

Cash flow Optimization in Medicine Supply Chain: A Supply Risk Approach

Rahim Foukerdi*, Zenab Talavari**

Abstract

Despite the increasing importance of cash flow management in the financial supply chain, limited works have been conducted in this field. This research optimizes the flow of money in the medical supply chain from the viewpoint of a distribution company. In this context, the focal company receives the medical supplies from the upstream suppliers and sells them to the downstream retailers and makes payments to suppliers with earned money from retailers. The imbalance between the cash inflow and outflow causes the imposition of a penalty for late-payments and supply risk as a result of the poor reputation in the market. In this context, the question is which payment sequence will minimize the total monetary outflows and the risk of supply. To answer this question, a bi-objective 0-1 linear programming model was developed. Solving the model by genetic algorithm determined the best sequence of payments and minimized the cash outflow as well as the risk of violation of the due date for the invoices.

Keywords: Genetic Algorithm; Cash Flow; Medicine Supply Chain; Financial Supply Chain; Mathematical Model Building.

Received: Aug. 05, 2019; Accepted: Aug. 22, 2020.

* Assistant Professor, University of Qom.

Email: r.foukerdi@gmail.com

** Master, University of Qom.

بهینه‌سازی جریان وجوه نقد در زنجیره تأمین دارو: رویکرد ریسک تأمین

رحیم فوکردی*، زینب طلاوری**

چکیده

مدیریت جریان وجوه نقد از اهمیت روزافزونی در زنجیره‌های تأمین برخوردار است. در پژوهش حاضر این جریان در زنجیره تأمین دارو و از منظر یک شرکت پخش بهینه می‌شود. در این زنجیره، شرکت پخش داروهای دریافتی از تأمین‌کنندگان بالادست را به خرده‌فروشی‌های پایین‌دست می‌فروشد و با پول دریافتی از آن‌ها صورت‌حساب‌های تأمین‌کنندگان را تسویه می‌کند. ناهماهنگی بین جریان‌های ورودی و خروجی وجوه نقد، علاوه بر تحمیل جریمه دیرکرد، به سوء شهرت در بازار و در نتیجه عدم تأمین مطلوب اقلام دارویی توسط تأمین‌کنندگان منجر می‌شود. در این شرایط، این پرسش مطرح می‌شود که با چه توالی پرداختی می‌توان ضمن یافتن ارزان‌ترین روش تسویه صورت‌حساب‌ها، ریسک تأمین ناشی از سوء شهرت را به حداقل رساند. برای پاسخ به این پرسش، مدل برنامه‌ریزی خطی صفرویک دهدفه‌ای صورت‌بندی شد. حل مدل توسط الگوریتم ژنتیک ضمن تعیین بهترین توالی پرداخت صورت‌حساب‌ها، جریان مالی خروجی و ریسک ناشی از نقض موعد پرداخت صورت‌حساب‌ها را کمینه کرد.

کلیدواژه‌ها: الگوریتم ژنتیک؛ جریان وجوه نقد؛ زنجیره تأمین دارو؛ زنجیره تأمین مالی؛ مدل‌سازی ریاضی.

۱. مقدمه

حلقه‌های زنجیره تأمین از طریق جریان مواد، اطلاعات و پول به هم وصل می‌شوند. در این زنجیره، مواد اولیه و محصول نهایی جریان رو به پایین، پول جریان رو به بالا و اطلاعات جریانی دوسویه دارد [۱۹]. اصولاً جریان مالی مکمل جریان تولید است و نقشی کلیدی در زنجیره دارد [۲۸]؛ از این رو مدیریت جریان وجوه نقد^۱ اثری مستقیم بر بهبود عملکرد، افزایش سودآوری و تقویت جایگاه شرکت دارد [۲۶]. در پیشینه مالی، مدیریت جریان وجوه نقد به مدیریت جریان‌های مالی با هدف تضمین پاسخ به تعهدات مالی، کاهش ریسک‌ها و افزایش نتایج مالی برای شرکت اطلاق می‌شود [۲۷].

در زنجیره تأمین دارو، شرکت‌های پخش اقلام دارویی دریافتی از تأمین‌کنندگان بالادست را به خرده‌فروشی‌های پایین دست (عموماً داروخانه‌ها، درمانگاه‌ها و بیمارستان‌ها) می‌رسانند و با پول دریافتی از آن‌ها صورت‌حساب‌های صادره توسط تأمین‌کنندگان را تسویه می‌کنند. مشکل از آنجا شروع می‌شود که بیشتر خرده‌فروشی‌ها قادر به پرداخت به موقع وجوه اقلام خریداری شده نیستند و این در حالی است که اغلب تأمین‌کنندگان بالادست یا حاضر به فروش مدت‌دار محصولات خود به شرکت‌های پخش نیستند یا جرائمی را بابت تأخیر در تسویه صورت‌حساب‌ها به این شرکت‌ها تحمیل می‌کنند. به علاوه با وجود تأکید بر ایجاد اعتماد و روابط بلندمدت با تأمین‌کنندگان اقلام دارویی، تأخیر در تسویه به موقع صورت‌حساب‌ها اغلب موجب سلب اعتماد و آسیب به خوش‌نامی شرکت‌های پخش می‌شود که این موضوع در بلندمدت ریسک‌هایی را از بابت تأمین مطلوب دارو، به‌ویژه اقلام دارویی کلیدی‌تر، متوجه آن‌ها می‌کند [۲۹].

بررسی میدانی نشان می‌دهد که برای مواجهه با این مشکل، شرکت‌های پخش عموماً از دو راهبرد شامل ۱. تعریف شرایط پرداخت با تأمین‌کنندگان و ۲. اولویت‌بندی اقلام دارویی استفاده می‌کنند. در راهبرد نخست، شرکت پخش با توجه به ارزش جاری پول، وضع نقدینگی، توان رقابت و حفظ و توسعه سهم بازار می‌کوشد تا با تأمین‌کنندگان برای دستیابی به شرایط معقول و منصفانه پرداخت چانه‌زنی کند. در راهبرد دوم، شرکت پخش با توجه به دو عامل ریسک تأمین و میزان اثر بر سود شرکت، اقلام دارویی و به تبع آن تأمین‌کنندگان این اقلام را در چهار گروه «راهبردی»، «اهرمی»، «گلوگاهی» و «غیر کلیدی» طبقه‌بندی می‌کند و در قبال هر یک سیاست پرداخت متفاوتی را در پیش می‌گیرد [۲۵].

اصولاً اقلام راهبردی ضمن اثر قابل توجه بر سود، ریسک تأمین بالایی دارند. این اقلام توسط تعداد انگشت‌شماری شرکت معتبر خارجی تأمین می‌شوند و شرکت پخش برای گریز از ریسک تأمین این اقلام و دستیابی به سود قابل توجه، همه کوشش خود را برای حفظ روابط

1. Cash Flow Management

ماندگار با این تأمین‌کنندگان به کار می‌گیرد. در اینباره خرید نقدی اقدامی ارجح محسوب می‌شود. دسته دوم اقلام دارویی مندرج در فهرست دارویی شرکت‌های پخش به اقلام اهرمی اختصاص دارد. این اقلام به‌رغم ریسک تأمین پایین، سهم زیادی در سودآوری شرکت دارند. ریسک تأمین پایین به معنای وجود تأمین‌کنندگان متعدد است و شرکت به گزینه‌های زیادی برای تأمین این نوع اقلام دسترسی دارد؛ از این‌رو شرکت‌های پخش با عقد قراردادهای خرید غیرنقدی و درعین‌حال مدت‌دار با توانمندترین تأمین‌کنندگان اقلام اهرمی سعی در تضمین سودی مستمر و کم‌ریسک برای خود دارند.

علاوه بر اقلام راهبردی و اهرمی، دسته سومی از اقلام دارویی وجود دارند که به‌رغم سود اندک، ریسک تأمین بالایی دارند. این اقلام که با عنوان اقلام گلوگاهی شناخته می‌شوند، متأثر از سیاست‌های قیمت‌گذاری دولت هستند و عموماً مشتریان خاص خود را دارند. ناتوانی کشور در تولید اقلام گلوگاهی، نیاز مبرم بیماران، اندک بودن تعداد بیماران نیازمند به این داروها و قیمت بالای این اقلام موجب شده است تا دولت در قبال این اقلام سیاست‌های حمایتی سخت‌گیرانه‌ای را اتخاذ کند. قیمت‌گذاری دستوری اقلام دارویی گلوگاهی سود اندکی را متوجه شرکت‌های پخش می‌کند و این در حالی است که به‌واسطه دسترسی تعداد اندکی از تولیدکنندگان جهانی به دانش فنی تولید این نوع داروها، تأمین آن‌ها اغلب با ریسک بالایی همراه است. با آنکه شرکت‌های پخش می‌کوشند تا با در نظر گرفتن ذخیره‌های احتیاطی و احیاناً یافتن تولیدکنندگان جدید بخشی از این ریسک را کاهش دهند، عقد قراردادهای غیرنقدی که متضمن فروش حجم مشخصی دارو طی بازه زمانی معین از سوی تأمین‌کننده باشد، راهبردی مرسوم به حساب می‌آید.

سرانجام، اقلام دارویی غیرکلیدی چهارمین گروه تشکیل‌دهنده فهرست دارویی شرکت‌های پخش هستند. با آنکه این اقلام عرضه‌کنندگان بسیاری در بازار دارند و با ریسک تأمین اندکی روبه‌رو هستند، سود چندانی متوجه شرکت‌های پخش نمی‌کنند. قاعدتاً تولیدکنندگان برای فروش این نوع اقلام چاره‌ای جز فروش مدت‌دار با کارمزد پایین ندارند؛ در نتیجه نگرانی چندانی بابت تأخیر بیش‌ازحد در بازپرداخت صورت‌حساب‌های ارسالی تأمین‌کنندگان متوجه شرکت‌های پخش نمی‌شود. به این ترتیب مدیر شرکت پخش مایل است در مواجهه با صورت‌حساب‌های دریافتی، توالی پرداخت‌ها را به‌گونه‌ای تعیین کند که ضمن کمینه‌کردن جریان وجوه نقد خروجی شرکت، با کم‌ترین تخطی از شرایط پرداخت صورت‌حساب‌ها بر حفظ اعتبار و خوش‌نامی خود نزد تأمین‌کنندگان بیافزاید و از این طریق ریسک تأمین خود را کاهش دهد.

هرچند طی سال‌های اخیر، پژوهش‌های فراوانی با هدف بهینه‌سازی جریان مواد در زنجیره‌های تأمین صورت گرفته است، کوشش اندکی برای مدیریت جریان‌های نقدی در زنجیره‌های تأمین انجام شده است [۳۳، ۲۱]. پژوهش حاضر با مدل‌سازی ریاضی جریان وجوه

نقد در زنجیره تأمین دارو می‌کوشد تا ضمن توجه به ریسک تأمین اقلام دارویی، جریان‌های پولی خروجی بابت تسویه صورت‌حساب‌های دریافتی یک شرکت پخش به‌عنوان تابعی از حجم و نوع کالای خریداری‌شده، زمان پرداخت، سیاست‌های تسویه و نرخ بهره بانکی را کمینه کند. در ادامه، سازمان‌دهی مقاله به این شرح است: پس از مرور گسترده پیشینه مدیریت جریان وجوه نقد و شناسایی شکاف پژوهشی موجود، به روش‌شناسی پژوهش اشاره می‌شود. در این بخش، ضمن بیان تفصیلی مفروضات و مبانی صورت‌بندی مدل ریاضی مسئله پژوهش و اثبات ماهیت چندجمله‌ای غیرقطعی^۱ (به‌اختصار، NP-Complete) آن، اشاره‌ای اجمالی به روش حل مدل می‌شود. در ادامه، نتایج و یافته‌های حاصل از حل مدل ارائه خواهد شد و با بیان محدودیت‌ها و ارائه پیشنهادهایی برای پژوهش‌های آتی، مقاله به پایان می‌رسد.

۲. مبانی نظری و پیشینه پژوهش

به زعم گوپتا و دوتا^۲ (۲۰۱۱) چند تفاوت اساسی بین جریان روبه‌پایین مواد و جریان روبه‌بالای پول وجود دارد [۱۹]. در جریان روبه‌پایین، نگهداشت کالا و مواد موجب افزایش هزینه‌های نگهداری می‌شود؛ درحالی‌که در جریان روبه‌بالا، معطل‌نگه‌داشتن پول به نفع سازمان است. به‌علاوه حجم کالا و موادی که از طریق جریان روبه‌پایین به شرکای پایین دست زنجیره تحویل داده می‌شود به میزان سفارش ارسال شده توسط آن‌ها بستگی دارد و تا زمانی که تغییری در حجم سفارش از سوی سفارش‌دهنده صورت نگیرد، حجم سفارش بدون تغییر باقی می‌ماند؛ اما در جریان روبه‌بالای پول، وجوه پرداختی به شریک بالادست معمولاً متأثر از ضوابط پرداخت است و می‌تواند مشمول جریمه یا تخفیف شود.

تفاوت ماهوی جریان‌های کالا و پول باعث شده است تا از اصطلاح «زنجیره تأمین مالی»^۳ برای متمایزسازی جریان پول از دیگر جریان‌های زنجیره استفاده شود. زنجیره تأمین مالی شامل فرایندها و تراکنش‌هایی است که به‌طور مستقیم بر جریان مالی و ساختار سرمایه اثر می‌گذارند. امروزه این مفهوم کاربردی گسترده یافته است و افزایش تقاضا برای کاهش ریسک، ارتقای کارایی و رشد مستمر، حیطة فعالیت مدیریت زنجیره تأمین مالی را به سمت بهینه‌سازی عملکرد سطوح سرمایه و کاراترکردن فرایند دریافت صورت‌حساب و حذف هزینه‌های اضافی مرتبط با پرداخت‌ها سوق داده است [۱۴]. اصولاً شرکت‌ها برای تأمین هزینه‌ها و پرداخت بدهی‌ها در موعد مقرر به وجوه نقد نیاز دارند. در این شرایط، ناهماهنگی بین جریان‌های ورودی و خروجی وجوه نقد، لزوم پیش‌بینی دقیق زمان و میزان ورود نقدینگی و هزینه‌بربودن ایجاد توازن در

1. Non-Deterministic Polynomial
2. Gupta & Dutta
3. Financial Supply Chain

نقدینگی یا تأمین کسری نقدینگی، مدیریت اثربخش جریان وجوه نقد را اجتناب‌ناپذیر کرده است [۳۵]. در مجموع، زنجیره تأمین مالی دارای پیشینه گسترده‌ای نیست. اساساً تمرکز بیشتر بر حرکت کالا و خدمات در زنجیره تأمین و چشم‌پوشی از جریان پول و فعالیت‌های مرتبط با آن موجب کم‌توجهی پژوهشگران به فرایندهای مالی مانند صورت‌حساب‌ها، پرداخت‌ها و تراکنش‌های بانکی شده است [۵]. از منظر وظایف ماهوی مدیران مالی، پژوهش‌های انجام‌شده پیرامون مسئله پژوهش به دو دسته تقسیم می‌شود. درحالی‌که در دسته نخست، پژوهشگران بر طراحی سازوکارهای جذب و سرمایه‌گذاری منابع در بازارهای مالی تأکید دارند، پژوهش‌های دسته دوم بر موازنه جریان‌های ورودی و خروجی وجوه متمرکز هستند. برای متمایزسازی پژوهش حاضر از دیگر پژوهش‌ها، در ادامه پیشینه با توجه به تعاریف، ویژگی‌های عمومی، هدف‌ها و پارامترهای منتخب در این دو گروه به شرح زیر طبقه‌بندی شده است:

تأمین مالی و سرمایه‌گذاری در دارایی‌ها. در مدیریت مالی، برنامه‌ریزی تاکتیکی جریان وجوه نقد اقدامی کلیدی برای کمینه‌کردن هزینه‌های مالی ناشی از به‌کارگیری منابع جذب‌شده از عامل سوم (مانند بانک‌ها) و پیشینه‌کردن عایدی حاصل از سرمایه‌گذاری این منابع محسوب می‌شود [۱۶]. بامول^۱ (۱۹۵۲) از نخستین افرادی بود که سعی در مدل‌سازی این فرایند داشت. وی با هدف حفظ تعادل نقدی با کمترین هزینه، شش فرض ۱. ثابت‌بودن نرخ جریان وجوه نقد در هر دوره، ۲. نامحدودبودن افق برنامه‌ریزی، ۳. عدم‌مواجهه با کمبود نقدینگی، ۴. تعلق هزینه نگهداری به دارایی‌های نقد، ۵. یک‌باره‌بودن دریافت‌ها و ۶. تدریجی‌بودن پرداخت‌ها را در مدل خود لحاظ کرد. این مدل مشخص کرد که در چه زمانی و در چه سطحی از مانده خالص نقد، چه میزان سرمایه‌گذاری شود [۳]. میلر و اور^۲ (۱۹۶۶) با فرض ثابت‌بودن نرخ ورود وجوه نقد، مدلی را برای کمینه‌کردن هزینه معاملات ارائه دادند. این مدل با تصادفی‌دانستن جریان پول خروجی، حدود بالا و پایینی را برای این جریان در نظر می‌گرفت. در مدل پیشنهادی، تعداد معاملات هر دوره متغیری تصادفی بود [۳۰]. این مدل بعدها توسط پژوهشگران دیگر به نقد کشیده شد. برای نمونه، بادل^۳ و همکاران (۲۰۰۵) عنوان داشتند که خروجی پول نقد قابل‌کنترل و غیرتصادفی است و می‌توان به کمک مدلی قطعی جریان وجوه نقد را بهینه کرد [۲].

گرابرت و ادوین^۴ (۱۹۷۰) از مدل‌سازی پویا برای تعیین سطح بهینه جریان وجوه نقد بهره بردند [۱۸]. این مدل بر اساس مدل بامول (۱۹۵۲) پایه‌ریزی شده بود و سعی در کمینه‌سازی ارزش جاری هزینه‌های آتی موردانتظار داشت [۳]. گروملی و مید^۵ (۲۰۰۷)، از مدلی صفرویک برای

1. Baumol
2. Miller & Orr
3. Badell
4. Grubert & Edwin
5. Gormley & Meade

کمیته‌سازی هزینه‌های معامله بهره بردند که بر اساس پیش‌بینی گردش وجوه نقد عمل می‌کرد. حل مدل نشان داد که تمرکز نقدینگی موجب کاهش استقراض و افزایش بازده دارایی‌ها می‌شود [۱۷]. الخولی^۱ (۲۰۱۴) از مدل برنامه‌ریزی خطی چندهدفه فازی برای بهینه‌سازی نقدینگی با سه سه هدف متضاد ۱. حداکثرکردن پول نقد در پایان دوره، ۲. حداقل کردن هزینه پول نقد در پایان دوره و ۳. حداقل کردن تراز نقدینگی^۲ ابتدای دوره استفاده کرد [۱۱]. موسوی حیدر و جابر^۳ (۲۰۱۳) از مدلی خطی برای بهینه‌سازی توازن جریان‌های نقدی (مقدار و زمان پرداخت به تأمین‌کنندگان) و تأمین مالی (حداکثر سطح نقدینگی و مقدار استقراض بانکی) بهره بردند [۳۱]. این مدل هم‌زمان جریان وجوه نقد و تصمیم‌های تأمین مالی را بهینه می‌کرد.

اخیراً توجه پژوهشگران حوزه مدیریت تأمین و سرمایه‌گذاری به مدیریت ریسک‌های مرتبط با فرایندهای تأمین مالی و سرمایه‌گذاری در دارایی‌ها جلب شده است. برای مثال، کرامری^۴ و همکاران (۲۰۱۷)، با تأکید بر لزوم کمیته‌کردن ریسک به‌عنوان یکی از وظایف ماهوی مدیریت جریان وجود نقد، مدل شبیه‌سازی دوهدفه‌ای را برای حداکثرکردن عملکرد در بازارهای بین‌المللی مالی و حداقل کردن اثر منفی ریسک‌های موجود در این بازارها (مانند ریسک ناشی از برآورده‌نشدن تعهدات توسط مشتریان، ریسک ناشی از برآورده‌نشدن تعهدات توسط بانک‌ها و ریسک ناشی از نوسانات نرخ ارز) ضمن حفظ توانگری مالی شرکت (دراختیارداشتن وجوه نقد کافی برای پاسخ به تعهدات) در یک بازه زمانی معین ارائه دادند [۲۷]. الجزار^۵ و همکاران (۲۰۱۶) با در نظر گرفتن این واقعیت که شرکت‌ها برای کاهش مخارج سرمایه^۶ و هماهنگی بیشتر در طول زنجیره تأمین از سازوکار تأخیرهای مجاز در پرداخت بهره می‌گیرند، ۹ سناریوی مختلف برای تأخیرهای مجاز در یک زنجیره سه‌سطحی (تأمین‌کننده - تولیدکننده - خرده‌فروش) را شبیه‌سازی کردند. این مدل ضمن تعیین بهترین سناریو برای تأخیرهای مجاز پیشنهادی از سوی تأمین‌کننده به تولیدکننده و از سوی تولیدکننده به خرده‌فروش، موعد پرداخت‌ها را تعیین می‌کرد [۱]. سالاس‌مولینا^۷ و همکاران (۲۰۱۹)، برای مواجهه با ناطمینانی موجود در مدیریت هم‌زمان چند حساب بانکی، از مدل برنامه‌ریزی آرمانی تصادفی برای تولید سیاست‌های مالی پایدار بهره بردند. این مدل در پی بهینه‌سازی هم‌زمان سه آرمان هزینه انتقال وجوه میان حساب‌های بانکی، ریسک نگهداری وجوه در حساب‌ها و ایجاد توازن پایدار بین وجوه نقد دریافتی از مشتریان و ارسالی به تأمین‌کنندگان، کارمندان و سایر بستانکاران شرکت بود [۴۱].

1. El-kholy
2. Cash Balance
3. Moussawi-Haidar & Jaber
4. Krumrey
5. Aljazzar
6. Capital Expenditures
7. Salas-Molina

ریجتو^۱ و همکاران (۲۰۱۶) از برنامه‌ریزی خطی عدد صحیح مختلط برای پشتیبانی تصمیم‌های مدیران مالی در شرکت‌های تولیدکننده نوشت‌افزار استفاده کردند. پژوهشگران با مدل‌سازی استقراض بانکی و نااطمینانی موجود در عایدی‌های حاصل از سرمایه‌گذاری در دارایی‌های با فرجه‌های زمانی^۲ مختلف، امکان بده‌بستان بین ریسک‌ها و عایدی‌ها را در طول افق زمانی معین فراهم کردند [۳۶]. سرانجام، ریجتو و همکاران (۲۰۱۶) با در نظر گرفتن عدم‌اطمینان ناشی از نوسانات نرخ ارز، فرجه زمانی لازم برای ماندن در فرصت‌های سرمایه‌گذاری مختلف و عایدی حاصل از سرمایه‌گذاری در این فرصت‌ها، دو مدل برنامه‌ریزی تصادفی را با هدف بیشینه‌کردن منابع مالی در دسترس در انتهای افق برنامه‌ریزی ارائه دادند [۴۳].

توازن جریان وجوه نقد ورودی و خروجی. یکی دیگر از وظایف مدیران مالی ایجاد توازن بین وجوه نقد ورودی و خروجی شرکت در تعامل با دیگر فعالان زنجیره تأمین است. این توازن در طول زمان و با توجه به عواملی چون اثرات فصلی، پرداخت‌های ویژه و غیره برقرار می‌شود [۶]. به‌طور مشخص، شرکت‌ها بسته به واکنش سایر اعضای زنجیره تأمین، علاقه‌مند به دانستن این موضوع هستند که چه میزان پول را چه زمانی پرداخت کنند [۳۲]. پژوهش‌های این گروه عموماً با محوریت پاسخ به یکی از این دو سؤال پایه‌ریزی شده‌اند. برای نمونه، جهانگیری و سیسلجا^۳ (۲۰۱۴)، با مدل‌سازی جریان‌های ورودی و خروجی وجوه نقد سعی در بیشینه‌کردن سود شرکت از طریق تعیین بهترین توالی پرداخت داشتند [۲۰]. حل مدل به‌ازای تأخیرهای زمانی مختلف در جریان‌های ورودی وجوه نقد نشان داد که بهترین زمان پرداخت تعهدات تابعی از نسبت میانگین موزون هزینه سرمایه به جریمه تحمیلی ناشی از دیرکرد در پرداخت است؛ از این‌رو شرکت‌ها در بعضی مواقع نگهداشت پول را به پرداخت جریمه دیرکرد ترجیح می‌دهند. با تأکید بر نقش مؤثر چرخه نقد-به-نقد^۴ بر عملکرد مالی و بازده دارایی‌ها [۲۲]، فریس و هاچیسون^۵ (۲۰۰۲)، شیوه محاسبه این متغیر را با استفاده از عوامل اثرگذار بر آن بررسی کردند [۱۳]. آن‌ها این چرخه را پل ارتباطی فعالیت‌های خرید از مرحله تأمین تا مراحل تولید، فروش و مصرف دانستند و نشان دادند که مدیریت بهینه حساب‌های دریافتی، حساب‌های پرداختی و موجودی مهم‌ترین عوامل مؤثر بر کوتاه شدن چرخه نقد-به-نقد در زنجیره‌های تأمین هستند. گوپتا و دوتا (۲۰۱۱) با هدف کمینه‌سازی جریان وجوه نقد خروجی، مدل برنامه‌ریزی خطی صفرویکی را صورت‌بندی کردند که مبلغ صورت‌حساب‌های دریافتی، نرخ تخفیف ناشی از تسویه

1. Righetto
2. Grace Priods
3. Jahangiri & Cecelja
4. Cash-to-Cash (C2C)
5. Farris & Hutchison

زودتر از موعد، زمان‌های پرداخت مشمول تخفیف، موعد پرداخت صورت‌حساب‌ها، نرخ جریمه تأخیر، زمان صدور صورت‌حساب توسط تأمین‌کننده، سود روزانه حاصل از سپرده‌گذاری وجوه در بانک، مبالغ دریافتی از خریداران پایین‌دست و موجودی نقد ابتدای دوره، پارامترهای آن و پرداخت یا عدم‌پرداخت هر صورت‌حساب در زمان t متغیر تصمیم آن بود [۱۹]. به‌طور مشابه، ویو^۱ و همکاران (۲۰۱۳)، مدل ریاضی پویایی را برای بهینه‌سازی جریان وجوه نقد خروجی یک تولیدکننده در زنجیره تأمین سه‌سطحی (تأمین‌کننده، تولیدکننده، توزیع‌کننده) ارائه دادند. حل این مدل بهترین توالی پرداخت صورت‌حساب‌ها را ارائه می‌داد [۴۳]. پنگ و ژو^۲ (۲۰۱۹) با استفاده از نظریه بازی‌ها مسئله تعیین «میزان پرداخت‌ها» را در یک زنجیره دوسطحی با تقاضای احتمالی و نرخ‌های تنزیل متفاوت برای طرفین مدل کردند. حل مدل نشان داد که شرکت‌های دارای نرخ تنزیل پایین‌تر با هدف سرعت‌بخشیدن به حجم مبادلات نقدی خود در مواجهه با شرکت‌های دارای نرخ تنزیل بالاتر درصد تعدیل دوره‌های زمانی پرداخت هستند و اگر شرکت‌های دارای نرخ تنزیل بالاتر با تعدیل قیمت‌ها درصد انتقال تمام سود ناشی از پایین‌بودن نرخ تنزیل به شرکت‌های دارای نرخ‌های پایین‌تر برآیند، سود کل زنجیره پیشینه خواهد شد [۳۲].

شکاف پژوهشی. بیشتر پژوهش‌های متمرکز بر سیاست‌های تأمین مالی و سرمایه‌گذاری در دارایی‌های مالی در پی کمینه‌کردن هزینه اتخاذ این سیاست‌ها و اخیراً کمینه‌کردن هزینه‌ها و ریسک‌های مرتبط با این سیاست‌ها بوده‌اند و کمتر بر زمان‌بندی پرداخت‌ها به تأمین‌کنندگان با توجه به وجوه دریافتی از مشتریان همت تمرکز کرده‌اند. یادآور می‌شود ریسک‌های مدنظر در این پژوهش‌ها عموماً سیستماتیک هستند و در نوسانات و اختلالات موجود در بازارهای مالی، مانند نوسانات نرخ ارز، ریشه دارند؛ از این‌رو رویکرد مواجهه با این نوع مسائل عمدتاً از جنس مدل‌سازی با مقادیر تصادفی است. از سوی دیگر، آن دسته پژوهش‌های متمرکز بر تعیین زمان‌بندی پرداخت‌ها صرفاً در پی کمینه‌کردن جریان‌های خروجی وجوه نقد بوده‌اند و دست‌کم بر اساس دانش حاصل از مرور پیشینه، مدل‌سازی و حل مسائل چندهدفه‌ای که درصد کمینه کردن هم‌زمان جریان وجوه نقد خروجی و ریسک‌های مرتبط با این عملیات باشد به چشم نمی‌خورد. در این پژوهش‌ها، پیش‌بینی‌کردن شرایط تسویه صورت‌حساب‌های دریافتی در قراردادهای باعث شده است تا در بیشتر مواقع جریان‌های ورودی و خروجی وجوه نقد غیرتصادفی فرض شوند. با توجه به این توضیحات، جدول ۱، جایگاه پژوهش حاضر در پیشینه پژوهش را نمایان می‌کند.

1. Wu

2. Peng & Zhou

۳. روش‌شناسی پژوهش

مورد مطالعه پژوهش حاضر یک شرکت پخش دارو است. این شرکت در قبال خرید اقلام دارویی از تأمین‌کنندگان بالادست، صورت‌حساب‌هایی را از آن‌ها دریافت می‌کند که باید در چارچوب زمانی معین به تسویه آن‌ها مبادرت ورزد. هم‌زمان، شرکت با فروش اقلام دارویی به بیمارستان‌ها، درمانگاه‌ها و داروخانه‌ها وجوه لازم برای تسویه صورت‌حساب‌های دریافتی از تأمین‌کنندگان بالادست را تأمین می‌کند. این شرکت برای تسویه صورت‌حساب‌ها از دو سیاست تعریف شرایط تسویه و درجه‌بندی تأمین‌کنندگان بهره می‌گیرد. شرایط تسویه عموماً با توجه به ارزش زمانی پول و با محوریت «تخفیف به دلیل تسویه پیش‌از موعد» (به‌عنوان درصدی از مبلغ صورت‌حساب) و «جریمه به دلیل تأخیر در تسویه به‌موقع» (به‌عنوان درصدی از مبلغ صورت‌حساب) مشخص می‌شود. این در حالی است که در راهبرد دوم، تسویه صورت‌حساب‌ها با توجه به دو عامل «ریسک تأمین» و «اثر قلم دارویی بر سود شرکت» اولویت‌دهی می‌شود.

اگرچه تلاش شرکت همواره بر اجتناب از تأخیر در تسویه صورت‌حساب‌ها است، نبود توازن بین جریان‌های ورودی و خروجی وجوه نقد تأخیر در تسویه برخی صورت‌حساب‌ها را گریزناپذیر می‌کند. در این شرایط، مدیریت ترجیح می‌دهد با توجه به اهمیت اقلام دارویی و ریسک‌های مترتب بر تأمین آن‌ها، تا حد امکان این تأخیر را مشمول صورت‌حساب‌هایی کند که به اقلام کم‌اهمیت‌تر تعلق دارند. در عین حال شرکت مایل است با توجه به جرائم دیرکرد و تخفیفات ناشی از تسویه پیش‌از موعد، میزان وجوه نقد خروجی را کمینه کند. این موضوع از آن نظر اهمیت دارد که شرکت می‌تواند با سپرده‌گذاری وجوه بلااستفاده در بانک، سود کسب کند. قاعدتاً این سود به‌عنوان بخشی از جریان ورودی به شرکت بازمی‌گردد؛ بنابراین مسئله اصلی پیش روی مدیریت، تعیین توالی تسویه صورت‌حساب‌های دریافتی با هدف کمینه‌کردن جریان‌های خروجی وجوه نقد و ریسک تأمین ناشی از تأخیر در تسویه به‌موقع صورت‌حساب‌ها است.

جدول ۱. جایگاه پژوهش در پیشینه

منبع	روش شناسی	هدف: تأکید بر					روش حل	سطح تحلیل	رویکرد برنامه‌ریزی
		هزینه	ریسک	عایدی	مقدار پرداخت	زمان پرداخت			
[۱۷]	برنامه‌ریزی خطی صفرویک	*					بهینه‌سازی دقیق	شرکت	تصادفی
[۱۱]	برنامه‌ریزی خطی چندهدفه	*					بهینه‌سازی دقیق	شرکت	تصادفی
[۳۱]	برنامه‌ریزی خطی	*			*	*	بهینه‌سازی دقیق	شرکت	تصادفی
[۲۷]	برنامه‌ریزی دوهدفه	*	*				شبیه‌سازی	شرکت	تصادفی
[۱]	برنامه‌ریزی خطی	*				*	شبیه‌سازی	زنجیره تأمین دوسطحی	تصادفی
[۴۱]	برنامه‌ریزی آرمانی	*	*				بهینه‌سازی دقیق	شرکت	تصادفی
[۳۶]	برنامه‌ریزی عدد صحیح مختلط	*	*	*			بهینه‌سازی دقیق	شرکت	تصادفی
[۳۷]	برنامه‌ریزی خطی			*			بهینه‌سازی دقیق	شرکت	تصادفی
[۲۰]	برنامه‌ریزی خطی			*		*	بهینه‌سازی دقیق	شرکت	ایستا
[۱۹]	برنامه‌ریزی خطی					*	الگوریتم ابتکاری	زنجیره تأمین سه‌سطحی	ایستا - پویا
[۴۳]	برنامه‌ریزی خطی					*	-	زنجیره تأمین سه‌سطحی	پویا
[۳۲]	نظریه بازی‌ها				*		بهینه‌سازی دقیق	زنجیره تأمین دوسطحی	احتمالی
این پژوهش	برنامه‌ریزی خطی دوهدفه صفرویک	*	*	*	*	*	الگوریتم ژنتیک	زنجیره تأمین سه‌سطحی	ایستا

فرضیه‌های مدل پژوهش. با هدف کمیته‌سازی هم‌زمان جریان‌های خروجی وجوه و ریسک تأمین ناشی از تأخیر در تسویه به‌موقع صورت‌حساب‌ها، مدل ریاضی دوهدفه با متغیرهای تصمیم صفرویک برای تعیین بهترین توالی پرداخت صورت‌حساب‌ها صورت‌بندی شد. فرضیه‌های مدل به شرح زیر است:

- جریان وجوه در زنجیره‌ای سه‌سطحی (تأمین‌کنندگان اقلام دارویی، شرکت‌های پخش دارویی، بیمارستان‌ها و داروخانه‌ها) و از منظر شرکت پخش مدل می‌شود؛
- به‌ازای هر محموله دارویی ارسال شده به شرکت یک صورت‌حساب صادر می‌شود؛
- شرکت پخش مبلغ هر صورت‌حساب را یکجا تسویه می‌کند؛
- در افق برنامه‌ریزی، شرکت پخش همه صورت‌حساب‌های دریافتی را تسویه می‌کند؛
- به‌ازای هر روز دیرکرد در تسویه هر صورت‌حساب، درصدی از مبلغ صورت‌حساب به‌عنوان جریمه به شرکت تحمیل می‌شود؛ همچنین در صورت تسویه زودهنگام هر صورت‌حساب، درصدی از مبلغ صورت‌حساب به‌عنوان تخفیف به شرکت تعلق می‌گیرد؛
- در افق برنامه‌ریزی، دریافت‌های آتی پول از خرده‌فروشی‌ها مشخص و قطعی است؛
- مبلغ، موعد پرداخت و شرایط پرداخت هر صورت‌حساب (موعدی که پرداخت تا قبل از آن مشمول تخفیف خواهد شد، موعدی که پرداخت پس از آن مشمول جریمه خواهد شد، درصد تخفیف، و درصد جریمه روزانه) قطعی و مشخص است؛
- نرخ روزانه سود بانکی ثابت، قطعی و مشخص است.

پارامترها و محدودیت‌های مدل پژوهش. برای فهم پارامترهای دخیل و محدودیت‌های حاکم بر مدل، مصاحبه‌هایی با مدیران شرکت ترتیب داده شد. جدول ۲، پارامترها و متغیرهای تصمیم مدل را نشان می‌دهد.

جدول ۲. اندیس‌ها، پارامترها و متغیرهای مدل پژوهش

اندیس‌ها	نماد
شماره صورت‌حساب دریافتی در افق زمانی معین	K
افق زمانی برنامه‌ریزی وجوه نقد	T
پارامترها	نماد
مبلغ مندرج در صورت‌حساب k ام $(\forall k \in K)$	L_k
درصد تخفیف صورت‌حساب k ام $(\forall k \in K)$	u_k
زمانی که پرداخت صورت‌حساب k ام در آن یا قبل از آن مشمول تخفیف u_k می‌شود $(\forall k \in K)$	b_k
موعد پرداخت صورت‌حساب k ام $(\forall k \in K)$	d_k
درصد جریمه روزانه صورت‌حساب k اگر در یا قبل از موعد پرداخت d_k پرداخت نشود $(\forall k \in K)$	v_k

نماد	اندیس‌ها
s_k	تاریخ صدور صورت حساب k ام $(\forall k \in K)$
r	نرخ سود بانکی روزانه $(r \leq v_k)$
q_t	مجموع مبالغ دریافتی روزانه از کلیه شرکای پایین دست در زمان t
δ	میزان پول در دسترس در ابتدای افق برنامه‌ریزی $(t=0)$
A_k	مبلغ پرداختی بابت صورت حساب k ام $(\forall k \in K)$
$A_k(t)$	مبلغ پرداخت شده برای صورت حساب k ام در زمان t $(\forall k \in K, \forall t \in T)$
PV_k	ارزش فعلی مبلغ پرداخت شده برای صورت حساب k ام
Z	مجموع جریان نقدی خروجی برای همه صورت حساب‌های مجموعه K
ord_k	درجه تأکید مدیریت بر تسویه به موقع صورت حساب k در موعد مقرر
نماد	متغیرهای تصمیم
x_{kt}	با پرداخت صورت حساب k در زمان t مقدار 1 و در غیر این صورت مقدار صفر اختیار می‌کند.
f_k	زمان پرداخت صورت حساب k ام $(k \in K)$
$diff_{t,d_k}$	تعداد روزهایی که صورت حساب k پس از موعد پرداخت خود تسویه می‌شود $(k \in K)$

به دلیل محرمانه بودن اطلاعات شرکت (مشمتمل بر مبلغ صورت حساب‌های دریافتی از تأمین کنندگان، جزئیات شرایط پرداخت، حجم جریان‌های ورودی به شرکت و غیره) و عدم تمایل مدیریت به ارائه تفصیلی آن‌ها، به دامنه پیشینه و کمینه پارامترهای مدل و برخی اطلاعات لازم برای تعیین افق برنامه‌ریزی بسنده شد. این اطلاعات در جدول ۳، منعکس شده‌اند. هنگام صورت‌بندی مدل، با در اختیار داشتن حدود بالا و پایین پارامترهای مدل و به کمک تابع $RANDBETWEEN$ نرم‌افزار اکسل، مقادیر پارامترها به صورت تصادفی تولید شد.

به دلیل وابستگی حجم وجوه نقد ورودی به مبلغ خریدهای صورت گرفته از تأمین کنندگان بالادست، برای برآورد حجم روزانه وجوه ورودی، ۱. ابتدا بزرگ‌ترین و کوچک‌ترین صورت حساب‌های دریافتی شناسایی و میانگین آن دو حساب شد، ۲. مقدار حاصل در تعداد صورت حساب‌های دریافتی از تأمین کنندگان ضرب شد، ۳. با لحاظ کردن ۲۰ درصد سود برای شرکت و افزودن آن به مبلغ حاصل از گام ۲، کل حجم نقدینگی ورودی حاصل از داروهای فروخته شده به بیمارستان‌ها و داروخانه‌ها به دست آمد، ۴. با توجه به انتخاب افق برنامه‌ریزی دوساله برای بهینه‌سازی جریان وجوه، در نرم‌افزار اکسل $730 (730 = 2 \times 365)$ عدد تصادفی به گونه‌ای تولید شد که مجموع آن‌ها برابر با مقدار حاصل از گام ۳ شود و ۵. پس از تأیید واقع‌بینانه بودن مبالغ محاسبه شده از سوی مدیران شرکت، این مقادیر به عنوان پارامترهای مدل ریاضی پژوهش به کار رفت.

جدول ۳. دامنه تغییر پارامترهای مدل ریاضی پژوهش

حد بالا	حد پایین	معیار
۸۰۰	۴۰	مبلغ صورت حساب ارسالی از سوی تأمین کنندگان (برحسب میلیون ریال)
ثابت	۰/۰۰۱۳	نرخ سود بانکی در افق برنامه‌ریزی (روزانه)
۱۸۰	۱	روز صدور صورت حساب از جانب تأمین کنندگان
۷۳۰	۱	افق زمانی تعیین شده برای تسویه صورت حساب‌ها (برحسب روز = دو سال)
۰/۷	۰/۵	درصد جریمه دیرکرد در افق برنامه‌ریزی (برحسب روز)
۰/۴	۰/۲	درصد تخفیف

صورت‌بندی مدل پژوهش. مدل ریاضی پژوهش حاضر در واقع بسط مدل پیشنهادی گوپتا و دوتا (۲۰۱۱) است [۱۹]. مدل مزبور، ضمن توجه به شرایط پرداخت صورت حساب‌های دریافتی از تأمین کنندگان بالادست و کارمزد وجوه سپرده‌گذاری شده در بانک، سعی در کمینه‌کردن وجوه نقد لازم برای تسویه صورت حساب‌های ارسالی از سوی تأمین کنندگان در یک دوره زمانی معین را دارد؛ البته این مدل برخلاف مدل پیشنهادی پژوهش حاضر، تمهیدی برای کمینه‌کردن ریسک تأمین در نظر نگرفته است؛ درحالی که هدف مدل ریاضی پژوهش حاضر کمینه‌کردن هم‌زمان وجوه نقد خروجی و ریسک تأمین ناشی از تأخیر در تسویه به موقع صورت حساب‌های دریافت شده از تأمین کنندگان است؛ از این رو طبق رابطه ۱، تابع هدف کمینه‌ساز مسئله از دو هدف Z_1 و Z_2 تشکیل شده است.

$$\text{Min } Z_{\text{total}} = Z_1 + Z_2 \quad (1)$$

اگر $A_k(t)$ مبلغ پرداختی برای صورت حساب k ام در روز t ام باشد، بسته به زمان پرداخت صورت حساب، $A_k(t)$ یکی از مقادیر زیر را اختیار می‌کند:

(الف) صورت حساب k در یا قبل از زمان b_k پرداخت شده است و مشمول تخفیف می‌شود:

$$A_k(t) = L_k(1 - u_k) \quad (2)$$

(ب) صورت حساب k پس از زمان b_k و در یا قبل از موعد d_k پرداخت می‌شود:

$$A_k(t) = L_k \quad (3)$$

(ج) صورت حساب k بعد از موعد d_k پرداخت شده است و به صورت روزانه مشمول جریمه v_k می‌شود:

$$A_k(t) = L_k(1 + v_k)^{(t-d_k)} \quad (4)$$

در این صورت، مبلغ پرداختی برای صورت حساب k در زمان t از رابطه ۵، حاصل می‌شود:

$$A_k(t) = \begin{cases} L_k(1-u_k) & \text{اگر } s_k \leq t \leq b_k \\ L_k & \text{اگر } b_k < t \leq d_k \\ L_k(1+v_k)^{(t-d_k)} & \text{اگر } d_k < t \end{cases} \quad (5)$$

رابطه ۶ ارزش فعلی جریان خروجی ناشی از پرداخت صورت حساب k ام را نشان می‌دهد.

$$PV_k = A_k(t) / (1+r)^t \quad (6)$$

با توجه به روابط ۱ تا ۶ مقدار z_1 در رابطه ۱ از رابطه ۷، حاصل می‌شود.

$$z_1 = \sum_{\forall k \in K} \left[\sum_{t=s_k}^{b_k} \frac{L_k(1-u_k)}{(1+r)^t} x_{kt} + \sum_{t=b_k+1}^{d_k} \frac{L_k}{(1+r)^t} x_{kt} + \sum_{t=d_k+1}^T \frac{L_k(1+v_k)^{(t-d_k)}}{(1+r)^t} x_{kt} \right] \quad (7)$$

$$x_{kt} = 0 - 1, \forall k \in K, \forall t \in T$$

نبود توازن بین جریان‌های ورودی و خروجی وجوه نقد موجب اختلال در تسویه به موقع صورت حساب‌ها می‌شود؛ بنابراین با استفاده از تابع z_1 اندازه این تخطی با توجه به درجه کلیدی بودن صورت حساب‌ها به حداقل رسانده می‌شود. همان‌طور پیش‌تر اشاره شد، مدیریت شرکت برای کاهش ریسک تأمین ناشی از تأخیر در تسویه صورت حساب اقلام دارویی کلیدی‌تر، صورت حساب‌ها را به چهار نوع راهبردی، اهرمی، گلوگاهی و غیرکلیدی تقسیم کرده است. با فرض اینکه $f_k \geq 0$ زمان پرداخت صورت حساب k ام باشد. در این صورت:

$$f_k = \sum_{t=1}^T t \cdot x_{kt} \quad k \in K \quad (8)$$

طبق رابطه ۱۲، تنها به‌ازای یکی از t ها مقدار ۱ اختیار می‌کند؛ بنابراین با ضرب t در متغیر صفرویک x_{kt} ، تاریخ پرداخت صورت حساب k ام مشخص می‌شود. اکنون با فرض اینکه متغیر پیوسته $diff_{t,d_k} \geq 0$ تعداد روزهایی را نشان دهد که صورت حساب k پس از موعد پرداخت خود تسویه می‌شود؛ در این صورت محدودیت رابطه ۹، به شرح زیر تعریف می‌شود:

$$f_k - d_k \leq diff_{t,d_k} \quad \forall k \in K \quad (9)$$

همان‌طور مشاهده می‌شود، در صورت مثبت‌شدن مقدار سمت چپ نامعادله ۹، ماهیت کمینه‌ساز تابع هدف z_p باعث می‌شود تا $diff_{t,d_k} \geq 0$ مقدار $f_k - d_k$ را اختیار کند. این حالت هنگامی رخ می‌دهد که زمان پرداخت صورت‌حساب k (یعنی f_k) پس از موعد پرداخت این صورت‌حساب (یعنی d_k) باشد. از سوی دیگر، در صورت صفر یا منفی‌شدن مقدار سمت چپ نامعادله رابطه ۹، متغیر $diff_{t,d_k} \geq 0$ مقدار صفر را اختیار می‌کند. این حالت هنگامی رخ می‌دهد که زمان پرداخت صورت‌حساب k (یعنی f_k) هم‌زمان یا پیش از موعد پرداخت این صورت‌حساب (یعنی d_k) باشد؛ بنابراین می‌توان تابع هدف z_p را به شرح رابطه ۱۰، تعریف کرد:

$$z_p = \sum_{k \in K} ord_k \times diff_{t,d_k} \quad (10)$$

در رابطه ۱۰، ord_k درجه تأکید مدیریت بر تسویه به‌موقع صورت‌حساب k در موعد مقرر را نشان می‌دهد. طبق نظر مدیران شرکت، این پارامتر برای صورت‌حساب‌های راهبردی = ۴، اهرمی = ۳، گلوگاهی = ۲، و غیرکلیدی = ۱ است.

با توجه به نامتجانس بودن مقادیر z_1 و z_p ، به کمک مقادیر اتوپیا^۱ (z_i^* , $i = 1, 2$) و ندیر^۲ (z_i^{Nadir} , $i = 1, 2$)، رابطه ۱ طبق رابطه ۱۱، نرمال می‌شود. بهره‌گیری از نقاط اتوپیا و ندیر یکی از رویکردهای متداول نرمال‌سازی در بهینه‌سازی‌های تعاملی است [۷].

$$Min Z_{total}^{normalized} = \frac{z_1 - z_1^*}{z_1^{Nadir} - z_1^*} + \frac{z_p - z_p^*}{z_p^{Nadir} - z_p^*} \quad (11)$$

در این رابطه، z_1^* جواب بهینه منفرد تابع هدف نخست و z_p^* جواب بهینه منفرد تابع هدف دوم، z_1^{Nadir} مقدار تابع هدف نخست در صورت بهینه‌سازی منفرد تابع هدف دوم و z_p^{Nadir} مقدار تابع هدف دوم در صورت بهینه‌سازی منفرد تابع هدف نخست است [۲۴].
برای صورت‌بندی محدودیت‌های مدل از روابط زیر استفاده می‌شود. پیش از هر چیز، واضح است که در طول افق برنامه‌ریزی هر صورت‌حساب باید تنها یک‌بار پرداخت شود؛ بنابراین:

$$\sum_{t=s_k}^T x_{kt} = 1, k \in K \quad (12)$$

1. Utopia
2. Nadir

همچنین هیچ صورت‌حسابی نمی‌تواند قبل از صدور پرداخت شود؛ در نتیجه:

$$x_{kt} = 1, k \in K \text{ و } t < s_k \quad (13)$$

پی‌بردن به توان شرکت برای پرداخت صورت‌حساب‌ها مستلزم محاسبه میزان پول نقد در دسترس شرکت در هر دوره زمانی است. موجودی نقد شرکت در یک دوره زمانی معین برابر با مجموع پول دریافتی از داروخانه‌ها و بیمارستان‌ها به‌علاوه سود بانکی حاصل از سپرده‌گذاری و جوجه بلااستفاده منهای مجموع پول پرداخت‌شده برای صورت‌حساب‌ها تا آن دوره زمانی است. با فرض اینکه در هر دوره زمانی تراکنش‌های مالی (پرداخت صورت‌حساب‌ها و ورود جوجه نقد) هم‌زمان انجام می‌شوند، میزان پول در دسترس از روابط ۱۴ و ۱۵، حاصل خواهد شد.

$$\text{for } t = 1, \delta + q_1 - \sum_{\forall k \in K} x_{k1} A_k(1) \geq 0 \quad (14)$$

$$\text{for } t = 2, \left[\delta + q_1 - \sum_{\forall k \in K} x_{k1} A_k(1) \right] (1+r) + q_2 - \sum_{\forall k \in K} x_{k2} A_k(2) \geq 0 \quad (15)$$

بدین ترتیب برای هر t مفروض خواهیم داشت:

$$\delta(1+r)^{t-1} + \sum_{t'=1}^t \left[q_{t'}(1+r)^{t-t'} - \sum_{k \in K} x_{kt'} A_k(t')(1+r)^{t-t'} \right] \geq 0 \quad (16)$$

$$\forall t = 1, \dots, T$$

می‌توان با هدف افزایش سرعت حل مسئله، محدودیت‌های اضافه‌ای را برای «کاهش اندازه فضای موجه مسئله» تعریف کرد. این محدودیت‌ها به‌عنوان سیاست‌هایی^۱ برای کوچک کردن فضای موجه مسئله توسط گوپتا و دوتا (۲۰۱۱) پیشنهاد شده‌اند [۱۹].

سیاست (۱). اگر $t < b_k$ باشد، پرداخت صورت‌حساب k در زمان t معقول نیست.

اثبات. اگر صورت‌حساب k در زمان $t < b_k$ پرداخت شود، پول پرداختی برابر است با:

$$A_k(t) = L_k(1 - u_k) \quad (17)$$

اگر این صورت‌حساب در زمان $t = b_k$ پرداخت شود، پول پرداختی برابر خواهد بود با:

$$A_k(t) = L_k(1 - u_k) \quad (18)$$

1. Lemma

بدین ترتیب با پرداخت صورت‌حساب k در زمان $t < b_k$ ، شرکت خود را از سود بانکی بازه زمانی t تا b_k محروم می‌کند؛ در نتیجه سیاست ۱ و به تبع آن محدودیت زیر برقرار است:

$$x_{kt} = 0, \forall k \in K \text{ و } t < b_k \quad (19)$$

سیاست (۲). اگر $b_k < t < d_k$ باشد، پرداخت صورت‌حساب k در زمان t معقول نیست. اثبات. اگر صورت‌حساب k در زمان $b_k < t < d_k$ پرداخت شود، پول پرداختی برابر است با:

$$A_k(t) = L_k \quad (20)$$

بدین ترتیب با پرداخت صورت‌حساب در زمان $t < d_k$ ، شرکت خود را از سود بانکی بازه t تا d_k محروم می‌کند؛ در نتیجه سیاست ۲ و به تبع آن محدودیت زیر برقرار است:

$$x_{kt} = 0, \forall k \in K \text{ و } b_k < t < d_k \quad (21)$$

سیاست (۳). اگر پول موجود در زمان $t = b_k$ برای پرداخت صورت‌حساب k کافی نباشد، صورت‌حساب k در زمان $t = b_k$ پرداخت نمی‌شود.

این سیاست بسیار روشن است و نیازی به اثبات ندارد؛ اما می‌توان بر اساس آن تعدادی محدودیت معتبر را به شرح زیر صورت‌بندی کرد. طبق رابطه ۱۶، اگر از ابتدای افق زمانی تا لحظه t هیچ صورت‌حسابی پرداخت نشود، رابطه زیر برقرار خواهد بود:

$$A_k(t') = 0 \quad (22)$$

در این حالت، مقدار وجه نقد در دسترس شرکت برابر است با:

$$\delta(1+r)^{t-1} + \sum_{t'=1}^t q_{t'}(1+r)^{(t-t')} \quad (23)$$

مقدار حاصل از این معادله حد بالای موجودی پول در پایان هر دوره زمانی t را نشان می‌دهد؛ بنابراین اگر صورت‌حسابی در زمان t پرداخت شود، باید رابطه ۲۴، برقرار باشد:

$$\delta(1+r)^{t-1} + \sum_{t'=1}^t q_{t'}(1+r)^{(t-t')} > A_k(t) \quad (24)$$

از طرفی کمترین مقدار $A_k(t)$ برابر $L_k(1-u_k)$ است؛ بنابراین صورت‌حساب k قابل‌پرداخت نیست اگر:

$$\delta(1+r)^{t-1} + \sum_{t'=1}^t q_{t'}(1+r)^{t-t'} < L_k(1-u_k) \quad (25)$$

بنابراین مجموعه محدودیت‌های زیر برقرار خواهند بود:

$$x_{kt} = 0 \text{ if } \delta(1+r)^{t-1} + \sum_{t'=1}^t q_{t'}(1+r)^{t-t'} < L_k(1-u_k) \quad (26)$$

$$\forall k \in K, \forall t \in T$$

سیاست (۴). اگر موجودی پول در زمان $t = d_k$ برای پرداخت صورت‌حساب k کافی نباشد، نمی‌توان صورت‌حساب k را در زمان $t = d_k$ پرداخت کرد.

این سیاست نیز کاملاً روشن است و نیازی به اثبات ندارد؛ البته با توجه به این سیاست و در نظر گرفتن سیاست ۳، می‌توان مجموعه محدودیت‌های زیر را به مدل افزود:

$$x_{kt} = 0 \text{ if } \delta(1+r)^{t-1} + \sum_{t'=1}^t q_{t'}(1+r)^{t-t'} < L_k \quad (27)$$

$$\forall k \in K, \forall t \in T, b_k < t < d_k$$

رویکرد حل مسئله. با توجه به روابط ۷، ۱۲ و ۱۶، مدل برنامه‌ریزی خطی صفرویک زمان‌بندی پرداخت صورت‌حساب‌ها یک NP-Complete است. فرض کنید این مدل با نماد P نمایش داده شود.

قضیه: مسئله P یک NP-Complete است.

اثبات: تانگشویوا و پرابو^۱ (۲۰۱۳) نشان دادند که مدل خطی رابطه ۲۸، یک NP-Complete است [۴۲].

$$\text{Min} \sum_{i \in I} \sum_{j \in J} C_{ij} y_{ij} \quad (28)$$

$$\text{st} : \sum_{j \in J} r_{ij} y_{ij} \leq e_i, \quad \forall i \in I$$

$$\sum_{i \in I} y_{ij} = 1, \quad \forall j \in J$$

$$y_{ij} = 0-1$$

می‌توان تابع هدف رابطه ۷ را با جایگزین کردن i به جای t و j به جای k به تابع هدف

عمومی رابطه ۲۸، نظیر کرد؛ همچنین می‌توان روابط ۱۲ و ۱۶ را به ترتیب متناظر با محدودیت‌های اول و دوم رابطه ۲۸ دانست؛ بنابراین مدل P یک NP-Complete است. بارزترین مشخصه یک NP-Complete نمایی بودن زمان حل آن در ازای افزایش تعداد متغیرهای مسئله است. این موضوع باعث می‌شود تا در حل یک NP-Complete معمولاً به جواب‌های نزدیک به بهینه بسنده شود [۱۵]. برای حل یک NP-Complete از روش‌های ابتکاری یا فراابتکاری استفاده می‌شود. در پژوهش حاضر از الگوریتم فراابتکاری ژنتیک برای حل مدل استفاده شده است. امروزه این الگوریتم کاربرد گسترده‌ای در حوزه‌های مختلف تصمیم‌گیری مانند زمان‌بندی تولید در زنجیره تأمین، زمان‌بندی جریان‌های کارگاهی، مدیریت موجودی، متنوع‌سازی سبد سهام و غیره دارد [۳۹، ۱۲، ۳۴، ۲۳]. برای آشنایی بیشتر با این الگوریتم، به پژوهش یانگ^۱ (۲۰۱۴) رجوع شود [۴۴]. در ساختار الگوریتم پژوهش حاضر از عملگرهای مختلفی استفاده می‌شود که کارایی آن‌ها در پژوهش‌های مختلف ثابت شده است. این ساختار به شرح زیر است:

کروموزوم. دنباله‌ای از بیت‌ها یا ژن‌ها است که در واقع شکل گذشته یک مجموعه جواب موجه است. در این پژوهش، متغیر تصمیم مدل برای دستیابی به زمان‌های بهینه پرداخت صورت‌حساب‌ها تعریف شده است؛ بنابراین در صورت وجود K صورت‌حساب، به تعیین K زمان بهینه نیاز است. بدین ترتیب هر کروموزوم حاوی K ژن است. در این پژوهش از روش باینری برای کدگذاری ژن‌های هر کروموزوم استفاده شده است و هر ژن یک جواب بالقوه برای متغیر تصمیم مسئله محسوب می‌شود.

تابع هدف و تابع برازندگی. از تابع هدف برای شیوه ایفای نقش کروموزوم‌ها در محدوده مسئله استفاده می‌شود. در این پژوهش، تابع برازندگی درجه شایستگی کروموزوم‌ها را بر اساس رتبه آن‌ها تعیین می‌کند. این تابع مقادیر شایستگی را از کوچک به بزرگ مرتب می‌کند و به هر کدام از آن‌ها عددی مانند n نسبت می‌دهد. n شماره رتبه هر مقدار در جمعیت جدید است. احتمال انتخاب هر کروموزوم از رابطه ۲۹، محاسبه می‌شود. در این رابطه، $f_i = \frac{1}{\sqrt{n}}$ و m تعداد اعضای جمعیت است.

$$p = \frac{f_i}{\sum_{i=1}^m f_i} \quad (29)$$

اندازه جمعیت: به تعداد کروموزوم‌ها گفته می‌شود. در این پژوهش اندازه جمعیت در آزمایش‌های مختلف بررسی می‌شود و برای یافتن جواب بهتر، جمعیت از نسلی به نسلی دیگر تولیدمثل

1. Yang

می‌کند.

عملگر انتخاب چرخ رولت. یکی از مناسب‌ترین انتخاب‌های تصادفی است که بر اساس ایده انتخاب احتمالی بنا شده است. در این روش، احتمال انتخاب هر کروموزوم بر اساس برازندگی آن محاسبه می‌شود. اگر f_k مقدار برازندگی کروموزوم k باشد، احتمال بقای کروموزوم از رابطه ۳۰، حاصل می‌شود:

$$p_k = \frac{f_k}{\sum_{i=1}^m f_i} \quad (30)$$

سپس کروموزوم‌ها بر اساس p_k مرتب می‌شوند و q_k که مقدار تجمعی p_k است از رابطه ۳۱، به دست می‌آید:

$$q_k = \sum_{i=1}^k p_i \quad (31)$$

در چرخ رولت، اعضا بر اساس درجه تطابق انتخاب می‌شوند. در این پژوهش چرخ رولتی شبیه‌سازی می‌شود که احتمال بازتولید هر کروموزوم را تعیین می‌کند. هر کروموزوم بسته به میزان تطابق، تعدادی از بخش‌های چرخ رولت را به خود اختصاص می‌دهد؛ سپس در هر مرحله انتخاب یک عضو برگزیده می‌شود و این رویه تا جایی تکرار می‌شود که به اندازه کافی، جفت برای تشکیل نسل بعد انتخاب شود.

ترکیب پراکنده^۱. در این روش برای تولید فرزندان با استفاده از نسل والد، ابتدا به ترتیب کروموزوم‌های والد اول و دوم برای اعمال عملگر ترکیب انتخاب می‌شوند؛ سپس به تعداد ژن‌های کروموزوم عدد تصادفی تولید می‌شود. اگر اعداد تصادفی تولیدشده کمتر از ۰/۵ باشند، از مقادیر ژن کروموزوم اول و در غیر این صورت از مقادیر ژن کروموزوم دوم برای تولید کروموزوم‌های فرزند استفاده می‌شود.

جهش گوسین^۲. جهش یک عدد تصادفی از تابع توزیع گوسی با میانگین صفر است که به هر ورودی بردار والد اضافه می‌شود. طبق تابع گوسی، انحراف استاندارد این توزیع توسط پارامترهای مقیاس^۳ و جمع‌شوندگی^۴ تنظیم می‌شود. پارامتر مقیاس انحراف استاندارد را در نسل اول تعیین می‌کند. در این پژوهش با تغییرات متوالی متغیرها، پارامترهای مقیاس و جمع‌شوندگی برابر ۱ در نظر گرفته می‌شوند.

1. Scattered
2. Gaussian
3. Scale
4. Shrink

نحوه اداره کردن محدودیت‌ها. در این پژوهش از رویکرد جریمه‌محور لاگرانژ تقویت‌شده^۱ برای بازداشتن الگوریتم از تولید جواب‌هایی خارج از محدوده‌های مجاز استفاده می‌شود. این رویکرد علاوه بر داشتن ویژگی‌های همگرایی، کمترین تحریف را در تابع هدف مدل اعمال می‌کند [۱۰]. بدین منظور از تابع AUGLGA^۲ در نرم‌افزار متلب استفاده می‌شود. اجرای این تابع مستلزم تعریف دو پارامتر کنترلی InitialPenalty و PenaltyFactor در کد الگوریتم ژنتیک است. مقادیر پیش‌فرض متلب برای این دو پارامتر، به ترتیب ۱۰ و ۱۰۰ است.

شرط توقف. در این پژوهش، شرط توقف الگوریتم دستیابی به بیشترین درجه برازش نسل‌ها تعریف شده است [۴۲].

۴. تحلیل داده‌ها و یافته‌های پژوهش

برای درک بهتر خروجی‌های مدل برنامه‌ریزی خطی دوهدفه با متغیرهای صفرویک، این مدل برای ۲۰ صورت‌حساب توسط حل‌کننده سیپلکس^۳ ۱۲ در نرم‌افزار گمز^۴ و با اعمال شرط توقف ۰/۰۵ درصد انحراف تا جواب بهینه اجرا شد. جدول ۴، مشخصات این صورت‌حساب‌ها و توالی تسویه آن‌ها در افقی ۷۳۰ روزه را نشان می‌دهد. مطابق این جدول، دستیابی به مقدار بهینه تعاملی $Z^* = ۰/۰۳۱$ منوط به تحمیل جریان خروجی به میزان $Z_1 = ۷,۸۴۳,۲۹۱,۵۴۸$ ریال است. این مقدار حدود ۲/۶۳ درصد بیش از مقدار بهینه منفرد Z_1^* است. درضمن از کل جریان خروجی شرکت، حدود ۱۶/۲۱ درصد به جرائم دیرکرد و ۸۳/۷۹ درصد به قیمت اقلام دارویی خریداری‌شده مربوط بوده است.

جدول ۵، موارد نقض موعد پرداخت صورت‌حساب‌ها و ریسک تأمین ناشی از این موضوع را به تفکیک هر صورت‌حساب نشان می‌دهد. مطابق این جدول، دستیابی به مقدار بهینه تعاملی $Z^* = ۰/۰۳۱$ منوط به تحمل ریسک تأمینی معادل $Z_r = ۳۱۴۰$ است. با توجه به این جدول، عدم‌توازن جریان‌های مالی در مواعدهای پرداخت موجب نقض در پرداخت به موقع ۱۲ صورت‌حساب و پرداخت پیش از موعد یک صورت‌حساب (صورت‌حساب شماره ۱۷) شده است. لازم به ذکر است، مقادیر ستون آخر جدول ۵، طبق رابطه ۱۰ و از ضرب مقادیر ستون سوم و ششم حاصل شده است.

-
1. Augmented Lagrangian (AL)
 2. Augmented Lagrangian Genetic Algorithm (AUGLGA)
 3. CPLEX12
 4. GAMS

جدول ۴. جریان خروجی تحمیل شده توسط هر صورت حساب (نتایج حل مدل در نرم افزار گمنز)

شماره صورت حساب	مبلغ (ریال)	تاریخ صدور	تاریخ تسهول تخفیف	تاریخ مشمول جریمه	درصد پاداش	درصد جریمه (روزانه)	روز تسویه	ارزش جاری صورت حساب	ارزش جاری - جریمه + پاداش
۱	۳۸۶۳۵۹۵۹۶	۶	۴۵	۱۲۱	-۰/۱۹	۳/۳۷	۱۲۱	۳۳۸۹۱۵۶۸۸	-۳۶۶۳۷۳۰۲
۲	۸۶۳۰۶۰۶۴	۴۰	۷۹	۱۵۴	-۰/۱۹	۲/۵۹	۴۵۲	۴۷۲۵۸۰۵۹۹	-۳۶۶۳۷۳۰۲
۳	۱۸۹۶۸۳۰۱۶	۱۹	۵۴	۱۳۴	-۰/۱۹	۳/۰۶	۲۶۳	۱۳۳۶۱۰۱۸۸	-۳۶۶۳۷۳۰۲
۴	۳۳۳۸۱۹۶۶۴	۷۹	۱۱۹	۱۸۰	-۰/۲۲	۴/۶۶	۱۸۰	۲۳۳۳۴۱۰۶۵۵	-۳۶۶۳۷۳۰۲
۵	۷۰۴۱۹۵۹۶۹	۱۱۲	۱۴۹	۱۸۰	-۰/۲۲	۳/۲۰	۱۸۰	۵۵۴۰۲۸۸۲۸	-۳۶۶۳۷۳۰۲
۶	۷۸۰۵۹۲۳۷۸	۳۷	۷۴	۱۴۳	-۰/۱۹	۲/۶۷	۱۴۴	۶۴۴۳۱۰۷۲۷	-۱۰۲۰۲۶۸۱۲
۷	۱۸۵۰۹۳۱۶۰	۵۰	۱۰۰	۱۸۰	-۰/۱۸	۲/۶۰	۱۸۰	۱۴۶۴۰۹۳۶۷	-۶۶۲۳۷۳۲۵
۸	۱۸۲۳۳۷۴۹۰	۱۰	۴۹	۱۲۳	-۰/۲۲	۲/۹۱	۳۲۸	۱۱۷۷۷۵۳۱۸	-۶۶۲۳۷۳۲۵
۹	۲۳۷۶۵۲۳۰۵	۸۴	۱۲۰	۱۸۸	-۰/۱۷	۲/۸۴	۱۸۸	۱۸۴۸۳۵۷۳۳	-۶۶۲۳۷۳۲۵
۱۰	۳۳۹۷۰۸۱۱۴۶	۱۱۹	۱۵۷	۱۸۰	-۰/۲۰	۲/۷۲	۳۰۰	۲۸۸۱۱۸۸۳۷	-۷۶۴۵۷۱۲۲
۱۱	۲۹۲۷۳۵۴۱۴	۹۰	۱۲۷	۱۹۷	-۰/۱۹	۳/۱۲	۳۹۸	۱۷۲۳۴۵۶۷۷	-۷۸۹۲۱۸۳۰
۱۲	۳۳۸۶۶۲۶۸۸	۷۹	۱۲۰	۱۸۰	-۰/۱۸	۳/۴۹	۳۳۰	۲۸۶۳۸۸۲۱۳	-۸۰۲۸۵۹۴۲
۱۳	۶۸۵۱۱۸۵۲۱	۵۰	۷۹	۱۷۹	-۰/۲۰	۲/۸۵	۴۴۵	۳۷۸۶۶۵۶۸۵	-۲۶۴۹۸۱۲۶۷
۱۴	۳۰۵۵۲۰۷۹۱	۵۲	۸۸	۱۶۷	-۰/۲۲	۲/۸۵	۲۷۹	۲۱۰۶۶۴۳۴۵	-۵۸۶۵۳۸۹۳
۱۵	۷۹۸۷۷۷۳۰	۹۱	۱۳۱	۱۸۰	-۰/۲۲	۲/۲۵	۱۸۰	۶۲۸۴۴۰۹۳	-۶۶۲۳۷۳۲۵
۱۶	۳۳۳۷۵۰۸۹۱	۲	۳۹	۱۱۶	-۰/۲۲	۲/۰۵	۱۱۶	۲۹۴۵۲۱۰۶۶۸	-۶۶۲۳۷۳۲۵
۱۷	۴۴۱۹۷۷۷۸	۱۳۶	۱۷۲	۱۸۰	-۰/۲۳	۲/۵۸	۱۷۲	۲۵۱۳۵۸۴۳۳	-۶۶۲۳۷۳۲۵
۱۸	۶۵۷۷۸۴۳۹۲	۵۵	۹۰	۱۵۷	-۰/۲۰	۲/۶۴	۲۵۱	۴۷۰۷۹۹۹۶۵	-۹۵۳۳۷۹۵۸
۱۹	۷۵۰۱۳۳۹۰۱	۸۰	۱۱۵	۱۸۰	-۰/۲۱	۲/۳۱	۳۷۹	۴۵۲۷۳۷۶۶۶	-۳۳۷۶۷۶۱۶۱
۲۰	۶۳۸۸۰۰۵۳۴	۴۳	۸۱	۱۵۹	-۰/۲۰	۳/۹۱	۲۱۳	۴۸۰۹۵۸۷۰۷	-۵۴۶۹۳۸۳۳
جمع	۷۸۳۳۳۹۱۵۴۸							۵۶۳۳۶۹۷۳۹۲	-۱۰۰۸۷۶۹۰۳۹۳

ارزش جاری	۳۷۸۹۱۵۵۸۱
خروجی	۸۳۸۳۱۰۹۰۰
	۱۷۰۲۹۹۶۹۷
	۲۳۳۳۴۱۶۵۵
	۵۵۴۰۲۸۸۲۸
	۶۴۵۵۱۲۰۰۸
	۱۴۶۴۰۹۴۶۷
	۱۸۴۰۱۳۵۴۳
	۱۸۴۸۳۵۱۳۳
	۲۴۴۵۷۵۸۵۹
	۲۵۱۰۶۷۵۰۷
	۳۶۶۶۷۴۱۵۵
	۶۴۴۶۴۶۹۵۲
	۲۶۹۳۱۸۰۱۳۹
	۶۲۸۴۴۰۹۳
	۲۹۴۵۲۱۰۹۶۸
	۳۵۱۱۴۵۰۴۳۳
	۵۶۶۲۳۷۸۱۳۳
	۶۹۰۴۳۳۸۱۷
	۵۳۵۶۵۳۵۴۰
	۶۰۸۱۰۳۷۷۹۸۵

جدول ۵. ریسک تأمین تحمیل شده توسط هر صورت حساب (نتایج حل مدل در نرم افزار گمز)

شماره صورت حساب	نوع صورت حساب	رتبه صورت حساب	تاریخ مشمول جریمه	روز تسویه	ریسک ناشی از نقض در موعد پرداخت	تعداد روزهای نقض در موعد پرداخت
۱	غیر کلیدی	۱	۱۲۱	۱۲۱	۰	۰
۲	گلوگاهی	۲	۱۵۴	۴۵۲	۲۹۸	۲۹۸
۳	گلوگاهی	۲	۱۳۴	۲۶۳	۲۵۸	۱۲۹
۴	غیر کلیدی	۱	۱۸۰	۱۸۰	۰	۰
۵	گلوگاهی	۲	۱۸۰	۱۸۰	۰	۰
۶	غیر کلیدی	۱	۱۴۳	۱۴۴	۱	۱
۷	غیر کلیدی	۱	۱۸۰	۱۸۰	۰	۰
۸	غیر کلیدی	۱	۱۲۲	۳۲۸	۲۰۶	۲۰۶
۹	غیر کلیدی	۱	۱۸۸	۱۸۸	۰	۰
۱۰	غیر کلیدی	۱	۱۸۰	۳۰۰	۱۲۰	۱۲۰
۱۱	غیر کلیدی	۱	۱۹۷	۳۹۸	۲۰۱	۲۰۱
۱۲	اهرمی	۳	۱۸۰	۳۲۰	۱۴۰	۱۴۰
۱۳	اهرمی	۳	۱۷۹	۴۴۵	۷۹۸	۲۶۶
۱۴	غیر کلیدی	۱	۱۶۷	۲۷۹	۱۱۲	۱۱۲
۱۵	غیر کلیدی	۱	۱۸۰	۱۸۰	۰	۰
۱۶	گلوگاهی	۲	۱۱۶	۱۱۶	۰	۰
۱۷	گلوگاهی	۲	۱۸۰	۱۷۲	۰	۰
۱۸	اهرمی	۱	۱۵۷	۲۵۱	۹۴	۹۴
۱۹	اهرمی	۱	۱۸۰	۳۷۹	۱۹۹	۱۹۹
۲۰	گلوگاهی	۲	۱۵۹	۲۱۳	۱۰۸	۵۴
۲۱	گلوگاهی	۲	۱۸۰	۱۸۰	۰	۰
۲۲	گلوگاهی	۲	۱۸۰	۱۸۰	۰	۰
۲۳	غیر کلیدی	۱	۱۵۲	۱۵۲	۰	۰
۲۴	غیر کلیدی	۱	۱۱۷	۱۱۷	۰	۰
۲۵	غیر کلیدی	۱	۱۷۵	۲۱۸	۴۳	۴۳
جمع			۳۱۴۰			

به دلیل ماهیت NP-Complete مدل پژوهش و ناکارایی الگوریتم دقیق در حل آن برای تعداد بیشتری صورت حساب، الگوریتم ژنتیک با توجه به پارامترها و محدودیت‌های مدل در نرم افزار متلب کدنویسی شد. جدول ۶، پارامترهای تنظیم این الگوریتم را نشان می‌دهد.

جدول ۶. پارامترهای تنظیم الگوریتم ژنتیک

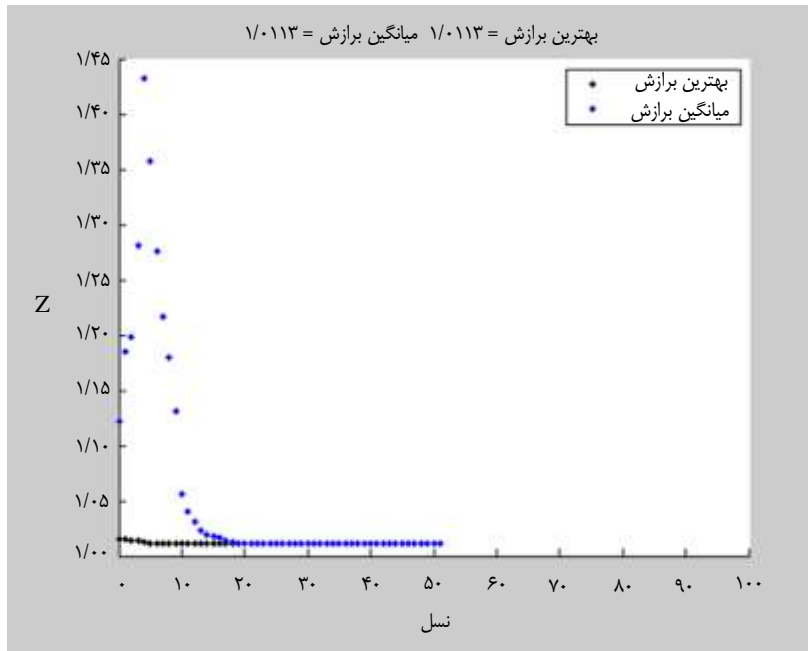
پارامتر تنظیم	مقدار / شرح
Population	Type: double vector , Size: 20 , Initial Range: [0;1]
Fitness scaling	Rank
Selection Function	Roulette
Reproduction	Elite Count: 2
Mutation Function	Gaussian
Crossover Function	Scattered
Migration	Direction: forward, fraction: 0.2 , Interval: 20
Algorithm setting	Initial Penalty: 10, Penalty Factor: 100
Stopping Criteria	Generations Data , Time Limit: Infinity

برای بررسی کارایی الگوریتم، مدل به‌ازای ۱۰۰۰ صورت‌حساب توسط رایانه‌ای با مشخصات زیر اجرا شد.

- Operating System: Windows 10 Enterprise
- Processor: Intel (R) Core (TM) i5-4200M CPU @ 1/60GHZ 2/30 GHZ
- Memory (RAM): 6.00 GB
- System type: 64-bit Operating System, x64-based processor

پس از گذشت ۳۶/۷۳ دقیقه، رایانه موفق به حل مسئله شد. شکل ۱، روند همگرایی برترین برآزش و میانگین برآزش نسل‌ها را برای تابع هدف مسئله نشان می‌دهد. با تحقق همگرایی، الگوریتم مقدار نزدیک به بهینه تعاملی $Z^* = ۱/۰۱۱۳$ را گزارش کرد. تحقق این Z^* منوط به تحمیل جریان خروجی $Z_1 = ۱۸۴،۴۹۱،۷۳۱،۸۵۸$ و تحمل ریسک $Z_2 = ۶۴،۱۹۶$ است که به ترتیب ۴۷/۸۲ و ۱۲/۵۴ درصد بیش از مقادیر بهینه منفرد Z_1^* و Z_2^* هستند. درضمن از کل جریان خروجی، حدود ۱۴/۳۱ درصد به جرائم دیرکرد و الباقی به اقلام دارویی خریداری شده مربوط بوده است.

تسویه کلیه صورت‌حساب‌های دریافتی، قرارگیری زمان‌های پرداخت تعیین شده توسط الگوریتم در محدوده افق زمانی مسئله و رعایت توازن جریان‌های ورودی و خروجی طی دوره نشان از عملکرد مؤثر رویکرد جریمه‌محور لاگرانژ تقویت شده داشت (به دلیل تعداد بالای صورت‌حساب‌ها، از انعکاس توالی پرداخت‌ها و سایر اطلاعات تفصیلی صرف‌نظر شده است).



شکل ۱. همگرایی برترین برآزش Z با میانگین برآزش نسل‌ها

۵. نتیجه‌گیری و پیشنهادها

در بسیاری مسائل، مدیران با حجم بالایی از اطلاعات کمی روبه‌رو هستند. در این شرایط، استفاده از روش‌های علم مدیریت مبنایی قابل‌اتکا را برای مواجهه با این مسائل پیش روی آن‌ها قرار می‌دهد. در این پژوهش فرض بر این بود که تأخیر در تسویه صورت‌حساب‌های دریافتی از تأمین‌کنندگان، علاوه بر تحمیل جرائم دیرکرد به شرکت پخش، موجب ناراضی‌تای تأمین‌کنندگان، سوءشهرت شرکت پخش و در نتیجه بروز ریسک‌هایی برای تأمین مطلوب اقلام دارویی برای آن می‌شود؛ بنابراین برای پاسخ به این پرسش که چگونه با توجه به ارزش زمانی پول، جرائم دیرکرد، پاداش تسویه پیش‌ازمعد و درجه کلیدی‌بودن تأمین‌کنندگان هم‌زمان به کمینه‌کردن جریان‌های نقدی خروجی و ریسک تأمین شرکت مبادرت ورزید، مدل ریاضی دوهدفه‌ای با متغیرهای صفرویک صورت‌بندی شد. حل مدل توسط الگوریتم ژنتیک مشخص کرد که در یک افق زمانی دوساله (۷۲۰ روزه) ۱۰۰۰ صورت‌حساب دریافتی با چه ترتیبی تسویه شوند تا هم‌زمان جریان‌های خروجی وجوه نقد و ریسک تأمین ناشی از سوءشهرت کمینه شود.

به‌رغم تأکید پژوهشگران حوزه مدیریت وجوه نقد بر کمینه‌سازی ریسک‌های غیرسیستماتیک بازارهای مالی، این پژوهش با واردکردن ریسک سیستماتیک سوءشهرت به مسئله تعیین توالی پرداخت صورت‌حساب‌ها به توسعه پیشینه پژوهش کمک کرد. این رویکرد با مدل‌سازی یکی از ریسک‌های متداول در زنجیره‌های تأمین، به تقویت جایگاه مدیران مالی در

ارتقای توان رقابت‌پذیری شرکت‌ها در زنجیره تأمین کمک می‌کند. رویکرد ارائه‌شده در این پژوهش می‌تواند برای حل مسائل واقعی مشابه در صنایع مختلف به کار گرفته شود و درهای جدیدی را برای مطالعات بیشتر در حوزه زنجیره تأمین مالی به روی پژوهشگران باز کند.

به‌رغم کارآمدی مدل پژوهش، محدودیت‌هایی پیش روی آن وجود دارد که می‌تواند زمینه‌ساز فرصت‌هایی برای پژوهش‌های آتی باشد. نخست اینکه در این پژوهش، مسئله توالی پرداخت صورت‌حساب‌ها در حالتی ایستا تحلیل شد. به بیان واضح‌تر، هنگام تعیین توالی پرداخت‌ها، فرض بر معلوم‌بودن تعداد صورت‌حساب‌های پرداختی، مبلغ این صورت‌حساب‌ها و میزان پول دریافتی از خرده‌فروشی‌ها بود؛ این در حالی است که جریان وجوه نقد در یک دوره زمانی معین عموماً ماهیتی پویا دارد؛ چراکه ارسال صورت‌حساب‌ها از سوی تأمین‌کنندگان و نیز دریافت وجوه نقد از خرده‌فروشی‌ها ماهیتی مستمر دارد [۱۹]؛ بنابراین پیشنهاد می‌شود، مدل در شرایط پویا صورت‌بندی و حل شود. به‌علاوه، درحالی‌که مدل پژوهش بهینه‌سازی جریان وجوه نقد را برای یک لایه زنجیره تأمین در نظر گرفته است، صورت‌بندی و حل مدل برای کل زنجیره می‌تواند متضمن تحقق مدیریت یکپارچه جریان وجوه در طول زنجیره باشد. همان‌طور که مشاهده شد، پارامترهای مدل پژوهش ماهیتی قطعی و صریح داشتند؛ بنابراین صورت‌بندی مدل در شرایط فازی پیشنهاد می‌شود. در این پژوهش ترجیحات عدم‌نقض در تسویه به‌موقع صورت‌حساب‌ها به‌صورت ترتیبی لحاظ شد. می‌توان با اتکا به روش‌های وزن‌دهی ماتریس اهمیت نسبی صورت‌حساب‌ها را محاسبه کرد و از آن در صورت‌بندی تابع Z_4 بهره جست. این پژوهش صرفاً بر بهینه‌سازی جریان‌های مالی تمرکز داشت؛ بنابراین توسعه مدل پژوهش با هدف بهینه‌سازی سطح موجودی در شرکت کانونی یا در کل زنجیره پیشنهاد می‌شود.

منابع

1. Aljazzar, S. M., Jaber, M. Y., & Moussawi-Haidar, L. (2016). Coordination of a three-level supply chain (supplier–manufacturer–retailer) with permissible delay in payments. *Applied Mathematical Modelling*, 40(21-22), 9594-9614.
2. Badell, M., Romero, J., & Puigjaner, L. (2005). Optimal budget and cash flows during retrofitting periods in batch chemical process industries. *International Journal of Production Economics*, 95(3), 359-372.
3. Baumol, W. (1952). The transactions demand for cash: An inventory theoretic approach. *The Quarterly Journal of Economics*, 66(4), 545–556.
4. Bertel, S., Fenies, P., & Roux, O. (2008). Optimal cash flow and operational planning in a company supply chain. *International Journal of Computer Integrated Manufacturing*, 21(4), 440-454.
5. Blackman, I. D., Holland, C. P., & Westcott, T. (2013). Motorola's global financial supply chain strategy. *Supply Chain Management: An International Journal*, 18(2), 132-147.
6. Brigham, E. F., & Houston, J. F. (2012). *Fundamentals of financial management*. Cengage Learning.
7. Collette, Y., & Siarry, P. (2013). *Multiobjective optimization: principles and case studies*. Springer Science & Business Media.
8. Comelli, M., Fénies, P., & Tchernev, N. (2008). A combined financial and physical flows evaluation for logistic process and tactical production planning: Application in a company supply chain. *International Journal of Production Economics*, 112(1), 77-95.
9. Cooper, R. & Kaplan, R. (1998). How cost accounting distorts product cost. *Management Accounting*, 69(10), 20-27.
10. Deb, K., & Srivastava, S. (2012). A genetic algorithm based augmented Lagrangian method for constrained optimization. *Computational optimization and Applications*, 53(3), 869-902.
11. El-kholy, A. M. (2014). A multi-objective fuzzy linear programming model for cash flow management. *Engineering Research and Applications*, 4(8), 152-163.
12. Faraji, M. A., & Behnamian, J. (2020). A simulation-based Genetic algorithm to solve the workshop flow scheduling problem by considering the energy cost under uncertainty conditions. *Journal of industrial management perspective*, 10(2), 9-32. (in Persian)
13. Farris, T. M. & Hutchison, D. P. (2002). Cash-to-cash: the new supply chain management metric. *International Journal of Physical Distribution and Logistics Management*, 32(4), 288-298.
14. Gardner, D. L. (2004). *Supply chain vector: Methods for linking the execution of global business models with financial performance*. J. Ross Publishing.
15. Garey, M. R., & Johnson, D. S. (1979). A Guide to the Theory of NP-Completeness. *WH Freeman, New York*, 70.
16. Gitman, L. J., & Zutter, C. J. (2015). *Principles of Managerial Finance*. Prentice Hall. Pearson.
17. Gormley, F. M., & Meade, N. (2007). The utility of cash flow forecasts in the management of corporate cash balances. *European Journal of Operational Research*, 182(2), 923-935.
18. Grubert, E. J. & Edwin. A. M. J. (1970). On the Cash Balance Problem. *Operational Research Quarterly*, 25(4), 553-572.

19. Gupta, S., & Dutta, K. (2011). Modeling of financial supply chain. *European Journal of Operational Research*, 211(1), 47-56.
20. Jahangiri, M. H., & Cecelja, F. (2014, December). Modelling financial flow of the supply chain. In *2014 IEEE International Conference on Industrial Engineering and Engineering Management* (pp. 1071-1075). IEEE.
21. John, A. O. (2014). Effect of cash management on profitability of Nigerian manufacturing firms. *International Journal of Marketing and Technology*, 4(1), 129-140.
22. Kardan B., Vadiiei, M. H., & Rostami, A. (2016). Using fuzzy regression to explain the relationship between supply chain management and financial performance. *Journal of industrial management perspective*. 5(4), 119-141. (in Persian)
23. Khakbiz, M., Rezaei Pandari, A., & Dehghan Niri, M. (2017). Designing a mathematical model for stock portfolio diversification and solving it using genetic algorithms. *Journal of industrial management perspective*, 7(1), 173-196. (in Persian)
24. Kim, I. Y., & De Weck, O. L. (2006). Adaptive weighted sum method for multiobjective optimization: a new method for Pareto front generation. *Structural and multidisciplinary optimization*, 31(2), 105-116.
25. Kraljic, P. (1983). Purchasing must become supply management, *Harvard Business Review*, 61(5), 109-117.
26. Kroes, J. R., & Manikas, A. S. (2014). Cash flow management and manufacturing firm financial performance: A longitudinal perspective. *International Journal of Production Economics*, 148, 37-50.
27. Krumrey, L., Moeini, M., & Wendt, O. (2017, June). A Cash-Flow-Based Optimization Model for Corporate Cash Management: A Monte-Carlo Simulation Approach. In *International Conference on Computer Science, Applied Mathematics and Applications* (pp. 34-46). Springer, Cham.
28. Longinidis, P., & Georgiadis, M.C. (2011). Managing the trade-offs between financial performance and credit solvency in the optimal design of supply chain networks under economic uncertainty. *Computers & chemical Engineering*, 48(10), 264-279.
29. Mashayekhi, E. N. & Alam Tabriz, A. (2017). The effect of upstream and downstream supply chain integration on performance and quality program, *Journal of industrial management perspective*. 6(4), 37-57. (In Persian)
30. Miller, M.H., Orr, R. (1966). A model of the demand for money by firms. *The Quarterly Journal of Economics*, 80(3), 413-435.
31. Moussawi-Haidar, L., & Jaber, M. Y. (2013). A joint model for cash and inventory management for a retailer under delay in payments. *Computers & Industrial Engineering*, 66(4), 758-767.
32. Peng, J., & Zhou, Z. (2019). Working capital optimization in a supply chain perspective. *European Journal of Operational Research*, 277(3), 846-856.
33. Pfohl, H. C., & Gomm, M. (2009). Supply chain finance: optimizing financial flows in supply chains. *Logistics research*, 1(3-4), 149-161.
34. Radfar, A. & Mohammaditabar, D. (2019). A vendor-based two-objective inventory optimization in a green multilevel supply chain. *Journal of industrial management perspective*, 9(3), 109-134. (In Persian)
35. Reider, R., & Heyler, P. B. (2003). *Managing cash flow: An operational focus*. John Wiley & Sons.

36. Righetto, G. M., Morabito, R., & Alem, D. (2016). A robust optimization approach for cash flow management in stationery companies. *Computers & Industrial Engineering*, 99, 137-152.
37. Righetto, G. M., Morabito, R., & Alem, D. (2019). Cash flow management by risk-neutral and risk-averse stochastic approaches. *Journal of the Operational Research Society*, 71(1), 55-68.
38. Ross, G.T., Soland, R.M., 1975. A branch and bound algorithm for the generalized assignment problem. *Mathematical Programming*, 8(1), 91-103.
39. Rostami, M. (2020). An optimal model for the closed-loop supply chain scheduling problem. *Journal of industrial management perspective*, 10(3), 29-52. (In Persian)
40. Salas-Molina, F., Pla-Santamaria, D., & Rodriguez-Aguilar, J. A. (2018). A multi-objective approach to the cash management problem. *Annals of Operations Research*, 267(1-2), 515-529.
41. Salas-Molina, F., Rodriguez-Aguilar, J. A., & Pla-Santamaria, D. (2019). A stochastic goal programming model to derive stable cash management policies. *Journal of Global Optimization*, 1-14.
42. Tangucheeva, R., & Prabhu, V. (2013). Modeling and analysis of cash-flow bullwhip in supply chain. *International Journal of Production Economics*, 145(1), 431-447.
43. Wu, H., Liu, Y., & Wu, M. (2013). Supply Chain Model of Finance Payment, Which Made up of Providers, Central Enterprises and Distributors. *Information Technology Journal*, 12(18), 4699-4704.
44. Yang, X. S. (2014). *Nature-inspired metaheuristic algorithms*. Luniver press.