

طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع آوری فاضلاب با استفاده از الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان: مقایسه عملکرد چهار الگوریتم

رامتین معینی

گروه عمران، دانشگاه اصفهان

(دریافت مقاله: ۱۳۹۵/۰۱/۲۹ - دریافت نسخه نهایی: ۱۳۹۴/۰۱/۲۹)

DOI: 10.18869/acadpub.jcme.36.1.127

چکیده – در این تحقیق از قابلیت‌های الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان، در طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع آوری فاضلاب استفاده می‌شود. بدین منظور دو فرمول بندی پیشنهاد می‌شود که در فرمول بندی اول قطر لوله‌ها و در فرمول بندی دوم تراز گره‌های شبکه‌ها به عنوان متغیر تصمیم مسأله منظور می‌شود. به منظور ارزیابی عملکرد الگوریتم‌های مختلف پیشنهادی جامعه مورچگان، چهار الگوریتم سیستم مورچه، سیستم مورچه برتر، سیستم مورچه ترتیبی و سیستم مورچه بیشینه – کمینه برای حل مسأله مذکور به کار گرفته می‌شود. مسائل نمونه‌های با استفاده از هر دو فرمول بندی الگوریتم پیشنهادی حل شده و نتایج با سایر نتایج موجود مقایسه می‌شود. نتایج نشان دهنده آن است که الگوریتم‌های پیشنهادی، مورچگان، نتایج حاصل از الگوریتم سیستم مورچه بیشینه – کمینه مناسب‌تر است.

واژه‌های کلیدی: شبکه جمع آوری فاضلاب، الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان، طراحی، بهینه ابعاد، قطر لوله‌ها، تراز گره‌ها.

Optimal Design of Sewer Network Size using Ant Colony Optimization Algorithm: Comparing Performance of Four Different Algorithms

R. Moeini

Department of Civil Engineering, University of Isfahan, Isfahan, Iran

Abstract: In this paper, the features of Ant Colony Optimization Algorithm (ACOA) are used to find optimal size for sewer network. Two different formulations are proposed. In the first formulation, pipes diameters and in the second formulation, nodal elevations of sewer network are taken as decision variables of the problem. In order to evaluate the performance of different ACOAs, four algorithms of Ant System, Elitist Ant System, Ranked Ant System and Max-Min Ant System are used to solve this optimization problem. Different test examples are solved using two proposed formulations for each ACOAs and the results are presented and compared with other available results. The results indicate the efficiency of the proposed methods in the solution of sewer network design optimization problem and the results of Max-Min Ant System are better in comparison with other ACOAs.

Keywords: Sewer network, Ant Colony Optimization Algorithm (ACOA), Design, Optimal size, Pipe diameters, Nodal elevations.

*: مسئول مکاتبات، پست الکترونیکی: r.moeini@eng.ui.ac.ir

فهرست علائم

میانگین تعداد گزینه‌های تصمیم موجود در هر نقطه تصمیم مسأله	NO_{avg}	سطح مقطع لوله ۱ام در عمق جريان y_1	a_1
احتمال انتخاب دوباره بهترین جواب بهینه موضعی	p_{best}	مقدار تخلف از قيد g ام	CSV_g
احتمال انتخاب گزینه تصمیم ۱ام در نقطه تصمیم ۱ام توسط مورچه m در تکرار t ام	$P_{ij}(m,t)$	قطر لوله ۱ام	d_1
مقدار دبی جريان فاضلاب در لوله ۱ام	Q_1	مجموعه (ليست) قطرهای تجاري بالادست لوله ۱ام	\bar{d}_1
مقدار دبی موضعی جريان فاضلاب ورودی به گره ۱	q_i	مجموعه قطرهای تجاري لوله‌های فاضلاب‌روها	\bar{D}
شعاع هيدروليكي لوله ۱ام در عمق جريان y_1	r_1	عمق متوسط کارگذاري لوله ۱ام	\bar{E}_1
شيب طولي لوله ۱ام	S_1	حداکثر مقدار عمق کارگذاري لوله‌های فاضلاب‌روها	E_{max}
حداقل مقدار شيب طولي لوله‌های فاضلاب‌روها	S_{min}	حداقل مقدار عمق کارگذاري لوله‌های فاضلاب‌روها	E_{min}
جواب بهدست آمده توسط مورچه m ام در تکرار t ام	$S_m(t)$	هزينه جواب بهدست آمده توسط مورچه m ام در تکرار t ام	$f(S_m(t))$
بهترین جواب ساخته شده توسط M مورچه در تکرار t	$S_l(t)$	هزينه بهترین جواب بهدست آمده توسط M مورچه در تکرار t	$f(S_l(t))$
سرعت جريان در لوله ۱ام	V_1	تابع هزينه ساخت شبکه جمع‌آوري فاضلاب (تابع هدف مسأله)	F
حداکثر مقدار سرعت جريان در فاضلاب‌روها	V_{max}	تابع هدف جريمهدار شده	F_p
حداقل مقدار سرعت جريان در فاضلاب‌روها	V_{min}	شمارنده قيادها	g
عمق جريان در لوله ۱ام	y_1	تعداد قيود مسأله	G
مقدار ضريب وزن فرمون	α	ارتفاع آدم رو m ام	h_m
مقدار ضريب جريميه ثابت	α_p	شمارنده گره‌ها	i
مقدار ضريب وزن هدايت‌گر کاوشي	β	تعداد کل گزینه‌های تصمیم در نقطه تصمیم ۱ام	J
نسبت پرشدگی جريان در لوله ۱ام	β_1	تعداد کل گره‌های شبکه	K
حداقل مقدار نسبت پرشدگی جريان در لوله‌های فاضلاب‌روها	β_{min}	تابع هزينه ساخت آدم رو	K_m
حداکثر مقدار نسبت پرشدگی جريان در لوله‌های فاضلاب‌روها	β_{max}	تابع هزينه لوله‌گذاري	K_p
مقدار تغيير فرمون گزينه تصمim j در نقطه تصمim i	$\Delta\tau_{ij}$	طول لوله ۱ام	L_1
مقدادر هدايت‌گر کاوشي گزينه تصمim j ام در نقطه تصمim ۱ام	η_{ij}	شمارنده لوله‌ها	l
ضريب تبخير فرمون	ρ	تعداد کل آدمروها	M
مرز پايانني فرمون در تکرار t ام	$\tau_{min}(t)$	شمارنده آدمروها	m
مرز بالاني فرمون در تکرار t ام	$\tau_{max}(t)$	ضريب زيرى مانينگ	n
غلظت فرمون گزينه تصمim j در نقطه تصمim ۱ام و	$\tau_{ij}(t)$	تعداد کل لوله‌ها	N

$\tau_{ij(t+1)}$	تکرار $t+1$ ام غایضت فرمان گزینه تصمیم j در نقطه تصمیم i و تکرار $t+1$ ام	N_i
ϕ	فاکتور ارزش فرمان	تعداد تکرار nt
σ	تعداد مورچه برتر	تعداد مورچه na

الگوریتم‌های فرآکاوشی، استفاده از این الگوریتم‌ها در حل مسائل بهینه‌سازی بیش از پیش مورد توجه قرار گرفته است. هیستد [۱] و جیو و همکاران [۲] مروری بر کارهای انجام شده در زمینه طراحی بهینه ابعاد شبکه فاضلاب در چهل سال اخیر ارائه کردند که در ادامه به مهم‌ترین آنها اشاره می‌شود. دشر و دیویس [۳] و الیام و همکاران [۴] از روش‌های کاوشی و ابتکاری در طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب استفاده کردند. روش برنامه‌ریزی ریاضی خطی توسط دجانی و هستی [۵] و سوامی و شارما [۶] در طراحی شبکه جمع‌آوری فاضلاب با کمترین هزینه مورد استفاده قرار گرفت. پرایس [۷] و سوامی [۸] از روش برنامه‌ریزی ریاضی غیرخطی در طراحی شبکه بهینه جمع‌آوری فاضلاب استفاده کردند. روش برنامه‌ریزی پویا توسط برخی از محققان از جمله والش و براون [۹]، میز و ونzel [۱۰]، تمپلمن و والتز [۱۱]، گوپتا و همکاران [۱۲]، ین و همکاران [۱۳]، کولکارنی و خانا [۱۴]، بوتروس و همکاران [۱۵] و دیگو و همکاران [۱۶] در طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب مورد استفاده قرار گرفت. علاوه بر این استفاده از الگوریتم‌های فرآکاوشی نیز در این حوزه مورد توجه محققین قرار گرفته است. هینی و همکاران [۱۷]، لیانگ و همکاران [۱۸]، افشار و همکاران [۱۹] و حقیقی و بخشی‌پور [۲۰] از الگوریتم ژنتیک در طراحی شبکه جمع‌آوری فاضلاب با کمترین هزینه استفاده کردند. اتماتای سلولی نیز در طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب توسط جیو [۲۱]، جیو و همکاران [۲۲] و افشار و همکاران [۲۳] مورد استفاده قرار گرفته است. افشار [۲۴]، ۲۵ و ۲۶ از الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان در پیدا کردن جواب بهینه برای مسئله طراحی

۱- مقدمه

امروزه با توجه به کاهش منابع مالی و ارزشمند بودن آنها لزوم توجه به صرفه‌جویی در ساخت پروژه‌های عمرانی ضروری است. یکی از مهم‌ترین و پرهزینه‌ترین پروژه‌های عمرانی، احداث شبکه‌های فاضلاب است. فاضلاب مناطق صنعتی، تجاری و مسکونی به منظور استفاده مجدد از آنها و یا رهاسازی لازم است که توسط شبکه‌های فاضلاب جمع‌آوری شده و به تصفیه‌خانه‌ها منتقل شوند. عدم وجود شبکه مناسب برای جمع‌آوری فاضلاب خانگی، سلامت جامعه بشری را به خطر می‌اندازد.

با توجه به هزینه‌بر بودن احداث شبکه‌های فاضلاب، لازم است که روش‌های بهینه‌سازی، برای کاهش هزینه‌های اقتصادی در این شبکه‌ها، مورد استفاده قرار گیرد. طراحی و ساخت بهینه این شبکه‌ها، نیازمند مدل‌سازی مسئله در قالب یک مسئله بهینه‌سازی است. روش‌های مختلفی برای حل مدل بهینه‌سازی مسئله طراحی بهینه ابعاد شبکه فاضلاب توسط محققین مورد استفاده قرار گرفته است که به کارگیری آنها با مزایا و معایب مختلفی همراه است. اصولاً چهار دسته روش کلی برای حل مسائل بهینه‌سازی از جمله مسئله طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب ارائه شده است. این چهار دسته روش عبارتند از برنامه‌ریزی خطی^۱ (LP)، برنامه‌ریزی غیرخطی^۲ (NLP)، برنامه‌ریزی پویا^۳ (DP) و الگوریتم‌های فرآکاوشی^۴ که از جمله آنها می‌توان الگوریتم ژنتیک^۵ (GA)، الگوریتم جفتگیری زنبور عسل^۶ (HBMO)، الگوریتم هوش جمعی^۷ (PSO)، اتماتای سلولی^۸ (CA)، الگوریتم نورد شبیه‌سازی شده^۹ (SA) و الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان^{۱۰} (ACOA) را نام برد. امروزه با توجه به قابلیت‌های

مشخص شدن روش تحقیق در بخش چهارم، مسائل نمونه‌ای در بخش پنجم براساس روش‌های پیشنهادی حل شده و نتایج مورد بررسی و تجزیه و تحلیل قرار می‌گیرد.

۲- مدل بهینه‌سازی مسأله طراحی بهینه ابعاد شبکه

فاضلاب

مدل بهینه‌سازی مسأله طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب دریک جانمایی مشخص، با تعیین تابع هدف و قیود مسأله، تعریف می‌شود. در این تحقیق هدف حداقل‌سازی هزینه ساخت شبکه جمع‌آوری فاضلاب است که به‌طور کلی تابع مقدار حجم خاکبرداری، قطر لوله‌ها، تعداد و قطر آدمروها^{۱۵}، هد و دبی ایستگاه‌های پمپاژ و ارتفاع آدمروهای ریزشی^{۱۶} است. در این تحقیق طراحی بهینه ابعاد شبکه ثقلی بدون درنظر گرفتن هزینه‌های پمپاژ و آدمروهای ریزشی مورد بررسی قرار می‌گیرد. با توجه به موارد مذکور، هدف مسأله حداقل‌سازی هزینه ساخت شبکه جمع‌آوری فاضلاب است که تابع هزینه به شکل زیر تعریف می‌شود:

$$F = \sum_{l=1}^N L_l K_p(d_l, \bar{E}_l) + \sum_{m=1}^M K_m(h_m) \quad (1)$$

که در رابطه فوق، F تابع هزینه ساخت شبکه جمع‌آوری فاضلاب، K_p تابع هزینه لوله‌گذاری، d_l قطر لوله l ام، \bar{E}_l عمق متوسط کارگذاری لوله l ام، L_l طول لوله l ام، N تعداد کل لوله‌ها، K_m تابع هزینه ساخت آدمرو، h_m ارتفاع آدمرو m ام و M تعداد کل آدمروها است.

تعریف مدل بهینه‌سازی مسأله نیازمند تعریف قیود هیدرولیکی و قابلیت استفاده و دسترسی است که شامل موارد زیر است: قید پیوستگی جریان در گره‌های شبکه: بر این اساس مجموع دبی فاضلاب ورودی به هر گره با مجموع دبی فاضلاب خروجی از آن برابر است:

$$\sum_{j=1}^{N_i} \pm Q_j = -q_i \quad \forall i = 1, \dots, K \quad (2)$$

که در رابطه فوق، N_i تعداد لوله‌های متصل به گره i ، Q_j مقدار دبی جریان فاضلاب در لوله i ام (ما بين گره i و گره j)

بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب استفاده کرد. اینکه در [۲۷] و نفیسی و احمدی [۲۸] از الگوریتم هوش جمعی ذرات در طراحی بهینه ابعاد شبکه فاضلاب خانگی استفاده کرد. الگوریتم نورد شبیه‌سازی شده نیز توسط کارویچ و میز [۲۹] در طراحی شبکه جمع‌آوری فاضلاب مورد استفاده قرار گرفت.

امروزه استفاده از الگوریتم‌های فراکاوشی با توجه به قابلیت‌های آنها، به‌منظور غلبه بر محدودیت‌های روش‌های سنتی و ریاضی مورد توجه قرار گرفته است. فلسفه پیدایش این روش‌ها را می‌توان در این حقیقت دانست که در مسائل بهینه‌سازی مهندسی تصمیم‌گیری با رسیدن به یک جواب مناسب و نه لزوماً بهینه مطلق صورت می‌پذیرد. شایان ذکر است که هریک از الگوریتم‌های فراکاوشی قابلیت‌ها و ضعف‌های خاص خود را دارا است و لذا استفاده هر یک از آنها برای حل مسأله‌ای خاص محدود می‌شود و در حالت کلی یک الگوریتم خاص برای حل تمامی مسائل بهینه‌سازی وجود ندارد. با توجه به موارد مذکور، هدف اصلی مقاله حاضر، ارزیابی عملکرد الگوریتم‌های مختلف پیشنهادی بهینه‌سازی جامعه مورچگان در حل مسأله طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب است.

در این تحقیق به‌منظور ارزیابی عملکرد الگوریتم‌های مختلف بهینه‌سازی جامعه مورچگان، چهار الگوریتم سیستم مورچه^{۱۱} (AS)، سیستم مورچه برتر^{۱۲} (ASelite)، سیستم مورچه ترتیبی^{۱۳} (ASrank) و سیستم مورچه پیشینه-کمینه^{۱۴} (MMAS) در حل مسأله طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب مورد استفاده قرار می‌گیرد. بدین منظور دو فرمول‌بندی پیشنهاد می‌شود که در فرمول‌بندی اول قطر لوله‌ها و در فرمول‌بندی دوم تراز گره‌های شبکه به عنوان متغیر تضمیم مسأله منظور می‌شود. مسائل نمونه‌ای با استفاده از هر دو فرمول‌بندی الگوریتم‌های پیشنهادی حل شده و نتایج با سایر نتایج موجود مقایسه می‌شود. لذا ساختار تحقیق حاضر به شرح زیر است. در بخش دوم مدل بهینه‌سازی مسأله مذکور تعریف می‌شود. اصول و روابط حاکم بر الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان در بخش سوم ارائه می‌شود. با

محدود می‌شود. لذا خواهیم داشت:

$$E_{\min} \leq \bar{E}_I \leq E_{\max} \quad \forall I = 1, \dots, N \quad (5)$$

که در رابطه فوق، \bar{E}_I عمق متوسط کارگذاری لوله‌ام، E_{\max} حداقل مقدار عمق کارگذاری لوله‌های فاضلاب‌روها و E_{\min} حداقل مقدار عمق کارگذاری لوله‌های فاضلاب‌روها است.

قید عمق جریان فاضلاب در لوله‌های فاضلاب‌روها:

به دلیل امکان وجود مواد درشت معلق در فاضلاب‌روها و امکان گیر کردن این مواد به کف فاضلاب‌رو و در نتیجه تنهشینی آنها، برای عمق جریان فاضلاب در لوله‌های فاضلاب‌روها یک مقدار حداقل منظور می‌شود. همچنین به منظور جلوگیری از تشکیل جریان تحت فشار در مجاري فاضلاب‌روها، برای عمق جریان فاضلاب در لوله‌های فاضلاب‌روها یک مقدار حداقل نیز منظور می‌شود. قید مذکور را می‌توان براساس عمق نسیی جریان (نسبت پرشدگی جریان) به شکل زیر تعریف کرد:

$$\beta_{\min} \leq \beta_I \leq \beta_{\max} \quad \forall I = 1, \dots, N \quad (6)$$

که در رابطه فوق، β_I نسبت پرشدگی جریان در لوله‌ام، β_{\min} حداقل مقدار نسبت پرشدگی جریان در لوله‌های فاضلاب‌روها، β_{\max} حداقل مقدار نسبت پرشدگی جریان در لوله‌های فاضلاب‌روها و y_I عمق جریان در لوله‌ام است.

قید قاعده تلسکوپی لوله‌ها: در طراحی شبکه فاضلاب، قطر لوله‌های فاضلاب‌رو خروجی از هر گره لازم است که بزرگتر یا مساوی قطر لوله‌های فاضلاب‌رو ورودی به آن گره باشد. لذا خواهیم داشت:

$$d_I \geq \bar{d}_I \quad \forall I = 1, \dots, N \quad (8)$$

که در رابطه فوق، \bar{d}_I مجموعه (لیست) قطرهای تجاری بالا دست لوله‌ام است.

معادله هیدرولیکی مانینگ: سرعت جریان در لوله‌ها و سایر پارامترهای هیدرولیکی جریان با استفاده از معادله هیدرولیکی مناسب محاسبه می‌شود. در این تحقیق از معادله هیدرولیکی مانینگ برای محاسبه سرعت جریان در لوله‌ها و سایر پارامترهای جریان استفاده می‌شود. لذا خواهیم داشت:

که ورودی به گره مثبت و خروجی از گره منفی است، q_i

مقدار دبی موضعی جریان فاضلاب ورودی به گره i و K تعداد کل گرههای شبکه است.

قید سرعت جریان در لوله‌های فاضلاب‌روها: سرعت جریان در مقاطع فاضلاب‌رو لازم است که در یک محدوده مجاز حداقل و حداقل قرار گیرد. سرعت حداقل برای جلوگیری از تنهشینی مواد جامد و مسدود شدن لوله‌های شبکه و سرعت حداقل برای جلوگیری از سایش لوله‌های فاضلاب‌رو مدنظر قرار می‌گیرد. از آنجا که سایش لوله‌ها علاوه بر سرعت جریان و جنس مواد معلق به جنس لوله نیز بستگی دارد، لذا سرعت حداقل مجاز تابعی از جنس لوله است. لذا خواهیم داشت:

$$V_{\min} \leq V_I \leq V_{\max} \quad \forall I = 1, \dots, N \quad (3)$$

که در رابطه فوق، V_I سرعت جریان در لوله‌ام، V_{\max} حداقل مقدار سرعت جریان در فاضلاب‌روها و N تعداد کل لوله‌های شبکه است.

قید شبیب حداقل لوله‌های فاضلاب‌روها: شبیب لوله‌های فاضلاب‌روها لازم است که از شبیب حداقل مجاز بیشتر باشند. شبیب حداقل معمولاً برای تأمین سرعت حداقل (سرعت شستشو) به منظور جلوگیری از تنهشینی مواد جامد مدنظر قرار می‌گیرد. همچنین شبیب حداقل به منظور جلوگیری از ایجاد شبیب منفی ناشی از کارگذاری ناصحیح، نیز درنظر گرفته می‌شود. لذا خواهیم داشت:

$$S_I \geq S_{\min} \quad \forall I = 1, \dots, N \quad (4)$$

که در رابطه فوق، S_I شبیب طولی لوله‌ام و S_{\min} حداقل مقدار شبیب طولی لوله‌های فاضلاب‌روها است.

قید عمق متوسط کارگذاری لوله‌های فاضلاب‌روها: عمق کارگذاری لوله‌های فاضلاب‌روها لازم است که در یک محدوده مجاز حداقل و حداقل قرار گیرد. حداقل مقدار عمق کارگذاری لوله‌ها، معمولاً به منظور جلوگیری از یخ‌زدگی، فشار ناشی از بارهای واردۀ خارجی درنظر گرفته می‌شود. همچنین به دلیل مشکلات ناشی از آب‌های زیرزمینی و محدودیت‌های حفاری در عمق زیاد، عمق کارگذاری لوله‌ها به میزان حداقل مجاز نیز

به طور خلاصه مراحل حل یک مسئله با استفاده از این الگوریتم را می‌توان مطابق مراحل شکل (۱) تعریف کرد [۳۲ و ۳۳]. شایان ذکر است که در این الگوریتم برای انتخاب گزینه تصمیم در هر نقطه تصمیم رابطه (۱۱) تعریف می‌شود. لذا خواهیم داشت:

$$P_{ij}(a, t) = \frac{\left[\tau_{ij}(t) \right]^\alpha \left[\eta_{ij} \right]^\beta}{\sum_{j=1}^J \left[\tau_{ij}(t) \right]^\alpha \left[\eta_{ij} \right]^\beta} \quad (11)$$

که در رابطه فوق، $P_{ij}(m, t)$ احتمال انتخاب گزینه تصمیم زام در نقطه تصمیم آام توسط مورچه m در تکرار t ؛ η_{ij} مقادیر هدایت‌گر کاوشی گزینه تصمیم زام در نقطه تصمیم آام، $\tau_{ij}(t)$ غلظت فرمان گزینه تصمیم زام در نقطه تصمیم آام و تکرار t ، J تعداد کل گزینه‌های تصمیم در نقطه تصمیم آام و α, β مقادیر ضرایب وزن فرمان و هدایت‌گر کاوشی هستند.

به روزرسانی فرمان مسیرها یکی از اصلی‌ترین مراحل حل مسئله با استفاده از الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان است که تاکنون روابط مختلف بدین منظور تعریف شده است و لذا الگوریتم‌های مختلف بهینه‌سازی جامعه مورچگان نیز بر این اساس پیشنهاد شده است. رابطه کلی به روزرسانی فرمان به شکل زیر است [۳۴ و ۳۵]:

$$\tau_{ij}(t+1) = T(\rho, \tau_{ij}(t), \Delta\tau_{ij}) \quad (12)$$

که در رابطه فوق، ρ ضریب تبیخیر فرمان ($0 \leq \rho \leq 1$) و $\Delta\tau_{ij}(t+1)$ غلظت فرمان گزینه تصمیم j در نقطه تصمیم i و تکرار $t+1$ بوده که تابع ضریب تبیخیر فرمان، مقدار تغییر فرمان ($\Delta\tau_{ij}$) و غلظت فرمان گزینه تصمیم j در نقطه تصمیم i و تکرار t آام ($\tau_{ij}(t)$) است. در الگوریتم‌های مختلف بهینه‌سازی جامعه مورچگان رابطه به روزرسانی فرمان به شکل‌های زیر بازنویسی می‌شود. به عنوان نمونه، در الگوریتم سیستم مورچه خواهیم داشت:

$$T = \rho\tau_{ij}(t) + \sum_{a=1}^{na} \frac{\phi}{f(S_a(t))} I_{S_a(t)}(i, j) \quad (13)$$

که در رابطه فوق، ϕ کمیتی که به مقدار فرمان بستگی دارد و

$$Q_I = \frac{1}{n} a_I r_I^3 S_I^2 \quad \forall I = 1, \dots, N \quad (9)$$

که در رابطه فوق، n ضریب زبری مانینگ، a_I سطح مقطع لوله آام در عمق جریان y_I و r_I شعاع هیدرولیکی لوله آام در عمق جریان y_I است.

قید اقطار تجاري لوله‌ها: اقطار موجود برای لوله به صورت پیوسته نیست، بلکه لازم است که مقدار آنها از فهرست اقطار تجاري انتخاب شود. لذا خواهیم داشت:

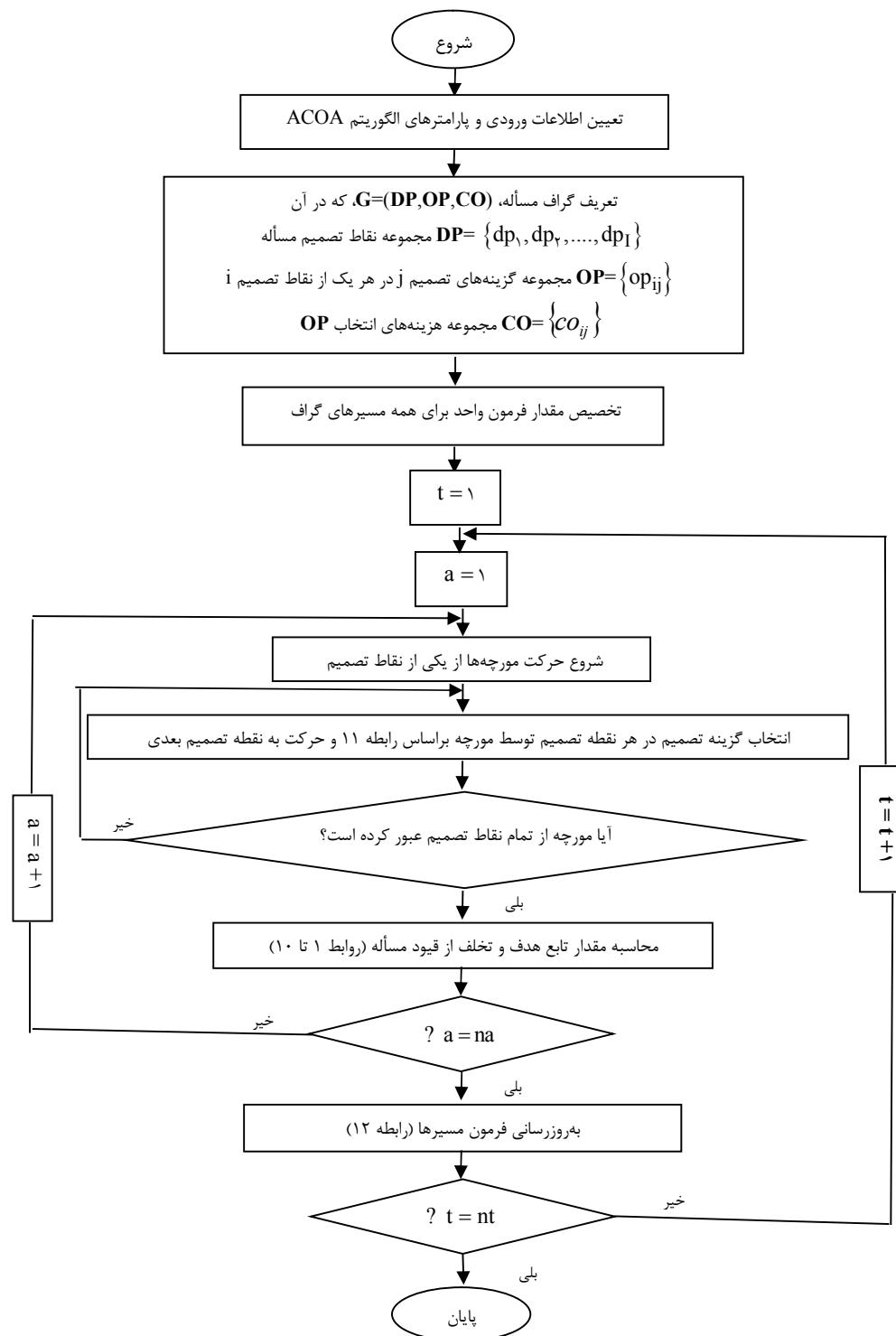
$$d_I \in \bar{D} \quad \forall I = 1, \dots, N \quad (10)$$

که در رابطه فوق، \bar{D} مجموعه قطرهای تجاري لوله‌های فاضلاب‌روها است.

با توجه به فرمول‌بندی ریاضی ارائه شده، مسئله طراحی بهینه ابعاد شبکه فاضلاب یک مسئله پیچده غیرخطی مختلط عدد صحیح^{۱۷} (MINLP) است که در این تحقیق از قابلیت‌های الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان برای حل آن استفاده می‌شود.

۳- الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان

الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان بر مبنای رفتار طبیعی جامعه مورچگان در یافتن کوتاه‌ترین مسیر بین لانه و منبع غذا ارائه شده است. هنگامی که مورچه بین لانه و منبع غذایی در حرکت است ماده‌ای شیمیائی به نام فرمون^{۱۸} در مسیر حرکت خود باقی می‌گذارد. با افزایش غلظت فرمان مسیر کوتاه‌تر، سایر مورچه‌ها به عبور از این مسیر ترغیب می‌شوند. اولین الگوریتم پیشنهادی از دسته انواع الگوریتم‌های بهینه‌سازی جامعه مورچگان، الگوریتم سیستم مورچه بود که در سال ۱۹۹۱ توسط کلنی و همکاران پیشنهاد شد [۳۰]. در طول سالیان اخیر این الگوریتم اولیه پیشنهادی توسعه یافت و الگوریتم‌های دیگری، با مبنای قراردادن این الگوریتم پایه اولیه، پیشنهاد شد که از جمله آنها می‌توان به الگوریتم سیستم مورچه^{۱۹}، الگوریتم سیستم مورچه برتر، الگوریتم سیستم مورچه ترتیبی و الگوریتم سیستم مورچه بیشینه-کمینه اشاره کرد [۳۱]. با تعیین جامعه‌ای از مورچگان، na ، و تعداد تکرار،



$$\tau_{\max}(t) = \frac{1}{1-\rho} \frac{\phi}{f(S_l(t))} \quad (18)$$

$$\tau_{\min}(t) = \frac{\tau_{\max}(t)(1-\sqrt[n]{P_{\text{best}}})}{(N O_{\text{avg}})^n / P_{\text{best}}} \quad (19)$$

که در روابط فوق، $\tau_{\min}(t)$ مرز پایینی فرمان در تکرار t ، $\tau_{\max}(t)$ مرز بالایی فرمان در تکرار t ، P_{best} احتمال اینکه بهترین جواب بهینه موضعی دوباره تکرار شود، $N O_{\text{avg}}$ مانگین تعداد گزینه‌های تصمیم موجود در هر نقطه تصمیم مسئله بوده و سایر پارامترها پیش از این تعریف شده است.

۴- روش تحقیق

در این تحقیق قابلیت‌های چهار الگوریتم مختلف بهینه‌سازی جامعه مورچگان برای حل مدل ریاضی ارائه شده طراحی بهینه ابعاد شبکه فاضلاب مورد ارزیابی قرار می‌گیرد. در ابتدا با تعریف متغیر تصمیم مسئله، نقاط تصمیم مسئله و گزینه‌های تصمیم مربوطه، گراف مسئله تعریف می‌شود. در این تحقیق برای استفاده از هر یک از الگوریتم‌های مورد استفاده دو فرمول‌بندی ارائه می‌شود که در فرمول‌بندی اول قطر لوله‌ها و در فرمول‌بندی دوم، تراز ارتفاعی گره‌ها به عنوان متغیر تصمیم مسئله منظور می‌شوند، در صورتی که اشار [۲۴، ۲۵ و ۲۶] فقط تراز گره‌ای را به عنوان متغیر تصمیم منظور کرد. همچنین در این تحقیق چگونگی اعمال قیود و محاسبه سایر پارامترهای مسئله متفاوت است.

در فرمول‌بندی اول، با انتخاب قطر لوله‌های شبکه به عنوان متغیر تصمیم مسئله، نقاط تصمیم مسئله لوله‌های شبکه است. همچنین گزینه‌های تصمیم در هر نقطه تصمیم، مجموعه اقطار تجاری موجود برای لوله‌ها است. ولیکن، در فرمول‌بندی دوم، با انتخاب تراز گره‌های شبکه به عنوان متغیر تصمیم مسئله، نقاط تصمیم مسئله گره‌های شبکه است. همچنین گزینه‌های تصمیم در هر نقطه تصمیم، مجموعه مقادیر گسسته‌سازی شده محدوده مجاز ترازهای گره‌ای است. این محدوده به صورت $[Z - E_{\text{max}}, Z - E_{\text{min}}]$ تعریف می‌شود که Z تراز سطح زمین در هر گره است. شایان ذکر است که تعداد نقاط تصمیم در فرمول‌بندی اول برابر با تعداد لوله‌ها و در

آن را فاکتور ارزش فرمان σ می‌نامند؛ $S_a(t)$ جواب به دست آمده توسط مورچه a در تکرار t ، $f(S_a(t))$ هزینه جواب به دست آمده توسط مورچه a در تکرار t بوده و سایر پارامترها پیش از این تعریف شده است. همچنین، اگر در نقطه تصمیم i گزینه تصمیم j توسط مورچه m انتخاب شود:

$$I_{S_m(t)}(i, j) = \begin{cases} 1 \\ 0 \end{cases} \quad (14)$$

در غیر این صورت علاوه بر این، در الگوریتم سیستم مورچه برتر خواهیم داشت:

$$T = \rho \tau_{ij}(t) + \sum_{a=1}^{na} \frac{\phi}{f(S_a(t))} I_{S_a(t)}(i, j) + \sigma \Delta \tau_{ij}^{\text{gb}}(t) \quad (15)$$

که در رابطه فوق، σ تعداد مورچه برتر، $\Delta \tau_{ij}^{\text{gb}}$ تغییر فرمان گزینه‌های تصمیم انتخابی توسط σ مورچه برتر بوده و سایر پارامترها پیش از این تعریف شده است.

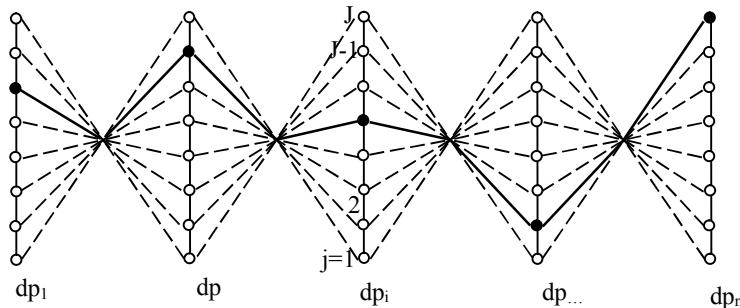
همچنین، در الگوریتم سیستم مورچه ترتیبی خواهیم داشت:

$$T = \rho \tau_{ij}(t) + \sum_{a=1}^{\sigma-1} (\sigma-a) \frac{\phi}{f(S_a(t))} I_{S_a(t)}(i, j) + \sigma \Delta \tau_{ij}^{\text{gb}}(t) \quad (16)$$

که پارامترهای رابطه فوق پیش از این تعریف شده است. شایان ذکر است که در این الگوریتم مورچه‌های برتر رتبه‌بندی شده و براساس رتبه مورچه‌ها، به روزرسانی فرمان انجام می‌شود. همچنین، در الگوریتم سیستم مورچه بیشینه-کمینه خواهیم داشت:

$$T = \rho \tau_{ij}(t) + \frac{\phi}{f(S_l(t))} I_{S_l(t)}(i, j) \quad (17)$$

که در رابطه فوق، $S_l(t)$ بهترین جواب ساخته شده توسط مورچه در تکرار t ، $f(S_l(t))$ هزینه بهترین جواب به دست آمده بوده و سایر پارامترها پیش از این تعریف شده است. علاوه بر این در الگوریتم سیستم مورچه بیشینه-کمینه به منظور جلوگیری از وقوع همگرائی نا بهنگام و سریع جواب‌ها، یک مرز دینامیکی برای شدت فرمان مسیرها تعریف می‌شود و لذا همواره مقدار فرمان تمام مسیرها بین محدوده این دو مرز است. مرزهای تعریف شده به شکل زیر است:



شکل ۲- گراف تعریف شده برای حل مسأله با استفاده از الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان

به دست آمده برای گره‌ها به عنوان تراز بالادست و پایین دست کارگذاری لوله‌های متصل به آن منظور می‌شود.

همچنین با استفاده از فرمول‌بندی دوم پیشنهادی، ترازهای گره‌ای و در نتیجه تراز کارگذاری همه لوله‌های مسأله مشخص می‌شود. با معلوم بودن تراز کارگذاری بالادست و پایین دست لوله‌ها و طول لوله‌ها، شبیه لوله‌ها قابل محاسبه است. شایان ذکر است که تا زمانی که شبیه مثبت برای لوله‌ها حاصل نشود تعیین جانمایی شدنی^{۲۱} برای مسأله امکان‌پذیر نیست و لذا جواب به دست آمده در این حالت یک جواب ناشدنی^{۲۲} است. با تعیین جانمایی شدنی برای مسأله، تکمیل فرایند طراحی نیازمند محاسبه قطر لوله‌ها است. در اینجا، قطر لوله‌ها به گونه‌ای محاسبه می‌شود که محدودیت‌های مسأله حتی الامکان برآورده شود. بنابراین، برای به دست آوردن قطر بهینه هر لوله و با شروع از لوله‌های سرشاخه، برای هر لوله کوچکترین قطری که قیود مسأله را ارضاء نماید، به عنوان قطر بهینه لوله مورد نظر انتخاب می‌شود.

شایان ذکر است که در روش‌های پیشنهادی جواب ساخته شده توسط مورچه‌ها برخی از قیود مسأله را تأمین نمی‌کند و لذا در اینجا از روش تابع جریمه برای تأمین قیود مسأله استفاده شده است. در اعمال قیود مسأله بهینه‌سازی مقید با استفاده از روش تابع جریمه، تابع هدف مسأله به شکل زیر بازنویسی می‌شود:

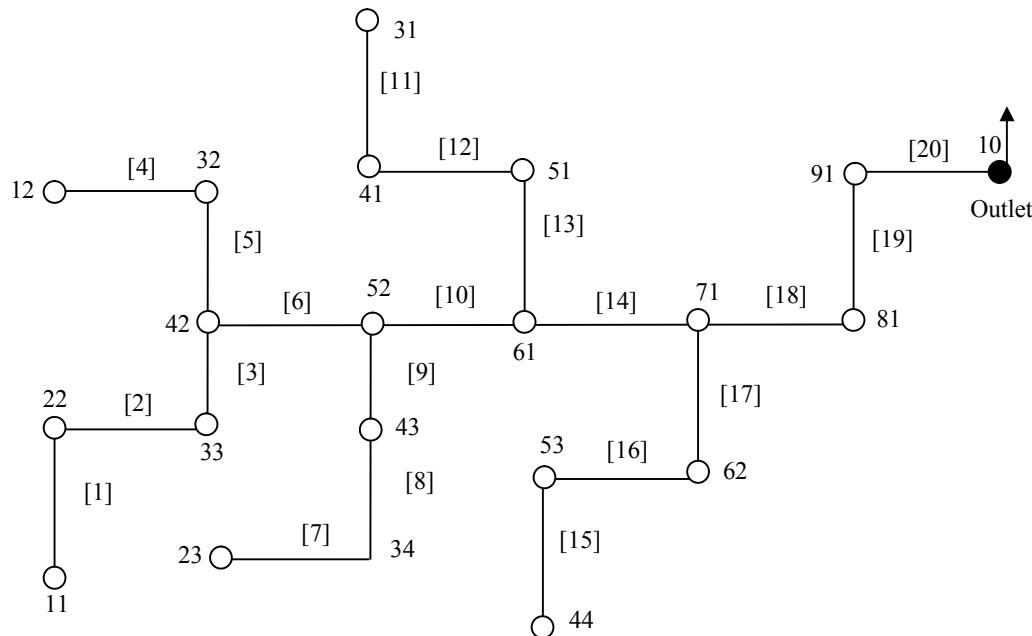
$$F_p = F + \alpha_p \times \sum_{g=1}^G CSV_g \quad (20)$$

که در رابطه فوق، F_p تابع هدف جریمه دار شده؛ F تابع

فرمول‌بندی دوم برابر با تعداد گره‌های شبکه فاضلاب بوده و لذا تعداد نقاط تصمیم در فرمول‌بندی دوم نسبت به فرمول‌بندی اول کاهش می‌یابد.

شکل (۲) گراف تعریف شده برای حل مسأله به کمک الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان را نشان می‌دهد. در این شکل خطوط عمودی (dp_1, dp_2, \dots, dp_n) نقاط تصمیم مسأله (لوله‌ها / گره‌ها)، دایره‌های توخالی گزینه‌های تصمیم در هر نقطه تصمیم (مقادیر اقطار تراز گره‌ای)، دایره‌های توپر گزینه‌های شده محدوده مجاز تراز گره‌ای، دایره‌های توپر گزینه‌های تصمیم انتخابی توسط مورچه فرضی، خط چین‌های مورب جواب‌های مسأله و خطوط پرنگ مورب یک جواب ساخته شده توسط مورچه فرضی است.

در فرمول‌بندی اول پیشنهادی، با تعیین قطر لوله‌ها توسط الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان، تکمیل فرایند طراحی نیازمند محاسبه ترازهای گره‌ای بالادست و پایین دست لوله‌ها است. در ابتدا، شبیه لوله‌ها با استفاده از معادله مانینگ و با فرض حداقل نسبت پرشدنگی جریان برای هر لوله محاسبه می‌شود. سپس، با شروع از سرشاخه‌ها و با منظور نمودن حداقل پوشش گره‌ای برای گره‌های سرشاخه‌ها، تراز گره‌های متصل به این گره محاسبه می‌شود و این روند تا محاسبه تمامی ترازهای گره‌ای ادامه می‌یابد. در نهایت، مقادیر پوشش گره‌ای و متوسط پوشش لوله‌ها محاسبه می‌شود. شایان ذکر است که در این تحقیق طراحی شبکه فاضلاب ثقلی، بدون منظور نمودن پمپ و آدم‌روهای ریزشی مورد بررسی قرار می‌گیرد و لذا تراز



شکل ۳- جانمایی شبکه مسئله نمونه اول (I)

می‌دهد که دارای ۲۰ لوله و ۲۱ گره است. شایان ذکر است که در شکل مذکور دایره‌های توخالی گره‌ها، دایره توپر گره خروجی (چاه)، اعداد مجاور دایره‌های شماره گره‌ها و اعداد داخل کروشه شماره لوله‌ها هستند. به منظور طراحی شبکه مذکور از معادله مانینگ با ضریب زبری متغیر استفاده می‌شود که مقدار آن در شرایط پر برابر با $13/0$ است. در این مسأله حداقل و حداکثر سرعت به ترتیب برابر با ۲ و ۱۲ فوت بر ثانیه است. همچنین حداقل و حداکثر نسبت پرشدنگی به ترتیب برابر $9/0$ و $1/0$ و حداقل پوشش ۸ فوت است. سایر مشخصات شبکه مورد نظر در جدول (۱) ارائه شده است. مجموعه قطرهای تجاری مورد استفاده در مسأله مذکور $15, 12, 18, 21, 30, 36, 42$ و 48 اینچ است. در این مسأله تابع هزینه لوله‌گذاری و آدمرو مطابق روابط زیر تعریف می‌شود:

هدف اصلی (رابطه ۱)؛ α_p مقدار ضریب جریمه ثابت؛
 تعداد قیود مسأله و $\sum_{g=1}^G \text{CSV}_g$ مجموع تخلف از قیود
 مسأله است. در صورتی که هر یک از قیود مسأله تخلفی نداشته باشند مقدار آن در رابطه فوق صفر منظور می‌شود.

٥- تجزیه و تحلیل نتایج

به منظور ازربیانی عملکرد الگوریتم‌های پیشنهادی دو مسئله نمونه با استفاده از دو فرمول‌بندی پیشنهادی برای تمامی الگوریتم‌ها و با کدنویسی در محیط نرم‌افزار فرترن^{۲۳} حل شده و نتایج آنها با یکدیگر و با سایر نتایج موجود مقایسه می‌شود.

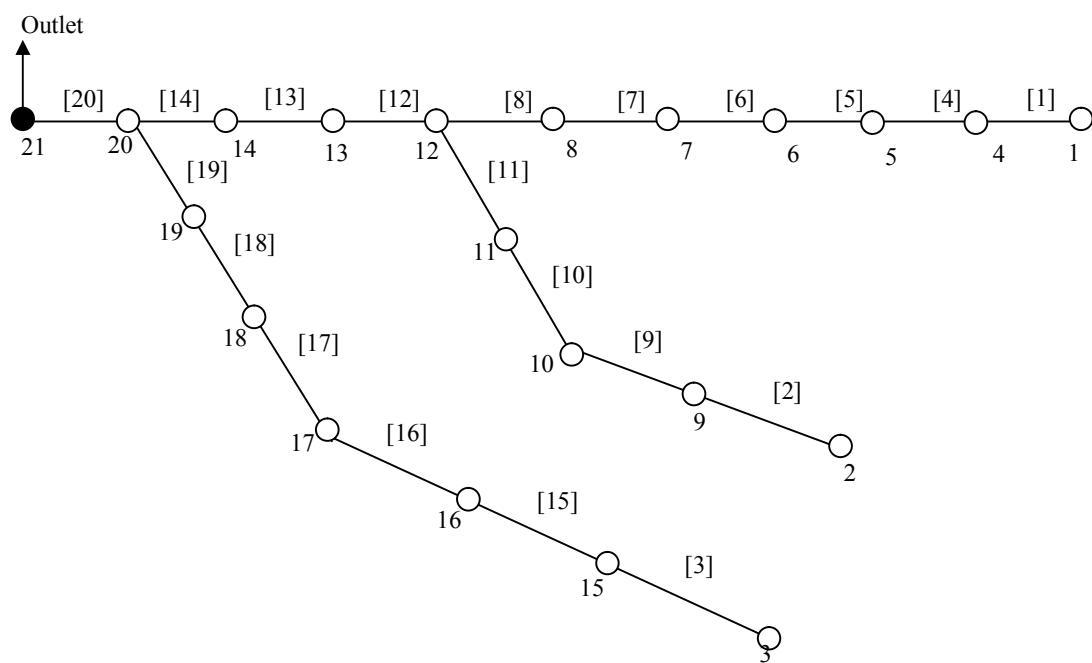
مسئله اول (I) را نخستین بار میز و وزنل [۱۰] طرح کر دند.

شکا، (۳) جانمایی، شکه جمع‌آوری فاضلاب مذکور را نشان

$$K_p = \begin{cases} 1.0 / 9 \wedge d_1 + 0.1 \wedge \bar{E}_1 - 0.9 \wedge \\ 0.9 \wedge d_1 + 1.6 \wedge \bar{E}_1 + 0.5 \wedge d_1 \bar{E}_1 - 0.6 \wedge \\ 0.6 \wedge d_1 + 0.9 \wedge \bar{E}_1 - 1.0 \wedge 0.9 & \text{if } d_1 \leq r' \text{ & } \bar{E}_1 \leq 1.0' \\ & \text{if } d_1 \leq r' \text{ & } \bar{E}_1 \geq 1.0' \\ & \text{if } d_1 > r' \end{cases}$$

جدول ۱- مقادیر پارامترهای مسئله نمونه اول (I)

دبي طراحی (فوت مکعب بر ثانیه)	طول لوله (فوت)	تراز گره (فوت)			شماره گره		شماره لوله
		پایین دست	بالا دست	پایین دست	بالا دست	پایین دست	
۴	۳۵۰	۴۹۵	۵۰۰	۲۲	۱۱	۱	۱
۳	۴۰۰	۴۸۷	۴۹۵	۳۳	۲۲	۲	۲
۲	۳۵۰	۴۸۰	۴۸۷	۴۲	۳۳	۳	۳
۴	۴۰۰	۴۸۵	۴۹۰	۳۲	۱۲	۴	۴
۴	۴۳۰	۴۸۰	۴۸۵	۴۲	۳۲	۵	۵
۵	۵۵۰	۴۷۰	۴۸۰	۵۲	۴۲	۶	۶
۸	۵۰۰	۴۸۵	۴۹۰	۳۴	۲۳	۷	۷
۴	۴۵۰	۴۷۵	۴۸۵	۴۳	۳۴	۸	۸
۴	۳۵۰	۴۷۰	۴۷۵	۵۲	۴۳	۹	۹
۶	۵۰۰	۴۶۵	۴۷۰	۶۱	۵۲	۱۰	۱۰
۹	۵۰۰	۴۷۵	۴۸۵	۴۱	۳۱	۱۱	۱۱
۷	۳۵۰	۴۷۰	۴۷۵	۵۱	۴۱	۱۲	۱۲
۴	۳۵۰	۴۶۵	۴۷۰	۶۱	۵۱	۱۳	۱۳
۷	۵۶۰	۴۵۵	۴۶۵	۷۱	۶۱	۱۴	۱۴
۴	۴۰۰	۴۶۴	۴۶۸	۵۳	۴۴	۱۵	۱۵
۲	۳۰۰	۴۶۰	۴۶۴	۶۲	۵۳	۱۶	۱۶
۳	۳۴۰	۴۵۵	۴۶۰	۷۱	۶۲	۱۷	۱۷
۷	۴۰۰	۴۵۱	۴۵۵	۸۱	۷۱	۱۸	۱۸
۲	۵۰۰	۴۴۸	۴۵۱	۹۱	۸۱	۱۹	۱۹
۵	۶۱۲	۴۴۵	۴۴۸	۱۰	۹۱	۲۰	۲۰



شکل ۴- جانمایی شبکه مسائله نمونه دوم (II)

جدول ۲- مقادیر پارامترهای مسأله نمونه دوم (II)

دبي طراحی (ليتر بر ثانية)	طول لوله (متر)	تراز گره (متر)			شماره گره پایین دست	شماره بالا دست	شماره لوله
		پایین دست	بالا دست	پایین دست			
۲۷/۹	۲۶۰	۷۳/۶۶	۷۴/۵۹	۴	۱	۱	۱
۵۴/۹	۳۰۰	۶۹/۹	۷۰/۷	۹	۲	۲	۲
۲۱/۱	۴۰۰	۷۱/۵۰	۷۳	۱۵	۳	۳	۳
۳۰/۴	۴۶۰	۷۲/۱	۷۳/۶۶	۵	۴	۴	۴
۳۲/۴	۲۶۰	۷۱/۹۹	۷۲/۱	۶	۵	۵	۵
۳۴	۳۰۰	۶۹/۸۵	۷۱/۱۹	۷	۶	۶	۶
۳۶/۶	۴۵۰	۶۸/۲۴	۶۹/۸۵	۸	۷	۷	۷
۳۸/۷	۴۰۰	۶۷/۲۸	۶۸/۲۴	۱۲	۸	۸	۸
۵۶/۲	۲۷۰	۶۹/۳	۶۹/۹	۱۰	۹	۹	۹
۵۸	۳۱۰	۶۸/۴	۶۹/۳	۱۱	۱۰	۱۰	۱۰
۵۹/۶	۴۴۰	۶۷/۲۸	۶۸/۴	۱۲	۱۱	۱۱	۱۱
۹۶/۷	۴۷۰	۶۶/۲۲	۶۷/۲۸	۱۳	۱۲	۱۲	۱۲
۱۰۱/۲	۳۵۰	۶۵/۸۲	۶۶/۲۲	۱۴	۱۳	۱۳	۱۳
۱۰۴/۷	۳۴۰	۶۵/۴۲	۶۵/۸۲	۲۰	۱۴	۱۴	۱۴
۲۶/۴	۴۰۰	۷۰/۱	۷۱/۵	۱۶	۱۵	۱۵	۱۵
۳۰	۴۰۰	۶۸/۶	۷۰/۱	۱۷	۱۶	۱۶	۱۶
۳۱/۹	۵۰۰	۶۶/۸	۶۸/۶	۱۸	۱۷	۱۷	۱۷
۴۰/۳	۴۰۰	۶۶/۱	۶۶/۸	۱۹	۱۸	۱۸	۱۸
۴۴/۶	۵۹۰	۶۵/۴۲	۶۶/۱	۲۰	۱۹	۱۹	۱۹
۱۶۵/۹	۳۲۰	۶۴/۵	۶۵/۴۲	۲۱	۲۰	۲۰	۲۰

لوله‌گذاری و آدمرو مطابق روابط زیر تعریف می‌شود:

$$K_p = 1/93 e^{3.43d_1} + 0/437 E_1^{1.53d_1} \quad (22)$$

$$K_m = 41/46 h_m$$

الگوریتم‌های مختلف جامعه مورچگان، به دلیل ماهیت تصادفی آنها دارای پارامترهای آزادی هستند که با تغییر مقدار این پارامترها، عملکرد الگوریتم و همگرایی و مرغوبیت جواب‌های حاصل از آنها تغییر خواهد کرد. بر این اساس باید قبل از به کارگیری الگوریتم، مقادیر مطلوب این پارامترها به منظور عملکرد بهینه الگوریتم تنظیم شود. لذا در اینجا مقادیر مطلوب پارامترهای الگوریتم‌های مورد استفاده با روش سعی و خطاب حاصل می‌شود که در جدول (۳) ارائه شده است. همچنین در حل مسائل با استفاده از الگوریتم‌های پیشنهادی تعداد ۲۰۰۰۰۰۰ عملگر ارزیابی (۲۰۰ مورچه و ۱۰۰۰ تکرار) منظور شده است. علاوه بر این تعداد گسته‌سازی محدوده متغیر تصمیم

مسأله دوم (II) قسمتی از شبکه جمع‌آوری شهر کرمان است که نخستین بار منصوری و خانجانی [۳۶] طرح کردند. شکل (۴) جانمایی شبکه جمع‌آوری فاضلاب مذکور را نشان می‌دهد که دارای ۲۰ لوله و ۲۱ گره است. شایان ذکر است که در شکل مذکور دایره‌های توخالی گره‌ها، دایره توپر گره خروجی (چاه)، اعداد مجاور دایره‌های شماره گره‌ها و اعداد داخل کروشه شماره لوله‌ها هستند. به منظور طراحی شبکه مذکور از معادله مانینگ با ضریب زیری ثابت برابر با ۰/۰۱۳ استفاده می‌شود. در این مسئله حداقل و حداقل سرعت به ترتیب برابر با ۰/۶ و ۳ متر بر ثانیه است. همچنین حداقل و حداقل نسبت پرشدنگی به ترتیب برابر ۰/۱ و ۰/۸۲ و حداقل پوشش ۲/۴۵ متر است. سایر مشخصات شبکه موردنظر در جدول (۲) ارائه شده است. مجموعه قطراهای تجاری مورد استفاده در مسئله مذکور ۲۰۰، ۲۵۰، ۳۰۰، ۴۰۰، ۵۰۰، ۶۰۰ و ۷۰۰ میلی‌متر است. در این مسئله تابع هزینه

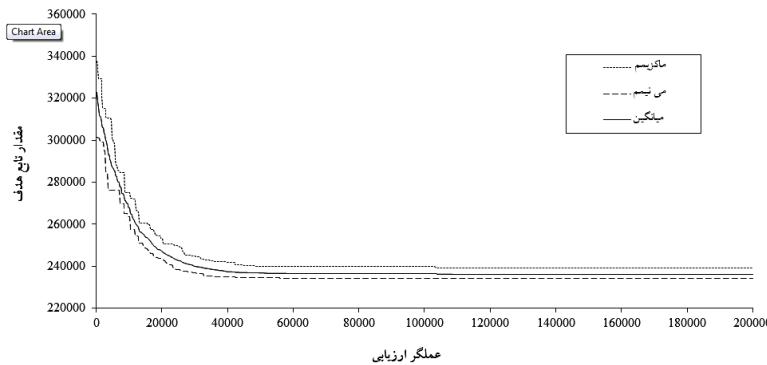
جدول (۴) ارائه شده است. مقایسه نتایج نشان دهنده آن است که در حل مسائل نمونه با استفاده از هر دو فرمولبندی نتایج حاصل از ۱۰ بار اجرای مدل بهینه‌سازی مسئله در ترازگرهای (۴۰) است.

جدول ۳- مقادیر مناسب پارامترهای الگوریتم‌های مورد استفاده

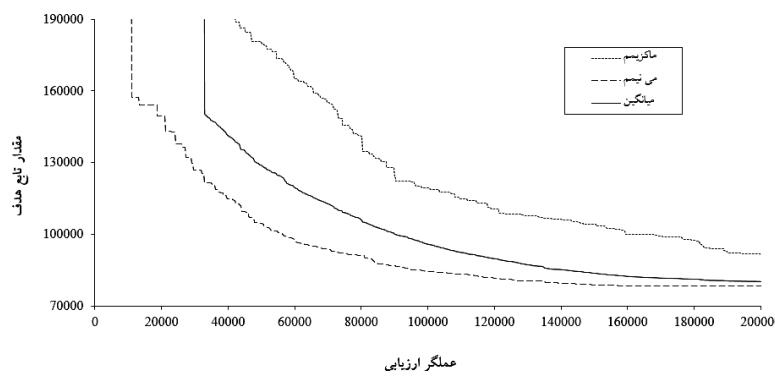
مسئله نمونه	الگوریتم مورد استفاده	فرمولبندی	α	β	ρ	p _{best}	تعداد مورچه برتر
I	سیستم مورچه	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	---
	سیستم مورچه	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	---
	سیستم مورچه برتر	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	۳۰
	سیستم مورچه برتر	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	۳۰
	سیستم مورچه ترتیبی	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	۳۰
	سیستم مورچه ترتیبی	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	۳۰
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	اول	۱	۰	۰/۹۵	۰/۴	---
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	دوم	۱	۰	۰/۹۵	۰/۴	---
	سیستم مورچه	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	---
	سیستم مورچه	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	---
II	سیستم مورچه برتر	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	۱۰
	سیستم مورچه برتر	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	۱۰
	سیستم مورچه ترتیبی	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	۱۰
	سیستم مورچه ترتیبی	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	۱۰
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	اول	۱	۰	۰/۹۵	۰/۲	---
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	دوم	۱	۰	۰/۹۵	۰/۲	---
	سیستم مورچه	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	---
	سیستم مورچه	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	---
	سیستم مورچه	اول	۱	۰	۰/۹۵	---	---
	سیستم مورچه	دوم	۱	۰	۰/۹۵	---	---

جدول ۴- مقادیر حداکثر، حداقل، میانگین و انحراف معیار جواب‌ها و تعداد جواب‌های شدنی حاصل از حل مسائل نمونه با استفاده از الگوریتم‌های مختلف

مسئله نمونه	الگوریتم مورد استفاده	فرمولبندی	حداقل	حداکثر	میانگین	انحراف معیار نرمال	تعداد جواب‌های شدنی	مقدار جواب‌ها
			حداقل	حداکثر	میانگین	شده جواب‌ها	جواب‌های شدنی	تعداد
I	سیستم مورچه	اول	---	---	---	---	---	۰
	سیستم مورچه	دوم	۲۸۵۳۸۱	۲۹۱۸۸۱	۲۸۸۳۰۵	۳۰۱۶۲۸	۰/۰۰۸۴	۱۰
	سیستم مورچه برتر	اول	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۰	۱۰
	سیستم مورچه ترتیبی	دوم	۲۳۴۵۱۰	۲۴۱۹۰۰	۲۲۶۹۱۱	۳۰۱۶۲۸	۰/۰۰۸۳	۱۰
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	اول	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۰/۰۰۸۲	۱۰
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	دوم	۲۳۴۳۰۹	۲۴۱۴۸۸	۲۲۶۳۸۶	۳۰۱۶۲۸	۰/۰۰۸۲	۱۰
	سیستم مورچه	اول	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۳۰۱۶۲۸	۰/۰۰۹۶	۱۰
	سیستم مورچه	دوم	۲۳۴۳۰۹	۲۳۹۰۰۷	۲۲۶۱۸۵	۲۳۶۱۸۵	۰/۱۱۸۷	۱۰
	سیستم مورچه	اول	۷۸۳۰۷/۶	۷۹۲۱۸/۸	۷۹۱۲۷/۷	۷۹۱۲۷/۷	۰/۰۰۷۴	۱۰
	سیستم مورچه	دوم	۸۸۲۵۹/۷	۱۳۴۹۸۹	۱۰۸۷۱۳	۱۰۸۷۱۳	۰/۰۷۳۷	۱۰
II	سیستم مورچه برتر	اول	۷۷۳۷۲/۷	۷۹۲۱۸/۸	۷۹۰۳۴/۲	۷۹۰۳۴/۲	۰/۰۰۷۴	۱۰
	سیستم مورچه ترتیبی	دوم	۸۳۴۱۷/۹	۱۰۴۴۰۹	۹۳۵۴۹/۵	۹۳۵۴۹/۵	۰/۰۷۳۷	۱۰
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	اول	۷۶۹۸۸/۶	۷۹۲۱۸/۸	۷۸۸۱۱/۲	۷۸۸۱۱/۲	۰/۰۰۱۹	۱۰
	سیستم مورچه ترتیبی	دوم	۷۸۵۷۰/۸	۹۶۵۹۷/۴	۸۱۷۸۶/۴	۸۱۷۸۶/۴	۰/۰۶۴۶	۱۰
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	اول	۷۵۹۹۰/۵	۷۹۲۱۸/۸	۷۸۱۹۸/۶	۷۸۱۹۸/۶	۰/۰۰۱۵	۱۰
	سیستم مورچه بیشینه- کمینه	دوم	۷۸۲۱۳/۸	۹۰۹۸۲/۵	۸۰۰۰۱/۲	۸۰۰۰۱/۲	۰/۰۴۸۷	۱۰



شکل ۵- تغییرات حداکثر، حداقل و میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه اول (I) با استفاده از فرمول‌بندی دوم
الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه



شکل ۶- تغییرات حداکثر، حداقل و میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه دوم (II) با استفاده از فرمول‌بندی دوم
الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه

I جواب‌های حاصل از فرمول‌بندی دوم از جواب‌های حاصل از فرمول‌بندی اول مطلوب‌تر است و در مسئله نمونه II جواب‌های حاصل از فرمول‌بندی اول از جواب‌های حاصل از فرمول‌بندی دوم مطلوب‌تر است که به علت آن هم در ادامه اشاره می‌شود. در حالت کلی و براساس تابع هدف تعریف شده مسئله، هزینه شبکه فاضلاب تابع قطر و پوشش متوسط لوله‌ها است که براساس شکل تابع تعریف شده و ضرایب مؤلفه‌های تابع تعریف شده، هزینه ساخت لوله‌ها که تابع قطر لوله‌ها بوده نسبت به هزینه جای‌گذاری لوله‌ها که تابع پوشش متوسط لوله‌ها است، بیشتر و یا کمتر بوده و لذا تعیین جواب مطلوب با استفاده از یکی از دو فرمول‌بندی پیشنهادی امکان‌پذیر است.

شکل‌های (۵) و (۶) به ترتیب نحوه همگرایی مقادیر حداقل،

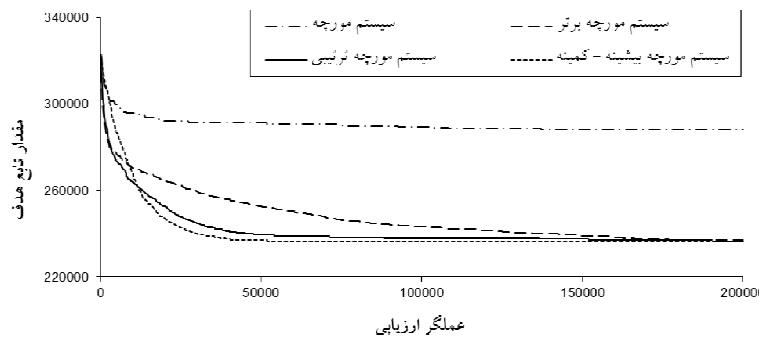
الگوریتم‌های پیشنهادی جواب‌های مناسب حاصل شده است، ولیکن در هر دو فرمول‌بندی پیشنهادی جواب‌های به دست آمده از الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه در مقایسه با سایر الگوریتم‌ها مطلوب‌تر است. دلیل آن این است که در الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه با تعریف مرزهای دینامیکی برای شدت فرمان مسیرها از همگرایی سریع و نابهنجام الگوریتم جلوگیری شده است و لذا جواب‌های حاصل شده، مطلوب‌تر است. شایان ذکر است که در هر دو فرمول‌بندی پیشنهادی، جواب‌های مرغوب برای هر دو مسئله پس از به‌کارگیری الگوریتم سیستم مورچه‌های بیشینه- کمینه به ترتیب توسط الگوریتم‌های سیستم مورچه ترتیبی، سیستم مورچه برتر و سیستم مورچه حاصل شده است. علاوه بر این، در مسئله نمونه

جدول ۵- مقادیر پارامترهای هیدرولیکی به دست آمده با استفاده از فرمول بندي دوم الگوریتم مورچه بیشینه- کمینه (مسئله اول- I)

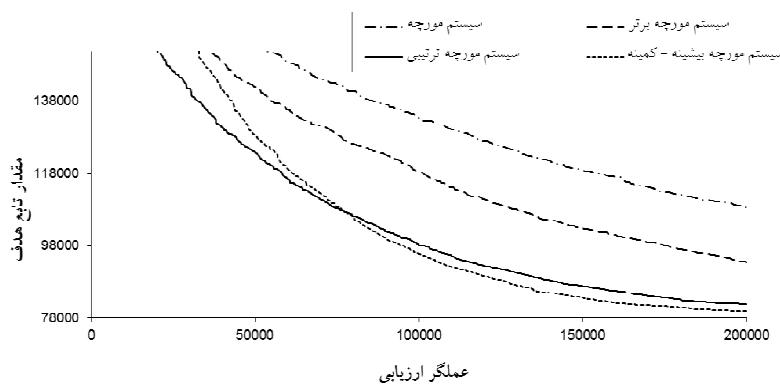
					پوشش لوله (ft)	شماره گره	شماره لوله
					پایین دست	بالا دست	بالا دست
۵/۶۱	۰/۸۵	۰/۰۱۴۲۹	۱۲	۸	۸	۲۲	۱۱
۷/۲۲	۰/۷۴	۰/۰۲	۱۵	۸	۸	۳۳	۲۲
۸/۱۷	۰/۸۴	۰/۰۲۲۸۶	۱۵	۹	۸	۴۲	۳۳
۵/۵۷	۰/۸۶	۰/۰۱۴	۱۲	۸/۰۹۷	۸	۳۲	۱۲
۴/۷۵	۰/۶	۰/۰۱۲۵۶	۱۵	۹	۸/۰۹۷	۴۲	۳۲
۶/۷۷	۰/۶۲	۰/۰۱۸۳۶	۲۱	۸	۹	۵۲	۴۲
۴/۷۹	۰/۶۱	۰/۰۱۲۸	۱۵	۹/۳۹۸	۹	۳۴	۲۳
۸/۱۵	۰/۷۷	۰/۰۱۹۱۱	۱۸	۸	۹/۳۹۸	۴۳	۳۴
۷/۸۶	۰/۷۹	۰/۰۱۴۲۷	۲۱	۸	۸	۵۲	۴۳
۹/۴۹	۰/۸۹	۰/۰۱۱۶	۳۰	۸/۷۹۸	۸	۶۱	۵۲
۷/۸۲	۰/۸۸	۰/۰۲	۱۵	۸	۸	۴۱	۳۱
۷/۸۶	۰/۷۹	۰/۰۱۴۲۷	۲۱	۸	۸	۵۱	۴۱
۸/۸۹	۰/۸۸	۰/۰۱۶۵۷	۲۱	۸/۷۹۸	۸	۶۱	۵۱
۱۱/۹۸	۰/۷۸	۰/۰۱۶۲۸	۳۶	۸	۸/۷۹۸	۷۱	۶۱
۳/۷۴	۰/۶۱	۰/۰۱۰۵	۱۲	۸/۳۹۸	۸/۱۹۸	۵۳	۴۴
۵/۷۷	۰/۷۹	۰/۰۱۲	۱۵	۸	۸/۳۹۸	۶۲	۵۳
۶/۸	۰/۷	۰/۰۱۴۲۹	۱۸	۸	۸	۷۱	۶۲
۱۰/۰۲	۰/۸	۰/۰۱	۴۲	۸	۸	۸۱	۷۱
۶/۷۴	۰/۶	۰/۰۰۶۴	۴۲	۸/۱۹۸	۸	۹۱	۸۱
۷/۴۳	۰/۶۵	۰/۰۰۷۸۴۳	۴۲	۱۰	۸/۱۹۸	۱۰	۹۱
							۲۰

جدول ۶- مقادیر پارامترهای هیدرولیکی به دست آمده با استفاده از فرمول بندي اول الگوریتم مورچه بیشینه- کمینه (مسئله دوم- II)

				پوشش لوله (m)	شماره گره	شماره لوله
				پایین دست	بالا دست	بالا دست
۰/۶۴۸	۰/۸۲	۰/۰۰۲۲	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۸۰۸	۴
۱/۹۹۱	۰/۸۲	۰/۰۲۸	۲۰۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۹
۰/۷۶۵	۰/۸۲	۰/۰۰۴۱	۲۰۰	۲/۶۰۴	۲/۴۵	۱۵
۰/۷۰۶	۰/۸۲	۰/۰۰۲۶	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۵
۰/۷۵۲	۰/۸۲	۰/۰۰۲۹	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۶
۰/۷۸۹	۰/۸۲	۰/۰۰۳۳	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۷
۰/۸۵	۰/۸۲	۰/۰۰۳۸	۲۵۰	۲/۵۴۳	۲/۴۵	۸
۰/۸۹۸	۰/۸۲	۰/۰۰۴۲	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۵۴۳	۱۲
۲/۰۳۴	۰/۸۲	۰/۰۲۹۳	۲۰۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۱۰
۱/۳۴۶	۰/۸۲	۰/۰۰۹۵	۲۵۰	۴/۴۹۶	۲/۴۵	۱۱
۱/۳۸۴	۰/۸۲	۰/۰۱	۲۵۰	۲/۴۵	۴/۴۹۶	۱۲
۲/۲۴۵	۰/۸۲	۰/۰۲۶۴	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۱۳
۲/۳۵	۰/۸۲	۰/۰۲۸۹	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۱۴
۲/۴۳	۰/۸۲	۰/۰۳۰۹	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۲۰
۰/۹۵۸	۰/۸۲	۰/۰۰۶۵	۲۰۰	۳/۷۹۴	۲/۶۰۴	۱۶
۱/۰۸۸	۰/۸۲	۰/۰۰۸۴	۲۰۰	۵/۶۳۷	۳/۷۹۴	۱۷
۱/۱۰۷	۰/۸۲	۰/۰۰۹۴	۲۰۰	۲/۴۵	۵/۶۳۷	۱۸
۱/۴۶۲	۰/۸۲	۰/۰۱۵۱	۲۰۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۱۹
۱/۰۳۵	۰/۸۲	۰/۰۰۵۶	۲۵۰	۲/۴۵	۲/۴۵	۲۰
۱/۰۵۴	۰/۸۲	۰/۰۰۶۳	۴۰۰	۳/۵۵۹	۲/۴۵	۲۱
						۲۰



شکل ۷- تغییرات میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه اول (I) با استفاده از فرمولبندی دوم الگوریتم‌های مختلف پیشنهادی

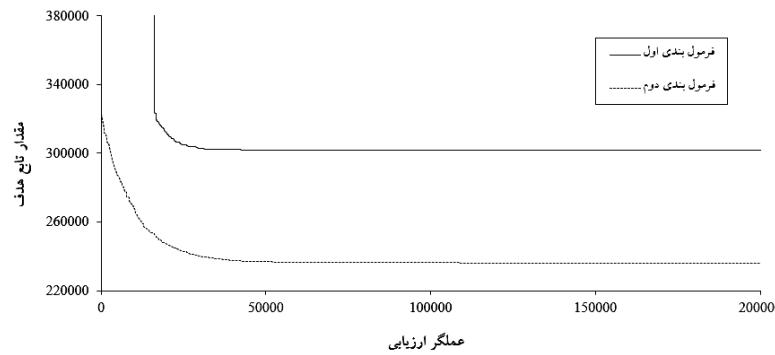


شکل ۸- تغییرات میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه دوم (II) با استفاده از فرمولبندی دوم الگوریتم‌های مختلف پیشنهادی

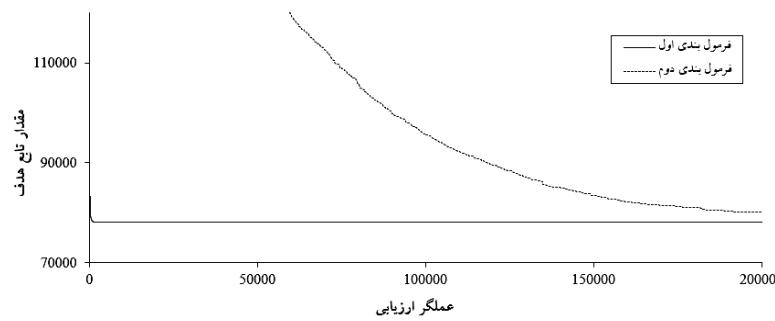
بندهای اول و دوم پیشنهادی برای هریک از الگوریتم‌های پیشنهادی، شکل‌های (۹) و (۱۰) ارائه شده است که شکل‌های مذکور به ترتیب تغییرات میانگین مقدار تابع هدف مسئله با استفاده از روش‌های اول و دوم پیشنهادی را نشان می‌دهد. مسئله نمونه اول (I) پیش از این با استفاده از روش‌های مختلفی حل شده است که جدول (۷) نتایج حاصل را نشان می‌دهد. مسئله مذکور را در ابتدا میز و نزل [۱۰] با بهترگیری روش برنامه‌ریزی پویای گستته^{۲۴} (DDP) حل کرده و مقدار ۲۶۵۷۷۵ را برای این مسئله به دست آورده‌است. در ادامه رابینسون و لابادیه [۳۷] با استفاده از روش برنامه‌ریزی پویا این مسئله را مورد بررسی قرار داده و جواب ۲۷۵۲۱۸ را برای آن به دست آورده‌اند. همچنین مایلز و هینی [۳۸] با استفاده از روش کامپیوترا گستردۀ^{۲۵}، جواب بهینه ۲۴۵۸۷۴ را برای این مسئله به دست آورده‌اند. افشار [۲۴ و ۲۶] مسئله مرجع مذکور را

حداکثر و میانگین مقدار تابع هدف با استفاده از فرمولبندی دوم الگوریتم سیستم مورادیه- کمینه بیشینه- کمینه برای مسائل اول (I) و دوم (II) را نشان می‌دهد. همچنین جداول (۵) و (۶) بهترین مقادیر پارامترهای هیدرولیکی به دست آمده برای مسائل اول (I) و دوم (II) با استفاده از روش‌های پیشنهادی را نشان می‌دهد.

تغییرات میانگین مقدار تابع هدف تابع هدف مسائل اول (I) و دوم (II) با استفاده از فرمولبندی دوم الگوریتم‌های مختلف پیشنهادی به ترتیب در شکل (۷) و (۸) نشان داده شده است. نتایج نشان‌دهنده آن است که با استفاده از الگوریتم سیستم مورادیه- کمینه در مقایسه با سایر الگوریتم‌های پیشنهادی جواب‌هایی مطلوب‌تر و با هزینه محاسباتی کمتر حاصل شده است و در نتیجه الگوریتم سیستم مورادیه- کمینه می‌تواند در حل مسئله بهینه‌سازی طراحی شبکه جمع‌آوری فاضلاب به کار گرفته شود. علاوه بر این به منظور مقایسه فرمول



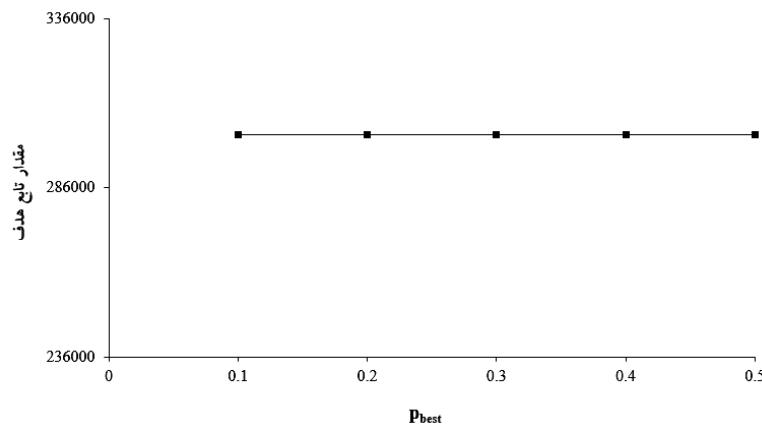
شکل ۹- تغییرات میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه اول (I) با استفاده از فرمول‌بندی‌های اول و دوم الگوریتم سیستم مورچه بیشینه - کمینه



شکل ۱۰- تغییرات میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه دوم (II) با استفاده از فرمول‌بندی‌های اول و دوم الگوریتم سیستم مورچه بیشینه - کمینه

جدول ۷- مقادیر جواب بهینه حاصل از حل مسائل نمونه با استفاده از روش‌های مختلف

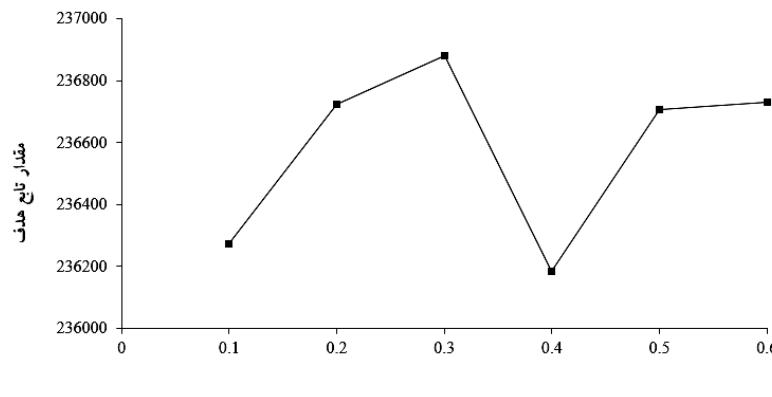
مسئله نمونه	روش مورد استفاده	تعداد عملگر ارزیابی	مقدار جواب بهینه
I	(میز و نزل) DDP	۲۶۵۷۷۵	---
	(راینسون و لابادیه) DP	۲۷۵۲۱۸	---
	(مایلز و هبینی) Spreadsheet	۲۴۵۸۷۴	---
	(افشار) ACOA-AR	۲۴۱۴۹۶	۲۹۹۰۰
	(افشار) PCACOA	۲۴۲۵۳۹	۱۳۹۰۰
	(افشار) CACOA	۲۴۲۱۱۹	۲۰۰۰۰
	(افشار) RPSO	۲۴۲۱۶۲	۳۰۰۰۰
	(افشار و همکاران) CA	۲۵۳۴۸۳	۵۰
	(نفیسی و احمدی) HPSO	۲۳۵۶۹۹	۸۰۰۰۰
	(تحقيق حاضر) MMAS	۲۳۴۳۰۹	۵۹۴۰۰
II	(منصوری و خانجانی) GA & NLP	۸۳۱۱۶	---
	(NLP- BFGS) (ستوده)	۸۲۷۳۲	---
	(NLP- Fletcher-Reeves) (ستوده)	۸۱۵۵۳	---
	(GA) (ستوده)	۷۷۷۳۶	۱۰۰۰۰۰
	(CA) (افشار و همکاران)	۸۰۸۷۹	۲۰
	(HPSO) (نفیسی و احمدی)	۷۶۳۴۲	۸۰۰۰۰
	(MMAS) (تحقيق حاضر)	۷۵۹۹۰/۵	۴۰۰۰



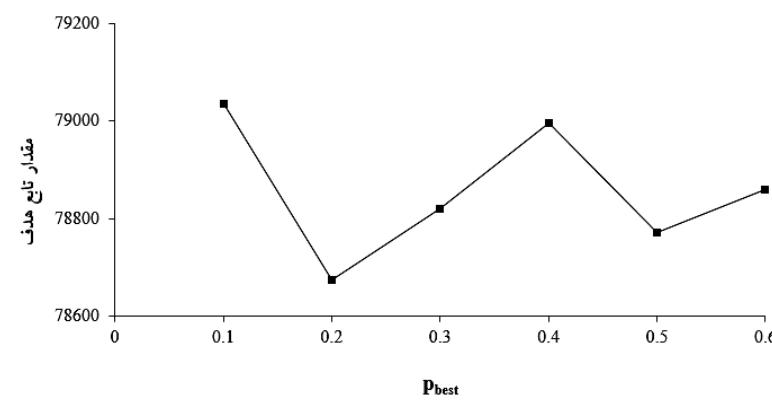
شکل ۱۱- میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه اول (I) با استفاده از فرمول‌بندی اول الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه به‌ازای P_{best} مختلف

مسئله نمونه اول (II) نیز پیش از این با استفاده از روش‌های مختلفی حل شده است که جدول (۷) نتایج حاصل را نشان می‌دهد. مسئله مذکور را در ابتدا متصوری و خانجانی [۳۷] با به‌کارگیری روش برنامه‌ریزی غیرخطی و الگوریتم ژنتیک حل کرده و مقدار ۸۳۱۱۶ را برای این مسئله به‌دست آوردند. ستوده [۴۰] مسئله مذکور را به‌ترتیب با استفاده از روش برنامه‌ریزی غیرخطی فلتچر- ریوس^۱، روش برنامه‌ریزی غیرخطی برایدن- فلتچر- گلدرب- شنو^۲ (BFGS) و الگوریتم ژنتیک حل کرده و جواب‌های ۸۱۵۵۳، ۸۲۷۳۲ و ۷۷۳۶ را برای آن به‌دست آوردند [۲۲]. در ادامه اشار و همکاران [۲۳] مسئله مذکور را با استفاده از الگوریتم اتوماتای سلولی (CA) مورد بررسی قرار داده و جواب‌های ۸۰۸۷۹ را برای این مسئله گزارش کردند. در نهایت نفیسی و احمدی [۲۸] مسئله نمونه II را با استفاده از الگوریتم هارمونی^۳ (HPSO) حل کرده و جواب ۲۳۵۶۹۹ را برای آن به‌دست آوردند. در صورتی که در تحقیق حاضر بهترین جواب حاصل از روش‌های مختلف پیشنهادی برابر با ۷۶۳۴۲ را برای آن به‌دست آوردند. این در حالی است که در تحقیق حاضر بهترین جواب حاصل از روش‌های مختلف مذکور را با ۷۵۹۹۰/۵ می‌داند. علاوه بر این در جدول (۷) هزینه محاسباتی روش‌های مورد استفاده در حل این مسئله مرجع نیز ارائه شده است. مقایسه نتایج نشان‌دهنده آن است که جواب به‌دست آمده از به‌کارگیری فرمول‌بندی دوم الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه نسبت به جواب به‌دست آمده از تمامی روش‌ها مطلوب‌تر بوده و هزینه محاسباتی آن نیز فرمول‌بندی اول الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه نسبت

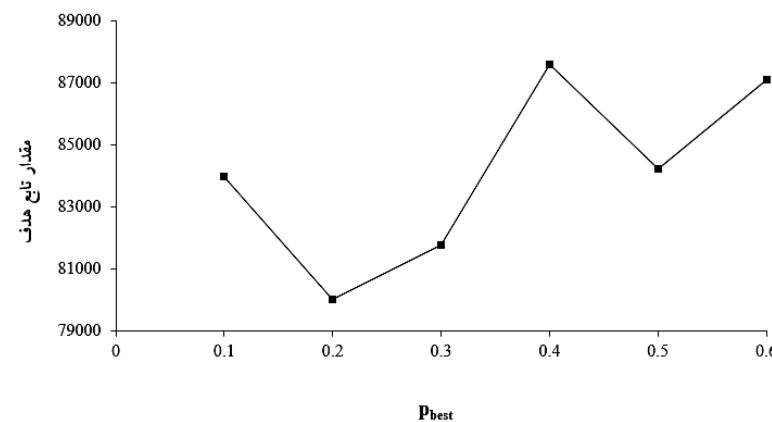
به‌ترتیب با استفاده از الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان و مکانیزم تظریف تطبیقی^۴ (AR) و الگوریتم مقید بهینه‌سازی جامعه مورچگان^۵ (PCACOA) و الگوریتم بهینه‌سازی جامعه مورچگان پیوسته^۶ (CACOA) حل کرده و جواب‌های ۲۴۱۴۹۶، ۲۴۲۵۳۹ و ۲۴۲۱۱۹ را برای آن به‌دست آوردند. در ادامه اشار و همکاران [۲۳] مسئله مذکور را به‌ترتیب با استفاده از الگوریتم هوش جمعی ذرات (RPSO) و الگوریتم اتوماتای سلولی (CA) مورد بررسی قرار داده و جواب‌های ۲۴۲۱۶۲ و ۲۵۳۴۸۳ را برای این مسئله گزارش کردند. در نهایت نفیسی و احمدی [۲۸] مسئله نمونه I را با استفاده از الگوریتم هوش جمعی با قابلیت پرواز بازگشتی^۷ و حافظه هارمونی^۸ (HPSO) حل کرده و جواب ۲۳۳۴۳۰۹ را برای آن به‌دست آوردند. در صورتی که در تحقیق حاضر بهترین جواب حاصل از روش‌های مختلف پیشنهادی برابر با ۲۳۳۴۳۰۹ است. علاوه بر این در جدول (۷) هزینه محاسباتی روش‌های مورد استفاده در حل این مسئله مرجع نیز ارائه شده است. مقایسه نتایج نشان‌دهنده آن است که جواب به‌دست آمده از به‌کارگیری فرمول‌بندی دوم الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه نسبت به جواب به‌دست آمده از تمامی روش‌ها مطلوب‌تر بوده و هزینه محاسباتی آن نیز کمتر است.



شکل ۱۲- میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه اول (I) با استفاده از فرمولبندی دوم الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه به ازای P_{best} مختلف



شکل ۱۳- میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه دوم (II) با استفاده از فرمولبندی اول الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه به ازای P_{best} مختلف



شکل ۱۴- میانگین مقدار تابع هدف مسئله نمونه دوم (II) با استفاده از فرمولبندی دوم الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه به ازای P_{best} مختلف

فاضلاب مورد استفاده قرار گرفت. بدین منظور دو فرمول‌بندی پیشنهاد شد که در فرمول‌بندی اول قطر لوله‌ها و در فرمول‌بندی دوم تراز گره‌های شبکه‌ها به عنوان متغیر تصمیم مسأله منظور شد. مسائل نمونه‌ای با استفاده از هر دو فرمول‌بندی الگوریتم‌های پیشنهادی حل شده و نتایج با سایر نتایج موجود مقایسه شد. نتایج نشان‌دهنده آن است که الگوریتم‌های پیشنهادی، الگوریتم‌های مناسب در حل مسأله طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری فاضلاب است که در مقایسه با الگوریتم‌های مختلف بهینه‌سازی جامعه مورچگان، نتایج حاصل از الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه مناسب‌تر است. به عبارت دیگر نسبت به سایرها مورد استفاده در حل مسائل نمونه، با استفاده از الگوریتم سیستم مورچه بیشینه- کمینه جواب‌هایی مطلوب‌تر و با هزینه محاسباتی کمتر برای مسائل نمونه حاصل می‌شود.

به جواب به دست آمده از تمامی روش‌ها مطلوب‌تر بوده و هزینه محاسباتی آن نیز کمتر است. شایان ذکر است که هر یک از الگوریتم‌های مورد استفاده پارامترهایی دارند که لازم است مقادیر مطلوب آنها با روش سعی و خطا حاصل می‌شود. مقادیر مطلوب پارامترها برای حل مسائل نمونه تحقیق حاضر در جدول (۳) ارائه شد. در اینجا به عنوان نمونه به نتایج آنالیز حساسیت نسبت به پارامتر p_{best} اشاره می‌شود و لذا بدین‌منظور شکل‌های (۱۱) تا (۱۴) ارائه می‌شود.

۶- نتیجه‌گیری

در این تحقیق به منظور ارزیابی عملکرد الگوریتم‌های مختلف بهینه‌سازی جامعه مورچگان، چهار الگوریتم سیستم مورچه، سیستم مورچه برتر، سیستم مورچه ترتیبی و سیستم مورچه بیشینه- کمینه در حل مسأله طراحی بهینه ابعاد شبکه جمع‌آوری

واژه‌نامه

1. linear programming
2. nonlinear programming
3. dynamic programming
4. meta heuristic
5. genetic algorithm
6. honey bees mating optimization
7. particle swarm optimization
8. cellular automata
9. simulated annealing
10. ant colony optimization algorithm
11. ant system
12. elitist ant system
13. ranked ant system
14. max-min ant system
15. manhole
16. drop
17. mixed integer nonlinear programming
18. pheromone
19. ant colony system
20. pheromone reward factor
21. feasible
22. infeasible
23. fortran
24. differential dynamic programming
25. spreadsheet
26. adaptive refinement
27. partially constrained ant colony optimization algorithm
28. continues ant colony optimization algorithm
29. fly-back mechanism
30. harmony memory
31. fletcher-reeves
32. broyden-fletcher-goldfarb-shanno

مراجع

1. Haestad, *Wastewater Collection System Modelling and Design*, Waterbury: Haestad methods, 2004.
2. Guo, Y., Walters, G., and Savic, D., "Optimal Design of Storm Sewer networks: Past, Present and Future", *Proceeding of 11th International Conference on Urban Drainage*, Edinburgh, Scotland, UK, pp. 1-10, 2008.
3. Desher, D. P., and Davis, P. K., "Designing Sanitary Sewers with Microcomputers", *Journal of Environmental Engineering*, Vol. 112, No. 6, pp. 993-1007, 1986.
4. Elimam, A. A., Charalambous, C., and Ghobrial, F. H., "Optimum Design of Large Sewer Networks" *Journal of Environmental Engineering*, Vol. 115, No.

- 6, pp. 1171-1189, 1989.
5. Dajani, J. S., and Hasit, Y., "Capital Cost Minimization of Drainage Networks", *ASCE Journal of Environmental Engineering*, Vol. 100, No. 2, pp. 325-337, 1974.
 6. Swamee, P. K., and Sharma, A. K., "Optimal Design of a Sewer Line using Linear Programming" *Journal of Applied Mathematical Modelling*, Vol. 37, pp. 4430-4439, 2013.
 7. Price, R. K., "Design of Storm Water Sewers for Minimum Construction Cost", *proceeding of 1st International Conference on Urban Strom Drainage*, Southampton, United Kingdom, pp. 636-647, 1978.
 8. Swamee, P. K., "Design of Sewer Line", *Journal of Environmental Engineering*, Vol. 127, No. 9, pp. 776-781, 2001.
 9. Walsh, S. and Brown, L. C., "Least Cost Method for Sewer Design", *Journal of Environmental Engineering Division*, Vol. 99, No. 3, pp. 333-345, 1973.
 10. Mays, L. W., and Wenzel, H. G., "Optimal Design of Multilevel Branching Sewer Systems", *Water Resource Research*, Vol. 12, No. 5, pp. 913-917, 1976.
 11. Templeman, A. B., and Walters, G. A., "Optimal Design of Storm Water Drainage Networks for Roads", *Proceeding institute. of Civil Engineers*, London, pp. 573-587, 1979.
 12. Gupta, A., Mehdiratta, S. L., and Khanna, P., "Gravity Waste Water Collection Systems Optimization", *ASCE Journal of Environmental Engineering*, Vol. 109, No. 5, pp. 1195-1208, 1983.
 13. Yen, B. C., Cheng, S. T., Jun, B. H., Voohees, M. L., and Wenzel, H. G., "Illinois Least Cost Sewer System Design model", User's guide, Department of Civil Engineering, University of Texas at Austin, 1984.
 14. Kulkarni, V. S., and Khanna, P., "Pumped Wastewater Collection Systems Optimization", *ASCE Journal of Environmental Engineering*, Vol. 111, No. 5, pp. 589-601, 1985.
 15. Botrous, A., El-Hattab, I., and Dahab, M., "Design of Wastewater Collection Networks using Dynamic Programming Optimization Technique", *Proceeding of the ASCE national conference on Environmental and Pipeline Engineering*, Kansas City, MO, United States, American Society of Civil Engineers, pp. 503-512, 2000.
 16. Diogo A. F., Walters G. A., de Sousa E. R., and Graveto V. M., "Three-Dimensional Optimization of Urban Drainage Systems", *Computer-Aided Civil and Infrastructure Engineering*, Vol. 15, No. 6, pp. 409-426, 2000.
 17. Heaney, J. P., Wright, L. T., Sample, D., Field, R., and Fan, C. Y., "Innovative Methods for the Optimization of Gravity Storm Sewer Design", *Proceedings the 8th International Conference on Urban Storm Drainage*, Sydney, Australia, pp. 1896-903, 1999.
 18. Liang, L. Y., Thompson, R. G., and Young, D. M., "Optimising the Design of Sewer Networks using Genetic Algorithms and Tabu Search", *Engineering, Construction and Architectural Management*, Vol. 11, No. 2, pp. 101-112, 2004.
 19. Afshar, M. H., Afshar, A., Marino, M. A., and Darbandi, A. A. S., "Hydrograph-Based Storm Sewer Design Optimization by Genetic Algorithm", *Canadian Journal Civil Engineering*, Vol. 33, No. 3, pp. 310-325, 2006.
 20. Haghghi, A., and Bakhshipour, A. E., "Optimization of Sewer Networks using an Adaptive Genetic Algorithm", *Water Resource Management*, Vol. 26, No. 12, pp. 3441-3456, 2012.
 21. Guo, Y., "Sewer Network Optimal Design Based on Cellular Automata Principles", *Proceeding of 2005 XXXI IAHR Congress*, Seoul, Korea, pp. 6582-6593, 2005.
 22. Guo, Y., Walters, G. A., Khu, S. T., and Keedwell, E., "Optimal Design of Sewer Networks using Hybrid Cellular Automata and Genetic Algorithm", *Proceeding of IWA World Water Congress*, Beijing, China, 2006.
 23. Afshar, M. H., Shahidi, M., Rohania, M., and Sargolzaei, M., "Application of Cellular Automata to Sewer Network Optimization Problems", *Scientia Iranica, Transactions A: Civil Engineering*, Vol. 18, No. 3, pp. 304-312, 2011.
 24. Afshar, M. H., "Improving the Efficiency of Ant Algorithms using Adaptive Refinement: Application to Storm Water Network Design", *Advances in Water Resources*, Vol. 29, pp. 1371-1382, 2006.
 25. Afshar, M. H., "Partially Constrained Ant Colony Optimization Algorithm for the Solution of Constrained Optimization Problems: Application to Storm Water Network Design", *Advances in Water Resources*, Vol. 30, No. 4, pp. 954-965, 2007.
 26. Afshar, M. H., "A Parameter Free Continuous Ant Colony Optimization Algorithm for the Optimal Design of Storm Sewer Networks: Constrained and Unconstrained Approach", *Advances in Engineering Software*, Vol. 41, pp. 188-195, 2010.
 27. Izquierdo, J., Montalvo, I., Perez, R., and Fuertes, V. S., "Design Optimization of Wastewater Collection Networks by PSO", *Computers and Mathematics with Applications*, Vol. 56, No. 3, pp. 777-784, 2008.
 ۲۸. نفیسی، م.، احمدی، آ. "بهینه سازی شبکه های فاضلاب با الگوریتم دسته ذرات با قابلیت پرواز بازگشتی و مجهز به حافظه هارمونی" مجله آب و فاضلاب، ش. ۹۴، ص. ۷۶-۷۶
 ۲۹. Karovic, O., and Mays, L. W., "Sewer System Design using Simulated Annealing in Excel", *Water*

- Resource Management*, Vol. 28, pp. 4551-4565, 2014.
30. Colorni, A., Dorigo, M., and Maniezzo, V., "Ant System: An Autocatalytic Optimizing Process", Technical Report 91-016, Politecico di Milao, Italy, 1991.
31. Moeini, R., and Afshar, M. H., "Application of an Ant Colony Optimization Algorithm for the Optimal Operation of Reservoirs: A Comparative Study of Three Proposed Formulations", *Scientia Iranica Transactions A: Civil Engineering*, Vol. 16, No. 4, pp. 273-285, 2009.
32. Afshar, M. H., and Moeini, R., "Partially and Fully Constrained Ant Algorithms for the Optimal Solution of Large Scale Reservoir Operation Problems", *Journal Water Resource Management*, Vol. 22, No. 1, pp. 1835-1857, 2008.
33. Moeini, R., and Afshar, M. H., "Constrained Ant Colony Optimization Algorithm for the Layout and Size Optimization of Sanitary Sewer Networks", *Urban Water*, Vol. 10, No. 3, pp.154-173, 2013.
۳۴. افشار، م. ه.، رضایی، ا.، معینی، ر.، "الگوریتم بهینه سازی جامعه مورچگان در مساله بهره برداری بهینه از مخازن سدها: مطالعه مقایسه ای چهار الگوریتم"، نشریه مهندسی عمران فردوسی مشهد، سال ۲۵، شماره ۲، ص. ۱۱۷-۱۳۴.
۳۵. معینی، ر. "ارزیابی عملکرد الگوریتم بهینه سازی جامعه روش های عددی در مهندسی، سال ۳۶، شماره ۱، تابستان ۱۳۹۶
- مورچگان در حل مساله بهره برداری بهینه از سیستم چند مخازن: مقایسه چهار الگوریتم" مجله تحقیقات منابع اب ایران، سال ۱۱، ش. ۲۹، ص. ۴۶-۱۳۹۴.
۳۶. منصوری، م. ر.، خانجانی، مج.، "بهینه سازی شبکه های فاضلاب با برنامه ریزی غیر خطی"، مجله آب و فاضلاب، ش. ۳۰، ص. ۲۰-۱۳۷۸.
37. Robinson, D. K., and Labadie, J. W., "Optimal Design of Urban Storm Water Drainage System", *International Symposium on Urban Hydrology, Hydraulics, and Sediment Control*, University of Kentucky, Lexington, KY, USA, pp. 145-156, 1981.
38. Miles, S. W., and Heaney, J. P., "Better than Optimal Method for Designing Drainage Systems", *Water Resource Planning and Management*, Vol. 114, No. 5, pp. 477-499, 1988.
39. Afshar, M. H., "Rebirthing Particle Swarm Optimization Algorithm: Application to Storm Sewer Network Design" Canadian journal of civil engineering, Vol. 35. No.10. pp.1120-1127.
۴۰. ستوده، م. ه. "طراحی بهینه شبکه های فاضلاب"، پایان نامه برای دریافت درجه کارشناسی ارشد در رشته مهندسی عمران، سازه های هیدرولیکی، دانشگاه علم و صنعت ایران، ۱۳۸۲.