

طراحی الگوی ریاضی مسیریابی موجودی‌ها در زنجیره تأمین با بررسی موردی در شرکت دونار خزر

داریوش محمدی زنجیرانی^۱، مجید اسعدی آفاجری^۲

۱. استادیار گروه مدیریت صنعتی دانشگاه خلیج فارس، بوشهر، ایران

۲. دانشجوی کارشناسی ارشد مدیریت صنعتی دانشگاه خلیج فارس، بوشهر، ایران

(تاریخ دریافت: ۱۳۸۸/۶/۲۸، تاریخ تصویب: ۱۳۸۸/۱۰/۲۷)

چکیده

هماهنگی و یکپارچه‌سازی مراحل و رده‌های مختلف در یک زنجیره تأمین، به تعادل مبادلات بین مراکز و دسترسی به عملکرد برتر در آن زنجیره خواهد انجامید^[۴]. با توجه به رابطه معکوس میان دو دسته هزینه‌های موجودی و هزینه‌های حمل و نقل، مسیریابی موجودی‌ها، به مسئله هماهنگی موثر سیاست‌های بازپرسازی و برنامه‌های توزیع موجودی‌ها در سطح مرکز یک زنجیره تمرکز دارد. در واقع مسیریابی موجودی دو جزء مهم از زنجیره تأمین، یعنی فعالیت‌های حمل و نقل و کنترل موجودی را ادغام می‌نماید. در مسیریابی موجودی‌ها، یک یا چند مرکز توزیع موجودی به موازات مجموعه‌ای متفاوت و غالباً پرشمار از مراکز فروش که هر یک دارای نرخ تقاضای بخصوصی می‌باشند، وجود خواهد داشت. مقاله حاضر، هماهنگ‌سازی دو مولفه مهم حمل و نقل و کنترل موجودی زنجیره‌های تأمین را در قالب یک مدل برنامه‌ریزی ریاضی عدد صحیح به تصویر کشیده است. در بخش اول مقاله، به بیان مسئله و اهمیت آن پرداخته شده، دسته‌بندی و مرور مطالعات مرتبط با مبانی تئوریک مسئله در بخش دوم ارایه شده است. بخش سوم، به تبیین الگوی ریاضی طراحی شده، روش‌های جمع‌آوری اطلاعات و شیوه‌های محاسبه پارامترهای مدل پرداخته و بالاخره در بخش پایانی مقاله، تحلیل جواب‌ها و نتایج عددی حاصل از اجرای مدل در بررسی موردی یک زنجیره تأمین تجاری ارایه شده است.

واژه‌های کلیدی: مسیریابی موجودی، زنجیره تأمین، توزیع ناب، مدل ریاضی عدد صحیح، متoscipgirی فازی

۱- مقدمه و بیان مسأله

نحوه برنامه‌ریزی وسائل نقلیه به منظور تحویل گرفتن قطعات و محصولات مورد نیاز از تامین کنندگان یا مراکز توزیع و تحویل آنها به شرکت‌های تولیدی و یا فروشگاه‌ها، علاوه بر تأثیر مستقیمی که بر هزینه‌های حمل و نقل دارد، در سطح هزینه‌های مربوط به نگهداری موجودی قطعات و محصولات نیز نقش بسزایی دارد [۱۱].

تقابل هزینه‌های حمل و نقل و ابزارداری در بخش توزیع محصولات و خدمات، موضوع تمرکز فعالیت‌های برنامه‌ریزی است. هدف اصلی این بخش را بایستی حداقل نمودن موجودی انبار خردۀ فروشان (مراکز) و در عین حال ممانعت از کمبود موجودی هر یک از محصولات قلمداد نمود. از طرف دیگر، حداقل نمودن موجودی انبار در مراکز فروش، منجر به افزایش دفعات حمل می‌شود. حال مسأله این است که تا چه اندازه‌ای تعداد دفعات حمل می‌تواند افزایش یابد و در عین حال هزینه کل سیستم توزیع و ابزارداری نیز در سطح مناسب قرار داشته باشد؟ لذا بهبود سیستم حمل و نقل، به منظور اطمینان از در دسترس بودن به موقع قطعات و محصولات مورد نیاز، از جایگاه ویژه‌ای برخوردار بوده و برنامه‌ریزی فروشنده برای انبار خردۀ فروش تابع دیدگاه نوین «کنترل موجودی توسط فروشنده» است.

در سیستم توزیع ناب، حداقل مقدار تحویل هر یک از محصولات به خردۀ فروشان، تابع طول مسیر حرکت یا مدت زمان گردش وسیله نقلیه است. طول مدت زمان گردش هر وسیله نقلیه نیز به تعداد و توالی سرویس‌دهی به مشتریان یا خردۀ فروشان بستگی دارد. بنابراین، برای خردۀ فروشان (مراکز توزیع)، ایده‌آل‌ترین حالت آن است که برای هر کدام از آنها یک وسیله نقلیه تخصیص داده شود تا طول مسیر حرکت و در نتیجه مقدار موجودی‌ها و هزینه‌های مربوط به خواب سرمایه (ذخیره موجودی) حداقل شود. چنین وضعیتی استفاده از تعداد زیادی وسیله نقلیه با ظرفیت پایین را ایجاد می‌کند. بدیهی است استفاده از وسائل نقلیه با ظرفیت کوچک، غالباً افزایش هزینه‌ها را بدنال خواهد داشت. لذا در سیستم توزیع ناب اختصاص یک وسیله نقلیه به هر مشتری (مرکز)، مفروض به صرفه نبوده [۲] و مسیریابی وسائل نقلیه، به منظور ایجاد شرایط حمل چندین محصول توسط یک وسیله نقلیه (با ظرفیتی بزرگ) به چندین مشتری و در عین حال کاهش هزینه‌های مربوط به نگهداری محصولات در مراکز دریافت، مهم تلقی می‌شود.

مسیریابی و سایل نقلیه در سیستم‌های توزیع به هنگام، در چهارچوب محدودیت‌های موجود و با توجه به ضریب مصرف محصولات، می‌تواند به نحوی انجام گیرد که طول بازه یا پنجره زمانی مصرف، طول مسیر حرکت یا گردش سایل نقلیه، حجم محصولات در هر یک از تحويل‌ها و تعداد سایل نقلیه مورد نیاز به‌طور همزمان کاهش داده شود. به علاوه، هدف این است که موجودی هر یک از محصولات موجود در انبار خرده فروشان نیز هنگام تحويل محصولات (در هر توالت تحويل) در حداقل مقدار ممکن باشد. بنابراین بهره‌گیری از مسیریابی و سایل نقلیه در سیستم توزیع ناب، افزایش انعطاف‌پذیری سیستم حمل و نقل در پاسخ‌گویی به نوسانات نیازهای بازار، کاهش هزینه‌ها و افزایش بهره‌وری را بدنبال خواهد داشت. این عوامل، انگیزه اصلی مسیریابی و سایل نقلیه برای تأمین بهنگام محصولات در سیستم توزیع ناب محسوب می‌شود.

مقاله حاضر، ادغام دو موضوع اساسی "مسیریابی و سایل نقلیه و کاهش هزینه‌های نگهداری مواد و محصولات" را در قالب یک مدل برنامه‌ریزی ریاضی بررسی می‌نماید، لذا مسئله حاصل را می‌توان در زمرة مسایل مسیریابی موجودی قلمداد نمود.

برنامه‌ریزی، همزمان‌سازی و هماهنگی دو سیستم کنترل موجودی و حمل و نقل در یک بررسی موردی از یک شبکه توزیع بازار گانی در داخل کشور، مساله اصلی این تحقیق بوده است. برای پرداختن به طراحی مدل، وضعیتی تصور می‌شود که یک انبار مرکزی معین و چندین خرده فروش (مرکز) دارای نرخ تقاضای ثابت یا متفاوت، برای هر یک از محصولات وجود داشته باشد. تعداد بهینه خودروهای مورد نیاز در این شبکه نیز توسط مدل تعیین خواهد شد. در ابتدا ضرورت دارد تا بر مبنای متداول‌تری تحقیق، حد بالایی برای تعداد خودروهای موجود در این شبکه توزیع برآورد شود. بدیهی است این مقدار در تعداد محدودیت‌ها و نیز تعداد گردش مسیرها توسط مدل تأثیر خواهد داشت. در عالم واقع، این حد بالا می‌تواند تعداد خودروهای در دسترس باشد. تعداد خودروهای در دسترس بایستی انعطاف‌پذیر باشند چرا که در نهایت، تعداد بهینه آنها بر اساس برنامه‌ریزی موجودی و حمل و نقل تعیین خواهد شد.

۲. اهمیت و هدف پژوهش

در بررسی عمیق‌تر مسأله مورد بررسی، نکات چندی دریافت می‌شوند، از جمله این که از یک‌سو، در راستای کاهش هزینه‌های حمل و نقل بهتر است که حجم محصول در هر بار سفارش بیشتر باشد و از سوی دیگر به طور متقابل، برای کاهش هزینه‌های انبارداری و فرصت از دست رفته سرمایه خواهد بود در انبار نیز معقول است که مقدار سفارش به حداقل برسد. مدل‌های زیادی برای حل این تناقض ارایه شده‌اند که معروف‌ترین آنها مدل "میزان بهینه سفارش" است. با این حال، در هیچ یک از آنها به موارد زیر به صورت همزمان توجه نشده است.

۱) کاهش تعداد خودروهای حامل مواد یا محصولات، ۲) حداقل نمودن مسیر پیمایش خودروها، ۳) بهنگام نمودن بازپرسازی انبار مشتریان، با توجه به نرخ مصرف هر محصول در هر کدام از آنها.

مدل طراحی شده در این تحقیق؛ علاوه بر اهداف عمومی مدل‌های کنترل موجودی، موارد فوق را نیز لحاظ نموده است، لذا در نوع خود، مدلی منحصر به فرد و نوآورانه محسوب شده و از این نقطه‌نظر دارای اهمیت زیادی در کاهش هزینه‌های عملیاتی در فرایند حمل و نگهداری موجودی‌ها است. هم‌چنین، با طراحی یک مدل ریاضی می‌توان بررسی‌های بیشتری را با تحلیل حساسیت پارامترهای آن دامن زد.

۳. پیشینه تحقیق

همان‌طور که در بخش قبلی ذکر شد، مسأله برنامه‌ریزی ناوگان حمل و نقل بهمنظور اخذ محصولات از انبار مرکزی و تحويل آنها به خرده فروشان (مراکز فروش)، حالت توسعه یافته‌ای از مسأله مسیریابی وسیله نقلیه و بالاخص مسأله مسیریابی با محدودیت پنجره‌های زمانی است. مسأله مسیریابی موجودی نیز از خانواده مسایل مسیریابی خودروها است. با وجود این، تفاوت‌هایی نیز با مسایل مسیریابی سنتی دارد که در بخش حاضر به بیان آنها پرداخته می‌شود. در سال‌های اخیر با توجه به رویکردهای تسهیم اطلاعات در رابطه با تقاضا و تهیه و تأمین موجودی در بین شرکای زنجیره تأمین، مسأله توزیع اهمیت بیشتری پیدا کرده است و شرکت‌ها به طور فزاینده‌ای از مدل‌های هماهنگی بازپرسازی و حمل و نقل برای مدیریت سیستم توزیع خود استفاده کرده‌اند.

مسئله مسیریابی موجودی (IRP) از جمله مسائلی است که به ادغام دو فرآیند مهم مدیریت زنجیره تأمین یعنی فرایندهای توزیع و کنترل موجودی می‌پردازد. در رابطه با هر دو موضوع تحقیقات بسیاری انجام گرفته است. ولی در این تحقیقات نیز به بررسی تأثیر متقابل آنها کمتر توجه شده است. با این حال تحقیقات پیشین بر این نکته نیز صحه گذاشته‌اند که ادغام این دو عنصر زنجیره تأمین می‌تواند مزیت‌هایی اساسی برای کل زنجیره تأمین (از دیدگاه زنجیره تأمین یکپارچه) به ارمغان آورد. IRP، در مدل کسب و کار کنترل موجودی توسط فروشنده (VMI)، قابلیت اجرا پیدا می‌کند [۳]. بر اساس استراتژی VMI، فروشنده (تأمین کننده) در تعیین زمان و مقدار محصولی که به مشتری تحویل می‌دهد، با این شرط که مشتری هیچ وقت با کمبود کالا مواجه نشود، آزادی عمل دارد. منابع [۹،۱۰] اطلاعات بیشتری را در این زمینه ارایه نموده اند.

امانوئل و همکاران وی در مطالعات خود (بر مبنای افق زمانی برنامه ریزی) تحقیقات علمی انجام گرفته در زمینه IRP و نیز مدل‌ها و رویکردهای مربوط به آنها را در سه دسته طبقه‌بندی کردنده: ۱) مدل‌های یک دوره‌ای؛ ۲) مدل‌های چند دوره‌ای؛ ۳) مسائل با دوره‌های نامحدود [۵].

بی مینگ چن و چونون تالین در تحقیقی بیان داشتند که مدیریت زنجیره تأمین در مسائل IRP با دو نوع محدودیت مواجه است: محدودیت‌های مربوط به حمل و نقل و محدودیت‌های مربوط به سیاست‌های موجودی. این سیاست‌ها در مدل مورد طراحی آنها، به شکل متغیرهای تصمیم یا محدودیت‌ها ظاهر می‌شدند [۱۲].

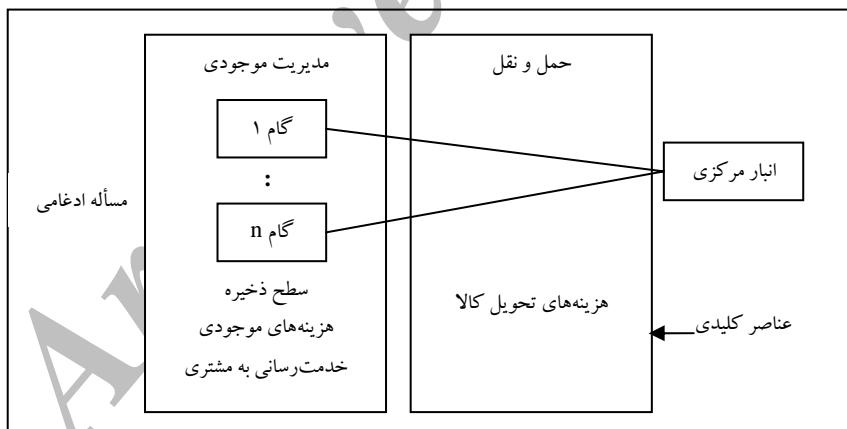
چندی بعد، یوگانگ یو و همکاران، یک مسئله IRP با محدودیت‌های تحویل‌های جداگانه و اندازه ناوگان خودروها را بررسی کردند که در آن یک محصول از یک انبار مرکزی (کارخانه) به تعدادی مشتری در طول یک افق برنامه‌ریزی توزیع می‌شد. در این تحقیق رویکردی ابتکاری و تقریبی ارایه شد که با استفاده از تکنیک آزادسازی لاغرانژی (LR) حل شده است [۱۳].

بیرگرا و الحسین عاقراف در مطالعه دیگری یک مسئله بهینه‌سازی را بررسی کردند که از رویکرد (VMI) برخاسته بود. در این تحقیق، علاوه بر محدودیت‌های عمومی مسئله IRP محدودیت‌های اضافه‌تری نیز که در عمل رخداد آنها اجتناب ناپذیر است، اعمال شدند [۳].

ژندونگ پن و همکاران در تحقیق مستقلی، برنامه‌ریزی همزمان موجودی و حمل و نقل را در حالت محدودیت‌های منعطف وسایل نقلیه، مورد بررسی قرار دادند. مسئله مورد بررسی در این مقاله در قالب یک مسئله برنامه‌ریزی عدد صحیح مختلط فرموله شده بود. نتایج حاصل بیانگر این بود که تعادل خوبی بین هزینه‌های موجودی و هزینه‌های حمل و نقل توسط این الگوریتم ابتکاری به وجود آمده بود [۱۶].

سیلا چتین کایا و همکاران در مقاله‌ای سیاست‌های مختلف حمل و نقل و تاثیر آنها بر مقدار و تناوب بازپرسازی انبار را مورد بررسی قرار دادند. در حال حاضر انواع متفاوتی از این سیاست‌ها در عمل بکار برد می‌شود. دو نوع پرکاربرد از این سیاست‌ها، "توزیع و حمل و نقل بر اساس زمان" و "توزیع و حمل و نقل بر اساس مقدار" می‌باشد. نتایج عددی این تحقیق نشان می‌دهد که صرفه‌جویی در هزینه‌ها در سیاست توزیع بر اساس مقدار بیشتر است. ولی با در نظر گرفتن رضایت و زمان انتظار مشتریان، استفاده از یک سیاست ادغامی می‌تواند باعث صرفه‌جویی بیشتر در هزینه کل شود [۱۱].

نمودار ۱، یک زنجیره تامین دو سطحی را با یک انبار مرکزی نشان می‌دهد. اگر چه هر دو مسئله مدیریت موجودی و حمل و نقل در عمل به صورت یکی بعد از دیگری حل می‌شوند، ولی بایستی توجه داشت که این دو مسئله به یکدیگر وابستگی داشته و هدف مقاله حاضر نیز مطالعه این وابستگی است [۹].



نمودار ۱. مسئله ادغامی مدیریت موجودی و حمل و نقل [۹]

۴. سوال‌های پژوهش

در هنگام طراحی یک الگوی ریاضی جهت بهینه‌سازی همزمان تعداد خودروها، مسیر حرکت خودروها و موجودی انبار خرده فروشان در سیستم توزیع ناب، سوالات زیر مطرح هستند:

سوال اصلی:

چگونه می‌توان مسئله همزمان سازی مسیریابی و کنترل موجودی در سیستم توزیع ناب را با رویکرد مدل ریاضی دقیق مدلسازی نمود؟

سوالات فرعی:

آیا الگوی ریاضی طراحی شده باعث ایجاد بهبود در هزینه‌های حمل و نقل می‌شود؟

آیا الگوی ریاضی طراحی شده باعث ایجاد بهبود در هزینه‌های نگهداری محصولات در انبار خرده فروشان می‌شود؟

۵. روش تحقیق

قدرمسلم، روش تحقیق حاضر از نوع تحلیلی / ریاضی است و مشتمل بر طراحی مدل، تعیین جامعه و نمونه، تهیه جدول‌های جمع‌آوری اطلاعات، تعیین روش‌های تجزیه و تحلیل اطلاعات و محاسبه پارامترهای مدل، حل مدل، بررسی اعتبار مدل طراحی شده و در نهایت تحلیل نتایج بهدست آمده است. در بررسی موردی تحقیق حاضر، جامعه آماری شامل شرکت تولیدی صنعتی دونار خزر و شرکت‌های حمل و نقل همکار این شرکت در فاصله زمانی فروردین الی اسفندماه ۱۳۸۷ است.

۶. مفاهیم و پیش‌فرض‌های طراحی مدل

به منظور اینکه در ک خواننده از ابعاد مدل طراحی شده، وضوح بیشتری داشته باشد، در ذیل به تعدادی از مهمترین پیش‌فرض‌های آن اشاره می‌شود:

- انبار مرکزی همواره توانایی تأمین محصولات مورد نیاز را داشته و هیچ کمبودی مجاز نمی‌باشد.
- تنوع محصولات مورد نیاز خرده فروشان بایستی در مدل ریاضی لحاظ گردد.
- نرخ مصرف هر یک از محصولات، نزد خرده فروشان طی دوره برنامه‌ریزی ثابت بوده و تغییری نخواهد داشت.

- مقدار تحویل هریک از محصولات بستگی به طول مسیر حرکت یا مدت زمان گردش وسیله نقلیه مربوطه داشته و هر چه مدت زمان گردش بیشتر باشد مقدار محصولات بیشتری باید تحویل داده شود و بر عکس.
- ظرفیت وسایل نقلیه مختلف، متفاوت است. زیرا یک ناوگان حمل و نقل معمولاً دارای وسایل نقلیه متفاوتی است و استفاده از هر یک از آنها برای حجم مشخصی از بار توجیه پذیر است.
- ماتریس زمان سفر (با ابعاد مسافت یا هزینه)، نامتقارن بوده و تمامی درایه‌های آن، اعداد صحیح است. معمولاً به دلیل محدودیت‌های ترافیکی، مدت زمان رفت و برگشت بین دو نقطه با هم متفاوت است.

۷. طراحی و تجزیه و تحلیل مدل

با توجه به الزامات و پیش فرض‌های مدل و نیز ماهیت متغیرهای تصمیم، مدل ریاضی مسئله از دو هدف مجزا و چهارده نوع محدودیت مستقل تشکیل شده است.

- ۱-۷. تعریف عالیم و نمادهای مورد استفاده در مدل عالیم و نمادهایی که در مدل ریاضی فوق بکار گرفته شده‌اند، به شرح زیر است:
 - P : مجموعه انواع محصولات، $P = \{1, 2, \dots, m\}$ و نیز داریم ($k \in P$)
 - $PP = \{(k, h) | k, h \in N, k \neq h\}$: مجموعه تمامی ترکیبات دو تایی محصولات،
 - $R = \{1, 2, \dots, r\}$: مجموعه خرده فروشان، r : تعداد خرده فروشان.
 - N : مجموعه تمامی گره‌های گراف مسئله (خرده فروشان به علاوه انبار مرکزی)
 - $A = \{1, 2, \dots, n\}$: مجموعه تمامی سویه‌های ارتباط دهنده بین هر دو گره عضو N است.
- $$Arcs = \{(i, j) | i, j \in N, i \neq j\}$$
- G : شبکه (گراف) مسئله، متشکل از دو مجموعه N و A است، یعنی (N, A) .
- $CW = N - R$: مجموعه انبار مرکزی که تنها یک عضو دارد.
- S : مجموعه گره‌های هر زیر گردش (هر زیر گردش حلقه بسته‌ای از گره‌های است که شامل انبار مرکزی نباشد).

Vehicles Set (VS): مجموعه ناوگان حمل و نقل به تعداد f دستگاه خودرو، که در

آن f یک حد بالای تخمینی است. $\{1, 2, \dots, f\}$

t_{ij} : زمان سفر از گره i به j .

$size_k$: فضای مورد نیاز برای محصول نوع k . ($k \in P$)

t_k : زمان مورد نیاز برای بارگذاری محصول نوع k ام بر روی خودرو.

U_k : زمان مورد نیاز برای تخلیه محصول نوع k ام از روی خودرو.

d_{kj} : نرخ مصرف (فروش) محصول نوع k ام در گره j ام، بر حسب تعداد در واحد زمان.

C_V : حداکثر ظرفیت قابل حمل توسط خودروی v ام.

MTS_{kj} : حداکثر طول بازه زمانی مجاز برای تحویل قطعه k ام به گره j ام.

M : یک عدد بسیار بزرگ مثبت.

۲-۲. تعریف متغیرهای تصمیمی

متغیرهای تصمیمی مورد استفاده در تحقیق حاضر از نوع عدد صحیح هستند. بیان ریاضی این

متغیرها به صورت زیر است:

$$X_{njkv} = \begin{cases} 1 & \text{اگر خودروی } v \text{ عهده دار خدمتدهی به گره } i \text{ و سپس گره } j \text{ باشد} \\ 0 & \text{در غیر این صورت} \end{cases}$$

متغیر اشاره شده بالا از نوع عدد صحیح دودویی (باینری) است. متغیر تصمیم بعدی نیز به صورت زیر تعریف می‌گردد:

Q_{kjv} : تعداد محصولات نوع k که توسط خودروی v به گره j حمل می‌شود.

متغیر تصمیم فوق نیز از نوع عدد صحیح است.

۳-۲. تعریف توابع هدف

در مدل ریاضی مسأله، دو تابع هدف تبیین شده‌اند. بیان ریاضی اولین تابع هدف عبارت

است از:

$$MinZ = \sum_{j=1}^r \sum_{v=1}^f X_{njkv} \quad (1)$$

رابطه (۱) در صدد حداقل سازی تعداد وسایل نقلیه مورد استفاده است، بدینهی است در صورت وجود ظرفیت‌های مختلف ناوگان حمل و نقل، مدل ریاضی همواره تمایل دارد تا حد امکان از وسایل نقلیه‌ای با ظرفیت بزرگ‌تر استفاده نماید.تابع هدف دوم، در راستای یافتن حداقل متوسط موجودی هر یک از محصولات در انبار هر کدام از خرده‌فروشان به شرح زیر طراحی شده است:

$$\text{MinZ} = \sum_{k=1}^m \sum_{j=1}^r \sum_{v=1}^f Q_{kjv} \quad (2)$$

برای حل مسایلی با چنین توابع هدفی، روش‌های مختلفی وجود دارد. با توجه به اینکه توابع هدف مسئله از یک جنس نبوده و نیز دارای واحد مشترک نیستند، لذا بهتر است از روش لکسیکوگرافیک به عنوان روشی مناسب جهت حل مسئله استفاده نمود.

۴-۴. تعریف محدودیت‌ها

همان‌طور که اشاره شد، محدودیت‌هایی که ناشی از الزامات و شرایط مدل‌سازی مسئله تحقیق حاضر هستند، دارای ۱۴ نوع می‌باشند که بر حسب اولویت بکارگیری در مدل طراحی شده، به ترتیب ذیل شرح داده می‌شوند:

$$X_{iv} = 0 \quad \forall i \in R, \forall v \in \text{Vehicles Set(VS)} \quad (3)$$

این محدودیت بیانگر این است که هیچ یک از وسایل نقلیه اجازه ندارد بلا فاصله به گرهی که حرکت را از آن آغاز نموده است، برگردد. به عبارت دیگر، در گراف مسئله نباید هیچ کمانی (مسیر) دارای ابتدا و انتهای یکسان باشد. [۷]

$$\sum_{j=1}^r X_{njv} = 1; \quad \forall v \in VS \quad (4)$$

رابطه فوق حاکمی از آن است که نقطه شروع سفر هر یک از وسایل نقلیه باید انبار مرکزی باشد. چراکه وسایل نقلیه در ابتدا بایستی از انبار مرکزی بارگیری کرده و سپس به سوی خرده فروشان حرکت نمایند. [۷, ۶]

$$\sum_{i=1}^r X_{inv} = 1; \quad \forall v \in V \quad (5)$$

محدودیت شماره ۵، نشان‌دهنده این است که نقطه پایان سفر نیز برای هر کدام از وسایل نقلیه انبار مرکزی است. وسایل نقلیه بایستی بعد از پیمایش مسیر مشخص شده و اتمام محموله، برای بارگیری بعدی به انبار مرکزی مراجعه نماید.

$$\sum_{v=1}^f \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^r X_{ijv} = 1; \quad \forall j \in R \quad (6)$$

$$\sum_{v=1}^f \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^r X_{ijv} = 1; \quad \forall i \in R \quad (7)$$

این مجموعه محدودیت‌ها بیانگر این است که در هر دوره برنامه‌ریزی، هر یک از خرده فروشان را فقط یک وسیله نقلیه، آن هم فقط یک بار، می‌تواند سرویس دهی نماید. وسیله نقلیه فوق باید از یک مکان قبل آمده و به مکان بعدی نیز برود [۷، ۶].

$$\sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^r X_{ijv} - \sum_{\substack{h=1 \\ h \neq j}}^r X_{jhv} = 0; \quad \forall j \in R, \forall v \in VS \quad (8)$$

این مجموعه محدودیت‌ها تضمین می‌نمایند که اگر وسیله نقلیه‌ای به یک خرده فروش وارد شده و ارایه خدمت کند، تنها باید همین وسیله نقلیه این خرده فروش را ترک کند [۷، ۶].

$$\sum_{i \in S} \sum_{\substack{j \in S \\ i \neq j}} X_{ijv} \leq |S| - 1; \quad \forall v \in VS, \quad \forall S \subseteq R, |S| \geq 2 \quad (9)$$

این مجموعه محدودیت‌ها عدم تشکیل زیر گردش برای هر خودرو را تضمین می‌کنند [۷].

$$X_{ijv} \in \{0, 1\}; \quad \forall (i, j) \in Arcs, \forall v \in VS \quad (10)$$

مجموعه محدودیت‌های فوق نیز الزام صفر و یک بودن مقدار هر متغیر X_{ijv} را تضمین می‌کنند.

$$\sum_{k=1}^m \sum_{j=1}^r (Size)_k \cdot Q_{kjv} \leq C_v \quad \forall v \in VS, (k \in P) \quad (11)$$

مجموعه محدودیت‌های شماره ۱۱ نشان دهنده این است که مجموع حجم محصولاتی که توسط یک وسیله نقلیه حمل می‌شود (حجم هر یک از انواع محصولات در خودروی v ضربدر تعداد همان نوع محصول در همان خودرو)، باید از ظرفیت آن وسیله نقلیه بیشتر باشد.

$$\left[\sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^r t_{ij} X_{ijv} + (l_k + u_k) Q_{kjv} \right] \text{Sign}(Q_{kjv}) \leq MTS_{kj}; \quad \forall k \in P, \forall v \in VS, \forall j \in R \quad (12)$$

مجموعه محدودیت‌های فوق تضمین می‌کنند که زمان تحویل هر یک از محصولات به هر یک از گره‌ها (خرده فروشان)، کمتر از سقف زمانی تعیین شده توسط مشتری باشد.

زمان تحويل، از جمع زمان مسیرهای پیمایش شده به علاوه جمع زمان بارگیری و تخلیه هر نوع محصول، ضربدر تعداد همان نوع محصول به دست می‌آید.

$$d_{kj} \left[\sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^r t_{ij} X_{ijv} + (l_k + u_k) Q_{kjv} \right] \text{Sign}(Q_{kjv}) \leq Q_{kjv}; \quad \forall k \in P, \forall v \in VS, \forall j \in R \quad (13)$$

این مجموعه محدودیت‌ها تضمین می‌کند که تعداد محصولاتی که توسط یک وسیله نقلیه به یک مشتری حمل می‌شود، حداقل برابر مقدار مصرف آن محصول در مدت زمان گردش وسیله نقلیه فوق (زمان تحويل ضربدر نرخ مصرف)، باشد.

$$Q_{kjv} \leq M \sum_{i=1}^r X_{ijv}; \quad \forall k \in P, \forall v \in VS, \forall j \in R \quad (14)$$

مجموعه محدودیت‌های شماره ۱۴ تضمین می‌کند که اگر یک خودرو در یک گردش به یک خرده فروش مراجعه نکند، نبایستی هیچ محصولی در آن خودرو برای مقصد مذکور (آن گره) جایگذاری شده باشد.

$$\frac{Q_{kjv}}{d_{kj}} - \frac{Q_{hjv}}{d_{hj}} + [Sign(Q_{kjv}) + Sign(Q_{hjv})] M \leq 2M; \quad \forall (k, h) \in PP, \forall v \in VS, \forall j \in R \quad (15)$$

مجموعه محدودیت‌های شماره ۱۵ تضمین می‌کند که هر دو نوع محصولی که توسط یک وسیله نقلیه به یک گره (خرده فروش) حمل می‌شوند، دارای پنجره زمانی مصرف یکسان باشند. پنجره زمانی مصرف یک محصول در یک گره از تقسیم تعداد محصولات نوع k ام که توسط خودروی v ام به گره زم حمل می‌شود (Q_{kjv})، بر نرخ مصرف محصول مربوطه (k) در آن گره (j) به دست می‌آید. [۸].

$$Q_{kjv} \text{ is integer} \quad \forall k \in P, \forall v \in VS, \forall j \in R \quad (16)$$

محدودیت شماره ۱۶ نیز تضمین می‌کند که تعداد هر نوع محصولی که در یک گردش حمل می‌شود با استی عددی صحیح باشد.

۸. روش‌های جمع‌آوری داده‌ها و محاسبه پارامترهای مدل
 از آنجایی که پارامترهای مورد استفاده در مدل از دو نوع تجربی/قطعی و برآورده هستند، شیوه جمع‌آوری و محاسبه داده‌های مدل نیز به دو صورت مختلف صورت خواهد گرفت، پارامترهای تجربی/قطعی مدل شامل اطلاعات ابعاد و فضای اشغالی هر محصول در وسیله نقلیه، بازه زمانی تعیین شده از سوی خردهفروشان برای تحويل محصولات

مختلف و نیز ظرفیت حمل و سایل نقلیه مورد استفاده است. جمع‌آوری داده‌های مربوط به دسته از پارامترها از طریق طراحی فرم‌های مقتضی و نیز مراجعه به برخی اسناد و گزارشات عملکردی شرکت دونار خزر و سایر شرکت‌های حمل و نقل مرتبط صورت گرفته است. به منظور جمع‌آوری داده‌های مربوط به پارامترهای برآورده نظری زمان سفر از گرهی به گره دیگر و زمان بارگیری و تخلیه محصولات، از مشاهدات میدانی و زمان‌سنجی استفاده شد. هم‌چنین جهت جمع‌آوری داده‌های مربوط به پارامتر تقاضای خرده فروشان برای هر یک از محصولات نیز از فرم‌های طراحی شده تقاضای خرده فروشان استفاده شد.

از آنجا که داده‌های مربوط به این پارامترهای برآورده، بر مبنای روش متوسط‌گیری فازی و با استفاده از اعداد فازی مثلثی، جمع‌آوری می‌شوند، لذا برای کاربرد آنها در مدل، نخست بایستی آنها را به اعداد قطعی تبدیل نمود. برای دستیابی به اعداد قطعی نیز از هفت روش متعدد و مشهور می‌توان استفاده کرد که یکی از متداول‌ترین آنها روش مرکز‌سطح است. در روش مرکز‌سطح که رایج‌ترین روش تبدیل کمیت فازی به کمیت کلاسیک می‌باشد، از رابطه (۱۷) برای میانگین‌گیری فازی یا فازی زدایی استفاده می‌شود.^[۱]

$$z^* = \frac{\int \mu_{\tilde{z}}(z) \cdot z \, dz}{\int \mu_{\tilde{z}}(z) \, dz} \quad (17)$$

۹. ویژگی‌های مدل طراحی شده

- توسعه مسئله حمل و نقل مرکب و تعیین نوع محصول قابل حمل در وسایط نقلیه موجود در هر مسیر از شبکه حمل.
- مورد توجه و کنکاش قرار دادن مسایل کاربردی تأمین و توزیع به هنگام محصولات مورد نیاز در مراکز فروش وابسته به مراکز تولید یا توزیع عمده.
- جمع‌آوری داده‌های مربوط به پارامترهای تخمینی مدل به صورت اعداد مثلثی و محاسبه اعداد کلاسیک متناظر آنها از شیوه میانگین‌گیری مرکز سطح.
- قابلیت حل مسایل گوناگون در حوزه مسیریابی موجودی.
- قابلیت کاربرد مدل برای حالت‌های مختلفی نظری ظرفیت متغیر وسایل نقلیه، تعداد و اندازه‌های متفاوت محصولات با توانایی لحاظ زمان‌های تخلیه و بارگیری محصولات.

۱۰. اجرای مدل و تحلیل نتایج

برای اجرای مدل، بررسی موردنی حاضر مشتمل بر شبکه‌ای مرکب از ۳ محصول، ۳ نوع خودرو و ۶ خرده فروش می‌باشد. مدل ریاضی شبکه مورد اشاره، دارای ۱۸۰ متغیر تصمیم و ۲۵۵ محدودیت است. این مدل پس از نگارش، با استفاده از نرم افزار لینگو ۸ حل شد. از آنجا که مدل دارای دو نوع متغیر تصمیم می‌باشد لذا مقدار متغیرهای تصمیم به تفکیک و به شرح نگاره‌های ۷ و ۸ ارایه و تشریح می‌شوند.

نگاره ۷. نتایج عددی برای متغیر تصمیم X

متغیر تصمیم	مقدار
X(۷۲،۱)	۱
X(۲۷،۱)	۱
X(۷۴،۲)	۱
X(۴۶،۲)	۱
X(۶۷،۲)	۱
X(۷۱،۳)	۱
X(۱۳،۳)	۱
X(۳۵،۳)	۱
X(۵۷،۳)	۱

لازم به ذکر است سایر متغیرهای تصمیم X که در نگاره فوق آورده نشده‌اند، مقدار صفر را در جواب نهایی مسئله اختیار نموده‌اند. هم‌چنین، متغیر Q بیانگر تعداد محصولی است که از یک گره به گره دیگر حمل می‌شود. در نگاره (۸) مقادیر بهینه Q ارایه شده است.

نگاره ۸. نتایج عددی برای متغیر تصمیم Q

$Q(1,2,1) = 23$	$Q(1,1,3) = 11$
$Q(2,2,1) = 26$	$Q(2,1,3) = 12$
$Q(3,2,1) = 19$	$Q(3,1,3) = 10$
$Q(1,4,2) = 28$	$Q(1,3,3) = 22$
$Q(2,4,2) = 43$	$Q(2,3,3) = 25$
$Q(3,4,2) = 23$	$Q(3,3,3) = 19$
$Q(1,6,2) = 33$	$Q(1,5,3) = 13$
$Q(2,6,2) = 37$	$Q(2,5,3) = 15$
$Q(3,6,2) = 29$	$Q(3,5,3) = 12$

۱-۱۰. محاسبه هزینه در هر دوره سرویس‌دهی (برنامه‌ریزی)

جهت محاسبه هزینه کل بایستی مدت زمان استفاده از هر یک از وسایل نقلیه را به دست آورد. این زمان شامل زمان طی مسیر و زمان‌های تخلیه و بارگیری است. برای محاسبه مدت زمان پیمایش هر یک از خودروها، زمان کمان‌های طی شده جمع می‌شود. هم‌چنین جهت محاسبه زمان‌های بارگیری و تخلیه هر یک از خودروها، ابتدا تعداد هر یک از انواع محصولات در هر یک از خودروها محاسبه شده و سپس در نرخ زمان مربوط به تخلیه/بارگیری ضرب می‌شود. مجموع زمان بارگیری و تخلیه به علاوه زمان طی مسیر، کل زمان استفاده از هر یک از وسایل نقلیه را تشکیل می‌دهد.

زمان‌های حاصل در نرخ هزینه بکارگیری هر یک از خودروها ضرب می‌شود. با توجه به تفاوت ظرفیت حمل خودروها، نرخ هزینه‌های آنها نیز متفاوت خواهد بود. در نگاره ۹ نرخ هزینه متغیر در مدت زمان استفاده از خودرو ضرب شده تا حاصل، هزینه متغیر هر خودرو در یک دوره باشد؛ این هزینه با هزینه ثابت مربوط به هر یک از خودروها جمع شده و به این ترتیب هزینه کل در یک دوره سرویس‌دهی حاصل می‌شود.

نگاره ۹. محاسبه هزینه یک دوره حمل در مدل پیشنهادی

جمع هزینه	هزینه ثابت	هزینه متغیر	مدت زمان استفاده از خودرو(ساعت)	نرخ هزینه متغیر	ظرفیت(فوتوت مکعب)	خودرو
۶۱۱/۲۵	۲۵۰	۳۶۱/۲۵	۱۴/۴۵	۲۵	۸۰۰	۱
۲۲۱۷/۵	۵۰۰	۱۷۱۷/۵	۳۴/۳۵	۵۰	۲۲۴۰	۲
۱۴۲۸	۳۵۰	۱۰۷۸	۳۰/۸	۳۵	۱۱۲۰	۳
۴۲۵۶/۷۵					۴۱۶۰	جمع

در نگاره فوق هزینه‌ها بر حسب هزار ریال می‌باشد. در واقع، نگاره ۹، هزینه یک دوره گردش خودروها را محاسبه می‌نماید. در هر دوره گردش، مجموع حجم خودروها ۴۱۶۰ فوت مکعب می‌باشد. به دلیل بدیع بودن مدل طراحی شده، شرکتی یافت نشد که از سیستمی مشابه استفاده نماید تا بتوان به بررسی تطبیقی نتایج حاصل از مدل پرداخت و لذا اطلاعات مورد نیاز با توجه به وضعیت فعلی شرکت دونار خزر جمع آوری و تحلیل شد.

۱۱. نتیجه‌گیری

با محاسبات انجام گرفته در بخش قبل، مشاهده شد که هزینه کل یک دوره حمل در مدل پیشنهادی، بدون در نظر گرفتن زمان‌های بارگیری و تخلیه برابر ۱۸۵۰ هزار ریال است. این مقدار کمتر از $2227/5$ است که هزینه حمل همان مقدار محصول در سیستم فعلی بررسی موردنی حاضر است. شایان ذکر است، این مقدار صرفه جویی در هر دوره حمل، صرفنظر از میزان صرفه‌جویی حاصل از کاربرد مدل از نقطه نظر حداقل نمودن موجودی انبار خردۀ فروشان است.

محاسبه و تخمین دقیق حجم صرفه جویی ناشی از کاهش موجودی انبار خردۀ فروشان، منوط به در اختیار داشتن اطلاعات واقعی مربوط به سطح موجودی آنها در مقطع زمانی مورد بررسی در شرکت دونارخرز بود که به لحاظ محدودیت‌های عملی دسترسی به این اطلاعات میسر نشد. با وجود این، درخصوص صرفه جویی مرتبط با سطح موجودی می‌توان گفت که در وضعیت موجود، هر یک از خردۀ فروشان حداقل سطح معینی از هر یک از محصولات را به عنوان ذخیره احتیاطی موجودی، نگهداری می‌کنند؛ ولی در مدل طراحی شده سطح موجودی خردۀ فروشان صفر در نظر گرفته می‌شود. در نتیجه، به‌طور منطقی در سطح هزینه‌های خردۀ فروشان نیز صرفه‌جویی شده و لذا در مجموع هزینه کل زنجیره تأمین کاهش می‌یابد.

۱۱. پیشنهادهای تحقیق

مدل طراحی شده از نظر تعداد وسایل نقلیه مورد نیاز و متوسط موجودی حمل شده توسط وسایل نقلیه که در واقع موجودی انبار خردۀ فروشان را تشکیل می‌دهد، جواب بهینه را ارایه می‌دهد ولی زمان لازم برای اجرای آن با افزایش تعداد وسایل نقلیه در دسترس و گره‌های مسأله به شدت افزایش می‌یابد که این مسأله مستلزم ارایه مدل‌های اصلاح شده در مطالعات آتی است. هم‌چنین به‌دلیل ارتباط نزدیک مسأله مسیریابی ناوگان حمل و نقل و مسأله مسیریابی موجودی که در بخش سوم مقاله به آن اشاره شد، می‌توان از حالت‌های مختلفی که برای مسأله مسیریابی خودروها قابل طرح است، به عنوان زمینه‌های آتی تحقیق استفاده نمود. با این حال مطالعات مشخص زیر در امتداد تحقیق حاضر پیشنهاد می‌شود:

۱. توسعه مسئله برای حالتی که برخی از پارامترهای مسئله (ضریب مصرف قطعات، زمان‌های سفر و...) از توابع توزیع احتمال خاصی تبعیت کند.
۲. توسعه مسئله برای حالتی که هر یک از وسایل نقلیه بتواند هم عملیات توزیع محصولات و هم عملیات جمع‌آوری مواد و قطعات مورد نیاز را انجام دهند.
۳. توسعه مسئله برای حالتی که انبار مرکزی توزیع دارای محدودیت در مقدار موجودی باشد. (در دنیای واقعی معمولاً این حالت زیاد اتفاق می‌افتد).
۴. سنجش اعتبار مدل ریاضی ارایه شده در تحقیق حاضر در مقایسه با الگوریتم‌های دیگر.
۵. توسعه مسئله برای حالتی که توزیع از چندین مرکز انجام شود.
۶. استفاده از روش‌های دیگر حل مدل‌های چندین هدفه برای حل مسئله تحقیق حاضر.

۱۳. منابع

۱. کوزه‌پزان دزفولی امین(۱۳۸۴). "اصول تئوری مجموعه‌های فازی و کاربردهای آن در مدل‌سازی مسایل مهندسی آب". چاپ اول. تهران؛ انتشارات جهاد دانشگاهی، واحد صنعتی امیر کبیر.
2. Adam N. Letchford, Amar Ouki. (2009). "Exploiting Sparsity in Pricing Routines for the Capacitated arc Routing Problem", Computers & Operations Research, Vol. 36, pp. 2320-2327.
3. Birger Raa, El-Houssaine Aghezzaf, (2009). "A Practical Solution Approach for the Cyclic Inventory Routing Problem", European Journal of Operational Research, Vol. 192, pp. 429–441.
4. Ching Chyi Lee, Wai Hung Julius Chu, (2005). "Who Should Control Inventory in a Supply Chain?", European Journal of Operational Research, Vol. 164; pp. 158–172.
5. Emmanuil E. Zachariadis, Christos D. Tarantilis, Chris T. Kiranoudis, (2009). "An Integrated Local Search Method for Inventory and Routing Decisions", Expert Systems with Applications, Vol. 36, pp. 10239–10248.

6. Erhan Kutanoglu, Divi Lohiya.(2008). "Integrated Inventory and Transportation Mode Selection: A Service Parts Logistics System", *Transportation Research Part E*, Vol. 44, pp. 665–683.
7. Hipólito Hernández-Pérez, Juan-José Salazar-González, (2009). "The Multi-Commodity One-to-One Pickup-and-Delivery Traveling Salesman Problem", *European Journal of Operational Research*, Vol. 196, pp. 987–995.
8. Letchford A. and Eglese R. (1998). "The Rural Postman Problem with Deadline Classes". *European Journal of Operational Research*, Vol. 105, pp. 390-400.
9. Manuel Cardos, Jose' P. Garcí'a-Sabater. (2006). "Designing a Consumer Products Retail Chain Inventory Replenishment Policy with the Consideration of Transportation Costs", *Int. J. Production Economics*, Vol. 104, pp. 525–535.
- 10.Qiu-Hong Zhao, Shou-Yang Wang, K.K. Lai,(2007). "A Partition Approach to the Inventory/Routing Problem", *European Journal of Operational Research*, Vol. 177, pp. 1015-1032.
- 11.Sila Çetinkaya, Fatih Mutlu, Chung-Yee Lee. (2006). "A Comparison of Outbound Dispatch Policies for Integrated Inventory and Transportation Decisions", *European Journal of Operational Research*, Vol. 171, pp. 1094–1112.
- 12.Yee Ming Chen, Chun-Ta Lin, (2009). "A Coordinated Approach to Hedge the Risks in Stochastic Inventory-Routing Problem". *Computers & Industrial Engineering*. Vol. 56, 1095–1112.
- 13.Yugang Yu, Haoxun Chen, Feng Chu. (2008). "A New Model and Hybrid Approach for Large scale Inventory Routing Problems". *European Journal of Operational Research*, Vol. 189, pp. 1022–1040.
- 14.Zhendong Pan, Jiafu Tang, Richard Y.K. Fung. (2007). "Synchronization of Inventory and Transportation under Flexible Vehicle Constraint: A Heuristics Approach Using Sliding Windows and Hierarchical Tree Structure". *European Journal of Operational Research*, Vol. 192, pp. 824–836.