



طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان براساس الگوریتم‌های هوشمند اصلاح یافته

اسماعیل خانمیرزا^{۱*}، میلاد نظرآهاری^۲، مرتضی حق‌بیگی^۳

۱- استادیار، مهندسی مکانیک، دانشگاه علم و صنعت ایران، تهران

۲- دانشجوی دکتری، مهندسی مکانیک، دانشگاه البرتا، ادمونتون، کانادا

۳- دانشجوی کارشناسی ارشد، مهندسی مکانیک، دانشگاه علم و صنعت ایران، تهران

* تهران، صندوق پستی 16765-163، khanmirza@iust.ac.ir

چکیده

طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان دو زیر مسئله اصلی برنامه‌ریزی پرواز است که بیشترین تأثیر را در هزینه‌ها و سود هوایی‌مایی دارند. در این مقاله مسئله یکپارچه طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان تشریح شده و یک الگوریتم ژنتیک جهت حل آن توسعه داده شده است. این مسئله چندین قید داشته و الگوریتم‌های آن از نوع جایگشتی با طول متغیر و چند لایه است؛ بنابراین ایجاد جمعیت اولیه تصادفی و استفاده از عملگرهای معمول الگوریتم‌های تکاملی کارآمد نخواهد بود، زیرا اختلال امکان‌پذیری پاسخ‌ها سیار کم است. برای این منظور تابع ایجاد جمعیت اولیه براساس فضیم حلقه و عملگرهای جدید ترکیب و چesh ابداع شده‌اند، همچنین از یک الگوریتم ژنتیک در داخل حلقه اصلی جهت بازه‌داشت بهینه مسافران استفاده شده است. چهار مدل با تعداد فرودگاه و ناوگان مختلف به عنوان ورودی مسئله تعریف شده و توسط الگوریتم‌های ژنتیک دو و سه جزیره‌ای مورد حل قرار گرفتند. نتایج نشان می‌دهد که در هر تکرار حلقه اصلی پاسخ‌هایی امکان‌پذیر بدست آمده و در پایان بهبود مناسبی در هزینه‌ها ایجاد شده است. در مدل‌های بزرگ‌تر بهبود بیشتر در هزینه‌ها و اختلاف بین میان حالت دو و سه جزیره‌ای قابل مشاهده است. حالت سه جزیره‌ای پاسخ‌های بهتری را در زمان بیشتر نتیجه داده است. الگوریتم توسعه داده شده موفق به یافتن پاسخ‌های امکان‌پذیر بهینه شده است و در مسائل با ابعاد بالا که امکان یافتن پاسخ بهینه با استفاده از روش‌های مرسوم مانند برنامه‌ریزی خطی وجود ندارد می‌تواند کارآمد باشد.

اطلاعات مقاله

مقاله پژوهشی کامل

دریافت: ۱۹ بهمن ۱۳۹۵

پذیرش: ۱۴ اردیبهشت ۱۳۹۶

ارائه در سایت: ۰۶ خرداد ۱۳۹۶

کلید واژگان:

برنامه پرواز

تخصیص ناوگان

الگوریتم ژنتیک چندلایه

کروموزوم طول متغیر

Schedule Design and Fleet Assignment Based on Modified Intelligent Algorithms

Esmaeel Khanmirza^{1*}, Milad Nazarahari², Morteza Haghbeigi¹

1- Department of Mechanical Engineering, Iran University of Science and Technology, Tehran, Iran.

2- Department of Mechanical Engineering, University of Alberta, Edmonton, Canada

* P.O.B. 16765-163 Tehran, Iran, khanmirza@iust.ac.ir

ARTICLE INFORMATION

Original Research Paper

Received 07 February 2016

Accepted 04 May 2017

Available Online 27 May 2017

Keywords:

Flight Schedule

Fleet Assignment

Multi-Layer Genetic Algorithm

Variable Chromosome Length

ABSTRACT

Flight schedule design and fleet assignment are the main sub problems of the airline schedule planning which have the most effect on the costs and profit of the airline. In this paper, integrated flight schedule design and fleet assignment problem is described and genetic algorithm has been developed to solve this problem. It has a number of constraints and multi-layer permutation chromosomes with variable length. So, creating the initial population randomly and use of customary operators of evolutionary algorithms will not be efficient since the probability of feasibility is very low. For this purpose, a new function based on loop concept to create an initial population and new crossover and mutation operators has been developed. A genetic algorithm has been used within the main loop to optimize the redirection of the passengers. Four models with different numbers of airports and fleets are created as an input for the problem which has been solved by two and three islands genetic algorithms. Results show that in each iteration of the main loop, feasible answers are obtained, and finally there was a proper improvement in the costs. In larger models, there is a better Improvement in the costs and more difference between two and three islands algorithms. Three islands mode results in a better solution within a longer time. The developed algorithm can successfully find feasible optimal solution and it can be used for high-dimensional problems in which there is no possibility of finding the optimal solution by using conventional methods such as MILP.

۱- مقدمه

برنامه پرواز^۱ مرجع اصلی بیشتر تصمیمات هوایی‌مایی بوده و مشخص کننده میزان بسیاری از سود و هزینه‌های کلی است. برنامه‌ریزی پرواز شامل تعداد زیادی متغیر تصمیم‌گیری مرتبط با هم است که بیست و چهار مورد از این

متغیرها در منبع [۱] بیان شده‌اند. دو روند در حل مسئله برنامه‌ریزی پرواز وجود دارد. در روش‌های اولیه به کار رفته توسط پژوهشگران مسئله برنامه‌ریزی پرواز به چند زیرمسئله اصلی تجزیه شده که عبارت از طراحی برنامه پرواز، تخصیص ناوگان^۲، مسیریابی هوایی^۳ و برنامه‌ریزی خدمه آست

² Schedule Design

³ Fleet Assignment

¹ Flight Schedule

برای ارجاع به این مقاله از عبارت ذیل استفاده نمایید:

E. Khanmirza, M. Nazarahari, M. Haghbeigi, Schedule Design and Fleet Assignment Based on Modified Intelligent Algorithms, *Modares Mechanical Engineering*, Vol. 17, No. 6, pp. 59-66, 2017 (in Persian)

امروزه کاربرد الگوریتم‌های تکاملی حوزه وسیعی از علوم مانند اقتصاد، پژوهشی، بخش‌های مختلف مهندسی به ویژه حوزه بهینه‌سازی را پوشش می‌دهد [10-12]. الگوریتم ژنتیک رایج ترین تکنیک در روش‌های محاسباتی است که در حوزه‌های مختلف علوم و بهینه‌سازی مورد استفاده قرار گرفته است. الگوریتم‌های فراابتکاری موجود قابل استفاده برای حل مسئله یکپارچه طراحی برنامه و تخصیص ناوگان نیست.

در این مقاله الگوریتم ژنتیک جهت حل مسئله یکپارچه طراحی برنامه و تخصیص ناوگان توسعه داده شده است. دوتابع ایجاد پاسخ اولیه تصادفی با استفاده از مفهوم حلقه برای امکان‌پذیری پاسخ‌های جمعیت اولیه با توجه به قیدهای پوشش، ظرفیت، تعداد، تعادل و ترکیب اولیه ایجاد شدند. این توابع متشكل از دو بخش ایجاد حلقه و تخصیص ناوگان پاسخ‌های امکان‌پذیر و نیز با هزینه پایین ایجاد می‌کنند. دو حالت بازه‌دادیت مسافر برای در نظر گرفتن تأثیرات شبکه است. حالت اول از پروازهای چندیال به پروازهای تک یال و حالت دوم بازه‌دادیت میان پروازهای تک یال است. از یک الگوریتم ژنتیک داخلی دیگر به همراه یک تابع جدید جهت بهینه‌سازی جریان مسافرین استفاده شده است. در ادامه توسعه الگوریتم ژنتیک، عملگرهای جدید جهش و ترکیب جدید با حفظ مفهوم اصلی ابداع شدند. این عملگرهای توانایی انجام عملیات بر الگوریتم‌های جایگشتی چند لایه با طول متغیر را داشته و نیز پاسخ‌هایی امکان‌پذیر با توجه به قیود مسئله تولید می‌کنند.

2- تنظیم جریان مسافران^۱

هر هوایپیمایی با توجه به میزان تقاضا و ظرفیت هوایپیماها اقدام به هدایت مسافران می‌کند. جابه‌جایی مسافر^۲ به دو صورت رخ می‌دهد. در حالت اول هوایپیمایی به دلیل پر شدن ظرفیت قادر به دادن سرویس به تعادل مسافر در سفر مورد تقاضایشان نیست. این تعداد مسافر جزء ریزش‌های هوایپیمایی حساب شده و بخشی از هزینه را تشکیل می‌دهند [13,6]. شرکت‌های هوایپیمایی جهت کسب سود بیشتر سعی دارند تعدادی از این مسافران را به سفر جایگزین دیگری (در صورت داشتن ظرفیت) هدایت^۳ کنند. البته تمامی این مسافرین با جابه‌جایی مورد تلاش هوایپیمایی موافقت نکرده و تعادل ریزش می‌کنند. این مورد از بازه‌دادیت میان پروازهای تک یال صورت می‌گیرد. مورد دیگر بازه‌دادیت برای جابه‌جایی مسافر از پروازهای چند یال به چند پرواز تک یال صورت می‌گیرد. اگر هوایپیمایی پرواز مستقل برای یک سفر نداشته باشد، سعی در انتقال مسافر توسط چند پرواز تک یال خواهد داشت که مبدأ ابتدایی و مقصد انتهایی ترکیب این چند پرواز با پرواز مطلوب مسافر یکی است. به این پروازها که توسط ترکیب پروازهای دیگر انجام می‌شود پروازهای چندیال گفته می‌شود. بازه‌دادیت مسافر از پرواز^۴ به پرواز^۵ به صورت^۶ نمایش داده می‌شود.

هر پرواز ظرفیت مشخصی دارد که توسط مقاضیان خود پرواز، مسافران هدایت شده از پروازهای تک یال و چند یال به آن پر خواهد شد. یک هوایپیمایی تعداد بسیار زیادی یال پروازی را پوشش می‌دهد و محاسبه هزینه ریزش مسافران در حالت‌های مختلف تخصیص و انتخاب جریان مسافر برای بیشینه‌سازی سود در شبکه گستردۀ پرواز مسئله پیچیده‌ای است. حل این مسئله در این مقاله به روش بهینه‌سازی هوشمند توسط الگوریتم تکاملی در داخل الگوریتم اصلی صورت گرفته است. تمامی مسافران بازه‌دادیت شده راضی به مسافرت با پروازهای جایگزین نخواهند شد. درصد موفقیت بازه‌دادیت

[2]. این روش حل تربیی نام دارد که خروجی حل هر مسئله ورودی مسئله بعد را تشکیل می‌دهد و به دلیل در نظر نگرفتن وابستگی میان زیرمسئله‌ها قادر به یافتن پاسخ بهینه نیست. در روش دیگر تعدادی از این زیرمسئله‌ها به صورت یکپارچه در نظر گرفته شده‌اند. در این حالت وابستگی میان زیرمسئله‌ها لحاظ شده، ولی پیچیدگی مسئله، محاسبات و مدل‌سازی دشوارتر شده است.

طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان دو بخش اصلی برنامه‌ریزی پرواز است که بیشترین اثر را بر میزان تقاضا و سود نهایی هوایپیمایی دارند. برنامه پرواز معمولاً براساس پیش‌بینی ترافیک، مسائل استراتژیک هوایپیمایی و تغییرات تقاضا تعیین می‌شود [3]. مسئله طراحی برنامه پرواز، تعیین یال‌هایی جهت پرواز از مجموع یال‌های موجود در شبکه است. هزینه کلی تابع هزینه عملیاتی و هزینه ریزش^۷ مسافران در تخصیص ناوگان است. هزینه عملیاتی پرواز هوایپیما در یک یال شامل هزینه‌هایی مانند سوخت و تعمیرات می‌شود. هزینه ریزش بیانگر هزینه هوایپیمایی در صورت از دست دادن مسافر است که به دلایلی نظیر کمبودن ظرفیت نسبت به تقاضا یا تخصیص ندادن هوایپیما به یک یال اتفاق می‌افتد؛ بنابراین باید هوایپیمایی را به هر یال تخصیص داد که ظرفیت آن تطبیق بیشتری با تقاضای آن سفر داشته باشد [4]. تخصیص ناوگان به دو صورت روزانه و یا هفتگی مورد حل قرار می‌گیرد [5].

محققان بسیاری مسئله طراحی برنامه و تخصیص ناوگان را به صورت مجزا مورد مطالعه قرار داده‌اند. در مدل‌سازی مسئله تخصیص ناوگان دو جریان اصلی شبکه‌های اتصال^۸ و شبکه‌های زمان- مکان وجود دارد [6]. در نظر گرفتن تأثیرات شبکه یکی از موضوعات اصلی در مسئله تخصیص ناوگان است. برنهارت و همکارانش در سال 2002 روش حل جدیدی ارائه دادند که تأثیرات شبکه را در سود حاصل از تخصیص ناوگان در نظر می‌گیرد و رویکرد دقیق‌تر نسبت به تنظیم جریان مسافرین دارد که موجب بهینه‌ترشدن پاسخ می‌شود [7]. امکان‌پذیر^۹ بودن پاسخ یک مرحله به عنوان ورودی برای بخش بعدی از اشکالات حل مسائل به صورت مجزاست [8]. پیامد این موضوع تلاش محققان برای حل زیر بخش‌های مختلف مسئله برنامه‌ریزی پرواز به صورت یکپارچه است. مسئله پیوسته طراحی برنامه و تخصیص ناوگان یکی از این مسائلی که در این مقاله مورد بررسی قرار گرفته است [6] و نتایج نشان داده که این رویکرد هزینه را به مقدار زیادی کاهش می‌دهد. شرالی و همکارانش در سال 2011 از روش تجزیه بندر برای حل یکپارچه مسئله طراحی برنامه و تخصیص ناوگان استفاده کردند. در مدل پیشنهادی آن‌ها جابه‌جایی تقاضا، تغییرپذیری زمان پرواز و اختلاف بهای کلاس‌های مختلف^{۱۰} در نظر گرفته شده است [9].

در این تحقیق مسئله یکپارچه طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان با استفاده از الگوریتم ژنتیک توسعه‌داده شده حل شده است. پرواز به صورت روزانه فرض شده و محدودیتها و قوانین هوایپیمایی و فروگاه‌ها به صورت قیود در نظر گرفته شده‌اند. با در نظر گرفتن تأثیرات شبکه از مکانیزم جابه‌جایی تقاضا برای تنظیم جریان مسافرین استفاده شده است. برنامه‌ریزی پرواز در حل مسائل واقعی دارای ابعاد زیادی بوده و از پیچیدگی بالایی برخوردار است.

¹ Airplane Routing

² Crew Scheduling

³ Spill

⁴ Connection Networks

⁵ Infeasible

⁶ Multiple Fare-Classes

⁷ Passenger Flow Adjustment

⁸ Passenger Recapture

⁹ Redirect

در بازه‌های مسافر با پروازهای چندیال است. پس از بازه‌های این مسافران نوبت به مقاضیان خود پرواز است و در انتهای مسافران اضافی پروازهای تک یال دیگر بازه‌های می‌شوند. از آن جایی که پیش از بازه‌های پروازهای تک یال نیاز به داشتن وضعیت نهایی ظرفیت هوایی‌ها احساس می‌شود این مرحله در انتها و پیش از محاسبه هزینه انجام می‌شود. اطلاعات این بخش از مدل مخصوص بازه‌های پروازهای چند یال به ترکیبی از پروازهای تک یال است. برای هر پرواز تک یال پروازهای بازه‌های بازه‌های شده به آن، شماره مشخصه بازه‌های مربوط به هر یک، تعداد مسافر بازه‌های شده و ظرفیت هوایی‌ها درج شده است. از آن جایی که بازه‌های به صورت مرحله‌ای اتفاق می‌افتد و ظرفیت هوایی‌ها و تعداد مسافر بازه‌های شده در هر مرحله از الگوریتم به روزرسانی می‌شود تا در تخصیص مسافر به آن و بازه‌های مسافر در نظر گرفته شود.

شماره مشخصه برای صحیح بودن میزان بازه‌های مسافر از پرواز چند یال به چند پرواز تک یال و نیز بهینه‌سازی مقادیر بازه‌های تعریف شده است. جدول ۱ را در نظر بگیرید، تعداد مسافر بازه‌های شده از پرواز ۴ به ۳ برابر با تعداد مسافر بازه‌های شده از پرواز ۴ به ۲ است. این برابری برای دیگر بازه‌های نیز باید صحیح باشد. برای رعایت این برابری به هر بازه‌های یک عدد مشخصه داده شده است. عدد مشخصه بازه‌های هر پرواز چند یال به هر کدام از پروازهای تک یال جایگزینش برابر هم است.

4-1-3- شاخص کیفیت خدمات

درصد بازه‌های موفق یک هوایی‌سازی به یک پرواز بستگی به کیفیت پرواز جایگزین دارد. کیفیت پرواز تابع زمان پرواز، طول سفر، تعداد توقف‌ها، نوع هوایی‌ها و هزینه پرواز است [15,7]. البته کیفیت واقعی یک پرواز در مقایسه با پروازهای مشابه خود هوایی‌سازی و هوایی‌سازی‌های دیگر مشخص می‌شود، اما این مسئله نیاز به داشتن اطلاعات پرواز هوایی‌سازی رقیب است و در مدل‌سازی‌ها در نظر گرفته نمی‌شود [8]. کیفیت سرویس در ابتدای حل توسط تابع تعیین کیفیت پرواز برای تمام پروازهای جایگزین مشخص می‌شود. کیفیت پرواز برای بازه‌های میان پروازهای تک یال و بازه‌های از هر پروازهای چندیال به تک یال به دو صورت متفاوت است. برای بازه‌های از هر پرواز تک یال به پرواز تک یال دیگر سه پارامتر مورد ارزیابی قرار می‌گیرد و با توجه به آن‌ها درصد رضایت مشتری از بازه‌های مشخص می‌شود. این سه پارامتر عبارت از اختلاف مدت زمان پرواز اصلی و پرواز جایگزین، اختلاف زمان خیز پرواز اصلی و پرواز جایگزین و اختلاف هزینه پرواز اصلی و پرواز جایگزین است. پارامترهای مورد ارزیابی برای بازه‌های چند یال به ترکیبی از پروازهای تک یال، شامل تعداد توقف‌های سفر جایگزین و زمان صرف شده در توقف‌های بین یال‌ها نیز می‌شود. در انتهای درصد موقفيت بازه‌های مربوط به تمام پروازها مشخص شده و در لیست اطلاعات مدل مسئله ثبت می‌شود.

جدول ۱ پروازهای جایگزین برای یک برنامه پرواز ساده

Table 1 Alternative flights for a simple flight schedule

شماره پرواز	مختصات یال‌ها	شماره پروازهای جایگزین
2	a-b	1
1	a-b	2
-	b-c	3
[2-3]	a-b-c	4
-	c-d	5
[3-5]	b-c-d	6

مسافران توسط هوایی‌سازی تابع میزان جذابیت پرواز پیشنهادی نسبت به دیگر پروازهای قابل انتخاب است که شاخص کیفیت خدمات^۱ نام دارد [14].

3- مدل یکپارچه طراحی برنامه و تخصیص ناوگان

در این بخش مدل ایجاد شده برای مسئله یکپارچه طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان روزانه تشریح شده که این مدل ورودی الگوریتم ژنتیک را تشکیل می‌دهد. هدف یافتن یک برنامه پرواز و تخصیص ناوگان به آن برنامه و نیز تعیین مقادیر بازه‌های بازه‌های شده به آن، شماره مشخصه بازه‌های هوایی‌سازی دربی داشته باشد. ورودی الگوریتم یک مدل فرضی است که شامل اطلاعات مربوط به پروازهای ارائه شده، ناوگان‌های موجود در اختیار هوایی‌سازی، فرودگاه‌ها، توزیع تقاضا و پروازهای جایگزین می‌شود.

3-1- اطلاعات مدل مسئله

بخش‌های اصلی مدل مسئله عبارت از لیست پروازها، مشخصات ناوگان‌ها، مقادیر بازه‌های تعداد مشخصه بازه‌های بازه‌های تعداد فرودگاه‌ها و شاخص کیفیت خدمات است. برخی از اطلاعات اشاره شده از ابتدا مشخص نبوده و در طول اجرای الگوریتم کامل و یا به روزرسانی خواهد شد.

3-1-1- لیست پرواز

لیست پرواز دارای اطلاعات مربوط به تمام پروازهای قابل ارائه به بازار توسط هوایی‌سازی است که شامل مختصات یال‌ها، تقاضا، مسافت، زمان پرواز، زمان فرود، قیمت بلیط، پروازهای جایگزین و ناوگان تخصیص یافته می‌شود. تمام پروازها اختیاری در نظر گرفته شده‌اند. اطلاعات مربوط به زمان فرود و ناوگان اختصاص داده شده در مدل ورودی به مسئله در ابتدا مشخص نیست و در فرایند حل توسط الگوریتم مشخص خواهد شد. مختصات یال‌ها شامل فرودگاه مبدأ و مقصد بوده و در پروازهای چند یال شامل فرودگاه‌های میانی نیز می‌شود. هیچ ناوگان مجازی به پروازهای چند یال اختصاص نمی‌باید و متقاضیان این پروازها به پروازهای تک یال تشکیل‌دهنده آن بازه‌های می‌شوند. برای نمونه پروازهای جایگزین برای یک برنامه پرواز ساده به صورت جدول ۱ ارائه شده است.

3-1-2- مشخصات ناوگان

هر شرکت هوایی‌سازی دارای تعدادی ناوگان است. مشخصات ناوگان‌ها در این مدل شامل تعداد هوایی‌سازی، ظرفیت، هزینه به ازای یک کیلومتر پرواز و سرعت پرواز است. هر کدام از این مشخصه‌ها در مراحل مختلف حل مسئله تأثیرگذار است. ظرفیت هوایی‌سازی‌های هر ناوگان و میانگین تقاضای پروازهای هر حلقه‌ها، پارامترهای تعیین‌کننده در تخصیص ناوگان است. تعداد هوایی‌سازی‌های هر ناوگان و افزایش حلقه‌ها و ترکیب ناوگانی فرودگاه‌ها در ابتدا و انتهای برنامه پروازی روزانه را مشخص می‌کنند، همچنین ظرفیت هر ناوگان در تعیین جریان مسافران و بازه‌های تأثیرگذار است. در انتهای با توجه به برنامه پرواز نهایی ترکیب ناوگان و توزیع مسافران، هزینه عملیاتی مربوط به هر پرواز با توجه به طول مسیر و ناوگان اختصاص یافته مشخص می‌شود. موارد اشاره شده در این بخش تأثیر مستقیم بر هزینه نهایی هوایی‌سازی دارد که در بخش‌های پسین شرح داده شده است.

3-1-3- بازه‌های مسافر و عدد مشخصه بازه‌های

با در نظر داشتن پر کردن تمام صندلی‌های هوایی‌سازی به عنوان هدف اولیت

¹ Quality of Service Index

- ایجاد افزایی از حلقه‌ها از میان لیست پروازها و تخصیص ناوگان به آنها
- تعیین بازه‌های پروازهای چند یال به تک یال و تعیین هزینه کلی پاسخ‌های خروجی ازتابع ایجاد جمعیت آرایه‌هایی است با طول متغیر، چند لایه و با ماهیت جای گشتنی که شامل موارد زیر است.

- افزار حلقه‌های تشکیل شده از لیست پرواز
- ناوگان‌های اختصاص داده شده به حلقه‌ها
- لیست پرواز تکمیل شده
- لیست بازه‌های نهایی شده
- توزیع ابتدایی ناوگان‌ها در فرودگاه‌ها
- توزیع تقاضا و ظرفیت در حلقه‌ها

ساختار لایه‌ای در پاسخ‌های تولید شده دارای چندین مزیت است. یکی این که به تمام مشخصات مهم پاسخ علاوه‌بر هزینه می‌توان دسترسی داشت. دیگر امکان ایجاد عملگرها با پاسخ امکان‌پذیر فراهم می‌شود. برای ایجاد افزار حلقه‌ها و تخصیص ناوگان یک تابع ایجاد پاسخ امکان‌پذیر ابداع شده که خود شامل دو تابع است که خروجی تابع اول بخشی از ورودی تابع دوم را تشکیل می‌دهد.

- تابع ایجاد افزایی از حلقه‌ها
- تابع تخصیص ناوگان به حلقه‌ها

4-1-1- افزار حلقه‌ها

بکی از قیود اصلی مسئله قید تعادل است که طبق آن ترکیب ناوگانی فرودگاه‌ها در ابتدا و انتهای برنامه پرواز باید یکسان باشد. با ابداع مفهوم حلقه این قید برقرار خواهد بود. حلقه مجموعه‌ای از یال‌هاست که یک مسیر بسته را تشکیل می‌دهد و توسط هوایپیماهایی از ناوگان مشخص پرواز می‌شود. در مفهوم حلقه دو عنصر زمان و موقعیت وجود دارد. مقصد هر کدام از یال‌های حلقه مطابق با مبدأ یال بعدی و زمان پرواز یک یال بعد از زمان فرود یال قابلی است. برای نمونه در شکل 1 که شامل 4 فرودگاه، دو حلقه قابل مشاهده است.

ورودی‌های تابع ایجاد افزار حلقه شامل حداکثر طول حلقه مجاز، مدل مسئله و سیاست تنکیل حلقه می‌شود. روند تنکیل حلقه با انتخاب یک پرواز تک یال به صورت تصادفی به عنوان نخستین پرواز حلقه آغاز می‌شود. با توجه به پرواز انتخابی مجموعه‌ای از پروازها به عنوان نامزد برای پرواز بعدی مشخص می‌شوند. از میان پروازهای این مجموعه یک پرواز براساس سیاست تنکیل حلقه تشریح شده در ادامه انتخاب می‌شود. این روند تا زمانی که یکی از موارد زیر رخ دهد ادامه می‌یابد.

- موقعیت فرود پرواز انتخاب شده مطابق با موقعیت ابتدایی پرواز ابتدایی حلقه باشد (حلقه بسته شود).
- پروازهای انتخاب شده به تعادل حداکثر اندازه حلقه برسند.

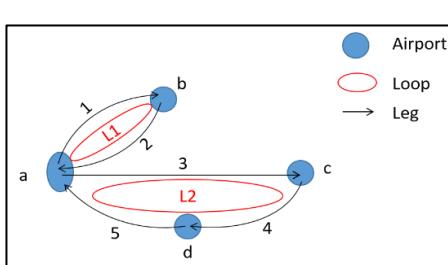


Fig. 1 Example for the Loops of the flight network

شکل 1 مثال برای نمایش حلقه‌های شبکه پرواز

3-2- هزینه‌ها و سود

با توجه به ظرفیت هوایپیماهای اختصاص داده شده به تمام پروازها مبلغ بلیط‌ها و هزینه عملیاتی هر یک از آن‌ها بیشترین سود ممکن محاسبه می‌شود، ولی امکان ریزش در مسافران نیز وجود دارد. با توجه به این موضوع سود و هزینه نهایی با محاسبه موارد زیر مشخص می‌شود [13,7].

- هزینه عملیاتی: هزینه پرواز انواع هوایپیماها در یال‌های مختلف است.
- هزینه ریزش: در واقع مقدار سود از دست رفته هوایپیما به دلیل کمبود ظرفیت هوایپیما و یا عدم موقوفیت در بازه‌های مسافران است.
- سود حاصل از جابه‌جایی تقاضا: برابر با سودی که هوایپیما به جابه‌جایی مسافران به دیگر پروازها کسب کرده است.

3-3- قیود مسئله

قیدهای مسئله یکپارچه طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان شامل موارد زیر می‌شود که تمامی این قیود در مدل‌سازی و حل مسئله در نظر گرفته شده است.

- پوشش: عدم تخصیص بیش از یک هوایپیما به هر یال
- ظرفیت: عدم پذیرش مسافر در یک یال به تعداد بیش از ظرفیت هوایپیما تخصیصی به آن
- تعداد: برابری تعداد هوایپیماهای تخصیصی از یک ناوگان و تعداد موجود در فرودگاه‌ها با تعداد موجودی ناوگان در هر زمان
- تعادل: ثابت ماندن ترکیب ناوگانی فرودگاه‌ها در ابتدا و انتهای برنامه روزانه
- تعداد اولیه: فراهم بودن تعداد تعداد هوایپیما مورد نیاز از هر ناوگان در ابتدای برنامه پرواز

4- حل به روش الگوریتم ژنتیک توسعه داده شده

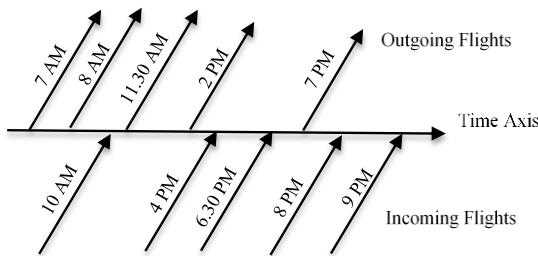
الگوریتم‌های فرآیند ابتکاری براساس یک جمعیت اولیه آغاز به کار می‌کنند. جمعیت اولیه متشکل از تعادلی پاسخ اولیه برای مسئله است و این پاسخ‌ها به صورت تصادفی ایجاد می‌شوند. الگوریتم‌های تکاملی ساختار یکسانی دارند، ولی در حل مسائل مختلف باید تغییرات و اصلاحاتی را در آن‌ها جهت تطبیق الگوریتم با مسئله و افزایش قدرت آن ایجاد کرد. این اصلاحات شامل نحوه ایجاد جمعیت اولیه و کارکرد عملگرها می‌شود. هر مسئله تابع هزینه مخصوص به خود را دارد. برای تطبیق الگوریتم‌های ژنتیک جهت حل مسئله یکپارچه طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان و نیز افزایش قدرت الگوریتم، توابع و عملگرهای جدید ابداع شده‌اند. این تطبیق شامل موارد زیر می‌شود که هر یک در بخش‌های بعد تشریح شده است.

- ایجاد پاسخ اولیه امکان‌پذیر توسط دو تابع ایجاد حلقه و تخصیص ناوگان

- تابع بهینه‌سازی درونی جهت بازه‌های مسافر
- عملگرهای مخصوص برای الگوریتم‌ها با حفظ چارچوب عملگرهای اصلی، برای الگوریتم‌های جای‌گشتنی با طول متغیر و نیز حفظ امکان‌پذیری پاسخ

4-1- ایجاد جمعیت اولیه امکان‌پذیر

در شیوه ابداع شده در این مقاله پاسخ‌های اولیه قیود مسئله را ارضاء کرده و نیز پاسخ‌هایی با هزینه کم ایجاد می‌کنند. روند ایجاد جمعیت اولیه دارای دو مرحله است:



شکل 2 مثال ساده برنامه زمانی پروازها برای یک ناوگان در یک فرودگاه

خروجی‌های اینتابع عبارتند از:

- ناوگان اختصاص یافته به هر حلقه
- امکان پذیر بودن یا نبودن پاسخ
- تعداد هوایپیماهای استفاده شده از هر ناوگان
- لیست پرواز تکمیل شده
- لیست بازه‌های تکمیل شده
- ترکیب ناوگانی فرودگاهها

4-1-3- پیوینه‌سازی مقادیر بازه‌هایت مسافر

در اینتابع مقادیر بهینه بازه‌هایت از پروازهای چندیال به پروازهای تک یال مشخص می‌شود. هدف تعیین نرخ بازه‌هایت به صورتی است که احتمال خالی ماندن صندلی هوایپیماهای اختصاص یافته به پروازها کمترین حالت ممکن باشد؛ بنابراین اولویت بازه‌هایت با پروازهای چندیال است. این بخش خود یک الگوریتم ژنتیک است که در داخل الگوریتم اصلی اجرا می‌شود. ورودی‌های این الگوریتم شامل پاسخ‌های اولیه تولیدشده در مراحل پیشین و شماره تکرار الگوریتم اصلی است. خروجی این بخش نیز بهترین مقادیر بازه‌هایت مسافر پروازهای چند یال و مدل بهروزرسانی شده است. برای هر پاسخ اولیه تولیدشده در مراحل پیشین چندین ترکیب مختلف بازه‌هایت به عنوان جمعیت اولیه تشکیل می‌شود و سپس عملگرها بر پاسخ‌ها اعمال شده و بهترین پاسخ به عنوان ترکیب بازه‌هایت نهایی تعیین می‌شود.

الگوریتم‌های جمعیت اولیه شامل چینشی تصادفی از اعداد مشخصه مربوط به بازه‌هایت پروازهای چندیال است. فرایند تشریح شده به ترتیب برای هر عدد مشخصه مربوط به بازه‌هایت در ادامه اجرا می‌شود. با توجه به لیست مربوط به بازه‌هایت و عدد مشخصه مندرج در مدل مسئله دو دسته برواز مشخص می‌شود: پروازی که بازه‌هایت (t_p) از آن صورت گرفته (پرواز p) و پروازهایی که هدف بازه‌هایت بوده‌اند (پروازهای r). مقدار بازه‌هایت نهایی با توجه به مقادیر ظرفیت در دسترس هر پرواز r و مقدار بازه‌هایت مطلوب مشخص می‌شود. در هر تکرار حلقه اصلی الگوریتم ژنتیک این بخش عملیات زیر بر مجموعه الگوریتم‌ها انجام می‌شود.

ابتدا تعدادی از الگوریتم‌ها با استفاده از روش چرخ رولت^۱ به عنوان والدین جهت عملیات ترکیب انتخاب می‌شوند. برای این مسئله از سه علمگر ترکیب جای‌گشته ترتیبی، بازترکیبی لبه^۲، و نقشه‌برداری جزئی^۳ استفاده شده است. در هر تکرار یکی از این سه عملگر ترکیب به صورت تصادفی انتخاب شده و بر والدین اعمال می‌شود و جمعیت فرزندان را تولید می‌کند.

در حالت اول حلقه کامل شده و ایجاد حلقه دیگر شروع می‌شود. در حالت دوم لیست برای یافتن پروازی کامل کننده حلقه جستجو می‌شود. در صورت یافتن چنین پروازی حلقه کامل شده و ایجاد حلقه دیگر آغاز می‌شود، در غیر این صورت این حلقه کامل نشده و روند از نو آغاز می‌شود. هر پرواز انتخاب شده برای تشکیل حلقه از لیست پروازها حذف می‌شود. این پروسه تا زمانی تکرار می‌شود که امکان تشکیل حلقه با پروازهای باقی‌مانده وجود نداشته باشد که این پروازها از لیست هوایپیمایی حذف می‌شوند. در نتیجه با حذف برخی پروازها در این بخش برنامه پرواز اولیه تغییر می‌کند. با توجه به محدودیت‌های پروازی ناشی از تعییرات و نگهداری، زمان پرواز و درنتیجه تعداد یال‌های پروازی یک هوایپیما زیاد نمی‌تواند باشد. خروجی‌های تابع تشکیل حلقه عبارت از افزار حلقه‌ها، میانگین و انحراف معیار تقاضای مربوط به اعضای هر حلقه است.

4-1-2- تخصیص ناوگان به حلقه‌ها

اینتابع دو کارکرد اصلی دارد، ابتدا یک ناوگان به هر حلقه اختصاص می‌دهد و در انتهای ترکیب ناوگانی تمام فرودگاه‌ها در ابتدای برنامه پرواز را مشخص می‌کند. سیاست تخصیص ناوگان براساس میانگین تقاضای حلقه و ظرفیت ناوگان صورت می‌گیرد. ناوگانی انتخاب می‌شود که ظرفیت آن کمترین اختلاف را با تقاضا داشته باشد تا از ریزش مسافران و یا وجود صندلی خالی پیشگیری شده و هزینه‌ها کاهش یابد. قید تعداد پس از تخصیص ناوگان به هر کدام از حلقه‌ها بررسی می‌شود. در صورت عدم رعایت این قید یک تابع دیگر فراخوانی می‌شود که وظیفه اصلاح تخصیص ناوگان را برای ارضاء قید تعداد دارد. در اینتابع ابتدا ناوگان‌هایی که تعداد هوایپیما بیش از موجودی‌شان تخصیص داده شده است مشخص می‌شوند؛ سپس برای هر یک از آن‌ها روند زیر تکرار می‌شود.

ناوگانی که بیشترین تخصیص غیرمجاز را داشته انتخاب می‌شود که m می‌نامیم، سپس ناوگان‌ها با تعداد هوایپیمای تخصیص نیافرته مشخص می‌شوند که این مجموعه را q می‌نامیم. به ترتیب از ناوگان با بیشترین موجودی اضافی از مجموعه q هوایپیما گرفته شده و به یال‌های اختصاص داده می‌شود که ناوگان m به آن‌ها اختصاص یافته بود. در این روند اختلاف میان تعداد هوایپیمای در دسترس و تعداد مورد نیاز همیشه در نظر گرفته می‌شود. این روند برای تمام ناوگان‌ها با تعداد تخصیص بیش از موجودی ادامه پیدا می‌کند. در انتهای قید تعداد دوباره بررسی شده و در صورت عدم ارضاء روند بالا دوباره تکرار می‌شود. این تکرار دارای تعداد حداقل است. اگر در این تکرارها قید تعداد ارضاء شد، تابع تخصیص ناوگان وارد مرحله بعد می‌شود و در صورت عدم ارضاء وضعیت پاسخ امکان‌نایپذیر اعلام می‌شود. اگر در انتهای امکان تخصیص ناوگان به پروازی وجود نداشته باشد آن پرواز از لیست حذف می‌شود.

در مرحله بعد ترکیب ناوگانی تمام فرودگاه‌ها در ابتدای برنامه پروازی مشخص می‌شود. با توجه به زمان‌های پرواز و فرود هوایپیماهای ناوگان فرضی در شکل 2 این فرودگاه نیاز به ۳ فرودن هوایپیما از این نوع ناوگان در ابتدای برنامه پرواز روزانه خود دارد. در انتهای اطلاعات لیست پروازها برای پاسخ‌های ایجادشده کامل می‌شود. ناوگان اختصاص یافته به هر پرواز ثبت شده و با توجه به سرعت آن زمان فرود مشخص می‌شود. در بخش مربوط به اطلاعات بازه‌هایت مدل مسئله ظرفیت موجود پرواز برابر با اختلاف ظرفیت ناوگان اختصاص یافته و تعداد بازه‌هایت از پروازها بهروزرسانی می‌شود. این ظرفیت در مراحل بعدی تخصیص مسافر به پروازها بهروزرسانی می‌شود.

¹ Roulette wheel

² Order Crossover

³ Edge Recombination Crossover

⁴ Partially Mapped Crossover

نیز با توجه به اطلاعات آرایه‌های u و rd مشخص شده در بخش پیشین محاسبه می‌شود. هزینه نهایی با جمع هزینه‌های عملیاتی و ریزش و کاستن سود حاصل از بازهداشت به دست می‌آید.

3- حل الگوریتم زنتیک

الگوریتم زنتیک با ایجاد پاسخ‌های امکان‌پذیر به نام کروموزوم آغاز می‌شود. الگوریتم‌های تولید شده دارای طول متغیر و چندین لایه هستند و اطلاعات مربوط به حلقه‌های پروازی، ناوگان‌های اختصاص داده شده به آن‌ها، مقادیر بهینه بازهداشت و دیگر مشخصات اصلی برنامه پرواز را شامل می‌شوند. هزینه نهایی پاسخ‌ها توسط تابع هزینه تعیین و سپس جمعیت اولیه وارد حلقه اصلی الگوریتم می‌شود. روند حل این الگوریتم در شکل 3 قابل مشاهده است. حلقه اصلی شامل بخش‌های ایجاد جمعیت جدید، انتخاب، ترکیب و جهش، ادغام و مهاجرت است.

4-1- تولید مثل

امکان‌پذیری پاسخ‌ها (ارضا تمامی قیود مسئله) باید در تمام مراحل الگوریتم حفظ شود؛ بنابراین برای ترکیب و جهش به ابداع عملگرهای جدید مناسب برای حل این مسئله نیاز است که در بخش‌های پسین تشریح شده‌اند.

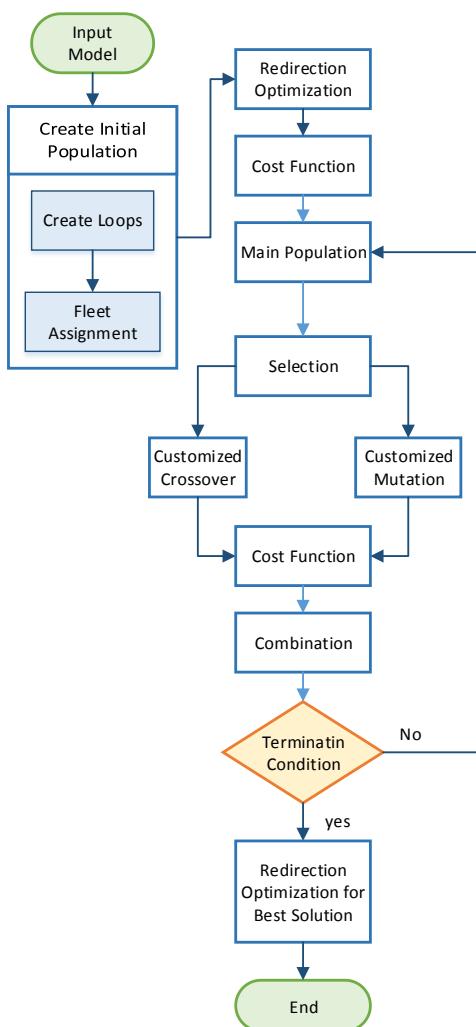


Fig. 3 Process of the developed Genetic algorithm

شکل 3 روند حل الگوریتم زنتیک توسعه‌یافته

سپس تعدادی از جمعیت به صورت تصادفی برای عمل جهش انتخاب می‌شوند. برای جهش از چهار عملگر جهش جای‌گشته تعویض، معکوس‌سازی، الحاق و درهم^۱ استفاده شده است که در هر تکرار یکی به صورت تصادفی انتخاب شده و عمل می‌کند. جمعیت جدید شامل جمعیت اولیه، فرزندان و جهش‌یافتنگان است. مقادیر بازهداشت مربوط به هر کدام از اعضای جمعیت تعیین شده و سپس توسط تابع هزینه مورد ارزیابی قرار می‌گیرد. این روند تا رسیدن به شرط پایان الگوریتم ادامه پیدا می‌یابد.

4-2- تابع هزینه

تابع هزینه در مرحله ایجاد جمعیت اولیه و در حلقه اصلی الگوریتم زنتیک برای تعیین مقادیر بازهداشت مربوط به پروازهای تک یال و سنجش هزینه کل برنامه پرواز هوایپمامی به کار می‌رود.

4-2-1- بازهداشت پروازهای تک یال

ابتدا مقادیر بازهداشت مربوط به پروازهای تک یال مشخص می‌شود. اختلاف ظرفیت هوایپمامی‌های اختصاص یافته و تقاضای مستقیم برای این پروازها محاسبه می‌شود. باید دقت کرد که منظور از ظرفیت، ظرفیت بهروزرسانی شده هوایپماما پس از بازهداشت پروازهای چندیال است. در این مرحله دو نوع پرواز مشخص می‌شود:

- پروازهای با ظرفیت اضافی: پروازهای با ظرفیت خالی که می‌توانند جایگزین پروازهای دیگر باشند و با r نشان داده می‌شوند. تمام مسافران به پرواز اختصاص داده شده و ظرفیت باقی‌مانده هوایپماما محاسبه می‌شود.
- پروازهای با ظرفیت کم: پروازهای با ظرفیت کمتر که به تعداد ظرفیت موجود مسافر اختصاص داده شده و باقی مسافران در صورت امکان مورد بازهداشت قرار می‌گیرند و در غیر این صورت جزو ریزش‌ها خواهند بود. اطلاعات مربوط به شماره پرواز و تعداد ریزش‌های این پروازها در آرایه به نام u ذخیره می‌شود.

برای تمام پروازهای r روند تشریح شده در ادامه صورت می‌پذیرد. ابتدا تمام پروازهای قابل بازهداشت به پرواز r با توجه به اطلاعات مدل مسئله مشخص می‌شوند. اگر پروازهای یافت شده جزو u نباشند، هیچ اتفاقی نخواهد افتاد. در غیر این صورت پروازهایی یافت شده از u انتخاب می‌شوند و مجموعه P را تشکیل می‌دهند. برای تمام پروازهای P به ترتیب عملیات زیر ادامه پیدا می‌کند.

ابتدا تعداد مسافر اضافی هر پرواز با استفاده از اطلاعات آرایه u تعیین می‌شود. تعداد مسافر بازهداشت شده با توجه به ظرفیت پرواز r ، تعداد مسافر اضافی هر پرواز P و درصد موفقیت بازهداشت تعیین می‌شود، سپس ظرفیت پرواز r و تعداد مسافر اضافی پرواز P بهروزرسانی می‌شوند. اگر ظرفیت برای پرواز r باقی مانده بود این روند برای پرواز P دیگر تکرار می‌شود. آرایه‌ای به نام rd تشکیل شده و اطلاعات مربوط به شماره پرواز r و تعداد مسافر بازهداشت شده در آن ثبت می‌شود.

4-2-2- محاسبه هزینه

بخش‌های مختلف هزینه و سود در بخش سوم تشریح شد. برای محاسبه هزینه عملیات هر پرواز، هزینه به ازای هر کیلومتر پرواز ناوگان تخصیص داده شده در مسافت پرواز ضرب می‌شود. هر دو این اطلاعات از اطلاعات مندرج در مدل مسئله استخراج می‌شود. هزینه و سود مربوط به بازهداشت مسافران

¹ Scramble

همان طور که قابل مشاهده است با افزایش اندازه مدل اختلاف پاسخ‌ها نیز زیاد می‌شود، زیرا که تنوع پاسخ‌های امکان‌پذیر نیز برای مدل‌های بزرگ‌تر افزایش یافته است.

در شکل ۶ بهترین پاسخ‌ها برای حالت دو جزیره‌ای و سه جزیره‌ای مقایسه و اختلاف این حالت‌ها با افزایش اندازه مدل بیشتر شده است. از آن جایی که تنوع پاسخ در مدل‌های ابتدایی کم و فضای جستجو محدود است، اختلافی میان این دو حالت وجود ندارد. فضای جستجو با بزرگ‌ترشدن مدل گستردگر شده و حالت سه جزیره‌ای قدرت بیشتری در یافتن پاسخ بهینه دارد.

جدول 2 مشخصات مدل‌های ایجاد شده

Table 2 Information of the created models

شماره مدل	تعداد فرودگاهها	تعداد ناوگانها	تعداد پروازها	تعداد هواپیماها
1	4	3	28	8
2	5	3	43	13
3	6	3	88	15
4	7	3	102	28
5	8	3	172	40

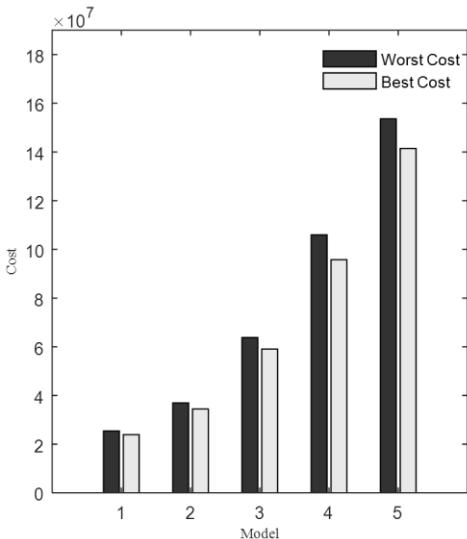


Fig. 4 Two island Genetic algorithm results for created models

شکل 4 نتایج حل الگوریتم ژنتیک دو جزیره‌ای پرای مدل‌های ایجادشده

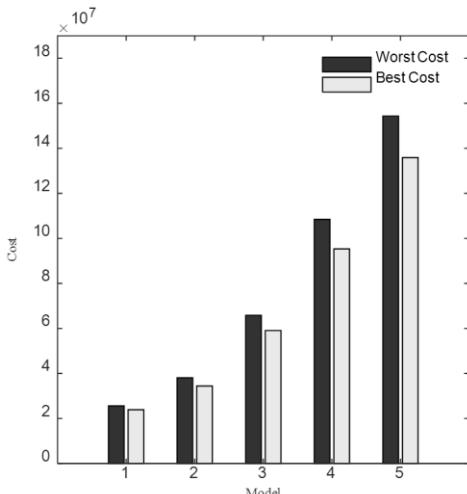


Fig. 5 Three island Genetic algorithm results for created models

شکا، ۵ نتایج حا. الگو، تم ڈنیک سہ جن باء، باء، مدا، هاء، ابحدشده

برخلاف مسائل معمول فرزند حاصل از عملگر ترکیب شباهت کمی به والدین خود خواهد داشت. حتی اگر دارای حلقه‌های مشابه والدین خود باشد ترکیب ناوگان متفاوتی به آن تخصیص خواهد یافت. با استفاده از عملگر ترکیب مجموعه جدیدی از افزار حلقه‌های بیان‌کننده قسمت بررسی نشده فضای جستجو تولیدشده و منجر به جستجوی بهتر خواهد شد، ولی استفاده از عملگر جهش، تلاش برای یافتن پاسخ بهینه (تخصیص ناوگان) برای یک افزار مشخص از حلقه‌هاست و موجب بیرون‌برداری می‌شود.

4-3-2- ترکیب

برای درک عملگرهای ترکیب و جهش باید در نظر داشت که با دو عنصر حلقه و ناوگان رویه‌رو هستیم. استفاده از عملگرهای جای‌گشتی موجود در ترکیب امکان پذیر نیست، زیرا که طول الگوریتم‌ها متغیر است. حتی اگر طول آرایه الگوریتم‌های دو پاسخ برابر باشند، یعنی تعداد حلقه‌ها یکسان باشد، امکان وجود یال یکسان در میان حلقه‌های غیرمنتاظر دو کروموزوم وجود دارد. در صورت ترکیب این حلقه‌ها تعدادی از یال‌ها هم‌زمان در چندین حلقه وجود خواهد داشت و این موضوع ناقص قید پوشش است.

ابتدا یک ماسک از اعداد 1 و 2 تولید می‌شود که عدد 1 به یک والد و عدد 2 به والد دیگر اشاره می‌کند. از والد منتظر با عدد اولین آرایه ماسک یک حلقه به تصادف انتخاب شده و در فرزنده قرار داده می‌شود. سپس تمامی حلقه‌هایی که شامل هر یک از یال‌های تشکیل‌دهنده حلقه انتخاب شده باشند از والد دیگر حذف می‌شوند. عملیات تشریح شده ادامه می‌یابد تا این که هیچ پروازی در والدین باقی نماند.

جہش-3-3-4

عملگر جهش تنها به تغییر ترکیب ناوگان های تخصصی یافته می پردازد و تابع افزار حلقه ها نیست. از چهار عملگر جای گشتنی جاسازی، تمویض، معکوس سازی و درهم برای عملیات جهش استفاده شده است. جایگزین کردن ناوگان های یک افزار با یک سری ناوگان جدید به عنوان روش پنجم برای جهش استفاده شده است. در ادامه مانند بخش تخصصی ناوگان در ایجاد جمعیت اولیه عمل کرده تا باسخ نهایی کامل شود.

5- نتایج و تحلیل

نتایج حل مسئله یکپارچه طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان توسط الگوریتم ژنتیک توسعه یافته در این بخش ارائه شده است. مسئله در ابعاد مختلف مورد حل قرار گرفته و نیز تأثیر پارامترهای اصلی الگوریتم ژنتیک بر نتایج ارائه شده است.

مدل ورودی الگوریتم ژنتیک در بخش چهارم تشریح شد. تابعی برای ایجاد این مدل طراحی شده که ورودی های آن تعداد فروندگاهها و ناوگان های هوایپیمایی است. مشخصات اصلی مدل های مختلف ایجاد شده در جدول 2 ارائه شده است. این مدل ها به عنوان ورودی الگوریتم ژنتیک تعریف شده و نتایج باعث هدایت آمده است.

در شکل‌های 4 و 5 بهترین و بدترین پاسخ به دست آمده توسط الگوریتم برای هر مدل ارائه شده است. شکل 4 مربوط به الگوریتم ژنتیک با دو جزیره و شکل 5 مربوط به الگوریتم با سه جزیره است. باید به این نکته توجه داشت که تمام پاسخ‌های ایجادشده در تمام تکرارهای حلقه اصلی الگوریتم امکان‌پذیر است، تمام قیود مسأله را رعایت کرده و هزینه کمی دارد؛ بنابراین بهبود هزینه در روند حل برای مدل‌های کوچک‌تر سپسیار زیاد نتواهد بود و

مواجهه با پاسخ های چند لایه ای با طول متغیر طراحی و پیاده سازی شدن. روش های مهاجرت، باز تولید جمعیت و ضرایب تطبیقی جهت جلوگیری از همگرایی زودرس به کار گرفته شده اند.

حل مدل های مختلف نشان داد که الگوریتم با افزایش ابعاد مسئله بهبود بیشتری در پاسخ ها ایجاد می کند. با کمتر شدن تعداد فروندگاه های موجود در مدل های ورودی، اختلاف میان بیشترین و کمترین هزینه به دست آمده در جمعیت اصلی الگوریتم ژنتیک نیز کمتر می شود. جمعیت اولیه در مدل های کوچک تر درصد بیشتری از تمام پاسخ های امکان پذیر را پوشش می دهد و در نتیجه امکان بهبود توسط علمگرایی الگوریتم کمتر خواهد بود. افزایش تعداد جزیره ها در به کار گیری روش مهاجرت نشان می دهد که برای مسائل با ابعاد بالا نتایج بهتری به دست می آید. البته بررسی زمان به دست آوردن پاسخ ها نشان می دهد که در حل مسائل با ابعاد بالا استفاده از تعداد بیشتر جزیره زمان را چندین برابر افزایش می دهد.

7- مراجع

- [1] T. Grosche, *Airline Scheduling Process*, pp. 10-58, Heidelberg: Springer, 2009.
- [2] H. D. Sherali, K. H. Bae, M. Haouari, Integrated airline schedule design and fleet assignment: Polyhedral analysis and benders' decomposition approach, *Informs Journal on Computing*, Vol. 22, No. 4, pp. 500-513, 2010.
- [3] N. K. Taneja, *Driving Airline Business Strategies Through Emerging Technology*, pp. 15-80, England: Ashgate Publishing Limited, 2002.
- [4] M. Haouari, H. Sherali, F. Mansour, N. Aissaoui, Exact approaches for integrated aircraft fleeting and routing at TunisAir, *Computational Optimization and Applications*, Vol. 49, No. 2, pp. 213-239, 2011.
- [5] N. Bélanger, G. Desaulniers, F. Soumis, J. Desrosiers, J. Lavigne, Weekly airline fleet assignment with homogeneity, *Transportation Research Part B: Methodological*, Vol. 40, No. 4, pp. 306-318, 2006.
- [6] H. D. Sherali, E. K. Bish, X. Zhu, Airline fleet assignment concepts, models, and algorithms, *Operational Research*, Vol. 172, No. 1, pp. 1-30, 2006.
- [7] C. Barnhart, T. S. Kniker, M. Lohatepanont, Itinerary-Based airline fleet assignment, *Transportation Science*, Vol. 36, No. 2, pp. 199-217, 2002.
- [8] J. F. Cordeau, G. Stojković, F. Soumis, J. Desrosiers, Benders decomposition for simultaneous aircraft routing and crew scheduling, *Transportation Science*, Vol. 35, No. 4, pp. 375-388, 2001.
- [9] H. Sherali, K. H. Bae, M. Haouari, Benders decomposition approach for an integrated airline schedule design and fleet assignment problem with flight retiming, schedule balance, and demand recapture, *Annals of Operations Research*, Vol. 210, No. 1, pp. 213-244, 2013.
- [10] S. Sivanandam, S. Deepa, *Genetic Algorithm Optimization Problems: Introduction To Genetic Algorithms*, pp. 165-209, Heidelberg: Springer, 2008.
- [11] R. Tavakkoli-Moghadam, S. Sedehzadeh, Multi objective imperialist competitive algorithm to solve a new multi-modal tree hub location problem, *Nature and Biologically Inspired Computing*, Porto: IEEE, pp. 202-207, 2014.
- [12] M. Gen, R. Cheng, *Genetic Algorithms and Engineering Optimization*, pp. 1-40, New York: John Wiley & Sons, 2000.
- [13] M. Lohatepanont, *Airline Schedule Design and Fleet Assignment: Integrated Models and Algorithms*, Ph.D. Thesis, MIT, Cambridge, 2001.
- [14] T. S. Kniker, *Itinerary-based Airline fleet Assignment Model*, Ph.D. Thesis, MIT, Cambridge, 1998.
- [15] L. Cadarso, Á. Marín, Robust passenger oriented timetable and fleet assignment integration in airline planning, *Air Transport Management*, Vol. 26, pp. 44-49, 2013.

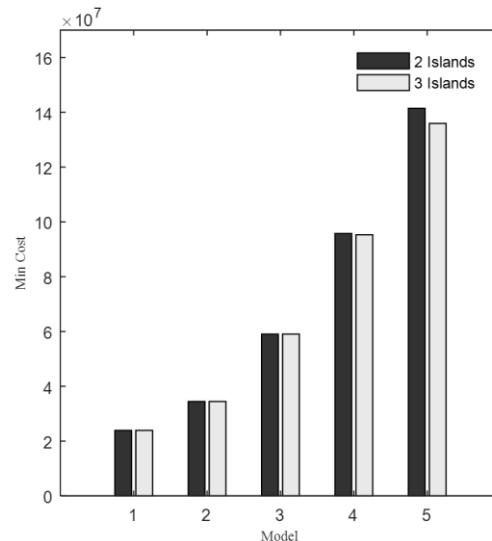


Fig. 6 Comparison of the results of the Genetic algorithm with 2 and 3 Islands

شکل 6 مقایسه پاسخ بهینه الگوریتم ژنتیک دو و سه جزیره ای

کوتاه بودن زمان حل علاوه بر یافتن پاسخ بهینه امکان پذیر جزء مشخصات یک روش حل مناسب است، مخصوصاً در مسائل با ابعاد بالا که زمان حل می تواند به چندین روز برسد. یک هوایپیمایی در صورت بروز تغییرات برنامه ریزی نشده باید قادر به برنامه ریزی سریع باشد. شکل 7 زمان اجرای الگوریتم برای حل هر کدام از مدل ها را نشان می دهد. زمان حل با بزرگ تر شدن مدل افزایش یافته است.

6- نتیجه گیری

در این مقاله مسئله یکپارچه طراحی برنامه پرواز و تخصیص ناوگان به روش هوشمند و با استفاده از یک الگوریتم ژنتیک توسعه یافته با موفقیت حل شد. دوتابع ایجاد حلقه و تخصیص ناوگان برای امکان پذیری پاسخ های اولیه تصادفی و یکتابع دیگر جهت بهینه سازی جریان مسافرین و مقادیر بازه دایت در شبکه پرواز ابداع شد. عملگرهای ترکیب و جهش جدید برای

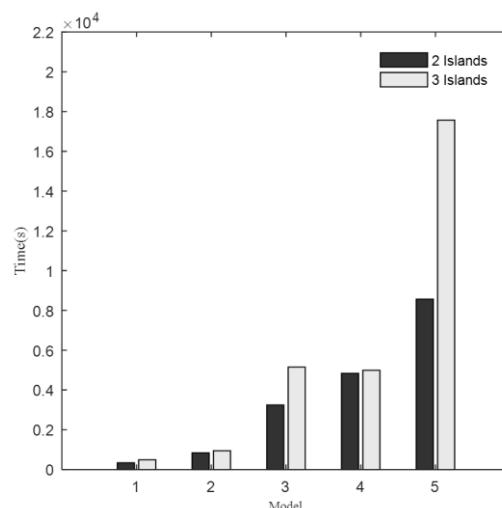


Fig. 7 Comparison of the results of the Genetic algorithm with 2 and 3 Islands

شکل 7 زمان به دست آوردن پاسخ بهینه الگوریتم ژنتیک دو و سه جزیره ای