

طراحی و شبیه‌سازی یک روش مسیریابی مبتنی بر کیفیت سرویس در شبکه سیار موردی

محمد رضا حسینی آهنگر^{۱*}، سعید طاهری^۲، محمود صالح اصفهانی^۱

۱- استادیار و ۲- دانشجوی کارشناسی ارشد دانشگاه جامع امام حسین (ع)

(دریافت: ۰۹/۱۱/۰۴، پذیرش: ۱۳/۰۹/۰۹)

چکیده

ماهیت شبکه سیار موردی، تغییرات ساختاری مداوم و عدم وابستگی گره‌ها به یک واحد مرکزی است. در این مقاله با استفاده از قوانین محاسبات پهنه‌ای باند مصرفی در قراردادهای چند پخشی سعی شده برای جلوگیری از کاهش تدریجی نرخ تحویل بسته‌ها، در زمانی که سرعت گره‌های شبکه در حال افزایش است، قرارداد سودمندی ارائه شود. قرارداد سودمند که با ایجاد تغییر در قرارداد مبنا تعییه شده است، QB-ODMRP نام‌گذاری شده تا توان توانمندی‌های آن را از قرارداد مبنا ODMRP تشخیص داد. در این راستا شبیه‌سازی بر روی ۶۰ گره متحرک و غیر متحرک با نرم‌افزار گلوموسیم نسخه ۲/۰۳ انجام شده و در سناریوهای متفاوت کیفیت سرویس در آنها مورد تجزیه و تحلیل قرار گرفته است. نتیجه‌های شبیه‌سازی نشان داد که روش پیشنهادی توانسته است ۲۵ درصد نرخ تحویل بسته‌ها را بهبود بخشد و تأخیر انتها به انتهای نسبت به قبل را در حدود ۳۰ درصد کاهش دهد، که این فاکتورها همگی در بهبود کیفیت سرویس نقش اساسی دارند.

کلیدواژه‌ها: شبکه‌های سیار موردی، مسیریابی، کیفیت سرویس، چند پخشی.

Design and Simulation of a Routing Algorithm based on Quality of Service in Mobile Ad Hoc Network

M. R. Hassani Ahangar*, S. Taheri, M. Saleh Esfahani

Imam Hossein University

(Received: 24/01/2012; Accepted: 03/12/2012)

Abstract

Due to limitations of mobile Ad Hoc networks, adding service quality to routing protocols of these networks improves their effectiveness and results in attaining requirements of passive defence. The main characteristics of mobile Ad Hoc networks are continuous changes in network structure as well as independency of nodes to any central unit. In this paper, using bandwidth calculation rules of multi-cast protocols a new routing method (named QB-ODMRP) is suggested based on a basic protocol (ODMRP) in order to avoid increasing delivery time (decreasing network speed) while increasing speed of individual nodes. Simulations on 60 dynamic and static nodes using ‘Glomusium v 2.03’ software in various service quality scenarios show that the suggested method can improve delivery rate as much as %25 and decrease end-to-end delay %30, resulting in improving service quality.

Keywords: Ad Hoc Networks, Routing, Quality of Service, Multi Casting.

* Corresponding Author Email: mrhassani@ihu.ac.ir

Passive Defence Sci. & Tech. 2012, 3, 213-222

۱. مقدمه

تبديل شده است که محققان بسیاری در سرتاسر دنیا را به خود مشغول کرده است [۶]. تعداد بسته های که به موقع به مقصد رسیده و سهم ترافیک ایجاد شده در شبکه و تأخیر انتها به انتهای همگی در کیفیت سرویس ارائه شده در شبکه سهم بهسازی دارند. در این مقاله یک قرارداد پیشنهادی سودمند به نام QB-ODMRP، جهت فراهم آوردن پهنانی باند برای ارسال داده در زمانی که مسیر مناسب با پهنانی باند لازم برای ارسال پیدا نمی شود و نیز جلوگیری از کاهش شدید نرخ تحویل بسته در زمانی که سرعت گره ها زیاد است، ارائه شود. نتیجه های شبیه سازی بر روی ۶۰ گره متحرک نشان می شود. روش ارائه شده در مقایسه با قرارداد اولیه با فراهم آوردن پهنانی باند مورد نیاز گروه های چند پخشی، نرخ تحویل بسته^۴ بالاتر و سر بر کنترلی کمتری را فراهم می کند.

در این مقاله، شبکه های سیار موردي و چالش های مسیریابی در آنها بررسی شده و روش های متفاوت مسیریابی در شبکه سیار موردي مورد بحث قرار می گیرد و کیفیت سرویس و پهنانی باند در قراردادهای چند پخشی مورد توجه واقع می شود. در نهایت راه حل و روش پیشنهادی جهت برقراری کیفیت سرویس و شبیه سازی های انجام شده با هم مقایسه می گردد.

۱-۱. چالش های مسیریابی در شبکه سیار موردي

شکل (۱) کاربرد شبکه سیار موردي در سرویس های اضطراری را نشان می دهد. شبکه سیار موردي در جنگ های نظامي، عملیات نجات در مناطق آسيب دیده [۵ و ۱]، کاربردهای آموزشی [۶]، شبکه های حسگر و شبکه های بلوتوث^۵ [۱] کاربرد دارد.

در محیط های نظامي و ادھاری نظامی در حالی که آزادانه حرکت می کنند، باید قادر باشند با یکدیگر ارتباط امن برقرار کنند. در این محیط ها گره های شبکه جایه جایی زیادی دارند و مسئله امنیت ارتباطی گره ها پیچیده است. همچنین مصرف توان گره ها و قابلیت ذخیره کردن انرژی آنها نیز متفاوت است [۷ و ۸].

یکی از مشکلات شبکه سیار موردي فراهم کردن کیفیت سرویس در این نوع از شبکه ها است. در لایه های مختلف شبکه تلاش برای بهبود کیفیت سرویس در حال انجام است.

بنابر دلیل های زیر مسیریابی مبتنی بر کیفیت سرویس در شبکه های سیار موردي از روش های مسیریابی مبتنی بر کیفیت سرویس در شبکه های دیگر مشکل تر می باشد:

- ✓ عدم وجود زیرساخت ثابت و متحرک بودن گره های شبکه که باعث شکستن در مسیرها و ایجاد یک ساختار پویا می شود.

- ✓ سربار مسیریابی مبتنی بر کیفیت سرویس برای پهنانی باند محدود در شبکه های سیار موردي سیار زیاد است، زیرا گره ها باید از مکانیزم های ذخیره، به روز رسانی و نگهداری حالت و اطلاعات راجع به پیوندها بهره مند باشند.

- ✓ با وجود اینکه پهنانی باند کانال های انتقال بی سیم محدود است اما

شبکه سیار موردي مجموعه ای از گره های سیار است که به طور موقت بدون کمک هیچ نوع مدیریت مرکزی یا سرویس پشتیبانی استانداردی بنا شده است. الگوریتم های مسیریابی در شبکه سیار موردي از اهمیت قابل توجهی برخوردارند [۱]. در شبکه سیار موردي میزان ها به طور مکرر حرکت می کنند و بنابراین ساختار شبکه به طور مکرر تعییر می کند. یکی از موضوعات مهم، مسیریابی در شبکه سیار موردي است. از آنجایی که گره ها در حال حرکت هستند، بنابراین مسیرها به صورت پویا کشف می شوند و به دلیل مسیریابی پویا در این شبکه ها، خطاهای مسیریابی به طور مکرر اتفاق می افتد [۱-۲]. از مشکلات مهم این شبکه ها می توان به عدم فراهم آوردن پهنانی باند کافی برای زمانی که در شبکه ترافیک چند رسانه ای وجود دارد و همچنین کاهش نرخ تحویل بسته، زمانی که سرعت گره ها بالاست و پیدا کردن مسیری که پهنانی باند لازم را برای عبور داشته باشد، اشاره کرد [۳ و ۱]. با توجه به نیاز روز افزون به کاربردهای چند رسانه ای نیاز به مجموعه ای از قراردادهای مسیریابی چند پخشی از جمله ODMRP^۱ برای ارسال داده ها از یک گره به چندین گره دیگر به صورت اطمینان بخش، کاری بسیار دشوار است. شبکه سیار موردي نوع خاصی از شبکه های بی سیم هستند [۴ و ۲]، با این ویژگی که هر گره در این شبکه ها می تواند به عنوان مسیریاب عمل کند. به علت کاربردهای خاص این شبکه ها روش های چند پخشی دسته مهمی از قراردادهای مسیریابی در آنها به شمار می روند [۵]. محدودیت منابع در گره ها لزوم استفاده از منابع به صورت بهینه و فراهم کردن کیفیت سرویس در این شبکه ها را ضروري کرده است.

در این مقاله روشی سودمند برای افزایش نرخ تحویل بسته با تخمین پهنانی باند مصرفی یک جریان بر روی کانال اطراف یک گره در یک سیاریوی چند پخشی در شبکه سیار موردي ارائه شده است. همچنین برای افزودن قابلیت کیفیت سرویس بسته های خبردهنده با مکانیزم جدیدی به عنوان بسته هایی جدید به قرارداد QB-ODMRP که در قرارداد چند پخشی و مبتنی بر توری^۲ می باشد، اضافه شده است. با استفاده از این بسته های گره ها می توانند از اطلاعات همسایگان خود در بازه های زمانی متناوب حتی در سرعت های بالا آگاه شوند. در نهایت با استفاده از محاسبات ارائه شده و تولید بسته های خبردهنده جدید، روشی برای فراهم کردن پهنانی باند ترافیک هایی که در صفحه ارسال هستند و پهنانی باند مصرفی کمتری نسبت به درخواست قبلی دارند، پیشنهاد شده است. این روش به نام قرارداد QB-ODMRP پیاده سازی و شبیه سازی شده و نتیجه های شبیه سازی با نتیجه های حاصل از شبیه سازی قرارداد ODMRP (قرارداد مبنا) مقایسه و در این مقاله ارائه شده است.

برقراری کیفیت سرویس^۳ در شبکه سیار موردي به مسئله بزرگی

¹ On Demand Multicast Routing Protocol

² Mesh

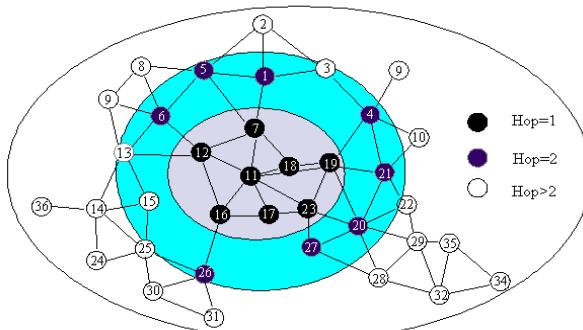
³ QoS

بسته اطلاعات را فقط به یک گره ارسال می‌کند. به عبارت دیگر مقصد نهایی دریافت پیام تنها یک گره است. در مدل چندپخشی یک گره بسته اطلاعات را به چند گره از پیش تعیین شده ارسال می‌کند و در مدل انتشاری یک گره بسته اطلاعات را به تمام گرههای شبکه ارسال می‌کند [۸-۱۰].

۱-۳. قراردادهای مسیریابی در شبکه‌های سیار موردنی

پروتکل‌های مسیریابی موجود برای شبکه سیار موردنی را به چهار گروه مسیریابی عمومی از پیش محاسبه شده^۷، مسیریابی مبتنی بر تقاضا^۸، مسیریابی مبتنی بر مکان^۹ و مسیریابی سیل آسا^{۱۰} دسته‌بندی بندي کرد [۱۲ و ۱۱].

پروتکل حالت پیوند یک پیام به روز کننده برای هر تغییر این چنینی ارسال می‌کند که در شبکه شناور شده و باعث سرباره بیش از اندازه می‌شود. FSR به وسیله استفاده از مبالغه دوره‌ای محتوی نقشه ساختار از این مشکل دوری می‌کند و به طور زیاد، باعث کاهش سرباره پیام کنترل می‌شود. وقتی که اندازه شبکه بزرگ‌تر می‌شود، پیام به روز کننده، مقدار قابل توجهی از پهنای باند را مصرف می‌کند که به تناوب این پیام بستگی دارد. به منظور کاهش اندازه پیام به روز کننده بدون اثر جدی روی دقیق مسیریابی، FSR از تکنیک فیش‌ای استفاده می‌کند [۱۱]. شکل (۲)، تکنیک فیش‌ای را در شبکه‌های بی‌سیم سیار نشان می‌دهد. دایره‌ها با درجه رنگ‌های خاکستری مختلف قلمروهای فیش‌ای نسبت به گره مرکزی (گره ۱۱) را نشان می‌دهند. قلمرو عنوان دسته‌ای از گرههای که می‌تواند با تعداد معینی از جهش‌ها به یکدیگر بررسند تعریف می‌شود. در شکل (۲)، سه قلمرو برای جهش‌های ۱، ۲ و ۳ به ترتیب نشان داده شده است.



شکل ۲. مسیریابی فیش‌ای و نمونه‌ای از درجه‌بندی گره‌ها در شبکه سیار موردنی

گره‌ها به رنگ‌های سیاه و خاکستری و سفید هستند. کاهش اندازه پیام به روز کننده، به وسیله استفاده از دوره‌های تبادل مختلف برای ورودی‌های مختلف در جدول بددست می‌آید. به طور دقیق‌تر، ورودی‌ها مطابق با گره‌ها در میان قلمرو کوچک‌تر برای گره‌های

⁷ Global Precomputed Routing

⁸ On-Demand Routing

⁹ Location Base Routing

¹⁰ Flooding

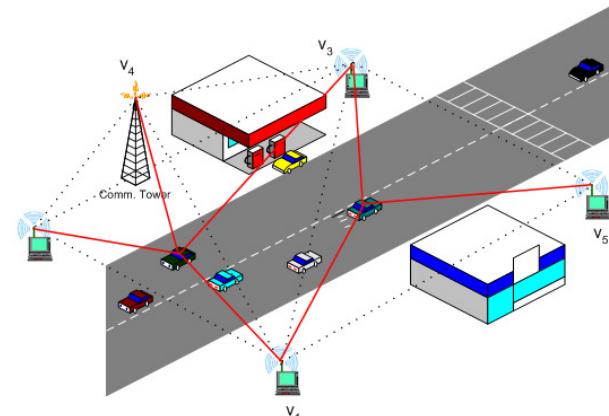
برای برقراری ارتباط بین گره‌ها نیاز به استفاده از کanal انتقالی به طور اشتراکی بین چند گره همسایه است.

✓ گره‌های شبکه می‌توانند نامتجانس باشند، بنابراین مجموعه‌های متفاوتی از پیوندها با ویژگی‌های متفاوت با یکدیگر در شبکه وجود دارند.

✓ تشکیل مسیر با استفاده از روش‌های معمول برای برقراری کیفیت سرویس و ناپایداری مسیرها به علت شکسته شدن پیوندها و محدودیت توان گره‌های سیار بسیار مشکل است.

✓ روش‌های مسیریابی باید بتوانند همواره مسیرهای جایگزین که همانند مسیر قبل توانایی سرویس دهی را دارند، پیدا کنند.

مسیریابی چند پخشی نقش مهمی در کاربرهای عملیات‌های جستجو، نجات، نظامی و برگزاری سمینارها بر عهده دارد. در این کاربردها گروه‌های تشکیل می‌شوند که به طور معمول انتقال صوت یا تصویر از یک گره به چندین گره انجام می‌شود. تغییر ساختار و محدودیت منابع انرژی و پهنای باند مسیریابی چندپخشی مرسوم در شبکه‌های سیم‌بندی از قبیل ۱CBT [۳]، ۲PIM [۴]، ۳DVMRP در شبکه‌های سیار موردنی به خوبی کار نمی‌کند زیرا ساختارهای درختی بسیار شکننده هستند و نیاز به ساخت مجدد درخت و درنتیجه ساختارهای توری مطرح شوند که در محیط‌هایی با سرعت‌های بالا به خوبی کار می‌کنند و از پایداری و قابلیت اطمینان بالاتری نسبت به مسیریابی‌های براساس ساختار درختی برخوردار هستند.



شکل ۱. کاربرد شبکه سیار موردنی در سرویس‌های اضطراری [۶]

۱-۲. ارسال بسته‌ها در شبکه سیار موردنی

به سه روش تک پخشی^۴، چندپخشی^۵ و انتشاری^۶ ارسال بسته‌ها در در شبکه سیار موردنی انجام می‌شود. در مدل تک پخشی یک گره

¹ Core Based Trees

² Protocol Independent Multicast

³ Distance Vector Multicast Routing Protocol

⁴ Unicast

⁵ Multicast

⁶ Broadcast

ساختار متغیر شبکه، فقدان اطلاعات دقیق، فقدان کنترل کننده مرکزی، کانال رادیویی مستعد خطأ، منابع محدود، مشکل ترمینال های مخفی و واسط نامن است.

در حالت عمومی همان طوری که در شکل (۴) آمده است گره B به عنوان گره بالادست^۱ گره I و گره C گره پایین دست^۲ گره I می گویند و این دو گره را به ترتیب با (I) و (II) نشان Downlink(I) Uplink(II) داده می شود. بنابراین:

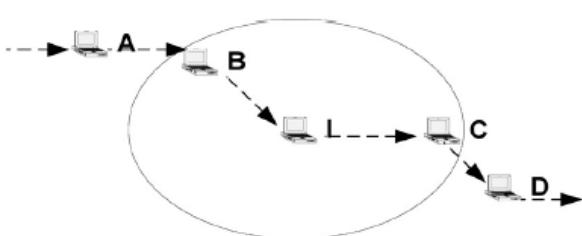
(۱)

$$B_{consumed}(I,j) = B_{uplink(I)}(j) + B_{downlink(I)}(j)$$

که در رابطه بالا $B_{downlink(I)(j)}$ و $B_{uplink(I)(j)}$ می تواند بسته به محل قرار گیری در مسیر مبدأ به مقدار پهنانی باند یکی از مقادیر B_{min} یا $2B_{min}$ باشد. با توجه به معادله های بالا مشاهده می شود که $B_{consumed}(I,j)$ بسته به محل قرار گیری گره I می تواند متغیر باشد و رابطه (۱) یک حد بالا از پهنانی باند مصرفی در گره I است. هر گره ای با مقایسه $B_{available(I)}$ و $B_{consumed(I,j)}$ می تواند تصمیم بگیرد که آیا جریان داده ز را قبول کند یا خیر. در صورتی که مقدار $B_{available(I)}$ از مقدار $B_{consumed(I,j)}$ بزرگ تر باشد گره I می تواند جریان ز را قبول کند [۱۵ و ۱۶].

۲. شبیه سازی کیفیت سرویس در شبکه سیار موردي

شبیه سازی با استفاده از نرم افزار گلوموسیم^۳ انجام گرفته است. این نرم افزار در دانشگاه UCLA برای شبیه سازی شبکه های سیار موردی طراحی و به صورت رایگان منتشر شده است. به طور تقریبی ۲۱ درصد شبیه سازی بر روی شبکه سیار موردی در گروه های تحقیقاتی با استفاده از این نرم افزار صورت می پذیرد که پس از شبیه ساز NS₂ (۰.۳۵٪) از نظر میزان کاربرد در این شبکه ها در رده دوم قرار دارد [۱۶].



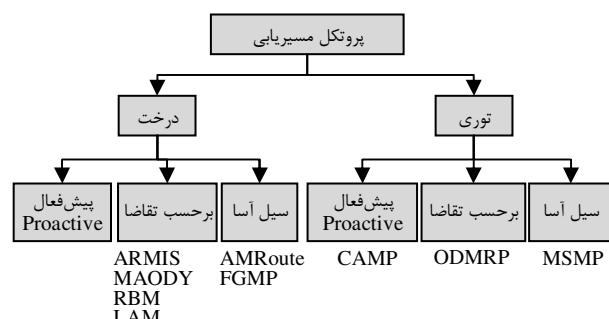
شکل ۴. عبور جریان ز از گره I

شبیه سازی بر روی ۶۰ گره که به طور تصادفی در فضایی به ابعاد 1200×1200 متر مربع پراکنده شده اند، صورت گرفته است. مدل حرکت گره ها را به صورت راه رفتن تصادفی^۴ در نظر گرفته شده است. مدت زمان شبیه سازی را ۲۰۰ ثانیه و ۴۰۰ ثانیه در نظر گرفته و شعاع رادیویی گره ها ۲۵۰ متر و پهنانی باند هر گره ۲ Mb/s می باشد.

نزدیک با بیشترین تناوب پخش می شوند. در شبکه سیار موردی به دلیل چالش های نگهداری مسیر ارتباطی بین منبع و مقصد در سطح وسیعی مورد بررسی قرار می گیرند. حتی زمانی که برخی از گره های عادی قادر به ادامه مشارکت در ارسال پسته ها رو به جلو نیستند، این بسته باید به وسیله گره های مسیر دیگری جابه جا شوند. پس نتیجه می شود که نگهداری مسیرها بین منبع منفرد و چندین مقصد تا اندازه های مشکل زا است. با توجه به اهمیت روز افزون چند پخشی به عنوان وسیله ای برای کاهش استفاده از پهنانی باند جهت توزیع هر می داده ها و نیاز مبرم به ذخیره پهنانی باند در طول میدان های بی سیم، طبیعی است که مسیریابی چند پخشی باید تا اندازه ای مورد توجه شبکه سیار موردی قرار گیرد. شکل (۳) انواع قراردادهای مسیریابی چند پخشی را نشان می دهد [۱۳ و ۱۴].

۴-۱. کیفیت سرویس و اهمیت آن در شبکه های سیار موردی

از آنجایی که کاربردهای مختلف نیازمندی های متفاوتی دارند، سرویس های مورد نیازشان و پارامترهای کیفیت سرویس از کاربردی به کاربرد دیگر متفاوت است. به عنوان مثال در کاربردهای چند رسانه ای پهنانی باند، تأخیر و انحراف معیار تأخیر پارامترهای اصلی کیفیت سرویس هستند، در حالی که در کاربردهای نظامی امنیت پارامتر مورد توجه است و همچنین برای کاربردهایی مثل عملیات جستجو و نجات اورژانسی در دسترس بودن شبکه پارامتر اساسی کیفیت سرویس است. کاربردهایی مانند ارتباطات گروهی در کنفرانس های داخل سالن نیازمند این است که ارتباطات میان گره ها با کمترین میزان اثری صورت گیرد. بنابراین عمر باتری به عنوان پارامتر کیفیت سرویس محسوب می شود.



شکل ۳. دسته بندی پروتکل های مسیریابی چند پخشی

بر خلاف شبکه های سیمی مرسوم که پارامترهای کیفیت سرویس به طور اساسی توسط نیازمندی های ترافیک چند رسانه ای مشخص می شوند، در شبکه های سیار موردی نیازمندی های کیفیت سرویس بیشتر تحت تأثیر محدودیت های منابع گره ها مانند شارژ باتری، قدرت محاسباتی و فضای حافظه هستند.

در حال حاضر فراهم کردن کیفیت سرویس در شبکه سیار موردی به یک محیط فعلی تبدیل شده است. شبکه های سیار موردی دارای خصوصیات ویژه ای هستند که فراهم کردن کیفیت سرویس را با مشکلات زیادی مواجه می کنند. برخی از این خصوصیات شامل

¹ Uplink

² Downlink

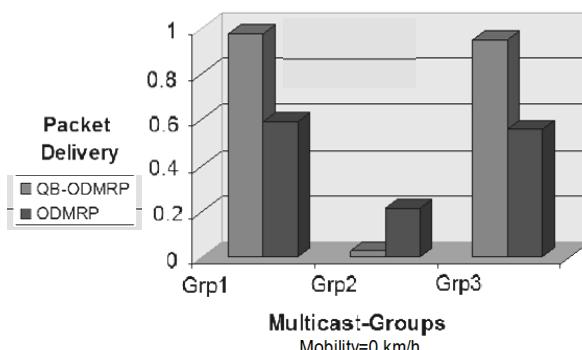
³ Global Mobile Information System Simulator

⁴ Random Waypoint

در شکل (۵) میزان نرخ تحویل بسته برای هر گروه نشان داده شده است. گروه دوم به علت نبودن پهنانی باند کافی و یا نرسیدن تعداد کافی از بسته‌های پاسخ به فرستنده گروه، تشکیل نشده است. دو گروه دیگر تشکیل شده نرخ تحویل بسته بالاتری را نسبت به نرخ تحویل بسته در قرارداد ODMRP دارند و این مسئله به علت این است که در قرارداد ODMRP همه گروه‌ها بدون توجه به کافی بودن پهنانی باند تشکیل می‌شوند و باعث برخورد بسته‌ها و کم شدن نرخ تحویل بسته‌ها می‌شود. اما در روش QB-ODMRP تنها گروه‌هایی تشکیل می‌شوند که تعداد معینی از گیرنده‌ها بتوانند پاسخ را به گره فرستنده برگردانند و این به معنی کافی بودن پهنانی باند مسیر ایجاد شده است.

بنابراین در روش QB-ODMRP بجهای قبول همه گروه‌ها و سرویس‌دهی ناقص به آنها به تعدادی از گروه‌ها که امکان سرویس‌دهی به آنها وجود دارد، فراهم می‌شود. بنابراین نرخ تحویل بسته‌های داده در روش QB-ODMRP بالاتر از روش ODMRP خواهد بود.

در شکل‌های (۵-۷) مشاهده شد که شبیه‌سازی بر روی شبکه‌ای با سه گروه و بدون حرکت و نرخ‌های ارسال {۱۲۸، ۲۵۶، ۱۲۸} {۱۲۸، ۲۵۶، ۱۲۸} انجام شد. همان‌طور که در شکل (۵) مشاهده می‌شود، نرخ تحویل بسته‌ها در قرارداد QB-ODMRP نسبت به قرارداد ODMRP بالاتر است و نرخ پذیرش داده حدود ۸۰٪ و تأخیر انتهای به انتهای هم در روش QB-ODMRP بهتر از روش ODMRP است. همچنین در شکل (۶) مشاهده می‌شود میزان نرخ تحویل بسته در روش QB-ODMRP در گروه‌های قبول شده حدود ۷۵٪ است، درحالی که در روش ODMRP این پارامتر برای دو گروه اول و سوم حدود ۴۰٪ تا ۵۰٪ برای گروه دوم حدود ۱۰٪ است.



شکل ۵. نرخ تحویل بسته برای سه گروه (۱۲۸، ۲۵۶، ۱۲۸) و با سرعت صفر کیلومتر

در شکل (۶) نرخ پذیرش ترافیک برای شبکه‌ای به صورت {۱۲۸، ۲۵۶، ۱۲۸} و ثابت را نشان داده شده است. همان‌طور که ملاحظه می‌شود، در روش ODMRP همه بسته‌های تولید شده توسط فرستنده ارسال می‌شوند، در صورتی که در روش QB-ODMRP همه بسته‌های تولید شده در شبکه ارسال نمی‌شوند.

در قرارداد ODMRP پارامتری به نام TTL^۱ وجود دارد که براساس اندازه شبکه مقداردهی می‌شود. این پارامتر برای کنترل انتشار بسته‌های درخواست عضویت بوده و نشان‌دهنده تعداد پرس‌هایی است که یک درخواست می‌تواند طی کند. TTL در همه شبیه‌سازی‌ها برابر ۱۰ فرض شده است. همچنین برای ارسال ترافیک از ترافیک با نرخ ثابت^۲ با اندازه‌های بسته ۵۱۲ باستفاده شده است. در شبیه‌سازی قرارداد ODMRP و QB-ODMRP^۳ سه پارامتر اندازه‌گیری شده‌اند که عبارت است از:

- نرخ تحویل بسته^۴: مجموع تعداد بسته‌هایی که به مقصد رسانیده است نسبت به کل بسته‌هایی که گیرنده‌ها باید دریافت شود. در اینجا این پارامتر به ازای هر گروه چندپخشی محاسبه شد، در صورتی که در روش‌های تکپخشی و چندپخشی بدون کیفیت سرویس این پارامتر برای کل شبکه محاسبه می‌شود.

- نرخ پذیرش ترافیک^۵: نسبت تعداد بسته‌های تولید شده توسط همین طرف فرستنده گروه به تعداد کل بسته‌هایی تولید شده از

گره است.

- تأخیر انتهای به انتهای^۶: این مقدار برابر است با میانگین تأخیر بسته‌های رسانیده به مقصد به ازای هر گروه.

۱-۱. ارزیابی نتایج شبیه‌سازی

در شبیه‌سازی اول سه گروه GP₁, GP₂ و GP₃ درنظر گرفته شده است که با فاصله‌های زمانی ۱۰ ثانیه تشکیل شده‌اند و تا انتهای زمان شبیه‌سازی باقی می‌ماند. در این شبیه‌سازی گروه اول و سوم با نرخ ۱۲۸ Kbit/s ۱۲۸ داده‌های خود را ارسال می‌کنند و گروه دوم دارای نرخ ارسال ۲۵۸ Kbit/s است. جدول (۱) مقدار دیتابی به دست آمده از اولین سناریوی شبیه‌سازی است که در شکل‌های (۵-۷) نمایانگر خروجی‌های این سناریو هستند.

جدول ۱. پارامترهای خروجی شبیه‌سازی سه گروه (۱۲۸، ۲۵۶، ۱۲۸) با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

نسبت بذیرش ترافیک	نرخ/بیت (kbps)	PDR	تأخر	ارسال داده	QB-ODMRP
۰/۸۰۵۱۸۴۷۰۵	۱۲۸	۰/۹۴۸۰۶۸۲۵۵	۴۷/۷۳۳۵۱	۶۲۱۲	گروه یک
۰/۷۷۴۰۱۵۳۴۵	۲۵۶	۰/۰۹۷۷۷۰۰۳۵	۱۰/۶۱۹۷	۱۰۰۴۵	گروه دو
۰/۸۱۱۴۲۳۷۷۲	۱۲۸	۰/۸۵۸۱۷۸۰۵۴	۵۲/۸۸۰۰۳	۵۷۹۶	گروه سه
					Mobility=0
نسبت بذیرش ترافیک	نرخ/بیت (kbps)	PDR	تأخر	ارسال داده	QB-ODMRP
۰/۹۸۷۶۵۶	۱۲۸	۰/۴۴۷۹۳۲۵۹۹	۹۰/۷۰۳۶۸۲۶	۷۷۱۵	گروه یک
۱	۲۵۶	۰/۲۲۹۸۱۳۶۶۵	۲۲۰/۴۹۰۷۷۸۴	۱۳۶۸۵	گروه دو
۰/۹۷۸۸۹۶۵	۱۲۸	۰/۵۵۷۲۰۸۴۵۶	۸۰/۴۹۷۹۰۳۶	۷۱۴۳	گروه سه
-	-	-	-	-	Mobility=0

^۱ Time To Live

^۲ Constant Bit Rate(CBR)

^۳ QOS Based ODMRP

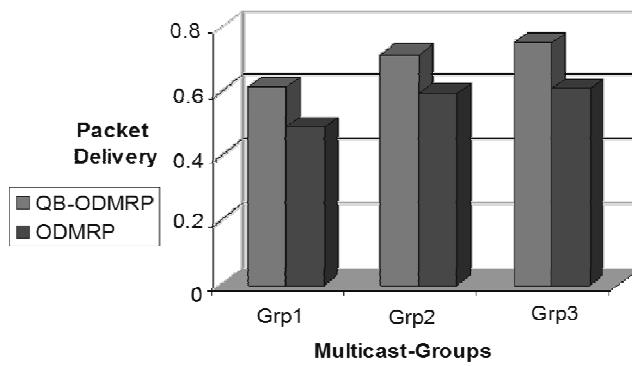
^۴ Packet Delivery Ratio

^۵ Traffic Admission Ratio

^۶ End-To-End Delay

در ضمن جدول (۲) پارامترهای خروجی شبیه‌سازی سه گروه (۱۲۸، ۱۲۸، ۱۲۸) با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت را نشان می‌دهد. همان‌طور که در شکل (۸) مشاهده می‌کنید، نرخ تحویل بسته‌ها در قرارداد QB-ODMRP در هر سه گروه پذیرفته شده بیشتر از قرارداد ODMRP است و همان‌طور هم که در قبل اشاره شد، علت این است که بسته‌ها تنها زمانی که مسیرها با منابع کافی وجود داشته باشند، ارسال می‌شوند، درنتیجه امکان رسیدن بسته‌ها به مقصدات بالاتر می‌رود. به همین ترتیب میزان تأخیر انتهای به انتهای در قرارداد QB-ODMRP پایین‌تر از تأخیر انتهای به انتهای در قرارداد ODMRP است.

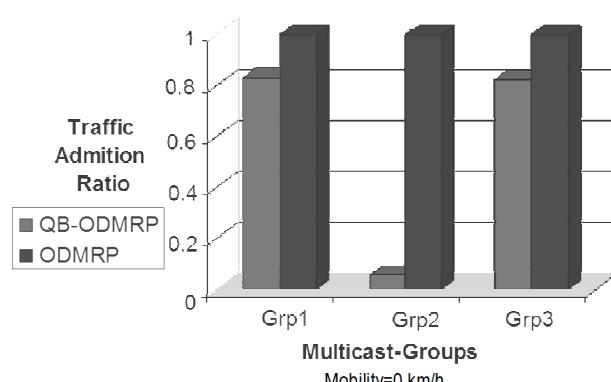
در شکل‌های (۱۱-۱۳) شبیه‌سازی دیگری بر روی شبکه‌ای با سه گروه و بدون حرکت و نرخ‌های ارسال {۲۵۶، ۲۵۶، ۲۵۶} انجام شده است. همان‌طور که ملاحظه می‌شود، با بالاتر رفتن نرخ ارسال داده در گروه‌ها مقدار تحویل بسته کاهش می‌یابد. این مطلب را با مقایسه شکل (۸) و شکل (۱۱) که دو شبیه‌سازی با سه گروه و نرخ‌های ارسال {۱۲۸، ۱۲۸، ۱۲۸} و {۲۵۶، ۲۵۶، ۲۵۶} انجام شده است، می‌توان در جدول (۳) مشاهده کرد. در شکل (۸) همه گروه‌ها نرخ ارسال ۱۲۸ Kbps دارند و در شکل (۱۱) همه گروه‌ها نرخ ارسال ۲۵۶ Kbps دارند نرخ تحویل بسته در شکل (۸) بیشتر از شکل (۱۱) است.



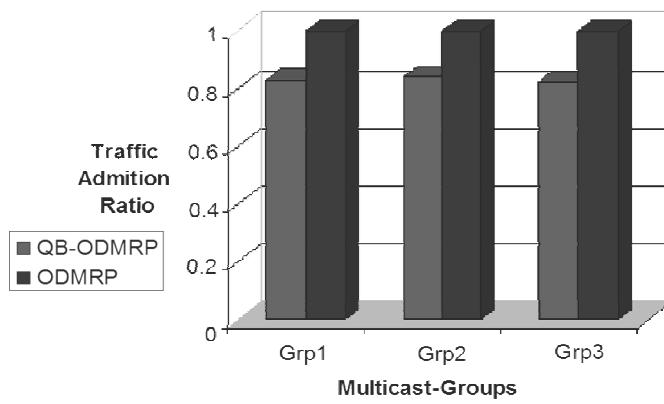
شکل ۸. نرخ تحویل بسته برای سه گروه (۱۲۸، ۱۲۸، ۱۲۸) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

زیرا طبق قرارداد QB-ODMRP تنها زمانی فرستنده اقدام به ارسال بسته‌های داده می‌کند که گروه تشکیل شده باشد و مسیرهایی با پهنای باند درخواستی ایجاد شده باشند. همان‌طور که در شکل (۶) هم نشان داده شده است، در قرارداد QB-ODMRP حدود ۷۸٪ از داده‌ها ارسال شده‌اند و علت آن است که ابتدا در زمانی که گروه سوم تشکیل می‌شود ممکن است مسیرهای ایجاد شده برای گروه سوم با مسیرهای تشکیل شده برای گروه اول تداخل داشته باشند و مدت زمانی نیز برای پیدا کردن مسیری جدید با کیفیت سرویس خواسته شده، صرف شود و بسته‌هایی که در این مدت تولید شده‌اند، ارسال نمی‌شوند تا گروه برقرار شود. همچنین در زمانی که فرستنده گروه بسته درخواست عضویت را در شبکه منتشر می‌کند، از آنجایی که مسیرها هنوز تشکیل یا بروز نشده‌اند، بسته‌های تولید شده دور ریخته می‌شوند تا بسته‌های پاسخ از طرف گیرنده‌ها به فرستنده بررسند و گروه برقرار شود. با این روش و کم کردن بار ترافیکی شبکه در زمانی که پهنای باند کافی برای گروه وجود ندارد، یا مسیرها در حال بازسازی هستند، میزان برخورد بسته‌ها کمتر می‌شود و نرخ تحویل بسته‌ها در گیرنده‌ها بالا می‌رود.

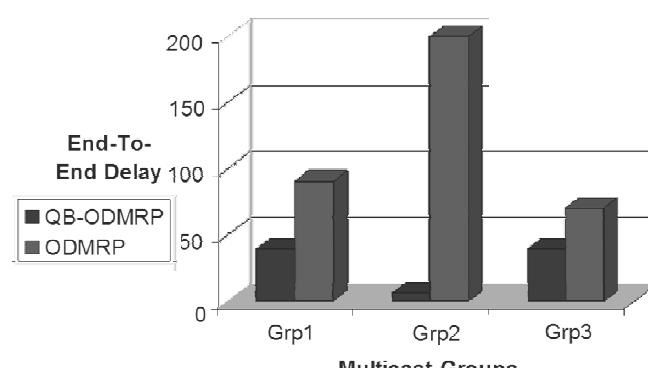
در شکل‌های (۸-۱۰) شبیه‌سازی دیگری بر روی شبکه‌ای با سه گروه و بدون حرکت و نرخ‌های ارسال {۱۲۸، ۱۲۸، ۱۲۸} نشان داده شده است.



شکل ۶. نرخ پذیرش ترافیک برای سه گروه (۱۲۸، ۲۵۶، ۱۲۸) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

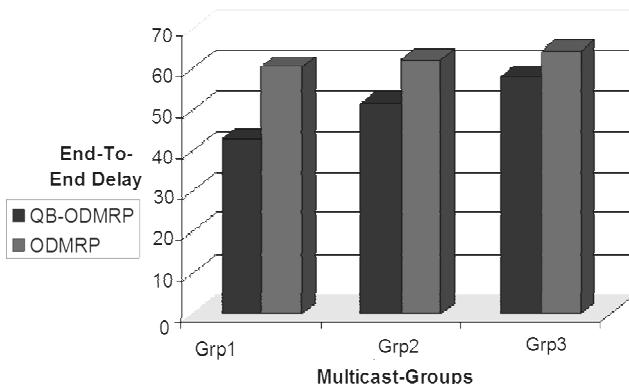


شکل ۹. نرخ پذیرش ترافیک برای سه گروه (۱۲۸، ۱۲۸، ۱۲۸) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

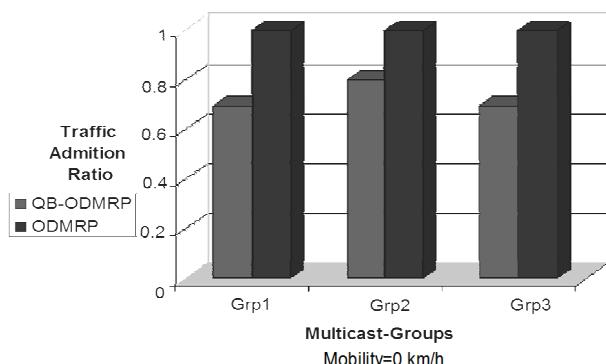


شکل ۷. تأخیر انتهای به انتهای برای سه گروه (۱۲۸، ۲۵۶، ۱۲۸) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

اما باید توجه داشت که با افزایش سرعت ابتدا نرخ تحویل بسته نسبت به حالتی که گره‌ها ساکن هستند، افزایش می‌یابد، اما رفته رفته با افزایش سرعت حرکت گره‌ها، چون تعادل همسایگان بهم می‌خورد و فرصت ثبت اطلاعات محدود است، گره‌ها همدیگر را گم می‌کنند و نرخ تحویل بسته کاهش می‌یابد که روش پیشنهادی به کار رفته در سرعت‌های بالا نیز این مشکل را مرتفع می‌نماید.



شکل ۱۲. نرخ پذیرش ترافیک برای سه گروه (۲۵۶، ۲۵۶، ۲۵۶) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

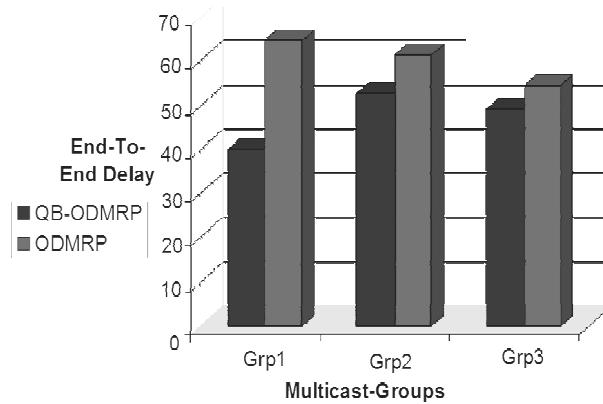


شکل ۱۳. تأخیر انتهای به انتهای برای سه گروه (۲۵۶، ۲۵۶، ۲۵۶) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

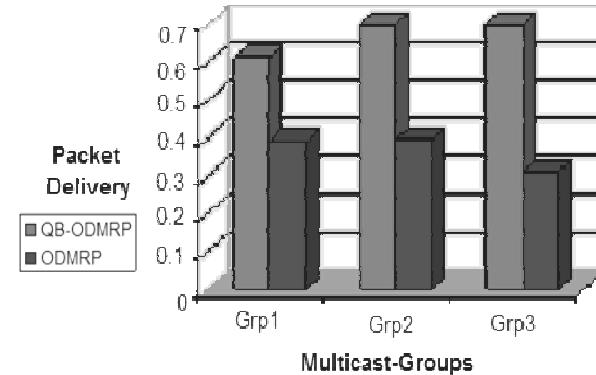
جدول ۳. پارامترهای خروجی شبیه‌سازی سه گروه (۲۵۶، ۲۵۶، ۲۵۶) سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

نسبت پذیرش ترافیک	نوع/بیت (kbps)	PDR	تأخیر	ارسال داده	QB-ODMRP
۰/۶۹۵۵۲۸۱۹	۲۵۶	۰/۵۹۳۵۶۳	۴۲/۸۲۱	۶۴۰۰	گروه یک
۰/۷۹۹۸۳۲	۲۵۶	۰/۶۸۹۱۷۴	۵۱/۷۹۴	۶۰۰۰	گروه دو
۰/۶۹۴۴۹۰۵	۲۵۶	۰/۶۵۰۶۸۸	۵۸/۲۴۷	۶۱۰۴	گروه سه
					Mobility=0
نسبت پذیرش ترافیک	نوع/بیت (kbps)	PDR	تأخیر	ارسال داده	QB-ODMRP
۱	۲۵۶	۰/۳۴۹۶۶۹	۶۰/۳۶۸	۸۲۴۸	گروه یک
۱	۲۵۶	۰/۳۵۲۹۵۸	۶۲/۹۰۷	۶۵۵۳	گروه دو
۱	۲۵۶	۰/۳۶۷۵۲۵	۶۴/۹۷۹	۹۲۸۴	گروه سه
-	-	-	-	-	Mobility=0

در شکل‌های (۱۴-۱۶) شبیه‌سازی دیگری بر روی شبکه‌ای با سه گروه و با سرعت ۱۰ کیلومتر بر ثانیه و با نرخ ارسال {۱۲۸، ۵۱۲، ۱۲۸} هستند و جدول (۴) پارامترهای خروجی شبیه‌سازی سه گروه (۱۲۸، ۵۱۲، ۱۲۸) Km/hr سرعت ۱۰ را نشان می‌دهد. در این حالت باز هم مشاهده می‌شود که نرخ تحویل بسته نسبت به شبیه‌سازی که گره‌ها ساکن هستند، بیشتر شده است و میزان پذیرش ترافیک حدود ۸۰٪ می‌باشد.



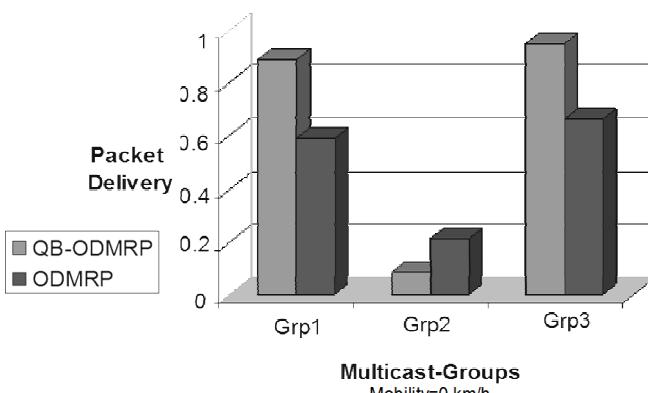
شکل ۱۴. تأخیر انتهای به انتهای برای سه گروه (۱۲۸، ۵۱۲، ۱۲۸) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت



شکل ۱۵. نرخ تحویل بسته برای سه گروه (۱۲۸، ۵۱۲، ۱۲۸) و با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

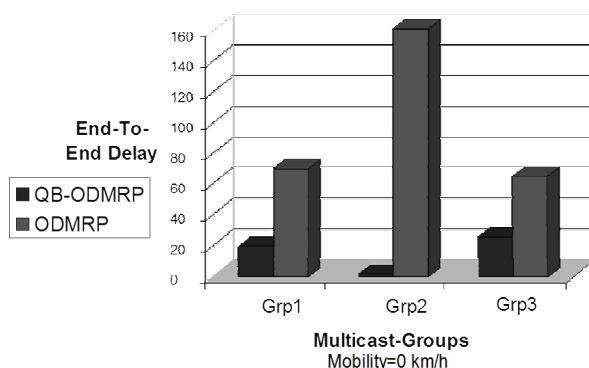
جدول ۴. پارامترهای خروجی شبیه‌سازی سه گروه (۱۲۸، ۵۱۲، ۱۲۸) با سرعت صفر کیلومتر بر ساعت

نسبت پذیرش ترافیک	نوع/بیت (kbps)	PDR	تأخیر	ارسال داده	QB-ODMRP
۰/۸۲۹۵۵۲۸۱۹	۱۲۸	۰/۶۱۳۵۶۳	۳۹/۹۳۸۲۱	۶۴۰۰	گروه یک
۰/۸۳۹۹۸۲۲	۱۲۸	۰/۷۱۴	۵۲/۷۷۹۴	۶۰۰۰	گروه دو
۰/۸۲۱۶۴۴۹۰۵	۱۲۸	۰/۷۵۰۶۸۸	۴۹/۱۲۴۷	۶۱۰۴	گروه سه
					Mobility=0
نسبت پذیرش ترافیک	نوع/بیت (kbps)	PDR	تأخیر	ارسال داده	QB-ODMRP
۱	۱۲۸	۰/۴۸۹۶۶۹	۶۴/۷۰۳۶۸	۷۷۱۵	گروه یک
۱	۱۲۸	۰/۵۹۲۹۵۸	۶۱/۴۹۰۷۸	۷۱۴۳	گروه دو
۱	۱۲۸	۰/۶۰۷۵۲۵	۵۴/۴۹۷۹	۷۴۲۹	گروه سه
-	-	-	-	-	Mobility=0



شکل ۱۵. تأخیر انتها به انتهای برای سه گروه (۱۲۸،۱۲۸،۱۲۸) و با سرعت ۱۰ کیلومتر بر ساعت

اما مکانیزم عملکردی قرارداد QB-ODMRP به گونه‌ای دیگر است، یعنی در صورت عدم پیدا کردن مسیر با پهنای باند مناسب دیگر بسته درخواست عضویت قبلی را دوباره پخش نکرده، این بار مقداری از پهنای باند درخواستی را کاهش داده و بسته درخواست عضویت جدیدی را با مشخصات پهنای باند درخواستی جدید در شبکه پخش می‌کند تا شاید بتواند گره‌های را پیدا کند که پهنای باند آنها با پهنای باند مصرفی موجود در فیلد پهنای باند بسته درخواست عضویت بیشتری داشته باشد. حال با این نوآوری می‌توان گرفته‌هایی را که پهنای باند مصرفی آنها از پهنای باند درخواستی قبلی کمتر است را به شبکه وارد کرد و مسیر با پهنای باند مناسب را برای عبور این داده در مراحل کشف مسیر مهیا کرد. از مشخصات دیگر این قرارداد جدید می‌توان به این ویژگی اشاره کرد، زمانی که سرعت حرکت گره‌های موجود در شبکه زیاد می‌شود، پس از یک دوره نرخ تحویل بسته با پیدا شدن مسیرهای جدید و جایگزین مسیرهای شکسته بالا می‌رود و بعد از زیادتر شدن مجدد سرعت گره‌ها نرخ تحویل بسته‌ها به یکباره کاهش می‌یابد، با بالا رفتن سرعت گره‌ها، با توجه به اینکه پیام‌های نگهداری مسیرها و همسایه‌ها با سرعت قبلی ارسال می‌شود، این مسئله باعث گم شدن ناگهانی گره‌ها در شبکه شده و نرخ تحویل بسته کاهش شدیدی می‌کند.



شکل ۱۶. نرخ پذیرش ترافیک برای سه گروه (۱۲۸،۱۲۸،۱۲۸) و با سرعت ۱۰ کیلومتر بر ساعت

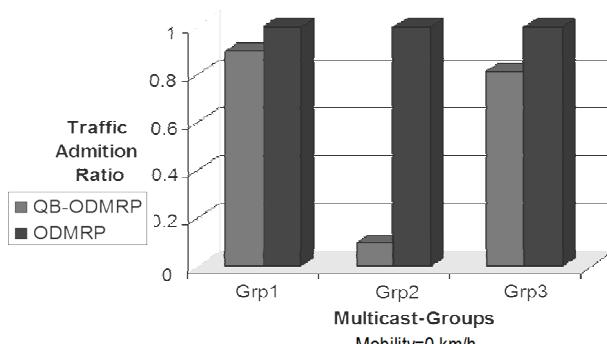
جدول ۴. پارامترهای خروجی شبیه‌سازی سه گروه (۱۲۸،۱۲۸،۱۲۸)

سرعت ۱۰ کیلومتر بر ساعت					
نسبت پذیرش ترافیک	نحوه/بیت (kbps)	PDR	تأخیر	ارسال داده	QB-ODMRP
۰/۱۸۹۵۵۲۸۱۹	۱۲۸	۰/۱۸۹۳۵۶۳	۱۹/۸۲۱	۶۴۰۰	گروه یک
۰/۰۹۹۹۸۳۲	۵۱۲	۰/۱۸۹۱۷۴	۱/۷۹۴	۶۰۰۰	گروه دو
۰/۸۱۴۴۹۰۵	۱۲۸	۰/۹۵۰۶۸۸	۲۵/۲۴۷	۶۱۰۴	گروه سه
					Mobility=0
نسبت پذیرش ترافیک	نحوه/بیت (kbps)	PDR	تأخیر	ارسال داده	QB-ODMRP
۱	۱۲۸	۰/۵۹۴۹۶۶۹	۷۰/۳۶۸	۸۲۴۸	گروه یک
۱	۵۱۲	۰/۲۱۲۹۵۸	۱۵۶۲/۹۰۷	۶۵۵۳	گروه دو
۱	۱۲۸	۰/۷۶۷۸۲۵	۶۴/۹۷۹	۹۲۸۴	گروه سه
-	-	-	-	-	Mobility=0

۲-۲. مقایسه پارامترهای روش ارائه شده با روش مبنا در شبیه‌سازی

در روش ODMRP همه بسته‌های تولید شده توسط فرستنده ارسال می‌شوند. در صورتی که در روش QB-ODMRP همه بسته‌های تولید شده در شبکه ارسال نمی‌شوند، زیرا طبق قرارداد QB-ODMRP تنها زمانی فرستنده اقدام به ارسال بسته‌های داده می‌کند که گروه تشکیل شده باشد و مسیرهایی با پهنای باند درخواستی ایجاد شده باشند. از آنجایی که در قرارداد QB-ODMRP مسیرهایی با پهنای باند کافی فراهم می‌شوند، درنتیجه بسته‌ها از مسیرهایی با پهنای باند کافی به مقصد می‌رسند و مقدار تأخیر انتها به انتهای کمتر از قرارداد ODMRP است. نرخ تحویل بسته‌ها در قرارداد QB-ODMRP در هر سه گروه پذیرفته شده بیشتر از قرارداد ODMRP است.

روش پیشنهادی که در قرارداد جدید تعییه شده و وجه تمایز آن را از قرارداد مبنا روشن می‌سازد، این است زمانی که قرارداد بسته درخواست عضویت را جهت پیدا کردن مسیر با پهنای باند مناسب، در شبکه پخش می‌کند. هر بار قرارداد در صورت عدم دریافت بسته پاسخ کار پخش بسته درخواست عضویت را تا چند بار تکرار می‌کند تا شاید در این فاصله زمانی مسیری مناسب برای ارسال اطلاعات پیدا شود.



شکل ۱۷. نرخ تحویل بسته برای سه گروه (۱۲۸،۱۲۸،۱۲۸) و با سرعت ۱۰ کیلومتر بر ساعت

۳. نتیجه‌گیری

در پیاده‌سازی روش پیشنهادی بر روی قرارداد ODMRP تلاش شده است که تا حد ممکن نحوه عملکرد قرارداد ODMRP تغییر داده شود و از همان مکانیزم‌های کشف مسیر و نگهداری مسیر که قرارداد ODMRP از آنها استفاده می‌کند، برای فراهم کردن پهنانی باند درخواستی استفاده شود. روش تخمین پهنانی باند مصرفی برای عبور جریان در یک گره، که در همین مقاله استفاده شده است، در گذشته توسط سایر محققان این حوزه پیشنهاد شده است که در این مقاله به این روش‌ها، پارامترهای دیگری اضافه شده است و قرارداد جدیدی به نام QB-ODMRP را به وجود آمد. این قرارداد توانست در شرایط مختلف که پهنانی باند مناسب در شبکه وجود ندارد و یا اینکه سرعت گره‌های شبکه افزایش می‌یابد، نرخ تحويل بسته را ۲۵ درصد بهبود بخشید. همچنین در این قرارداد از مکانیزم ززو و منابع بهصورت نرم، برای ززو و آزاد کردن پهنانی باند در طول مسیر استفاده شده است. نتیجه‌های شبیه‌سازی نشان می‌دهد که در روش پیشنهادی جدید با فراهم شدن پهنانی باند درخواستی برای گروه‌های چندپخشی نرخ تحويل بسته به ازای هر گروه بالاتر از قرارداد ODMRP خواهد بود و همچنین تأخیر انتها به انتهای بسته‌ها نیز در روش جدید نسبت به قرارداد ODMRP کمتر است.

۴. مراجع

- [1] Cordeiro, C. M.; Agrawal, D. P. "AD HOC and Sensor Networks, Theory and Application"; World Scientific Professional Press, 2006.
- [2] Tobagi, F. A. "Modeling and Performance Analysis of Multihop Packet Radio Networks"; Proc. IEEE 1987, 135–55.
- [3] Jubin, J.; Tornow, J. D. "The Darpa Packet Radio Network Protocol.>"; Proc. IEEE 1987, 75, 21-32 .
- [4] Comp, T.; Boleng, J.; Davies, V. "A Survey of Mobility Models for AD HOC Network Research"; Wireless Communications and Mobile Computing (WCMC), Special Issue, 2003.
- [5] Darez Shoorzadeh, A. "Routing Algorithm Based on Quality of Service in Mobile Ad Hoc Network"; Iran Univ. Sci. Tech., M. Sc. Theses, 2006 (In Persian).
- [6] Graaf, M.; Berg, H.; Boucherie, R. J.; Brouwer, F. "Easy Wireless :Broadband AD-HOC Networking for Emergency Services", the Sixth Annual Mediterranean AD HOC Networking Workshop, Corfu, Greece 2007, 12-15.
- [7] Gharavi, H.; Ban, K. "Multihop Sensor Network Design for Wideband Communications"; In Proc. IEEE, 2003, 91, 1221-1234.
- [8] Abolhasan, M.; Wysocki, T.; Dutkiewicz, E. "A Review of Routing Protocols for Mobile AD HOC Networks"; Telecommunication and Information Research Institute, University of Wollongong, Wollongong NSW 2522, Australia, Elsevier Ad Hoc J. 2004, 2, 1-22.
- [9] Zhi, H.; Bao, F.; Li, T.; Wu, Y. "Sequential Aggregate Signatures for Wireless Routing Protocols"; IEEE Wireless Communications and Networking Conf. 2005, 4, 2436- 2439 and 4, 13-17.

در قرارداد جدید به حل این مشکل توجه ویژه‌ای شده است و پیام‌های نگه دارنده مسیر و همسایگان و سایر بسته‌های کنترلی ملزم کشف مسیر، با توجه به سرعت گره‌ها ارسال می‌شود و این مسئله باعث به روز شدن مسیرها در هر لحظه شده و از گم شدن ناگهانی بسته‌های حاوی اطلاعات جلوگیری می‌شود.

درنهایت روش ارائه شده در این مقاله نسبت به کارهای تحقیقاتی مشابه انجام شده در این حوزه [۷] توانسته است هم موارد خاص (افزایش سرعت گره‌ها و کاهش نرخ تحويل بسته) که عنوان شد را جوابگو باشد و هم نسبت کیفیت سرویس را ۳۵ درصد نسبت به کار انجام شده، بهبود بخشد. جدول‌های (۵-۶) مقایسه‌ای از کارهای انجام شده را نشان می‌دهد. همان‌طور که مشخص است قرارداد QOS-ODMRP [۷] را با روش پیشنهادی QB-ODMRP ارائه شده در این مقاله مقایسه کرده که اعداد و ارقام حکایت از آن دارد که روش پیشنهادی توانسته به مقدار قابل توجهی حدود ۲۵ درصد نسبت به راهکارهای ارائه شده کار را بهبود بخشد.

جدول ۵. مقایسه نرخ تحويل بسته در راهکارهای ارائه شده با یکدیگر

گروه‌ها	سرعت	0 km/h		10 km/h		20 km/h		QB-ODMRP(٪)		
		Data Rate(kb/s)	ODMRP	QOS-ODMRP(٪)	QB-ODMRP(٪)	ODMRP	QOS-ODMRP(٪)			
Gp1	۱۲۸	۹۹	۵۵/۴	۸۳/۴	۹۹/۵	۵۸/۳	۹۲/۸	۱۰۰	۵۵/۶	۸۷/۱
Gp2	۵۱۲	۱۰۰	•	•	۱۰۰	•	•	۱۰۰	•	•
Gp3	۱۲۸	۹۸	۵۳/۵	۸۷/۸	۹۸	۵۸/۴	۸۹/۷	۱۰۰	۵۷/۴	۸۵/۱

جدول ۶. مقایسه نرخ پذیرش ترافیک در راهکارهای ارائه شده با یکدیگر

گروه‌ها	سرعت	0 km/h		10 km/h		20 km/h		QB-ODMRP(٪)		
		Data Rate(kb/s)	ODMRP	QOS-ODMRP(٪)	QB-ODMRP(٪)	ODMRP	QOS-ODMRP(٪)			
Gp1	۱۲۸	۴۱/۵	۵۵/۴	۷۷/۳	۳۴/۷	۵۸/۳	۸۸/۴	۳۳/۲	۵۵/۶	۸۸/۱
Gp2	۵۱۲	۷/۲۲	•	•	۹/۲	•	۸/۸۲	•	•	•
Gp3	۱۲۸	۵۳/۴	۵۳/۵	۷۹/۶	۳۸/۹	۵۸/۴	۸۹/۷	۴۱/۲	۵۷/۴	۸۹/۱

- [14] Chenna, P.; Reddy, P.; Reddy, Ch.; "Performance Analysis of AD HOC Network Routing Protocols"; Ad Hoc and Ubiquitous Computing, 2006. ISAUHC '06. Int. Symposium on Conf., IEEE 2006, 186 - 187.
- [15] Wang, N. C.; Lee, C. Y. "A Reliable QoS Aware Routing Protocol with Slot Assignment for Mobile Ad Hoc Networks"; J. Network and Computer Appl. 2009, 32, 1153-1166.
- [16] Dow, C. R.; Lin, P. J.; Chen, S. C.; Lin, J. H.; Hwang, S. F. "A Study of Recent Research Trends and Experimental Guide Lines in Mobile AD-HOC Networks"; Proc. the 19th Int. Conf. on Advanced Information Networking and Appl., IEEE 2005, 72-77.
- [10] Gerla, M. "Fisheye State Routing Protocol (FSR) for AD HOC Networks"; Internet Draft, Draft-Ietf-Manet-Aodv-03.txt, Work in Progress, 2002.
- [11] Lye, P. Gh.; McEachen, J. C. "A Comparison of Optimized Link State Routing with Traditional Routing Protocols in Marine Wireless AD-HOC and Sensor Networks"; Proc.the 40th Annual Hawaii Int. Conf. on Sys. Sci. (HICSS'07), IEEE 2007, 293b.
- [12] Torkestani, J. A., Meybodi, M. R. "Mobility-Based Multicast Routing Algorithm for Wireless Mobile Ad-Hoc Networks: A Learning Automata Approach"; Computer Communications 2010, 33, 721-735.
- [13] Divecha, B.; Abraham, A.; Grosan, C.; Sanyal, S. "Analysis of Dynamic Source Routing and Destination-Sequenced Vector Protocols for Different Mobility Models"; Proc. the First Asia Int. Conf. on Modeling and Simulation (AMS'07) 2007, 224 - 229.