

ارائه پروتکل مسیریابی جدید با هدف بهبود مصرف انرژی و کنترل ازدحام در شبکه های ارتباطی MANET با استفاده از منطق فازی

شایسته طباطبایی* و حامد شهرکی

دانشکده مهندسی، مجتمع آموزش عالی سراوان، سراوان، ایران

دانشکده مهندسی، دانشگاه ولایت ایرانشهر، ایرانشهر، ایران

تاریخ دریافت: ۱۴۰۱/۹/۱

تاریخ پذیرش: ۱۴۰۱/۱۰/۲۱

نوع مقاله: علمی-پژوهشی

چکیده

با پیشرفت تکنولوژی ارتباطات بی سیم، شبکه های MANET به دلیل بهبود قابلیت انعطاف پذیری و کاهش هزینه ها توانسته اند توجهات بسیاری را به خود جلب کنند. ایستگاه های سیار در یک شبکه MANET دائماً در حال جابجایی هستند، بنابراین نیاز به اجرای یک پروتکل مسیریابی است که در مقابل این تغییرات اجرا شود. طراحی چنین پروتکل هایی بطور معمول، چالش ها و مشکلات خاصی را به همراه دارد. یکی از این چالش ها، احتمال وقوع ازدحام به دلیل بالا بودن نرخ ارسال اطلاعات به سمت گره مقصد و همچنین مصرف بالای انرژی گره ها می باشد. ازدحام موجب از دست رفتن اطلاعات و هدر رفتن انرژی موجود در گره ها می شود، بر این اساس در این مقاله، به منظور کنترل ازدحام، روشی جدید بر اساس منطق فازی پیشنهاد شده است. در پروتکل پیشنهادی، منطق فازی با استفاده از سه پارامتر طول بافر صف، سرعت تحرک گره ها و پهنای باند در دسترس به عنوان ورودی، به تشخیص، اعلان و کنترل ازدحام می پردازد. با شبیه سازی روش پیشنهادی و (ادامه دارد)

عبارات و کلمات کلیدی: شبکه های موردی سیار، پروتکل مسیریابی(CBP(Cukoo based protocol)، کنترل ازدحام، منطق فازی

Email(s): shtabatabaey@yahoo.com, h.shahraki@velayat.ac.ir.

۱۴۰۱ انجمن سیستم های فازی ایران

Mathematics Subject Classification: 05C72 ; 94D05

مقایسه آن با پروتکل CBP می توان دریافت که پروتکل پیشنهادی عملکرد بسیار بهتری برای کنترل ازدحام نسبت به CBP دارد.

۱ مقدمه

شبکه های MANET^۱ مجموعه ای از گره های بی سیم سیار هستند که به صورت پویا و بدون استفاده از مدیریت متمرکز^۲ یا زیرساخت های^۳ ارتباطی، یک شبکه ارتباطی را تشکیل می دهند. بعلاوه نبود زیرساخت های ارتباطی نظیر نقاط دسترسی^۴ و یا ایستگاه های پایه^۵، ارتباطات در این نوع شبکه ها وابسته به گره های میانی است. در واقع هر گره در این نوع شبکه، نقش یک مسیریاب را برای سایر گره ها ایفا کرده و با ارسال بسته های داده به گره های همسایه، امکان برقراری ارتباط با گره های دور دست را فراهم می آورد [۱]. مسیریاب های (گره های) موجود در این شبکه ها میتوانند آزادانه و به صورت تصادفی^۶ درون شبکه حرکت کرده و خود را سازمان دهی کنند؛ بنابراین، توپولوژی شبکه ممکن است متناوباً و به صورت پیش بینی نشده تغییر پیدا کند. در این ساختارها لزوم توجه همزمان به پارامترهایی چون: چندگامی^۷، سیار بودن^۸، ترکیب با سایر دستگاه های غیر همگن^۹، پهنای باند و محدودیت در باتری، طراحی پروتکل های مسیریابی را به یک چالش کلیدی تبدیل کرده است. علاوه بر این، با توجه به ماهیت این شبکه ها، ممکن است هر لحظه گره های جدیدی به شبکه بپیوندند^{۱۰} و یا گره هایی شبکه را ترک^{۱۱} کنند، در نتیجه، بدلیل نامعتبر شدن لینک بین گره ها و متعاقباً، استفاده از لینک مشترک برای ارسال اطلاعات، گره هایی در شبکه خاموش شوند (مصرف بالای باتری)، که این امر موجبات کاهش کیفیت خدمات لینک را فراهم می آورد، چنین پدیده ای تحت عنوان ازدحام شناخته می شود. تأخیر صف، حذف بسته ها، مسدود شدن ارتباطات جدید و هدر رفتن منابع، از اثرات آشکار وقوع ازدحام هستند، لذا به منظور بهبود عملکرد و بازدهی چنین شبکه ای لازم است قبل از وقوع ازدحام از ایجاد آن پیشگیری نمود. اخیراً تعداد قابل توجهی از تلاش های تحقیقاتی در راستای

¹ Mobile Ad hoc networks

² Central management

³ Infrastructure

⁴ Access Point

⁵ Base Station

⁶ Randomly

⁷ Multihop

⁸ Mobile

⁹ Heterogeneous

¹⁰ Join

¹¹ Leave

حل مسئله ی ازدحام در شبکه های MANET صورت گرفته است و می توان در یک جمع بندی کلی آن ها را به چهار دسته ی عمده تقسیم کرد: (۱) پروتکل های کمک صف (۲) پروتکل های آگاه از اولویت (۳) پروتکل های تشکیل توپولوژی (۴) پروتکل های کنترل منابع.

پروتکل های کمک صف، بیشتر روی طول صف و گره ها تمرکز کرده و از یک روش تنظیم نرخ مانند افزایش و کاهش چند جزئی استفاده می کنند. پروتکل های آگاه از اولویت، اولویت های مختلف گره ها را در شرایط ازدحام در نظر گرفته و سعی می کنند که خدمات برابر برای گره ها در همان کلاس اولویت فراهم کنند. پروتکل های تشکیل توپولوژی با توجه به نرخ ورودی ازدحام گره ها، تنظیم می شوند، این روند معمولاً از طریق فعال و یا غیرفعال کردن گره های نزدیک به منطقه ی ازدحام انجام می گیرد. با این حال، تغییر توپولوژی شبکه همیشه عملی نیست و ممکن است برای شبکه های پراکنده، دارای کارایی کمتری باشد. پروتکل های کنترل منبع نیز میزان مصرف منابع در گره های نزدیک ناحیه ی ازدحام را کنترل می نمایند. به طور کلی، با توجه به محدودیت منابع در این شبکه ها و تعداد محدود گره های سیار توزیع شده، ازدحام و تراکم اطلاعات در گره های میانی رخ خواهد داد؛ زیرا گره های سیار برای ارسال اطلاعات خود با گره های سیار همسایه برای دسترسی به کانال ارتباطی رقابت می نمایند. ازدحام اطلاعات در شبکه های MANET بی سیم، تأثیر منفی بر روی کارایی این شبکه ها داشته و باعث کاهش گذردهی، افزایش انرژی مصرفی به ازای هر بسته ارسالی، افزایش تأخیر و افزایش تعداد بسته های ازدست رفته می شود. بر این اساس در این مقاله سعی می شود با استفاده از منطق فازی از وقوع ازدحام در شبکه MANET پیشگیری نمود.

۲ کارهای مرتبط

الگوریتم های متعددی برای مسیریابی و کنترل ازدحام در شبکه های MANET وجود دارند. کستلانو و همکاران [۲]، یک الگوریتم مسیریابی جدید، مبتنی بر پروتکل AODV با عنوان AQ-AODV^{۱۲} را ارائه کردند. این الگوریتم بر اساس نیازمندی های کیفیت خدمات در یک کاربرد خاص، مسیرها را ایجاد کرده و از یک روش تخمین پهنای باند برای یک مسیر یا یک لینک استفاده می کند. همچنین، به منظور فراهم آوردن بازخوردی از وضعیت فعلی شبکه برای گره منبع، یک الگوی تطبیقی بکار گرفته می شود. نتایج بررسیها نشان داده است که این پروتکل میتواند تعداد لینک های قطعی و تأخیر بسته ها را بهبود بخشد.

سرکار و داتا [۳]، یک پروتکل مسیریابی چند مسیره مطمئن پیشنهاد کرده اند که از نظر انرژی

¹²QoS routing protocol based on AODV

مصرفی، کارایی بالایی داشته و مبتنی بر زنجیره مارکوف^{۱۳} می باشد. پروتکل پیشنهادی چندین مسیر را بین مبدأ و مقصد شناسایی کرده و از بین مسیرهای حاوی، گره هایی با بالاترین سطح انرژی، مسیری را به صورت تصادفی برمی گزیند. نتایج شبیه سازی نشان می دهد که این پروتکل، با ارسال بسته های داده از مسیرهای تصادفی، سرقت اطلاعات، ایجاد مزاحمت و ... را بهبود می بخشد. بودیال و منوی [۴]، الگوریتم مسیریابی ANFIS^{۱۴} را بمنظور بهبود پهنای باند و تاخیر زمانی در شبکه های MANET پیشنهاد کردند که از یک مجموعه از عوامل^{۱۵} ایستا و متحرک استفاده می کند. روش پیشنهادی دارای چهار عامل می باشد: (۱) عامل بهینه سازی در سمت مشتری که توابع عضویت را برای پهنای باند، تأخیر لینک و نرخ از دست رفتن بسته بهینه سازی می کند، (۲) عامل ایجاد مسیر تک پخشی که برای کشف مسیرها از یک مبدأ به تمام گیرندگان مورد استفاده قرار می گیرد، (۳) عامل مدیر تک پخشی که فاکتور کیفیت خدمات را برای هر مسیر پیدا می کند، (۴) عامل ایجاد مسیر تک پخشی برای نگهداری مسیر با کیفیت: در حالت هایی که خطا برای گره یا لینک روی دهد این عامل مورد استفاده قرار می گیرد.

در سال ۲۰۱۵، نسخه بهبود یافته الگوریتم مسیریابی مبدأ پویا (DSR^{۱۶}) که مبتنی بر الگوریتم بهینه سازی کلونی مورچگان^{۱۷} است، بوسیله کترجی و دس معرفی شد [۵]. در این پروتکل سطح فرمون یک مسیر (معیاری از کیفیت آن مسیر) بر اساس تعداد گام، ازدحام و قابلیت اطمینان انتها به انتهای^{۱۸} آن مسیر مشخص می شود. این الگوریتم هزینه پردازشی پایین، مصرف انرژی کم، نرخ تحویل بسته بالا و تأخیر انتها به انتها^{۱۹} پایینی دارد. چتیبی و چیکی [۶]، یک پروتکل مسیریابی AODV مبتنی بر روش فازی، برای کاهش مصرف انرژی در شبکه های MANET متحرک پیشنهاد کردند. این الگوریتم با عنوان DFES-AODV^{۲۰} شناخته می شود و در آن هر گره (در فاز کشف مسیر) برای تصمیم گیری در مورد ارسال درخواست مسیر^{۲۱} از سیستم منطق فازی ممدانی^{۲۲} استفاده می کند. ورودی های سیستم منطق فازی، سطح باتری باقی مانده و میزان از دست رفتن انرژی گره های متحرک می باشند.

در سال ۲۰۱۵، یک پروتکل مسیریابی همه پخشی با عنوان ZCG^{۲۳} توسط باسورا و همکاران

¹³Markov chain

¹⁴Adaptive Nero-Fuzzy Inference System

¹⁵Agents

¹⁶Dynamic Source Routing

¹⁷Ant Colony Optimization

¹⁸End-to-end reliability

¹⁹End-to-end delay

²⁰dynamic fuzzy energy state based AODV

²¹Route requests

²²Mamdani

²³Zone based Routing with Parallel Collision Guided Broadcasting Protocol

[۷]، پیشنهاد شد که الگوریتم خوش‌ه‌بندی تک‌گامی را به کار گرفته و می‌تواند از تصادم بین انتقال‌های هم‌زمان جلوگیری نماید. این الگوریتم می‌تواند انتقال‌های همه‌پخشی افزونه را کاهش داده و فرآیند کشف مسیر را نیز سرعت بخشد. همچنین الگوریتم پیشنهادی قادر است انرژی مصرفی گره‌ها را در سطح پائینی نگه دارد. کومار و ساتیناریانا، یک پروتکل مسیریابی آگاه از کیفیت خدمات را برای تقسیم بندی ترافیک، در شبکه‌های MANET پیشنهاد نمودند [۸]. در این پروتکل در ابتدای کار، چند مسیر که می‌توانند نیازمندی‌های کیفیت خدمات از قبیل پهنای باند، تاخیر و پایداری مسیر را برآورده کنند، کشف شده و داده از طریق آن‌ها ارسال می‌گردد. نتایج شبیه‌سازی‌ها نشان دادند که این الگوریتم می‌تواند تاخیر در شبکه و میزان از دست رفتن بسته‌ها را کاهش دهد.

رایم و همکاران [۹]، از کدگذاری تصادفی به جهت بهبود کیفیت خدمات داده‌های ویدیویی، در شبکه‌های MANET استفاده کردند. بر این اساس، یک الگوی انتقالی مقیاس‌پذیر ارائه می‌شود که می‌تواند میزان از دست رفتن بسته‌های با اولویت بالاتر را کاهش دهد، این مساله به بهبود و افزایش کیفیت جریان‌های ویدیویی منجر شده است.

سافا و همکاران [۱۰]، یک پروتکل مسیریابی آگاه از انرژی، با بکارگیری گره‌های همگن به نام PHAODV^{۲۴} را برای مسیریابی در شبکه‌های MANET پیشنهاد کردند. الگوریتم فوق در هنگام ایجاد جدول مسیریابی، وضعیت باتری گره‌ها را نیز در نظر می‌گیرد، بعلاوه هنگامی که چندین مسیر بین دو گره در دسترس هستند، مسیر دارای انرژی مصرفی کمتر انتخاب شده و گره‌های روی آن به جدول مسیریابی اضافه خواهند شد.

تحقیقات اخیر جهت حل مشکل ازدحام شبکه‌های MANET (مبتنی بر NDN^{۲۵}) فقط به دو معیار نرخ بهره‌وری و روش انتقال مجدد توجه نموده‌اند. در راستای تکمیل تحقیقات قبلی، مساله حفاظت از انرژی در کنترل ازدحام توسط ماچتر و همکاران در نظر گرفته شد [۱۱]. نتایج نشان داد که حفظ انرژی واقعی در کنترل ازدحام، در شبکه MANET مبتنی بر NDN به دلیل تفاوت‌های اساسی بین طراحی TCP/IP و NDN غیرممکن است و راه حل کنترل ازدحام برای NDN بهینه نشده است.

آنشل و همکاران [۱۲]، به منظور بهبود کیفیت خدمات در MANET، روشی را برای انتخاب مسیر پیشنهاد کردند که پروتکل AODV و الگوریتم بهینه‌سازی کلونی مورچه‌ها (ACO) را ترکیب می‌کند. بر اساس روش پیشنهادی، بهترین مسیر برای تحویل داده‌ها با استفاده از مقدار فرمون مسیر انتخاب می‌شود. در روش فوق، بسته‌های درخواست مسیر در شبکه پخش می‌شوند، پس از دریافت بسته درخواست مسیر، گره مقصد، مقدار فرمون یک مسیر را بر اساس

²⁴Power aware Heterogeneous AODV

²⁵Named Data Networking

معیارهای قابلیت اطمینان (ازدحام، تعداد گام ها و انرژی باقیمانده مسیر) محاسبه می کند و بسته پاسخ مسیر را می فرستد. مسیری که دارای بالاترین مقدار فرمون است برای انتقال بسته داده انتخاب می شود. نتایج شبیه سازی ها نشان می دهد که روش پیشنهادی از الگوریتم های مسیریابی، AODV، مسیریابی منبع دینامیک (DSR) و Enhanced-Ant-DSR از لحاظ نرخ گذردهی، تعداد گره های زنده، نرخ تحویل بسته و تأخیر انتها به انتها بهتر عمل می کند.

مسیریابی در شبکه MANET به دلیل حرکت گره ها بسیار چالش برانگیز است. در نتیجه، پیش بینی موقعیت گره و مسیریابی بر اساس موقعیت های پیش بینی شده به ایجاد مسیرهای با طول عمر بالا کمک می کند. فارهین و جین [۱۳]، یک روش پیش بینی مکان گره با استفاده از یک مدل ترکیبی و بر اساس ویژگی های زمانی، مکانی، حرکت نسبی گره و همسایگی آن پیشنهاد کردند. در هسته ی مدل ترکیبی، چهار مدل مختلف، پیش بینی شده و روش همجوشی وزنی برای ترکیب نتایج حاصل در نظر گرفته می شود. این پروتکل زمانی بکار می رود که احتمال عدم قطعیت پیش بینی مکان در آنجا زیاد است، لذا سربار بسته در مسیریابی چند مسیره کنترل می شود. شبیه سازی ها نشان می دهد که این مدل دقت پیش بینی بالایی دارد.

در سال ۲۰۲۲، الگوریتمی تحت عنوان (EMBTR^{۲۶}) برای انجام فرآیند مسیریابی ایمن، توسط خان و راجالکشمی [۱۴]، پیشنهاد شد. در روش پیشنهادی، از پارامترهای کیفیت خدمات مانند نرخ پایداری، نرخ قابلیت اطمینان و زمان سپری شده برای بهبود عملکرد شبکه در مبارزه با حملات استفاده شده است. در این روش بر اساس معیارهای قابل اعتماد محاسبه شده برای گره های شبکه، می توان با جداسازی گره های مخرب از مسیر ارتباطی، یک مسیر قابل اعتماد را فراهم آورد. نتایج شبیه سازی ها نشان می دهد که روش پیشنهادی در قیاس با الگوریتم های مسیریابی موجود مانند TSRM^{۲۷} (مدل مسیریابی امن مبتنی بر اعتماد) و TARF^{۲۸} (چارچوب مسیریابی آگاه از اعتماد برای WSN) می تواند به طور موثرتری گره های مخرب را شناسایی و حذف کند. این مساله به مسیریابی ایمن و البته با انرژی محدود منتهی می شود.

برای به حداقل رساندن تأخیر مسیریابی، دنیلچنکو و همکاران، از روشی مبتنی بر TDMA^{۲۹} استفاده کردند [۱۵]. نویسندگان چالش زمان بندی درخواست و کنترل انرژی باتری در TDMA را در نظر گرفته و برای به حداقل رساندن تأخیر انتها به انتها، از معیار وزن استفاده نمودند. همچنین با الهام از پیشرفت های اخیر در هوش مصنوعی، از سناریو یادگیری عمیق و بکارگیری یک شبکه عصبی چند لایه استفاده نمودند. نتایج شبیه سازی نشان می داد که روش پیشنهادی موجب کاهش تأخیر و بهبود مصرف انرژی در شبکه های MANET می شود.

²⁶ enhanced multi attribute based attack resistance

²⁷ Trust based secure routing model

²⁸ Trust-aware routing framework for WSNs

²⁹ time-division multiple access

پرکینز در سال ۲۰۰۳، به تشریح پروتکل شناخته شده AODV^{۳۰} که توسعه ای بر روی پروتکل DSDV است می پردازد [۱۶]. پروتکل AODV تعداد آگهی های ارسالی در یک مسیر را، بوسیله ایجاد مسیرهای مبتنی بر تقاضا (به جای نگهداری یک لیست کامل از مسیرها) کمینه می کند. در این پروتکل، کشف مسیر به صورت مبتنی بر تقاضا صورت پذیرفته، سپس درخواست مسیر بوسیله منبع به گره های همسایه هدایت می شود. این روند تا وقتی که یک گره میانی یک مسیر تازه برای مقصد را کشف کند ادامه می یابد. در AODV اگر یک گره میانی یک بسته را در گذشته دیده باشد آن را دور انداخته و به آن توجهی نمی کند. بسته درخواست مسیر از شماره ترتیب هایی^{۳۱} برای حصول اطمینان از ایجاد نشدن حلقه در مسیر استفاده می کند.

در سال ۲۰۱۸، پروتکل مسیریابی FRRP^{۳۲} مبتنی بر بکارگیری گره های هوشمند و خودمختار در شبکه های MANET ارائه شد [۱۷]. هدف از ارائه چنین پروتکلی در کنار کاهش سربار مسیریابی، در نظر گرفتن پارامترهای مختلفی مثل میزان انرژی باتری، میزان تحرک و میزان پهنای باند در دسترس در انتخاب یک مسیر بوده است. در ابتدای راه اندازی شبکه های فوق، به علت دانش غیرقطعی و ناقص گره ها، پروتکل از کارایی قابل قبولی برخوردار نمی باشد، ولی به مرور زمان به وضعیت مطلوب برای کمینه کردن هزینه و منابع مصرفی شبکه همگرا می شود. تحقیق انجام شده، با استفاده از منطق فازی نشان داد که استحکام پروتکل مسیریابی FRRP، نسبت به پروتکل مسیریابی AODV [۱۶] بالاتر است.

طباطبایی و نصرتی [۱۸]، یک روش مسیریابی براساس الگوریتم بهینه سازی فاخته (COA) را جهت یافتن لینک ها با پایداری بالا (CBP) پیشنهاد کردند. الگوریتم بهینه سازی فاخته یک الگوریتم فرا ابتکاری است که با تکرار راه حل ها، سعی دارد به راه حل بهینه سراسری (به مسیر پایدار) دست یابد. این الگوریتم با پروتکل مسیریابی AODV [۱۶] و پروتکل مسیریابی FRRP [۱۷]، با در نظر گرفتن پارامتر ازدحام مقایسه شد [۱۸]. نتایج شبیه سازی ها نشان داد که CBP از نظر نرخ بهره وری نسبت به پروتکل AODV، ۴/۹۷ درصد و نسبت به پروتکل FRRP، ۷ درصد بهبود یافته است، هم چنین CBP از نظر تاخیر انتها به انتها نسبت به AODV، ۶۳/۵۲ درصد و نسبت به FRRP، ۲۵ درصد، از نظر تعداد گام نسبت به AODV، ۱۴/۱۱ درصد و نسبت به FRRP، ۴ درصد و از نظر زمان کشف مسیر نسبت به AODV، ۲۶/۴۴ درصد و نسبت به FRRP، ۴۰ درصد بهبود داشته است.

³⁰ AdHoc On-demand Distance Vector Routing

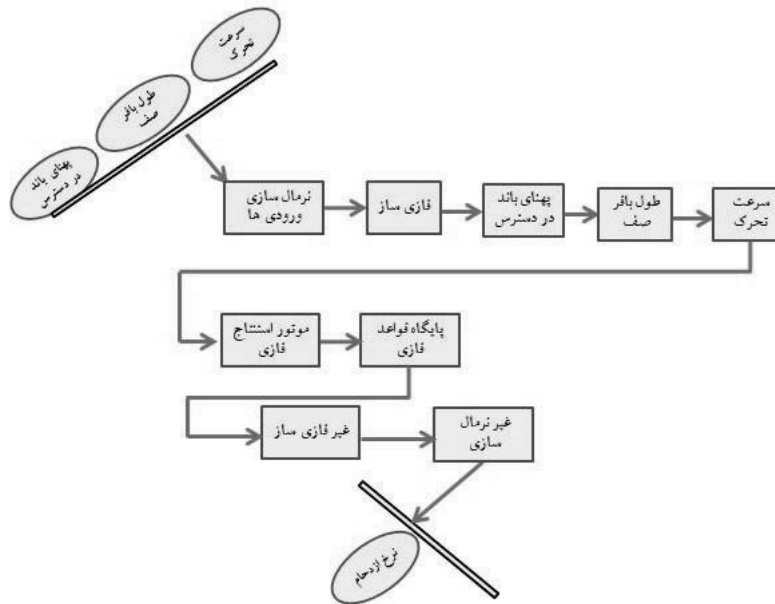
³¹ Sequence number

³² fuzzy logic-based reliable routing protocol

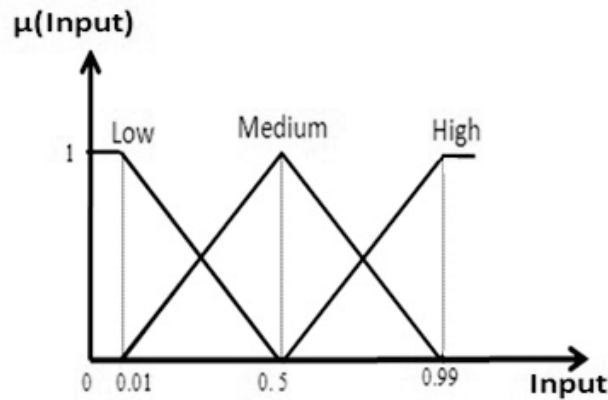
۳ روش پیشنهادی

در روش پیشنهادی برای کنترل ازدحام در شبکه MANET از منطق فازی استفاده شده است. همچنین یک پروتکل مسیریابی جدید با عنوان 33 FBP بکار گرفته شده است. پروتکل فوق قادر است، با در نظر گرفتن سه پارامتر طول بافر صف، سرعت تحرک گره ها و پهنای باند در دسترس، مناسب بودن یک لینک خروجی و نرخ ازدحام را تشخیص دهد. در صورتیکه یک لینک، مناسب تشخیص داده شود، گره اطلاعات مسیر استخراج و ذخیره می شود. با این عمل مسیرهای پایدار با کمترین میزان ازدحام برای مسیریابی انتخاب می شوند. در واقع، چون گرهها قادرند بصورت خودمختار و با استفاده از اطلاعات محلی خود تصمیم گیری نمایند، لذا این آگاهانه بودن تعاملات بین گرهها باعث پرهیز از شکست لینکها و در نهایت باعث انتخاب مسیر مناسب، با حداقل ازدحام میشود. یکی از معیارهای استفاده شده در FBP تازگی مسیر است. کاربرد معیار تازگی مسیر، جهت کشف مسیرهای جدید بهینه تر و تشخیص مسیرهای قدیمی برای ارسال اطلاعات بوده و موجب بهبود کیفیت لینک های ارتباطی می شود. برای ارزیابی این معیار از یک رشته عددی استفاده شده است. گرههای موجود در شبکه با در نظر گرفتن این معیارها، ازدحام را تشخیص داده و به یک تصمیم گیری بهینه در خصوص به روزرسانی جدول اتصال همسایه گره، برای استفاده از لینک میرسند و در نهایت در گره مقصد با استفاده از سیستم فازی، مسیری مناسب با کمترین میزان ازدحام از بین مسیرهای موجود انتخاب می شود. در FBP نیاز به مدلی از دینامیک محیط نداریم و در شروع کار فرض کرده ایم عوامل، هیچ اطلاعی در مورد جزئیات کامل شبکه در اختیار ندارند. همچنین در شروع شبیه سازی مقدار متغیر تعداد گام برای تمامی حالت ها به صفر مقداردهی میشود. به منظور بررسی عملکرد و بازده پروتکل پیشنهادی، دو سناریو در نظر گرفته می شود: در سناریو اول با استفاده از منطق فازی تمامی گرههای شبکه آموزش می بینند تا بتوانند بر اساس سه معیار عنوان شده، نرخ ازدحام را تشخیص دهند. در سناریو دوم از الگوریتم CBP [۱۸] برای مسیریابی بسته های داده در شبکه MANET استفاده می شود و نهایتاً در فاز بررسی عملکرد، پارامترهای مختلف مسیریابی در دو سناریو مقایسه می شوند. در ادامه به تشریح پروتکل پیشنهادی پرداخته می شود. بلوک دیاگرام سیستم کنترل کننده فازی استفاده شده در این پروتکل در شکل ۱ نشان داده شده است. همانطور که مشاهده میشود، پروتکل پیشنهادی، سه پارامتر طول بافر صف، سرعت تحرک گره ها و پهنای باند در دسترس را بعنوان ورودی های سیستم فازی در نظر گرفته است. برای هر یک از متغیرهای ورودی سه مجموعه فازی تعریف شده (H برای حد بالا، M برای حد متوسط و B برای حد پایین) که در شکل ۲ نشان داده شده اند. هم چنین، برای خروجی (نرخ ازدحام) پنج مجموعه فازی تعریف شده (H) برای حد بالا، VH بسیار بالا، M حد

میانه، L برای نشان دادن حد پایین و VL برای حد بسیار کم) که در شکل ۳ نشان داده شده اند.



شکل ۱: بلوک دیاگرام سیستم نظارتی فازی

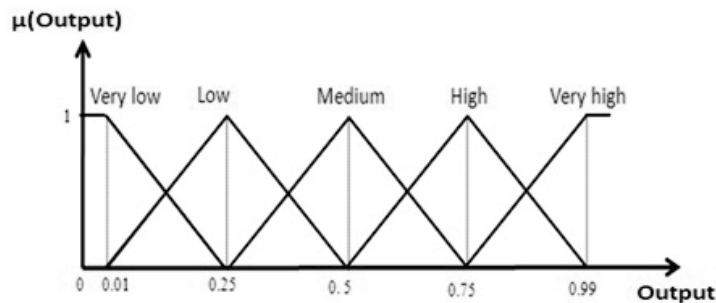


شکل ۲: توابع عضویت برای متغیرهای ورودی (طول بافر صاف، سرعت حرکت گره ها و پهنای باند در دسترس)

با توجه به مقدار پارامترهای در نظر گرفته شده و با استفاده از قواعد فازی^{۳۴} و موتور استنتاج

³⁴Fuzzy Rule

فازی مینیمم ممدانی، نرخ ازدحام محاسبه می شود. برای هر یک از سه پارامتر ورودی، سه مجموعه فازی تعریف شده است که ۲۷ قاعده فازی را حاصل خواهد کرد. این ۲۷ قاعده در جدول ۱ تعریف شده اند.



شکل ۳: توابع عضویت برای متغیر خروجی نرخ ازدحام

$$\text{Stability Rate} = \frac{\sum_{l=1}^m y^{-l} \prod_{i=1}^n \mu A_i^l(X_i)}{\sum_{l=1}^m \prod_{i=1}^n \mu A_i^l(X_i)} \quad (1)$$

که در آن: i : اندیس مسیر، m : تعداد قواعد فازی (در اینجا ۲۷)، n : تعداد توابع عضویت متغیرهای ورودی (در اینجا برابر ۳)، $\mu A_i^l(X_i)$: مقدار فازی توابع عضویت و y^{-l} نیز مراکز خروجی می باشد.

در روش پیشنهادی گره ها بطور متناوب کل جدول مسیریابی خود را منتشر نمی کنند، بلکه فقط بخش کوچکی از آن را بر حسب تقاضا ارسال می نمایند، این ویژگی باعث صرف جویی در پهنای باند مصرفی و طول عمر باتری گره های متحرک می شود. در FBP مسیر مناسب با نرخ ازدحام پایین زمانی کشف می شود که یک گره در نظر دارد بسته ای را به گره دیگری بفرستد. این فرآیند شامل انجام مراحل زیر است:

اگر گره منبع S، در جدول مسیریابی خود هیچ درایه ای متناظر با مقصد پیدا نکند، این گره یک بسته درخواست مسیر^{۳۵} را با آدرس گره مقصد و پارامترهای خود ایجاد کرده و تعداد گام را به صفر تنظیم می کند. سپس بسته درخواست مسیر به صورت فراگیر پخش شده و به گره های میانی می

³⁵Route Request

ردیف	سرعت تحرک گره	پهنای باند در دسترس شبکه	اندازه بافر صف	نرخ ازدحام
۱	Low	Low	Low	Low
۲	Low	Low	Medium	High
۳	Low	Low	High	High
۴	Low	Medium	Low	Low
۵	Low	Medium	Medium	Medium
۶	Low	Medium	High	Medium
۷	Low	High	Low	Very Low
۸	Low	High	Medium	Low
۹	Low	High	High	Low
۱۰	Medium	Low	Low	Low
۱۱	Medium	Low	Medium	High
۱۲	Medium	Low	High	High
۱۳	Medium	Medium	Low	Low
۱۴	Medium	Medium	Medium	Medium
۱۵	Medium	Medium	High	Medium
۱۶	Medium	High	Low	Very Low
۱۷	Medium	High	Medium	Low
۱۸	Medium	High	High	Low
۱۹	High	Low	Low	High
۲۰	High	Low	Medium	Very High
۲۱	High	Low	High	Very High
۲۲	High	Medium	Low	Medium
۲۳	High	Medium	Medium	High
۲۴	High	Medium	High	High
۲۵	High	High	Low	Low
۲۶	High	High	Medium	High
۲۷	High	High	High	High

جدول ۱: پایگاه قواعد فازی

رسد. این بسته همچنین حاوی یک شناسه تقاضا^{۳۶} که در واقع یک شمارنده است می باشد؛ هرگاه که یک بسته درخواست مسیر منتشر می شود، یک واحد به این شمارنده اضافه خواهد شد. ترکیب آدرس مبدأ و فیلد شناسه تقاضا، هویت بسته درخواست مسیر را به صورت یکتا تعیین کرده و

³⁶Request ID

بدین ترتیب گره‌ها قادرند بسته‌هایی که به صورت تکراری دریافت می‌شوند را حذف کنند. در گره‌های میانی بسته‌های درخواست مسیر طبق مراحل زیر پردازش می‌شود:

ابتدا جفت مشخصه (آدرس مبدأ، شناسه تقاضا) در جدول سوابق جستجو می‌شود تا در صورت تکراری بودن بسته آن را حذف کند، در صورت تکراری نبودن، این زوج مشخصه در جدول سوابق وارد می‌شود تا در آینده نیز بسته‌ای مشابه با این بسته پردازش نشود. اگر در جدول مسیریابی گره میانی، مسیری وجود نداشته باشد، گره منبع یک پروسه کشف مسیر را شروع خواهد کرد، بدین صورت که در ابتدا بسته درخواست مسیر ایجاد و سپس در شبکه پخش می‌شود. در طول مسیر شبکه، هر گره میانی که بسته درخواست مسیر را دریافت می‌کند، ابتدا داده‌های درون بسته را استخراج کرده و سپس با استفاده از جدول قواعد فازی نرخ ازدحام لینکی که بسته از طریق آن دریافت شده را تعیین می‌کند. اگر نرخ ازدحام در بازه کم و یا خیلی کم باشد، جدول اتصال همسایه در گره میانی بروزآوری می‌شود. در گره مقصد نیز با استفاده از سیستم فازی نرخ ازدحام تمام مسیرها محاسبه می‌شود، بدین صورت که سه پارامتر ورودی از بسته درخواست مسیر استخراج شده و به سیستم کنترل فازی تحویل داده می‌شود. سیستم کنترل فازی ابتدا هر یک از پارامترها را در بازه [۱،۰] نرمال سازی می‌کند. در مرحله بعد، فازی ساز، مقادیر تابع عضویت متغیر ورودی را در مجموعه‌های فازی نمایش می‌دهد و این ارزیابی به موتور استنتاج فازی عبور داده می‌شود. موتور استنتاج فازی، خروجی را با استفاده از قوانین فازی (جدول ۱) و استلزام ممدانی تعیین می‌کند. در ادامه، گره مقصد یک بسته پاسخ مسیر را ایجاد می‌کند. بسته پاسخ مسیر صرفاً برای گره‌ای که بسته درخواست مسیر از طریق آن دریافت شده است ارسال می‌شود تا نهایتاً به منبع برسد. هر گره میانی بسته پاسخ را در راه بازگشت به گره منبع بررسی می‌کند، اگر هیچ مسیر شناخته شده‌ای به مقصد نداشته باشد، جدول مسیریابی در هر گره میانی با درج اطلاعاتی در خصوص مسیر رسیدن به مقصد بروز می‌شود. در این روش تمام گره‌هایی که بر روی مسیر معکوس قرار دارند از مسیرهای با نرخ ازدحام پایین برای رسیدن به مقصد آگاه می‌شوند.

۴ نتایج شبیه سازی

۱.۴ محیط شبیه سازی

در این مقاله برای شبیه سازی روش پیشنهادی و مقایسه آن با پروتکل CBP از نرم افزار^{۳۷} OpnetModeler استفاده شده است. جدول (۲) پارامترهای شبیه سازی بکار گرفته شده توسط این شبیه ساز را نشان میدهد. همان گونه که مطرح شد، در یک سناریو گره ها بر اساس پروتکل CBP (یک پروتکل مسیریابی مبتنی بر الگوریتم فاخته در شبکه های (MANET) در محیط پراکنده شده اند و در سناریو دوم (پیشنهادی) گره ها بصورت تصادفی در محیط پخش شده و توسط FBP (الگوریتم منطق فازی) به منظور کنترل ازدحام مسیریابی می شوند. در ادامه به نتایج شبیه سازی پروتکل پیشنهادی بر اساس سناریوهای می پردازیم. لازم بذکر است، در هر دو سناریو توپولوژی شبکه بصورت ۵۰، ۸۰ و ۱۰۰ گره ای در نظر گرفته شده است (مطابق با شکل ۴). ویرایشگر گره مدل شبیه سازی شده در شکل (۵) مشاهده می شود.

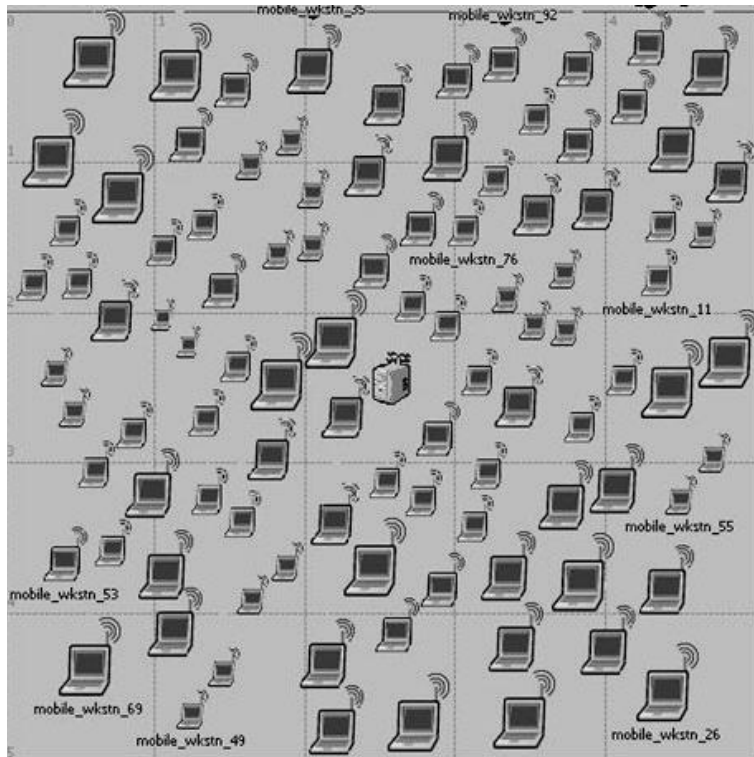
جدول ۲: پارامترهای شبیه سازی بکار گرفته شده در پروتکل پیشنهادی

مشخصات محیط شبیه سازی	مقادیر
تعداد گره های سیار	۵۰، ۸۰، ۱۰۰
مدت زمان شبیه سازی	۵۰۰ ثانیه
فضای شبیه سازی شده	۱۰۰۰×۱۰۰۰ مترمربع
شعاع انتقال هر یک از گره ها	۲۵۰ متر
تعداد مکالمات جهت ارسال داده	۲۰ مکالمه
تعداد بسته های داده تولید شده در هر مکالمه	۶۰۰ بسته
اندازه هر بسته داده	۱۰۲۴ بایت
نرخ ارسال بسته در شبکه	۳۰ بسته در هر ثانیه
پهنای باند هر گره	۲ مگا بیت در هر ثانیه
مدل حرکتی	راه رفتن تصادفی
مدل ترافیکی	CBR
مدل انتشاری	فضای آزاد
پروتکل دسترسی به واسط	IEEE ۸۰۲.۱۱

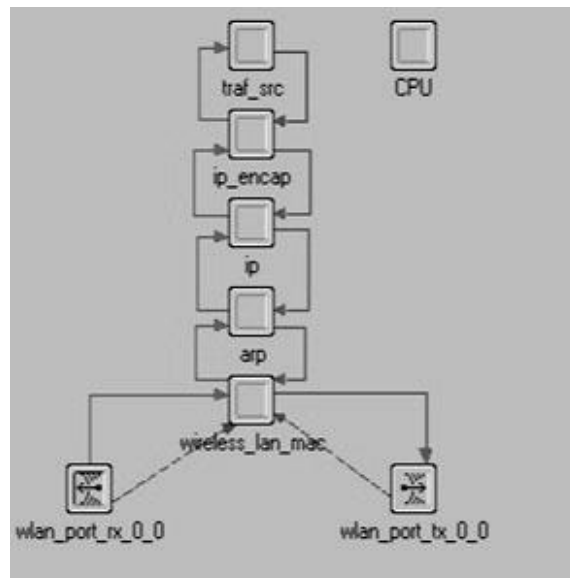
۲.۴ نتایج

به منظور بررسی کارایی روش پیشنهادی از معیارهای زیر استفاده می شود.

³⁷Optimized Network Engineering Tool



شکل ۴: نمایی از توپولوژی شبکه با ۱۰۰ گره



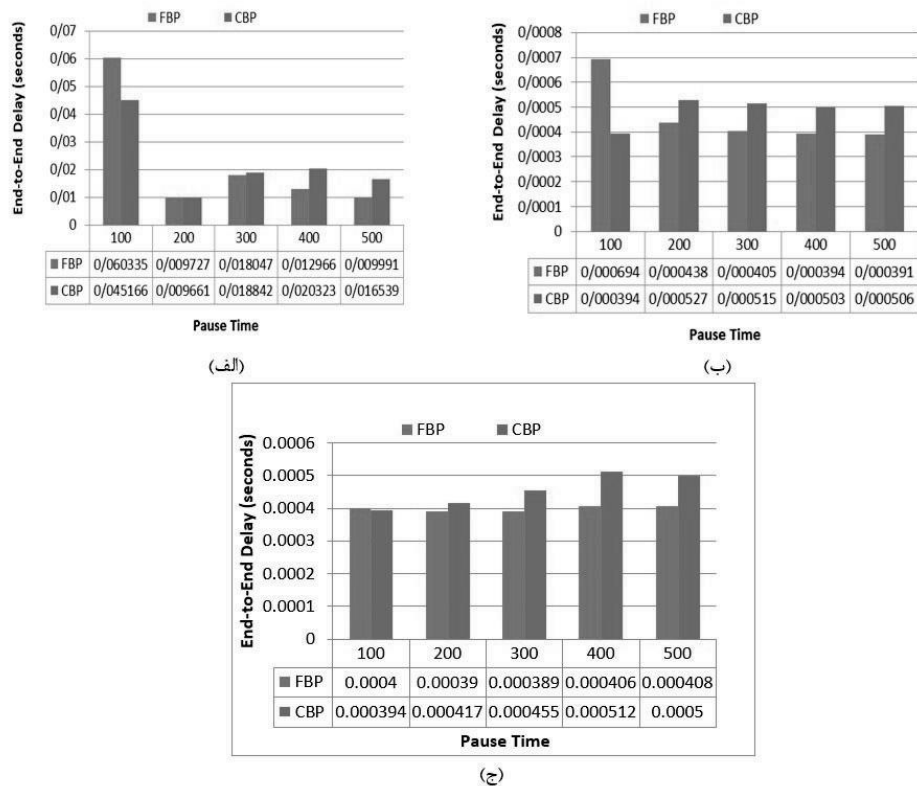
شکل ۵: نمایی از ویرایشگر گره مدل شبیه سازی شده

۱.۲.۴ تأخیر انتها به انتها

میانگین زمان تحویل بسته از مبدا به مقصد، میانگین تأخیر انتها به انتها نامیده می‌شود. شکل (۶) به مقایسه تأخیر انتها به انتها برای سناریوهای الگوریتم پیشنهادی و سناریوی پروتکل CBP می‌پردازد. محور عمودی تأخیر انتها به انتها و محور افقی زمان شبیه‌سازی است. همانگونه که مشاهده می‌شود، با بکارگیری پروتکل پیشنهادی، نرخ تأخیر انتها به انتها برای توپولوژی شبکه با ۵۰ گره به میزان ۰/۴۸ درصد، برای توپولوژی شبکه با ۸۰ گره به میزان ۵/۰۶ درصد و برای توپولوژی شبکه با ۱۰۰ گره به میزان ۱۲/۴۵ درصد نسبت به سناریوی پروتکل CBP بهبود یافته است. در پروتکل CBP، بدلیل عدم پایداری لینک (در اثر تحرک گره‌ها) عمل انتقال اطلاعات تکمیل نشده لذا تأخیر انتها به انتها افزایش می‌یابد، در حالیکه در پروتکل پیشنهادی بدلیل استفاده از سیستم کنترل فازی مسیرها با پایداری بالاتر (ترجیح مسیرهای طولانی‌تر ولی پایدارتر به کوتاه‌ترین مسیر ناپایدار) و نرخ ازدحام پایین‌تر در قیاس با پروتکل CBP انتخاب شده که کاهش تأخیر انتها به انتها را در شبکه به‌مراه خواهد داشت. لازم به ذکر است که در روش پیشنهادی در زمانهای ابتدایی اجرا، تأخیر انتها به انتها بدلیل سرعت حرکت گره‌ها و شکسته شدن مسیرها افزایش می‌یابد، اما پس از یادگیری منطق فازی، بدلیل ایجاد مسیرهای با قابلیت اطمینان بالا، احتمال شکست لینک و در نتیجه، تأخیر انتها به انتها کاهش خواهد یافت.

۲.۲.۴ تأخیر دسترسی به رسانه

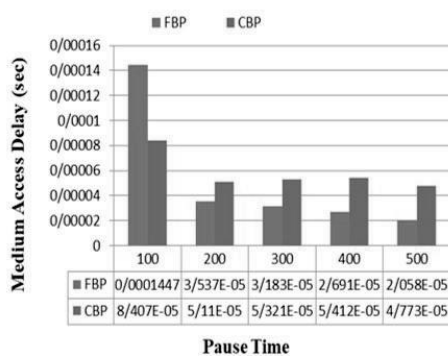
برابر مدت زمان بین دریافت بسته توسط لایه MAC تا زمان بارگیری کامل بسته بر روی رسانه تعریف می‌شود. شکل (۷) به مقایسه تأخیر دسترسی به رسانه برای سناریوهای الگوریتم پیشنهادی و سناریوی پروتکل CBP می‌پردازد. همانگونه که مشاهده می‌شود، با بکارگیری پروتکل پیشنهادی نرخ تأخیر دسترسی به رسانه برای توپولوژی شبکه با ۵۰ گره به میزان ۱۰/۶۳ درصد، برای توپولوژی شبکه با ۸۰ گره به میزان ۳۳ درصد و برای توپولوژی شبکه با ۱۰۰ گره به میزان ۵۰/۰۱ درصد نسبت به سناریوی پروتکل CBP بهبود یافته است. این مساله از آنجا نشأت می‌گیرد که در پروتکل CBP سرعت زیاد گره‌ها باعث ایجاد ازدحام و نامعتبر شدن مسیر انتخابی می‌شود، لذا مسیریابی مجدد داده‌ها افزایش تأخیر را به دنبال خواهد داشت، اما در پروتکل پیشنهادی، بکارگیری منطق فازی موجب انتخاب لینک‌های با پایداری بالا و گره‌های با سرعت تحرک پایین شده که به کاهش تأخیر منتهی خواهد شد.



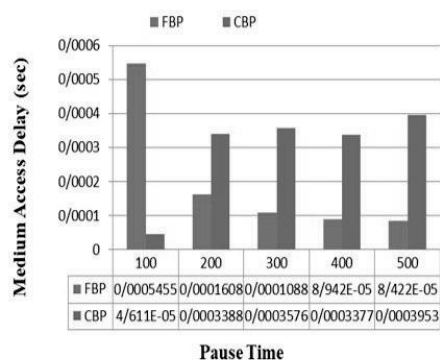
شکل ۶: تأخیر انتها به انتها در پروتکل: (الف) ۵۰ گره ای، (ب) ۸۰ گره ای، (ج) ۱۰۰ گره ای

۳.۲.۴ نرخ گذردهی

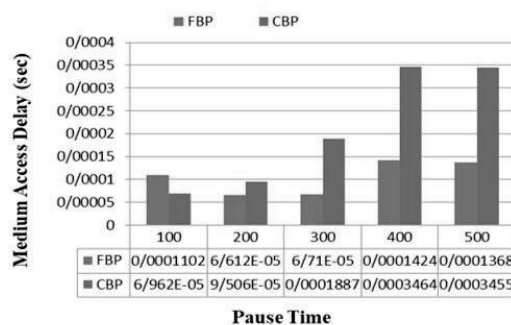
به عنوان کل بسته های دریافت شده توسط گیرنده ها، تقسیم بر زمان بین دریافت اولین بسته و آخرین بسته تعریف می شود. نرخ گذردهی در سناریو های مطرح شده را می توان در شکل (۸) مشاهده کرد. محور افقی زمان شبیه سازی و محور عمودی نرخ گذردهی می باشد. همانگونه که مشاهده می شود با بکارگیری پروتکل پیشنهادی نرخ گذردهی برای توپولوژی شبکه با ۵۰ گره به میزان ۹/۸۲ درصد، برای توپولوژی شبکه با ۸۰ گره به میزان ۶/۰۱ درصد و برای توپولوژی شبکه با ۱۰۰ گره به میزان ۸/۶۶ درصد نسبت به سناریو پروتکل CBP بهبود یافته است. این مساله را می توان ناشی از هوشمندتر بودن پروتکل پیشنهادی در انتخاب مسیر دانست، زیرا این پروتکل با بکارگیری منطق فازی لینک های مناسب با نرخ ازدحام پایین را تعیین کرده و در صورت پایداری لینک تا انتهای فاز انتقال داده، داده را از آن لینک ها ارسال می کند که موجبات بهبود نرخ گذردهی را فراهم می آورد.



(الف)



(ب)

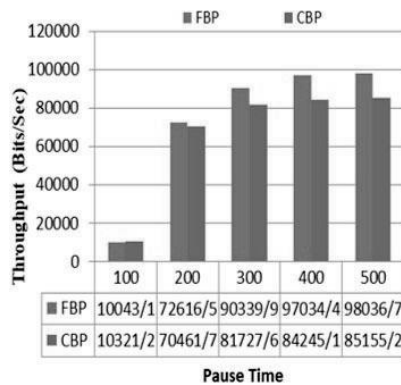


(ج)

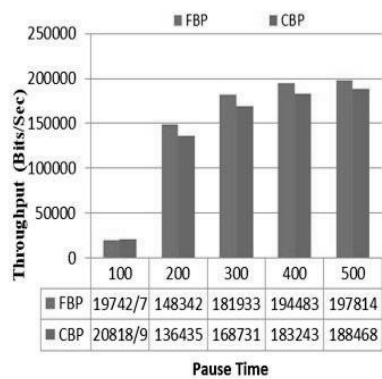
شکل ۷: تأخیر دسترسی به رسانه برای پروتکل: (الف) ۵۰ گره ای، (ب) ۸۰ گره ای، (ج) ۱۰۰ گره ای

۴.۲.۴ نرخ از دست دادن بسته های داده

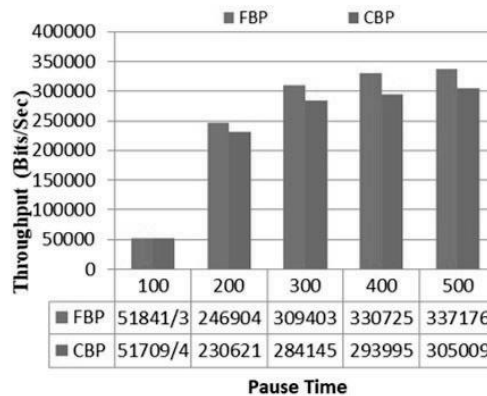
تعداد کل بسته های داده که بدلیل عدم وجود لینک مشخص بین مبدأ و مقصد در اثر حرکت سریع گره یا سایر عوامل از بین رفته اند. شکل (۹) نرخ از دست دادن بسته های داده را در سناریو های طرح شده نشان می دهد. محور افقی زمان شبیه سازی و محور عمودی نرخ از دست دادن بسته های داده را معین می کند. همانگونه که مشاهده می شود، با بکارگیری پروتکل پیشنهادی نرخ از دست دادن بسته های داده برای توپولوژی شبکه با ۵۰ گره به میزان ۵۰/۷ درصد، برای توپولوژی شبکه با ۸۰ گره به میزان ۶/۲۷ درصد و برای توپولوژی شبکه با ۱۰۰ گره به میزان ۸/۶۶ درصد نسبت به سناریو پروتکل CBP بهبود یافته است. عدم دسترسی به یک مسیر به طرف مقصد یکی از دلایل از دست دادن بسته های داده در شبکه می باشد، لذا روش پیشنهادی سعی دارد با استفاده از منطق فازی و کاهش نرخ ازدحام و با انتخاب مسیرهایی که حداقل تا انتهای فاز انتقال داده



(الف)



(ب)



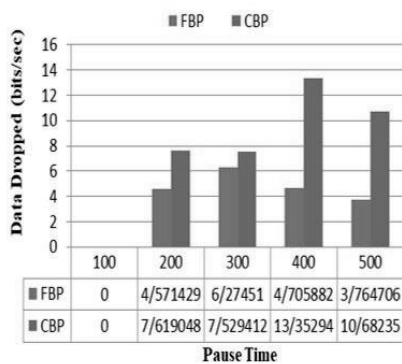
(ج)

شکل ۸: نرخ گذردهی برای پروتکل: (الف) ۵۰ گره ای، (ب) ۸۰ گره ای، (ج) ۱۰۰ گره ای

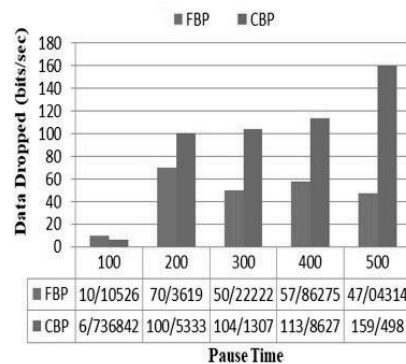
پایدار هستند، تعداد از دست دادن داده ها را کاهش دهد.

۵.۲.۴ نرخ مسیره‌های مواجه شده با خطا در حین ارسال

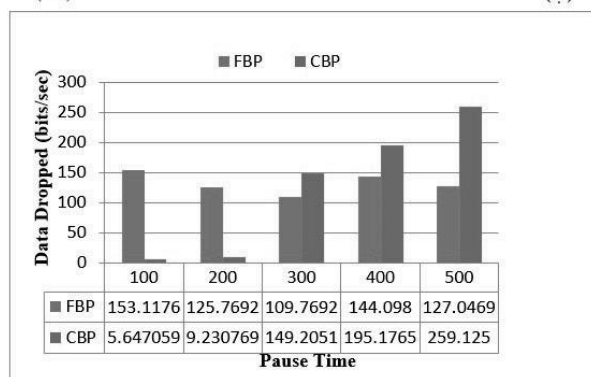
شکل (۱۰) تعداد مسیره‌هایی که در حین ارسال داده در شبکه با خطا مواجه شده اند را نشان می دهد. با بکارگیری پروتکل پیشنهادی، نرخ مسیره‌های مواجه شده با خطا در حین ارسال با ۵۰ گره به میزان ۳/۸۳ درصد، برای توپولوژی شبکه با ۸۰ گره به میزان ۷۵/۷۰ درصد و برای توپولوژی شبکه با ۱۰۰ گره به میزان ۸۲/۴۳ درصد نسبت به سناریو پروتکل CBP بهبود یافته است. همانگونه که مشاهده می شود، در روش پیشنهادی تعداد مسیره‌هایی که در حین ارسال داده بدلیل



(الف)



(ب)



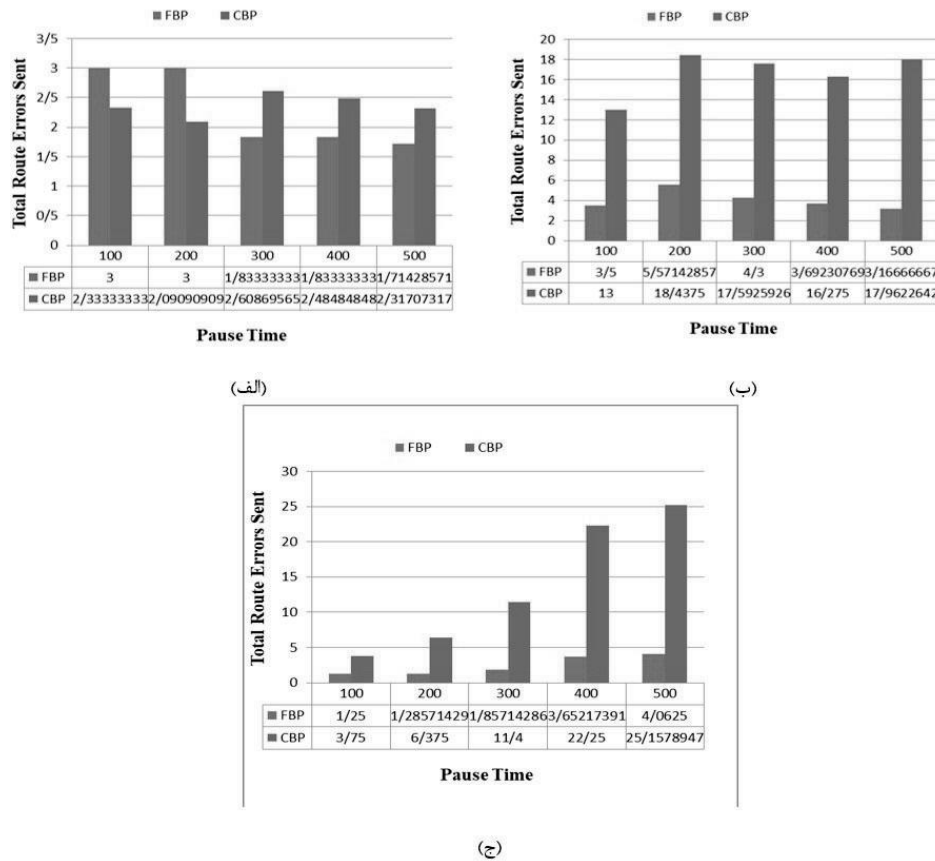
(ج)

شکل ۹: نرخ از دست دادن بسته های داده برای پروتکل: (الف) ۵۰ گره ای، (ب) ۸۰ گره ای، (ج) ۱۰۰ گره ای

رخداد ازدحام با خطا مواجه شده اند نسبت به پروتکل CBP کمتر بوده است. زیرا روش پیشنهادی قادر است پس از یادگیری با منطق فازی مسیرهای پایدار با ازدحام پایین را کشف کند و حتی در صورتی که احتمال شکست لینک بالا باشد از طریق سیستم فازی اطلاع داده می شود تا مسیری با نرخ ازدحام کم انتخاب گردد. این مساله کاهش احتمال شکست لینک را به دنبال خواهد داشت.

۵ نتیجه گیری

در این مقاله، ازدحام به عنوان یکی از چالش برانگیزترین مشکلات موجود در شبکه های MANET، مورد مطالعه قرار گرفت. در راستای کنترل نرخ ازدحام، روش تخمین منطق فازی با ورودی های طول بافر صف، سرعت تحرک گره ها و پهنای باند در دسترس پیشنهاد شد. نتایج حاصل از شبیه سازی پروتکل پیشنهادی در OPNET با پروتکل مسیریابی CBP مقایسه شده



شکل ۱۰: تعداد مسیرهای خطا دار برای پروتکل: (الف) ۵۰ گره ای، (ب) ۸۰ گره ای، (ج) ۱۰۰ گره ای

است. نمودارهای نتایج شبیه سازی، نظیر تعداد مسیرهای خطا دار، تعداد بسته های داده از دست رفته در اثر ازدحام، تأخیر انتها به انتها، تأخیر فایل های چند رسانه ای و نرخ گذردهی به منظور بررسی چگونگی عملکرد روش پیشنهادی استخراج شدند. به طور کلی مشاهده شد که پروتکل پیشنهادی، رفتار بهتری نسبت به CBP نشان می دهد. پروتکل مسیریابی پیشنهادی به دلیل انتخاب مسیرهای پایدارتر ازدحام را کنترل کرده و کارایی کلی شبکه را بهبود می بخشد. این مسئله قابلیت اطمینان تحویل بسته را افزایش داده و به گسترش پروتکل پیشنهادی نسبت به پروتکل CBP منتهی می شود.

مراجع

- [1] Camp, T., Boleng, J., Davies, V. (2002). A survey of mobility models for ad hoc network research. *Wireless communications and mobile computing*, 2(5), 483-502.
- [2] Castellanos, W. E., Guerri, J. C., Arce, P. (2016). A QoS-aware routing protocol with adaptive feedback scheme for video streaming for mobile networks. *Computer Communications*, 77, 10-25.
- [3] Sarkar, S., Datta, R. (2016). A secure and energy-efficient stochastic multipath routing for self-organized mobile ad hoc networks. *Ad Hoc Networks*, 37, 209-227.
- [4] Budyal, V. R., Manvi, S. S. (2014). ANFIS and agent based bandwidth and delay aware anycast routing in mobile ad hoc networks. *Journal of Network and Computer Applications*, 39, 140-151.
- [5] Chatterjee, S., Das, S. (2015). Ant colony optimization based enhanced dynamic source routing algorithm for mobile Ad-hoc network. *Information Sciences*, 295, 67-90.
- [6] Chettibi, S., Chikhi, S. (2016). Dynamic fuzzy logic and reinforcement learning for adaptive energy efficient routing in mobile ad-hoc networks. *Applied Soft Computing*, 38, 321-328.
- [7] Basurra, S. S., De Vos, M., Padget, J., Ji, Y., Lewis, T., Armour, S. (2015). Energy efficient zone based routing protocol for MANETs. *Ad Hoc Networks*, 25, 16-37.
- [8] Kumar, C. N., Satyanarayana, N. (2015). Multipath QoS routing for traffic splitting in MANETs. *Procedia Computer Science*, 48, 414-426.
- [9] Rhaïem, O. B., Fourati, L. C., Ajib, W. (2016). Network coding-based approach for efficient video streaming over MANET. *Computer Networks*, 103, 84-100.
- [10] Safa, H., Karam, M., Moussa, B. (2014). PHAODV: Power aware heterogeneous routing protocol for MANETs. *Journal of Network and Computer Applications*, 46, 60-71.
- [11] Muchtar, F., Abdullah, A. H., Al-Adhaileh, M., Zamli, K. Z. (2020). Energy conservation strategies in Named Data Networking based MANET using congestion control: A review. *Journal of Network and Computer Applications*, 152, 102511

- [12] Anshul, S., Kashif, M., Rohit Reddy, P. B., Ashwin, U., Arshad, K. (2020). Erratum regarding missing Declaration of Competing Interest statements in previously published articles. *Journal of clinical orthopaedics and trauma*, 11(6), 1177.
- [13] Farheen, N. S., Jain, A. (2020). Improved routing in MANET with optimized multi path routing fine tuned with hybrid modeling. *Journal of King Saud University-Computer and Information Sciences*.
- [14] Khan, A. F., Rajalakshmi, C. N. (2022). A multi-attribute based trusted routing for embedded devices in MANET-IoT. *Microprocessors and Microsystems*, 89, 104446.
- [15] Danilchenko, K., Azoulay, R., Reches, S., Haddad, Y. (2022). Deep learning method for delay minimization in MANET. *ICT Express*, 8(1), 7-10.
- [16] Perkins, C. E. (2003). Ad hoc ondemand distance vector (AODV) routing. RFC, 3561.
- [17] Ghasemnezhad, S., Ghaffari, A. (2018). Fuzzy logic based reliable and real-time routing protocol for mobile ad hoc networks. *Wireless Personal Communications*, 98(1), 593-611.
- [18] Tabatabaei, S., Nosrati Nahook, H. (2020). A new routing protocol in MANET using Cuckoo optimization algorithm. *Journal of Electrical and Computer Engineering Innovations (JECEI)*, 9(1), 75-82.