکه‌های هابی و غیرهایی در بسیاری از زمینه‌ها، مانند حمل و نقل، ارتباطات مخابراتی، شبکه‌های کامپیوتری، خدمات پستی، ترانزیت کالا و مدیریت زنجیره تأمین، کاربرد روزافزونی داشته است. مسائل مکان‌یابی سلسله‌مراتبی تسهیلات، یکی از انواع مکان‌یابی تسهیلات است. برخی از کاربردهای مسئله مکان‌یابی سلسله‌مراتبی تسهیلات، در مدیریت پسماند و ضایعات، توزیع محصول، ارتباطات مخابراتی، حوزه سلامت، خدمات پزشکی اورژانسی و غیره است. شبکه‌های هاب در طراحی شبکه دو فایده عمده دارند:

۱. تعداد ارتباطات در این نوع شبکه‌ها نسبت به یک شبکه کامل که ارتباط مستقیم بین گره‌ها مجاز است، بسیار بسیار کمتر می‌شود.

۲. از آنجا که در جریان بین هاب‌ها یک ضریب تخفیف (ممولاً با α نشان داده می‌شود) وجود دارد، شبکه‌های هاب در بسیاری از کاربردها اقتصادی‌ترند.

در دنیای واقعی، پارامترهای مسئله عمدتاً غیرقطعی و نامعین هستند که باید در رویکرد حل مسئله در نظر گرفته شوند. بررسی مسائل هاب در فضای غیرقطعی، یکی از پرکاربردترین مسائل در حوزه مکان‌یابی است و اهمیت زیادی دارد. برای مثال، یک شبکه حمل و نقل هوایی را در نظر بگیرید که چندین فرودگاه و هوایپیما دارد و هر فرودگاه نیز شامل چندین باند فرود می‌شود. این مسئله، یک مسئله از نوع هاب در فضای غیرقطعی است و برای مکان‌یابی بهینه، به حل

مسئله هاب در فضای غیرقطعی نیاز دارد؛ چون تعداد مسافران و همچنین هوایپامهایی که به یک فرودگاه مراجعه می‌کنند، احتمالی بوده و مشخص نیست.

پيشينهٔ پژوهش

نخستین مطالعه در زمينهٔ مکان‌یابی در شبکه که دارای مفاهيم مشابه و نزديك به مسئله مکان‌یابي هاب بود، توسط حکيمی (۱۹۶۴) صورت گرفت. سپس توح و هيگينز (۱۹۸۵) به بررسی کاربرد شبکه‌های هاب در خطوط هوایي و هوایپامي پرداختند. نخستین مقالات در اين زمينه را اکلى (۱۹۸۶) ارائه کرد و در آنها به معرفی تعدادي مدل رياضي و روش حل آنها پرداخت. سپس محققان و پژوهشگران زيادي به اين موضوع علاقمند شدند که نتيجهٔ آن حجم عظيمی از تحقيقات و مقالات علمي بود.

ارموليف و لئوناردي (۱۹۸۲) برای نخستين بار به بررسی مسائل مکان‌یابي در فضای عدم قطعیت پرداختند. لووكس (۱۹۸۶) مروری بر مدل‌های غیرقطعی در مسائل مکان‌یابي انجام داد که در همه آنها مکان‌یابي تسهيلات گام نخست تصميم‌گيري و الگوي توزيع گام دوم در نظر گرفته شده است. در حال حاضر، تعداد مطالعاتی که به بررسی مسائل مکان‌یابي شبکه هاب در حالت غیرقطعی پرداخته باشند، بسيار ناچيز است. از آنجا که در دنياي واقعي با مقوله عدم قطعیت مواجه‌ایم، اين حوزه به توجه بيشتری نياز دارد.

آلومور، يامان و کارا (۲۰۱۲) برای نخستين بار مدل چندلایه‌ای با سطح برنامه‌ريزي عملياتي به صورت تک دوره‌اي و تک هدفه را در فضایي گستته با در نظر گرفتن مسئله پوشش ارائه کردند. مدل مطرح شده شامل چهار لایه، از جمله سی گره تقاضا در سطح صفر، هفت هاب غيرمرکزی در سطح يك، سه هاب غيرمرکزی ميانه در سطح دو و در نهايتي يك هاب مرکزی در سطح يك بود. محدوديت بودجه همراه با ظرفيت محدود برای تسهيلات در نظر گرفته شده و زمان قطعی تحويل در شبکه هوایي ترکيه در ۸۱ شهر آن پياده‌سازی شده است. يكى از ايرادهایی که مدل اين پژوهش دارد، آن است که در تابع هدف، فاصله و زمان حداقل شده‌اند، ولی هزينه‌های ديرکرد و رسک‌های محيطی در نظر گرفته نشده‌اند.

داوري و زرندي (۲۰۱۲) به بررسی مسئله مکان‌یابي هاب در حالت سلسله‌مراتبی با تقاضاي غيرقطعي و فاري در حالت تک محصولي با تخصيص تکي در سه سطح سلسله‌مراتب پرداختند. ساختار مدل برگرفته از تحقيق يامان (۲۰۰۹) است و چهار هاب غيرمرکزی و چهار هاب مرکزی با ۶ گره تقاضا را دربردارد. در اين پروژه فرض شده است که تقاضاها به طور دقیق مشخص نیستند و با استفاده از متغیرهای فازی تخمین زده می‌شوند.

یامان و آلومور (۲۰۱۲) به بررسی مسائل مکانیابی هاب در سه سطح با اتصال شبکه ستاره‌مانند پرداختند. شبکه ستاره‌ای شبکه‌ای است در آن p هاب انتخاب شده و با اتصال مستقیم به شبکه مرکزی مرتبط می‌شود و گره غیرهاب را به یک هاب متصل می‌کند. شبکه متصل کننده گره‌های هاب به یکدیگر شبکه اصلی و شبکه متصل کننده گره‌های مصرف‌کننده، شبکه دسترسی نامیده می‌شود. در این پژوهش دو حالت در نظر گرفته شده است؛ حالت اول، مسئله ایجاد p هاب مرکزی با شبکه‌ای ستاره‌مانند در جهت حداقل کردن طول بلندترین مسیر است و در حالت دوم، ایجاد شبکه ستاره p هاب میانی است که حداقل کردن هزینه مسیریابی هدف آن در نظر گرفته شده است.

آید (۲۰۱۳) مدلی با سطح عملیاتی تک‌هدفه تک‌دوره‌ای را در فضایی گسسته در دو سطح سلسله‌مراتب در حالتی که مکان گره‌ها از قبل مشخص بوده و پارامترهای مسئله نیز حالت قطعی داشتند، ارائه کرده است. در این مدل مانند سایر مدل‌ها، هزینه‌های ثابت و هزینه‌های حمل و نقل حداقل شده‌اند. اگر سایر هزینه‌های موجود در سیستم‌ها به این مدل اضافه شود، این مدل به خوبی قابل توسعه خواهد بود.

صبوری، غفاری‌نسب، بروزین‌پور و جبل‌عاملی (۲۰۱۳) شبکه‌های سلسله‌مراتبی سه‌لایه‌ای را با شبکه‌های قابل دسترسی و شبکه مرکزی به هم مرتبط در نظر گرفتند. ارشدی خمسه و دوست‌محمدی (۲۰۱۴) مدل سه لایه‌ای را با سطح برنامه‌ریزی راهبردی و عملیاتی به صورت تک‌دوره‌ای و تک‌هدفه و تک‌محصولی در فضایی گسسته با در نظر گرفتن ظرفیت تسهیلات یکسان و تعداد تسهیلات معین ارائه کردند. همچنین مدل را در حالت قطعی مورد بررسی قرار دادند.

شهانقی و همکارانش یک مدل سه‌لایه‌ای را با سطح برنامه‌ریزی عملیاتی به صورت تک‌دوره‌ای و تک‌هدفه و تک‌محصولی در فضایی گسسته و قطعی با در نظر گرفتن ظرفیت تسهیلات یکسان و تعداد تسهیلات معین ارائه کردند (شهانقی، یاوری و حمیدی، ۲۰۱۵).

با مرور مقالات مربوط به هاب سلسله‌مراتبی و عدم قطعیت، به خلاهای موجود در این زمینه پی برده شد. بنابراین از آنجا که در دنیای واقعی با عدم قطعیت روبرو هستیم، این مقوله به توجه بیشتری نیاز دارد. در دنیای واقعی، اغلب پارامترها مانند هزینه، تقاضا، فاصله و زمان به دلیل شرایط محیطی و سیاست‌های مختلف دارای عدم قطعیت هستند که باید در رویکرد حل مسئله در نظر گرفته شوند. برای مثال، اگر زمان حمل و نقل مسیر تغییر کند، موجب تأخیر در تحویل کالا و در نتیجه نارضایتی مشتری و هزینه فروش از دست رفته و ... می‌شود. به‌طور کلی سه نوع تکنیک برای مدل‌سازی داده‌های غیرقطعی وجود دارد.

الف) برنامه‌ریزی احتمالی^۱: زمانی که توزیع احتمال داده‌ها در دسترس و داده‌ها کافی باشد، استفاده می‌شود.

ب) بهینه‌سازی استوار^۲: زمانی که توزیع احتمال داده‌ها در دسترس نباشد و داده‌های کافی نیز موجود نباشد، استفاده می‌شود.

ج) برنامه‌ریزی فازی^۳: در وضعیتی که داده‌ها ماهیت کیفی و مبهم یا نادرست داشته باشند و داده‌های تاریخی موجود نباشد، از این روش استفاده می‌شود. داده‌ها نیز زیر نظر کارشناسان استخراج می‌شود.

با توجه به نداشتن داده‌های کافی برای زمان مسیر، این پارامتر به عوامل مختلفی مانند آب و هوا، شرایط ترافیکی، شرایط فیزیکی راه، حجم تقاضا و... وابسته است. همچنین بعضی اطلاعات ممکن است نادرست یا مبهم باشند، برای مقابله با چنین مسئله‌ای و برای واقعی‌تر کردن مسئله، پارامتر زمان مسیر به صورت فازی در نظر گرفته شده است.

در این مقاله مدل‌سازی جدیدی ارائه شده است که بتواند مقدار تأخیر و زمان مسیر را برای هر مبدأ و مقصد محاسبه کند؛ موضوعی که بدلیل مدل‌سازی پیچیده آن، یکی از خلاهای تحقیقاتی به حساب می‌آمد. به طور خلاصه نوآوری‌های این تحقیق عبارت‌اند از:

۱. ارائه یک مدل برنامه‌ریزی ریاضی جدید برای مکان‌یابی و تخصیص در هاب

سلسله‌مراتبی؛

۲. بازارهای بودن زمان تحويل کالا؛

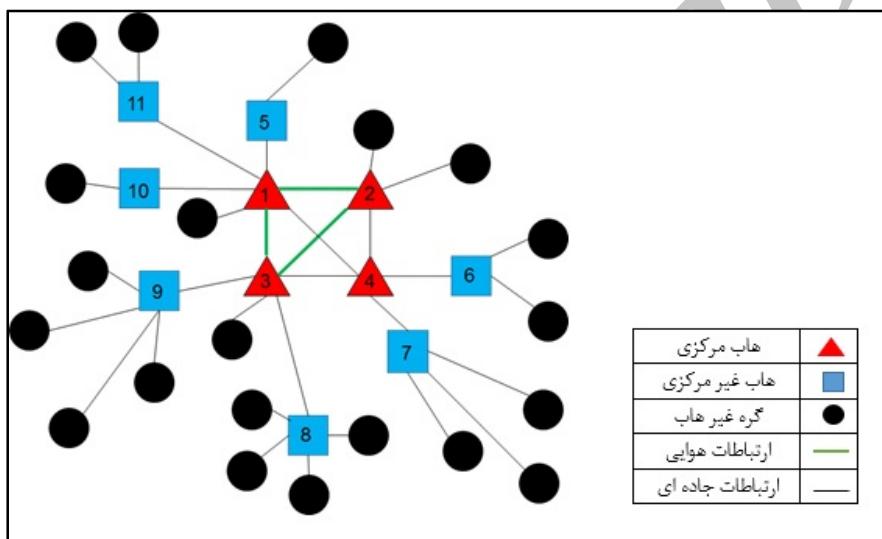
۳. طراحی شبکه حمل و نقل هاب سلسله‌مراتبی چند روش حمل و نقلی چند کالایی با توجه به ملاحظات کیفیت خدمات رسانی در شرایط عدم قطعیت.

تعريف مسئله

شبکه هاب سلسله‌مراتبی طراحی شده سه سطحی است که سطح بالا از شبکه کامل هاب‌های مرکزی تشکیل شده است و سطح دوم و سوم به ترتیب مشتمل از شبکه‌های ستاره‌ای مربوط به هاب‌های غیرمرکزی با هاب‌های مرکزی و مراکز تقاضا به هاب‌ها (مرکزی و غیرمرکزی) است؛ یعنی برای انتقال کالا از مبدأ به مقصد، از مسیرهای «مبدأ به هاب غیرمرکزی»، «هاب غیرمرکزی به هاب مرکزی»، «هاب مرکزی مربوط به مبدأ به هاب مرکزی مربوط به مقصد»، «هاب مرکزی به هاب غیرمرکزی متصل به مقصد» و «هاب غیرمرکزی مربوط به مقصد به

-
1. Stochastic Programming
 2. Robust optimization
 3. Fuzzy programming

مقدس» استفاده می‌شود. همچنین هریک از این مسیرها ممکن است حذف شوند. برای مثال برای انتقال کالا از مرند به جلفا، انتقال کالا ممکن است فقط از هاب غیرمرکزی تبریز انجام شود و نیازی به استفاده از هاب مرکزی نباشد. در شکل ۱ ساختار شبکه طراحی شده نمایش داده شده است. در این مدل، استفاده همزمان از هر دو روش حمل و نقل جاده‌ای و هوایی بین هاب‌های مرکزی امکان‌پذیر است، مثلاً می‌توان برای کالای ضروری از خطوط هوایی و برای کالای غیرضروری از خطوط جاده‌ای استفاده کرد. استفاده از روش هوایی برای یک مسیر، مستلزم منطقی بودن ارتباط هوایی در آن مسیر و وجود فرودگاه در ابتدا و انتهای مسیر است.



شکل ۱. شبکه هاب سلسله‌مراتبی طراحی شده

سؤالاتی که در این مقاله به آنها پاسخ داده می‌شود، عبارت‌اند از:

۱. عدم قطعیت در دنیای واقعی و تغییرات پارامترها چه تأثیری بر طراحی شبکه دارد؟
۲. برای رسیدن به خدمت‌دهی مطلوب در شبکه هاب از چه نوع وسایل حمل و نقل استفاده شود؟
۳. حفظ کیفیت سطح خدمت‌دهی به مشتری چه تأثیری در طراحی شبکه و مکان‌یابی هاب‌ها و تخصیص گره‌های غیرهاب به هاب‌ها دارد؟

اهداف مقاله به صورت زیر است:

۱. بررسی تأثیر عدم قطعیت موجود در دنیای واقعی در طراحی شبکه هاب سلسله‌مراتبی؛

۲. ارائه یک مدل برنامه‌ریزی ریاضی جدید برای مسئله هاب سلسله‌مراتبی؛
۳. تعیین مکان هاب‌ها و تخصیص غیرهاب‌ها به هاب‌ها و تعیین نوع وسایل نقلیه لازم در شبکه؛
۴. طراحی شبکه هاب با توجه به تابع هدف کمینه کردن مجموع هزینه حمل و نقل در شبکه، هزینه دیرکرد و هزینه فعال‌سازی مسیر برای خطوط هوایی غیرفعال؛
۵. بررسی کاربرد شبکه هاب سلسله‌مراتبی با ارائه مطالعه موردی؛
۶. تعیین تأثیر کیفیت سطح خدمت‌دهی برای مشتری روی طراحی شبکه؛

مفروضات مسئله

۱. ظرفیت گره‌های هاب نامحدود است.
۲. هزینه نصب تسهیلات هاب در نظر گرفته نشده است.
۳. نحوه تخصیص گره‌های هاب به گره‌های غیرهاب به صورت تخصیص تکی است.
۴. فضای جواب به صورت شبکه (جستجوی جواب روی گره‌های شبکه) است.
۵. امکان ارتباط مستقیم بین دو گره غیرهاب وجود ندارد.
۶. دو نوع روش حمل و نقل جاده‌ای و هوایی و کامیون‌های با ظرفیت مختلف در نظر گرفته شده است.
۷. ارتباط مراکز تقاضا با هاب‌ها، هاب‌های غیرمرکزی با مرکزی جاده‌ای فرض شده است.
۸. زمان سفر به صورت عدد فازی مثلثی فرض شده است.
۹. شبکه بین هاب‌های مرکزی به صورت شبکه کامل فرض شده است.
۱۰. ارتباط هاب‌های مرکزی با یکدیگر از طریق هوایی و زمینی امکان‌پذیر است.
۱۱. مسئله مد نظر چندکالایی است و هر کالا اهمیت متفاوتی دارد. پناهگاه زمان تحويل و هزینه تأخیر برای کالاها یکسان نیست. همچنین زمان تحويل به صورت بازه‌ای در نظر گرفته شده است.
۱۲. دو نوع ضریب تخفیف هزینه‌ای و زمانی بین هاب‌ها وجود دارد. ناگفته نماند که ضریب تخفیف بین هاب‌های مرکزی با یکدیگر با ضریب تخفیف مربوط به بین هاب‌های غیرمرکزی و مرکزی، متفاوت فرض شده است (طبیعی است که تجمعی جریان بین هاب‌های مرکزی بیشتر صورت می‌گیرد).
۱۳. زمان تخلیه و بارگیری برای روش حمل و نقل هوایی بین هاب‌های مرکزی در نظر گرفته شده است.

مدل ریاضی

در این بخش، مدل برنامه‌ریزی ریاضی جدید برای مسئله مکان‌یابی هاب چند روشی حمل و نقل فازی تک‌هدفه چند محصولی ارائه شده و در ادامه دی‌فازی شده است. اندیس‌ها، پارامترها و متغیرهای مسئله به صورت زیر است:

واحد پارامترها

واحد هزینه حمل و نقل: میلیون تومان	واحد تقاضا: هزار تن
واحد مسافت: کیلومتر	واحد حجم: مترمکعب
	واحد زمان: ساعت

مجموعه‌ها

I: مجموعه گره‌ها (شهرها): شهرهای ایران بر اساس جمعیت مرتب می‌شوند. برای مثال وقتی می‌گوییم برای ۱۶ شهر بررسی می‌کنیم، منظور ۱۶ شهر پرجمعیت ایران است.

$I \subseteq H$: مجموعه گره‌های بالقوه هاب؛ طبق آنچه یامان (۲۰۰۹) در پژوهش خود انجام داده است، در این پژوهش نیز شهرهایی که از نظر باربری و حمل کالا فعال‌اند و شرکت باربری هاب دارند، مجموعه H' در نظر می‌گیریم و اشتراک این مجموعه را با مجموعه I، مجموعه H می‌نامیم.

$C \subseteq H$: مجموعه گره‌های بالقوه هاب مرکزی؛ تعدادی از شهرهای مجموعه H' که بیشترین جمعیت را دارند (برای مثال ۱۰ شهر) مجموعه C' فرض می‌کنیم و اشتراک این مجموعه را با مجموعه I، مجموعه C می‌نامیم.

Q : مجموعه وسایل نقلیه (B_1 , B_2 و A) به ترتیب هوایی، جاده‌ای با کامیون عادی ۱۰ تنی و کامیون پیشرفته ۱۵ تنی را نشان می‌دهد).

P: محصولات (ضروری و نیمه ضروری و غیرضروری به ترتیب اهمیت با اعداد ۱، ۲ و ۳ نشان داده می‌شوند). ضروری بودن این کالا از نظر زمانی ممکن است به دلایل فاسد شدن کالا یا هر دلیلی که مشتری برای ارسال آن عجله دارد (مثلاً کالاهایی مانند دارو و ...)، باشد.

پارامترها

w_{im}^p : مقدار تقاضا بین دو گره مبدأ و مقصد $i \in I$ و $m \in P$ برای کالای $p \in P$ ؛

d_{ij} : فاصله جاده‌ای دو گره $I \in j$, i , بر حسب کیلومتر (برای سادگی ماتریس مسافت متقاضان فرض شده است).

d_{ij}^l : فاصله مستقیم (هوایی) دو گره $I, j \in l$, بر حسب کیلومتر؛

h^q : هزینه مسیر برای واحد مسافت (کیلومتر) با وسیله حمل و نقل؛

h^{qp} : هزینه مسیر واحد مسافت (کیلومتر) برای واحد تقاضای کالای p با وسیله حمل و نقل؛

vO^q : حجم وسیله نقلیه q بر حسب واحد حجم؛

vO^p : حجم اشغالی کالای p بر حسب واحد حجم؛

π_p : هزینه (جریمه) دیرکرد واحد کالای $1, 2$ و 3 برای واحد زمان (ساعت). برای هر ساعت دیرکرد واحد کالای $1, 2$ و 3 (بر حسب هزار تن) به ترتیب 10 و 5 و 2 واحد پولی (میلیون تومان) در نظر گرفته شده است (این جریمه برای متعدد کردن شرکت به خدمات رسانی بهتر، به ویژه در خصوص کالاهای ضروری، به منظور پایدار ماندن در فضای رقابتی و رضایت مشتری اعمال شده است و فقط به معنای خراب شدن یا فاسد شدن کالا نیست).

T_1^p و T_2^p : آرمان سطح اول و دوم برای زمان تحویل کالای p (به هیچ وجه نباید از T_2^p بیشتر شود و اگر بیشتر از شد، باید جریمه‌ای معادل π_p در هر واحد زمانی دیرکرد برای کالای p در نظر گرفت).

α_H : ضریب تخفیف هزینه‌ای ارتباط هاب‌های غیر مرکزی با مرکزی؛

α_{C_1} : ضریب تخفیف هزینه‌ای ارتباط هوایی بین هاب‌های مرکزی؛

α_{C_2} : ضریب تخفیف هزینه‌ای ارتباط جاده‌ای بین هاب‌های مرکزی؛

α'_H : ضریب تخفیف زمانی ارتباط هاب‌های غیر مرکزی با مرکزی؛

α'_{C_1} : ضریب تخفیف زمانی ارتباط هوایی بین هاب‌های مرکزی؛

α'_{C_2} : ضریب تخفیف زمانی ارتباط جاده‌ای بین هاب‌های مرکزی؛

p_1 : تعداد هاب‌های غیر مرکزی؛

p_0 : تعداد هاب‌های مرکزی

q : تعداد هاب‌ها؛

a_h : اگر در هر دو گره هاب مرکزی C و $l, v \in l, v \neq l$ فرودگاه داشته باشیم و ارتباط هوایی بین این دو گره معقول باشد، مقدار آن ۱ است.

F_h : هزینه مدیریت مسیر بین C و $l, v \in l, v \neq l$ اگر ارتباط هوایی فعال شود. طبق اطلاعات به دست آمده، برخی شهرها فرودگاه غیرفعال دارند؛ بنابراین برای فرودگاه‌هایی که غیرفعال هستند این هزینه را می‌توان در نظر گرفت.

\tilde{t}_{ij}^q : زمان انتقال بین دو گره $i \in I$ و $j \in J$ با وسیله نقلیه $q \in Q$. بهدلیل ناتوانی در تخمین دقیق زمان، این پارامتر به صورت فازی مثلثی در نظر گرفته می‌شود.
 v^q : سرعت وسیله نقلیه $q \in Q$. سرعت 80 کیلومتر و 800 کیلومتر بر ساعت برای کامیون و هواپیما. اگر فاصله جاده‌ای (d_{ij}) یا هوایی (d'_{ij}) بین دو گره j و i را داشته باشیم و سرعت وسائل نقلیه برای سفر بین این دو گره (i, j) نیز داده شده باشد، فرض می‌کنیم:

$$\tilde{t}_{ij,2}^A = \frac{d'_{ij}}{v^A} \text{ و } \tilde{t}_{ij,2}^{B_1} = \frac{d_{ij}}{v^{B_1}} \text{ و } \tilde{t}_{ij,3}^q = 0.9 \tilde{t}_{ij,2}^q \text{ و } \tilde{t}_{ij,2}^q = 1.1 \tilde{t}_{ij,2}^q.$$

l_1, l_2, l_3 : مجموع زمان تخلیه و بارگیری و مرتب‌سازی در بین هاب‌های مرکزی جاده‌ای (l_3)، بین هاب غیرمرکزی و مرکزی (l_2)، بین هاب‌های مرکزی هوایی (l_1) (تعییریافتن از روش جاده‌ای به هوایی از نظر بارگیری و تخلیه و... زمان بر است برای همین فقط l_1 را برای محاسبه زمان در نظر می‌گیریم).

این زمان فقط برای هواپیما در نظر گرفته می‌شود و حدود 45 تا 60 دقیقه است که ما 1 ساعت فرض می‌کنیم؛ بنابراین $l_1 = 1$ ساعت. همچنین $l_2 = 0.8$ و $l_3 = 0.5$ ساعت.

این مطالعه برای شبکه حمل و نقل کشور و برای کلیه کالاهای انجام شده است. ناگفته نماند که داده‌ها و پارامترها از طریق مراجعه حضوری به سازمان حمل و نقل جاده‌ای و منابع الکترونیکی به دست آمده است. همچنین سعی شده است طبق اطلاعات موجود، تا حد امکان نسبت محصولات ضروری و غیرضروری و نیمه ضروری درست در نظر گرفته شود.

متغیرهای تصمیم

Z_{ijl} : اگر گره $i \in I$ به هاب $j \in H$ و هاب $l \in C$ تخصیص یابد، عدد 1 در نظر گرفته می‌شود و در غیر این صورت صفر است (نکته شایان توجه اینکه امکان دارد Z_{ijl} برابر با 1 شود، اما لزومی ندارد H جتنماً هاب غیرمرکزی باشد، ممکن است هاب مرکزی باشد). همچنین 1 است که $l \in C$ هاب مرکزی شود و $Z_{jjl} = 1$ نیز هنگامی برابر با 1 است که هاب $j \in H$ به هاب مرکزی $l \in C$ تخصیص یابد. اگر $\sum_{l \in C} Z_{jjl} = 1, \forall j \neq l$

H آن وقت گره $j \in H$ هاب غیرمرکزی است؛

\tilde{dt}_{im}^p : زمان طی شده برای انتقال کالای P بین دو گره $i \in I$ و $m \in I$ ؛

dl_{im}^p : تأخیر در زمان انتقال کالای P بین دو گره $i \in I$ و $m \in I$ از مقدار T_1^p

f_{kl}^{iqp} : مقدار جریان عبوری از $i \in I$ به عنوان مبدأ برای کالای P به سمت مقصد از طریق هاب‌های مرکزی متمایز $C, k \in K, l \in C$ به طوری که بین هاب‌های مرکزی از وسیله حمل و نقل $q \in Q$ استفاده می‌کند؛

g_{jl}^{ip} : مقدار جریان انتقالی از $i \in I$ به عنوان مبدأ یا مقصد بین هاب $H \in j$ و هاب مرکزی $p \in P$ برای کالای $l \in C$

اگر دو هاب مرکزی $l, v \in C$ و $l \neq v$ برای انتقال جریان از طریق هوایی استفاده کنند برابر با ۱ و در غیر این صورت صفر است؛

اگر دو هاب مرکزی $l, v \in C$ و $l \neq v$ برای انتقال جریان کالای $p \in P$ از طریق هوایی استفاده کنند برابر با ۱ و در غیر این صورت صفر است.

مدل پیشنهادی (غیرخطی و فازی)

$$\begin{aligned} f : \min & \sum_{i \in I} \sum_{m \in M} \sum_{p \in P} (w_{im}^p + w_{mi}^p) \sum_{j \in H} d_{ij} h^{B_1 p} \sum_{l \in C} z_{ijl} \\ & + \sum_{i \in I} \sum_{j \in H} \sum_{l \in C \setminus \{j\}} \sum_{p \in P} \alpha_H d_{jl} g_{jl}^{ip} h^{B_1 p} + \sum_{i \in I} \sum_{j \in C} \sum_{l \in C \setminus \{j\}} \sum_{p \in P} \alpha_{c_l} d_{jl} f_{jl}^{iA_p} h^{A_p} + \\ & \sum_{i \in I} \sum_{j \in C} \sum_{l \in C \setminus \{j\}} \sum_{p \in P} \alpha_{c_2} d_{jl} f_{jl}^{iB_2 p} h^{B_2 p} + \\ & \sum_{i \in I} \sum_{m \in M} \sum_{p \in P} \pi_p (d_{im}^p w_{im}^p) + \sum_{\substack{l, v \in C \\ l \neq v}} F_{lv} z_{lv} \end{aligned} \quad (رابطه ۱)$$

عبارت اول اینتابع هدف (مجموع هزینه $\sum_{i \in I} \sum_{m \in M} \sum_{p \in P} (w_{im}^p + w_{mi}^p) \sum_{j \in H} d_{ij} h^{B_1 p} \sum_{l \in C} z_{ijl}$)

جریان انتقالی از مبدأ $i \in I$ به هاب مربوط به مبدأ $j \in H$ (مرکزی یا غیر مرکزی) و از هاب $j \in H$ مربوط به مقصد (مرکزی یا غیر مرکزی) $m \in M$ را محاسبه می‌کند. بخش دوم رابطه با توجه به اینکه g_{jl}^{ip} را مقدار جریان انتقالی از $i \in I$ به عنوان مبدأ یا مقصد بین هاب $j \in H$ و هاب مرکزی $l \in C$ برای کالای $p \in P$ تعریف کردیم، مجموع هزینه بین هاب $j \in H$ (مرکزی یا غیر مرکزی) و هاب مرکزی $l \in C$ (از هاب $j \in H$ به هاب $l \in C$ و هم بر عکس، یعنی از هاب $l \in C$ به هاب $j \in H$) را نشان می‌دهد. به طور خلاصه این بخش، هزینه بین هاب غیر مرکزی و هاب مرکزی را محاسبه می‌کند. دقیت شود که اگر $j \in H$ مرکزی باشد، $l \in C$ نیز مرکزی است و در نتیجه هزینه صفر خواهد بود (این موضوع را می‌توانید از تابع هدف نیز نتیجه بگیرید، با توجه به اینکه اگر $l \in C$ و $j \in H$ هر دو مرکزی باشند، باید حتماً مساوی باشند و در نتیجه d_{jl} صفر خواهد بود). پس می‌توان گفت این عبارت هزینه بین هاب غیر مرکزی و هاب مرکزی را محاسبه کرده و عبارت سوم و چهارم نیز هزینه بین هاب‌های

مرکزی را محاسبه می‌کند. همچنین عبارت پنجم و ششم به ترتیب، هزینه تأخیر و هزینهٔ فعال‌سازی مسیر را نشان می‌دهند.

$$s.t : \sum_{j \in H} \sum_{l \in C} z_{ijl} = 1 \quad \forall i \in I \quad \text{رابطه ۲}$$

این محدودیت بیان کننده این نکته است که هر گره باید فقط به یک هاب تخصیص یابد.

$$z_{ijl} \leq z_{jil} \quad \forall i \in I, j \in H / \{i\}, l \in C \quad \text{رابطه ۳}$$

این محدودیت نشان می‌دهد زمانی z_{ijl} می‌تواند برابر با ۱ شود که z_{jil} نیز ۱ باشد. به بیان دیگر، اگر گره $i \in I$ به هاب $j \in H$ و هاب $l \in C$ به هاب مرکزی $l \in C$ تخصیص یابد، باید حتماً هاب غیرمرکزی یا مرکزی $H \in j$ نیز به هاب مرکزی $l \in C$ تخصیص یابد.

$$\sum_{m \in H} z_{jml} \leq z_{ill} \quad \forall j \in H, l \in C / \{j\} \quad \text{رابطه ۴}$$

محدودیت فوق الزام می‌کند که اگر z_{ill} برابر با ۱ شود، باید $l \in C$ هاب مرکزی باشد.

$$\sum_{j \in H} \sum_{l \in C} z_{jil} = p \quad \text{رابطه ۵}$$

محدودیت بالا بیان می‌کند که تعداد هاب‌ها (مرکزی و غیرمرکزی) باید برابر مقدار مشخص از پیش تعیین شده p باشد. همچنین محدودیت زیر تعداد هاب‌های مرکزی را نشان می‌دهد.

$$\sum_{l \in C} z_{ill} = p_0 \quad \text{رابطه ۶}$$

$$\left(\sum_{k \in C / \{l\}} f_{lk}^{iAp} - \sum_{k \in C / \{l\}} f_{kl}^{iAp} \right) + \left(\sum_{k \in C / \{l\}} f_{lk}^{iB_2p} - \sum_{k \in C / \{l\}} f_{kl}^{iB_2p} \right) = \quad \text{رابطه ۷}$$

$$\sum_{m \in I} w_{im}^p \sum_{j \in H} (z_{ijl} - z_{mjl}) \quad \forall i \in I, l \in C, p \in P$$

محدودیت‌های بالا، محدودیت تعادلی بین هاب‌های مرکزی است. برای هاب مرکزی $l \in C$ مقدار جریان عبوری از $i \in I$ به عنوان مبدأ برای کالای $p \in P$ به سمت مقصد از طریق هاب‌های مرکزی متمایز $k \in K, l \in C$ است؛ به طوری که بین هاب‌های مرکزی از وسیلهٔ حمل و نقل $q \in Q$ استفاده می‌کند و وابسته به این است که مقصد به همان هاب مرکزی $l \in C$ متصل نباشد، چون اگر مبدأ و مقصد به یک هاب مرکزی وصل باشند، دیگر جریانی بین

هاب‌های مرکزی صورت نخواهد گرفت، به همین دلیل، تفاضل z_{ijl}, z_{mjl} را در نظر می‌گیریم، اگر هر دو برابر با ۱ یا هر دو صفر باشند، جریان بین هاب‌های مرکزی صورت نگیرد. محدودیت‌های زیر نیز محدودیت‌های تعادلی مربوط به جریان انتقالی بین هاب غیرمرکزی و هاب مرکزی است.

$$g_{jl}^{ip} \geq \sum_{m \in I \setminus \{j\}} (w_{im}^p + w_{mi}^p) (z_{ijl} - z_{mjl}) \quad (8)$$

$$\forall i \in I, j \in H, l \in C / \{j\}, p \in P$$

$$z_{ljl} = 0 \quad \forall j \in H, l \in C / \{j\} \quad (9)$$

$$f_{kl}^{iAp}, f_{kl}^{iB_2p} \geq 0 \quad \forall i \in I, k \in C, l \in C / \{k\}, p \in P \quad (10)$$

$$g_{jl}^{ip} \geq 0 \quad \forall i \in I, j \in H, l \in C / \{j\}, p \in P \quad (11)$$

$$dl_{im}^p, d\tilde{l}_{im}^p \geq 0 \quad \forall i \in I, m \in I, i \neq m, p \in P \quad (12)$$

$$d\tilde{l}_{ii}^p, dl_{ii}^p = 0 \quad \forall i \in I, p \in P \quad (13)$$

$$\sum_{i \in I} f_{lv}^{iAp} \leq M \cdot z_{lv}^p \quad \forall l, v \in C, l \neq v, p \in P \quad (14)$$

$$z_{lv} \leq a_{lv} \quad \forall l, v \in C, l \neq v \quad (15)$$

$$z_{lv}^p \leq z_{lv} \quad \forall l, v \in C, l \neq v, p \in P \quad (16)$$

محدودیت‌های بالا بیان می‌کند که مقدار جریان هوایی بین هاب‌های مرکزی $l, v \in C, l \neq v$ برای کالای p زمانی می‌تواند مقدار بگیرد که رابطه هوایی بین آنها برای آن کالا فعال شده باشد و زمانی می‌تواند رابطه هوایی برای یک کالا فعال شود که رابطه هوایی بین این دو گره، معقول بوده و همچنین رابطه هوایی فعال شده باشد.

$$z_{lv} \leq z_{ll}, z_{lv} \leq z_{vv} \quad (17)$$

$$\forall l, v \in C, l \neq v$$

محدودیت بالا الزام می‌کند که رابطه هوایی فقط بتواند بین هاب‌های مرکزی برقرار شود.

محدودیت زیر نیز بیان کننده این نکته است که اگر دو هاب مرکزی $l, v \in C$ و $v \neq l$ برای v انتقال جریان از طریق هوایی استفاده کنند، حتماً برای حداقل یک کالا رابطه هوایی فعال شود، یعنی خط هوایی آنها بدون استفاده بماند.

$$\sum_{p \in P} z_{lv}^p \geq z_{lv} \quad \forall l, v \in C, l \neq v \quad \text{رابطه ۱۸}$$

$$\sum_{i \in I} f_{lv}^{iB_2p} \leq M.(1 - z_{lv}^p) \quad \forall l, v \in C, l \neq v, p \in P \quad \text{رابطه ۱۹}$$

این محدودیت گویای این نکته است که میزان جریان زمینی بین دو هاب مرکزی برای یک کالا، زمانی بزرگ‌تر از صفر است که جریان هوایی آن صفر باشد؛ یعنی امکان انتقال از دو طریق برای یک کالا امکان‌پذیر نیست.

$$\sum_{v \in C, l \neq v} f_{lv}^{iAp} + f_{lv}^{iB_2p} \leq M.z_{ll} \quad \forall l \in C, i \in I, p \in P \quad \text{رابطه ۲۰}$$

$$\sum_{l \in C, l \neq v} f_{lv}^{iAp} + f_{lv}^{iB_2p} \leq M.z_{vv} \quad \forall v \in C, i \in I, p \in P \quad \text{رابطه ۲۱}$$

محدودیت‌های فوق بیان می‌کنند که مقدار جریان زمینی یا هوایی بین دو گره با مبدأ $i \in I, l, v \in C, l \neq v$ برای کالای $p \in P$ یعنی $f_{lv}^{iAp}, f_{lv}^{iB_2p}$ زمانی می‌تواند مقدار بگیرد که هر دو گره هاب مرکزی باشند.

$$z_{ijl} \in \{0, 1\} \quad \forall i \in I, j \in H, l \in C \quad \text{رابطه ۲۲}$$

$$z_{lv}^p, z_{lv} \in \{0, 1\} \quad \forall l, v \in C, l \neq v, p \in P \quad \text{رابطه ۲۳}$$

$$\begin{aligned} d\tilde{t}_{im}^p = & \sum_{j \in H} \sum_{l \in C} z_{ijl} z_{mjl} (\tilde{t}_{ij}^{B_1} + \tilde{t}_{jm}^{B_1}) + \\ & \sum_{j, u \in H} \sum_{l \in C} z_{ijl} z_{mul} (\tilde{t}_{ij}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{lu}^{B_1} + \tilde{t}_{um}^{B_1}) \\ & + \sum_{j, u \in H} \sum_{\substack{l, y \in C \\ j \neq u \\ l \neq y}} z_{ijl} z_{muv} ((\tilde{t}_{ij}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{vu}^{B_1} + \tilde{t}_{um}^{B_1}) + \\ & ((l_1 + \alpha'_{c_1} \tilde{t}_{lv}^A) z_{lv}^p + \alpha'_{c_2} \tilde{t}_{lv}^{B_2} (1 - z_{lv}^p))) \\ & \forall i, m \in I, i \neq m, p \in P \end{aligned} \quad \text{رابطه ۲۴}$$

$$d\tilde{t}_{im}^p - d\tilde{t}_{im}^p \leq T_1^p, d\tilde{t}_{im}^p \leq T_2^p \quad \forall i, m \in I, i \neq m, p \in P \quad (25)$$

محدودیت بالا نیز بیان می‌کند که مقدار زمان طی شده برای انتقال کالای $p \in P$ بین دو گره $i \in I$ و $m \in I$ باشد از مقدار T_2^p فراتر نزود. همچنین تأخیر در زمان انتقال کالای $p \in P$ بین دو گره $i \in I$ و $m \in I$ از مقدار T_1^p را محاسبه می‌کند.

خطی شده مدل پیشنهادی

محدودیت ۲۴ یعنی محدودیت متناظر با محاسبه زمان، غیرخطی است که خطی شده آنها به صورت زیر است، همچنین متغیرهای تصمیمی زیر نیز اضافه خواهند شد.

متغیرهای تصمیم جدید برای خطی کردن مدل

x_{ijlm} : برابر با ۱ است، هرگاه به ازای $\forall i, m \in I, i \neq m, j \in H, l \in C$ هر دو متغیر Z_{mjl} و Z_{ijl} برابر با ۱ باشند؛ یعنی مبدأ و مقصد، هاب مرکزی و غیرمرکزی یکسان داشته باشند، در غیر این صورت برابر با صفر است.

x_{ijlum} : برابر با ۱ است، هرگاه به ازای $\forall i, m \in I, i \neq m, j \neq u, l \in C$ هر دو متغیر Z_{ijl} و Z_{mul} برابر با ۱ باشند؛ یعنی مبدأ و مقصد، هاب مرکزی یکسان، ولی هاب غیرمرکزی متفاوت داشته باشند، در غیر این صورت صفر است.

$x_{ijlvump}^1$: برابر با ۱ است، هرگاه به ازای $\forall i, m \in I, i \neq m, j, u \in H, j \neq u, l, v \in C$ هر سه متغیر تصمیمی $Z_{ijl}, Z_{muv}, Z_{hv}^p$ برابر با ۱ باشند؛ یعنی مبدأ و مقصد، هاب مرکزی و هاب غیرمرکزی متفاوت داشته باشند و همچنین بین هاب‌های مرکزی برای کالای $p \in P$ روش حمل و نقل هوایی به کار رود، در غیر این صورت صفر است.

$x_{ijlvump}^2$: برابر با ۱ است، هرگاه به ازای $\forall i, m \in I, i \neq m, j, u \in H, j \neq u, l, v \in C$ دو متغیر تصمیمی Z_{ijl}, Z_{muv} برابر با ۱ و Z_{hv}^p صفر باشد؛ یعنی مبدأ و مقصد، هاب مرکزی و هاب غیرمرکزی متفاوت داشته باشند و همچنین بین هاب‌های مرکزی برای کالای $p \in P$ روش حمل و نقل جاده‌ای به کار رود، در غیر این صورت صفر است.

مدل خطی شده

$$x_{ijlm} \geq z_{ijl} + z_{mjl} - 1, \quad x_{ijlm} \leq z_{ijl}, \quad x_{ijlm} \leq z_{mjl}, \quad x_{ijlm} \in \{0,1\} \quad (26)$$

$$\forall i, m \in I, i \neq m, j \in H, l \in C$$

$$\begin{aligned} x_{ijlum} &\geq z_{ijl} + z_{mul} - 1, \quad x_{ijlum} \leq z_{ijl}, \quad x_{ijlum} \leq z_{mul}, \quad x_{ijlum} \in \{0,1\} \\ \forall i, m \in I, i \neq m, j, u \in H, j \neq u, l \in C \end{aligned} \quad (27)$$

$$\begin{aligned} x_{ijlvump}^1 &\geq z_{ijl} + z_{muv} + z_{lv}^p - 2, \quad x_{ijlvump}^1 \leq z_{ijl}, z_{muv}, z_{lv}^p, \quad x_{ijlvump}^1 \in \{0,1\} \\ \forall i, m \in I, i \neq m, j, u \in H, j \neq u, l, v \in C, l \neq v, p \in P \end{aligned} \quad (28)$$

$$\begin{aligned} x_{ijlvump}^2 &\geq z_{ijl} + z_{muv} - z_{lv}^p - 1, \quad x_{ijlvump}^2 \leq z_{ijl}, z_{muv}, 1 - z_{lv}^p, \quad x_{ijlvump}^2 \in \{0,1\} \\ \forall i, m \in I, i \neq m, j, u \in H, j \neq u, l, v \in C, l \neq v, p \in P \end{aligned} \quad (29)$$

$$\begin{aligned} d\tilde{t}_{im}^p &= \sum_{j \in H} \sum_{l \in C} x_{ijlm} (\tilde{t}_{ij}^{B_1} + \tilde{t}_{jm}^{B_1}) + \sum_{j \in H} \sum_{l \in C} x_{ijlm} (\tilde{t}_{ij}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{lu}^{B_1} + \tilde{t}_{um}^{B_1}) \\ &+ \sum_{j \in H} \sum_{l, v \in C} x_{ijlvump}^1 ((\tilde{t}_{ij}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{vu}^{B_1} + \tilde{t}_{um}^{B_1}) + (l + \alpha'_{c_1} \tilde{t}_{hv}^{A})) + \\ &\sum_{j \in H} \sum_{l, v \in C} x_{ijlvump}^2 ((\tilde{t}_{ij}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{vu}^{B_1} + \tilde{t}_{um}^{B_1}) + (\tilde{t}_{hv}^{B_2} \alpha'_{c_2})) \\ \forall i, m \in I, i \neq m, p \in P \end{aligned} \quad (30)$$

روش دی‌فازی کردن

زاده (۱۹۶۵) مفهوم مجموعه‌های فازی را برای نخستین بار مطرح کرد. تئوری امکان نیز برای نخستین بار توسط زاده (۱۹۷۸) ارائه شد و پس از وی، محققان بسیاری مانند دوبیوس و پرید (۱۹۸۸) این تئوری را گسترش دادند. لیو و لیو (۲۰۰۲) برای اولین بار معیار اعتبار را ارائه کردند و بعد آن نیز در برده‌های زمانی مختلف اصلاح و تعدیل شد. در این بخش، اصول اولیه مربوط به اعداد فازی تعریف می‌شود و این تعاریف و ویژگی‌ها، در بخش‌های بعدی مورد استفاده قرار می‌گیرند.

تعریف ۱: اگر اعداد فازی $(d, e, f) = (a, b, c)$ و $(\tilde{\zeta}_1, \tilde{\zeta}_2) = (a, b, c)$ مثبتی باشند، جمع و تفریق این اعداد نیز اعداد فازی مثبتی خواهند بود (لی و هیونگ، ۲۰۰۶).

$$\tilde{\zeta}_1 + \tilde{\zeta}_2 = (a+d, b+e, c+f) \quad (31)$$

تعریف ۲: اگر $\tilde{\zeta}$ یک عدد فازی و r عدد قطعی باشد، ارتباط بین سه معیار امکان^۱، الزام^۲ و اعتبار^۳ برای رویداد $\leq \tilde{\zeta}$ به صورت زیر تعریف می‌شود (لیو و لیو، ۲۰۰۲):

-
1. Possibility
 2. Necessity
 3. Credibility

$$Cr\{\tilde{\xi} \leq r\} = \frac{1}{2} \left(Pos\{\tilde{\xi} \leq r\} + Nec\{\tilde{\xi} \leq r\} \right) \quad (32)$$

طبق آنچه ژو و ژانگ (۲۰۰۹) اثبات کرده‌اند، اگر $\tilde{\xi}$ عدد فازی مثلثی و $\lambda > 0/5$ باشد، داریم:

$$Cr\{\tilde{\xi} \leq r\} \geq \lambda \Leftrightarrow r \geq (2 - 2\lambda)\xi^{(2)} + (2\lambda - 1)\xi^{(3)} \quad (33)$$

براساس تعاریف سه معیار امکان، الزام و اعتبار برای رویداد $r \leq \tilde{\xi}$ داریم:

$$Pos\{\tilde{D} \geq r\} = \begin{cases} 1, & \text{if } r \leq d_2, \\ \frac{d_3 - r}{d_3 - d_2}, & \text{if } d_2 \leq r \leq d_3, \\ 0, & \text{if } r \geq d_3, \end{cases} \quad (34)$$

$$Nec\{\tilde{D} \geq r\} = \begin{cases} 1, & \text{if } r \leq d_1, \\ \frac{d_2 - r}{d_2 - d_1}, & \text{if } d_1 \leq r \leq d_2, \\ 0, & \text{if } r \geq d_2, \end{cases}$$

$$Cr\{\tilde{D} \geq r\} = \begin{cases} 1, & \text{if } r \leq d_1, \\ \frac{2d_2 - d_1 - r}{2(d_2 - d_1)}, & \text{if } d_1 \leq r \leq d_2, \\ \frac{d_3 - r}{2(d_3 - d_2)}, & \text{if } d_2 \leq r \leq d_3, \\ 0, & \text{if } r \geq d_3. \end{cases}$$

مدل ارائه شده در این پژوهش فازی است، اکنون مدل به کمک رویکرد (CCP)^۱ مبتنی بر اعتبار، دی‌فازی می‌شود. به طور کلی، برنامه‌ریزی مقید شده تصادفی مبتنی بر اعتبار (یو، ۲۰۰۴؛ لیو و لیو، ۲۰۰۲)، نوعی روش برنامه‌ریزی ریاضی فازی محاسباتی کارآمد به شمار می‌رود که به مفاهیم قوی ریاضی متکی است و می‌تواند برای انواع مختلف اعداد فازی مانند اعداد مثلثی و ذوزنقه‌ای به کار رود. همچنین امکان برآورده کردن برخی از محدودیت‌های احتمال در حداقل

1. Chance-Constrained Programming (CCP)

برخی از سطوح اطمینان داده شده را برای تصمیم‌گیرنده فراهم می‌کند. برای دی‌فازی کردن مدل فازی از رابطه زیر استفاده می‌کنیم.

$$Cr\{\tilde{D} \geq r\} = \begin{cases} 1, & \text{if } r \leq d_1, \\ \frac{2d_2 - d_1 - r}{2(d_2 - d_1)}, & \text{if } d_1 \leq r \leq d_2, \\ \frac{d_3 - r}{2(d_3 - d_2)}, & \text{if } d_2 \leq r \leq d_3, \\ 0, & \text{if } r \geq d_3. \end{cases} \quad (35)$$

شایان ذکر است که چون ω (ضریب اعتبار فازی) مطلوب مسئله، تقریباً برابر با ۱ است (قصد داریم روابط و محدودیتها برقرار باشند)، در اینجا از عبارت $d_1 \leq r \leq d_2 \leq r \leq d_3$ رابطه فوق استفاده می‌کنیم. برای مثال رابطه $C = \tilde{A} + \tilde{B} \geq C$ را به صورت زیر دی‌فازی می‌کنیم:

$$\tilde{D} = (d_1, d_2, d_3) = \tilde{A} + \tilde{B} \quad (36)$$

$$\tilde{A} = (A_1, A_2, A_3)$$

$$\tilde{B} = (B_1, B_2, B_3)$$

$$Cr(\tilde{A} + \tilde{B} \geq C) \geq \omega$$

با جایگذاری در رابطه، داریم:

$$\frac{2(A_2 + B_2) - (A_1 + B_1) - C}{2((A_2 + B_2) - (A_1 + B_1)))} \geq \omega \quad (37)$$

با ساده کردن رابطه بالا، به رابطه زیر می‌رسیم:

$$2(1 - \omega)d_2 + (2\omega - 1)d_1 \geq C \quad (38)$$

بنابراین اگر $\tilde{D} = (d_1, d_2, d_3)$ باشد، رابطه $\tilde{D} \geq r$ به صورت زیر دی‌فازی می‌شود:

$$2(1 - \omega)d_2 + (2\omega - 1)d_1 \geq C \quad (39)$$

مدل نهایی دی‌فازی شده

محدودیت‌های فازی ۱۲، ۱۳، ۱۴ و ۳۰ به محدودیت‌های زیر تبدیل می‌شوند، یعنی محدودیت‌های زیر معادل محدودیت شناس^۱ محدودیت‌های ۱۲ و ۱۳ و ۲۵ و ۳۰ هستند.

1. Chance-constrained

$$dl_{im}^p, d\tilde{t}_{im,1}^p, d\tilde{t}_{im,2}^p \geq 0 \quad \forall i \in I, m \in M, i \neq m, p \in P \quad \text{رابطه ۴۰}$$

$$d\tilde{t}_{ii,1}^p, d\tilde{t}_{ii,2}^p, dl_{ii}^p = o \quad \forall i \in I, p \in P \quad \text{رابطه ۴۱}$$

$$d\tilde{t}_{im,1}^p = \sum_{j \in H} \sum_{l \in C} x_{ijlm} (\tilde{t}_{ij,1}^{B_1} + \tilde{t}_{jm,1}^{B_1}) + \sum_{\substack{j \in H \\ j \neq u}} \sum_{l \in C} x_{ijlm} (\tilde{t}_{ij,1}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl,1}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{lu,1}^{B_1} + \tilde{t}_{um,1}^{B_1}) \quad \text{رابطه ۴۲}$$

$$+ \sum_{\substack{j \in H \\ j \neq u}} \sum_{\substack{l \in C \\ l \neq v}} x_{ijlvump}^1 ((\tilde{t}_{ij,1}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl,1}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{vu,1}^{B_1} + \tilde{t}_{um,1}^{B_1}) + (l_1 + \alpha'_{c_1} \tilde{t}_{hv,1}^A)) +$$

$$\sum_{\substack{j \in H \\ j \neq u}} \sum_{\substack{l \in C \\ l \neq v}} x_{ijlvump}^2 ((\tilde{t}_{ij,1}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl,1}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{vu,1}^{B_1} + \tilde{t}_{um,1}^{B_1}) + (\tilde{t}_{hv,1}^{B_2} \alpha'_{c_2}))$$

$$\forall i, m \in I, i \neq m, p \in P$$

$$d\tilde{t}_{im,2}^p = \sum_{j \in H} \sum_{l \in C} x_{ijlm} (\tilde{t}_{ij,2}^{B_1} + \tilde{t}_{jm,2}^{B_1}) + \sum_{\substack{j \in H \\ j \neq u}} \sum_{l \in C} x_{ijlm} (\tilde{t}_{ij,2}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl,2}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{lu,2}^{B_1} + \tilde{t}_{um,2}^{B_1}) \quad \text{رابطه ۴۳}$$

$$+ \sum_{\substack{j \in H \\ j \neq u}} \sum_{\substack{l \in C \\ l \neq v}} x_{ijlvump}^1 ((\tilde{t}_{ij,2}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl,2}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{vu,2}^{B_1} + \tilde{t}_{um,2}^{B_1}) + (l_1 + \alpha'_{c_1} \tilde{t}_{hv,2}^A)) +$$

$$\sum_{\substack{j \in H \\ j \neq u}} \sum_{\substack{l \in C \\ l \neq v}} x_{ijlvump}^2 ((\tilde{t}_{ij,2}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{jl,2}^{B_1} + \alpha'_H \tilde{t}_{vu,2}^{B_1} + \tilde{t}_{um,2}^{B_1}) + (\tilde{t}_{hv,2}^{B_2} \alpha'_{c_2}))$$

$$\forall i, m \in I, i \neq m, p \in P$$

$$2(\omega - 1)d\tilde{t}_{im,2}^p + (1 - 2\omega)d\tilde{t}_{im,1}^p + dl_{im}^p + T_1^p \geq 0 \quad \forall i, m \in I, i \neq m, p \in P \quad \text{رابطه ۴۴}$$

$$2(\omega - 1)d\tilde{t}_{im,2}^p + (1 - 2\omega)d\tilde{t}_{im,1}^p + T_2^p \geq 0 \quad \forall i, m \in I, i \neq m, p \in P \quad \text{رابطه ۴۵}$$

یافته‌های پژوهش

مدل برنامه‌ریزی ریاضی شبکه حمل و نقل ایران برای شهرهایی که در شکل ۲ نشان داده شده است، به وسیله نرم‌افزار (GAMS) به اجرا درآمد. در این بخش، ضمن بررسی مدل در حالت قطعی و غیرقطعی، تأثیرات تغییر پارامترها بر توابع هدف نیز تحلیل خواهد شد. پارامترهای کلیدی مسئله عبارت‌اند از تعداد گره‌های هاب مرکزی (p)، زمان تحویل کالا، ضریب اعتبار اعداد فازی (ω) و ضریب تخفیف هزینه‌ای و زمانی ($\alpha_H, \alpha_{C_1}, \alpha_{C_2}$). وسایل حمل و نقل در این مسئله هواپیما، کامیون عادی و پیشرفته فرض شده است. داده‌هایی که برای حل مسئله

استفاده شده، از تارنمای آمار ایران بهدست آمده که بهدلیل نوع مدل، تغییراتی در آنها اعمال شده است. مدل را در حالت قطعی (زمانی که پارامتر فازی زمان را بهصورت عدد قطعی، برابر با عدد وسط این عدد فازی مثلثی در نظر بگیریم) بررسی می‌کنیم. طبیعی است که جواب مدل در حالت فازی $\omega = 0/5$ برابر با حالت قطعی می‌شود. بعد از بررسی مدل در حالت قطعی، حالت غیرقطعی نیز بررسی می‌شود و نتایج آنها مقایسه و تجزیه تحلیل خواهد شد. شایان ذکر است که نتایج بهدست آمده با نظر کارشناسان و خبرگان حوزه حمل و نقل مطابقت داشته و به تأیید ایشان رسیده است.



شکل ۲. موقعیت ۱۶ شهر پرجمعیت ایران در نقشه

تحلیل حساسیت روی پارامتر زمان تحویل کالا در حالت قطعی و غیرقطعی

بازه زمانی تحویل کالا برای کالای ۱، ۲ و ۳ را بهترتیب برابر (۲۵ و ۱۰)، (۳۵ و ۳۰)، (۴۰ و ۳۵) فرض می‌کنیم. در این قسمت، مدل را برای ۱۲ شهر پرجمعیت ایران در حالتی که زمان تحویل کالا بهترتیب $1/1$ ، $1/2$ ، $1/3$ ، $1/4$ برابر شود، پیاده سازی می‌کنیم. نتایج حاصل از اجرای مدل بهصورت خلاصه در جدول ۱ نشان داده شده است.

جدول ۱. نتایج مدل با تغییرات در پارامتر زمان تحویل کالا در شبکه ستاره‌ای در حالت غیرقطعی

$p_1 = 2, p_2 = 2, \omega = +/9, \alpha_H = +/95, \alpha_{c_1} = \alpha_{c_2} = +/9$ $T_1^P = (10, 30, 35), T_2^P = (25, 35, 40)$					
۱/۴	۱/۳	۱/۲	۱/۱	۱	چند برابر شدن زمان تحویل کالا
۳۵۶۹	۲۴۷۴	۱۹۵۵	۱۰۷۲	۵۲۰	زمان حل (ثانیه)
۱/۱۰۴۸	۱/۱۰۴۸	۱/۱۶۰۰۴	۱/۲۰۴۲۳۲	۱/۲۷۰۵۲	مقدار تابع هدف هزینه بر حسب میلیون واحد
۳ و ۱	۳ و ۱	۳ و ۱	۳ و ۱	۲۱	هاب‌های مرکزی
۵ و ۲	۵ و ۲	۵ و ۲	۵ و ۲	۵ و ۳	هاب‌های غیرمرکزی
۱ و ۹ و ۸ و ۴ ۲ به ۱۲ ۵ به ۱۰ ۳ و ۷ و ۶	۱ و ۹ و ۸ و ۴ ۲ به ۱۲ ۵ به ۱۰ ۳ و ۷ و ۶	۱ و ۹ و ۸ و ۴ ۱ ۵ به ۱۰ ۳ و ۷ و ۶	۱ و ۹ و ۸ و ۴ ۱ و ۱۲ به ۱۱ ۵ به ۱۰ ۳ و ۷ و ۶	۱ و ۹ و ۸ و ۴ ۱ و ۱۲ به ۱۱ ۵ به ۱۰ ۳ و ۷ و ۶	تخصیص گره‌ها
۱ و ۵ و ۲	۱ و ۵ و ۲	۱ و ۵ و ۲	۱ و ۵ و ۲	۱ و ۵ و ۳	تخصیص هاب غیرمرکزی به هاب‌ها
همه ارتباطات جاده‌ای است.	همه ارتباطات جاده‌ای است.	همه ارتباطات جاده‌ای است.	همه ارتباطات جاده‌ای است.	هوایی برای کالای ۱ از ۱ به ۱ و ۲	روش حمل و نقل

با توجه به جدول ۲ مشهود است که با افزایش در زمان تحویل کالا، هزینه‌ها کاهش می‌باید.

همچنین در حالات اولیه میزان کاهش بیشتر است، به عبارتی در حالتی که زمان ۱/۱ برابر می‌شود، کاهش شایان توجهی در هزینه‌ها دیده می‌شود که علت آن استفاده از روش حمل و نقل جاده‌ای به جای روش حمل و نقل هوایی است. در همه حالات به جز حالت اول (یعنی حالت سخت‌گیرانه برای محدودیت زمان تحویل کالا) هاب‌های مرکزی و غیرمرکزی یکسان هستند و فقط تغییرات در تخصیص صورت گرفته است. همچنین همه ارتباطات جاده‌ای است. در حالت سخت‌گیرانه، ۱ و ۲ به عنوان هاب مرکزی و ۳ و ۵ به عنوان هاب غیرمرکزی انتخاب شده‌اند و در بقیه حالات، ۱ و ۳ هاب مرکزی و ۲ و ۵ هاب غیرمرکزی است. بنابراین برای رسیدن به شبکه حمل و نقل بهینه، باید به این نکته توجه شود که اگر زمان تحویل کالا سخت‌گیرانه است تصمیم در مورد مکان هاب‌ها که تصمیمی استراتژیک است با حالت سهل‌گیرانه متفاوت خواهد

بود؛ ضمن آن که در تمام حالات، شهر ۱ به عنوان هاب مرکزی انتخاب شده و تمام هاب‌های غیرمرکزی به هاب مرکزی ۱ تخصیص یافته‌اند که این امر اهمیت شهر ۱ و مسیرهای منتهی به آن را نشان می‌دهد.

جدول ۲. مقایسه نتایج مدل با تغییرات در پارامتر زمان تحویل کالا در شبکه ستاره‌ای در حالت قطعی

$p_1 = 2, p_2 = 2, \omega = 0.5, \alpha_H = 0.95, \alpha_{c_1} = \alpha_{c_2} = 0.9$					
۱/۴	۱/۳	۱/۲	۱/۱	۱	چند برابر شدن زمان تحویل کالا
۲۴۲۰	۱۸۹۶	۱۱۷۵	۵۴۷	-	زمان حل (فانیه)
۱/۱۰۶۵	۱/۱۵۸۶	۱/۱۹۹۸	۱/۳۵۶۹	-	مقدار تابع هدف هزینه بر حسب میلیون واحد
۳ و ۱	۴ و ۳	۳ و ۱	۲ و ۱	-	هاب‌های مرکزی
۵ و ۲	۵ و ۲	۵ و ۲	۵ و ۳	-	هاب‌های غیرمرکزی
۱ و ۱۱ و ۸ و ۴ ۲ به ۱۲ ۵ به ۱۰ ۳ و ۷ به ۶	۱ و ۱۱ و ۹ و ۸ ۵ به ۱۰ ۳ و ۱۲ و ۷ و ۶	۱ و ۹ و ۸ و ۴ ۱ و ۱۲ به ۱۱ ۵ به ۱۰ ۳ و ۶ به ۶	۱ و ۱۱ و ۹ و ۸ ۲ به ۱۲ ۵ به ۱۰ ۳ و ۶ به ۶	-	تخصیص گره‌ها
۱ و ۵ و ۲	۴ و ۵ و ۲	۱ و ۵ و ۲	۱ و ۵ و ۳	-	تخصیص هاب غیرمرکزی به هاب‌ها
همه ارتباطات جاده‌ای است.	همه ارتباطات جاده‌ای است.	همه ارتباطات جاده‌ای است.	هوایی برای کالای ۱ از ۱ به ۲ و ۲ به ۱	-	روش حمل و نقل

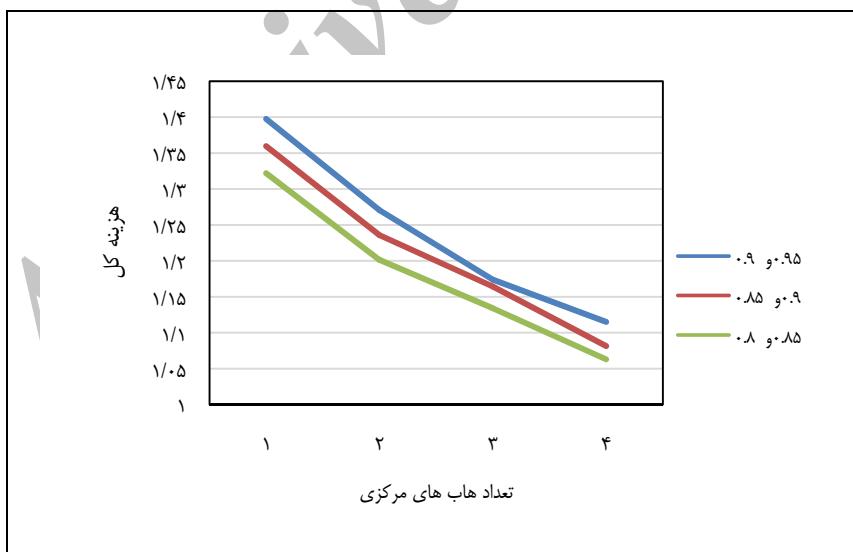
در اینجا نیز مثل حالت غیرقطعی با افزایش در زمان تحویل کالا، هزینه‌ها کاهش می‌یابد. در حالات اولیه میزان کاهش بیشتری دیده می‌شود و دلیل آن استفاده از روش حمل و نقل جاده‌ای به جای روش حمل و نقل هوایی است. همچنین تفاوت در مکان‌یابی و تخصیص در حالت قطعی و غیرقطعی، لزوم توجه به عدم قطعیت را نشان می‌دهد.

جدول ۳. نتایج مدل با تغییرات در پارامتر زمان تحویل کالا، تعداد هاب مرکزی و ضریب تخفیف

$P = p_1 + p_2 = \xi, \omega = 0.9, n = 12$						
$\alpha_H, \alpha_{c_1} = \alpha_{c_2}$	چند برابر شدن زمان تحویل کالا	p_i	مقدارتابع هدف هزینه (10^7)	هابهای مرکزی	هابهای غیرمرکزی	زمان حل
۰.۹۵ و ۰.۹	۱	۴	۱/۱۱۴۹۰.۸	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۲۹۸
		۳	۱/۱۷۳۹۳	۳ و ۲ و ۱	۵	۷۶۵
		۲	۱/۲۷۰۵۲	۲ و ۱	۵ و ۳	۵۲۰
		۱	۱/۳۹۷۵	۱	۵ و ۳ و ۲	۳۹۷
	۱/۱	۴	۱/۰۸۳۳۵۴	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۴۳۰
		۳	۱/۱۲۰۰۸	۳ و ۲ و ۱	۵	۱۴۷۳
		۲	۱/۲۰۴۲۳۲	۳ و ۱	۵ و ۲	۱۰۷۷
		۱	۱/۳۴۱۶	۳	۶ و ۲ و ۱	۲۹۶
	۱/۲	۴	۱/۰۷۲۸۳۶	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۵۲۲
		۳	۱/۱۰۹۳۱	۳ و ۲ و ۱	۵	۱۷۵۸
		۲	۱/۱۶۰۰۴	۳ و ۱	۵ و ۲	۱۹۵۵
		۱	۱/۲۲۹۸	۱	۵ و ۳ و ۲	۴۹۰
۰.۹ و ۰.۸۵	۱/۳	۴	۱/۰۵۱۸	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۶۰۴
		۳	۱/۰۷۷۰	۳ و ۲ و ۱	۵	۲۵۵۱
		۲	۱/۱۰۴۸	۳ و ۱	۵ و ۲	۲۴۷۴
		۱	۱/۱۱۸۰	۱	۵ و ۳ و ۲	۶۹۴
	۱	۴	۱/۰۸۱۴۱۲	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۳۷۶
		۳	۱/۱۶۴۳۳۸	۵ و ۳ و ۱	۲	۷۹۸
		۲	۱/۲۳۵۷۹	۲ و ۱	۵ و ۳	۶۹۰
		۱	۱/۳۵۹۷۵	۱	۵ و ۳ و ۲	۳۵۱
	۱/۱	۴	۱/۰۵۰۸۰۶	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۵۲۳
		۳	۱/۱۱۰۹۲۸	۴ و ۳ و ۲	۵	۱۷۹۵
		۲	۱/۱۷۱۳۱۴	۴ و ۲	۵ و ۳	۱۳۸۷
		۱	۱/۲۰۵۳۶	۱	۵ و ۳ و ۲	۳۹۶
۰.۹ و ۰.۸	۱/۲	۴	۱/۰۴۰۶۰۴	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۵۹۹
		۳	۱/۱۰۰۲۴۶	۳ و ۲ و ۱	۵	۱۹۴۵
		۲	۱/۱۲۸۳۳	۳ و ۱	۵ و ۲	۱۸۶۰
		۱	۱/۱۹۶۵۸	۱	۵ و ۳ و ۲	۴۸۵
	۱/۳	۴	۱/۰۲۰۲	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۸۸۲
		۳	۱/۰۶۸۲	۵ و ۳ و ۱	۲	۳۰۵۱
		۲	۱/۰۷۴۶	۳ و ۱	۵ و ۲	۲۶۷۹
		۱	۱/۰۸۷۸	۱	۵ و ۳ و ۲	۶۱۷

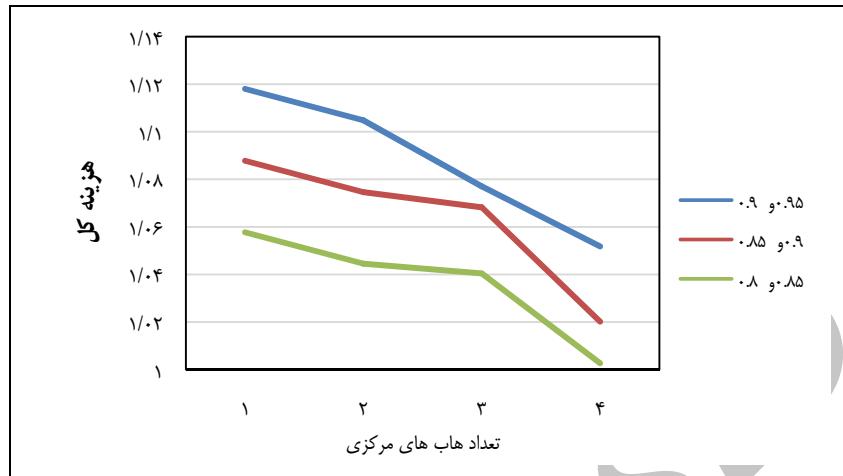
ادامه جدول ۳

$P = p_1 + p_2 = \xi, \omega = +/9, n = 12$						
$\alpha_H, \alpha_{c_1} = \alpha_{c_2}$	چند برابر شدن زمان تحویل کالا		مقدارتابع هدف هزینه ($\times 10^7$)	هابهای مرکزی	هابهای غیرمرکزی	زمان حل
۰/۸۵ و ۰/۸	۱	۴	۱/۰۶۲۸۶۲	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۴۱۰
		۳	۱/۱۳۴۰۳۶	۵ و ۳ و ۱	۲	۱۰۳۹
		۲	۱/۲۰۱۱۷۵	۲ و ۱	۵ و ۳	۹۲۸
		۱	۱/۳۲۲۱۲۵	۱	۵ و ۳ و ۲	۴۶۸
	۱/۱	۴	۱/۰۳۲۷۸۱	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۵۰۳
		۳	۱/۰۸۲۰۱۶	۵ و ۲ و ۱	۳	۱۸۲۳
		۲	۱/۱۳۸۵۰۵	۳ و ۱	۵ و ۲	۱۴۰۱
		۱	۱/۲۶۹۴۴	۱	۵ و ۳ و ۲	۴۰۳
	۱/۲	۴	۱/۰۲۲۷۵۴	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۵۶۳
		۳	۱/۰۷۱۶۱۲	۳ و ۲ و ۱	۵	۲۰۸۹
		۲	۱/۰۹۶۷۲۵	۲ و ۱	۵ و ۳	۲۴۵۰
		۱	۱/۱۶۳۴۷	۱	۵ و ۳ و ۲	۵۳۸
	۱/۳	۴	۱/۰۰۴۷	۵ و ۳ و ۲ و ۱	-	۷۱۰
		۳	۱/۰۴۰۴	۵ و ۲ و ۱	۳	۲۹۶۴
		۲	۱/۰۴۴۵	۳ و ۱	۵ و ۲	۲۵۳۰
		۱	۱/۰۵۷۷	۱	۵ و ۳ و ۲	۷۶۵



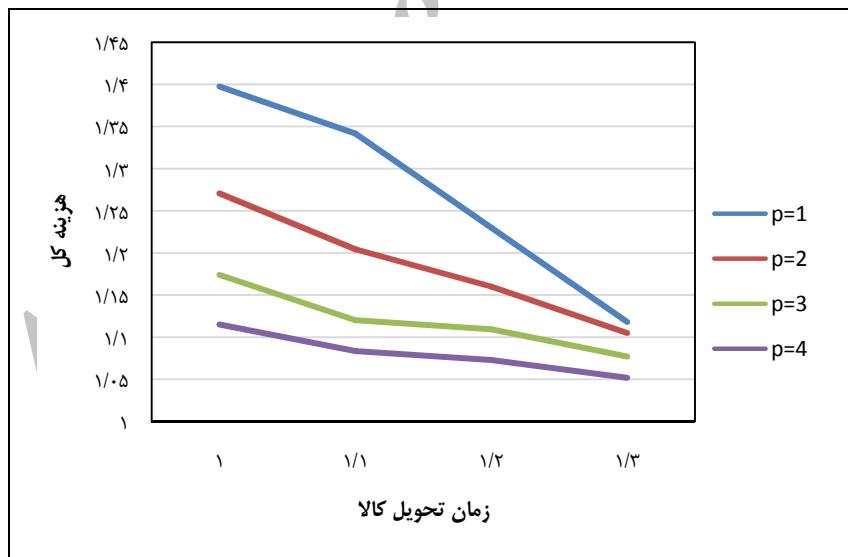
شکل ۳. بررسی تغییرات در تابع هدف هزینه برای

$$T_1^p = (10, 30, 35), T_2^p = (25, 35, 40)$$



شکل ۴. بررسی تغییرات درتابع هدف هزینه برای

$$T_1^p = (13, 39, 45/5), T_2^p = (32/5, 45/5, 52)$$



شکل ۵. بررسی تغییرات درتابع هدف هزینه برای

$$\alpha_H = +/95, \alpha_{C1} = \alpha_{C2} = +/9$$

با توجه به جدول می‌توان بی برد که با کاهش ضریب تخفیف هزینه‌ای و افزایش تعداد هاب‌های مرکزی و زمان تحويل کالا، هزینه کل کاهش می‌یابد. همچنین با تغییر در پارامترها مکان هاب‌های مرکزی و غیرمرکزی نیز تغییر می‌یابد، اما نکته جالب توجه آن است که هرچه ضریب تخفیف هزینه‌ای و زمانی کاهش می‌یابد، تأثیر تغییرات در مکان هاب‌های مرکزی و غیرمرکزی بیشتر می‌شود. علاوه بر این در همه موارد شهر ۱ به عنوان هاب مرکزی انتخاب شده که نشان‌دهنده اهمیت این شهر است. با توجه به شکل‌های ۳ و ۴ مشهود است که با افزایش تعداد هاب‌های مرکزی، هزینه کل کاهش یافته و هنگامی که تعداد هاب‌ها برابر تعداد هاب‌های مرکزی است، هزینه به کمترین مقدار خود می‌رسد؛ به عبارت دیگر در شبکه‌های کامل نسبت به شبکه‌های ستاره‌ای، هزینه حمل و نقل کمتر است. همچنین با کاهش ضریب تخفیف هزینه‌ای نیز، هزینه کاهش یافته است. با مقایسه شکل‌های ۳ و ۴ که به ترتیب مربوط به تحمیل محدودیت زمانی تحويل کالا به صورت سخت‌گیرانه و سهل‌گیرانه‌اند، می‌توان دریافت که در حالت سخت‌گیرانه اثر کاهش هزینه با افزایش تعداد هاب‌های مرکزی بیشتر است. به طور مثال برای ضریب تخفیف (۰/۹ و ۰/۹۵) هنگامی که تعداد هاب‌های مرکزی از ۴ به ۱ کاهش می‌یابد، در حالت سخت‌گیرانه و سهل‌گیرانه به ترتیب ۲۵/۳۴ درصد و ۶/۲۹ درصد افزایش هزینه خواهیم داشت که نشان می‌دهد در شبکه‌های ستاره‌ای نسبت به شبکه‌های کامل افزایش هزینه با تحمیل محدودیت زمانی بیشتر است. با توجه به شکل ۵ نیز مشاهده می‌شود که با افزایش زمان تحويل کالا هزینه حمل و نقل کاهش می‌یابد همچنین با توجه به این که شبکه‌های زیاد شدن تعداد هاب‌های مرکزی کاهش یافته است، می‌توان نتیجه گرفت که شبکه‌های کامل با اعمال محدودیت زمانی تحويل کالا انعطاف‌پذیری بیشتری نسبت به شبکه‌های ستاره‌ای دارند.

نتیجه‌گیری و پیشنهادها

در این مقاله مدل‌سازی جدیدی برای مسئله مکان‌یابی هاب سلسله‌مراتبی تک‌تخصیصه چندکالایی با در نظر گرفتن عدم قطعیت‌های موجود و ملاحظات کیفیت خدمت‌دهی ارائه شد که می‌تواند مقدار تأخیر و زمان مسیر را برای هر مبدأ و مقصد محاسبه کند. این موضوعی بود که به دلیل مدل‌سازی پیچیده‌آن، یکی از خلاهای تحقیقاتی محسوب می‌شد. در مدل پیشنهادی، با توجه بهتابع هدف کمینه کردن مجموع هزینه حمل و نقل در شبکه، هزینه دیرکرد و هزینه فعال‌سازی مسیر برای خطوط هوایی غیرفعال، تصمیم بهینه در مورد مکان هاب‌ها، نحوه تخصیص گره‌های غیرهاب به هاب‌ها و نوع وسایل نقلیه لازم در هر مسیر حاصل شد. همچنین مدل غیرخطی به مدل خطی تبدیل گردید و مدل فازی نیز با رویکرد برنامه‌ریزی شانسی،

دی‌فازی شد. برای ارزیابی مدل پیشنهادی از مجموعه داده جمع‌آوری شده در ایران استفاده شد. با تحلیل حساسیت روی رفتار مدل در دو حالت قطعی و غیرقطعی و تغییر پارامترها، نتایج مدیریتی به دست آمد. نتایج نشان داد شبکه‌های کامل نسبت به شبکه‌های ستاره‌ای، در تحمیل محدودیت زمانی انعطاف‌پذیری بیشتری دارند، اما به دلیل اینکه هزینهٔ احداث هاب در شبکه‌های کامل نسبت به شبکه‌های ستاره‌ای بیشتر است، تصمیم‌گیرنده باید تعادلی بین هزینهٔ ایجاد هاب و هزینهٔ حمل و نقل برقرار کند و در خصوص تعداد هاب‌های مرکزی و غیرمرکزی تصمیم بگیرد. همچنین برای این که با افزایش تحمیل محدودیت زمانی، مسئله نشدنی نشود، انسواع وسایل حمل و نقل در نظر گرفته شده است. در تحقیقات آتی، می‌توان برای هاب‌ها و مسیرها ظرفیتی در نظر گرفت و همچنین به توسعهٔ روش‌های هیوریستیک یا متاهیوریستیک برای حل مسائل با ابعاد بزرگ‌تر پرداخت.

References

- Alumur, S. A., Yaman, H., & Kara, B. Y. (2012). Hierarchical multimodal hub location problem with time-definite deliveries. *Transportation Research Part E: Logistics and Transportation Review*, 48(6), 1107–1120.
- Arshadi Khamseh, A. & Doost Mohamadi, M. (2014). Complete/Incomplete Hierarchical Hub Center Single Assignment Network Problem. *Journal of Optimization in Industrial Engineering*, 7(14), 1–12.
- Baoding, L. (2004). *Uncertainty theory: an introduction to its axiomatic foundations* (1 edition), Springer.
- Ben-Ayed, O. (2013). Parcel distribution network design problem. *Operational Research*, 13(2), 211–232.
- Davari, S. & Fazel Zarandi, M. H. (2012). The single-allocation hierarchical hub median location problem with fuzzy demands. *African Journal of Business Management*, 6(1), 347–360.
- Dubois, D., Prade, H., Farreny, H., Martin-Cloaire, R. & Testemale, C. (1988). *Possibility Theory: An Approach to Computerized Processing of Uncertainty*. New York: Collaboration of Plenum Press.
- Ermoliev, Y. M., & Leonardi, G. (1982). Some proposals for stochastic facility location models. *Mathematical Modelling*, 3(5), 407–420.
- Hakimi, S. L. (1964). Optimum locations of switching centers and the absolute centers and medians of a graph. *Operations Research*, 12(3), 450–459.

- Lee, K. H. (2006). *First course on fuzzy theory and applications* (Vol. 27). Springer Science & Business Media.
- Liu, B. & Liu, Y. K. (2002). Expected value of fuzzy variable and fuzzy expected value models. *IEEE transactions on Fuzzy Systems*, 10(4), 445-450.
- Louveaux, F. V. (1986). Discrete stochastic location models. *Annals of Operations Research*, 6(2), 21–34.
- O'Kelly, M. E. (1986). Activity levels at hub facilities in interacting networks. *Geographical Analysis*, 18(4), 343–356.
- O'kelly, M. E. (1986). The location of interacting hub facilities. *Transportation Science*, 20(2), 92–106.
- Saboury, A., Ghaffari-Nasab, N., Barzinpour, F., & Jabalameli, M. S. (2013). Applying two efficient hybrid heuristics for hub location problem with fully interconnected backbone and access networks. *Computers & Operations Research*, 40(10), 2493–2507.
- Shahanaghi, K., Yavari, A., & Hamidi, M. (2015). Developing a model for Capacitated Hierarchical hub location with considering Delivery Time Restriction. *Applied mathematics in Engineering, Management and Technology*, 3(1), 540-548.
- Toh, R. S. & Higgins, R. G. (1985). The impact of hub and spoke network centralization and route monopoly on domestic airline profitability. *Transportation Journal*, 24(4), 16-27.
- Yaman, H. (2009). The hierarchical hub median problem with single assignment. *Transportation Research Part B: Methodological*, 43(6), 643–658.
- Yaman, H., & Elloumi, S. (2012). Star p-hub center problem and star p-hub median problem with bounded path lengths. *Computers & Operations Research*, 39(11), 2725–2732.
- Zadeh, L. (1978). Fuzzy sets as a basis for a theory of possibility. *Fuzzy Sets and Systems*, 1(1978), 3-28.
- Zadeh, L. A. (1965). Fuzzy sets. *Information and control*, 8(3), 338-353.
- Zhu, H. & Zhang, J. (2009, November). A credibility-based fuzzy programming model for APP problem. In Artificial Intelligence and Computational Intelligence, 2009. *AICI'09. International Conference on* (Vol. 1, pp. 455-459). IEEE.