

دانشگاه صنعتی اصفهان

دانشکده مهندسی عمران

**تخمین ماتریس مبداء-مقصد با استفاده از اطلاعات حجم ترافیک کمان‌های
شمارش شده**

پایان‌نامه کارشناسی ارشد مهندسی عمران- راه و ترابری

محمد پویان‌مهر

استاد راهنما

دکتر سید نادر شتاب بوشهری

حمد و سپاس بی پایان خدای را که مرغ دور پرواز اندیشه را یارای پر کشیدن
تا قاف قربتش نیست.

در ابتدا بر خود لازم می دانم تا از استاد گرامی خود جناب آقای دکتر شتاب
بوشهری به خاطر زحمات بی دریغشان کمال تشکر را نمایم.

همچنین از استاد ارجمند جناب آقای دکتر ابطحی تشکر و قدردانی می نمایم.

در پایان از همگی دوستانم به خصوص آقای مهندس سید حامد محمود آبادی،
آقای مهندس هادی تقی نژاد و آقای مهندس ابوالفضل دوست پرست به پاس
کمک و یاریشان در انجام این پژوهش نهایت سپاس را دارم.

تقدیم به:

پدر و مادر عزیزم

که هرچه دارم از زحمات

بی دریغ آنهاست ؛

و همسر عزیزم

که در همه حال صبورانه

در کنارم می باشد.

فهرست مطالب

صفحه	عنوان
هشت	فهرست مطالب
۱	چکیده
	فصل اول : مقدمه
۲	۱-۱- مقدمه
۳	۱-۲- تعریف مسئله
	فصل دوم : مروری بر تحقیقات گذشته
۹	۱-۲- مقدمه
۱۰	۲-۲- روش های مدل کردن ترافیک
۱۵	۳-۲- تخمین ماتریس مبداء- مقصد برای شبکه های بزرگ و شلوغ
۲۰	۴-۲- بررسی روش های تخمین ماتریس مبداء- مقصد چند وسیله ای
۲۳	۵-۲- تعیین تعداد و محل شمارش ترافیک
۲۵	۶-۲- بررسی روش گرادیان اسپایس
	فصل سوم : ارائه مدل جدید
۳۳	۱-۳- مقدمه
۳۳	۲-۳- معرفی روش پیشنهادی
۳۴	۳-۳- چگونگی تعیین ماتریس جزئی d
	فصل چهارم : بررسی روش ابتکاری و مقایسه آن با روش گرادیان اسپایس
۳۹	۱-۴- مقدمه
۳۹	۲-۴- بررسی روش ابتکاری و روش گرادیان اسپایس در شرایط ویژه
۴۰	۱-۲-۴- روش ابتکاری
۴۲	۲-۲-۴- روش گرادیان
-	۳-۴- بررسی عملکرد روش ابتکاری و روش گرادیان اسپایس برای تخمین ماتریس مبداء - مقصد
۴۳	۱-۳-۴- تخمین ماتریس تقاضا برای یک شبکه حمل و نقل کوچک
۴۹	۲-۳-۴- تخمین ماتریس تقاضا برای شبکه حمل و نقل سایوکس فالز
۵۲	۲-۳-۴- بررسی مدت زمان همگرایی روش ابتکاری به سمت جواب واقعی

فصل پنجم : نتیجه گیری و پیشنهادات

۵۵۱-۵- نتیجه گیری
۵۶۲-۵- پیشنهادات
۵۷پیوست ۱ : اثبات رابطه ماتریس جزیی برای همه توابع هدف ارائه شده برای روش ابتکاری
۶۸پیوست ۲ : مشخصات شبکه حمل و نقل سایوکس فالز
۷۵مراجع

چکیده

فرایند پیش بینی سفر یکی از پرکاربردترین قسمت های برنامه ریزی حمل و نقل است. این فرایند در برنامه ریزی حمل و نقل با توجه به اطلاعات موثر و آنالیز دقیق می تواند بعنوان یک شاخص پیش بینی برای توسعه آینده بکار گرفته شود. اطلاعات مورد نیاز جهت پیش بینی سفر در ماتریسی به نام ماتریس مبدا- مقصد ذخیره می شود. در واقع این ماتریس اطلاعات مبدا-مقصد شبکه حمل و نقل را در بر دارد و با استفاده از دو روش مستقیم و غیر مستقیم بدست می آید. روش های مستقیم جمع آوری اطلاعات جهت تشکیل ماتریس مبدا-مقصد، اطلاعات را به صورت مستقیم در مبدا سفر، مقصد سفر و در حین انجام سفر با سوال از مسافران و یا مشاهده انجام سفرها به دست می آورند. از آنجایی که بدست آوردن ماتریس مبدا-مقصد با استفاده از روش های مستقیم بسیار پرهزینه و و زمانبر است، بنابراین استفاده از این روش ها همواره مقرون بصره نیست. روش های غیر مستقیم سعی بر آن دارند که ماتریس های مبدا-مقصد بدست آمده از روش های مستقیم برای سال های گذشته را با داشتن حجم ترافیک تعدادی از کمان های شبکه و با استفاده از روش های ریاضی برای سال جاری تخمین بزنند. این روش ها بصورت مسائل برنامه ریزی ریاضی مطرح می شوند. از دهه ۷۰ میلادی تا به امروز روش های غیر مستقیم بسیاری توسعه پیدا کرده اند. در این پژوهش روش های تخمین ماتریس مبدا-مقصد با استفاده از شمارش ترافیک تعدادی از کمان ها مورد بررسی قرار گرفتند، و از میان آن ها یکی از پرکاربردترین روش ها تحت عنوان روش گرادیان اسپایس انتخاب شد.

همچنین در این پژوهش مدلی جهت تخمین ماتریس تقاضا با استفاده از شمارش ترافیک تعدادی از کمان ها ارائه گردید. این مدل از ایده روش تخصیص جزئی استفاده می کند. روش تخصیص جزئی ماتریس مبدا-مقصد را به صورت جزئی و به مرور به شبکه حمل و نقل تخصیص می دهد، در حالی که روش تخمین ارائه شده در این پژوهش عکس روش تخصیص جزئی عمل می کند، به گونه ای که در هر مرحله ماتریسی را تخمین می زند که حجم کمان های شمارش شده را به مرور بازتولید کند. از آنجایی که در تخمین ماتریس تقاضا با استفاده از شمارش ترافیک تعدادی از کمان ها، تعداد مجهولات (تعداد المان های ماتریس مبدا-مقصد) بیشتر از تعداد معلومات (تعداد کمان های شمارش شده) می باشد، بنابراین می توان تعداد زیادی ماتریس یافت که در صورت تخصیص به شبکه، حجم کمان های شمارش شده را به خوبی بازتولید کنند. همینطور از آنجایی که ماتریس قدیمی برای این شبکه وجود دارد و این ماتریس ساختار کلی سفرهای بین مبدا-مقصدها را در بر دارد بنابراین مقید ماندن ماتریس تخمین زده شده به ماتریس قدیمی یک فرض منطقی می باشد. در روش پیشنهادی می توان با تعریف اهدافی ماتریس تخمین زده شده را به ماتریس قدیمی مقید کرد به گونه ای که ماتریس منحصر به فرد و قابل اعتمادی بدست آید. همچنین روش پیشنهادی قادر به استفاده از اطلاعات اضافی شبکه نظیر مقادیر تولید و جذب سفر هر ناحیه می باشد. این اطلاعات به مدل پیشنهادی در تخمین دقیقتر ماتریس تقاضا کمک شایانی می کنند.

جهت بررسی کارایی روش پیشنهادی و روش گرادیان اسپایس از تحلیل ریاضی و مثال هایی برای شبکه های کوچک و بزرگ در نظر گرفته شد. نتایج بررسی ها نشان می دهند که در شرایطی که اطلاعات اضافی برای شبکه مورد مطالعه موجود باشد، بدون شک روش پیشنهادی جواب های دقیقتر و قابل اعتمادتری ارائه می کند. در صورت عدم وجود اطلاعات اضافی، ماتریس تخمین زده شده با استفاده از روش ابتکاری تفاوت چندانی با ماتریس حاصل از روش گرادیان اسپایس ندارد.

کلمات کلیدی: ماتریس مبدا-مقصد، مسئله برنامه ریزی ریاضی، شبکه حمل و نقل، الگوریتم ابتکاری.

فصل اول

مقدمه

۱-۱ - مقدمه

رشد و توسعه جوامع شهری، سبب افزایش نیاز این جوامع به خدمات همگانی و اجتماعی شده است. انجام بسیاری از فعالیتهای اجتماعی و اقتصادی نیازمند تسهیلات حمل و نقلی است. این موضوع، لزوم توجه به برنامه ریزی صحیح در حیطه حمل و نقل را مورد تاکید قرار می دهد. امروزه بخش حمل و نقل همانند بسیاری از بخش های اقتصادی- اجتماعی دیگر نیاز به طراحی و برنامه ریزی دارد. عدم برنامه ریزی صحیح بخش حمل و نقل می تواند خسارات بسیاری را بر روی توسعه شهر، منطقه و حتی یک کشور داشته باشد. بعنوان مثال در ترافیک شهری مشکلات عدیده و محسوسی وجود دارد که لزوم برنامه ریزی را نمایان می کند. خیابان های شلوغ، راه بندان ها، آلودگی هوای شهرها، منظر زشت شهر، تصادف های ترافیکی و خسارت های مالی و جانی حاصل از تصادف ها، بهم خوردن نظم و آرامش مراکز مسکونی و درمانی، ایجاد استرس و فشار روحی، اشکال در دسترسی مناطق مختلف و غیره. همه این موارد لزوم برنامه ریزی حمل و نقل را در سطح شهری و برون شهری روشن می سازد.

۱-۲- تعریف مسئله

در مباحث مربوط به حمل و نقل، منظور از برنامه ریزی، فرآیند یا فعالیتی است که طی آن اقدامات لازم احتمالی برای آینده جهت سوق دادن یک مجموعه یا سیستم حمل و نقلی به سوی یک وضعیت دلخواه مورد بررسی قرار می‌گیرد. وضعیت دلخواه یاد شده می‌تواند دستیابی به یکسری اهداف مثبت در آینده و یا پیشگیری از ایجاد مسائل و مشکلات در آینده را شامل گردد. این فرایند در نهایت منجر به اتخاذ تصمیم و سپس انجام اقدامات موثر در راستای تحقق و حصول اهداف و وضعیت دلخواه می‌گردد.

مهمترین موضوعی که در برنامه ریزی حمل و نقل وجود دارد، ارتباط آن با آینده و بعبارت دیگر آینده‌نگری در آن است. زیرا یک فعالیت برنامه ریزی مربوط به اقداماتی است که در زمان‌های مختلف در آینده انجام خواهد گرفت و بین زمان انجام اقدام و زمانی که نتایج و تاثیرات آن احساس می‌شود، ممکن است یک فاصله زمانی نسبتاً طولانی وجود داشته باشد. این فاصله به عوامل زیادی از قبیل موضوع و مقادیر کمی و کیفی اقدام مورد نظر بستگی دارد.

فرایند پیش بینی سفر یکی از پرکاربردترین قسمت‌های برنامه ریزی حمل و نقل است. این فرایند مختص برنامه ریزی حمل و نقل شهری و برون شهری بوده و بکارگیری آن در برنامه ریزی حمل و نقل با توجه به اطلاعات موثر و آنالیز دقیق می‌تواند بعنوان یک شاخص پیش بینی برای توسعه آینده بکار گرفته شود. فرایند پیش بینی سفر دارای یک ساختار عمومی است که بر اساس تجربه و آزمایش بدست آمده است و در واقع ساختار کلی این مدل نتیجه تجربیات و مطالعات دهه ۶۰ میلادی بوده که در دهه‌های بعد هم تغییر چندانی نکرده است.

فرایند ارزیابی پروژه‌های حمل و نقل چهار مرحله می‌باشند که عبارتند از: تولید سفر، توزیع سفر، تفکیک گونه و یا نوع وسیله سفر و تخصیص سفر (احتصاص ترافیک به مسیرهای موجود در شبکه حمل و نقل) [۱]. در این فرایند ابتدا می‌بایست مرز منطقه مورد مطالعه مشخص شود و نواحی مربوط به آن طراحی گردند. سپس برای هر ناحیه می‌بایست جمعیت، وضعیت اجتماعی-اقتصادی، تجهیزات و کاربری‌ها، و ... بدست آیند. در اولین مرحله (تعیین سفرهای تولید شده)، با استفاده از اطلاعاتی که در ادامه این بخش نحوه اتخاذ آنها تشریح خواهند شد، مدلی برای پیش بینی و تخمین تعداد کل سفرهای تولید شده بوسیله هر ناحیه ساخته می‌شود. در مرحله بعد (توزیع سفر)، سفرها به مقاصد تعیین شده تخصیص می‌یابند و این عمل موجب ایجاد ماتریس مبداء-مقصد می‌شود. قدم سوم مربوط به مدلسازی انتخاب وسیله سفر و یا تفکیک گونه سفر می‌باشد که در آن سفرهای ماتریس تقاضای مرحله قبل به گونه‌های مختلف سفر اختصاص می‌یابند. در مرحله چهارم، فرایند تخصیص سفر، مقادیر تقاضا میان هر زوج مبداء-مقصد را به مسیرهای مابین آنها تخصیص می‌دهد.

بطور کلی فرایند پیش بینی سفر بصورت دنباله ای از چهار مدل زیر مورد استفاده قرار می گیرد.

۱- مدل تولید سفر (تصمیم برای انجام سفر به منظور نیل به یک هدف مورد نظر)

۲- مدل توزیع سفر (انتخاب مقاصد سفرهای تولید شده از هر ناحیه)

۳- مدل انتخاب گونه سفر (انتخاب وسیله نقلیه برای انجام سفرها)

۴- مدل تخصیص سفر (انتخاب مسیر سفرها)

در تحلیل مسائل حمل و نقل شهری، مدل‌های یاد شده در بالا نقشی اساسی را برعهده دارند. این مدل‌ها معمولاً با استفاده از اطلاعات ماتریسی به نام ماتریس مبدا-مقصد که هر یک از المان‌های موجود در آن میزان سفر از یک ناحیه مبدا به یک ناحیه مقصد را نشان می‌دهد، ساخت و پرداخت می‌گردند. روشهای جمع‌آوری اطلاعات مربوط به ماتریس مبدا-مقصد را می‌توان در دو دسته طبقه‌بندی نمود:

الف- روشهای مستقیم گردآوری اطلاعات: این روش‌ها خود به سه گروه قابل تقسیم است.

۱- روش‌های مشاهده‌ای: این گروه با مشاهده وضع ترافیک و برداشت اطلاعات لازم از این مشاهدات به برآورد حجم سفرهای مبدا-مقصد می‌پردازد.

۲- روش‌های پرسشنامه‌ای: پرسشنامه را در اختیار مسافر قرار می‌دهند و از او می‌خواهند مشخصات مربوط به گروهی از سفرهای خود را در آن نوشته و آن را باز گرداند.

۳- روش مصاحبه حضوری: با مسافر در مبدا سفر، در زمان سفر یا در مقصد سفر مصاحبه می‌شود.

ب- روش‌های غیر مستقیم برای دست‌یابی به ماتریس تقاضا: از آنجایی که گردآوری مستقیم اطلاعات مبدا-مقصد بسیار پرهزینه و زمان‌بر است، روش‌های غیر مستقیم برآورد اطلاعات مبدا-مقصد در چند دهه اخیر مورد توجه پژوهشگران قرار گرفته‌اند. این روش‌ها به دو گروه تقسیم می‌شوند:

۱- بدست آوردن ماتریس‌های مبدا-مقصد به کمک مدل‌های پرداخت شده برای شهرهای مشابه. اشکال این روش آن است که ممکن است مدل‌های یاد شده برای شهرهای مشابه ساخته نشده باشند.

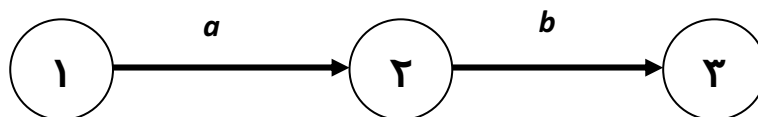
۲- استفاده از مدل‌های برنامه‌ریزی ریاضی برای تخمین ماتریس‌های مبدا-مقصد از مشاهدات حجم ترافیک بر روی خیابان‌ها.

با توجه به این موضوع که اطلاعات ماتریس مبدا-مقصدی که از طریق روش‌های مستقیم بدست می‌آید ممکن است دارای خطاهای ناشی از آمارگیری و یا خطاهای ایجاد شده از مدل‌های حمل و نقلی باشد، اطلاعات ماتریس

یاد شده ممکن است دقیق نباشد. یکی از کارهایی که در جهت افزایش دقت اطلاعات ماتریس‌های مبداء-مقصد می‌توان انجام داد، تصحیح این ماتریس با استفاده از اطلاعات واقعی حجم ترافیک در خیابان‌های شبکه (یعنی روش غیر مستقیم دوم) است. همچنین به دلیل هزینه بالای جمع‌آوری اطلاعات مربوط به تقاضای سفر به روش‌های مستقیم، جمع‌آوری اینگونه اطلاعات در فواصل کوتاه زمانی میسر نمی‌باشد. لذا می‌توان برای به روز کردن یک ماتریس مبداء-مقصد قدیمی، آن را به کمک اطلاعات مربوط به حجم خیابان‌ها که در زمان حال از سطح شبکه بدست آمده است، تصحیح نمود. با این کار هزینه جمع‌آوری اطلاعات تقاضا به شدت کاهش می‌یابد.

فرض کنید اطلاعات ترافیکی (جریان وسایل نقلیه) تعدادی از کمان‌ها در دوره زمانی خاصی (مانند ساعت اوج یا میانگین روزانه) موجود باشد. مسئله تخمین ماتریس مبداء-مقصد در پی ماتریسی است که در صورت تخصیص آن به شبکه، جریان ترافیک کمان‌هایی که حجم وسایل نقلیه در آن‌ها موجود است را باز تولید کند.

اگر تنها از اطلاعات تعدادی از کمان‌ها جهت تخمین ماتریس مبداء-مقصد استفاده شود این امکان وجود دارد که بیش از یک ماتریس قادر به باز تولید حجم کمان‌های مورد نظر وجود داشته باشد و ماتریس منحصر به فردی حاصل نشود. این مطلب را می‌توان با استفاده از یک مثال ساده نشان داد. شبکه نشان داده شده در شکل (۱-۱) را در نظر بگیرید. این شبکه دارای دو زوج مبداء-مقصد (۱,۳) و (۲,۳) می‌باشد. در صورتیکه حجم شمارش شده برای کمان b برابر با ۱۰ باشد، آنگاه تعداد زیادی از ماتریس‌های تقاضا هستند که می‌توانند این حجم را باز تولید کنند. برای مثال $(T_{13} = 5, T_{23} = 5)$ ، $(T_{13} = 4, T_{23} = 6)$ ، $(T_{13} = 6, T_{23} = 4)$ و غیره. همه این ترکیبات برای زوج مبداء-مقصد، قادر به تولید مقدار ۱۰ برای کمان b می‌باشند.



شکل ۱-۱- شبکه کوچک برای اثبات وجود ماتریس‌های چندگانه

به عبارت دیگر به دلیل اینکه در اغلب اوقات تعداد زوج مبداء-مقصد (مجهولات) بیشتر از تعداد کمان‌های شمارش شده (معلومات) می‌باشد، بنابراین مسئله تخمین ماتریس مبداء-مقصد با استفاده از اطلاعات حجم کمان‌های شبکه دارای جواب چندگانه است.

برای حل این مشکل و همچنین برای اینکه ماتریس تقاضای مطمئنی بدست آید منبع اطلاعات دیگری به نام ماتریس اولیه (ماتریس قدیمی) در صورت وجود مورد استفاده قرار می‌گیرد. این ماتریس می‌تواند حاوی اطلاعات تقاضای سفر سال‌های گذشته همان منطقه باشد و یا ماتریسی است که با استفاده از روش‌های مستقیم بدست آمده است و نیاز

به تصحیح دارد. بدلیل اینکه ماتریس اولیه حاوی داده هایی است که ساختار حمل و نقل شبکه مورد مطالعه را در اختیار قرار می دهد، بنابراین کاملاً منطقی می باشد که ماتریس تخمین زده شده از ماتریس اولیه پیروی کند و اختلاف چشمگیری در المان های آنها وجود نداشته باشد. شکل کلی مسئله تخمین ماتریس مبدا-مقصد بصورت زیر بیان می شود [۲]:

$$\min F(T, v) = \gamma_1 F_1(T, T^b) + \gamma_2 F_2(v, \hat{v})$$

$$s. t. \quad v = assign(T) \quad (1 - 1)$$

$$T \in S$$

$$v, T \geq 0$$

T : ماتریس تقاضای سفر،

T^b : ماتریس تقاضای سفر اولیه (قدیمی)

F_1 : اختلاف بین ماتریس مبدا-مقصد اولیه و ماتریس تخمین زده شده،

F_2 : اختلاف بین حجم وسایل نقلیه شمارش شده و برآورد شده،

γ_1 : ضریب تاثیر F_1 ،

γ_2 : ضریب تاثیر F_2 ،

v : بردار حجم جریان های برآورد شده از تخصیص تقاضای سفر T به شبکه،

\hat{v} : بردار حجم جریان های مشاهده شده در کمان های شبکه،

S : مجموعه ماتریس های مبدا-مقصد.

اگر ماتریس اولیه قابل اعتمادتر از حجم جریان های مشاهده شده در کمان ها باشد آنگاه γ_1 بزرگتر از γ_2 در نظر گرفته می شود و در غیر اینصورت γ_2 را بزرگتر از γ_1 در نظر می گیرند. بعبارت دیگر در صورتی که هدف نزدیک کردن ماتریس تخمین زده شده به ماتریس اولیه باشد، γ_1 را بزرگتر در نظر می گیرند و اگر هدف باز تولید هرچه بهتر حجم جریان های مشاهده شده هر کمان باشد آنگاه γ_2 را بزرگتر در نظر می گیرند [۲].

همانگونه که در مسئله تخمین ماتریس مبدا-مقصد ملاحظه می گردد یکی از نکات مهم در تخمین ماتریس مبدا-مقصد با استفاده از شمارش ترافیک، روش تخصیص ترافیک مورد استفاده در روند تخمین ماتریس می باشد، بطوری

که کاستتا و نگوین [۳]، پیچیدگی محاسباتی یک مدل تخمین ماتریس مبدا-مقصد را به روش تخصیص ترافیک مورد استفاده وابسته می دانند. بطور کلی روش های تخصیص به دو دسته تقسیم می شوند [۲]:

الف- تخصیص نسبی: در این حالت فرض بر عدم وابستگی بین حجم کمان ها و نسبت تردد کمان ها می باشد. حجم کمان ها نسبتی از جریان وسایل نقلیه بین زوج مبدا-مقصد ها می باشد. نسبت سفرهایی که از یک مسیر انجام می شود به شلوغی شبکه وابسته نخواهد بود بلکه به ویژگی های سفر و مسیر وابسته خواهد بود. روش "همه یا هیچ" یکی از این نوع روش ها می باشد. در این روش برای همه زوج مبدا-مقصد ها، همه ترافیک به مسیر یا مسیرهای با کمترین هزینه تخصیص داده می شود.

ب- تخصیص تعادلی: باید توجه داشت که تاثیرات شلوغی در شبکه بسیار مهم است. تخصیص تعادلی این نکته را لحاظ می کند و در نتیجه نسبت به روش تخصیص نسبی روش واقع گرایانه تری است. روش های تخصیص تعادلی سعی در ارضاع اصل اول واردراپ دارند؛ این اصل بیان می کند که "یک سیستم حمل و نقل در تعادل است، وقتی که هیچ استفاده کننده ای نتواند هزینه سفر کمتری برای رفتن از یک مسیر دیگر بپردازد".

روش تخصیص تعادل استفاده کننده یکی از پر کاربرد ترین روش های تخصیص تعادلی می باشد و بصورت مسئله بهینه سازی زیر تعریف می شود:

$$\begin{aligned} \min Z &= \sum_{a \in A} \int_0^{v_a} t_a(v) dv, \\ \text{s. t. } \sum_{k \in K_{ij}} h_{ijk} &= T_{ij} : \forall ij \in I \\ v_a &= \sum_{ij \in I} \sum_{k \in K} \delta_{ijk}^a h_{ijk}, \forall a \in A \\ h_{ijk} &\geq 0 : \forall k \in K, \forall ij \in I \\ v_a &\geq 0 : a \in A \end{aligned} \quad (2-1)$$

بطوریکه $t_a(v)$ تابع زمان سفر کمان a با حجم ترافیک v ، I مجموعه زوج مبدا-مقصد های شبکه حمل نقل، K_{ij} مجموعه مسیرهای بین زوج مبدا-مقصد (i, j) ، A مجموعه کمان های شبکه می باشد. h_{ijk} جریان ترافیک در مسیر $k \in K_{ij}$ ، v_a حجم ترافیک در کمان a ، T_{ij} یکی از المان های ماتریس تقاضا (T) می باشد، که نشان

دهنده مقدار تقاضای سفر از مبدا i به مقصد j است و δ_{ijk}^a المان ماتریس وقوع می‌باشد، در صورتیکه کمان a در مسیر k بین زوج مبدا-مقصد (i, j) قرار گیرد مقدار آن یک و در غیر اینصورت مقدار آن صفر است.

هدف این پژوهش مطالعه روش‌های مختلف برای تخمین ماتریس مبدا-مقصد با استفاده از شمارش ترافیک و در نهایت ارائه روشی ابداعی جهت انجام این کار می‌باشد. این روش قابلیت بکارگیری در ارتباط با شبکه‌های بزرگ و شلوغ را دارا می‌باشد.

در ادامه این پژوهش در فصل دوم مروری بر پژوهش‌های پیشین انجام می‌گیرد و از میان روش‌های ارائه شده تا به امروز یکی از کاراترین و پرکاربردترین روش‌ها جهت مقایسه با روش پیشنهادی در این پایان نامه انتخاب می‌شود. در فصل سوم مدل پیشنهادی این پروژه جهت تخمین ماتریس تقاضا ارائه می‌شود که هدف از ارائه آن تخمین هرچه دقیقتر ماتریس تقاضای سفر می‌باشد. در فصل چهارم روش ابتکاری ارائه شده در فصل سوم به کمک روش انتخاب شده در فصل دوم و با استفاده از تحلیل‌های ریاضی و مثال‌های عددی مورد ارزیابی قرار می‌گیرد، و در نهایت در فصل پنجم نتایج این پژوهش به همراه ارائه پیشنهادات برای انجام تحقیقات بیشتر، ارائه می‌گردد.

فصل دوم

مروری بر تحقیقات گذشته

۲-۱- مقدمه

با توجه به اینکه ماتریس مبداء-مقصد یکی از ارکان اصلی در مدیریت معابر شهری و برون شهری می‌باشد لذا در چهار دهه اخیر تلاش‌های بسیار جهت تعیین این ماتریس صورت گرفته است. همانگونه که در فصل اول ذکر شد، بدلیل زمانبر و هزینه بر بودن روش‌های مستقیم تعیین ماتریس تقاضا، استفاده از روش‌های غیر مستقیم که مهمترین آنها روش تخمین ماتریس تقاضا با استفاده از شمارش ترافیک می‌باشد اهمیت ویژه ای یافته اند.

روش‌های تخمین ماتریس مبداء-مقصد با استفاده از شمارش ترافیک کمان ها را می توان به دو دسته کلی تقسیم کرد. دسته اول، روش‌های مبتنی بر مفاهیم مدل کردن ترافیک^۱ می‌باشند. این روش ها شامل، مدل ماکسیمم انتروپی^۲ و مدل‌های ترکیبی تخصیص- توزیع^۳ می‌باشند. تخمین ماتریس مبداء-مقصد با حل مستقیم (F_1) مقدار انتروپی) یا با تخمین پارامترهای مدل‌های ترکیبی انجام می‌گیرد. دسته دوم، روش های استنتاج آماری^۴، شامل روش ماکسیمم احتمال^۵، روش عمومی حداقل مربعات^۱ و روش های استنتاج بیزین^۲ می‌باشند. در این دسته فرض می شود که مقادیر

^۱ Traffic modeling

^۲ Entropy maximizing

^۳ Assignment-distribution

^۴ Statistical Inference

^۵ Maximum Likelihood

ترافیک شمارش شده و ماتریس هدف توسط توزیع احتمالی، تولید می شوند و تخمین ماتریس مبدا-مقصد با تخمین پارامترهای توزیع احتمالی تعیین می گردد [۲]. در اغلب اوقات، در روش های مدل کردن ترافیک، یک ماتریس قدیمی را بعنوان یک ماتریس اولیه در نظر گرفته و از روی آن ماتریس مبدا-مقصد را برای زمان حال تخمین می زنند. در روش های مبتنی بر احتمال غالباً ماتریس مبدا-مقصدی را که با استفاده از جمع آوری اطلاعات مبدا-مقصد به دست آمده است و نیازمند اصلاح است، تصحیح می کنند. در این فصل روش های استنتاج آماری به دلیل ماهیت متفاوتی که با روش های مورد نظر در این پژوهش دارند، مورد بررسی قرار نمی گیرند و برای کسب اطلاعات بیشتر توصیه می شود به منابع [۴] الی [۹] رجوع شود.

در ادامه این فصل در بخش های (۲-۲) و (۳-۲) روش های برآورد ماتریس تقاضا (مبدا-مقصد) با استفاده از روش شمارش ترافیک در کمان ها مورد بررسی قرار می گیرند. در بخش (۴-۲)، روش های تخمین ماتریس تقاضای چند وسیله ای با استفاده از روش شمارش ترافیک در کمان ها بطور مختصر ارائه می شوند. به دلیل اهمیت انتخاب کمان-های مناسب جهت تعیین آمار ترافیک، بخش (۵-۲) به اختصار به بررسی این روش ها می پردازند. در بخش (۶-۲) روش گرادیان اسپایس^۳ بعنوان یکی از کاراترین روش های تخمین ماتریس تقاضا برای بهره برداری در فصول بعد، تشریح می گردد.

۲-۲- روش های مدل کردن ترافیک

بدلیل اینکه اطلاعات بدست آمده از شمارش ترافیک تعدادی از کمان های شبکه در بسیاری اوقات برای تعیین یک ماتریس مبدا-مقصد منحصر به فرد کافی نمی باشد، بنابراین استفاده از ماتریس مبدا-مقصدی که در گذشته به طور مستقیم بدست آمده است و می تواند اطلاعات مفیدی راجع به میزان سفرهای بین ناحیه ای در اختیار قرار دهد بسیار موثر می باشد.

ماتریس تقاضا از کمینه کردن تابع Y که همان تابع F_1 (فاصله بین ماتریس اولیه و ماتریس تخمین زده شده)

می باشد بدست می آید [۴]:

^۱ Generalized least squares
^۲ Bayesian Inference
^۳ Spiess Gradient

$$Y = \sum_{ij \in I} T_{ij} \cdot \ln \left(\frac{T_{ij}}{T_{ij}^b} \right) \quad (1-2)$$

عبارت (۱-۲) تابع ماکسیمم انتروپی است و به عبارت دیگر ماتریس مبدا- مقصدی مقدار تابع Y را مینیمم می کند که جریان ترافیک کمان های مشاهده شده را باز تولید نماید. از حل مسئله کمینه سازی (۱-۲)، رابطه (۲-۲) حاصل می شود [۱۰]:

$$T_{ij} = T_{ij}^b e^{\sum_{a \in \hat{A}} \lambda_a P_{ij}^a} \quad (2-2)$$

که در آن λ_a ها ضرایب لاگرانژ مربوط به قید هایی می باشند که جریان کمان a ، (کمانی از مجموعه کمان های شمارش شده \hat{A}) را به ماتریس تقاضا مرتبط می کند. P_{ij}^a ، نسبت تردد بین زوج مبدا-مقصد (i, j) که از کمان a عبور می کند. عبارت (۲-۱) با فرض تخصیص نسبی یعنی P_{ij}^a های ثابت برقرار است.

در روش های مدل کردن ترافیک، بطور مستقیم یا غیر مستقیم فرض می شود که رفتار مسافری از نوعی مدل توزیع سفر تبعیت می کند. ون زولین^۱ و ویلامسن^۲ [۱۱] دو مدل مهم از این نوع ارائه کردند. مدل های ون زولین و ویلامسن براساس اصول ماکسیمم انتروپی (کمترین اطلاعات)، که از مدل های توزیع سفر نوع جاذبه منجر می شوند، بدست آمده اند.

فیسک^۳ [۱۲] مدل ماکسیمم انتروپی ون زولین و ویلامسن را با در نظر گرفتن شرایط تعادل استفاده کننده بعنوان قید برای شبکه های شلوغ بسط دادند. مدل پیشنهادی وی یک ساختار دو سطحی^۴ دارد که انتروپی را روی سطح بالاتر ماکسیمم می کند و مسئله تعادل استفاده کننده را روی سطح پایین تر حل می کند. مدل فیسک بصورت زیر تعریف می شود:

^۱ Van Zuylen

^۲ Willamsen

^۳ Fisk

^۴ Bisection Structure

$$\min \sum_{ij \in I} T_{ij} \cdot (\ln(T_{ij}) - 1)$$

$$s. t. \begin{cases} C(h) \cdot (f - h) \geq 0 \\ \sum_{k \in K_{ij}} h_{ijk} = T_{ij} \quad \forall ij \in I \\ \hat{v}_a = \sum_{ij \in I} \sum_{k \in K_{ij}} \delta_{ijk} \cdot h_{ijk} \quad \forall a \in \hat{A} \\ T_{ij}, h_{ijk} \geq 0 \quad \forall ij \in I, k \in K_{ij} \end{cases} \quad (3-2)$$

h : بردار جریان ترافیک مسیرها،

$C(h)$: هزینه سفر جریان ترافیک تمامی مسیرها،

\hat{F} : بردار جریان ترافیک مسیرهای معقول^۱.

v_a : حجم شمارش شده کمان a ($a \in \hat{A}$)

فیسک می گوید، "اگر الگوی جریان ترافیک مشاهده شده یک الگوی جریان تعادلی استفاده کننده باشد، راه حل برای این مدل انتروپی همانند راه حل یک مدل ترکیبی توزیع-تخصیص خواهد بود" [۱۳]. الگوریتم های حل کارایی برای حل روشهای ترکیبی در مقاله فیسک و بویس^۲ [۱۴] ارائه گردیده است.

در مقاله قدیمی تری از فیسک و بویس، فرض می شود که تعداد سفرهای تولید شده از هر ناحیه و جذب شده به هر ناحیه موجود است و بعنوان قید مسئله در نظر گرفته شده است. اختلاف اصلی بین مدل فیسک و مدل فیسک و بویس در قیدهای تخصیص می باشد. در مدل فیسک و بویس میزان ترافیک مشاهده شده در مدل ترکیبی ظاهر نمی شوند، و فقط برای تعیین مقدار پارامتر μ در فاز تخصیص مورد استفاده قرار می گیرند. مدل ارائه شده توسط فیسک و بویس بصورت زیر می باشد:

^۱ Feasible paths
^۲ Boyse

$$\min \mu \sum_{a \in \bar{A}} \left[\int_0^{v_a} t_a(v) \cdot dv \right] + \sum_{ij \in I} T_{ij} \cdot \ln(T_{ij})$$

$$s. t. \begin{cases} \sum_{j \neq i} T_{ij} = O_i \quad \forall j \in Des, \quad \forall i \in Ori \\ \sum_{i \neq j} T_{ij} = D_j \quad \forall j \in Des, \quad \forall i \in Ori \\ \sum_{k \in K_{ij}} h_{ijk} = T_{ij} \quad \forall ij \in I \\ v_a = \sum_{ij \in I} \sum_{k \in K_{ij}} \delta_{ijk}^a h_{ijk} \quad \forall a \in A \\ T_{ij}, h_{ijk} \geq 0 \quad \forall ij \in I, \quad \forall k \in K_{ij} \end{cases} \quad (4-2)$$

بطوریکه O_i مقدار تولید سفر ناحیه i و D_j مقدار جذب سفر ناحیه j است. Des و Ori به ترتیب مجموعه گره‌های مبدا و مجموعه گره‌های مقصد هستند. آنها این مسئله را با استفاده از روش لاگرانژین مضاعف حل کردند.

کاواکامی^۱ و همکارانش [۱۵] مدل ترکیبی فیسک و بویس را برای دو گونه سفر (وسیله نقلیه شخصی و کامیون) گسترش دادند. آن‌ها این مدل را برای یک شبکه با مقیاس متوسط (شبکه حمل و نقل شهر ناگویا^۲ در ژاپن) استفاده کردند. برای این شبکه حمل و نقل یک ماتریس اولیه وجود داشت اما بدلیل اینکه مدل کاواکامی و همکارانش تاثیر ماتریس اولیه را لحاظ نمی‌کند، از آن ماتریس اولیه استفاده نشد.

نگوین^۳ [۱۶] برای اولین مرتبه دو روش بر مبنای تعادل استفاده کننده ارائه کرد. مدل اول برای مواقعی است که حجم جریان در همه کمان‌ها موجود باشد و مدل دوم برای مواقعی است که تنها اطلاعات کوتاهترین زمان سفر بین تمام زوج مبدا-مقصدها در دست باشد. نگوین مدل اول خود را بصورت زیر ارائه کرد:

^۱ Kawakami

^۲ Nagoya

^۳ Nguyen

$$\text{Min} \sum_{a \in A} \int_0^{v_a} t_a(v) dv \quad (5-2-a)$$

$$\text{s. t.} \quad T_{ij} - \sum_{k \in K_{ij}} h_{ijk} = 0, \quad ij \in I \quad (5-2-b)$$

$$v_a = \sum_{ij \in I} \sum_{k \in K_{ij}} \delta_{ijk}^a h_{ijk}, \quad a \in A \quad (5-2-c)$$

$$\sum_{a \in A} t_a(\hat{v}_a) \hat{v}_a - \sum_{ij \in I} \hat{c}_{ij} T_{ij} = 0 \quad (5-2-d)$$

$$h_{ijk} \geq 0, \quad k \in K_{ij} \quad (5-2-e)$$

$$T_{ij} \geq 0, \quad ij \in I \quad (5-2-f)$$

بطوریکه \hat{c}_{ij} ، زمان سفر کوتاهترین کمان بین زوج مبدا-مقصد (i, j) است. همانطور که ملاحظه می‌شود، این مدل شبیه به مسئله بهینه سازی مربوط به تخصیص ترافیک تعادلی است، با این تفاوت که قید $(5-2-d)$ به آن اضافه شده است. معنی این محدودیت آن است که، زمان سفر انجام شده در کلیه کمان‌ها برابر است با زمان سفر بین تمامی مبدا-مقصدها. بدلیل اینکه برای تخمین ماتریس، حجم ترافیک در تمامی کمان‌ها باید دانسته شود، بنابراین مدل فوق فقط برای شبکه‌های کوچک قابل استفاده است. مدل دوم نگوین که با دانستن حجم تعدادی از کمان‌ها قابل استفاده است بصورت زیر تعریف می‌شود:

$$\text{Min} \sum_{a \in A} \int_0^{v_a} t_a(v) dv - \sum_{ij \in I} \hat{c}_{ij} T_{ij}$$

$$\text{s. t.} \quad T_{ij} - \sum_{k \in K_{ij}} h_{ijk} = 0, \quad ij \in I \quad (6-2)$$

$$v_a = \sum_{ij \in I} \sum_{k \in K_{ij}} \delta_{ijk}^a h_{ijk}, \quad a \in \hat{A}$$

$$h_{ijk} \geq 0, \quad k \in K_{ij}$$

$$T_{ij} \geq 0, \quad ij \in I$$