

# یک مدل برنامه‌ریزی ریاضی برای گروه‌بندی پویا، فعالیت‌های نگهداری و تعمیرات با در نظر گرفتن عملکرد منقطع یک سیستم چند مؤلفه‌یی

الهام معظلم جزی (کارشناس ارشد)

رضا توکلی‌همدم<sup>\*</sup> (استاد)

دانشکده‌ی مهندسی صنایع، دانشکدان فنی، دانشگاه تهران

هادی عبداله‌زاده سنگرودی (استادیار)

گروه مهندسی صنایع، دانشکده‌ی مهندسی شیمی و صنایع، دانشگاه علم و فناوری مازندران، بهشهر

مهمنگی صنایع و مدیریت شرتف، (تاپستان ۱۴۰۲) دوری ۱۳۹۳، شماره ۱، صص ۱۰۳-۱۰۴ (پژوهشی)

تعمیرات فرصت طلبانه یک راه حل کلیدی برای کاهش هزینه‌های نگهداری و تعمیرات (نت) و/یا بهبود عملکرد سیستم است. با این وجود، سیاست‌های نت فرصت طلبانه تنها برای رده‌ی خاصی از سیستم‌ها توسعه یافته‌اند که انتظار می‌رود به صورت یکپارچه عمل کنند. هدف این پژوهش توسعه‌ی رویکردهای نت فرصت طلبانه پویای موجود برای سیستم‌های تولیدی منقطع است که به صورت منقطع عمل می‌کنند. یک مدل برنامه‌ریزی غیرخطی مختلط به منظور تخصیم‌گیری هم زمان در رابطه با گروه‌بندی فعالیت‌های تعمیراتی و همچنین تعیین اندازه دسته‌های تولیدی و زمان‌بندی آنها توسعه داده شده است. مدل پیشنهادی قادر به در نظر گرفتن ۱. تعداد محدود تیم‌های تعمیراتی؛ ۲. موجودی اولیه؛ ۳. عملیات‌های مونتاژ و ۴. تقسیم اندازه کارهast. تابع هدف شامل هزینه‌های فعالیت‌های تعمیرات پیشگیرانه و اصلاحی و همچنین هزینه‌های مختلف تولید متشکل از هزینه‌های تولید و آماده‌سازی، تأخیر سفارش‌ها و جریمه‌ی ذخیره‌ی اطمینان است. اعتبار و کارایی مدل پیشنهادی از طریق پیاده‌سازی در یک مثال عددی مورد تحلیل قرار گرفت.

elham.moazam@ut.ac.ir  
tavakoli@ut.ac.ir  
hadi.abdollahzadeh@mazust.ac.ir

وازگان کلیدی: نگهداری و تعمیرات فرصت طلبانه، گروه‌بندی پویا، زمان‌بندی تولید، تقسیم اندازه کارها، برنامه‌ریزی ریاضی.

## ۱. مقدمه

در حوزه‌ی سیستم‌های چند مؤلفه‌یی هستند، براساس توسعه‌ی روش‌های روش‌های مدل‌سازی سیستم‌های تک مؤلفه‌یی بنا شده‌اند. این روش‌ها نمی‌توانند به درستی نشان دهنده وابستگی‌های مختلف تصادفی،<sup>[۱۵]</sup> ساختاری،<sup>[۱۶]</sup> و اقتصادی<sup>[۱۷]</sup> بین عناصر مختلف یک سیستم چند مؤلفه‌یی باشند. براساس مطالعات انجام شده،<sup>[۱۸]</sup> سیاست‌های نگهداری و تعمیرات را، که با در نظر گرفتن وابستگی‌های مختلف بین عناصر سیستم توسعه یافته، می‌توان به دو دسته‌ی نگهداری و تعمیرات گروهی و نگهداری و تعمیرات فرصت طلبانه تقسیم کرد. سیاست‌های نگهداری و تعمیرات گروهی معمولاً برای سیستم‌هایی به کار گرفته شده که متشکل از مؤلفه‌های موازی و دارایی وابستگی اقتصادی هستند. در این نوع سیاست، به محض این که بازه زمانی یا تعداد مؤلفه‌های معیوب از یک حد آستانه‌ی از قبل مشخص شده عبور کند، سیستم به صورت گروهی و پیشگیرانه تعمیر می‌شود.<sup>[۱۹-۲۲]</sup>

نت پیشگیرانه به طور گسترده در صنعت به عنوان ابزاری مؤثر برای افزایش اینمی، کاهش تعداد خرایی‌ها و کاهش هزینه‌های تولید بدیرفته شده است.<sup>[۱]</sup> در چند دهه‌ی اخیر، مطالعات زیادی در حوزه‌ی نت پیشگیرانه انجام شده است، که تمرکز اکثر آنها بر سیستم‌های تک مؤلفه‌یی است.<sup>[۲-۴]</sup> باید توجه کرد که به دلیل پیچیدگی سیستم‌های مهندسی و به خصوص سیستم‌های تولیدی موجود نمی‌توان به درستی آنها را در قالب یک سیستم تک مؤلفه‌یی مدل‌سازی کرد. از این‌رو، مدل‌سازی این چنین سیستم‌های پیچیده‌یی در قالب یک سیستم چند مؤلفه‌یی الزامی است.<sup>[۵-۱۰]</sup> از سوی دیگر، همان‌طور که ژو و همکاران<sup>[۱۱]</sup> نیز اشاره کردند، اکثر مطالعاتی که

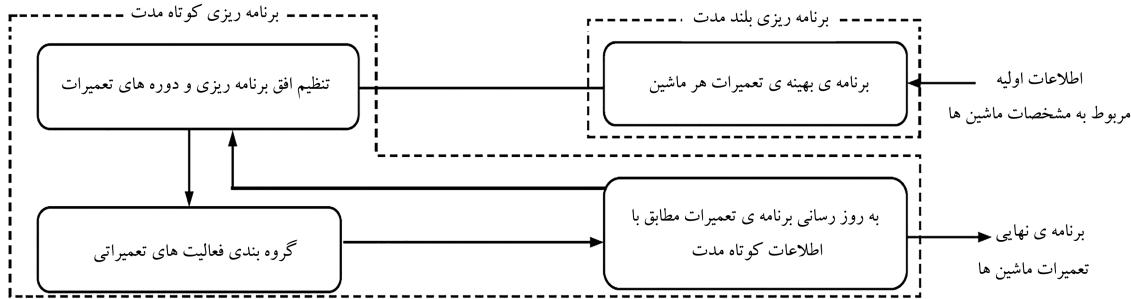
\* نویسنده مسئول

تاریخ: دریافت ۵/۸/۱۳۹۹، اصلاحیه ۱/۱/۲۱، پذیرش ۷/۳/۱۴۰۱.

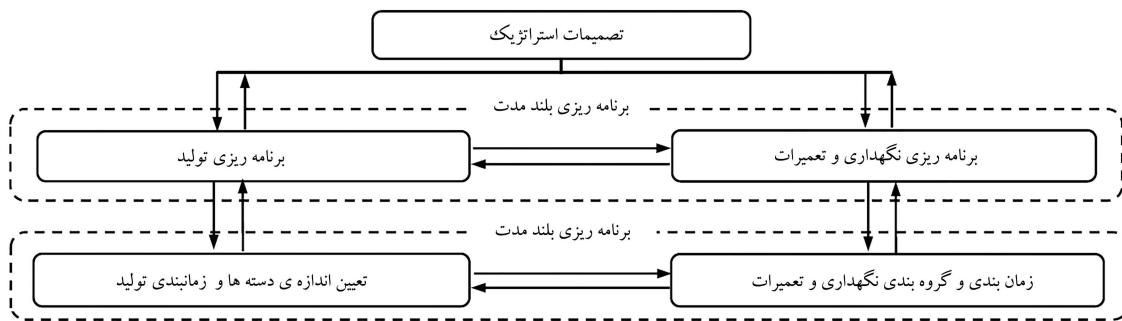
DOI:10.24200/J65.2022.56610.2163

استناد به این مقاله:

معظم جزی، الهام، توکلی‌همدم، رضا، و عبداله‌زاده سنگرودی، هادی، ۱۴۰۲. یک مدل برنامه‌ریزی ریاضی برای گروه‌بندی پویا، فعالیت‌های نگهداری و تعمیرات با در نظر گرفتن عملکرد منقطع یک سیستم چند مؤلفه‌یی. مهندسی صنایع و مدیریت شریف، (۱۳۹)، صص. ۲۱-۳.



شکل ۱. سیاست گروه‌بندی نت پویا.



شکل ۲. رویکرد برنامه ریزی هم زمان برنامه‌ی تولید و برنامه‌ی نت.

است. ساختار کلی این رویکرد در شکل ۱ نشان داده شده است. رویکرد پیشنهاد شده در این مطالعات شامل چهار گام است. در گام اول، با در نظر گرفتن اطلاعات اختصاصی هر مؤلفه یک برنامه‌ی نگهداری و تعمیرات با هدف کاهش متوجه افتادن کل سیستم می‌شود. از این‌رو، ترکیب و انجام گروهی تعمیرات مؤلفه‌ها در زمان از کار افتادگی باعث تعداد کل از کار افتادگی سیستم و همچنین کاهش هزینه‌های آماده‌سازی یا هزینه‌های از کار افتادگی سیستم خواهد شد.<sup>[۲۵-۲۳، ۱۸]</sup> در حقیقت این موضوع بیان می‌کند که خواهی یا تعمیرات پیشگیرانه یک مؤلفه (که زمان‌بندی این فعالیت‌ها در افق کوتاه‌مدت تصمیم‌گیری شود. هدف از این تصمیم بیشینه‌سازی صرفه‌جویی حاصل از گروه‌بندی و انجام هم‌زمان فعالیت‌های تعمیراتی مؤلفه‌های مختلف سیستم تحت داده‌های موجود و شرایط عملیاتی سیستم است. در نهایت در گام چهارم، برنامه‌ی کلان نگهداری و تعمیرات مؤلفه‌های مختلف براساس تصمیمات اتخاذ شده اصلاح می‌شود.

به صورت ویژه، بووارد و همکاران<sup>[۲۷]</sup> کاربرد مدل پیشنهادی را برای بینه‌سازی نت پیشگیرانه خودروهای سنگین تجاری مورد مطالعه قرار دادند. در این مطالعه فرض شده است که سیستم بدون وقفه عمل می‌کند. دو و همکاران<sup>[۲۰-۲۸]</sup> در مجموعه‌یی از فعالیت‌های پژوهشی به بررسی استراتژی پیشنهادی در سیستم‌های سری و سری - موازی پرداخته‌اند. در این مطالعات مفروضات مختلفی همچون وابستگی اقتصادی منفی و تعداد محدود گروه‌های تعمیراتی مورد بررسی قرار گرفته است. چالبی و همکاران<sup>[۱]</sup> به عنوان توسعه‌یی بر مطالعات گذشته، علاوه بر بررسی هزینه‌های تعمیرات به بررسی دوره‌های در دسترس بودن سیستم نیز پرداختند. یک فرض محدود کننده در مطالعات اشاره شده در فوق، در نظر گرفتن عملکرد بی وقفه‌ی سیستم است. این موضوع درحالی است که بسیاری از سیستم‌های مهندسی به خصوص سیستم‌های تولیدی به صورت منقطع فعالیت می‌کنند. همان‌طور که در شکل ۲ نمایش داده شده است، انتخاب و زمان‌بندی فعالیت‌های تعمیراتی در گام سوم رویکرد پیشنهادی باید همگام با برنامه ریزی تولید و همچنین هم‌زمان با

دسته دوم از سیاست‌های پیشنهادی را سیاست نگهداری و تعمیرات فرست طلبانه تشکیل می‌دهند. فرض اساسی سیاست‌های نگهداری و تعمیرات فرست طلبانه این است که برای بسیاری از سیستم‌های چند مؤلفه‌یی خرابی یک مؤلفه منجر به از کار افتادن کل سیستم می‌شود. از این‌رو، ترکیب و انجام گروهی تعمیرات مؤلفه‌ها در هزینه‌های آماده‌سازی یا هزینه‌های از کار افتادگی سیستم خواهد شد.<sup>[۲۵-۲۳، ۱۸]</sup> در حقیقت این موضوع بیان می‌کند که خواهی یا تعمیرات پیشگیرانه یک مؤلفه عموماً باعث توقف کل سیستم می‌شود) فرست متناسبی برای تعمیرات پیشگیرانه دیگر مؤلفه‌های سیستم ایجاد می‌کند. در هر فرست باید به نحوی مؤلفه‌های سیستم برای تعمیرات پیشگیرانه انتخاب شوند (انتخاب برای تعمیرات) که بیشترین صرفه‌جویی را در زمان و هزینه‌های تعمیرات ایجاد کند. سیاست‌های نت فرست طلبانه را می‌توان براساس نوع فرست و نحوی انتخاب مؤلفه‌ها در هر فرست، به سه گروه ۱. مبتنی بر زمان؛ ۲. مبتنی بر شرایط؛ ۳. مبتنی بر گروه‌بندی دینامیک تقسیم کرد.<sup>[۲۶]</sup> در استراتژی مبتنی بر زمان، پژوهشگران با تعریف حدود آستانه‌ی عمر، قابلیت اطمینان، ریسک یا ترکیبی از این سه مورد، به ارائه یک ساختار تصمیم‌گیری در رابطه با شروع فعالیت‌های تعمیراتی و همچنین انتخاب مؤلفه‌ها برای تعمیرات پرداخته‌اند.<sup>[۲۴-۱۸]</sup> در استراتژی مبتنی بر شرایط، محققان با تعریف حدود آستانه مرتبط با وضعیت عملکردی سیستم، یک ساختار تصمیم‌گیری ارائه می‌کنند.<sup>[۲۵]</sup> یک فرض محدود کننده که در تمامی مقالات بدان اشاره شده، آن است که انتخاب تعمیرات در افق بلند‌مدت و با استفاده از یک ساختار تصمیم‌گیری ثابت مدل‌سازی شده است. این موضوع در حالی است که در واقعیت، به دلیل عدم وجود داده و همچنین وجود پیشامدهای غیرقابل پیش‌بینی باید افق برنامه ریزی کوتاه‌مدت در نظر گرفته شود. در ادبیات موضوع مطالعات متعددی به ارائه ی رویکردهای خلاقانه برای در نظر گرفتن اطلاعات کوتاه‌مدت در برنامه ریزی های نگهداری و تعمیرات پرداخته‌اند. در مطالعات صورت گرفته توسط محققان<sup>[۲۱-۲۷]</sup> از یک رویکرد پویا استفاده شده

جدول ۱. مرور مطالعات برنامه ریزی فعالیت‌های نگهداری و تعمیرات.

روش مدل سازی و حل	تابع هدف			سیاست نگهداری و تعمیرات		ساختر سیستم		اقتصادی ساختاری تصادفی		وابستگی		نویسنده‌گان
	گروهی	فرصت طلبانه	هزینه‌یی قابلیت اطمینان									
الگوریتم شبیه سازی				تک مؤلفه					*			[۱] ژو و کامپار
الگوریتم شبیه سازی	*			تک مؤلفه					*			[۲] احمدی و نیوبای
الگوریتم شبیه سازی	*	*		سری - موازی					*			[۳] ژو و همکاران
الگوریتم شبیه سازی	*	*		سری - موازی					*			[۴] عبدالله زاده و همکاران
الگوریتم شبیه سازی	*	*		سری - موازی					*			[۵] آتشگر و عبدالله زاده [۶]
الگوریتم جستجوی متنوعه				سری - موازی								
شبیه سازی سه فازی و	*	*	*	سری - موازی					*			[۷] عبدالله زاده و آتشگر
الگوریتم کلونی مورچه ها	*	*	*	سری - موازی					*			[۸] دانگ و همکاران
الگوریتم شبیه سازی		*	*	موازی		*	*	*	*			[۹] دو و همکاران
الگوریتم شبیه سازی	*	*		سری		*			*			[۱۰] دو و همکاران
Backward search	*			سری - موازی			*					[۱۱] شهرکی و همکاران
شبیه سازی مونت کارلو	*			سری - موازی		*			*			[۱۲] آتشگر و عبدالله زاده
الگوریتم جستجوی متنوعه	*	*		k-out-of-n					*			[۱۳] شهرکی و همکاران
تصمیم گیری مارکوف	*			سری - موازی								[۱۴] کیزیز و همکاران
شبیه سازی مونت کارلو	*	*		سری			*					[۱۵] ژو و همکاران
الگوریتم شبیه سازی	*			سری - موازی		*	*					[۱۶] دو و جکوبینز
الگوریتم شبیه سازی	*			سری - موازی		*	*					[۱۷] گامکانی و موکدی
A	الگوریتم جستجوی *	*	*	سری		*	*					[۱۸] گامکانی و موکدی
	تصمیم گیری مارکوف	*	*	موازی		*						[۱۹] زانگ و یانگ
	الگوریتم شبیه سازی	*	*	سری - موازی		*	*					[۲۰] وانگ و همکاران
	الگوریتم شبیه سازی	*	*	سری		*	*					[۲۱] بوارد و همکاران
	الگوریتم شبیه سازی	*	*	سری - موازی		*						[۲۲] دو و همکاران
	الگوریتم شبیه سازی	*	*	سری								[۲۳] دو و همکاران
	الگوریتم ژنتیک	*	*	سری - موازی		*						[۲۴] وو و همکاران
	تصمیم گیری مارکوف	*	*	سری - موازی		*	*					[۲۵] دو و همکاران
	الگوریتم بهینه سازی ذرات	*	*	سری								[۲۶] چالبی و همکاران
حل دقیق	*	*	*	سری - موازی					*			[۲۷] تحقیق حاضر

شامل هزینه‌های تولید نیز است. هزینه‌های تولید شامل مجموع هزینه‌های تولید و امداد سازی، هزینه‌های تأخیر سفارش‌ها و هزینه‌های جریمه‌ی ذخیره‌ی اطمینان است. به منظور بررسی صحت و همچنین نیاش تأثیر مفروضات مختلف در نظر گرفته شده در تعریف مسئله یک مثال عددی با توجه به ادبیات موضوع طرح و توسط نرم افزار گمز حل شده است.

در ادامه و در بخش دوم، تعریف مسئله و مفروضات آن ارائه خواهد شد. بخش سوم مقاله به ارائه چگونگی مدل‌سازی ریاضی مسئله پیشنهادی اختصاص داده شده است. با توجه به ماهیت غیرخطی مدل پیشنهادی، در بخش چهارم نحوه‌ی تقریب خطی مدل ریاضی پیشنهادی ارائه شده است. برای ارزیابی و تحلیل مفروضات مختلف مدل پیشنهادی و همچنین بررسی صحت آن در بخش ۵ یک مثال کاربردی ارائه شده است. در پایان در بخش ششم، نتیجه‌گیری و پیشنهادها برای تحقیقات آتی، اورده شده است.

۲. سان مسئلہ

یک سیستم تولید منعطف را در نظر بگیرید که متشکل از  $NM$  ماشین تولیدی است.

تصمیمات تعیین اندازه و زمان بندی دسته های تولیدی انجام شود.<sup>[۲۲]</sup> باید اشاره کرد که در ادبیات موضوع مطالعات متعددی به بررسی مسئله زمان بندی هم زمان با فعالیت های تعمیراتی و تولیدی پرداخته اند.<sup>[۲۳-۲۵]</sup> تا آن جا که مرور ادبیات نشان می دهد، یک افق کوتاه مدت مورد مطالعه قرار گرفته و در هیچ یک از این مطالعات تأثیر تصمیمات برنامه ریزی نبیت در نظر گرفته نشده است.

به منظور پاسخگویی به مسائل مطرح شده، یک مدل برنامه‌ریزی غیرخطی مختاطه با منظور تصمیم‌گیری هم‌زمان در رابطه با گروه‌بندی و زمان‌بندی فعالیت‌های تعمیراتی و همچنین زمان‌بندی فعالیت‌های تولیدی در یک سیستم تولید منقطع توسعه داده شده است. تا آن‌جا که مرور ادبیات نشان می‌دهد (جدول ۱) این اولین بار است که یک مدل ریاضی برای حل مسئله‌ی گروه‌بندی و زمان‌بندی فعالیت‌های تعمیراتی با در نظر گرفتن عملکرد مقطع سیستم و تعداد محدود تیم‌های تعمیراتی توسعه داده شده است. به علاوه، مدل پیشنهادی در زمینه‌ی زمان‌بندی تولید قادر به در نظر گرفتن موجودی اولیه از محصولات نهایی و نیمه ساخته، عملیات موتناور، امکان وجود بیش از یک سفارش برای هر محصول سیستم و تقسیم اندازه کارهast. رویکرد تقسیم‌کارها به زیر دسته‌های کوچک‌تر یک فن تولیدی بسیار کارآمد برای سرعت بخشیدن به تولید یا یافتن یک برنامه زمان‌بندی با زمان تحويل به موقع است.<sup>[۲۶]</sup> تابع هدف مدل پیشنهادی علاوه بر هزینه‌های تعمیرات پیشگیرانه و اصلاحی

تولیدی مورد نظر از یک سیاست نت دوره‌یی مبتنی بر زمان استفاده می‌کند. طبق این برنامه هر یک از ماشین‌ها در دوره‌های ثابت، تعییرات پیشگیرانه می‌شوند و بعد از هر عملیات نت پیشگیرانه، ماشین به حالت سالم بازمی‌گردد. در فاصله بین دو تعییرات پیشگیرانه، امکان وقوع خرابی ناگهانی ماشین وجود دارد. در صورت وقوع خرابی، ماشین مورد نظر بدون وقفه و براساس سیاست تعییرات کمینه تعییر می‌شود. به این معنی که تعییرات اصلاحی قطعه را به وضعیت مشابه وضعیت قبل از خرابی بر می‌گرداند. هزینه‌ی انجام هر تعییر اصلاحی بر روی ماشین  $m$  با  $C_m^{cr}$  داده می‌شود. فرض شده است که تعییرات پیشگیرانه ماشین  $m$  هر  $T_m$  واحد زمان انجام می‌شود و به ترتیب دارای هزینه و زمان  $C_m^{pr}$  و  $D_m^{pr}$  است. براساس منبع<sup>[۲۰]</sup> در صورتی که رفتار خرابی ماشین از توزیع واپیول پیروی کند، بازه بهینه هر ماشین مطابق معادله خواهد بود:

$$T_m = \lambda_m \beta_m \sqrt{\frac{C_m^{pr}}{C_m^{cr}(\beta_m - 1)}} \quad (1)$$

که در آن  $\lambda_m$  و  $\beta_m$  به ترتیب پارامترهای مقیاس و شکل توزیع واپیول است. به علاوه، انجام هر تعییرات پیشگیرانه نیازمند حضور حداقل یک تیم از مجموعه‌ی تعییرکاران و متخصصین  $\{1, 2, \dots, NR\}$  در سیستم است. حضور هر تیم تعییرات یک هزینه‌ی ثابت  $C^s$  به سیستم تحمیل می‌کند. مطمئناً انجام هم‌زمان چند فعالیت تعییراتی توسط یک تیم در طی یک نوبت‌کاری یا به بیان دیگر گروه‌بندی فعالیت‌های تعییراتی تنها نیازمند یک بار پرداخت هزینه‌های ثابت حضور تیم تعییراتی خواهد بود.<sup>[۲۱-۲۸]</sup> فرض شده است، هر تیم تعییراتی به مدت یک نوبت‌کاری در سیستم حضور خواهد داشت و از این‌رو، فاصله‌ی زمانی بین دو فعالیت تعییراتی پیشگیرانه تخصیص داده شده به یک تیم باید کمتر از طول یک نوبت‌کاری باشد. به علاوه، وامین (که)  $\{1, 2, \dots, NG\}$  گروه تشکیل شده نمی‌تواند شامل بیش از یک فعالیت تعییراتی پیشگیرانه از یک ماشین خاص باشد. در این تعریف،  $NG$  نشان‌دهنده گروه‌های قابل تشکیل از فعالیت‌های تعییرات پیشگیرانه است. باید توجه داشت که گروه‌بندی فعالیت‌های تعییراتی نیازمند ایجاد تغییرات کوچک در زمان انجام فعالیت‌های تعییراتی خواهد بود که براساس برنامه کلان تعییرات ماشین‌ها از قبل مشخص شده است. علاوه بر صرفه‌جویی حاصل از گروه‌بندی فعالیت‌های تعییراتی، مسائل دیگری که در منبع<sup>[۲۹-۳۶]</sup> با عنوان «مقاهیم بولا» آورده شده است: ۱. تعییرات تعداد گروه‌های تعییراتی؛ ۲. تعییرات حجم سفارش‌ها در طی نوبت‌های کاری منجر به تأخیر یا تعجلی در زمان انجام فعالیت‌های تعییراتی خواهد شد. از سوی دیگر، اگر در انجام فعالیت‌های نت تعجلی یا تأخیر صورت گیرد هزینه‌های تعییرات می‌تواند به صورت غیرمستقیم به ترتیب به دلیل کاهش عمر مفید قطعات یا افزایش هزینه‌های تعییرات اصلاحی افزایش یابد.

در چنین سیستم‌هایی، برنامه‌ریزی هم‌زمان فعالیت‌های تولیدی و تعییراتی باید به نحوی صورت گیرد که علاوه بر تأمین تقاضای مشتریان بتوان استفاده‌ی حداقلی از صرفه‌جویی اقتصادی حاصل از گروه‌بندی و تغییر زمان انجام فعالیت‌های نت ایجاد شود. تصمیمات مسئله‌ی حاضر شامل تعیین اندازه دسته‌های تولیدی برای هر محصول، تخصیص دسته‌های محصولات به گزینه‌های ماشین، تعیین جریان مواد، زمان‌بندی دسته‌های تولیدی محصول و تعیین زمان انجام فعالیت‌های تعییرات پیشگیرانه است. جریان مواد شامل جریان بین: ۱. دسته‌های تولیدی محصولات بالادستی و پایین‌دستی؛ ۲. دسته‌های تولیدی و سفارش‌های مشتریان؛ ۳. دسته‌های

فرض شده است که این سیستم برای مدیریت سفارش‌های مشتریان در طول زمان از سیاست تولید برای سفارش استفاده می‌کند. به این معنی که برنامه تولید در یک دوره شامل کلیه سفارش‌های دریافتی از محصولات مختلف سیستم در طی دوره‌های قابل است. این فرض یک رویکرد بسیار متدال در سیاری از شرکت‌های تولیدی همانند شرکت‌های قطعه‌سازی، لبی و غیره است.<sup>[۲۸, ۳۷]</sup> در این نوع سیستم‌ها کلیه سفارش‌ها باید حداقل را انتها در دوره به مشتریان تحویل داده شود. به منظور نمایش فرایند تولید در یک دوره، در این مقاله از رویکرد ارائه شده توسط عبدالله‌زاده و همکارش<sup>[۳۵]</sup> استفاده شده است. در این رویکرد مواد اولیه، قطعات نیمه ساخته و محصولات نهایی به عنوان محصولات مختلف سیستم در مراحل مختلف تولید با عنوانی مشخص نام‌گذاری می‌شوند. به بیان دیگر، این سیستم شامل  $NP$  محصول است که باید روی مجموعه‌ی ماشین‌های موجود  $\{1, 2, \dots, NM\}$  پردازش شود. در این رویکرد<sup>[۳۵]</sup> برای نشان دادن فرایند تولید از پارامتر  $BOM_{p,p'}$  استفاده شده است. نشان‌دهنده‌ی تعداد محصول  $\{p\}$  بازی برای تولید محصول  $p$  است. در حقیقت هر محصول  $p$  می‌تواند از موتاز و پردازش مجموعه‌ی از محصولات بالادستی خود (به بیان ریاضی  $\{p'\} | BOM_{p',p}$ ) تولید شود. به طور مشابه، محصول  $p$  می‌تواند به عنوان محصول پایین‌دستی سایر محصولات (به بیان ریاضی  $\{p'\} | BOM_{p,p'} > 0$ ) است. هر عملیات تولید یا موتاز محصول  $p$  می‌تواند روی زیرمجموعه‌ی از ماشین‌های موجود که امکان پردازش محصول را دارند ( $M_i \subseteq M$ ) با زمان پردازش  $D_{p,m}^p$  و هزینه‌ی  $C_{p,m}^p$  انجام شود. ویژگی محیط‌های تولیدی منعطه امکان استفاده از تقسیم کارها را فراهم می‌سازد. تقسیم اندازه کارها به معنی تولید تقاضای یک محصول در زیردسته‌های مختلف است. با تقسیم اندازه کارها، پردازش هم‌زمان دسته‌های یک محصول بر چندین ماشین امکان‌پذیر است.<sup>[۳۶]</sup> در این مطالعه فرض شده است که هر محصول می‌تواند حداقل به تعداد  $DNL_p$  دسته‌ی گنسیته با اندازه‌های نامساوی تقسیم شود. برای پردازش یک دسته از محصول  $p$  بر روی ماشین  $m$  (که  $m \in M$  است) نیاز به عملیات را اندازی با زمان  $D_{p,m}^{set}$  و هزینه‌ی  $C_{p,m}^{set}$  است. اما در صورتی که دو دسته از یک محصول مشابه به طور متوالی بر روی یک ماشین مشخص پردازش شوند نیاز به را اندازی دوم نیست. در ابتدای هر دوره تعداد  $NO_p$  سفارش از محصول  $p$  دریافت می‌شود. اندازه و زمان تحویل سفارش  $z$  ( $z \in \{1, 2, \dots, NO_p\}$ ) از محصول  $OS_{p,j}$  با  $j \in \{1, 2, \dots, d_{p,j}\}$  نشان داده می‌شود. همان‌طور که گفته شده است، تمامی سفارش‌ها باید حداقل را انتها در دوره تحویل داده شوند. طبق تعریف عبدالله‌زاده و همکارش<sup>[۳۵]</sup> به سفارش‌هایی که با تأخیر تحویل داده می‌شوند هزینه‌ی ثابت  $C_{j,p}^F$  و هزینه‌ی متغیر  $C_{j,p}^V$  تحمیل می‌شود. این هزینه‌ی متغیر متناسب با زمان دیرکرد و اندازه‌ی سفارش است. برای پاسخ به نیازهای بخش برنامه‌ریزی تولید، موجودی اولیه  $IL_p$  برای هر محصول در نظر گرفته می‌شود و در انتها در دوره موجودی نهایی محصول  $p$ ، باید برابر با ذخیره‌ی اطمینان آن محصول  $SS_p$  باشد. در صورت تفاوت بین موجودی نهایی و ذخیره‌ی اطمینان، باید هزینه‌ی عدم انطباق  $C_p^N$  در نظر گرفته شود. از سوی دیگر، ماشین‌های سیستم در معرض خرابی‌اند و فرایند خرابی آنها مستقل از هم است. وضعیت سلامت آنها تنها شامل دو وضعیت «سالم» یا «خراب» است. مطمئناً توقف هر یک از این ماشین‌ها به هر دلیلی (برای مثال خرابی یا تعییرات پیشگیرانه) منجر به کاهش ظرفیت تولید می‌شود. به منظور کاهش تعداد و هزینه‌ی خرابی ماشین‌ها و توقف سیستم، فرض شده است سیستم

### ۳. مدل ریاضی

به منظور مدل سازی مسئله پیشنهادی عالم زیر در نظر گرفته شده است:

#### ۳.۱. انديس ها

$p = \{0, 1, 2, \dots, NP, NP+1\}$ : انديس مجموعه محصولات  $p$  که  $M = \{1, 2, \dots, NM\}$  مجموعه ماشين ها هستند؛

$m: m, m'$ : انديس مجموعه ماشين ها  $M$  که  $L_p: l, l'$ : انديس مجموعه دسته های تولیدی هر محصول  $L_p$  که  $I_m: i, i'$ : انديس مجموعه تعimirات پيشگيرانه ماشين ها  $I_m$  که  $O_p: O_p = \{1, 2, \dots, NO_p\}$  ز: انديس مجموعه سفارش های هر محصول  $O_p$  که  $M_p: M_p = \{1, 2, \dots, NPM_m\}$  از: انديس مجموعه ماشين هایی که امکان پردازش محصول  $p$  را دارند؛

$R: R = \{1, 2, \dots, NR\}$ : انديس مجموعه نیروي های نت

$g: g = \{1, 2, \dots, NG\}$ : انديس مجموعه گروه های قابل تشکيل از فعالیت های تعimirات پيشگيرانه  $G$

$t: t = \{1, 2, \dots, NPM_m + 2\}$ : انديس مجموعه بازه های تعimirات پيشگيرانه هر ماشين  $T_m$  که

$q: q \in \{1, 2, \dots, NQ\}$ : انديس مجموعه بازه های تقریب  $A$  که  $\bullet$  پaramترها

$NP$ : بيشترین تعداد محصولات؛

$NM$ : بيشترین تعداد ماشين ها؛

$NG$ : بيشترین تعداد گروه های قابل تشکيل از فعالیت های تعimirات پيشگيرانه؛

$NR$ : بيشترین تعداد تیم های تعimirاتی؛

$NO_p$ : بيشترین تعداد سفارش های محصول  $p$ ؛

$NL_p$ : بيشترین تعداد دسته های محصول  $p$ ؛

$IL_p$ : سطح موجودی اولیه برای محصول  $p$ ؛

$SS_p$ : سطح موجودی اطمینان برای محصول  $p$ ؛

$C_p^N$ : هزینه عدم انطباق برای محصول  $p$ ؛

$C_{p,m}^{pro}$ : هزینه تولید هر واحد محصول  $p$  روی ماشين  $m$ ؛

$C_{p,m}^{set}$ : هزینه راه اندازی ماشين  $m$  برای محصول  $p$ ؛

$D_{p,m}^{pro}$ : زمان تولید هر واحد محصول  $p$  روی ماشين  $m$ ؛

$D_{p,m}^{set}$ : زمان راه اندازی ماشين  $m$  برای محصول  $p$ ؛

$BOM_{p,p'}$ : تعداد محصول  $p$  مورد نياز برای تولید محصول  $p'$ ؛

$OS_{p,p'}$ : آندازه سفارش  $p$  از محصول  $p'$ ؛

$d_{p,p'}$ : موعد تحويل سفارش از محصول  $p$  به محصول  $p'$ ؛

$C_{p,p'}^F$ : هزینه ثابت ديرکرد سفارش  $p$  از محصول  $p'$ ؛

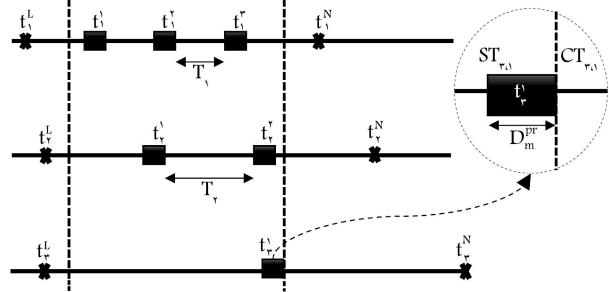
$C_{p,p'}^V$ : هزینه متغير ديرکرد سفارش  $p$  از محصول  $p'$ ؛

$NPM_m$ : بيشترین تعداد فعالیت های تعimirاتی برنامه ريزی شده در افق برنامه ريزی برای ماشين  $m$ ؛

$t_m^L$ : آخرین زمان نت قبل از افق برنامه ريزی؛

$t_m^N$ : اولین زمان نت بعد از افق برنامه ريزی؛

$\lambda_m$ : پaramتر مقیاس توزیع خرابی ماشین  $m$ ؛



شکل ۳. افق برنامه ريزی يك سистем منطبق متشكيل از سه ماشين.

تولیدی و موجودی نهایی؛ ۴. موجودی اولیه و دسته های تولیدی پایین دستی و ۵. موجودی اولیه و سفارش های مشتریان است.<sup>[۳۰]</sup> هدف کمینه سازی کل هزینه های تولید و تعimirات در افق کوتاه مدت است. این افق برنامه ريزی باید در برگیرنده حداقل یک فعالیت تعimirاتی از هر ماشین باشد.<sup>[۳۱]</sup> در صورتی که زمان حاضر با  $T_{begin}$  نمایش داده شود، معادله ۲ نشان دهنده طول افق تصمیم گیری خواهد بود:

$$T_{end} = \max \left( \max_m t_m^L, T_{begin} + SD \right) \quad (2)$$

که در آن،  $t_m^L$  نشان دهنده زمان اولین فعالیت نت پيشگيرانه برنامه ريزی شده برای ماشین  $m$  بعد از زمان  $T_{begin}$  است.  $SD$  نشان دهنده طول يك نوبت تولیدی است. به بیان دیگر،  $T_{end}$  برابر با طول يك نوبت يا بزرگ ترین فاصله زمانی از  $T_{begin}$  تا زمان انجام اولین فعالیت نگهداری و تعimirاتی است که برای ماشین های موجود انجام می شود. برای مثال، در شکل ۳ افق برنامه ريزی برای يك کارگاه تولید متشكيل از سه ماشین نشان داده شده است. مشاهده می شود که در طول افق برنامه ريزی برای ماشین های ۱، ۲ و ۳ به ترتیب سه، دو و يك فعالیت تعimirاتی وجود دارد و زمان پایان افق برنامه ريزی برابر با زمان تعimirات ماشین سوم است. به علاوه، در این شکل زمان آخرین تعimirات پيشگيرانه انجام شده و اولین تعimirات پيشگيرانه بعد از افق برنامه ريزی به ترتیب با  $t_m^L$  و  $t_m^N$  داده شده است.

كل هزینه های تولیدی شامل هزینه های تولید و آماده سازی، هزینه های تأخیر و هزینه های جریمه دخیره ای اطمینان است. همچینین كل هزینه های تعimirات برابر مجموع کل هزینه های تعimirات پيشگيرانه و هزینه تعimirات اصلاحی انجام شده در بازه بین  $t_m^L$  و  $t_m^N$  برای مجموعه ماشین هاست. به علاوه، مفروضات تكميلي زير در نظر گرفته شده است:

- طول يك نوبت تولید ثابت است و براساس نوع صنعت می تواند شامل ساعت تا چندین هفته باشد؛
- تمامی سفارش ها دریافت شده از مشتریان در ابتدای نوبت موجود است؛
- برای يك محصول می تواند بيش از يك سفارش در طول نوبت وجود داشته باشد؛
- هر ماشین در هر لحظه از زمان تتها می تواند يك دسته تولیدی را پردازش کند؛
- وقفه در پردازش يك دسته مجاز نیست؛
- در هم آمیختگی برای دسته های مختلف از يك محصول که روی يك ماشین پردازش می شوند، مجاز است؛
- دسته های تولیدی باید براساس فرایند تولید انجام شوند؛
- زمان حمل و نقل بين ماشین ها در نظر گرفته نشده است.

در غیر این صورت صفر؛  
 $YLT L_{p,l,p}$ : اگر دسته  $l$  محصول  $p$  از دسته  $l$  محصول  $p$  تأمین شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YM_m$ : اگر حداقل یک دسته به ماشین  $m$  تخصیص یابد ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YPM_{m,i}$ : اگر تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$  انجام شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YMG_{m,i,g}$ : اگر تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$  به گروه  $g$  تخصیص یابد ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YG_g$ : اگر گروه  $g$  تشکیل شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YGR_{g,r}$ : اگر گروه  $g$  به تیم تعمیراتی  $r$  تخصیص داده شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YR_{m,i,r}$ : اگر تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$  توسط نیروی تعمیراتی  $r$  انجام شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $R_{m,i,m',i}$ : اگر تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$  قبل از تعمیرات پیشگیرانه  $i'$  ماشین  $m'$  انجام شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YSM_{m,i,i'}$ : اگر تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$  قبل از تعمیرات پیشگیرانه  $i'$  انجام شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YSP_{p,l,p',l'}$ : اگر دسته  $i$  از محصول  $m$  دقیقاً قبل از دسته  $l$  از محصول  $i'$  انجام شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YSM_{p,l,m,i}^B$ : اگر تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$  قبل از پردازش دسته  $l$  محصول  $p$  انجام شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $YSM_{p,l,m,i}^A$ : اگر تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$  بعد از پردازش دسته  $l$  محصول  $p$  انجام شود ۱، در غیر این صورت صفر؛  
 $ANC_{m,t,q}$ : اگر بازه  $t$  تعمیرات ماشین  $m$  در بازه  $q$  تقریبی  $q$  قرار بگیرد ۱، در غیر این صورت صفر.

با در نظر گرفتن نمادگذاری ارائه شده در قسمت قبل، یک مدل برنامه ریزی ریاضی عدد صحیح مختلط برای مسئله پیشنهادی توسعه داده شده است. مدل پیشنهادی را می توان به شش بخش زیر تقسیم کرد:

- توابع هدف:

- محدودیت های جریان مواد؛
- محدودیت های زمان بندی دسته های تولیدی و فعالیت های نت؛
- محدودیت های گروه بندی فعالیت های نت؛
- محدودیت های توابع هدف؛
- محدودیت های حدود متغیرهای تصمیم گیری.

### ۲.۳. توابع هدف

همان طور که در معادله ۳ نشان داده است، می توان تابع هدف در نظر گرفته شده را به دو بخش کلی ۱. کل هزینه های تولید و ۲. کل هزینه های نت در افق برنامه ریزی  $[T_{begin}, T_{end}]$  تقسیم کرد.

$$\min TC = TPC + TMC \quad (3)$$

کل هزینه های تولید در معادله ۴ شامل: ۱. مجموع هزینه های تولید و آماده سازی؛ ۲. هزینه های سفارش هایی که با تأخیر تحويل داده می شوند؛ ۳. هزینه های جریمه

- $\beta_m$ : پارامتر شکل توزیع خرابی ماشین  $m$ ؛
- $C_m^{cr}$ : هزینه تعمیرات اصلاحی ماشین  $m$ ؛
- $C_m^{pr}$ : هزینه تعمیرات پیشگیرانه ماشین  $m$ ؛
- $D_m^{pr}$ : زمان تعمیرات پیشگیرانه ماشین  $m$ ؛
- $C_s^s$ : هزینه ثابت اعراض تعمیراتی؛
- $T_{begin}$ : زمان شروع افق برنامه ریزی؛
- $T_{end}$ : زمان پایان افق برنامه ریزی؛
- $SD$ : طول یک شیفت کاری؛
- $bigM$ : عدد بسیار بزرگ.
- **متغیرهای تصمیم**
- **متغیرهای تصمیم پیوسته**

  - $FL_p$ : موجودی نهایی محصول  $p$ ؛
  - $PIL_p$ : اختلاف مشبت موجودی نهایی محصول  $p$  از موجودی اطمینان؛
  - $NLI_p$ : اختلاف منفی موجودی نهایی محصول  $p$  از موجودی اطمینان؛
  - $ST_{p,l}$ : زمان شروع پردازش دسته  $l$  محصول  $p$ ؛
  - $CT_{p,l}$ : زمان تکمیل پردازش دسته  $l$  محصول  $p$ ؛
  - $ST_{m,i}$ : زمان شروع تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$ ؛
  - $CT_{m,j}$ : زمان تکمیل تعمیرات پیشگیرانه  $i$  ماشین  $m$ ؛
  - $PC_{p,l}$ : هزینه تولید دسته  $l$  محصول  $p$ ؛
  - $SC_{p,l}$ : هزینه راه اندازی دسته  $l$  محصول  $p$ ؛
  - $NC_{m,t}$ : تعداد تعمیرات اصلاحی ماشین  $m$  در بازه  $t$ ؛
  - $DT_{p,j}$ : زمان تحويل سفارش  $j$  محصول  $p$ ؛
  - $TRD_{p,j}$ : زمان دیر کرد سفارش  $j$  محصول  $p$ .
  - **متغیرهای تصمیم عدد صحیح**

    - $LS_{p,l}$ : اندازه دسته  $l$  از محصول  $p$ ؛
    - $LTI_{p,l}$ : تعداد قطعه دسته  $l$  از محصول  $p$  که به عنوان موجودی نهایی ذخیره می شود؛
    - $ITO_{p,j}$ : تعداد قطعه موجودی اولیه محصول  $p$  که به سفارش  $j$  تخصیص داده می شود؛
    - $LTL_{p,l,p',l'}$ : تعداد قطعه دسته  $l$  از محصول  $p$  که برای تولید دسته  $l'$  محصول  $p'$  استفاده می شود؛
    - $LTO_{p,l}$ : تعداد قطعه دسته  $l$  از محصول  $p$  که برای تأمین سفارش  $j$  آن محصول استفاده می شود؛
    - $ITL_{p,p',l}$ : تعداد قطعه موجودی اولیه محصول  $p$  که به دسته  $l'$  محصول  $p$  تخصیص داده می شود.
    - **متغیرهای بازیگری**

      - $X_{p,l,m}$ : اگر دسته  $l$  محصول  $p$  به ماشین  $m$  تخصیص یابد ۱، در غیر این صورت صفر؛
      - $YTRD_{p,j}$ : اگر تحويل سفارش  $j$  محصول همراه با تأخیر باشد ۱، در غیر این صورت صفر؛
      - $YLS_{p,l}$ : اگر اندازه دسته  $l$  محصول  $p$  بزرگ تر از صفر باشد ۱، در غیر این صورت صفر؛
      - $YLT O_{p,l,j}$ : اگر سفارش  $j$  محصول  $p$  از دسته  $l$  آن محصول تأمین شود ۱،

$$+ \sum_{j=1}^{NO_p} LTO_{p,l,j} + LTI_{p,l} = LS_{p,l} \quad \forall p \in P \quad \forall l \in L_p \quad (9)$$

$$\begin{aligned} & ITL_{p',p,l} + \sum_{l'=1}^{NL_{p'}} LTl_{p',l',p,l} \\ & = BOM_{p',p} \times LS_{p,l} \quad \forall p, p' \in p \\ & \forall BOM_{p,p'} > o \quad (10) \\ & \forall l \in l_p \end{aligned}$$

محدودیت ۱۱ نشان می دهد که برای تأمین سفارش های مختلف یک محصول می توان از موجودی اولیه یا دسته های تولیدی آن محصول استفاده کرد.

$$ITO_{p,j} + \sum_{l=1}^{NL_p} LTO_{p,l,j} = OS_{p,j} \quad \forall p \in p \quad \forall j \in O_p \quad (11)$$

#### ۴.۳ محدودیت های مرتبط با زمان بندی دسته های تولیدی و تعمیراتی

این مجموعه از محدودیت ها را می توان به سه دسته: ۱. محدودیت های تخصیص؛ ۲. محدودیت های زمان بندی؛ ۳. محدودیت های تعیین توالی تقسیم کرد. محدودیت های ۱۶ تا ۲۰ تشکیل دهنده دسته ای اول از محدودیت ها هستند. اگر یک دسته تولیدی تشکیل شود، این دسته باید به یکی از ماشین هایی که امکان پردازش آن را دارند تخصیص داده شود. این موضوع در محدودیت های ۱۲ تا ۱۴ نمایش داده شده است. محدودیت ۱۵ تضمین می کند که یک دسته محصول زمانی تشکیل می شود که دسته های قبلی آن محصول تشکیل شده باشد. محدودیت ۱۶ بیان می کند در صورت تصمیم به انجام فعالیت تعمیراتی باید یک نیروی تعمیرات به آن تخصیص داده شود.

$$\sum_{m \in M_p} X_{p,l,m} = YLS_{p,l} \quad \forall p \in p \quad \forall l \in L_p \quad (12)$$

$$YS_{p,l} \leq bigM \times YLS_{p,l} \quad \forall p \in p \quad \forall l \in L_p \quad (13)$$

$$LS_{p,l} \geq YLS_{p,l} \quad \forall p \in p \quad \forall l \in L_p \quad (14)$$

$$\sum_{m \in M_p} X_{p,l,m} \leq \sum_{m \in M_p} X_{p,l-1,m} \quad \forall p \in p \quad \forall l \in L_p, l \geq 2 \quad (15)$$

$$\sum_{r=1}^{NP} YR_{m,i,r} = YPM_{m,i} \quad \forall m \in M \quad \forall i \in I_m \quad (16)$$

دسته دوم از محدودیت ها مرتبط با تعیین زمان های شروع و پایان فعالیت های مختلف تولیدی و تعمیراتی است. همان طور که در بخش ۲ بیان شد، تمامی فعالیت های تولیدی و تعمیراتی باید در طول افق زمانی  $[T_{begin}, T_{end}]$  انجام شوند. محدودیت های ۱۷ تا ۲۰ بیان گراین موضوع هستند.

ذخیره اطمینان است. معادله ۵ نشان می دهد که تابع هدف هزینه های نت شامل: ۱. هزینه های تعمیرات پیشگیرانه؛ ۲. هزینه های مربوط به تعمیرات اصلاحی؛ ۳. هزینه های اعزام تیم های تعمیراتی است.

$$\begin{aligned} TPC &= \sum_{p=1}^{NP} \sum_{l=1}^{NL_p} (PC_{p,l} + SC_{p,l}) \\ &+ \sum_{p=1}^{NP} \sum_{j=1}^{NO_p} (C_{p,j}^F \times YTRD_{p,j} + C_{p,j}^V \times OS_{p,j} \times TRD_{p,j}) \\ &+ \sum_{p=1}^{NP} C_p^N \times (PIL_p + NIL_p) \end{aligned} \quad (4)$$

$$\begin{aligned} TMC &= \sum_{m=1}^{NM} C_m^{pr} \times YPM_{m,i} \\ &+ \sum_{m=1}^{NM} \sum_{t=1}^{NP_{M_m}} C_m^{cr} \times NC_{m,t} + \sum_{g=1}^{NG} C_g^s \times YG_g \end{aligned} \quad (5)$$

#### ۴.۳.۳ محدودیت های مرتبط با جریان مواد

برای تأمین سفارش های مشتریان در هر دوره و برآوردن تقاضا برای محصولات پایین دستی، موجودی اولیه در نظر گرفته شده است. همچنین، در انتهای هر دوره باید سطح موجودی به یک سطح اطمینان از پیش تعیین شده برسد. محدودیت های ۶ تا ۸ این دو فرض را نشان می دهد. محدودیت ۶ نشان می دهد که سطح موجودی نهایی یک محصول برابر با موجودی اولیه آن محصول به علاوه مقاوت بین کلیه محصولات تولید شده برای ذخیره به عنوان موجودی دوره ای بعد و مجموع موجودی ارسال شده برای تولید محصولات پایین دستی یا سفارش های مشتریان است. محدودیت ۷ تضمین می کند که کل محصولات انتقال یافته از سطح موجودی برای تولید محصولات پایین دستی و سفارش های مشتریان باید کمتر از سطح موجودی اولیه یک محصول باشد و محدودیت ۸ بیان گر عدم انطباق سطح موجودی نهایی یک محصول از سطح اطمینان مورد نیاز آن محصول است.

$$\begin{aligned} IL_p - \sum_{j=1}^{NO_p} ITO_{p,j} - \sum_{BO M_{p,p'}=1}^{NP} \sum_{l'=1}^{NL_{p'}} ITL_{p,p',l'} &\leq IL_p \quad \forall p \in P \\ + \sum_{l=1}^{NL_p} LTI_{p,l} = FL_p \end{aligned} \quad (6)$$

$$\sum_{BO M_{p,p'}=1}^{NP} \sum_{l'=1}^{NL_{p'}} ITL_{p,p',l'} + \sum_{j=1}^{NO_p} ITO_{p,j} \leq IL_p \quad \forall p \in P \quad (7)$$

$$FL_p - SS_p = PIL_p - NIL_p \quad \forall p \in P \quad (8)$$

محدودیت ۹ نشان می دهد که یک دسته تولیدی را می توان برای تولید دسته های محصولات پایین دستی، تأمین سفارش ها یا موجودی نهایی آن محصول استفاده کرد. محدودیت ۱۰ نشان می دهد که مواد یا قطعات مورد نیاز برای پردازش یک دسته از موجودی اولیه یا از دسته های تولیدی محصول پایین دستی تأمین می شود.

$$\sum_{BO M_{p,p'}=1}^{NP} \sum_{l'=1}^{NL_{p'}} LTL_{p,l,p',l'} \quad (9)$$

$$LT L_{p,l,p',l'} \leq big M \times YLT L_{p,l,p',l'}$$

$$\begin{aligned} \forall p, p' \in p \\ \forall BOM_{p,p'} > 0 \\ \forall l \in L_p \\ \forall l' \in L_{p'} \end{aligned} \quad \begin{aligned} ST_{p,l} \geq T_{begin} \\ CT_{p,l} \leq T_{end} \end{aligned} \quad \begin{aligned} (26) \end{aligned}$$

در این پژوهش فرض بر آن است که اولویت پردازش دو دسته از یک محصول با دسته‌یی است که دارای شماره کوچکتر است. محدودیت ۲۷ بیان‌گر این رابطه است. به علاوه، چنانچه دو دسته تولیدی بر روی یک ماشین پردازش شوند، باید توالی آنها برای استفاده از ماشین مشخص شود. محدودیت ۲۸ بیان‌گر توالی دو دسته‌ی تولیدی از محصولات متفاوت بر روی یک ماشین است.

$$\begin{aligned} CT_{p,l} \leq ST_{p,l'} \\ + big M \times (\mathbf{1} - X_{p,l,m} - X_{p,l',m}) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall p \in p, \forall l, l' \in L_p \\ l < NL_p - 1, l' > l \\ \forall m \in M_p \end{aligned} \quad (27)$$

$$\begin{aligned} CT_{p,l} \leq ST_{p',l'} + big M \\ \times (\mathbf{1} - X_{p,l,m} - X_{p',l',m} - YSP_{p,l,p',l'}) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall p, p' \in p \\ \forall l \in L_p \\ \forall l' \in L_{p'} \end{aligned} \quad (28)$$

$$\begin{aligned} CT_{m,i} \leq ST_{m,i'} + big M \\ \times (\mathbf{1} - YPM_{m,i} - YPM_{m,i'}) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall m, m' \in M \\ \forall i, i' \in I_m \\ i \leq NPM_m - 1 \\ i' > i \\ \forall r \in R \end{aligned} \quad (29)$$

$$\begin{aligned} CT_{m,i} \leq ST_{m',i'} + big M \\ \times (\mathbf{1} - YR_{m,i,r} - YR_{m',i',r} - YSR_{m,i,m',i'}) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall m, m' \in M \\ \forall i, i' \in I_m \\ \forall r \in R \end{aligned} \quad (30)$$

به صورت مشابه، باید توالی فعالیت‌های تعمیراتی بر روی دو منبع موجود یعنی ماشین‌ها و نیروهای تعمیراتی مشخص شود. محدودیت ۲۹ همانند محدودیت ۲۷ نشان می‌دهد که اولویت انجام فعالیت‌های تعمیراتی بر روی یک ماشین براساس شماره آن تعمیرات است. محدودیت ۳۰ بیان‌گر ترتیب انجام دو فعالیت تعمیراتی برای دو ماشین مختلف است که توسط یک نیروی تعمیرات انجام می‌شوند.

دسته سوم از محدودیت‌ها مرتبه با تعیین توالی انجام فعالیت‌های تولیدی و تعمیراتی بر روی ماشین‌ها و نیروهای تعمیراتی است. محدودیت‌های ۳۱ تا ۴۱ مرتبه با تعیین توالی کارها بر روی ماشین‌ها هستند. محدودیت‌های ۳۱ و ۳۲ بیان می‌کند که اگر یک ماشین فعال باشد، اولین و آخرین عملیات آن ماشین باید از مجموعه‌ی فعالیت تولیدی مجازی ( $\{0, NP + 1\}$ ) باشد. محدودیت‌های ۳۳ و ۳۴ نشان می‌دهند که زمانی یک ماشین فعال است که حداقل دسته‌های تولیدی یا یک تعمیرات پیشگیرانه در طی افق برنامه‌ریزی بر روی آن انجام شوند. محدودیت‌های ۳۵ و ۳۶

$$\begin{aligned} \forall p \in p \\ \forall l \in L_p \end{aligned} \quad \begin{aligned} ST_{p,l} \geq T_{begin} \\ CT_{p,l} \leq T_{end} \end{aligned} \quad (17)$$

$$\begin{aligned} \forall p \in p \\ \forall l \in L_p \end{aligned} \quad \begin{aligned} CT_{p,l} \leq T_{end} \\ ST_{m,i} \geq T_{begin} \end{aligned} \quad (18)$$

$$\begin{aligned} \forall m \in M \\ \forall i \in I_m \end{aligned} \quad (19)$$

$$\begin{aligned} \forall m \in M \\ \forall i \in I_m \end{aligned} \quad (20)$$

محدودیت‌های ۲۱ تا ۲۳ نشان‌دهنده‌ی رابطه بین زمان شروع و پایان یک دسته تولیدی هستند. براساس محدودیت‌های ۲۱ و ۲۲ تنها زمانی نیاز به آماده‌سازی ماشین وجود دارد که دسته‌ی مورد نظر اولین دسته‌یی باشد که روی ماشین پردازش می‌شود یا دسته‌ی قبلي مرتبه با یک محصول متفاوت باشد. محدودیت ۲۳ بیان می‌کند که اگر دو دسته از یک محصول به ترتیب روی یک ماشین پردازش شوند نیازی به آماده‌سازی مجدد دستگاه برای دسته دوم نیست. از سوی دیگر، محدودیت ۲۴ نشان‌دهنده‌ی رابطه بین زمان شروع و پایان یک فعالیت تعمیرات پیشگیرانه است.

$$\begin{aligned} ST_{p,l} + D_{p,m}^{pro} \times LS_{p,l} + D_{p,m}^{set} \leq CT_{p,l} + big M \times \\ (\mathbf{1} - X_{p,l,m} - YSP_{p,l,p',l'}) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall p \in p, \forall l \in L_p, \forall m \in M \end{aligned} \quad (21)$$

$$\begin{aligned} ST_{p,l} + D_{p,m}^{pro} \times LS_{p,l} + D_{p,m}^{set} \leq CT_{p,l} + big M \times \\ \left( \mathbf{1} - X_{p,l,m} - \sum_{\substack{p'=\mathbf{1} \\ p' \neq p}}^{NP} \sum_{l'}^{NL_{p'}} Y_{p',l',p,l} - \sum_{i=\mathbf{1}}^{NPM_m} YSM_{p,l,m,i}^B \right) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall p \in p \\ \forall l \in L_p \\ \forall m \in M \end{aligned} \quad (22)$$

$$\begin{aligned} ST_{p,l} + D_{p,m}^{pro} \times LS_{p,l} \leq CT_{p,l} + big M \times \\ \left( \mathbf{1} - X_{p,l,m} - \sum_{\substack{l'=1 \\ l' \neq l}}^{NL_{p'}} Y_{p,l',p,l} \right) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall p \in p \\ \forall l \in L_p \\ \forall m \in M \end{aligned} \quad (23)$$

$$\begin{aligned} ST_{m,i} + D_m^{pr} \times YPM_m^i = CT_{m,i} \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall m \in M \\ \forall i \in I_m \end{aligned} \quad (24)$$

مطمئاً زمانی پردازش یک دسته‌ی تولیدی شروع می‌شود که تمامی مواد یا قطعات مورد نیاز برای آن عملیات موجود باشد. بر این اساس، محدودیت ۲۵ و ۲۶ بیان می‌کند که اگر لازم باشد مواد یا قطعات مورد نیاز برای یک دسته بالادستی تأمین شوند، عملیات نمی‌تواند تا پایان پردازش دسته پایین دستی شروع شود.

$$\begin{aligned} \forall p, p' \in p \\ CT_{p,l} \leq ST_{p',l'} \\ + big M \times (\mathbf{1} - YLT L_{p,l,p',l'}) \end{aligned} \quad \begin{aligned} \forall BOM_{p,p'} > 0 \\ \forall l \in L_p \\ \forall l' \in L_{p'} \end{aligned} \quad (25)$$

$$YSP_{p,l,p',l'} + YSP_{p',l',p,l} \leq 1 - X_{p,l,m} - \sum_{\substack{m'=1 \\ m' \neq m}}^{NM} X_{p',l',m'} \quad \forall p, p' \in p \quad \forall l, l' \in L_p \quad \forall m \in M \quad (38)$$

محدودیت‌های ۳۹ و ۴۰ به ترتیب نشان‌دهنده عملیات‌های قبیل و بعد یک فعالیت تعییراتی هستند. محدودیت ۴۱ مشابه محدودیت ۳۷ است. این محدودیت نشان می‌دهد در صورتی که تعییراتی بر روی ماشین انجام نشود، لزومی به برنامه‌ریزی توالی فعالیت‌ها قبیل و بعد از آن نیست.

$$\sum_{i'=1}^{i-1} YSM_{m,i',i} + \sum_{p=1}^{NP} \sum_{l=1}^{NL_p} YSM_{p,l,m,i}^B = YPM_{m,i} \quad \forall m \in M \quad \forall i \in I_m \quad (39)$$

$$\sum_{i'=i+1}^{i-1} YSM_{m,i',i} + \sum_{p=1}^{NP+1} \sum_{l=1}^{NL_p} YSM_{p,l,m,i}^A = YPM_{m,i} \quad \forall m \in M \quad \forall i \in I_m \quad (40)$$

$$\sum_{i'=1}^{i-1} YSM_{m,i',i} + \sum_{i'=i+1}^{i-1} YSM_{m,i',i} + \sum_{p=1}^{NP} YSM_{p,l,m,i}^B + \sum_{p=1}^{NP+1} \sum_{l=1}^{NL_p} YSM_{p,l,m,i}^A \leq f \times YPM_{m,i} \quad \forall m \in M \quad \forall i \in I_m \quad (41)$$

$$YSR_{m',i',m,i} + YSR_{m,i,m',i'} = 1 \quad \forall m, m' \in M \quad \forall i, i' \in I_m \quad (42)$$

محدودیت ۴۲ بیان‌گر توالی دو فعالیت تعییراتی در به کارگیری نیروهای تعییراتی است.

به ترتیب نشان‌دهنده فعالیت‌های قبیل و بعد یک فعالیت تولیدی هستند.

$$\sum_{p=1}^{NP} \sum_{l=1}^{NL_i} YSP_{\circ, \circ, p, l} + \sum_{m=1}^{NM} \sum_{i=1}^{NP M_m} YSM_{\circ, \circ, m, i}^A = \sum_{m=1}^{NM} YM_m \quad (41)$$

$$\sum_{p=1}^{NP} \sum_{l=1}^{NL_i} YSP_{p,l,NP+1,\circ} + \sum_{m=1}^{NM} \sum_{i=1}^{NP M_m} YSM_{NP+1,\circ,m,i}^B = \sum_{m=1}^{NM} YM_m \quad (42)$$

$$\sum_{p=1}^{NP} \sum_{l=1}^{NL_p} X_{p,l,m} + \sum_{i=1}^{NP M_m} YPM_{m,i} \leq bigM \times YM_m \quad \forall m \in M \quad (43)$$

$$\sum_{p=1}^{NP} \sum_{l=1}^{NL_p} X_{p,l,m} + \sum_{i=1}^{NP M_m} YPM_{m,i} \geq YM_m \quad \forall m \in M \quad (44)$$

$$\begin{aligned} & \sum_{\substack{p'=1 \\ p' \neq p}}^{NP} \sum_{l'=1}^{NL_p} YSP_{p',l',p,l} + \sum_{\substack{l'=1 \\ l' \neq l}}^{NL_p} YSP_{p,l',p,l} + \sum_{i=1}^{NP M_m} YSM_{p,l,m,i}^B \\ & \quad \forall p \in p \quad \forall l \in L_p \quad \forall m \in M \quad \forall i \in I_m \end{aligned} \quad (45)$$

$$\begin{aligned} & \sum_{\substack{p'=1 \\ p' \neq p}}^{NP} \sum_{l'=1}^{NL_p} YSP_{p,l,p',l'} + \sum_{\substack{l'=1 \\ l' \neq l}}^{NL_p} YSP_{p,l,p,l'} + \sum_{i=1}^{NP M_m} YSM_{p,l,m,i}^A \\ & \quad \forall p \in p \quad \forall l \in L_p \quad \forall m \in M \quad \forall i \in I_m \end{aligned} \quad (46)$$

زمانی که تصمیم بر آن است که یک فعالیت تولیدی انجام نشود، از نظر ریاضی بهتر است متغیرهای مربوط به تعیین توالی آن فعالیت مقدار صفر اختیار کنند. محدودیت ۳۷ نشان می‌دهد که اگر پردازش دسته‌ی تولیدی روی ماشین انجام نشود، نمی‌توان هیچ نوع عملیات تولید یا تعییراتی قبیل و بعد از آن برنامه‌ریزی کرد. به علاوه، براساس محدودیت ۳۸، در صورتی که پردازش دو فعالیت تولیدی بر روی دو ماشین متفاوت برنامه‌ریزی شده باشد، لزومی به برنامه‌ریزی توالی آنها وجود ندارد.

$$\sum_{g=1}^{NG} YM_G_{m,i,g} = YPM_{m,i} \quad \forall m \in M \quad \forall i \in I_m \quad (43)$$

$$\sum_{i=1}^{NP M_m} YM_G_{m,i,g} \leq 1 \quad \forall m \in M \quad \forall g \in G \quad (44)$$

$$\sum_{r=1}^{NR} YGR_{g,r} = YG_g \quad \forall g \in G \quad (45)$$

$$\sum_{m=1}^{NM} \sum_{i=1}^{NP M_m} YM_G_{m,i,g} \leq bigM \times YG_g \quad \forall g \in G \quad (46)$$

$$\begin{aligned} & \sum_{p'=1}^{NP+1} \sum_{l'=1}^{NL_p} YSP_{p,l,p',l'} + \sum_{p'=1}^{NP+1} \sum_{l'=1}^{NL_p} YSP_{p',l',p,l'} + \\ & \sum_{i=1}^{NP M_m} YSM_{p,l,m,i}^A + \sum_{i=1}^{NP M_m} YSM_{p,l,m,i}^B \leq \sum_{m=1}^{NM} X_{p,l,m} \\ & \forall p \in p \quad \forall l \in L_p \quad \forall m \in M \end{aligned} \quad (47)$$

$$\begin{aligned} \forall p \in P \\ \forall l \in L_p \\ \forall m \in M \end{aligned} \quad (52)$$

محدودیت‌های ۵۳ و ۵۴ نشان‌دهنده زمان تحویل یک سفارش هستند. محدودیت ۵۵ نیز بیان‌گر زمان دیرکرد یک سفارش است. محدودیت ۵۶ مشخص می‌کند که آیا در تحویل یک سفارش تأخیر صورت گرفته است یا خیر.

$$\begin{aligned} \forall p \in P \\ CT_{i,l} \leq DT_{i,j} + bigM \times (1 - YLTO_{i,l,j}) \\ \forall l \in L_p \\ \forall j \in O_p \end{aligned} \quad (53)$$

$$\begin{aligned} \forall p \in P \\ LTO_{i,l,j} \leq bigM \times YLTO_{i,l,j} \\ \forall l \in L_p \\ \forall j \in O_p \end{aligned} \quad (54)$$

$$DT_{i,j} - d_{i,j} = TRD_{i,j} \quad (55)$$

$$\begin{aligned} \forall p \in P \\ TRD_{i,j} \leq bigM \times YT RD_{i,j} \\ \forall j \in O_p \end{aligned} \quad (56)$$

بخش دوم تابع هدف مرتبط با محاسبه کل هزینه‌های نگهداری و تعمیرات ماشین‌های مختلف سیستم است. در این بخش در محدودیت‌های ۵۸ تا ۶۱ نیاز است تا متوسط تعداد تعمیرات اصلاحی بین دو تعمیرات پیشگیرانه هر ماشین محاسبه شود. در صورتی که رفتار خرابی ماشین از توزیع واپسی پیروی کند، متوسط تعداد خرابی‌های یک ماشین از رابطه‌ی ۵۷ پیروی خواهد کرد.  $x$  نشان‌دهنده طول بازه بین دو تعمیرات پیشگیرانه است.<sup>[۲۷]</sup>

$$F(x) = \left( \frac{x}{\lambda_m} \right)^{\beta_m} \quad \forall m \in M \quad (57)$$

محدودیت‌های ۵۸ تا ۶۱ برای محاسبه متوسط تعداد تعمیرات اصلاحی طی بازه  $[t_m^L, t_m^N]$  آورده شده است. متوسط تعداد تعمیرات اصلاحی انجام شده از زمان  $t_m^L$  تا اولین تعمیرات پیشگیرانه در محدودیت ۵۸ محاسبه شده است. محدودیت ۵۹ بیان‌گر تعداد تعمیرات اصلاحی بین دو تعمیرات پیشگیرانه متوالی است. تعداد تعمیرات اصلاحی از آخرین تعمیرات پیشگیرانه تا زمان  $t_m^N$  در محدودیت ۶۰ محاسبه شده است. چنانچه طی بازه  $[t_m^L, t_m^N]$  هیچ نوع فعالیت تعمیراتی پیشگیرانه برای یک ماشین صورت نگیرد، متوسط تعداد تعمیرات اصلاحی در محدودیت ۶۱ محاسبه خواهد شد.

$$\begin{aligned} F(CT_{m,i} - t_m^L) \leq NC_{m,t} + bigM \times (1 - YPM_{m,i}) + \\ \sum_{\substack{i'=1 \\ i' < i}}^{NPM_m} YPM_{m,i'} \times bigM \quad \forall m \in M \\ \forall i \in I_m \quad (58) \\ \forall t \in T_m \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} F(CT_{m,i} - CT_{m,i'}) \leq NC_{m,t} + \\ bigM \times (1 - YPM_{m,i} - YPM_{m,i'}) + \sum_{\substack{i''=1 \\ i'' < i'' < i}}^{NPM_m} YPM_{m,i''} \times \\ bigM \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \forall m \in M \\ YR_{m,i,r} \geq 1 - bigM \times \\ (2 - YM G_{m,i,g} - YG R_{g,r}) \quad (47) \\ \forall i \in I_m \\ \forall g \in G \\ \forall r \in R \end{aligned}$$

محدودیت‌های ۴۵ و ۴۶ تضمین می‌کنند که هر گروه از فعالیت‌های تعمیراتی توسعه تنها یک تیم تعمیراتی انجام شود. محدودیت ۴۷ در ادامه، تضمین می‌کند که تمامی فعالیت‌های تعمیراتی تشکیل دهنده یک گروه توسعه تیم تعمیراتی مشخص شده انجام شوند. محدودیت‌های ۴۸ و ۴۹ نشان می‌دهد انجام هم‌زمان دو فعالیت تعمیراتی در طی یک شیفت کاری تنها در صورتی امکان‌پذیر است که فاصله زمان انجام آنها از هم کمتر از طول یک شیفت باشد.

$$\begin{aligned} ST_{i,m} - CT_{m',i'} \leq SD + bigM \times \\ (2 - YM G_{m,i,g} - YM G_{m',i',g}) \quad (48) \\ \forall m, m' \in M \\ \forall i, i' \in I_m \\ \forall g \in G \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} CT_{m',i'} - ST_{i,m} \leq SD + bigM \times \\ (2 - YM G_{m,i,g} - YM G_{m',i',g}) \quad (49) \\ \forall m, m' \in M \\ \forall i, i' \in I_m \\ \forall g \in G \end{aligned}$$

### ۳. محدودیت‌های مرتبط با تابع هدف

همان‌طور که در زیربخش ۱.۳ آورده شده است، تابع هدف شامل دو بخش هزینه‌بی مخالف است. بخش اول مرتبط با تعیین هزینه‌های تولید و آماده‌سازی محصولات مختلف است. برای محاسبه کل هزینه‌های تولید، نیاز است تا هزینه‌های تولید و راه‌اندازی دسته‌های مختلف تولیدی و همچنین زمان تحویل سفارش‌های مختلف تعیین شود. محدودیت‌های ۵۰ تا ۵۶ به این محاسبات تخصیص داده شده است. کل هزینه‌های تولید از حاصل ضرب واحد هزینه‌های تولید یک محصول بر یک ماشین در تعداد محصول پردازش شده محاسبه می‌شود. هزینه‌های پردازش دسته‌های مختلف تولیدی محاسبه می‌شود. هزینه‌های آماده‌سازی دسته‌های تولید در محدودیت‌های ۵۱ و ۵۲ محاسبه شده است.

$$\begin{aligned} \forall p \in P \\ C_{p,m}^{pro} \times LS_{p,l} \leq PC_{p,l} + bigM \times (1 - X_{p,l,m}) \quad \forall l \in L_p \\ \forall m \in M \end{aligned} \quad (50)$$

$$\begin{aligned} \forall p \in P \\ C_{p,m}^{set} \leq SC_{p,l} + bigM \times (2 - X_{p,l,m} - YSP_{:,l,p,l}) \quad \forall l \in L_p \\ \forall m \in M \end{aligned} \quad (51)$$

$$\begin{aligned} C_{p,m}^{set} \leq SC_{p,l} + bigM \times \\ \left( 2 - X_{p,l,m} - \sum_{\substack{p'=1 \\ p' \neq p}}^{NP} \sum_{l'}^{NL_{p'}} Y_{p',l',p,l} - \sum_{i=1}^{NPM_m} YSM_{p,l,m,i}^B \right) \end{aligned}$$

۵۸ تا ۶۱ را می‌توان به صورت زیر بازنویس کرد:

$$A_{m,q} \times \left( CT_{m,i} - t_m^L \right) + B_{m,q} \leq NC_{m,t} + \quad \forall m \in M \\ bigM (\backslash - ANC_{m,t,q}) + bigM (\backslash - YPM_{m,i}) + \quad \forall i \in I_m \\ bigM \sum_{\substack{i' \\ i' < i}}^{NPM_m} YPM_{m,i'} \quad \forall t \in T_m, i = t \quad (62) \\ \forall q \in Q$$

$$A_{m,q} \times (CT_{m,i} - CT_{m,i'}) + B_{m,q} \leq NC_{m,t} + bigM \quad \forall m \in M \\ (\backslash - ANC_{m,t,q}) + bigM (\backslash - YPM_{m,i} - YPM_{m,i'}) + \quad \forall i \in I_m, \forall i' \in I_m \\ bigM \sum_{\substack{i'' \\ i'' < i'' < i}}^{NPM_m} YPM_{m,i''} \quad i'' < i \quad (63) \\ \forall t \in T_m, i = t \\ \forall q \in Q$$

$$A_{m,q} \times \left( t_m^N - CT_{m,i} \right) + B_{m,q} \leq NC_{m,t} + \quad \forall m \in M \\ bigM (\backslash - ANC_{m,t,q}) + bigM (\backslash - YPM_{m,i}) + \quad \forall i \in I_m \\ bigM \sum_{\substack{i' \\ i < i'}}^{NPM_m} YPM_{m,i'} \quad \forall q \in Q \quad (64) \\ t = NPM_m + \backslash$$

$$A_{m,q} \times \left( t_m^N - t_m^L \right) + B_{m,q} \leq NC_{m,t} + \quad \forall m \in M \\ bigM (\backslash - ANC_{m,t,q}) + bigM (\backslash - YPM_{m,i}) \quad \forall i \in I_m \\ \forall q \in Q \quad (65) \\ t = NPM_m + \backslash$$

در معادله بالا، متغیر  $ANC_{m,t,q}$  نشان‌دهنده مقدار تقریب زده شده از تابع متوسط تعداد تعمیرات اصلاحی است. برای محاسبه مقدار این متغیر محدودیت‌های زیر نیز باید در نظر گرفته شود:

$$\sum_q^{Q} ANC_{m,t,q} = \backslash \quad \forall m \in M \quad (66) \\ \forall t \in T_m$$

$$\left( CT_{m,i} - t_m^L \right) \leq \sum_q^{Q} C_{m,q} \times ANC_{m,t,q} + bigM (\backslash - YPM_{m,i}) \quad \forall m \in M \\ + bigM \sum_{\substack{i' \\ i' < i}}^{NPM_m} YPM_{m,i'} \quad \forall i \in I_m \quad (67) \\ \forall t \in T_m, i = t$$

$$\left( CT_{m,i} - t_m^L \right) \geq \sum_{\substack{q \\ q > 1}}^{Q} C_{m,q-1} \times ANC_{m,t,q} +$$

$$\forall m \in M \\ \forall i, i' \in I_m, i' < i \quad (59)$$

$$\forall t \in T_m, t = i \\ F \left( t_m^N - CT_{m,i} \right) \leq NC_{m,t} + bigM (\backslash - YPM_{m,i}) + \quad \forall m \in M \\ \sum_{\substack{i' \\ i < i'}}^{NPM_m} YPM_{m,i'} \times bigM \quad \forall i \in I_m \quad (60) \\ \forall t \in T_m \\ t = NPM_m + \backslash$$

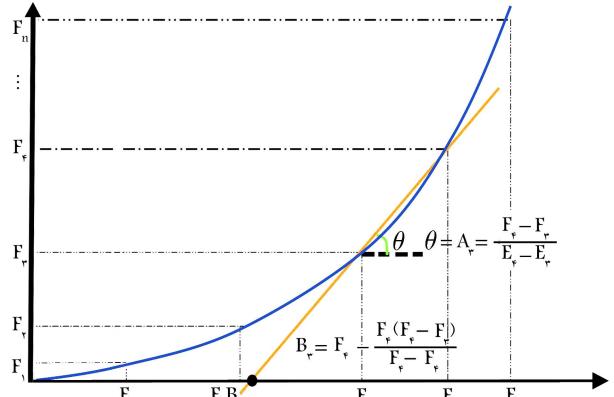
$$F \left( t_m^N - t_m^L \right) \leq NC_{m,t} + bigM \left( \backslash - \sum_i^{NPM_m} YPM_{m,i} \right) \quad \forall m \in M \\ \forall t \in T_m \quad (61) \\ t = NPM_m + \backslash$$

### ۷.۳. محدودیت‌های مرتبط با حدود متغیرهای تصمیم‌گیری

متغیرهای تصمیم‌گیری به کار گرفته شده در مدل پیشنهادی را می‌توان در قالب متغیرهای پیوسته، متغیرهای عدد صحیح و متغیرهای صفر و ۱ تقسیم کرد. این دسته‌بندی‌ها در ابتدای این بخش مشخص شده است.

## ۴. تقریب خطی مدل پیشنهادی

در شکل ۴ تابع متوسط تعداد تعمیرات اصلاحی است. از آنجا که تعداد متوسط تعمیرات اصلاحی تابعی غیرخطی از فاصله زمانی بین دو تعمیرات پیشگیرانه می‌باشد، نمی‌توان از تکنیک‌های حل مدل‌های ریاضی خطی برای حل مدل پیشنهادی استفاده کرد. به منظور رفع این مشکل و ارائه یک مدل خطی، می‌توان تابع  $F(x)$  در معادلات ۵۸ تا ۶۱ را به صورت تک‌تک خطی تقریب زد. همان‌طور که در شکل ۴ نمایش داده شده است، به منظور تقریب تک‌تک خطی، دامنه این تابع به بازه  $Q$  با  $E_q$  ( $q \in \{1, 2, \dots, Q\}$ ) با نشانی شده است. مقدار انتهایی هر بازه  $q$  با  $A_q$  و عرض از مبدأ  $B_q$  به صورت خطی تقریب زد. برای اساس، معادلات



شکل ۴. تابع غیرخطی تعداد تعمیرات اصلاحی.

$$t = NPM_m + 2 \quad (73)$$

$$\left( t_m^N - t_m^L \right) \geq \sum_q^Q C_{m,q-1} \times ANC_{m,t,q} - bigM \sum_i^{NPM_m} YPM_{m,i}$$

$$\begin{aligned} \forall m \in M \\ \forall i \in I_m \\ t = NPM_m + 2 \end{aligned} \quad (74)$$

معادلات ۷۱ تا ۷۴ تعیین می‌کنند که فاصله‌ی زمانی بین دو تعمیر پیشگیرانه‌ی یک ماشین در کدام یک از بازه‌های تقریب قرار دارد.

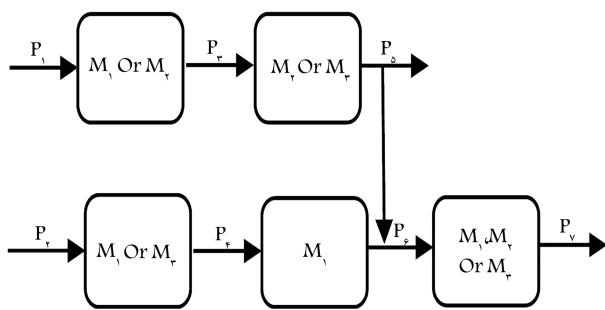
## ۵. مثال عددی و تحلیل حساسیت

آن بخش از مطالعه‌ی حاضر دو هدف بسیار مهم را دنبال می‌کند. هدف اول، بررسی تأثیر مفروضات مختلف در نظر گرفته شده، در فرایند مدل‌سازی مسئله پیشنهادی است. از این‌رو، در ادامه به بررسی کاربرد مدل پیشنهادی در یک مثال عملی تخصیص داده شده است. دو مین هدف، بررسی حساسیت مدل پیشنهادی نسبت به پارامترهای مهم مدل شامل اندازه‌ی دسته‌های تولید، زمان اتمام تولید، میزان تولید و زمان آماده‌سازی برای فعالیت‌های تعمیراتی است. نتایج تحلیل حساسیت در بخش بعدی ارائه شده است.

### ۱.۵. مثال عددی

در مدل ریاضی ارائه شده در بخش ۳، دو فرض بسیار مهم شامل تولید دسته‌ی با اندازه نابرابر و متغیر و همچنین گروه‌بندی فعالیت‌های تعمیراتی مطرح شده است. به منظور بررسی تأثیر این مفروضات در مدل پیشنهادی، عملکرد یک سیستم تولیدی منعطف مت Shankل از سه ماشین مورد بررسی قرار گرفته است. فرایند تولید در این سیستم تولیدی در شکل ۵ نمایش داده شده است. چنان‌که مشاهده می‌شود، تمام محصولات به ترتیب از مواد اولیه تا محصولات نهایی از  $P_7$  تا  $P_1$  نام‌گذاری شده‌اند. دو محصول  $P_1$  و  $P_2$  به ترتیب مواد اولیه،  $P_3$  الی  $P_6$  محصولات نیمه ساخته،  $P_7$  و  $P_8$  دو محصول نهایی سیستم هستند. همچنین محصول  $P_5$  نه تنها به عنوان یک محصول نهایی است، بلکه به عنوان محصولی برای تولید محصول  $P_7$  نیز مورد استفاده قرار می‌گیرد. باید توجه داشت هر محصول تنها می‌تواند روی زیرمجموعه‌ی از ماشین‌های در دسترس پردازش شود.

اطلاعات مرتبط با فرایند تولید در جدول ۲ نیز شان داده شده است. هر سطر از این جدول نشان‌دهنده اطلاعات مرتبط با یک محصول سیستم است. به عنوان مثال، برای تولید محصول  $P_5$  (در سطر سوم) ماشین‌های ۲ و ۳ در دسترس هستند. زمان



شکل ۵. فرایند تولید در سیستم پیشنهادی.

$$bigM (\mathbf{1} - YPM_{m,i}) - bigM \sum_{i' < i}^{NPM_m} YPM_{m,i'}$$

$$\forall m \in M$$

$$\forall i \in I_m \quad (CT_{m,i} - CT_{m,i'}) \leq \sum_q^Q C_{m,q} \times ANC_{m,t,q} +$$

$$\forall t \in T_m, i = t$$

$$bigM (\mathbf{1} - YPM_{m,i} - YPM_{m,i''}) + bigM \sum_{i'' < i'' < i}^{NPM_m} YPM_{m,i''}$$

$$\forall m \in M$$

$$\forall i \in I_m, \forall i' \in I_m' \\ i' < i$$

$$\forall t \in T_m, i = t$$

$$(CT_{m,i} - CT_{m,i'}) \geq \sum_{q > 1}^Q C_{m,q-1} \times ANC_{m,t,q} +$$

$$bigM (\mathbf{1} - YPM_{m,i} - YPM_{m,i''}) - bigM \sum_{i'' < i'' < i}^{NPM_m} YPM_{m,i''}$$

$$\forall m \in M$$

$$\forall i \in I_m, \forall i' \in I_m' \\ i' < i$$

$$\forall t \in T_m, i = t$$

$$\left( t_m^N - CT_{m,i} \right) \leq \sum_q^Q C_{m,q} \times ANC_{m,t,q} +$$

$$bigM (\mathbf{1} - YPM_{m,i}) + bigM \sum_{i' < i}^{NPM_m} YPM_{m,i'}$$

$$\forall m \in M$$

$$\forall i \in I_m$$

$$\forall t \in T_m$$

$$t = NPM_m + 1$$

$$\left( t_m^N - CT_{m,i} \right) \geq \sum_{q > 1}^Q C_{m,q-1} \times ANC_{m,t,q}$$

$$-bigM (\mathbf{1} - YPM_{m,i}) + bigM \sum_{i' < i}^{NPM_m} YPM_{m,i'}$$

$$\forall m \in M$$

$$\forall i \in I_m$$

$$\forall t \in T_m$$

$$t = NPM_m + 1$$

$$\left( t_m^N - t_m^L \right) \leq \sum_q^Q C_{m,q} \times ANC_{m,t,q} + bigM \sum_i^{NPM_m} YPM_{m,i}$$

$$\forall m \in M$$

$$\forall i \in I_m$$

جدول ۲. اطلاعات تولید مربوط به محصولات سیستم تولید.

محصول	ماشین	پردازش	زمان	هزینه‌ی تولید	هزینه‌ی راهاندازی	زمان	هزینه‌ی راهاندازی	هزینه‌ی راهاندازی	لیست مواد	حجم	عملیات	
											ورودی	لیست مواد
۳	۱	۰,۵	۱۰	۲۴	۵۹	۱۸	۱۷	۰,۷۵	$P_1$	۱	هزینه‌ی راهاندازی	هزینه‌ی راهاندازی
											هزینه‌ی تولید	هزینه‌ی تولید
۴	۱	۲,۵	۱۲	۳۰	۲۰	۲۱	۳۰	۰,۷۵	$P_2$	۱	هزینه‌ی راهاندازی	هزینه‌ی راهاندازی
											هزینه‌ی تولید	هزینه‌ی تولید
۵	۱	۰,۶	۱۰	۲۶	۲۲	۱۸	۲۰	۰,۹	$P_3$	۱	هزینه‌ی راهاندازی	هزینه‌ی راهاندازی
											هزینه‌ی تولید	هزینه‌ی تولید
۶	۱	۲,۵	۱۱	۲۰	۱۸	$P_4$	۲۰	۰,۵		۱		
۷	۱	۳	۸	۲۵	۲۸	$P_5$	۲۰	۱,۵		۱	هزینه‌ی راهاندازی	هزینه‌ی راهاندازی
											هزینه‌ی تولید	هزینه‌ی تولید
۳	۲	۱,۲	۱۲	۱۵	۱۸	$P_6$	۱۵	۰,۹		۳		

جدول ۳. اطلاعات مربوط به مشخصات ماشین‌های سیستم تولید.

ماشین	$\lambda_m$	$\beta_m$	$C_m^{cr}$	$C_m^{pr}$	هزینه‌ی توزیع	دوره تعمیرات بهینه	تعداد تعمیرات		هزینه‌ی تعمیرات	پارامترهای توزیع	ماشین
							در افق برنامه‌ریزی	در افق برنامه‌ریزی			
۱	۹۸۵	۲,۷	۹۰۰	۹۸۰	۰,۸۸	۸۳۰,۸۸	۲		۸۰	$C_m^{cr}$	
۲	۶۴۵	۳,۲۵	۶۷۰	۷۵۰	۰,۳۱	۵۵۰,۳۱	۴		۰,۷۱	$C_m^{pr}$	
۳	۱۹۸۰	۲	۸۷۰	۱۰۵۰	۰,۲۰	۲۱۷۵,۲۰	۱		۰,۷۵	$\beta_m$	

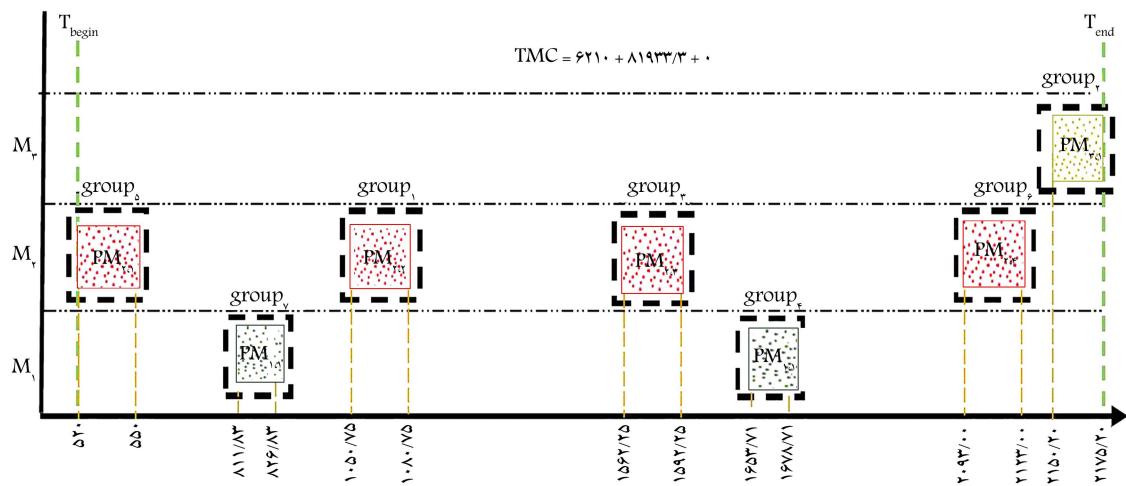
برنامه‌ریزی روی یک ماشین صورت می‌گیرد. همان‌طور که انتظار می‌رود، در افق برنامه‌ریزی برای ماشین اول، دوم و سوم به ترتیب دو، چهار و پنجم تعمیرات پیشگیرانه انجام شده است. با توجه به عدم در نظر گرفتن هزینه‌های ثابت آماده‌سازی گروه‌های تعمیراتی و همچنین فعالیت‌های تولیدی، کلیه فعالیت‌های تعمیراتی پیشگیرانه به صورت جداگانه و در زمان‌های برنامه‌ریزی شده در گام اول انجام شده است.

در صورتی که هزینه‌ی ۸۰ واحدی برای آماده‌سازی و اعزام تیم تعمیرات در نظر گرفته شود، شکل ۷ نشان‌دهنده‌ی نتایج بهینه خواهد بود. برخلاف نتایج شکل ۶ کل فعالیت‌های تعمیرات پیشگیرانه در این حالت در حداقل ۵ گروه انجام شده است. کل هزینه‌های سیستم در این حالت برابر  $۸۷۵۳,۸۹$  محاسبه شده است. این موضوع در حالی است که کل هزینه‌های سیستم برابر  $۸۸۱۴۳,۳$  خواهد بود اگر کلیه فعالیت‌های تعمیراتی سیستم بدون در نظر گرفتن فرض امکان گروه‌بندی به صورت جداگانه انجام شوند. از سوی دیگر، اگر در طی شیفت‌های گذشته سفارش‌های جدول ۴ وارد سیستم شده باشد، شکل‌های ۸ الف و ب نشان‌دهنده‌ی نتایج حل مثال ارائه شده با در نظر گرفتن تنها یک دسته تولیدی برای هر محصول سیستم است. در حقیقت، به منظور نمایش دقیق تر شکل ۸ الف نشان‌دهنده نمودار گانت فعالیت‌های تولیدی و فعالیت‌های تعمیراتی تا زمان انجام آخرین فعالیت تولیدی است. در این نمودار، مستطیل‌های ساده، هاشوردار و نقطه‌چین به ترتیب نشان‌دهنده دسته‌های تولیدی از محصولات مختلف سیستم، زمان‌های آماده‌سازی تولید و فعالیت‌های

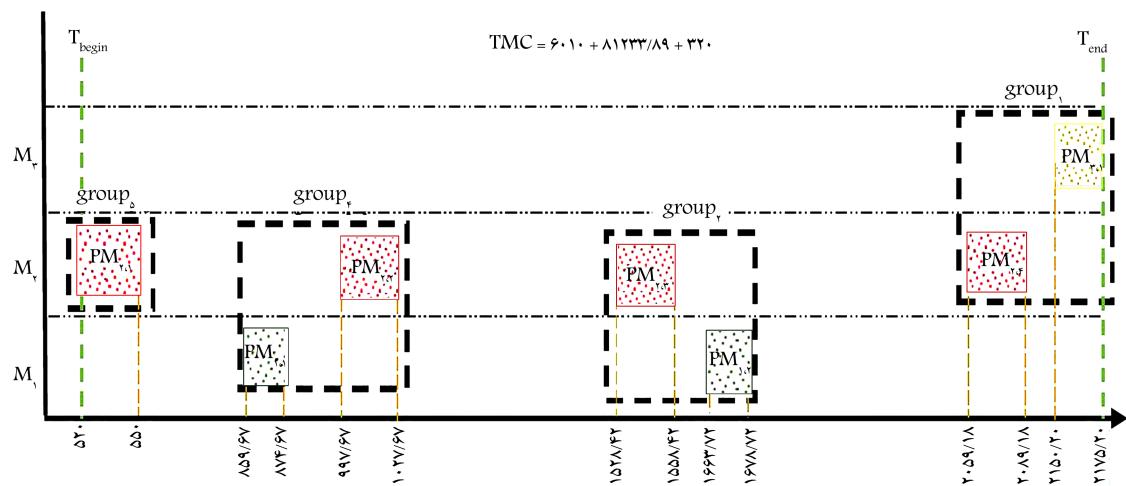
پردازش این محصول روی این دو ماشین به ترتیب  $۰,۶$  و  $۰,۵$  واحد زمانی است و برای تولید هر واحد محصول بر روی هر دو ماشین ۱۰ واحد پولی هزینه در نظر گرفته شده است. زمان و هزینه‌های راهاندازی نیز برای این دو ماشین درستون‌های ۶ و ۷ مشخص شده است. باید توجه داشت برای هر واحد تولید محصول  $P_5$  به یک واحد محصول  $P_6$  نیاز است.

همان‌طور که بیان شد، فرض شده است هر ماشین در طی فرایند تولید به عمل خرابی یا تعمیرات پیشگیرانه متوقف می‌شود. در این تحقیق فرض شده است رفتار خرابی ماشین‌های از توزیع واپیول با پارامتر مقیاس  $\lambda_m > \beta_m$  و پارامتر شکل ۱ بیرونی می‌کند. در جدول ۳ پارامترهای عمر و هزینه‌های تعمیرات  $C_m^{cr}$  و  $C_m^{pr}$  برای سه ماشین ارائه شده است.

براساس معادله ۱ فاصله‌ی بهینه‌ی تعمیرات پیشگیرانه هریک از ماشین‌ها در ستون ششم آورده شده است. در صورتی که زمان حاضر برابر  $T_{begin} = ۵۲۰$  باشد، آخرین ستون جدول ۲ نشان‌دهنده‌ی تعداد تعمیرات پیشگیرانه در طول افق برنامه‌ریزی ( $T_{end} = ۲۱۷۵,۲۰$ ) است. باید اشاره شود که طول افق برنامه‌ریزی در این مثال برابر زمان اتمام تعمیرات پیشگیرانه برنامه‌ریزی شده ماشین سوم است. شکل ۶ نشان‌دهنده‌ی نتایج حل مثال ارائه شده مدل پیشنهادی بدون در نظر گرفتن هزینه‌ی ثابت آماده‌سازی گروه‌های نت و همچنین فعالیت‌های تولیدی است. هر ردیف از این شکل نشان‌دهنده‌ی فعالیت‌هایی است که در طی افق



شکل ۶. نتایج حل مثال ارائه شده توسط مدل پیشنهادی بدون در نظر گرفتن هزینه ثابت آماده سازی.



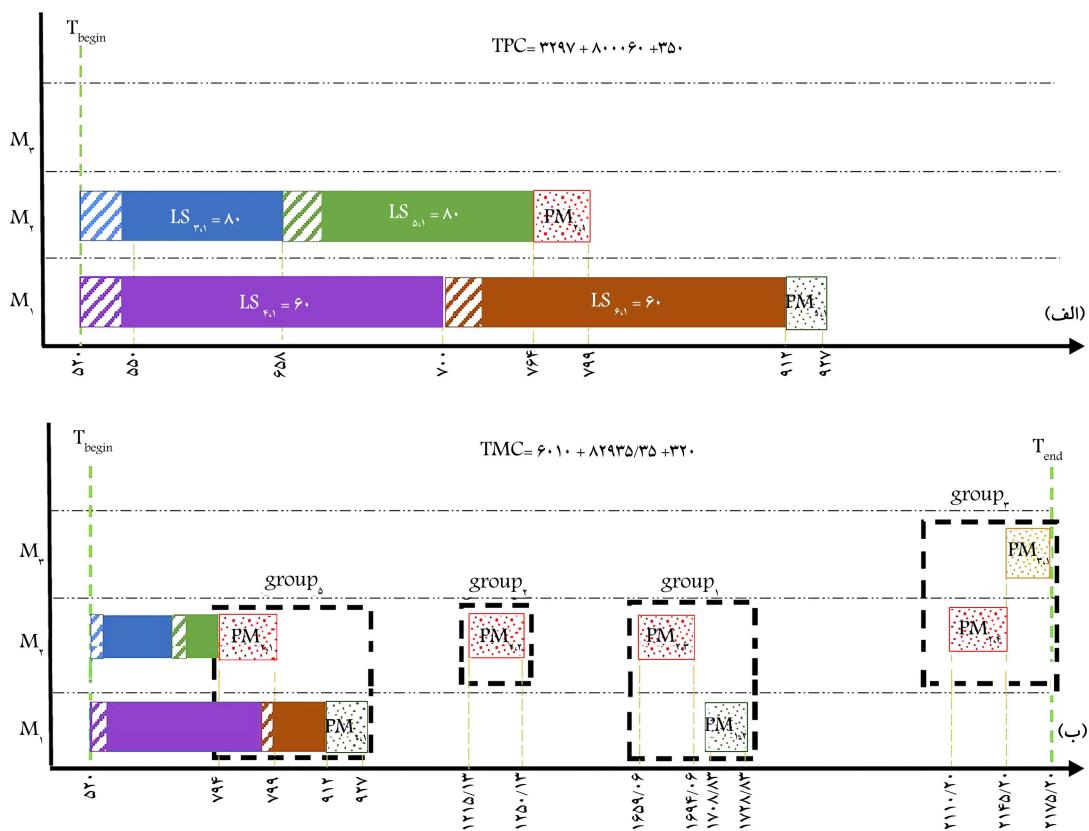
شکل ۷. نتایج حل ارائه شده توسط مدل پیشنهادی با در نظر گرفتن هزینه ثابت آماده سازی.

جدول ۴. اطلاعات مریبوط با سفارش های محصولات ۵ و ۶.

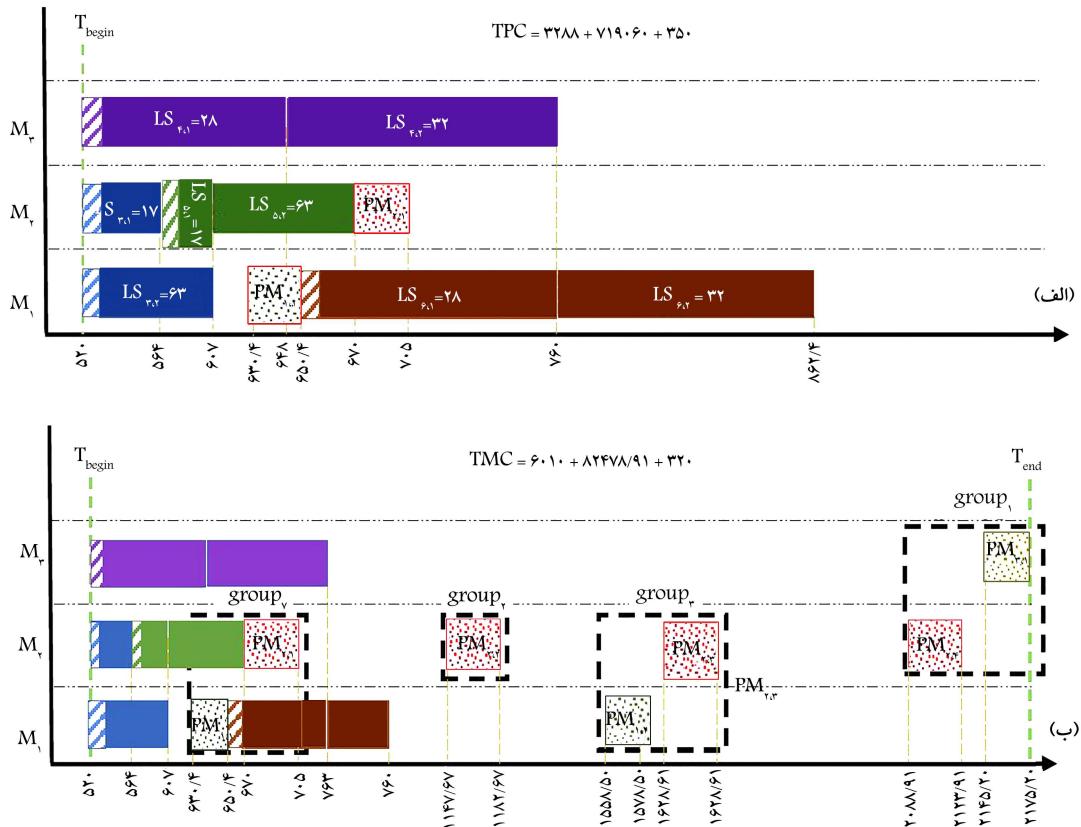
محصول	سفارش	اندازه	موعد تحویل	سفارش ها					
				هزینه دیر کرد	هزینه ثابت	هزینه دیر کرد	هزینه ثابت	هزینه دیر کرد	هزینه ثابت
۱۰۰	-	۰	-	-	-	-	-	-	۱
۸۰	-	۰	-	-	-	-	-	-	۲
۰	۳۵	۱۰	-	-	-	-	-	-	۳
۰	۳۵	۰	-	-	-	-	-	-	۴
۰	۲۵	۰	۸	۲۵	۶۰	۸۰	۸۰	۸۰	۵
۰	۲۵	۰	۷	۳۰	۸۰	۶۰	۶۰	۶۰	۶

پیشنهادی در کل افق برنامه ریزی است. در مقایسه با شکل ۷، با توجه به در نظر گرفتن فعالیت های تولیدی زمان انجام اولین تعمیرات پیشگیرانه ماشین شماره یک با  $\frac{۵۲}{۳}$  واحد زمانی تأخیر در زمان ۹۱۲ انجام شده است. مسئله تعریف شده با در نظر گرفتن حداکثر دو دسته برای هر محصول توسط مدل پیشنهادی حل شده است. شکل های ۹ الف و ب به ترتیب نشان دهنده نتایج حل مثال ارائه شده در

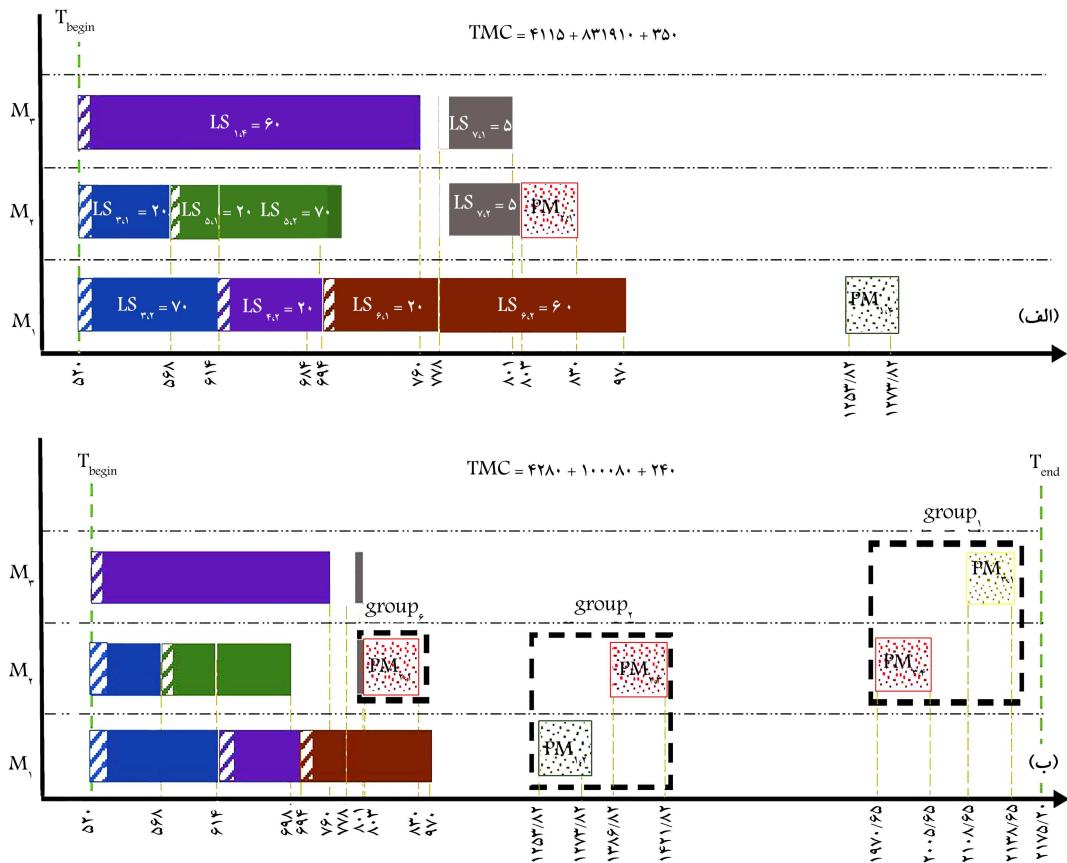
تعمیرات پیشگیرانه هستند. برای مثال در شکل ۸ الف اولین فعالیت انجام شده بر روی ماشین ۱ دسته ای اول از محصول چهارم است. با توجه به شکل ۸ الف می توان دریافت کمترین زمان تکمیل کل محصولات بدون استفاده از امکان تقسیم کارها به دسته های کوچک تر برابر با ۹۱۲ واحد زمانی است. همچنین کل هزینه های تولید برابر  $۸۰\ ۳۷۰\ ۷$  محاسبه شده است. شکل ۸ ب نشان دهنده نتایج حل مسئله



شکل ۸. نتایج حل مثال ارائه شده توسط مدل پیشنهادی با در نظر گرفتن یک دسته‌ی تولیدی برای هر محصول و آماده‌سازی تیم‌های تعمیراتی.



شکل ۹. نتایج حل مثال ارائه شده توسط مدل پیشنهادی با در نظر گرفتن یک دسته‌ی تولیدی برای هر محصول و آماده‌سازی تیم‌های تعمیراتی.



شکل ۱۰. نتایج حل مثال ارائه شده توسط مدل پیشنهادی با در نظر گرفتن حجم سفارش بیشتر.

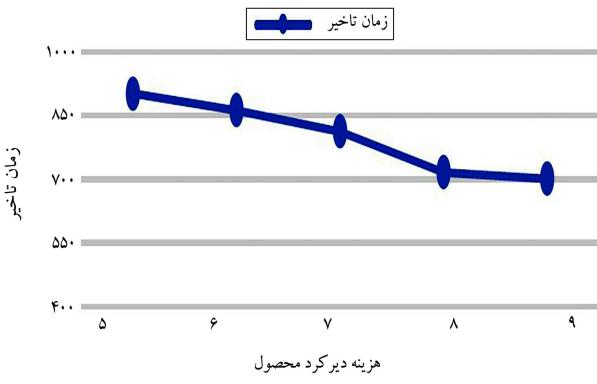
جدول ۵. اطلاعات مربوط به سفارش‌های محصولات ۵ الی ۷.

محصول	سفارش سفارش	اندازه ای	موعد تحویل	ثابت دیرکرد	هزینه ای متغیر دیرکرد	هزینه ای موجودی اطمینان	هزینه ای عدم انطباق	سفارش ها	
								هزینه ای عدم	هزینه ای عدم
۱	-	۰	-	-	-	-	-	۱۰۰	
۲	-	۰	-	-	-	-	-	۸۰	
۳	۳۵	۱۰	-	-	-	-	-	۰	
۴	۳۵	۰	-	-	-	-	-	۰	
۵	۲۵	۰	۸	۲۵	۶۰	۸۰	۰	۰	
۶	۲۵	۰	۷	۳۰	۸۰	۶۰	۰	۰	
۷	۲۰	۰	۸	۵۰	۷۰	۱۰	۰	۰	

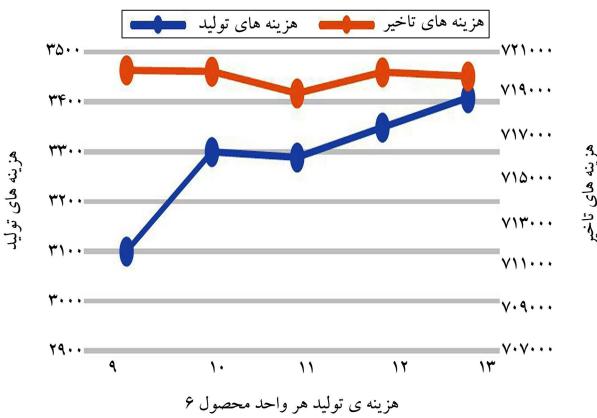
انجام شده است. با توجه به این تغییرات فرستادت برای تخصیص دو فعالیت تعمیراتی ماشین اول و دوم به یک گروه فراهم شده است. هزینه‌ی تعمیرات پیشگیرانه در این حالت با شکل ۸ ب برابر است، اما هزینه‌ی تعمیرات اصلاحی نسبت به قبل ۴۷۴,۴۴ کاهش یافته است.

به منظور بررسی بیشتر تأثیر حجم سفارش‌ها بر زمان‌بندی فعالیت‌های تعمیرات فرض شده است که یک سفارش اضافه از محصول ۷ در ریافت شده است. اطلاعات مربوط به سفارش‌های جدید در جدول ۵ آورده شده است. شکل‌های ۱۰ الف و

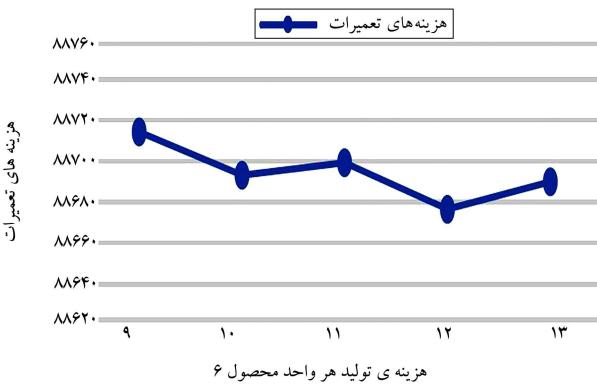
افق کوتاه‌مدت و بلندمدت است. مقایسه‌ی شکل‌های ۸ و ۹ الف نشان می‌دهد که در نظر گرفتن دو دسته‌ی تولیدی برای هر محصول توانسته زمان تکمیل آخرین محصول را از ۹۱۲ به ۸۶۴، ۲ کاهش دهد. به علاوه نتایج محاسباتی نشان می‌دهد که افزایش تعداد دسته‌های تولیدی از یک به دو باعث کاهش هزینه‌های سیستم تولیدی از ۷۲۲۶۹۸ به ۸۰۳۷۰۷ شده است. به دلیل انجام دو پردازش محصول ۳ و ۵، فعالیت تعییراتی اول برای ماشین ۲ با ۱۵۵ واحد رمانی تأثیر انجام شده است. به علاوه تعییرات اول ماشین ۱ با ۱۰۰، ۱ ساعت تأخیر از زمان برنامه‌ریزی



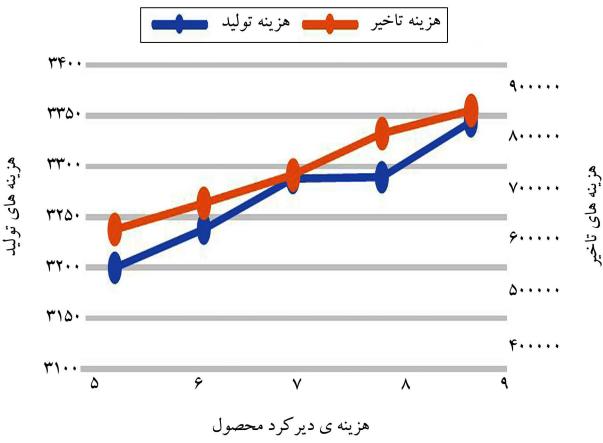
شکل ۱۲. زمان تحویل محصول ۶ نسبت به تغییرات هزینه‌ی دیرکرد.



شکل ۱۳. کل هزینه‌های تأخیر و تولید نسبت به تغییرات هزینه‌ی تولید.



شکل ۱۴. کل هزینه‌های تأخیر و تولید نسبت به تغییرات هزینه‌ی تولید.



شکل ۱۱. کل هزینه‌های تولید نسبت به تغییرات هزینه‌ی دیرکرد.

ب نشان‌دهنده نتایج حل این مثال جدید استند. با توجه به شکل ۱۰ الف حجم کاری بالای ماشین اول باعث شده است برنامه‌ی تعمیرات این ماشین تغییرات زیادی داشته باشد. تعمیرات اول برای این ماشین به دلیل پردازش دسته‌های مختلف حذف شده است و تعمیرات دوم با ۳۹۹,۸۹ واحد زمانی تعجیل در زمان ۱۲۵۳,۸۲ انجام شده است.

همچنین زمان تعمیرات اول ماشین دوم به دلیل پردازش دسته‌های تولیدی سه محصول با ۲۸۳ واحد زمانی تأخیر انجام شده است. به علاوه زمان تکمیل آخرین محصول ۹۷۰ است. شکل ۱۰ ب در مقایسه با شکل ۹ ب نشان می‌دهد تعداد گروه‌های تعمیراتی از ۴ گروه به ۳ گروه کاهش یافته است. همچنین تعمیرات دوم و سوم ماشین‌های اول و دوم به دلیل قرار گرفتن در یک شیفت کاری در یک گروه تعمیراتی برنامه‌ریزی می‌شوند.

## ۲.۵. تحلیل حساسیت

در این زیربخش به تحلیل حساسیت پارامترهای مختلف در نظر گرفته شده در مدل پیشنهادی پرداخته شده است. به این منظور مسئله کاربردی ارائه شده در بخش ۱.۵. با در نظر گرفتن جدول سفارش ۲ و حداکثر دو دسته تولیدی برای هر محصول مورد مطالعه قرار گرفته است. حساسیت مدل نسبت به دو پارامتر «هزینه‌های تأخیر» و «هزینه‌های تولید» مورد بررسی قرار گرفت. در هر مورد تنها پارامترهای مرتبط با محصول ۶ تغییر داده شده است و دیگر پارامترها ثابت فرض شده‌اند.

۱. هزینه‌های تأخیر محصول: مطابق با شکل ۱۱ هزینه‌های تأخیر تاثیر مستقیمی بر هزینه‌های تولید و تأخیر دارد. انتظار می‌رود با افزایش هزینه‌ای تاخیر محصول ۶، مدت زمان تحویل این محصول کاهش یابد. تاثیر هزینه‌های دیرکرد بر زمان دیرکرد در شکل ۱۲ نشان داده شده است. افزایش هزینه‌ی تاخیر تأثیری در مجموع هزینه‌های تعمیرات ندارد؛

۲. هزینه‌های تولید محصول: شکل ۱۳ نشان‌دهنده حساسیت تابع هدف هزینه‌های تولید و تعمیرات بر تغییرات هزینه‌های تولید محصول است. با افزایش هزینه‌های تولید محصول میزان هزینه‌های تولید افزایش یافته است. همچنین شکل ۱۴ تغییرات هزینه‌های تعمیرات را نسبت به تغییر هزینه‌ی تولید محصول نشان می‌دهد.

## ۶. نتیجه‌گیری

خلاصه‌ی از نوآوری این تحقیق و شرح مختصراً از یافته‌های کلیدی در این تحقیق به شرح زیر است:

- یک مدل برنامه‌ریزی غیرخطی مختلط به منظور تصمیم‌گیری هم‌زمان در رابطه با گروه‌بندی و زمان‌بندی فعالیت‌های تعمیراتی و همچنین زمان‌بندی فعالیت‌های تولیدی در یک سیستم تولید منعطف توسعه داده شده است؛
- مدل ارائه شده فرضیات واقع‌گرایانه شامل دسته‌های تولیدی با اندازه‌های متغیر و نابرابر، عملیات مونتاژ، موجودی اولیه محصولات و موجودی اطمینان، فعالیت‌های

تعییرات پیشگیرانه و اصلاحی، زمان آماده سازی فعالیت های تعمیراتی به کاهش هزینه های تعمیرات می گیرد؛

- استفاده از سیاست گروه بندی فعالیت های تعمیراتی به کاهش هزینه های تعمیرات پیشگیرانه کمک می کند.

به عنوان تحقیقات آنی، از آن جا که مدل ارائه شده از مجموعه مسائل زمان بندی تولید است و در دسته مسائل Np-Hard است، نمی توان ابعاد متوسط و بزرگ این مسئله را با نرم افزار گمز حل کرد. بنابراین برای حل این مسائل لازم است از روش های فرالبتکاری استفاده کرد. این روش ها قابلیت ارائه جواب های بهینه یا نزدیک به بهینه را در زمان قابل قبول دارا هستند. به علاوه در این تحقیق به بررسی هزینه های تولید و تعییرات پرداخته شده است برای توسعه تابع هدف می توان به بررسی قابلیت اطمینان ماشین ها پرداخت.

- از آن جا که تابع تعداد تعییرات اصلاحی غیرخطی است، رویکرد تقریب تکه تکه خطی مدل توسعه داده شده است؛

- مدل پیشنهادی در نرم افزار گمز پیاده سازی شده است؛ فرضیات و پارامترهای مهم در نظر گرفته شده در فرایند مدل سازی مورد بررسی قرار گرفته است. نتایج عددی نشان دهنده صحت مدل پیشنهادی است؛

## منابع (References)

1. Zio, E. and Compare, M. "Evaluating maintenance policies by quantitative modeling and analysis", *Reliability Engineering & System Safety*, **109**, pp. 53-65 (2013).
2. Wang, H. "A survey of maintenance policies of deteriorating systems", *European Journal of Operational Research*, **139**(3), pp. 469-489 (2002).
3. Ahmadi, R. and Newby, M. "Maintenance scheduling of a manufacturing system subject to deterioration", *Reliability Engineering & System Safety*, **96**(10), pp. 1411-1420 (2011).
4. Golmakani, H.R. and Pouresmaeli, M. "Optimal replacement threshold and inspection scheme (periodic and non-periodic) for condition-based maintenance with non-decreasing failure cost", *Sharif Journal of Industrial Engineering & Management*, **30.1**(2), pp. 3-13 (In Persian) (1393/2014).
5. Xu, M., Jin, X., Kamarthi, S. and et al. "A failure-dependency modeling and state discretization approach for condition-based maintenance optimization of multi-component systems", *Journal of Manufacturing Systems*, **47**, pp. 141-152 (2018).
6. Moakedi, H., Seyedhosseini, S.M. and Shahanghi, K. "Optimal periodic inspection interval over a finite time horizon for a two-component system with two types of failures", *Sharif Journal of Industrial Engineering & Management*, **35.1**(2.1), pp. 19-29 (In Persian) (1399/2020). DOI: 10.24200/j65.2018.7268.1781.
7. Golmakani, H.R. and Moakedi, H. "Optimization of periodic and non-periodic inspection intervals for a multi-component repairable system with failure interaction", *Sharif Journal of Industrial Engineering & Management*, **29.1**(2), pp. 41-51 (In Persian) (1393/2014).
8. Abdollahzadeh, H., Varela, L., Atashgar, K. and et al. "Condition based maintenance optimization for multi-state wind power generation systems under periodic inspection", *FME Transactions*, **43**(4), pp. 319-327 (2015).
9. Atashgar, K. and Abdollahzadeh, H. "A joint reliability and imperfect opportunistic maintenance optimization for a multi-state weighted k-out-of-n system considering economic dependence and periodic inspection", *Quality and Reliability Engineering International*, **33**(8), pp. 1685-1707 (2017).
10. Abdollahzadeh, H. and Atashgar, K. "Optimal design of a multi-state system with uncertainty in supplier selection", *Computers & Industrial Engineering*, **105**, pp. 411-424 (2017).
11. Liu, B., Xu, Z., Xie, M. and et al. "A value-based preventive maintenance policy for multi-component system with continuously degrading components", *Reliability Engineering & System Safety*, **132**, pp. 83-89 (2014).
12. Dong, W., Liu, S. and Du, Y. "Optimal periodic maintenance policies for a parallel redundant system with component dependencies", *Computers & Industrial Engineering*, **138**, p. 106133 (2019).
13. Do, P., Assaf, R., Scarf, P. and et al. "Modelling and application of condition-based maintenance for a two-component system with stochastic and economic dependencies", *Reliability Engineering & System Safety*, **182**, pp. 86-97 (2019).
14. Dao, C.D. and Zuo, M.J. "Selective maintenance of multi-state systems with structural dependence", *Reliability Engineering & System Safety*, **159**, pp. 184-195 (2017).
15. Shahraki, A.F., Yadav, O.P. and Vogiatzis, C. "Selective maintenance optimization for multi-state systems considering stochastically dependent components and stochastic imperfect maintenance actions", *Reliability Engineering & System Safety*, **196**, p. 106738 (2020).
16. Atashgar, K. and Abdollahzadeh, H. "A joint reliability and imperfect opportunistic maintenance optimization for a multi-state weighted k-out-of-n system considering economic dependence and periodic inspection", *Quality and Reliability Engineering International*, **33**(8), pp. 1685-1707 (2017).
17. Keizer, M.C.O., Teunter, R.H., Veldman, J. and et al. "Condition-based maintenance for systems with economic dependence and load sharing", *International Journal of Production Economics*, **195**, pp. 319-327 (2018).

18. Zhou, X., Huang, K., Xi, L. and et al. "Preventive maintenance modeling for multi-component systems with considering stochastic failures and disassembly sequence", *Reliability Engineering & System Safety*, **142**, pp. 231-237 (2015).
19. De Jonge, B. and Jakobsons, E. "Optimizing block-based maintenance under random machine usage", *European Journal of Operational Research*, **265**(2), pp. 703-709 (2018).
20. Golmakani, H.R. and Moakedi, H. "Periodic inspection optimization model for a multi-component repairable system with failure interaction", *The International Journal of Advanced Manufacturing Technology*, **61**(1.4), pp. 295-302 (2012).
21. Golmakani, H.R. and Moakedi, H. "Optimal non-periodic inspection scheme for a multi-component repairable system using A\* search algorithm", *Computers & Industrial Engineering*, **63**(4), pp. 1038-1047 (2012).
22. Qi, X., Zhang, Z., Zuo, D. and et al. "Optimal maintenance policy for high reliability load-sharing computer systems with k-out-of-n: G redundant structure", *Applied Mathematics & Information Sciences*, **8**(1L), pp. 341-347 (2014).
23. Wang, X., Zhang, Y., Wang, L. and et al. "Maintenance grouping optimization with system multi-level information based on BN lifetime prediction model", *Journal of Manufacturing Systems*, **50**, pp. 201-211 (2019).
24. Lagoune, R., Chateauneuf, A. and Aissani, D. "Impact of few failure data on the opportunistic replacement policy for multi-component systems", *Reliability Engineering & System Safety*, **95**(2), pp. 108-119 (2010).
25. Zhang, X. and Zeng, J. "A general modeling method for opportunistic maintenance modeling of multi-unit systems", *Reliability Engineering & System Safety*, **140**, pp. 176-190 (2015).
26. Sangroudi, H.A. "Optimal design of redundancy and reliability, availability analysis of multi-state repairable systems", Ph.D. Thesis, Department of Industrial Engineering, Maleke-ashtar University of Technology, (In Persian) (1395/2016).
27. Bouvard, K., Artus, S., Bérenguer, C. and et al. "Condition-based dynamic maintenance operations planning & grouping, application to commercial heavy vehicles", *Reliability Engineering & System Safety*, **96**(6), pp. 601-610 (2011).
28. Do Van, P., Barros, A., Bérenguer, C. and et al. "Dynamic grouping maintenance with time limited opportunities", *Reliability Engineering & System Safety*, **120**, pp. 51-59 (2013).
29. Vu, H.C., Do, P., Barros, A. and et al. "Maintenance grouping strategy for multi-component systems with dynamic contexts", *Reliability Engineering & System Safety*, **132**, pp. 233-249 (2014).
30. Do, P., Vu H.C., Barros, A. and et al. "Maintenance grouping for multi-component systems with availability constraints and limited maintenance teams", *Reliability Engineering & System Safety*, **142**, pp. 56-67 (2015).
31. Chalabi, N., Dahane, M., Beldjilali, B. and et al. "Optimisation of preventive maintenance grouping strategy for multi-component series systems: Particle swarm based approach", *Computers & Industrial Engineering*, **102**, pp. 440-451 (2016).
32. Zhou, X., Lu, Z. and Xi, L. "Preventive maintenance optimization for a multi-component system under changing job shop schedule", *Reliability Engineering & System Safety*, **101**, pp. 14-20 (2012).
33. El Khoukhi, F., Boukachour, J. and Alaoui, A.E.H. "The dual-ants colony: A novel hybrid approach for the flexible job shop scheduling problem with preventive maintenance", *Computers & Industrial Engineering*, **106**, pp. 236-255 (2017).
34. Moradi, E., Ghomi, S.F. and Zandieh, M. "Bi-objective optimization research on integrated fixed time interval preventive maintenance and production for scheduling flexible job-shop problem", *Expert Systems with Applications*, **38**(6), pp. 7169-7178 (2011).
35. Abdollahzadeh Sangroudi, H. and Ranjbar-Bourani, M. "Solving a flexible job shop lot sizing problem with shared operations using a self-adaptive COA", *International Journal of Production Research*, pp. 1-33 (2019).
36. Gong, D., Han, Y. and Sun, J. "A novel hybrid multi-objective artificial bee colony algorithm for blocking lot-streaming flow shop scheduling problems", *Knowledge-Based Systems*, **148**, pp. 115-130 (2018).
37. Aghamohammadi-Bosjin, S., Rabbani, M. and Tavakkoli-Moghaddam, R. "Agile two-stage lot-sizing and scheduling problem with reliability, customer satisfaction and behaviour under uncertainty: A hybrid metaheuristic algorithm", *Engineering Optimization*, **52**(8), pp. 1323-1343 (2020).
38. Escobet, T., Puig, V., Quevedo, J. and et al. "Optimal batch scheduling of a multiproduct dairy process using a combined optimization/constraint programming approach", *Computers & Chemical Engineering*, **124**, pp. 228-237 (2019).