

تصمیم‌های متوالی و پویا درمورد قیمت فروش و پذیرش یا رد مشتری با استفاده از فرایند تصمیم مارکوف

مهردی احمدی^۱، حسن شوندی^{۲*}

۱. دانشجوی دکتری دانشکده مهندسی صنایع، دانشگاه صنعتی شریف

۲. دانشیار دانشکده مهندسی صنایع، دانشگاه صنعتی شریف

(تاریخ دریافت ۹۳/۰۸/۱۱ - تاریخ دریافت روایت اصلاح شده ۹۴/۰۴/۱۲ - تاریخ تصویب ۹۴/۱۰/۰۷)

چکیده

در این پژوهش، نحوه تصمیم‌گیری درمورد قیمت فروش و تخصیص کالا برای فروشنده دارای چندین کلاس مشتری بررسی می‌شود. در هنگام مراجعة هر مشتری، فروشنده باید با توجه به میزان کالای موجود، در زمینه برآورده کردن تقاضا با رد آن تصمیم بگیرد. در صورت برآورده کردن تقاضا، بررسی می‌شود که آیا قیمت فروش باید تغییر یابد یا خیر و در صورت نیاز به تغییر، قیمت جدید چگونه از بین مجموعه قیمت‌های ممکن تعیین می‌شود. همچنین، بعد از هر تغییر در میزان موجودی، در زمینه ادامه یا توقف تولید تصمیم‌گیری می‌شود. مسئله تصمیم‌گیری فروشنده مسئله تصمیم‌گیری متوالی است که در این پژوهش با رویکرد فرایند تصمیم‌گیری مارکوف مدل می‌شود. با استفاده از فرایند تصمیم‌گیری مارکوف، ساختار سیاست بهینه تصمیم‌گیری برای هر سه تصمیم مطرح شده تعیین می‌شود. درنهایت، تأثیر استفاده از این نحوه تصمیم‌گیری بر سود فروشنده از طریق مطالعه‌ای عددی نشان داده می‌شود.

واژه‌های کلیدی: تخصیص کالا به مشتری، تصمیم‌های متوالی، چندین کلاس مشتری، فرایند تصمیم مارکوف.

قیمت‌گذاری پویا استفاده کند و همچنین در شرایطی که موجودی محدودی دارد با توقف فروش به مشتریان موقتی، مانع از رخداد کمبود برای مشتریان وفادار شود. مک‌گیل و ون رایزن [۱] اولین کسانی بودند که درمورد یکپارچه کردن این دو نوع تصمیم بحث کردند و گفتند: «به یکپارچگی تصمیم‌های قیمت‌گذاری و تخصیص موجودی باید بیشتر توجه شود.» اولین بار قیمت‌گذاری و جیره‌بندی به صورت یکپارچه در پژوهش گنز و ساوین [۲] برای تسهیلاتی که اجاره داده می‌شدند انجام گرفته است. البته در آن پژوهش برای گروهی از مشتریان فقط از جیره‌بندی استفاده می‌شود و برای گروهی دیگر از مشتریان تنها از قیمت‌گذاری استفاده می‌شود و تفاوت عمده آن مسئله با مسئله مورد بررسی در این پژوهش، ماهیت محیط کسب و کار است. همچنین در آن پژوهش، جیره‌بندی و قیمت‌گذاری برای تسهیلاتی که اجاره داده می‌شدند به کار گرفته شده است، درحالی که در این پژوهش این سیاست‌ها درمورد قیمت و جیره‌بندی یک محسول به کار می‌رود؛ برای مثال، خودروسازی را درنظر بگیرید که محصولات خود را با

مقدمه

یکپارچه کردن تصمیم‌های بهینه‌ای که به صورت جداگانه اخذ می‌شوند و آثار آن‌ها بر یکدیگر لحاظ نمی‌شود، نوعی بهینه‌سازی در سیستم است. به همین دلیل امروزه تحقیقات فراوانی در زمینه یکپارچه کردن دو یا چند موضوع مرتبط با هم انجام می‌گیرد. یکپارچه کردن تصمیم‌های قیمت‌گذاری و تخصیص موجودی یکی از این موضوعات است که در این پژوهش بررسی می‌شود.

برای مثال، شرکتی را درنظر بگیرید که دو کلاس از مشتریان وفادار و موقتی محصول تولیدی آن را می‌خرند. هر مواجهه با کمبود موجب ازدست رفتن مشتری در آینده می‌شود. بدیهی است برای سیستم هزینه کمبود در زمینه مشتریان وفادار بیشتر از هزینه مواجهه با کمبود در زمینه مشتریان موقتی است. در کنار این تنوع در کلاس‌های مشتریان، شرکت ممکن است قیمت محصول خود را در دو سطح متفاوت برای مشتریان وفادار و موقتی تنظیم کند. پس این فرصت برای شرکت وجود دارد که با افزایش قیمت در زمان‌هایی که سطح موجودی کالا پایین است، از مزایای

همکاران [۴] یک سیستم موجودی مرور دوره‌ای با دو کلاس مشتری در نظر گرفته‌اند. آن‌ها درنهایت یک سیاست (s, k, S) پیشنهاد می‌کنند که s و S تعیین می‌کنند چه زمانی و چه مقدار سفارش داده شود و k مشخص کننده سیاست جیره‌بندی است. به‌طور مشابه دشپاندی و همکاران [۵] یک سیاست (Q, r) را با دو کلاس مشتری مطالعه کرده‌اند و یک سیاست (Q, r, K) پیشنهاد داده‌اند که در آن K آستانه‌ای برای جیره‌بندی است. ارسلان و همکاران [۶] یک سیاست کنترل آستانه‌ای و یک سازوکار برآورده‌کردن سفارش‌های عقب افتاده برای یک سیاست مرور پیوسته (Q, r) با زمان تدارک قطعی پیشنهاد داده‌اند.

سیاست‌های جیره‌بندی پویا نیز در دو پژوهش تیونتر و هانیولد [۷] و فادیلوگلو و بولوت [۸] تحلیل شده‌اند. در سیستم‌های جیره‌بندی پویا، سطوح آستانه‌ای که در آن‌ها موجودی برای تقاضای مشتریان مهم‌تر رزرو می‌شود، به زمان باقیمانده تا رسیدن سفارش بعدی بستگی دارد و به همین دلیل این سطوح ثابت نیستند و پویا هستند.

پنج پژوهش ها [۹]، [۱۰]، [۱۱]، [۱۲] و همکاران [۱۳] نیز سیاست‌های جیره‌بندی را برای یک سیستم تولید (نه یک سیستم موجودی) به کار گرفته‌اند. در همه این مقالات فرض شده است زمان تولید دارای توزیع نمایی است و ورود مشتری‌ها از فرایند پواسون پیروی می‌کند. تفاوت عمده بین این تحقیقات نحوه برخورد آن‌ها با کمبود است، بهنحوی که بعضی از آن‌ها کمبودها را به صورت فروش ازدست‌رفته در نظر می‌گیرند و بعضی دیگر کمبودها را به صورت سفارش عقب افتاده مدل‌سازی می‌کنند. ساده‌ترین سیاست تخصیص موجودی این است که از جیره‌بندی استفاده نشود و مشتریان براساس زمان مراجعة آن‌ها کالا دریافت کنند. در ادبیات، میزان کارایی هر سیاست را نسبت به این سیاست می‌سنجند. دی‌وری‌کور و همکاران [۱۱] مزایای چندین سیاست مختلف تخصیص موجودی را بررسی کرده‌اند. هر کدام از این سیاست‌ها تعیین می‌کند که موجودی به چه صورت تخصیص داده شود. در آن پژوهش عملکرد این سیاست‌ها در حالت بهینه‌بودن پارامترهای هر سیاست با یکدیگر مقایسه می‌شوند که به

دو سازوکار فروش نقدی و فروش اعتباری به فروش می‌رساند. هنگام محدودیت موجودی، شرکت ترجیح می‌دهد محصولات خود را فقط به صورت نقدی بفروشد و دلیلی برای فروش اعتباری وجود ندارد. فروش اعتباری نیز در صورتی استفاده می‌شود که سطح موجودی بالا باشد. قیمت محصول در هر دو سازوکار فروش نقدی و اعتباری یکسان است، ولی فروش اعتباری نقش قیمت پایین‌تر را در مسئلهٔ دوقیمتی بازی می‌کند. دلیل این موضوع نیز پرداخت مبلغ در چند قسط در یک دوره زمانی است و با لحاظ کردن نرخ بهرهٔ پول حالت فروش اعتباری ارزش بیشتری نسبت به نقدی برای مشتری ایجاد می‌کند. مسئله‌ای که در آن تأمین کننده دو گزینهٔ خرید نقدی و اعتباری به خرده‌فروش‌ها ارائه می‌کند در یانگ و همکاران [۳] مطالعه شده است.

پژوهش‌های متعددی در ادبیات نشان می‌دهد در هنگام وجود کلاس‌های مختلف مشتری، سیاست بهینه برای کمینه‌کردن کل گزینه‌های سیستم، جیره‌بندی موجودی است. جیره‌بندی موجودی به معنی توقف فروش به مشتریان کم‌اهمیت به منظور رزرو کردن موجودی برای برآورده کردن تقاضای مشتریان مهم‌تر در آینده است. همچنین، امکان تعیین قیمت از بین چندین قیمت مختلف برای محصول، در شاخهٔ قیمت‌گذاری پویا قرار گرفته است. قیمت‌گذاری پویا به معنی تغییردادن قیمت به صورت پویا با توجه به سطح موجودی است.

به‌کارگیری مشترک قیمت‌گذاری و جیره‌بندی در صورتی مفید است که مجموعهٔ قیمت‌های امکان‌پذیر محدود باشد و کاهش تقاضا از طریق افزایش قیمت با محدودیت روبه‌رو باشد. چنین محدودیت‌هایی به‌دلیل جلوگیری از خدشه‌دارشدن برنده شرکت در ذهن مشتریان، قوانین دولتی و... است. شرایط در نظر گرفته شده در این پژوهش به شرکت‌هایی مربوط می‌شود که مجموعهٔ محدودی از قیمت‌های امکان‌پذیر را دارند و به همین دلیل در شرایط مواجهه با کمبود، سیاست جیره‌بندی را نیز در کنار قیمت‌گذاری به کار می‌گیرند.

مرواری بر ادبیات تحقیق

در شاخه‌ای از ادبیات در زمینهٔ تخصیص موجودی، فرانک و

در بین مشتریان کلاس یک اجرا کند و نیز چگونه برای مشتریان کلاس دو قیمت‌گذاری کند. در این پژوهش، نویسنده‌گان مشخصات سیاست بهینه را برای مسئله مورد نظر تعیین کردند. پژوهش جدیدتری در این زمینه به چو و همکاران [۱۹] مربوط است که یک موجودی اولیه و یک زمان از قبل تعیین شده برای فروش آن در نظر می‌گیرند. نویسنده‌گان با استفاده از مدل سازی برنامه‌ریزی پویا توانسته‌اند قیمت‌های بهینه و همچنین نحوه بهینه تخصیص موجودی را تعیین کنند. پژوهش‌های احمدی و شوندی [۲۰] احمدی و شوندی [۲۱] از پژوهش‌های پایه‌ای در این زمینه هستند.

مدل سازی مسئله با استفاده از فرایند تصمیم مارکوف

یک مدل تصمیم‌های متوالی بدین صورت توصیف می‌شود: در یک نقطه مشخص از زمان، فرد تصمیم‌گیر حالت سیستم را مشاهده می‌کند و براساس حالت مشاهده شده، تصمیم‌گیرنده یک اقدام را انتخاب می‌کند. این اقدام به دو نتیجه منجر می‌شود: تصمیم‌گیرنده پاداشی فوری دریافت می‌کند یا هزینه‌ای فوری پرداخت می‌کند و سیستم در نقطه زمانی بعدی براساس توزیع احتمالی که متأثر از اقدام انجام گرفته است، به یک حالت جدید می‌رود. در نقطه زمانی بعدی، تصمیم‌گیرنده با یک مسئله مشابه روبرو است، ولی حالا ممکن است سیستم در یک حالت دیگر باشد و نیز ممکن است مجموعه دیگری از اقدام‌های قابل انتخاب وجود داشته باشد. در این قسمت، مسئله مورد نظر در این پژوهش با این مدل تصمیم‌های متوالی مدل سازی می‌شود.

یک سیستم تولید را در نظر بگیرید که فقط یک محصول تولید می‌کند و هزینه راه اندازی ندارد. همچنین، زمان تولید به صورت احتمالی است و از یکتابع توزیع نمایی پیروی می‌کند. فرض می‌شود n کلاس مشتری وجود دارد و تولید کننده می‌تواند قیمت فروش را در m قیمت مختلف تنظیم کند. ورود مشتریان نیز از فرایند پواسون پیروی می‌کند و نسبت به قیمت حساس است. نمادگذاری زیر برای فرموله کردن مسئله در این ابعاد استفاده می‌شود:

ایجاد یک دید بهمنظور انتخاب آن‌ها در شرایط مختلف منجر می‌شود. مرور جامعی بر ادبیات جیره‌بندی موجودی در تیونتر و هانیولد [۷] انجام گرفته است. شاخه دوم از ادبیات به تحقیقات مربوط است که تصمیم در مورد قیمت را مطالعه می‌کنند. این پژوهش‌ها نیز فرضیات متفاوتی را در زمینه سیستم موجودی لاحاظ می‌کنند. دسته‌ای از این تحقیقات مسئله روزنامه‌فروش را درنظر می‌گیرند که در آن‌ها افق زمانی به صورت یک دوره‌ای موجودی انتهای دوره نیز فاسدشدنی است. در این دسته از پژوهش‌ها علاوه‌بر مقدار سفارش، قیمت فروش نیز به صورت همزمان با مقدار سفارش تعیین می‌شود. لی و آتکینز [۱۴] و ژانگ و بل [۱۵] نیز تصمیم قیمت‌گذاری را در مسئله روزنامه‌فروش بررسی کرده‌اند. در لی و آتکینز [۱۴] تقاضا به صورت یکتابع تصادفی از قیمت در نظر گرفته شده است. در ژانگ و بل [۱۵] نیز چندین کلاس مشتری برای مسئله روزنامه‌فروش در نظر گرفته شده است. پتروزی و دادا [۱۶] مروری بر این مسائل تک‌پریودی که تک‌محصولی نیز هستند انجام گرفته است.

در بیشتر تحقیقات قیمت‌گذاری که به سیستم‌های موجودی مرور دوره‌ای مربوط هستند، فرض می‌شود تقاضا در هر دوره یکتابع تصادفی جمعی یا ضربی از قیمت است. در سیستم‌های مرور پیوسته نیز برای مثال، چن و سیمچی‌لوی [۱۷] فرض می‌کنند زمان بین ورودها و همچنین اندازه سفارش در ورود بعدی به قیمت تنظیم شده در آخرین ورود مستگی دارد. گلی‌گو و ون‌رایزن [۱۸] یک مدل موجودی- قیمت‌گذاری بررسی کرده‌اند که در زمان صفر، شرکت به اندازه n قلم از یک کالا در اختیار دارد و به اندازه t زمان برای فروش آن‌ها دارد. تقاضا در این سیستم با یک فرایند پواسون که دارای نرخ (p) است مدل سازی می‌شود که این نرخ تقاضا نسبت به قیمت m کاهشی است. همچنین، آن‌ها یک مجموعه گستره را برای قیمت‌ها در نظر گرفته‌اند.

حال معدود پژوهش‌هایی بررسی می‌شود که قیمت‌گذاری و جیره‌بندی را به صورت توأم به کار گرفته‌اند. در گنز و ساوین [۲] شرکت‌هایی که وسایلی مانند خودرو را اجاره می‌دهند با وجود دو کلاس مشتری مطالعه می‌کند. شرکت اجاره‌دهنده باید تصمیم بگیرد چگونه جیره‌بندی را

احتمالات انتقال نیز که جزئی از هر فرایند تصمیم مارکوف است، در ادامه بعد از تبدیل با استفاده از تکنیک یکسان‌سازی توضیح داده می‌شود.

با استناد به پیوتومن [۲۲] این مسئله تصمیم‌گیری متوالی دارای ویژگی‌های فرایند مارکوف است و یک فرایند تصمیم مارکوف است. به علاوه، این فرایند یک فرایند تصمیم شبه‌مارکوف است، زیرا زمان بین نقاط تصمیم تصادفی است. توزیع زمان بین نقاط تصمیم نیز یک متغیر تصادفی نمایی است. این زمان، کمینه چند متغیر تصادفی نمایی است که عبارت‌اند از زمان تولید-اگر تولید متوقف نباشد- و ورود یک مشتری از هر کلاسی از مشتریان. درنتیجه، نوع خاصی از فرایندهای تصمیم شبه‌مارکوف وجود دارد که زمان بین نقاط تصمیم آن نمایی است و به آن فرایند تصمیم مارکوف با زمان پیوسته گفته می‌شود. در اینجا از تکنیک مفید یکسان‌سازی استفاده می‌شود که لیپمن [۲۳] برای مدل‌سازی این فرایندها معرفی کرده است.

در تکنیک یکسان‌سازی، زمان بین نقاط تصمیم یکسان فرض می‌شوند، به طوری که زمان بین نقاط تصمیم، مستقل از حالت سیستم و اقدام انتخاب شده باشد. این زمان دارای توزیع نمایی با یک نرخ ثابت است. این نرخ ثابت باید بزرگ‌تر یا مساوی با بیشینه نرخ انتقال در سیستم اصلی قبل از یکسان‌سازی باشد. بیشترین نرخ انتقال در این سیستم هنگامی رخ می‌دهد که تسهیل تولیدی درحال کارکردن باشد و قیمت فروش بر پایین‌ترین قیمت یعنی p_m تنظیم شده باشد. پس نرخ انتقال در سیستم یکسان‌سازی شده ممکن است $\mu + \lambda_m$ باشد. در حالت‌هایی که قیمت فروش برابر p_j است و تسهیل تولیدی نیز درحال کارکردن است، سیستم با نرخ $(j - \lambda_m)$ به همان حالت قبلی می‌رود و هنگامی که تسهیل تولیدی درحال کارکردن نیست، این نرخ انتقال مجازی برابر با $(j - \lambda_m) + \lambda_r$ است. هنگامی که قیمت فروش برابر با p_r است، سایر احتمالات انتقال بدین صورت است: انتقال بعدی با احتمال λ_r ورود یک مشتری از کلاس n خواهد بود و اگر تسهیل تولیدی درحال کارکردن باشد، انتقال بعدی با احتمال μ یک تکمیل تولید خواهد بود.

ارزش متناظر با داشتن x واحد موجودی که برابر با

n	تعداد کلاس‌های مشتریان
m	تعداد قیمت‌های امکان‌پذیر
c_i	هزینه فروش از دسترفته برای کلاس مشتری i $(i = 1, 2, \dots, n)$
μ	فرض می‌کنیم که $c_n > c_2 > \dots > c_1$
h	نرخ تولید
P	هزینه نگهداری یک واحد کالا در واحد زمان
p_m	مجموعه قیمت‌های ممکن، $p_1 > p_2 > \dots > p_m$
α	نرخ تنزیل
λ_{ij}	نرخ ورود مشتریان کلاس n هنگامی که قیمت باشد p_j
p_j	فرض می‌کنیم که $\lambda_{ij} < \lambda_{i'j}$ هنگامی که $i' < j$ باشد برای $i = 1, 2, \dots, n$
λ_j	نرخ ورود کل مشتریان هنگامی که قیمت فروش باشد p_j باشد ($j = 1, 2, \dots, m$) (j دارای $\lambda_1 < \lambda_2 < \dots < \lambda_m$)
Λ_{ij}	نرخ ورود کل مشتریانی که هزینه فروش از دسترفته آن‌ها بزرگ‌تر از c_i است هنگامی که قیمت فروش p_j باشد
$\text{طبق تعریف: } P = \{p_1, \dots, p_m\}$ و $\lambda_j = \sum_{r=1}^{i-1} \lambda_{rj}$	طبق تعریف: $P = \{p_1, \dots, p_m\}$ و $\lambda_j = \sum_{r=1}^{i-1} \lambda_{rj}$
Λ_{ij}	با استناد به پژوهش پیوتومن [۲۲] می‌توان این مسئله را یک مسئله تصمیم‌گیری متوالی با افق زمانی نامحدود درنظر گرفت که نقاط تصمیم می‌توانند به صورت پیوسته در هر نقطه زمانی قرار بگیرند. حالت سیستم، میزان موجودی درنظر گرفته می‌شود و با x نشان داده می‌شود. نقاط تصمیم، زمان‌هایی هستند که یک مشتری وارد می‌شود یا یک تکمیل تولید رخ می‌دهد. اقدام‌ها در هر نقطه تصمیم نیز عبارت‌اند از تصمیم درمورد تولید، قیمت و جیره‌بندی. بعد از هر تکمیل تولید باید تصمیم‌گیرنده درمورد تولید یک واحد بیشتر یا توقف تولید تصمیم بگیرد و همچنین باید قیمت فروش نیز در این نقاط مشخص شود. هر ورود مشتری نیز یک نقطه تصمیم است که در آن باید درمورد پذیرش یا رد آن مشتری تصمیم‌گیری شود. همچنین، در صورتی که این تصمیم موجب تغییر در سطح موجودی شود، باید درمورد قیمت جدید نیز تصمیم‌گیری شود. پاداش‌ها در این سیستم عبارت‌اند از هزینه فروش از دسترفته، هزینه نگهداری موجودی و درآمدهای فروش که آخرین مورد مثبت و دو مورد اول منفی هستند. درمورد

اجتناب شود، میزان موجودی در همان سطح x باقی می‌ماند و هزینه فروش از دست رفته c_i به سیستم تحمیل می‌شود. در قسمت بعد، این معادله بهینگی تحلیل می‌شود و ساختار سیاست بهینه برای مسئله معرفی شده به دست می‌آید.

سود تنزیل شده مورد انتظار در افق زمانی نامحدود است با $v(x)$ نشان داده می‌شود. بدون از دست دادن عمومیت مسئله، فرض می‌شود $\lambda_m + \mu + \alpha = 1$ بدین ترتیب، با روش پیوتومن [۲۲] معادله بهینگی به صورت زیر بیان می‌شود:

(۱)

$$\begin{aligned} v(x) &= -h(x) + \mu \max\{v(x+1), v(x)\} \\ &+ \max_{j \in \{1, 2, \dots, m\}} \left\{ \sum_{i=1}^n \lambda_{ij} \max\{v(x) - c_i, B_{ij}v(x)\} + (\lambda_m - \lambda_j)v(x) \right\} \end{aligned}$$

که در آن

$$B_{ij}v(x) = \begin{cases} v(x-1) + p_j & \text{if } x > 0 \\ v(x) - c_i & \text{if } x = 0 \end{cases}$$

در این معادله بهینگی سه عبارت بیشینه‌سازی وجود دارد. هریک از این بیشینه‌سازی‌ها در زمینه یک تصمیم است. عبارت بیشینه‌سازی اول در زمینه تصمیم‌گیری درمورد تولید یک واحد بیشتر یا توقف تولید است. عبارت دوم در زمینه انتخاب قیمت بهینه است هنگامی که سطح موجودی در سیستم برابر با x باشد. قیمت انتخاب شده در این عبارت، نرخ ورود هریک از کلاس‌های مشتریان را تعیین می‌کند. اگر قیمت بهینه انتخاب شده p باشد، نرخ ورود مشتریان کلاس i برابر با λ_i است و نرخ ورود کل مشتریان λ است؛ بنابراین، تفاوت بین بیشینه نرخ ورود ممکن یعنی λ_m و این نرخ ورود نشان دهنده احتمال رفتن سیستم به همان حالت فعلی یعنی x است. آخرین عبارت بیشینه‌سازی در زمینه تصمیم درمورد فروش به یک مشتری وارد شده و رد کردن وی و نگهداشتن موجودی به منظور برآورده کردن تقاضای مشتریان مهم‌تر در آینده است.

اگر سطح موجودی $x = 0$ باشد، فقط یک گزینه وجود دارد و آن از دست دادن فروش به مشتری وارد شده از کلاس i است که شاید مهم‌ترین کلاس باشد. هنگامی که $x > 0$ باشد، در پی هر ورود به یک تصمیم درمورد فروش یا اجتناب از فروش نیاز است. فروش به مشتری وارد شده سطح موجودی را به $1 - x$ کاهش می‌دهد و دریافت مبلغ p را به همراه دارد، ولی در صورتی که از فروش به مشتری

ساختار سیاست بهینه

به منظور تحلیل ساختار سیاست بهینه، ابتدا نشان داده می‌شود که $v(x)$ مقرر است. از آنجاکه $v(x)$ یک تابع برگشتی بر حسب خودش است، باید نشان داده شود که اگر در تکرار اول $v(x)$ مقرر باشد این ویژگی معتبر بودن در تکرار بعدی نیز باقی می‌ماند. ویژگی دیگری که لازم است $x \geq 0$ در تکرارهای مختلف حفظ شود این است که برای $x \geq 0$ باید باشد $v(x-1) + p_1 \leq v(x) - c_1$. به این ویژگی نیاز است، زیرا هنگامی که قیمت فروش برابر با p_1 یعنی بالاترین قیمت باشد و یک مشتری از مهم‌ترین کلاس مشتریان برسد، تصمیم بهینه بی‌گمان فروش به این مشتری است؛ یعنی باید $v(x+1) - v(x) \leq c_1 + p_1$ برقرار باشد. مجموعه همه توابع مقرر دارای این ویژگی با V نشان داده می‌شود. برای اینکه نشان داده شود اگر $v(x) \in V$ آنگاه بعد از هر تکرار، مجموعه V این خاصیت خود را حفظ می‌کند، عملگر T به صورت زیر تعریف می‌شود:

(۲)

$$\begin{aligned} Tv(x) &= -h(x) + \mu \max\{v(x+1), v(x)\} \\ &+ \max_{p_j \in P} \left\{ \sum_{i=1}^n \lambda_{ij} \max\{v(x) - c_i, v(x-1) + p_j\} \right. \\ &\quad \left. + (\lambda_m - \lambda_j)v(x) \right\} \end{aligned}$$

آن گاه داریم:

لم: ۱: اگر $v \in V$ و $h(x)$ به طور خطی بر حسب x

افزایشی باشد آن گاه $Tv \in V$

قضیه ۱: یک سیاست آستانه‌ای با ساختار کلی $(R_2, R_3, \dots, R_n, K_1, K_2, \dots, K_{m-1}, S)$ به منظور جبره‌بندی، قیمت‌گذاری و تولید، بهینه است که در آن $0 \leq R_2 \leq \dots \leq R_n \leq K_1 \leq K_2 \leq \dots \leq K_{m-1} \leq S$ (الف) سیاست موجودی پایه با سطح بیشینه S برای تصمیم درمورد تولید، سیاست بهینه است.

$$\text{ب) تنظیم قیمت فروش به صورت}$$

$$p_m \quad \text{if } K_{m-1} < x \leq S$$

$$p_{m-1} \quad \text{if } K_{m-2} < x \leq K_{m-1}$$

$$\vdots$$

$$p_2 \quad \text{if } K_1 < x \leq K_2$$

$$p_1 \quad \text{if } 0 \leq x \leq K_1$$

بهینه است.

در نامساوی (۳) ممکن است پنج حالت رخ دهد که در جدول ۱ نشان داده می‌شود:

جدول ۱. حالت‌های مختلف نامساوی (۳)

	c_{qi}	c_q	
$(i < i')$	$c_{i\prime}$	c_i	حالت ۱
$(i \geq i')$	$c_{i\prime}$	c_i	حالت ۲
	φ	c_i	حالت ۳
	$c_{i\prime}$	φ	حالت ۴
	φ	φ	حالت ۵

با تحلیل نامساوی (۳) از طریق این حالت‌ها و استفاده از ویژگی معتبربودن $v(x)$ یعنی کاهشی بودن $v(x-1) - v(x)$ نشان داده می‌شود که یک سطح موجودی x وجود دارد که در آن سطح این نامساوی برقرار می‌شود و به ازای سایر x ‌های بزرگ‌تر از آن نیز برقرار می‌ماند. درنتیجه، اگر میزان موجودی x از سطح مشخصی بیشتر شود، قیمت p_{j+1} نسبت به قیمت p_j درآمد بیشتری ایجاد می‌کند. درادامه مشاهده می‌شود که در میان این حالت‌ها، فقط حالت ۵ امکان رخدادن دارد و نقطه‌ای را به دست می‌دهد که در آن تغییر سیاست روی می‌دهد. حالت ۵ یعنی هنگامی که تولیدکننده تقاضای همه کلاس‌های مشتریان را می‌پذیرد و هیچ کلاس مشتری تحت حیره‌بندی نیست، با افزایش سطح موجودی تصمیم

ج) اعمال جیره‌بندی به صورت توقف فروش به کلاس

$$\text{مشتری} = \begin{cases} n & \text{if } R_{n-1} < x \leq R_n \\ n-1 & \text{if } R_{n-2} < x \leq R_{n-1} \\ & \vdots \\ 3 & \text{if } R_2 < x \leq R_3 \\ 2 & \text{if } 0 < x \leq R_2 \end{cases}$$

پایین تر از آن بهینه است.

اثبات: از معادله بهینگی مشخص می‌شود توقف تولید هنگامی بهینه است که $v(x) \leq v(x+1)$, زیرا $v(x)$ مقعر است؛ بنابراین، یک S وجود دارد که به ازای آن باشد $v(S+1) - v(S) \leq 0$ و این S بیشینه سطح برای تولید است.

در زمینه عبارات مربوط به تصمیم جیره‌بندی در معادله بهینگی، $\max \{v(x) - c_i, v(x-1) + p_j\}$ یک وجود دارد که برای $x \geq R_j$ داریم $v(x) - c_i \leq R_j$ و $v(x) - v(x-1) \leq v(x-1) + p_j$ یا به طور معادل $v(x) - v(x-1) \leq c_i + p_j$ کاوشی زیرا $v(x) - v(x-1)$ نسبت به x است.

در زمینه عبارت مربوط به تصمیم قیمت در معادله بهینگی از خاصیت مقعربودن (x) استفاده می‌شود و نشان داده می‌شود که یک K_j وجود دارد که برای $j \geq K_j$ تصمیم بهینه این است که قیمت برابر با p_{j+1} تنظیم شود؛ یعنی

$$\begin{aligned} & \sum_{i=1}^n \lambda_{ij+1} \max \{v(x) - c_i, v(x-1) + p_{j+1}\} \\ & \quad + (\lambda_m - \lambda_{j+1}) v(x) \\ & \geq \sum_{i=1}^n \lambda_{ij} \max \{v(x) \\ & \quad - c_i, v(x-1) + p_j\} \\ & \quad + (\lambda_m - \lambda_i) v(x) \end{aligned}$$

در تحلیل این نامساوی به ازای $1, 2, \dots, m-1$ تعريف می شود:

$$c_r) + (\lambda_m - \lambda_{j+1})v(x) \geq \lambda_j(v(x-1) + p_j) + (\lambda_m - \lambda_j)v(x)$$

که می‌توان آن را به صورت زیر نوشت:
(7)

$$v(x) - v(x-1) \leq \frac{-\lambda_j p_j + \Lambda_{i'j+1} p_{j+1} - \sum_{r=i'}^n \lambda_{rj+1} c_r}{\Lambda_{i'j+1} - \lambda_j} \equiv A_4$$

به راحتی می‌توان نشان داد $A_5 < A_4$ بنابراین $v(x) - v(x-1)$ در مسیر کاهشی خود A_5 را قبل از قطع می‌کند و تصمیم بهینه طبق حالت ۵ تغییر می‌کند.

حالت ۵: در این حالت نامساوی (۳) معادل است با نامساوی زیر:
(8)

$$\lambda_{j+1}(v(x-1) + p_{j+1}) + (\lambda_m - \lambda_j)v(x) \geq \lambda_j(v(x-1) + p_j) + (\lambda_m - \lambda_j)v(x)$$

که بعد از ساده کردن آن داریم:
(9)

$$v(x) - v(x-1) \leq \frac{\lambda_{j+1} p_{j+1} - \lambda_j p_j}{\lambda_{j+1} - \lambda_j} \equiv A_5$$

مشاهده می‌شود A_5 تنها مقداری است که $v(x) - v(x-1)$ در مسیر کاهشی خود به دلیل معتبر بودن $v(x)$ ، آن را قطع می‌کند. درنتیجه، اگر هیچ کلاسی از مشتریان تحت جیره‌بندی نباشند، با افزایش سطح موجودی، قیمت از p_j به p_{j+1} کاهش می‌یابد.

مطالعه عددی

به دلیل کاهش حجم محاسبات در مطالعه عددی، سیستمی با تنها دو کلاس مشتری ۱ و ۲ در نظر گرفته می‌شود. همچنین، فقط دو قیمت در نظر گرفته می‌شود که قیمت پایین تر با P_L و قیمت بالاتر با P_H نشان داده می‌شود. نزهای ورود مشتری نیز متناظر با این قیمت‌ها با λ_L و λ_H نشان داده می‌شود. اگر از سیاست جیره‌بندی و قیمت‌گذاری توأم استفاده شود، می‌توان سیستم تولید را یک سیستم صف M/M/1/S تفسیر کرد که شکل ۱ زنجیره مارکوف متناظر با این سیستم صف را نشان می‌دهد. حالت سیستم نشان‌دهنده میزان موجودی در سیستم است.

بهینه این است که قیمت فروش یک واحد کم شود و از p_j به p_{j+1} تغییر کند. می‌توان این تغییر قیمت را در جهت عکس نیز تغییر کرد. بدین صورت که با کاهش میزان موجودی از یک سطح مشخص، قیمت فروش از p_{j+1} به p_j افزایش می‌یابد. حال این ۵ حالت مربوط به نامساوی (۳) تحلیل می‌شود و نشان داده می‌شود که چرا چهار حالت اول آن نمی‌توانند یک نقطه تغییر در سیاست بهینه باشند.

حالت ۱: این حالت بیان می‌کند $c_i = c_{i'}$ یعنی برای $\max\{v(x) - c_i, v(x-1) + p_{j+1}\} = i'$ داریم $p_j > p_{j+1}$ و $c_i \geq c_{i'-1}$. همچنین $v(x-1) + p_{j+1} > \max\{v(x) - c_i, v(x-1) + p_j\}$ پس داریم $v(x-1) + p_j$ که صحیح نیست، زیرا در این حالت فرض کرده بودیم $c_q = c_i$.

حالت ۲: در این حالت با جایگذاری مستقیم در نامساوی (۳) داریم:
(۴)

$$\Lambda_{i'j+1}(v(x-1) + p_{j+1}) + \sum_{r=i'}^n \lambda_{rj+1}(v(x) - c_r) + (\lambda_m - \lambda_{j+1})v(x) \geq \Lambda_{ij}(v(x-1) + p_j) + \sum_{r=i}^n \lambda_{rj}(v(x) - c_r) + (\lambda_m - \lambda_j)v(x)$$

می‌توان این نامساوی را به صورت زیر ساده کرد:
(۵)

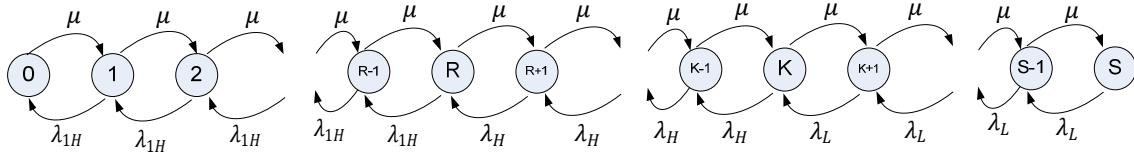
$$v(x) - v(x-1) \leq \frac{\Lambda_{i'j+1} p_{j+1} - \Lambda_{ij} p_j - \sum_{r=i'}^n \lambda_{rj+1} c_r + \sum_{r=i}^n \lambda_{rj} c_r}{\Lambda_{i'j+1} - \Lambda_{ij}} \equiv A_2$$

می‌توان نشان داد $c_i + p_j < A_2$ ؛ یعنی $v(x) - v(x-1)$ که در حال کاهش است، قبل از اینکه A_2 را قطع کند، $c_i + p_j$ را قطع می‌کند و فرض این حالت تغییر می‌کند. پس این حالت رخ نمی‌دهد.

حالت ۳: این ترکیب از فرضیات نیاز دارد که داشته $v(x) - v(x-1) \leq c_n + p_{j+1}$ باشد. در حالی که برقرار بودن هم‌زمان این دو مورد امکان‌پذیر نیست، زیرا $p_{j+1} > p_j$ پس این حالت رخ نمی‌دهد.

حالت ۴: در این حالت، نامساوی (۳) به صورت زیر نوشته می‌شود:
(۶)

$$\Lambda_{i'j+1}(v(x-1) + p_{j+1}) + \sum_{r=i'}^n \lambda_{rj+1}(v(x) -$$



شکل ۱. زنجیره مارکوف منتظر با سیاست ترکیبی جیره‌بندی و قیمت‌گذاری

$$\pi_0 \rho_{11}^R \rho_1^{K-R} \rho_2 \left(\frac{1-\rho_2^{S-R}}{(1-\rho_2)^2} - \frac{(S-R)\rho_2^{S-R}}{1-\rho_2} \right)$$

به منظور تعریف مسائل نمونه، مقادیر مختلف در نظر گرفته شده برای پارامترها در جدول ۲ نشان داده می‌شود.

جدول ۲. داده‌های استفاده شده در مطالعه عددی

	نرخ تولید	نرخ‌های ورود	قیمت‌ها	هزینه‌ها
$\mu = 2.2$				
	$\lambda_{2H} = 1.5$		$p_H = 12$	$c_2 = 1$
	$\lambda_{1H} = 1.5$			
	$\lambda_{1L} = 2$		$p_L = 9$	$h = 0.2$
	$\lambda_{2L} = 3$			

به منظور تحلیل عملکرد سیاست‌های مختلف نسبت به c_1/c_2 با ثابت بودن مقادیر پارامترهای موجود در جدول ۲، مقدار هزینه فروش ازدست‌رفته برای کلاس ۱ برابر با $c_1 = 1, 2, \dots, 20$ در نظر گرفته می‌شود که در این صورت ۲۰ مسئله نمونه ایجاد می‌شود. بعد از به دست آوردن تصمیم بهینه و مقدار سود بهینه برای هر مسئله نمونه، از معیارهای بدون بعد زیر برای مقایسه سیاست‌های مختلف استفاده می‌شود. شکل ۲ سیاست‌های مختلف معرفی شده را به ازای مقادیر مختلف c_1/c_2 با یکدیگر مقایسه می‌کند. درصد افزایش سود سیاست ترکیبی را نسبت به سیاستی که نه جیره‌بندی و نه قیمت‌گذاری می‌کند نشان می‌دهد.

درصد افزایش سود سیاست جیره‌بندی را نسبت به سیاستی که نه جیره‌بندی و نه قیمت‌گذاری می‌کند نشان می‌دهد.

درصد افزایش سود سیاست قیمت‌گذاری را نسبت به سیاستی که نه جیره‌بندی و نه قیمت‌گذاری می‌کند نشان می‌دهد.

فرض کنید π_n نشان‌دهنده احتمال حالت پایای سیستم برای وجود n محصول در سیستم باشد. همچنین، میانگین موجودی سیستم هنگامی که سطح جیره‌بندی برابر با R ، سطح قیمت‌گذاری برابر با K و موجودی پایه برابر با S باشد با $I(R, K, S)$ نشان داده می‌شود. در این صورت، سود مورد انتظار سیستم که با $P(R, K, S)$ نشان داده شده است به صورت زیر محاسبه می‌شود:

(۱۰)

$$P(R, K, S) = \left(\sum_{n=1}^R \pi_n \right) \lambda_{1H} p_H + \left(\sum_{n=R+1}^K \pi_n \right) \lambda_H p_H + \left(\sum_{n=K+1}^S \pi_n \right) \lambda_L p_L - \left[hI(R, K, S) + \lambda_{1H} c_1 \pi_0 + \lambda_{2H} c_2 \left(\sum_{n=0}^R \pi_n \right) \right]$$

قرار دهید $\rho_1 = \frac{\mu}{\lambda_{1H}}$ و $\rho_2 = \frac{\mu}{\lambda_H}$ و $\rho_{11} = \frac{\mu}{\lambda_{1H}}$ و $\rho_{11} = \frac{\mu}{\lambda_{1H}}$ آن‌گاه احتمالات حالت پایا طبق روابط صف M/M/1/S به صورت زیر محاسبه می‌شود:

(۱۱)

$$\begin{aligned} \pi_0 &= \left[1 + \frac{\rho_{11}(1-\rho_{11}^R)}{1-\rho_{11}} + \rho_{11}^R \frac{\rho_1(1-\rho_1^{K-R})}{1-\rho_1} + \rho_{11}^R \rho_1^{K-R} \frac{\rho_2(1-\rho_2^{S-K})}{1-\rho_2} \right]^{-1} \\ \sum_{n=1}^R \pi_n &= \pi_0 \frac{\rho_{11}(1-\rho_{11}^R)}{1-\rho_{11}} \\ \sum_{n=R+1}^K \pi_n &= \pi_0 \rho_{11}^R \frac{\rho_1(1-\rho_1^{K-R})}{1-\rho_1} \\ \sum_{n=K+1}^S \pi_n &= \pi_0 \rho_{11}^R \rho_1^{K-R} \frac{\rho_2(1-\rho_2^{S-K})}{1-\rho_2} \end{aligned}$$

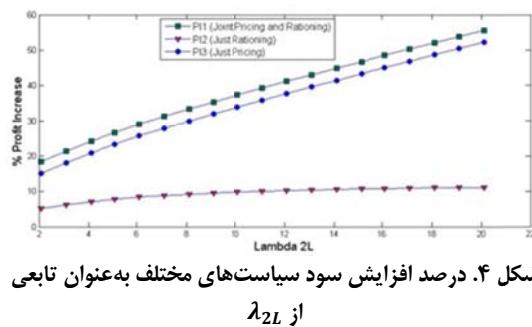
بنابراین، داریم:

(۱۲)

$$I(R, K, S) = \sum_{n=0}^S n \pi_n = \pi_0 \rho_{11} \left(\frac{1-\rho_{11}^R}{(1-\rho_{11})^2} - \frac{R \rho_{11}^R}{1-\rho_{11}} \right) + \pi_0 \rho_{11}^R \rho_1 \left(\frac{1-\rho_1^{K-R}}{(1-\rho_1)^2} - \frac{(K-R) \rho_1^{K-R}}{1-\rho_1} \right) +$$

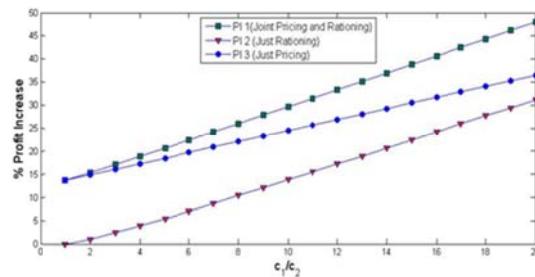
همان‌طور که در شکل ۳ مشاهده می‌شود، در صورتی که نرخ تولید نسبت به نرخ ورود مشتریان کمتر باشد، سیاست‌های مدیریت تقاضا اهمیت بیشتری دارند. در صورتی که نرخ تولید نسبت به نرخ تقاضا بیشتر شود، این سیاست‌ها افزایش سود خاصی ایجاد نمی‌کنند. در صورتی که نرخ تولید بالا باشد، سرعت تکمیل موجودی بالاست و به همین دلیل دیگر به سازوکارهای مدیریت تقاضا نیازی وجود ندارد.

در ادامه، سیاست‌های معرفی شده نسبت به تغییرات در نرخ ورود مشتریان تحلیل می‌شود. بدین منظور، مقادیر همهٔ پارامترهای مسئله ثابت در نظر گرفته شده‌اند و فقط پارامتر λ_{2L} به منظور تغییر در نرخ تقاضا از ۲/۱ تا ۲۰/۱ تغییر داده می‌شود. شکل ۴ نتایج مربوط به افزایش سود این سیاست‌ها را نسبت به سیاست پایه نشان می‌دهد.



شکل ۴ نشان می‌دهد با افزایش λ_{2L} ، اهمیت قیمت‌گذاری افزایش می‌یابد. علاوه بر این، مشاهده می‌شود با افزایش نرخ تقاضا، سیاست ترکیبی جیره‌بندی و قیمت‌گذاری بر سیاست جیره‌بندی به شدت غالبه می‌کند.

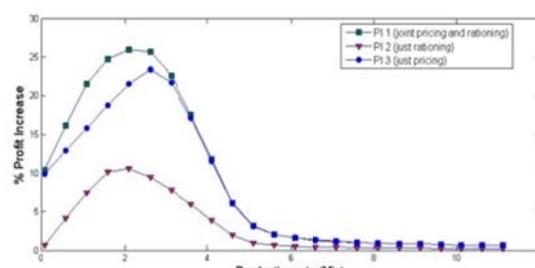
به منظور تحلیل حساسیت مقدار آستانه‌ها نسبت به پارامترهای مسئله نیز از همان داده‌های موجود در جدول ۲ استفاده می‌شود. حساسیت جواب بهینه نسبت به تغییرات در پارامتر نرخ تولید μ ، بررسی می‌شود. همان‌طور که در شکل ۵ مشاهده می‌شود، با افزایش نرخ تولید، سطح موجودی پایه و در پی آن آستانه قیمت‌گذاری کاهش می‌یابد.



شکل ۲. درصد افزایش در سود برای سیاست‌های مختلف به عنوان تابعی از c_1/c_2

همان‌طور که شکل ۲ نشان می‌دهد، سیاست ترکیبی قیمت‌گذاری و جیره‌بندی سود بیشتری را در مقایسه با دو سیاست دیگر ایجاد می‌کند. هرچه هزینهٔ فروش از دست‌رفته برای مشتریان کلاس ۱ نسبت به کلاس ۲ بیشتر باشد، میزان مؤثر بودن سیاست جیره‌بندی بیشتر می‌شود. همان‌طور که مشاهده می‌شود، هرچه هزینهٔ فروش از دست‌رفته برای مشتریان کلاس ۱ نسبت به مشتریان کلاس ۲ بیشتر شود، تفاوت بین دو سیاست که یکی فقط از جیره‌بندی استفاده می‌کند و دیگری قیمت‌گذاری را نیز در کنار جیره‌بندی استفاده می‌کند، کمتر می‌شود. چنان‌نتیجه‌ای دور از ذهن نیست، زیرا هرچه تفاوت دو کلاس بیشتر شود، اهمیت جیره‌بندی بیشتر می‌شود، ولی اهمیت قیمت‌گذاری تغییری نمی‌کند و به همین دلیل در مجموع اهمیت جیره‌بندی بیشتر می‌شود.

به منظور تحلیل عملکرد سیاست‌های مختلف با توجه به نرخ تولید، پارامتر $\lambda = c_1 = 8$ ثابت در نظر گرفته می‌شود و پارامتر نرخ تولید از $0/2$ تا $11/2$ با فواصل $0/5$ افزایش داده می‌شود. بدین ترتیب، ۲۴ مسئله نمونه ایجاد می‌شود که نتایج آن در شکل ۳ مشاهده می‌شود.

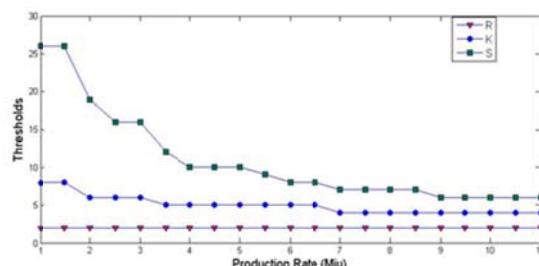


شکل ۳. درصد افزایش سود برای سیاست‌های مختلف به عنوان تابعی از μ

نتیجه‌گیری و پیشنهاد

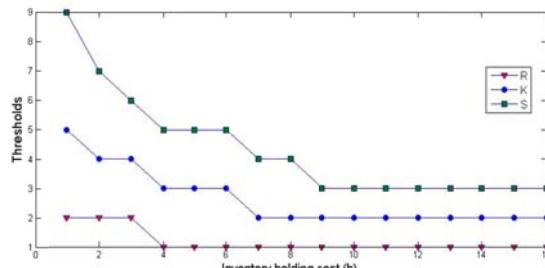
در این پژوهش، مسئله تصمیم‌گیری همزمان درمورد جیره‌بندی و قیمت‌گذاری بهمنظور مدیریت تقاضا بررسی و تحلیل شد. این مفاهیم برای یک سیستم تولیدی با چند کلاس مشتری که از نظر هزینه فروش ازدست‌رفته با یکدیگر متفاوت‌اند به کار گرفته شد. ساختار سیاست بهینه با استفاده از مدل‌سازی فرایند تصمیم مارکوف به دست آمد. این ساختار بهینه برای مسئله مورد نظر به صورت آستانه‌ای است و نشان داده شد در کل آستانه‌های قیمت‌گذاری بالاتر از آستانه‌های جیره‌بندی قرار می‌گیرند.

در این پژوهش یک سیستم تولیدی در نظر گرفته شد. در تحقیقات آینده، توجه به مدل‌سازی مسئله برای یک مسئله موجودی نیز بسیار مهم است؛ بهویژه در صورتی که زمان باقیمانده تا دریافت سفارش نیز یک متغیر حالت دیگر در کنار سطح موجودی در نظر گرفته شود؛ یعنی در هر لحظه حالت سیستم با سطح موجودی و زمان باقیمانده تا دریافت سفارش نشان داده شود. همچنین، می‌توان دو توسعه مهم دیگر مربوط به مدل‌سازی مسئله را برای حالت کمبود عقب‌افتداد و نیز مدل‌سازی را برای حالتی که زمان تولید توزیع عمومی به جای توزیع نمایی داشته باشد در نظر گرفت.



شکل ۵. تحلیل حساسیت آستانه‌ها نسبت به نرخ تولید μ

شکل ۶ رفتار جواب بهینه را نسبت به تغییرات پارامتر h نشان می‌دهد. همان‌طور که انتظار می‌رود، هرچه هزینه نگهداری موجودی بیشتر باشد، سطح موجودی پایه و آستانه‌های R و K کاهش می‌یابد.



شکل ۶. تحلیل حساسیت نسبت به پارامتر h

مراجع

- McGill, J.I. and VanRyzin, G.J. (1999). "Revenue Management: Research Overview and Prospects." *Transportation Science*, Vol. 33, No. 2, PP. 233–256.
- Gans, N. and Savin, S. (2007). "Pricing and Capacity Rationing for Rentals with Uncertain Durations." *Management Science*, Vol. 53, No. 3, PP. 390-407.
- Yang, C. T., Pan, Q., Ouyang, L.Y. and Teng, J. T. (2013). "Retailer's Optimal Order and Credit Policies When a Supplier Offers Either a Cash Discount or a Delay Payment Linked to Order Quantity." *European Journal of Industrial Engineering*, Vol. 7, No. 3, PP. 370-392.
- Frank, K. C., Zhang, R. Q. and Duenyas, I. (2003). "Optimal Policies for Inventory Systems with Priority Demand Classes." *Operations Research*, Vol. 51, No. 6, PP. 993-1002.
- Deshpande, V., Cohen, M. A. and Donohue, K. (2003). "A Threshold Inventory Rationing Policy for Service-Differentiated Demand Classes." *Management Science*, Vol. 49, No. 6, PP. 683-703.
- Arslan, H., Graves, S. C. and Roemer, T. A. (2007). "A Single-Product Inventory Model for Multiple Demand Classes." *Management Science*, Vol. 53, No. 9, PP. 1486-1500.
- Teunter, R. H. and Haneveld, W. K. K. (2008). "Dynamic Inventory Rationing Strategies for Inventory Systems with Two Demand Classes, Poisson Demand and Backordering." *European Journal of Operational Research*, Vol. 190, PP. 156-178.

8. Fadiloglu, M. M. and Bulut, O. (2010). "A Dynamic Rationing Policy for Continuous-review Inventory Systems." *European Journal of Operational Research*, Vol. 202, PP. 675-685.
9. Ha, A. Y. (1997a). "Inventory Rationing in a Make-to-Stock Production System with Several Demand Classes and Lost Sales." *Management Science*, Vol. 43, No. 8, PP. 1093-1103.
10. Ha, A. Y. (1997b). "Stock-Rationing Policy for a Make-to-Stock Production System with Two Priority Classes and Backordering." *Naval Research Logistics*, Vol. 44, PP. 457-472.
11. De Vericourt, F., Karaesmen, F., Dallery, Y. (2001). "Assessing the Benefits of Different Stock-Allocation Policies for a Make-to-Stock Production System." *Manufacturing and Service Operations Management*, Vol 3, No. 2, PP. 105-121.
12. DeVericourt, F., Karaesmen, F. and Dallery, Y. (2002). "Optimal Stock Allocation for a Capacitated Supply System." *Management Science*, Vol. 48, No. 11, PP. 1486-1501.
13. Huang, B. and Iravani, S. M. R. (2008). "A Make-to-Stock System with Multiple Customer Classes and Batch Ordering." *Operations Research*, Vol.56, No. 5, PP. 1312-1320.
14. Li, Q. and Atkins, D. (2002). "Coordinating Replenishment and Pricing in a Firm." *Manufacturing and service Operations Management*, Vol. 4, No. 4, PP. 241–257.
15. Zhang, M. and Bell, P. C. (2007). "The Effect of Market Segmentation with Demand Leakage between Market Segments on a Firm's Price and Inventory Decisions." *European Journal of Operational Research*, Vol. 182, PP. 738-754.
16. Petrucci, N. C. and Dada, M. (1999). "Pricing and the NewsVendor Problem: A Review with Extensions." *Operations Research*, Vol. 47, PP. 183-194.
17. Chen, X. and Simchi-Levi, D. (2006). "Coordinating Inventory Control and Pricing Strategies; The Continuous Review Model." *Operations Research Letters*, Vol.34, PP. 323–332.
18. Gallego, G. and Van Ryzin, G. (1994). "Optimal Dynamic Pricing of Inventories with Stochastic Demand over Finite Horizons." *Management Science*, Vol. 40, No. 8, PP. 999-1020.
19. Chew, E. P., Lee, C. and Liu R. (2009). "Joint Inventory Allocation and Pricing Decisions for Perishable Products." *International Journal of Production Economics*, Vol. 120, PP. 139-150.
20. Ahmadi, M. and Shavandi, H. (2014). "Joint Pricing and Rationing in a Production System with Two Demand Classes." *European Journal of Industrial Engineering*, Vol. 8, No. 6, PP. 836-860
21. Ahmadi, M. and Shavandi, H. (2014). "Dynamic Pricing in a Production System with Multiple Demand Classes." *Applied Mathematical Modeling*, Accepted
22. Puterman, M.L. (2005). *Markov Decision Processes, Discrete Stochastic Dynamic Programming*, Wiley, New Jersey.
23. Lippman, S. A. (1975). "Applying a New Device in the Optimization of Exponential Queueing Systems." *Operations Research*, Vol.23, No. 4, PP. 687-710.