

محاسبه سطح ذخیره احتیاطی در زنجیره‌ی تامین با چندین کانال و چندین سطح با استفاده از برنامه ریزی غیرخطی

لعیا الفت *

محمد رضا صادقی **

چکیده

امروزه بحث مدیریت موجودی در زنجیره‌ی تامین از اهمیت زیادی برخوردار است و در ادبیات مدیریت زنجیره‌ی تامین کنترل موجودی و حداقل کردن هزینه‌های مرتبط با موجودی به عنوان چالشی اساسی پیش روی مدیران مطرح شده است. یکی از مباحثی که توجه بسیاری از محققان را به خود جلب کرده، تعیین سطح نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی به نحوی که رسیدن به نرخ پاسخ‌گویی مناسب در اجزا مختلف زنجیره‌ی تامین میسر شود، می‌باشد. در این مقاله مدلی غیرخطی جهت تعیین سطح نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی در اجزا مختلف زنجیره‌ی تامین با هدف حداقل کردن هزینه‌های مرتبط با ذخیره‌ی احتیاطی ارائه شده است.

واژگان کلیدی: زنجیره تامین، ذخیره احتیاطی، برنامه ریزی غیرخطی، ژنکوب ۳

رقابت شدید در عرصه بازارهای جهانی، معرفی محصولات با چرخه عمر کوتاه و انتظارات دائماً متغیر مشتریان باعث شده است که شرکت‌ها انرژی و هزینه‌ی زیادی را صرف زنجیره‌ی تامین و مدیریت آن کنند [۱۴] در یک زنجیره‌ی تامین مواد اولیه توسط تامین کنندگان تامین می‌شود و محصولات در یک یا چند کارخانه تولید و به انبارها انتقال داده می‌شوند و از آنجا به خرده فروشان یا مشتریان نهایی عرضه می‌شود. زنجیره‌ی تامین متشکل از تمام بخش‌هایی است که به صورت مستقیم یا غیر مستقیم درگیر تکمیل سفارش مشتری هستند [۷].

مدیریت زنجیره‌ی تامین شامل مجموعه‌ای از رویکردها است که برای هماهنگی و یک‌پارچگی تامین کنندگان، تولیدکنندگان، انبارها و فروشگاه‌ها به صورتی اثربخش به کار می‌روند. این رویکردها کمک می‌کنند که محصولات مورد نیاز در زمان و مکان مورد نظر در سطح عملکرد مطلوب به مشتری عرضه شوند [۱۴].

بحث مدیریت موجودی همواره یکی از ارکان مدیریت زنجیره‌ی تامین بوده است [۱۴] مدیریت موجودی در زنجیره تامین معمولاً با بحث عدم قطعیت مواجه است. عدم قطعیت در تقاضا، لیدتایم‌ها و ظرفیت تولید از جمله مسائلی هستند که پیش روی مدیران قرار دارند [۱۴].

گاهی اوقات اجزاء مختلف زنجیره‌ی تامین برای کم اثر کردن زیان‌های ناشی از عدم قطعیت و بالا بردن سطح رضایت مشتریان اقدام به نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی می‌کنند [۱۶]. اما نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی در اجزاء مختلف زنجیره‌ی تامین باعث تحمیل هزینه‌هایی بر این اجزا و در نهایت بر کل زنجیره‌ی تامین می‌شود. این هزینه‌ها در نهایت باعث بالا رفتن بهای تمام شده محصولات می‌شود؛ بنابراین نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی به میزان مناسب تاثیر زیادی بر اثربخشی زنجیره‌ی تامین خواهد داشت. در این مقاله مساله اصلی تحقیق تعیین میزان ذخیره‌ی احتیاطی نگهداری شده توسط اجزاء مختلف یک زنجیره‌ی تامین چند سطحی است. این مهم با در نظر داشتن برخی مفروضات به وسیله‌ی مدل‌سازی مسئله به صورت یک مدل برنامه‌ریزی غیرخطی محقق شده است.

در زنجیره‌ی تامین ذخیره‌ی احتیاطی جهت بالابردن میزان پاسخ‌گویی به اضا‌های رسیده نگهداری می‌شود. میزان پاسخ‌گویی عبارت است از نسبت بین زان تقاضاهایی که به موقع برآورده شده است و میزان تقاضاهای رسیده از طرف نترینان [۷]. به طور کلی هزینه‌های مرتبط با موجودی در زنجیره تامین به ۴ گروه سیم می‌شوند: [۳]

هزینه‌های مربوط به نگهداری: هزینه‌های مختلفی که به واسطه نگهداری موجودی در انبار بر اجزاء زنجیره‌ی تامین تحمیل می‌شوند از این دسته هستند. هزینه‌های مربوط به سفارش‌دهی: هزینه‌هایی که به واسطه سفارش دهی به تامین‌کنندگان باید پرداخت شوند همچون هزینه‌های اداری جزء این گروه از هزینه‌ها محسوب می‌شوند.

هزینه‌های مربوط به فرصت از دست رفته: زمانی که تقاضایی از طرف مشتریان برای محصولات وجود دارد اما به دلیل نبود موجودی در انبار شرکت قادر به پاسخ‌گویی به این تقاضا نیست، این نوع هزینه‌ها بر شرکت وارد می‌شوند. بخش اعظم این هزینه شامل سودی است که شرکت در صورت وجود موجودی و عرضه محصول به مشتری می‌توانست کسب کند.

هزینه‌ی خرید: هزینه‌ی مربوط به خرید مواد و قطعات جهت نگهداری آنها در انبار شرکت.

نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی باعث کاهش هزینه‌های فرصت از دست رفته شود، اما هزینه‌های موجودی را به میزان محسوسی افزایش می‌دهد [۱۰]. بنابراین، یران باید همواره تلاش کنند میزان ذخیره‌ی احتیاطی را در سطح مناسبی نگه‌رند. بخشی از روش‌های معمول تعیین سطح بهینه‌ی موجودی احتیاطی به کمک جاد تعادل بین هزینه‌ی نگهداری موجودی احتیاطی و هزینه‌ی سفارش از دست‌ته، به این امر می‌پردازند.

در مطالعات و تحقیقات داخلی و خارجی می‌توان نمونه‌های زیادی از توجه حققان نسبت به مدل‌ها و تکنیک‌های مختلف در زمینه مدیریت موجودی و سطح‌ینه‌ی ذخیره‌ی احتیاطی در زنجیره‌ی تامین، مشاهده کرد:

ماکویی و طباطبایی [۶] یک مدلولوژی برای تخصیص مقادیر ذخیره احتیاطی در یک زنجیره تأمین معرفی کردند. مسأله مورد نظر آنها دارای دو هدف کمینه نمودن بهترین زمان دسترسی و هزینه موجودی است. علاقه‌بند و رضوی [۴] با به کارگیری روش کنترل خطی و آنالیز توابع تبدیل، روشی برای مدل‌سازی زنجیره تأمین در شرایط زمان پیوسته ارائه کرده‌اند به گونه‌ای که یک مبادله بین میزان سفارش و بهترین سطح موجودی ایجاد نماید. آریانژاد و صاحبی [۱] موجودی در سیستم زنجیره تأمین چنانچه مرحله‌ای را که بر اساس فلسفه تولید به هنگام کار می‌کند، بررسی کرده‌اند. در مدل ارائه شده توسط ایشان کانبان نقش مهمی را برای جریان مواد و اطلاعات در یک زنجیره تأمین بر عهده دارد. در نهایت مدل ریاضی ارائه شده تعداد کانبان‌های مراحل مختلف و اندازه اقتصادی هر کانبان را به طور بهینه محاسبه می‌کند.

جانگ و دیگران [۹] برای زنجیره‌های تأمین چند مرحله‌ای، رویکردی برای ارزیابی توابع عملکرد و تصمیمات مرتبط با متغیرهای ذخیره‌ی احتیاطی ارائه کردند در این رویکرد از دو چارچوب محاسباتی متفاوت جهت ارزیابی توابع عملکرد استفاده شده است. ایشان جهت ارزیابی توابع عملکرد از مدل شبیه‌سازی گسسته پیشامد استفاده کردند و جهت تعیین متغیرهای مهم ذخیره‌ی احتیاطی در واحد تولید کننده و انبارها از یک مدل برنامه‌ریزی خطی استفاده کردند. پرسونا و همکاران [۱۲] از مدل‌های ابتکاری تحلیلی بر مبنای هزینه جهت تعیین میزان ذخیره‌ی احتیاطی در سیستم‌های مونتاژ بر اساس سفارش مشتری و تولید بر اساس سفارش مشتری، استفاده کردند. نتیجه کاربرد مدل‌های ارائه شده توسط ایشان در شرکت تولیدی نشان داد که این مدل‌ها می‌توانند کمک شایانی در کاهش سطح موجودی داشته باشند. تورس و محمودی [۱۵] با اصلاح مدل ارائه شده توسط استس (۲۰۰۷) که بر تغییرات زمان تاخیر و میزان تقاضا تأکید داشت، سعی کردند مدلی جدید جهت تعیین میزان ذخیره‌ی احتیاطی ارائه کنند. آنها این مدل را در یک شرکت الکترونیکی اجرا کردند. ناتارجانو گویال [۱۱] برای پاسخ‌گویی به این سوال که «میزان ذخیره‌ی احتیاطی باید در زنجیره‌های تأمین که بر اساس فلسفه‌ی تولید ب

نگام کار می‌کنند، در چه سطحی حفظ شود؟» مدل‌های مختلفی را امتحان کردند. شان برای تعیین میزان اثربخشی هر یک از مدل‌ها از تغییرات ایجاد شده در سطح وجودی و اندازه‌ی دسته‌های تولیدی استفاده کردند. ایندرفارچ و مینر [۸] با ارایه یک مدل بهینه‌سازی سعی کردند در سیستم‌های کنترل موجودی که در آنها از سیاست مرور دوره‌ای استفاده می‌شود و تقاضاها از تابع توزیع نرمال پیروی می‌کنند، بزاد ذخیره‌ی احتیاطی را محاسبه کنند. مفروضات آنها این بود که هر یک از اجزاء زنجیره‌ی تامین دارای یک محدودیت در حداقل سطح سرویس یا نرخ پاسخ‌گویی هستند و تاخیرات درون زنجیره‌ی تامین نیز حداقل است. مایا و کاسیم [۱۰] یک مدل برنامه‌ریزی غیرخطی جهت محاسبه‌ی ذخیره‌ی احتیاطی در زنجیره‌ی تامین دو سطحی مشتمل بر گروهی از تامین‌کنندگان و یک تولیدکننده، ارایه کردند. در نهایت مدل برنامه‌ریزی غیرخطی را به کمک روش ماتریس هشین^۱ حل کردند.

اکثر مدل‌های ارایه شده جهت تعیین ذخیره‌ی احتیاطی، به صورتی مستقل، در واحدهای درگیر در عرضه‌ی یک محصول به مشتریان اقدام به این کار می‌کنند و جهتی به تاثیر پارامترهای میزان پاسخ‌گویی اجزاء زنجیره‌ی تامین در میزان ذخیره‌ی احتیاطی ندارند. تنها مدلی که به تعیین ذخیره‌ی احتیاطی با در نظر گرفتن بزاد پاسخ‌گویی اجزاء زنجیره‌ی تامین پرداخته مدل ارایه شده توسط مایا و کاسیم است. زنجیره‌ی تامین در نظر گرفته شده در مدل مایا و کاسیم یک زنجیره‌ی دو سطحی است که شامل یک سطح تامین‌کننده (مشتمل بر چند تامین‌کننده) و یک تولیدکننده است. در این مقاله سعی شده است مدل ارایه شده توسط ایشان به زنجیره‌ی با چندین سطح شامل تامین‌کنندگان و تولیدکنندگان بسط داده شود؛ ضمن اینکه برای حل مدل از نرم‌افزاری که از الگوریتم ژنتیک جهت حل مدل‌های نامبریزی غیرخطی سود می‌جوید، استفاده شده است.

بریف مسئله تحقیق و مفروضات مدل

زنجیره‌ی تامین در نظر گرفته شده در شکل شماره یک را در نظر بگیرد.

همان‌طور که در شکل نیز قابل مشاهده است این زنجیره از n مرحله تشکیل شده است؛ به کمک همکاری این n مرحله محصول نهایی تولید و به مشتریان نهایی عرضه می‌شود. تولید و مونتاژ محصول نهایی در مرحله r ام صورت می‌گیرد ($1 < r < n$). محصول ارایه شده توسط این زنجیره‌ی تامین از m نوع کالای نیما ساخته یا مواد اولیه تشکیل شده است که هر یک توسط کانال تامین جداگانه‌ای تامین می‌شود. بعد از تولید محصول، کالا توسط s کانال توزیع به دست مصرف‌کننده نهایی خواهد رسید. فرضیات اصلی مدل به شرح زیر هستند:

۱. هر یک از اجزای زنجیره‌ی تامین قبل از مرحله تولید و مونتاژ نهایی، قطعات نیما ساخته را تولید و به مراحل بعد از خود تحویل می‌دهند. به دلیل اینکه نرخ پاسخ‌گویی هر یک از اجزاء قبل از مرحله مونتاژ برابر ۱۰۰ درصد نیست هر یک از اجزاء برای پاسخ‌گویی مناسب به سطح بعد از خود مقداری ذخیره‌ی احتیاطی نگهداری می‌کنند. همچنین در مرحله‌ی تولید نیز مقداری از محصول نهایی با عنوان ذخیره‌ی احتیاطی نگهداری می‌شود.

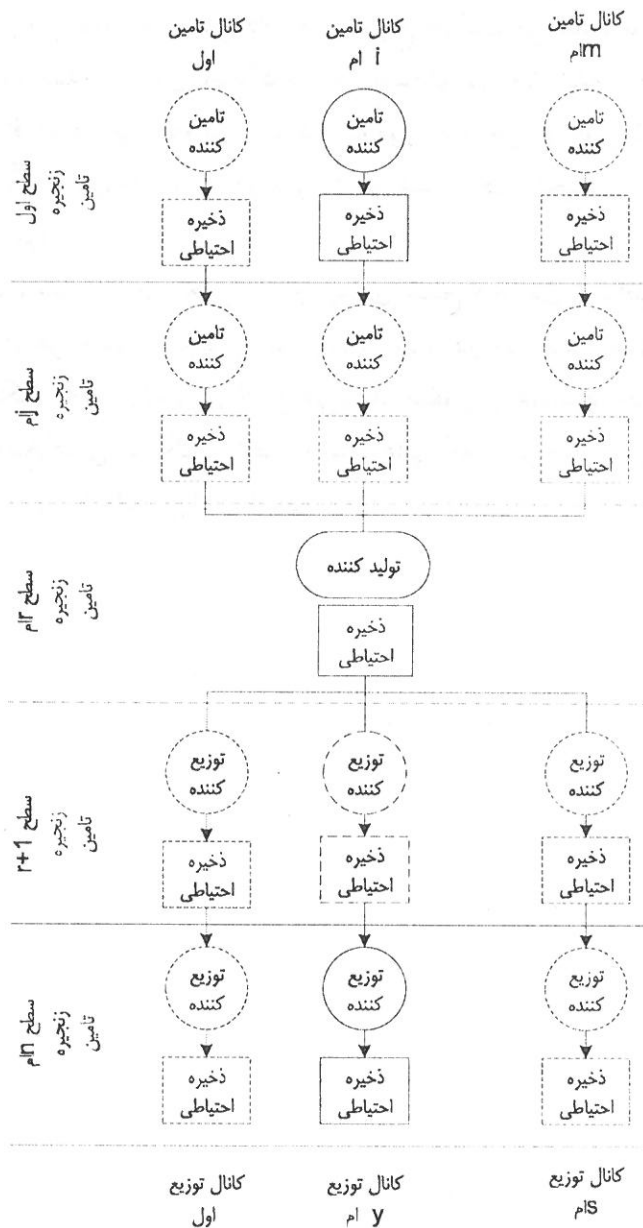
۲. هر یک از اجزای زنجیره‌ی تامین، تقاضاهای رسیده از طرف مراحل بعد را به در صورت می‌توانند پاسخ دهند (الف) توسط محصولات یا قطعات و موادی که همان لحظه از اجزاء موجود در مرحله‌ی قبل خود دریافت داشته‌اند و مراحل تولید لازم را اجرا کرده‌اند (ب) به کمک ذخیره‌ی احتیاطی که از تولیدات خود در انبار نگه داشته‌اند.

۳. بین کانال‌های توزیع و کانال‌های تامین، ارتباطی مبنی بر دریافت محصول خدمات وجود ندارد و هر یک از کانال‌های توزیع و تامین به صورت مستقل از دیگری فعالیت می‌کنند. بدین ترتیب ارتباط افقی بین اجزاء وجود نداشته و ارتباطات فقط به صورت عمودی (همان‌طور که در شکل شماره ۱ مشاهده می‌شود) وجود دارند.

در زنجیره‌ی تامین در نظر گرفته شده تقاضایی از طرف مشتریان به انتهای کانال‌های توزیع وارد می‌شود. این تقاضا باعث می‌شود که هر یک از اجزاء موجود در زنجیره که در انتهای کانال‌های توزیع قرار دارند تقاضای خود را به جزء ماقبل خود

سال کنند و این تقاضا در مسیر کانال‌های توزیع حرکت می‌کند تا به تولید کننده
ی‌رسد. تولید کننده نیز برای پاسخ‌گویی به تقاضاهای دریافت شده از طرف کانال-
ای توزیع، اقدام به تامین قطعات یا مواد اولیه مورد نیاز خود از تامین کننده می‌کند.
عبارت دیگر زنجیره‌ی تامین در نظر گرفته شده، یک زنجیره‌ی تامین کششی
حسوب می‌شود.

در تعریف مدل، هدف تعیین مقدار بهینه‌ی سطح ذخیره‌ی احتیاطی به کمک
مداقل کردن هزینه‌های مربوط به موجودی است. در این مدل مبنای محاسبه‌ی
زینه‌ها عملکرد اجزاء زنجیره‌ی تامین می‌باشد. منظور از عملکرد اجزاء زنجیره‌ی
مین نرخ پاسخ‌گویی هر یک از اجزا به تقاضاهایی که از مراحل بعد زنجیره تامین
جزء مربوط ارجاع داده می‌شود، است.



شکل ۱. زنجیره تامین در نظر گرفته شده در مدل ارایه شده

ل. سازی مساله

در صورتی که k_{ij} نرخ پاسخ‌گویی جزء i ام در سطح j ام قبل از مرحله تولید باشد $i=1,2,\dots,t$ و $j=1,2,\dots,t-1$ ، آن‌گاه این نرخ در زنجیره‌ی تامین به صورت زیر ریف می‌شود. [۱۰]

$$k_{ij} = \frac{q_{ij} + x_{ij}}{q_{ij}} = p_{ij} + \frac{x_{ij}}{q_{ij}} \quad (1)$$

در رابطه شماره ۱، q_{ij} برابر با تعداد تقاضاهای رسیده به جز i ام در سطح j ام از i ام مابعد خود است. q_{ij}^* برابر با تعداد تقاضاهایی است که جزء i ام در سطح j ام به مک دریافت کالا یا مواد از جزء ماقبل خود در زنجیره‌ی تامین، پاسخ داده است؛ برابر تعداد کالاهایی است که جزء i ام در سطح j ام در انبار به عنوان ذخیره‌ی احتیاطی به منظور پاسخ‌گویی به اجزاء بعد از خود نگهداری می‌کند؛ p_{ij} نسبتی قضا است که جزء i ام در سطح j ام به کمک کالاهای رسیده از طرف اجزاء بل پاسخ داده است. در صورتی که هزینه نگهداری کالا در انبار برای جزء i ام سطح j ام برابر با c_{ij} باشد، آن‌گاه هزینه نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی برای این i از زنجیره‌ی تامین به کمک رابطه زیر محاسبه می‌شود. توجه شود که به دلیل که بخشی از تقاضای رسیده از طرف جزء سطح بعد به کمک قطعاتی که همان ان از سطح قبل دریافت می‌شوند، پاسخ داده می‌شوند هزینه نگهداری به این هات تعلق نمی‌گیرد. به عبارت دیگر تنها هزینه مربوط به موجودی، هزینه‌ی نیره‌ی احتیاطی است.

$$C_{ij} = c_{ij} \times x_{ij} \quad (2)$$

توان به کمک رابطه شماره ۱ مقدار x_{ij} را محاسبه و در رابطه شماره ۲ قرار داد تا طه شماره ۳ حاصل شود.

$$C_{ij} = c_{ij} q_{ij} (k_{ij} - p_{ij}) \quad (3)$$

راین کل هزینه نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی در مرحله‌ی i ام برابر است با

$$C_j = \sum_{i=1}^{i=m} (c_{ij} q_{ij} (k_{ij} - p_{ij})) \quad (4)$$

با توجه به رابطه‌ی فوق کل هزینه نگهداری موجودی احتیاطی قبل از تولید

(CB) به کمک رابطه‌ی شماره ۵ به دست می‌آید.

$$B = \sum_{j=1}^{j=r-1} \sum_{i=1}^{i=m} (c_{ij} q_{ij} (k_{ij} - p_{ij})) \quad (5)$$

در صورتی که فرض کنیم x_r برابر میزان ذخیره‌ی احتیاطی محصول نهایی است که توسط تولید کننده در انبار نگهداری می‌شود و p_m برابر درصد پاسخ‌گویی خط تولید باشد، آن‌گاه میزان پاسخ‌گویی تولید کننده به کمک رابطه زیر محاسبه می‌شود. در این رابطه فرض شده است که میزان پاسخ‌گویی خط تولید برابر میزان حاصل ضرب میزان پاسخ‌گویی کانال‌های تامین در نرخ پاسخ‌گویی خط تولید است. میزان پاسخ‌گویی هر یک از کانال‌های تامین نیز از حاصل ضرب میزان پاسخ‌گویی اجزاء موجود در آن کانال به دست می‌آید.

$$p = \frac{x_r}{\sum_{y=1}^s q_{yr}} + p_m \prod_{i=1}^{i=m} \prod_{j=1}^{j=r-1} k_{ij} \quad (6)$$

در رابطه ۶، q_{yr} برابر است با تقاضای رسیده از کانال‌های توزیع y ام که در مرحله‌ی r ام یا مرحله‌ی تولید وصول می‌شود. در رابطه ۶ میزان پاسخ‌گویی هر یک از کانال‌های تامین برابر است با حاصل ضرب میزان پاسخ‌گویی اجزا کانال مربوطه در نهایت میزان پاسخ‌گویی کل کانال‌های تامین برابر است با حاصل ضرب میزان پاسخ‌گویی کانال‌های مختلف. این میزان پاسخ‌گویی نهایی در میزان پاسخ‌گویی خط تولید (p_m) ضرب شده تا با سهم تقاضاهای دریافتی که توسط ذخیره‌ی احتیاط تامین می‌شوند جمع شده تا میزان پاسخ‌گویی زنجیره‌ی تامین تا مرحله‌ی تولید محصول حاصل شود. در صورتی که هزینه‌ی نگهداری هر واحد محصول در انبار تولید کننده برابر با c_r باشد، آن‌گاه هزینه نگهداری موجودی احتیاطی به کمک رابطه شماره ۷ حاصل می‌شود.

$$C = c_r x_r \quad (7)$$

با محاسبه x_r در رابطه‌ی ۶ و قرار دادن آن در رابطه شماره ۸ حاصل خواهد شد.

$$C = c_r \sum_{y=1}^{y=s} (q_{yr}) (k_p - p_m \prod_{i=1}^{i=m} \prod_{j=1}^{j=r-1} k_{ij}) \quad (8)$$

همان‌طور که گفته شد این زنجیره‌ی تامین از s کانال توزیع تشکیل شده است $(y=1, 2, \dots, s)$. اجزا هر یک از این کانال‌های توزیع در یکی از مراحل $j=r, r+1, \dots, n$ قرار دارند. در صورتی که فرض کنیم q_{yj} میزان تقاضایی است که از طرف جز بعد به جز y ام وارد شده آن‌گاه k_{yj} که عملکرد جز y ام در کانال توزیع y ام است به صورت زیر محاسبه می‌شود.

$$k_{yj} = p_{yj} + \frac{x_{yj}}{q_{yj}} \quad (9)$$

در صورتی که فرض کنیم c_{yj} هزینه‌ی نگهداری کالا در جز y ام باشد آن‌گاه هزینه نگهداری موجودی احتیاطی در جز y ام (C_{yj}) به کمک رابطه شماره ۱۰ محاسبه می‌شود.

$$C_{yj} = c_{yj} x_{yj} \quad (10)$$

با محاسبه x_{yj} از طریق رابطه ۹ و قرار دادن آن در رابطه ۱۰ هزینه‌ی نگهداری موجودی در جز y ام به کمک رابطه ۱۱ قابل محاسبه خواهد بود.

$$C_{yj} = c_{yj} q_{yj} (k_{yj} - p_{yj}) \quad (11)$$

بنابراین کل هزینه‌ی نگهداری در مرحله y ام بعد از تولید به کمک رابطه شماره ۱۲ قابل محاسبه است.

$$C_j = \sum_{y=1}^{y=s} (c_{yj} q_{yj} (k_{yj} - p_{yj})) \quad (12)$$

در نهایت کل هزینه‌های نگهداری موجودی بعد از مراحل تولید (CA) به کمک رابطه شماره ۱۳ قابل محاسبه است.

$$CA = \sum_{j=r+1}^{j=n} \sum_{y=1}^{y=s} (c_{yj} q_{yj} (k_{yj} - p_{yj})) \quad (13)$$

حال فرض کنید هزینه‌ی سفارش از دست رفته برای هر محصول در هر یک از کانال‌های توزیع برابر co_y باشد بنابراین کل هزینه‌ی سفارش از دست رفته در کانال y ام را می‌توان به کمک رابطه‌ی شماره ۱۴ محاسبه کرد.

$$CO_y = co_y q_y (1 - k_y) \quad (14)$$

در رابطه فوق q_y برابر تقاضایی است که به کانال توزیع y ام وارد می‌شود و k_y

برابر با میزان پاسخ‌گویی کانال λ ام است که توسط رابطه شماره ۱۵ قابل محاسبه است.

$$k_y = \prod_{j=r+1}^{j=n} k_{yj} \quad (15)$$

بنابراین کل هزینه‌ی سفارش از دست داده شده در کانال‌های توزیع به کمک رابطه ۱۶ محاسبه خواهد شد.

$$c_y = \sum_{y=1}^{y=n} (q_y c_{oy} (1 - \prod_{j=r+1}^{j=s} k_{yj})) \quad (16)$$

بنابراین می‌توان به کمک روابط ۵، ۸، ۱۳ و ۱۶ مدل برنامه‌ریزی غیر خطی زیر را برای تعیین میزان بهینه مقادیر k_{ij} و p_{ij} در نظر گرفت و بعد از حل مدل به کمک روابط بین X_{ij} و k_{ij} (روابط ۱، ۶، ۹) مقادیر بهینه X_{ij} ، X_{yz} و X_r را به دست آورد.

$$\begin{aligned} \min TC = & \sum_{j=1}^{j=r-1} \sum_{i=1}^{i=m} (c_{ij} q_{ij} (k_{ij} - p_{ij})) + c_r \sum_{y=1}^{y=s} q_{yr} (k_p - \\ & p_m \prod_{i=1}^{i=m} \prod_{j=1}^{j=r-1} k_{ij}) + \sum_{j=r+1}^{j=n} \sum_{y=1}^{y=s} (c_{yj} q_{yj} (k_{yj} - p_{yj})) + \\ & \sum_{y=1}^{y=s} (q_y c_{oy} (1 - \prod_{j=r+1}^{j=s} k_{yj})) \end{aligned}$$

Subject to

$$k_{ij} \leq 1 \quad (i = 1, 2, \dots, n \text{ and } j = 1, 2, \dots, r-1)$$

$$k_{ij} \geq p_{ij} \quad (i = 1, 2, \dots, n \text{ and } j = 1, 2, \dots, r-1)$$

$$k_p \leq 1$$

$$k_p \geq p_m \prod_{i=1}^{i=m} \prod_{j=1}^{j=r-1} k_{ij}$$

$$k_{yj} \leq 1 \quad (y = 1, 2, \dots, s \text{ and } j = r+1, r+2, \dots, s)$$

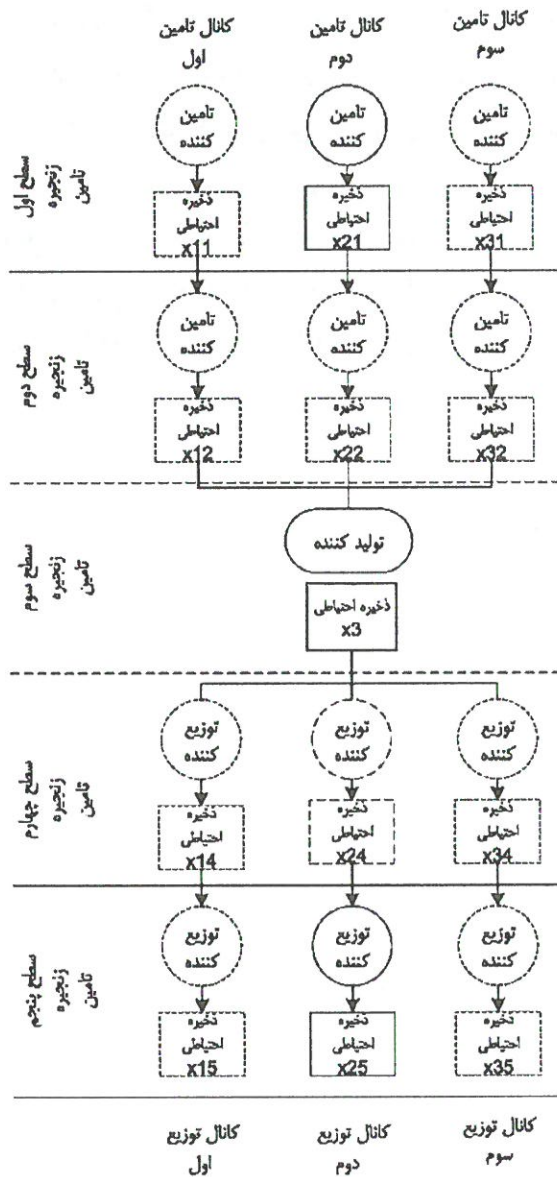
$$k_{yj} \geq p_{yj} \quad (y = 1, 2, \dots, s \text{ and } j = r+1, r+2, \dots, s)$$

مثال عددی

در این بخش از مقاله برای نشان دادن کاربرد مدل، حل یک مثال عددی مدنظر قرار گرفته است و میزان ذخیره‌های احتیاطی در هر یک از اجزاء زنجیره‌ی تامین محاسبه می‌شود. زنجیره‌ی تامین موجود در شکل شماره ۲ که از ۵ سطح تشکیل شده است و تولیدکننده در سطح سوم قرار دارد را در نظر بگیرید.

همان‌طور که در شکل شماره ۲ مشاهده می‌شود هر یک از اجزاء این زنجیره‌ی تامین برای پاسخ‌گویی به عدم قطعیت ناشی از میزان پاسخ‌گویی اجزاء قبل از خود

مقداری ذخیره‌ی احتیاطی نگهداری می‌کنند. در این قسمت سعی شده است با کمک مدل تعریف شده در قسمت قبل میزان ذخیره‌ی احتیاطی بهینه تعیین شود. در زنجیره‌ی فوق فرض شده است که هزینه‌ی نگهداری در اجزاء مختلف زنجیره‌ی تامین قبل از تولید برابر ۲ واحد و هزینه‌ی نگهداری هر محصول در مرحله‌ی تولید و در کانال‌های توزیع برابر ۱ است. همچنین در مدل فوق میزان سود از دست رفته در هر یک از کانال‌های توزیع به خاطر عدم وجود کالا در کانال‌های توزیع برابر ۱۰ واحد است. میزان تقاضا در هر یک از کانال‌های توزیع به صورت جدول یک قابل مشاهده است.



شکل ۲. زنجیره تامین در پنج سطح و سه کانال توزیع و سه کانال تامین

کل تقاضا (در سه کانال توزیع) برای محصول نهایی برابر ۴۰۰۰ واحد محصول است. همچنین با توجه به درخت محصول و ترکیب مواد اولیه یا قطعات نیمه ساخته

موجود در هر واحد محصول میزان تقاضای رسیده به هر یک از کانال‌های تامین به صورت جدول شماره ۲ قابل مشاهده است.

جدول ۱. میزان تقاضا در هر یک از کانال‌های توزیع

| میزان تقاضا | کانال توزیع |
|-------------|-------------|
| ۱۰۰۰ | اول |
| ۲۰۰۰ | دوم |
| ۱۰۰۰ | سوم |

جدول ۲. میزان تقاضای وارده به هر یک از کانال‌های تامین

| میزان تقاضا | کانال تامین |
|-------------|-------------|
| ۴۰۰۰ | اول |
| ۸۰۰۰ | دوم |
| ۱۲۰۰۰ | سوم |

متغیرهایی که مدل فوق درصدد یافتن مقدار بهینه‌ی آنها است P_{ij} و k_{ij} است. مدل برنامه‌ریزی غیر خطی برای زنجیره‌ی تامین فوق دارای ۲۶ متغیر و ۲۶ محدودیت است. ۱۳ متغیر P_{ij} ها هستند؛ یادآوری می‌شود که P_{ij} نشان‌دهنده‌ی تقاضاهای وارده به هر جزء است که به صورت مستقیم به کمک دریافت از جزء قبل برآورده می‌شود. ۱۳ متغیر دیگر یعنی k_{ij} ها، نشان‌دهنده‌ی میزان پاسخ‌گویی جزء i از j است. به کمک داشتن مقدار دو متغیر k_{ij} و P_{ij} می‌توان میزان ذخیره‌ی احتیاطی مورد نیاز در هر یک از اجزاء زنجیره‌ی تامین را محاسبه کرد.

با توجه به تعداد محدودیت‌ها و متغیرهای موجود، برای حل مدل از نرم‌افزار ژنکوب ۱۳ استفاده شد. این نرم‌افزار برای حل مدل‌های غیرخطی با محدودیت‌های غیرخطی به کار می‌رود و برای کاربرد در سیستم عامل لینوکس تهیه شده. الگوریتم ژنکوب برای حل مسایل بهینه سازی از روش حل مساله ژنتیک استفاده می‌کند. الگوریتم ژنکوب متفاوت از سایر الگوریتم‌های ژنتیک (که مبتنی بر تابع جریمه

هستند) بر اساس ایده‌های تکامل و بازسازی طراحی شده است. این الگوریتم توسط میچالوئیز^۱ و ناژیات^۲ (۱۹۹۵) معرفی شد. ویرایش‌های اولیه الگوریتم ژنکوب برای حل مسایل خطی کاربرد دارد ولی در ویرایش‌های بعدی حل مدل‌های دارای محدودیت‌های غیر خطی و توابع هدف غیرخطی نیز لحاظ شدند. میچالوئیز و ناژیات برای هر یک از ویرایش‌های الگوریتم ژنتیک نرم‌افزار خاص خود را ارائه دادند که نرم‌افزار ژنکوب از یکی از این نرم‌افزارها است. نتایج حل در جدول شماره ۳ قابل مشاهده است. در این جدول بعد از تعیین میزان متغیرهای k_{ij} و p_{ij} میزان ذخیره‌ی احتیاطی مورد نیاز هر یک از اجزاء زنجیره‌ی تامین نیز محاسبه شده است. همچنین فایل‌های ورودی و خروجی نرم‌افزار نیز در قسمت ضمیمه قابل مشاهده است.

همان‌طور که در جدول ۳ قابل مشاهده است میزان k_{ij} ها (نرخ پاسخ‌گویی اجزاء) قبل از تولید به میزان قابل ملاحظه‌ای کمتر از میزان پاسخ‌گویی اجزاء در کانال‌های توزیع است که دلیل اصلی این موضوع را می‌توان در لحاظ کردن هزینه‌ی سفارش از دست رفته برای اجزاء موجود در کانال‌های توزیع دانست. از طرف دیگر میزان ذخیره‌ی احتیاطی محاسبه شده برای هر یک از کانال‌های توزیع یا تامین متناسب با میزان تقاضای رسیده شده به آن کانال است که دلیل این امر نیز شرایط یکسان هر یک از کانال‌های توزیع است. این شرایط عبارتند از هزینه‌ی نگهداری موجودی احتیاطی و همچنین هزینه‌ی فرصت از دست رفته.

جدول ۳. نتایج حل مدل و محاسبه‌ی میزان ذخیره‌های احتیاطی

| متغیر | مقدار متغیر | میزان تقاضا | میزان ذخیره احتیاطی | متغیر | میزان متغیر | میزان تقاضا | میزان ذخیره احتیاطی |
|-------|-------------|-------------|---------------------|-------|-------------|-------------|---------------------|
| k11 | 0.87 | 4000 | 360 | k14 | 690. | 1000 | 80 |
| p11 | 0.78 | | | p14 | 880. | | |
| k12 | 0.89 | 4000 | 360 | k15 | 690. | 1000 | 80 |
| p12 | 0.8 | | | p15 | 880. | | |
| k21 | 0.88 | 8000 | 720 | k24 | 680. | 2000 | 160 |
| p21 | 0.79 | | | p24 | 870. | | |
| k22 | 0.83 | 8000 | 720 | k25 | 890. | 2000 | 160 |
| p22 | 0.74 | | | p25 | 90. | | |
| k31 | 0.86 | 12000 | 1080 | k34 | 390. | 1000 | 08 |
| p31 | 0.77 | | | p34 | 850. | | |
| k32 | 0.87 | 12000 | 1080 | k35 | 490. | 1000 | 08 |
| p32 | 0.78 | | | p35 | 860. | | |
| kp | 0.9 | 4000 | 400 | | | | |
| pm | 0.8 | | | | | | |

نتیجه گیری

تعیین میزان بهینه‌ی ذخیره‌ی احتیاطی در اجزاء مختلف زنجیره‌ی تامین همواره یکی از چالش‌های پیش روی مدیران در زنجیره‌ی تامین بوده است. چرا که وجود ذخیره‌ی احتیاطی باعث تحمیل هزینه‌های نگهداری به زنجیره می‌شود و از طرف دیگر مانع از ایجاد هزینه‌هایی همچون هزینه‌ی فرصت از دست رفته یا هزینه‌ی توقف خط تولید می‌شود. با توجه به مطالب فوق مدیران همواره سعی در یافتن روش‌هایی جهت تعیین میزان بهینه‌ی ذخیره‌ی احتیاطی داشته‌اند.

همان‌طور که گفته شد در این مقاله، هدف ارائه یک مدل برنامه‌ریزی غیرخطی جهت محاسبه‌ی ذخیره‌ی احتیاطی در یک زنجیره‌ی تامین چند سطحی با چندین کانال تامین و چندین کانال توزیع بوده است. این مدل به کمک رویکرد حداقل‌سازی هزینه‌های مرتبط با نگهداری ذخیره‌ی احتیاطی طراحی شده است. مدل برنامه‌ریزی غیرخطی ارائه شده در این مقاله به کمک نرم‌افزارهای رایج تحقیق در عملیات قابل حل است. نتایج حل مدل حاکی از این بود که میزان ذخیره‌ی احتیاطی در هر یک از اجزاء زنجیره‌ی تامین متناسب با شرایط حاکم بر آن بخش از زنجیره است. شرایطی همچون مقدار هزینه‌ی فرصت از دست رفته و مقدار هزینه‌ی نگهداری موجودی در زنجیره‌ی تامین.

در این مقاله مفروضاتی برای حل مدل در نظر گرفته شد؛ صفر بودن میزان زمان تاخیر، ثابت و مشخص بودن میزان تقاضا در هر یک از کانال‌های توزیع و وجود فقط یک تولید کننده از جمله این مفروضات بوده است. برای توسعه و بسط مدل در تحقیقات آتی می‌توان هر یک از این مفروضات را تغییر داده و مدل موجود را تعمیم داد.

ابع و مأخذ

- آریانزاد، میربهادر قلی و صاحبی، هادی «مدل موجودی زنجیره‌ی تامین چندمرحله‌ای دارای تخفیف». ششمین کنفرانس بین‌المللی مهندسی صنایع، تهران، ۱۳۸۷.
- حاج شیرمحمدی، علی. اصول برنامه‌ریزی و کنترل تولید و موجودی‌ها. انتشارات ارکان، اصفهان، ۱۳۸۷.
- حسینی بهاران‌چی، سیدرسول. برنامه‌ریزی سفارش و کنترل تولید و موجودی‌ها. موسسه‌ی انتشاراتی جهان جام‌جم تهران، ۱۳۸۱.
- علاقه‌بند، علی‌رضا و رضوی، مریم «مدل‌سازی و کنترل زنجیره‌ی تامین با بکارگیری سیستم‌های کنترل خطی». پنجمین کنفرانس بین‌المللی مدیریت، تهران. ۱۳۸۶.
- غلامی گل‌افشاران، شهرام و افخم، بهنام. «مدیریت جریان موجودی در زنجیره تامین جهانی با رویکرد کاهش هزینه لجستیک - مطالعه موردی ایران خودرو». پنجمین کنفرانس بین‌المللی مدیریت، تهران، ۱۳۸۶.
- ماکویی، احمد و موسوی طباطبایی، سیدرضا «الگوریتم تخصیص مقادیر ذخیره احتیاطی در یک زنجیره تامین». دومین کنفرانس لجستیک و زنجیره‌ی تامین، تهران، ۱۳۸۵.
7. Chopra, Sunil & Meindl, Peter. **Supply Chain Management Strategy Planning and Operations: Strategy, Planning and Operation**, New York prentice Hall, 2000.
 8. Inderfurth, Karl & Minner, Stefan. **Safety stocks in multi-stage inventory systems under different service measures**. European Journal Operational Research, 1998, Vol.106, Issue. 1, 57-73.
 9. Jung, June Young, Blau, Gary, Pekny, Joseph F., Reklaitis, Gintar V. & Eversdyk, David. **Integrated safety stock management for multi stage supply chains under production capacity constraints**. Computer and Chemical Engineering. 2008, Vol. 32, Issue. 11, 2570-2581
 10. Maia, Luis OtaHvio Aleotti & Qassim, Raad Yahya . **Minimum cost safety stocks for frequent delivery manufacturing**. International journal Production Economics. 1999. Vol. 62, Issue 3 233-236.
 11. Natarajan, R. Nat & Goyal, S.K. **Safety Stocks in JIT Environment** International Journal of Operations & Production Management, 1999. Vol. 14 Issues: 10, pp.64 – 71
 12. Persona, Alessandro, Battini, Daria, Manzini, Riccardo & Paresel Arrigo. **Optimal safety stock levels of subassemblies and manufacturing**

- components.** International journal of Production Economics. 2007, Volume 110, Issues 1-2, PP 147-159
3. Michalewicz, Z. & Nazhiat, G. **Genocop III: A coevolutionary algorithms for numerical optimization problems with nonlinear constraints.**IEEE Proceedings of Second International Confrence on Evolutionary Computations, Perth, Ausralia, 1995, PP.647-651
 4. Simchi-Levi, David, Kaminsky, Philip & Simchi-Levi, Edith. **Designing and managing the supply chain: Concepts, Strategies and Case Studies,**third edition, Irwin: McGraw-Hill, 2008.
 5. Torres, Alex J. Ruiz & Mahmoodi, Farzad. **Safety stock determination based on parametric lead time and demand information ,** International Journal of Production Research. 2009. Volume 48, Issue 10, 2841 - 2857.
 6. Zhao, Xiande, Lai, Fujun & Lee,T.S. **Evaluation of afety stock method in multilevel material requirements planning (MRP) system.** Production Planning & Control. 2001. Vol. 12, NO.8, 794-803.

همیشه ۱: مدل ریاضی برای مثال عددی ارائه شده

$$\begin{aligned} \min = & 8000*k_{11}-8000*p_{11}+16000*k_{21}-16000*p_{21}+24000*k_{31}- \\ & 24000*p_{31}+8000*k_{12}-8000*p_{12}+16000*k_{22}- \\ & 16000*p_{22}+24000*k_{32}-24000*p_{32}+4000*k_p- \\ & 4000*p_m*k_{11}*k_{21}*k_{31}*k_{12}*k_{22}*k_{32}+1000*k_{14}- \\ & 1000*p_{14}+2000*k_{24}-2000*p_{24}+1000*k_{34}-1000*p_{34}+1000*k_{35}- \\ & 1000*p_{35}+2000*k_{25}-2000*p_{25}+1000*k_{35}-1000*p_{35}+10000- \\ & 10000*k_{14}*k_{15}+20000-20000*k_{24}*k_{25}+10000-10000*k_{34}*k_{35}; \\ & k_{11} \leq 1; \\ & k_{12} \leq 1; \\ & k_{21} \leq 1; \\ & k_{22} \leq 1; \\ & k_{31} \leq 1; \\ & k_{32} \leq 1; \\ & k_p \leq 1; \\ & k_{14} \leq 1; \\ & k_{15} \leq 1; \\ & k_{24} \leq 1; \\ & k_{25} \leq 1; \\ & k_{34} \leq 1; \\ & k_{35} \leq 1; \\ & p_{11} \leq k_{11}; \\ & p_{12} \leq k_{12}; \\ & p_{21} \leq k_{21}; \\ & p_{22} \leq k_{22}; \\ & p_{31} \leq k_{31}; \\ & p_{32} \leq k_{32}; \\ & p_m*k_{11}*k_{21}*k_{31}*k_{12}*k_{22}*k_{32} \leq k_p; \\ & p_{14} \leq k_{14}; \\ & p_{15} \leq k_{15}; \\ & p_{24} \leq k_{24}; \\ & p_{25} \leq k_{25}; \\ & p_{34} \leq k_{34}; \\ & p_{35} \leq k_{35}; \end{aligned}$$