

یک الگوریتم کارا برای حل مساله برنامه‌ریزی کارگاهی دو هدفه در حالت فازی با استفاده از الگوریتم ژنتیک و روش داده کاوی اطلاعات

مسعود ربانی

استادیار

گروه مهندسی صنایع، دانشکده فنی، دانشگاه تهران

رضا توکلی مقدم

استادیار

گروه مهندسی صنایع، دانشکده فنی، دانشگاه تهران

محمد رنجبر

دانشجوی دکتری

دانشکده مهندسی صنایع، دانشگاه صنعتی شریف

چکیده

در این مقاله یک الگوریتم کارا^۱ برای حل مساله برنامه‌ریزی کارگاهی در حالت فازی^۲ و با در نظر گرفتن دو هدف کمینه کردن زمان انجام کل کارها و کمینه کردن میزان تأخیر یا تحویل زودتر از موعد هر کار ارائه می‌شود. در این الگوریتم پارامترهای زمان تحویل و زمان انجام بصورت اعداد فازی مثلثی در نظر گرفته می‌شوند. در این مقاله از تکنیک داده کاوی اطلاعات^۳ به عنوان یک روش کمکی در حل مسائل بهینه‌سازی ترکیبی^۴ استفاده می‌شود. در این مقاله با ترکیب الگوریتم ژنتیک^۵ و یک الگوریتم استنتاج صفت‌گرا^۶ به عنوان یک روش داده کاوی اطلاعات به سمت جواب بهینه پیش می‌رویم. با توجه به ساختار الگوریتم طراحی شده، تمام جوابهای قابل قبول یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی خاص به عنوان یک پایگاه داده‌ها تلقی می‌شوند که تکنیک داده کاوی اطلاعات و الگوریتم استنتاج صفت‌گرا باید بتوانند الگوها و روابط نهفته در میان این جوابها را با توجه به خصوصیات آنها حدس زده و به الگوریتم ژنتیک به منظور یک جستجوی هدفمندتر کمک کنند. به دلیل وجود خواص توأندی در جوابهای حاصل از الگوریتم ژنتیک، قاعدتاً نسلهای آینده باید دارای خواص و الگوهای رفتاری مشابهتری نسبت به نسلهای اولیه باشند. البته فقط با استفاده از الگوریتم ژنتیک و بدون استفاده از روش داده کاوی اطلاعات نیز می‌توان به جوابهای نزدیک به بهینه و یا حتی جواب بهینه رسید، ولی تکنیک داده کاوی اطلاعات با بررسی خصوصیات برنامه‌های زمانی و توالیهای نزدیک به بهینه و کشف قوانین و روابط نهفته در میان این جوابها، عملکرد الگوریتم ژنتیک را به میزان قابل توجهی بهبود می‌بخشد.

کلمات کلیدی

مساله برنامه‌ریزی کارگاهی فازی، الگوریتم ژنتیک، داده کاوی اطلاعات، استنتاج صفت‌گرا

An Efficient Algorithm For Solving Bi-objective Fuzzy Job-Shop Scheduling Problems by Genetic Algorithms and Data Mining

M. Rabbani

Assistant Professor

Department of Industrial Engineering, Faculty of Engineering, University of Tehran

R. Tavakkoli Moghaddam

Assistant Professor

Department of Industrial Engineering, Faculty of Engineering, University of Tehran

M. Ranjbar

Ph.D Student

Department of Industrial Engineering,
Faculty of Engineering, University Technology Sharif

Abstract

This paper presents a meta-heuristic algorithm for solving bi-objective fuzzy job shop scheduling problems. These objectives are to minimize the makespan and minimize the early and late penalty. Processing time and due date are considered as fuzzy triangular numbers. This paper also introduces a novel use of data mining algorithm for solving of combinatorial optimization problems. The proposed algorithm combines genetic algorithms and an attribute-oriented induction algorithm, which is much quicker than previous methods providing the optimal solution. By considering the structure of proposed algorithm, the whole feasible solutions of a special job shop-scheduling problem are considered as a database. Attribute-oriented induction algorithm must find similar relationships and latent patterns among this database. This algorithm helps genetic algorithms to find the optimal or near-optimal solution much quicker than previous methods. Due to genetic inheritance in solutions obtained by genetic algorithms, the next generation has more similar relationships between their characteristics, operations and sequences. In this paper, three test problems are conducted in order to compare with other solutions reported in the literature and to show the efficiency of the proposed algorithm.

Keywords

Genetic algorithms, Jobshop problem, Data mining, Fuzzy jobshop scheduling

مقدمه

مساله برنامه‌ریزی کارگاهی یکی از مشهورترین و سخت‌ترین مسائل بهینه‌سازی ترکیبی است و جز مسائل NP-hard می‌باشد [۱]. این مساله از دو جنبه تحقیقاتی مدیریت تولید و بهینه‌سازی ترکیبی دارای اهمیت است و در طول سه دهه اخیر توجه بسیاری از محققان را به خود جلب کرده است، بطوریکه از سال ۱۹۶۰ به بعد به عنوان معیاری جهت ارزیابی کیفیت تکنیکهای جدید بهینه‌سازی مطرح شده است. دیویس^۷ جزء اولین کسانی است که سعی کرد مساله برنامه‌ریزی کارگاهی را بوسیله الگوریتم ژنتیک حل کند [۱]. بعد از دیویس تا به امروز نیز تلاشهای زیادی برای حل این مساله بوسیله الگوریتم ژنتیک صورت گرفته است [۱]. علاوه بر الگوریتم ژنتیک روشهای ابتکاری دیگری نیز برای حل این مساله ارائه شده‌اند که از جمله موفقترین آنها می‌توان به روشهای انتقال گلوگاه^۸ [۲]، روش شبیه‌سازی بازپخت^۹ [۳]، روش جستجوی محدود^{۱۰} [۳]، و روش جستجوی همسایگی^{۱۱} [۳] اشاره کرد. با وجود موفقیت‌های چشم‌گیری که در استفاده از روشهای فوق برای حل مسائل بهینه‌سازی ترکیبی حاصل شده است اما بخاطر طبیعت انعطاف‌پذیر این روشها و بخصوص روش الگوریتم ژنتیک، هنوز امکان ایجاد بهبود زیادی در عملکرد این روشها وجود دارد. در این مقاله سعی شده است تا با نگاهی متفاوت و تحلیل گرانه به مساله برنامه‌ریزی کارگاهی که یکی از مسائل بهینه‌سازی ترکیبی می‌باشد، عملکرد الگوریتم ژنتیک را در حل این مساله بهبود بخشید. در اینجا ما با استفاده از روش داده کاوی اطلاعات خصوصیات جوابها را بررسی کرده و روابط نهفته در میان آنها را بدست می‌آوریم. داده کاوی اطلاعات روشی است جهت مدیریت بهتر پایگاه داده‌های حجیم. در این مقاله هر برنامه زمانی فعال^{۱۲} که یک برنامه و توالی قابل قبول از مساله برنامه‌ریزی کارگاهی می‌باشد، بعنوان یک عضو پایگاه داده‌ها در نظر گرفته می‌شود. سپس با کلاس‌بندی^{۱۳} عملیاتها و ثبت خصوصیات آنها، روابط منطقی بین خصوصیات عملیاتها و توالی آنها را از طریق یک الگوریتم استنتاج صفت‌گرا بدست می‌آوریم. قوانین مکشوفه، الگوریتم ژنتیک را در حرکت هدفمندتر و سریعتر به سمت نقطه بهینه کمک می‌کنند. این مقاله شامل پنج بخش است.

بخش اول شامل مقدمه، بخش دوم شامل بررسی مساله برنامه‌ریزی کارگاهی و بررسی حالت فازی آن، بخش سوم شامل توضیح مختصری درباره الگوریتم ژنتیک و روش داده کاوی اطلاعات، بخش چهارم شامل الگوریتم طراحی شده و بخش پنجم شامل نتایج شبیه‌سازی و مقایسه نتایج با دیگر روشها می‌باشد.

۱- مساله برنامه‌ریزی کارگاهی

مساله برنامه‌ریزی کارگاهی یک مساله بسیار مهم و پیچیده در بحث مدیریت تولید بهینه‌سازی ترکیبی می‌باشد. در یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی در حالت عمومی، مجموعه‌ای از کارها با توابع عملیاتی مشخص باید بر روی ماشینهای مربوطه انجام شوند.

در یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی، m ماشین^{۱۴} و n کار^{۱۵} موجود است. هر کار یا قطعه به منظور تکمیل، دارای یک فرآیند خاص می‌باشد و توالی انجام عملیاتهای مختلف به منظور تکمیل آن کار خاص، مشخص می‌باشند. هر عملیات یک کار، دارای زمان خاص خود می‌باشد. در این مساله عملیات k هر کار روی ماشین k انجام می‌شود. هدف از حل این مساله مشخص کردن توالی انجام کارها بر روی ماشینها می‌باشد بطوریکه معیار عملکرد بهینه شود.

معیار عملکرد در اینجا حداقل کردن زمان انجام کل کارها^{۱۶} می‌باشد. در مساله برنامه‌ریزی کارگاهی هر کار یا هر عملیات می‌تواند یک زمان شروع خاص داشته باشد که در این مقاله زمان شروع تمام عملیات صفر در نظر گرفته شده است.

مساله برنامه‌ریزی کارگاهی جزء مسائل NP-Hard می‌باشد و تعداد حالتها ممکن برای ترتیب عملیاتها بر روی ماشینها با افزایش ابعاد مساله به صورت نمایی رشد می‌کند. برای یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی با ۶ کار و یک ماشین تعداد حالات ممکن (قابل قبول و غیرقابل قبول) برای توالی عملیاتها برابر است با $6! = 720$ در حالیکه برای یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی با ۶ کار و ۶ ماشین تعداد حالات ممکن برابر است با $6! \times 6! = 51840$. لذا یک جستجوگر ساده نمی‌تواند براحتی جواب بهینه را پیدا کند. الگوریتمهای جستجوگر مختلفی برای حل این مساله طراحی شده‌اند که چند مورد از آنها در بخش اول ذکر شد، ولی هنوز هیچ کدام از آنها تضمین کننده جواب بهینه نیستند.

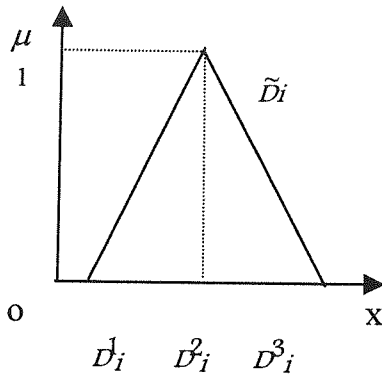
البته باید توجه داشت که در اصل تعداد برنامه‌های زمانی امکان‌پذیر مساله برنامه‌ریزی کارگاهی نامتناهی است. زیرا زمان بیکاری دلخواهی را می‌توان در فاصله میان دو عملیات مجاور با هر ماشین در نظر گرفت.

به هر حال واضح است پس از اینکه توالی عملیات هر ماشین مشخص شد، اعمال این نوع زمان بیکاری در فاصله مابین دو عملیات در هر معیار عادی عملکرد مفید نخواهد بود. به هر حال لزومی ندارد که کلیه حالات ممکن بررسی شود و می‌توان با تعریف مجموعه‌ای بنام مجموعه برنامه زمانی فعال که فقط شامل مجموعه جوابهای قابل قبول می‌باشد، تعداد حالات مورد بررسی را کاهش داد. جواب بهینه لزوماً در این مجموعه قرار دارد. الگوریتم روش ایجاد برنامه زمانی فعال [۴] در بخش ۳ این مقاله موجود می‌باشد.

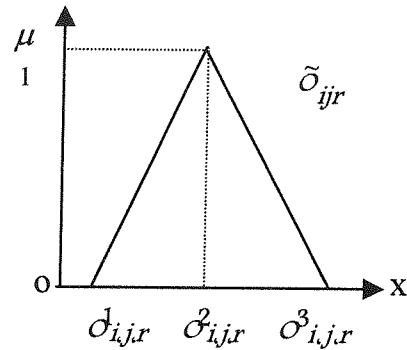
۱-۱- برنامه‌ریزی کارگاهی در حالت فازی

فرض کنید در یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی، تعداد کارها n ($i=1, 2, \dots, n$) و تعداد ماشینها m ($r=1, 2, \dots, m$) می‌باشد. O_{ijr} را بعنوان زمان عملیات i ام کار r ام روی ماشین i و D_i را به عنوان زمان تحویل کار i ام در نظر بگیرید. در برنامه‌ریزی کارگاهی فازی زمان انجام هر عملیات و زمان تحویل هر کار بصورت پارامترهای فازی می‌باشند. بنا براین \tilde{O}_{ijr} و \tilde{D}_i بصورت اعداد فازی هستند. در اینجا این اعداد بصورت اعداد فازی مثلثی^{۱۷} [۵] مطابق شکل‌های (۱) و (۲) در نظر گرفته شده‌اند. البته می‌توان زمان تحویل را به صورت یک رابطه خطی مطابق شکل (۳)، با مطلوبیت ۱ برای مقادیر کمتر از زمان تحویل نیز در نظر گرفت [۶]. ولی در اینجا به دلیل لحاظ کردن هزینه‌های انبارداری، تحویل زودتر از موعد نیز مأمولوب تلقی می‌شود و این عدد فازی نیز بصورت مثلثی در نظر گرفته شده است. در این قسمت باید توجه داشت که اعداد فازی بصورت نرمال در نظر گرفته شده‌اند و به همین دلیل حداکثر مطلوبیت ۱ در نظر می‌باشد. اگر در مساله‌ای اعداد فازی نرمال نباشند می‌توان براحتی آنها را نرمال نمود [۵].

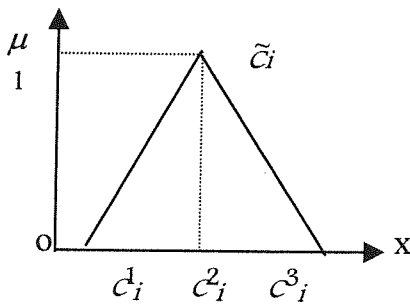
$\mu =$ تابع مطلوبیت



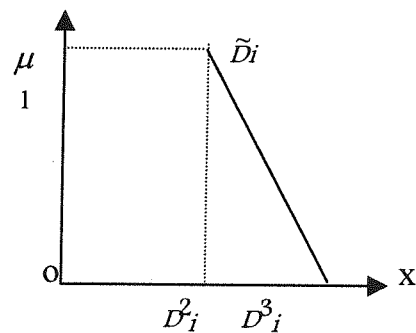
شکل (۲) زمان تحویل بصورت عدد فازی مثلثی.



شکل (۱) زمان انجام عملیات بصورت عدد فازی مثلثی.



شکل (۴) زمان تکمیل فازی.



شکل (۳) زمان تحویل بصورت عدد فازی خطی.

زمان تکمیل هر کار از جمع زمان‌های تمام عملیات آن کار بدست می‌آید. بنابراین عدد حاصل نیز یک عدد فازی خواهد بود شکل (۴).

البته باید توجه داشت که عدد حاصل لزوماً یک عدد فازی مثلثی نمی‌شود. به منظور فهم بیشتر این مطلب به مثال زیر توجه کنید:

فرض کنید \tilde{A} و \tilde{B} دو عدد فازی باشند، بطوریکه

$$\tilde{B} = (b^1, b^2, b^3), \tilde{A} = (a^1, a^2, a^3)$$

$$\tilde{A} + \tilde{B} = (a^1, a^2, a^3) + (b^1, b^2, b^3)$$

$$= (a^1, b^2, a^2 + b^1, a^3, b^3)$$

(۱)

اگر تابع مطلوبیت را برای \tilde{A} و \tilde{B} بصورت $\mu_{\tilde{A}}$ و $\mu_{\tilde{B}}$ در نظر بگیریم، طبق اصل گسترش^{۱۸} زاده^{۱۹} برای تابع مطلوبیت

$$\tilde{B} + \tilde{A}, \mu_{\tilde{A} \vee \tilde{B}}, \text{ خواهیم داشت:}$$

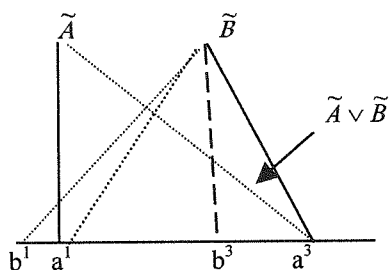
$$\mu_{\tilde{A} \vee \tilde{B}}(z) = \sup_{Z = x \vee y} (\min(\mu_{\tilde{A}}(x), \mu_{\tilde{B}}(y)))$$

(۲)

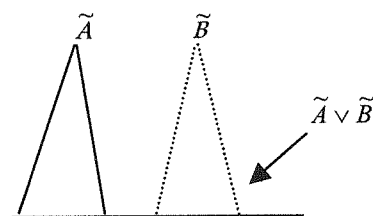
که عدد حاصل از عملکرد \vee (max) براساس اصل گسترش همیشه بصورت مثلثی نیست و در واقع بصورت زیر می‌باشد ولی ما برای سادگی، این اعداد را مثلثی در نظر می‌گیریم [۵].

$$\begin{aligned} \tilde{A} \vee \tilde{B} &= (a^1, a^2, a^3) \vee (b^1, b^2, b^3) \\ &\cong (a^1 \vee b^1, a^2 \vee b^2, a^3 \vee b^3) \end{aligned} \quad (3)$$

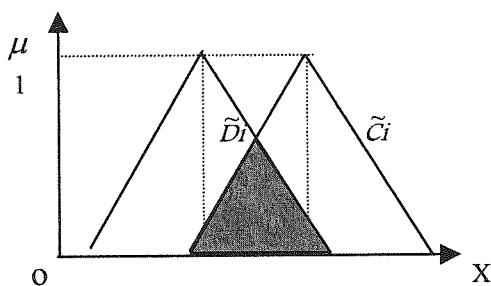
شکل‌های (۵) و (۶) و (۷) حالت‌های مختلف $\tilde{A} \vee \tilde{B}$ را نشان می‌دهند.



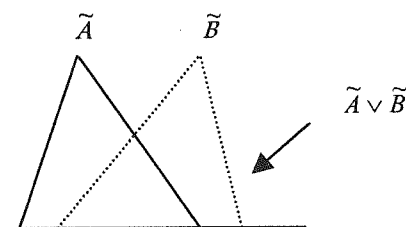
شکل (۷) $\tilde{A} \vee \tilde{B}$.



شکل (۵) $\tilde{A} \vee \tilde{B}$.



شکل (۸) تصویر تأخیر در حالت فازی.



شکل (۶) $\tilde{A} \vee \tilde{B}$.

شکل (۸) میزان اختلاف زمان تکمیل کار نام از زمان تحویل آن را نشان می‌دهد.

اگر سطح مشترک بین \tilde{C}_i و \tilde{D}_i را با AI نمایش دهیم $AI = S(\tilde{C}_i) \cap S(\tilde{D}_i)$ و با توجه به اینکه هدف ما در اینجا کمینه کردن زمان کل انجام کارها و همچنین کمینه کردن جریمه ناشی از تأخیر و یا تحویل زودتر از موعد می‌باشد، پس می‌توان اهداف مدل را بصورت زیر بیان کرد:

$$\text{Maximize } Z_1 = \frac{\sum_{i=1}^n AI_i}{n} \quad (4)$$

$$\text{Maximize } Z_2 = AI_{\min} = \text{Min}(AI_i) \quad (5)$$

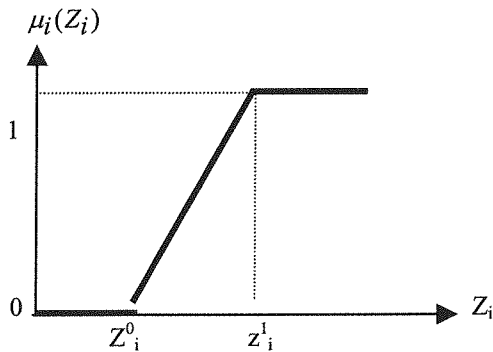
$$\text{Maximize } Z_3 = \tilde{C}AI_{\max} = \text{Max}(\tilde{C}_i) \quad (6)$$

که در هر سه رابطه داریم $i=1,2,\dots,n$.

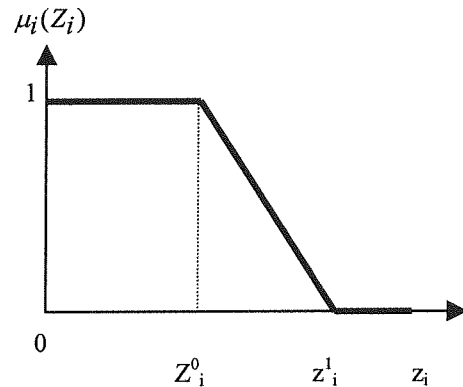
در اینجا بخاطر ساده شدن کار، تابع مطلوبیت را برای هر سه هدف بصورت خطی در نظر می‌گیریم.

$$\mu_i(z_i) = \begin{cases} 0 & \text{if } z_i \geq Z_i^1 \\ \frac{Z_i^1 - z_i}{Z_i^1 - Z_i^0} & \text{if } Z_i^0 < z_i < Z_i^1 \\ 1 & \text{if } z_i \leq Z_i^0 \end{cases} \quad (7)$$

$$\mu_i(z_i) = \begin{cases} 0 & \text{if } z_i \geq z_i^1 \\ \frac{z_i - z_i^0}{z_i^1 - z_i^0} & \text{if } z_i^0 < z_i < z_i^1 \\ 1 & \text{if } z_i \geq z_i^0 \end{cases} \quad (8)$$



شکل (۱۰) نمودار تابع مطلوبیت با هدف کمینه‌سازی.



شکل (۹) نمودار تابع مطلوبیت با هدف بیشینه‌سازی (توابع Z_2, Z_1).

در اینجا چون دو هدف مد نظر است ضرایب جریمه برای تأخیر و تحویل زودتر از موعد همه مساوی ۱ در نظر گرفته شده است. این ضرایب بسته به اهمیت نسبی تأخیر و تحویل زودتر از موعد می‌توانند هر مقدار دلخواهی باشند. اهداف Z_2 و Z_1 هر دو بیانگر حداکثر کردن سطح محصور در شکل بالا می‌باشند. برای محاسبه سطح محصور بین این دو عدد فازی از طریق انتگرال باید حالات مختلف این دو عدد نسبت بهم در نظر گرفته شوند. اگر

$$AI = S(\tilde{C}) \cap S(\tilde{D}) \quad (9)$$

بنابراین تابع هدف کل برای یک برنامه زمانی بصورت رابطه (۱۰) تعریف می‌شود:

$$Z = \text{Max} \left(\frac{\sum_{i=1}^n AI_i}{n} - \text{Makespan} \right) \quad (10)$$

۱-۱-۱- ترتیب اعداد فازی مثلثی

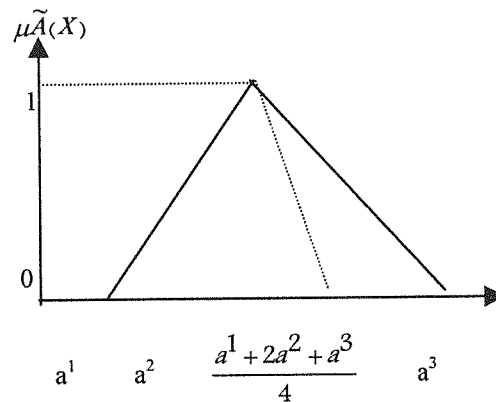
چون زمان تکمیل و همچنین زمان تحویل هر کار (قطعه) یک عدد فازی مثلثی است و از طرفی این اعداد باید با یکدیگر مقایسه شوند روش زیر جهت مقایسه اعداد فازی استفاده می‌شود [۷]:
برای مقایسه دو عدد فازی از سه معیار زیر به ترتیب استفاده می‌کنیم. معیار دوم وقتی مورد استفاده قرار می‌گیرد که در معیار اول دو عدد برابر باشند و همچنین معیار سوم نیز هنگامی مورد استفاده قرار می‌گیرد که دو عدد در دو معیار اول و دوم برابر باشند.

$$C_1(\tilde{A}) = \frac{a^1 + 2a^2 + a^3}{4} \quad (11)$$

$$C_2(\tilde{A}) = a^2 \quad (12)$$

$$C_3(\tilde{A}) = a^3 - a^1$$

(۱۳)



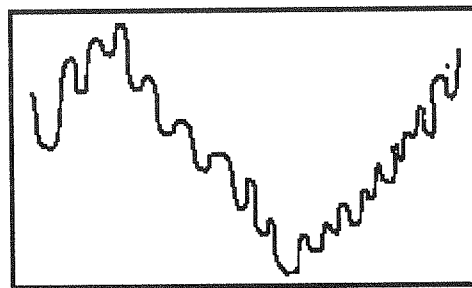
شکل (۱۱) ترتیب اعداد فازی.

۲- الگوریتم ژنتیک، داده کاوی اطلاعات و مساله برنامه ریزی کارگاهی

۲-۱- الگوریتم ژنتیک

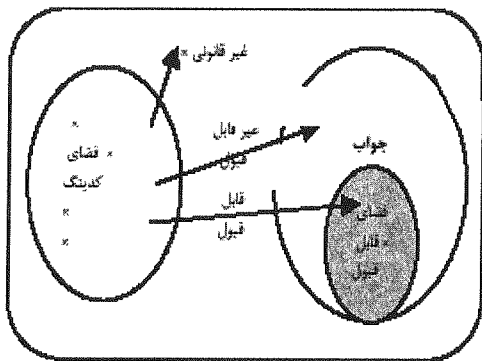
الگوریتم ژنتیک یک روش آماری برای بهینه سازی و جستجو است. الگوریتم ژنتیک جزئی از محاسبات تکاملی است که خود جزئی از هوش مصنوعی می باشد. ویژگیهای خاص این الگوریتم باعث می شود که نتوانیم آن را یک جستجوگر تصادفی ساده قلمداد کنیم. در واقع ایده اولیه این روش از نظریه تکاملی داروین^{۲۱} الهام گرفته شده و کارکرد آن براساس ژنتیک طبیعی استوار می باشد [۸].

هنگام استفاده از الگوریتم ژنتیک به منظور حل یک مساله بهینه سازی باید فاکتورهایی نظیر فضای جستجو^{۲۲}، نوع و نحوه کدگذاری^{۲۳}، شکل و طول کروموزومها^{۲۴}، تعداد جمعیت^{۲۵} در هر نسل^{۲۶}، تابع برازندگی^{۲۷} و نوع و شکل عملگرهای جابجایی^{۲۸} و جهشی^{۲۹} را مد نظر داشت. فضای جستجو، فضایی است که ما در آن فضا به دنبال جواب بهینه می گردیم. شکل (۱۲) نمونه ای از یک فضای جستجو را نشان می دهد.

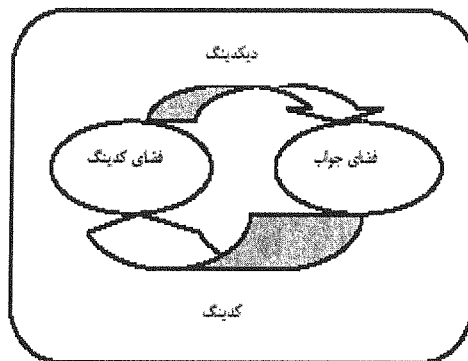


شکل (۱۲) نمونه ای از فضای جستجو.

در مرحله کدگذاری باید دقت شود که نوع کدگذاری باید متناسب با نوع مساله باشد و همچنین باید در مرحله کدگذاری و عکس کدگذاری^{۳۰} از بروز جوابهای غیرقانونی^{۳۱} و غیرقابل قبول^{۳۲} جلوگیری کرد. شکلهای (۱۳) و (۱۴) رابطه بین فضای جواب و فضای کدگذاری را نشان می دهند.



شکل (۱۴) رابطه بین فضای جواب و فضای کدگذاری.



شکل (۱۳) رابطه بین فضای جواب و فضای کدگذاری.

شکل و طول کروموزمها در یک الگوریتم ژنتیک باید به گونه‌ای باشد که الگوریتم قادر به حل مساله با دقت مورد نظر و جستجو در فضای جواب باشد. تعداد جمعیت در هر نسل بستگی به نوع مساله دارد. تابع برازندگی در واقع میزان مطلوبیت حاصل از جوابهای یک الگوریتم ژنتیک را نشان می‌دهد. شانس انتخاب هر کروموزوم به عنوان کروموزوم والد^{۳۳} برای تولید فرزندهای^{۳۴} نسل آینده متناسب با مقدار برازندگی آن کروموزوم می‌باشد. همیشه بهترین کروموزوم را بدون هیچ تغییری به نسل آینده منتقل می‌کنیم. عملگرهای جابجایی و جهشی نقش بسیار تعیین کننده‌ای در عملکرد الگوریتم ژنتیک خواهند داشت. از عملگرهای جابجایی معروف [۹] می‌توان به عملگر PMX^{۳۵}، عملگر OX^{۳۶} و عملگر جابجایی براساس موقعیت^{۳۷} اشاره کرد.

۲-۲- الگوریتم ژنتیک و مساله برنامه‌ریزی کارگاهی

در طول یک دهه گذشته تلاشهای فراوانی به منظور حل مسائل برنامه‌ریزی کارگاهی توسط الگوریتم ژنتیک صورت گرفته است. چگونگی تطبیق الگوریتم ژنتیک با مسائل برنامه‌ریزی کارگاهی یکی از موضوعاتی است که بسیاری از محققان در حال تحقیق بر روی آن می‌باشند. در تمامی این فعالیتهای تحقیقاتی دو مساله مهم مطرح بوده است:

۱- چگونه یک جواب را به صورت یک کروموزوم کد کنیم بطوریکه مطمئن شویم یک کروموزوم قابل قبول ایجاد کرده‌ایم. بخاطر وجود محدودیتهای پیچیده که در ذات مساله برنامه‌ریزی کارگاهی وجود دارد، کدگذاری باینری ساده در چنین مواردی اصلاً عملکرد خوبی نخواهد داشت و یقیناً چنین کدگذاری منجر به جوابهای غیرقابل قبول و یا حتی غیرقانونی (شکل (۱۴)) می‌شود.

۲- چگونه از طریق ترکیب روشهای سنتی ابتکاری می‌توان عملکرد الگوریتم را افزایش داد. چون الگوریتم ژنتیک روش خیلی مناسبی برای جستجو در اطراف نقطه بهینه نیست، در نتیجه روشهای ترکیبی متعددی، از قوانین قدمی ساده گرفته تا الگوریتمهای پیچیده انشعاب و تحدید، به منظور جبران این کمبودها پیشنهاد شده‌اند.

الگوریتمهای ژنتیکی که برای مساله برنامه‌ریزی کارگاهی پیشنهاد شده‌اند را می‌توان به سه دسته تقسیم کرد [۸]:

- الگوریتمهای ژنتیکی تطبیقی^{۳۸}

- الگوریتمهای ژنتیکی ابتکاری^{۳۹}

- الگوریتمهای ژنتیکی ترکیبی^{۴۰}

در این مقاله از روش سوم استفاده شده است. این انتخاب به دلیل عملکرد موفقیت آمیزتر این نوع الگوریتمها در حل مسائل بهینه‌سازی ترکیبی می‌باشد. مهمترین خصیصه یک الگوریتم ژنتیک عملگرهای جابجایی و جهشی آن می‌باشند. در این مقاله از عملگر جابجایی PMX و عملگر جهش جانشین‌سازی^{۴۱} استفاده شده است. انتخاب این عملگرها براساس سعی و خطا انجام شده است و تقریباً عملکرد اکثر عملگرها مورد بررسی قرار گرفته است. نرخ عملگر جابجایی در این مقاله $P_c = 0.95$ و نرخ

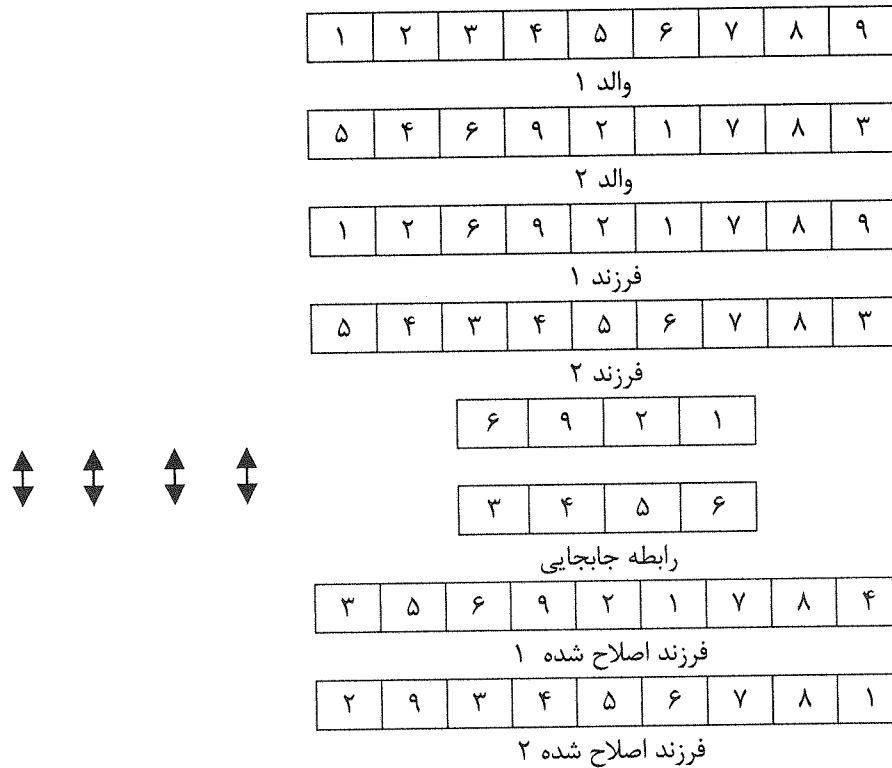
عملگر جهش $P_m = 0.4$ لحاظ شده است.

این اعداد نیز از روش سعی و خطا حاصل شده‌اند و ممکن است برای یک مساله بهینه‌سازی دیگر تغییر کنند.

۲-۲-۱- عملگر جابجایی PMX

در این عملگر پس از انتخاب دو والد، از هر کروموزوم والد دو نقطه را به تصادف انتخاب می‌کنیم. نقاط منتخب در دو والد از نظر موقعیتی باید یکسان باشند. ابتدا زیر رشته انتخابی بین دو نقطه را در دو والد جابجا می‌کنیم. براساس این جابجایی، رابطه جابجایی را بدست آورده و برطبق این رابطه، فرزندان ایجاد شده را اصلاح می‌کنیم.

مثال:



شکل (۱۵) عملگر جابجایی PMX.

۲-۲-۲- عملگر جهش جانشین‌سازی

این عملگر برای هر ژن کروموزوم یک عدد تصادفی تولید می‌کند. در صورتیکه عدد تصادفی حاصل کمتر از نرخ جهش باشد آن ژن بصورت تصادفی به یکی از صورتهای ممکن دیگر تبدیل می‌شود.

۳-۲- داده کاوی اطلاعات [۱۰]

با توجه به رشد روز افزون حجم اطلاعات و پایگاه‌های داده‌ها، انسان ناگزیر به استفاده از ابزارهای جدید برای تحلیل هوشمندانه و کسب دانش مفید از این حجم وسیع از اطلاعات می‌باشد. فهم دانش^{۴۲} در پایگاه داده‌ها و داده کاوی اطلاعات در پایگاه داده‌ها جزء ابزارهای هوش مصنوعی می‌باشند که انسان را در تحلیل اطلاعات حجیم یاری می‌کنند. فهم دانش در پایگاه داده‌ها به عنوان یک فرآیند اصلی به منظور تشخیص الگوهای معتبر، جدید، مفید و کاملاً قابل فهم می‌باشد. به عبارت دیگر فهم دانش شامل ارزیابی و تفسیر الگوها به منظور تشخیص آن چیزی است که یک دانش را شکل می‌دهد. داده کاوی اطلاعات به عنوان یک کاربرد از الگوریتمهای استنتاجی است که به منظور استخراج الگوها از داده‌ها در یک محدوده خاص بکار می‌رود. اکثر الگوریتمهای داده کاوی اطلاعات مشتق شده از روشهای یادگیری ماشین^{۴۳}، تشخیص الگو^{۴۴} و روشهای آماری می‌باشند.

این الگوریتمها شامل کلاس‌بندی^{۴۵}، گروه‌بندی^{۴۶} و مدل‌های نموداری می‌باشند. اهداف اولیه در این الگوریتمها پیش‌بینی و توصیف است.

قبل از شروع کاوش در اطلاعات، الگوریتم کاوش باید تعیین و داده‌ها بطور مناسبی ساختار بندی شوند. در این مقاله الگوریتم استنتاج صفت‌گرا به عنوان الگوریتم کاوش انتخاب شده است.

۲-۴- استنتاج صفت‌گرا [۱۱]

استنتاج صفت‌گرا یک روش کاوش مجموعه‌گرا است که یک زیر مجموعه از کارهای مرتبط با هم را بر حسب صفاتشان تعمیم می‌دهد. این روش به منظور استخراج قوانین خصوصیات و قوانین کلاس‌بندی از پایگاه داده‌های رابطه‌ای از طریق بکارگیری سلسله مراتب مفاهیم در فرآیند استنتاج می‌باشد. الگوریتم استنتاج، مفاهیم سطح پایین یا همان داده‌های خام را با مفاهیم سطح بالاتر که تعمیمی از مفاهیم سطح پایینتر است جایگزین می‌کنند.

فرآیند تعمیم برای مفاهیم هر صفت دارای یک حد آستانه خاص می‌باشد. تعمیم مفاهیم باعث می‌شود که بعضی از داده‌ها دارای خصوصیات یکسان بشوند و از این رو داده‌های با خصوصیات یکسان و تکراری حذف می‌شوند. این کار باعث می‌شود که حجم اطلاعات مورد پردازش بطور قابل توجهی کاهش یابد.

یک سلسله مراتب مفاهیم در واقع یک توالی از روابطی است که میان مجموعه‌ای از مفاهیم و مفاهیم متناظر با آنها در سطوح بالاتر برقرار است. سلسله مراتب مفاهیم که ایجاد آن نیاز به داشتن دانش کافی نسبت به مساله مورد بررسی دارد، به عنوان بخش کلیدی فرآیند تعمیم در الگوریتم استنتاج صفت‌گرا می‌باشد. در یک سلسله مراتب مفاهیم، وقتی که از سطوح پایین به سمت سطوح بالا حرکت می‌کنیم، مفاهیم از حالت جزئی به سمت حالت کلی پیش می‌روند بطوریکه در بالاترین سطح کلمه "همه"^{۴۷} که بیانگر عمومی‌ترین حالت است را می‌بینیم.

۲-۵- داده کاوی اطلاعات و مساله برنامه‌ریزی کارگاهی

برای بررسی مساله برنامه‌ریزی کارگاهی بوسیله الگوریتم استنتاج صفت‌گرا اولین مرحله آماده‌سازی داده‌ها می‌باشد. در این مرحله قبل از هر چیز باید عوامل تأثیرگذار بر توالی عملیات در یک برنامه زمانی را تعیین کنیم. سپس باید با تعریف مفاهیم و تعیین تعداد سطوح در ساختار سلسله مراتبی هر صفت، مفاهیم را به سطوح بالاتر تعمیم دهیم. تمامی مراحل فوق‌الذکر باید توسط یک متخصص که دانش و شهود کافی نسبت به مساله برنامه‌ریزی کارگاهی دارد انجام شود.

در اینجا پنج عامل به عنوان عوامل تأثیرگذار بر توالی عملیات تعیین شده‌اند که عبارتند از:

- رتبه عملیات: عملیات زام کار نام چه رتبه‌ای در بین عملیتهای کار نام دارد.

- زمان انجام عملیات

- زمان باقیمانده: عبارتست از جمع زمان انجام تمام عملیتهای کار نام که بعد از عملیات ز آن کار قرار دارند.

- بار هر ماشین: عبارتست از جمع زمان تمام عملیتهایی که باید روی یک ماشین بدون در نظر گرفتن توالی خاصی انجام شوند.

- زمان تحویل: عبارتست از زمان تحویل کار نام

برای آشنایی با نحوه تعریف و تعمیم مفاهیم به یک مثال توجه کنید. البته اگر چه این مثال حالت فازی ندارد ولی در حالت فازی هم می‌توانیم تنها اعداد وسط را در نظر بگیریم. البته این معیار صرفاً یکی معیار ابتکاری دلخواه است و می‌توان آنرا به صورتهای دیگر نیز تغییر داد.

فرض کنید که یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی با ۶ کار و ۶ ماشین با مشخصات زیر موجود است:

زمان انجام =

کار ۱: ۱ ۳ ۶ ۷ ۳ ۶
کار ۲: ۸ ۵ ۱۰ ۱۰ ۱۰ ۴
کار ۳: ۵ ۴ ۸ ۹ ۱ ۷
کار ۴: ۵ ۵ ۵ ۳ ۸ ۹
کار ۵: ۹ ۳ ۵ ۴ ۳ ۱
کار ۶: ۳ ۳ ۹ ۱۰ ۴ ۱

ترتیب عملیات کارها بر روی ماشین‌ها:

کار ۱: ۳ ۱ ۲ ۴ ۶ ۵
کار ۲: ۲ ۳ ۵ ۶ ۱ ۴
کار ۳: ۳ ۴ ۶ ۱ ۲ ۵
کار ۴: ۲ ۱ ۳ ۴ ۵ ۶
کار ۵: ۳ ۳ ۵ ۶ ۱ ۴
کار ۶: ۲ ۴ ۶ ۱ ۵ ۳

زمان تحویل هر کار به ترتیب عبارتست از:

۳۰ و ۲۵ و ۳۵ و ۳۵ و ۵۰ و ۳۰

حال از روی این داده‌ها زمان باقیمانده هر عملیات و بار هر ماشین را محاسبه می‌کنیم.

بار ماشین‌ها به ترتیب عبارتست از:

۴۰ و ۲۶ و ۲۶ و ۲۲ و ۴۰ و ۴۳

زمان باقیمانده =

۰ ۶ ۹ ۱۶ ۲۲ ۲۵
۰ ۴ ۱۴ ۲۴ ۳۴ ۳۹
۰ ۷ ۸ ۱۷ ۲۵ ۲۹
۰ ۹ ۱۷ ۲۰ ۲۵ ۳۰
۰ ۱ ۴ ۸ ۱۳ ۱۶
۰ ۱ ۵ ۱۵ ۲۴ ۲۷

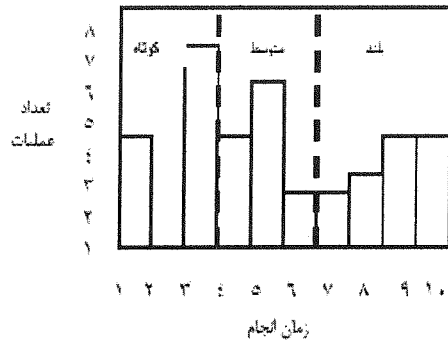
مشاهده می‌شود که اعداد ستون آخر همگی صفر است، این بخاطر این است که عملیاتهای آخر در هر کار پیش نیاز هیچ عملیاتی نیستند و بنابراین زمان باقیمانده برای آنها صفر می‌باشد.

تعیین رتبه عملیاتها هم کار بسیار ساده است که بصورت زیر است:

رتبه عملیاتها:

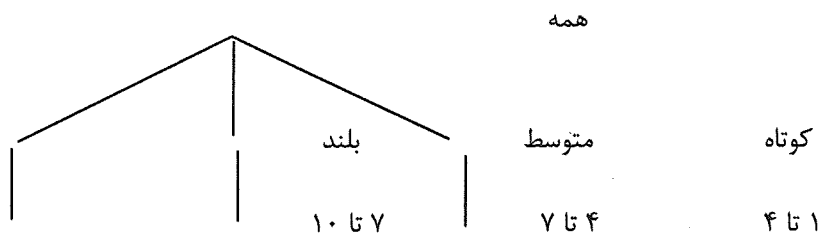
۶ ۵ ۴ ۳ ۲ ۱
۶ ۵ ۴ ۳ ۲ ۱
۶ ۵ ۴ ۳ ۲ ۱
۶ ۵ ۴ ۳ ۲ ۱
۶ ۵ ۴ ۳ ۲ ۱
۶ ۵ ۴ ۳ ۲ ۱

حال با توجه به نمودارهای زیر می‌تواند شهود بهتری نسبت به مساله پیدا کرد.



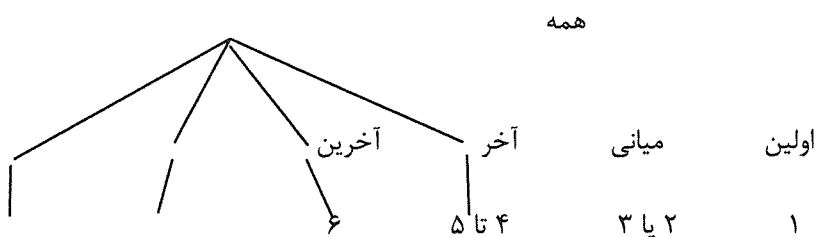
شکل (۱۶) تقسیم‌بندی زمان انجام عملیاتها.

آنچه که در نگاه اول از شکل (۱۶) می‌توان دریافت این است حداقل زمان انجام بین تمام عملیاتها برابر یک و حداکثر آنها ده می‌باشد. از طرفی دیگر این نمودار نشان‌دهنده این است که هر زمان انجام در بین عملیاتهای موجود چند بار تکرار شده است. با توجه به این نمودار ما زمان‌های انجام را به سه دسته کوتاه، متوسط و بلند تقسیم‌بندی کرده‌ایم. بنابراین اگر زمان انجام را یکی از صفات عملیاتها در نظر بگیریم "کوتاه"، "متوسط" و "بلند" سه مفهومی هستند که برای این صفت تعریف شده‌اند. در اینجا ما صفت "زمان انجام" و کلیه صفات دیگر که در ادامه مورد بررسی قرار می‌گیرند را فقط یک مرحله تعمیم داده‌ایم. نمودار تعمیم صفت "زمان انجام" بصورت زیر است:

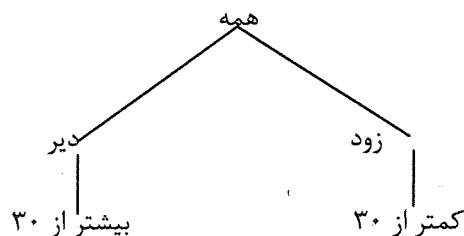


شکل (۱۷) سلسله مراتب مفاهیم صفت "زمان انجام".

همین مراحل را برای صفات "رتبه عملیات"، "بار ماشین"، "زمان باقیمانده" و "زمان تحویل" نیز انجام می‌دهیم.



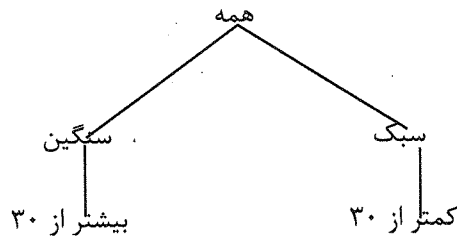
شکل (۱۸) سلسله مراتب مفاهیم صفت "رتبه عملیات".



شکل (۱۹) سلسله مراتب مفاهیم صفت "زمان تحویل".



شکل (۲۰) نمودار بار ماشین .



شکل (۲۱) سلسله مراتب مفاهیم صفت "بار ماشین".

اگرچه تعریف مفاهیم و تعیین تعداد آنها یک کار اختیاری است ولی باید توجه داشت که چون اصل کار، جستجو در یک فضای بسیار پیچیده است، تعمیم زیاد ما را سر در گم می‌کند.

با توجه به مفاهیم تعریف شده یکسری عملیاتیهای مشابه که از نظر فاکتورهای تعریف شده نزدیک به هم می‌باشند، در یک کلاس قرار می‌گیرند. در این حالت بجای سروکار داشتن با $n*m$ حالت (تعداد کل عملیاتیها) قطعاً با تعداد حالات کمتری مواجه هستیم. به عنوان مثال عملیات سوم از کار دوم و عملیات سوم از کار سوم را در نظر بگیرید:

رتبه عملیات = ۲ - زمان انجام = ۱۰ - زمان باقیمانده

= ۲۴ - بار ماشین = ۴۰ - زمان تحویل = ۵۰

رتبه عملیات = ۳ - زمان انجام = ۸ - زمان باقیمانده

= ۱۷ - بار ماشین = ۴۵ - زمان تحویل = ۳۵

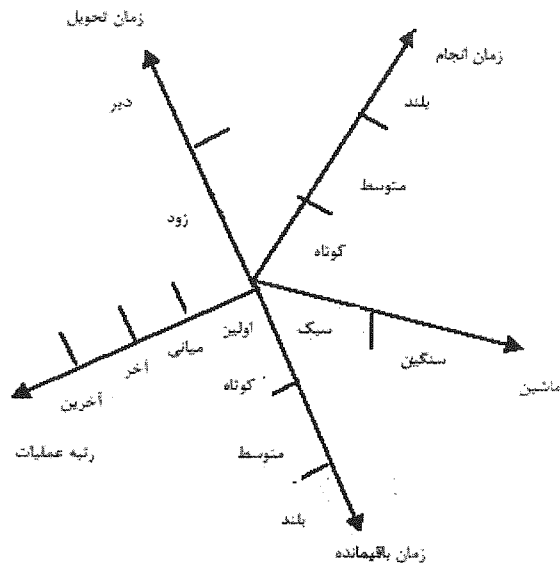
وضعیت دو عملیات فوق بعد از تعمیم:

رتبه عملیاتیها = میانی - زمان انجام آنها = بلند

زمان باقیمانده = متوسط - بار ماشین = سنگین

زمان تحویل آنها = دیر

مشاهده می‌شود که این دو عملیات در یک کلاس قرار می‌گیرند. به طور مشابه برای همه عملیاتیها، خصوصیات آنها را براساس مفاهیم تعریف شده مشخص می‌کنیم. با قرار دادن عملیاتیهای مشابه در یک کلاس، تعداد کلاسها مشخص می‌شود. در بدترین حالت تعداد کلاسها برابر تعداد عملیاتیها یعنی $n*m$ خواهد بود. حال برای تمام برنامه‌های نسل جاری برحسب اینکه عملیات چه کلاسی دارد مشخص می‌کنیم که هر عملیات چند بار در چه رده‌ای (بین ۱ تا n) روی ماشین مربوطه اش قرار گرفته است. برای ثبت این اطلاعات می‌توان از ساختار حجمی شکل (۲۲) کمک گرفت.



شکل (۲۲) ساختار حجمی داده‌ها براساس سلسله مراتب مفاهیم برای مساله برنامه ریزی کارگاهی.

۳- الگوریتم حل مساله

۳-۱- مفهوم شباهت

در این قسمت با تعریف مفهومی بنام شباهت، مقدمات ایجاد یک جمعیت اولیه متنوع را ایجاد می‌کنیم. برای آشنایی و فهم بهتر این مفهوم به مثال زیر توجه کنید:
فرض کنید در یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی با ۴ کار و ۴ ماشین دو برنامه زیر دو حالت ممکن از مجموعه حالات ممکن برای توالی عملیات باشند.

جدول (۱) برنامه ۱.

	کار ۱	کار ۲	کار ۳	کار ۴
ماشین ۱	۱	۲	۴	۳
ماشین ۲	۳	۱	۴	۲
ماشین ۳	۴	۳	۱	۲
ماشین ۴	۳	۲	۱	۴

جدول (۲) برنامه ۲.

	کار ۱	کار ۲	کار ۳	کار ۴
ماشین ۱	۲	۱	۴	۳
ماشین ۲	۳	۱	۴	۲
ماشین ۳	۴	۳	۱	۲
ماشین ۴	۳	۲	۴	۱

اگر بخواهیم درجه شباهت بین این دو برنامه را محاسبه کنیم به طریق زیر عمل می‌کنیم:
سطر یک هر دو برنامه که توالی عملیات بر روی ماشین ۱ را نشان می‌دهند در نظر بگیرید. مشاهده می‌کنید که در برنامه ۱، در این سطر، کار شماره ۱ به عنوان اولین کار برنامه‌ریزی شده است. پس می‌توان گفت که روی ماشین ۱، کار ۱ در بین ۴ کار موجود رتبه اول را دارد. حال کار شماره ۱ را روی ماشین ۱ در برنامه ۲ در نظر بگیرید. مشاهده می‌کنید که کار ۱ در این برنامه به عنوان دومین کار برنامه‌ریزی شده است. کار ۱ روی ماشین ۱ در برنامه ۲ از این حیث که نسبت به کار ۳ و ۴ زودتر

برنامه‌ریزی شده است، مشابه کار ۱ روی ماشین ۱ در برنامه ۱ است، ولی از این حیث که نسبت به کار ۲ عقب‌تر است با کار ۱ روی ماشین ۱ برنامه ۱ متفاوت است. بنابراین عدد شباهت برای این دو عملیات برابر ۲ می‌باشد. حال اگر کار ۴ را روی ماشین ۱ برنامه ۱ و ۲ در نظر بگیرید طبق روش بالا مشاهده می‌شود که هر دو عملیات در موقعیت یکسانی قرار دارند، هر دو از کار ۱ و ۲ عقب‌تر و از کار ۳ جلوتر هستند. بنابراین عدد شباهت برای این عملیات به حداکثر خود یعنی $3=1$ - تعداد کارها می‌رسد. برای تمامی عملیات این کار را انجام می‌دهیم. برای مثال فوق محاسبات به اینگونه است:

$$\text{ماشین ۱: } 2+2+3+3=10$$

$$\text{ماشین ۲: } 3+3+3+3=12$$

$$\text{ماشین ۳: } 3+3+3+3=12$$

$$\text{ماشین ۴: } 3+3+2+2=10$$

پس از اینکه جمع هر سطر را محاسبه کردیم، درجه شباهت دو برنامه را بصورت تقسیم جمع کل اعداد شباهت بر حداکثر شباهت ممکن ((۱- تعداد کارها) * تعداد ماشینها) محاسبه می‌کنیم. درجه شباهت دو برنامه ۱ و ۲:

$$0/917 = (10+12+12+10)/48 \text{ است.}$$

درجه شباهت برای دو برنامه کاملاً مشابه از نظر توالی "یک" است. اینکه عدد شباهت را برای ایجاد برنامه‌های متنوع چند در نظر بگیریم نیاز به سعی و خطا دارد. معمولاً درجه شباهت کمتر از $0/6$ به ندرت اتفاق می‌افتد، مخصوصاً در برنامه‌هایی با اندازه کوچک. در این مقاله عدد $0/8$ برای تولید یک نسل اولیه متنوع در نظر گرفته شده است.

۳-۲- ساختار کلی الگوریتم

ساختار کلی الگوریتم طراحی شده را می‌توان بصورت زیر تشریح کرد:

گام ۱- تولید نسل اولیه

۱-۱- حداکثر درجه شباهت قابل قبول = $0/8$

۱-۲- به تعداد اندازه جمعیت اولیه برنامه زمانی تولید کنید. این برنامه‌ها باید با در نظر گرفتن شرط درجه شباهت، یعنی اینکه شباهت هیچ دو برنامه‌ای در این نسل از حداکثر مجاز بیشتر نشود، ایجاد شوند. این مجموعه برنامه زمانی را "جمعیت اولیه" می‌نامیم.

گام ۲- کلاس‌بندی عملیاتها

۲-۱- از روی داده‌های اولیه مساله، موارد زیر را مشخص کنید.

- زمان باقیمانده

- بار ماشین

۲-۲- مشخص کردن پارامترهایی که ممکن است در تعیین توالی عملیاتها تأثیر گذار باشند.

۲-۳- تعریف مفاهیم و تعیین تعداد سطوح برای هر یک از مفاهیم مرحله قبل

۲-۴- ایجاد یک حجم با ابعادی برابر تعداد مفاهیم تعریف شده

۲-۵- ایجاد ماتریس خصوصیات براساس حجم ایجاد شده. ماتریس خصوصیات مشخص می‌کند که هر عملیات در هر فاکتور مورد نظر براساس مفاهیم تعریف شده چه خصوصیت یا وضعیتی دارد. به عنوان مثال، خصوصیت زمان تحویل عملیاتی که زمان تحویل آن ۵۰ می‌باشد، خصوصیت "دیر" است.

۲-۶- کلاس‌بندی عملیاتها براساس مفاهیم و ماتریس خصوصیات و براساس توضیحات بخش ۳-۵

گام ۳- تعریف ماتریس کلاس، تعیین ابعاد آن (تعداد کارها * تعداد کلاسها) و تعیین درصدها با توجه به جوابهای حاصل از نسل اولیه. هر عدد در بازه [۰ و ۱] و در سطر pام و ستون آم ماتریس کلاس به این مفهوم است که چند درصد عملیاتیهای برنامه‌های حاصل از نسل اول که در کلاس p قرار دارند، رتبه آم را در توالی ماشین مربوطه اشان دارا می‌باشند.

به منظور تعیین درصدها برای هر عملیات p از هر برنامه زمانی جمعیت اولیه مشخص می‌کنیم که این عملیات به عنوان

چندمین عملیات روی ماشین مربوطه برنامه‌ریزی شده است. اگر این رتبه، رتبه i ($1 \leq i \leq n$) باشد، با توجه به اینکه کلاس عملیات نیز مشخص است، یک واحد به تعداد عملیاتی که در کلاس p قرار دارند و رتبه i در توالی مربوطه ایشان داشته‌اند اضافه کنید.

این کار را برای تمام عملیاتی برنامه‌های نسل اولیه انجام می‌دهیم.

گام ۴- پس از تکمیل ماتریس کلاس، عنصر سطر p و ستون m ماتریس کلاس را بر جمع مقادیر عناصر سطر p ماتریس کلاس تقسیم می‌کنیم. عددهای حاصل همان درصدها می‌باشند.

گام ۵- ماتریس کروموزوم را تشکیل دهید. تعداد سطرهای این ماتریس به اندازه جمعیت هر نسل و تعداد ستونهای آن به اندازه تعداد کارها می‌باشد. هر سطر از این ماتریس را با اعداد تصادفی بین ۱ تا n پر کنید.

گام ۶- تولید نسل جدید

۱-۶- تولید یک برنامه زمانی فعال فازی.

برنامه زمانی فعال در حالت فازی مانند برنامه زمانی در حالت عادی است با این تفاوت که زمان انجام عملیاتها بصورت اعداد فازی مثلثی می‌باشند. الگوریتم تولید برنامه زمانی فعال در این حالت به شرح زیر است:

۱-۱-۶- مجموعه C را مجموعه تمام عملیاتی قرار دهید که پیش نیازهایشان انجام شده‌اند.

۱-۲- از بین عملیاتی مجموعه C ، عملیاتی را که دارای کوچکترین زمان تکمیل می‌باشد انتخاب کنید. زمان تکمیل عملیات O_{ijr} عبارتست از جمع زمان انجام این عملیات با حداکثر زمان ۱ و زمان ۲

زمان ۱: حداکثر زمانی که تا این لحظه بر روی ماشین r برنامه‌ریزی شده است.

زمان ۲: زمان تکمیل آخرین عملیات مقدم بر این عملیات O_{ijr} عبارتست از λ مین عملیات کار λ م روی ماشین r .

۱-۳- پس از انتخاب عملیات با کوچکترین زمان تکمیل، از بین عملیاتی مجموعه C تمام عملیاتی که ماشین مربوطه ایشان با ماشین مربوطه عملیات منتخب یکی است (m^*) را در مجموعه‌ای بنام "مجموعه منتخب" قرار دهید.

(لازم به توضیح است که در تمام مراحل الگوریتم پیشنهادی وقتی که نیاز به مقایسه بین چند عدد فازی می‌باشد از روش ترتیب اعداد فازی استفاده می‌شود)

۱-۴- به منظور انتخاب یکی از عملیاتی مجموعه منتخب به صورت زیر عمل می‌کنیم:

۱-۴-۱- در این مرحله که ناچار به انتخاب بین چند عملیات هستیم به ماتریس کلاس رجوع می‌کنیم. فرض کنید قرار است که از بین s عملیات کاندیدا یکی را انتخاب و در موقعیت λ م ماشین انتخاب شده در قدم ۲ تولید برنامه زمانی فعال (گام ۱-۶- ۲) قرار دهیم. از بین عملیاتی آنها یکی را انتخاب می‌کنیم که با توجه به کلاس مربوطه‌اش، عدد موجود در موقعیت λ م آنها رتبه اول یا دوم را در بین اعداد آن کلاس داشته باشد.

۱-۴-۲- اگر باز هم چند عملیات دارای شرایط مرحله قبل بودند براساس اینکه در حال برنامه‌ریزی چندمین برنامه از نسل جاری هستیم به سطر مربوطه از ماتریس کروموزوم رجوع می‌کنیم.

پس از انتخاب سطر باید با مشخص کردن ستون مربوطه، عملیات داور را مشخص کنیم. برای مشخص کردن ستون، فرض کنید k عملیات روی ماشین منتخب (ماشینی که تمام عملیاتی کاندیدا مربوط به آن می‌باشند) برنامه‌ریزی شده است. ستون مطلوب، ستون $k+1$ می‌باشد.

۱-۴-۳- به زیر برنامه مربوط به قانون داور رجوع کرده و یکی از عملیاتی را براساس آن قانون انتخاب کنید.

قوانین داوری که در این مقاله تعریف شده‌اند به صورت زیر می‌باشند. از بین عملیاتی کاندیدا عملیاتی انتخاب می‌شود که به ترتیب دارای موارد زیر باشند.

الف - حداقل زمان انجام، ب - حداکثر زمان انجام، ج - حداقل زمان تحویل، د - کمترین زمان باقیمانده، ه - بیشترین زمان باقیمانده، و - حداقل کار باقیمانده، ی - انتخاب تصادفی

۱-۴-۴- تا اتمام کل عملیاتی به گام (۱-۶) برگردید.

۱-۴-۵- تا اتمام کل برنامه‌های یک نسل به گام ۶ برگردید.

۱-۵- عملیات انتخاب شده را از مجموعه C حذف کرده و عملیات بعدی کاری که عملیات منتخب جزئی از آن بود (کار λ م)

را به مجموعه C اضافه کنید.

گام ۷- مانند گام ۳ با تشکیل ماتریس به نام "ماتریس سوابق"، سوابق تمام عملیاتها در برنامه‌های مختلف نسل جاری را در این ماتریس قرار دهید. سپس مشابه گام ۴ درصدها را محاسبه کنید.

گام ۸- هر درایه ماتریس جدید کلاس برابر است با درایه میانگین مقدار درایه قبلی و درایه نظیر در ماتریس سوابق.

گام ۹- مقدار تابع هدف را برای تمام برنامه‌های نسل جاری محاسبه کنید.

گام ۱۰- برحسب اینکه چندمین برنامه بهترین عملکرد را داشته است، شماره سطر کروموزوم مربوطه را نگاه داشته و برای تولید کروموزوم جدید که این سطر نیز جزئی از آن است به گام بعد بروید.

گام ۱۱- برحسب میزان تابع هدف در هر برنامه "ماتریس انتخاب" را ایجاد کنید. در ستون ۱ این ماتریس مقدار توابع هدف نسل قبل بجز بهترین برنامه را قرار داده (چون کروموزوم بهترین برنامه مستقیماً وارد نسل بعدی می‌شود) و در ستون ۲ احتمال تجمعی انتخاب آنها را قرار می‌دهیم. برنامه‌هایی که عملکرد بهتری داشته‌اند شانس انتخاب بیشتری بعنوان والد دارند.

گام ۱۲- تولید کروموزومهای جدید

۱-۱۲- هر بار با تولید ۲ عدد تصادفی و با توجه به اینکه این اعداد در چه رده‌ای از ستون ۲ ماتریس انتخاب قرار بگیرند، ۲ تا از سطرهای ماتریس کروموزوم قبلی را به عنوان کروموزومهای والد انتخاب کنید.

۲-۱۲- با بکار بردن عملگر جابجایی PMX و سپس عملگر جهش دو فرزند تولید کنید.

۳-۱۲- تا تکمیل ماتریس کروموزوم جدید به گام ۱۱ برگردید.

گام ۱۳- سوابق نسل جدید را همراه مقادیر تابع هدف هر برنامه ثبت کنید.

گام ۱۴- تا برقراری شرط توقف به گام ۶ برگردید. (تولید ۱۰۰ نسل و جمعیت هر نسل برابر ۲۰) فلوجارت‌های مربوط به روش تولید برنامه زمانی فعال، روش ایجاد نسل اولیه و ساختار کلی الگوریتم در شکل‌های (۲۶)، (۲۷) و (۲۸) آمده‌اند.

۳-۳- روش شبیه‌سازی بازپخت

در این قسمت به منظور مقایسه روش پیشنهادی با یکی دیگر از روشهای ابتکاری در حل مسائل بهینه‌سازی ترکیبی، از روش شبیه‌سازی بازپخت جهت حل مسائل نمونه استفاده می‌شود. گامهای کلی این روش در زیر آمده است:

گام ۱- ایجاد یک جواب اولیه X^C (تولید یک برنامه زمانی فعال). X^C بهترین جواب تکرار جاری است. دمای اولیه را $T=t_0$ در نظر بگیرید.

گام ۲- توالی انجام عملیاتها بر روی ماشینها را بر اساس X^C بصورت ماترسی (ماتریس A) نمایش دهید.

گام ۳- از ماتریس A یک ماشین خاص را بطور تصادفی انتخاب کنید. در این ماشین، دو عملیات را بطور دلخواه انتخاب کرده و توالی آنها را جابجا کنید.

گام ۴- براساس تغییرات اعمال شده در گام ۳، یک جواب موجه بصورت یک برنامه زمانی فعال ایجاد کرده و آن را X بنامید.

گام ۵- اگر حداقل مقدار AI مربوط به جواب X بزرگتر از مقدار AI مربوط به جواب X^C است، قرار دهید $X^C = X$.

گام ۶- اگر حداقل مقدار AI مربوط به جواب X کوچکتر از مقدار AI مربوط به جواب X^C است، با در نظر گرفتن احتمال قبولی P، قرار دهید $X^C = X$.

گام ۷- شماره تکرار و دما را بروز کنید.

گام ۸- اگر شماره تکرار به حد مشخص شده رسیده است، توقف کنید و به یک جواب بهینه تقریبی رسیده‌اید، در غیر اینصورت به گام ۲ باز گردید.

۴- نتایج شبیه‌سازی و مقایسه

در این قسمت سه مساله نمونه را توسط الگوریتم پیشنهادی حل کرده و جوابهای حاصل را با الگوریتم ژنتیک عادی با پارامترهای مشابه و همچنین روش شبیه‌سازی بازپخت مقایسه می‌کنیم.

ع-۱- مساله نمونه ۱ [۱۲]

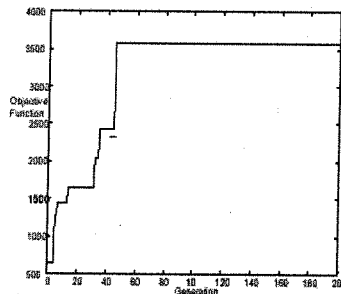
یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی فازی با ۶ کار و ۶ ماشین را که اطلاعات اولیه آن در جدول (۳) آمده است، در نظر بگیرید. توالی بهینه انجام عملیاتها روی ماشینها طبق جدول (۴) می‌باشد. مقدار بهینه ۳۵۸۰ در تکرار ۴۷ برای این مساله بدست می‌آید (شکل ۲۳).

جدول (۳) اطلاعات مساله نمونه ۱.

کار	زمان انجام عملیات (توالی)						زمان تحویل
۱	۶(۵۷۱۰)	۵(۱۰۴۱۷)	۴(۱۳۰۵)	۳(۱۳۰۵)	۲(۴۰۸)	۱(۹۱۰۱۱)	(۷۰۸۱۸۸)
۲	۵(۶۷۸)	۱(۹۱۳۱۷)	۳(۸۱۳۱۳)	۶(۳۰۴)	۴(۱۰۳۱۶)	۲(۳۰۴)	(۵۰۶۶۸۰)
۳	۳(۴۰۵)	۱(۱۰۱۱۲)	۵(۹۱۲۱۶)	۲(۸۱۲۱۳)	۶(۶۰۹۱۲)	۴(۴۰۷۹)	(۸۵۸۹۹۲)
۴	۴(۱۰۲۰۴)	۵(۲۰۴۵)	۶(۵۰۷۸)	۳(۵۰۸۱۰)	۱(۳۰۵۷)	۲(۶۰۸۱۰)	(۴۰۵۱۶۰)
۵	۴(۹۱۱۱۵)	۱(۴۰۶۰۹)	۵(۸۱۲۰۳)	۶(۱۰۱۱۱۵)	۲(۴۰۷۸)	۳(۱۰۱۱۱۲)	(۸۳۹۱۹۶)
۶	۵(۶۰۷۹)	۳(۱۰۲۰۴)	۲(۶۰۹۱۱)	۶(۱۰۴۰۱۸)	۴(۱۰۲۰۳)	۱(۹۱۳۱۴)	(۷۰۷۵۷۸)

جدول (۴) توالی بهینه مساله نمونه ۱.

ماشین ۱	۳	۵	۴	۲	۱	۶
ماشین ۲	۳	۱۰	۴	۵	۲	۶
ماشین ۳	۳	۴	۱	۲	۵	۶
ماشین ۴	۵	۴	۱	۲	۳	۶
ماشین ۵	۲	۴	۱	۵	۳	۶
ماشین ۶	۱	۴	۵	۲	۳	۶



شکل (۲۳) جواب بهینه مساله نمونه ۱.

ع-۲- مساله نمونه ۲

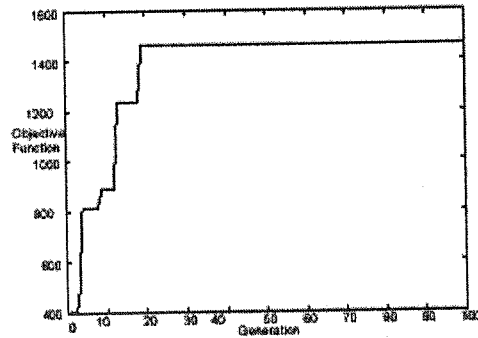
این مساله نیز یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی فازی با ۶ کار و ۶ ماشین می‌باشد. جدول (۵) حاوی اطلاعات اولیه این مساله است. توالی بهینه انجام عملیاتها روی هر ماشین طبق جدول (۶) می‌باشد. مقدار بهینه ۱۴۶۱ در تکرار ۲۰ بدست می‌آید (شکل ۲۴).

جدول (۵) اطلاعات مساله نمونه ۲.

کار	زمان انجام عملیات (توالی)						زمان تحویل
۱	۴(۹۱۳۱۷)	۳(۶۰۹۱۲)	۱(۱۰۱۱۳)	۵(۵۰۸۱۱)	۲(۱۰۴۱۷)	۶(۹۱۱۱۵)	(۱۰۱۱۲۱۲۱)
۲	۴(۵۰۸۰۹)	۲(۷۰۸۱۰)	۵(۳۰۴۰۵)	۳(۳۰۵۰۶)	۱(۱۰۴۱۷)	۶(۴۰۷۱۰)	(۹۱۸۲۷۰)
۳	۵(۳۰۵۰۶)	۴(۳۰۴۰۵)	۳(۲۰۴۰۶)	۱(۵۰۸۱۱)	۲(۳۰۵۰۶)	۶(۱۰۳۰۴)	(۳۵۴۹۶۰)
۴	۶(۸۱۱۱۴)	۳(۵۰۸۱۰)	۱(۹۱۳۱۷)	۴(۸۱۲۱۳)	۲(۱۰۲۱۳)	۵(۳۰۵۰۷)	(۹۰۹۷۱۰۲)
۵	۳(۸۱۲۱۳)	۵(۶۰۹۱۱)	۶(۱۰۳۱۷)	۲(۴۰۶۰۸)	۱(۳۰۵۰۷)	۴(۴۰۷۰۹)	(۷۵۸۳۸۹)
۶	۲(۸۱۰۱۳)	۴(۸۰۹۱۰)	۶(۶۰۹۱۲)	۳(۱۰۳۰۴)	۵(۳۰۴۰۵)	۱(۲۰۴۰۶)	(۵۰۵۴۰۵۹)

جدول (۶) توالی بهینه مساله نمونه ۱.

ماشین ۱	۳	۱	۴	۲	۵	۶
ماشین ۲	۶	۲	۳	۵	۱	۴
ماشین ۳	۵	۳	۴	۱	۶	۲
ماشین ۴	۱	۳	۶	۲	۴	۵
ماشین ۵	۳	۵	۲	۱	۶	۴
ماشین ۶	۴	۶	۵	۳	۱	۲



شکل (۲۴) جواب بهینه مساله نمونه ۲.

۳-۳- مساله نمونه ۳

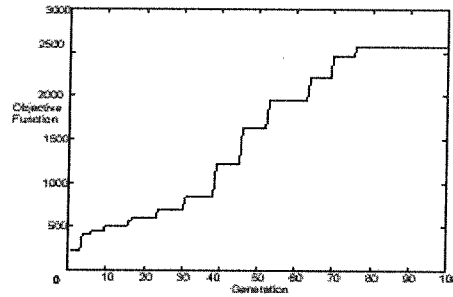
این مساله نمونه، یک مساله برنامه‌ریزی کارگاهی فازی با ابعاد 10×10 می‌باشد. اطلاعات مربوط به این مساله در جدول (۷) و توالی بهینه انجام عملیاتها روی هر ماشین طبق جدول (۸) آمده است. شکل (۲۴) نشان دهنده این است الگوریتم در اجرای ۷۵ موفق به کسب جواب بهینه با مقدار ۲۵۸۳ شده است.

جدول (۷) توالی بهینه مساله نمونه ۱.

زمان انجام عملیات توالی							زمان تحویل
۸(۵و۶)	۹(۷و۹)	۲(۷و۱۲)	۵(۱۰و۱۵)	۳(۵و۷)	۱(۳و۵)	۱۰(۱۰و۱۸)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۰(۹و۱۶)	۶(۵و۹)	۷(۷و۱۱و۱۲)	۵(۹و۱۳و۱۴)	۹(۸و۱۲و۱۶)	۸(۳و۴و۶)	۴(۴و۷و۱۰)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۴(۳و۴و۶)	۵(۴و۷و۹)	۲(۳و۷و۱۲)	۸(۳و۴و۶)	۳(۱و۲و۴)	۱(۵و۷و۹)	۶(۹و۱۱و۱۳)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۶(۳و۴و۶)	۲(۷و۹و۱۱)	۱(۵و۱۰و۱۲)	۸(۹و۱۰و۱۴)	۹(۴و۷و۹)	۲(۴و۷و۱۰)	۳(۳و۵و۷و۱۰)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۱(۵و۷و۹)	۲(۲و۴و۵و۶)	۴(۱و۳و۴و۷)	۷(۷و۹و۱۰و۱۱)	۹(۳و۴و۶)	۸(۹و۱۱و۱۳)	۳(۱و۲و۳و۴و۵و۷و۱۰)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۱(۵و۷و۹)	۱(۵و۷و۹)	۵(۱۰و۱۴و۱۶)	۹(۱۰و۱۲و۱۵)	۶(۸و۹و۱۲)	۱۰(۵و۷و۹)	۷(۴و۷و۱۰و۱۳و۱۶)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۱(۵و۷و۹)	۶(۴و۵و۶و۷و۹)	۹(۴و۵و۶و۷و۹)	۷(۷و۹و۱۰و۱۱)	۲(۱۰و۱۲و۱۴و۱۵و۱۶)	۳(۱۰و۱۳و۱۵و۱۶)	۴(۹و۱۲و۱۳و۱۶)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۸(۵و۹و۱۲)	۴(۴و۵و۶و۷و۹)	۱(۷و۹و۱۴)	۹(۷و۱۰و۱۳و۱۶)	۵(۵و۷و۹و۱۱)	۱۰(۸و۱۱و۱۳و۱۶)	۷(۷و۹و۱۲و۱۳و۱۶)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۴(۴و۵و۶و۷و۹)	۱۰(۵و۶و۷و۹و۱۱و۱۲و۱۳و۱۶)	۳(۸و۱۲و۱۴و۱۶)	۱(۴و۷و۹و۱۱و۱۳و۱۶)	۷(۸و۱۱و۱۴و۱۶)	۸(۱و۲و۳و۴و۵و۷و۹و۱۱و۱۳و۱۶)	۵(۳و۴و۵و۶و۷و۸و۹و۱۰و۱۳و۱۶)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)
۱(۵و۹و۱۲)	۹(۷و۹و۱۱و۱۲و۱۳و۱۶)	۵(۱۰و۱۴و۱۶)	۴(۷و۹و۱۱و۱۳و۱۶)	۲(۳و۵و۷و۹و۱۱و۱۳و۱۶)	۱۰(۳و۴و۵و۶و۷و۸و۹و۱۰و۱۳و۱۶)	۶(۸و۱۱و۱۵و۱۶)	(۱۵۵و۱۶۰و۱۶۳)

جدول (۸) توالی بهینه مساله نمونه ۳.

ماشین ۱	۲	۷	۶	۱۰	۴	۹	۵	۳	۱	۸
ماشین ۲	۲	۶	۹	۸	۳	۱	۷	۵	۱۰	۴
ماشین ۳	۶	۲	۱۰	۹	۸	۳	۱	۷	۵	۴
ماشین ۴	۱	۹	۶	۳	۴	۵	۱۰	۸	۷	۲
ماشین ۵	۷	۴	۵	۶	۳	۱	۲	۱۰	۹	۸
ماشین ۶	۹	۱	۵	۴	۲	۷	۸	۶	۳	۱۰
ماشین ۷	۱۰	۳	۴	۱	۲	۷	۹	۵	۶	۸
ماشین ۸	۶	۱۰	۷	۱	۳	۴	۸	۹	۲	۵
ماشین ۹	۹	۲	۱	۷	۱۰	۶	۴	۵	۲	۸
ماشین ۱۰	۷	۳	۲	۲	۹	۵	۱۰	۶	۱	۸



شکل (۲۵) حداکثر تابع هدف در هر نسل.

۵- مقایسه نتایج و نتیجه گیری

جدول (۹) مقایسه‌ای است بین نتایج حاصل از اجرای الگوریتم برای سه مساله نمونه ذکر شده با روش شبیه‌سازی بازپخت و همچنین الگوریتم ژنتیک عادی.

جدول (۹) مقایسه نتایج در روشهای مختلف.

روش مساله	الگوریتم پیشنهادی (تکرار) مقدار	الگوریتم شبیه‌سازی بازپخت (تکرار) مقدار	الگوریتم ژنتیک عادی (تکرار) مقدار
۱	۳۵۸۰ (۴۷)	۳۵۱۲ (۱۱۷)	۳۵۷۲ (۶۹)
۲	۱۴۶۱ (۲۰)	۱۴۱۸ (۸۹)	۱۴۲۸/۵ (۴۹)
۳	(۷۵)		

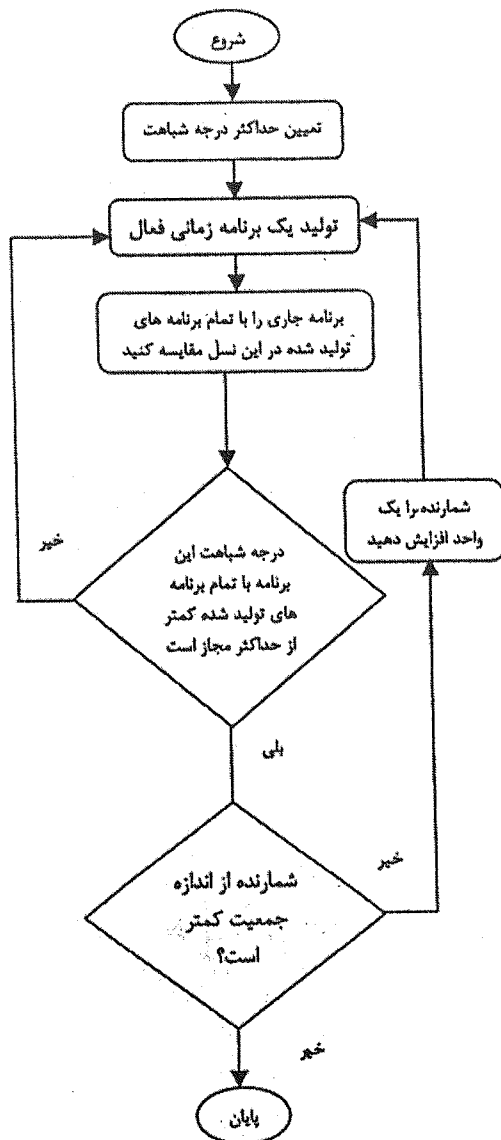
در اینجا باید توجه داشت که تعداد جمعیت در هر نسل برای الگوریتم ژنتیک عادی نیز ۲۰ می‌باشد. منظور از الگوریتم ژنتیک عادی، الگوریتم ژنتیک با ساختار کلی و با عملگر جابجایی PMX و عملگر جهش جانشین‌سازی و با مقادیر P_m و P_c مشابه با الگوریتم پیشنهادی می‌باشد. در اینجا فاکتورهای مقایسه روشها، تعداد تکرارها و مقادیر بهینه جواب در هر مورد می‌باشند. البته باید توجه داشت که هیچ تضمینی در مورد اینکه جوابهای حاصل، جواب بهینه کلی هستند وجود ندارد. یکی دیگر از فاکتورهایی مهم که باید مورد نظر قرار بگیرد زمان حل برای هر یک از این روشها می‌باشد. البته این فاکتور تنها زمانی صحیح است که تمامی این روشها با یک نوع کامپیوتر مشابه اجرا شوند. در هر صورت، روش پیشنهادی به دلیل محاسبات حجیم در هر مرحله نسبت به روش ژنتیک عادی و روش شبیه‌سازی باز پخت زمان بیشتری می‌برد تا به جواب بهینه یا نزدیک به بهینه برسد. ولی آنچه که مهمتر است این است که جوابهای حاصل از این روش نسبت به روشهای مذکور بهتر و قطعاً به جواب بهینه کلی نزدیکترند. با توجه به فاکتور زمان، بهتر است در مورد مسائل با ابعاد کوچک، از همان روشهای عادی استفاده شود چون الگوریتم پیشنهادی زمان بیشتری را برای رسیدن به جواب بهینه صرف می‌کند اما در مورد مسائل با ابعاد بزرگ که گاه رسیدن به جواب بهینه در آنها بسیار سخت می‌باشد، بکارگیری این الگوریتم توصیه می‌شود.

زیر نویس‌ها

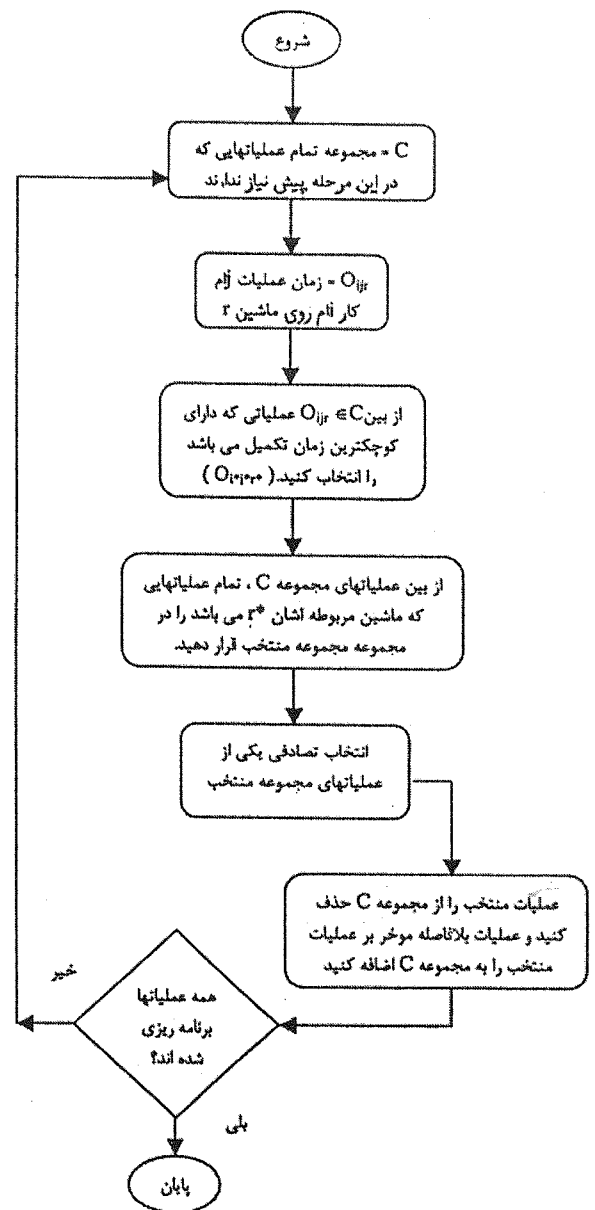
- | | |
|-----------------------------------|-----------------------------|
| 1-Efficient | 11- neighborhood Search |
| 2- Fuzzy Job Shop Scheduling | 12- Active Schedule |
| 3- Data mining | 13- Classifying |
| 4- Combinatorial optimization | 14- Machine |
| 5- Genetic Algorithm | 15- Job |
| 6- Attribute – Oriented induction | 16- Makespan |
| 7- Dacis | 17- Triangular Fuzzy Number |
| 8- Shifting Bottleneck | 18- Extension Principle |
| 9- Simulated Annealing | 19- Zadeh |
| 10- Tabu Search | 20-Agreement Index |

- 21- Darwin
- 22- Search Space
- 23- Coding
- 24- Chromosome
- 25- Population
- 26- Generation
- 27- Fitness Function
- 28- Crossover
- 29- Mutation
- 30- Decoding
- 31- Illegal
- 32- Infeasible
- 33- Parent
- 34- Offspring

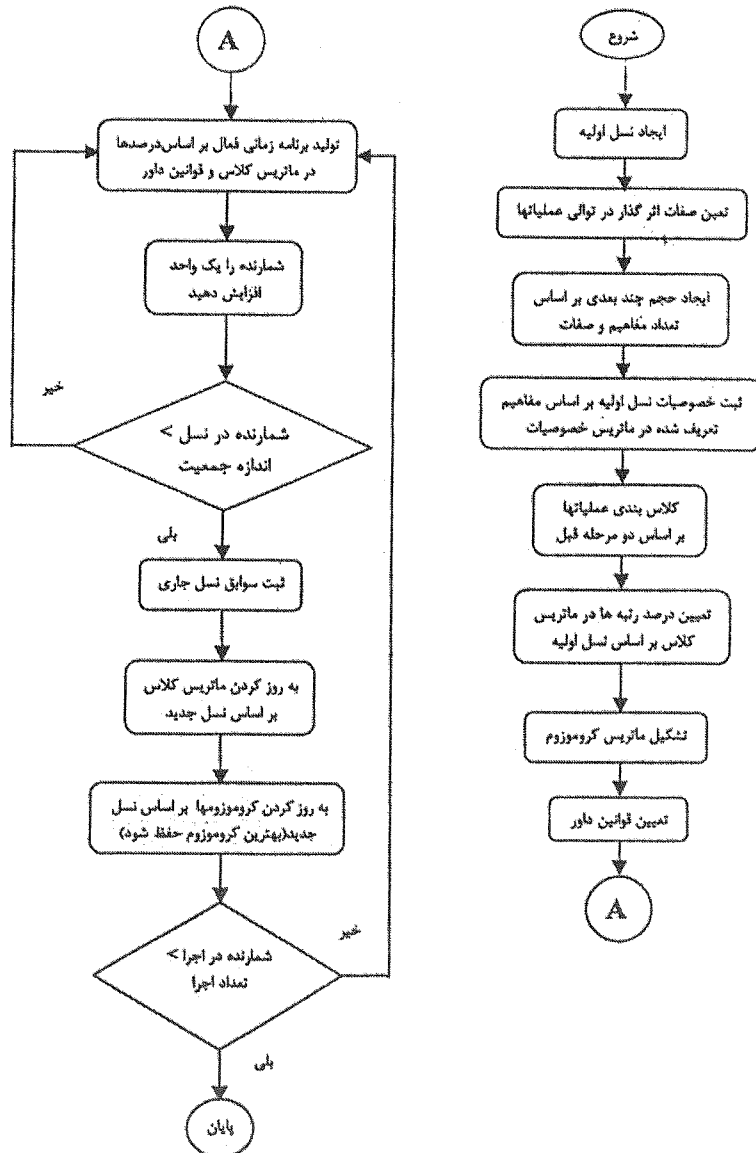
- 35- Partial-mapped crossover
- 36- Order Crossover
- 37- Position based crossover
- 38- Adaptive genetic algorithm
- 39- Heuristic genetic algorithm
- 40- Hybrid genetic algorithm
- 41- Displacement
- 42- Knowledge Discovery
- 43- Machine Learning
- 44- Pattern recognition
- 45- Classifying
- 46- Clustering
- 47- Any



شکل (۲۷) فلوجارت روش ایجاد نسل اولیه.



شکل (۲۶) فلوجارت روش تولید برنامه زمانی فعال.



شکل (۲۸) ساختار کلی الگوریتم.

مراجع

- [1] Cheng R, Gen M, Tsujimura Y, "A tutorial survey of job-shop scheduling problems using genetic algorithms, part II, hybrid genetic search strategies" International journal of computers and Industrial Engineering, 1996; 30:983-97
- [2] Dileep R. Sule. "Industrial Scheduling", PWS Publishing Company, 1997.
- [3] Prof. Dr. J. Kaschel, Dr. T. Teich, G. Kobernik, B.Meier, "Algorithms for the job shop Scheduling Problems- a comparison of different methods" 1999.
- [4] Baker K. "Introduction to sequencing and scheduling", New York: John Wiley & Sons, 1974.
- [5] H. J. Zimmermann, "Fuzzy set theory and its applications", third edition, 1996.
- [6] Sakawa M, Kubota R. "Fuzzy programming for job shop scheduling", 2000.
- [7] G. Bortoland, R. Degani, "A review of some methods for ranking fuzzy subsets", 1993.
- [8] Davis L, editor, "Handbook of genetic algorithm", New York: Van Nostrand Reinhold, 1991.
- [9] Gen M, Cheng R. "Genetic Algorithms and engineering design", New York: John Wiley & Sons, 1997.
- [10] Jiawei Han, Micheline Kamber, "Data mining: Concepts and Techniques", 2001.
- [11] David W. Cheung, H. Y. Wang, Ada W. Fu, Jiawei Han, "Efficient Rule-Based Attribute-Oriented Induction for Data Mining", 2001.
- [12] Masatoshi Salawa, Tetsuya Mori, "An effective genetic algorithm for job-shop scheduling problems with fuzzy-processing time and fuzzy due date", 1999.
- [13] A. Koonce, S. C. Tsai, "Using data mining to find patterns in genetic algorithms to a job shop schedule" Computers and industrial engineering, 2000.