

طراحی چند هدفه شبکه‌های توزیع آب با استفاده از شاخص اطمینان‌پذیری فازی (FRI)

صلاح کوچکزاده^۱

امید بزرگ‌حداد^۲

نوید قاجارنیا^۱

(دریافت ۸۸/۱۱/۱۲ آخرین اصلاحات دریافتی ۹۰/۲/۱۰ پذیرش ۹۰/۳/۲۸)

چکیده

در این تحقیق طراحی چند هدفه شبکه توزیع آب شهری با استفاده از یک الگوریتم چند هدفه صورت گرفت. توابع هدف مورد استفاده، کمینه کردن هزینه و بیشینه کردن اطمینان‌پذیری بود. همچنین با به کار گیری منطق فازی در محدوده فشار کمینه و بیشینه مجاز شبکه و بر اساس تعاریف متداول اطمینان‌پذیری، معیار اطمینان‌پذیری قطعی جدیدی به نام شاخص اطمینان‌پذیری فازی پیشنهاد شد. سپس با توسعه الگوریتم چند هدفه جفت‌گیری زیبور عسل بر پایه مفاهیم نسخه تک هدفه آن، طراحی چند هدفه دو شبکه آبرسانی به کار رفته در تحقیقات دیگران، با استفاده از توابع هدف مذکور انجام گرفت. نتایج نشان داد که معیار پیشنهادی، توانایی مناسبی را در ایجاد اطمینان‌پذیری مورد نظر در شبکه دارد. همچنین عملکرد رضایت بخش الگوریتم چند هدفه جفت‌گیری زیبور عسل نیز در ارائه پارتویی بهینه برای مسائل مورد نظر، نشان داده شد. از الگوی طراحی توسعه داده شده در این تحقیق می‌توان به منظور ارائه یک مجموعه جواب غیرپیست به تصمیم‌گیرندگان، برای انتخاب نقاطی که در آن‌ها هر دو عامل هزینه و اطمینان‌پذیری در شرایط مطلوبی هستند، استفاده نمود.

واژه‌های کلیدی: شبکه آبرسانی، اطمینان‌پذیری، طراحی چند هدفه، شاخص FRI، الگوریتم HBMO

Multi Objective Design of Water Distribution System Using Fuzzy Reliability Index

Navid Ghajarnia¹

Omid Bozorg Hadad²

Salah Kochakzadeh³

(Received Feb. 1, 2010 Revised Apr. 30, 2011 Accepted June 18, 2011)

Abstract

This paper investigates the application of a multiobjective algorithm in the problem of multiobjective design of water distribution networks. The problem is formulated using two different objective functions: minimizing cost and maximizing reliability. To measure the reliability, a new definition based on the original concept of fuzzy logic, named "Fuzzy Reliability Index" is introduced. Then, developing the Multi Objective Honey-Bee Mating Optimization algorithm based on its single objective version, the multi criteria design of two benchmark networks is performed using predefined objective functions. The results obtained show that the proposed reliability index is able to provide desired reliability in the network. Furthermore, satisfactory results obtained by the algorithm in defining the pay off characteristic between total cost and reliability are shown. Finally, it is possible to use the developed model to introduce different and numerous non-dominant solutions to decision makers.

Keywords: Water Distribution Network, Reliability, Multi Objective Design, FRI Index, HBMO.

1. Ph.D. Student of Water Resources Eng., Faculty of Irrigation and Reclamation, Tehran University, Tehran (Corresponding Author) (+98 261) 2241119 Ghajarnia@ut.ac.ir
2. Assist. Prof. of Water Resources Eng., Faculty of Irrigation and Reclamation, Tehran University, Tehran
3. Prof. of Water Structures, Faculty of Irrigation and Reclamation, Tehran University, Tehran

- ۱- دانشجوی دکترای رشته مهندسی منابع آب، گروه مهندسی آبیاری و آبادانی، دانشگاه تهران، تهران، (نویسنده مسئول) Ghajarnia@ut.ac.ir
- ۲- استادیار بخش مهندسی منابع آب، گروه مهندسی آبیاری و آبادانی، دانشگاه تهران، تهران
- ۳- استاد بخش سازه‌های آبی، گروه مهندسی آبیاری و آبادانی، دانشگاه تهران، تهران

۱- مقدمه

گاهی اراضی قیودات هیدرولیکی را نیز زیر سؤال می‌برد. به علاوه این روشهای نمی‌توانند بهینگی مطلق پاسخ ارائه شده در پایان کار را تضمین کنند [۷]. پس باید روشهایی به کار گرفته شوند که معضلات یاد شده را مرتفع کنند و یا حداقل از محدودیتهای موجود بکاهند. از این‌رو برای رفع یا تقلیل محدودیت روشهای پیشین، سویچ^۹ و والترز^{۱۰} در سال ۱۹۹۷ استفاده از روشهای تکاملی و فراکاوشی مانند الگوریتم ژنتیکی^{۱۱} را پیشنهاد کردند [۷]. به طور کلی، روشهای تکاملی و فراکاوشی برای بهینه‌سازی مسائل غیرخطی، بسیار کارآمد بوده و نیازی به خطی‌سازی روابط و یا محاسبه مشتقات جزئی ندارند. به علاوه نمونه‌گیری سراسری این روشاها احتمال گیر افتادن در بهینه‌های موضعی را کاهش داده و اثر نقطه شروع بر پاسخ نهایی را نیز از بین می‌برد. لذا پس از سویچ و والترز در سال ۱۹۹۷ الگوریتم‌های متعدد دیگری از قبیل نورد شبیه‌سازی شده^{۱۲}، جستجوی ممنوعه^{۱۳}، الگوریتم ترکیبی جهش قورباغه^{۱۴}، جستجوی هماهنگ^{۱۵}، الگوریتم بهینه‌سازی رفتار جمعی^{۱۶} و الگوریتم جامعه مورچگان^{۱۷} در طراحی شبکه‌های توزیع آب شهری پیشنهاد و به کار گرفته شد [۸-۱۳]. الگوریتم‌های یاد شده توأستند پاسخهای کاربردی بهتری در مقایسه با روشهای ریاضی پیشین ارائه دهند. اگرچه روشهای تکاملی نیز همچون روشهای قبلی قادر به تضمین بهینه مطلق بودن پاسخ نهایی خود نیستند، اما سادگی آنها، به کار گیری مستقیم قطرهای تجاری گستته و نمونه‌گیری سراسری انجام شده در طی روند حلشان، کارآمدی آنها را در مقایسه با روشهای قبلی به اثبات رسانده است.

اما نکته‌ای که تا کنون همواره ذهن مهندسان را به خود مشغول کرده است، تقابل موجود بین هزینه طراحی شبکه‌های توزیع آب و اطمینان‌پذیری شبکه طراحی شده، است. میز^{۱۸} در سال ۱۹۹۶ بروز نارسایی در شبکه‌ها را به یکی از دو صورت مکانیکی (مانند شکستن لوله‌ها، خرابی پمپ‌ها و یا شیرهای کنترلی) و یا هیدرولیکی (مانند تغییرات نیاز یا فشار در گره‌ها، فرسوده شدن لوله‌ها، کوچک بودن اندازه قطر لوله‌ها، ظرفیت ناکافی پمپ‌ها و یا ظرفیت ناکافی تانک‌های ذخیره) برشمرد [۱۴]. بسیاری از محققان کوشیدند تا با ترکیب این دو عامل، بتوانند شاخصی را برای سنجش

تاریخچه طراحی شبکه‌های توزیع آب شهری با استفاده از روشهای نوین بهینه‌سازی دارای قدمتی حدوداً ۳۰ ساله است [۱]. پیش از آن، غالباً طراحی‌ها بر اساس قضاؤت مهندسی و یا با استفاده از روشهای مبتنى بر سعی و خطأ صورت می‌گرفت. در این صورت طبیعی است که به دلیل پیچیدگی و گستردگی فضای تصمیم مسائل مربوط به شبکه‌های توزیع آب، عدم بهینگی این طراحی‌ها کاملاً قابل انتظار بود. از این‌رو بهبود روشهای طراحی و به کارگیری روشهای بهینه‌سازی اجتناب ناپذیر بود. آلپرویتز^۱ و شمیر^۲ در سال ۱۹۷۷ برای اولین بار نوعی روش طراحی ارائه کردند که بر پایه برنامه‌ریزی خطی^۳ استوار بود [۲]. با آن روش، مبانی ریاضی وارد طراحی شبکه‌های توزیع آب شد و به این ترتیب افق جدیدی را پیش روی محققان و طراحان باز نمود. برای اصلاح روشهای طراحی سنتی، آلپرویتز و شمیر در سال ۱۹۷۷ با استفاده از روش برنامه‌ریزی خطی گرادیانی^۴ معادلات جریان را به طور مستقیم وارد یک مدل بهینه‌سازی LP کردند. در آن تحقیق انتخاب اندازه بهینه برای اجزای مختلف شبکه (قطر لوله‌ها، ظرفیت پمپ‌ها، قطر شیر و اندازه مخزن ذخیره) در شرایط نیاز عادی و بحرانی، به عنوان هدف طراحی بهینه مد نظر قرار گرفته بود. سپس کاربرد روش LP برای طراحی شبکه تکمیل و تعمیم داده شد [۳، ۴ و ۵].
فوجیوارا^۵ و کانگ^۶ در سال ۱۹۹۰ روش تجزیه دو مرحله‌ای^۷ را برای طراحی شبکه توزیع آب پیشنهاد کردند [۶]. در مرحله اول روش ارائه شده در آن تحقیق، یک پاسخ بهینه موضعی با استفاده از روش برنامه‌ریزی غیرخطی گرادیانی^۸ تعیین می‌گردد. سپس این جواب وارد مرحله دوم شده و بهبود داده می‌شود و این فرایند تکراری تا ثابت شدن پاسخ نهایی ادامه می‌یابد. اما باید توجه داشت که مسئله بهینه‌سازی شبکه توزیع آب ذاتاً یک مسئله غیرخطی است. از این‌رو برخی از محققان برای حل آن به خطی‌سازی روابط پرداختند و برخی دیگر نیز از انواع روشهای NLP بهره‌گیری کردند. اما این روشهای متغیرهای تصمیم را به صورت پیوسته در نظر می‌گیرند و منجر به ارائه قطرهای پیوسته می‌شوند که باید با قطرهای گسسته موجود در بازار جایگزین شوند. این تبدیل قطر نه تنها بهینه بودن پاسخ اصلاح شده را تحت تأثیر قرار می‌دهد، بلکه

⁹ Savic

¹⁰ Walters

¹¹ Genetic Algorithm (GA)

¹² Simulated Annealing (SA)

¹³ Taboo Search (TS)

¹⁴ Shuffled Frog Leaping Algorithm (SFLA)

¹⁵ Harmonic Search (HS)

¹⁶ Particle Swarm Optimization (PSO)

¹⁷ Ant Colony Optimization (ACO)

¹⁸ Mays

¹ Alperovits

² Shamir

³ Linear Programming (LP)

⁴ Linear Programming Gradient (LPG)

⁵ Fujiwara

⁶ Kang

⁷ Two-Phase Decomposition Method

⁸ Non-Linear Programming Gradient (NLPG)

شبکه^۳ (I_r) در نظر گرفت. به این ترتیب تودینی در سال ۲۰۰۰ توانست با طراحی دوهدفه شبکه با تابع هدف بیشینه کردن I_r و کمینه کردن هزینه گامی در راستای طراحی مطمئن‌تر شبکه‌ها بردارد. اما پراساد^۴ و پارک^۵ در سال ۲۰۰۴ بیان نمودند که بیشینه‌سازی شاخصهای ارائه شده توسط تودینی تنها توان اضافی موجود در شبکه را افزایش می‌دهد و تأثیری بر انعطاف‌پذیری حلقه‌ای شبکه ندارد [۲۷]. آنها یاد آور شدند که بالا بودن سطح شاخص I_r در یک شبکه شاخه‌ای به تنها یی ضامن بالا بودن سطح اطمینان‌پذیری شبکه نخواهد بود زیرا قدرت عکس العمل یک شبکه شاخه‌ای در مقابل بروز نارسایی بسیار ضعیف است. بنابراین انعطاف‌پذیری به تنها یی برای سنجش اطمینان‌پذیری سیستم کافی نبوده و ایجاد تغییراتی در آن به نوعی که ارزیابی حلقه‌ای مطمئن را نیز ممکن گرداند، ضروری به نظر می‌رسد. پراساد و پارک در سال ۲۰۰۴ شاخص انعطاف‌پذیری شبکه^۶ (I_r) را به گونه‌ای که ضامن وجود حلقه‌های مطمئن در شبکه باشد، با ایجاد تغییراتی در شاخص انعطاف‌پذیری (I_r) ارائه کردند. این کار با ضرب ضربی در رابطه شاخص (I_r) صورت گرفت. این ضربی به گونه‌ای تنظیم شده است که قادر به ارزیابی وجود یا عدم وجود حلقه‌های مطمئن در شبکه باشد.

اما شاخصهای ارائه شده قبلی، هیچ یک بیشینه فشار مجاز در گره‌های شبکه را در روابط ریاضی خود وارد نکرده‌اند. در حقیقت هر دو شاخص I_r و I_b با افزایش خود، مقدار فشار گره‌های شبکه را به صورت بی قید و شرط افزایش می‌دهند. این امر موجب نشت غیر قابل کنترل از شبکه در موقع شکستگی و همچنین عدم حفظ اینمی لوله‌ها می‌شود. لذا در این تحقیق برای جبران کمبودهای موجود در زمینه شاخص‌های اطمینان‌پذیری قطعی موجود، شاخص اطمینان‌پذیری جدیدی بر مبنای منطق فازی^۷ ارائه شد. همچنین پس از توسعه الگوریتم چند هدفه جفت‌گیری زنبورهای عسل^۸، بهمنظور ارزیابی کارآمدی و کارایی مدل بهینه‌سازی مزبور، طراحی بهینه و دو هدفه دو مثال متداول در تحقیقات قبلی با دو تابع هدف کمینه کردن هزینه و بیشینه کردن FRI مدنظر قرار گرفت. هدف نهایی این مدل بهینه‌سازی، ترسیم تقابل هزینه و اطمینان‌پذیری به صورت یک مجموعه جواب غیرپست^۹ بود که در نوع خود یک مسئله گسترشی، غیر خطی، پیچیده و بهشت محدود است.

³ Resiliency

⁴ Prasad

⁵ Park

⁶ Network Resiliency

⁷ Fuzzy Reliability Index (FRI)

⁸ Multi Objective Honey-Bee Mating Optimization (MOHBMO)

⁹ Nondominated

اطمینان‌پذیری در شبکه توزیع آب ارائه دهنده [۱۵]. اما وارد ساختن اطمینان‌پذیری بهطور صریح در طراحی شبکه‌های توزیع آب، یکی از دشوارترین وظایفی است که تا به حال پژوهشگران شبکه‌ها با آن روبرو شده‌اند [۱۶]. در این خصوص والسکی^۱ در سال ۱۹۸۷ معتقد بود که شاخص اطمینان‌پذیری در شبکه‌ها باید به نوعی منعکس کننده اوضاع مصرف‌کننده در هنگام بروز شرایط نامطلوب در شبکه باشد [۱۷]. تابش و همکاران در سال ۲۰۰۴ نیز مدعی شدند که بررسی اطمینان‌پذیری شبکه‌ها بر اساس مقادیر قطعی نیاز متوسط و بحرانی گره‌های آن، نمی‌تواند یک برآورد واقعی از اطمینان‌پذیری سیستم را ارائه دهد. بررسی ادبیات موضوع نشان می‌دهد که دیدگاه‌های مختلفی در مورد چگونگی بهکارگیری اطمینان‌پذیری در طراحی شبکه‌های آبرسانی تاکنون منتشر شده است [۲۵-۱۸].

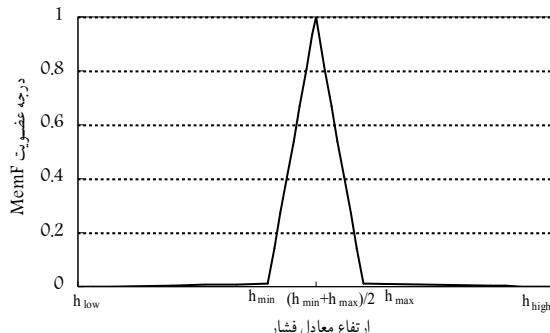
اگر چه تمايل کارفرمایان و تصمیم‌گیرندگان به احداث شبکه‌های کم هزینه‌تر، محققان را به سمت طراحی شبکه‌ها با هدف کمینه کردن هزینه‌ها سوق می‌دهد، اما تمرکز بیش از حد مدل‌های طراحی به کمینه کردن هزینه‌های ساخت، بدون توجه به وضعیت فاکتورهای کارایی شبکه، اصلی ترین دلیل ناکارآمدی مدل‌های مزبور در طی سالهای اخیر بوده است [۲۶]. نگاه یک بعدی در جهت کاستن هزینه‌های شبکه می‌تواند منجر به از یاد بردن فاکتورهای کارآیی همچون اطمینان‌پذیری تأمین نیاز و یا فشار در گره‌ها شود. از این‌رو در طراحی بهینه شبکه‌ها لازم است رسیدن به کمترین مقدار هزینه را در کنار دستیابی به بیشترین مقدار اطمینان‌پذیری، به عنوان تابع هدف مد نظر قرار داد. به این ترتیب استفاده از الگوریتم‌های بهینه‌سازی چند هدفه برای رسیدن به هر دو هدف مذکور ضروری به نظر می‌رسد.

بنابراین برخی از محققان با استفاده از روشهای حل چندهدفه و با بهکارگیری تعاریفی از اطمینان‌پذیری به صورت شاخصهای قطعی، به طراحی شبکه‌های آبرسانی پرداختند. تودینی در سال ۲۰۰۰ ادعا کرد که در صورت طراحی شبکه‌های آبرسانی بر مبنای اراضی دقیق (نه بیشتر و نه کمتر) قیودات دبی و فشار گره‌ها، در هنگام بروز نارسایی (مانند شکست یکی از لوله‌ها) به علت ایجاد افت اضافی، شبکه قادر به تحويل دبی و فشار کافی به مصرف‌کننده نخواهد بود. بنابراین، اگر گره‌ها دارای توان و انرژی بیشتری از مقدار حداقل مورد نیاز باشند، احتمال عملکرد مناسب شبکه در شرایط بروز نارسایی افزایش خواهد یافت [۱۵]. وی این انرژی اضافی را به عنوان یک شاخص اندازه‌گیری برای انعطاف‌پذیری در

¹ Walski

² Todini

شبکه در صورتی افزایش می‌یابد که فشار آنها به مقدار میانگین فشار حداقل و حداکثر مجاز نزدیک‌تر شود، بنابراین شمای کلی تابع فازی مورد استفاده در شاخص FRI به صورت شکل ۱ است.



شکل ۱- درجه عضویت تابع فازی به کار رفته در شاخص FRI

همان‌طور که مشاهده می‌شود مقدار بھینه تابع درجه عضویت فازی (مقدار برابر یک) در فشاری معادل میانگین فشار حداقل و حداکثر مجاز، قابل دستیابی است. با دور شدن از این مقدار بھینه، درجه عضویت تابع فازی کاهش می‌یابد تا جایی که در فشارهای حداقل و حداکثر مجاز به مقداری بسیار نزدیک به صفر خواهد رسید. سپس تابع درجه عضویت فازی مورد نظر با شیب بسیار کمی در دو طرف مقدار بھینه خود (فشار میانگین) به سمت صفر حرکت می‌کند. به این ترتیب با افزایش دامنه تابع فازی و در نظر گرفتن یک خط با شیب بسیار کم در اطراف h_j^* و h_j^{**} ، از صفر شدن ناگهانی درجه عضویت در این ناحیه جلوگیری شده و می‌توان الگوریتم بھینه‌سازی را در جستجوی پاسخ بھینه یاری نمود. از طرف دیگر هر کدام از گره‌های شبکه دارای مقدار نیاز معینی هستند که به نوعی بیان کننده اهمیت آنها در شبکه است. واضح است که گره‌های پر مصرف در مقایسه با آن دسته از گره‌ها که نیاز کمتری را در شبکه تأمین می‌کنند، از درجه اهمیت بالاتری برخوردارند. به منظور وارد ساختن این اهمیت در محاسبات مربوط به شاخص اطمینان‌پذیری FRI، ضریب C_j^1 به صورت زیر تعریف می‌شود

$$C_j^1 = 1 - \frac{q_j^*}{\sum_{j=1}^{N_j} q_j^*} \quad (2)$$

که در این رابطه

q_j^* مقدار ضریب مورد نظر در هر کدام از گره‌ها، h_j^* حداقل دبی خروجی مجاز یا همان نیاز گره زام، N_j تعداد گره‌های شبکه هستند.

۲- شاخص اطمینان‌پذیری فازی (FRI)

هر شبکه آبرسانی با توجه به توپوگرافی منطقه و همچنین وضعیت نیاز در گره‌های آن دارای یک مقدار حداقل فشار مجاز در گره‌های شبکه است. اگر فشار تأمین شده در گره‌ها در طول دوران بهره‌برداری کمتر از مقدار حداقل گردد، وضعیت شبکه از لحاظ آبرسانی به مصرف‌کنندگان در شرایط نامطلوبی قرار گرفته و در نتیجه برای بهبود عملکرد آن باید به گزینه‌های نوسازی و بهسازی اندیشید. بنابراین هر چه فشار گره‌ها از مقدار حداقل آنها بیشتر باشد، ضریب اطمینان تأمین فشار شبکه بالاتر رفته و همچنین توانایی آن برای مقابله با افهای ایجاد شده در شرایط بروز نارسايی و شکست لوله‌ها بیشتر می‌گردد. اما حداکثر فشار در گره‌های شبکه هم از یک حد مجاز نباید تجاوز کند که این حد با توجه به مقاومت لوله‌ها تعیین می‌گردد. فشار بیش از حد مجاز در لوله‌ها و گره‌های شبکه، نشت را افزایش و شکستگی‌ها را تسريع می‌دهد و به این ترتیب عمر مفید شبکه کاهش می‌یابد. بنابراین مقدار بھینه فشار در گره‌ها را می‌توان در دامنه تغییرات حداقل و حداقل مجاز آن در نظر گرفت. از این‌رو و با توجه به موارد یاد شده، در این تحقیق با استفاده از تعریف یک تابع فازی بین مقادیر حداقل و حداقل فشار در گره‌ها، شاخص FRI به صورت زیر تعریف و پیشنهاد می‌گردد

(۱)

$$\text{MemF}_j = \begin{cases} 0 & \text{If } h_j \leq h_j^{\text{low}} \\ \left(\frac{0.01}{h_j^* - h_j^{\text{low}}} \right) \times (h_j - h_j^{\text{low}}) & \text{If } h_j^{\text{low}} < h_j \leq h_j^{\text{low}} \\ 0.01 + \frac{1.98}{h_j^{**} - h_j^*} (h_j - h_j^*) & \text{If } h_j^* < h_j \leq \frac{h_j^* + h_j^{**}}{2} \\ 0.01 + \frac{1.98}{h_j^{**} - h_j^*} (h_j - h_j^{**}) & \text{If } \frac{h_j^* + h_j^{**}}{2} < h_j \leq h_j^{**} \\ \left(\frac{0.01}{h_j^{**} - h_j^{\text{high}}} \right) \times (h_j - h_j^{\text{high}}) & \text{If } h_j^{**} < h_j \leq h_j^{\text{high}} \\ 0 & \text{If } h_j > h_j^{\text{high}} \end{cases}$$

اگر h_j ارتفاع معادل فشار در گره زام، h_j^* مقدار ارتفاع معادل فشار برای حداقل فشار مجاز، h_j^{**} مقدار ارتفاع معادل فشار برای حداقل فشار مجاز در گره زام، h_j^{low} و h_j^{high} مقادیر فرضی ارتفاع معادل فشار که به ترتیب از h_j^* بزرگ‌تر و از h_j^{**} کوچک‌تر هستند باشند، مقدار درجه عضویت تابع فازی مورد نظر برای گره زام (Mem F_3) از رابطه ۱ محاسبه می‌شود. با استفاده از این رابطه می‌توان مقدار درجه عضویت تابع فازی مورد استفاده در شاخص FRI را برای هر کدام از گره‌های شبکه محاسبه نمود. به این ترتیب و با توجه به تعاریف مذکور، اطمینان‌پذیری گره‌های مختلف

$$\text{Optimize} \quad (\text{Cost}, \text{Reliability}) \quad (5)$$

$$\text{Cost} = \sum_{i=1}^{N_i} C(D_i) \cdot L_i + \sum_{j=1}^{N_j} P F_j^1 \quad (6)$$

$$\text{Reliability} = \left(\sum_{j=1}^{N_j} FRI_j \right) \times \text{Min}(FRI_j) \quad (7)$$

(8)

$$FRI_j = \text{MemF}_j \times \left(1 - \frac{q_j^*}{\sum_{j=1}^{N_j} q_j^*} \right) \times \left(\frac{\sum_{i=1}^{N_j} D_{ij}}{N_j \times D_{Max_j}} \right) \quad (9)$$

$$\text{MemF}_j = \begin{cases} 0 & \text{If } h_j \leq h_j^{low} \\ \left(\frac{0.01}{h_j^* - h_j^{low}} \right) \times (h_j - h_j^{low}) & \text{If } h_j^{low} < h_j \leq h_j^* \\ 0.01 + \frac{1.98}{h_j^{**} - h_j^*} (h_j - h_j^*) & \text{If } h_j^* < h_j \leq \frac{h_j^* + h_j^{**}}{2} \\ 0.01 + \frac{1.98}{h_j^* - h_j^{**}} (h_j - h_j^{**}) & \text{If } \frac{h_j^* + h_j^{**}}{2} < h_j \leq h_j^{**} \\ \left(\frac{0.01}{h_j^{**} - h_j^{high}} \right) \times (h_j - h_j^{high}) & \text{If } h_j^{**} < h_j \leq h_j^{high} \\ 0 & \text{If } h_j > h_j^{high} \end{cases} \quad (10)$$

$$P F_j^1 = \begin{cases} \alpha_1 (h_j^* - h_j)^{\alpha_2} & \text{if } h_j < h_j^* \\ 0 & \text{if } h_j \geq h_j^* \end{cases}$$

$$h_1 + \frac{V_1^2}{2g} + Z_1 - h_f^{1,2} + H_p = h_2 + \frac{V_2^2}{2g} + Z_2 \quad (11)$$

$$\sum_{i=1}^{N_{In}} Q_{i,j} = \sum_{i=1}^{N_{Out}} Q_{i,j} \quad \forall j = 1, 2, \dots, N_j \quad (12)$$

$$\forall i = 1, 2, \dots, N_i \quad (13)$$

$$h_{f_i} = \omega L C_i^{HW-1.852} D_i^{-4.871} Q_i^{1.852}$$

که در این روابط

هزینه لوله‌های شبکه، $C(D_i)$ هزینه واحد طول لوله آم با قطر D_i و $P F_j^1$ نیز تابع جریمه مربوط به رعایت حداقل فشار مجاز گرهای شبکه بوده که نحوه محاسبه آن در رابطه ۱۰ آورده شده است. در این رابطه α_1 و α_2 ضرایبی هستند که با توجه به نوع

با ضرب C_j^1 در F_j ، مقدار درجه عضویت گرهای پر مصرف کوچک‌تر شده و متقابلاً درجه عضویت گرهای کم مصرف بزرگ‌تر می‌شود. از طرفی از آنجایی که بیشتر بودن درجه عضویت مطلوب تر است، بنابراین با کاهش مقدار عددی آن در گرهای پر مصرف، حساسیت آنها ملحوظ‌تر شده و با تعريف مدل بهینه‌سازی به صورت بیشینه کردن مقدار ساختار خاص FRI، می‌توان مقدار درجه عضویت گرهای بحرانی (گرهای پر مصرف) را بهبود بخشید.

همچنین به منظور استفاده از نتایج تحقیقات پراساد و پارک در سال ۲۰۰۴، ضریب پیشنهادی آنها برای ارزیابی و بهبود وضعیت حلقه‌های شبکه نیز در محاسبات اطمینان‌پذیری سیستم وارد شد. این محققان بیان کردند که حلقه‌های مطمئن زمانی وجود خواهد داشت که قطر لوله‌های موجود در هر حلقه حتی الامکان با یکدیگر برابر باشند. بنابراین ضریب معرفی شده توسط پراساد و پارک در سال ۲۰۰۴ که در این تحقیق C_j^2 نامیده می‌شود، با استفاده از رابطه زیر قابل محاسبه است

$$C_j^2 = \frac{\sum_{i=1}^{N_j} D_{ij}}{N_j \times D_{Max_j}} \quad (3)$$

که در این رابطه

C_j^2 مقدار ضریب مورد نظر در هر کدام از گره‌ها، D_{ij} قطر لوله آم که به گره زام متصل است، N_j تعداد لوله‌های متصل به گره زام و D_{Max_j} قطر قطورترین لوله متصل به گره زام است. با توجه به رابطه ۳ در صورتی که قطر تمام لوله‌های متصل به گره زام با یکدیگر برابر باشند مقدار شاخص بالا برابر یک بوده و هر چه حلقه‌های شبکه ناهمگن‌تر باشند مقدار آن از یک کوچک‌تر می‌شود. در نهایت با توجه به روابط ۱، ۲ و ۳، مقدار نهایی شاخص FRI در هر گره به صورت زیر خواهد بود

$$FRI_j = \text{MemF}_j \times C_j^1 \times C_j^2 \quad (4)$$

به این ترتیب مقدار نهایی شاخص FRI برای هر گره معرف اطمینان‌پذیری فشار در آن با لحاظ کردن درصد تامین نیاز و همچنین با اعمال سنجش مربوط به وجود یا عدم وجود حلقه‌های مطمئن است.

۳- توسعه مدل بهینه‌سازی چند هدفه

هدف این مسئله طراحی، کمینه‌سازی هزینه و بیشینه‌سازی اطمینان‌پذیری است. به این ترتیب مدل بهینه‌سازی مسئله به صورت زیر خواهد بود.

۴- الگوریتم بهینه سازی چند هدفه جفتگیری زنبور عسل (MOHBMO)

الگوریتم MOHBMO نسخه چند هدفه الگوریتم HBMO ارائه شده توسط بزرگ حداد و همکاران در سال ۲۰۰۶ است [۲۹]. برای تولید الگوریتم MOHBMO نیز همانند نسخه تک هدفه آن، از نحوه زندگی واقعی زنبورهای عسل استفاده شد. هر کندوی زنبور عسل، می‌تواند دارای یک یا چند ملکه باشد. ملکه‌ها در موقعی مشخصی از سال به خارج از کندو سفر کرده و به پرواز جفتگیری می‌پردازند. نکته جالب توجه آن است که زنبورهای نری که موفق به جفتگیری با ملکه‌ای می‌شوند، لزوماً متعلق به کندوی همان ملکه نیستند. به این معنا که ملکه‌ها می‌توانند با زنبورهای نر متعلق به کندوهای دیگر نیز جفتگیری کنند. به علاوه عموماً دو ملکه در یک کندو زندگی نمی‌کنند. بنابراین اگر کندویی دارای دو ملکه باشد، یکی از آنها کندو را ترک و به کندوی دیگری که فاقد ملکه است می‌پیوندد. لذا به این ترتیب نیز امکان جفتگیری ملکه یک کندو با زنبورهای کندوهای دیگر وجود دارد. این عمل موجب جابجایی ژن‌های برتر موجود در کندوهای مختلف شده و به این ترتیب خصوصیات زنبورهای کندوهای مختلف با یکدیگر ترکیب می‌شود. از پدیده طبیعی جابجایی ملکه‌ها در بین کندوها و انتقال خصوصیات یک کندو به کندوی دیگر، می‌توان در توسعه الگوریتم MOHBMO استفاده نمود.

برای این منظور، ابتدا دو کندو که هر کدام دارای یک ملکه‌اند تولید می‌شود. هر کندو با توجه به یک تابع هدف به صورت تک هدفه، بهینه‌سازی را انجام داده و پس از تکرار تعداد مشخصی سعی و خطا به بهبود ملکه خود می‌پردازد. پارتوی نهایی به دست آمده هرگز از محدوده جوابهای بهینه به دست آمده برای هر کدام از توابع هدف فراتر نخواهد رفت. بنابراین برای به دست آوردن پارتویی که از نظر وسعت و پراکنده‌گی در وضعیت مطلوبی قرار داشته باشد، باید جوابهای به دست آمده از حل تک هدفه مسئله به نقاطه بهینه مطلقشان نزدیک باشد. به این ترتیب نقاطه موجود در دو سر پارتو از هم دور شده و پارتوی نهایی پراکنده‌گی مناسبی خواهد داشت. لذا برای رسیدن به این مطلوب، دوره‌ای به نام دوره گرم شدن^۲ برای هر کدام از کندوها در نظر گرفته شد [۱]. در طی دوره WU هر کندو با انجام تعداد نسبتاً زیادی سعی و خطا، ملکه را به سمت نقطه بهینه مطلق تابع هدف خود هدایت می‌کند. پس از انجام WU برای هر کدام از کندوها، دو پاسخ جدایگانه به دست می‌آید که هر کدام از آنها از نظر یکی از دو تابع هدف در وضعیت مطلوبی قرار دارند. این دو جواب از نظر توابع هدف‌شان با یکدیگر مقایسه شده و اگر یکی

مسئله مورد نظر انتخاب می‌شوند. همچنین L طول لوله z ام، h_1 و h_2 ارتفاع معادل فشار هیدرولیکی بر حسب متر، V_1 و V_2 سرعت آب بر حسب متر بر ثانیه و Z_1 و Z_2 ارتفاع از سطح مانا بر حسب متر به ترتیب در نقاط ۱ و ۲ هستند. لازم به ذکر است که نقاط ۱ و ۲، دو نقطه فرضی در یک خط جریان در لوله‌های شبکه بوده که برای عنوان نمودن رعایت مبانی هیدرولیکی در شبیه‌سازی هیدرولیکی شبکه در نظر گرفته شده‌اند. $h_f^{1,2}$ ارتفاع افت هیدرولیکی بین نقاط ۱ و ۲ بر روی هر خط جریان فرضی بر حسب متر، H_p ارتفاع هد پمپاژ بر حسب متر، Q_i دبی A مین لوله و رودی h_{fi} یا خروجی متصل به گره Z ام بر حسب متر مکعب بر ثانیه، ارتفاع افت هیدرولیکی در لوله A م بر حسب متر، α ضریب ثابت وابسته به فرمول هیزن-ویلیامز مورد استفاده، C_i^{HW} ضریب هیزن-ویلیامز^۱ لوله A م، Q_i دبی جاری در لوله A م بر حسب متر مکعب بر ثانیه، γ وزن مخصوص آب بر حسب کیلوگرم بر متر N_i مکعب، g شتاب جاذبه زمین بر حسب متر بر محدوده ثانیه و تعداد لوله‌های شبکه هستند.

در این مدل بهینه‌سازی کمینه کردن هزینه لوله‌های شبکه و همچنین بیشینه‌سازی شاخص اطمینان‌پذیری FRI به عنوان اهداف طرح مدنظر است. به علاوه برای کسب اطمینان از عدم رعایت حداقل فشار مجاز در گره‌های شبکه، یک تابع جریمه مطابق رابطه ۱۰ به تابع هدف مربوط به هزینه اضافه شد. همچنین با توجه به نحوه تعریف تابع هدف در نظر گرفته شده برای بیشینه کردن اطمینان‌پذیری شبکه در رابطه ۷، علاوه بر اینکه مجموع تمامی FRI‌های گره‌های مختلف شبکه در مقدار تابع هدف وارد می‌شود، از تأثیر کمترین مقدار FRI در بین گره‌ها نیز غفلت نشد. به این ترتیب بیشینه شدن Z نه تنها مجموع مقادیر FRI در گره‌های شبکه را بیشینه می‌سازد بلکه از بیش از حد کوچک شدن FRI در برخی گره‌های بحرانی نیز جلوگیری به عمل می‌آورد. به همین دلیل حداقل FRI در مجموع تمامی FRI‌های شبکه، ضرب شد. به علاوه با توجه به نحوه تعریف این رابطه روشی است که شاخص نهایی معرف اطمینان‌پذیری شبکه (برخلاف برخی شاخص‌های اطمینان‌پذیری قبلی) در محدوده صفر و یک نبوده و می‌تواند از عدد یک بزرگ‌تر باشد.

شایان ذکر است که شبیه‌سازی هیدرولیکی شبکه در مدل بهینه‌سازی MOHBMO توسط نرم افزار EPANET 2.0 انجام می‌شود و به این ترتیب قیودات مذکور در روابط ۱۲، ۱۱ و ۱۳ توسط مدل شبیه‌ساز برآورده خواهد شد [۲۸]. لذا اعمال تابع جریمه برای کسب اطمینان از اراضی آن‌ها مورد نیاز نیست.

² Warm Up (WU)

¹ Hazen-Williams

است. طول همه لوله‌های به کار رفته در شبکه (L_i) با هم برابر بوده و معادل ۱۰۰۰ متر استند. به علاوه ضریب هیزن-ویلیامز برای محاسبه افت تمامی لوله‌ها برابر 130 و ضریب α نیز برابر $EPANET/6744$ (برابر ضریب α) به کار رفته در نرم افزار EPANET ۲.۰ فرض شده‌اند. مقادیر دبی مورد نیاز هر گره معلوم بوده و میزان کمینه و بیشینه فشار مجاز در هر گره نیز به ترتیب برابر 30 و 60 متر آب فرض گردید ($P_j^* = 30$ و $P_j^{**} = 60$). همچنین مقدار h_j^{Low} و h_j^{High} نیز برابر 1000 -و 500 متر آب در نظر گرفته شدن. لازم به ذکر است که فشار 1000 -دارای مفهوم فیزیکی نبوده و فقط به منظور سهولت حل مسئله در نظر گرفته شده است. اطلاعات مربوط به گره‌ها و قطراهای تجاری این شبکه در مقاله آپروویتز و شمیر در سال ۱۹۷۷ ارائه شده‌اند.

طراحی دو هدفه شبکه دو حلقه‌ای با متغیرهای تصمیم قطر لوله‌ها و با استفاده از الگوریتم بهینه‌سازی چند هدفه MOHBMO انجام شد که در آن کندوی اول با تابع هدف کمینه کردن هزینه و کندوی دوم با تابع هدف بیشینه کردن FRI تکامل می‌یابند. برای طراحی این شبکه از الگوریتم MOHBMO ۱۰. اجرای جداگانه گرفته شد. سپس با ترکیب این 10 پارت و حذف جوابهای مغلوب، پارت‌توی نهایی به دست آمد که در شکل ۴ مشاهده می‌شود. لازم به ذکر است که تمامی نقاط موجود در این پارت، قیودات مربوط به هر دو تابع هدف را به طور کامل ارضا کرده‌اند.

نقاط موجود در دو سر پارت‌توی شکل ۴ (نقاط A و B)، از طراحی تک‌هدفه شبکه دو حلقه‌ای با هر یک از توابع هدف و با استفاده از الگوریتم HBMO به دست می‌آیند. از طرف دیگر همان‌طور که مشاهده می‌شود الگوریتم MOHBMO نیز توانسته است به خوبی ناحیه بین این دو نقطه مرزی را پوشش دهد که این نشان از توانایی الگوریتم و همچنین انتخاب مناسب پارامترهای آن دارد. تقابل بین هزینه و اطمینان‌پذیری در این شکل با وضوح بیشتری قابل مشاهده است. ملاحظه می‌شود که با افزایش هزینه، مقدار شاخص اطمینان‌پذیری FRI افزایش می‌یابد.

اما هدف از طراحی چند هدفه یک شبکه آبرسانی، دسترسی به طراحی‌ای است که از نظر هر دو تابع هدف، وضعیت نسبتاً بهینه‌ای داشته باشد. بنابراین باید بتوان با روشی یکی از نقاط موجود در پارت‌توی انتخاب نمود و آنرا به عنوان نتیجه نهایی طراحی دو هدفه این شبکه معرفی کرد. برای این‌منظور مدل‌های حل اختلاف مختلفی وجود دارد که در این تحقیق از مدل حل اختلاف یونگ^۲ در سال ۱۹۹۳ استفاده شد. در این روش بهر یک از توابع هدف، تابع مطلوبیتی برآش داده می‌شود و با استفاده از بیشینه‌سازی

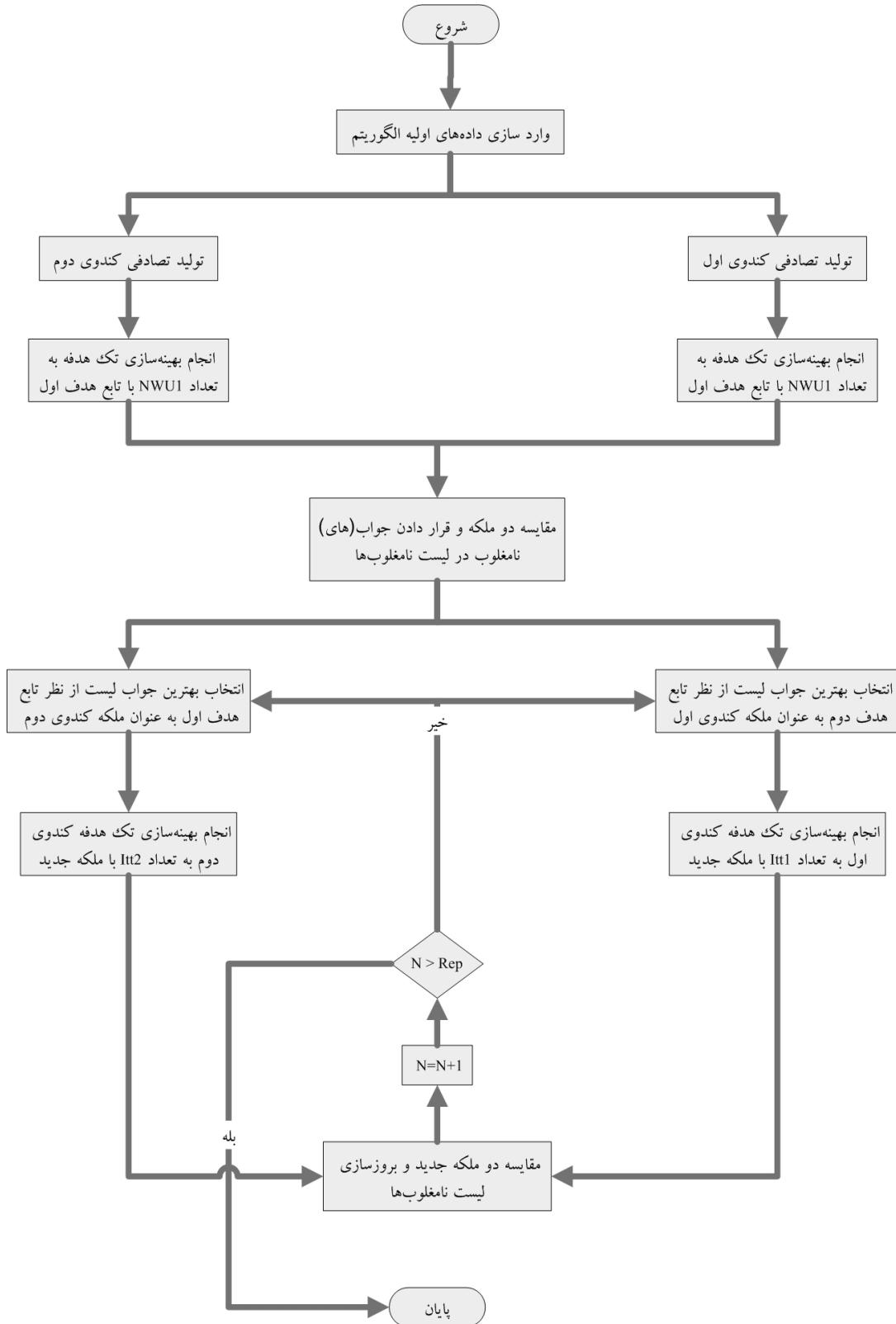
توانست دیگری را مغلوب کند، وارد لیست جوابهای غیرپست می‌گردد و در غیر این صورت هر دوی آنها در این لیست قرار می‌گیرند. سپس جوابی که در لیست غیرپست از نظر تابع هدف اول برتر است، به عنوان ملکه کندوی دوم و همچنین جوابی که از نظر تابع هدف دوم برتر است به عنوان ملکه کندوی اول انتخاب می‌شود (جابجایی ملکه‌ها در بین دو کندو). مجدداً فرایند حل مسئله تک‌هدفه با ملکه‌های جدید و همان تابع هدف قبلی آغاز می‌شود با این تفاوت که این بار تعداد سعی و خطأ در هر کندو نسبت به مرحله WU بسیار کمتر است. پس از انجام تعداد معینی سعی و خطأ مجدداً جوابهای بهینه به دست آمده از هر کندو با یکدیگر مقایسه شده و پس از انجام آزمایش غیرپستی وارد لیست جوابهای غیرپست می‌شوند. هر جواب وارد شده به لیست غیرپست، با تمام جوابهای قبلی موجود در این لیست مقایسه می‌شود و در نهایت جوابهای غیرپست درون لیست باقی می‌مانند. پس از بهروز کردن لیست غیرپست پس از هر بار فرایند تکراری موجود در روند حل چند‌هدفه، جوابی که در درون این لیست نسبت به تابع هدف اول از همه برتر باشد به عنوان ملکه جمعیت دوم قرار گرفته و بر عکس. سپس مجدداً هر کندو با توجه به تابع هدف خودش پیش می‌رود و این فرایند تکراری تا رسیدن به شرط توقف که عموماً تعداد مشخصی تکرار است، ادامه می‌یابد. اگر دوره WU به خوبی انجام شود، تعداد تکرارهای هر کندو در مرحله فرایند حل چند‌هدفه به خوبی انتخاب شوند و در نهایت تعداد تکرارهای فرایند تکراری به اندازه کافی انتخاب شده باشد، می‌توان انتظار داشت که پارت‌توی به دست آمده چه از نظر پراکندگی و چه از نظر تعداد نقاط موجود بر روی آن دارای وضعیت مناسبی باشد. در شکل ۲ فلوچارت الگوریتم دو هدفه MOHBMO مشاهده می‌شود. در این فلوچارت NWU1 و NWU2 به ترتیب تعداد تکرار برای دوره گرم شدن کندوی اول و دوم، Itt1 و Itt2 تعداد تکرار هر کندو در مرحله تکراری فرایند حل چند هدفه و Rep تعداد تکرار فرایند تکراری روند حل چند هدفه است.

۵- مطالعه موردي

روش طراحی موردنظر با استفاده از توابع هدف تعریف شده، بر روی دو شبکه نمونه موردنظر آزمون قرار گرفت. شبکه اول که توسط آپروویتز و شمیر در سال ۱۹۷۷ ارائه شده است و توسط بسیاری از محققان به کار رفته است، یک شبکه ساده بدون پمپ و بدون تانک ذخیره بوده که شمايی کلی آن در شکل ۳ مشاهده می‌گردد [N_j=8]. شبکه دو حلقه‌ای دارای ۸ لوله (N_i=8) و ۶ گره (N_j=6)

² Young

¹ Two-Loop



شکل ۲- فلوچارت الگوریتم بهینه سازی دو هدفه جفت‌گیری زنبور عسل MOHBMO

اطمینان پذیری حدود ۴۰ برابر آن دست یابد. همچنین با انجام مقایسه مشابه با نقطه B می‌توان گفت که طراحی C با صرف هزینه‌ای در حدود ۳۳٪ هزینه شبکه B می‌تواند حدود ۸۰ درصد از اطمینان پذیری این شبکه را تأمین کند.

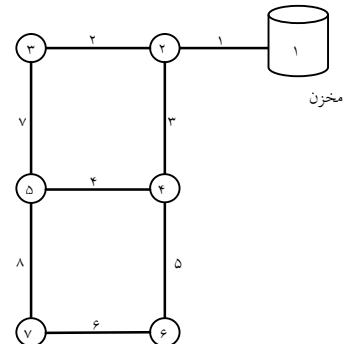
جدول ۱- مقادیر قطر لوله‌ها برای نقاط A، C و B

	شماره لوله	قطر (اینج)	قطر (اینج)	قطر (اینج)
۱۸	۱۸	۱۸	۱	
۲۴	۲۰	۱۰	۲	
۲۴	۲۰	۱۶	۳	
۲۴	۱۴	۴	۴	
۲۴	۱۸	۱۶	۵	
۲۴	۱۸	۱۰	۶	
۲۴	۲۰	۱۰	۷	
۲۴	۱۸	۱	۸	
۳۹۸۰...	۱۰۹...	۴۱۹...		هزینه (دلار)

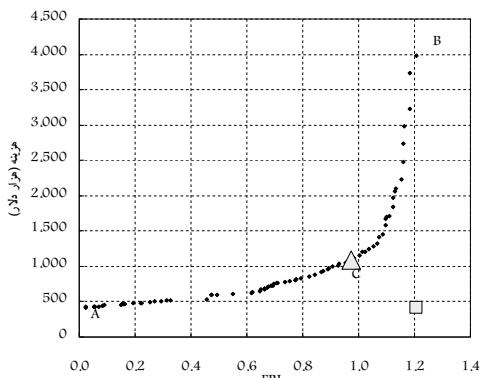
جدول ۲- مقادیر فشار گره‌ها و شاخص FRI برای نقاط A، C و B

	B	C	A	نقطه
FRI	فشار (متر)	FRI	فشار (متر)	فشار گره (متر)
۰/۳۸	۵۳/۲۵	۰/۴۰	۵۳/۲۵	۰/۳۴
۰/۷۹	۴۲/۹۳	۰/۷۶	۴۲/۴۱	۰/۰۴
۰/۷۳	۴۷/۷۸	۰/۶۶	۴۷/۱۹	۰/۶۰
۰/۳۷	۵۲/۷۴	۰/۳۶	۵۱/۸۸	۰/۱۰
۰/۳۶	۳۷/۶۴	۰/۳۱	۳۶/۵۵	۰/۰۲
۰/۶۹	۴۲/۶۴	۰/۶۳	۴۱/۵۵	۰/۰۲
۱/۲۰۵۵		۰/۹۷۴۹		تابع هدف
			۰/۰۲۳۴	FRI

اما واضح است که مطلوب‌ترین نقطه ممکن در بین نقاط موجود بر روی پارتولو، نقطه‌ای است که از نظر هر دو تابع هدف به مقادیر بهینه تک هدف آنها رسیده باشد. به این معنا که مطلوب‌ترین طراحی ممکن برای شبکه دو حلقه‌ای، شبکه‌ای است با هزینه ساخت ۴۱۹,۰۰۰ دلار و مقدار تابع هدف FRI معادل ۱/۲۰۵۵. البته واضح است که این یک شبکه فرضی است اما نمایش آن با نماد مربع در شکل ۴، به ارزیابی عملکرد الگوریتم MOHBMO در یافتن یک پارتولو مناسب کمک می‌کند. همان‌طور که مشاهده می‌شود پارتولوی به دست آمده با استفاده از الگوریتم MOHBMO دارای تحبد مناسبی به سمت مربع نمایش داده شده در شکل است. به این معنا که برخی از نقاط موجود در روی منحنی توانسته‌اند تا حد نسبتاً مطلوبی خود را به این نقطه بهینه فرضی نزدیک کنند و مشاهده می‌شود که نقطه انتخاب شده توسط مدل یونگ در سال ۱۹۹۳ نیز در همین محدوده قرار دارد.

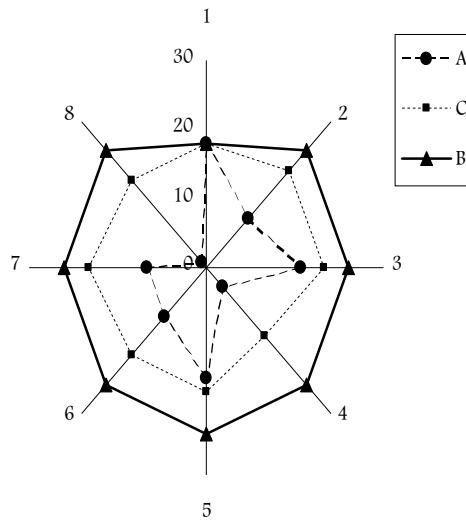


شکل ۳- شماتیک شبکه آبرسانی دو حلقه‌ای [۲]



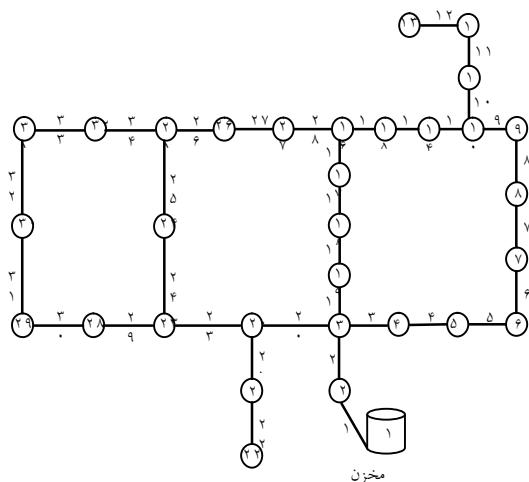
شکل ۴- منحنی به دست آمده در حل مسئله دو حلقه‌ای و نقطه انتخاب شده

یک رابطه ریاضی بر مبنای شبیه سازی نقاط مختلف پارتولو، نقطه مطلوب انتخاب می‌گردد [۳۰]. یونگ در سال ۱۹۹۳ مدل چانه زنی را برای دو گروه از بازیکنان I_1 و I_2 ارائه نمود. در این مدل در هر دوره زمانی $\{1, 2, \dots, T\}$ ، به صورت تصادفی دو بازیکن $p \in I_1$ و $q \in I_2$ بازی دو نفره‌ای را انجام می‌دهند. البته لزوماً این بازی دوره زمانی مشخصی ندارد. همچنین فرض می‌شود که دیگر بازیکنان از تابع مطلوبیت یکدیگر اطلاعی نداشته و با توجه به اطلاعات موجود به بازی می‌پردازند [۳۰]. با استفاده از این روش، نقطه C که با علامت مثلث در شکل ۴ مشخص شده است انتخاب می‌گردد. اگر طراحی به دست آمده با تابع هدف کمینه کردن هزینه (نقطه پایینی Pارتولو) را A، طراحی به دست آمده با تابع هدف بیشینه کردن (نقطه بالای پارتولو) را B و نقطه انتخاب شده با مدل یونگ در سال ۱۹۹۳ را C بنامیم، مقادیر قطر لوله‌ها، فشار گره‌ها و همچنین شاخص FRI آنها به صورت جدولهای ۱ و ۲ است. همچنین مقادیر مربوط به هزینه و شاخص FRI برای این سه شبکه نیز در همین جدولها آورده شده است. با مقایسه مقادیر مذکور، می‌توان گفت که شبکه C با هزینه‌ای در حدود ۵/۲ برابر شبکه A می‌تواند به



شکل ۶- قطر لوله‌های شبکه دو حلقه‌ای در سه طراحی A، C و B (اینج)

مخزن تأمین کننده آن در ارتفاع ۱۰۰ متری قرار داشته و برای تأمین فشار از هیچ پمپی استفاده نمی‌شود. همچنین میزان کمینه و بیشینه فشار مجاز در هر گره به ترتیب برابر ۳۰ و ۶۰ متر آب بود. ($P_j^* = 30$) و $P_j^{**} = 60$) و مقدار h_j^{High} و h_j^{Low} نیز برابر ۱۰۰ و ۵۰۰ متر آب فرض شده‌اند. به علاوه ضربیت هیزن-ولیامز برای محاسبه افت تمامی لوله‌ها برابر ۱۳۰ و ضربیت نیز برابر ۱۰/۵۰۸۸ در نظر گرفته شده‌اند.

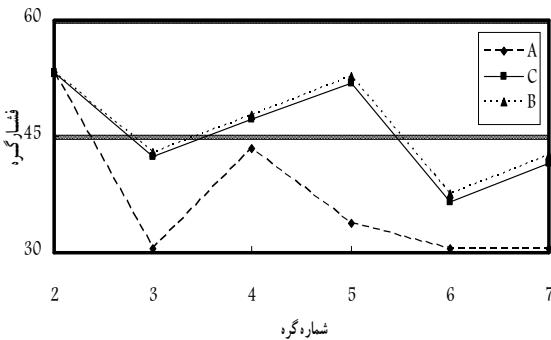


شکل ۷- شماتیک شبکه آبرسانی هانوی [۶]

به منظور بهینه‌سازی دو هدفه شبکه هانوی^۱ از الگوریتم چند هدفه MOHBMO استفاده شد که در آن کندوی اول به سمت کمینه

¹ Hanoi

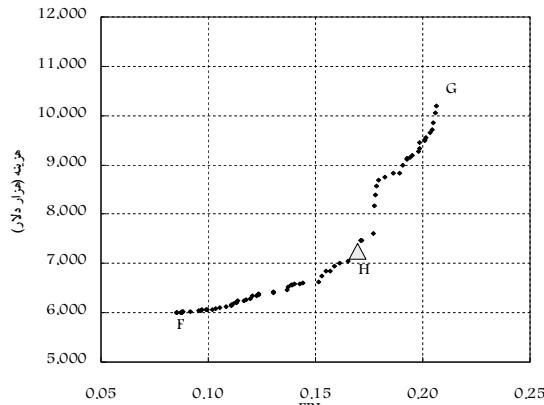
شکل ۵ وضعیت فشار در گره‌های شبکه دو حلقه‌ای برای هر سه طراحی A، C و B را نشان می‌دهد. همان‌طور که در این شکل مشاهده می‌شود، در شبکه A که از طراحی تک هدفه شبکه با تابع هدف کمینه کردن هزینه به دست آمده است، مقدار فشار گره‌ها تا حد امکان به حداقل فشار مجاز (۳۰ متر) نزدیک شده‌اند. اما فشار گره‌ها در طراحی‌های C و همچنین B تا حد امکان به مقدار میانگین فشار حداقل و حداً کثیر مجاز (۴۵ متر) نزدیک شده‌اند. این شکل نشان می‌دهد که تابع هدف دوم (بیشینه کردن FRI) نقش خود را به خوبی ایفا کرده و توانسته است با توجه به نحوه تعریف تابع درجه عضویت فازی مورد نظر، فشار گره‌ها را به مقدار بهینه در نظر گرفته شده، نزدیک کند.



شکل ۵- فشار گره‌های شبکه دو حلقه‌ای در سه طراحی A، C و B (متر)

در شکل ۶ نیز وضعیت قطر لوله‌های هر سه طراحی در یک نمودار حلقه‌ای آورده شده است. در این نمودار ۸ میله مدرج وجود دارد که هر یک معرف یکی از ۸ لوله شبکه است. با تعیین قطر لوله‌های شبکه بر روی این میله‌ها و وصل کردن نقاط به یکدیگر، یک شکل هندسی به دست می‌آید. هر چه این شکل هندسی به دایره نزدیک تر باشد، نشان از یکنواخت‌تر بودن قطر لوله‌ها در شبکه داشته و به این ترتیب بر طبق تعریف پراساد و پارک در سال ۲۰۰۴ شبکه دارای حلقه‌های مطمئن‌تری خواهد بود. همان‌طور که مشاهده می‌شود شبکه B که از طراحی شبکه با تابع هدف بیشینه کردن FRI به دست آمده است دارای لوله‌های یکنواختی است. به طوری که شکل هندسی مربوط به قطرهای این طراحی به دایره بسیار نزدیک است. بنابراین به نظر می‌رسد که تابع هدف تعریف شده با استفاده از شاخص FRI چه از نظر رساندن فشار گره‌ها به مقدار بهینه مورد نظر و چه از نظر یکنواخت کردن قطر لوله‌ها و ایجاد حلقه‌های مطمئن، توانسته است نقش خود را به خوبی ایفا کند. مثال دوم مربوط است به شبکه آبرسانی شهر هانوی در کشور ویتنام که در شکل ۷ شماگی کلی آن مشاهده می‌شود [۶]. این شبکه متشکل است از ۳۲ گره ($N_j=32$)، ۳۴ لوله ($N_l=34$) و سه حلقه.

قادر است اطمینان پذیری در شبکه هانوی را تقریباً ۱۳ برابر کند. در مقایسه با نقطه G نیز، نقطه انتخاب شده با صرف ۷/۰ هزینه این نقطه می‌تواند در حدود ۸۰ درصد اطمینان پذیری آن را تأمین کند. به علاوه مقادیر قطر لوله‌های شبکه انتخاب شده در جداول ۳ و فشارگرهای، درجه عضویت تابع فاری MemF و شاخص FRI نیز در جدول ۴ مشاهده می‌شوند.



شکل ۸- پارتیوی به دست آمده از الگوریتم MOHBMO در حل مسئله هانوی

کردن هزینه و کندوی دوم به سمت بیشینه کردن FRI تکامل می یابند. در این قسمت نیز از الگوریتم MOHBMO، اجرای جدالگانه گرفته شد. سپس با ترکیب این ۱۰ پارتو و حذف جوابهای مغلوب، پارتوی نهایی به دست آمد که در شکل ۸ مشاهده می شود. لازم به ذکر است که تمامی نقاط موجود در این پارتو، قیودات مربوط به هر دو تابع هدف را به طور کامل ارسا کرده اند.

نقاط مرزی موجود در پارتوي شکل ۸ همان طراحی های به دست آمده از کمینه سازی هزینه و بیشینه سازی FRI هستند. هزینه طراحی F معادل ۴۴،۶۰۰ دلار و مقدار FRI آن برابر ۰/۸ بوده و در مورد نقطه G نیز مقادیر مذکور به ترتیب برابر ۱۰،۱۹۱ دلار و ۰/۲۱ می باشند. همان طور که در شکل ۸ مشاهده می شود الگوریتم MOHBMO توانسته است به خوبی ناحیه بین دو نقطه مرزی را پوشش دهد که این نشان از توانایی این الگوریتم و همچنین انتخاب مناسب پارامترهای آن دارد. در این قسمت نیز با استفاده از روش یونگ در سال ۱۹۹۳، یکی از نقاط موجود در پارتوي بالا انتخاب گردید که این نقطه با علامت مثلث در شکل ۸ مشخص شده است (نقطه H). مقادیر هزینه طراحی و شاخص FRI برای این نقطه به ترتیب برابر ۷،۲۴۴،۴۷۹ دلار و ۰/۰ می باشند. نقطه H، یا هزینه ای در حدود ۱/۲ هزینه نقطه F،

جدول ۳- قطعه لوله‌ها، نقطه انتخاب شده از بارگاهی طراحی شکه هانوی (نقطه H)

جدول ۴- فشار گهای و مقادیر شاخص FRI برای نقطه انتخاب شده از پارتوی شکه هانوی (نقطه H)

FRI	Memfun	فشار (متر)	شماره گره	FRI	Memfun	فشار (متر)	شماره گره
۰/۴۸۷۴	۰/۵۲۲۷	۵۲/۲۳	۱۸	۰/۰۰۸۷	۰/۰۰۹۲	۹۷/۲۱	۲
۰/۰۰۹۰	۰/۰۱۰۰	۶۱/۰۱	۱۹	۰/۰۰۸۹	۰/۰۰۹۹	۶۲/۰۵	۳
۰/۰۰۹۷	۰/۵۲۰۲	۵۲/۱۹	۲۰	۰/۱۰۴۵	۰/۱۰۵۱	۵۸/۰۶	۴
۰/۸۳۱۱	۰/۸۷۱۸	۴۳/۰۶	۲۱	۰/۴۱۴۹	۰/۴۳۰۵	۵۳/۶۳	۵
۰/۸۲۳۶	۰/۸۴۴۱	۴۲/۶۶	۲۲	۰/۷۲۹۴	۰/۷۶۸۱	۴۸/۰۱	۶
۰/۷۰۵۰	۰/۱۹۲۸	۴۶/۶۲	۲۳	۰/۷۸۷۷	۰/۸۴۴۹	۴۷/۳۵	۷
۰/۹۲۹۲	۰/۹۹۹۰	۴۵/۴۷	۲۴	۰/۹۰۵۵	۰/۹۳۱۲	۴۶/۰۴	۸
۰/۸۱۳۴	۰/۹۸۴۵	۴۴/۷۷	۲۵	۰/۱۸۴۹۹	۰/۹۹۷۶	۴۵/۰۴	۹
۰/۷۷۶۰	۰/۸۱۲۷	۴۲/۱۶	۲۶	۰/۰۵۶۷۰	۰/۱۱۲۶	۴۲/۱۶	۱۰
۰/۷۳۰۶	۰/۸۱۲۱	۴۲/۱۵	۲۷	۰/۷۸۶۰	۰/۷۸۷۸	۴۱/۷۸	۱۱
۰/۹۳۲۳	۰/۹۴۶۱	۴۴/۱۸	۲۸	۰/۵۹۸۲	۰/۷۶۹۴	۴۱/۰۱	۱۲
۰/۶۸۱۳	۰/۱۸۷۲	۴۲/۹۹	۲۹	۰/۴۷۴۵	۰/۴۹۸۰	۳۷/۳۹	۱۳
۰/۷۳۴۴	۰/۱۰۵۸	۴۲/۸۰	۳۰	۰/۰۴۰۳	۰/۶۳۷۱	۳۹/۰۰	۱۴
۰/۸۶۱۳	۰/۱۸۶۵	۴۲/۹۷	۳۱	۰/۶۳۲۶	۰/۶۴۱۶	۳۹/۰۷	۱۵
۰/۶۵۴۶	۰/۹۷۴۵	۴۴/۶۱	۳۲	۰/۶۷۱۸	۰/۸۱۸۹	۴۲/۲۶	۱۶
-	-	-	-	۰/۹۳۰۸	۰/۹۷۳۰	۴۵/۴۱	۱۷

۶- نتیجه‌گیری

نتایج کار نشان دهنده عملکرد رضایت‌بخش شاخص FRI (با توجه به اهداف در نظر گرفته شده برای آن که قرار گرفتن فشار گره‌ها بین فشار کمینه و بیشینه مجاز و ایجاد حلقه‌های مطمئن بوده است) و همچنین الگوریتم چندهدفه توسعه داده شده بود که قادراند مجموعه‌ای از طراحی‌های بینه را در قالب مجموعه جوابی غیرپست به تضمیم گیرندها ارائه دهند. در هر دو مثال نمونه طراحی شده با استفاده از مدل بینه‌سازی توسعه داده شد در این تحقیق، می‌توان با انتخاب یکی از نقاط موجود بر روی مجموعه جوابهای غیرپست به دست آمده، به طراحی‌های با اطمینان‌پذیری بالا و در عین حال مقرون به صرفه از نظر اقتصادی دست یافت.

به عنوان مثال در شبکه اول با صرف ۳۰ درصد و در شبکه دوم با صرف ۷۰ درصد هزینه مطمئن‌ترین طراحی به دست آمده، می‌توان ۸۰ درصد اطمینان‌پذیری این طراحی‌ها را به دست آورد. به علاوه از جمله محدودیتهای شاخص FRI می‌توان بیشتر شدن مقدار آن از عدد یک و همچنین انتخاب نقطه بینه برای فشار گره‌ها در محدوده بین فشار کمینه و بیشینه مجاز را نام برد که موضوعات پیشنهادی برای تحقیقات بعدی خواهند بود.

۷- قدردانی

به این وسیله از حمایت معاونت محترم پژوهشی دانشگاه تهران تشکر و قدردانی به عمل می‌آید.

واردسازی اطمینان‌پذیری در طراحی شبکه‌های توزیع آب شهری یکی از وظایف دشوار محققان در این زمینه است. روش‌های متعددی برای این منظور در تحقیقات مختلف به کار گرفته شده است و یکی از آنها استفاده از شاخصهای اطمینان‌پذیری قطعی به عنوان تابع هدف در طراحی است. شاخصهای ارائه شده قبلی در این زمینه دارای نقاط قوت و ضعفی بوده‌اند. یکی از کمبودهایی که در این شاخصها مشاهده می‌شود عدم وارد کردن بیشینه فشار مجاز در محاسبات مربوط به شاخص مورد نظر بوده است. لذا در این تحقیق با بهره‌گیری از تجربیات محققان پیشین و با تلاش در زمینه جبران کمبودهای موجود، یک شاخص اطمینان‌پذیری قطعی بر پایه منطق فازی به نام شاخص FRI معرفی شده است. سپس با توسعه الگوریتم چند هدفه MOHBMO از روی نسخه تک‌هدفه آن و با به کار گیری توابع هدف کمینه کردن هزینه و بیشینه کردن FRI. طراحی دو هدفه دو شبکه آبرسانی نمونه انجام گرفت. بررسی طراحی‌های به دست آمده از مدل بینه‌سازی MOHBMO نشان می‌دهد که شاخص FRI در نزدیک کردن فشار گره‌های شبکه به مقدار مطلوب (که در این تحقیق میانگین کمینه و بیشینه فشار مجاز فرض شده است) و همچنین در ایجاد حلقه‌های مطمئن در شبکه توانسته است انتظارات طراحی را برآورده سازد. در پایان،

۷- مراجع

- 1- Fallah Mehdipour, E. (2008). "Application of multi purpose evolutionary optimization methods in multi reservoir systems operation." M.Sc. Thesis, Tehran, University Tehran. (In Persian)
- 2- Alperovits, E., and Shamir, U. (1977). "Design of optimal water distribution systems." *Water Resources Research*, 13(6), 885-900.
- 3- Quindry, G. E., Brill, E. D., and Liebman, J. C. (1981). "Optimization of looped water distribution systems." *J. Environmental Engineering*, 107(4), 665-679.
- 4- Goulter, I. C., Lussier, B. M., and Morgan, D. R. (1986). "Implications of head loss path choice in the optimization of water distribution networks." *Water Resources Research*, 22(5), 819-822.
- 5- Kessler, A., and Shamir, U. (1989). "Analysis of the linear programming gradient method for optimal design of water supply networks." *Water Resources Research*, 25(7), 1469-1480.
- 6- Fujiwara, O., and Kang, D. B. (1990). "A two-phase decomposition method for optimal design of looped water distribution networks." *Water Resources Research*, 26(4), 539-549.
- 7- Savic, D. A., and Walters, G. A. (1997). "Genetic algorithms for least-cost design of water distribution networks." *J. Water Resources Planning and Management*, 123(2), 67-77.
- 8- Cunha, M. C., and Sousa, J. (1999). "Water distribution network design optimization: Simulated annealing approach." *J. Water Resources Planning and Management*, 125(4), 215-221.
- 9- Lippai, I., Heaney, J. P., and Laguna, M. (1999). "Robust water system design with commercial intelligent search optimizers." *J. Computations in Civil Engineering*, 13(3), 135-143.
- 10- Eusuff, M. M., and Lansey, K. E. (2003). "Optimization of water distribution network design using the shuffled frog leaping algorithm." *J. Water Resources Planning and Management*, 129(3), 210-225.

- 11- Geem, Z. W. (2005). "Optimal cost design of water distribution networks using harmony search." *J. Engineering Optimization*, 38(3), 259-280.
- 12- Suribabu, C. R., and Neelakantan, T. R. (2006). "Design of water distribution networks using particle swarm optimization." *J. Urban Water*, 3(2), 111-120.
- 13- Afshar, M. H., and Mariño, M. A. (2008). "Application of an ant algorithm for layout optimization of tree networks." *Engineering Optimization*, 38(3), 353-369.
- 14- Mays, L. W. (1996). "Review of reliability analysis of water distribution systems." Tickle, G., Xu, W., and Bouchart (Eds.), *Stochastic hydraulics '96* (pp. 53±62), Rotterdam: Balkema.
- 15- Todini, E. (2000). "Looped water distribution networks design using a resilience index based heuristic Approach." *Urban Water*, 2(3), 115-122.
- 16- Goulter, I. C., and Bouchart, F. (1990). "Reliability constrained pipe networks model." *J. Hydraulic Engineering*, 16(2), 221-229.
- 17- Walski, T. M., et al. (1987). "Battle of the network models: Epilogue." *J. Water Resources Planning and Management*, 113(2), 191-203.
- 18- Tabesh, M., Tanimboh, T. T., and Burrows, R. (2004). "Pressure dependent stochastic reliability analysis of water distribution networks." *J. Water Science Technology: Water Supply*, 4(3), 81-90.
- 19- Rowell, W. F., and Barnes, J. W. (1982). "Obtaining the layout of water distribution systems." *J. Hydraulics Division*, 108(1), 137-148.
- 20- Morgan, D. R., and Goulter, I. C. (1985). "Optimal urban water distribution design." *Water Resources Research*, 21(5), 642-652.
- 21- Kettler, A., and Goulter, I. (1983). "Reliability consideration in the least cost design of looped water distribution networks." *Proceeding of 10th International Symposium on Urban Hydrology, Hydraulic and Sediment Control*, University of Kentucky, Lexington, Ky., 305-312.
- 22- Goulter, I., and Coals, A. (1986). "Quantitative approaches to reliability assessment in pipe networks." *J. Transportation Engineering*, 112(3), 287-301.
- 23- Ostfeld, A., and Shamir, U. (1996). "Design of optimal reliable multiquality water-supply systems." *J. Water Resources Planning and Management*, 122(5), 322-333.
- 24- Xu, C., and Goulter, I. (1999). "Reliability-based optimal design of water distribution networks." *J. Water Resources Planning and Management*, 125(6), 352-362.
- 25- Tabesh, M., Soltani, J., Farmani, R., and Savic, D. (2009). "Assessing pipe failure rate and mechanical reliability of water distribution networks using data-driven modeling." *J. Hydroinformatics*, 11(1), 1-17.
- 26- Walski, T. M. (2001). "The wrong paradigm-why water distribution optimization doesn't work." *J. Water Resour. Plan. Manage.*, 127(4), 203-205.
- 27- Prasad, T. D., and Park, N. S. (2004). "Multiobjective genetic algorithms for design of water distribution networks." *J. Water Resources Planning and Management*, 130(1), 73-82.
- 28- Rossman, L. A. (1993). *EPANET, users manual*, U.S. Environmental Protection Agency, Cincinnati, Ohio.
- 29- Bozorg Haddad, O., Afshar, A., and Mariño, M. A. (2006). "Honey-bees mating optimization (HBMO) algorithm: A new heuristic approach for water resources optimization." *J. Water Resources Management*, 20 (5), 661-680.
- 30- Young, H. P. (1993). "An evolutionary model of bargaining." *J. Economic Theory*, 59, 145-168.