

ارائه مدل تصادفی مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی فسادپذیر با در نظر گرفتن کمبود و زمان حمل

سیما حاجیان¹، محمد علی افشار‌کاظمی^{2*}، سید محمد سید‌حسینی³، عباس طلوعی اشلقی⁴

1- دانشجوی دکتری، گروه مدیریت صنعتی، دانشکده مدیریت واحد تهران مرکزی، دانشگاه آزاد اسلامی، تهران، ایران.

2- دانشیار، گروه مدیریت صنعتی، دانشکده مدیریت واحد تهران مرکزی، دانشگاه آزاد اسلامی، تهران، ایران.

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

4- استاد، گروه مدیریت صنعتی، دانشکده مدیریت و اقتصاد واحد علوم و تحقیقات، دانشگاه آزاد اسلامی، تهران، ایران.

دربافت: 1398/8/20 پذیرش: 1399/2/25

چکیده

با آشکارتر شدن اهمیت مدیریت زنجیره تأمین نزد صاحبان صنعت، نقش هماهنگی و یکپارچگی مؤلفه‌های مختلف زنجیره تأمین در ایجاد مزیت رقابتی، پررنگ‌تر شده است. این مقاله یک مدل ریاضی جامع برای مسئله مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی محصولات فاسدشدنی را با درنظر گرفتن کمبود، زمان حمل و ملاحظه‌های زیست‌محیطی در شرایط عدم قطعیت ارائه می‌دهد. بهینه‌نمودور، یک روش حل دقیق از راه فرموله کردن مسئله به صورت برنامه‌ریزی غیرخطی عدد صحیح مختلط با استفاده از رویکرد تصادفی مبتنی بر سناریو ارائه شده است که هم‌زمان مجموع هزینه‌های سیستم (هزینه مکان‌یابی مراکز با سطح ظرفیت معین، هزینه عملیاتی مراکز، هزینه‌های حمل و نقل و نگهداری موجودی و یا کمبود مرکز ترکیبی تولید / بازرگانی)، مجموع حداکثر زمان در زنجیره و انتشار آلاینده‌ها در کل شبکه را کمینه می‌کند. بدلیل NP-hard بودن مسئله، برای حل آن رویکردی از الگوریتم

* نویسنده مسئول مقاله:

E-mail: M_afsharkazemi@iauec.ac.ir

ژنتیک پیشنهاد شده است. به منظور اعتبارسنجی، نتایج الگوریتم پیشنهادی در مثال‌های اندازه کوچک با نتایج حل روش دقیق مقایسه شده‌اند. نتایج نشان‌دهنده توانایی الگوریتم پیشنهادی در رسیدن به جوابی با درصد اختلاف قابل قبول در زمانی بسیار کمتر نسبت به روش حل دقیق می‌باشد. همچنین نتایج حاصل از عملکرد الگوریتم براساس شاخص‌های استاندارد بررسی شده است. نتایج محاسباتی، کارایی مدل ارائه شده و روش حل پیشنهادی را نشان می‌دهد.

واژه‌های کلیدی: مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی، برنامه‌ریزی تصادفی چندهدفه، فاسدشدنی، الگوریتم ژنتیک.

1 - مقدمه

امروزه مدیریت کارای فعالیت‌های لجستیکی به عنوان یک منبع مهم خلق مزیت رقابتی برای سازمان‌ها محسوب می‌شود چون می‌تواند موجب رضایت مشتریان و پاسخگوی نیاز خاص آنها در کوتاه‌ترین زمان با کمترین هزینه و کیفیتی بالا باشد [1]. سیاست‌های بازگشتی، ملاحظه‌های زیست‌محیطی، تأکید در زمینه خدمات و استفاده دوباره از قطعه‌ها منجر به گسترش زنجیره تأمین سنتی رو به جلو با ترکیب اجزای لجستیک معکوس شده است که مسئله زنجیره تأمین حلقه بسته را مطرح می‌کند [2-3]. این رویکرد، طراحی شبکه‌های مستقیم و معکوس را به طور همزمان بهینه کرده و از زیربهینگی ناشی از طراحی مجزای شبکه‌ها جلوگیری می‌کند [4]. تصمیم‌گیری‌های مرتبط با موضوع‌ها و چالش‌های شبکه زنجیره تأمین حلقه بسته به سه دسته کلی استراتژیک، تاکتیکی و عملیاتی تقسیم‌بندی می‌شوند [5] که علاوه بر نیاز به طراحی زنجیره تأمین حلقه بسته، یکپارچگی این تصمیم‌ها در طراحی زنجیره تأمین به یکی از مهم‌ترین جنبه‌های سیستم مدیریت زنجیره تأمین تبدیل شده است [6]. این مفهوم به بررسی وابستگی میان مکان تسهیلات، تخصیص تأمین‌کنندگان و مشتریان به تسهیلات، ساختار نظام حمل و نقل، مسیریابی آنها و نظام کنترل موجودی می‌پردازد. مسئله مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی¹ از جمله مسائل پرکاربرد در طراحی شبکه‌های زنجیره تأمین برای بهبود و کاهش

1. Location-Routing-Inventory Problem



هزینه‌ها و افزایش توان رقابتی می‌باشد [7]. اینکه محصول از کدام مسیر و به‌وسیله چه مکانی برای انتقال به مقصد انتخاب شود و اینکه چه مقداری از محصول نگهداری شود، برای کاهش هزینه‌ها از اهمیت ویژه‌ای برخوردار است تا به این وسیله، کوتاه‌ترین و کم هزینه‌ترین مسیر و کمترین مقدار نگهداری موجودی برای ارسال و دریافت به موقع محصولات به دست آید. این مسئله در زنجیره تأمین کالاهای فسادپذیر به علت شرایط خاص محصول از اهمیت ویژه‌تری برخوردار است، زیرا علاوه بر هزینه ازدست‌رفتن فروش به علت تأمین‌نشدن به موقع تقاضا، هزینه‌های ناشی از نگهداری محصول، افت کیفیت و فاسدشدن محصول را نیز متحمل خواهد شد [8]. بنابراین مکان تسهیلات، فاصله بین آنها و سیستم حمل و نقل اهمیت بیشتری پیدا می‌کند. انتخاب نامناسب برای مراکز توزیع باعث ایجاد مشکلاتی در مسیریابی و سایل نقلیه، حمل و نقل و همچنین حجم کار نامتعادل مراکز توزیع می‌شود. با توجه به اینکه هزینه‌های موجودی به‌طور غیرقابل انکاری ارتباط مستقیم با موقعیت و محل قرارگیری تسهیلات دارند، انتخاب نامناسب مکان تسهیلات موجب افزایش هزینه‌های موجودی می‌شود. زمان تحويل کالا هم که به‌دلیل دوره عمر کوتاه این کالاهای مهم‌ترین فاکتور در فرایند توزیع است، تحت تأثیر قرار می‌گیرد. همچنین زمان انجام سفارش به عوامل مختلفی مانند حالت حمل و نقل وابسته است. حالت‌های مختلف حمل و نقل شامل یک ارتباط معکوس بین هزینه و زمان هستند. به‌طور یقین هرچه مقدار آن برای کالا کمتر باشد، ارزش افزوده محسوب می‌شود که با دستیابی به آن می‌توان سود رقابتی بلندمدت و کوتاه‌مدت را در بازار به دست آورد.

در واقع درنظرگرفتن تصمیم‌های مربوط به احداث، تخصیص، مسیریابی و مدیریت موجودی به صورت جداگانه، منجر به زیربیننگی می‌شود، در حالی که ادغام‌سازی این تصمیم‌ها در طراحی یک زنجیره تأمین حلقه بسته می‌تواند کمک به سازی به مدیریت یکپارچه زنجیره تأمین، کاهش هزینه‌ها، افزایش پاسخگویی و سطح خدمت به مشتریان کرده باشد [9].

با افزایش قوانین، مقررات دولتی و بالارفتن سطح آگاهی عمومی نسبت به اهمیت مسائل محافظت از محیط‌زیست، توجه به زنجیره تأمین سبز بیش از گذشته مورد توجه سازمان‌ها قرار گرفته است [10]. درواقع توجه به جنبه‌های سبز در شبکه‌های زنجیره تأمین و مدیریت شبکه با درنظرگرفتن عوامل زیست‌محیطی مثل کاهش اثرهای انتشار گازهای گلخانه‌ای، برای توسعه

رقابت شرکت‌هاست. امروزه شرکت‌ها اگر از مدیریت زنجیره تأمین سبز استفاده کنند، علاوه بر حل مشکلات محیط زیستی به پیروزی نسبی در مزیت رقابتی نیز دست پیدا می‌کنند [11]. در این پژوهش، تلاش بر این است که با استفاده از مدل پیشنهادی، امکان ایجاد چارچوب مناسبی برای طراحی شبکه‌های زنجیره تأمین حلقه‌بسته کالاهای فسادپذیر در شرایط عدم قطعیت فراهم شود که در آن تصمیم‌های مربوط به مکان‌یابی، مسیریابی و موجودی نیز به‌طور همزمان در نظر گرفته شوند.

2- پیشینه پژوهش

2-1- مسئله مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی

از جمله مطالعات انجام گرفته در زمینه بالا به شرح زیر است:

شكل‌گیری مسئله مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی در مسائل زنجیره تأمین احتمالی به احمدی جاوید و همکاران (2010) برمی‌گردد. تقاضای آنها غیرقطعی بوده و از توزیع معمولی پیروی می‌کند. هر مرکز توزیع مقداری موجودی اطمینان نگهداری می‌کند. همچنین ناوگان حمل و نقل همگن در نظر گرفته شده است. آنها علاوه بر روش دقیق، یک الگوریتم ابتکاری تلفیقی از شبیه‌سازی تبرید و جستجوی منوع نیز برای حل مسئله ارائه کردند که برای اندازه‌های مختلف کارایی دارد [12]. سجادی و چراغی (2011) یک شبکه توزیع چند محصولی و با سه سطح شامل کارخانه‌ها، انبارها و مشتریان را با هدف کاهش هزینه‌ها بررسی کردند. در این الگو تقاضای مشتریان احتمالی است و انبارها ظرفیت دارند. همچنین فرض شده است که شرکت‌های لجستیک شخص ثالث در صورت نیاز فضای اضافی برای انبار ارائه می‌دهند. همچنین برای حل مدل از الگوریتم شبیه‌سازی تبرید استفاده شده است [13]. نکوقلیرلی و همکاران (2014) یک مدل چنددهده مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی با فرض چند دوره‌ای و چند محصولی پیشنهاد دادند. در مدل آنها، زمان سفر و تقاضای مشتریان غیرقطعی در نظر گرفته شده است. هر انبار براساس سیاست سفارش دهنده (Q,R)، سفارش‌های خود را ارسال می‌کند، همچنین از هر محصول مقداری موجودی اطمینان نیز نگهداری می‌شود. هدف این مدل، کمینه‌سازی هزینه کل و میانگین زمان تحویل کالا به مشتریان است. آنها این



مسئله دو هدفه را با استفاده از الگوریتم‌های رقابت استعماری چندهدفه و شبیه‌سازی تبرید چندهدفه حل کردند [14]. لیو و همکاران (2015) به بررسی یک شبکه توزیع سه‌سطحی تک محصولی با درنظر گرفتن تصمیم‌های مکان‌یابی، مسیریابی و موجودی پرداختند. این مسئله از یک سیاست مرور دائم موجودی (Q,R) پیروی می‌کند. ناوگان حمل و نقل همگن در نظر گرفته شده و برای حل مسئله الگوریتم ترکیبی ژنتیک و شبیه‌سازی تبرید استفاده شده است [15]. از مقاله‌هایی که مسئله مکان‌یابی- مسیریابی- موجودی را با مجازبودن کمبود به صورت پس افت در نظر می‌گیرد، مقاله قربانی و جوکار (2016) است. مدل آنها در زنجیره تأمین قطعات خودروسازی بررسی شده چندمنبعی و چندمحصولی بود و هدف آن کمینه‌سازی هزینه کل به نظر می‌رسد. سیاست سفارش‌دهی، سیاست سفارش تا یک سطح مشخص است. از آنجایی که مدل چند دوره‌ای است، تقاضاهای با کمبود مواجه شده باید در دوره بعد ارضا شود [16]. ژاله‌چیان و همکاران (2016) مدل جدید مکان‌یابی- مسیریابی- موجودی را برای طراحی زنجیره تأمین حلقه بسته پایدار تحت عدم قطعیت در حالت چنددوره‌ای و چندمحصولی پیشنهاد کردند. تأثیرات محیطی گاز CO₂، مصرف سوخت، انرژی هدررفته، آثار اجتماعی موقعیت‌های کاری ایجاد شده و توسعه اقتصادی در این مقاله بررسی شده‌اند [17]. از اولین مقاله‌هایی که به کاربرد مسئله مکان‌یابی- مسیریابی- موجودی در توزیع محصولات فسادپذیر اشاره دارد، هیاسات و همکاران (2017) است. مسئله تکمنبعی و تکمحصولی بوده و تقاضای کالا قطعی است. هدف مسئله بالا، کمینه‌کردن هزینه کل شامل هزینه‌های احداث انبارها، حمل و نقل و نگهداری موجودی است که در قالب برنامه‌ریزی عدد صحیح مخلوط فرموله شده است. آنها برای حل مدل، یک الگوریتم ژنتیک با نمایش خاصی از کروموزوم‌ها ارائه کردند [18]. سراغیه و همکاران (2018) یک روش ابتکاری مبتنی بر الگوریتم شبیه‌سازی تبرید برای حل مسئله مکان‌یابی- مسیریابی- موجودی در یک زنجیره تأمین سه‌سطحی شامل یک تأمین‌کننده، چندین انبار و خرده‌فروش ارائه دادند. تقاضای هر خرده‌فروش غیرقطعی و تکمحصولی است و از توزیع معمولی پیروی می‌کند. هدف مسئله بالا، کمینه‌کردن هزینه احداث انبارها، هزینه موجودی در تأمین‌کننده، انبارها و خرده‌فروش‌ها و هزینه مسیریابی از انبارها به خرده‌فروش‌ها است که در قالب برنامه‌ریزی غیرخطی عدد صحیح مخلوط فرموله

شده است [19]. رفیعی مجد و همکاران (2018) به مسئله مکانیابی - مسیریابی - موجودی برای محصولات فاسدشدنی در یک زنجیره تأمین سه سطحی شامل یک تأمین‌کننده و مراکز توزیع و چندین خرده‌فروش پرداختند. تقاضای مشتریان غیرقطعی بوده و هر مرکز توزیع از سیاست موجودی (Q,R) پیروی می‌کند. هدف مدل ذکر شده، حداقل کردن هزینه کل شامل هزینه احداث مراکز توزیع، هزینه مسیریابی از مراکز توزیع به خرده‌فروش‌ها، هزینه نگهداری موجودی در مراکز توزیع و خرده‌فروش‌ها و هزینه حمل و نقل از تأمین‌کننده به مراکز توزیع است. آنها برای حل مدل نیز از الگوریتم آزادسازی لاگرانژ استفاده کردند [20]. کاراکوستاس و همکاران (2019) یک مدل برنامه‌ریزی عدد صحیح مختلط برای مسئله مکانیابی - مسیریابی - موجودی با برآورد سپاری توزیع ارائه دادند. مسئله ایشان چندوره‌ای، تک محصولی و در حالت قطعی با مجموعه‌ای از مشتریان و انبارها بررسی شد که هدف آن، کمینه‌سازی هزینه کل می‌باشد. آنها همچنین برای حل مدل از الگوریتم جستجوی همسایگی استفاده کردند [21].

با مروری بر مقاله‌های موجود در این حوزه، درصد پژوهش‌هایی که به طور مستقیم موضوع محصولات فسادپذیر را در زنجیره تأمین بررسی می‌کنند، بسیار کم است. بیشتر مسائل سیاست‌های موجودی را در ساختار زنجیره دنبال کرده‌اند. همین شکاف موجود باعث ورود این پژوهش به این حوزه شده است. همچنین نکته دیگری که در ادبیات موضوع برجسته است، توابع هدف استفاده شده برای مدل‌سازی مسائل زنجیره تأمین حلقه بسته می‌باشد. در مقاله‌های متعددی تابع هدف مسئله کمینه‌کردن هزینه‌ها در زنجیره تأمین حلقه بسته است. در این پژوهش کمینه‌کردن مجموع حداقل زمان در کل شبکه در کنار اهداف اقتصادی و زیست‌محیطی، لحاظ شده است، زیرا یکی از فاکتورهای مؤثر در زمان انجام سفارش، زمان حمل در زنجیره می‌باشد. این مسئله در زنجیره تأمین کالاهای فسادپذیر به علت شرایط خاص محصول، از اهمیت ویژه‌تری برخوردار است. همچنین در نظر گرفتن مباحثی نظیر زمان رسیدن به مراکز و عزیمت از مراکز در مسیریابی، کمبود پس‌افت و فروش ازدست‌رفته، فرض عدم قطعیت و برخی سیاست‌های به کار گرفته شده، از جمله ملاحظاتی است که در مدل‌سازی



لحوظ شده است که در کمتر مقاله‌های شاهد درنظرگرفتن همه این جوانب به صورت جامع هستیم. جدول ۱ به مقایسه پژوهش حاضر با سایر مقاله‌های مشابه اخیر می‌پردازد.

جدول ۱. مرور ادبیات مسئله مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی

روش حل	کمبود		مسیریابی			نماینده قطبیت	تابع هدف		هزینه کل	هزینه تهریک	هزینه محصول	هزینه دوره‌ای	هزینه مکاره	هزینه نفع	نوع شبکه	مقاله
	ق-	فوق از دست رفته	زمان	هزینه وسیله نقلیه	زمان رسیدن وسیله نقلیه		چند هدفه	تک هدفه								
الگوریتم ترکیبی جستجوی ممنوع و شبیه‌سازی تبرید	-	-	-	-	-	-	ü		هزینه کل	ü	-	-	-	-	ü	[12]
الگوریتم شبیه‌سازی تبرید	-	-	-	-	-	-	ü		هزینه کل	-	ü	-	-	-	ü	[13]
الگوریتم‌های فرآینداری چند هدفه	-	-	-	-	ü	ü	هزینه کل زمان تحویل کالا		هزینه کل	ü	ü	ü	-	ü	[14]	
الگوریتم ترکیبی و زنیک و شبیه‌سازی تبرید	-	-	-	-	-	-	ü		هزینه کل	-	-	-	-	-	ü	[15]
الگوریتم شبیه‌سازی تبرید و رقابت و استعمالی	ü	-	-	-	-	-	-		هزینه کل	ü		ü	-	ü	[16]	
الگوریتم دُنیک خودتطبیقی و جستجوی همسایگی متغیر	-	-	-	-	ü	ü	هزینه کل اثرات زیست محیطی موقبیت اجتماعی		هزینه کل اثرات زیست محیطی موقبیت اجتماعی	ü	ü	ü	ü	ü	[17]	
الگوریتم دُنیک	-	-	-	-	-	-	-		هزینه کل	-	قابل شناساندن	ü	-	ü	[18]	

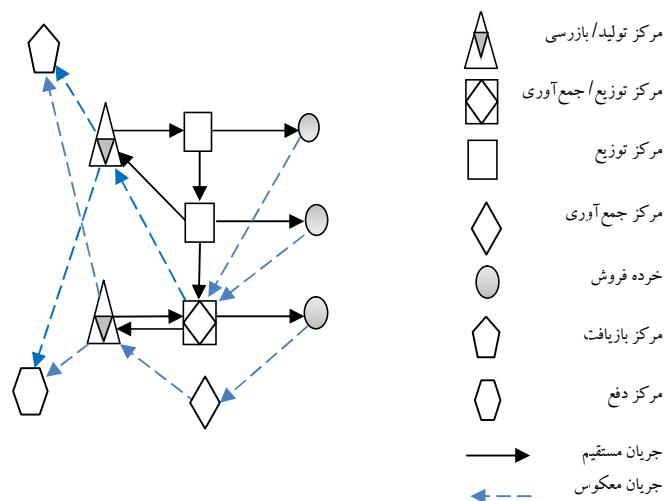
روش حل	کمبود		مسیر یابی			دید قطبیز	تابع هدف		ظرفیت تسهیلات	چند محصولی	چند دوره‌ای	نوع شبکه	مقاله	
	آفت	غوفش از دست رفته	زمان غریبیت وسیله نقلیه	زمان رسیدن وسیله نقلیه	ناوگان حمل ناهمگن		چند هدفه	تک هدفه						
الگوریتم شبیه‌سازی تبرید	-	-	-	-	ü	ü		هزینه کل â	ü	-	-	-	ü [19]	
آزادسازی لاگرانژ	-	-	-	-	ü	ü		هزینه کل â	ü	قابل شناسی	ü	-	ü [20]	
الگوریتم جستجوی همسایگی متغیر	-	-	-	-	-	-		هزینه کل â	ü	-	ü	-	ü [21]	
الگوریتم زنگنه	ü	ü	ü	ü	ü	ü	هزینه کل â زمان حمل در â شبکه â اثرات زیست محیطی â		ü	قابل شناسی	ü	ü	ü	این پژوهش

3- تعریف مسئله

ساختار کلی شبکه زنجیره تأمین حلقه بسته پیشنهادی که شامل مجموعه‌ای از مراکز تولید/ بازرگانی، مراکز ترکیبی توزیع/ جمع‌آوری، خردهفروش‌ها، مراکز بازیافت و دفع می‌باشد، در شکل 1 نشان داده شده است. شبکه بررسی شده در این پژوهش یک شبکه یکپارچه مستقیم و معکوس است که قابلیت حمایت از انواع صنایعی که محصولاتی با عمر محدود تولید می‌کنند، از جمله صنایع لبنی را دارد، به طوری که در جریان مستقیم، محصولات تولیدی مختلف از مراکز تولید/ بازرگانی با به کارگیری ناوگان ناهمگنی از وسائل نقلیه، از طریق مسیرهای موجود در زنجیره تأمین، به مراکز توزیع/ جمع‌آوری منتقل می‌شوند و از آنجا در اختیار خردهفروش‌ها قرار می‌گیرند. در جریان معکوس، درصدی از تقاضای خردهفروش‌ها بعد از پایان عمر محصول به عنوان محصولات مقتضی شده از راه مراکز توزیع/ جمع‌آوری،



جمع‌آوری می‌شوند و سپس برای بررسی کیفیت آنها، به مرکز تولید/ بازرگانی انتقال پیدا می‌کنند. از این‌رو به دلیل مسائل بهداشتی، محصولات برگشتی دوباره وارد جریان رو به جلو نمی‌شوند. در واقع محصولات برگشتی پس از انجام بررسی‌های لازم دفع می‌شوند و یا به مرکز شخص سومی برای بازیافت و استفاده در صنعت دیگری فروخته می‌شوند. هدف این مدل تعیین تعداد و مکان بهینه استقرار مرکز و سطوح ظرفیت آنها، چگونگی تخصیص مرکز در سطوح متواالی، مقدار تولید، مقدار موجودی یا کمبود در هر مرکز تولید/ بازرگانی تأسیس شده در هر دوره، تعیین مسیر مناسب وسایل نقلیه از مرکز تولید/ بازرگانی به مرکز توزیع/ جمع‌آوری، زمان رسیدن و زمان عزیمت وسایل نقلیه در مسیریابی و مقدار جریان بهینه بین مرکز تخصیص یافته به هم در هر دوره می‌باشد، به طوری که مجموع هزینه‌های سیستم، زمان حمل و نقل و انتشار گازهای آلینده در زنجیره کمینه شود.



شکل ۱. ساختار کلی زنجیره تأمین حلقه بسته پیشنهادی

3-1-3- فرضیه‌های مدل پیشنهادی

برخی از فرضیه‌های مهم در نظر گرفته شده برای این مدل به شرح زیر است:

1. مسئله مورد نظر چندوره‌ای و چندمحصولی است.
2. هریک از مکان‌های در نظر گرفته شده برای مراکز، دارای سه سطح ظرفیت با هزینه متفاوت می‌باشند و درنهایت یک سطح ظرفیت برای هر مرکز انتخاب می‌شود.
3. در هر دوره مراکز تولید/ بازرگانی می‌توانند موجودی یا کمبود داشته باشند و یا هیچ‌کدام.
4. کمبود شامل فروش از دست رفته و پس افت می‌باشد.
5. مقدار کمبود پس افت در هر دوره، باید در دوره بعد به وسیله مرکز تولید/ بازرگانی تخصیص یافته به آن مرکز تأمین شود.
6. در صد کمبود پس افت و فروش از دست رفته از کل کمبود در هر دوره، براساس سیاست کاری از پیش تعیین می‌شود.
7. مکان خردۀ فروش از پیش تعیین شده و هر خردۀ فروش تقاضای غیرقطعی دارد.
8. هر محصول طول عمر مشخص و ثابت دارد (تاریخ انقضا دارد) و در صدی از تقاضای هر دوره در خردۀ فروش‌ها پس از اتمام دوره عمر به عنوان محصولات منقضی شده به مراکز توزیع/ جمع‌آوری برگشت داده می‌شوند.
9. هر مرکز توزیع/ جمع‌آوری مسئول جمع‌آوری محصولات منقضی شده از آن دسته خردۀ فروشانی است که تقاضای آنها به وسیله آن مرکز توزیع/ جمع‌آوری تأمین شده است.
10. فرض بر این است که تولید اول دوره انجام می‌شود و مجموع آن با موجودی انتهای دوره قبل همیشه مثبت است.
11. مسیریابی، از مرکز تولید/ بازرگانی به مراکز توزیع/ جمع‌آوری در نظر گرفته شده است.
12. در هر مسیر، یک وسیله نقلیه باید از یک مرکز تولید/ بازرگانی تأسیس شده شروع به حرکت کند و تقاضای مراکز توزیع/ جمع‌آوری واقع در مسیر را برآورده سازد و درنهایت به همان مرکز تولید/ بازرگانی باز گردد.



13. نوع ناوگان حمل و نقل موجود ناهمگن است، بنابراین وسائل حمل ظرفیت و هزینه‌های متفاوت دارند.

2-3- مدل تصادفی چند هدفه

در این مقاله یک رویکرد برنامه‌ریزی تصادفی دو مرحله‌ای با چند هدف پیشنهاد شده است که عدم قطعیت مربوط به تقاضا و نرخ محصولات برگشتی را در فرایند طراحی در بر می‌گیرد. در مسئله مطرح شده، پارامترهای غیرقطعی در مجموعه‌ای از سناریوهای گستته با احتمال پیشامد داده شده بیان می‌شوند. همچنین متغیرهای تصمیم‌گیری در مدل ارائه شده به دو دسته متغیرهای مرحله اول و دوم تقسیم می‌شوند. در دسته نخست متغیرهایی قرار می‌گیرند که مقدار آنها مستقل از سناریوهای عدم قطعیت خواهد بود، درنتیجه مقدار این متغیرها پیش از درک عدم قطعیت پارامترهای غیرقطعی تعیین خواهد شد. در سطح دوم نیز متغیرهای تحت تأثیر عدم قطعیت در تصمیم‌های تاکتیکی و عملیاتی در نظر گرفته می‌شوند که تمامی آنها تحت تأثیر سناریوها قرار دارند.

3-3- معرفی مجموعه‌ها و اندیس‌ها

$i \in \{1, 2, \dots, I\}$: I
$s \in \{1, 2, \dots, S\}$: S
$k \in \{1, 2, \dots, K\}$: K
$n \in \{1, 2, \dots, N\}$: N
$l \in \{1, 2, \dots, L\}$: L
$v \in \{1, 2, \dots, V\}$: V
$(j \in i, s, l, n)$: B_j
$r \in \{1, 2, \dots, R\}$: R
$t \in \{1, 2, \dots, T\}$: T
$e \in \{1, 2, \dots, E\}$: E



4-3- پارامترهای قطعی موجود در مدل

$\forall b \in B_i$	F_i^b
$\forall b \in B_s$	F_s^b
$\forall b \in B_n$	F_n^b
$\forall b \in B_l$	F_l^b
میزان آلاینده منتشرشده حاصل از احداث مرکز تولید/بازرسی i با سطح ظرفیت b	PO_i^b
$\forall b \in B_i$	PO_s^b
$\forall b \in B_n$	PO_n^b
$\forall b \in B_l$	PO_l^b
هزینه تولید هر واحد محصول r در مرکز تولید/بازرسی i در دوره t	PI_{irt}
هزینه بازرسی هر واحد محصول برگشتی r در مرکز تولید/بازرسی i در دوره t	PH_{irt}
هزینه پردازش هر واحد محصول r در مرکز توزیع/جمع‌آوری s در دوره t	PS_{srt}
هزینه پردازش هر واحد محصول جمع‌آوری شده r در مرکز توزیع/جمع‌آوری s در دوره t	PC_{srt}
هزینه دفع هر واحد محصول r در مرکز دفع l در دوره t	PL_{lrt}
هزینه بازیافت هر واحد محصول r در مرکز بازیافت n در دوره t	PN_{nrt}
فاصله زمانی بین خردهفروش k و مرکز توزیع/جمع‌آوری s	TKS_{ks}
فاصله زمانی بین مرکز تولید/بازرسی i و مرکز دفع l	TIL_{il}
فاصله زمانی بین مرکز تولید/بازرسی i و مرکز بازیافت n	TIN_{in}
زمان عزیمت وسیله نقلیه v از مرکز تولید/بازرسی i در دوره t	$T0_{ivt}$
فاصله سفر بین مرکز تولید/بازرسی i و مرکز توزیع/جمع‌آوری s	C_{is}
متوسط سرعت وسیله نقلیه v مرکز تولید و بازرسی i	V'_{iv}
فاصله بین مرکز توزیع/جمع‌آوری s و s'	$CS_{s's}$
زمان موردیابی برای تخلیه هر واحد محصول از وسیله نقلیه v مرکز تولید/بازرسی i در مرکز توزیع/جمع‌آوری s	TD_{ivs}
هزینه حمل هر واحد محصول r از مرکز تولید/بازرسی i در مرکز دفع l در دوره t	TRD_{lrlt}
هزینه حمل هر واحد محصول r از مرکز تولید/بازرسی i در مرکز بازیافت n در دوره t	TRR_{inrt}
ظرفیت تولید محصول r در مرکز تولید/بازرسی i با سطح ظرفیت b در دوره t با توجه به منابع موجود	$Cappr_{irt}^b$
ظرفیت بازیافت محصول r در مرکز بازیافت n با سطح ظرفیت b	Cap_{nr}^b
ظرفیت مرکز دفع l با سطح ظرفیت b	Cap_l^b
ظرفیت وسیله نقلیه v مرکز تولید/بازرسی i در دوره t	cap_{iv}
هزینه هر واحد حمل و نقل وسیله نقلیه v در مرکز تولید/بازرسی i در دوره t	TC_{ivt}
هزینه ثابت وسیله نقلیه v مرکز تولید/بازرسی i	FC_{iv}
میزان بودجه در دسترس برای مرکز تولید/بازرسی i در دوره t	BU_{it}
حجم هر واحد محصول r	VOL_r



متوسط میزان آلاینده منتشرشده در هر واحد زمانی بهوسیله وسیله نقلیه	ET
عمر محصول r	LP_r
میزان آلاینده منتشرشده در اثر تولید هر واحد محصول r در مرکز تولید/بازرسی i	PP_{ir}
میزان آلاینده منتشرشده در اثر بازیافت هر واحد محصول r در مرکز بازیافت n	PR_{nr}
میزان آلاینده منتشرشده در اثر دفع هر واحد محصول r در مرکز دفع t	PD_{tr}
هزینه نگهداری موجودی در مرکز تولید/بازرسی i به ازای هر واحد محصول r در دوره t	h_{irt}
هزینه کمبود هر واحد پس افت در مرکز تولید/بازرسی i به ازای هر واحد محصول r در دوره t	h'_{irt}
هزینه کمبود پس افت از کل کمبود در مرکز تولید/بازرسی i از محصول r در دوره t	h''_{irt}
درصد کمبود پس افت از کل کمبود در مرکز تولید/بازرسی i از محصول r در دوره t	θ_{irt}
زمان یک دوره	T
نرخ بازیافت محصول برگشتی r	α_r
عدد مثبت خیلی بزرگ	BM

5-3- پارامترهای وابسته به سناریو

نقاضی خردهفروش k برای هر واحد محصول r در دوره t تحت سناریوی e	D_{krt}^e
نرخ برگشت محصول r از خردهفروش‌ها تحت سناریوی e	β_r^e
احتمال وقوع سناریوی e	P_e

6-3- متغیرهای تصمیم‌گیری مرحله اول

اگر مرکز تولید/بازرسی i با سطح ظرفیت b تأسیس شود 1 در غیر اینصورت 0	W_i^b
اگر مرکز توزیع/جمع‌آوری s با سطح ظرفیت b تأسیس شود 1 در غیر این صورت 0	W_s^b
اگر مرکز دفع l با سطح ظرفیت b تأسیس شود 1 در غیر این صورت 0	W_l^b
اگر مرکز بازیافت n با سطح ظرفیت b تأسیس شود 1 در غیر این صورت 0	W_n^b
اگر مرکز توزیع/جمع‌آوری s به خردهفروش k در دوره t تخصیص پیدا کند 1 در غیر این صورت 0	XKS_{kst}
اگر مرکز تولید/بازرسی i به مرکز دفع l در دوره t تخصیص پیدا کند 1 در غیر این صورت 0	XIL_{ilt}
اگر مرکز تولید/بازرسی i به مرکز بازیافت n در دوره t تخصیص پیدا کند 1 در غیر این صورت 0	XIN_{int}

7-3- متغیرهای تصمیم‌گیری مرحله دوم

اگر مرکز توزیع/جمع‌آوری s به کمک وسیله نقلیه v مرکز تولید/بازرسی i تحت سناریوی e در دوره t تأمین شود 1 در غیر این صورت 0	X_{tvst}^e
----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------	--------------



اگر مرکز توزیع/جمع‌آوری S تحت سناریوی e ، اولین مرکز ملاقات‌شده بهوسیله وسیله نقلیه V مرکز تولید/ بازرسی i در دوره t باشد 1 در غیر این صورت 0	X'_{ivst}^e
اگر مرکز توزیع/جمع‌آوری S تحت سناریوی e آخرین مرکز ملاقات‌شده بهوسیله وسیله نقلیه V مرکز تولید/ بازرسی i در دوره t باشد 1 در غیر این صورت 0	X''_{ivst}^e
اگر مرکز توزیع/جمع‌آوری S بالاگفته بعد از مرکز توزیع/جمع‌آوری S' بهوسیله وسیله نقلیه V مرکز تولید/ بازرسی i تحت سناریوی e در دوره t ملاقات‌شود 1 در غیر این صورت 0	$XSS_{tvs'st}^e$
اگر مرکز تولید/بازرسی i از محصول r در انتهای دوره t تحت سناریوی e موجودی داشته باشد 1 در غیر این صورت 0	M_{irt}^e
اگر مرکز تولید/بازرسی i از محصول r تحت سناریوی e در دوره t کمبود نداشته باشد 1 در غیر این صورت 0 بخشی از دوره T که مرکز تولید/بازرسی i از محصول r تحت سناریوی e موجودی دارد.	Z_{irt}^e
بخشی از دوره T که مرکز تولید/بازرسی i از محصول r تحت سناریوی e کمبود دارد. در صد کمبود مرکز توزیع/جمع‌آوری S از محصول r از کل کمبود تحت سناریوی e در دوره t .	T'_{irt}^e
مقدار محصول حمل شده r از مرکز توزیع/جمع‌آوری S به خردهفروش k در دوره t تحت سناریوی e مقدار محصول حمل شده r از مرکز تولید/بازرسی i به مرکز دفع l در دوره t تحت سناریوی e	T''_{irt}^e
مقدار محصول حمل شده r از مرکز تولید/بازرسی i به مرکز بازیافت n در دوره t تحت سناریوی e مقدار محصول حمل شده r که از مرکز توزیع/جمع‌آوری S به مرکز تولید/بازرسی i در دوره t تحت سناریوی e	λ_{srt}^e
مقدار محصول برگشتی r که از خردهفروش k به مرکز توزیع/جمع‌آوری S در دوره t تحت سناریوی e ارسال می‌شود.	OSK_{skrt}^e
موجودی محصول r در مرکز تولید/بازرسی i در انتهای دوره t تحت سناریوی e تفاضلی مرکز توزیع/جمع‌آوری S برای محصول r در دوره t تحت سناریوی e	OIL_{ilrt}^e
مقدار تولید محصول r در مرکز تولید/بازرسی i در دوره t تحت سناریوی e زمان رسیدن وسیله نقلیه V مرکز تولید/بازرسی i به مرکز توزیع/جمع‌آوری S در دوره t تحت سناریوی e	OIN_{inrt}^e
زمان عزیمت وسیله نقلیه V مرکز تولید/بازرسی i از مرکز توزیع/جمع‌آوری S در دوره t تحت سناریوی e مجموع هزینه‌های مرکز تولید/بازرسی i در دوره t تحت سناریوی e	RSI_{sirt}^e
	RKS_{ksrt}^e
موجودی محصول r در مرکز تولید/بازرسی i در انتهای دوره t تحت سناریوی e	INV_{irt}^e
مقدار تولید محصول r در مرکز تولید/بازرسی i در دوره t تحت سناریوی e	D_{srt}^e
زمان عزیمت وسیله نقلیه V مرکز تولید/بازرسی i به مرکز توزیع/جمع‌آوری S در دوره t تحت سناریوی e	AT_{ivst}^e
مجموع هزینه‌های مرکز تولید/بازرسی i در دوره t تحت سناریوی e	TOC_{it}^e
	GT_{ivst}^e

8-3- مدل ریاضی

3-1- توابع هدف

باتوجهه به اندیس‌ها، پارامترها و متغیرهای ذکر شده، توابع هدف مدل ریاضی به صورت صفحه

بعد ارائه می‌شود:

$$MIN Z_1 = \sum_t \max_i \left[\sum_v \left(\max_s \sum_e \sum_{b \in B_s} P_e \cdot W_s^b \cdot X_{ivst}^e \cdot AT_{ivst}^e \right) - T0_{ivt} \right] \\ + \sum_t \max_k \left[\sum_s TKs_{ks} \cdot XKs_{kst} \right] + \sum_t \max_i \left[\sum_l TIL_{il} \cdot XIL_{ilt} \right] + \sum_t \max_i \left[\sum_n TIN_{in} \cdot XIN_{int} \right]$$

$$MIN Z_2 = \sum_l \sum_{b \in B_l} F_l^b W_l^b + \sum_s \sum_{b \in B_s} F_s^b W_s^b + \sum_l \sum_{b \in B_l} F_l^b W_l^b + \sum_n \sum_{b \in B_n} F_n^b W_n^b \\ + \sum_e \left[\sum_t \sum_i TOC_{it}^e + \sum_s \sum_k \sum_r \sum_t XKs_{kst} (OSK_{skrt}^e \cdot PS_{srt} + RKS_{ksrt}^e \cdot PC_{srt}) \right. \\ \left. + \sum_l \sum_i \sum_r \sum_t XIL_{ilt} \cdot OIL_{ilrt}^e \cdot PL_{lrt} + \sum_n \sum_i \sum_r \sum_t XIN_{int} \cdot OIN_{inrt}^e \cdot PN_{nrt} \right]$$

$$MIN Z_3 = \sum_i \sum_s \sum_v \sum_{b \in B_s} \sum_t \sum_e P_e ET \cdot W_s^b \left[(X_{ivst}^e + X_{ivt}^e) \frac{C_{is}}{V_{iv}'} + \sum_{s'=1}^s XSS_{ivs'st}^e \cdot \frac{CS_{s's}}{V_{iv}'} \right] \\ + \sum_i \sum_s \sum_t ET \cdot TKs_{ks} \cdot XKs_{kst} + \sum_i \sum_n \sum_t ET \cdot TIN_{in} \cdot XIN_{int} \\ + \sum_i \sum_l \sum_t ET \cdot TIL_{il} \cdot XIL_{ilt} + \sum_{b \in B_l} \sum_i PO_l^b W_l^b + \sum_{b \in B_s} \sum_s PO_s^b W_s^b \\ + \sum_{b \in B_n} \sum_n PO_n^b W_n^b + \sum_{b \in B_l} \sum_l PO_l^b W_l^b + \sum_i \sum_r \sum_t \sum_e P_e Q_{irt}^e \cdot PP_{ir} \\ + \sum_i \sum_n \sum_r \sum_t \sum_e P_e \cdot OIN_{inrt}^e \cdot PR_{nr} \cdot XIN_{int} + \sum_i \sum_l \sum_r \sum_t \sum_e P_e \cdot OIL_{ilrt}^e \cdot PD_{lr} \cdot XIL_{ilt}$$

تابع هدف اول، مجموع حداکثر زمان بین مراکز در دو سطح متواالی تخصیص یافته به هم را کمینه می‌کند. بخش اول که وابسته به سناریوهاست، بیانگر حداکثر زمان مورد انتظار در سطوح بین مراکز تولید/ بازرگانی و مراکز توزیع/ جمع‌آوری است. سه بخش دیگر به ترتیب بیانگر حداکثر زمان در سطوح بین مراکز توزیع/ جمع‌آوری، خردهفروش‌ها و حداکثر زمان بین مراکز تولید/ بازرگانی با مراکز دفع و بازیافت می‌باشد. تابع هدف دوم، مربوط به هزینه کل مورد انتظار شامل مجموع هزینه‌های مرحله اول و هزینه‌های مورد انتظار مرحله دوم است. هزینه‌های مرحله اول که مستقل از سناریوهاست، شامل هزینه‌های ثابت احداث مراکز با یک سطح طرفیت معین می‌باشد. هزینه‌های مرحله دوم که مربوط به ارزش انتظاری هزینه‌های وابسته به سناریوهاست، شامل هزینه‌های تولید، بازرگانی، نگهداری موجودی، کمبود (فروش ازدست‌رفته

و پس افت) و حمل و نقل مرکز تولید / بازرگانی¹ و درنهایت هزینه عملیاتی مراکز توزیع / جمع‌آوری، بازیافت و دفع در هر دوره می‌باشد.تابع هدف سوم میزان انتشار گازهای آلاینده در سرتاسر شبکه را کمینه می‌کند که از سه بخش اصلی تشکیل شده است. بخش اول، میزان آلاینده‌گی را که به‌واسطه حمل و نقل وسائل نقلیه در بین گره‌های مختلف شبکه در محیط انتشار پیدا می‌کند، محاسبه می‌کند. بخش دوم میزان آلاینده‌گی که درنتیجه احداث هریک از مراکز در محیط انتشار پیدا می‌کند، در نظر گرفته شده است و در بخش سوم، میزان آلاینده‌گی مورد انتظار که به‌واسطه اجرای فرایندهای مختلف در مرکز تولید / بازرگانی، بازیافت و دفع در محیط انتشار پیدا می‌کند، لحاظ شده است.

2-8-3- محدودیت‌ها

$$\sum_{b \in B_i} W_i^b \leq 1 \quad \forall i \quad (1)$$

$$\sum_{b \in B_s} W_s^b \leq 1 \quad \forall s \quad (2)$$

$$\sum_{b \in B_n} W_n^b \leq 1 \quad \forall n \quad (3)$$

$$\sum_{b \in B_l} W_l^b \leq 1 \quad \forall l \quad (4)$$

$$\sum_s XKS_{kst} = 1 \quad \forall k, t \quad (5)$$

$$XKS_{kst} \leq \sum_{b \in B_s} W_s^b \quad \forall s, k, t \quad (6)$$

$$\sum_n XIN_{int} = \sum_{b \in B_l} W_l^b \quad \forall i, t \quad (7)$$

$$\sum_l XIL_{ilt} = \sum_{b \in B_i} W_i^b \quad \forall i, t \quad (8)$$

محدودیت‌های 1 تا 4 بیان‌گر این است که اگر هریک از مراکز تأسیس شوند، آنگاه بی‌شک یک سطح ظرفیت به آنها اختصاص پیدا می‌کند. محدودیت 5 تضمین می‌کند که هر خردفروش بی‌گمان از یک مرکز توزیع / جمع‌آوری تأمین می‌شود. محدودیت 6 بیان می‌کند

که خردۀ فروش k در صورتی به مرکز توزیع / جمع‌آوری s تخصیص داده می‌شود که آن مرکز تأسیس شده باشد. محدودیت‌های 7 و 8 نشان می‌دهند اگر مرکز تولید / بازرسی i با سطح ظرفیت b تأسیس شود، آنگاه آن مرکز بی‌شک به یک مرکز بازیافت و دفع تخصیص پیدا می‌کند.

$$AT_{ivst}^e = X'_{ivst} \left(T\mathbf{0}_{ivt} + \frac{C_{is}}{V'_{iv}} \right) + \sum_{s'=1}^s XSS_{ivs'st}^e \left(GT_{ivs't}^e + \frac{CS_{s's}}{V'_{iv}} \right) \quad \forall i, v, s, t, e \quad (9)$$

$$GT_{ivst}^e = AT_{ivst}^e + TD_{ivs} \cdot X_{ivst}^e \sum_r [M_{irt}^e \cdot D_{srt}^e + (1 - M_{irt}^e) Z_{irt}^e \cdot D_{srt}^e + (1 - M_{irt}^e)(1 - Z_{irt}^e) D_{srt}^e \cdot (1 - \lambda_{srt}^e)] \quad \forall i, v, s, t, e \quad (10)$$

$$X'_{ivst} + \sum_{s'=1}^s XSS_{ivs'st}^e = \sum_{s'=1}^s XSS_{ivs'st}^e + X''_{ivst} \quad \forall i, v, s, t \quad (11)$$

$$\sum_v \sum_s X'_{ivst} = \sum_{b \in B_i} W_i^b \quad \forall i, t \quad (12)$$

$$X_{ivst}^e \leq \sum_{s'} X'_{ivs't} \quad \forall i, v, s, t, e \quad (13)$$

$$\sum_i \sum_v X_{ivst}^e = \sum_{b \in B_s} W_s^b \quad \forall s, t, e \quad (14)$$

$$X_{ivst}^e = X'_{ivst} + \sum_{s'} XSS_{ivs'st}^e \quad \forall i, v, s, t, e \quad (15)$$

$$\sum_s X'_{ivst} = \sum_s X''_{ivst} \quad \forall i, v, t, e \quad (16)$$

$$\sum_r VOL_r \sum_s X_{ivst}^e [M_{irt}^e \cdot D_{srt}^e + (1 - M_{irt}^e) Z_{irt}^e \cdot D_{srt}^e + (1 - M_{irt}^e)(1 - Z_{irt}^e) D_{srt}^e \cdot (1 - \lambda_{srt}^e)] \leq cap_{iv} \quad \forall i, v, t, e \quad (17)$$

محدودیت 9 زمان رسیدن وسیله نقلیه v مرکز تولید / بازرسی i به مرکز توزیع / جمع‌آوری s را در دوره t ، تحت هر سناریو نشان می‌دهد. محدودیت 10 زمان عزیمت وسیله نقلیه v مرکز تولید / بازرسی i از مرکز توزیع / جمع‌آوری s را در دوره t ، تحت هر سناریو بیان می‌کند. محدودیت 11 پیوستگی مسیر را تحت هر سناریو تضمین می‌کند. محدودیت 12 نشان می‌دهد که اگر مرکز تولید / بازرسی i با سطح ظرفیت b تأسیس شود، آنگاه تحت هر سناریو، وسیله‌نقلیه آن مرکز بی‌گمان یک اولین مرکز توزیع / جمع‌آوری ملاقات‌شده دارد. محدودیت

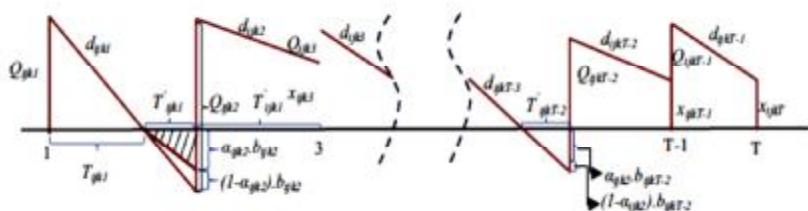
13 بیانگر آن است که تحت هرسناریو، اگر مرکز توزیع / جمع‌آوری s از مرکز تولید / بازرگانی i تأمین شود، آن مرکز تولید / بازرگانی بی‌گمان به یک ' s (اولین مرکز توزیع / جمع‌آوری) متصل است. محدودیت 14 تضمین می‌کند اگر مرکز توزیع / جمع‌آوری s باسطح ظرفیت b تأسیس شود، آنگاه تحت هر سناریو از یک مرکز تولید / بازرگانی تأمین می‌شود. محدودیت 15 نشان می‌دهد که تحت هر سناریو، اگر مرکز توزیع / جمع‌آوری s از مرکز تولید / بازرگانی i تأمین شود، آنگاه آن مرکز در مسیر وسیله حمل و نقل مرکز تولید / بازرگانی i قرار دارد (اولین مرکز s در مسیر، یا بعد از مرکز ' s در مسیر). محدودیت 16 تضمین می‌کند که تحت هر سناریو، اگر مرکز تولید / بازرگانی s ، اولین مرکز توزیع / جمع‌آوری تخصیص‌یافته را ملاقات کند. محدودیت 17 بی‌گمان آخرین مرکز توزیع / جمع‌آوری تخصیص‌یافته را هم ملاقات می‌کند. محدودیت 18 نشان می‌دهد که تحت هر سناریو میزان کل تقاضای تأمین شده مرکز توزیع / جمع‌آوری در هر دوره باید حداقل به اندازه ظرفیت وسیله‌نقلیه V باشد.

$$\begin{aligned}
 TOC_{it}^e = & \sum_r Q_{irt}^e \cdot PI_{irt} + \sum_r \sum_s RSI_{sirt}^e \cdot PH_{irt} \\
 & + \sum_r M_{irt}^e \left[\frac{\left(INV_{ir(t-1)}^e + (M_{ir(t-1)}^e - 1)(1 - Z_{ir(t-1)}^e) \right) INV_{ir(t-1)}^e (1 - \theta_{ir(t-1)}^e) + Q_{irt}^e + INV_{irt}^e) T}{2} \right] h_{irt} \\
 & + \sum_r (1 - M_{irt}^e) Z_{irt}^e \left[\frac{\left(INV_{ir(t-1)}^e + (M_{ir(t-1)}^e - 1)(1 - Z_{ir(t-1)}^e) \right) INV_{ir(t-1)}^e (1 - \theta_{ir(t-1)}^e) + Q_{irt}^e) T}{2} \right] h_{irt} \\
 & + \sum_r (1 - M_{irt}^e) (1 - Z_{irt}^e) \left[\frac{\left(INV_{ir(t-1)}^e + (M_{ir(t-1)}^e - 1)(1 - Z_{ir(t-1)}^e) \right) INV_{ir(t-1)}^e (1 - \theta_{ir(t-1)}^e) + Q_{irt}^e) T_{irt}^e}{2} \right] h_{irt} \\
 & + \sum_r (M_{irt}^e - 1) (1 - Z_{irt}^e) \frac{\theta_{irt} \cdot INV_{irt}^e}{2} \cdot (T_{irt}^e \cdot h'_{irt}) + \sum_r (M_{irt}^e - 1) (1 - Z_{irt}^e) \frac{(1 - \theta_{irt}) \cdot INV_{irt}^e}{2} \cdot (T_{irt}^e \cdot h''_{irt}) \\
 & + \sum_v \sum_s [(X'_{ivst}^e + X''_{ivst}^e) \cdot C_{is} \cdot TC_{ivt} + X'_{ivst}^e \cdot FC_{iv}] + \sum_s \sum_{s'} \sum_v XSS_{ivs'st}^e \cdot CS_{ss'} \cdot TC_{ivt} \\
 & + \sum_n \sum_r XIN_{int} \cdot OIN_{inrt}^e \cdot TRR_{inrt} + \sum_l \sum_r XIL_{ilt} \cdot OIL_{ilrt}^e \cdot TRD_{ilrt} \quad \forall i, t, e \quad (18)
 \end{aligned}$$

محدودیت 18 مجموع هزینه‌های مرکز تولید / بازرگانی i را تحت هر سناریو نشان می‌دهد. عبارت‌های اول و دوم این محدودیت، مربوط به هزینه‌های تولید و بازرگانی در هر دوره می‌باشد. عبارت‌های سوم تا ششم، بیانگر هزینه‌های نگهداری موجودی و کمبود (روش از



دست رفته و پس افت) در هر دوره می‌باشد. عبارت‌های هفتم و هشتم، هزینه مسیریابی از مرکز تولید/ بازرگانی ۱ به مرکز توزیع/ جمع‌آوری تخصیص‌یافته در هر دوره را نشان می‌دهد و عبارت‌های نهم و دهم، بیان‌گر هزینه حمل و نقل از مرکز تولید/ بازرگانی ۱ به مرکز بازیافت و دفع در هر دوره می‌باشد (شکل ۲).



شکل 2. نمایش گرافیکی سیستم موجودی در شبکه زنجیره تأمین [22]

در محدودیت ۱۸ باتوجه به شکل ۲، زمانی که موجودی انتهای دوره مثبت باشد، مساحت ذوزنقه برای سطح موجودی مثبت در آن دوره محاسبه می‌شود. در حالتی که موجودی انتهای دوره، صفر است، مساحت مثلث برای موجودی در آن دوره محاسبه شده و زمانی که موجودی انتهای دوره منفی است، در بخشی از دوره که موجودی داریم (T'_{irt})، مساحت بالای خط و در بخشی از دوره که با کمبود مواجهیم (T''_{irt})، جمع مساحت‌های زیر خط برای موجودی منفی به صورت فروش از دست رفته و پس افت محاسبه می‌شود.

$$TOC_{it}^e \leq BU_{it} \quad \forall i, t, e \quad (19)$$

$$\begin{aligned} INV_{irt}^e &= INV_{ir(t-1)}^e - (1 - \theta_{ir(t-1)}) INV_{ir(t-1)}^e (1 - M_{irt}^e) (1 - Z_{irt}^e) + Q_{irt}^e \\ &\quad - \sum_s \left(D_{srt}^e \sum_v X_{ivst}^e \right) \quad \forall i, r, t, e \end{aligned} \quad (20)$$

$$INV_{irt}^e \leq BM \cdot M_{irt}^e \quad \forall i, r, t, e \quad (21)$$

$$INV_{irt}^e > (M_{irt}^e - 1) \cdot BM \quad \forall i, r, t, e \quad (22)$$

$$INV_{irt}^e \leq Z_{irt}^e - 1 \quad \forall i, r, t, e \quad (23)$$

$$INV_{irt}^e \geq (1 - Z_{irt}^e) \cdot (-BM) \quad \forall i, r, t, e \quad (24)$$

محدودیت 19 حداکثر بودجه در دسترس برای هزینه‌های مرکز تولید/ بازرگانی i در دوره t تحت هر سناریو نشان می‌دهد. محدودیت 20 بیانگر میزان موجودی مرکز تولید/ بازرگانی i در انتهای دوره t تحت هر سناریو می‌باشد. محدودیت‌های 21 و 22 رابطه موجودی مرکز تولید/ بازرگانی i در انتهای دوره t با متغیر بایزی M_{irt}^e را نشان می‌دهند. محدودیت‌های 23 و 24 بیانگر رابطه موجودی مرکز تولید/ بازرگانی i در انتهای دوره t با متغیر بایزی Z_{irt}^e می‌باشد.

$$D_{srt}^e = \sum_k XKS_{kst} \cdot D_{krt}^e \quad \forall s, r, t, e \quad (25)$$

$$D_{irt}^e = \sum_v \sum_s X_{ivst} \cdot D_{srt}^e \quad \forall i, r, t, e \quad (26)$$

$$T_{irt}^{ee} = \frac{(M_{irt}^e - 1)(1 - Z_{irt}^e) \cdot INV_{irt}^e}{D_{irt}^e} \quad \forall i, r, t, e \quad (27)$$

$$T_{irt}^{ee} + T_{irt}^{''e} = T \quad \forall i, r, t, e \quad (28)$$

$$(M_{irt}^e - 1)(1 - Z_{irt}^e) INV_{irt}^e = \sum_v \sum_s X_{ivst}^e \cdot D_{srt}^e \cdot \lambda_{srt}^e \quad \forall i, r, t, e \quad (29)$$

محدودیت 25 بیانگر این است که تقاضای مرکز توزیع/ جمع‌آوری s تحت هر سناریو با مجموع تقاضاهای خرده‌فروشان تخصیص یافته به آن مرکز برابر است. محدودیت 26 بیانگر مجموع تقاضاهای مرکز توزیع/ جمع‌آوری تخصیص یافته به هر مرکز تولید/ بازرگانی i تحت هر سناریو می‌باشد. محدودیت 27 بخشی از یک دوره را که مرکز تولید/ بازرگانی i کمبود دارد، تحت هر سناریو نشان می‌دهد. محدودیت 28 بیانگر این است که مجموع زمان‌های در حالت کمبود و در حالت موجودی در هر دوره برابر T می‌شود. محدودیت 29 نشان می‌دهد که مجموع مقدار کمبودهای مرکز توزیع/ جمع‌آوری تخصیص یافته به مرکز تولید/ بازرگانی i در دوره t با مقدار کمبود مرکز تولید/ بازرگانی i در دوره t تحت هر سناریو برابر است.

$$OSK_{skrt}^e \leq XKS_{kst} \cdot D_{krt}^e \quad \forall k, s, r, t, e \quad (30)$$

$$\sum_k OSK_{skrt}^e = D_{srt}^e \cdot (1 - \lambda_{srt}^e) \quad \forall s, r, t, e \quad (31)$$

$$RKS_{ksrt}^e = \beta_r^e \cdot OSK_{skr,t-LP_r}^e \quad \forall k, s, r, e, t > LP_r \quad (32)$$

$$RKS_{ksrt}^e = \mathbf{0} \quad \forall k, s, r, e, t \leq LP_r \quad (33)$$

$$\sum_k RKS_{ksrt}^e = \sum_i RSI_{sirt}^e \quad \forall s, r, t, e \quad (34)$$

$$\sum_n OIN_{inrt}^e = \alpha_r \cdot \sum_s RSI_{sirt}^e \quad \forall i, r, t, e \quad (35)$$

$$\sum_l OIL_{ilrt}^e = (1 - \alpha_r) \cdot \sum_s RSI_{sirt}^e \quad \forall i, r, t, e \quad (36)$$

$$INV_{irt}^e \leq \sum_s \left(\sum_{t'=t+1}^{t+LP_r-1} D_{srt'}^e \sum_v X_{tvst}^e \right) \quad \forall i, r, t, e \quad (37)$$

$$INV_{ir(t-1)}^e - (1 - \theta_{ir(t-1)}) INV_{ir(t-1)}^e (1 - M_{irt}^e) (1 - Z_{irt}^e) + Q_{irt}^e > 0 \quad \forall i, r, t, e \quad (38)$$

محدودیت‌های 30 و 31 مقدار محصولی را که به خردهفروش k ارسال می‌شود، باتوجه به میزان کمبود مرکز توزیع / جمع‌آوری s تحت هر سناریو نشان می‌دهد. محدودیت 32 مقدار محصول منقضی شده را که از خردهفروش k به مرکز توزیع / جمع‌آوری s در دوره t حمل می‌شود، تحت هر سناریو نشان می‌دهد. محدودیت 33 بیان می‌کند که در دوره‌های قبل از طول عمر محصول، هیچ محصولی از خرده فروش‌ها به مرکز توزیع / جمع‌آوری ارسال نمی‌شود. محدودیت 34 نشان می‌دهد تحت هر سناریو، محصولاتی که از خردهفروش‌ها به مرکز توزیع / جمع‌آوری برگشت داده می‌شوند، به طور مستقیماً برای بازرگی از مرکز توزیع / جمع‌آوری به مرکز تولید / بازرگی ارسال می‌شوند. محدودیت‌های 35 و 36 بیانگر این است که پس از بازرگی کیفیت محصولات منقضی شده در مرکز تولید / بازرگی، بخشی از آن به مرکز بازیافت و بخش دیگر آن به مرکز دفع تحت هر سناریو ارسال می‌شوند. محدودیت 37 بیانگر حداقل مقدار موجودی انتهای دوره در مرکز تولید / بازرگی i باتوجه به طول عمر محصول، تحت هر سناریو می‌باشد. محدودیت 38 به این معناست که تحت هر سناریو، مجموع تولید مرکز تولید / بازرگی i در هر دوره با موجودی انتهای دوره قبل مثبت است.



$$Q_{irt}^e \leq \sum_{b \in B_i} Cappr_{irt}^b \cdot W_i^b \quad \forall i, r, t, e \quad (39)$$

$$\sum_k \sum_r VOL_r \cdot OSK_{skrt}^e \leq \sum_{b \in B_s} Cap_s^b \cdot W_s^b \quad \forall s, e, t \leq 2 \quad (40)$$

$$\sum_k \sum_r VOL_r \cdot (OSK_{skrt}^e + RKS_{ksrt}^e) \leq \sum_{b \in B_s} Cap_s^b \cdot W_s^b \quad \forall s, e, t > 2 \quad (41)$$

$$\sum_i XIN_{int} \cdot OIN_{inrt}^e \leq \sum_{b \in B_n} Cap_{nr}^b \cdot W_n^b \quad \forall n, r, t, e \quad (42)$$

$$\sum_r \sum_i XIL_{ilt} \cdot OIL_{ilrt}^e \leq \sum_{b \in B_l} Cap_l^b \cdot W_l^b \quad \forall l, t, e \quad (43)$$

$$RSI_{sirt}^e \leq \sum_v X_{ivst}^e \cdot BM \quad \forall i, s, r, t, e \quad (44)$$

$$OIN_{inrt}^e \leq XIN_{int} \cdot BM \quad \forall i, n, r, t, e \quad (45)$$

$$OIL_{ilrt}^e \leq XIL_{ilt} \cdot BM \quad \forall i, l, r, t, e \quad (46)$$

$$OSK_{skrt}^e \cdot OIL_{ilrt}^e, OIN_{inrt}^e, RSI_{sirt}^e, RKS_{ksrt}^e, INV_{irt}^e, D_{srt}^e, Q_{irt}^e, \lambda_{srt}^e, AT_{ivst}^e, GT_{ivst}^e, TOC_{lt}^e \geq 0 \quad (47)$$

$$W_i^b, W_s^b, W_l^b, W_n^b, XKS_{kst}, XIL_{ilt}, XIN_{int}, X_{ivst}^e, X'_{ivst}^e, X''_{ivst}^e, XSS_{ivs'st}^e, M_{irt}^e, Z_{irt}^e, T'_{irt}^e, T''_{irt}^e \in \{0,1\} \quad (48)$$

محدودیت 39 حداکثر مقدار تولید در هر سناریو را در مرکز تولید/ بازرگانی در دوره t نشان می‌دهد. محدودیت‌های 40 و 41 نشان می‌دهند که کل ظرفیت اشغال شده به وسیله تمام محصولاتی که در هر سناریو وارد مرکز توزیع/ جمع‌آوری می‌شوند، باید کمتر از ظرفیت آن مرکز باشد. محدودیت‌های 42 و 43 بیانگر حداکثر میزان بازیافت و دفع محصولات در هر سناریو می‌باشند. محدودیت‌های 44 تا 46 نشان می‌دهند که اگر دو مرکز در دو سطح متواتی به هم تخصیص پیدا کند، آنگاه محصول بین آنها جابه‌جا می‌شود. محدودیت‌های 47 و 48 نوع متغیرها را مشخص می‌کنند.

4- روش حل

مدل پیشنهادی در این پژوهش، یک مدل چندهدفه برنامه‌ریزی غیرخطی عدد صحیح مختلط می‌باشد. در بهینه‌سازی چندهدفه به دلیل متعارض بودن یا غیرقابل مقایسه بودن اهداف، نمی‌توان به جوابی دست پیدا کرد که هم‌زمان همه توابع را بهینه کند. بنابراین در این موقع



به دنبال راه حل‌های نامغلوب هستیم که در ادبیات مربوط به آن، این راه حل معروف به جواب بهینه پارتو باشد. روش‌های مختلفی برای حل مسائل چندهدفه وجود دارد که نظر تصمیم‌گیرنده را به طور مستقیم و یا غیرمستقیم در تصمیم‌گیری داخل می‌کند. در این پژوهش از روش LP متريک استفاده شده است. در اين روش، جواب بهینه مدل از حل مدل تک‌هدفه که به دنبال حداقل کردن فاصله هرتابع از مقدار بهینه خود می‌باشد، به دست می‌آيد. بهمنظور جلوگیری از افزایش پیچیدگی مدل، $p=1$ ، در نظر گرفته شده است و با به دست آوردن مقادیر بهینه هریک از توابع هدف (Z_3^*, Z_2^*, Z_1^*) ، تابع هدف LP متريک، براساس رابطه 49 است [23] ($\sum_{i=1}^3 W_i = 1$)

$$\text{MIN } Z_{LP\text{-metric}} = \left[W_1 \frac{Z_1 - Z_1^*}{Z_1^*} + W_2 \frac{Z_2 - Z_2^*}{Z_2^*} + W_3 \frac{Z_3 - Z_3^*}{Z_3^*} \right] \quad (49)$$

به دليل ماهیت پیچیده مدل پیشنهادی و قرارگرفتن آن در گروه مسائل NP-hard، لزوم بهره‌گیری از رویکردهای فرآبتكاری را ایجاب می‌کند. ازین‌رو در این مقاله، رویکردی از الگوریتم ژنتیک بهمنظور حل مدل پیشنهاد شده است.

5- نتایج محاسباتی

5-1- تنظیم پارامترهای الگوریتم ژنتیک

نخست یک مقدار اولیه برای نرخ‌های تقاطع، جهش و اندازه گام جهش از روش آزمایش و خطأ تعیین شده است. سپس بهمنظور بهبود سرعت الگوریتم، مقادیر پارامترهای ذکر شده را در طول فرایند حل، یک عدد ثابت در نظر نمی‌گیریم [24]. کنترل روی نرخ‌ها به این روش است که پس از تکرار دهم، اگر در هر سه تکرار متوالی، مقدار تابع برازش بهبود پیدا کند، نرخ‌ها ثابت می‌مانند و اگر بهبودی حاصل نشود، برای نرخ تقاطع، یک عدد تصادفی از تابع توزیع یکنواخت در بازه $[P_{0C}, 0/9]$ برای نرخ جهش، یک عدد تصادفی از تابع توزیع یکنواخت در بازه $[P_{0m}, 0/5]$ و برای μ و σ یک عدد تصادفی در بازه $[0/1, 0/9]$ تولید می‌شود و الگوریتم، تکرار بعد را با نرخ‌های جدید انجام می‌دهد. این فرایند تا برقراری شرط توقف ادامه

پیدا می‌کند. نتیجه این رویکرد، دستیابی به جواب‌هایی با کیفیت و تنوع بسیار بالا و همچنین سرعت حل مناسب الگوریتم برای مسائل پیچیده با تعداد متغیرهای بالا می‌باشد. پارامترهای الگوریتم ژنتیک در جدول 2 نشان داده شده است.

جدول 2. مقدار پارامترهای الگوریتم ژنتیک

پارامتر	تعریف	مقدار
MaxIT	حداکثر تعداد تکرارهای الگوریتم	ابعاد متوسط و بزرگ .500. ابعاد کوچک 300
nPop	تعداد جمعیت اولیه	ابعاد متوسط و بزرگ .700. ابعاد کوچک 500
P _{0C}	نرخ اولیه تقاطع	0/7
P _{0m}	نرخ اولیه جهش	0/2
Mu	نرخ اولیه جهش برای ژن‌ها	0/1
Sigma	اندازه گام اولیه جهش	0/1

5-2- حل مسائل اندازه کوچک، متوسط و بزرگ به‌وسیله الگوریتم پیشنهادی

نخست با حل مسائل در اندازه‌های کوچک به‌وسیله نرم‌افزار GAMS با حل کننده BARON امکان‌پذیری و یا شدنی بودن مدل بررسی شده است. سپس به‌منظور آزمودن کارایی الگوریتم پیشنهادی، الگوریتم در محیط نرم‌افزار متلب پیاده‌سازی شد و نتایج حاصل از اجرای آن در مثال‌های اندازه کوچک با نتایج حل روش دقیق به‌وسیله نرم‌افزار GAMS مقایسه شدند. برای تمام محاسبه‌ها از یک کامپیوتر شخصی با مشخصات پردازنشگر corei5 2.27 GHZ و حافظه داخلی 4GB استفاده شد. در جدول 3 نتایج مربوط به حل مسائل کوچک نشان داده شده است. درصد اختلاف بین مقدار تابع هدف کل (با رویکرد LP متريک) حاصل از الگوریتم ژنتیک و نرم‌افزار GAMS است که به صورت رابطه 50 محاسبه می‌شود و در آن مقدار تابع هدف حاصل شده از اجرای الگوریتم ژنتیک و OF_{GAMS} مقدار تابع هدف حاصل شده از حل مدل به‌وسیله نرم‌افزار GAMS می‌باشد.



$$GAP = \frac{OF_{GA} - OF_{GAMS}}{OF_{GAMS}} \times 100 \quad (50)$$

جدول 3. نتایج محاسباتی برای حل مسائل با اندازه کوچک

Gap (%)	GA					GAMS					مسئله
	زمان حل (ثانیه)	Z ₃	Z ₂	Z ₁	Z _{LP-metric}	زمان حل (ثانیه)	Z ₃	Z ₂	Z ₁	Z _{LP-metric}	
7/2	138/2	7986727	34980425	365/5	0/1383	190/7	7948592	34745350	357/7	0/129	1
4/3	192/3	9398997	37007590/2	244/5	0/1361	687/4	7949399/8	35011200	359/7	0/1305	2
4/8	319/9	7962301	33741596	122/5	0/1459	1716/7	7946460	33655390	120/6	0/1392	3
7/9	478/2	9399832	35924314	80/8	0/1472	4026	9395568/4	35651290	78	0/1364	4
6/1	282/15				1652/95						میانگین

باتوجه به جدول 3. میانگین خطای گزارش شده برای مسائل آزماینده که بهوسیله الگوریتم پیشنهادی حل شده‌اند، برابر با 6/1 درصد می‌باشد. همچنین میانگین زمان حل مسائل بهوسیله نرمافزار گمز و الگوریتم پیشنهادی به ترتیب برابر با 1652/95 و 282/15 ثانیه است. نتایج به دست آمده نشان‌دهنده کارایی الگوریتم حل پیشنهادی از لحاظ زمان و کیفیت جواب‌ها می‌باشد.

از آنجایی که پیچیدگی مسئله بررسی شده باتوجه به تعداد بالای متغیرهای تصمیم بالا است، نرمافزار گمز تنها در اندازه‌های کوچک می‌تواند به حل مسائل در زمان قابل قبول بپردازد. بنابراین مثال‌های اندازه متوسط و بزرگ با الگوریتم فراابتکاری پیشنهادی حل شده‌اند. در این مقاله از دو شاخص تعداد جواب‌های غیرمغلوب یافت شده (QM¹) و فاصله (SM²) برای ارزیابی کیفیت جواب‌های حاصل از الگوریتم پیشنهادی در ابعاد متوسط و بزرگ استفاده شده است [25]. شاخص تعداد حل‌های غیرمغلوب، نشان‌دهنده تعداد آلتنتایوهایی است که

1. Quantity Metric
2. Spacing Metric

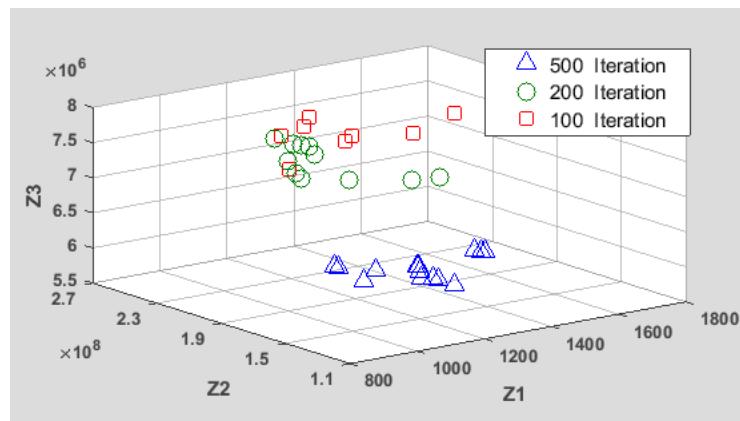
می‌توان برای انتخاب به تصمیم‌گیرنده ارائه کرد. درواقع هرچه تعداد این حل‌ها بیشتر باشد، عملکرد الگوریتم بهتر است. شاخص فاصله، میزان یکنواختی نقاط نامغلوب را در فضای حل اندازه‌گیری می‌کند. مقادیر کم این معیار بیانگر توزیع یکنواخت‌تر جواب در پارتی شناسایی شده است. جدول 4 نتایج محاسباتی الگوریتم پیشنهادی را در این دو شاخص، برای تکرارهای 100، 200 و 500 نشان می‌دهد.

جدول 4. نتایج محاسباتی الگوریتم پیشنهادی برای حل مسائل با ابعاد متوسط و بزرگ

500 تکرار			200 تکرار			100 تکرار			مسئله
زمان حل (ثانیه)	SM	QM	زمان حل (ثانیه)	SM	QM	زمان حل (ثانیه)	SM	QM	
1314/8	0/362	16	721/4	0/52	14	470/9	0/69	13	5
2984/96	0/343	15	1145/2	0/61	11	653/87	0/76	8	6
4583/29	0/518	18	1671/16	0/403	14	924/2	0/615	10	7
7213/4	0/413	14	2267/42	0/482	16	1299/14	0/611	15	8
10901/2	0/512	17	4141/31	0/67	13	2031/15	0/91	15	9
14116	0/224	22	5717	0/23	23	3227	0/39	21	10
6852/27	0/395	17	2610/58	0/485	15/2	1434/37	0/662	13/6	میانگین

باتوجه به نتایج به دست آمده در جدول 4، میانگین تعداد جواب‌های نامغلوب کسب شده به وسیله الگوریتم، از 13/6 به 15/2 و 17 به ترتیب در تکرارهای 100، 200 و 500 افزایش پیدا کرده است. باتوجه به شاخص فاصله نیز با افزایش تکرارها، جواب‌های پارتی به دست آمده به وسیله الگوریتم توزیع یکنواخت‌تری دارد، به طوری که میانگین کلی این شاخص برای 500 تکرار برابر 0/395 می‌باشد که نسبت به تکرارهای 200 و 100 بهتر عمل کرده است. همچنین زمان حل الگوریتم برای مسائل نمونه قابل قبول است. بیشترین زمان حل، مربوط به مسئله 10

با 14116 ثانیه برای 500 تکرار است. شکل 3، نمودار جواب‌های پارتوبی حاصل از حل مسئله 6 را در تکرارهای 100، 200 و 500 نشان می‌دهد.



شکل 3. جواب‌های پارتوبی حاصل از حل مسئله 6 در تکرارهای 100، 200 و 500

6- نتیجه‌گیری

در این مقاله، صورت جدیدی از مسئله مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی در یک شبکه زنجیره تأمین یکپارچه مستقیم و معکوس چندسطحی شامل مراکز تولید/ بازرگانی، مراکز ترکیبی توزیع/ جمع‌آوری، خردهفروش‌ها و مراکز دفع و بازیافت با جریان‌های رفت و برسخت مربوط به محصولات با طول عمر کوتاه، در حالت چنددوره‌ای، چندمحصولی و تسهیلات با ظرفیت محدود مطالعه شده است. با توجه به نتایج به دست آمده، الگوی پیشنهادی به طور همزمان، تعداد و مکان بهینه استقرار مراکز و سطوح ظرفیت آنها، چگونگی تخصیص مراکز در سطوح متواالی، مسیر مناسب از مراکز تولید/ بازرگانی به مراکز توزیع/ جمع‌آوری، زمان رسیدن و عزیمت وسیله نقلیه در مراکز توزیع/ جمع‌آوری، مقدار تولید، ذخیره موجودی یا کمود در هر مرکز تولید/ بازرگانی تأسیس شده و مقدار جریان بهینه در هر دوره را بین همه تسهیلاتی که در کل شبکه با هم مرتبطند، با هدف کمینه‌سازی مجموع هزینه‌های سیستم، مجموع حداقل

زمان در زنجیره و انتشار آلاینده‌ها در کل شبکه تعیین می‌کند. بنابراین می‌توان گفت تصمیم‌های مکانیابی - تخصیص، مسیریابی و موجودی در زنجیره تأمین بسیار به هم وابسته بوده‌اند و تعیین مقادیر بهینه این متغیرها در تعامل با هم است که می‌تواند منجر به یافتن یک سیستم بهینه زنجیره تأمین با حداقل هزینه‌های ممکن و افزایش سطح خدمت‌دهی به مشتریان شود، زیرا بررسی هم‌زمان این سه تصمیم، منجر به یک دیدگاه سیستمی به کل زنجیره تأمین به عنوان یک واحد پیوسته می‌شود و از بهینگی موضعی جلوگیری می‌کند. تابع هدف کمینه‌سازی زمان حمل در کل زنجیره، تأثیر بهسزایی در تأمین به موقع تقاضا و کاهش افت کیفیت محصولات فاسدشدنی دارد، بهطوری که هرچه مقدار آن برای کالا کمتر باشد، ارزش افزوده محسوب می‌شود که با دستیابی به آن می‌توان سود رقابتی بلندمدت و کوتاه‌مدت را در بازار به دست آورد. همچنین با توجه به تأثیر تابع هدف مربوط به آلاینده‌های زیست‌محیطی در تصمیم‌های استراتژیک و به خصوص عملیاتی مانند مسیریابی، استفاده از این رویکرد به غیر از رعایت الزام‌های قانونی می‌تواند باعث صرفه‌جویی ملموسی در زنجیره‌های تأمین شود که برای جلوگیری از جریمه‌های بعدی (پرداخت مالیات بر کربن) به مدیران پیشنهاد می‌شود.

علاوه‌براین برای تطبیق هر چه بیشتر مسئله با دنیای واقعی، پارامترهای تقاضا و نرخ برگشت محصولات غیرقطعی در نظر گرفته شدند. درنظرگرفتن شرایط عدم قطعیت، تا حد بسیار زیادی نتایج حاصله را قابل اطمینان‌تر کرده و به مدیران تصمیم‌گیرنده، دید بهتر و واقعی‌تری در برآورد هزینه‌ها و شرایط آینده خواهد داد. همچنین با توجه به آنکه پیچیدگی مسئله از نوع NP-hard است، برای حل مسائل با اندازه واقعی در ابعاد متوسط و بزرگ، الگوریتم ژنتیک چندهدفه ارائه شد. سپس به‌منظور اعتبارسنجی، نتایج حاصل از حل مسئله مذکور در ابعاد کوچک به‌وسیله الگوریتم پیشنهادی با نتایج حل به‌وسیله نرم‌افزار GAMS از نظر کیفیت جواب و زمان محاسبه مقایسه شد. همچنین به‌منظور ارزیابی جواب‌های حاصل از الگوریتم ژنتیک در ابعاد متوسط و بزرگ، از دو شاخص تعداد جواب‌های نامغلوب یافت‌شده و فاصله استفاده شد. نتایج محاسباتی، کارایی الگوی ارائه‌شده و روش حل پیشنهادی را نشان می‌دهد. محدودیت‌های زیر را می‌توان به‌منظور انطباق هر چه بیشتر مسئله با مسائل دنیای واقعی در پژوهش‌های آینده در نظر گرفت: 1- لحاظ‌کردن سیاست‌های تخفیفی در بخش



فروش محصول و ترکیب آن با دیدگاه‌های بازاریابی. از جمله فروش محصولات جایگزین شده هم‌خانواده با تخفیف بهجای محصولات با کمبود، زیرا که از دیدگاه زنجیره تأمین این مسئله، یک امر هزینه‌زا است ولی از دیدگاه بازاریابی یکی از مهم‌ترین عوامل برای به‌دست‌آوردن رضایت مشتریان در مواجهه با کمبود است؛ ۲- درنظرگرفتن محصولات با تنوع بیشتر مانند بستنی که به جهت فرایندی متفاوت با خانواده شیر می‌باشد. این محصولات شرایط مختلف حمل و نگهداری را نیاز دارند و همچنین دو نوع انبار یکی بالای صفر و دیگری زیر صفر را باید وارد الگو کرد؛ ۳- درنظرگرفتن تصمیم‌های مربوط به قیمت‌گذاری کالاهای بازیافت شده برای ارائه به بازار دوم؛ ۴- درنظرگرفتن سایر پارامترهای غیرقطعی از جمله هزینه‌ها و فواصل بین مکان‌ها مدل را واقعی‌تر کرده درنتیجه استفاده از روشی غیر از مبتنى بر سناریو را الزامی می‌کند.

7- منابع

- [1] Melo M.T., Nickel S., Saldanha-da-Gama, F. "Facility location and supply chain management—a review"; *European Journal of Operational Research*. 196, 2009, 401–412.
- [2] Diabat A., Al-Salem M. "An integrated supply chain problem with environmental considerations"; *International Journal of Production Economics*, 164, 2015, 330–338.
- [3] Mardan E., Govindan K., Mina H., Gholami-Zanjani S.M. "An accelerated benders decomposition algorithm for a bi-objective green closed loop supply chain network design problem"; *Journal of Cleaner Production*, 235, 2019, 1499-1514.
- [4] Pishvaee M.S., Razmi J. "Environmental supply chain network design using multi-objective fuzzy mathematical programming"; *Applied Mathematical Modelling*, 36(8), 2012, 3433-3446.
- [5] Diabat A., Theodorou E. "A location–inventory supply chain problem: Reformulation and piecewise linearization"; *Computers & Industrial Engineering*, 90, 2015, 381-389.
- [6] Govindan K., Jafarian A., Khodaverdi R., Devika, K. "Two-echelon multiple vehicle location–routing problem with time windows for optimization of sustainable supply chain network of perishable food"; *International Journal of Production Economics*, 152, 2014, 9-28.

[7] Ahmadi Javid, A., Seddighi, A.H. "A location-routing-inventory model for designing multisource distribution networks". *Engineering Optimization*, 44(6), 2012, 637-656.

[8] Li R., Lan H., Mawhinney J. "A review on deteriorating inventory study"; *Service Science & Management*, 3, 2010, 117-129.

[9] Yang X., Ma H., Zhang D. "Research into ILRIP for Logistics Distribution Network of Deteriorating Item Based on JITD"; *Information Computing and Applications*, 105, 2010, 152-160.

[10] کولیائی م، آذر ع. رجب‌زاده فاطری ع. «پیکربندی مدل ریاضی دو مرحله‌ای برای مدیریت زنجیره تأمین سبز»، پژوهش‌های مدیریت منابع سازمانی، 8 (4)، 1395، 111-130

[11] Tiwari A., Chang P., Tiwari M. K., Kandhway R. "A Hybrid Territory Defined evolutionary algorithm approach for closed loop green supply chain network design"; *Computers & Industrial Engineering*, 99, 2016, 432-447.

[12] Ahmadi Javid A., Azad N. "Incorporating location, routing and inventory decisions in supply chain network design"; *Transportation Research Part E: Logistics and Transportation Review*, 46(5), 2010, 582-597.

[13] Sajjadi S. R., Cheraghi S.H. "Multi-products location–routing problem integrated with inventory under stochastic demand"; *International Journal of Industrial and Systems Engineering*, 7(4), 2011, 454-476.

[14] Nekooghadirli N., Tavakkoli-Moghaddam R., Ghezavati V.R., Javanmard Sh. "Solving a new bi-objective location-routing-inventory problem in a distribution network by meta-heuristics"; *Computers & Industrial Engineering*, 76, 2014, 204-221.

[15] Liu B., Chen H., Li Y., Liu X. "A Pseudo-parallel genetic algorithm integrating simulated annealing for stochastic location-inventory-routing problem with consideration of returns in E-Commerce"; *Discrete Dynamics in Nature and Society*, 215, 2015, 1-15.

[16] Ghorbani A., Akbari Jokar M.R. "A hybrid imperialist competitive-simulated annealing algorithm for a multi-source multi-product location-routing-inventory problem", *Computers & Industrial Engineering*, 101, 2016, 116-127.

[17] Zhalechian M., Tavakkoli-Moghaddam R., Zahiri B., Mohammadi M. "Sustainable design of a closed-loop location-routing-inventory supply chain network under mixed uncertainty"; *Transportation Research Part E: Logistics and Transportation Review*, 89, 2016, 182-214.



- [18] Hiassat A., Diabat A., Rahwan I. "A genetic algorithm approach for location-inventory-routingproblem with perishable products"; *Journal of Manufacturing Systems*, 42, 2017, 93-103.
- [19] Saragih N.I., Nur-Bahagia S., Syabri I. "A Heuristic Method for Location-inventory-routing Problem"; In A Three-Echelon Supply Chain System, *Computers & Industrial Engineering*, 127, 2018, 875-886.
- [20] Rafie-Majd Z., Pasandideh S.H., Naderi B. "Modelling and solving the integrated inventory-location-routing problem in a multi-period and multi-perishable Product Supply Chain with Uncertainty: Lagrangian Relaxation Algorithm"; *Computers & Chemical Engineering* , 109, 2018, 9-22.
- [21] Karakostas P., Sifaleras A., Georgiadis M. "A general variable neighborhood search-based solution approach for the location-inventory-routing problem with distribution outsourcing"; *Computers & Chemical Engineering*, 126, 2019, 263-279.
- [22] Mousavi S.M., Alikar N., Akhavan Niaki S.T., Bahreininejad A. "Optimizing a location allocation-inventory problem in a two-echelon supply chain network: A modified Fruit Fly optimization algorithm", *Computers & Industrial Engineering*, 87, 2015, 543-560.
- [23] Sadeghi Rad R., Nahavandi N . "A novel multi-objective optimization model for integrated problem of green closed loop supply chain network design and quantity discount"; *Journal of Cleaner Production*, 196, 2018, 1549-1565.
- [24] حاجیان س، افشارکاظمی م، سید حسینی س.م، طلوعی اشلاقی ع. «ارائه مدل چنددهدله برای مسئله مکان‌یابی - مسیریابی - موجودی در شبکه زنجیره تأمین حلقه بسته سبز چند دوره‌ای و چند محصولی برای کالاهای فاسدشدنی»، فصلنامه مدیریت صنعتی، 11(1)، 83-110.
- [25] Dabiri N., Tarokh M.J., Alinaghian M. "A new mathematical model for bi-objective inventory routing problem with step cost function: A MOPSO solution approach", *Applied Mathematical Modelling*, 49, 2017, 302-318.