

## Solving a Robust Balancing & Sequencing of Robotic U-Shaped Assembly Line Problem by Harmony Search Algorithm

**Mahsa Sobhishoja**

MSc. In Industrial Engineering, Department of Industrial Engineering, Faculty of Engineering, Bu-Ali Sina University, Hamedan, Iran.

**Parvaneh Samouei\***

Assistant Professor, Department of Industrial Engineering, Faculty of Engineering, Bu-Ali Sina University, Hamedan, Iran

### Abstract

In recent years, robots have been widely used in assembly systems as called robotic assembly lines where a set of tasks have to be assigned to stations and each station needs to select one of the different robots to process the assigned tasks. Our focus is on u-type layouts because they are widely employed in many industries due to their efficiency and flexibility when compared to straight assembly lines. These lines offer more choices to group operations, a worker can be assigned to multiple stations located at entrance and exit sides. However, in many realistic situations, robots may be unavailable during the scheduling horizon for different reasons, such as breakdowns. This research deals with line balancing under uncertainty. The objective in this research is minimizing the cycle time for a given number of workstations and minimizing robot cost. This research deals with line balancing under uncertainty and presents one robust optimization model for balancing and sequencing of u-shaped robotic assembly line with considering set up times between task, failure robot times and preventive maintenance times for every robot. Since the NP-hard nature of the problem, multi-objective harmony search is developed to solve it. Numerical experiments demonstrated that by increasing uncertainty level, cost and cycle times increased.

**Keywords:** Balancing and Sequencing Assembly Line, Robust Optimization, Multi Objective Harmony Search, Robotic U-shaped, Set up Time Between Task

eISSN: ISSN: Accepted:16/10/2021 Received:2/8/2020

\*Corresponding Author: p.samouei@basu.ac.ir

How to Cite: Vol.19 No 63, Winter 2021

## حل مسئله استوار بالانس و توالی خط مونتاژ رباتیک U شکل با استفاده از الگوریتم جستجوی هارمونی

کارشناس ارشد، دپارتمان مهندسی صنایع، دانشکده مهندسی، دانشگاه بوعلی سینا، همدان، ایران

مهسا صبحی شجاع

استادیار، دپارتمان مهندسی صنایع، دانشکده مهندسی، دانشگاه بوعلی سینا، همدان، ایران

پروانه سموئی ID\*

تاریخ دریافت: ۱۳۹۹/۰۵/۱۲

تاریخ پذیرش: ۱۴۰۰/۰۷/۲۴

ISSN: eISSN:

در سال‌های اخیر ربات‌ها به طور گسترده‌ای در سیستم مونتاژ با عنوان خطوط مونتاژ رباتیک مورد استفاده قرار گرفته است. در این خطوط مجموعه‌ای از فعالیت‌ها باید به ایستگاه‌ها تخصیص داده شوند و هر ایستگاه نیازمند انتخاب یکی از انواع ربات‌ها برای پردازش فعالیت‌های تخصیص یافته است. در شرایط واقعی ممکن است ربات‌ها در طی افق زمان‌بندی به دلایل مختلفی مانند خرابی از دسترس خارج شوند. این تحقیق در زمینه بالانس خط در شرایط عدم قطعیت صحبت می‌کند خطوط U-شکل به دلیل انعطاف‌پذیری و کارایی بیشتر نسبت به خطوط مستقیم، در بسیاری از صنایع مورد استفاده قرار گرفته‌اند. این خطوط گزینه‌های بیشتری برای تعیین فعالیت‌ها به ایستگاه‌های کاری ارائه می‌دهند و اپراتورها می‌توانند هم‌زمان به ایستگاه‌های کاری در هر دو سمت ورودی و خروجی سرویس دهند. هدف در این مسئله حداقل کردن زمان سیکل برای تعداد مشخصی ایستگاه‌های کاری و به حداقل رساندن هزینه احداث ربات است. این مقاله، یک مدل استوار برای مواجه با عدم قطعیت در مسئله بالانس و توالی خط مونتاژ رباتیک U-شکل مدل ترکیبی ارائه می‌دهد همچنین زمان‌های آمده‌سازی بین فعالیت‌ها و زمان‌های خرابی و زمان نگهداری و تعمیرات هر ربات در آن در نظر گرفته می‌شود. از آنجایی که این مسئله یک مسئله NP-hard است لذا از الگوریتم فراابتکاری، جستجوی هارمونی چنددهدفه جهت حل و بهینه‌سازی استفاده می‌شود. نتایج نشان می‌دهد با افزایش عدم قطعیت، مقادیر هزینه و زمان سیکل نیز افزایش می‌یابد.

**کلیدواژه‌ها:** بالانس و توالی خط مونتاژ، بهینه‌سازی استوار، جستجوی هارمونی چنددهدفه، رباتیک U-شکل، زمان آمده‌سازی بین فعالیت‌ها

**مقدمه**

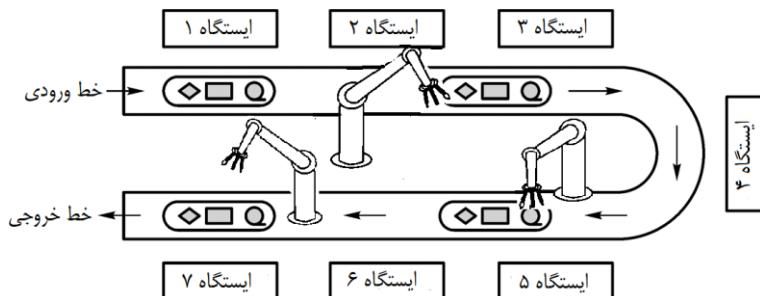
از آنجاکه رویکردهای سنتی تولید در پاسخگویی به تقاضای سریع مشتریان از اثربخشی کافی برخوردار نیست لذا، شرکت‌ها جهت برآورده کردن تقاضای مشتریان نیازمند به کارگیری سیستم‌های نوین تولید یکی از این سیستم‌های نوین تولیدی، خط مونتاژ رباتیک است اهمیت خط مونتاژ رباتیک از آن‌رو است که توانسته است، جایگزین خوبی برای نیروی کار انسانی باشد که با مشکل متداول انجام کار تکراری روبرو است و باعث خستگی فیزیکی و ذهنی می‌شود (Thomopoulos<sup>۱</sup>, ۲۰۱۴). یکی دیگر از این سیستم‌های نوین خطوط مونتاژ U شکل است که در سال‌های اخیر توجه ویژه‌ای به آن شده است، خط U شکل، این امکان را فراهم می‌سازد که اپراتورها در فاصله‌ای نزدیک به یکدیگر همکاری کنند که این امر باعث صرفه‌جوئی در فضای موردنیاز و ایجاد محیط کار امن‌تر برای اپراتورها می‌گردد (Miltenburg<sup>۲</sup> (۲۰۰۱)، Toksari<sup>۳</sup> و همکاران (۲۰۰۸)، وانگ<sup>۴</sup> و همکاران (۲۰۰۸)، Sirovetnukul و Chutima<sup>۵</sup> (۲۰۱۰)). علاوه بر این، به طور تجربی نشان داده شده است که بهره‌وری کار می‌تواند به طور قابل توجهی در خطوط U-شکل افزایش یابد (Aase<sup>۶</sup> و همکاران، ۲۰۰۴).

این مقاله، تخصیص و توالی فعالیتها و تخصیص ربات‌ها به ایستگاه‌های کاری در یک خط مونتاژ رباتیک U-شکل را مدنظر قرار داده است. در این نوع از خط تولید ربات‌ها در یک خط U-شکل چیده شده و در آن عملیات مونتاژ محقق می‌گردد. یک خط مونتاژ رباتیک U-شکل در شکل ۱ نشان داده شده است. هر خط مونتاژ U-شکل را می‌توان به دو، خط ورودی و خط خروجی تقسیم کرد و ربات‌ها امکان سرویس دهی به هر دو خط را دارند (به عنوان مثال به طور همزمان ربات ۱ به ایستگاه ۱ در خط ورودی و ایستگاه ۷ در خط خروجی سرویس می‌دهد)

- 
1. Thomopoulos
  2. Miltenburg
  3. Toksari
  4. Hwang
  5. Sirovetnukul and Chutima
  6. Aase

مونتاژ رباتیک ۱a-شکل

شکل ۱. خط



در شرایط واقعی، فرایندهای مونتاژ به منابع مختلف عدم قطعیت، مانند تغییرات در زمان عملیات، تقاضا و غیره بستگی دارند. این تغییرات اهداف مونتاژ را تهدید می‌کند و محافظت در برابر آنها بسیار ضروری است. در میان این منابع عدم قطعیت، تغییرات در زمان‌های عملیات می‌تواند بسیار مهم باشد، به خصوص برای خطوطی که شامل ربات و خرابی‌های ناشی از استفاده ربات و درنهایت هزینه احتمالی است (هزیر و دولگوئی<sup>۱</sup>، ۲۰۱۵). به این منظور در این مقاله یک مدل استوار برای مسئله با در نظر گرفتن زمان خرابی و زمان نگهداری و تعمیر ربات توسعه یافته است. خطوط مونتاژ تک مدل برای تولید حجم بالا از محصولات یکسان طراحی شده است که برای تقاضای مشتری با تنوع بالا مناسب نیست. همچنین در موارد دنیای واقعی با توجه به هزینه‌های بالای موردنیاز برای ساخت و نگهداری خط مونتاژ، حمل اجناس و غیره، سیستم‌های تولیدی، به سمت تولید چندین مدل مشابه از محصول به جای تک مدل سوق داده شدند. در چنین شرایطی، تولید مدل‌های ترکیبی برای تولید محصول، باعث ارضای تقاضاهای گوناگون و کاهش هزینه‌های تولید و انبار می‌شود (ربانی و همکاران، ۲۰۱۲). در اکثر مقالاتی که به مسئله توالی پرداخته‌اند می‌توان توالی را به دو حالت معنی کرد اول، توالی مدل در حالت‌هایی که نوع محصول از مدل‌های ترکیبی است و ترتیب انجام مدل‌ها را مشخص می‌کند؛ اما در این مقاله منظور، توالی فعالیت است که نشان‌دهنده تعیین نحوه ترتیب انجام فعالیت‌های مونتاژ است.

## مروری بر مطالعات گذشته

ادیات مرتبط با این مطالعه را می‌توان به ۳ دسته اصلی تقسیم‌بندی کرد که عبارت‌اند از:

الف) بالانس خطوط مونتاژ رباتیک  $u$ -شکل، ب) عدم قطعیت در مسائل خط مونتاژ و (ج) استفاده از الگوریتم‌های فرا ابتکاری برای بالانس خطوط مونتاژ.

## پیشینه پژوهش

رابینویچ و بوکچین<sup>۱</sup> (۱۹۹۱) اولین محققانی بودند که مسئله<sup>۰</sup> بالانس خط مونتاژ را مورد بررسی قراردادند. آن‌ها در این مسئله تخصیص حجم مساوی از کار را میان مجموعه<sup>۰</sup> انواع ربات‌های موجود به ایستگاه‌های روی خط مورد بررسی قراردادند. هدف این بود که تعداد ایستگاه‌های کاری را برای یک‌زمان سیکل داده شده به حداقل برسانند اما در مورد مسئله بالانس خط مونتاژ رباتیک  $u$ -شکل برای اولین بار در ادبیات این نیلاکانتان و پونامبالم<sup>۲</sup> (۲۰۱۵) بودند که به بررسی این موضوع باهدف حداقل کردن زمان سیکل پرداختند. برای مسئله‌ای مشابه با دو تابع هدف حداقل‌سازی زمان سیکل و حداقل‌سازی کل مصرف انرژی نیلاکانتان و همکاران (۲۰۱۶) یک الگوریتم تکاملی ارائه دادند. نیلاکانتان و همکاران (۲۰۱۶) همچنین مسئله<sup>۰</sup> بالانس خط مونتاژ رباتیک  $u$ -شکل را به منظور حداقل کردن زمان سیکل و هزینه مطالعه کردند و الگوریتم‌های بهینه‌سازی از دحام ذرات و تفاضل تکاملی برای حل آن ارائه دادند. ربانی و همکاران (۲۰۱۶) مسئله<sup>۰</sup> بالانس خط مونتاژ رباتیک  $u$ -شکل مدل ترکیبی را باهدف حداقل‌سازی هزینه‌های احداث ربات، هزینه‌های آماده‌سازی ربات، هزینه‌های آماده‌سازی وابسته به توالی و زمان سیکل بررسی کردند و از دو الگوریتم بهینه‌سازی چندهدفه، الگوریتم ژنتیک مرتب‌سازی نامغلوب و الگوریتم بهینه‌سازی از دحام ذرات چندهدفه برای حل مسئله استفاده کردند. ژانگ<sup>۳</sup> و همکاران (۲۰۱۹) یک مدل غیرخطی چندهدفه جدید برای حداقل کردن انتشار کربن، انتشار سروصدای زمان سیکل به طور همزمان برای مسئله خط مونتاژ  $u$ -شکل ارائه

1 Rubinovitz, and Bukchin

2. Nilakantan and Ponnambalam

3. Zhang

دادند علاوه بر این الگوریتم گرگ خاکستری ترکیبی پارتو برای حل مسئله بالانس چندهدفه طراحی شد و درنهایت این الگوریتم با پنج الگوریتم چندهدفه مشهور مقایسه شد و نتایج کارایی بیشتر الگوریتم پیشنهادی را نشان داد.

باید توجه داشت که اکثر تحقیقات خط مونتاژ، اطلاعات کاملی از تمام داده‌ها را فرض می‌گیرد. درحالی که در شرایط واقعی، فرآیندهای مونتاژ به منابع مختلف عدم قطعیت بستگی دارد برای این منظور می‌توانیم از بهینه‌سازی استوار استفاده کنیم که یکی از روش‌های بهینه‌سازی اساسی است که عدم قطعیت و اثرات آن را مدل می‌کند. هزیر و دولگوئی (۲۰۱۳) تحقیقی را در زمینه بالانس خط تحت عدم قطعیت ارائه دادند و دو مدل بهینه‌سازی استوار پیشنهاد دادند. عدم قطعیت فاصله‌ای برای زمان‌های عملیاتی در نظر گرفته شد؛ هدف تحقیق حداقل سازی تعداد ایستگاه‌های کاری بود و یک الگوریتم مبتنی بر تجزیه بندرز برای حل موارد بهینه در مقیاس بزرگ توسعه داده شد. در ادامه این دو نویسنده در سال ۲۰۱۵ مسئله بالانس خط مونتاژ نوع L-شکل را تحت عدم قطعیت با تشکیل یک مسئله همتای استوار و الگوریتم بهینه‌سازی آن ارائه دادند. در این مقاله فرض شد که تنها یک زیرمجموعه از زمان‌های عملیاتی، بدترین مقدار خود را می‌گیرند و برای حل مسئله، الگوریتم تجزیه بندرز پیشنهاد شد و با برخی از آزمایش‌های محاسباتی مورد ارزیابی قرار گرفت. پریرا و میراندا<sup>۱</sup> (۲۰۱۷) بر روی یک مسئله بالانس خط مونتاژ با عدم قطعیت در زمان‌های فعالیت مطالعه کردند. در این مقاله از روش برتسیماس و سیم برای مواجهه با عدم قطعیت استفاده شد. پریرا (۲۰۱۸) همچنین یک مسئله بالانس و تخصیص کارگر خط مونتاژ را در نظر گرفت در حالتی که زمان‌های فعالیت در آن بین حدود بالا و پایین مشخص فرض شده بود و تابع هدف حداقل کردن حداقل مقدار ممکن در میان سناریوهای موجود بود. سموئی و عشايري (۲۰۱۹) دو مدل ریاضی جدید برای مسئله بالانس خط مونتاژ نیمه خودکار مدل ترکیبی پیشنهاد دادند. در این مقاله فرمتهای متفاوتی از اجرای عملیات، از اپراتور انسانی برای کمک به ربات تا راه حل رباتیک را شامل شده است. در مدل اول زمان سیکل مشخص و هدف حداقل کردن هزینه‌های ثابت و متغیر مربوط به آمده‌سازی خط مونتاژ بود اما مدل دوم شامل یک زمان سیکل متغیر بود که بین

1. Pereira and miranda

حدود بالا و پایین تغییر می‌کند. این حدود تغییرات تقاضای مورد انتظار آینده را بازتاب می‌کرد، هدف این مدل حداقل کردن هزینه و زمان سیکل بود و برای دستیابی به نتایج بهتر و قابل اعتماد یک راه حل استوار برای سطوح مختلف اطمینان (α) ارائه دادند. از کان<sup>۱</sup> (۲۰۱۹) مسئله بالانس و زمان‌بندی فعالیت‌ها را در خطوط مونتاژ موازی با زمان‌های راه‌اندازی وابسته به توالی معرفی کردند. آنها یک مدل برنامه‌ریزی ریاضی بازی برای آن مسئله پیشنهاد دادند و مسئله را به کمک الگوریتم انجماد تدریجی حل نمودند. ژو و وو<sup>۲</sup> (۲۰۲۰) از بهینه‌سازی دو هدفه برمبنای روش‌های تجزیه برای مسئله بالانس خطوط مونتاژ روباتیک استفاده کردند و در تحقیق خود توازن میان مصرف انرژی و بهره‌وری را مدنظر قرار دادند. ییلماز<sup>۳</sup> (۲۰۲۰) به این موضوع اشاره کرد که در خیلی از مقالات مرتبط با مسائل خطوط مونتاژ روباتیک، شرایط یک محیط قطعی در نظر می‌گیرند و به ماهیت عدم قطعیت زمان‌های عملیات توجه نمی‌کنند. این در حالی است که در خطوط مونتاژ روباتیک U شکل، بالانس خطوط تحت تأثیر عدم قطعیت زمان فعالیت‌های مونتاژ است. لئو و همکاران<sup>۴</sup> (۲۰۲۱) از احتمال سنتریو و اعداد فازی مثلثی برای تقاضای غیرقطعی مسائل بالانس خطوط مونتاژ مدل‌های ترکیبی استفاده کردند و مسئله را به کمک الگوریتم ژنتیک حل کردند. جین و همکاران<sup>۵</sup> (۲۰۲۱) نیز از مدل‌های حداقل سازی حداکثر تأسف برای مسائل بالانس خطوط مونتاژ با محدودیت منابع استفاده کردند و از الگوریتم بهینه‌سازی نهنگ برای حل کمک گرفتند. همچنین ژنک و همکاران<sup>۶</sup> (۲۰۲۱) یک مدل بهینه‌سازی مختلط عدد صحیح استوار با آزادسازی زمان سیکل برای بالانس خطوط مونتاژ مدل‌های ترکیبی با عملیات دستی ارائه کردند. اخیراً نیز سوباسزک و همکاران<sup>۷</sup> (۲۰۲۲) یک مدل زمان‌بندی استوار با توجه به دو فاکتور عدم قطعیت خرابی‌های ماشین‌ها و زمان‌های عملیات متغیر ارائه کردند. با توجه به ساختار ترکیبی مسئله بالانس و توالی خط مونتاژ هنگامی که اندازه مسئله بزرگ‌گ می‌شود، رسیدن به یک راه حل بهینه دشوار می‌شود. از این‌رو،

<sup>1</sup> Özcan<sup>2</sup> Zhou and Wu<sup>3</sup> Yilmaz<sup>4</sup> Liu et al.<sup>5</sup> Jin et al.<sup>6</sup> Zhang et al.<sup>7</sup> Sobaszek et al.

الگوریتم‌های فرا ابتکاری برای حل مسئله پیشنهاد می‌شود. الگوریتم ژنتیک رایج‌ترین الگوریتم فرا ابتکاری مورداستفاده در مسائل خط مونتاژ و بعدازآن، شبیه‌سازی تبرید و بهینه‌سازی کلونی مورچگان است. فرا ابتکاری‌ها از پرکاربردترین روش‌های مورداستفاده برای حل مسائل بالانس خط چنددهفه است. نورمحمدی و همکاران (۲۰۱۳) به مسئله بالانس خط مونتاژ ۱۱-شکل چنددهفه پرداختند. به حداکثر رساندن کارایی خط و به حداقل رساندن تغییرات حجم کار، اهداف در نظر گرفته شده است. این مقاله یک الگوریتم رقابت استعماری که با تکیه بر تکامل اجتماعی و سیاسی الهام گرفته شده است ارائه می‌دهد. برای نشان دادن کارایی الگوریتم پیشنهادی، نتایج مرتبط را با یک الگوریتم ژنتیک مقایسه کردند، نتایج محاسباتی نشان داد که الگوریتم پیشنهادی از الگوریتم ژنتیک بهتر است. پربرا و همکاران (۲۰۱۸) یک الگوریتم ترکیبی مبتنی بر ممتیک را برای حل مسئله بالانس خط مونتاژ رباتیک به منظور حداقل کردن هزینه تجهیزات ارائه دادند. تا جایی که مشخص است، اما در رابطه با بالانس و خط مونتاژ که با الگوریتم جستجوی هارمونی حل شده است مقاله پرنومو و وی<sup>۱</sup> (۲۰۱۴) است. آنها یک مدل ریاضی دو هدفه برای به حداکثر رساندن میزان تولید و توزیع حجم کاری در یک خط مونتاژ دو طرفه با محدودیت‌های موقعیتی پیشنهاد دادند. ارزیابی مجموعه جواب‌های بهینه پارتو بین الگوریتم پیشنهادی و الگوریتم ژنتیک دو هدفه نشان داد که روش پیشنهادی دارای نسبت و همگرایی بهتر برای مسائل سایز کوچک و متوسط و مجموعه راه حل‌های بهتری برای مسائل سایز بزرگ است.

در بازارهای رقابتی امروز تولید به موقع و مقرن به صرفه در حال تبدیل شدن به مسئله مهمی است. برای تولید کنندگان، استفاده بهینه از منابع ماشین با اطمینان از یک برنامه کارآمد و استوار در سطح عملیاتی امری حیاتی محسوب می‌شود. در یک زمان‌بندی بلندمدت، سیستم‌های تولیدی به دلیل استفاده زیاد همواره در معرض خرابی و زوال قرار دارند که بر روی دسترس پذیری ماشین و پایداری سیستم تأثیر می‌گذارد. اکثر تحقیقات انجام شده در حوزه خطوط مونتاژ رباتیک، دسترسی همیشگی به ربات را در نظر می‌گیرند. این در حالی است که در شرایط واقعی، ممکن است ربات‌ها در طی افق زمان‌بندی به دلایل مختلفی،

1. Purnomo and Wee

مانند خرابی، نگهداری و تعمیر برنامه‌ریزی شده، از دسترس خارج شوند. این ویژگی در دسترس بودن، پیچیدگی را برای هر مسئله خط مونتاژ، بیشتر می‌کند. به غیراز نگهداری و تعمیر برنامه‌ریزی شده که بر روی دسترسی دستگاه تأثیر می‌گذارد، وقفه‌های غیرمنتظره دیگری نیز نظیر مثال خرابی، لغو یا ورود سفارش جدید یا تغییرات تاریخ باعث می‌شود برنامه به سرعت قابل اجرا نباشد. برای مقابله با این اختلالات که موجب تأخیر در زمان‌های پردازش مونتاژ می‌شود می‌توان از رویکرد برنامه‌ریزی استوار برای نمایش سطوح مختلف محافظه کاری تصمیم گیرندگان در دنیای واقعی استفاده می‌شود. علاوه بر این، با مطالعات انجام شده ما، پژوهشی را نیافتنیم که در این حوزه و به خصوص برای خطوط روباتیک U شکل اقدامی را انجام داده باشند. این موضوعات در کنار در نظر گرفتن زمان آماده‌سازی وابسته به توالی بین فعالیت‌ها برای خطوط مونتاژ مدل‌های ترکیبی و ارائه الگوریتمی جهت حل این دسته از مسائل؛ موضوعاتی است که در این مقاله به آن پرداخته می‌شود.

### مدل مفهومی

یک مسئله بالанс خط مونتاژ رباتیک u-شکل مدل ترکیبی را می‌توان به شرح زیر توصیف کرد:  $m$  مدل محصول به طور هم‌زمان در هر سفارش، مونتاژ می‌شوند و فعالیت مونتاژ توسط ربات‌هایی بر روی یک مجموعه از ایستگاه‌های کاری انجام می‌پذیرد، هر ربات می‌تواند در هر دو طرف خطوط u-شکل کار کند (خطوط ورودی و خروجی).

فعالیت‌های موردنیاز هر مدل دارای یک مجموعه از پیش تعیین شده از روابط پیش‌نیازی هستند، اما شباهت بین مدل‌ها امکان ترکیب تمام فعالیت‌ها را تنها با یک نمودار پیش‌نیازی با  $N_t$  فعالیت را فراهم می‌کند. مسئله بالанс خط مونتاژ رباتیک u-شکل مدل ترکیبی نوع ۲ تخصیص  $N_t$  فعالیت به  $N_s$  ایستگاه کاری و تخصیص یکی از  $N_r$  ربات موجود به هر ایستگاه کاری برای پردازش فعالیت‌های تخصیص‌یافته است به منظور به حداقل رساندن زمان سیکل برای یک تعداد مشخصی از ایستگاه‌های کاری. با تخصیص ربات از میان ربات‌های موجود با کارکرد و هزینه‌های متفاوت به هر ایستگاه کاری به دنبال حداقل کردن هزینه‌های ربات نیز می‌باشیم.

- مفروضات و ویژگی‌های اساسی مرتبط با مدل‌سازی مسئله به شرح زیر است:
۱. ربات‌ها می‌توانند به هر ایستگاه تخصیص داده شوند و هر ایستگاه می‌تواند شامل تنها یک ربات باشد، ربات‌ها می‌توانند هر فعالیتی را انجام دهند و زمان فعالیت‌ها بستگی به نوع ربات اختصاص داده شده دارد.
  ۲. هر فعالیت تنها به یک ربات قابل تخصیص است و در هر زمان هر ربات می‌تواند تنها یک فعالیت را پردازش کند، درنتیجه هر فعالیت می‌تواند تنها به یک ایستگاه تخصیص یابد و قابل تقسیم بین ایستگاه‌های کاری مختلف نیست.
  ۳. یک مجموعه‌ای از مدل‌های مشابه یک محصول روی خط u-شکل مونتاژ می‌شوند. فعالیت‌های مونتاژ برای مدل‌های مختلف تقریباً مشابه است و فعالیت‌های مشترک بین مدل‌های مختلف در ایستگاهی مشترک انجام می‌شوند. برای مدل‌های مختلف روابط پیش‌نیازی میان آن‌ها ثابت است و یک گراف پیش‌نیازی ترکیبی برای همه مدل‌ها در نظر گرفته می‌شود. زمان پردازش مربوط به یک فعالیت ممکن است برای مدل‌های مختلف متفاوت باشد.
  ۴. زمان‌های آماده‌سازی شامل تنها زمان آماده‌سازی بین فعالیت‌ها است و این زمان‌ها قطعی و ثابت است. درصورتی که زمان فعالیتی برای یک مدل صفر باشد زمان آماده‌سازی برای آن فعالیت صفر در نظر گرفته می‌شود.
  ۵. هر ایستگاه کاری شامل دو زیر ایستگاه است. (زیر ایستگاه یک در خط ورودی و زیر ایستگاه دو در خط خروجی)
  ۶. تعداد ایستگاه‌های کاری ثابت می‌باشد و تعداد ربات‌های موجود برای تخصیص بیش از تعداد ایستگاه‌های کاریست که تخصیص از میان آن‌ها صورت می‌گیرد و هر ربات می‌تواند به حداقل یک ایستگاه کاری تخصیص یابد.
  ۷. در کل ۵ نوع ربات موجود است زمان پردازش فعالیت‌ها، زمان نگهداری پیشگیرانه، هزینه ربات‌ها، زمان تعمیرات در هر نوع ربات یکسان است. هزینه احداث هر ربات با ربات دیگر متفاوت و غیرقطعی است.
  ۸. خرابی ربات‌ها از یک نوع است، زمان تعمیرات پس از خرابی احتمالی و از تابع یکنواخت تبعیت می‌کند.

۹. زمان عملیات شامل چهار بخش زمان پردازش فعالیت، زمان آماده‌سازی، زمان نگهداری پیشگیرانه و زمان تعمیر در صورت بروز خرابی است. زمان پردازش فعالیت‌ها قطعی و با توجه به نوع ربات زمان‌ها نیز متفاوت‌اند، زمان آماده‌سازی قطعی زمان عملیات نگهداری پیشگیرانه و زمان تعمیر پس از خرابی ربات غیرقطعی و برای هر نوع ربات متفاوت است.

۱۰. خط مونتاژ یکنواخت است و هیچ انبار میانگیری بین ایستگاه‌های کاری وجود ندارد. ایستگاه‌های کاری بسته هستند.

۱۱. از زمان شروع یک فعالیت تا زمان اتمام آن یک بار خرابی ممکن است رخ دهد و در صورت خرابی ادامه کار پس از تعمیرات روی همان قطعه انجام می‌شود. (ضایعاتی برای قطعه وجود ندارد).

اندیس‌ها و پارامترها:

اندیس فعالیت

اندیس ایستگاه کاری

اندیس ربات‌ها

اندیس نوع مدل محصول

تعداد کل فعالیت‌ها

تعداد کل ایستگاه‌های کاری

تعداد کل ربات‌ها

تعداد کل مدل‌های محصول

زمان پردازش فعالیت  $i$  برای مدل  $m$  توسط ربات  $r$

اگر زمان پردازش فعالیت  $i$  برای مدل  $m$  مثبت باشد  $1$  و در غیر این صورت  $0$

زمان آماده‌سازی بین فعالیت  $i$  و  $j$  برای مدل  $m$

زمان انجام نگهداری پیشگیرانه روی ربات  $r$

زمان انجام تعمیر روی ربات  $r$  پس از خرابی

هزینه احداث ربات  $r$

اگر فعالیت  $i$  پیش‌نیاز (مستقیم و غیرمستقیم) فعالیت  $j$  باشد  $1$  و در غیر این صورت  $0$

اگر از زمان شروع فعالیت  $i$  تا زمان پایان فعالیت  $j$  توسط ربات  $r$ ، خرابی رخ دهد و در غیر این صورت  $0$

اگر نگهداری پیشگیرانه برای ربات  $r$  قبل از فعالیت  $i$  انجام شود،  $h_{ir} = 1$ ؛ در غیر این صورت،

یک عدد مثبت خیلی بزرگ

متغیرها:

اگر فعالیت  $i$  به ایستگاه کاری  $s$  در خط ورودی تخصیص یابد  $1$ ؛ در غیر این صورت

اگر فعالیت  $i$  به ایستگاه کاری  $s$  در خط خروجی تخصیص یابد  $1$  و در غیر این صورت  $0$

اگر ربات  $r$  به ایستگاه کاری  $s$  تخصیص یابد  $1$  و در غیر این صورت  $0$

اگر فعالیت  $i$  پیش از فعالیت  $j$  در ایستگاه کاری  $s$  انجام شود  $1$  و در غیر این صورت

اگر فعالیت  $j$  بلافاصله بعد از فعالیت  $i$  برای مدل  $m$  در ایستگاه کاری  $s$  انجام شود  $1$  و در غیر این صورت  $0$

زمان سیکل

هزینه احداث ربات‌ها

در این مقاله، یک مدل برنامه‌ریزی مختلط عدد صحیح جدید ارائه شده است. مدل ریاضی پیشنهادشده بر اساس فرمول ریاضی است که توسط آکپینار و بایکاسو گلو<sup>1</sup> (۲۰۱۴)، اوکساز<sup>2</sup> و همکاران (۲۰۱۷)، لو<sup>3</sup> و همکاران (۲۰۱۵) ارائه شده، فرمول مدل ریاضی به شرح زیر است:

---

1. Akpinar and Baykasoglu

2. Oksuz

3. Lu

$$\sum \sum (h) (x) u$$

$$\sum \sum z_j \quad (1)$$

$$\sum \sum c_j \quad (2)$$

$$\sum (x_j) \{1\} \quad (3)$$

$$\sum (x_j) \{1\} \quad (4)$$

$$\sum u_j \{1\} \quad (5)$$

$$\sum u_j \{1\} \quad (6)$$

$$\sum (N-1)(x_j) \{1\} |A \quad (7)$$

$$\sum (N-1)(y_j) \{1\} |A \quad (8)$$

$$\{1\} \{1\} \left( \begin{matrix} 1 & (x_j) & (x_j) \\ 1 & \{1\} & \{1\} \end{matrix} \right) \quad (9)$$

$$\{1\} \{1\} \left( \begin{matrix} 1 & (x_j) & (x_j) \\ 1 & \{1\} & \{1\} \end{matrix} \right) \quad (10)$$

$$\{1\} \{1\} 2 \left( \begin{matrix} (x_j) & (x_j) \\ \{1\} & \{1\} \end{matrix} \right) \quad (11)$$

$$\{1\} \{1\} \quad (12)$$

$$\{1\} \{1\} j \left( \begin{matrix} 2 & (x_j) & (x_j) \\ 1 & \{1\} & \{1\} \end{matrix} \right) \quad (13)$$

$$\left( 2(x_j) - (x_j) \right) \quad (14)$$

$$\{1 \quad \quad \quad \} | j \quad \quad \quad \{1 \quad \quad \quad \} \quad \quad \quad ($$

$$\left( \begin{matrix} (x_{is} + y_{is}) & x \\ \{1, 2, \dots, N_t\}j & \{1 \} \end{matrix} \right) \quad 1 \quad \} \quad 15) \quad ($$

$$\{1 \quad \quad \quad \} | j \quad \quad \quad 16)$$

$$\left( \begin{matrix} 2 & \\ \{1 & \end{matrix} \right) \quad \{1 & \} \quad \text{vv} \quad ($$

$$\sum \sum z \quad \{1\} \quad \{1\} \quad \text{v}\rangle \quad ($$

$$\{1\} \quad \quad \quad \{j\} \quad \quad \quad \{1\} \quad \quad \quad \}; \quad \quad \quad 19) \\ \{1\} \quad \quad \quad \}$$

$$\sum z \quad \{1\} \quad \{1\} \quad \dots$$

{0.1} {1 }}; {1 } 11)

$$\{0,1\} \quad \{1\} \quad \vdots \quad \{1\} \quad \vdots$$

$$\{0,1\} = \{1\} \cup \{0\} = \{1\} \cup \{0\}$$

(25)  $\{0, 1\}^n \rightarrow \{1, 2, \dots\}$

(३.१)  $\int_{\alpha}^{\beta} f(x) dx = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i^*) \Delta x$  (३.२)  $\int_{\alpha}^{\beta} f(x) dx = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i) \Delta x$  (३.३)

رابطه (۱)، به حداقل رساندن رمان سیکل برای تعداد معینی از ایستگاه‌های کاری است و

د) محدوده ایستگاهی احداث ریل در ایستگاه های کاری است. ربطه (۱۱)

سیمین بھی مدد نہ ملے گی اسکے باقیت یہ سیمین، دری و سہ بے یادی از مردے

لار نگاهدارنده کانه S حلقا نکری، فعال تباردار خط و مدد نادر نظر خواهد توجه

یابد. رابطه (۵) تضمین می کند که هر ایستگاه کاری  $S$  می تواند تنها شامل یک ربات باشد.

رابطه (۶) تضمین می کند که هر ربات  $i$  می تواند حداکثر به یک ایستگاه کاری تخصیص یابد. رابطه (۷) تضمین می کند که اگر  $i$ ، فعالیت پیش نیاز مستقیم فعالیت  $j$  باشد و فعالیت  $j$  به خط ورودی ایستگاه  $S$  تخصیص یابد، آنگاه فعالیت  $i$  نیز باید به خط ورودی همان ایستگاه یا ایستگاه های قبلی تخصیص یابد، به طور مشابه رابطه (۸) تضمین می کند که اگر  $i$  فعالیت پیش نیاز مستقیم فعالیت  $j$  باشد و فعالیت  $i$  به خط خروجی ایستگاه  $S$  تخصیص یابد، آنگاه فعالیت  $j$  نیز باید به خط خروجی همان ایستگاه یا ایستگاه های بعدی تخصیص یابد.

رابطه (۹) تضمین می کند که اگر تنها فعالیت  $i$  به ایستگاه کاری  $S$  یا به خط ورودی یا خط خروجی تخصیص یابد و فعالیت  $j$  تخصیص نیابد هیچ گونه توالی و آماده سازی بین آنها در ایستگاه  $S$  در نظر گرفته نشود. به طور مشابه رابطه (۱۰) نیز تضمین می کند که اگر تنها فعالیت  $j$  به ایستگاه کاری  $S$  یا به خط ورودی یا خط خروجی تخصیص یابد و فعالیت  $i$  تخصیص نیابد هیچ گونه توالی و آماده سازی بین آنها در ایستگاه کاری  $S$  در نظر گرفته نشود و رابطه (۱۱) تضمین می کند که اگر هیچ کدام از دو فعالیت  $i$  و  $j$  به ایستگاه کاری  $S$  تخصیص نیابد توالی و آماده سازی برای آنها در ایستگاه  $S$  در نظر گرفته نشود. رابطه (۱۲) تضمین می کند که هیچ توالی بین یک فعالیت  $i$  و خودش در ایستگاه کاری  $S$  در نظر گرفته نشود. رابطه (۱۳) تضمین می کند که اگر هر دو فعالیت  $i$  و  $j$  به ایستگاه کاری  $S$  تخصیص یابد حداقل یک توالی بین آنها در ایستگاه کاری  $S$  در نظر گرفته شود و رابطه (۱۴) تضمین می کند که اگر هر دو فعالیت  $i$  و  $j$  به ایستگاه کاری  $S$  تخصیص یابد حداکثر یک توالی بین آنها در ایستگاه کاری  $S$  در نظر گرفته شود. رابطه (۱۵) تضمین می کند که اگر هر دو فعالیت  $i$  و  $j$  به ایستگاه کاری  $S$  تخصیص یابد و فعالیت  $i$  پیش نیاز مستقیم فعالیت  $j$  باشد در این صورت فعالیت  $i$  باید پیش از فعالیت  $j$  در ایستگاه کاری  $S$  پردازش شود. رابطه (۱۶) تضمین می کند که اگر در ایستگاه کاری  $S$  هر سه فعالیت  $i$  و  $j$  و  $k$  تخصیص یابد و فعالیت  $i$  پیش از فعالیت  $k$  انجام شود و فعالیت  $k$  پیش از فعالیت  $j$  انجام شود در این صورت فعالیت  $i$  نیز باید پیش از فعالیت  $j$  انجام شود. رابطه (۱۷) تضمین می کند که اگر در ایستگاه کاری  $S$  هر دو فعالیت  $i$  و  $j$  تخصیص یابند و فعالیت  $i$  به خط ورودی و فعالیت  $j$  به خط خروجی تخصیص یابد در این صورت فعالیت  $i$  باید پیش از

فعالیت  $\hat{z}$  انجام شود. رابطه (۱۸) تضمین می کند که حداکثر یک آماده سازی بعد از فعالیت  $\hat{z}$  از مدل  $m$  در نظر گرفته شود. رابطه (۱۹) تضمین می کند که اگر دو فعالیت  $\hat{z}_1$  از مدل  $m$  در ایستگاه کاری  $S$  تخصیص یافته باشند حداکثر یک آماده سازی بین این دو فعالیت انجام شود. رابطه (۲۰) تضمین می کند که هیچ آماده سازی بین یک فعالیت  $\hat{z}$  و خودش در ایستگاه کاری  $S$  در نظر گرفته نشود. رابطه (۲۱) تضمین می کند که اگر دو فعالیت  $\hat{z}_1$  از مدل  $m$  در ایستگاه کاری  $S$  تخصیص یافته باشند و توالی انجام فعالیت‌ها به این صورت باشد که  $\hat{z}_1$  دقیقاً پیش از فعالیت  $\hat{z}$  انجام شود یک عملیات آماده سازی بعد از اتمام فعالیت  $\hat{z}_1$  و پیش از شروع فعالیت  $\hat{z}$  لازم است. رابطه‌های (۲۲)، (۲۳)، (۲۴)، (۲۵)، (۲۶) متغیرهای باینری مسئله را نشان می‌دهند.

### روش پژوهش

پس از مدل‌سازی صورت گرفته، مدل توسط مثال‌های عددی مختلف حل شد و تحلیل حساسیت‌های مختلف برای آن انجام شد که تمام تحلیل‌های صورت گرفته صحت و اعتبار مدل را تأیید نمودند. یکی از رویکردهای بهینه‌سازی تحت شرایط عدم قطعیت، بهینه‌سازی استوار است. روش‌های دیگری نیز برای مقابله با عدم قطعیت وجود دارد سه رویکرد اصلی عبارت‌اند از:

- بهینه‌سازی تصادفی
- بهینه‌سازی فازی
- بهینه‌سازی استوار

مدل‌های بهینه‌سازی تصادفی برای جانشینی قطعیت در زمانی که پارامترهای مسئله ناشناخته و احتمالی هستند، مورداستفاده قرار می‌گیرد. این مدل‌ها زمانی قابل استفاده هستند که توزیع عدم قطعیت پارامترها مشخص و معلوم باشد. منطق فازی به جای پاسخ، آن سؤال را به دو بخش درست و نادرست تقسیم‌بندی نمی‌کند، بلکه در اصل به یک محدوده جواب در بین آنها توسعه داده می‌شود. منطق فازی و بهره‌گیری از آن برای مدل‌سازی عدم قطعیت تا حد زیادی به در دسترس بودن خبره و ماهیت پارامتر عدم قطعیت بستگی دارد. در بهینه‌سازی استوار، دو رویکرد قابل بحث است، استوار شدنی یا وجهه و استوار بهینگی. استوار شدنی

بدین معناست که جواب باید برای تمامی و یا اکثریت حالات ممکن پارامترهای دارای عدم قطعیت شدنی باقی بماند. استوار بهینگی بدین معناست که مقدار تابع هدف به ازای جواب برای همه و یا بیشتر حالات ممکن پارامترهای دارای عدم قطعیت، نزدیک به مقدار بهینه باقی بماند. بنابر دلایل ذکر شده نتیجه می‌شود که برای مدل‌سازی عدم قطعیت، در مدل‌های استوار، به آگاهی از توزیع پارامترهای دارای عدم قطعیت و یا خبره احتیاج نیست و تنها لازم است تا حدود پارامتر دارای عدم قطعیت را دانست. لذا استفاده از رویکرد بهینه‌سازی استوار در مقایسه با بهینه‌سازی فازی و بهینه‌سازی تصادفی برای مسئله موجود در این مقاله، از ارجحیت و انعطاف پیشتری برخوردار است.

وابسته به تعریف استواری و چگونگی مجموعه عدم قطعیت داده‌ها، روش‌های بهینه‌سازی استوار متمایز می‌شوند. در یک تعریف کلی، در یک مسئله بهینه‌سازی تحت شرایط عدم قطعیت، جواب بهینه استوار جوابی است که در اکثریت حالات ممکن برای داده‌های غیرقطعی، موجه بماند و نسبت به مقدار بهینه تابع هدف انحراف کمتری داشته باشد. فرم کلی یک مسئله بهینه‌سازی خطی به صورت رابطه (۲۷) است:

(۲۷)

اگر در مدل فوق، حداقل یکی از مؤلفه‌های بردارهای  $c$  و  $b$  و یا ماتریس  $A$  غیرقطعی باشد، آنگاه یک مسئله بهینه‌سازی تحت شرایط عدم قطعیت حاصل می‌شود.

[ $c$      $b$ ] را به عنوان داده‌های مدل (۲۷) تعریف می‌کنیم. مجموعه  $U$  را به عنوان تمام حالات ممکن برای  $\tilde{x}$  (داده‌های مسئله) در نظر بگیرید. واضح است اگر  $|U|=1$  باشد، آنگاه مدل فوق یک مسئله بهینه‌سازی قطعی است. ؟ اما در اکثر مسائل دنیای واقعی  $|U|$  است و مسئله بهینه‌سازی تحت شرایط عدم قطعیت حاصل می‌شود.

یکی از روش‌های بهینه‌سازی استوار، روش فاصله‌ای بن تال<sup>۱</sup> و همکاران (۲۰۰۹) است که بر اساس آن، برای هر یک از داده‌های غیرقطعی مسئله، یک فاصله بسته کران‌دار عدم قطعیت در نظر گرفته می‌شود و جواب استوار به گونه‌ای است که در اکثریت حالات

---

1. Ben-Tal

ممکن برای داده‌ها در فاصله‌های متناظر آنها شدنی است. به منظور روشن شدن روش مذکور، مسئله بهینه‌سازی غیرقطعی رابطه (۲۸) را در نظر بگیرید:

$$\sum a \quad (28)$$

$$\sum a \quad (29)$$

که در آن برای هر  $i = \{1, 2, \dots, m\}$  داریم:  $a_{ij} \in [a_{ij}^L, a_{ij}^U]$  و  $[$  حال تعریف می‌کنیم:

$$\begin{array}{ll} \tilde{a} & \hat{a} \\ \tilde{b} & \hat{b} \end{array} \quad (30)$$

جایی که  $a_{ij}$  و  $b_i$  مقادیر اسمی داده‌ها، و  $\hat{a}_{ij}$  و  $\hat{b}_i$  حداکثر انحراف هر داده از مقدار اسمی هستند توجه کنید که اگر داده‌ای از مسئله قطعی باشد، آنگاه کران بالا و پایین فاصله غیرقطعی متناظر با آن باهم برابر، و برابر با مقدار اسمی می‌شوند. پس از نرمال‌سازی فاصله عدم قطعیت هر داده، می‌توان مدل (۲۸) را به صورت رابطه (۳۱) بازنویسی کرد:

$$\sum a \quad \sum \xi_j \hat{a} \quad \hat{b} \quad (31)$$

$$\sum a_{ij} x_j + \sum \xi_j \hat{a}_{ij} x_j \leq b_i + \xi_i \hat{b}$$

که تمامی مقادیر  $i$  و  $j$  در فاصله  $[-1, 1]$  قرار دارند. پس از نرمال‌سازی، در روش فاصله‌ای بن تال و همکاران (۲۰۰۹)، مدل (۳۲) به عنوان همتای استوار مدل (۳۱) معرفی می‌شود:

$$x \left( \begin{array}{ccc} \sum a & \sum \xi_j \hat{a} & \hat{b}_0 \end{array} \right) \quad (32)$$

$$\sum a \quad ax \left( \begin{array}{cc} \sum \xi_j \hat{a} & \hat{b}_i \end{array} \right)$$

که در آن،  $\theta_i$  پارامتر کنترل سطح عدم قطعیت در هر محدودیت است. اگر در تابع هدف و هر یک از محدودیتهای مدل (۳۲)،  $\zeta$ ‌ها به طور مستقل از هم در فاصله  $[-1, 1]$  تغییر

کنند، آنگاه فضای عدم قطعیت Box بر مسئله حاکم می‌شود و همتای استوار با مدل رابطه معادل است (لی<sup>۱</sup> و همکاران (۲۰۱۱):

$$\begin{aligned} \sum a & \left( \sum \hat{a}_{0j} |x_j| + \hat{b}_0 \right) \\ \sum a_{ij} x_j + \psi_i \sum \hat{a}_{ij} |x_j| & \leq b_i - \psi_i \hat{b} \end{aligned} \quad (۳۳)$$

جایی که پارامتر  $\psi$  سطح ریسک گریزی یا پوشش عدم قطعیت را در پارامترهای هر محدودیت نشان می‌دهد. توجه کنید که اگر  $0 = \psi$  باشد به این معناست که مقادیر اسمی جایگزین داده‌های غیرقطعی می‌شوند؛ و اگر  $1 = \psi$  باشد، آنگاه پوشش عدم قطعیت به صورت کامل لحاظ شده و جواب بهینه استوار حاصل شده از مدل (۳۳) به گونه‌ای است که در تمام حالات ممکن برای داده‌های غیرقطعی، شدنی است.

### الگوریتم جستجوی هارمونی چندهدفه

جستجوی هارمونی یک روش فرا ابتکاری است که به طور گسترده برای حل مسائل مختلف بهینه‌سازی مورد استفاده قرار می‌گیرد. این الگوریتم، مانند سایر الگوریتم‌های فرا ابتکاری، تلاش می‌کند تا مسائل بهینه‌سازی ترکیبی سخت را از طریق یک تصادفی کنترل شده، حل کند. سهولت استفاده و توانایی آن برای ارائه یک راه حل مناسب برای مسائل دنیای واقعی از جستجوی هارمونی، یک روش حل مسائل بهینه‌سازی استوار و محبوب ساخته است.

در مسائل بهینه‌سازی چندهدفه، دو یا چند هدف باید به صورت همزمان بهینه شوند که عموماً در تضاد با یکدیگر قرار دارند. برای بهینه‌سازی چندهدفه راه‌های متفاوتی ارائه شده است که ساده‌ترین آنها، استفاده از ضرایب وزنی و تبدیل آن به یک مسئله تک هدفه است؛ اما راه حل بهتر، استفاده از مفهوم بهینه پارتیو است. در این روش مجموعه‌ای از جواب‌های بهینه ارائه می‌شود که هیچ یک بر دیگری برتری مطلق ندارد. یکی از روش‌های بهینه‌سازی مبتنی بر مفهوم بهینه پارتیو، الگوریتم ژنتیک مرتب‌سازی نامغلوب-دو است که

کارایی مناسبی دارد؛ اما کارهای انجام گرفته در این زمینه با استفاده از جستجوی هارمونی شامل موارد زیر است:

الف) همان‌طور که میدانیم هارمونی جدید در مرحله بهروزرسانی با ضعیف‌ترین هارمونی مقایسه می‌شود تا در صورت برتری جایگزین آن شود. در این روش، در مرحله بهروزرسانی اگر هارمونی جدید بتواند بدترین هارمونی حافظه را مغلوب نماید جایگزین آن می‌شود. بقیه مراحل جستجو مشابه الگوریتم پایه است.

ب) در روش دیگری که ارائه شده، در مرحله تولید هارمونی جدید، یک حافظه هارمونی جدید تولید می‌شود. در مرحله بهروزرسانی حافظه جدید و قبلی با یکدیگر ترکیب شده و بر اساس مفهوم بهینه پارتی رتبه‌بندی شده و هارمونی‌های دارای رتبه بهتر، حافظه هارمونی را در تکرار بعد تشکیل می‌دهند همچنین معیار فاصله ازدحامی نیز برای تعیین اولویت‌هارمونی‌های هم‌رتبه مورد استفاده قرار گیرد سایر مراحل مشابه الگوریتم پایه است (سیواسبرامانی و سوارپ<sup>۱</sup>، ۲۰۱۱).

کارایی الگوریتم MOHS<sup>۲</sup> بستگی به تعریف پارامترهای کنترل زیر دارد:

۱. احتمال انتخاب از حافظه هارمونی<sup>۳</sup> (HMCR): با استفاده از حافظه این اطمینان حاصل می‌شود که متغیرهای خوب و جدیدی به عنوان عناصر راه حل‌های جدید انتخاب شوند. معمولاً مقداری بین ۰/۹۵ تا ۰/۷ برای این پارامتر انتخاب می‌شود.

۲. احتمال تنظیم گام<sup>۴</sup> (PAR): برای کنترل تغییرات می‌توان از پارامتر احتمال تنظیم گام استفاده کرد که به عبارت دیگر احتمال تغییر جزئی مقدار انتخاب شده از حافظه هارمونی است که معمولاً مقداری بین ۰/۱ تا ۰/۵ به این پارامتر تخصیص داده می‌شود.

۳. حداقل تکرارها<sup>۵</sup> (MaxIt): تعداد راه حل‌های ایجاد شده با MaxIt تعریف می‌شود که وابسته به اندازه مسئله است. در این مقاله MaxIt = ۱۰۰ است.

۱. Sivasubramani and Swarup

۲. Multi Objective Harmony Search

۳. Harmony Memory Considering Rate

۴. Pitch Adjustment Rate

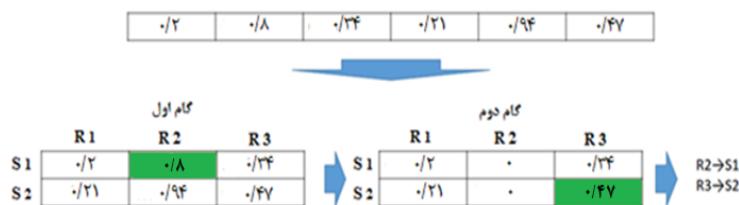
۵. Maximum Iteration

۴. اندازه حافظه هارمونی<sup>۱</sup> (HMS): تعداد ردیف‌ها در این ماتریس حافظه به تعداد HMS است که هر ردیف به معنی یک راه حل یا جواب مسئله است که به صورت تصادفی تولید شده‌اند.

### روش نمایش جواب

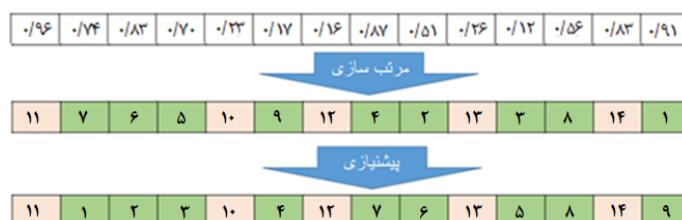
برای نمایش جواب در این مسئله از یک رشته اعداد اعشاری بین صفر و یک که به صورت تصادفی ایجاد شده‌اند استفاده می‌کنیم که با نگاشتی که در ادامه ذکر می‌شود، به یک جواب از مسئله ختم می‌گردد. بخش اول نمایش جواب از ( $\text{تعداد ربات} * \text{تعداد ایستگاه}$ ) عضو تشکیل شده است. در این ماتریس  $S^*R$ ، هر سطر مربوط به یک ایستگاه و هر ستون مربوط به یک ربات است. به ترتیب از ایستگاه اول، در سطر مربوط به هر ایستگاه، مقدار بیشینه ستون‌های ماتریس، نشان‌دهنده ستون رباتی است که به آن ایستگاه تخصیص داده می‌شود. پس از تخصیص آن ربات به ایستگاه موردنظر، ستون مربوط به آن ربات صفر می‌شود و برای ایستگاه‌های بعدی (سطرهای بعدی) تا تخصیص ربات به همه ایستگاه‌ها این مراحل تکرار می‌شود. شکل ۲ را بینید طول رشته اعداد اعشاری ۶ است از آنجایی که در مثال موردنظر ۲ ایستگاه و ۳ ربات برای تخصیص در نظر گرفته شده است، این رشته جواب به یک ماتریس  $2^*3$  که سطر آن تعداد ایستگاه و ستونش تعداد ربات را نشان می‌دهد، تبدیل می‌شود. در گام اول، سطر اول بیشترین مقدار مربوط به ستون دوم است پس ربات دوم را به ایستگاه اول تخصیص می‌دهیم و چون هر ربات تنها می‌تواند به یک ایستگاه تخصیص یابد ستون مربوط به آن را صفر می‌کنیم و در گام دوم همین مراحل برای سطر دوم تکرار می‌شود که نتیجه تخصیص ربات سوم به ایستگاه دوم است.

شکل ۲. نحوه نمایش جواب تخصیص ربات ها به ایستگاه های کاری



بخش بعدی نمایش جواب مربوط به تخصیص فعالیت‌ها به ایستگاه‌های کاری است. طول این بخش از نمایش جواب  $(1 - (\text{تعداد ایستگاه} * 2) + \text{تعداد فعالیت})$  است. برای تخصیص، با مرتب‌سازی این بخش، به یک جایگشت با همان طول می‌رسیم. در این جایگشت، اعداد متساوی شماره فعالیت است. به طور مثال برای ۹ فعالیت و ۳ ایستگاه کاری که خود شامل دو بخش ورودی و خروجی است طول نمایش جواب  $(3 * 2) + 1 - 9 = 3$  است، در شکل ۳ مرتب‌سازی به این صورت است که در رشته اعداد اعشاری کوچک‌ترین مقدار مربوط به ۰/۱۲ است که یازدهمین خانه از سمت چپ است. در جایگشت نیز ترتیب کوچک به بزرگ را از سمت چپ آغاز می‌کنیم پس خانه اول مقدار ۱۱ می‌گیرد و به همین ترتیب ادامه می‌دهیم، در صورتی که دو عدد تصادفی ایجاد شده یکسان باشند اولویت با عدد سمت چپ است و در آخر بعد از مشخص کردن ۹ خانه اول با رنگ سبز که شماره فعالیت است بقیه خانه‌ها، به عنوان جداکننده با رنگ صورتی مشخص می‌شود چون تعداد بخش‌های قابل تخصیص ۶ خانه است (تعداد ایستگاه‌ها ۳ و هر ایستگاه شامل دو بخش ورودی و خروجی است)، تعداد جداکننده‌ها شامل ۵ خانه می‌شود.

شکل ۳. نحوه تبدیل یک رشته اعداد اعشاری به جواب مسئله برای تخصیص فعالیت به ایستگاه کاری



در این مرحله برای اعمال محدودیت‌های پیش‌نیازی خانه‌های مربوط به فعالیت‌ها، با ترتیب پیش‌نیازی مرتب می‌گردد. پس از این مرتب‌سازی، هم تأثیر ترتیب اولیه و هم تأثیر ترتیب با پیش‌نیازی، دیده می‌شود، در شکل ۳ اولین خانه، مربوط به فعالیت ۷ است اما از آنجایی که فعالیت‌های پیش‌نیاز آن یعنی فعالیت ۴ و ۳ و ۲ و ۱ انجام‌شده است، اول شروع به تخصیص این فعالیت‌ها به ترتیب پیش‌نیازی می‌کنیم. پس از تخصیص ربات‌ها و فعالیت‌ها به ایستگاه‌های کاری، با استفاده از نمایش چگونگی قرارگیری فعالیت‌ها در خط مونتاژ، زمان انجام فعالیت‌ها، توالی فعالیت و به دنبال آن آماده‌سازی بین فعالیت‌ها) به دست می‌آید.

### یافته‌های پژوهش

با گسترش ابعاد مسئله حل مسائل از طریق نرم‌افزار گمز بسیار زمانبر است و برای رفع این مشکل از نرم‌افزار متلب برای حل مسائل در سایزهای مختلف استفاده می‌شود. الگوریتم پیشنهادی این تحقیق الگوریتم جستجوی هارمونی چنددهدفه است. یافته‌های پژوهش در این بخش ارائه شده است و مسئله‌های مختلفی در سه سایز کوچک، متوسط و بزرگ، برای ارزیابی عملکرد الگوریتم پیشنهادی مورد مطالعه قرار گرفته است. نمودار پیش‌نیازی، تعداد فعالیت‌ها، زمان‌های آماده‌سازی بین فعالیت‌ها و تعداد ایستگاه‌ها از سایت [www.assembly-line-balancing.de](http://www.assembly-line-balancing.de) موجود در این پایگاه تمام جزئیات موردنیاز این مقاله، نظری تعداد روبات، هزینه روبات، زمان تعمیرات و نگهداری پیشگیرانه موجود نبود این مقادیر به شکل تصادفی و متناسب با اندازه مسئله ایجاد شدند. پارامترهای ورودی الگوریتم پیشنهادی و سطوح انتخابی آنها در جدول ۱ تعیین می‌شود.

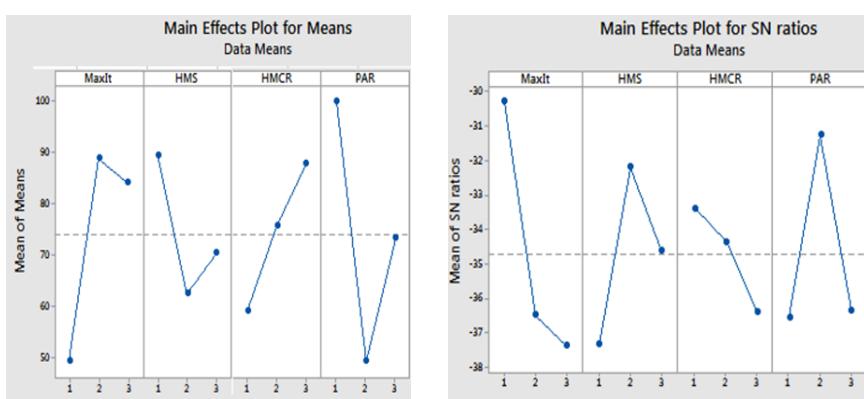
### MOHS

پارامترها و سطوح آنها برای الگوریتم

الگوریتم MOHS			سطح پارامتر
کم	متوسط	زیاد	
۱۰۰	۲۰۰	۳۰۰	حداکثر تکرار
۳۰	۵۰	۷۰	اندازه حافظه هارمونی
۰/۷۵	۰/۸۵	۰/۹۵	نرخ انتخاب از حافظه هارمونی
۰/۱	۰/۳	۰/۵	نرخ تنظیم گام

به منظور تعیین کاراترین سطوح هر پارامتر به روش تاگوچی، با استفاده از نرم افزار minitab 18 تعدادی آزمایش را تعیین می کنیم. با توجه به جبهه های پارتوی حاصل از اجرای هر آزمایش، شاخص هایی را همان طور که در جدول ۱ آورده ایم برای هر آزمایش حساب می کنیم. نتایج نرمالایز شده و به منظور ایجاد یک خروجی از هر آزمایش با استفاده از روش وزن دهنی تمامی شاخص ها به یک پاسخ تبدیل خواهد شد. درنهایت پس از انجام تنظیمات، خروجی نرم افزار برای الگوریتم جستجوی هارمونی به صورت شکل ۴ خواهد بود. همان طور که در شکل ۴ می بینیم پارامتر جدا کثر تکرار بهتر است در سطح اول خود تنظیم شود و سطح دوم برای پارامتر HMS، سطح اول برای پارامتر HMCR و سطح دوم برای پارامتر PAR، کاراترین سطوح این پارامترهاست.

شکل ۴. میانگین میانگین ها و نسبت S/N برای پارامترهای الگوریتم MOHS



جدول ۲ مقادیر زمان سیکل و هزینه را در سطوح مختلف عدم قطعیت با استفاده از الگوریتم جستجوی هارمونی با رویکرد استوار و همچنین روش اپسیلون محدودیت تقویت شده نشان می دهد. برای ارزیابی پاسخها حداکثر زمان ۵۰۰ ثانیه برای هر دو روش در نظر گرفته شد. همان طور که در این جدول مشاهده می شود، با توجه به شرایط و ویژگی های مسئله روش اپسیلون محدودیت تقویت شده تنها توانست برای ابعاد خیلی کوچک (دو مسئله از ۸ مسئله) و در سقف زمان ۵۰۰ ثانیه به پاسخ برسد و برای ابعاد بالاتر امکان دستیابی به پاسخ فراهم نبود. چنین چیزی نیاز استفاده از الگوریتم های فرا ابتکاری، نظیر الگوریتمی که در این مقاله ارائه شده است را برای این مسئله ضروری تر می کند. مقادیر حداقل، حداکثر و متوسط توابع هدف و متوسط زمان حل گزارش شده در این جداول نتیجه ۵ بار تکرار برای هر مسئله در هر یک از سطوح عدم قطعیت است.

جدول ۲. نتایج مقادیر توابع هدف برای مسائل و سطوح مختلف  $\alpha$  با استفاده از الگوریتم MOHS و اپسیلون محدودیت تقویت شده

مسئله	$\alpha$	MOHS										اپسیلون محدودیت تقویت شده			
		زمان سیکل			هزینه			نوع	زمان سیکل		هزینه		نوع		
		نماینده	نماینده	نماینده	نماینده	نماینده	نماینده		نماینده	نماینده	نماینده	نماینده			
۱	.۱	۱۶۰/۹	۵۲۷/۶	۳۷۰/۱	۱۰۵۰	۲۱۹۳۰	۱۷۷۵۰	۲۰/۱۳	۳۷۶/۳	۱۱	۱۶۹۵۰/۸	۱۴۹۹۹/۸	۴۰/۲	۴۰/۲	۴۰/۲
	.۲	۱۸۰/۱	۵۴۵/۱	۳۸۷/۹	۱۶۳۱۰	۲۱۵۴۰	۱۷۲۸۹		۳۷۶/۸	۱۱	۱۶۰۷۰/۶	۱۵۳۶۴/۷			
	.۳	۱۸۹/۱	۵۴۶/۷	۳۹۰/۸	۱۶۷۷۰	۲۲۱۰۰	۱۸۷۰۰		۳۸۵/۷	۱۱	۱۶۵۲۰/۴	۱۵۷۹۹/۵			
	.۴	۱۹۸/۳	۵۶۲/۳	۴۳۰/۴	۱۷۳۳۰	۲۱۳۸۰	۱۸۹۰۱		۳۹۴/۶	۱۱	۱۶۹۸۰/۳	۱۶۲۲۴/۴			
	.۵	۲۰۰	۵۵۷/۶	۳۹۱/۳	۱۷۷۹۰	۲۲۳۷۰	۱۸۴۹۰		۴۱۳/۵	۱۱	۱۷۴۵۰/۱	۱۶۶۹۹/۲			
	.۶	۲۰۲/۰	۵۸۹/۰	۴۳۰/۰	۱۸۱۰۰	۲۳۹۸۰	۲۰۵۸۲		۴۱۲/۴	۱۱	۱۷۸۸۹/۹	۱۷۱۰۴/۱			
	.۷	۱۹۹/۲	۶۰۹/۴	۴۳۷/۲	۱۸۷۶۰	۲۴۰۹۰	۲۰۷۸۸		۴۲۱/۳	۱۱	۱۸۳۴۴/۸	۱۷۵۸۸/۹			
	.۸	۲۱۳	۶۱۰/۶	۴۳۷	۱۹۰۸۰	۲۰۵۰۰	۲۰۹۸۸		۴۳۰/۲	۱۱	۱۸۷۹۹/۶	۱۷۹۷۳/۸			
	.۹	۲۱۳/۲	۶۷۹	۴۴۸	۱۹۵۴۰	۲۰۵۱۰	۲۱۷۱۴		۴۳۹/۱	۱۱	۱۹۲۴۵/۴	۱۸۴۰۸/۶			
	.۱۰	۲۰۰/۳	۳۵۰/۱	۲۷۹/۰	۲۰۵۰۰	۲۲۲۴۰	۲۱۰۶۰		۳۸۱/۲	۱۷۲	۱۹۹۱۱/۴	۱۹۴۸۷/۶			
۲	.۱	۲۱۰/۰	۳۶۷/۱	۲۸۷/۹	۲۱۱۲۰	۲۲۸۹۰	۲۱۵۷۶	۲۷/۶۹	۳۹۰/۴	۱۷۶/۲	۲۰۵۴۲/۸	۲۰۰۵۲/۲	۱۵۳/۲	۱۵۳/۲	۱۵۳/۲
	.۲	۲۱۴/۸	۳۸۱/۲	۲۹۹/۴	۲۱۷۱۰	۲۳۵۰۰	۲۲۲۸۸		۳۹۹/۶	۱۸۰/۳	۲۱۱۲۴/۲	۲۰۶۲۲/۸			
	.۳	۲۱۴/۳	۳۰/۱	۲۲۷۱۰	۲۴۱۸۰	۲۲۷۸۶	۴۱۸/۸		۱۸۴/۰	۲۱۷۰/۶	۲۱۱۹۰/۴	۲۱۷۵۸			
	.۴	۲۲۱/۰	۴۰۰/۴	۳۱۷/۷	۲۳۰۱۰	۲۵۲۸۰	۲۴۱۸۴		۴۲۷/۲	۱۹۲/۷	۲۲۸۶۸/۴	۲۲۳۲۰/۶			
	.۵	۲۲۰/۰	۴۰۰/۰	۳۳۰/۹	۲۴۱۰۰	۲۴۸۳۰	۲۴۰۲۰		۴۳۶/۴	۱۹۷/۸	۲۳۴۴۹/۸	۲۲۸۹۳/۲			
	.۶	۲۲۳	۴۱۷/۶	۳۴۷/۱	۲۴۷۰۰	۲۵۲۴۰	۲۰۰۰۸		۴۴۵/۶	۲۰/۱	۲۴۰۳۱/۲	۲۳۲۶۰/۸			
	.۷	۲۲۸/۳	۴۲۴/۷	۳۵۹/۴	۲۵۳۰۰	۲۷۴۲۰	۲۵۸۳۸		۴۵۴/۸	۲۰۰/۱	۲۴۶۱۲/۶	۲۴۰۲۸/۴			
	.۸	۲۳۸/۹	۴۳۰/۳	۳۹۱/۷	۱۹۷۰۰	۲۰۹۰۰	۲۰۰۴۰								
	.۹	۲۳۸/۹	۴۳۰/۷	۳۹۱/۷	۱۹۷۰۰	۲۰۹۰۰	۲۰۰۴۰								
	.۱۰	۲۳۸/۹	۴۳۰/۷	۳۹۱/۷	۱۹۷۰۰	۲۰۹۰۰	۲۰۰۴۰								

٢٥٦ | مطالعات مدیریت صنعتی زمستان ١٤٠٠ شماره ٤٣

١٢	٠/٢	٤٠١/٥	٤٢٥/١	٤١٣/٤	٢١٤٣-	٢٢٧٢-	٢١٨٣٧						
	٠/٣	٤١٩/٣	٤٤٢/٤	٤٢٨/٤	٢٢٠...	٢٢٠٣-	٢٢٣٣						
	٠/٤	٤١٧/٣	٤٥٥/٢	٤٣٧/٥	٢٢٥٧-	٢٢٩٣-	٢٢٨٣						
	٠/٥	٤٣٤/١	٤٦٠/٩	٤٤٩/٧	٢٣١٥-	٢٣١٥-	٢٣١٥-						
	٠/٦	٤٣٩	٤٦٢/٢	٤٤٨/٩	٢٣٧-	٢٥٦-	٢٤١-						
	٠/٧	٤٥٣/٩	٤٧٤/٥	٤٥٨/٣	٢٤٣-	٢٥٧-	٢٤٧-						
	٠/٨	٤٥٣/٩	٤٧٤/٥	٤٥٨/٣	٢٤٣-	٢٥٧-	٢٤٧-						
١٣	٠/١	١٠٢-	١٣٣-	١١٧/٣	١٩٨-	٢١٤٥-	٢٠٥٣-	٣٠/٣٣	---	---	---	---	---
	٠/٢	١٠٢-	١٣٨-	١١٩/٣	٢١-	٢١٩-	٢١٣٤-		---	---	---	---	---
	٠/٣	١٠٧٨	١٤٥٩	١٢٣/٩	٢١٦-	٢٢٣-	٢٢١٤٨		---	---	---	---	---
	٠/٤	١١١٤	١٤٥٩	١٢٥/٣	٢٢٢-	٢٢٨-	٢٢٤٩٣		---	---	---	---	---
	٠/٥	١١٣٣	١٥٤٣	١٢٥/٣	٢٢٧-	٢٣٤-	٢٢٣٧-		---	---	---	---	---
	٠/٦	١١١٨	١٥٩٣	١٣١/١	٢٢٣-	٢٣٩-	٢٣٥٨-		---	---	---	---	---
	٠/٧	١١٨٢	١٦٢٧	١٣٧/٨	٢٣٩-	٢٥٠-	٢٤٣٧-		---	---	---	---	---
	٠/٨	١٢٤٨	١٧١٤	١٣٩/٣	٢٤٥-	٢٥١-	٢٥٠-		---	---	---	---	---
	٠/٩	١٢٦٦	٢٠٦٦	١٤٧/٣	٢٥١-	٢٦٦-	٢٥٦-		---	---	---	---	---
	٠/١٠	١٠٨٩	٢٢٩٧	١٥٩/٣	٣١٥-	٣٤٠-	٣٢٩-		---	---	---	---	---
١٤	٠/١	١٢٠-	٢٤١٦	١٦٠/٣	٣٧٨-	٣٤٣-	٣٣٣-	٣١/٨٥	---	---	---	---	---
	٠/٢	١٢٣-	٢٤٧٣	١٦١/٣	٣٧٩-	٣٥٩-	٣٤٥٦-		---	---	---	---	---
	٠/٣	١٢٨-	٢٤٧-	١٦١/٣	٣٧٩-	٣٥٩-	٣٤٥٦-		---	---	---	---	---
	٠/٤	١٢٨	٢٤٧-	١٧١/١	٣٥٣-	٣٦٦-	٣٥٣-		---	---	---	---	---
	٠/٥	١٢٦	٢٧٦-	١٧٥/٣	٣٦٣-	٣٨٢-	٣٧٨-		---	---	---	---	---
	٠/٦	١٢٦	٢٨٥-	١٧٧/٣	٣٧٣-	٣٩٣-	٣٧٩-		---	---	---	---	---
	٠/٧	١٢٤٣	٢٣٢-	١٧٩/٤	٣٨٨-	٣٥٧-	٣٩٠-		---	---	---	---	---
	٠/٨	١٢٩١	٢٣٢-	١٨٧/٩	٥٠٠-	٥٢٨-	٥٧٩-		---	---	---	---	---
	٠/٩	١٢٩٩	٢٣١٩	١٨٨/٤	٥١٣-	٥٣١-	٥١٨-		---	---	---	---	---
	٠/١٠	١٤٥٩	٢٢٣-	١٩٢-	٤١٠-	٤٢٦-	٤١٥-		---	---	---	---	---
١٥	٠/١	١٤٥-	٢٢٣-	٢٠-	٤٢٣-	٤٤٣-	٤٢٣-	٣٣/٤٠	---	---	---	---	---
	٠/٢	١٥٥-	٢٢٤-	٢٠-	٤٢٧-	٤٤٩-	٤٣٠-		---	---	---	---	---
	٠/٣	١٦٥-	٢٤٩-	٢٠١/٢	٤٣٦-	٤٦٠-	٤٣٧-		---	---	---	---	---
	٠/٤	١٥٧-	٢٥٢-	٢٠٥/٤	٤٤٧-	٤٦٣-	٤٥٧-		---	---	---	---	---
	٠/٥	١٦٥-	٢٦٣-	٢٠٥/٤	٤٥٦-	٤٧٦-	٤٦٧-		---	---	---	---	---
	٠/٦	١٦٧-	٢٦٦-	٢١٢/١	٤٧٦-	٤٨٨-	٤٧٧-		---	---	---	---	---
	٠/٧	١٧١٣	٢٩٨-	٢١١/١	٤٨٦-	٤٩٩-	٤٧٦-		---	---	---	---	---
	٠/٨	١٧٤-	٢٣٣-	٢٢٢/٢	٤٩٤-	٤١٧-	٤٩٩-		---	---	---	---	---
	٠/٩	١٩٤-	٢٣٣-	٢٢١/١	٥٠٦-	٥٢٧-	٥١٤-		---	---	---	---	---
	٠/١٠	٥٢٣-	٦٧٨-	٦٠٢-	٤٠١-	٤١٦-	٤٠٦-		---	---	---	---	---
١٦	٠/١	٤٩١-	٦٥-	٦٢٥-	٤١٣-	٤١٨-	٤١٥-	٦٨٠٢	---	---	---	---	---
	٠/٢	٤٩١-	٦٥-	٦٢٥-	٤١٣-	٤١٨-	٤١٥-		---	---	---	---	---
	٠/٣	٤٩٩-	٧٤٢-	٦٤٥-	٤٢٩-	٤٢٩-	٤٢٩-		---	---	---	---	---
	٠/٤	٥١٨-	٦٥٣-	٦٣٧-	٤٣٦-	٤٤٢-	٤٣٩-		---	---	---	---	---
	٠/٥	٥٣٧-	٧٧٣-	٦١٨-	٤٣٨-	٤٣٧-	٤٣١-		---	---	---	---	---
	٠/٦	٥١٩-	٥٦٦-	٥٢٤-	٤٦-	٤٧-	٤٦-		---	---	---	---	---
	٠/٧	٥١٧-	٦١٨-	٦١٨-	٤٣٨-	٤٣٧-	٤٣٦-		---	---	---	---	---
	٠/٨	٥١٧-	٦١٨-	٦١٨-	٤٣٧-	٤٣٧-	٤٣٦-		---	---	---	---	---
	٠/٩	٥٧٣-	٥٧٣-	٥٢٤-	٤٣٧-	٤٣٧-	٤٣٦-		---	---	---	---	---
	٠/١٠	٥٧٧-	٦١٨-	٦١٨-	٤٣٧-	٤٣٧-	٤٣٦-		---	---	---	---	---
١٧	٠/١	٨٧٢/٣	١٥٠-	١٢٤-	٣٧٧-	٤٠-	٣٩٣-	٤١/٢٠	---	---	---	---	---
	٠/٢	٣١٢	٣١٩-	٣٥٧-	٣٨٧-	٤٩-	٣٩٧-		---	---	---	---	---
	٠/٣	٣٢٨-	٥٨٦-	٥٤٢-	٤٩-	٣٧-	٣٩-		---	---	---	---	---
	٠/٤	٣٢٤-	٣٤٥-	٣١٢-	٤٧-	٣٧-	٣٧-		---	---	---	---	---
	٠/٥	٣٥٧-	٣١٧-	٣١٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-		---	---	---	---	---
	٠/٦	٣٤٥-	٣٤٧-	٣٦-	٣٦-	٣٦-	٣٦-		---	---	---	---	---
	٠/٧	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-		---	---	---	---	---
	٠/٨	٣٦-	٣٦-	٣٦-	٣٦-	٣٦-	٣٦-		---	---	---	---	---
	٠/٩	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-		---	---	---	---	---
	٠/١٠	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-	٣٧-		---	---	---	---	---
١٨	٠/١	١٨٣٢-	٢٠٤-	١٩٤-	٥٠١-	٥٢١-	٥٠٩-	٥٠/٣	---	---	---	---	---
	٠/٢	١٩٤-	١٩٩-	١٩٣-	٥٠١-	٥١١-	٥٠٢-		---	---	---	---	---

۰۳	۱۸۵۲۰	۲۱۰۹۰	۱۹۷۴۰	۵۰۰۱۰	۵۲۹۰۰	۵۰۶۰۱	---	---	---	---	---
۰۴	۱۸۹۰۰	۲۲۲۲۰	۱۹۷۳۰	۵۰۰۱۰	۵۱۲۴۰	۵۰۳۰۲	---	---	---	---	---
۰۵	۱۸۶۹۰	۲۰۵۰۰	۱۹۷۰	۵۰۰۱۰	۵۰۱۳۰	۵۰۰۴۰	---	---	---	---	---
۰۶	۱۸۶۲۰	۲۰۷۵۰	۱۸۷۸۰	۵۰۰۱۰	۵۰۲۴۰	۵۰۱۰۲	---	---	---	---	---
۰۷	۱۸۷۳۰	۲۱۱۰	۱۹۱۱۰	۵۰۰۱۰	۵۱۸۹۰	۵۰۵۶۸	---	---	---	---	---
۰۸	۲۰۲۴۰	۲۲۵۶۰	۲۰۷۸۰	۵۰۰۱۰	۵۲۱۳۰	۵۰۷۰۵	---	---	---	---	---
۰۹	۱۸۶۱۰	۲۱۳۸۰	۲۰۹۲۰	۵۰۰۱۰	۵۲۰۱۰	۵۰۴۷۳	---	---	---	---	---

با توجه به جدول ۲ می‌توان به نتایج زیر رسید:

► در صورتی که مسائل با ابعاد بزرگ توسط MOHS حل شوند و مستلزم صرف زمان زیادی نمی‌باشد. این در حالی است که روش اپسیلون محدودیت‌های تقویت شده، تنها قادر است، مسائلی با این شرایط را تنها با ابعاد بسیار کوچک و در زمان معقولی حل کند.

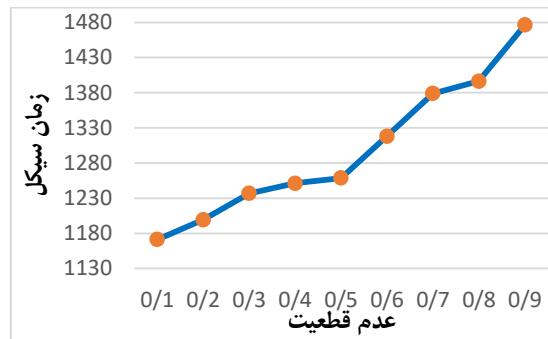
► عملکرد رویکرد استوار نشان‌دهنده این است که در شرایط واقعی و در نظر گرفتن احتمال رویداد خرابی مقادیر زمان سیکل مقدار قابل توجهی تغییر می‌کند که این خود نشان‌دهنده ضرورت در نظر گرفتن عدم قطعیت به خصوص خرابی در خطوط موتور رباتیک است.

► در مسائلی که در آنها شاهد خرابی و یا انجام عملیات نگهداری و تعمیر ربات هستیم با افزایش عدم قطعیت، زمان نگهداری و تعمیر پس از خرابی نیز افزایش و در نتیجه مقادیر زمان سیکل نیز روند رو به افزایشی دارد، دلیل این امر غیرقطعی بودن پارامترهای زمان نگهداری و زمان تعمیر ربات بود.

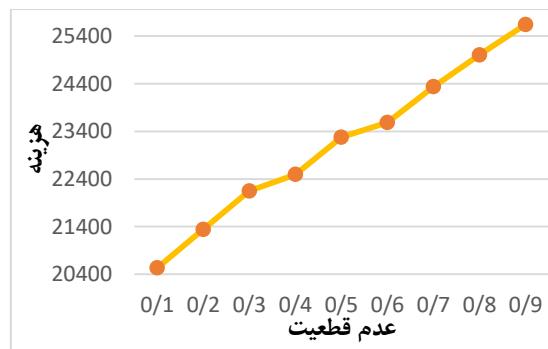
► به دلیل غیرقطعی بودن هزینه احداث ربات با افزایش عدم قطعیت، مجموع هزینه‌های احداث ربات‌ها نیز افزایش می‌یابند.

شکل ۵ و ۶ جزئیات تغییرات متوسط زمان سیکل و هزینه در سطوح مختلف عدم قطعیت را برای مثال چهارم نشان می‌دهد (با اختلافات جزئی قابل تعمیم به مسائل دیگر نیز هست).

سیکل برای مسئله ۲۱ فعالیت



شکل ۶. متوسط هزینه برای مسئله ۲۱ فعالیت



همان‌طور که در شکل ۵ و ۶ مشاهده می‌شود، با افزایش سطح عدم قطعیت به‌طور کلی مقادیر متوسط توابع هدف (این الگو برای مقادیر حداقل، حداکثر نیز صدق می‌کند) روند رو به افزایشی دارد.

### نتیجه‌گیری و پیشنهادها

در سال‌های اخیر، خط مونتاژ رباتیک u-شکل توجه زیادی را به خود جلب کرده و در بسیاری از کشورهای توسعه‌یافته کاربرد دارد. تغییرات سریع در تکنولوژی و تقاضای مشتریان برای انواع محصولات بیشتر، الزامات انعطاف‌پذیری تولید را افزایش می‌دهد. خطوط مونتاژ رباتیک نقش مهمی در توسعه انعطاف‌پذیری مطلوب ایفا می‌کند. این تحقیق

مسئله بالانس و توالی خط مونتاژ رباتیک ۱۱-شکل مدل ترکیبی را با در نظر گرفتن زمان آماده‌سازی بین فعالیت‌ها و زمان نگهداری و تعمیرات و زمان خرابی مربوط به هر ربات، مورد بررسی قرار می‌دهد، این مدل برنامه‌ریزی مختلط عدد صحیح به منظور حداقل کردن زمان سیکل و به حداقل رساندن هزینه‌های ربات توسعه یافته است. این مدل پس از اعتبار سنجی، به کمک روش اپسیلون محدودیت تقویت شده حل گردید. اما نتایج نشان می‌داد که این روش، تنها قادر است، مسائلی با ابعاد بسیار کوچک را در زمان معقولی حل کند و در مسائلی که ابعاد مقداری افزایش می‌یابند این روش قادر به پاسخگویی نبود. این در حالی است که در اغلب خطوط روباتیک به دلیل هزینه‌های بالای روبات‌ها، مدیران کارخانجات تمایل دارند خطوط بهره‌وری داشته باشند و اگر اتفاق غیرمنتظره‌ای پیش آمد بتوانند در سریع ترین زمان ممکن واکنش لازم را داشته باشند. از این‌روی‌باشد از زمان محاسباتی طولانی مسائل سایز بزرگ، از الگوریتم جستجوی هارمونی چندهدفه به عنوان روش فراابتکاری برای حل در نرم‌افزار متلب استفاده شد.

مطالعه ارائه شده در این مقاله اولین مطالعه در زمینه خط مونتاژ رباتیک ۱۱-شکل با استفاده از حل استوار می‌باشد. این تحقیق نقطه شروع خوبی برای مطالعات آینده است که بر روی حل استوار تمرکز دارد. برای تحقیقات آینده، می‌توان از دیگر روش‌های فراابتکاری (الگوریتم فاخته، جستجوی ممنوعه، الگوریتم رقابت استعماری، و غیره) برای بدست آوردن نتایج احتمالاً بهتری استفاده کرد. یا پیشنهاد دیگری که می‌توان داد این است که طرح‌های مختلف خط مونتاژ، مانند خطوط مونتاژ دوطرفه و یا عدم قطعیت در تقاضا مورد توجه قرار گیرد. علاوه بر این، در مورد داده‌های فازی و احتمالی، نیز می‌توان این کار را گسترش داد.

## ORCID

Parvaneh Samouei



<http://orcid.org/0000-0003-0867-7617>

## منابع

- Aase, G.R., Olson, J.R., Schniederjans M.J (2004), “*U-shaped assembly line layouts and their impact on labor productivity: an experimental study*”, European Journal of Operational Research, 156(3), 698–711.
- Akpinar, S., Baykasoglu, A (2014), “*Modeling and solving mixed-model assembly line balancing problem with setups. Part I: a mixed integer linear programming model*”, Journal of Manufacturing Systems, 33 (1), 177–187.
- Ben-Tal, A., Ghaoui, L.E., Nemirovski, A (2009), “*Robust optimization*”, Princeton series in applied mathematics, Princeton University press.
- Hazir, Ö., Dolgui, A (2013), “*Assembly line balancing under uncertainty: Robust optimization models and exact solution method*”, Computers & Industrial Engineering, 65, 261–267.
- Hazir, Ö., Dolgui, A (2015), “*A decomposition-based solution algorithm for utype assembly line balancing with interval data*”, Computers & Operations Research, 59, 126–131.
- Hwang, R.K., Katayama, H., Gen, M (2008), “*U-shaped assembly line balancing problem with genetic algorithm*”, International Journal of Production Research, 46(16), 4637-4649.
- Jin, W., He, Z., Wu, Q. (2021), “*Robust optimization of resource-constrained assembly line balancing problems with uncertain operation times*”, Engineering Computations, Vol. ahead-of-print No. ahead-of-print. <https://doi.org/10.1108/EC-01-2021-0061>.
- Li, Z., Ding, R., Floudas, C.A. (2011), “*A Comparative Theoretical and Computational Study on Robust Counterpart Optimization: I. Robust Linear Optimization and Robust Mixed Integer Linear Optimization*”, Industrial & Engineering Chemistry Research, 50(18), 10567–10603.
- Liu, X., Yang, X., Lei, M. (2021). “*Optimisation of mixed-model assembly line balancing problem under uncertain demand*”. Journal of Manufacturing Systems, 59, 214-227.
- Lu, Z., Cui, W., Han, X (2015), “*production and preventive maintenance scheduling for a single machine with failure uncertainty*”, Computers & Industrial Engineering, 80, 236–244.
- Miltenburg, J (2001), “*U-shaped production lines: a review of theory and practice*”, International Journal of Production Economics, 70(3), 201–214.
- Nilakantan, J.M., Nielsen, I., Ponnambalam, S.G., Venkataramanaiah, S (2016), “*Differential evolution algorithm for solving RALB problem using cost and time-based models*”, International Journal of Advanced Manufacturing Technology, 89, 311–332.
- Nilakantan, J.M., Ponnambalam, S.G. (2015), “*Robotic U-shaped assembly line balancing using particle swarm optimization*”, Engineering Optimization, 48(2), 231-252.
- Nilakantan, J.M., Ponnambalam, S.G., Jawahar, N (2016), “*Design of energy efficient RAL system using evolutionary algorithms*”, Engineering Computations, 33(2), 580-602.

- Nourmohammadi, A., Zandieh, M., Tavakkoli-Moghaddam, R. (2013), “*An imperialist competitive algorithm for multi-objective U-type assembly line design*”, Journal of Computational Science.
- Oksuz, M.K., Buyukozkan, K., Satoglu, S.I. (2017), “*U-shaped Assembly Line Worker Assignment and Balancing Problem: A Mathematical Model and Two Meta-heuristics*”, Computers & Industrial Engineering, 112, 246-263.
- Özcan, U. (2019). “*Balancing and scheduling tasks in parallel assembly lines with sequence-dependent setup times*”, International Journal of Production Economics, International Journal of Production Economics, 213, 81-96.
- Pereira, J. (2018), “*The Robust (minmax regret) assembly line worker assignment and balancing problem*”, Computers and Operations Research, 93, 27-40.
- Pereira, J., Miranda, E.A. (2017), “*An exact approach for the robust assembly line balancing problem*”, Omega, 78, 85-98.
- Pereira, J., Ritt, M., Vasquez, O.C. (2018), “*A memetic algorithm for the Cost-oriented Robotic Assembly Line Balancing Problem*”, Computers and Operations Research, 99, 249-261.
- Purnomo, H.D., Wee, H.M. (2014), “*Maximizing production rate and workload balancing in a two-sided assembly line using Harmony Search*”, Computers & Industrial Engineering, 76, 222–230.
- Rabbani, M., Moghaddam, M., Manavizadeh, N (2012), “*Balancing of mixed model two-sided assembly lines with multiple u-shaped layout*”, The International Journal of Advanced Manufacturing Technology, 59, 1191–1210.
- Rabbani, M., Mousavi, Z. Farrokhi-Asl, H (2016), “*Multi-objective metaheuristics for solving a type II robotic mixed-model assembly line balancing problem*”, Journal of Industrial and Production Engineering, 33(7), 472–484.
- Rubinovitz, J., Bukchin, J. (1991). “*Design and balancing of robotic assembly lines*”. In: Proceedings of the fourth world conference on robotics research, Pittsburgh, PA.
- Samouei, P. & Ashayeri, J (2019), “*Developing Optimization & Robust Models for a Mixed-Model Assembly Line Balancing Problem with Semi-Automated Operations*”, Applied Mathematical Modelling, 72, 259-275.
- Sirovetnukul, R. & Chutima, P (2010), “*The impact of walking time on U-shaped assembly line worker allocation problems*”, Engineering Journal, 14(2), 53-78.
- Sivasubramani, S. & Swarup, K.S. (2011), “*Multi-objective harmony search algorithm for optimal power flow problem*”, Electrical Power and Energy Systems 33(3), 745–752.
- Sobaszek Ł., Gola A., Świć A. (2022), “*The Algorithms for Robust Scheduling of Production Jobs Under Machine Failure and Variable Technological Operation Times*”, In: Machado J., Soares F., Trojanowska J., Ivanov V. (eds) Innovations in Industrial Engineering. icieng 2021. Lecture Notes in Mechanical Engineering. Springer, Cham. [https://doi.org/10.1007/978-3-030-78170-5\\_6](https://doi.org/10.1007/978-3-030-78170-5_6).
- Thomopoulos, N.T. (2014) “*Assembly line planning and control*”, Stuart School of Business Illinois Institute of Technology, Chicago, IL, USA
- Toksarı, M.D., İşleyen, S.K., Güner, E. & Baykoç, Ö.F. (2008), “*Simple and U-type assembly line balancing problems with a learning effect*”, Applied Mathematical Modelling, 32(12), 2954-2961.

- Yilmaz, Ö. F. (2020). “Robust optimization for U-shaped assembly line worker assignment and balancing problem with uncertain task times”. Croatian Operational Research Review, 229-239.
- Zhang, Z., Tang, Q. & Zhang, L (2019), “Mathematical model and grey wolf optimization for low-carbon and low-noise U-shaped robotic assembly line balancing problem”, Journal of Cleaner Production, 215, 744-756.
- Zhang, Z., Tang, Q., Chica, M. (2021). “A robust MILP and gene expression programming based on heuristic rules for mixed-model multi-manned assembly line balancing”. Applied Soft Computing, 107513.
- Zhou, B., Wu, Q. (2020). “Decomposition-based bi-objective optimization for sustainable robotic assembly line balancing problems”. Journal of Manufacturing Systems, 55, 30-43.