

# توسعه یک مدل ریاضی بدون شرط به منظور طراحی شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب

علی حقیقی<sup>۱</sup>

(۹۰/۲/۲۱) پذیرش ۸۹/۵/۲ (دریافت)

## چکیده

طراحی شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب شامل قبود و ضوابط فنی گستردگای می‌شود. این مهم، ارائه آلترا ناتیو های امکان پذیر را برای طراح بسیار دشوار و زمان برمی‌سازد. از سوی دیگر به منظور ارائه یک طرح اقتصادی و یا به تعبیری بهینه‌سازی شبکه مورد مطالعه، روش اعمال قبود بسیار حائز اهمیت است و دامنه کاربرد روش‌های بهینه‌سازی را در این خصوص محدود می‌نماید. در تحقیق حاضر یک مدل ریاضی توأم تحلیل هیدرولیکی و طراحی به‌گونه‌ای توسعه داده شده است که همه محدودیتها و ضوابط طراحی شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب به طور خودکار در آن تأمین می‌شوند. در اینجا یک آلترا ناتیو نرمال طراحی به صورت برداری دلخواه و بدون شرط از مقادیر بین صفر و یک تعریف می‌گردد. این بردار نماینده قطر و شبکه لوله‌ها و موقعیت ایستگاههای پمپاژ در سیستم است. سپس مقادیر نرمال با توجه به هیدرولیک جریان و قبود مسئله کدبوداری شده و آلترا ناتیو طراحی اصلی باز تولید می‌شود. با استفاده از این مدل هر آلترا ناتیو ورودی امکان پذیر است و لذا مسئله طراحی شبکه کاملاً بدون شرط قابل حل خواهد بود. در انتهای کاربرد مدل پیشنهادی با تعریف و تحلیل یک شبکه نسبتاً بزرگ نشان داده شد. همچنین برای نمایش سهولت و قابلیت مدل در همراهی با روش‌های بهینه‌سازی نیز از روش شبیه‌سازی ذوب فلزات به منظور ارائه طرح اقتصادی سیستم بهره گرفته شد. نتایج نشان می‌دهد که همینه ساخت شبکه و سرعت همگرایی بهینه‌سازی با استفاده از مدل بدون شرط پیشنهادی به طور قابل ملاحظه‌ای بهبود می‌یابد.

**واژگان کلیدی:** شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب، مدل بدون شرط، آلترا ناتیو نرمال، بهینه‌سازی

## Development of an Unconditional Mathematical Model to Design Sewer Networks

Ali Haghghi<sup>1</sup>

(Received July 24, 2010 Accepted May 11, 2011)

### Abstract

Design of sewer networks involves many constraints and technical criteria. These issues make the problem complicated and the feasible alternatives difficult to achieve. Besides, the methods of handling these constraints play a major role in optimization approaches for the least cost design. In this work an integrated analysis-design model is developed thereby all constraints are automatically satisfied during designing. A normal design alternative is defined herein which is a vector of values between zero and one. This vector represents the sewers diameters, slopes and pump station locations. The normal alternative is then decoded to real design parameters based on the hydraulics rules and the problem constraints. Using the proposed model every normal alternative is feasible and consequently the input design parameters are totally unconditional. At the end the abilities of the model is shown introducing and solving a relatively large sewer network. Furthermore, to demonstrate the capability and easiness of integrating the model with optimization tools, a Simulated Annealing (SA) algorithm is also applied to obtain the least cost design of the example. The results show that the optimum design and the rate of optimization convergence are significantly improved using the proposed method.

**Keywords:** Sewer Networks, Unconditional Model, Normal Alternative, Optimization.

1. Assist. Prof. of Civil Eng., Dept. of Eng., Shahid Chamran University, Ahwaz (+98 611) 3330010 a.haghghi@scu.ac.ir

- استادیار، گروه مهندسی عمران، دانشکده مهندسی، دانشگاه شهید چمران اهواز ۳۳۳۰۰۱۰ a.haghghi@scu.ac.ir

## ۱- مقدمه

محققان با تعریف یک شبکه نسبتاً بزرگ که بخشی از یک سیستم جمع آوری فاضلاب در چین است، قابلیت‌های روش خود را ارائه نموده‌اند. سیستم مذکور بعدها نیز توسط محققان دیگری مورد استفاده قرار گرفت. در تحقیق حاضر نیز از این شبکه جمع آوری فاضلاب برای بحث و مقایسه نتایج روش پیشنهادی بهره گرفته شد.

در دو دهه اخیر با توسعه روش‌های برنامه‌ریزی غیرخطی نظری مدل منصوری و خانجانی، الگوریتم‌های فراکاوشی و به طور خاص الگوریتم ژنتیک<sup>۷</sup>، نقطه ضعفهای یاد شده در خصوص DDDP تا حد زیادی پوشش داده شد. از جمله تحقیقات در این خصوص می‌توان به کارهای لیانگ و همکاران<sup>۸</sup>، افشار و همکاران و افشار اشاره نمود [۱۰-۷]. اگرچه به کارگیری GA امکان رسیدن به طرح بهینه مطلق را با شناسن بالاتری فراهم می‌آورد اما این روش ذاتاً یک الگوریتم نامقید است درحالی که مسئله طراحی شبکه‌های جمع آوری فاضلاب شدیداً مقید است. برای تأمین قیود مسئله در کارهای نامبرده از اعمال ضرایب توانی در تابع هدف بهره گرفته می‌شود. به این صورت که چنانچه آلتراپلیوی شرایط قیود را تأمین نکند هزینه بالایی به آن اختصاص داده شده و به این شکل از گردونه انتخاب کنار گذاشته می‌شود. اگرچه این ترفند مزایای زیادی دارد اما ماهیت تدریجی و تصادفی فرایند تکامل در GA با مسائل بسیار محدودیت‌ها که عمده‌گسته و غیرخطی هستند [۲-۱] دست یافتن به اقتصادی ترین طرح که در آن هزینه اجرای شبکه تا حد امکان کمینه شود [۳-۲] توسعه روش‌های با راندمان بالای محاسبات به منظور طراحی شبکه‌های بزرگ در حداقل زمان.

برای رفع این مشکل، روش‌های هیبریدی<sup>۹</sup> توسعه داده شدند که در آن الگوریتم ژنتیک با استفاده از یک روش برنامه‌ریزی کلاسیک ریاضی ترکیب و تقویت می‌شود. بر این اساس پن<sup>۱۰</sup> و کاوو<sup>۱۱</sup> برای تأمین بخش عمداتی از قیود مسئله، روش برنامه‌ریزی درجه دو<sup>۱۲</sup> را با GA ترکیب کردند [۶]. در مدل پن و کاوو یک الگوریتم ژنتیک باینری ساده به عنوان بهینه‌ساز خارجی و مدل برنامه‌ریزی غیرخطی QP با استفاده از نرم افزار مطلب<sup>۱۳</sup>، به عنوان بهینه‌ساز داخلی تعریف شدند. اساس این ترکیب، ایجاد شرایطی برای ساده‌تر ساختن روش برخورد با قیود مسئله بود. قطر مجاري فاضلاب‌رو و محل ایستگاههای پمپاژ به صورت کدهای باینری از کروموزوم‌های الگوریتم ژنتیک تعیین می‌شوند. چنانچه ترتیب

طرح و اجرای شبکه‌های جمع آوری فاضلاب در سطح شهرها یکی از مهم‌ترین موضوعات مهندسی عمران و محیط‌زیست محسوب می‌شود که از هر دو لحاظ کیفی و کمی، بهداشت عمومی را تحت تأثیر قرار می‌دهند. از نظر ساخت، سیستم‌های جمع آوری فاضلاب با آلتراپلیوهای بسیار زیادی در حین طراحی روبه‌رو هستند. همچنین قیود مختلف هیدرولیکی، اجرایی و آینه‌نامه‌ای، محاسبات این شبکه‌ها را بسیار پیچیده می‌سازد. این مهم بهویژه در خصوص شبکه‌های بزرگ بسیار جدی بوده و طراح را با سردرگمی روبه‌رو می‌نماید. به این دلیل است که کاربرد روش‌های محاسباتی با کمک رایانه‌ها در این موضوع بسیار ضروری بوده و مورد توجه بسیاری از محققان در چند دهه گذشته قرار گرفته است. به طور کلی در این روشها سه هدف دنبال می‌شود که عبارت اند از: ۱- تأمین قیود و محدودیت‌ها که عمده‌گسته و غیرخطی هستند [۲-۱] دست یافتن به اقتصادی ترین طرح که در آن هزینه اجرای شبکه تا حد امکان کمینه شود [۳-۲] توسعه روش‌های با راندمان بالای محاسبات به منظور طراحی شبکه‌های بزرگ در حداقل زمان.

یکی از متدائل ترین روش‌هایی که برای تحقق اهداف مذکور در سالهای اخیر توسعه یافته، روش برنامه‌ریزی پویای دیفرانسیلی گستته<sup>۱</sup> است. این روش توسط محققان بسیاری به کار گرفته شده و نتایج درخشانی نیز در پی آن حاصل گردیده است که از آن جمله می‌توان به کارهای حیدری و همکاران، مایز<sup>۲</sup> وین<sup>۳</sup>، مایز و وینزل<sup>۴</sup>، مایز و همکاران ولی<sup>۵</sup> و ماتیو<sup>۶</sup> اشاره نمود [۱-۵]. این روش اگرچه اهداف اول و دوم را به خوبی پوشش می‌دهد اما برای پیاده‌سازی آن لازم است فضای محاسبات (مراحل برنامه‌ریزی پویا) توسط کاربر از پیش منقطع سازی شود و به این شکل بخش وسیعی از آلتراپلیوهای طراحی کنار گذاشته می‌شوند. نکته دیگر آنکه حتی با این وجود زمان اجرای روش بسیار زیاد و پرهزینه است تا جایی که برای شبکه‌های نسبتاً بزرگ استفاده از DDDP تقریباً غیر عملی است [۶]. در مدل پیشنهادی لی و ماتیو، متناسب با لیست قطراهای تجاری موجود در بازار تعداد مراحل برنامه‌ریزی پویا تعیین شده است [۵]. بر این اساس یک گسسته‌سازی نیز در خصوص شیب‌لوله‌ها و محل ایستگاههای پمپاژ در شبکه صورت گرفته و پس از آن طی یک الگوریتم ترتیبی و شمارشی، کلیه آلتراپلیوهای امکان‌پذیر ارزیابی و هزینه ساخت آنها محاسبه شده است. آن

<sup>7</sup> Genetic Algorithms (GA)

<sup>8</sup> Liang et al.

<sup>9</sup> Hybrid optimization

<sup>10</sup> Pan

<sup>11</sup> Kao

<sup>12</sup> Quadratic Programming (QP)

<sup>13</sup> MATLAB

<sup>1</sup> Discrete Differential Dynamic Programming(DDDP)

<sup>2</sup> Mays

<sup>3</sup> Yen

<sup>4</sup> Wenzel

<sup>5</sup> Li

<sup>6</sup> Matthew

رقومی مساوی یا بالاتر از لوله پایین دست آن، حفظ پرشدگی مقطع کمتر از حدکثر مجاز آن، تخصیص قطر لوله‌ها از میان لیست گسته لوله‌های تجاری در دسترس، حفظ حداقل پوشش مورد نیاز بر روی لوله‌ها برای جلوگیری از اثرات بارهای ترافیکی و سایر ضربات، رعایت قاعده تلسکوپی به‌نحوی که قطر لوله خروجی از آدمروها باید بزرگ‌تر یا مساوی قطر لوله‌های ورودی به آدمرو باشد و همچنین حفظ حداقل شیب که متناسب با محدودیتهای اجرایی و یا سایر توصیه‌های فنی بهره‌برداری از سیستم معمولاً متناسب با قطر لوله‌ها بیان می‌شود<sup>[۶]</sup>.

مطابق تعریف در این تحقیق برای یک پیکربندی مشخص از شبکه، یک آلتراستیو طراحی عبارت است از:

۱- بردار قطر مجاری  $\vec{D}$ ، ۲- بردار شیب مجاری  $\vec{s}$ ، ۳- بردار مکان استگاههای پمپاژ  $\vec{P}$  در سیستم. بر این اساس یک آلتراستیو طراحی امکان‌پذیر، آلتراستیو است که قیود مذکور را تأمین نماید. این مهم یکی از پیچیده‌ترین و وقت‌گیرترین مراحل طراحی و بهینه‌سازی شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب محسوب می‌شود و همان‌طور که در مقدمه نیز به آن اشاره شد زمینه مقایسه و عملکرد روش‌های موجود نیز حول این محور قابل بحث است.

### ۳- توسعه مدل هیدرولیکی

شرایط هیدرولیکی جریان آزاد در مجاری فاضلاب‌برو با استفاده از رابطه مانینگ و قانون پیوستگی ( $Q=VA$ ) در سیستم متريک به‌شكل زیر بیان می‌شود

$$Q = \frac{A}{n} R^{2/3} S^{1/2} \quad (1)$$

که در این رابطه  $Q$  دبی فاضلاب‌برو،  $A$  سطح مقطع جریان،  $n$  ضریب مانینگ،  $R$  شعاع هیدرولیکی برابر ( $A/P$ ) و  $P$  محیط خیس شده مجراء استند. برای مجاری دایره‌ای شکل مشخصات هندسی مقطع و متعاقباً جریان بر حسب زاویه  $\theta$  (زاویه‌ای که سطح آزاد آب نسبت به مرکز دایره می‌سازد) مطابق با روابط زیر بیان می‌شود

$$(h/D) = \frac{1}{2} \times \left( 1 - \cos \frac{\theta}{2} \right) \quad (2)$$

$$\frac{A}{A_0} = \left( \frac{\theta - \sin \theta}{2\pi} \right) \quad (3)$$

$$R = \frac{D}{4} \times \left( \frac{\theta - \sin \theta}{\theta} \right) \quad (4)$$

که در این روابط

قرارگیری تلسکوپی قطرها در یک کروموزوم رعایت نشده باشد، آن کروموزوم از روند محاسبات حذف شده و یکی دیگر تولید می‌شود. این روند تا امکان‌پذیر شدن همه کروموزوم‌ها ادامه می‌یابد. پس از آن قطر لوله‌ها به مدل QP معرفی می‌شوند که در آن سایر قیود مسئله از جمله حدود سرعتها، پرشدگی فاضلاب و حداقل پوشش با مهارت در قالب یک برنامه‌ریزی درجه دو فرمول نویسی شدن. تابع هدف در مدل QP هزینه ساخت شبکه بوده که به‌ازای قطرهای وارد شده از GA و سایر مشخصات تعریف شده در قیود غیرخطی QP، بهینه می‌شود. به‌ازای هر کروموزوم، بهینه‌سازی QP یکبار صدا زده می‌شود و مقدار هزینه ناشی از آن کروموزوم برای تصمیم‌سازی‌های بعدی به الگوریتم ژنتیک باز می‌گردد و این روند تا همگرایی مطلوب ادامه می‌یابد. روش این محققان تا حد زیادی نقاط ضعف روش‌های پیشین را پوشش می‌دهد هر چند روند برنامه‌ریزی و محاسبات را پیچیده‌تر ساخته است. اما به‌طور کل در روش GA-QP قیود مسئله به‌طور مناسب تری تأمین شده و سرعت همگرایی GA نیز بسیار افزایش یافته است.

در جمع‌بندی موارد مذکور می‌توان گفت که اصلی‌ترین موضوع در طراحی شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب، عبور از سد قیود گسترده آن است به‌نحوی که بتوان دو هدف دیگر را به‌طور مناسب تأمین نمود. نقاط ضعف و قوت هر یک از روش‌های نام برده قابل بحث است. در تحقیق حاضر تلاش گردید با شناخت این حساسیت، روشی مبتنی بر تحلیل و طراحی برای تأمین همه قیود مسئله به‌صورت خودکار ارائه شود. بر این اساس یک الگوریتم برنامه‌ریزی به‌نحوی بسط داده می‌شود که به‌ازای هر آلتراستیو دلخواه، طرح شبکه شامل قطر و شیب لوله‌ها و همچنین محل استگاههای پمپاژ امکان‌پذیر باشد. یک شبکه جمع‌آوری فاضلاب نیز به‌عنوان مطالعه موردنی با استفاده از روش پیشنهادی طراحی شد و در خصوص بهینه‌سازی هزینه ساخت آن نیز بحث گردید.

### ۲- قیود مسئله

در مقدمه اشاره شد که طراحی شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب شامل قیود هیدرولیکی، فنی و اجرایی بسیار گستره‌ای می‌شود که عمدتاً گسته و غیرخطی بوده و همین موضوع حل مسئله را بسیار پیچیده می‌سازد<sup>[۱۱]</sup>. علاوه بر آن ضوابط آیین‌نامه‌ای نیز یک ماهیت ترتیبی به قیود مذکور داده‌اند به‌نحوی که مشخصات مدنظر در هر قید، تابعی از شرایط مجاری بالادست آن است. برای یک پیکربندی مشخص از شبکه، قیود معمول عبارت‌اند از: حفظ حداقل سرعت برای خودشویی خط لوله فاضلاب، جلوگیری از ایجاد خوردنگی و فرسایش در لوله‌ها با حفظ سرعت و جریان کمتر از مقدار حدکثر مجاز، قرارگیری تاج لوله‌های بالادست یک آدم‌رو در

$D_{\max,i}$  و  $D_{\min,i}$  به ترتیب مقداری حداقل و حداکثر مجذب برای قطر لوله ای هستند.  $D_{\max,i}$  در واقع جداکثر اندازه قطر در دسترس است که از لیست مقادیر تجاری  $\vec{DC}$  انتخاب می‌شود ( $D_{\max,i} = \max(\vec{DC})$ ). اما در خصوص  $D_{\min,i}$  دو محدودیت برای هر لوله مدنظر است. نخست آنکه قطر انتخاب شده باید ظرفیت عبور دبی طراحی لوله  $Q_i$  را داشته باشد، لذا باید در رابطه زیر صدق نماید [۶]

$$\frac{Q_i}{V_{\max}} \leq \left( \frac{A}{A_0} \right)_{(h/D)_{\max}} \times \left( \frac{D_i^2}{4} \times \pi \right) \quad (6)$$

که در این رابطه  $(h/D)_{\max}$  جداکثر پرشدگی مجذب مقطع است. نسبت مساحتها در سمت راست نیز از رابطه ۳ و با جایگذاری زاویه جداکثر مقطع حاصل از رابطه ۲، بدست می‌آید که به شکل زیر بازنویسی می‌شود

$$\theta_{\max} = 2\cos^{-1}(1 - 2 \times (h/D)_{\max}) \quad (7)$$

دوم آنکه قطر هر لوله باید از قاعده تلسکوپی تعیین کند

$$D_i \geq \max(\vec{DU}_i) \quad (8)$$

که در این رابطه

$\vec{DU}_i$  بردار قطر لوله‌های متصل به آدم روی بالادست لوله  $i$  است. در این الگوریتم فرض بر آن است که لوله‌های بالادست  $i$  پیش از آن تعیین قطر شده‌اند. در واقع در گراف درختوار شبکه، ابتدا لازم است لوله‌های سرشاخه، کدبرداری شوند که منظور لوله‌ایی است که به آدم روی بالادست آنها هیچ مجرای دیگری وارد نمی‌شود. از رابطه ۶ و ۸ هر کدام که بزرگتری نتیجه دهد در رابطه ۵ جایگزین می‌شود و به این ترتیب قطر لوله  $i$  به صورت یک عدد حقیقی باز تولید می‌گردد. در نهایت از میان لیست قطرهای تجاری  $\vec{DC}$ ، اولین قطعی که بزرگ‌تر یا مساوی  $D_i$  باشد به عنوان قطر لوله  $i$  جایگزین می‌شود و به این ترتیب شرط گستته بودن قطرها نیز تأمین می‌شود.

روش باز تولید قطرهای نرمال که در بالا تشریح شد به صورت گام به گام از لوله‌های سرشاخه تا لوله خروجی کل سیستم دنبال می‌شود به نحوی که برای هر لوله، لوله‌های بالادست آن قبلًا کدبرداری شده باشند. به عنوان مثال در پیکربندی شکل ۱ ابتدا مجازی ۱، ۲، ۹ و ۱۱ تعیین قطر می‌شوند. در نهایت برای همه

عمق فاضلاب،  $D$  قطر مجراء،  $A_0$  مساحت مقطع پر،  $\theta$  زاویه بر حسب رادیان و  $h/D$  نیز نسبت پرشدگی مقطع است. لزوم رعایت همه قیود یاد شده به طور همزمان، وابستگی سه جزء نامبرده از هر آلترا ناتیو طراحی ( $\vec{D}, \vec{S}$  و  $\vec{P}$ ) را به یکدیگر اجتناب ناپذیر می‌نماید. به عنوان مثال چنانچه بردار قطر مجذب با رعایت قاعده تلسکوپی و با دقت از میان قطرهای تجاری انتخاب شود، آنگاه مقادیر بردار شیب و موقعیت ایستگاههای پمپاژ لازم است به شکلی تعیین شوند که سایر قیود نیز تأمین شوند. از طرفی دیگر به منظور بهینه‌سازی شبکه لازم است تا آلترا ناتیوهای طراحی، خارج از اختیار کاربر و توسط مدل بهینه‌سازی به طور آزاد جستجو و ارتقا داده شوند. بر این اساس مدل هیدرولیکی تحلیل شبکه جمع‌آوری فاضلاب به صورت توأم با قیود طراحی به شرح زیر بسط داده می‌شود.

### ۱-۳- آلترا ناتیوهای نرمال

با درنظر گرفتن  $NP$  به عنوان تعداد لوله‌ها در شبکه، ورودی مدل عبارت است از یک آلترا ناتیو طراحی که خود به صورت سه بردار به طول  $NP$  با مقادیر نرمال بین صفر و یک تولید می‌شود. این شکل تعریف متغیرهای طراحی در اینجا آلترا ناتیو نرمال نامیده می‌شود. در هر آلترا ناتیو نرمال سه بردار وجود دارند که عبارت‌اند از:

- ۱-  $NP$  مقدار حقیقی بین صفر و یک، معرف قطر مجذب  $\vec{D}$
- ۲-  $NP$  مقدار حقیقی بین صفر و یک، معرف شیب مجذب  $\vec{S}$
- ۳-  $NP$  مقدار صحیح صفر یا یک، معرف موقعیت مکانی ایستگاههای پمپاژ  $\vec{P}$ . شایان ذکر است که آلترا ناتیو نرمال تشریح شده کاملاً اختیاری و بدون شرط بوده و می‌تواند به صورت تصادفی نیز تعیین شود.

### ۲- باز تولید آلترا ناتیوهای طراحی

اکنون یک سری مقادیر نرمال به عنوان طرح شبکه در اختیار هستند که لازم است کدبرداری شوند. این مهم با رعایت ملاحظات هیدرولیکی و تأمین کلیه قیود انجام می‌شود. مراحل باز تولید آلترا ناتیوهای نرمال در سه مرحله صورت می‌پذیرد که در ادامه به تشریح آن پرداخته می‌شود.

### ۲-۱- قطر مجذب

در حال حاضر برای هر لوله یک مقدار حقیقی بین صفر و یک به عنوان اندازه قطر نرمال  $d_i$  در اختیار است. با استفاده از رابطه زیر قطر لوله به مقدار واقعی آن  $D_i$  از عدد نرمال باز تولید می‌شود

$$D_i = D_{\min,i} + (D_{\max,i} - D_{\min,i}) \times d_i \quad (5)$$

که در این رابطه

رابطه مانینگ ۱ و زاویه حداقل مقطع  $\theta_{\max}$  از رابطه ۷، می‌توان نوشت

$$S_i \geq (n_i Q_i)^2 \times ((AR^{2/3})_{\theta_{\max}})^{-2} \quad (11)$$

سوم آنکه سرعت جریان لازم است از حداقل مجاز آن ( $V_{\min}$ ) بیشتر باشد. با جایگذاری این سرعت در رابطه پیوستگی، مقدار زاویه حداقل مقطع  $\theta_{\min}$  بدست می‌آید. این مهم با بهکارگیری یک روش حل عددی همچون نیوتن رافسون از رابطه زیر قابل محاسبه است

$$\frac{Q_i}{V_{\min}} = \frac{D^2}{8} \times (\theta_{\min} - \sin \theta_{\min}) \quad (12)$$

با جایگذاری  $\theta_{\min}$  از رابطه ۱۲ در رابطه مانینگ، رابطه زیر حاصل می‌گردد

$$S_i \geq (n_i V_{\min})^2 \times ((R^{2/3})_{\theta_{\min}})^{-2} \quad (13)$$

در نهایت حداقل شیب مجاز مجرى  $i$  ام ( $S_{\min,i}$ ) حداقل مقدار بدست آمده از روابط ۱۱، ۱۰ و ۱۳ است.

در خصوص  $S_{\max,i}$  نیز تها شرط مسئله حفظ سرعت جریان کمتر از حداقل مجاز است. بر این اساس مشابه رابطه ۱۲ مقدار زاویه  $\theta'_{\max}$  از رابطه زیر بدست می‌آید

$$\frac{Q_i}{V_{\max}} = \frac{D^2}{8} \times (\theta'_{\max} - \sin \theta'_{\max}) \quad (14)$$

سپس با بهکارگیری رابطه مانینگ ۱، شیب مجرای از رابطه زیر تبعیت نماید

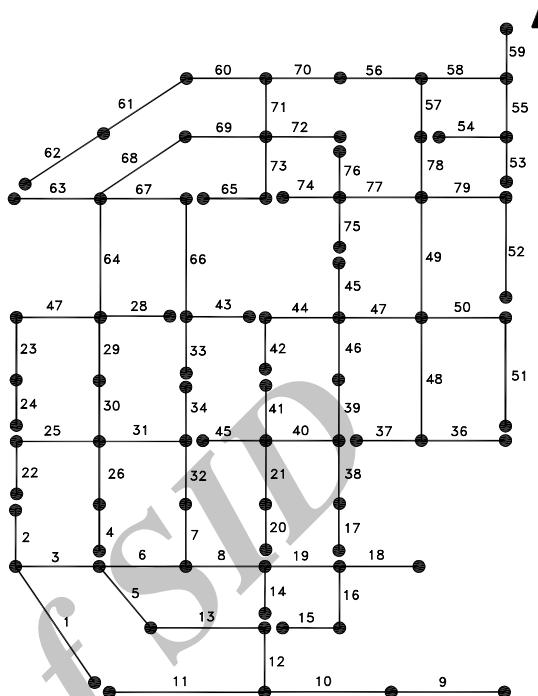
$$S_i \leq (n_i V_{\max})^2 \times ((R^{2/3})_{\theta'_{\max}})^{-2} \quad (15)$$

که در واقع قسمت سمت راست نامعادله مذکور معرف  $S_{\max,i}$  است. اکنون می‌توان با فراخوانی رابطه ۹ مقدار واقعی شیب مجرای را کدبرداری نمود.

### ۳-۲-۳- موقعیت مکانی ایستگاههای پمپاژ

سومین رکن از آلتنتاتیو نرمال ورودی، بردار  $NP$  عضو اعداد صحیح صفر یا یک مربوط به موقعیت ایستگاههای پمپاژ  $\vec{p}$  است. به این معنی که عدد صفر نشان دهنده عدم وجود پمپاژ و عدد یک نشان دهنده وجود آن در بالادست لوله مربوطه است.

مجاری شبکه، قطرهای تجاری متناظر با مقادیر نرمال ورودی مشخص خواهند شد.



شکل ۱- پیکربندی شبکه فاضلاب مثال

### ۳-۲-۴- شیب مجاري

برای هر لوله یک مقدار نرمال شیب  $S_i$  توسط کاربر از پیش تعیین شده است. کدبرداری از شیب‌ها با توجه به قطر تخصیص یافته به هر لوله از مرحله قبل، دبی طراحی مجرای سایر قیود باقیمانده انجام می‌شود. بر این اساس مقدار شیب هر خط لوله از رابطه زیر بدست می‌آید

$$S_i = S_{\min,i} + (S_{\max,i} - S_{\min,i}) \times s_i \quad (9)$$

که در این رابطه

$S_{\max,i}$  و  $S_{\min,i}$  به ترتیب مقادیر حداقل و حداقل شیب مجاز برای لوله  $i$  ام هستند.

به منظور تعیین  $S_{\min,i}$  سه قید مدنظر است. نخست همان طور که پیشتر نیز اشاره شد، شیب مجرای لازم است که از حداقل اجرایی  $S_{\min}$  بزرگ‌تر باشد

$$S_i \geq S_{\min} \quad (10)$$

دوم آنکه با توجه به قطر مجرای، شیب آن باید به اندازه‌ای باشد که در صد پرشدگی مقطع از حدود تعیین شده بیشتر نشود. بر اساس

تامین می شوند. همچنین همان طور که از رابطه ۲۰ نتیجه می شود، در لوله هایی که حاوی ایستگاه پمپاژ در بالادست خود هستند، صرف نظر از رقوم لوله های منتهی به ایستگاه پمپاژ، رقوم تاج در بالادست لوله خروجی  $A_{ta} - C_{min}$   $\rightarrow$   $GU_i$  بالا کشیده می شود. اختلاف این رقوم تا پایین ترین رقوم لوله ورودی به ایستگاه پمپاژ، هد خالص پمپاژ را به دست می دهد که در کنار دبی لوله  $A$  ملاک طراحی ظرفیت پمپ ها قرار خواهد گرفت.

#### ۴- الگوریتم پیاده سازی روش

در این بخش، به منظور روشن تر شدن روند کار مدل و نحوه پیاده سازی آن در قالب یک برنامه رایانه ای، الگوریتمی به شرح زیر ارائه گردید.

۱- به تعداد  $3NP$  مقدار نرمال بین صفر و یک به ترتیب برای قطر و شب لوله ها و موقعیت ایستگاه های پمپاژ تولید می شود. این مهم می تواند از طرف یک مدل بهینه سازی یا توسط کاربر انجام شود. یادآوری می شود که سومین  $NP$  که معرف موقعیت ایستگاه های پمپاژ هستند، به صورت باینری صفر یا یک برای هر لوله در نظر گرفته می شوند.

۲- برای کدبوداری از بردار نرمال ورودی در گراف درختوار شبهه جمع آوری فاضلاب، ابتدا لوله های سرشاخه در نظر گرفته می شوند (به عنوان مثال مجاری ۱۱، ۹، ۲، ۱ در شکل ۱).

۳- برای لوله  $i$  مقدار  $D_{min,i}$  از روابط ۶ و ۸ به دست می آید. هر کدام که مقدار بزرگتری نتیجه داد در رابطه ۵ جایگزین شده و سپس مقدار طراحی لوله  $i$  پس از گرد کردن به اولین قطر تجاری بزرگتر، حاصل می شود.

۴- برای لوله  $i$  مقدار  $S_{min,i}$  از روابط ۱۰، ۱۱ و ۱۳ به دست آورده می شود و هر کدام بیشتر بود در رابطه ۹ جایگزین می شود. سپس مقدار  $S_{max,i}$  از رابطه ۱۵ به دست می آید و پس از جایگذاری در رابطه ۹ مقدار حقیقی شبیه مجرأ حاصل می شود.

۵- با در نظر گرفتن حداقل عمق پوشش، رقوم تاج لوله  $i$  در بالادست از رابطه ۱۶ به دست می آید و با لحاظ شب و طول لوله رقوم تاج در پایین دست نیز از رابطه ۱۷ حاصل می شود. چنانچه عمق پوشش در پایین دست لوله  $i$  تأمین نگردد، رقوم پایین دست از رابطه ۱۸ و بالادست از رابطه ۱۹ به دست می آید.

۶- برای لوله  $i$  در این مجموعه، بسته به آنکه شامل پمپ باشد یا فاقد آن (بر اساس مقدار  $p_i$ ) رقوم تاج لوله در بالادست از رابطه ۲۰ و رقوم پایین دست آن از روابط ۱۷ تا ۱۹ به دست می آید.

۷- پس از محاسبات سرشاخه ها نوبت به لوله های پایین دستی که لوله های بالادست آنها در گام قبل رقوم گذاری شده اند، می رسد. لذا

#### ۳-۳- رقوم قرارگیری لوله ها

اکنون با در اختیار داشتن قطر و شب لوله ها و موقعیت ایستگاه های پمپاژ، یک طرح امکان پذیر در اختیار است که در آن عمدہ قیود و ضوابط آئین نامه ای تأمین شده اند و تنها ضوابط مربوط به رقوم قرارگیری خطوط لوله باقی مانده اند. برای تأمین این مهم نیز به این شکل عمل می شود که در ابتدا پوشش آدم روی بالادست همه سرشاخه ها برابر حداقل مجاز  $C_{min}$  در نظر گرفته می شود

$$EU_{\vec{i} \in NH} = GU_{\vec{i} \in NH} - C_{min} \quad (16)$$

بر این اساس رقوم تاج لوله ها در پایین دست نیز از رابطه زیر به دست می آید

$$ED_i = EU_i - S_i \times L_i \quad (17)$$

اما اگر  $GD_i - ED_i \leq C_{min}$  آنگاه

$$ED_i = GD_i - C_{min} \quad (18)$$

و در نتیجه

$$EU_i = ED_i + L_i \times S_i \quad (19)$$

پس از محاسبه رقومی سرشاخه ها، در طی یک الگوریتم ترتیبی برای سایر لوله ها بر حسب آنکه لوله های بالادست آن رقوم گذاری شده باشند، رقوم قرارگیری تاج لوله ها در بالادست از رابطه زیر به دست می آید

$$\begin{cases} EU_i = \min(\vec{ED}_{u,i}) & p_i = 0 \\ EU_i = GU_i - C_{min} & p_i = 1 \end{cases} \quad (20)$$

لوله  $i$  شامل ایستگاه پمپاژ همچنین به منظور محاسبه رقوم تاج لوله در پایین دست، مجدداً به رابطه ۱۷ و کنترل شروط ۱۸ و ۱۹ مراجعه می شود. در روابط ذکور بردار  $NH$  حاوی شماره لوله های سرشاخه (به عنوان مثال مجاری ۱۱، ۹، ۲، ۱ در شکل ۱)،  $i$ ،  $GU_i$  و  $GD_i$  به ترتیب رقوم زمین طبیعی در بالادست و پایین دست،  $i$ ،  $ED_i$  و  $EU_i$  به ترتیب رقوم قرارگیری تاج لوله  $i$  در بالادست و پایین دست،  $i$ ،  $L_i$  طول لوله  $i$  و بردار  $\vec{ED}_{u,i}$  معرف رقوم تاج لوله های متصل به آدم روی بالادست لوله  $i$  هستند. به این ترتیب قیود مربوط به رقوم قرارگیری لوله ها شامل حفظ حداقل پوشش و لزوم جانمایی لوله های پایین دست یک آدم رو در رقومی مساوی یا پایین تر از لوله های بالادست آن نیز

هزینه تأمین انرژی و مشکلات بهره‌برداری از سیستم‌های پمپاژ برای کارفرما و متعاقباً برای طراح بسیار پر اهمیت باشد، ممکن است فرض شود که یک شبکه بدون پمپ یک طرح ایده‌آل است. این امر به‌سادگی با درنظر گرفتن یک آلترناتیو با بردار  $\bar{p}_{1:79} = 0$  برای این مثال به دست می‌آید.

همچنین در ساخت شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب برای مناطق مسطح مانند مثال حاضر و یا مکان‌هایی همچون شهرهای ساحلی که سطح آب زیرزمینی در آنها بالا است، اجرای خطوط در اعماق بسیار پایین کار دشواری است. در این شرایط قضاوت مهندسی حکم می‌کند که به‌ازای هر بردار نرمال انتخابی، مقادیر شیب‌ها حداقل ممکن باشد. این موضوع نیز با درنظر گرفتن  $\bar{p}_{1:79} = 0$  حاصل می‌شود.

با این مقدمه، شبکه فاضلاب مثال حاضر در قالب دو سناریوی مورد طراحی قرار می‌گیرد که در سناریوی اول فرض می‌شود هیچ ایستگاه پمپاژی در سیستم وجود ندارد و همه شیب‌ها حداقل ممکن هستند. سناریوی دوم به بهینه‌سازی هزینه ساخت شبکه می‌پردازد. لذا برای سناریوی اول تنها بردار نرمال قطرها  $\bar{L}$  باقی می‌ماند که در سعی اولیه می‌توان آن را به صورت تصادفی بین اعداد صفر و یک تولید نمود. به عنوان نمونه یک آلترناتیو تصادفی برای قطرها تولید می‌شود و بر اساس الگوریتم مدل بدون شرط (تشريح شده در قسمت قبل)، مشخصات شبکه طراحی می‌شود. مقادیر و نتایج حاصل از این طرح در کنار پارامترهای هیدرولیکی مجاری در جدول ۳ ارائه گردیده است.

آلترناتیو تصادفی تولید شده اگرچه از نظر طراحی یک شبکه امکان‌پذیر نتیجه می‌دهد و تمام ضوابط را تأمین می‌نماید اما بدون شک اقتصادی ترین گزینه نیست. در سناریوی دوم به بهینه‌سازی شبکه پرداخته می‌شود.

هزینه عده ساخت شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب به‌ازای هر آلترناتیو با استفاده از تابع هزینه زیر تعریف می‌شود

$$\text{cost} = \sum_{i=1}^{NP} (CP_i + p_i \times CL_i) + \sum_{i=1}^{NP+1} CM_i \quad (21)$$

که در این رابطه

$CP$  هزینه ساخت لوله‌ها،  $CL$  ایستگاه‌های پمپاژ و  $CM$  آدمروها هستند که با استفاده از روابط مندرج در جدول ۴ بر حسب یوان (واحد پول چین) برای مثال حاضر به دست می‌آیند [۵]. در این جدول، طول، قطر و عمق متوسط کارگذاری لوله‌ها،  $h$  بر حسب متر و دبی بر حسب لیتر بر ثانیه است.

الگوریتم به گام ۳ برای مجموعه لوله‌های جدید باز می‌گردد و تا جایی پیش می‌رود که لوله خروجی نیز محاسبه شود.

لذا با استفاده از مدل پیشنهادی، هر آلترناتیو نرمالی که توسط طراح تعریف شود، حتی به صورت تصادفی، در فضای امکان‌پذیر مسئله قرار دارد. این مهم علاوه بر آنکه روند طراحی را بسیار ساده می‌سازد و از اتلاف وقت در گریز از طرحهای غیرقابل قبول، به طور قابل توجهی می‌کاهد، برای بهینه‌سازی شبکه نیز بسیار مثمر شمر است. مدل پیشنهادی به‌سادگی به انواع روشهای بهینه‌سازی متصل می‌شود و نیازی به تعریف هیچ‌گونه قیدی در مدل بهینه‌ساز وجود ندارد. در ادامه، یک شبکه جمع‌آوری فاضلاب نسبتاً بزرگ به عنوان مطالعه موردنی تعریف شد که با استفاده از روش پیشنهادی طراحی گردید. همچنین برای بهتر نشان دادن کارایی مدل، از روش شیوه‌سازی ذوب فلزات<sup>۱</sup> نیز به منظور بهینه‌سازی طرح کمک گرفته می‌شود.

## ۵- شبکه جمع‌آوری فاضلاب مثال

کاربرد مدل پیشنهادی با تعریف و تحلیل یک شبکه جمع‌آوری فاضلاب با  $29$  لوله و  $80$  آدمرو مطابق شکل ۱ نشان داده شده است. این شبکه در ابتدا توسط لی و میتو معرفی شد [۵].

شبکه حاضر به منظور جمع‌آوری فاضلاب یک منطقه مسکونی با وسعت  $260$  هکتار در فضای نسبتاً مسطح طراحی گردید. مشخصات سیستم شامل نام و طول لوله‌ها، دبی طراحی و رقوم توپوگرافی آدمروها در جدول ۱ نشان داده شده است. هدف از طراحی این شبکه تعیین قطر لوله‌ها از بین مقادیر تجاری ( $0, 200, 250, 300, 350, 400, 450, 500, 550, 600, 700, 800, 900, 1000, 1050, 1150, 1200, 1350, 1400, 1500, 1600, 1700, 2000, 2200$  و  $2400$  میلی‌متر)، تعیین شبکه لوله‌ها و موقعیت ایستگاه‌های پمپاژ در صورت نیاز بود. ضریب مانینگ همه مجاری برابر  $0.14$  و سایر ضوابط فنی طراحی شبکه نیز مطابق جدول ۲ ارائه شده است.

با ملاحظه پیکربندی شبکه در شکل ۱، روشن است که طراحی این سیستم با درنظر گرفتن همه قیود، کار دشواری است. این مهم حتی با استفاده از مدل‌های تجاری، نیاز به صرف دقت و زمان زیادی برای تخصیص قطر و شبکه لوله‌ها در یک روند مکرر تحلیل و طراحی دارد. اما با استفاده از مدل پیشنهادی به‌ازای هر آلترناتیو، یک شبکه امکان‌پذیر با تأمین همه قیود حاصل می‌شود. به عنوان مثال در جایی که زمین مناسب برای ساخت ایستگاه پمپاژ در دسترس نیست، یا هزینه تملک زمین بسیار بالا است و یا

<sup>1</sup> Simulated Annealing (SA)

### جدول ۱- مشخصات شبکه فاضلاب مثال

شماره لوله	GU (m)	GD (m)	L (m)	Q (L/s)	شماره لوله	GU (m)	GD (m)	L (m)	Q (L/s)
۱	۲/۵۰	۲/۳۰	۳۶.	۵/۸۷	۴۱	۲/۲۵	۲/۲۵	۲۶.	۲/۸۳
۲	۲/۲۰	۲/۳۰	۳۵.	۷/۹۹	۴۲	۲/۹۵	۱/۹۵	۲۲.	۴/۸۸
۳	۲/۳۰	۲/۵۰	۲۹.	۱۹/۰۷	۴۳	۲/۰۰	۲/۹۵	۲۲۵.	۲/۰۲
۴	۲/۵۰	۲/۴۰	۲۷.	۹/۹۲	۴۴	۱/۹۵	۲/۰۰	۳۵.	۱۰/۷۳
۵	۲/۶۰	۲/۵۰	۲۶.	۳۱/۰۷	۴۵	۲/۰۵	۲/۰۰	۱۸.	۳/۶۴
۶	۲/۵۰	۲/۹۰	۲۲.	۵۰/۰۹	۴۶	۲/۲۰	۲/۰۰	۲۲۰.	۵۳/۲۱
۷	۲/۹۰	۲/۰۰	۲۴.	۹۵/۹۷	۴۷	۲/۰۰	۱/۹۵	۲۲۰.	۶۸/۵۰
۸	۲/۸۵	۲/۷۰	۲۷۵.	۴۸.	۴۸	۲/۳۵	۱/۹۵	۴۴.	۲۸/۶۹
۹	۲/۸۰	۲/۷۰	۲۴.	۵/۸۷	۴۹	۱/۹۵	۲/۰۰	۲۹.	۱۰/۶۸
۱۰	۲/۷۰	۲/۶۰	۳۰.	۹/۷۲	۵۰	۱/۹۰	۱/۹۵	۳۱۰.	۱۸/۵۶
۱۱	۲/۵۰	۲/۵۰	۴۹.	۴/۸۶	۵۱	۲/۳۰	۱/۹۰	۴۴.	۱۰/۲۵
۱۲	۲/۶۰	۲/۷۰	۲۵.	۱۷/۰۷	۵۲	۱/۹۰	۲/۰۰	۳۵.	۵/۰۶
۱۳	۲/۷۰	۲/۸۰	۳۰.	۲۵/۶۳	۵۳	۲/۱۰	۲/۱۰	۳۱۰.	۴/۰۵
۱۴	۲/۷۰	۲/۸۵	۳۱۰.	۲/۲۳	۵۴	۲/۱۰	۲/۱۰	۲۶.	۷/۸۹
۱۵	۲/۷۰	۲/۸۰	۲۴.	۱۳/۰۳	۵۵	۲/۱۰	۲/۱۰	۳۰.	۱۵/۲۲
۱۶	۲/۶۰	۲/۸۰	۲۲۰.	۲۰/۰۸	۵۶	۲/۲۰	۲/۲۵	۳۵.	۲۰/۸۳
۱۷	۲/۸۰	۲/۹۰	۲۰.	۷/۹۹	۵۷	۲/۱۰	۲/۲۵	۲۲۰.	۱۴۰/۶۲
۱۸	۲/۸۰	۲/۸۰	۱۹.	۳۰.	۵۸	۲/۲۵	۲/۲۰	۲۸.	۳۲۸/۱۶
۱۹	۲/۸۰	۲/۸۵	۲۸۰.	۸/۹۱	۵۹	۲/۰۰	۲/۰۰	۵۰.	۳۳۷/۷۷
۲۰	۲/۸۰	۲/۸۰	۲۸.	۳۸/۰۲	۶۰	۲/۰۰	۲/۰۰	۱۸.	۱۲/۸۵
۲۱	۲/۸۰	۲/۸۵	۲۵۰.	۲/۲۴	۶۱	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۲۰.	۹/۷۲
۲۲	۲/۸۰	۲/۸۰	۲۵.	۵/۸۷	۶۲	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۲۰.	۴/۶۶
۲۳	۲/۱۰	۲/۱۰	۲۸.	۱۱/۷۲	۶۳	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۷.	۱/۴۲
۲۴	۲/۲۰	۲/۱۰	۲۸.	۶/۰۷	۶۴	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۵.	۱۵۴/۴۳
۲۵	۲/۲۰	۲/۱۰	۳۶.	۱۲/۱۰	۶۵	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۶.	۶/۴۸
۲۶	۲/۲۰	۲/۱۰	۳۵.	۱۸/۰۶	۶۶	۲/۰۰	۲/۰۰	۱۴.	۱۳/۵۹
۲۷	۲/۲۰	۲/۰۰	۲۲۰.	۱۵/۰۴	۶۷	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۷.	۱۸/۰۴
۲۸	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۵۰.	۲/۶۳	۶۸	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۸.	۱۷۲/۰۵
۲۹	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۶.	۱۴۲/۱۸	۶۹	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۸.	۱۸۰/۳۶
۳۰	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۶۰.	۱۳۵/۴۱	۷۰	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۰.	۲۰/۳۹
۳۱	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۱۰.	۱۰/۰۳۲	۷۱	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۷.	۱۹۲/۳۴
۳۲	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۱۰.	۱۰۰/۰۲۳	۷۲	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۸.	۷/۴۹
۳۳	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۱۰.	۹/۰۹۲	۷۳	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۹.	۸/۹۱
۳۴	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۶۰.	۷/۰۸	۷۴	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۲.	۳/۲۴
۳۵	۲/۰۰	۲/۰۵	۲۲۰.	۱۰/۰۵۲	۷۵	۲/۰۰	۲/۰۰	۱۵۰.	۳/۰۴
۳۶	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۹۰.	۴/۰۴۵	۷۶	۲/۰۰	۲/۰۰	۳۰.	۱۰/۷۳
۳۷	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۲۵.	۵/۰۷	۷۷	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۹.	۲۱/۷۲
۳۸	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۰.	۱۱/۳۳	۷۸	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۸.	۱۳۵/۶۵
۳۹	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۱۰.	۴۴/۱۶	۷۹	۲/۰۰	۲/۰۰	۲۰.	۱۳/۰۳
۴۰	۲/۰۰	۲/۰۰	۳۷۰.	۲۹/۸۰					

\*توضیح آنکه در جدول بالا GD و GU به ترتیب رقوم توپوگرافی آدمروهای بالادست و پایین دست لوله هاستند.

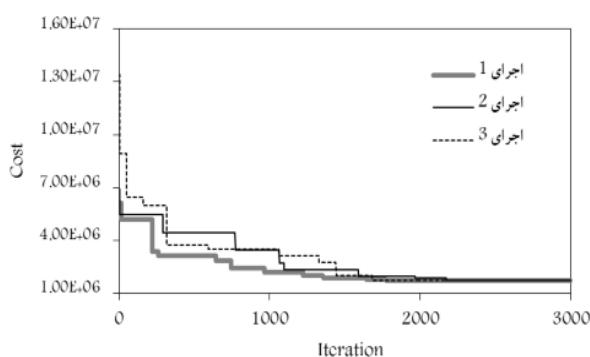
### جدول ۲- ضوابط فنی طراحی شبکه

مقدار	ایتم
۵/۰ m/s	سرعت حد اکثر $V_{max}$
• $v_m/s$ (if $D \leq ۵۰۰$ mm, $Q > ۱۵$ L/s)	سرعت حداقل $V_{min}$
• $۸ m/s$ (if $D > ۵۰۰$ mm, $Q > ۱۵$ L/s)	
• $۰/۰۳$ (if $Q \leq ۱۵$ L/s)	شیب حداقل $S_{min}$
• $۶$ (if $D \leq ۳۰۰$ mm)	حد اکثر پرشدگی $(h/D)_{max}$
• $۷$ (if $D = ۳۵۰ - ۴۵۰$ mm)	
• $۷۵$ (if $D = ۵۰۰ - ۹۰۰$ mm)	
• $۸$ (if $D \geq ۱۰۰۰$ mm)	
۱ m	حداقل پوشش $C_{min}$

**جدول ۳- مشخصات تحلیل و طراحی شبکه بهازای مقادیر تصادفی بدون ایستگاه پمپ**

شماره لوله	d	D (mm)	S (m/m)	EU (m)	ED (m)	V (m/s)	شماره لوله	d	D (mm)	S (m/m)	EU (m)	ED (m)	V (m/s)	شماره لوله	
۱	۰/۳۵	۰/۴۷	۱/۲۵	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۳۳	۴۱	۰/۱۹	۰/۴۶	۰/۴۲	۱/۵۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۷۸۶	
۲	۰/۴۳	۰/۰۵۶	۱/۲۵	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۷۲	۴۲	۰/۲۰	۰/۴۹	۰/۱۵	۱/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۲۳	
۳	۰/۳۴	۰/۰۲۸	۰/۹۵	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۳۶۱	۴۳	۰/۲۰	۰/۷۰	-۱/۰۵	۰/۱۵	۰/۰۰۴۲	۰/۵	۰/۰۴۹۲	
۴	۰/۵۳	-۰/۴۹	۰/۰۵	۰/۰۰۳۰	۰/۵	۰/۰۸۴۴	۴۴	۰/۲۲	۰/۵۳	۰/۶۹	۱/۵۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۸۳۴	
۵	۰/۴۲	۰/۰۵۱	۱/۰۵	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۰۶۸	۴۵	۰/۲۳	۰/۸۰	-۳/۰۳	-۱/۹۷	۰/۰۰۴۱	۰/۵۳	۰/۰۱۳۱	
۶	۰/۸۰	-۱/۸۸	-۱/۲۵	۰/۰۰۲۸	۰/۸	۰/۰۲۰۸	۴۶	۰/۲۲	۰/۸۰	-۳/۰۳	۰/۰۰۳۰	۰/۷	۰/۰۷۶۰	۶	
۷	-۲/۶۳	-۱/۸۸	۰/۰۰۲۴	۰/۷	۰/۰۰۴۰	۴۷	۰/۱۶	۰/۸۰	-۴/۲۰	-۳/۶۹	۰/۰۰۲۱	۱/۲	۰/۰۹۲۶	۷	
۸	۰/۷۰	-۰/۸۰	۰/۴۳	۰/۰۰۲۸	۰/۳۸	۰/۰۴۶۹	۴۸	۰/۱۵	۰/۸۰	-۲/۷۵	-۱/۸۲	۰/۰۰۳۴	۰/۹	۰/۰۸۳۳	۸
۹	-۳/۱۳	-۲/۶۳	۰/۰۰۱۷	۰/۸	۰/۰۱۰	۴۹	۰/۳۰	۰/۴۸	۱/۰۸	۱/۸۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۲۵۹	۹	
۱۰	۰/۷۰	-۱/۳۴	-۰/۰۲	۰/۰۰۴۲	۰/۵	۰/۰۹۹۱	۵۰	۰/۳۰	۰/۵۴	۰/۱۸	۱/۰۸	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۲۱۳	۱۰
۱۱	۰/۰۵	-۰/۰۲	۱/۳۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۴۲۷	۵۱	۰/۲۱	۰/۴۴	۰/۰۳	۱/۵۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۵۲۲	۱۱
۱۲	۰/۴۴	-۰/۱۵	۰/۹۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۰۵	۵۲	۰/۲۷	۰/۷۰	-۳/۹۹	۰/۰۳	۰/۰۰۴۱	۰/۳۸	۰/۰۳۹۷	۱۲
۱۳	۰/۴۱	۰/۰۷	۱/۰۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۷۲۴	۵۳	۰/۲۴	۰/۷۰	-۱/۹۷	-۰/۹۹	۰/۰۰۳۳	۰/۵	۰/۰۴۷۹	۱۳
۱۴	۰/۵۰	۰/۰۳۲	۱/۱۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۵۸۱	۵۴	۰/۱۱	۰/۳۴	۰/۷۷	۱/۷۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۹۴	۱۴
۱۵	۰/۷۰	-۱/۳۸	۰/۰۷	۰/۰۰۴۸	۰/۴۵	۰/۰۵۴۰	۵۵	۰/۲۸	۰/۵۸	۰/۹۸	۱/۷۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۶۰۴	۱۵
۱۶	۰/۸۰	-۸/۷۹	-۸/۲۳	۰/۰۰۱۳	۰/۲	۰/۰۷۰۵	۵۶	۰/۱۷	۰/۸۰	-۰/۳۸	۰/۹۸	۰/۰۰۵۹	۰/۵۳	۰/۰۹۴۵	۱۶
۱۷	-۳/۹۰	-۳/۵۰	۰/۰۰۱۵	۱/۲	۰/۰۰۰۵	۵۷	۰/۲۷	۰/۰۱	۱/۲۰	۱/۸۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۴۹۰	۱۷	
۱۸	۰/۸۰	-۹/۰۴	-۸/۷۹	۰/۰۰۰۹	۲	۰/۰۷۸۳	۵۸	۰/۲۹	۰/۰۳	۱/۲۳	۱/۸۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۴۳۸	۱۸
۱۹	-۹/۴۸	-۹/۰۴	۰/۰۰۰۹	۲	۰/۰۹۲۷	۵۹	۰/۱۸	۰/۸۰	-۱/۸۲	-۰/۳۸	۰/۰۰۳۸	۰/۷	۰/۰۷۷۳	۱۹	
۲۰	۰/۰۵	-۰/۷۲	-۰/۱۸	۰/۰۰۳۰	۰/۵۳	۰/۰۰۰۸	۶۰	۰/۱۴	۰/۳۹	۱/۱۰	۱/۸۵	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۷۴۴	۲۰
۲۱	۰/۰۱	-۰/۱۸	۰/۵۱	۰/۰۰۳۰	۰/۵	۰/۰۸۲۵	۶۱	۰/۱۴	۰/۴۵	۰/۵۰	۱/۱۰	۰/۰۰۳۰	۰/۴۵	۰/۰۴۴۳	۲۱
۲۲	۰/۴۳	۰/۰۵۱	۱/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۷۶۷	۶۲	۰/۳۰	۰/۴۸	۰/۳۵	۱/۲۵	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۰۵۳	۲۲
۲۳	۰/۳۰	۰/۰۳۹	۱/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۹۷	۶۳	۰/۲۴	۰/۰۵	-۰/۷۲	۰/۱۲	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۰۸۸	۲۳
۲۴	۰/۸۰	-۶/۶۳	-۶/۲۰	۰/۰۰۱۷	۲	۰/۰۲۲۸	۶۴	۰/۱۹	۰/۴۶	۰/۱۲	۱/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۷۹۸	۲۴
۲۵	۰/۴۷	۰/۰۲۲	۱/۰۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۸	۰/۰۹۲۰	۶۵	۰/۲۴	۰/۰۵۶	-۰/۷۰	۰/۳۵	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۶۰۶	۲۵
۲۶	۰/۰۵۷	-۰/۱۰	۰/۲۸	۰/۰۰۳۰	۰/۵	۰/۰۶۴۲	۶۶	۰/۲۶	۰/۷۰	-۰/۲۲	۰/۶۹	۰/۰۰۴۰	۰/۴	۰/۰۰۳۲	۲۶
۲۷	۰/۸۰	-۱/۸۹	-۰/۱۵	۰/۰۰۸۰	۰/۵۳	۰/۰۱۰۵	۶۷	۰/۱۷	۰/۷۰	-۱/۸۸	-۰/۷۲	۰/۰۰۵۱	۰/۵	۰/۰۵۰۷	۲۷
۲۸	۰/۸۰	-۷/۰۶	-۶/۶۳	۰/۰۰۱۵	۲	۰/۰۲۶۸	۶۸	۰/۱۳	۰/۳۶	۰/۲۵	۱/۰۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۵	۰/۰۷۲۰	۲۸
۲۹	۰/۸۰	-۷/۴۸	-۷/۰۶	۰/۰۰۱۵	۲	۰/۰۷۶۴	۶۹	۰/۱۲	۰/۸۰	-۶/۲۰	-۰/۷۵	۰/۰۰۱۸	۱/۸	۰/۰۱۱۰	۲۹
۳۰	-۸/۳۳	-۷/۸۶	۰/۰۰۱۳	۲	۰/۰۸۰۶	۷۰	۰/۱۴	۰/۸۰	-۵/۷۵	-۰/۷۲۰	۰/۰۰۱۸	۱/۶	۰/۰۲۱۷	۳۰	
۳۱	-۷/۸۶	-۷/۴۸	۰/۰۰۱۴	۲	۰/۰۱۰۴	۷۱	۰/۱۳	۰/۸۰	-۵/۲۰	-۴/۵۸	۰/۰۰۲۱	۱/۵	۰/۰۸۱۱	۳۱	
۳۲	۰/۰۵	۰/۴۱	۱/۱۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۴۷۰	۷۲	۰/۱۴	۰/۸۰	-۴/۵۸	-۴/۲۰	۰/۰۰۲۱	۱/۳۵	۰/۰۱۳۹	۳۲
۳۳	۰/۰۵۱	-۰/۶۸	۰/۲۲	۰/۰۰۳۰	۰/۴۵	۰/۰۲۱۹	۷۳	۰/۲۲	۰/۰۵۳	۰/۸۳	۱/۴۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۸۸۲	۳۳
۳۴	۰/۳۸	۰/۱۴	۱/۱۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۲۳	۷۴	۰/۱۹	۰/۴۸	۰/۶۲	۱/۴۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۹۲۴	۳۴
۳۵	۰/۰۷	۰/۰۹۰	۱/۰۵	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۳۲۰	۷۵	۰/۴۱	۰/۰۵۶	۰/۵۴	۱/۰۵	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۰۱۳	۳۵
۳۶	۰/۰۵۴	۰/۰۲۰	۱/۱۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳۸	۰/۰۸۵۸	۷۶	۰/۲۰	۰/۴۳	۰/۴۳	۱/۳۰	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۳۷۷	۳۶
۳۷	۰/۰۷۰	-۰/۹۱	۰/۱۴	۰/۰۰۳۶	۰/۴۵	۰/۰۲۶۰	۷۷	۰/۲۹	۰/۴۷	۰/۴۳	۱/۴۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۱۶۸	۳۷
۳۸	-۳/۰۵۵	-۳/۱۳	۰/۰۰۱۵	۱	۰/۰۸۷۸	۷۸	۰/۲۲	۰/۰۵۵	۰/۶۰	۱/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۴	۰/۰۵۴۰	۳۸	
۳۹	۰/۰۵۷	-۱/۰۸	-۰/۱۵	۰/۰۰۳۰	۰/۴۵	۰/۰۱۸۸	۷۹	۰/۳۰	۰/۸۰	-۱/۲۵	-۰/۸۰	۰/۰۰۳۱	۰/۵۳	۰/۰۱۰۲	۳۹
							۰/۲۷	۰/۷۰	-۰/۶۰	۰/۴۷	۰/۰۰۲۹	۰/۵	۰/۰۰۳۹	۴۰	

به منظور بهینه‌سازی شبکه مثال در سناریوی دوم، چندین آلترا ناتیو نرمال تصادفی از جمله سناریوی اول به عنوان سعی اولیه برای شروع SA در نظر گرفته شدند. متغیرهای تصمیم‌گیری در الگوریتم بهینه‌سازی نیز در بازه صفر و یک تعريف شده‌اند. پس از صرف ۳۰۰۰ تکرار طی مدت زمانی در حدود ۲۳ دقیقه با استفاده از یک کامپیوتر با مشخصات Intel Pentium 4 2.0 GHz CPU ۴ ۰.۶۹ واحد حاصل شد. طرح بهینه شبکه با هزینه ساخت  $10.6 \times 10.6 \times 1$  واحد حاصل شد. در طرح بهینه، یک ایستگاه پمپاژ در بالادست لوله شماره ۷ تعیین شد و سایر مشخصات شبکه نیز مطابق جدول ۵ ارائه گردید. روند کمینه‌سازیتابع هزینه نیز مطابق شکل ۲ قابل ملاحظه است. به طور کلی در استفاده از روش‌های استوکستیک همچون SA، معمولاً چندین بار الگوریتم بهینه‌سازی اجرا می‌شود تا بتوان در خصوص پاسخ بهینه به دست آمده اطمینان حاصل نمود. در این تحقیق نیز عملیات بهینه‌سازی بارها انجام شد و در اغلب قریب به اتفاق موقع پاسخ بهینه ۱۰.۶ واحد حاصل گردید هرچند که از آنچاکه نقطه ابتدایی به صورت تصادفی وارد می‌شود و روند تکامل در الگوریتم SA نیز تصادفی پیش می‌رود، نرخ همگرایی‌ها متفاوت به دست می‌آیند. به منظور بررسی این مهم به الگوریتم بهینه‌سازی اجازه داده شد تا ۳۰۰۰ تکرار پیش برود. اکثر اجرایها در حد فاصل تکرارهای ۱۷۰۰ تا ۲۵۰۰ به پاسخ نهایی رسیدند. شکل ۲ سه اجرا با شروع تصادفی را به عنوان نمونه نشان می‌دهد. در این شکل، اجرای یک، بهینه‌سازی با آلترا ناتیو تصادفی سناریوی اول را نشان می‌دهد که در آن هیچ ایستگاه پمپاژی در سیستم وجود نداشت و همه مجاری شبکه حاضر پیش از این توسط لی و متیو با استفاده از روش DDDP به  $10.67 \times 10^6$  بهینه شده بود که در آن طرح، مدت زمان اجرای بهینه‌سازی به چندین ساعت می‌رسید [۵].



شکل ۲- روند کمینه‌سازیتابع هزینه در شبکه مثال

هرچند که نوع کامپیوتر مورد استفاده در آن مقاله ذکر نشده اما با توجه به سال ارائه آن می‌توان انتظار داشت که علاوه بر روش DDDP مشخصات کامپیوتر مورد استفاده نیز تأثیر بسزایی در

جدول ۴- هزینه‌های ساخت شبکه بر حسب بروان

هزینه اجرای لوله‌ها	CP
$(4/27+93/59D^3+2/86D\times h+2/39h^2)\times L$	$D \leq 1m, h \leq 3m$
$(36/47+88/96D^3+8/70D\times h+1/78h^2)\times L$	$D \leq 1m, h > 3m$
$(20/50+149/27D^3-58/96D\times h+17/75h^2)\times L$	$D > 1m, h \leq 4m$
$(78/44+29/25D^3+31/80D\times h-2/32h^2)\times L$	$D > 1m, h > 4m$

هزینه اجرای آدمروها	CM
$136/67+166/19D^3+3/50D\times h+16/22h^2$	$D \leq 1m, h \leq 3m$
$132/67+790/94D^3-280/23D\times h+34/97h^2$	$D \leq 1m, h > 3m$
$20.9/0.4+57/53D^3+10/93D\times h+19/88h^2$	$D > 1m, h \leq 4m$
$210/66-113/0.4D^3+126/43D\times h-60h^2$	$D > 1m, h > 4m$

هزینه اجرای ایستگاه‌های پمپاژ	CL
$270., 0.21+316/42Q-0/1663Q^2$	$Q (l/s)$

بر این اساس هزینه ساخت شبکه حاضر بر حسب آلترا ناتیو اولیه تصادفی برابر  $6/12 \times 10^6$  واحد به دست می‌آید. از طرفی مدل توسعه داده شده به سادگی با روش‌های بهینه‌سازی نامقید قابل همراهی است. این مهم با به کارگیری روش شبیه‌سازی ذوب فلزات بر اساس الگوریتم ساده برگرفته شده از مرجع هندرسون و همکاران<sup>۱</sup> در این تحقیق دنبال می‌شود [۱۲].

الگوریتم SA یک روش فرآکاوشی استوکستیک است که ایده اصلی آن از عملیات سرد کردن تدریجی فلزات برای استحکام بیشتر گرفته شده است. همانند سایر روش‌های فرآکاوشی، در SA نیز روند حل با ارزیابی یک مقدار ابتدایی (معمولًاً تصادفی) از متغیرهای مسئله شروع شده و بر آن اساس به کاوش در فضای تصمیم‌گیری می‌پردازد. نقطه ابتدایی در این تحقیق در واقع یک آلترا ناتیو دلخواه طراحی است. روش کلی کار باهاین صورت است که در هر تکرار، الگوریتم SA مقدار تابع هزینه را به ازای آلترا ناتیو طراحی نماید. سپس یک آلترا ناتیو همسایه‌ای از به طور تصادفی ایجاد می‌کند و بر اساس یک احتمال (که وابسته به تنظیمات مدل و میزان تابع هزینه در تکرارهای قبلی است)، مسئله از حالت  $A$  به حالت  $B$  می‌رود و یا اینکه در همان حالت  $A$  باقی می‌ماند. نحوه تولید حالت همسایه در این روش اصلی ترین مشخصه الگوریتم است [۱۲]. در هر حال روند یاد شده تا رسیدن به پاسخ بهینه مناسب ادامه داده شده و یا با فرض یک حد بالا برای تعداد تکرارها متوقف خواهد شد.

<sup>1</sup> Henderson et al.

جدول ۵- مشخصات تحلیل و طراحی شبکه پس از بهینه‌سازی با استفاده از روش SA

شماره لوله	d	D (mm)	S (m/m)	EU (m)	ED (m)	V (m/s)	h/D	شماره لوله	d	D (mm)	S (m/m)	EU (m)	ED (m)	V (m/s)	h/D			
۱	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۴۷	۰/۳۹	۰/۲۷	۴۱	۰/۴۱	۰/۴۸	۰/۰۰۳۰	۱/۰۰	۰/۴۲	۰/۴۸	۰/۴۶	۰/۳۶		
۲	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۴۶	۰/۴۶	۰/۲۶	۴۲	۰/۴۴	۰/۵۱	۰/۰۰۳۰	۱/۲۰	۰/۱۵	۰/۱۰	۰/۰۴۶	۰/۳۶		
۳	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۹۵	۰/۲۸	۰/۴۶	۰/۲۴	۴۳	۰/۴۵	۰/۷۰	۰/۰۰۳۶	۰/۲۵	۰/۱۵	۰/۱۰	۰/۰۴۶	۰/۳۶		
۴	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۰۵	۰/۴۹	۰/۵۶	۰/۵۸	۴۴	۰/۴۶	۰/۵۵	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۶۹	۰/۰۵	۰/۰۴۶	۰/۴۹		
۵	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۰۵	۰/۴۲	۰/۵۱	۰/۳۲	۴۵	۰/۶۰	۰/۷۱	-۲/۰۴	-۱/۸۳	۰/۰۰۲۷	۰/۳	۰/۰۴۰	۰/۴۲		
۶	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۹	۰/۰۰۱۹	-۱/۴۰	۰/۷۰	۰/۸۴	۴۶	۰/۷۰	۰/۷۰	-۲/۹۸	-۲/۰۵	۰/۰۰۲۰	۰/۳۵	۰/۰۰۷۸	-۱/۴۰		
۷	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۶	۰/۰۰۱۶	-۱/۴۰	۰/۷۰	۰/۵۹	۰/۵۹	۰/۷۰	۱/۰۲	۱/۰۶	۱/۹۰	۰/۰۰۳۵	۰/۴	۰/۰۲۴	-۱/۸۹		
۸	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۲۸	۰/۰۴۳	-۰/۷۹	۰/۷۰	۰/۵۶	۰/۵۶	۰/۷۰	-۱/۲۴	-۰/۸۹	۰/۰۰۲۰	۰/۳۵	۰/۰۴۰	-۰/۷۹			
۹	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۲	۰/۰۰۱۲	-۲/۲۴	۰/۷۰	۰/۷۳	۰/۷۳	۰/۴۱	۰/۴۸	۱/۰۸	۱/۸۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۱/۸۹		
۱۰	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۷	۰/۰۰۳۷	-۱/۱۶	۰/۷۰	۰/۵۳	۰/۵۳	۰/۵۵	۰/۱۸	۱/۰۸	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۱/۱۶			
۱۱	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۳۰	-۰/۰۲	۰/۵۶	۰/۴۰	۰/۲۷	۰/۴۵	۰/۰۳	۱/۰۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۲۴	-۰/۰۲			
۱۲	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۹۰	-۰/۱۰	۰/۴۷	۰/۳۸	۰/۳۸	۰/۷۰	-۰/۹۴	۰/۰۳	۰/۰۰۳۹	۰/۳	۰/۰۰۷۸	-۰/۱۰			
۱۳	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۰۷	-۰/۴۳	۰/۴۳	۰/۴۳	۰/۵۳	۰/۷۰	-۱/۸۳	-۰/۹۴	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۴۰	-۰/۰۷			
۱۴	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۱۰	-۰/۳۲	۰/۵۲	۰/۵۲	۰/۵۴	۰/۳۷	۰/۷۷	۱/۷۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۰/۰۳۲			
۱۵	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۴۲	۰/۰۷	-۱/۱۹	۰/۷۰	۰/۴۶	۰/۴۶	۰/۵۹	۰/۹۸	۱/۷۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۱۰۶	-۱/۱۹			
۱۶	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۱	-۳/۵۸	-۳/۹۰	۰/۸۹	۰/۸۹	۰/۴۳	۰/۷۰	۰/۱۷	۰/۹۸	۰/۰۰۳۰	۰/۳	۰/۰۱۰۶	-۳/۵۸			
۱۷	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۹	-۲/۷۵	۰/۸۹	-۳/۱۹	۰/۷۵	۰/۴۸	۰/۵۲	۱/۲۰	۱/۸۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۲/۷۵			
۱۸	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۸	-۳/۹۵	-۴/۴۴	۰/۷۵	۰/۷۵	۰/۵۲	۰/۰۴	۱/۲۳	۱/۸۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۳/۹۵			
۱۹	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۹	-۴/۴۴	-۵/۳۷	۰/۹۰	۰/۹۰	۰/۵۶	۰/۷۰	-۰/۸۹	۰/۱۷	۰/۰۰۲۰	۰/۳۵	۰/۰۲۴	-۴/۴۴			
۲۰	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۹	-۰/۱۸	-۰/۸۰	۰/۸۰	۰/۸۰	۰/۳۰	۰/۴۱	۱/۱۰	۱/۸۵	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۰/۱۸			
۲۱	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۵۱	-۰/۱۸	۰/۰۵	۰/۰۵	۰/۴۱	۰/۴۸	۰/۵۰	۱/۱۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۰/۱۸			
۲۲	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۲۰	-۰/۴۶	۰/۵۱	۰/۵۱	۰/۳۰	۰/۴۸	۰/۳۵	۱/۲۵	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۲۴	-۰/۰۴۶			
۲۳	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۲۰	-۰/۳۲	۰/۳۹	۰/۳۹	۰/۴۳	۰/۵۸	-۰/۷۲	۰/۱۲	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۴۰	-۰/۰۳۲			
۲۴	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۳	-۱/۹۰	-۲/۲۲	۰/۸۰	۰/۸۰	۰/۰۷۸	۰/۴۴	۰/۳۰	۰/۴۸	۰/۱۲	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۲۴	-۲/۲۲		
۲۵	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۰۰	-۰/۲۲	۰/۵۰	۰/۵۰	۰/۰۷۰	۰/۴۴	۰/۵۸	-۰/۷۰	۰/۳۵	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۴۰	-۰/۰۲۲		
۲۶	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۸	-۰/۱۰	۰/۶۰	۰/۴۷	۰/۲۵	۰/۰۳۴	۰/۵۳	۰/۷۰	-۰/۱۶	۰/۶۹	۰/۰۰۳۷	۰/۲۵	۰/۰۰۷۸		
۲۷	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۷	-۱/۱۵	-۱/۱۶	۰/۰۵	۰/۵۲	۰/۰۷۰	۰/۴۵	۰/۷۰	-۱/۷۰	-۰/۷۲	۰/۰۰۴۲	۰/۲۵	۰/۰۴۰	-۱/۱۶		
۲۸	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۲	-۲/۰۷	-۲/۰۷	۰/۰۷	۰/۷۱	۰/۰۷	۰/۲۷	۰/۳۹	۰/۲۵	۱/۰۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۲/۰۷		
۲۹	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۲	-۲/۰۷	-۲/۰۹	۰/۰۹	۰/۷۱	۰/۰۷	۰/۷۵	۰/۸۰	-۱/۵۳	-۱/۱۵	۰/۰۰۱۴	۰/۵۲	۰/۰۴۰	-۲/۰۹		
۳۰	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۱	-۳/۰۸	-۳/۰۸	۰/۰۸	۰/۸۳	۰/۰۷۸	۰/۴۴	۰/۷۲	۰/۸۰	-۱/۱۵	-۰/۷۰	۰/۰۰۱۵	۰/۵۲	۰/۰۴۰	-۳/۰۸	
۳۱	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۱	-۲/۹۰	-۲/۹۰	۰/۰۷	۰/۵۹	۰/۰۷	۰/۵۹	۰/۸۰	۰/۱۳	۰/۶۲	۰/۰۰۱۶	۰/۵۲	۰/۰۰۷۸	-۲/۹۰		
۳۲	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۱۰	-۰/۴۱	۰/۴۱	۰/۴۷	۰/۰۲	۰/۰۰۳۰	۰/۷۲	۰/۷۰	۰/۰۰۳۰	۰/۵	۰/۰۶۲۵	-۰/۰۲			
۳۳	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۲	-۰/۸۸	۰/۸۸	۰/۰۲	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۰۳۰	۰/۷۳	۰/۰۵۶	۰/۰۵۵	۰/۰۸۳	۰/۴۰	۰/۰۰۳۰		
۳۴	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۱۰	-۰/۱۴	۰/۱۴	۰/۴۰	۰/۰۷۸	۰/۲۵	۰/۰۴۵	۰/۵۱	۰/۶۲	۱/۴۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۰/۱۴	
۳۵	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۰۵	-۰/۸۰	۰/۸۰	۰/۰۷۰	۰/۰۲	۰/۰۰۳۰	۰/۷۵	۰/۰۵۶	۰/۵۴	۱/۵۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲۵	۰/۰۱۰۶	-۰/۸۰	
۳۶	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	۱/۱۰	-۰/۵۶	۰/۵۶	۰/۰۷۰	۰/۰۲	۰/۰۰۳۰	۰/۷۶	۰/۰۴۵	۰/۴۳	۱/۳۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۰/۵۶	
۳۷	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۴	۰/۱۴	-۰/۸۰	۰/۸۰	۰/۷۷	۰/۰۲	۰/۰۰۳۴	۰/۲۵	۰/۰۴۰	۰/۴۸	۰/۰۴۳	۱/۴۰	۰/۰۰۳۰	۰/۲	۰/۰۴۰	-۰/۸۰
۳۸	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۱۸	-۲/۷۵	-۲/۲۴	۰/۰۵	۰/۷۵	۰/۰۷۸	۰/۰۵	۰/۶۰	۰/۵۸	۰/۵۹	۱/۲۰	۰/۰۰۳۱	۰/۲	۰/۰۴۰	-۲/۷۵	
۳۹	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۴۱	-۱/۴۱	-۰/۱۰	۰/۰۵	۰/۷۹	۰/۰۲	۰/۰۰۴۰	۰/۷۹	۰/۶۲	۰/۷۰	-۰/۵۳	۰/۰۰۲۱	۰/۳۵	۰/۰۰۷۸	-۱/۴۱	
۴۰	۰/۰۴۰	۰/۲۰	۰/۰۰۳۰	-۱/۴۱	-۰/۱۰	۰/۰۵	۰/۷۹	۰/۰۲	۰/۰۰۳۰	۰/۷۹	۰/۵۸	۰/۷۰	-۰/۵۳	۰/۰۰۲۷	۰/۳	۰/۰۱۰۶	-۱/۴۱	

\* در شرایط بهینه، لوله شماره ۷ شامل یک ایستگاه پمپاژ در بالادست آن است.

می‌سازند. روش برخورد با این قیود، دامنه کاربرد و نتایج حاصل از روشهای بهینه‌سازی را تحت الشاعر قرار می‌دهد. لذا در تحقیق حاضر با تمرکز بر این موضوع به توسعه یک مدل ریاضی توأم تحلیل هیدرولیکی و طراحی مجاری فاضلاب‌برو پرداخته شد که از یک سو فرایند طراحی را بسیار تسهیل می‌کند و از سوی دیگر ابزار مناسبی برای همراه ساختن روشهای بهینه‌سازی پیش‌رو قرار می‌دهد. ایده اصلی این مدل شامل معرفی یک آلتراستیو نرمال طراحی متشکل از قطر و شیب مجاری و موقعیت ایستگاههای پمپاژ بود که به صورت بدون شرط از مقادیر صفر تا یک انتخاب شد. سپس طی یک روند ترتیبی، محاسباتی بر اساس روابط هیدرولیکی حاکم بر جریان‌های آزاد و همچنین قیود طراحی، آلتراستیو نرمال ورودی به یک آلتراستیو طراحی با مقادیر واقعی کدبوداری شد. همان‌طور که در طراحی مثال دیده شد حتی با تولید یک آلتراستیو نرمال تصادفی می‌توان به یک شبکه قابل قبول دست یافت. همچنین بهمنظور دست‌یافتن به یک طرح اقتصادی با حداقل هزینه، مدل بدون شرط حاضر به سادگی با بسیاری از روشهای بهینه‌سازی فراکاوشی ترکیب می‌شود. به عنوان نمونه روش شبیه‌سازی ذوب فلزات (SA) در این تحقیق مورد استفاده قرار گرفت و همان‌گونه که ملاحظه شد این ترکیب موفق به یافتن پاسخ بهینه‌تری برای شبکه مثال در مدت زمان بسیار اندکی در مقایسه با روشهای قبلی مانند DDDP و GA-QP گردید. در واقع بدون شرط بودن آلتراستیوهای ورودی، الگوریتم بهینه‌سازی را آزادانه تر به یافتن پاسخ کمینه مطلق هدایت می‌کند و از اتلاف وقت برای حذف و بازتولید ورودی‌های امکان‌ناپذیر جلوگیری می‌شود.

زمان بر بودن حل داشته باشد. همچنین اگرچه هزینه به دست آمده در آن روش اندکی از طرح بهینه حاضر ارزان‌تر است اما با مراجعه به آن مقاله به خصوص در جدول ۳ آن، ملاحظه می‌شود که همه قیود به دقت تأمین نشده‌اند. به عنوان مثال درصد پرشدگی فاضلاب در لولهای ۲۲، ۶۰، ۶۶ و یا ۷۹ از قید حداکثر فراتر رفته‌اند که البته این اشکال به دلیل ویژگی گستته‌سازی در برنامه‌ریزی پویا پیش آمده است.

بن و کاوو با توسعه روش هیبریدی GA-QP این شبکه را مورد بهینه‌سازی مجدد قرار دادند و بهترین نتیجه‌ای که دریافت شد هزینه  $1/\sqrt{4 \times 10^6}$  واحد بود و البته در آن کار کلیه قیود تأمین گردید [۶]. مدت زمان اجرای این مدل نیز با رایانه‌ای مشابه تحقیق حاضر در حدود ۵ ساعت گزارش شده است.

همان‌طور که ملاحظه می‌شود قابلیت بدون شرط بودن مدل، روند بهینه‌سازی را بسیار تسهیل می‌کند و از آنجاکه همه آلتراستیوها در مدل پیشنهادی امکان‌پذیر هستند، لذا زمان و هزینه کمتری صرف حذف و تولید مجدد مجموعه متغیرهای قابل قبول مسئله می‌شود، موضوعی که در روشهای قبلی به عنوان یک معضل جدی تلقی شده است.

## ۶- نتیجه‌گیری

در تحقیق حاضر به مبانی و ضوابط طراحی شبکه‌های جمع‌آوری فاضلاب پرداخته شد. این مهم شامل تأمین قیود گسترده هیدرولیکی و فنی می‌شود که عمدهاً غیرخطی، گستته و ترتیبی هستند و طراحی یک سیستم جمع‌آوری فاضلاب را پیچیده

## ۷- مراجع

- 1- Heidari, M., Chow, V.T., Kokotović, P.V., and Meredith, D.D. (1971). "Discrete differential dynamic programming approach to water resources system optimization." *Water Resour. Res.*, 7(2), 273-282.
- 2- Mays, L.W., and Yen, B.C. (1975). "Optimal cost design of branched sewer system." *Water Resour. Res.*, 11(1), 37-47.
- 3- Mays, L.W., and Wenzel, H.G. (1976). "Optimal design of multilevel branching sewer system." *Water Resour. Res.*, 12(5), 913-917.
- 4- Mays, L.W., Wenzel, H.G., and Liebman, J.C. (1976). "Model for layout and design of sewer systems." *J.of Water Resour. Plng. And Mgmt.* 102(2), 385-405.
- 5- Li, G., and Matthew, R.G.S. (1990). "New approach for optimization of urban drainage system." *J. of Environ. Eng.*, 116(5), 927-944.
- 6- Pan, T.C., and Kao, J.J. (2009). "GA-QP Model to optimize sewer system design." *J. of Environ. Eng.*, 135(1), 17-24.
- 7- Mansuri, M.R., and khanjani, M.J. (1999). "Optimization of sewer system by nonlinear programming." *J. of Water and Wastewater*, 30, 20-30. (In Persian)
- 8- Liang, L.Y., Thompson, R.G., and Young, D.M. (2004). "Optimizing the design of sewer networks using genetic algorithms and tabu search." *Eng., Constr., Archit. Manage.*, 11(2), 101-112.
- 9- Afshar, M.H., Afshar, A., Marino, M.A., and Darbandi, A.A.S. (2006). "Hydrograph-based storm sewer design optimization by genetic algorithm." *Can. J. of Civil Eng.*, 33(3), 310-325.
- 10- Afshar, M.H. (2006). "Application of a genetic algorithm to storm sewer network optimization." *J. of Scientia Iranica*, 13(3), 234-244.(In Persian)
- 11- Swamee, P.K. (2001). "Design of sewer line." *J.of Environ. Eng.*, 127(9), 776-781.
- 12- Henderson, D., Jacobson, S.H., and Johnson, A.W. (2003). "Theory and practice of simulated annealing." Glover, F., and Kochenberger, G. (Eds.). *Handbook on MetaHeuristics*, Dept. of Mathematical Sciences, USA.