

برنامه‌ریزی تولید - توزیع چندهدفه بر پایه‌ی مدیریت موجودی توسط فروشنده

امیرحسین نیکنام‌فر (کارشناس ارشد)

دانشگاه آزاد اسلامی، واحد قزوین، باشگاه پژوهشگران جوان و نخبگان، قزوین، ایران

سید حمیدرضا بسنديده* (استادیار)

گروه مهندسی صنایع، دانشکده فنی، دانشگاه خوارزمی

مهمنشی ۱ - صنایع و مدیریت شرکت، (آستانه ۱۳۹۵)

niknamfar@qiau.ac.ir
shr_pasandideh@knu.ac.ir

در این نوشتار یک مدل سه‌هدفه‌ی غیرخطی برنامه‌ریزی تولید - توزیع بر پایه‌ی مدیریت موجودی توسط فروشنده برای یک زنجیره‌ی تأمین سه‌سطحی، شامل چندین تأمین‌کننده‌ی خارجی، یک تولیدکننده و چندین خرده‌فروش در حالت چندمحصولی ارائه می‌شود. هدف از این پژوهش، کمینه‌سازی هزینه‌های تولیدکننده و خرده‌فروشان و نیز کمینه‌سازی کل زمان توزیع مواد اولیه و محصولات نهایی به صورت یکپارچه است. سپس با کل الگوریتم ژنتیک بهبود یافته و با در نظر گرفتن تعدادی مسئله، صبحت مدل پیشنهادی ارزیابی می‌شود. پارامترهای الگوریتم توطیق روش سطح پاسخ تنظیم می‌شود. سپس به تحلیل حساسیت عوامل تأثیرگذار بر اهداف مدل پرداخته می‌شود. نتایج نشان می‌دهند که کاهش الاستیسیتی‌ی قیمت خرده‌فروشی باعث افزایش تقاضا، افزایش زمان توزیع، و کاهش هزینه‌های تولیدکننده و خرده‌فروشان می‌شود که این کاهش برای خرده‌فروشان ملmost است.

واژگان کلیدی: زنجیره‌ی تأمین، برنامه‌ریزی تولید - توزیع، مدیریت موجودی توسط فروشنده.

۱. مقدمه

تعادلی برقرار شود.^[۱] در این‌گونه مسائل هدف تصمیم‌گیرنده عبارت است از: ۱. تنظیم سطوح کلی تولید هر طبقه محصول برای هر منبع تولیدی (تولیدکننده) به‌منظور برآورده کردن تقاضاهای متناوب و غیر قطعی مقاصد مختلف (توزیع‌کنندگان) طی یک افق برنامه‌ریزی میان‌مدت؛ ۲. ایجاد استراتژی‌های متناسب و کارآمد با در نظر گرفتن تولید در وقت عادی، اضافه‌کاری، قرارداد جنبی، موجودی، کمبود و سطوح توزیع از طریق تعیین منابع مناسبی که بهره‌برداری می‌شود.^[۲] اما مسئله‌ی مهم یکپارچه‌سازی این دو موضوع است. در سال‌های اخیر تحقیقات بسیاری توسط محققین در زمینه‌ی برنامه‌ریزی و بهینه‌سازی P-D در زنجیره‌ی تأمین صورت گرفته است. این تحقیقات به دو دلیلی اصلی روند رو به روش‌دی داشته‌است: ۱. تأثیرات مثبت و منافعی که در یکپارچه‌سازی برنامه‌ریزی تولید و توزیع در زنجیره‌ی تأمین محقق می‌شود؛ ۲. کاهش زمان تحويل و پاسخ‌گویی به تغییرات تقاضا و درنتیجه کاهش رخدادهای غیرمنتظره و ناطلوب در زنجیره‌ی تأمین.^[۳] یک روش برنامه‌ریزی از طرف دیگر، مدیریت موجودی توسط فروشنده (VMI)^[۴]، کارآمدی روش برنامه‌ریزی کارا در زنجیره‌ی تأمین است که هدفش کاهش سطوح موجودی و درنتیجه کاهش هزینه‌های لجستیک، بهبود سطح خدمت رسانی با ایجاد همکاری و تطبیق فعالیت‌های هر یک از اعضای زنجیره‌ی تأمین است.^[۵] امروزه مدیریت موجودی توسط فروشنده نقش بسیار کلیدی و حساسی در زنجیره‌ی تأمین -- که دارای ویژگی پاسخ‌گویی سریع به مشتری است -- ایفا می‌کند. در این شرکت، تأمین‌کننده که خودگاهی تولیدکننده یا

در زنجیره‌ی تأمین، دو موضوع مهم در مسائل بهینه‌سازی عبارت است از برنامه‌ریزی تولید و توزیع.^[۶] در برنامه‌ریزی تولید در خصوص استخدام و اخراج نیروی انسانی، تولید در وقت عادی، اضافه‌کاری و قراردادهای جانبه، میزان استفاده از ظرفیت ماشین‌آلات طی یک افق برنامه‌ریزی مشخص (عموماً یک ساله) تصمیم‌گیری می‌شود. از طرف دیگر، در برنامه‌ریزی توزیع در رابطه با تسهیلات و نحوه توزیع محصولات به‌منظور برآورده کردن تقاضای مصرف‌کنندگان تصمیم‌گیری می‌شود. بسیاری از سازمان‌ها در راستای بهینه‌سازی سیستم تولید و توزیع خود به‌طور جداگانه در تلاش‌اند. این دیدگاه هرگونه امکان افزایش سود با کاهش هزینه و نیز انعطاف‌پذیری در برابر تغییرات تقاضا و بهبود خدمت رسانی به مصرف‌کنندگان در زنجیره‌ی تأمین را محدود می‌سازد.^[۷] در صورتی که استفاده از دیدگاه جامع یا به عبارت دیگر برنامه‌ریزی تولید - توزیع (P-D)، منجر به هماهنگی بین سیستم‌های تولید و توزیع شده و درنتیجه کارایی و انعطاف‌پذیری بیشتری نسبت به دیدگاه قبلی خواهد داشت.

هدف از برنامه‌ریزی P-D، ارائه‌ی برنامه‌ی منسجم و یکپارچه تولید و توزیع است به‌طوری که بین هزینه‌های تولید و توزیع و نیز سطح رضایت مصرف‌کننده

* نویسنده مسئول

تاریخ: دریافت ۲۳/۹/۱۳۹۲، /صلاحیه ۳۰/۹/۱۳۹۳، پذیرش ۲۷/۱۰/۱۳۹۳.

تأمین در هفت طبقه دسته‌بندی می‌شود^[۱] که این تحقیق مرتبط با مدل‌های P-D در حالت چندمحصولی و یک واحد تولیدی است. در سال ۲۰۱۰ نیز رویکرد جدیدی برای حل مسائل برنامه‌ریزی P-D در حالت چندمحصولی و چنددوره‌یی با استفاده از روش‌های تربیکی ریاضی و شبیه‌سازی ارائه شد.^[۲] در همین راستا، در سال ۲۰۱۱ یک مدل غیرخطی عدد صحیح مختلط ارائه شد که در آن به دلیل پیچیدگی مدل و نیز تعداد زیاد متغیرهای تصمیم‌گیری از الگوریتم ژنتیک استفاده شد.^[۳] در سال ۲۰۱۲ نیز یک مدل برنامه‌ریزی تولید و توزیع یکپارچه در سطح تاکتیکی برای محصولات کشاورزی در شرایط عدم قطعیت توسعه یافت که در آن از روش‌های شبیه‌سازی برای مقابله با تقاضا استفاده شده است.^[۴] محققین در سال ۲۰۱۲ یک مدل برنامه‌ریزی چنددهنه‌یی P-D یکپارچه را برای یک زنجیره‌ی تأمین و با در نظر گرفتن محصولات فاسد شدنی توسعه دادند؛ این مدل به‌گونه‌ی طراحی شده که می‌توان برنامه‌ریزی P-D را برای طول عمر محصولات فاسدشدنی تا قبل از بهترین تاریخ مصرف طراحی کرد.^[۵] اهداف مدل عبارت است از: کمینه‌کردن هزینه‌ی تولید، توزیع و نگهداری و نیز بیشینه‌کردن میانگین مدت زمان باقی‌مانده‌ی نیمه عمر محصولات برای توزیع.^[۶] در همین سال، یک رویکرد جدید برای برنامه‌ریزی P-D در سطح استراتژیک و تاکتیکی برای زنجیره‌ی تأمین ارائه شد. از ویژگی‌های این تحقیق می‌توان به در نظر گرفتن مسیرها و ظرفیت وسایط حمل و نقل اشاره کرد.^[۷] این مدل در سال ۲۰۱۳، توسط محققین صنعت مواد غذایی با در نظر گرفتن روش‌های حمل و نقل و محدودیت‌های آن توسعه داده شد.^[۸] در همین سال، پژوهشگران یک مسئله‌ی حمل و نقل در برنامه‌ریزی P-D را توسعه دادند که در آن یک تولیدکننده و یک مصرف‌کننده در نظر گرفته شده و هدف کمینه‌سازی بیشترین تأخیرات سفارش‌های ارسال شده به مشتری است.^[۹]

در سال ۲۰۱۰ پژوهشگران برای مطالعات VMI سه طبقه در نظر گرفتند و تحقیق مورد نظر را در رده‌ی بهینه‌سازی تصمیمات در VMI جای دادند.^[۱۰] در سال ۲۰۱۱ محققین قیمت‌های خرده‌فروشی، مقدار و زمان‌بندی سفارش‌دهی اقلام فاسدشدنی در بازارهای الکترونیکی را با در رویکرد مدیریت توزیع مرتبط فروشنده و نیز مدیریت موجودی توزیع خرده‌فروش مورد تجزیه و تحلیل قرار دادند.^[۱۱] در سال ۲۰۱۲ پژوهشگران در همین راستا یک مدل یکپارچه‌ی VMI با تقاضای قطعی در زنجیره‌ی تأمین ارائه کردند که در آن مواد اولیه و محصولات سریع فاسد می‌شوند. در این مدل دوره‌ی سفارش‌دهی محصولات و مواد اولیه متغیرهای تصمیم بوده و هدف آن کمینه‌کردن کل هزینه‌های مرتبط با موجودی است.^[۱۲] در همین سال، یک مدل برنامه‌ریزی عدد صحیح مختلط برای مسئله‌ی مسیریابی - موجودی با در نظر گرفتن VMI ارائه کردند.^[۱۳] محققین در سال ۲۰۱۳، یک مدل VMI متشکل از یک فروشنده و چندین خرده‌فروش را با قطعی بودن نزد تقاضا توسعه دادند.^[۱۴] در این مدل، نقطه‌ی سفارش فروشنده و خرده‌فروشان متغیرهای تصمیم بوده و هدف این مدل، کمینه‌کردن هزینه‌های موجودی بوده به طوری که محدودیت فضای انبار خرده‌فروشان تضمین شود.^[۱۵] در همین سال، محققین به توسعه‌ی یک مدل VMI با در نظر گرفتن مسئله‌ی انتخاب خرده‌فروشان در زنجیره‌ی تأمین پرداختند.^[۱۶] بنابراین، مشاهده می‌شود که در بیشتر تحقیقات انجام شده در رابطه با برنامه‌ریزی P-D در زنجیره‌ی تأمین، کنترل کم‌تری بر میزان تقاضای خرده‌فروشان و نیز سطوح موجودی آنها انجام شده و تاکنون، راهکار مناسبی برای مقابله با اثر شلاقی در برنامه‌ریزی P-D در زنجیره‌ی تأمین در نظر گرفته نشده است. از طرف دیگر، معمولاً تقاضا به صورت قطعی، فازی یا متغیر تصادفی فرض شده و توجه کم‌تری به عوامل مؤثر در افزایش یا کاهش تقاضا شده است.

فروشنده است، تصمیمات مربوط به کنترل موجودی انبار را برای مصرف‌کننده اتخاذ می‌کند. به عبارت دیگر، فروشنده خود سطح موجودی انبار خریدار یا خرده‌فروش را به طور دستی یا الکترونیکی کنترل می‌کند و شخصاً درمورد ثبت سفارش، میزان سفارش، زمان سفارش و نحوه حمل و نقل‌ها تصمیم می‌گیرد.^[۱۷] با وجود مزایایی که یکپارچه شدن برنامه‌ریزی تولید و توزیع به همراه دارد، هنوز نقص‌ها و چالش‌هایی در این زمینه مطرح است. در بیشتر تحقیقات انجام شده در رابطه با برنامه‌ریزی P-D در زنجیره‌ی تأمین شامل تولیدکننده و خرده‌فروشان، کنترل کم‌تری بر میزان تقاضای خرده‌فروشان و نیز سطح موجودی آنها انجام شده است. این در حالی است که حتی با تنظیم یک برنامه‌ی تولید - توزیع مناسب و بهینه‌اما بدون ایجاد یک برنامه‌ی کنترلی برای میزان سطح موجودی و میزان تقاضای خرده‌فروشان، کارایی برنامه‌P-D ممکن است مورد چالش واقع شود. نوسانات سفارشات خرده‌فروشان و ایجاد اثر شلاقی^[۱۸] در زنجیره‌ی تأمین، از چالش‌های احتمالی برنامه‌ی P-D است. گفتنی است لازمه‌ی اجرای یک سیستم VMI موفق و مؤثر در زنجیره‌ی تأمین، طرح موضوعات مربوط به کنترل موجودی و کنترل تولید به صورت هماهنگ، صحیح و یکپارچه است. لذا رفع این چالش‌های احتمالی ایجاد می‌کند که برای تحقیق در رابطه با یکپارچه‌سازی برنامه‌ریزی P-D و VMI به مطالعه‌ی بیشتر رو آوریم.

در این پژوهش یک مدل سه‌هدهنه‌ی غیرخطی برنامه‌ریزی تولید - توزیع برپایه‌ی مدیریت موجودی توسط فروشنده (P-D-VMI)، برای یک زنجیره‌ی تأمین سه‌سطحی -- شامل چندین تأمین‌کننده خارجی، یک تولیدکننده و چندین خرده‌فروش -- در حالت چندمحصولی ارائه می‌شود. هدف از این پژوهش، کمینه‌کردن هزینه‌های تولیدکننده و خرده‌فروشان، و نیز کمینه‌کردن کل زمان توزیع محصولات و مواد اولیه در زنجیره‌ی تأمین و در سطح تاکتیکی است. پادآور می‌شود کمینه‌کردن کل زمان توزیع محصولات و مواد اولیه از اهداف مهم و استراتژیک مبحث برنامه‌ریزی توزیع است. مدیریت موجودی خرده‌فروشان به عهده‌ی تولیدکننده بوده و سیاست دوره‌ی سفارش عمومی^[۱۹] بین تولیدکننده و خرده‌فروشان برقرار است. بنابراین سطح موجودی هر خرده‌فروش با در نظر گرفتن هزینه‌های سفارش‌دهی، نگهداری و کمیابی خرده‌فروش، توسط تولیدکننده تعیین شده و هزینه‌های سفارش‌دهی، سفارش عمومی مخصوصی^[۲۰] بین تولیدکننده و خرده‌فروشی محصولات، میزان کسر کمیابی از دوره‌ی قیمت‌های عمده‌فروشی و خرده‌فروشی محصولات، تعیین دوره‌ی سفارش عمومی مخصوصی^[۲۱] خرده‌فروشان در دوره‌ی برنامه‌ریزی، و نیز تعیین دوره‌ی سفارش‌دهی عمومی هر محصول در هر دوره‌ی برنامه‌ریزی، میزان تولید در وقت عادی، اضافه‌کاری و قرارداد جانبی هر محصول در هر دوره‌ی برنامه‌ریزی، میزان خرید مواد اولیه‌ی مورد نیاز هر محصول از تأمین‌کننگان خارجی در هر دوره برنامه‌ریزی و درنهایت، میزان موجودی مواد اولیه و محصول نهایی برای تولیدکننده و خرده‌فروشان است. از آنجاکه مدل پیشنهادی جزء مسائل سخت محاسبه می‌شود، از الگوریتم ژنتیک برای حل استفاده می‌شود. علاوه بر این، یک الگوریتم ژنتیک بهبود یافته نیز توسعه داده می‌شود که از عملکر تقطیع چند والدین بهره می‌برد. در نهایت، پارامترهای هر دو الگوریتم توسط روش سطح پاسخ تنظیم شده و کارایی آنها مورد بررسی قرار می‌گیرد.

۲. مرور ادبیات

براساس مطالعه‌ی انجام شده در سال ۲۰۱۳، مطالعات برنامه‌ریزی P-D در زنجیره‌ی

۳. تعریف مسئله

یک زنجیره‌ی تأمین سه‌سطحی شامل چندین تأمین‌کننده‌ی خارجی ($s = 1, \dots, S$)، یک تولیدکننده و چندین خردۀ فروش ($c = 1, \dots, C$) را در نظر بگیرید. تولیدکننده، مواد اولیه ($m = 1, \dots, M$) را از تأمین‌کنندگان خارجی خریداری کرده و با توجه به ضریب مصرف مواد اولیه و ظرفیت محدود خود، اقدام به تولید محصولات مختلف ($i = 1, \dots, I$) در دوره‌های برنامه‌ریزی ($t = 1, \dots, T$) کرده و به خردۀ فروشان ارسال می‌کند. زمان تحويل مواد اولیه و محصولات ناچیز فرض شده است. خردۀ فروشان در مکان‌های مختلفی استقرار دارند و مستقل از هم فعالیت می‌کنند. بنابراین هر محصول می‌تواند با قیمت خردۀ فروشی متفاوتی توسط هر یک از خردۀ فروشان به فروش برسد. براساس توافق بین تولیدکننده و خردۀ فروشان سیستم VMI برقرار است. اطلاعات هر خردۀ فروش به طور مستقیم در اختیار تولیدکننده قرار می‌گیرد؛ تخفیفی در نظر گرفته نشده و سطح نیروی انسانی ثابت فرض شده است.

همچنین براساس توافقی که بین تولیدکننده و هر خردۀ فروش صورت گرفته، هر خردۀ فروش هزینه‌یی بابت مدیریت موجودی (ζ) هر واحد محصول به تولیدکننده می‌پردازد. کمبود محصولات برای تولیدکننده مجاز نیست و فقط برای خردۀ فروشان کمبود مجاز است. میزان تقاضا تابعی غیرخطی از قیمت خردۀ فروشی است. هزینه‌ی نگهداری محصول نهایی در هر دوره‌ی برنامه‌ریزی برای هر خردۀ فروش معادل با هزینه‌ی نگهداری آن محصول نهایی برای تولیدکننده است. همچنین سیاست دوره‌ی سفارش عمومی بین تولیدکننده و همه‌ی خردۀ فروشان برقرار بوده که در ادامه به توضیح آن می‌پردازیم. گفتنی است دوره‌ی سفارش‌دهی هر محصول برای همه‌ی خردۀ فروشان یکسان است. براساس پژوهش انجام شده توسط محققین در سال ۲۰۱۰، غیرخطی بودن میزان تقاضا و قیمت خردۀ فروشی موجب افزایش پیچیدگی محاسباتی مسئله می‌شود.^[۱۸]

۴. مدل‌سازی مسئله

در این بخش ابتدا پارامترها و متغیرهای تصمیم را ارائه و سپس مدل مسئله را بیان می‌کیم.

۴.۱. نمادگذاری

۴.۱.۱. پارامترها

k_c : شاخص بازار^۵ برای خردۀ فروش c ؛

e_c : الاستیسیته قیمت^۶ در رابطه با بازار خردۀ فروش c ؛

ζ : هزینه‌ی مدبیریت موجودی هر واحد محصول i مربوط به خردۀ فروش c در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

s_{eit} : هزینه‌ی ثابت آماده‌سازی محصول i برای تولیدکننده در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

cr_{it} : هزینه‌ی تولید هر واحد محصول i در وقت عادی در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

co_{it} : هزینه‌ی تولید هر واحد محصول i در وقت اضافه‌کاری در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

cc_{it} : مدت زمان مورد نیاز برای تولید هر واحد محصول i در قرارداد جنی در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

a_i : مدت تقاضا برای تولید هر واحد محصول i ؛

hm_{mt} : هزینه‌ی نگهداری هر واحد مواد اولیه m تولیدکننده در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

hp_{it} : هزینه‌ی نگهداری هر واحد محصول i تولیدکننده در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

این تابع در تحلیل‌های اقتصادی بسیار پرکاربرد است. براساس رابطه‌ی ۱ با افزایش قیمت خردۀ فروشی محصول، میزان تقاضا کاهش می‌یابد.^[۱۹] همچنین، از رابطه‌ی

۳.۱.۱.۴. متغیرهای تصمیم وابسته

D_{ict} : میزان تقاضای هر واحد محصول نهایی i خردۀ فروش c در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

XR_{it} : مقدار محصول i تولید شده در وقت عادی در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

XO_{it} : مقدار محصول i تولید شده در وقت اضافه‌کاری در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

XC_{it} : مقدار محصول i تولید شده در قرارداد جنی در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

SUP_{smt} : مقدار ماده اولیه m توزیع شده از تأمین‌کننده s به تولیدکننده در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

IM_{mt} : مقدار موجودی ذخیره شده ماده اولیه m برای تولیدکننده در انتهای دوره‌ی برنامه‌ریزی t .

۳.۱.۴. متغیرهای تصمیم وابسته

D_{ict} : میزان تقاضای هر واحد محصول نهایی i خردۀ فروش c در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

p_{it} : نرخ تولید محصول نهایی i در دوره‌ی برنامه‌ریزی t ؛

IP_{it} : متوسط سطح موجودی طی دوره‌ی سفارش‌دهی عمومی محصول نهایی i برای تولیدکننده در دوره‌ی برنامه‌ریزی t .

با استفاده تابع کوب - داگلاس^۷ می‌توان تأثیر قیمت خردۀ فروشی در میزان تقاضا را بررسی کرد. در آنصورت با استفاده از رابطه‌ی ۱، میزان تقاضا به دست می‌آید.

$$D_{ict} = k_c p_{ict}^{-e_c}, \quad \forall i, c, t, \quad (1)$$

این تابع در تحلیل‌های اقتصادی بسیار پرکاربرد است. براساس رابطه‌ی ۱ با افزایش قیمت خردۀ فروشی محصول، میزان تقاضا کاهش می‌یابد.^[۱۹] همچنین، از رابطه‌ی

نحوه تولید محصول نهایی i در دوره‌ی t محاسبه می‌شود:

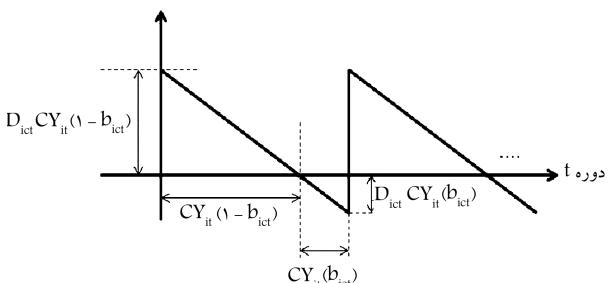
$$p_{it} = X R_{it} + X O_{it} + X C_{it} \quad \forall i, t, \quad (2)$$

۲.۴. سیاست دوره‌ی سفارش عمومی

در سیاست دوره‌ی سفارش عمومی، دوره‌ی سفارش دهی هر محصول در هر دوره‌ی برنامه‌ریزی برای تمامی خرده‌فروشان یکسان بود و سفارشات به صورت ادغام شده به تولیدکننده ارسال می‌شود. این سیاست فراهم‌آورنده‌ی این قابلیت برای تولیدکننده است که بتواند به طور همزمان به همه سفارشات پاسخ داده و کنترل مؤثیرتری بر سفارشات داشته و درنتیجه هزینه‌های سفارش دهی نسبت به حالت دوره‌ی سفارش متعدد کاهش یابد.^[۱۷] از طرف دیگر، در این سیاست محاسبات نیز ساده‌تر خواهد شد. در این راستا می‌توان به پژوهشی در سال ۲۰۰۱ اشاره کرد که در آن محققین به بررسی فواید سیاست دوره‌ی سفارش دهی عمومی در مدیریت زنجیره‌ی تأمین پرداخته‌اند.^[۱۸] به طور مثال دوره‌ی سفارش دهی عمومی می‌تواند به صورت هفتگی یا اولین روز هر ماه (دوره‌ی برنامه‌ریزی) تعریف می‌شود. در شرکت تولید ماکارونی باریلا در کشور ایتالیا، دوره‌ی سفارش عمومی ماکارونی برای تمامی خرده‌فروشان یک هفته است.^[۱۹] در این تحقیق دوره‌ی سفارش عمومی متغیر تصمیم فرض شده و باید طوری انتخاب شود که اهداف مدل محقق شود. بنابراین، برای هر محصول در هر دوره‌ی برنامه‌ریزی، دوره‌های سفارش دهی عمومی در نظر گرفته شده است. میزان سفارش هر خرده‌فروش در هر دوره‌ی سفارش دهی عمومی برابر است با میزان تقاضای ارسال شده به آن خرده‌فروش در آن دوره‌ی برنامه‌ریزی در مدت زمان دوره‌ی سفارش عمومی. تولیدکننده برای هر محصول در هر دوره‌ی برنامه‌ریزی به اندازه‌ی مجموع سفارشات خرده‌فروشان طی یک دوره‌ی سفارش عمومی، محصول به طور کامل به خرده‌فروش ارسال می‌کند و در خرده‌فروش بسته به میزان تقاضای خود در آن دوره‌ی سفارش عمومی، سفارشات را دریافت می‌کند. با استفاده از شکل ۱ می‌توان متوسط موجودی و کمبود محصول i برای خرده‌فروشان را طی دوره‌ی برنامه‌ریزی آن محصول در سیاست دوره‌ی سفارش عمومی به دست آورد. همچنین در شکل ۲ سطح موجودی محصول i طی دوره‌ی برنامه‌ریزی آن محصول برای تولیدکننده در این سیاست نشان داده شده است.

چنان‌که در شکل ۲ مشخص است، متوسط سطح موجودی طی دوره‌ی سفارش دهی عمومی محصول i برای تولیدکننده در دوره‌ی برنامه‌ریزی t از رابطه‌ی ۳ محاسبه می‌شود:

موجودی محصول i



شکل ۱. نمودار موجودی محصول i طی دوره‌ی برنامه‌ریزی t برای خرده‌فروش c در سیاست دوره‌ی سفارش عمومی.

محصول نهایی و رابطه‌ی ۱۰ بیان‌گر رابطه‌ی تعادلی موجودی به‌ازای ماده‌ی اولیه است.

رابطه ۱۱ تا ۱۳ مخصوص بیشینه زمان در دسترس برای تولید در وقت عادی، اضافه‌کاری و قرارداد جانبی است. رابطه‌ی ۱۴ مخصوص بیشترین ظرفیت تولیدکننده در نگهداری مواد اولیه، و رابطه‌ی ۱۵ مخصوص ظرفیت توزیع مواد اولیه از هر تأمین‌کننده است. رابطه‌ی ۱۶ مخصوص نزخ تولید تولیدکننده، و رابطه‌های ۱۷ و ۱۸ بیان‌گر وضعیت مقدارگیری متغیرهای تصمیم‌گیری هستند.

۵. روش‌های حل

در این نوشتار از روش min-max برای حل مدل چنددهدفه استفاده می‌شود. از روش‌های L-P سنجی به منظور سنجش نزدیکی راه حل موجود نسبت به راه حل ایده‌آل استفاده می‌شود. با این وجود، یکی از مشکلات روش L-P سنجی، تعیین مقدار P است. در سال ۱۹۶۷ محققین با در نظر گرفتن $P = \infty$ بدان مفهوم که بزرگ‌ترین انحراف از انحرافات موجود برای بهینه‌سازی مد نظر قرار گیرد، این مشکل را برطرف کردند.^[۲۰] رابطه ۱۹ تا ۲۱ بیان‌گر این موضوع هستند:

$$\text{Min } \alpha \quad (۱۹)$$

s.t :

$$\alpha \geq \gamma_j \left[\frac{f_j - f_j^*}{f_j^*} \right] \quad \forall j = 1, \dots, k, \quad (۲۰)$$

$$\sum_{j=1}^k \gamma_j = 1, \quad (۲۱)$$

در رابطه‌ی ۲۰ علامت اختصاری f_j بیان‌گر مقدار تابع هدف j و f_j^* بیان‌گر مقدار ایده‌آل تابع هدف j و γ_j نشان‌گر درجه اهمیت برای هدف j با ($> \gamma_j$) است.

همچنین به دلیل غیرخطی بودن مدل ارائه شده و قرار داشتن در حوزه‌ی مسائل سخت،^[۱۷] از الگوریتم زنیک (GA)^[۸] که یکی از الگوریتم‌های فراابتکاری محسوب می‌شود، استفاده می‌شود. الگوریتم زنیک یکی از الگوریتم‌های توانمند در حل مسائل برنامه‌ریزی غیرخطی است.^[۲۱] این الگوریتم، در هر تکرار با مجموعه‌ی از جواب‌ها کار می‌کند. به جمعیت موجود در هر تکرار الگوریتم «نسل» گفته می‌شود. برای تولید نسل جدید، از سه عملگر زنیکی موسوم به حضور مجدد، تقاطع و جهش استفاده می‌شود. طراحی یک کروموزوم^۹ مناسب، مهم ترین مرحله در اعمال GA در فرایند جواب مسئله است. در این تحقیق، این طراحی به صورت ماتریسی متشکل از چندین بخش است که در آن تعداد سطرها برابر با تعداد دوره‌ها و تعداد ستون‌ها برابر با $(I \times C) + 4I + (S \times M)$ خواهد بود. این نحوی نمایش براساس پژوهش‌های انجام شده در سال ۲۰۱۱ صورت گرفته است.^[۲۲]

در شکل ۳ فرم کلی یک کروموزوم برای دو محصول، دو ماده‌ی اولیه، دو تأمین‌کننده و سه خرده‌فروش طی T دوره‌ی برنامه‌ریزی نشان داده شده است. ارزیابی هر کروموزوم به عنوان مقدار برازنده‌گی کروموزوم براساس مقدار تابع هدف روش min-max با استفاده از رابطه‌ی ۱۹ صورت می‌گیرد. جمعیت اولیه‌ی کروموزوم‌ها به طور تصادفی ایجاد شده اما ممکن است بعضی از کروموزوم‌ها غیرموجه باشند. در این صورت از روش پنالتی برای ایجاد کروموزوم موجه استفاده می‌شود. در این روش برای کروموزوم‌هایی که در محدودیت‌های مدل صدق نمی‌کنند، میزان غیرموجه شدن کروموزوم در کل محدودیت‌ها را در نظر گرفته و با ضرب کردن در یک عدد بسیار بزرگ، به عنوان جریمه به تابع هدف اضافه می‌شود. لذا الگوریتم از ایجاد

$$P_{ict} > W_{ict} + \zeta_{ict}, \quad \forall i, c, t, \quad (۸)$$

$$IP_{it} = IP_{i(t-1)} + p_{it} - \sum_{c=1}^C D_{ict}, \quad \forall i, t, \quad (۹)$$

$$IM_{mt} = IM_{m(t-1)} + \sum_{s=1}^S SUP_{smt} - \sum_{i=1}^I \varepsilon_{mi}(XR_{it} + XO_{it} + XC_{it}), \quad \forall m, t, \quad (۱۰)$$

$$\sum_{i=1}^I a_i XR_{it} \leq TCAR_t, \quad \forall t, \quad (۱۱)$$

$$\sum_{i=1}^I a_i XO_{it} \leq TCAO_t, \quad \forall t, \quad (۱۲)$$

$$\sum_{i=1}^I a_i XC_{it} \leq TCAC_t, \quad \forall t, \quad (۱۳)$$

$$\sum_{m=1}^M IM_{mt} \leq CAPM_t, \quad \forall t, \quad (۱۴)$$

$$SUP_{smt} \leq CAPS_{smt}, \quad \forall s, m, t, \quad (۱۵)$$

$$\sum_{c=1}^C D_{ict} \leq p_{it}, \quad \forall i, t, \quad (۱۶)$$

$$^{\circ} \leq b_{ict} \leq 1, \quad \forall i, c, t; \quad (۱۷)$$

$$XR_{it}, XO_{it}, IM_{mt}, IP_{it}, SUP_{smt}, CY_{it}, P_{ict}, W_{ict} \geq ^{\circ}, \quad \forall i, c, t, s, m \quad (۱۸)$$

چنان که مشخص است، مدل فوق یک مدل غیر خطی با سه هدف متناقض است. تابع هدف در رابطه‌ی ۴ به منظور کمینه کردن هزینه‌های تولیدکننده به ترتیب شامل اختلاف درآمد حاصل از فروشن محصولات به خرده‌فروشان و هزینه‌های تولید در وقت عادی و اضافه‌کاری و قرارداد جانبی، هزینه‌ی توزیع مواد اولیه و محصول نهایی، هزینه‌های ثابت آماده‌سازی، هزینه‌ی خرید مواد اولیه، هزینه‌ی نگهداری مواد اولیه و محصول نهایی طی افق برنامه‌ریزی، و هزینه‌های ناشی از VMI مطرح است.

تابع هدف در رابطه‌ی ۵ بیان‌گر کمینه کردن هزینه‌های خرده‌فروشان شامل خرید هر واحد محصول با قیمت عمده فروشی و نیز هزینه‌ی مدیریت موجودی پرداخت شده به تولیدکننده به‌ازای هر واحد محصول با در نظر گرفتن درآمد ناشی از فروش هر واحد محصول با قیمت خرده فروشی است. تابع هدف در رابطه‌ی ۶ بیان‌گر کمینه کردن کل زمان‌های توزیع مواد اولیه و توزیع محصولات نهایی در کل زنجیره‌ی تأمین است. رابطه‌ی ۷ بیان‌گر هزینه‌های ناشی از سیستم VMI است که برای تولیدکننده در نظر گرفته می‌شود -- هزینه‌ی ثابت سفارش دهی خرده فروشان، هزینه‌ی نگهداری موجودی خرده فروشان، هزینه‌های کمبود خرده فروشان -- و در نهایت، عبارت آخر بیان‌گر درآمد حاصل از مدیریت موجودی خرده فروشان به‌ازای هر واحد محصول است که تولیدکننده دریافت می‌کند. رابطه‌ی ۸ نشان می‌دهد که قیمت خرده فروشی هر واحد محصول برای هر خرده فروش، باید از قیمت عمده فروشی و نیز هزینه‌ی مدیریت موجودی هر واحد از آن محصول بیشتر باشد تا سود خرده فروش به‌ازای فروش آن محصول تأمین شود. رابطه‌ی ۹ بیان‌گر رابطه‌ی تعادلی موجودی به‌ازای



شکل ۳. نحوه نمایش کروموزوم.

کروموزوم‌های غیرموجه توانند می‌شود. همچنین از عملگر تقاطع حسابی^{۱۰} در استفاده می‌شود.

۱. براساس قاعده‌ی انتخاب، سه والد را انتخاب کرده و در محل جفتگیری قرار دهید.
۲. هریک از سه والد را براساس مقدار برازنده‌ی رتبه‌بندی کنید. به طور مثال والد X_1 دارای رتبه‌ی اول و والد X_2 دارای رتبه‌ی دوم.
۳. در مرحله از اجرای IG A برای ایجاد فرزندان، بردار $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ را به طور تصادفی ایجاد کنید به طوری که $1 \leq \alpha_i \leq 0$.
۴. سه فرزند Y_i از طریق رابطه‌ی ۲۳ ایجاد کنید:

$$\begin{aligned} Y_1 &= X_1 + \alpha \times (X_2 - X_1), \\ Y_2 &= X_2 + \alpha \times (X_1 - X_2), \\ Y_3 &= X_2 + \alpha \times (X_1 - X_2), \end{aligned} \quad (24)$$

چنان‌که مشاهده می‌شود ساختار این عملگر مانند عملگر تقاطع حسابی است که در فضای پیوسته از کارایی خوبی برخوردار است.^[۲۳] فرزند اول (Y_1) بیشتر خصوصیات خود را از والد اول دریافت می‌کند. این در حالی است که والد اول از مقدار برازنده‌ی خوبی برخوردار بوده و رتبه‌ی اول را دارد. لذا فرزند اول و نیز فرزند دوم (Y_2) می‌توانند برای بهبود همگرایی الگوریتم مؤثر واقع شوند. از طرف دیگر فرزند سوم (Y_3) بیشتر خصوصیات خود را از والدی دریافت می‌کند که مقدار برازنده‌ی خوبی ندارد اما می‌توان برای بهبود تنوع‌بخشی از آن بهره جست. لازم به ذکر است که این عملگر در هر بخش از کروموزوم اعمال می‌شود. در GA و نیز IGA، از عملگر انتخاب براساس چرخه‌ی رولت^{۱۳} استفاده می‌شود به طوری که انتخاب کروموزوم‌ها در محل جفتگیری براساس احتمال انتخاب مطرح است. ساختار عملگر جهش نیز در هر دو الگوریتم یکسان است. شرط توقف هر دو الگوریتم زمانی حاصل می‌شود که تعداد تکرارها از بیشترین مقدار از پیش تعیین شده تجاوز کند.

همچنین از طرح مرکب مرکزی^{۱۴} که از معروف‌ترین مدل‌های مربته‌ی دوم روش سطح پاسخ^{۱۵} است، برای تنظیم پارامترهای این الگوریتم استفاده شده است.^[۲۴] مدل

فرض کنید دووالد ($x_{1n}, x_{2n}, \dots, x_{rn}$) $= X_1 = (x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1n})$ و $X_2 = (x_{21}, x_{22}, \dots, x_{2n})$ انتخاب شده‌اند. سپس بردار $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ به طوری که $1 \leq \alpha_i \leq 0$ که به طور تصادفی در هر تکرار از GA ایجاد می‌شود، در آن صورت فرزندان از طریق رابطه‌ی ۲۲ ایجاد می‌شوند.

$$y_{1i} = \alpha_i x_{1i} + (1 - \alpha_i) x_{2i}, \quad i = 1, \dots, n \quad (22)$$

$$y_{2i} = \alpha_i x_{2i} + (1 - \alpha_i) x_{1i}, \quad i = 1, \dots, n \quad (23)$$

عملگر جهش برای جوابی که به طور تصادفی انتخاب شده اعمال می‌شود. این عملگر مقدار دو ژنی را که به طور تصادفی انتخاب شده‌اند با یکدیگر تعویض می‌کند. چنان‌که اشاره شد، یک الگوریتم رتیک بهبودیافته در این تحقیق ارائه می‌شود. به طور کلی الگوریتم‌های فراابتکاری باید از دو ویژگی «همگرایی به جواب بهینه» و «تنوع‌بخشی» برخوردار باشند. از آنجا که عملگر تقاطع نقش بهسازی در دو ویژگی ذکر شده در الگوریتم رتیک دارد، الگوریتم پیشنهادی براین عملگر تمرکز می‌کند. باید به این نکته اشاره کرد که در عملگر تقاطع فرزندان ایجاد شده در مقایسه با والدین، باید دو ویژگی همگرایی و تنوع‌بخشی را حفظ کند. به عبارت دیگر، اگر فرزندان ایجاد شده شباهت بسیار نزدیکی به والدین داشته باشند، ویژگی تنوع‌بخشی کم‌رنگ خواهد شد. از طرف دیگر اگر شباهت بسیار کمی به والدین داشته باشند، ویژگی همگرایی مورد چالش واقع خواهد شد. بنابراین باید فرزندانی ایجاد کرد که تعادلی بین همگرایی و تنوع‌بخشی برقرار کنند.

با مرور تحقیقات صورت گرفته در الگوریتم رتیک، مشخص می‌شود که توجه کم‌تری به تعادل مذکور در عملگر تقاطع شده و عدمتای به نحوی پیاده‌سازی این عملگر با استفاده از روابط ریاضی پرداخته شده است، در صورتی که عملگر تقاطع نقش بهسازی در عملکرد الگوریتم رتیک دارد. لذا برای رفع این شکاف تحقیقاتی، یک الگوریتم رتیک بهبودیافته (IGA)^{۱۶} با استفاده از عملگر تقاطع چندوالدی معرفی می‌شود. این عملگر تقاطع، از سه والد به جای دو والد استفاده کرده و سه فرزند ایجاد می‌کند. دو تا از فرزندان در جهت بهبود ویژگی همگرایی و یک فرزند دیگر در جهت بهبود تنوع‌بخشی ایجاد می‌شود و بنابراین می‌توان بین همگرایی و تنوع‌بخشی

۶. نتایج محاسباتی

لازم به ذکر است برای طراحی مثال‌های عددی و مقایسه‌ی نتایج این تحقیق با سایر تحقیقات مرتبط، اطلاعات محدودی در دسترس است ولذا مسائل به‌طور تصادفی طراحی می‌شوند. بدین منظور تعداد ۳۴ مسئله و نیز ۱۲ دوره‌ی برنامه‌ریزی در نظر گرفته شده است. در جدول ۳ ابعاد این مسائل ارائه شده است. پارامترهای هر مسئله به‌طور تصادفی و با توزیع یکنواخت براساس بازه‌های جدول ۴ تعیین می‌شود. هر مسئله با تابع هدف روش min-max توسط نرم‌افزار GAMS حل، و مقدار تابع هدف همراه با زمان محاسبات آن در نظر گرفته می‌شود. سپس آن مسئله با اعمال

جدول ۳. ابعاد مسائل طراحی شده.

مواد اولیه	مواد تأمین‌کننده	محصول	خرده‌فروش	شماره مسئله
۱	۲	۱	۲	۱
۱	۲	۲	۲	۲
۳	۲	۲	۳	۳
۳	۲	۳	۳	۴
۴	۲	۳	۳	۵
۴	۳	۳	۵	۶
۴	۳	۵	۵	۷
۴	۳	۶	۵	۸
۴	۳	۶	۶	۹
۵	۳	۶	۶	۱۰
۵	۴	۶	۷	۱۱
۵	۴	۷	۷	۱۲
۵	۴	۷	۸	۱۳
۶	۴	۷	۸	۱۴
۶	۴	۸	۸	۱۵
۶	۵	۸	۹	۱۶
۶	۵	۹	۱۰	۱۷
۷	۵	۹	۱۱	۱۸
۷	۶	۹	۱۱	۱۹
۷	۸	۹	۱۱	۲۰
۸	۹	۱۰	۱۳	۲۱
۸	۱۰	۱۰	۱۳	۲۲
۸	۱۲	۱۱	۱۵	۲۳
۹	۱۲	۱۲	۱۵	۲۴
۹	۱۲	۱۲	۱۸	۲۵
۱۰	۱۳	۱۳	۱۸	۲۶
۱۰	۱۳	۱۳	۲۲	۲۷
۱۲	۱۵	۱۶	۲۶	۲۸
۱۲	۱۵	۱۶	۲۸	۲۹
۱۲	۱۸	۲۰	۳۰	۳۰
۲۵	۲۰	۲۰	۵۰	۳۱
۳۰	۵۰	۳۵	۷۰	۳۲
۴۰	۸۰	۵۰	۱۰۰	۳۳
۸۰	۱۲۰	۶۰	۱۳۰	۳۴

مرتبه‌ی دوم در رابطه‌ی ۲۴ ارائه شده است. این طرح شامل 2^{k-1} نقطه‌ی عاملی، n_c نقطه‌ی مرکزی و $2k$ نقطه‌ی محوری است به‌طوری که k تعداد پارامترهاست که برابر پنج است. در این تحقیق برای ایجاد طرحی با دقت یکنواخت، شش نقطه‌ی مرکزی در نظر گرفته شده، و در مجموع ۳۲ آزمایش به‌طور تصادفی انجام می‌شود.

$$E(Y) = \beta_0 + \sum_{i=1}^k \beta_i X_i + \sum_{i=1}^k \beta_{ii} X_i^T + \sum_{i < j} \sum_{i < j} \beta_{ij} X_i X_j \quad (25)$$

در رابطه‌ی ۲۴ نماد $E(Y)$ مقدار مورد انتظار متغیر پاسخ، $\beta_0, \beta_i, \beta_{ii}, \beta_{ij}$ پارامترهای مدل، و X_i و X_j متغیرهای ورودی تأثیرگذار بر متغیر پاسخ Y هستند. برای اجرا، یک مسئله به‌طور تصادفی شامل سه تأمین‌کننده، دو ماده‌ی اولیه، سه محصول طی سه دوره‌ی برنامه‌ریزی با اهداف یکسان در نظر گرفته شده است. مقدار تابع هدف مدل براساس روش min-max MATLAB ۷,۸ بروزرسانی و اجرا شده است. مقدار پارامترهای ورودی الگوریتم‌های GA و IGA در جدول ۱ ارائه شده است.

در رابطه با الگوریتم ژنتیک (GA)، پس از اجرای روش سطح پاسخ در سطح اطمینان ۹۵٪ مجبور ضریب همبستگی برابر با ۹۹,۹۱٪ و نیز بی معنا بودن آزمون فقدان تناسب ^{۱۶} به‌طوری که p-value بزرگ‌تر از ۵^۰ باشد، نشان‌گر یک مدل رگرسیون مناسب است. بنابراین، یک مدل رگرسیون برای الگوریتم GA در رابطه ۲۵ ارائه می‌شود.

$$\begin{aligned} fitness = & ۹۷۵,۶ - ۵۱۶,۵(ProS) + ۱۹,۶(PopS) \\ & - ۱,۱(MAXG) + ۶۱۶,۶(ProS)^T \\ & + ۳۱۸,۲(ProS).(Pc) + ۸۱۲,۳(ProS).(Pm) \\ & - ۱۰,۷(PopS).(Pc) - ۳۸(PopS).(Pm) \end{aligned} \quad (26)$$

به‌طور مشابه، برای الگوریتم IGA نیز یک مدل رگرسیون طراحی می‌شود. بنابراین با در نظر گرفتن پنج خرده‌فروش و حل مدل رگرسیون با نرم‌افزار GAMS، مقدار بهینه‌ی پارامترهای هر دو الگوریتم به دست می‌آید. این مقادیر در جدول ۲ ارائه شده است.

همچنین از نرم‌افزار بهینه‌سازی ۲۳,۵ GAMS به‌منظور دست‌بایی به جواب‌های قطعی و نیز اعتبارسنجی نتایج مقدار تابع هدف و زمان محاسبات استفاده شده است.

جدول ۱. سطوح پارامترهای ورودی الگوریتم‌ها.

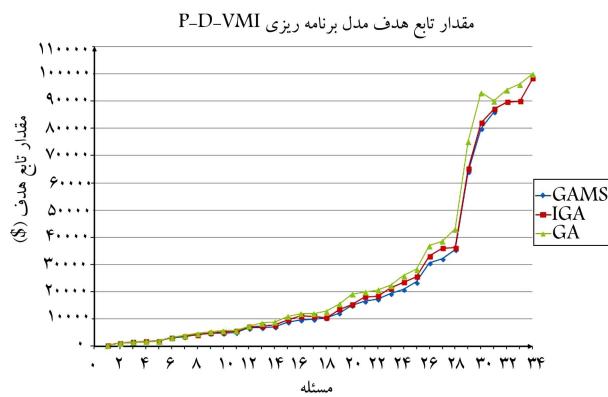
پارامتر	بالا	میانه	دامنه	پایین
(ProS) ابعاد مسئله	۷	۵	۳	۷ - ۳
(PopS) جمعیت	۱۰۰	۶۰	۲۰	۱۰۰ - ۲۰
(MAXG) تکرار	۷۰۰	۴۵۰	۲۰۰	۷۰۰ - ۲۰۰
(Pc) تقاطع	۰,۸	۰,۶۵	۰,۵	۰,۸ - ۰,۵
(Pm) جهش	۰,۲	۰,۱۵	۰,۱	۰,۲ - ۰,۱

جدول ۲. مقدار بهینه‌ی پارامترهای الگوریتم‌ها.

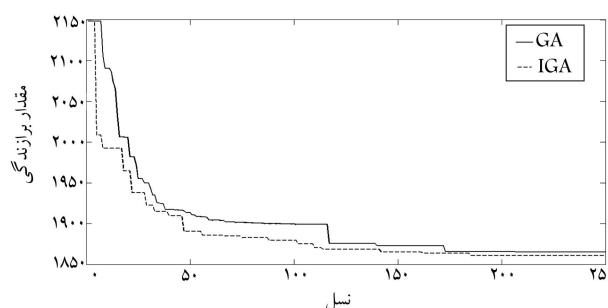
الگوریتم	اندازه جمعیت	تکرار	نرخ تقاطع	نرخ جهش
GA	۰,۲	۰,۷۸	۲۵۰	۱۰۰
IGA	۰,۱۹	۰,۸۱	۲۵۰	۱۵۰

است. لازم به ذکر است که این افزایش نسبی در حالی است که ابعاد مسئله با در نظر گرفتن غیرخطی بودن مدل، به طور چشمگیری افزایش یافته است. در مسئله های ۲۸ و ۲۹ که در آن تعداد خرده فروشان افزایش یافته، مقدار تابع هدف و زمان محاسبات برای IGA و GAMS افزایش قابل ملاحظه بی دارد. این افزایش در حالی است که فضای جواب و حجم محاسبات افزایش یافته و با این وجود، درصد انحراف تابع هدف برای هر دو مسئله به ترتیب برابر با ۱،۹۵۸٪ و ۱،۶۲۰٪ است که بیان گر کارآمد بودن IGA و معتبر بودن نتایج این الگوریتم است.

از طرف دیگر، زمان محاسبات تا مسئله شماره ۳۰، بهشت افزایش یافته به طوری که این افزایش در GA و IGA باشد بیشتر و در GAMS باشد کمتری همراه است. چنان که مشاهده می شود، با افزایش ابعاد مسئله، GAMS قادر به حل سه مسئله آخر نبوده که در نتیجه با خط تیره نشان داده شده است. با این وجود IGA توانسته است این مسائل را نیز حل کرده و حتی جواب های بهتری هم از لحاظ میانگین مقادیر تابع هدف و هم از لحاظ زمان محاسبات نسبت به GA ارائه کند. در شکل ۴، نمودار میانگین مقادیر تابع هدف به دست آمده از هر دو الگوریتم در ۳۴ مسئله و در شکل ۵، نمودار همگرایی برای مسئله شماره ۱۴ ارائه می شود. با این وجود به منظور ارزیابی عملکرد هر دو الگوریتم از لحاظ میانگین مقادیر تابع هدف و نیز میانگین زمان محاسبات، یک تحلیل آماری و با استفاده از آزمون تی زوجی نیز صورت می گیرد. این آزمون در نرم افزار ۱۶ MINITAB و در سطح اطمینان ۹۵٪ اجرا شده و مقدار p-value برای آزمون میانگین مقادیر تابع هدف برابر با ۰،۰۵۰۲، و برای میانگین زمان محاسبات برابر با ۰،۰۵۰۱ محسوبه می شود. با توجه به نتایج هر دو آزمون، می توان نتیجه گرفت که IGA عملکرد مطلوبی نسبت به GA داشته است. بنابراین، نتایج حاکی از صحبت مدل پیشنهادی و الگوریتم های حل است.



شکل ۴. نمودار مقادیر تابع هدف GA و IGA.



شکل ۵. نمودار همگرایی GA و IGA برای مسئله ۱۴.

جدول ۴. بازه مقدارگیری پارامترهای هر مسئله.

پارامتر	بازه مقدارگیری
k_c	[۷۰۰۰۰ - ۱۰۰۰۰]
e_c	[۶/۴ - ۱/۲]
ζ_{ict}	[۷ - ۳]
$crit$	[۰،۷۵ - ۰/۵]
co_{it}	[۱/۵ - ۱]
cc_{it}	[۲/۵ - ۲]
a_i	[۲ - ۱]
hm_{mt}	[۳ - ۱/۵]
se_{it}	[۱۵ - ۱۰]
hp_{it}	[۴ - ۲]
sr_{ct}	[۲۰ - ۱۰]
h_{ict}	[۴ - ۲]
π_{ict}	[۵ - ۲]
ε_{mi}	[۳ - ۱]
tcs_{smt}	[۲ - ۰،۵]
tcc_{ict}	[۳ - ۰،۵]
cm_{smt}	[۵ - ۲]
$TCAR_t$	[۱۲۰ - ۱۰۰]
$TCAO_t$	[۶۰ - ۸۰]
$TCAC_t$	[۵۰ - ۴۰]
$CAPM_t$	[۱۸۰ - ۱۴۰]
$CAPS_{smt}$	[۲۰۰ - ۱۵۰]
τ_s	[۲ - ۰،۵]
ν_c	[۲ - ۰،۵]

از IGA و GA و با همان تابع هدف min-max روش به عنوان تابع برازنده، طی سه تکرار حل شده و میانگین مقادیر تابع هدف سه تکرار همراه با میانگین زمان محاسبات در نظر گرفته می شود. نتایج حل هر ۳۴ مسئله در جدول ۵ ارائه شده است. برای مقایسه نتایج هر دو الگوریتم با نتایج GAMS، از معیار درصد انحراف تابع هدف در ارتباطی ۲۶ استفاده می شود.

$$\text{درصد انحراف تابع هدف} = \frac{Z_{\text{Algorithm}} - Z_{\text{GAMS}}}{Z_{\text{GAMS}}} \times 100, \quad (27)$$

مشاهده می شود که درصد انحراف مقادیر تابع هدف IGA تا مسئله شماره ۹، حداقل ۳۷٪ بوده و این نشان می دهد که میانگین مقادیر تابع هدف به دست آمده از این الگوریتم نسبت به GAMS در ابعاد کوچک تقریباً نزدیک به هم است، در حالی که این مقدار برای الگوریتم GA برابر با ۱۳٪ است. از طرف دیگر زمان محاسبات هر دو الگوریتم تا مسئله ۹ در حال افزایش بوده که برای IGA و GA حداقل به ترتیب برابر با ۲۰۳،۵۲ و ۳۱۴،۵۲۶ ثانیه است. با افزایش ابعاد مسئله، درصد انحراف تابع هدف هر دو الگوریتم یک افزایش نسبی داشته که بیشینه مقدار درصد انحراف برای GA برابر ۲۶٪ و لی برای IGA برابر با ۱۳٪ است.

جدول ٥. نتائج حل مسائل مدل برنامه ریزی P-D-VM

الگوریتم زنگنه						الگوریتم زنگنه بهمود یافته			GAMS			شماره مسئله
مقدار تابع هدف	زمان محاسبات	مقدار تابع هدف	زمان محاسبات	مقدار تابع هدف	زمان محاسبات	مقدار تابع هدف	زمان محاسبات	مقدار تابع هدف	زمان محاسبات	مقدار تابع هدف	زمان محاسبات	شماره مسئله
(واحد پولی)	(ثانیه)	(واحد پولی)	(ثانیه)	(واحد پولی)	(ثانیه)	(واحد پولی)	(ثانیه)	(واحد پولی)	(ثانیه)	(واحد پولی)	(ثانیه)	شماره مسئله
٠,٩٥٤	٣٨,٩٧٩	٤٦١,٢٣٠	٠,٠٠	١٨,٩٧٩	٤٥٦,٨٧٢	٨,٤٤٦	٤٥٦,٨٧٢	١				
٠,٦٨٥	٤٦,٦٥٠	١١٨٣,٣١٨	٠,٨٧٤	٣٩,٤٥٠	١١٨٣,١٩٠	١٥,١٤٢	١١٧٥,٢٧٢	٢				
١,١٧٥	٦٥,٠٠١	١٥٦٩,٣٢٤	٠,٠٥٨	٥٣,٥٤٠	١٥٥٢	١٦,٤٩٧	١٥٥١,٠٩٤	٣				
٤,٨٠٠	٢١٣,١٠٥	١٨٨١,٣٢٦	٠,٠٤٧	٧٣	١٧٩٦	٢١,٣١٠	١٧٩٥,١٥٢	٤				
٤,٠٢٣	٢١٥,٩٣٠	٢٠١٢,٢٣٠	٠,٨٣٤	٧١,٦٥	١٩٥٠,٥٥	٢٦,٣١١	١٩٣٤,٤٠٨	٥				
٢,٦٠٧	٢٥٨,١٥٠	٣٢٠,١,٣٣٠	٣,٣٧٢	٨٩,٤٥	٣٢٢٥,١٧٠	٤١,٤٩١	٣١١٩,٩٧٨	٦				
١٢,٦١٣	٢٦٣,٦١٤	٤١١٤,٣١١	٣,٢٧٣	١١٥	٣٧٠	٤٧,٧٦٠	٣٦٥٣,٤٩٧	٧				
١٣,٠٣٣	٣٠٩,٨٤٧	٤٨٤١,٠٤٥	٠,٤٠٠	١٥٨,٥٠	٤٣٠	٥٢,١٥٢	٤٢٨٢,٨٥٥	٨				
١٣,٧٨٣	٣١٤,٥٢٦	٥٤٢٩,٦٥٤	١,٤٤٩	٢٠٣,٥٢	٤٨٥	٥٢,٧٦٦	٤٧٨٠,٧٧٧	٩				
١٧,٧١٢	٣٢٦,٥٥٨	٥٧٦٨,١٧٧	٧,٥٠٨	٢٥٤,٥٥	٥٢٦٨,١٧٧	٥٨,٩٠٠	٤٩٠٠,٢٠٧	١٠				
١٢,٨٧٦	٣٣٣,٠٨١	٥٨٧٧,٩١٠	٩,٠٣٥	٣١٦,٠٨	٥٦٧٧,٩١٠	٦٧,٩٩١	٥٢٠٧,٤٠٨	١١				
٩,٦٨٨	٣٤٠,٨٣٥	٧٤٤٣,٣٢٠	٦,٧٢١	٣١٠,٢٦	٧٢٢٤,٣٢٠	٧٠,٥٢١	٦٧٨٧,١٥٢	١٢				
٢٣,٩٧٨	٣٤١,٩٤٠	٨٥٩١,٠٢٦	٨,١٠٤	٣٢٩,٩٤	٧٤٩١,٠٢٦	٧٨,٥٥٩	٦٩٢٩,٤٦٣	١٣				
٢٤,٥٠٥	٣٦٧,١٦٦	٨٩٩٧,٣٦٠	٧,٨٩٩	٣٤٧	٧٧٩٧,٣٦٠	٨٩,٤٣٥	٧٢٢٦,٥٠٤	١٤				
٢١,٨٠٢	٣٨١,٨٢٤	١١٠٢٢,٥٤٠	٨,٢٢٢	٣٤٩,٨	٩٨٠٣,٥٤٠	٩٤,٨٩٠	٩٠٥٠,٣٧٨	١٥				
٢٣,٩٥٦	٤٦٩,١٩٧	١٢١٠٠,٥٨٨	١٣,٩١٧	٣٧١,١٩	١١١٢٠,٥٨٨	٩٩,١٨٠	٩٧٦٢,٠٢٣	١٦				
٢٠,٦٤٧	٥٠٣,٥٩٩	١٢٠٦٩,٢٧٥	١٠,٥٢١	٤٢٥,٥٩	١١٠٥٦,٢٧٥	١١٤,٢٥٤	١٠٠٠٣,٨٠٥	١٧				
٢٤,٥٠٧	٥٠٨,١٢٩	١٣٠٢٢,٤٠٥	٠,٥٩٣	٤٣٥,١٢	١٠٢٢٢,٤٠٥	١٢٠,١٠٣	١٠٤٥٩,٩٦٢	١٨				
٢٦,٦٣٨	٥٤٨,٧٦٦	١٥٦٢٧,٤١٥	١٠,٤٣١	٤٨٣	١٣٦٢٧,٤١٥	١٣٠,٦٠١	١٢٣٤٠,٢٣٢	١٩				
٢٦,٧٨٩	٥٥٥,٨٨٠	١٩٩١,٥٧٧	١,٢٤٥	٥٣٧,٨	١٥٣٢٥	١٣٦,٦٤٠	١٥١٣٦,٦١٩	٢٠				
٢٠,٨٤١	٥٧٣,٦٢١	١٩٩٥٩,١٤١	٠,٣١١	٥٨٣,٦٢١	١٨٢٢٠	١٤٣,٣٨٩	١٦٥١٦,٨٦٨	٢١				
١٨,٧٥٥	٥٧٧,٢٤٠	٢٠٧٦١,١٢٥	٥,٠٨٤	٥٨٠	١٨٣٧١,١٢٥	١٦٧,٧٣٢	١٧٤٨٢,٣٠٧	٢٢				
١٦,١٠٩	٦١٢,٤٤٤	٢٢٤٣٦,٢٦٣	١٠,٤٢٦	٦٢٣,٦	٢١٣٢٨,٢٦٣	١٧٩,٠١١	١٩٣٢٢,٥٠٨	٢٣				
٢٤,٢٨٨	٦١٣,٧٠٢	٢٦٠٢٨,١٠٦	١٢,٢٥٧	٦١٣,٧٠٢	٢٣٥٠٨,٧١١	٢٠,٢,١٢٣	٢٠٩٤١,٧٨١	٢٤				
١٩,٩٨١	٧٤٠,٠٩٥	٢٨٣٦١,٠٤٣	٨,٣٤٧	٧٣١,٩	٢٥٦١١,٠٤٣	٢٦٤,٢٥٤	٢٣٦٣٧,٩٢٥	٢٥				
٢٠,٧٥٤	٨٢٦,٩٥٤	٣٦٩٩٢,٨٢٣	٨,٠٤٠	٧٣٩	٣٣٠٩٧,٨٢٣	٢٨٤,١٥٤	٣٠٦٣٤,٧٩١	٢٦				
٢٠,١١١	٩٢٩,٦١٤	٣٨٦١٥,١٥٠	١١,٩٧٧	٧٧٥,٢٦	٣٦٠٠,١٥٠	٢٩٢,٧٨٣	٣٢١٤٩,٤٨٤	٢٧				
٢١,٣٢٩	١١٦٩,٢٢٩	٤٣١٠٣,٤٣٦	١,٩٥٨	٨١٢,٥	٣٦٢٢١,٤٣٦	٣٠,١,٢٣٠	٣٥٥٢٥,٩٦٢	٢٨				
١٧,٤١٥	١٢٤١,١٨٧	٧٥٣٠٥,٣٢١	١,٦٢٠	٨٣٤,١٤	٦٥١٧٥	٣٢٤,٢٢٩	٦٤١٣٥,٩٦٩	٢٩				
١٦,٧٠٢	١٢٦٣,٥٨٦	٩٣٢١٥,٣٢٤	٢,٧٣٢	٨٩٠,١٧	٨٢٠٥٦	٤٤٦,١٦٠	٧٩٨٧٤,٣٣٨	٣٠				
٤,٨٢٨	١٤١٠	٩٠١٥٠	١,٣٠٢	٩٤٤,٢٥	٨٧١٢٠	٥٠٢	٨٦٠٠٠	٣١				
--	١٦٥٣	٩٤١٩٢,١٥	--	١٣١٥,٥٥	٨٩٧٥٠	--	--	٣٢				
--	٢٠١٠	٩٤٢٨٨,٤٩	--	١٥٢٤	٩٠٠٤٠	--	--	٣٣				
--	٢٣٤٨	١٠٠٠٥٢	--	١٣٠٨	٩٨٣٣٤	--	--	٣٤				

جدول ۶. نتایج تحلیل حساسیت مدل برنامه‌ریزی VMI-D-P.

آزمایش	پارامتر	توزیع خردۀ فروشان	تولیدکننده خردۀ فروشان	کل زمان	هزینه‌ی
۱ (پایه)	$k_c = 3000, e_c = 1/8$	۱۹۳۳,۶۵	۱۴۰۵,۹۸	۱۹۳۳/۶۵	۱۴۰۵,۹۸
۲	$I' = I + 4$	۱۵۶۰,۳۲	۱۱۱۸,۱۱	۱۱۱۸,۱۱	۱۲۴۴,۱۰
۳	$I' = I - 1$	۲۰۰۹,۵۸	۱۴۷۷,۰۱	۱۴۷۷,۰۱	۴۱۳,۸۹
۴	$C' = C + 5$	۲۵۹۵,۴۴	۱۵۲۲,۷۵	۱۵۲۲,۷۵	۱۶۸۹,۰۹
۵	$C' = C - 1$	۱۲۹۹,۱۲	۸۹۵,۰۰	۸۹۵,۰۰	۴۶۶,۴۳
۶	$S' = S + 4$	۲۲۱۷,۶۱	۱۶۹۰,۳۰	۱۶۹۰,۳۰	۸۲۸,۲۰
۷	$S' = S - 1$	۱۸۸۳,۹۰	۱۳۷۵,۲۹	۱۳۷۵,۲۹	۴۳۹,۴۱
۸	$k'_c = +\%30 k_c$	۱۸۰۲,۳۲	۱۶۷۲,۰۳	۱۶۷۲,۰۳	۷۹۶,۶۳
۹	$k'_c = -\%30 k$	۲۰۵۹,۵۹	۱۲۸۷,۷۱	۱۲۸۷,۷۱	۵۵۴,۰۷
۱۰	$e'_c = +\%20 e_c$	۲۴۹۱,۶۵	۱۷۲۳,۱۳	۱۷۲۳,۱۳	۴۹۷,۴۶
۱۱	$e'_c = -\%20 e_c$	۱۷۶۵,۳۷	۱۰۱۱,۵۱	۱۰۱۱,۵۱	۸۴۵,۸۱۱

۸. نتیجه‌گیری

در این نوشتار یک مدل برنامه‌ریزی تولید - توزیع برایه‌ی مدیریت موجودی توسط فروشنده برای یک زنجیره‌ی تأمین سه‌سطحی شامل چندین تأمین‌کننده خارجی، یک تولیدکننده با ظرفیت تولید محدود و چندین خردۀ فروش ارائه شد. هدف از این پژوهش، کمینه‌کردن هزینه‌های تولیدکننده و هزینه‌های خردۀ فروشان، و نیز کمینه‌کردن کل زمان توزیع شده اما برخلاف آزمایش ۱۱ نشان می‌دهد که کاهش کشسانی هزینه برای تولیدکننده ملموس تراست. آزمایش ۱۱ نشان می‌دهد که افزایش کشسانی قیمت خردۀ فروشی باعث کاهش هزینه‌ی تولیدکننده و خردۀ فروشان، افزایش تقاضا و افزایش زمان توزیع شده اما برخلاف آزمایش ۱۰، این کاهش هزینه برای خردۀ فروشان ملموس تراست. از اجرای آزمایش‌های ۱۰ و ۱۱ مشاهده می‌شود که افزایش کشسانی قیمت خردۀ فروشی، جنبه‌ی منفی برای کاهش هزینه‌ی تولیدکننده و خردۀ فروشان دارد.

پس از ارزیابی صحت مدل، یک نمونه مسئله انتخاب شد و تحلیل حساسیت روی عوامل تأثیرگذار بر اهداف مورد نظر صورت گرفت. نتایج حاصله حاکی از آن است که کاهش کشسانی قیمت خردۀ فروشی باعث افزایش تقاضا، افزایش زمان توزیع، کاهش هزینه‌های تولیدکننده و خردۀ فروشان می‌شود و همین کاهش هزینه برای خردۀ فروشان ملموس تراست.

در تحقیقات آتی نیز می‌توان به در نظر گرفتن سایر عوامل تأثیرگذار در افزایش یا کاهش میزان تقاضا، مانند میزان تبلیغات در نظر گرفتن تخفیف در قیمت، تعداد خردۀ فروشان، هزینه‌های تولیدکننده بهشت افزایش می‌یابد. آزمایش‌های ۶ و ۷، برای تحلیل حساسیت تعداد تأمین‌کننده کان طراحی شده و به استقرار نظام توزیع به موقع اشاره کرد.

۷. تحلیل حساسیت

مسئله‌ی شماره ۳ را در نظر بگیرید. بدلیل وابسته بودن تقاضا به شاخص بازار و کشسانی بودن قیمت خردۀ فروشی، تحلیل حساسیت براساس این پارامترها و نیز تعداد محصولات، خردۀ فروشان و تأمین‌کننده‌گان، طراحی شده و نتایج آن با استفاده از نرم‌افزار بهینه‌سازی GAMS و با همان تابع هدف min-max در جدول ۶ ارائه می‌شود. دلیل استفاده از نرم‌افزار دست‌یابی به جواب‌های قطعی به‌منظور انجام تحلیل حساسیت صحیح است. در این جدول، شاخص‌های بازار (k_c) و کشسانی قیمت خردۀ فروشی (e_c) نزد همه خردۀ فروشان یکسان بوده و در آزمایش‌های مختلف و مستقل از هم مورد بررسی قرار می‌گیرد.

آزمایش ۱، بیان‌گر مسئله‌ی شماره ۳ بدون تغییر در ابعاد و شاخص‌های بازار و قیمت کشسان بوده و سایر آزمایش‌ها نسبت به این آزمایش تحلیل می‌شود. آزمایش‌های ۲ و ۳ براساس آزمایش ۱ برای تحلیل حساسیت تعداد محصولات، طراحی شده‌اند. همانطور که مشخص است، با افزایش تعداد محصولات، هزینه‌های تولیدکننده و خردۀ فروشان کاهش یافته ولی کل زمان توزیع افزایش می‌یابد. با کاهش تعداد محصولات، هزینه‌های تولیدکننده و خردۀ فروشان افزایش می‌یابد ولی کل زمان توزیع محصولات و مواد اولیه کاهش می‌یابد. آزمایش‌های ۴ و ۵، برای تحلیل حساسیت تعداد خردۀ فروشان طراحی شده است. با افزایش تعداد خردۀ فروشان، مقادیر هر سه هدف افزایش قابل توجهی یافته اما این افزایش برای هزینه‌های تولیدکننده ملموس تراست. با کاهش تعداد خردۀ فروشان، مقادیر هر سه هدف کاهش یافته و این کاهش برای هزینه‌های خردۀ فروشان ملموس تراست. به نظر می‌رسد که با افزایش تعداد خردۀ فروشان، هزینه‌های تولیدکننده بهشت افزایش می‌یابد. آزمایش‌های ۶ و ۷، برای تحلیل حساسیت تعداد تأمین‌کننده کان طراحی شده و به نظر می‌رسد که افزایش و کاهش تعداد تأمین‌کننده بهترین افزایش به افزایش و

پابوشت‌ها

1. production-distribution planning
2. vendor managed inventory
3. bullwhip effect
4. common replenishment cycle policy
5. market scale
6. price elasticity
7. Cobb-Douglas
8. genetic algorithm
9. Chromosome
10. arithmetic crossover
11. improved genetic algorithm
12. multi-parent crossover
13. Roulette wheel
14. central composite design
15. response surface methodology
16. lack of fit

منابع (References)

1. Fahimnia, B., Farahani, R.Z., Marian, R. and Luong, L. "A review and critique on integrated production-distribution planning models and techniques", *Journal of Manufacturing Systems*, **32**(1), pp. 1-19 (2013).
2. Chen, Z.L. and Vairaktarakis, G.L. "Integrated scheduling of production and distribution operations", *Management Science*, **51**(4), pp. 614-628 (2005).
3. Liang, T.-F. "Application of fuzzy sets to manufacturing/distribution planning decisions in supply chains", *Information Sciences*, **181**(4), pp. 842-854 (2011).
4. Yao, Y., Evers, P. and Dresner, M. "Supply chain integration in vendor-managed inventory", *Decision Support Systems*, **43**(2), pp. 663-674 (2007).
5. Guan, R. and Zhao, X. "On contracts for VMI program with continuous review (r, Q) policy", *European Journal of Operational Research*, **207**(2), pp. 656-667 (2010).
6. Safaei, A.S., Moattar Husseini, S.M., Farahani, R.Z., Jolai, F. and Ghodsypour, S.H. "Integrated multi-site production-distribution planning in supply chain by hybrid modelling", *International Journal of Production Research*, **48**(14), pp. 4043-4069 (2010).
7. Fahimnia, B., Luong, L. and Marian, R. "Genetic algorithm optimisation of an integrated aggregate production-distribution plan in supply chains", *International Journal of Production Research*, **50**(1), pp. 81-96 (2011).
8. Ahumada, O., Villalobos, J.R. and Mason, A.N. "Tactical planning of the production and distribution of fresh agricultural products under uncertainty", *Agricultural Systems*, **112**, pp. 17-26 (2012).
9. Amorim, P., Gunther, H.O. and Almada-Lobo, B. "Multi-objective integrated production and distribution planning of perishable products", *Int. J. Production Economics*, **138**, pp. 89-101 (2012).
10. Bashiri, M., Badri, H. and Talebi, J. "A new approach to tactical and strategic planning in production-distribution networks", *Applied Mathematical Modelling*, **36**(4), pp. 1703-1717 (2012).
11. Piewthongngam, K., Pathumnakul, S. and Homkhampad, S. "An interactive approach to optimize production-distribution planning for an integrated feed swin ecompany", *Int. J. Production Economics*, **142**(2), pp. 290-301 (2013).
12. Leung, J.Y.-T. and Chen, Z.-L. "Integrated production and distribution with fixed delivery departure dates", *Operations Research Letters*, **41**(3), pp. 290-293 (2013).
13. Chen, L.T. and Yeh, C.Y. "Optimal pricing and replenishment for deteriorating items in B2B electronic markets", in *Education and Management*, Springer, Berlin Heidelberg, **210** pp. 599-604 (2011).
14. Yu, Y., Wang, Z. and Liang, L. "A vendor managed inventory supply chain with deteriorating raw materials and products", *International Journal of Production Economics*, **136**(2), pp. 266-274 (2012).
15. Ramkumar, N., Subramanian, P., Narendran, T.T. and Ganesh, K. "Mixed integer linear programming model for multi-commodity multi-depot inventory routing problem", *OPSEARCH*, **49**(4), pp. 413-429 (2012).
16. Hariga, M., Gumus, M., Daglfous, A. and Goyal, S.K. "A vendor managed inventory model under contractual storage agreeemen", *Computers & Operations Research*, **40**(8), pp. 2138-2144 (2013).
17. Yu, Y., Hong, Z., Zhang, L.L., Liang, L. and Chu, C. "Optimal selection of retailers for a manufacturing vendor in a vendor managed inventory system", *European Journal of Operational Research*, **225**(2), pp. 273-284 (2013).
18. Almehdawe, E. and Mantin, B. "Vendor managed inventory with a capacitated manufacturer and multiple retailers: Retailer versus manufacturer leadership", *Int. J. Production Economics*, **128**(1), pp. 292-302 (2010).
19. Viswanathan, S. and Piplani, R. "Coordinating supply-chain inventories through common replenishment epochs", *European Journal of Operational Research*, **129**(2), pp. 277-286 (2001).
20. Jutler, H. "linear model with several objective functions", *Ekonomika matematiceckije Metody*, **3**, pp. 397-406 (1967).
21. Yokota, T., Gen, M. and Li, Y.X. "Genetic algorithm for non-linear mixed integer programming problems and its applications", *Computers & Industrial Engineering*, **30**(4), pp. 905-917 (1996).
22. Karimi-Nasab, M. and Aryanezhad, M.B. "A multi-objective production smoothing model with compressible operating times", *Applied Mathematical Modelling*, **35**(7), pp. 3596-3610 (2011).
23. Ramezanian, R., Rahmani, D. and Barzinpour, F. "An aggregate production planning model for two phase production systems: Solving with genetic algorithm and tabu search", *Expert Systems with Applications*, **39**(1), pp. 1256-1263 (2012).
24. Pasandideh, S.H.R., Niaki, S.T.A. and Yeganeh, J.A. "A parameter-tuned genetic algorithm for multi-product economic production quantity model with space constraint, discrete delivery orders and shortages", *Advances in Engineering Software*, **41**(2), pp. 306-314 (2010).