

ارائه‌ی یک مدل ریاضی و روش حل فرآبتكاری برای تعیین ترکیب ناوگان شناورهای عملیات جستجو و نجات دریایی (مطالعه‌ی موردی: مراکز نجات خلیج فارس و دریای عمان)

احسان صفائی (کارشناس ارشد)

علی حسینزاده کاشان^{*} (دانشیار)

دانشکده‌ی مهندسی صنایع و سیستم‌ها، دانشگاه تربیت مدرس

حمل و نقل دریایی، از مقرن به صرفه ترین راه‌های انتقال کالاها تلقی می‌شود. با وجود این، سوانح دریایی این موضوع را تحت تأثیر قرار می‌دهد. یکی از مسائل پژوهیت در کاهش خسارت‌های ناشی از وقوع سوانح دریایی، برنامه‌ریزی نجوهی به‌کارگیری ناوگان شناورهای در دسترس مراکز نجات دریایی است. در این پژوهش، با به‌کارگیری مفاهیم عمومی مسئله‌ی بنام تعیین ترکیب ناوگان دریایی، یک مدل ریاضی دوهدفه، از نوع برنامه‌ریزی اعداد مختلط ارائه شده است که به تعیین ترکیب، استقرار و تعدیل ناوگان شناورهای یک مرکز نجات دریایی می‌پردازد. این مسئله، به صورت آزمایشی بر روی اطلاعات مرتبط با مراکز نجات دریایی جنوب ایران به کار گرفته شده است و توسط تلفیقی از یک الگوریتم ابتکاری و الگوریتم فرآبتكاری راهبردهای تکاملی گروهی، بهینه‌سازی شده است. نتایج به گونه‌ی بوده که علاوه بر پوشش دهی حداقلی تقاضا (از جنس سوانح دریایی) و تعدیل ناوگان به بهترین شکل ممکن، هزینه‌ی بهره‌برداری مناسبی از ناوگان شناورها حاصل شده است.

واژگان کلیدی: برنامه‌ریزی ناوگان، عملیات جستجو و نجات (SAR/S&R)، مسئله‌ی تعیین تعداد و ترکیب ناوگان دریایی (MFSMP)، استقرار ناوگان، الگوریتم راهبردهای تکاملی گروهی (GES).

ehsan.Safaei@Modares.ac.ir
a.Kashan@Modares.ac.ir

۱. مقدمه

معمولًاً همان مرجع ملی دریانوردی در هر کشور است که به برنامه‌ریزی امور مرتبط با دریانوردی می‌پردازد (همچون سازمان بنادر و دریانوردی در ایران). تحت نظر این سازمان و برای تسهیل و تسريع بررسی سوانح دریایی و بهبود روابط مدیریت عملیات جستجو و نجات دریایی، آب‌های تحت حاکمیت هر کشور به چندین بخش تقسیم می‌شود و مستولیت هر بخش به یک مرکز داده می‌شود تا مدیریت و برنامه‌ریزی‌های مرتبط با خدمات جستجو و نجات دریایی در آن بخش، بر عهده‌ی یک مرکز واحد باشد که به آن، مرکز هماهنگی نجات دریایی (MRCC)^۱ گفته می‌شود.^[۱] واضح است که برنامه‌ریزی ناوگان مورد استفاده در این مراکز بسیار حائز اهمیت است.

محققان دانش تحقیق در عملیات (OR)^۲، برای برنامه‌ریزی ناوگان در مسائل حمل و نقل، مسئله‌ی تعیین تعداد و ترکیب ناوگان (FSMP)^۳ یا مسئله‌ی تعیین ترکیب ناوگان (FCP)^۴ را در حالت کلی مطرح کرده‌اند.^[۴] این مسئله با کمی فاصله‌ی زمانی، در حوزه‌ی دریایی نیز مورد استفاده قرار گرفته است. با این حال، رویکردهای پیشنهادی موجود برای این مسئله در حالت عمومی، لزوماً در حوزه‌ی دریایی نیز

حدود نیم قرن است که بحث این‌یعنی حمل و نقل دریایی، وجهه‌ی جهانی پیدا کرده است. به طور خاص، می‌توان به تأسیس سازمان بین‌المللی دریانوردی (IMO)^۵ اشاره کرد. با مدیریت این سازمان، پیمان‌نامه‌های بین‌المللی متعددی به منظور ارتقای امنیت کشتیرانی، حفظ جان افراد و دارایی‌ها در دریا به تصویب رسیده است.^[۶] پیمان‌نامه‌ی جستجو و نجات دریایی (SAR)^۷، از ساختار ترین این پیمان‌نامه‌هاست.^[۲] یکی از مسائلی که همواره مورد تأکید این پیمان‌نامه‌ها بوده است بحث به‌کارگیری ناوگان حمل و نقل مناسب در عملیات جستجو و نجات دریایی است. با توجه به وجود محدودیت‌ها در تهییه این ناوگان، برنامه‌ریزی نجوهی بهره‌گیری از آن‌ها (به‌خصوص شناورها^۳، از موارد پر اهمیت است. از نظر یک سازمان تصمیم‌گیرنده، این برنامه‌ریزی باید به گونه‌ی باشد که علاوه بر پوشش دهی مناسب مناطق آبی مورد نظر، هزینه‌ی تدارک و بهره‌گیری از ناوگان نیز کمینه باشد. این سازمان تصمیم‌گیرنده،

* نویسنده مسئول
تاریخ: دریافت ۲۲ آذر ۱۳۹۶، اصلاحیه ۱۹، ۱۳۹۷/۸/۱۹، پذیرش ۱۳۹۷/۹/۱۳

الگوی مشخصی از تقاضا پرداختند. در این مسئله، هرسال شناورها می‌توانند تعديل شوند. ژینیان و همکاران در این مسئله از برنامه‌ریزی پویا بهره بردن و برای بحث استقرار ناوگان نیز از برنامه‌ریزی خطی استفاده کردند.^[۱۲] سامیراکوز و همکاران در سال ۲۰۰۳ تحقیقی را بر روی شناورهای کانتینری همگن دریک سامانه‌ی حمل و نقل ساحلی در دریا ارائه انجام دادند. آن‌ها با استفاده از برنامه‌ریزی اعداد مختلف، مدلی را برای تعیین تعداد این شناورها ارائه کردند که با مسئله‌ی مسیریابی و سیله‌ی نقلیه نیز آمیخته می‌شود.^[۱۳] سیگرد و همکاران در سال ۲۰۰۵ بر روی مسئله‌ی راهبردی راه‌اندازی یک سامانه‌ی جدید کشتیرانی خطی برای حمل و نقل کانتینری از نروژ تا اروپای مرکزی کار کردند. آن‌ها به امکان سنجی ساخت پائزده نوع متفاوت از شناورها، برای تأمین سرعت و تواب پاسخ‌گویی به تقاضاها پرداختند. این مسئله از طریق مسئله‌ی افزاربندی مجموعه‌ها^[۱۴] مدل سازی و به سیله‌ی روش شاخه و ارزش^[۱۵] حل شد. زنگ و یانگ در سال ۲۰۰۷ مسئله‌ی در سطح برنامه‌ریزی راهبردی را برای حمل و نقل زغال‌سنگ‌ها در چین مطرح کردند که در آن علاوه بر بحث تعیین ترکیب ناوگان ناهمگن، بحث زمان بندی شناورها هم مطرح بود. برای مدل سازی این مسئله از برنامه‌ریزی عدد صحیح^[۱۶] و برای حل آن از الگوریتم جست‌وجوی ممنوع^[۱۷] استفاده شد.^[۱۸] مدل ریاضی وانگ در سال ۲۰۱۰ مسئله‌ی MFSMP فنی را برای یک شرکت کشتیرانی کانتینری خطی مطرح کردند. این مسئله شامل نحوه‌ی استقرار ناوگان ناهمگن موجود و تصمیم‌گیری در مرور کرایه‌گرفتن شناورها بود. آن‌ها برای ریاضی با تقاضای غیرقطعی، از برنامه‌ریزی محدودیت‌های مبتنی بر شناس^[۱۹] بهره گرفتند.^[۲۰] گلاره و مدل در سال ۲۰۱۰ بحث دوره‌های زمانی کرایه کردن، کرایه گرفتن و کناره‌گذاری شناور را در مسئله‌ی استقرار ناوگان مطالعه کردند. حاصل این مطالعه، یک مدل برنامه‌ریزی اعداد مختلف شد.^[۲۱] آوازی و همکاران نیز در سال ۲۰۱۱ بحث عدم قطعیت در قیمت خرید و فروش شناورها را در مسئله‌ی نوسازی ناوگان در نظر گرفتند.^[۲۲] ونگ و مدل در سال ۲۰۱۲ بر روی مسئله‌ی استقرار ناوگان یک مؤسسه‌ی کشتیرانی خطی کار می‌کردند، آن‌ها فقط امکان کرایه دادن و کرایه گرفتن را به منظور ابزار تعديل ناوگان در نظر گرفتند.^[۲۳] مدل و همکاران در سال ۲۰۱۵ بر روی مسئله‌ی برنامه‌ریزی چند دوره‌ی ناوگان شناورهای کانتینری موجود در یک شرکت کشتیرانی خطی کار کردند. آن‌ها تقاضا را غیرقطعی در نظر گرفتند و برای حل مسئله از روش‌های تفکیک‌سازی^[۲۴] و آزادسازی لاگرانژ بهره بردن.^[۲۵] هررا و همکاران در سال ۲۰۱۶ بر روی مسئله‌ی استقرار ناوگان کانتینری در کanal پاناما کار کردند. آن‌ها در مسئله‌ی خود علاوه بر در نظر گرفتن رفت و آمد موجود در کanal پاناما، به سفاری‌بندی مسئله بر روی تقاضا نیز پرداختند و با استفاده از برنامه‌ریزی اعداد مختلف مسئله را به طور دقیق حل کردند.^[۲۶] ونگ و همکاران در سال ۲۰۱۷، یک برنامه‌ریزی تصادفی دومرحله‌ی برای مسئله‌ی کرایه‌گیری شناورها در یک شرکت کشتیرانی حمل کننده‌ی مواد شیمیای نیوزی ارائه دادند و اهیت در نظر گرفتن شرایط عدم قطعیت را به خوبی تبیین کردند. آن‌ها در مدل خود علاوه بر در نظر گرفتن موضوع استقرار ناوگان، بحث سرعت خدمت‌دهی را نیز در نظر گرفتند.

۲. تعریف مسئله

در این بخش، با استفاده از مفاهیم مسئله‌ی MFSMP، یک مدل ریاضی طراحی می‌شود که هدف آن تصمیم‌گیری در مورد تعداد و ترکیب ناوگان شناورهای ایستگاه‌های تحت ناظارت یک مرکز هماهنگی نجات دریایی است. نحوه‌ی تخصیص و استقرار

کارا نیستند. از این رو، مسئله‌ی تعیین تعداد و ترکیب ناوگان دریایی (MFSMP) به طور مجزا در پیشینه‌ی موضوع، مطرح شده است.^[۲۷] به طور کلی، مسئله‌ی MFSMP شامل تصمیم‌گیری در مورد تعداد هرکدام از انواع شناورهای مورد نیاز برای پاسخ‌گویی به تقاضا است. معمولاً، تابع هدف این مسئله به دنبال کمینه‌سازی انواع هزینه‌ها در بهکارگیری ناوگان است. در این مسئله، نیاز است که میزان تقاضا تخفین زده شود. برای تضمین شدنی بودن نحوه‌ی اداره‌ی ناوگان، محدودیت‌هایی نیاز است که ظرفیت منابع را نیز در نظر بگیرد. این منابع می‌تواند مواردی چون زمان و تعداد شناورهای در دسترس باشند. علاوه بر این، محدودیت‌هایی نیاز است که منجر به پوشش تقاضا شود.^[۲۸]

در بیشتر اوقات، مسئله‌ی MFSMP با مسئله‌ی استقرار ناوگان^[۲۹] گره می‌خورد. مسئله‌ی استقرار ناوگان، در رده‌ی مسائل برنامه‌ریزی فنی قرار می‌گیرد و معمولاً نحوه‌ی تخصیص شناورها به مسیرهای دریایی، در آن مطرح می‌شود. اگرچه در این مسئله، ناوگان پایه‌ی شناورها معلوم است، اما در برخی مواقع، از طریق تعديل ناوگان^[۳۰] یک مقدار انعطاف‌پذیری در ناوگان پایه ایجاد می‌شود.^[۳۱]

در این پژوهش، با بهکارگیری مفاهیم عمومی مسئله‌ی MFSMP و در نظر گرفتن شرایط واقعی، یک مدل ریاضی برای تعیین ترکیب ناوگان شناورهای عملیات جست‌وجو و نجات در مراکز هماهنگی نجات دریایی، طراحی می‌شود. ساختار این مقاله به این شرح است: در ادامه‌ی این بخش به مرور پیشینه‌ی مسئله‌ی MFSMP پرداخته می‌شود. در بخش ۲، مسئله‌ی اصلی این پژوهش و مفروضات در نظر گرفته شده تشریح می‌شود و یک مدل ریاضی طراحی می‌گردد. در بخش ۳، مطالعه‌ی موردی و داده‌های مرتبط با آن بیان می‌شود. در بخش ۴، مدل ریاضی متناظر با مطالعه‌ی موردی، با یک روش مناسب بهینه‌سازی، حل می‌شود. در آخر و در بخش ۵، به جمع‌بندی موضوع و ذکر نتایج پرداخته می‌شود.

۱. مرور پژوهش‌های پیشین

اولین نوآوری در حوزه‌ی مسائل MFSMP به سال ۱۹۵۴ برمی‌گردد که در آن دلتزینگ و فالکرسون با استفاده از برنامه‌ریزی خطی^[۳۲] مدلی را برای تعیین کمینه‌ی تعداد شناورهای تانکری همگن برای پاسخ‌گویی به تقاضا در یک بازه‌ی زمانی مشخص ارائه کردند.^[۳۳] شوارتز در سال ۱۹۶۸ اولین مسئله‌ی MFSMP فنی را مطرح کرد. در این مسئله، محموله‌ی معینی باید در یک زمان تعیین شده، میان بنادر مبدأ و مقصد حمل شود. هدف این مسئله، تعیین تعداد هرکدام از شناورهای مورد نیاز برای انجام این جابه‌جایی است. این مسئله توسط برنامه‌ریزی اعداد مختلف مدل‌سازی شده است.^[۳۴] اورت و همکاران در سال ۱۹۷۲ اولین مسئله‌ی MFSMP راهبردی را مطرح کردند. آن‌ها مسئله‌ی طراحی ناوگان دریایی بخش بازگانی ایالات متحده‌ی آمریکا را در نظر گرفتند و از طریق برنامه‌ریزی خطی، بهترین ترکیب ناوگان تانکرها را به دست آورند.^[۳۵] چیکومار و سولومون در سال ۱۹۸۷ بر روی کمینه‌سازی تعداد شناورهای یدک‌کش^[۳۶] همگن، برای کشیدن تعداد مشخصی از دو بهه^[۳۷] کار کردند. آن‌ها با توجه به شرایط مسئله، یک مدل مبتنی بر اعداد صحیح را طراحی و آن را با الگوریتم پیشنهادی خود حل کردند.^[۳۸] پژنتی در سال ۱۹۹۵، یک روش ابتکاری را برای پشتیانی از تصمیم خرید و استفاده از شناورهای کانتینری ناهمگن مطرح کرد. در این روش، تصمیمات راهبردی در سطح فنی نیز ارزیابی می‌شوند و بازخورد آن‌ها نیز مدنظر قرار می‌گیرد و پس از آن، تصمیمات راهبردی، اصلاح یا نهایی می‌شوند.^[۳۹] ژینیان و همکاران در سال ۲۰۰۰ بر روی مسئله‌ی توسعه‌ی ناوگان شناورها در طول زمان، برای پاسخ‌گویی به

- ۱.۲ مدل سازی ریاضی**
- معنی مجموعه‌های مسئله:
- C : مجموعه‌ی مراکز هماهنگی نجات دریایی که هرکدام مسئولیت چندین استگاه را بر عهده دارند و با نماد مشخص می‌شوند ($c \in C$):
- S : مجموعه‌ی استگاه‌های جستجو و نجات دریایی که هرکدام با نماد s مشخص می‌شوند ($s \in S$):
- V : مجموعه‌ی انواع شناورها که با نماد v مشخص می‌شوند ($v \in V$):
- A : مجموعه‌ی انواع هوانوردها که با نماد a مشخص می‌شوند ($a \in A$):
- M : مجموعه‌ی مأموریت‌های از پیش تعریف شده که با نماد m مشخص می‌شوند ($m \in M$):
- V_m^{MIS} : مجموعه‌ی شناورهای توانا برای انجام مأموریت نوع m ($V_m^{MIS} \subseteq V$):
- A_m^{MIS} : مجموعه‌ی هوانوردهای توانا برای انجام مأموریت نوع m ($A_m^{MIS} \subseteq A$):
- M : مجموعه‌ی شناورهایی که قابلیت استفاده از آن‌ها در استگاه s وجود دارد ($V_s^{STA} \subseteq V$):
- V^{POOL} : مجموعه‌ی شناورهایی که امکان اشتراک‌گذاری آن‌ها بین استگاه‌های مرکزی که به آن تعقیل دارند، وجود دارد ($V^{POOL} \subseteq V$):
- V^{CO} : مجموعه‌ی شناورهایی که در صورت نیاز، قابلیت کرایه داده شدن به خارج از مرکز را دارند ($V^{CO} \subseteq V$):
- V^{LAY} : مجموعه‌ی شناورهایی که امکان کرایه دادن آن‌ها به خارج از مرکز وجود ندارد و ممکن است در صورت بی‌کاری، کنار گذاشته شوند ($V^{LAY} \subseteq V$):
- V^{CI} : مجموعه‌ی شناورهایی که در صورت لزوم، امکان کرایه گرفته شدن از سایر سازمان‌ها وجود دارد ($V^{CI} \subseteq V$):
- معنی داده‌های ورودی مسئله:
- N_v : تعداد شناور موجود $v \in V$ که تحت مالکیت یک مرکز هماهنگی نجات دریایی مشخص است (ناوگان پایه):
- $x_{s,a}$: تعداد هوانورد $A \in A$ که در صورت لزوم، توانایی کمک رسانی به استگاه s را داراست:
- C_v^m : میزان ساعت ظرفیت خدمت‌رسانی شناور V ، برای انجام مأموریت $m \in M$ ($C_v^m \Leftrightarrow C_v^m = 0$) ($m \notin V_m^{MIS}$ در دوره‌ی برنامه‌ریزی):
- C_v^T : میزان ساعت ظرفیت خدمت‌رسانی شناور V ، برای انجام کل مأموریت‌های قابل انجام ($\sum_{m \in M} C_v^m \leq C_v^T$) در دوره‌ی برنامه‌ریزی:
- C_a^m : میزان ساعت ظرفیت خدمت‌رسانی هوانورد $A \in A$ ، برای انجام مأموریت $m \in M$ ($C_a^m \Leftrightarrow C_a^m = 0$) ($a \notin A^{MIS}$ در دوره‌ی برنامه‌ریزی):
- $h_{s,a}^m$: میزان ساعت‌هایی در دوره‌ی برنامه‌ریزی که در صورت نیاز، هوانورد $A \in A$ ، توانایی کمک رسانی به استگاه s را برای انجام مأموریت $m \in M$ دارد ($h_{s,a}^m = x_{s,a} \times C_a^m$):
- $D_{m,s}$: میزان ساعت‌های تقاضای عملیات جستجو و نجات دریایی برای انجام مأموریت $m \in M$ در استگاه s در دوره‌ی برنامه‌ریزی:
- F_v : متوسط هزینه‌ی ثابت بهره‌گیری از یک شناور V در دوره‌ی برنامه‌ریزی:
- J_v : متوسط هزینه‌ی متغیر بهره‌گیری از یک شناور V در یک ساعت:
- O_v : متوسط صرفه‌جویی حاصل از کرایه دادن یک شناور نوع V در دوره‌ی برنامه‌ریزی ($O_v = 0$):
- ناوگان شناورها در استگاه‌های یک مرکز هماهنگی نجات دریایی و مشخص شدن میزان کمبود و مازاد در ناوگان از خروجی‌های اصلی این مدل ریاضی است. در ادامه و در چند بخش، مفروضات و جزئیات اصلی این مسئله ذکر می‌شود. سعی شده است که این مفروضات، برگرفته از واقعیت موجود باشد.
- نوع و نحوه‌ی برنامه‌ریزی: در هر مرکز هماهنگی نجات دریایی، یک ناوگان پایه‌ی مشخص وجود دارد که در سطح برنامه‌ریزی راهبردی، توسط مرجع ملی دریانوردی تعیین شده است. طبیعتاً در سطح راهبردی و در هنگام تعیین این ناوگان پایه، درک دقیقی از میزان تقاضای آنی وجود نداشته است و این میزان، در برنامه‌ریزی فنی شفافتر می‌شود. مسئله‌ی این پژوهش، از جانب یک مرکز هماهنگی نجات دریایی، به موضوع می‌نگرد و به دنبال آن است که در سطح برنامه‌ریزی فنی، بهترین نحوه‌ی بهره‌برداری از ناوگان شناورهای موجود را در راستای پاسخ‌گویی به تقاضا تعیین کند. برای این کار، علاوه‌بر تعدیل ناوگان (از طریق ابزارهایی چون کرایه دادن و کرایه گرفتن)، بهترین نحوه‌ی استقرار و استفاده از ناوگان موجود تعیین می‌شود. بنابراین، در ساختار مدل ریاضی طراحی شده، علاوه‌بر مسئله‌ی MFSMP، مسئله‌ی استقرار ناوگان نیز مطرح است.
- ایستگاه‌های جستجو و نجات دریایی: محلی که ناوگان شناورها در آن جا مستقر می‌شود تا در صورت نیاز به عملیات پیردادن، استگاه جستجو و نجات دریایی نامیده می‌شود. هرکدام از این استگاه‌ها در حوزه‌ی یکی از مراکز هماهنگی نجات دریایی قرار دارند.^[۲۳] در مسئله‌ی این پژوهش، مفروض است که محل قرارگیری این استگاه‌ها معین است.
- ناوگان عملیات جستجو و نجات دریایی: در مسئله‌ی این پژوهش، طبیعتاً دارای یک ناوگان پایه‌ی ناهمگن هستیم. بنابراین، شناورهای این ناوگان دارای مشخصات فیزیکی و محدودیت‌های سازگاری متفاوتی هستند (همچون میزان آب‌خور) که بر روی مسئله تأثیرگذار خواهد بود. علاوه‌بر این، مفروض است که هر دو دسته از ناوگان هوایی و آبی (شناورها) وجود دارند؛ ولی فقط ناوگان شناورها قابل برنامه‌ریزی و تعديل است. در واقع، مفروض است که میزان توانایی خدمت‌دهی ناوگان هوایی مشخص و برنامه‌ریزی ناوگان شناورها متأثر از آن است. این فرض در بیشتر موارد فرضی محدود‌کننده نیست و در شرایط واقعی نیز وجود دارد. در بسیاری از کشورها، ناوگان هوایی مستقلی در اختیار سازمان‌های مسئول جستجو و نجات دریایی نیست و آن‌ها در هنگام نیاز به هوانوردها به همکاری با سایر سازمان‌ها (همچون سازمان‌های نظامی) می‌پردازند.
- مأموریت‌های جستجو و نجات دریایی: منظور از مأموریت در مسئله‌ی این پژوهش، عملیاتی است که توسط شناورها یا هوانوردانهای یک مرکز هماهنگی نجات دریایی انجام‌پذیر است. مفروض است که این مأموریت‌ها متناظر با سوانح دریایی هستند و بلافاصله پس از اعلان سوانح انجام می‌شوند.
- عرضه و تقاضای خدمت: در مسئله‌ی این پژوهش، تقاضا بر حسب زمان (ساعت) خدمت مورد نیاز در دوره‌ی برنامه‌ریزی مطرح می‌شود؛ زیرا می‌توان از آمارهای ثبت شده‌ی مراکز مربوط که معمولاً بر حسب زمان (زمان انجام مأموریت‌ها) است، استفاده کرد. علاوه‌بر این، هر شناوری دارای یک نزح ظرفیت خدمت‌دهی برای مأموریت‌های مختلف است که در یک دوره‌ی زمانی مشخص قابل برآورده است.

- (۴) $\frac{1}{L_v} \sum_{s \in S} x_{s,v} \leq N_v \quad \forall v \in V$ در $L_v = \frac{1}{\sum_{s \in S} x_{s,v}}$ متوسط کل هزینه‌ی ناشی از بی‌کاری (کنارگذاری) یک شناور $V \in S$ در دوره‌ی برنامه‌ریزی ($v \notin V^{LAY} \Leftrightarrow L_v = \infty$) :
- (۵) $\frac{1}{I_v} \sum_{s \in S} k_{s,v} = \circ \quad \forall v \in V^{CI}$ در $I_v = \frac{1}{\sum_{s \in S} k_{s,v}}$ متوسط کل هزینه‌ی ناشی از کرایه کردن یک شناور نوع $v \in V$ در دوره‌ی برنامه‌ریزی ($v \notin V^{CI} \Leftrightarrow I_v = \infty$) :
- (۶) $\sum_{v \in V \setminus V^{STA}} k_{s,v} = \circ \quad \forall s \in S$ در $b_{m,s} = \frac{1}{\sum_{v \in V \setminus V^{STA}} k_{s,v}}$ کمینه‌ی تعداد شناورها و هوانوردانهای توانا برای انجام ماموریت $m \in M$ در ایستگاه $s \in S$ که توسط فرماندهی مرکز هماهنگی نجات دریایی مربوط تعیین می‌شود:
- (۷) $\sum_{v \in V \setminus V^{STA}} (x_{s,v} + k_{s,v}) = \circ \quad \forall s \in S$ در $e_S = \frac{1}{\sum_{v \in V \setminus V^{STA}} (x_{s,v} + k_{s,v})}$ کمینه‌ی تعداد شناورها و هوانوردانهای مستقر در ایستگاه $s \in S$ که توسط فرماندهی مرکز هماهنگی نجات دریایی مربوط تعیین می‌شود:
- (۸) $\sum_{v \in V^{MIS}} x_{s,v} + \sum_{a \in A_m^{MIS}} x_{s,a} + \sum_{v \in V_m^{MIS}} k_{s,v} \geq b_{m,s} \quad \forall s \in S$ در $w_{s,s'} = \infty$ باشد، $w_{s,s'} = \infty$ است:
- (۹) $\sum_{v \in V} x_{s,v} + \sum_{a \in A} x_{s,a} + \sum_{v \in V} k_{s,v} \geq e_s \quad \forall s \in S$ در $\gamma_v = \frac{1}{\sum_{v \in V} (x_{s,v} + k_{s,v})}$ بیشینه‌ی فاصله‌ی مجاز میان دو ایستگاه یک مرکز، برای به اشتراک‌گذاری شناور $(v \notin V^{POOL} \Leftrightarrow \gamma_v = \infty)$:
- (۱۰) $\sum_{s \in S} (h_{s,v}^m + u_{s,v}^m) = \circ \quad \forall m \in M, v \in V \setminus V_m^{MIS}$ در $R_v = \{(s, s') \in S \times S : w_{s,s'} \leq \gamma_v\}$ مجموعه‌ی از زوج ایستگاه‌های (s, s') که قادر هستند تا به اشتراک‌گذاری شناور $v \in V$ پردازند ($w_{s,s'} \leq \gamma_v$) با این شرایط که این شناور در ایستگاه s' مستقر است.
- (۱۱) $h_{s,v}^m \leq x_{s,v} C_v^m \quad \forall m \in M, s \in S, v \in V$ در $R_v = \{(s, s') \in S \times S : w_{s,s'} \leq \gamma_v\}$ تعریف این مجموعه به صورت $\{(s, s') \in S \times S : w_{s,s'} \leq \gamma_v\}$ است.
- (۱۲) $u_{s,v}^m \leq k_{s,v} C_v^m \quad \forall m \in M, s \in S, v \in V$ در $R_v = \{(s, s') \in S \times S : w_{s,s'} \leq \gamma_v\}$ معرفی متغیرهای مسئله:
- (۱۳) $\sum_{m \in M} h_{s,v}^m \leq x_{s,v} C_v^T \quad \forall s \in S, v \in V$ در $x_{s,v} \in S$ تعداد (عدد صحیح) شناور $V \in V$ که در دوره‌ی برنامه‌ریزی و در ایستگاه $s \in S$ مورد نیاز و از ناوگان پایه قابل تخصیص است:
- (۱۴) $\sum_{m \in M} u_{s,v}^m \leq k_{s,v} C_v^T \quad \forall s \in S, v \in V$ در $k_{s,v} \in S$ تعداد (عدد صحیح) کمبود شناور $V \in V$ در دوره‌ی برنامه‌ریزی و در ایستگاه $s \in S$ که در صورت امکان باید کرایه شود:
- (۱۵) $\sum_{s \in S} q_{s,s',v}^m \leq h_{s',v}^m + u_{s',v}^m \quad \forall m \in M, v \in V, (s, s') \in R_v$ در $h_{s,v}^m \in S$ مجموع ساعت‌هایی که شناور $v \in V$ باید در دوره‌ی برنامه‌ریزی و در ایستگاه $s \in S$ به انجام ماموریت $m \in M$ پردازد:
- (۱۶) $\sum_{m \in M} q_{s,s',v}^m = \circ \quad \forall v \in V, (s, s') \notin R_v$ در $u_{s,v}^m \in S$ مجموع ساعت‌هایی که به کلیه کردن شناور $V \in V$ در دوره‌ی برنامه‌ریزی $v \in V$ در ایستگاه $s \in S$ برای انجام ماموریت $m \in M$ نیاز است؛ و در ایستگاه $s \in S$ مجموع ساعت‌هایی که قادر است تا برای انجام ماموریت $m \in M$ از شناور $V \in V$ مستقر در ایستگاه $s \in S$ بهره‌مند شود، به شرط آن که $(s, s') \in R$ باشد (استفاده اشتراکی).
- (۱۷) $q_{s',s,v}^m \geq D_{m,s} \quad \forall m \in M, s \in S$ مدل ریاضی طراحی شده، در روابط ریاضی ۱ تا ۲۱ نمایش داده شده است.
- (۱۸) $R_v = \{(s, s') \in S \times S : w_{s,s'} \leq \gamma_v\} \quad \forall v \in V$ $Model_c \quad \forall c \in C :$
- (۱۹) $x_{s,v}, k_{s,v} \in \{\mathbb{N}, \circ\} \quad \forall s \in S, v \in V$ $Z_1 = Min \sum_{s \in S} \left| \sum_{v \in V} \sum_{m \in M} h_{s,v}^m + \sum_{a \in A} \sum_{m \in M} h_{s,a}^m - \sum_{m \in M} D_{m,s} \right|$
- (۲۰) $h_{s,v}^m, u_{s,v}^m \geq \circ \quad \forall s \in S, v \in V, m \in M$ $Z_2 = Min \sum_{s \in S} \sum_{v \in V} \left(F_v x_{s,v} + J_v \sum_{m \in M} h_{s,v}^m \right)$
- (۲۱) $q_{s',s,v}^m \geq \circ \quad \forall s' \in S, s \in S, v \in V$ $+ \sum_{s \in S} \sum_{v \in V} \left(F_v k_{s,v} + J_v \sum_{m \in M} u_{s,v}^m \right)$
- (۲۲) $R_v = \{(s, s') \in S \times S : w_{s,s'} \leq \gamma_v\}$ $+ \sum_{s \in S} \sum_{v \in V} (I_v k_{s,v})$
- (۲۳) $D_{m,s} = \sum_{v \in V} x_{s,v} C_v^T \quad \forall m \in M$ $+ \sum_{v \in V^{LAY}} L_v \left(N_v - \sum_{s \in S} x_{s,v} \right)$
- (۲۴) $O_v = \sum_{v \in V^{CO}} O_v \left(N_v - \sum_{s \in S} x_{s,v} \right)$
- رابطه‌ی ۱ بیان می‌کند که مسئله باید به ازای هر مرکز هماهنگی نجات دریایی یکبار حل شود. تابع هدف ۲، به کمینه‌سازی تقاضا نجات در ایستگاه‌های یک مرکز هماهنگی نجات مجموع ساعت‌هایی مورد تقاضا نجات در ایستگاه‌های یک مرکز هماهنگی نجات دریایی می‌پردازد. در این تابع، فقط ساعت عرضه‌ی شناورهای ناوگان پایه مورد نظر هستند. در واقع، این تابع هدف به دنبال این است تا نحوه استقرار ناوگان پایه به‌گونه‌ی باشد که اگر بنا بر هر دلیلی، امکان کرایه شناورها وجود نداشت، متحمل کمترین ریسک ممکن شویم. در رابطه‌ی ۳، تابع هدف دوم، به دنبال کمینه‌سازی انواع هزینه‌های به‌کارگیری از شناورهای سطح دریا است. در این رابطه، کرایه دادن شناور، صرفه‌جویی (معادل درآمد) تلقی می‌شود. محدودیت ۴ بیان می‌کند که مجموع شناورهای استقرار

$$\begin{aligned} \min & \sum_i \alpha_i + \beta_i \\ x_i &= \alpha_i - \beta_i \quad \forall i \\ \alpha_i, \beta_i &\geq 0 \quad \forall i \end{aligned} \quad (24)$$

با توجه به موارد بیان شده و روابط ۲۴، تابع هدف موجود در رابطه‌ی ۲ به صورت روابط ۲۵ خطی‌سازی می‌شود.

$$\begin{aligned} Z_1 &= \min \sum_{s \in S} \alpha_s + \beta_s \\ \sum_{v \in V} \sum_{m \in M} h_{s,v}^m + \sum_{a \in A} \sum_{m \in M} h_{s,a}^m - \sum_{m \in M} D_{m,s} &= \alpha_s - \beta_s \\ \forall s \in S, \alpha_s, \beta_s &\geq 0 \quad \forall s \in S \end{aligned} \quad (25)$$

خطی‌سازی رابطه‌ی ۵: محدودیت ۵ به علت وجود عملگر ضرب در میان دو متغیر غیرخطی است. با یک ترفند ساده، این محدودیت خطی می‌شود. فرض کنید که x و y ، متغیرهای پیوسته و بزرگ‌تر از یا مساوی با صفر هستند. می‌خواهیم به خطی‌سازی رابطه‌ی $xy = 0$ پردازیم. برای این کار از روابط ۲۶ استفاده می‌شود که در آن w برابر یک عدد بسیار بزرگ و ρ برابر یک متغیر دودویی است.

$$\begin{aligned} x &\leq \rho \cdot w \\ y &\leq (1 - \rho) \cdot w \end{aligned} \quad (26)$$

محدودیت موجود در رابطه‌ی ۵ به صورت روابط ۲۷، خطی‌سازی می‌شود.

$$\begin{aligned} \left(N_v - \sum_{s \in S} x_{s,v} \right) &\leq \rho \cdot w \quad \forall v \in V^{CI} \\ \sum_{s \in S} k_{s,v} &\leq (1 - \rho) \cdot w \quad \forall v \in V^{CI} \\ \rho &\in \{0, 1\} \end{aligned} \quad (27)$$

۳. معرفی مطالعه‌ی موردی

با توجه به موقعیت جغرافیایی و راهبردی مناطق دریایی جنوب ایران و تعدد سالیانه‌ی بیش از ده‌هازار فروند کشتی نفتکش و تجاری و شناورهای سنتی غیراستاندارد این مناطق به عنوان یکی از مناطق بالقوه‌ی بروز سوانح دریایی محسوب می‌شود.^[۲۲] از این‌رو، قصد داریم تا مسئله‌ی مطرح شده در بخش قبل را به صورت آزمایشی بر روی اطلاعات مرتبط با مراکز نجات خلیج فارس و دریای عمان به کار بگیریم. تمام داده‌های مورد نیاز برای پیاده‌سازی مسئله، از طرح ملی جستجو و نجات دریایی ایران،^[۲۳] مجموعه‌ی گزارش‌های کمیته‌های سوانح مراکز هماهنگی نجات دریایی ایران، آمارهای سوانح دریایی سازمان بنادر و دریانوردی ایران، بخش‌نامه‌ی بین‌المللی^[۲۴] MSC – MEPC .۳/Circ. ۴،^[۲۵] شناسنامه‌ی شناورها و مصاچبه‌ی تلقنی با افراد مسئول در مراکز هماهنگی نجات دریایی جنوب ایران حاصل شده است.

مطابق شکل ۱، سازمان بنادر و دریانوردی جمهوری اسلامی ایران، آب‌های جنوبی ایران را به چهار ناحیه تقسیم کرده است که هرکدام از این نواحی تحت

یافته (از یک نوع) باید از تعداد در دسترس آن بیشتر باشد. محدودیت ۵ بیان می‌کند که اگر همه‌ی تعداد در دسترس یک نوع شناور، تخصیص داده نشده است، مجاز به کرایه گرفتن از آن نوع شناور نیستیم. محدودیت ۶ تضمین می‌کند که شناورهایی که امکان کرایه شدن‌شان در مرکز نجات مربوط وجود ندارد، کرایه نشوند. محدودیت ۷ تضمین می‌کند که شناورهایی که قابلیت استفاده شدن در برخی از ایستگاه‌ها را ندارند، در آن ایستگاه‌ها مستقر نشوند. محدودیت ۸ بیان می‌کند که کل تعداد وسائل نجات مورد استفاده در یک ایستگاه، برای انجام یک مأموریت مشخص، دستکم برابر یک مقدار از پیش تعیین شده باشد. محدودیت ۹ نیز بیان می‌کند که تعداد کلیه‌ی وسائل مورد استفاده در یک ایستگاه، دستکم برابر یک مقدار از پیش تعیین شده باشد. محدودیت ۱۰ تضمین می‌کند که مجموع ساعت‌های خدمت‌دهی شناورها برای انجام مأموریتی که توانایی انجام آن را ندارند، برابر صفر باشد. محدودیت‌های ۱۱ تا ۱۴ کران‌های بالایی را برای مجموع ساعت‌های خدمت‌دهی قابل عرضه، مشخص کرده‌اند. در محدودیت ۱۵ نیز برای ساعت‌هایی که یک نوع شناور مستقر در یک ایستگاه می‌تواند برای انجام یک مأموریت خاص، در سایر ایستگاه‌ها به کار برد شود (استفاده‌ی اشتراکی)، یک کران بالا تعیین شده است. محدودیت ۱۶ تضمین می‌کند که ایستگاه‌هایی که توانایی اشتراک‌گذاری یک شناور مشخص را ندارند، به اشتراک‌گذاری آن شناور نپردازند. محدودیت ۱۷ نیز تضمین می‌کند که میزان ساعت‌های خدمت‌دهی عرضه شده برای مأموریت‌های مختلف در هر ایستگاه (از طریق شناورهای موجود، هوانوردها، شناورهای کرایه‌گرفته شده و اشتراک‌گذاری شناورها)، کمتر از میزان تقاضای موجود نباشد. رابطه‌ی ۱۸، مجموعه‌ی زوج ایستگاه‌هایی را که قادرند به اشتراک‌گذاری یک شناور خاص پردازند، مشخص کرده است. رابطه‌های ۱۹ تا ۲۱ نیز به تعریف جنس و نوع متغیرهای مسئله پرداخته‌اند.

مدلی که در این بخش ارائه شده است، به علت وجود برخی از روابط، حالت غیرخطی دارد. در این بخش به خطی‌سازی کامل این مدل پرداخته می‌شود تا بتوان ادعا کرد که مدل ارائه شده، یک مدل برنامه‌ریزی اعداد مختلط (MIP)^[۱۹] است.

خطی‌سازی رابطه‌ی ۲: تابع هدف نشان داده شده در رابطه‌ی ۲ به علت وجود عملگر قدرمطلق غیرخطی است. با به کارگیری یک ترفند که توسط فرانسیس نیز مورد استفاده قرار گرفته است،^[۲۰] به خطی‌سازی رابطه‌ی ۲ می‌پردازیم. فرض کنید که به دنبال کمینه‌سازی قدرمطلق یک متغیر هستیم. برای مقدار $|x|$ حالت‌های موجود در رابطه‌ی ۲ وجود دارد که در آن متغیرهای α و β متغیرهای پیوسته و بزرگ‌تر از یا مساوی با صفر هستند که همواره دستکم یکی از آن‌ها صفر است. بنابراین می‌توان با در نظر گرفتن معادلات ریاضی $\alpha|x| = \alpha + \beta$ و $x = \alpha - \beta$ مسئله‌ی $|x|$ را به صورت رابطه‌ی ۲۳ خطی کرد.

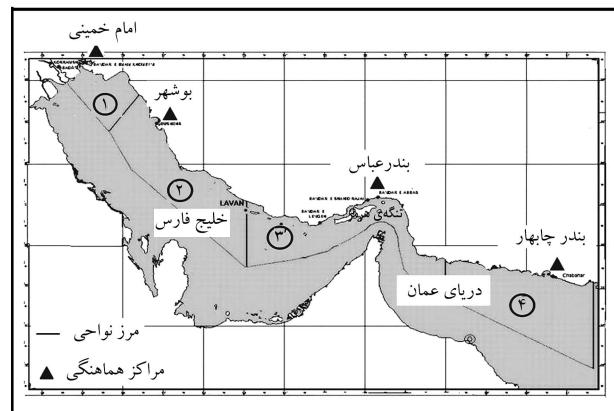
$$|x| = \begin{cases} x = \alpha & x \geq 0 \\ x = -\beta & x < 0 \end{cases} \quad (22)$$

$$\begin{aligned} \min \alpha + \beta \\ x = \alpha - \beta \\ \alpha, \beta \geq 0 \end{aligned} \quad (23)$$

حال اگر به دنبال کمینه‌سازی مسئله‌ی $\sum_i |x_i|$ باشیم، مسئله‌ی خطی‌سازی شده‌ی نشان داده شده در روابط ۲۳ کمی تغییر می‌کند و به صورت روابط ۲۴ بیان می‌شود.

جدول ۱. ایستگاه‌های جست‌وجو و نجات دریایی در خلیج فارس و دریای عمان به تفکیک مراکز هماهنگی نجات دریایی.

نام ایستگاه	کد ایستگاه	نام ایستگاه	کد ایستگاه	نام ایستگاه	کد ایستگاه
امام	۱-S°۱	اروند	۱-S°۲	سجانی	۱-S°۳
خمینی	۱-S°۴	کنار	۱-S°۵	نهر قصر	۱-S°۶
خرمشهر	۱-S°۷	آبادان	۱-S°۸	مهشهر	۱-S°۹
خور	۱-S°۹	چوئیده	۱-S°۱۰	دورق	۱-S°۱۱
امام	۱-S°۱۲	بحرگان	۱-S°۱۰	دیلم	۱-S°۱۱
حسن					
بوشهر	۲-S°۱	خارگ	۲-S°۲	عامری	۲-S°۳
دیر	۲-S°۴	عسلویه	۲-S°۵	گناوه	۲-S°۶
صلح	۲-S°۷	ریگ	۲-S°۸	آباد	۲-S°۹
کنگان	۲-S°۱۰	هلیله	۲-S°۱۱	رستمی	۲-S°۱۲
لاور	۲-S°۱۳	سیراف	۲-S°۱۴	شیرینو	۲-S°۱۵
نخل تقوی	۲-S°۱۶	بیدخون	۲-S°۱۷		
بندرعباس	۳-S°۲	لنگه	۳-S°۳	کیش	۳-S°۴
جاد	۳-S°۵	قسم	۳-S°۶	ابوموسی	۳-S°۷
لاوان	۳-S°۸	سیوی	۳-S°۹	رجایی	۳-S°۱۰
باهنر	۳-S°۱۱	تیاب	۳-S°۱۰	هرمز	۳-S°۱۲
لافت	۳-S°۱۳	پهل	۳-S°۱۴	چارک	۳-S°۱۵
آفتاب	۳-S°۱۶	مقام	۳-S°۱۷	نخلیله	۳-S°۱۸
چیرویه	۳-S°۱۹	مغوبیه	۳-S°۲۰	کنگ	۳-S°۲۱
باسعیدو	۳-S°۲۲	خمیر	۳-S°۲۳	سوزا	۳-S°۲۴
بسنانه	۳-S°۲۵	درگاهان	۳-S°۲۶	رمچاه	۳-S°۲۷
کوه	۳-S°۲۸	سیریک	۳-S°۲۹	کلاهی	۳-S°۳۰
بندرعباس	۴-S°۲	بهشتی	۴-S°۳	پساندر	۴-S°۴
کنار	۴-S°۵	زرآباد	۴-S°۶	تگ	۴-S°۷
پزم	۴-S°۷	تیس	۴-S°۸	رمین	۴-S°۹
بریس	۴-S°۱۰	گواتر	۴-S°۱۱	گوگسر	۴-S°۱۲



شکل ۱. مناطق و مراکز هماهنگی نجات دریایی خلیج فارس و دریای عمان (مقیاس نقشه ۱:۱۰۰،۰۰۰).

سرپرستی یک مرکز هماهنگی نجات دریایی است که خود دارای ایستگاه‌های پراکنده است.^[۲۳] این ایستگاه‌ها در جدول ۱، مشخص شده‌اند.

در مراکز هماهنگی نجات دریایی جنوب ایران، ۱۵ نوع شناور و ۲ نوع هواپرورد استفاده می‌شود که تعداد آن‌ها به تفکیک مراکز نجات، در جدول ۲ مشخص شده است. علاوه بر این، ۲۱ نوع مأموریت متفاوت، برای تشریح عملیاتی که انجام می‌پذیرد، قابل تعریف است که در جدول ۳ مشخص شده است.

در ادامه به چند نکته که در تعیین داده‌های ورودی مسئله در نظر گرفته شده است، اشاره می‌شود:

- تقاضای ایستگاه‌ها از طریق برآورد تعداد مأموریت‌های مورد نیاز از داده‌های تاریخی و ضرب آن در متوسط زمان انجام آن مأموریت حاصل می‌شود.
- در میزان ظرفیت کلی خدمت رسانی هر شناور، فرض شده است که در ۲۰ درصد اوقات، شناورها بنابر دلایلی چون خرابی و تعمیرات دوره‌یی در دسترس نیستند.
- بیشینه‌ی فاصله‌ی مجاز میان دو ایستگاه برای اشتراک‌گذاری یک شناور (۷۶)، از طریق در نظرگیری متوسط سرعت شناور و بیشینه‌ی زمان مجاز تا رسیدن به محل عملیات به دست آمده است؛ بنابراین هر شناور مجاز به اشتراک‌گذاری بین ایستگاه‌هایی است که تواند در زمان قابل قبولی از ایستگاه دارنده‌ی شناور به محدوده‌ی ایستگاه خواستار آن برسد.
- فواصل میان ایستگاه‌های هر مرکز (به واحد مایل دریایی)، به‌طور دقیق از طریق نرم افزار Google Earth (نسخه ۳.۰.۰.۰) به دست آمده است و نیازی به در نظر گیری فرض‌های محدود کننده (همچون فاصله‌ی اقلیدسی) نیست.

ممولاً^{۲۴} کمینه‌ی مدت زمان اجراهی شناورها در قرارداد اجاره‌ی زمانی سه ماه است.^[۲۵] علاوه بر این، در فصول مختلف سال شرایط آب و هوایی خاص و قابل تصوری برای هر منطقه‌ی دریایی وجود دارد و شرایط حمل و نقل دریایی و موقع اغلب سوانح دریایی می‌تواند متأثر از آن باشد. از این‌رو، فرض می‌شود که انتخاب دوره‌ی برنامه‌ریزی سه‌ماهه (منتظر با فصل‌های سال)، یک انتخاب مناسب برای طول دوره‌ی برنامه‌ریزی باشد. معقول بودن و پذیرفتنی بودن این فرض، با استفاده از روش آماری طراحی بلوک‌های کاملاً تصادفی شده (RCBD)^[۲۶]، که از زیرمجموعه‌های مدل‌های رگرسیونی^[۲۷] است، ثابت شده که ذکر آن از حوصله‌ی مقاله خارج است.

در این پژوهش، داده‌های تاریخی منتظر با فصل بهار در نظر گرفته شده است.

۴. حل مدل ریاضی منتظر با مطالعه‌ی موردي

مدل ریاضی ارائه شده در این مقاله، به نوعی درون خود ساختاری شبیه مسئله تخصیص تعمیم‌یافته (GAP) دارد. GAP از مسائل کلاسیک بهینه‌سازی ترکیباتی است که سخت بودن آن (NP-Hard)^[۲۸] ثابت شده است.^[۲۹] بنابراین

جدول ۳. انواع مأموریت‌های جست وجو و نجات دریایی مورد نیاز در مراکز هماهنگی نجات دریایی خلیج فارس و دریای عمان.

نام مأموریت	کد	نام مأموریت	کد	نام مأموریت	کد
جست وجوی ساحلی	M°۱	جست وجوی ساحلی	M°۲	جست وجوی فراساحلی	M°۳
اطفاء حریق (غیرگسترده)	M°۴	اطباء جایی افراد تحت خطر (تعداد کم)	M°۵	اجام خدمات پزشکی (آسیب سطحی)	M°۶
یدک‌کشی	M°۶	یدک‌کشی اضطراری	M°۷	اجام خدمات پزشکی (آسیب شدید)	M°۸
آبرسانی اضطراری	M°۷	آب‌گیری افراد در حال غرق شدن	M°۸	جمع آوری و تخلیه اولدگی‌های دریایی (حجم کم)	M°۹
پایش هوایی آلدگی	M°۸	جمع آوری و تخلیه اولدگی‌های دریایی (حجم زیاد)	M°۹	جمع آوری و تخلیه محموله‌های تحت خطر (تعداد زیاد)	M°۱۰
نصب علامت‌کش ناوبری	M°۱۰	نجات شناورهای به گل نشسته	M°۱۱	برطرف کردن نقص فنی شناورها	

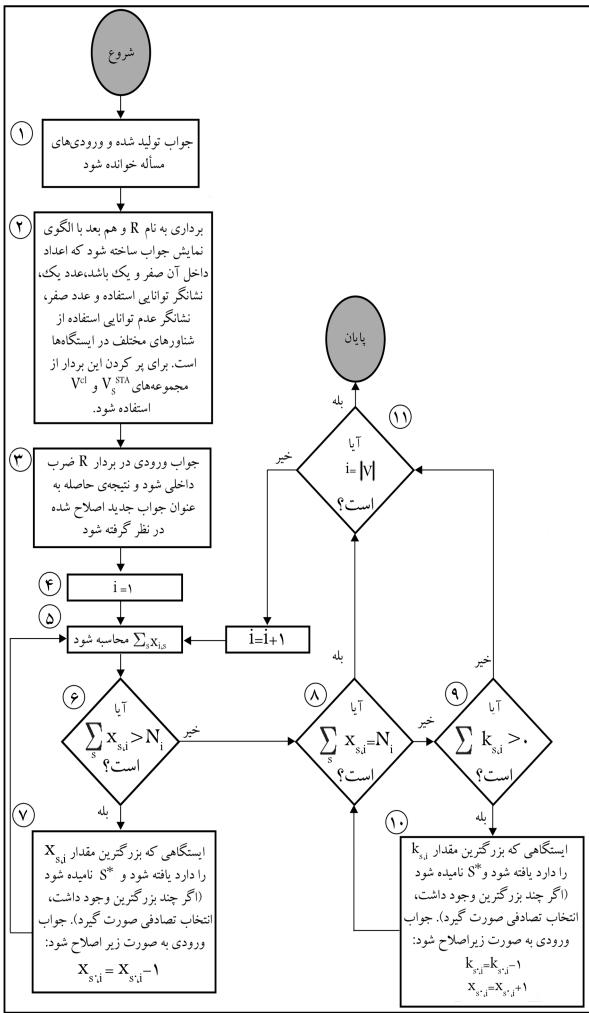
۱.۴. موارد پیش‌نیازی برای پیاده‌سازی روش حل

الگوی نمایش جواب (کدگذاری جواب) ^{۲۶}: در مسئله‌ای این پژوهش، چندین متغیر عدد صحیح و پیوسته وجود دارد. میان بیشتر این متغیرها وابستگی وجود دارد. بنابراین اگر در مسئله، تعداد ایستگاه‌ها برابر $|S|$ و تعداد انواع شناورها برابر $|V|$ باشد، الگوی نمایش جواب می‌تواند به صورت خطی و توسط یک بردار حاوی اعداد صحیح نمایش داده شود که تعداد عناصر آن برابر $|V| \times |S|$ است. قسمتی

جدول ۲. تعداد و انواع تجهیزات حمل و نقلی در ناوگان پایه‌یی مراکز هماهنگی نجات دریایی خلیج فارس و دریای عمان.

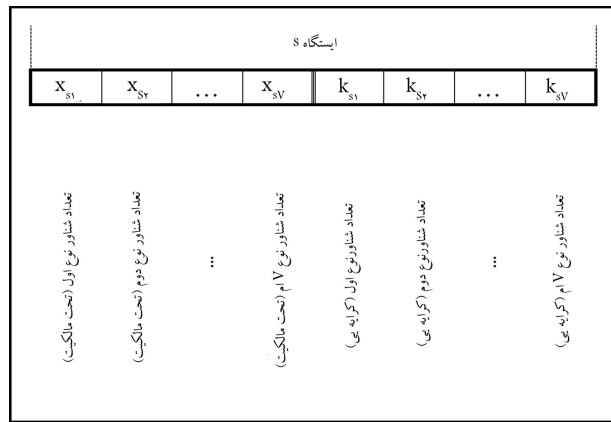
نام شناور/هوانورد	کد خیمنی	مرکز امام	مرکز بوشهر	مرکز بندرعباس	مرکز چابهار
شناور ناجی	V°۱	۵	۶	۸	۳
قایق نجات	V°۲	۱۰	۱۳	۱۹	۷
قایق جست وجو	V°۳	۳	۴	۴	۲
شناور گشت ساحلی	V°۴	۲	۲	۲	۱
هواناو	V°۵	۲	۳	۵	۱
آمبولانس دریایی	V°۶	۳	۳	۵	۲
شناور آتش‌نشان (نوع عادی)	V°۷	۳	۵	۹	۰
شناور آتش‌نشان (نوع مجهز)	V°۸	۱	۲	۲	۳
جت‌اسکی	V°۹	۶	۸	۱۱	۲
شناور نفربر	V°۱۰	۲	۲	۳	۱
شناور یدک‌کش	V°۱۱	۳۴	۲۹	۲۲	۱۱
شناور دریاپاک	V°۱۲	۱	۱	۲	۱
دوبه (نوع عادی)	V°۱۳	۴	۶	۵	۳
دوبه (نوع مجهز)	V°۱۴	۱	۱	۲	۱
شناور شناوه‌گذار	V°۱۵	۱	۱	۱	۱
بالگرد SAR	A°۱	۱	۱	۲	۱
هواپیما SAR	A°۲	۰	۱	۲	۱

مسئله‌ای این پژوهش نیز ممکن است در رده‌ی مسائل سخت قرار گیرد. اثبات علمی این موضوع، امری پیچیده است و نیازمند استفاده از مفهوم تبدیل (تقلیل) تورینگ ^{۲۴} است. بنابراین در این بخش فقط به بیان این گفته تحت یک فرضیه اکتفا می‌شود. اما اگر حتی فرض شود که مسئله، در رده‌ی مسائل ساده (رده‌ی P) ^{۲۵} قرار دارد نیز شرایطی وجود دارد که استفاده از روش‌های ابتکاری یا فرالابتکاری را در حل مسئله این مقاله توجیه می‌کند؛ معمولاً برای مسائلی که در سطح برنامه‌ریزی فنی قرار دارند، توانی میان کیفیت جواب‌ها و مدت زمان حل آن‌ها باید وجود داشته باشد. روش‌های فرالابتکاری می‌تواند گزینه‌ی مناسبی برای این دسته از مسائل باشد، ولی ابعاد آن به گونه‌ی بزرگ ممکن است ساختار مسئله در رده‌ی مسائل ساده باشد، و با ساخت افزارهای در دسترس مقدور نباشد. باشد که حل دقیق در زمان منطقی و با ساخت افزارهای دریایی در دسترس مقدور نباشد. این حالت برای مسئله‌ی حاضر وجود دارد. با استفاده از نرم‌افزار GAMS (نسخه‌ی ۲۳) و ابزار حل کننده‌ی CPLEX و رایانه‌ی با مشخصات پردازنده‌ی مرکزی ۲/۳ گیگاهرتزی و حافظه‌ی دسترسی تصادفی ۴ گیگابایتی، مسئله‌ی موردنظر به ازای داده‌های هیچ کدام از مراکز هماهنگی نجات مطالعه‌ی موردنی، توانست به صورت دقیق حل شود و نرم‌افزار GAMS، خطای مربوط به کمبود حافظه را اعلام کرد.



به سایر الگوریتم‌ها جواب بهتری ارائه کند، وجود ندارد. اما می‌توان با استفاده از روش‌هایی همچون تجزیه و تحلیل دورنمایی‌های فضای مسئله (FLA) [۲۵] برای یک نمونه‌ی خاصی از مسئله [۲۶] و مدنظر قرار دادن ویژگی‌های مربوط به آن الگوریتم حل را هوشمندانه انتخاب کرد. این روش، با استفاده از جستجوی محلی ساده و در نظر گیری برخی از شاخص‌های آماری شکل حدودی فضای جستجوی مسئله را حدس می‌زند [۲۷].

با استفاده از نرم‌افزار MATLAB (نسخه‌ی ۲۰۱۴)، روش FLA برای مطالعه‌ی موردی این پژوهش به کار برده شده و این نتایج حاصل شده است: بهینه‌های محلی [۲۸] در این مسئله، به حالت خاصی هم‌گرا نمی‌شوند و به طور یک‌باخت در فضای جواب پراکنده هستند ولی فاصله‌ی میان آن‌ها زیاد نیست. علاوه بر این، دشواری نسبی در حل مسئله وجود خواهد داشت و با یک فضای جواب مسطح ناهموار [۲۹] رو برو هستیم که تعداد بهینه‌های محلی زیادی در آن وجود دارد و جواب‌های همسایه از همبستگی کمی نسبت به هم برخوردارند. برای چنین مسائلی، الگوریتم‌های فرایانکاری مبتنی بر تک جواب [۳۰] پیشنهاد می‌شود. [۲۸] با توجه به این که بخشی از مسئله‌ی این پژوهش، به نوعی دارای ساختار گروه‌بندی است (گروه‌بندی شناورهای تحت مالکیت یک مرکز هماهنگی نجات دریایی در ایستگاه‌ها)، از یک



شکل ۲. طرح الگوی نمایش جواب.

از این بردار که مربوط به ایستگاه فرضی s است در شکل ۲ نشان داده شده است.

بارزش کیفیت جواب‌ها^{۲۷}: با توجه به این‌که در مسئله‌ی این پژوهش، تابع هدف نشان داده شده در روابط ۲ و ۳، به صورت توابعی خودبسنده^{۲۸} هستند، آن‌ها بدون هیچ تغییری، در الگوریتم حل مورد نظر، به کار برده می‌شوند. چالش موجود، دو هدفه بودن مسئله است. منطقی است که اولویت تابع هدف اول، بالاتر باشد؛ زیرا در صورت نبود امکان کرایه کردن شناورهای، باید قابل قبول ترین نحوه استقرار آن‌ها به دست آید. بنابراین می‌توان از رویکرد بهینه‌سازی ترتیبی لکسیکوگراف بهبودیافته^{۲۹} بهره‌مند شد. مطابق این روش، پس از بهینه‌سازی تابع هدف اول (فقط) و به دست آوردن مقدار بهینه‌ی آن یک مقدار آزادسازی^{۳۰} برای آن در نظر گرفته می‌شود و با حفظ نتیجه (تحت عنوان محدودیت)، به بهینه‌سازی تابع هدف دوم پرداخته می‌شود. [۲۹] بنابراین، پس از بهینه‌سازی تابع هدف اول (رابطه‌ی ۲)، محدودیتی که در رابطه‌ی ۲۸ نشان داده شده است، به مسئله اضافه می‌شود و بعد به بهینه‌سازی تابع هدف دوم (رابطه‌ی ۳) پرداخته می‌شود. در رابطه‌ی ۲۸ برای مقدار بهینه‌ی ۲۸ برابر 10^5 مقدار بهینه‌ی تابع هدف اول در نظر گرفته می‌شود.

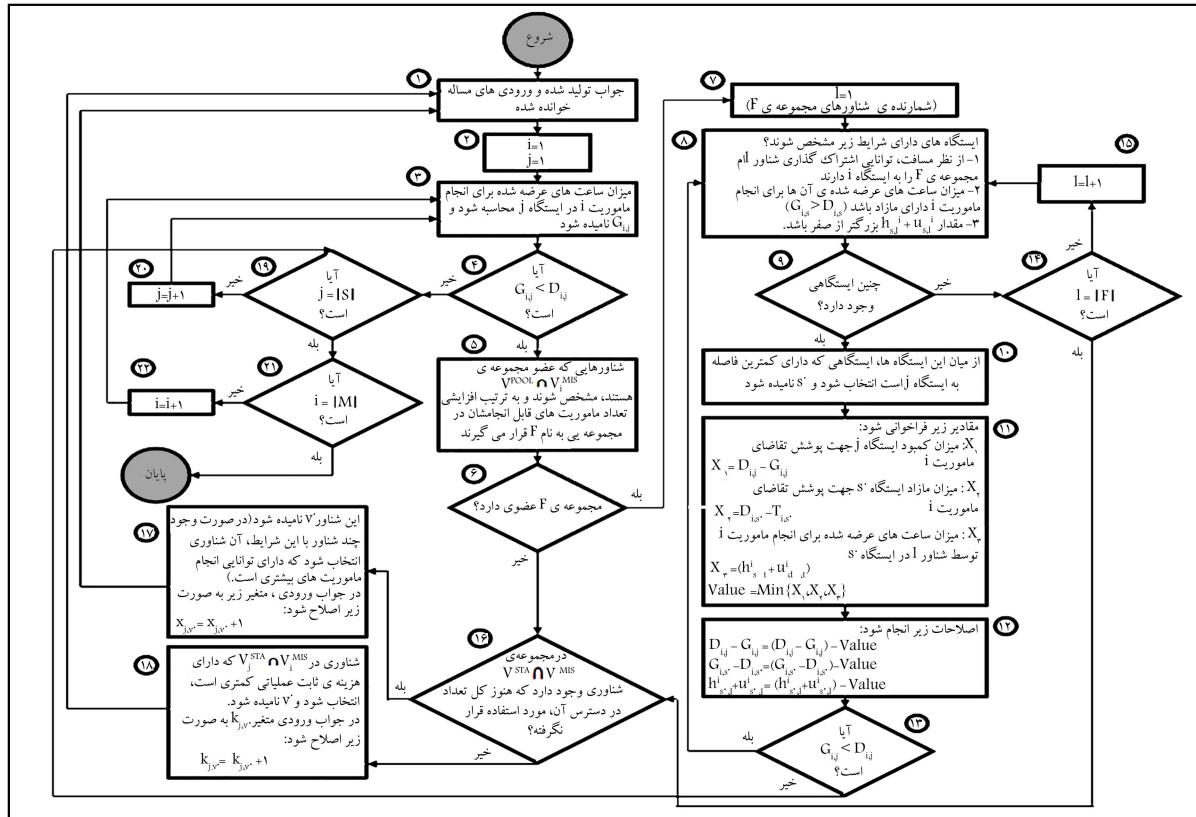
$$\sum_{s \in S} \left| \sum_{v \in V} \sum_{m \in M} h_{s,v}^m + \sum_{a \in A} \sum_{m \in M} h_{s,a}^m - \sum_{m \in M} D_{m,s} \right| \leq F^* + \delta \quad (28)$$

نحوه‌ی مدیریت محدودیت‌ها^{۳۱}:

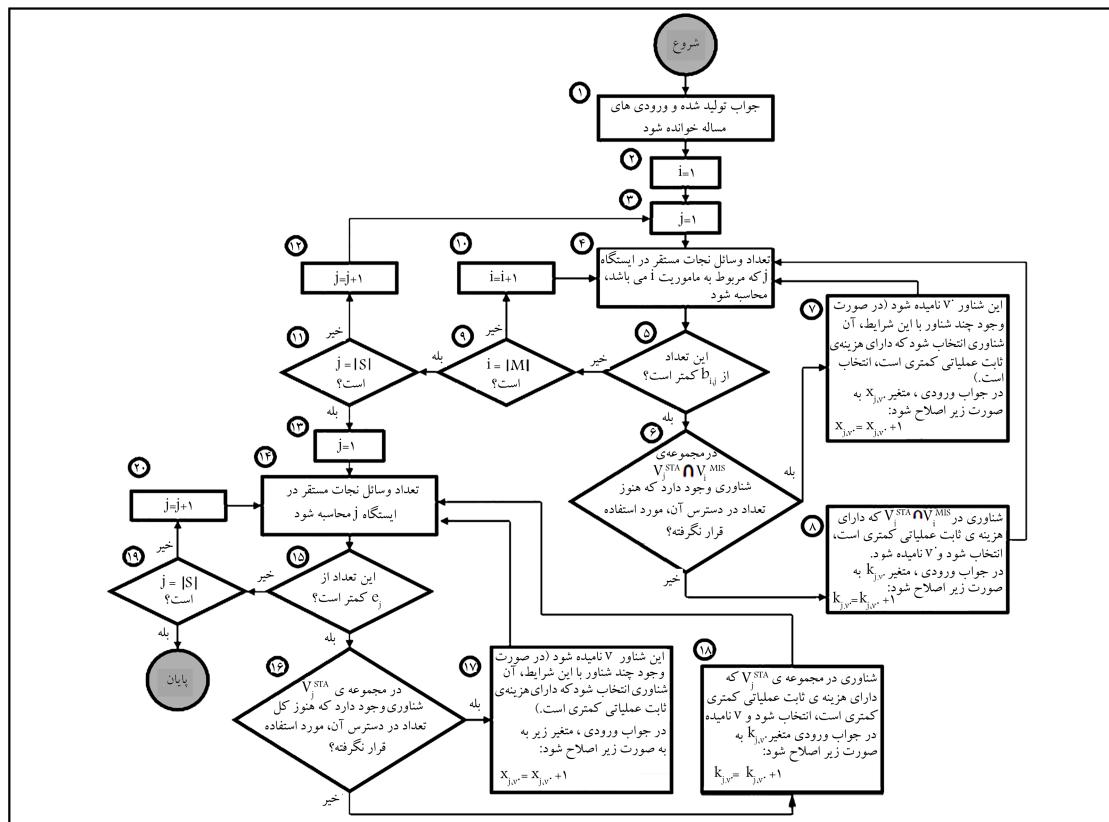
در روش‌های ابتکاری و فرایانکاری، مدام بر روی الگوی نمایش جواب تغییراتی ایجاد می‌شود تا به جواب مطلوب رسیده شود. این تغییرات ممکن است مسئله را از فضای جواب‌های شدنی خارج کند.^{۲۸} در این پژوهش، برای مدیریت محدودیت‌های مسئله، یک الگوریتم ابتکاری^{۳۲} طراحی شده است که با رویکردهای مرگزشایی هدفمند^{۳۳} و تعمیر^{۳۴} الگوی نمایش جواب‌های ایجادی، دارای سه مرحله شدن مسئله از فضای شدنی می‌شود. این الگوریتم ابتکاری، در حل مسئله است که ترتیب اعمال آن‌ها مهم است و خروجی هر مرحله، ورودی مرحله‌ی بعدی است. روندnamای مرحله این الگوریتم در شکل‌های ۳، ۴ و ۵ نشان داده شده است.

۲.۴. تعیین روش حل مناسب

در حالت کلی، الگوریتم بهینه‌سازی که در تمام مسائل کارا باشد و همواره نسبت



شکل ۴. روند نمای مرحله دوم الگوریتم ابتکاری برای مدیریت محدودیت های مسئله.



شکل ۵. روند نمای مرحله سوم الگوریتم ابتکاری برای مدیریت محدودیت های مسئله.

الگوریتم فراابتکاری مبتنی بر نک جواب با عنوان الگوریتم راهبردهای تکاملی گروهی (GES) ^{۴۱} استفاده می‌کنیم.

۳.۴. معرفی الگوریتم فراابتکاری GES

طرح شده برابر 824% است که نشان از عملکرد نسبتاً خوب الگوریتم GES دارد.

یک روش دیگر برای تحلیل عملکرد GES، استفاده از حد بالای جواب برای مسئله است.^{۲۸]} همان‌طور که قبلاً گفته شد، مدل ریاضی متناظر با مطالعه‌ی موردی، به ازای هیچ کدام از مراکز هماهنگی نجات توانست به صورت دقیق حل شود و پیچیدگی مسئله باعث شد تا نرم‌افزار GAMS، خطای کمبود حافظه را اعلام کند. بهترین جواب یافته شده توسط این نرم‌افزار در طول روند حل، مشخص است و می‌توان آن را به عنوان یک حد بالا در نظر گرفت. جواب‌های به دست آمده از طریق الگوریتم GES برای تمام مراکز، کمتر (بهتر) از این حد بالاست.

۵. نتیجه‌گیری و ارائه‌ی پیشنهاد برای مطالعات آتی

با توجه به وجود محدودیت‌ها در تهیه و تدارک ناوگان شناورهای عملیات جستجو و نجات دریایی، برنامه‌ریزی نحوه‌ی بهره‌گیری از آن‌ها از موارد پراهمیت و یک نیاز بین‌المللی است. در این پژوهش و برای نخستین بار با استفاده از مفاهیم مسئله‌ی MFSMP، اقدام به طراحی مسئله‌ی برای پاسخ‌گویی به این نیاز شد و در نهایت یک مدل ریاضی دوهدفه از نوع برنامه‌ریزی اعداد مختلط ارائه شد. نوآوری اصلی در این مسئله از حیث کاربرد آن و به کارگیری مسئله‌ی MFSMP در حوزه‌ی ناوگان جستجو و نجات دریایی و توجه به یک مسئله‌ی موجود واقعی است. غیر از این، نوآوری‌های دیگری در حاشیه و در ساخت مدل ریاضی یا حل آن وجود داشت. مثلاً در نظر گرفتن امکان اشتراک داخلی شناورها در میان ایستگاه‌های یک مرکز نجات به عنوان یک روش تعديل ناوگان و همچنین، طراحی یک الگوریتم ابتکاری برای مدیریت محدودیت‌های مدل ریاضی که قادر است هر جواب نشدنی حاصل شده از عملگرهای همسایه‌ساز را به نزدیک‌ترین جواب شدنی موجود تبدیل کند.

در این پژوهش، سعی شد تا مدل ریاضی با دنیای واقعی تطبیق داده شود و نه بر عکس. در حالی که خلاف این موضوع، در بسیاری از مقالات موجود در حوزه‌ی تعیین ترکیب ناوگان دریایی، به وفور یافت می‌شود. آن‌ها به صرف ایجاد نوآوری‌های روش‌گذایانه، برخی از واقعیات موجود را کنار گذاشته‌اند و در تحقیقات خود، ساده‌سازی‌های و فرض‌هایی را در نظر گرفته‌اند که در شرایط واقعی وجود ندارد. اقلیدسی بودن فواصل (خط مستقیم)، مشخص و قطعی بودن تقاضا، تک‌هدفه بودن مدل‌های تسویه داده شده، همگن بودن شناورها و محدود بودن روش‌های تعديل ناوگان از مواردی است که به وفور یافت می‌شود.

این مسئله، به طور نمونه بر روی اطلاعات مرتبط با مراکز هماهنگی نجات دریایی جنوب ایران به کار گرفته شد. ساختار این نمونه از مسئله به‌گونه‌ی بود که امکان بهینه‌سازی دقیق آن میسر نبود. از این‌رو، به تعیین یک روش فراابتکاری مناسب پرداخته شد و الگوریتم GES انتخاب و اجرا شد و تعداد و نحوه ترکیب ناوگان شناورها در ایستگاه‌های مراکز هماهنگی نجات دریایی به همراه چگونگی تعديل آن‌ها در یک دوره‌ی برنامه‌ریزی سه‌ماهه (فصل بهار) مشخص شد. نتایج به‌گونه‌ی بود که علاوه بر پوشش دهی حداکثری تقاضا و تعديل ناوگان به بهترین شکل ممکن، هزینه‌ی بهره‌برداری مناسبی از ناوگان شناورها حاصل شد که حدود 19 میلیارد تومان است.

امید است که مسئله‌ی ارائه شده در پژوهش حاضر، شروعی برای انجام پژوهش‌های

حسین زاده کاشان و همکاران در سال ۲۰۱۵ به توسعه‌ی هدفمند الگوریتم راهبردهای تکاملی (ES) ^{۲۲} پرداختند و با استفاده از مفهوم کدگذاری گروهی ^{۲۳}، الگوریتمی به نام راهبردهای تکاملی گروهی (GES) را برای استفاده در مسائل بهینه‌سازی از نوع گروه‌بندی، مطرح کردند.^{۲۰} در این الگوریتم، به مانند خانواده‌ی روش‌های بهینه‌سازی ES، برای تولید جمعیت جواب‌ها، از عملگرهای همسایه‌ساز ترکیب مجدد (نقاط) و جهش استفاده می‌شود. اما با توجه به ساختار کدگذاری گروهی GES، تغییراتی اساسی در این عملگرها به وجود آمده است. عملگر ترکیب مجدد، به جای ژن‌ها، بر روی گروه‌ها اعمال می‌شود. معادله‌ی مربوط به عملگر جهش نیز از طریق کمی‌سازی درجه‌ی تفاوت (یا شباهت) میان دو گروه کمی‌سازی شده و در آن از توزیع بتا استفاده شده است. تولید جواب‌ها در GES نیز بر اساس یک روش ابتکاری به نام NSG ^{۲۴} است که به طور کامل در مقاله‌ی مرجع تشریح شده است.^{۲۰}

۴. نتایج عددی و تحلیل عملکرد الگوریتم GES

با استفاده از الگوریتم GES و به کارگیری نرم‌افزار MATLAB (نسخه‌ی 2014)، اقدام به حل مسئله با توجه به مطالعه‌ی موردی شده است. نتایج به دست آمده، در جداول 4 و 5 به نمایش در آمدند. مقدار تابع هدف دوم بیان‌گر آن است که برنامه‌ریزی به دست آمده برای تعیین ترکیب ناوگان شناورها چه میزان هزینه‌ی برای یک مرکز نجات دارد. این مقدار می‌تواند توسط تصمیم‌گیرندگان مراکز هماهنگی نجات دریایی نسبت به حالت موجود مقایسه شود.

برای ارزیابی عملکرد الگوریتم GES در مطالعه‌ی موردی، مسائلی با ابعاد کوچک (کمتر از 6 ایستگاه، 6 وسیله‌ی نقلیه و 3 مأموریت)، این الگوریتم توانسته است جواب دقیق را به دست آورد. برای مسائل با ابعاد متوسط نیز، جواب قابل قبولی حاصل شده است. برای مثال، مسئله‌ی با 10 ایستگاه، 10 شناور و 5 مأموریت که قابلیت حل شدن دقیق توسعه نرم‌افزار GAMS را داشته مورد آزمایش قرار گرفته است. جواب بهینه‌ی سراسری تابع هدف اول که از نرم‌افزار GAMS به دست آمده است برابر $8,646$ بوده است ($f(s^*)$).²⁵ دست آورده است $f(s^*) = f(s^{**})$. یکی از شاخص‌های بررسی عملکرد روش‌های فراابتکاری، محاسبه‌ی مقدار $\frac{f(s^*) - f(s^{**})}{f(s^*)}$ است.²⁶ مقدار این شاخص برای مثال

جدول ۴. مقادیر توابع هدف و زمان حل مسئله به تفکیک مراکز هماهنگی نجات دریایی.

نام مراکز	بندر امام	بندر بندر	بندر بوشهر	عباس خمینی	چابهار
هماهنگی نجات	$14,833$	$22,445$	$17,756$	$9,853$	$23,445$
مقادیر تابع هدف					
دوم	میلیون	میلیون	میلیون	میلیون	
	تومان	تومان	تومان	تومان	

جدول ۵. جزئیات نتایج حاصل از حل مسئله‌ی مطالعه‌ی موردنی به تفکیک مراکز هماهنگی نجات دریایی.

مرکز بندر امام خمینی (ره)	مرکز بندر بوشهر	مرکز بندر عباس	مرکز بندر چابهار
شناور	شناور	شناور	شناور
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱), ۱-S^{\circ} ۲(۱)} \\ ۱-S^{\circ} ۳(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۱(۳), ۳-S^{\circ} ۲(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۳(۱), ۳-S^{\circ} ۴(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۵(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۱(۲), ۳-S^{\circ} ۴(۲) \\ ۳-S^{\circ} ۵(۲), ۳-S^{\circ} ۶(۲) \\ ۳-S^{\circ} ۷(۳), ۳-S^{\circ} ۹(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۱(۱), ۳-S^{\circ} ۱۴(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۸(۱), ۳-S^{\circ} ۲۵(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۳۷(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۲-S^{\circ} ۲(۲), ۲-S^{\circ} ۳(۱) \\ ۲-S^{\circ} ۴(۳), ۲-S^{\circ} ۶(۲) \\ ۲-S^{\circ} ۷(۱) \end{matrix}$
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۱)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۳(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۲),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۲)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۳(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۲),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۲)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۳(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۲),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۲)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۳(۱)} \end{matrix}$
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۴(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۵(۱)} \end{math}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۱۰(۱), ۳-S^{\circ} ۱۲(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۵(۱), ۳-S^{\circ} ۲۹(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۲-S^{\circ} ۳(۱), ۲-S^{\circ} ۹(۱) \\ ۲-S^{\circ} ۱۲(۱), ۲-S^{\circ} ۱۶(۱) \\ ۲-S^{\circ} ۱۷(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۵(۱)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۱۰(۱)} \end{matrix}$
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۵(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۸(۱), ۳-S^{\circ} ۱۳(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۲-S^{\circ} ۲(۱), ۲-S^{\circ} ۹(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۲(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۴(۱)} \end{matrix}$
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۵(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۱(۱), ۳-S^{\circ} ۳(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۴(۱), ۳-S^{\circ} ۵(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۶(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۲-S^{\circ} ۱(۱), ۲-S^{\circ} ۴(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۵(۱)} \end{matrix}$
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۱)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۳(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۲(۱), ۳-S^{\circ} ۳(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۴(۱), ۳-S^{\circ} ۶(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۷(۱), ۳-S^{\circ} ۹(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۰(۱), ۳-S^{\circ} ۱۱(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۲(۱), ۳-S^{\circ} ۱۳(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۴(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} \widehat{۲-S^{\circ} ۲(۳)}, \widehat{۲-S^{\circ} ۴(۱)} \\ \widehat{۲-S^{\circ} ۹(۳)}, \widehat{۲-S^{\circ} ۱۰(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۱)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۴(۱)} \end{matrix}$
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۹(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۱(۱), ۳-S^{\circ} ۲(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۴(۱), ۳-S^{\circ} ۵(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۶(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۲-S^{\circ} ۱(۱), ۲-S^{\circ} ۴(۱) \\ ۲-S^{\circ} ۹(۳) \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۱)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۴(۱)} \end{matrix}$
$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱۰(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} ۳-S^{\circ} ۲(۱), ۳-S^{\circ} ۴(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۶(۱), ۳-S^{\circ} ۱۳(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۴(۱), ۳-S^{\circ} ۱۵(۱) \\ ۳-S^{\circ} ۱۶(۱) \end{matrix}$	$\begin{matrix} \widehat{۲-S^{\circ} ۱(۱)}, \widehat{۲-S^{\circ} ۴(۱)} \\ \widehat{۲-S^{\circ} ۹(۱)}, \widehat{۲-S^{\circ} ۱۰(۱)} \end{matrix}$	$\begin{matrix} \text{۱-S^{\circ} ۱(۱),} \\ \text{۱-S^{\circ} ۲(۱)} \\ \text{۱-S^{\circ} ۴(۱)} \end{matrix}$

ادامه‌ی جدول ۵.

مرکز چابهار	مرکز بندر عباس	مرکز بندر بوشهر	مرکز بندر امام خمینی (ره)
تعداد شناورهای استقرار یافته در ایستگاهها	تعداد شناورهای استقرار یافته در ایستگاهها	تعداد شناورهای استقرار یافته در ایستگاهها	تعداد شناورهای استقرار یافته در ایستگاهها
$4 - S^{\circ} 1(1)$	$3 - S^{\circ} 2(1), 3 - S^{\circ} 3(1)$ $3 - S^{\circ} 4(1)$	$2 - S^{\circ} 1(1), 2 - S^{\circ} 2(1)$ $2 - S^{\circ} 1(1), 2 - S^{\circ} 5(1)$	$1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 3(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 4(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 5(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 6(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 7(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 8(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 9(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 10(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 11(1)$
$4 - S^{\circ} 1(2), 4 - S^{\circ} 2(2)$ $4 - S^{\circ} 3(2), 4 - S^{\circ} 4(3)$ $4 - S^{\circ} 11(2)$	$3 - S^{\circ} 1(3), 3 - S^{\circ} 4(2)$ $3 - S^{\circ} 5(1), 3 - S^{\circ} 6(1)$ $3 - S^{\circ} 7(2), 3 - S^{\circ} 10(1)$ $3 - S^{\circ} 15(1), 3 - S^{\circ} 17(1)$	$2 - S^{\circ} 1(1), 2 - S^{\circ} 5(1)$ $2 - S^{\circ} 1(1), 2 - S^{\circ} 4(1)$ $2 - S^{\circ} 1(1), 2 - S^{\circ} 12(1)$ $2 - S^{\circ} 13(1), 2 - V(1)$ $2 - S^{\circ} 16(1)$	$1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 3(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 4(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 5(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 6(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 7(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 8(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 9(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 10(1)$ $1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1), 1 - S^{\circ} 11(1)$
$4 - S^{\circ} 1(1)$	$3 - S^{\circ} 1(1), 3 - S^{\circ} 5(1)$	$2 - S^{\circ} 1(1), 2 - S^{\circ} 5(1)$	$1 - S^{\circ} 2(1)$
$4 - S^{\circ} 2(1), 4 - S^{\circ} 3(1)$ $4 - S^{\circ} 4(2)$	$3 - S^{\circ} 1(1), 3 - S^{\circ} 2(1)$ $3 - S^{\circ} 3(1), 3 - S^{\circ} 4(1)$ $3 - S^{\circ} 5(1)$	$2 - S^{\circ} 1(2), 2 - S^{\circ} 2(1)$ $2 - S^{\circ} 4(1), 2 - S^{\circ} 5(1)$	$1 - S^{\circ} 1(1), 1 - S^{\circ} 2(1)$ $1 - S^{\circ} 4(1)$ $1 - S^{\circ} 5(1)$
$4 - S^{\circ} 1(1)$	$3 - S^{\circ} 6(1), 3 - S^{\circ} 9(1)$	$2 - S^{\circ} 2(1)$	$1 - S^{\circ} 2(1)$
$4 - S^{\circ} 1(1)$	$3 - S^{\circ} 1(1), 3 - S^{\circ} 6(1)$	$2 - S^{\circ} 1(1)$	$1 - S^{\circ} 2(1)$

میان مرز دو مرکز هماهنگی نجات دریایی؛ استفاده از مدل‌های پیش‌بینی پیشرفته مرتبط با برنامه‌ریزی ناوگان جست‌وجو و نجات دریایی باشد. از این‌رو، مواردی برای تخمین میزان و نوع بروز سوانح در بازه‌های زمانی متفاوت؛ در نظرگیری بحث‌های قابلیت اطمینانی^{۲۵} (همچون افزونگی^{۲۶}) در هنگام تغییل ناوگان شناورهای نجات. برنامه‌ریزی ارائه شده کمک شایانی می‌کند؛ در نظر گرفتن بحث اشتراک ناوگان، در

پانوشت‌ها

1. international maritime organization (IMO)
2. international convention on maritime search and rescue (SAR)
3. vessels
4. maritime rescue coordination centre (MRCC)

5. operation research (OR)
6. fleet size and mix problem
7. fleet composition problem
8. fleet deployment
9. fleet adjustment
10. linear programming (LP)

11. tug vessels
12. barge
13. set partitioning problem
14. branch-and-price algorithm
15. integer programming (IP)
16. tabu search (TS) algorithm
17. chance-constrained programming
18. decomposition
19. mixed integer programming (MIP)
20. randomized complete block design (RCBD)
21. regression models
22. generalized assignment problem (GAP)
23. non-deterministic polynomial-time hard
24. turing reduction
25. polynomial time (PTIME / P)
26. representation (Encoded Solution)
27. fitness
28. self-sufficient
29. modified lexicographic method
30. relaxation
31. constraint handling
32. heuristic
33. decoding strategy
34. repairing strategy
35. fitness landscape analysis (FLA)
36. instance
37. local search (LS) algorithm
38. local optimum
39. rugged plain
40. single-solution based metaheuristic
41. grouping evolution strategies algorithm
42. evolution strategies
43. group encoding
44. new solution generator (NSG) algorithm
45. reliability
46. redundancy

منابع (References)

1. Leary, D. "International maritime organization (IMO)", *Yearbook of International Environmental Law*, **24**(1), p. 564 (2014).
2. Singh, N., *International Maritime Law Conventions*, Stevens, **8**(4), (1983).
3. Kopacz, Z., Morgas, W. and Urbanski, J. "The maritime safety system, its main components and elements", *The Journal of Navigation*, **54**(02), pp. 199-211 (2001).
4. Hoff, A., Andersson, H., Christiansen, M. and et al. "Industrial aspects and literature survey: fleet composition and routing", *Computers & Operations Research*, **37**(12), pp. 2041-2061 (2010).
5. Pantuso, G., Fagerholt, K. and Hvattum, L.M. "A survey on maritime fleet size and mix problems", *European Journal of Operational Research*, **235**(2), pp. 341-349 (2014).
6. Christiansen, M., Fagerholt, K., Nygreen, B. and et al. "Ship routing and scheduling in the new millennium", *European Journal of Operational Research*, **228**(3), pp. 467-483 (2013).
7. Dantzig, G.B. and Fulkerson, D.R. "Minimizing the number of carriers to meet a fixed schedule", *Naval Research Logistics Quarterly*, **1**(3), pp.217-222 (1954).
8. Schwartz, N. "Discrete programs for moving known cargos from origins to destinations on time at minimum bargeline fleet cost", *Transportation Science*, **2**(2), pp. 134-145 (1968).
9. Everett, J.L., Hax, A.C., Lewinson, V. and et al. "Optimization of a fleet of large tankers and bulkers: a linear programming approach," *Marine Technology*, **9**(4), pp. 430-438 (1972).
10. Jaikumar, R. and Solomon, M.M. "The tug fleet size problem for barge line operations: a polynomial algorithm", *Transportation Science*, **21**(4), pp. 264-272 (1987).
11. Pesenti, R. "Hierarchical resource planning for shipping companies", *European Journal of Operational Research*, **86**(1), pp. 91-102 (1995).
12. Xinlian, X., Tengfei, W. and Daisong, C. "A dynamic model and algorithm for fleet planning", *Maritime Policy & Management*, **27** (1), pp. 53-63 (2000).
13. Sambracos, E., Paravantis, J.A., Tarantilis, C.D. and et al. "Dispatching of small containers via coastal freight liners: the case of the aegean sea", *European Journal of Operational Research*, **12**(2), pp. 365-381 (2004).
14. Sigurd, M.M., Ulstein, N.L., Nygreen, B. and et al., *Ship Scheduling With Recurring Visits and Visit Separation Requirements*, Springer (2005).
15. Zeng, Q. and Yang, Z., *Model Integrating Fleet Design and Ship Routing Problems For Coal Shipping*, in Computational science-ICCS 2007, Springer (2007).
16. Meng, Q. and Wang, T. "A chance constrained programming model for short-term liner ship fleet planning problems", *Marit. Pol. Mgmt*, **37**(4), pp. 329-346 (2010).
17. Gelareh, S. and Meng, Q. "A novel modeling approach for the fleet deployment problem within a short-term planning horizon", *Transportation Research Part E: Logistics and Transportation Review*, **46** (1), pp. 76-89 (2010).
18. Alvarez, J.F., Tsilingiris, P., Engebretsen, E.S. and et al. "Robust fleet sizing and deployment for industrial and independent bulk ocean shipping companies", *INFOR: Information Systems and Operational Research*, **49**(2), pp. 93-107 (2011).
19. Wang, S. and Meng, Q. "Liner ship fleet deployment with container transhipment operations", *Transportation Research Part E: Logistics and Transportation Review*, **48**(2), pp. 470-484 (2012).
20. Meng, Q., Wang, T. and Wang, S. "Multi-period liner ship fleet planning with dependent uncertain container shipment demand", *Maritime Policy & Management*, **42**(1), pp. 43-67 (2015).
21. Herrera, M., Agrell, P.J., Manrique-de-Lara-Peña, C. and et al. "Vessel capacity restrictions in the fleet deployment problem: an application to the Panama Canal", *Annals of Operations Research*, **253**(2), pp.869-845 (2017).
22. Wang, X., Fagerholt, K. and Wallace, S.W. "Planning for charters: a stochastic maritime fleet composition and deployment problem", *Omega*, **79**, pp.54-66 (2018).

23. "Iran National Maritime Search and Rescue (SAR) Plan", *Iran Ports and Maritime Organization*, Tehran, (In Persian) (2015).
24. Francis, R.L., McGinnis, L.F. and White, J.A., *Facility Layout and Location: An Analytical Approach*, Pearson College Division (1992).
25. Embankment, A. "Casualty related matters reports on marine casualties and incidents", International Maritime Organization (IMO), London, (2014).
26. Kavussanos, M.G. and Alizadeh-M, A.H. "Seasonality patterns in dry bulk shipping spot and time charter freight rates", *Transportation Research Part E: Logistics and Transportation Review*, **37** (6), pp. 443-467 (2001).
27. Gary, M.R. and Johnson, D.S., *Computers and Intractability: A Guide to the Theory of NP-completeness*, WH Freeman and Company, New York (1979).
28. Talbi E.-G., *Metaheuristics: From Design to Implementation*, John Wiley & Sons (2009).
29. Marler, R.T. and Arora, J.S. "Survey of multi-objective optimization methods for engineering", *Structural and multidisciplinary optimization*, **26**(6), pp. 369-395 (2004).
30. Kashan, A.H., Akbari, A.A. and Ostadi, B. "Grouping evolution strategies: an effective approach for grouping problems", *Applied Mathematical Modelling*, **39**(9), pp. 2703-2720 (2015).