



# استراتژیهای کوتاهترین مسیر در هدایت پویای وسیله نقلیه مبتنی بر معیار سطح سرویس- رویکرد الگوریتم ژنتیک ترکیبی

علیرضا عیدی

## چکیده:

سیستم پویای هدایت مسیر از جمله حوزه های مهم فعالیت سیستمهای هوشمند حمل و نقل می باشد. هسته اصلی این سیستم، محاسبات کوتاهترین مسیر بر اساس شرایط جاری (اطلاعات در زمان واقعی) است. در این تحقیق؛ فرموله نمودن مساله هدایت پویای وسائل نقلیه مبتنی بر ویژگیهای سیستمهای هوشمند حمل و نقل و استفاده از معیار کلی سطح سرویس مشتمل بر متغیرهایی نظیر زمان سفر و مصرف سوخت به منظور لحاظ نمودن واقعیتهای اقتصادی اجتماعی و توصیف کاملتر از شرایط ترافیکی انجام می شود. همچنین با توجه به زمان متغیر بودن شیوه های ترافیکی، الگوریتم های مسیریابی بر مبنای تکنیکهای هوش مصنوعی با تاکید بر یک الگوریتم ژنتیک ترکیبی به عنوان راه حل مدل ارائه شده مورد مطالعه و توسعه قرار خواهد گرفت. از نتایج مهم این مقاله می توان به توانایی الگوریتم طراحی شده در برنامه ریزی بهتر سفرها، تصمیم گیریهای مسیریابی در شبکه حمل و نقل شهری شامل استراتژیهای موثر انتخاب مسیر؛ در تطبیق با شرایط پویای ترافیکی و کاندیداهای مختلف طی مسیر برای رانندگان وسائل نقلیه با هدف کاهش هزینه های سفر آنان اشاره نمود. نهایتاً موجه و معابر بودن الگوریتم طراحی شده نیز از طریق آزمایشات شبیه سازی نشان داده شده است.

## کلمات کلیدی

شبکه حمل و نقل شهری،  
 هدایت وسیله نقلیه در زمان واقعی،  
 سطح سرویس،  
 الگوریتم ژنتیک،  
 انتخاب بالزمن

را بر مبنای معیارهای مختلف انتخاب نمایند. در نتیجه پیجیدگی سفرها در حال افزایش می باشد. از اینرو از جمله چالشها اصلی شبکه های ترافیکی، هدایت وسائل نقلیه به مقصدشان در وضعیت پویای ترافیک، با هدف کاهش هزینه های مختلف نظیر زمانهای سفر، مصرف سوخت و استفاده موثرتر از ظرفیتهای موجود شبکه می باشد. با توجه به شرایط ذکر شده، رانندگان به منظور دوری از ترافیک و انجام سفرهای راحتر به خدماتی نظیر هدایت ترافیکی نیاز دارند. هدایت ترافیکی در پی توزیع مناسب جریانهای ترافیکی برروی همه مسیرهای شبکه حمل و نقل می باشد.<sup>[۲۰]</sup>

در مجموع به منظور حل مسائل بیان شده، سیستم پویای هدایت مسیر<sup>۳</sup> رویکردی موثر به نظر می رسد. سیستم پویای هدایت مسیر که مبتنی بر فناوریهای اطلاعات و ارتباطات است از جمله حوزه

## ۱. مقدمه

امروزه افزایش تعداد وسائل نقلیه به منظور جابجایی کالاهای و مسافرین، موجب تراکم<sup>۴</sup> در شبکه های حمل و نقل شهری بویژه شهرهای بزرگ گردیده است. ساختن خیابانهای جدید و دیگر تسهیلات حمل و نقل شهری شدبدا زمانبر و پر هزینه است. از سوی دیگر در خصوص تسهیلات موجود نیز به دلیل کمبود تجربه یا عدم دقیقت در پیش بینی شرایط ترافیکی و نیز ناآشنایی برخی از رانندگان وسائل نقلیه (به ویژه وسائل نقلیه شخصی) با آلتنتاتیوهای مختلف موجود برای طی مسیر، نمی توانند مسیرهای بهینه ممکن

تاریخ وصول: ۸۹/۲/۳۰

تاریخ تصویب: ۸۹/۵/۲۷

دکتر علیرضا عیدی، استادیار گروه مهندسی صنایع، دانشکده مهندسی، دانشگاه کردستان eydi81@yahoo.com

<sup>2</sup> Congestion

<sup>3</sup> Dynamic Route Guidance System (DRGS)

در ادامه ساختار مقاله شامل بخش‌های زیر می‌باشد: در بخش ۲ ضمن مرور الگوریتمهای کوتاهترین مسیر پویا در شبکه‌های حمل و نقل، فرضیات و چگونگی فرموله نمودن هدایت مسیر در وضعیت پویا، مورد مطالعه قرار خواهد گرفت. در بخش های ۴ و ۳ مقاله؛ متداول‌زی تحقیق شامل کاربرد الگوریتمهای ژنتیکی در مسائل کوتاهترین مسیر پویا، کدگذاریهای مساله تحقیق، طراحی الگوریتم ژنتیک پیشنهاد شده و توصیفی از استراتژی مسیریابی مبتنی بر الگوریتمهای ژنتیکی ارائه خواهد گردید. در بخش ۵ نیز اجرای عددی و نیز یک نقشه مجازی؛ از طریق شبیه سازی کامپیوتری انجام شده است. در بخش ۶ امکان توسعه الگوریتم ارائه شده در شبکه‌های دارای چراغ راهنمایی بررسی گردیده است. نهایتاً در بخش ۷ جمع‌بندی، طرح نتایج مهم، محدودیتها و برخی از افق‌های تحقیقاتی آتی در ارتباط با موضوع تحقیق بیان گردیده است.

## ۲. فرضیات و مدل پویای هدایت مسیر

پیش از ارائه فرمولاسیون مساله هدایت مسیر در وضعیت پویا، مهمترین فرضیاتی که در این تحقیق لحاظ گردیده است می‌توان به شرح زیر بیان نمود:

- بررسی مساله تحقیق در محدوده حمل و نقل شهری یا درون شهری مبتنی بر مدل گره-کمان<sup>۵</sup>، که تقاطع‌ها بعنوان گره‌ها و خیابانهای بین تقاطع‌ها بعنوان کمانها با ظرفیت محدود نمایش داده می‌شود.
- امکان دسترسی به همه خیابانهای شبکه حمل و نقل بطور همگن از سوی رانندگان به منظور جابجائی وسائل نقلیه
- بررسی مساله تحقیق برای وسائل نقلیه شخصی به دلیل قدرت آنها در انتخاب مسیرهای متعدد بین نواحی مبدا و مقصد سفر
- بررسی مساله هدایت مسیر یا مسیریابی از یک مبدا به یک مقصد
- لحاظ نمودن ترجیحات مسیریابی رانندگان وسائل نقلیه
- انجام هدایت مسیر در حین سفر و اتخاذ تصمیمات مربوط به هدایت، قبل از رسیدن وسیله نقلیه به نقاط تقاطعها
- چشم پوشی از خرایی تجهیزات ITS در جمع آوری داده‌های مورد نیاز یا به عبارتی دیگر صرف‌نظر نمودن از خطای داده‌های ترافیکی جمع آوری شده
- با توجه به اینکه در یک سیستم حمل و نقل، هدایت مسیر می‌تواند در چند سطح مختلف ارائه شود. هدایت مسیر با بهینگی کاربر<sup>۶</sup> از دیگر فرضیات تحقیق می‌باشد. عبارتی دیگر در این تحقیق راهنمایی مسیر تنها می‌تواند برای رانندگانی که به منظور

های مهم فعالیت سیستم‌های هوشمند حمل و نقل<sup>۱</sup> می‌باشد. هسته اصلی سیستم پویای راهنمای مسیر، محاسبات کوتاهترین مسیر در شبکه‌های پویا می‌باشد. با استفاده از اطلاعات زمان واقعی<sup>۲</sup>(آنلاین)، سیستم مورد اشاره قادر است کوتاهترین مسیر از یک گره یا ناحیه مبدأ را به گره یا ناحیه مقصد بر اساس شرایط جاری برای استفاده کنندگان یا رانندگان پیدا نموده و به وسائل نقلیه توصیه نماید. بطوریکه ضمن ارتقای مطلوبیت زیرساخت‌های موجود شبکه حمل و نقل، هزینه سفر برای رانندگان کمینه شود. موثر بودن این کار نیز عمداً به الگوریتمهای کوتاهترین مسیر وابسته است. این سیستم همچنین قادر به اطلاع رسانی به رانندگان وسائل نقلیه مختلف درباره شرایط شبکه می‌باشد. این اطلاع رسانی عموماً از طریق تابلوهای پیام متغیر(VMS) یا به وسیله نمایشگرهای داخل وسیله نقلیه انجام می‌شود<sup>[۵،۳،۴]</sup>.

با توجه به طرح چالش‌ها و ضرورت‌های انجام تحقیق، مساله تحقیق را می‌توان در قالب تعیین استراتژیهای موثر مسیریابی تحت تاثیر تصمیم گیریهای رانندگان مبتنی بر بکارگیری اطلاعات پویای محیط تعریف نمود. از این‌رو در این تحقیق به منظور لحاظ نمودن واقعیت‌های اقتصادی اجتماعی و توصیف کاملتر از شرایط ترافیکی، فرموله نمودن مساله هدایت پویای وسائل نقلیه مبتنی بر ویژگیهای ITS و با لحاظ نمودن ترجیحات مسیریابی رانندگان وسائل نقلیه از طریق معیار کلی سطح سرویس انجام می‌شود. همچنین با توجه به زمان متغیر بودن شبکه‌های ترافیکی و اینکه به دلیل تغییر در شرایط ترافیکی شبکه، مسیر وسائل نقلیه تا رسیدن به مقصد می‌باشد مرتباً به روز شود، الگوریتم مسیریابی بر مبنای تکنیکهای هوش مصنوعی با تأکید بر الگوریتم ژنتیک(GA) مورد مطالعه و توسعه قرار خواهد گرفت تا در رویارویی با تغییرات و پویایی‌های محیط نظری تغییر شرایط ترافیکی خیابانها، کاندیداهای مختلف طی نمودن مسیر برای رانندگان وسائل نقلیه با هدف کاهش هزینه‌های سفر آنان فراهم شود. نکته دیگر در انگیزه انتخاب الگوریتمهای ژنتیکی به منظور حل مساله هدایت وسائل نقلیه این است که رفتار این الگوریتمها که از طریق جستجو و با الهام از قوانین تکامل<sup>۳</sup> یک ابزار قدرتمند احتمالی برای ایجاد جمعیتی از جوابها می‌باشد، مشابه یا تقلیدی از رفتار رانندگان در جستجوی چندین مسیر مطلوب برای جابجائی‌ها در شبکه حمل و نقل است. ضمناً به منظور افزایش قدرت الگوریتم ژنتیک پیشنهاد شده، از ترکیب الگوریتم ژنتیک با دیگر تکنیکها یعنی روش‌های ابتکاری در تولید جمعیت اولیه و روش بالتزمن<sup>۴</sup> در اجرای فرآیند انتخاب استفاده می‌شود.

<sup>1</sup> Intelligent Transportation Systems (ITS)

<sup>2</sup> Real-time information

<sup>3</sup> Evolution

<sup>4</sup> Boltzmann

با توجه به رابطه فوق برای تعیین زمان سفر در امتداد کمان ( $N_i, N_j$ ) به اطلاعات طول کمان ( $s_{ij}$ ) و سرعت حرکت در امتداد کمان طی پریود زمانی  $t$  یعنی  $(t)_{ij}$  نیاز است. اطلاعات طول کمانها با استفاده از اندازه گیری فاصله بین هر جفت از گره ها یا تقاطع ها بر روی نقشه شبکه، در دسترس می باشد. لیکن از آنجا که بزرگراهها و خیابانهای اصلی اغلب شهرهای بزرگ به حلقه های منغاطیسی مجھ شده اند، برای بدست آوردن اطلاعات سرعت حرکت در امتداد کمانها از خروجی تجهیزات ITS استفاده می شود<sup>[۸، ۹]</sup>. سپس  $(t)_{ij} = d_{N_i N_j} / v_{ij}$  را متوسط زمان سفر از گره  $N_i$  به  $N_j$  تعريف نموده و مجموع زمان سفر هر مسیر از مبدأ  $N_1$  گره  $N_n$  با استفاده از رابطه ۲ محاسبه می شود.

$$f_d = d_{N_1 N_2}(t_1) + \sum_{i=2}^{n-1} d_{N_i N_{i+1}}(t_i) \quad (2)$$

$$\text{where } t_i = t_{i-1} + d_{N_{i-1} N_i}(t_{i-1}), i = 2, \dots, n-1$$

چنانچه  $t_1$  به عنوان زمان عزیمت از گره شروع  $N_1$  در نظر گرفته شود سایر پریودهای زمانی عزیمت از رابطه فوق بدست می آید. به عنوان مثال  $(t_1) = t_1 + d_{N_1 N_2}(t_1) = t_2$  یعنی زمان عزیمت از گره  $N_2$  معادل است با مجموع دو جزء زیر: الف- زمان سفر ببروی کمان ( $N_1, N_2$ ) طی پریود زمانی  $t_1$  ب- زمان عزیمت از گره شروع. در ادامه با معرفی و اندازه گیری فاکتوری تحت عنوان فاکتور مصرف سوخت برای هر خیابان می توان مصرف سوخت را برای کمانهای شبکه حمل و نقل بر طبق رابطه ۳ تخمین زد. لیکن بدليل متفاوت بودن این فاکتور تحت تاثیر نوع خیابانها، الگوهای ترافیکی در ساعت اوج و غیر اوج، از متوسط فاکتور مصرف سوخت استفاده می شود.

$$FC_{ij} = S_{ij} * F_{ij} \quad (3)$$

در رابطه فوق،  $F_{ij}$  متوسط فاکتور مصرف سوخت و  $S_{ij}$  مقدار مصرف سوخت در امتداد کمان ( $N_i, N_j$ ) می باشد. سپس  $FC_{N_i N_j}$  را مصرف سوخت از گره  $N_i$  به گره  $N_j$  تعريف نموده و مجموع مصرف سوخت هر مسیر از مبدأ  $N_1$  به مقصد  $N_n$  با استفاده از رابطه ۴ محاسبه می شود.

$$f_{FC} = \sum_{i=1}^{n-1} FC_{N_i N_{i+1}} \quad (4)$$

اکنون پیش از معرفی مدل مسیریابی چندمعیاره، نحوه بدون بعدکردن مشخصه های زمان سفر و مصرف سوخت برمبنای بی مقیاس کدن فازی [۱۰] به شرح رابطه ۵ ارائه می گردد.

دریافت پیامهای هدایت تجهیز شده اند فراهم شود نه برای همه رانندگان موجود در شبکه.

- انتخاب معیار کلی سطح سرویس مشتمل بر متغیرهای زمان سفر و مصرف سوخت به عنوان مهمترین متغیر تصمیم ساز مساله یکی از مقولات اطلاعات زمان سفر مبتنی بر سیستمهای هوشمند حمل و نقل، اطلاعات زمانهای سفر در زمان واقعی<sup>۱</sup> می باشد. زمانهای سفر در زمان جاری (غیر گذشته) را می تواند تغییرات در زمانهای سفر در زمان جاری (غیر گذشته) را ارائه نماید. استفاده از اطلاعات زمان واقعی با بکارگیری سیستمهای ویدئویی یا دوربین ها، حلقه های منغاطیسی، سیستمهای موقعیت یاب جهانی (GPS) و سایر حسگرهای ترافیکی روی مسیرهای شبکه حمل و نقل امکانبندیزیر می باشد<sup>[۶]</sup>. مسیریابی پویای وسیله نقشه که در این تحقیق مورد بررسی قرار خواهد گرفت به این دسته از اطلاعات نیاز دارد.

اکنون فرموله نمودن هدایت مسیر در وضعیت پویا بیان می شود. فرض کنید  $G(N, A)$  شبکه پویای جهت دار مبتنی بر نقشه شبکه  $N = \{N_1, \dots, N_n\}$  مجموعه گره ها و  $A = \{a_{ij} | N_i, N_j \in N\}$  مجموعه کمانهای جهت دار شبکه می باشد. راهنمایی مسیر وسائل نقلیه برمبنای معیارهای مختلفی قابل انجام می باشد. از اینرو به منظور لحظه نمودن تمایلات سفر رانندگان وسائل نقلیه می توان از معیار کلی سطح سرویس استفاده نمود. سطح سرویس، توصیف کیفی را از شرایط ترافیکی مسیرها ارائه می نماید. در این تحقیق به منظور لحظه نمودن ویژگیهای توبولوژیکی شبکه حمل و نقل مبتنی بر قابلیتهای ITS و نیز لحظه نمودن واقعیتهای اقتصادی اجتماعی، متغیرهای زمان سفر و مصرف سوخت به عنوان مشخصه های مهم در ارزیابی معیار سطح سرویس هر مسیر درنظر گرفته شده است.

در ادامه  $S = \{s_{ij} | a_{ij} \in A\}$  مجموعه زمانهای سفر (وابسته به متغیر زمان  $t$ ) روی کمانهای شبکه تعريف می شوند. از اینرو  $d_{ij}(t)$  طی بازه های زمانی مختلف دچار تغییر می شود. از اینرو  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_{n-1}\}$  مجموعه ای از بازه های زمانی عزیمت<sup>۲</sup> برای زمانهای سفر کمانها معرفی می شود<sup>[۷]</sup>. چنانچه سرعت حرکت وسیله نقلیه در امتداد کمان ( $N_i, N_j$ ) وابسته به پریودهای زمانی  $t$  با  $v_{ij}(t)$  معرفی گردد. به علت آنکه  $G$  مبتنی بر یک شبکه حمل و نقل واقعی است، زمان سفر از گره  $N_i$  به گره  $N_j$  طی پریود زمانی  $t$  بطور تخمینی از رابطه ۱ تعیین می شود.

$$d_{ij}(t) = s_{ij} / v_{ij}(t), \quad t \in [t_1, t_{n-1}] \quad (1)$$

<sup>1</sup> Real-time travel time

<sup>2</sup> Departure

$$\begin{cases} Norm(f_d) = 1 - \frac{f_d - \min(f_d)}{\max(f_d) - \min(f_d)}, & 0 \leq Norm(f_d) \leq 1 \\ Norm(f_{FC}) = 1 - \frac{f_{FC} - \min(f_{FC})}{\max(f_{FC}) - \min(f_{FC})}, & 0 \leq Norm(f_{FC}) \leq 1 \end{cases} \quad (5)$$

محاسبه کوتاهترین مسیر پویا از ایستا مشکل تر بوده و اثبات می شود بخش عمده ای از آنها در دسته مسائل *NP-Hard* قرار دارد [۱۲، ۱۱، ۱۳]. همچنین اثبات می شود، الگوریتم های استاندارد کوتاهترین مسیر نظری دیکسترا [۱۴] نمی تواند در یافتن مسیر با حداقل هزینه مورد انتظار روی شبکه غیرایستا استفاده شود و در اینگونه مسائل انتخاب مسیر بهینه یک مسیر ساده نیست بلکه مشخص نمودن سیاست مسیریابی<sup>۳</sup> است. از اینرو در برخی از تحقیقات از قواعد تصمیم گیری انطباقی یعنی توانایی تطبیق با تغییرات در شبکه؛ به منظور تعیین استراتژیهای مسیریابی استفاده شده است [۱۵]. از جمله تکنیکهای کلاسیک برای حل مسائل شبکه های پویا یا زمان-وابسته<sup>۴</sup>، استفاده از گراف بسط یافته- زمانی<sup>۵</sup> می باشد. شبکه بسط یافته- زمانی با استفاده از کمی برداری از شبکه اصلی برای هر بازه زمانی مجزا ساخته می شود. طبیعتاً برای مسائل واقعی، شبکه های بسط یافته خیلی بزرگ می شود [۱۶، ۱۷]. در نتیجه؛ به دلیل مشکل بودن محاسبات کوتاهترین مسیر پویا، پیدا کردن شیوه های محاسباتی جایگزین برای الگوریتمهای یافتن مسیر که تخمینهای خوبی از جواب بهینه فراهم نموده و زمان اجرای محاسبات را کاهش دهد، یکی از انگیزه های قوی برای تحقیقات در این زمینه می باشد.

### ۳. کاربرد الگوریتم های ژنتیکی در مسائل کوتاهترین مسیر پویا

با بررسی ادبیات موضوع در ارتباط با شبکه های زمان- متغیر در بخش پیشین مقاله، می توان دریافت که حل مسائل کوتاهترین مسیر پویا مبتنی بر بکارگیری اطلاعات زمان واقعی از مسائل ایستا مشکل تر می باشد. از اینرو برای غلبه بر این دشواری به تکنیکهای قوی محاسباتی نظری الگوریتم های تکاملی نیاز است. الگوریتم های ژنتیک یک دسته از این گونه تکنیکهای است که با الهام از قوانین تحول یک ابزار قدرتمند احتمالی برای جستجو در فضای جوابها و یافتن چندین جواب مطلوب می باشد. آهان و راماکریشنا [۱۸] کاربرد الگوریتمهای ژنتیکی را برای حل مساله کوتاهترین مسیر پیشنهاد نمودند. شبیه سازیهای کامپیوتری توسط آنها نشان داد الگوریتم پیشنهادی از نقطه نظر همگرایی بهتر از دیگر الگوریتم های مرسوم عمل می کند. دیویس و لینگراس [۱۹] مساله

در روابط فوق با توجه به جنبه منفی معیارها،  $\min(f_d), \max(f_d)$  به ترتیب بیشینه (یا بدترین) و کمینه(یا بهترین) مقادیر  $f_d$  در بین راه حل های مختلف یا مسیرهای مختلف میان هر جفت مبدأ- مقصد می باشند. همچنین  $\max(f_{FC}), \min(f_{FC})$  نیز به ترتیب بیشینه و کمینه مقادیر  $f_{FC}$  در بین راه حل های مختلف هستند. نهایتاً اینکه مساله پویای هدایت مسیر وسائل نقلیه با مبدا  $N_1$  و مقصد  $N_n$  در قالب یک مدل تحقیق در عملیات به شرح زیر معرفی می گردد.

$$\max. \quad w_1 * Norm(f_d) + w_2 * Norm(f_{FC}) \quad (6)$$

$$w_1 + w_2 = 1, \quad w_1, w_2 \geq 0 \quad (7)$$

$$\begin{cases} (N_1, N_2), \dots, (N_{n-1}, N_n) \in A \\ N_i \in N, i = 1, 2, \dots, n \end{cases} \quad (8)$$

از جمله فرضیات دیگر که می توان به فرمولاسیون فوق اضافه نمود، این است که تاثیر وضعیت ترافیکی سایر کمانها را بر کمانی که عبور وسائل نقلیه از آن در حال بررسی است در نظر نمی گیریم. در مدل ارائه شده به شکل بالا که یک مدل چند معیاره زمان گستته است، با توجه به تابع هدف مدل یعنی رابطه ۶ که مبتنی بر بیشینه سازی ارزش مجموع ساده وزین<sup>۱</sup> می باشد، به دنبال انتقال وسائل نقلیه از یک مبدأ به یک مقصد تعیین شده در امتداد کوتاهترین مسیر در وضعیت پویای شبکه با هدف کمینه نمودن مجموع هزینه های سفر شامل زمانهای سفر و مصرف سوخت می باشد. در رابطه ۷ پارامتر  $w_1$  وزن یا ضریب اهمیت معیار زمان سفر و پارامتر  $w_2$  وزن معیار مصرف سوخت می باشد. این وزنها بر مبنای ترجیحات رانندگان پیشنهاد می گردند. رابطه ۸ نیز محدودیتهای مدل را در قالب ساختار فیزیکی شبکه حمل و نقل بیان می نماید.

### ۱-۲. الگوریتم های کوتاهترین مسیر پویا (DSP)

شبکه های حمل و نقل در شبکه های حمل و نقل شهری که زمان گذر از خیابانها بستگی به حجم ترافیک یا تعداد وسائل نقلیه عبوری از کمانها دارد، زمانهای سفر روی کمانها به متغیر زمان وابسته بوده و نسبت به زمان تغییر می کند. بنابراین به دلیل ضعف محاسباتی الگوریتمهای ایستا در شرایط زمان واقعی؛ می بایست شرایط شبکه های پویا برای

<sup>3</sup> Routing Policy

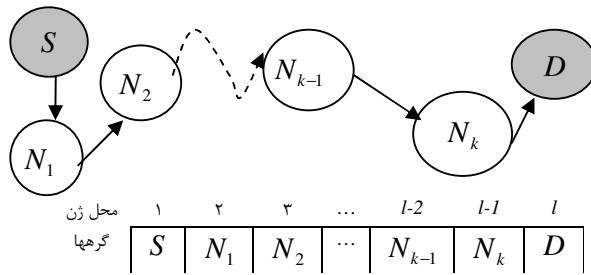
<sup>4</sup> Time-Dependent

<sup>5</sup> Time-Expanded

<sup>1</sup> Simple Additive Weighting(SAW)

<sup>2</sup> Dynamic Shortest Path

جلوگیری از تشکیل حلقه در یک مسیر نیز می‌بایست هر گره فقط یکبار در کروموزوم ظاهر شود. همچنین طول هر کروموزوم باید از تعداد گره‌های شبکه بیشتر شود. جزء دیگر در الگوریتم ژنتیک این است که هر کروموزوم به عنوان مجموعه‌ای از عنصر که زن نامیده می‌شوند ساخته می‌شود. در ادامه می‌توان از محل یا جایگاه ژنها برای مشخص نمودن الیت<sup>۴</sup> گرهها در ساختن مسیر استفاده نمود. به عنوان مثال کدگذاری کروموزوم ( $P=(S, N_1, N_2, \dots, N_{k-1}, N_k, D)$  در شکل ۱ انجام شده است.



شکل ۱. مثالی از کدگذاری یک کروموزوم

در ادامه، جزئیات مراحل مختلف الگوریتم ژنتیک پیشنهادی برای حل مساله تحقیق توضیح داده می‌شود.

### ۲-۳. طراحی الگوریتم ژنتیک

با توجه به نمودار جریان الگوریتم ژنتیک که در شکل ۲ نشان داده شده است، مراحل مختلف این الگوریتم به شرح زیر می‌باشد:

#### مرحله اول: جمعیت اولیه

الگوریتم‌های ژنتیکی با جمعیت اولیه‌ای از راه حل‌های تصادفی و متنوع که جمعیت نام دارد شروع می‌شوند. در این تکنیک، کروموزومها (در اینجا مسیرها) طی دوره‌های مکرر یا نسل‌ها تکامل می‌یابند. در هر دوره، جمعیت تغییر می‌کند و نسل جدیدی ایجاد می‌گردد که از نظر تزدیکی به جواب بهینه از جواب قبلی قوی‌تر است. دو جنبه مهم جمعیت عبارتست از:

الف- تولید جمعیت اولیه: می‌توان از طریق رویه زیر، جمعیت اولیه را برای هر راننده به شرح زیر تولید نمود:  
گام ۱: گره مبدا (اولین ژن) را به عنوان گره قبلی یا پیشین کروموزوم قرار دهید.

گام ۲: یک گره بدون برچسب<sup>۵</sup> را که به گره قبلی متصل می‌شود بطور تصادفی انتخاب کنید. (تصمیم موجه شدن جوابها یا کروموزومها)

گام ۳: به منظور جلوگیری از رویت مجدد گره جاری در کروموزوم، آن را برچسب گذاری نمایید. (تصمیم عدم ایجاد حلقه)

گام ۴: چنانچه گره جاری، گره مقصد نیست به گام ۲ بروید والا ادامه دهید.

کوتاهترین گام<sup>۱</sup> در شبکه‌های زمان- وابسته را با استفاده از الگوریتم‌های ژنتیکی تحلیل نمودند. آنها همچنین به برخی از پتانسیل‌های کاربردی موضوع مورد مطالعه در شبکه‌های کامپیوتری و شبکه بزرگراه‌ها برای تحقیقات آتی اشاره نمودند. در پژوهش‌های ذکر شده، رویه روش و مشخصی برای حل مساله تعريف شده برای این تحقیق ارائه نشده است. چاکایبورتی و همکاران [۲۰] مساله انتخاب مسیر چنددهفه مبتنی بر الگوریتم ژنتیک را پیشنهاد نمودند لیکن مطالعه آنها مشتمل بر معیارهای غیرپویای مسافت مسیر و حداقل تعداد گردش بوده است. لی آنگ و همکاران [۲۱] نیز به منظور شروع حل مساله پویای هدایت مسیر؛ مبتنی بر کروموزوم‌های موجه، یک الگوریتم ابتکاری را با بهره گیری از الگوریتم  $A^*$  پیشنهاد نمودند. لیکن تنها معیار استفاده شده در این پژوهش نیز معیار زمان سفر معرفی گردیده است. کانو [۲۲] برنامه ریزی پویای مسیر مبتنی بر الگوریتم ژنتیک را برای سیستمهای هدایت وسیله نقلیه پیشنهاد نمود. هر چند در این تحقیق از معیارهای مختلفی نظیر کلاس یا طبقه خیابان و تعداد خطوط سیر<sup>۲</sup> استفاده شده است اما بدست آوردن بهترین نتیجه، بدون لحاظ نمودن مجموعه‌ای از مسیر انتخاب شده به عنوان ویروس تقریباً مشکل است زیرا در این روش از ویروسها به عنوان حوزه داش مشخص استفاده می‌شود. لین و همکاران [۲۳] نیز یک الگوریتم ژنتیک ساده را برای یافتن کوتاهترین زمان رانندگی مبتنی بر ویژگیهای ITS پیشنهاد نمودند. بدین ترتیب در ادامه به منظور کاربرد موضوع در سیستم پویای هدایت مسیر وسائل نقلیه و قابلیت ارائه کاندیداهای مختلف طی مسیر مبتنی بر شرایط زمان واقعی شبکه و ویژگیهای ITS، رویکردی موثر از حل مسائل کوتاهترین مسیر چند مسیره بر مبنای الگوریتم‌های ژنتیکی و ویژگیهای کروموزومها پیشنهاد می‌گردد.

### ۳. کدگذاری<sup>۳</sup> های مساله تحقیق

از مهمترین گامها در بکارگیری الگوریتم‌های ژنتیکی، شناسایی اجزای آن در ارتباط با مساله مورد بررسی می‌باشد. در این مقاله، جوابهای بالقوه مساله یعنی هر یک از مسیرهای موجود شبکه را می‌توان به عنوان یک کروموزوم درنظر گرفت. لیکن کدگذاری کروموزومها یا مسیرها در این تحقیق با مشکلات زیر روبرو می‌باشد:  
۱- مسیرهای مختلف شامل گره‌ها و کمانهای متقاوت است. یعنی طول کروموزومها غیرثابت یا متغیر می‌باشد. ۲- توالی تصادفی کمانها در یک مسیر، به آن مسیر وابسته نیست. برای غلبه بر دشواریهای بیان شده، رویکرد مناسب آن است که تولید هر مسیر با استفاده از روش افزودن متواالی گرهها، با شروع از گره مبدا یا یک گره جاری و خاتمه آن به گره معین مقصد انجام شود. به منظور

<sup>4</sup> Priority

<sup>5</sup> Label

<sup>1</sup> Shortest Walk

<sup>2</sup> Lanes

<sup>3</sup> Encoding

گام۵: عدد تصادفی  $k$  را از بازه  $[0,1]$  با استفاده از توزیع یکنواخت تولید نموده و انتخاب کروموزوم  $k$  ام را بر مبنای تابع توزیع احتمال بالترین به شرح رابطه ۱۱ انجام دهید:

$$P_{accept} : \delta \leq \exp[-(f_{\max} - f_k)/T] \quad (11)$$

#### مرحله چهارم: اجرای عملگرهای الگوریتم ژنتیک

##### الف- عملگر تقاطعی یا نوترکیب<sup>۲</sup>

در فرآیند ترکیب، یک جفت کروموزوم بر اساس روش بیان شده در مرحله سوم، از جمعیت موجود انتخاب و با هم ترکیب می‌گردند تا کروموزوم جدید یا فرزند خلق شود. در الگوریتم ژنتیک پیشنهادی از روش ترکیب یک نقطه ای استفاده شده است. گامهای این روش به شرح زیر می‌باشد:

گام۱: پارامتر اساسی عملگر تقاطعی یعنی نرخ ترکیب ( $p_c$ ) را تنظیم کنید.

گام۲: چنانچه گره‌های مشترک (بجز گره‌های مبدأ و مقصد) را بین دو مسیر یا کروموزوم والدین پیدا کردید، به گام ۳ بروید والا عملیات ترکیب بین این دو کروموزوم را الغو کنید.

گام۳: یکی از گره‌های مشترک را بطور تصادفی برای نقطه ترکیب انتخاب کنید.

گام۴: محتوى بعد از نقطه ترکیب را مابین دو کروموزوم والدین با یکدیگر معاوضه کنید.

گام۵: چنانچه در فرزندان تولید شده (مسیرها یا کروموزومهای جدید) حلقه پدیدار شده است، با انجام عملیات اصلاحی<sup>۳</sup> از طریق حذف زنگهای مخرب (در اینجا گره‌های تکراری در یک مسیر) حلقه را حذف کنید.

##### ب- عملگر جهش<sup>۴</sup>

عملگر جهش سبب می‌شود نقاط بیشتری از فضای جواب جستجو شود تا امکان دستیابی به جوابهای بهتر بیشتر گردد. اعمال این عملگر به منظور خلق کروموزومهای جدید به شرح زیر می‌باشد.

گام۱: پارامتر اساسی عملگر جهش یعنی نرخ جهش ( $p_m$ ) را تنظیم کنید.

گام۲: یکی از مسیرها یا کروموزومهای جدید خلق شده (فرزنдан) را بطور تصادفی انتخاب کنید.

گام۳: از کروموزوم انتخاب شده، دو زن یا گره (بجز گره‌های مبدأ و مقصد) را بطور تصادفی انتخاب کنید.

گام۴: مابین آن دو گره و با توجه به فرآیند تولید جمعیت اولیه، مسیر جدیدی را جایگزین مسیر قبلی کنید (جهش دو نقطه‌ای).

گام۵: چنانچه گره جاری، گره مقصود است فرآیند جستجو خاتمه خواهد یافت و یک کروموزوم از نسل اول تولید می‌شود.

گام۶: همه برچسب‌ها را پاک کنید.

گام۷: تا وقتی که همه جمعیت کروموزومها تولید نشده اند گام ۱ تا ۵ را تکرار کنید.

ب- اندازه جمعیت ( $pop\_size$ ): در این مورد نیز، اندازه مناسب جمعیت با لحاظ نمودن کارایی محاسباتی الگوریتم توسط کاربر تعیین می‌شود و تا آخرین مرحله الگوریتم؛ ثابت می‌باشد.

#### مرحله دوم: تابع برازش<sup>۱</sup>

در این مرحله؛ برای مشخص نمودن میزان نزدیکی جوابها به جواب بهینه، مقدار تابع هدف برای هر یک از کروموزومها محاسبه و ارزیابی می‌شود. از اینرو با توجه به مدل ارائه شده در بخش دوم، از رابطه ۹ جهت ارزیابی هر مسیر استفاده می‌شود:

$$f_k = w_1 * Norm(f_d)_k + w_2 * Norm(f_{FC})_k \quad (9)$$

در رابطه ۹،  $f_k$  مقدار برازش  $k$  امین کروموزوم یا مسیر را نشان می‌دهد. هرچه مقدار تابع مذکور برای یک کروموزوم بیشتر باشد، آن مسیر از هزینه سفر کمتری برخوردار بوده و برای انتخاب مناسب تر است.

#### مرحله سوم: فرآیند انتخاب

در این مرحله به منظور خلق فرزندان برای نسل جدید، انتخاب والدین از جمعیت انجام می‌شود. در فرآیند انتخاب بر این مساله تاکید می‌گردد که بر مبنای تابع برازش، از کروموزومهای مناسب تر برای تولید مثل استفاده شود تا فرزندان شایسته تر تولید شود. از اینرو به منظور افزایش قدرت الگوریتم ژنتیک، در الگوریتم پیشنهادی برای انتخاب بهترین کروموزومها از ترکیب الگوریتم ژنتیک با دیگر تکنیکها نظری روش انتخاب بالترین به شرح زیر استفاده شده است.

گام۱: پارامتر دما ( $T$ ) را با توجه به رابطه ۱۰ تنظیم کنید (قاعده کاوش دما):

$$T = T_0(1-\alpha)^{1+100*g/G}, \quad \alpha \in [0,1] \quad (10)$$

که  $T_0$  دمای اولیه،  $g$  شماره نسل جاری و  $G$  حداقل تعداد نسل‌ها می‌باشد.

گام۲: مقدار برازش را برای بهترین کروموزوم نسل جاری یعنی  $f_{\max}$  محاسبه کنید.

گام۳: گامهای ۴ و ۵ را برای همه کروموزومهای باقیمانده اجرا کنید.

گام۴: برای مسیر بعدی یعنی کروموزوم  $k$  ام، چنانچه  $f_{\max} - f_k \leq 0$ ؛ سپس کروموزوم  $k$  ام را برای تولید مثل انتخاب کنید والا به گام ۵ بروید.

<sup>2</sup> Crossover (Recombination)

<sup>3</sup> Repair

<sup>4</sup> Mutation

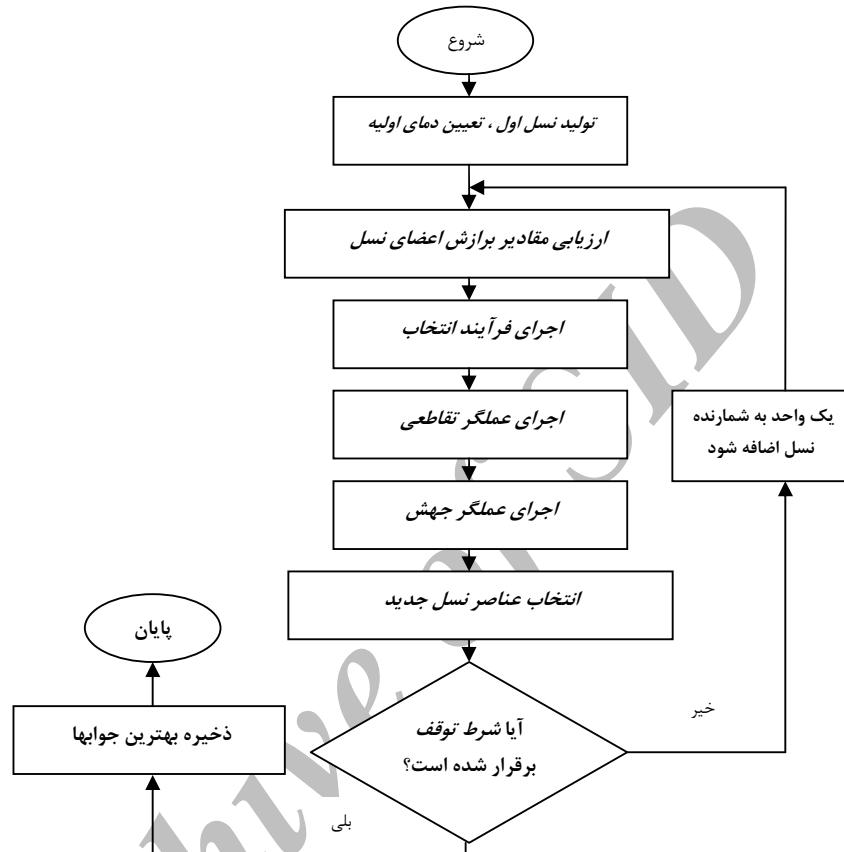
<sup>1</sup> Fitness Function

## مرحله ششم: خاتمه الگوریتم

شرط توقف به شکل های متفاوتی قبل تعریف می باشد. از جمله اینکه در الگوریتم طراحی شده، تولید نسل های جدید آنقدر ادامه می یابد تا تعداد نسل ها از حدکثر از پیش تنظیم شده ( $G$ ) بیشتر نشود.

## مرحله پنجم: انتخاب عناصر نسل جدید

در این مرحله کروموزومهای جدید خلق شده (فرزندان) را به مجموعه جمعیت قبلی ملحق نمایید. در ادامه از مجموعه کنونی بر مبنای مقادیر تابع برازش، بهترین ها به اندازه تعداد جمعیت اولیه انتخاب می گردند و یک نسل جدید تولید می شود.



شكل ۲. نمودار جریان الگوریتم ژنتیک طراحی شده

تبیینات غیرقابل انتظاری نظری مسدود شدن برخی از خیابانها بر اثر تصادفات، خرابی وسائل نقلیه، تعمیرات اضطراری و شرایط نامساعد جوی در شبکه حمل و نقل رخ داده باشد، دیگر زیر مسیر ( $t_0$ ) برای ادامه حرکت؛ مطلوب نخواهد بود. در این زمان (یعنی  $t_1$ ) می توان زیر مسیر مطلوبی نظری ( $t_1$ ) را یافت که در تصحیح استراتژی اولیه مسیریابی استفاده شود. استراتژی اولیه برنامه ریزی شده از گره جاری  $N_i$  به گره مقصد عبارت است از  $P_{N_i,d}(t_0)$  که لازم است با توجه به اطلاعات بدست آمده طی بازه زمانی  $t_1, t_0$  با استفاده از عملگرهای ژنتیکی نظری ترکیب کروموزومها به شرح رابطه ۱۲ به روز شود:

$$P_{N_i,d}(t_1) = P_{N_i,N_j}(t_1) + (N_{j+1}, \dots, N_{n-1}, d) = (N_i, N_{i+1}, \dots, N_{j-1}, N_j, N_{j+1}, \dots, d) \quad (12)$$

## ۴. توصیفی از استراتژیهای مسیریابی مبتنی بر الگوریتم ژنتیک طراحی شده

در حالت کلی فرض کنید  $y = (x, \dots, N_{i-1}, \dots, N_j, \dots, N_{n-1})$  یک مسیر از گره  $x$  به گره  $y$  بر مبنای همه اطلاعات در دسترس در زمان  $t$  باشد. الگوریتم طراحی شده با یافتن یک مسیر آغازی  $(o, \dots, N_i, \dots, N_j, \dots, N_{n-1}, d)$  از مبدا  $P_{o,d}(t_0)$  که دارای کمترین مجموع هزینه ها در زمان  $t_0$  می باشد شروع می شود. کاربر یا راننده وسیله نقلیه برای انجام سفر خود، از  $P_{0,d}(t_0)$  پیروی نموده تا اینکه (در زمان مثلا  $t_1$ ) به گره یا تقاطع  $N_i$  رسد. به دلیل آنکه در گره مذکور ممکن است

دستورالعمل کلی اجرای این استراتژی در شکل ۳ نشان داده شده است.

```

 input: real road map, origin and destination
 output: the best rout path
 begin
   select an initial best route path
   driving on the selected route path
   while (not reach destination node) do
     receive ITS data
     if unpredictable condition occurred in path then
       select a best route path by purposed GA
     end
   output: path
 end

```

شکل ۳. دستورالعمل اجرای استراتژی پیشنهادی مسیریابی

شبکه ارائه شده دارای ۱۵ کمان جهت دار و ۱۱ گره می باشد که به منظور تشخیص تقاطع ها از یکدیگر، تقاطع ها از ۱ تا ۱۱ شماره گذاری شده است.

همچنین فرض می شود که هر وسیله نقلیه، از طریق تقاطع های معرفی شده به شبکه وارد شده یا از آن خارج می شود. زمانهای سفر روی کمانها (برحسب دقیقه) طی پریود زمانی عزیمت  $t_0$  نیز برومو شبکه مشخص شده است. سایر مشخصات شبکه حمل و نقل در جدول ۱ ارائه گردیده است.

در ادامه به منظور ارزیابی<sup>۲</sup> الگوریتم پیشنهادی هدایت مسیر می توان ستاریوهای مختلف ترافیکی را درنظر گرفته از جمله جفت مبدأ-مقصد ۱ و ۱۱ که گره ۱ به عنوان تقاطع خاتمه سفر درنظر گرفته شده است. نکته دیگر آنکه موقوفیت و رسیدن به عملکرد بهینه در الگوریتم زنگیک به تنظیم دقیق پارامترهای این روش بستگی دارد. در بسیاری از کاربردها، پارامترهای مذکور از طریق تحلیل حساسیت تنظیم می شوند.

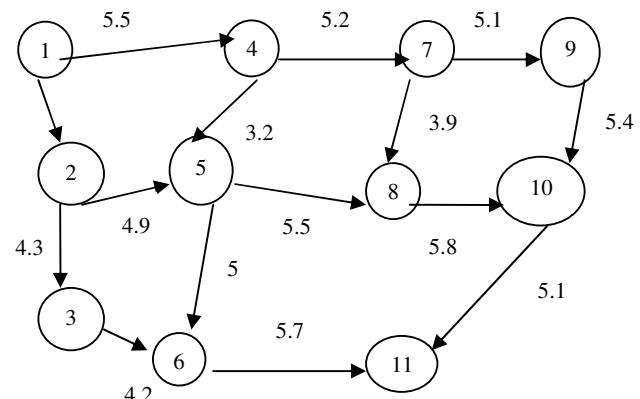
بدین طریق که ضمن اجراهای متعدد الگوریتم، مقادیر مختلفی برای پارامترها تا رسیدن به مقدار بهینه تابع برآش تست می شود. لیکن در بسیاری از مطالعات پارامتریک پیشنهاد گردیده که از نرخ ترکیب بالا و نرخ جهش خیلی پایین استفاده شود [۲۴].

بنابراین در ادامه با تنظیم پارامترهای اندازه جمعیت نسلها ( $G = 20$ ), نرخ ترکیب ( $p_c = 0.5$ ) و نرخ جهش ( $p_m = 0.05$ ) الگوریتم زنگیک طراحی شده با کد نویسی به زبان C++ اجرا گردید.

کروموزومها و مقادیر برآش آنها برای وزنهای  $w_2 = 0.5, w_1 = 0.5$  در جدول ۲ نشان داده شده است.

#### ۵. کاربرد الگوریتم ارائه شده در یک مثال عددی

با توجه به قدمهای اولیه فرآیند برنامه ریزی حمل و نقل شهری، شبکه حمل و نقل شهری را به چند ناحیه جغرافیایی تقسیم نموده، سپس یکی از نواحی محدود (یا غیرگسترده) را که نقشه ترافیکی آن در اختیار می باشد برای اجرای الگوریتم ارائه شده در نظر گرفته و به عنوان یک شبکه جهت دار نمایش داده می شود. در این شبکه، گره ها به عنوان تقاطع ها و کمانها به عنوان بزرگراهها یا خیابانهای بین تقاطع ها در نظر گرفته می شوند. همه کمانها و گره های واقع در ناحیه مورد بررسی نیز شناسایی می شوند و در حقیقت از مدل گره-کمان برای بیان ارتباطات جغرافیایی شبکه خیابانها استفاده می شود. اکنون در این قسمت به منظور بررسی رفتار الگوریتم پیشنهادی و درک چگونگی هدایت وسائل نقلیه بر مبنای تحول و تکامل کروموزومها، بخشی از یک شبکه حمل و نقل شهری به عنوان بستر آزمایش<sup>۱</sup> انتخاب شده و مطابق با شکل ۴ در نظر گرفته می شود.



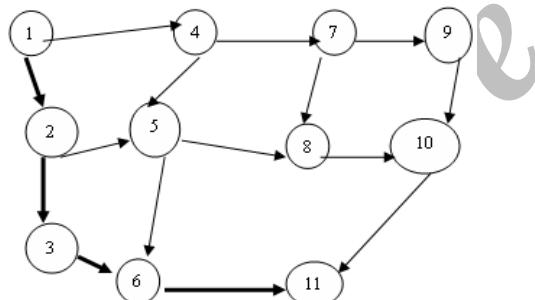
شکل ۴. توبولوژی شبکه انتخاب شده از یک شهر

<sup>1</sup> Test Bed<sup>2</sup> Evaluation

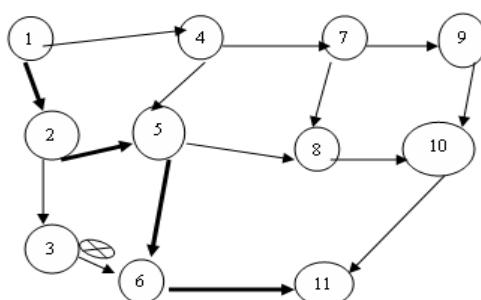
جدول ۱. متوسط فاکتور مصرف سوخت(کیلومتر / لیتر) و طول کمانها(کیلومتر) برای مثال مورد بررسی

گره پردازش	گره خاتمه p	طول کمان جهت دار p-q	متوسط فاکتور مصرف سوخت در امتداد کمان جهت دار q-p	گره پردازش	گره خاتمه p	طول کمان جهت دار p-q	متوسط فاکتور مصرف سوخت در امتداد کمان جهت دار q-p
۱	۲	۳.۲	۰.۱	۵	۸	۳.۲	۰.۱۴
۱	۴	۵	۰.۱۴	۶	۱۱	۵.۲	۰.۱۲
۲	۳	۲.۸	۰.۱۲	۷	۸	۳.۲	۰.۱
۲	۵	۴.۹	۰.۱۴	۷	۹	۳.۴	۰.۱۲
۳	۶	۲.۵	۰.۱۲	۸	۱۰	۵.۲	۰.۱
۴	۵	۲.۷	۰.۱	۹	۱۰	۴	۰.۱
۴	۷	۳.۹	۰.۱	۱۰	۱۱	۲.۹	۰.۱۲
۵	۶	۳.۸	۰.۱۲				

اکنون درنظر بگیرید وسیله نقلیه مورد بررسی در لحظه زمانی  $t_1$  در تقاطع یا گره ۲ باشد. با توجه به اطلاعات ترافیکی فراهم شده در مورد آخرین وضعیت شبکه حمل و نقل مبنی بر انداد کمان  $3-6-11$  راننده وسیله نقلیه می بایست مسیر خود را برای ادامه حرکت با شرایط جدید تطبیق نماید. از اینرو الگوریتم زنتیک پیشنهادی می بایست با راه اندازی دوباره فرآیند تکاملی، مسیری با کمترین هزینه را از گره ۲ تا گره مقصد بیابد. بهترین جواب جدید (مسیر  $2-5-6-11$ ) در شکل ۷ قابل مشاهده می باشد.



شکل ۶. نمایش بهترین جواب برای شبکه مثال مورد بررسی  
(در زمان  $t_0$ )

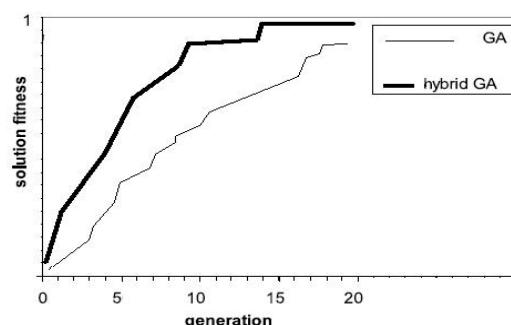


شکل ۷. نمایش بهترین جواب جدید برای شبکه مثال مورد بررسی (در زمان  $t_1$ )

جدول ۲. کروموزومها و مقادیر برآذش آنها (پس از توقف الگوریتم)

شماره مسیر	کروموزوم برآذش	مقدار
۱	۱-۴-۷-۹-۱۰-۱۱	۰.۰۵۷
۲	۱-۲-۳-۶-۱۱	۱
۳	۱-۲-۵-۸-۱۰-۱۱	۰.۰۱۴
۴	۱-۴-۷-۸-۱۰-۱۱	۰.۰۸۴

با استفاده از جدول ۲ مشاهده می گردد که مسیر شماره ۲ دارای بیشترین مقدار برآذش بوده و از اینرو مسیر ۱-۲-۳-۶-۱۱ دارای کمترین هزینه سفر می باشد. در شکل ۵ نیز کارایی الگوریتم ترکیبی پیشنهادی (hybrid GA) که در فرآیند انتخاب آن؛ روش بالترین بکارگرفته شده در مقابل الگوریتم استاندارد GA نشان داده شده است. همانطوریکه مشاهده می شود، همگرایی الگوریتم ترکیبی نسبت به الگوریتم استاندارد خیلی سریعتر اتفاق می افتد.



شکل ۵. همگرایی نسبی الگوریتم توکیبی پیشنهادی و الگوریتم استاندارد GA

سپس فرض کنید وسیله نقلیه ای با شروع حرکت از گره مبدأ، در امتداد مسیر مذکور (بهترین جواب) در حال جابجایی می باشد. در شکل ۶ بهترین جواب یا مسیر عبور برای شبکه مثال مورد بررسی با خطوط ضخیم تر تمایز گردیده است.

جدول ۴. خلاصه نتایج آزمایشات بروی نقشه مجازی			
تعداد گره‌ها	۴۰۰	۱۰۰	۲۵
زمان محاسبات (ثانیه)	۱۳.۷	۹.۵	۲.۷
احتمال رسیدن به بهترین جواب (درصد)	۸۴	۸۹	۹۴

## ۶. امکان توسعه الگوریتم ارائه شده در شبکه‌های

### دارای چراغ راهنمایی<sup>۱</sup>

تا حال بررسی مساله مسیریابی تطبیقی در مورد شبکه‌هایی که قادر چراغ راهنمایی در محل تقاطع‌ها (ایالا گره‌ها) می‌باشند انجام شد. به عبارتی دیگر جابجایی وسائل نقلیه به دلیل عدم اعمال پنجه‌های زمانی در تقاطع‌ها با هیچ‌گونه محدودیتی روبرو نیود. اما در سیستم ترافیکی تجهیز شده به چراغهای راهنمایی، می‌باشد تاخیر به سبب کنترل چراغهای راهنمایی را نیز در محاسبات زمانهای سفر وارد نمود. بنابراین نمی‌توان از اینگونه تاخیرها یا انتظارها در تصمیمات مسیریابی چشم پوشی شود. تاخیر به سبب کنترل چراغ راهنمایی را می‌توان بشکل جزئی<sup>۲</sup> زمانی مرتبط با تقاطع‌هایی که جابجایی در آنها انجام می‌شود، مدل نمود. در ادامه به منظور پیاده سازی الگوریتم پیشنهاد شده در شبکه‌های دارای چراغ راهنمایی می‌توان از کدگذاری زیر استفاده نمود. هر زن را به عنوان زوج ( $v_i, w_i$ ) درنظر گرفته که  $v_i$  معرف گره  $t$  ام شبکه و  $w_i$  نیز عددی مثبت معرف زمان انتظار در گره مذکور می‌باشد. از این‌رو هر کروموزوں یا مسیر شبکه دارای چراغهای راهنمایی را که شامل توالی گره‌ها از یک گره جاری تا گره نهایی (یا مقصد) می‌باشد به فرم  $(v_1, w_1, v_2, w_2, \dots, v_n, w_n)$  نمایش داده می‌شود.

## ۷. جمع‌بندی و نتیجه گیری

در این مقاله، فرموله نمودن مساله هدایت پویای وسائل نقلیه مبتنی بر ویژگیهای سیستمهای هوشمند حمل و نقل و استفاده از معیار کلی سطح سرویس مشتمل بر متغیرهایی نظری زمان سفر و مصرف سوخت به منظور لحاظ نمودن واقعیت‌های اقتصادی اجتماعی و توصیف کاملتر از شرایط ترافیکی انجام شد. همچنین با توجه به زمان متغیر بودن شبکه‌های ترافیکی و اینکه به دلیل تغییر در شرایط ترافیکی شبکه، مسیر وسائل نقلیه تا رسیدن به مقصد می‌باشد مرتباً به روز شود، الگوریتم‌های مسیریابی بر مبنای تکنیکهای هوش مصنوعی با تاکید بر یک الگوریتم ژنتیک ترکیبی مورد مطالعه و توسعه قرار گرفت. در الگوریتم پیشنهاد شده از ترکیب الگوریتم ژنتیک با دیگر تکنیکها یعنی روشهای

در جدول ۳ زمان سفر، متوسط مصرف سوخت و زمان محاسبات مسیرهای بدست آمده از اجرای الگوریتم طراحی شده را در زمانهای عزیمت  $t_1, t_0$  نشان می‌دهد. همچنین در این جدول، مقادیر زمان سفر برای الگوریتم پیشنهادی و الگوریتم دیکسترا ارائه شده است. همانطوریکه مشاهده می‌شود در پاسخ به تغییرات شبکه، الگوریتم طراحی شده به دلیل جستجو در میان جمعیتی از جوابها یا مسیرها، بهتر از الگوریتم دیکسترا می‌باشد.

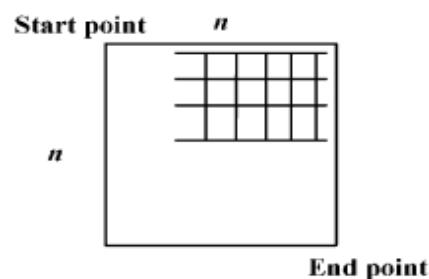
## جدول ۳. خلاصه نتایج آزمایشات بروی شبکه مثال مورد بررسی

زمان عزیمت	$t_1$	$t_0$
زمان سفر (دقیقه)-الگوریتم پیشنهادی	۲۰.۳	۱۸.۱
زمان سفر (دقیقه)-الگوریتم دیکسترا	۲۰.۴	۱۹
متوسط مصرف سوخت (لتر)-الگوریتم پیشنهادی	۲۰.۸۶	۱.۵۸
زمان محاسبات (ثانیه)-الگوریتم پیشنهادی	۱.۱	۱.۷

نهایتاً با تکرار الگوریتم ارائه شده از طریق شبیه سازی؛ بروی مثال مورد بررسی، می‌توان تغییرات مسیرهای حرکت وسائل نقلیه را تحت پویایی‌های محیطی در برشهای مختلف زمانی در جهت تحول و تکامل مشاهده نمود.

در ادامه، الگوریتم پیشنهادی را در یک محیط شبیه سازی مشتمل بر یک نقشه مجازی که به شکل ماتریس مربعی است مورد ارزیابی قرار می‌دهیم. در این نقشه، جفت مبدأ-مقصد را می‌توان با توجه به شکل ۸ بصورت زیر درنظر گرفت. گره مبدأ، در گوشه بالایی سمت چپ نقشه و گره مقصد، در گوشه پائینی سمت راست نقشه انتخاب می‌شود.

ابعاد ماتریس مربعی عبارتند از:  $5 \times 5$  و  $10 \times 10$  و  $20 \times 20$ . زمان سفر بین هر دو گره مجاور نیز عددی تصادفی از دامنه  $(0, 6)$  می‌باشد. جدول ۴ نتایج اجرای الگوریتم پیشنهادی را به ازای تعداد مختلف گره‌ها و کمانها نشان می‌دهد. همانطور که مشاهده می‌شود احتمال رسیدن به بهترین جواب که کیفیت الگوریتم را نشان می‌دهد از اعداد نسبتاً بزرگی برخوردار است.



شکل ۸. ساختار ماتریس مربعی شبکه

<sup>1</sup> Signalized Networks  
<sup>2</sup> Penalty

- [4] Deflorio, F.P., "Evaluation of a Reactive Dynamic Route Guidance Strategy", *Transportation Research Part C*, Vol.11, No.5, 2003, pp.375-388.
- [5] Vandebon, U., Upadhyay, P.K., "Simulation Modeling of Route Guidance Concept", *Transportation Research Record* 1573, 1997, pp.44-51.
- [6] Taniguchi, E., Shimamoto, H., "Intelligent Transportation System Based Dynamic Vehicle Routing and Scheduling with Variable Travel Times", *Transportation Research part C*, Vol.12, No.3-4, 2004, pp.235-250.
- [7] Chabini, I., "Discrete Dynamic Shortest Path Problems in Transportation Applications: Complexity and Algorithm with Optimal Run Time", *Transportation Research Record* 1645, No.1150, 1998, pp.170-175.
- [8] Kim, S., *Optimal Vehicle Routing and Scheduling with Real-Time Traffic Information*, Ph.D. thesis submitted to Michigan university, USA, 2003.
- [9] Vanajakshi, L.D., *Estimation and Prediction of Travel Time From Loop Detector Data for ITS Applications*, Ph.D. Thesis submitted to Texas A&M university, USA, 2004.
- [10] Kahraman, C., *Fuzzy Multi-Criteria Decision Making*, New York, Springer, 2008.
- [11] Ahuja, R.K., Orlin, J.B., Pallottino, S., Scutella, M.G., "Dynamic Shortest Paths Minimizing Travel Times and Costs", *Networks*, vol.41, no.4, 2003, pp.197-205.
- [12] Dean, B.C., "Shortest Paths in FIFO Time-Dependent Networks: Theory and Algorithms", Technical Report, MIT, Cambridge, 2004.
- [13] Kotnyek, B., "An Annotated Overview of Dynamic Network Flows", Technical Report, INRIA, <URL: <http://www.inria.fr/trt>>, 2003.
- [14] Dijkstra, E.W., "A Note on Two Problems in Connexion with Graph", *Numerische Mathematik*, vol.1, 1959, pp.269-271.
- [15] Fu, L., "An Adaptive Routing Algorithm for in-Vehicle Route Guidance Systems with Real-Time", *Transportation Research Part B*, vol.35, no.8, 2001, pp.749-765.
- [16] Berube, J.F., Potvin, J.Y., Vaucher, J., "Time-Dependent Shortest Paths Through a Fixed Sequence of Nodes: Application to a Travel Planning Problem", *Computers&Operations Research*, Vol.33, No.6, 2006, pp.1838-1856.
- [17] Miller-Hooks, E., Stock Patterson, S., "On Solving Quickest Time Problems in Time-Dependent, Dynamic Networks", *Journal of Mathematical Modeling and Algorithms*, Vol.3, 2004, pp.39-71.
- [18] Ahn, C.W., Ramakrishna, R.S., "A Genetic Algorithm for Shortest Path Routing Problem and the Sizing of Populations", *IEEE Transaction on evolutionary computation*, Vol.6, No.6, 2002, pp.566-579.

ابتکاری در تولید جمعیت اولیه و روش انتخاب بالازمن، به منظور افزایش قدرت الگوریتم ژنتیک طراحی شده استفاده می شود. بدین منظور شناسایی و کد نمودن اجزای مختلف الگوریتم ژنتیکی در ارتباط با مساله مورد مطالعه، محاسبات هدایت مسیر ترافیکی و یافتن مسیرهایی با کمترین هزینه مبتنی بر عملگرهای ژنتیکی در وضعیت پویای محیط (وقتی که زمانهای سفر بروی سویه ها وابسته به متغیر زمان است) انجام شده است.

از نتایج مهم تحقیق ارائه شده می توان به توانایی الگوریتم ارائه شده در برنامه ریزی بهتر سفرها، تصمیم گیریهای مسیریابی در شبکه حمل و نقل شهری شامل بدست آوردن استراتژیهای موثر انتخاب مسیر؛ در تطبیق با شرایط پویای ترافیکی و کاندیداهای مختلف طی مسیر برای رانندگان وسائل نقلیه با هدف کاهش هزینه های سفر آنان اشاره نمود. امکان توسعه الگوریتم ارائه شده در شبکه های دارای چراغ راهنمایی نیز در قسمت انتهایی مقاله مورد بررسی قرار گرفته است.

حل مساله تحقیق در این مقاله از طریق شبیه سازی برای یک مثال عددی و یک نقشه مجازی ارائه شده است که در ادامه با فراهم نمودن زیرساختهای لازم به منظور جمع آوری اطلاعات زمان واقعی از شبکه ترافیکی به عنوان یکی از شروط امکانپذیری اجرای سیستمهای راهنمایی مسیر، می توان مساله تحقیق را برای شبکه ها با مقیاس واقعی تحلیل نمود. از دیگر محدودیتهای تحقیق نیز اینکه تحول و تکامل کروموزومها با استفاده از مدلهای شبیه سازی می تواند تا حدودی شرایط ترافیکی واقعی را فراهم نماید لیکن کاربردی نمودن مدلها مذکور در یک سیستم واقعی نیازمند طراحی و تعریف پروتکل ها، تجهیز شدن وسائل نقلیه به برخی از تکنولوژیها می باشد.

ساخر تحقیقات آتی می تواند بر روی موضوعاتی نظری: طراحی الگوریتم حل مساله با لحاظ نمودن زمانهای انتظار در گره ها یا تقاطع های شبکه ترافیکی، در نظر گرفتن مدلهای رفتاری رانندگان در الگوریتم، بررسی مساله تحقیق در تعامل با سیستم اتوبوسهای شهری در مسیرهای مشترک با وسائل نقلیه شخصی و بررسی مکانیزم پرداخت هزینه خدمات هدایت مسیر ارائه شده انجام شود.

## مراجع

- [1] Sadek, A., Chowdhury, M.A., *Fundamentals of Intelligent Transportation Systems planning*, Boston, Artech House, 2003.
- [2] Levinson, D., "The Value of Advanced Traveler Information Systems for Route Choice", *Transportation Research Part C*, Vol.11, No.1, 2003, pp.75-87.
- [3] Adler, J.L., Blue, V.J., "Toward the Design of Intelligent Traveler Information Systems", *Transportation Research Part C*, Vol.6, No.3, 1998, pp.157-172.

[19] Davies, C., Lingras, P., "Genetic Algorithms for Rerouting Shortest Paths in Dynamic and Stochastic Networks", European Journal of Operational Research, Vol.144, No.1, 2003, pp.27-38.

[20] Chakraborty, B., Maeda, T., Chakraborty, G., "Multiobjective Route Selection for Car Navigation System Using Genetic Algorithm", IEEE Workshop on soft computing (SMCia/05), 2005, pp.190-195.

[21] Liang, Z., Jianmin, X., Lingxiang, Z., "Application of Genetic Algorithm in Dynamic Route Guidance System", Journal of Transportation Systems Engineering and Information Technology, Vol.7, No.3, 2007, pp.45-48.

[22] Khanoh, H., "Dynamic Route Planning for Car Navigation Systems using Virus Genetic Algorithm", International Journal of Knowledge Based & Intelligent Engineering Systems, Vol.11, No.1, 2007, pp.65-78.

[23] Lin, C.-H., Yu, J.-L., Liu, J.-C., Lee, C.-J., "Genetic Algorithm for Shortest Driving Time in ITS", International Conference on multimedia and ubiquitous engineering, 2008, pp.402-406.

[24] Sivanandam, S.N., Deepa, S.N., *Introduction to Genetic Algorithms*, Berlin, Springer, 2008.