




Sink mobility management in mobile sensor networks for cluster-heads load balancing

O. Abedi^{1*}, F. Moradi², M. Ghazvini³ 

1- Assistant Professor, Shahid Bahonar University, Kerman, Iran.

(Received: 2024/03/08, Revised: 2024/07/06, Accepted: 2024/08/03, Published: 2024/08/31)

DOR:

ABSTRACT

Paying attention to the limited battery energy of sensor nodes is one of the design challenges of wireless sensor networks (WSNs). It is essential to balance energy consumption to enhance network lifetime. In this research, we focus on clustering sensor nodes and optimizing the data transfer from the cluster head to the sink, which significantly reduces energy consumption. Furthermore, one of the most effective solutions to the critical problem of wireless sensor networks, known as the hotspot or energy-hole problem, is the use of a mobile sink. The proposed method employs two mobile sinks: one moves within a specific area, while the other traverses the entire network environment. Using the prioritized Random Way Point (RWP) mobility model, both mobile sinks select suitable locations in the network based on parameters such as density of nodes and cluster heads. To minimize frequent advertisements of the current location of the sinks, we have implemented location-aware cluster heads that save the updated positions of the two mobile sinks. The evaluation results indicate that the proposed method demonstrates higher efficiency compared to similar algorithms in terms of network lifetime, residual energy of nodes, number of sent packets, network coverage, and overhead. On average, the proposed method has shown an improvement of approximately 8% across all parameters .

Keywords: Wireless Sensor Networks, Mobile Sink, Routing, Trajectory determination, Load Balancing.

This article is an open-access article distributed under the terms and conditions of the Creative Commons Attribution (CC BY) license.

Publisher: Imam Hussein University

 Authors



*Corresponding Author Email: oabedi@uk.ac.ir

علمی - پژوهشی

مدیریت تحرک چاهک در شبکه‌های حسگر متحرک به منظور تعادل بار سرخوشه‌ها

امید عابدی^{۱*}، فاطمه مرادی^۲، مهدیه قزوینی^۳

۱- استادیار، ۲- دانشجوی کارشناسی ارشد، ۳- دانشیار، دانشگاه شهید باهنر کرمان، کرمان، ایران.

(دریافت: ۱۴۰۲/۱۲/۱۸، بازنگری: ۱۴۰۳/۰۴/۱۶، پذیرش: ۱۴۰۳/۰۵/۱۳، انتشار: ۱۴۰۳/۰۶/۱۰)

DOR:



* این مقاله یک مقاله با دسترسی آزاد است که تحت شرایط و ضوابط مجوز (CC BY) Creative Commons Attribution توزیع شده است.



ناشر: دانشگاه جامع امام حسین (ع) نویسندگان

چکیده

باتوجه به انرژی محدود باطری گره‌های حسگر، یکی از چالش‌های طراحی شبکه‌های حسگر بی‌سیم، متعادل کردن مصرف انرژی است که منجر به افزایش طول عمر شبکه می‌شود. در این پژوهش، ما علاوه بر خوشه‌بندی مناسب گره‌های حسگر، با کمک نحوه انتقال داده‌ها از سرخوشه به چاهک، انرژی مصرفی را به طور قابل توجهی کاهش داده‌ایم. از طرفی، بهترین راه حل شناخته شده برای بحرانی‌ترین مشکل شبکه‌های حسگر بی‌سیم که مشکل نقطه داغ یا چاله انرژی است، استفاده از چاهک متحرک است. در روش پیشنهادی از دو چاهک متحرک که یکی از آنها در یک ناحیه مشخص و دیگری در کل محیط شبکه به صورت کنترل شده حرکت می‌کنند، استفاده شده است. دو چاهک متحرک با استفاده از مدل تحرک Random Way Point (RWP) اولویت‌بندی شده، با در نظر گرفتن پارامترهایی مانند ناحیه متراکم و سرخوشه متراکم، یک مکان مناسب را در محیط شبکه انتخاب کرده و به سمت آن حرکت می‌کنند. همچنین برای جلوگیری از تبلیغات مکرر مکان فعلی چاهک، سرخوشه‌های آگاه از موقعیت راه، برای ذخیره کردن موقعیت به روز شده دو چاهک متحرک در نظر گرفته‌ایم. نتایج ارزیابی‌ها نشان می‌دهند که روش پیشنهادی از لحاظ طول عمر شبکه، انرژی باقیمانده گره‌ها، تعداد بسته‌های ارسالی، میزان پوشش شبکه و سربار در مقایسه با الگوریتم‌های مشابه، کارایی بالاتری از خود نشان می‌دهد و در نهایت به طور میانگین، روش پیشنهادی در تمام پارامترها، حدود ۸ درصد بهبود داشته است.

کلیدواژه‌ها: شبکه‌های حسگر بی‌سیم، چاهک متحرک، مسیریابی، تعیین مسیر، تعادل بار

۱- مقدمه

تک گامی^۴ یا چند گامی^۵، به یک چاهک^۶ انتخابی که به عنوان ایستگاه پایه^۷ (BS) شناخته می‌شود انتقال می‌دهند. در نهایت، چاهک داده‌های دریافتی را از طریق زیرساخت‌های معمولی مانند اینترنت به یک کاربر ارسال می‌کند [۳]. از آنجایی که در سناریوهای مسیریابی سنتی، گره حسگر بسته‌ی داده را به صورت چند گامی به چاهک ثابت^۸ (SS) منتقل می‌کند باعث به وجود آمدن چاله انرژی^۹ و مشکل نقطه داغ^{۱۰} می‌شوند؛ زیرا یکی از نقاط ضعف استفاده از چاهک ثابت، این است که گره‌های حسگر نزدیک به گره چاهک به دلیل دریافت و ارسال داده‌های بیشتر، بار ترافیکی بیشتری نسبت به بقیه گره‌ها حمل می‌کنند و به دلیل محدودیتی که از نظر حافظه دارند، انرژی خود را سریعتر از دست

شبکه‌های حسگر بی‌سیم^۲ (WSNs)، یکی از شبکه‌های پرکاربرد در دنیای امروز می‌باشند، که این شبکه‌ها از تعداد زیادی (ده‌ها تا هزاران) گره حسگر^۳ (SN)، که منبع تغذیه آنها معمولاً باتری است، تشکیل شده‌اند [۱]. به طور کلی، گره‌های حسگر با استفاده از ارتباطات بی‌سیم به یکدیگر متصل می‌شوند و برای شناسایی بر محیطی که مداخله انسان تقریباً غیرممکن است؛ مانند نظارت بر کارخانه‌های شیمیایی، نظارت بر میدان جنگ، تشخیص آتش‌سوزی و غیره، استفاده می‌شوند [۲]. گره‌های حسگر علاوه بر ثبت اطلاعات مفید (مانند حرکت اجسام، رطوبت و دما، فشار و غیره)، داده‌ها را از سایر گره‌ها، از طریق ارتباطات

^۴ Single-hop

^۵ Multi-hop

^۶ Sink

^۷ Base Station (BS)

^۸ Static Sink (SS)

^۹ Energy-Hole

^{۱۰} Hot spot

* رایانامه نویسنده مسئول: Oabedi@uk.ac.ir

^۲ Wireless Sensor Network (WSNs)

^۳ Sensor Node

به روزرسانی مکان چاهک‌ها استفاده شده است. این دو چاهک متحرک، با استفاده از مدل تحرک RWP^4 اولویت‌بندی شده، به صورت کنترل شده با در نظر گرفتن پارامترهایی مانند ناحیه متراکم و سرخوشه^۵ متراکم، یک مکان مناسب را در محیط شبکه انتخاب و به سمت آن حرکت می‌کنند. نقاط قوت روش پیشنهادی نسبت به بقیه روش‌های مورد مطالعه، به این صورت است که: در روش پیشنهادی به دلیل استفاده از ذخیره‌کردن اطلاعات در صف سرخوشه‌ها و حالت Stand By، گرہ‌های کمتری از بین می‌روند و از طرفی هم به دلیل حرکت چاهک‌ها به صورت اولویت‌بندی، از قطعی‌زدگی خوشه‌ها جلوگیری شده است. سپس به خاطر اینکه چاهک‌ها با یکدیگر ارتباط مستقیمی دارند، درصد قابل‌قبولی از گرہ‌های حسگر توسط چاهک‌ها پوشش داده می‌شوند. در نهایت، تکنیک‌های مورد استفاده در این روش، باعث به حداقل رساندن مصرف انرژی، افزایش طول عمر و همچنین افزایش پوشش‌دهی شبکه می‌شوند. در ادامه، این مقاله به شرح زیر سازماندهی می‌شود: در بخش دوم کارهای مرتبط در زمینه رفع چالش‌های موجود در چاهک متحرک و همچنین طرح‌های استفاده از چندین چاهک متحرک مورد بحث قرار گرفته است. جزئیات روش پیشنهادی در بخش سوم شرح داده شده است. در بخش چهارم، نتایج شبیه‌سازی روش پیشنهادی نمایش داده و مورد ارزیابی قرار گرفته است و در پایان، در بخش پنجم یک نتیجه‌گیری از روش پیشنهادی خواهیم داشت.

۲- کارهای مرتبط

همان‌طور که در مقدمه توضیح داده شد، یکی از روش‌های مناسب برای کاهش مصرف انرژی، جلوگیری از ایجاد چاله‌های انرژی و افزایش طول عمر شبکه، استفاده از چاهک متحرک است. از آنجایی که افزایش تعداد چاهک‌های متحرک به معنای توزیع داده‌ها در بین این چاهک‌هاست، بنابراین استفاده از چندین چاهک متحرک موجب صرفه‌جویی در مصرف انرژی، کاهش تأخیر در ارسال اطلاعات و کاهش ارتباطات چند گامی می‌شود. اخیراً بسیاری از محققان از این معیار برای توازن بهتر در شبکه استفاده می‌کنند [۴]. بنابراین در ادامه به مروری بر کارهای انجام‌شده برای رفع چالش‌های نام‌برده شده، و همچنین طرح‌های استفاده از چندین چاهک متحرک پرداخته شده است.

۲-۱. پژوهش‌های مبتنی بر کاهش هزینه به‌روزرسانی مکان چاهک متحرک

به دلیل تحرک گرہ چاهک، هر گرہ حسگر قبل از انتقال داده خود، باید از آخرین موقعیت چاهک آگاه باشد تا بتواند آنها را به

می‌دهند، با اینکه تعداد زیادی گرہ در شبکه با میزان قابل‌توجهی انرژی، هنوز زنده هستند، به‌خاطر از بین رفتن زودهنگام این گرہ‌ها، ارتباط گرہ‌های فعال شبکه با چاهک قطع می‌شود و طول عمر شبکه کاهش می‌یابد [۴، ۵].

یک روش برای کاهش فاصله ارتباطی بین گرہ‌های حسگر و چاهک ثابت، استفاده از چندین چاهک ثابت [۶]، است که هر گرہ حسگر، داده را باتوجه به موقعیت خود به نزدیکترین چاهک ارسال می‌کند. اما چالش موجود در این روش، قرارگیری صحیح چاهک‌های ثابت در شبکه است که استقرار بهینه آن‌ها، در بسیاری از موارد امکان‌پذیر نیست؛ زیرا گرہ‌هایی که نزدیک به یک چاهک ثابت خاص هستند در مقایسه با بقیه گرہ‌ها انرژی بیشتری را از دست می‌دهند و باعث ایجاد چاله انرژی می‌شوند. برای غلبه بر مشکلات یک یا چند چاهک ثابت، مفهوم چاهک متحرک^۱ [۷-۹]، معرفی شده است؛ که تعادل بار و مصرف انرژی یکنواخت را در سراسر شبکه بدون تلاش اضافی فراهم می‌کند. به طور کلی چاهک‌های متحرک، اشیاء متحرکی با قدرت باتری نامحدود می‌باشند که می‌توانند به صورت یک ربات هوشمند، هواپیمای بدون سرنشین (UAV)^۲ [۱۰] و یا وابسته به انسان، که دارای لپ‌تاپ نصب شده بر روی وسیله نقلیه یا اتصال چاهک به بازوی انسان [۱۱]، در نظر گرفته شوند. چاهک‌های متحرک می‌توانند در سراسر زمین حتی در مناطق خطرناک و دورافتاده، باتوجه به الگوهای حرکتی تصادفی، قابل‌پیش‌بینی/ثابت و کنترل‌شده برای جمع‌آوری داده‌ها حرکت کنند [۳]، و در نهایت تمام داده‌ها را به ایستگاه پایه ارسال کنند. دلیل دیگر برای معرفی چاهک‌های متحرک این است که برخی برنامه‌ها به شبکه حسگری نیاز دارند که گرہ‌های حسگر در آن به‌جای ثابت بودن، متحرک باشند، از این‌رو شبکه‌های حسگر بی‌سیم متحرک^۳ (MWSNs) که اجازه می‌دهند گرہ‌های حسگر آزادانه حرکت کنند و با یکدیگر ارتباط برقرار کنند در زندگی بشر، چشم‌انداز بیشتری پیدا کرده‌اند [۱۲]. بنابراین استفاده از چاهک‌های متحرک، به دلیل مزایای زیادی مانند رفع مشکل نقاط داغ و جلوگیری از ایجاد چاله انرژی، افزایش طول عمر حسگرها، کاهش ارتباط چند گامی، کاهش مصرف انرژی، بهبود امنیت و در نهایت پوشش بهتر، مورد توجه بسیاری از محققان قرار گرفته‌اند [۱۳، ۱۴]. اما از طرفی، اگرچه چاهک متحرک مزایای زیادی را شامل می‌شود، ولی با چالش‌های جدیدی به دلیل تحرک گرہ چاهک مانند تبلیغ موقعیت چاهک متحرک در گرہ‌های حسگر و مسئله تنظیم مسیریابی مواجه می‌شود [۳].

در این مقاله علاوه بر خوشه‌بندی مناسب گرہ‌های حسگر، از دو چاهک متحرک کنترل‌شده، با تکنیک مناسبی برای

⁴ Random Way Point (RWP)

⁵ Cluster head

¹ Mobile Sink

² Unmanned Aerial Vehicle (UAV)

³ Mobile Wireless Sensor Networks (MWSNs)

متحرک، با استفاده از الگوریتم ABC^۳، ارزیابی شد. نتایج به‌دست‌آمده از رویکرد پیشنهادی آنها، کاهش مؤثری در انتقال داده‌های اضافی، حفظ انرژی گره‌ها و طول عمر شبکه را نشان داده است. یک روش ترکیبی به نام HM-ACOPSO، برای برنامه‌ریزی مسیر حرکت چاهک متحرک، توسط گائو و همکاران [۲۲]، ارائه شد. در روش پیشنهادی برای انتخاب کوتاهترین مسیر، چاهک متحرک سرخوشه‌ها را به‌ترتیب الگوریتم ACO، طی می‌کند و سرانجام با استفاده از الگوریتم PSO، که هدفش به حداقل رساندن مسیر حرکت چاهک متحرک است، برای هر سرخوشه، یک گره لنگر^۴ انتخاب می‌کند. اشکال اصلی این روش، این است که از یک چاهک متحرک استفاده کرده‌اند که منجر به تأخیر زیاد در جمع‌آوری داده‌ها می‌شود. شارکاویا و همکاران [۱۹]، یک طرح مسیریابی و خوشه‌بندی داده دینامیک چاهک متحرک با انرژی کارآمد^۵ (EMSDRC)، برای صرفه‌جویی در مصرف انرژی و افزایش طول عمر WSNs، ارائه دادند. عملیات طرح پیشنهادی، در حالت‌های پیکربندی و عملیاتی انجام می‌شود. حالت پیکربندی شامل ساخت خوشه، زمان‌بندی TDM، و انتخاب سرخوشه است. از طرف دیگر، حالت عملیاتی برای انجام دو هدف اصلی، سنس‌کردن و جمع‌آوری داده‌ها، توسط هر سرخوشه استفاده می‌شود. و برای مسیریابی داده مبتنی بر چاهک متحرک، تعداد بهینه نقاط قرارملاقات^۶ (RVPs) انتخاب می‌شود، که بهترین مسیر چاهک متحرک با استفاده از خوشه‌بندی K-mean، و الگوریتم ژنتیک تعیین می‌شود. آگاروال و همکارانش [۲۳]، یک تکنیک مسیریابی داده هوشمند، برای WSNs، بر اساس چاهک متحرک برای جمع‌آوری داده‌ها پیشنهاد کردند. آنها از الگوریتم PSO، برای تشکیل خوشه بهینه استفاده می‌کنند. در مرحله بعد، نقاط قرارملاقات بر اساس میانگین تمام مختصات X-Y برای گره‌های حسگر هر منطقه، ارزیابی می‌شوند. در نهایت، آنها از این نقاط قرارملاقات برای رسم مسیر چاهک متحرک، برای جمع‌آوری داده‌ها استفاده می‌کنند. نقطه ضعف اصلی این رویکرد، ارزیابی نقاط قرارملاقات بدون در نظر گرفتن موقعیت واقعی سرخوشه است.

۳-۲. پژوهش‌های مبتنی بر استفاده از چندین چاهک متحرک

کریمی و امینی [۲۴]، برای بهبود حفظ انرژی و افزایش تعادل بار، یک الگوریتم مسیریابی مبتنی بر خوشه، بر اساس چندین مسیر حرکت قابل‌پیش‌بینی برای چاهک‌های متحرک ارائه دادند.

چاهک ارسال کند. با توجه به منابع کمیاب انرژی گره‌ها، نحوه نگه‌داری از موقعیت‌های جدید چاهک‌های متحرک، یک مشکل اساسی است که برای رفع آن ناگامالار و رانگاسوامی [۱۵]، وانگ و همکاران [۱۶] و همچنین لیو و همکاران [۱۷]، با هدف کاهش تبلیغات سربار مکان چاهک، فقط مجموعه‌ای از سرخوشه‌ها را طبق برخی قوانین انتشار، مسئول حفظ مسیرهای جدید مکان بعدی چاهک‌های متحرک در نظر گرفتند و در نهایت، آن سرخوشه‌ها اطلاعات محل چاهک‌های متحرک را به‌صورت کنترل‌شده، به سرخوشه‌های باقیمانده منتقل می‌کنند. همچنین در [۱۸]، یک الگوریتم مسیریابی تودرتو^۱ توسط یاری‌نژاد پیشنهاد شد. در این روش با ایجاد حلقه‌ها توسط گره‌های روتر، این گره‌ها از آخرین موقعیت چاهک نگه‌داری می‌کنند و به درخواست دریافت‌شده موقعیت چاهک، از بقیه گره‌ها پاسخ می‌دهند. کومار و کومار [۱۹]، یک روش مسیریابی آگاه از موقعیت مکانی، برای چاهک‌های متحرک کنترل‌شده^۲ (LARCMS)، ارائه دادند. در این روش از دو نوار برای حرکت دو چاهک متحرک استفاده کرده‌اند. حرکت چاهک‌ها در این نوارها، به این صورت است که، وقتی یکی از چاهک‌ها به گوشه شبکه رسید، دیگری به‌صورت عرضی به مرکز شبکه حرکت کند. گره‌هایی که در این دو نوار وجود دارند را به‌عنوان گره‌های آگاه از مکان، برای ذخیره موقعیت به‌روزشده چاهک‌های متحرک در نظر گرفتند.

۲-۲. پژوهش‌های مبتنی بر مسیریابی چاهک متحرک با استفاده از خوشه‌بندی

مسیر حرکت چاهک متحرک، تأثیر قابل‌توجهی بر عملکرد شبکه دارد. در رابطه با چالش تنظیم مسیریابی، مسیریابی چاهک هم باید به‌گونه‌ای باشد که ضمن توازن بار بر روی گره‌های مختلف، طول عمر شبکه را حداکثر سازد. کوششی و عبادی [۲۰]، یک استراتژی تعیین‌مسیر چندین چاهک متحرک را برای روش خوشه‌بندی به‌کاررفته، در WSN ارائه دادند. رویکرد پیشنهادی آنها، گره‌های حسگر را بر اساس منطق‌فازی به خوشه‌های نابرابر تقسیم می‌کند. میدان سنجش به ۱۶ منطقه مساوی تقسیم شده، و میانگین انرژی باقیمانده در هر منطقه برای تعیین مسیرهای مطلوب چاهک‌های متحرک محاسبه شده است. نویسندگان نشان دادند که رویکرد معرفی شده آنها، باعث کاهش مصرف انرژی و رفع چاله‌های انرژی موجود در شبکه‌های حسگر بی‌سیم می‌شود. ویجیاشری و داس [۲۱]، استراتژی جمع‌آوری داده را برای چندین چاهک متحرک، با یک طرح خوشه‌بندی ارائه دادند. در این روش، مسیر جمع‌آوری اطلاعات برای چندین چاهک

³ Artificial Bee Colony (ABC)

⁴ Anchor

⁵ Energy-efficient Mobile Sink-dynamic Data Routing and Clustering (EMSDRC)

⁶ rendezvous points (RVPs)

¹ Nested

² Location Aware Routing for Controlled Mobile Sinks (LARCMS)

تقسیم‌بندی میدان سنجش به تعداد دلخواه چاهک متحرک مستقر، بستگی دارد. در این روش از الگوریتم SEA، برای به حداقل رساندن تبادل پیام و یک الگوریتم تعیین محل اقامت بر اساس MWVCP^۴، ارائه دادند تا بهترین موقعیت را برای توقف کردن چاهک‌ها و جمع‌آوری داده‌ها از سرخوشه، بررسی کنند. در نهایت برای ایجاد یک مسیر بهینه چاهک متحرک، الگوریتم MOEA، پیشنهاد شد که برای ارزیابی مسیرهای بهینه شده چاهک متحرک، از سه روش بهینه‌سازی SA و GA، ACO استفاده کردند. موسی و همکارانش [۳۰]، یک روش مسیریابی WSN، بر اساس ACO، با چاهک متحرک را پیشنهاد کردند. الگوی خوشه چند چاهک WSN، توسط این فناوری صرفه‌جویی در انرژی، ارائه شده است. جایی که ACO، برای محاسبه مسیر بهینه چاهک متحرک استفاده می‌شود، سرخوشه با انرژی باقیمانده و فاصله از گره‌های حسگر تعیین می‌شود. نویسندگان یک تکنیک قابل اعتماد برای انرژی مؤثر، پیشنهاد کردند. با این حال، آنها اولویت منطقه را نادیده گرفتند، و از آنجایی که پیام‌هایی که از گره‌های حسگر واقع در مناطق، با اولویت بالا می‌آیند باید بلافاصله به گره چاهک منتقل شوند. بنابراین نادیده گرفتن اولویت منطقه، می‌تواند تأخیر تحویل فوری داده‌ها، و نرخ خطا را افزایش دهد، که تأثیر منفی بر تأخیر و یا توان عملیاتی جریان داده با اولویت بالا را دارد. لیو و گوا [۳۱]، یک پروتکل مسیریابی سلسله‌مراتبی مبتنی بر بهینه‌سازی پوشش چندین چاهک متحرک^۵ (MMSCM)، برای شبکه‌های حسگر بی‌سیم متحرک ارائه دادند، که می‌تواند از گره‌های حسگر و چاهک‌های متحرک پشتیبانی کند. MMSCM، ناحیه نظارت را به شبکه‌های مجازی تقسیم می‌کند و یک چاهک متحرک را در هر سلول شبکه مستقر می‌کند. در مرحله راه‌اندازی، MMSCM، مصرف کل انرژی، پوشش منطقه، چگالی انرژی و عامل تحرک را در یک تابع تطبیقی برای انتخاب سرخوشه، ترکیب می‌کند و بهترین سرخوشه را با الگوریتم ژنتیک اپراتور جفت باکتری (HPGA)، برای بهینه‌سازی انتخاب می‌کند. و سرانجام جنگل‌های مسیریابی قوی بین خوشه‌ها، با انتخاب بهترین گام بعدی برای هر سرخوشه، ساخته می‌شوند. در مرحله تثبیت، چاهک جنگل مسیریابی بهینه را در مناطق مربوطه خود می‌سازد و از یک استراتژی حداکثرسازی پوشش برای انتقال دسترسی به گره ریشه هر درخت مسیریابی، استفاده می‌کند. یک شمای کلی از کارهای مرتبط در رابطه با طرح‌های استفاده از چندین چاهک متحرک در جدول (۱)، ارائه شده است.

آنها شبکه انتخابی را به شکل یک شش‌ضلعی، متشکل از سه لوزی که هر لوزی به عنوان یک خوشه در نظر گرفته شده است، انتخاب کردند. چاهک‌ها پس از یک پیام موقعیت خود را در سراسر شبکه پخش، و گره‌های حسگر با توجه با این پیام دریافتی، مناسب‌ترین چاهک را برای انتقال داده‌های خود انتخاب می‌کنند. کولی و سامانتا [۲۵]، یک طرح جمع‌آوری داده‌های کارآمد انرژی، با استفاده از چندین چاهک متحرک بر اساس تئوری Cooperative game، پیشنهاد دادند. در مدل پیشنهادی، چاهک‌های متحرک بازیکن هستند و حرکت چاهک‌ها به صورت توزیع شده، است. سپس انتقال داده به ایستگاه پایه به دو روش: ارسال مستقیم و ارسال از طریق دروازه‌های ثابت^۱ انجام شده است. روشی به نام EGRPM، توسط نقیبی و براتی [۲۶]، معرفی شد که در آن، شبکه به برخی سلول تقسیم شده است و سپس از دو چاهک متحرک برای جمع‌آوری داده‌های گره‌های سلولی، استفاده کرده‌اند. با توجه به محل قرارگیری سلول‌ها، سلول‌هایی که در فاصله تک گامی از چاهک قرار دارند به صورت مستقیم داده‌های خود را ارسال می‌کنند، اما سلول‌هایی که در فاصله چند گامی چاهک قرار دارند، عامل سلول فعلی، بهترین مسیر و کوتاهترین مسیر را از بین مجموعه Nnear، که در مقایسه با عامل سلول فعلی از همسایگان نزدیک به چاهک محسوب می‌شوند، انتخاب می‌کند. پراسانت [۲۷]، یک روش انتخاب مسیر بهینه شده برای چندین چاهک متحرک را، بر اساس برنامه‌ریزی وزنی برای نقاط ملاقات^۲ (WRP)، ارائه داد. در این مقاله، از روش تقسیم منطقه سازگار مبتنی بر Q-learning، برای تقسیم شبکه به مناطق کوچکتر و برای ارزیابی مسیر بهینه، از الگوریتم PSO، استفاده کرده است. نویسنده استدلال کرد که به دلیل کاهش مصرف انرژی در انتقال چند گامی، طول عمر شبکه افزایش یافته است. یک پروتکل مسیریابی مبتنی بر ACO، با پشتیبانی از چندین چاهک متحرک برای WSNs، به نام IARP، توسط موسی و علوی [۲۸]، پیشنهاد شد که از الگوریتم LEACH بهبود یافته، برای جلوگیری از خوشه‌بندی مجدد در هر دور استفاده کرده‌اند. سپس برای یافتن یک مسیر بهینه، حرکت چاهک متحرک بر اساس ACO، بهبود یافته است، که در این الگوریتم علاوه بر پارامتر فرمون، پارامترهای انرژی باقیمانده و تعداد گام را نیز در نظر گرفتند. همچنین در این تحقیق یک الگوریتم تحمل خطا برای مقابله با خرابی سرخوشه‌ها هم ارائه شده است. القاسم و همکاران [۲۹]، یک استراتژی برنامه‌ریزی مسیر بهینه، بر اساس طرح SEA^۳، معرفی کرده‌اند که تعداد

^۴ Minimum Weighted Vertex Cover Problem

^۵ Multiple Mobile Sinks Coverage Maximization

^۱ Static Gateway

^۲ Weighted Rendezvous Planning (WRP)

^۳ Stable Election Algorithm

منابع	چکیده	توضیحات
		مصرف انرژی
	تعداد MS	۱-۴
	الگوی حرکتی	کنترل شده
	اهداف	کاهش ترافیک اطراف هر چاهک و به حداکثر رساندن طول عمر شبکه
	مدیریت تحرک	انتخاب مسیر بهینه توسط ACO
[۲۸]	مزایا	کاهش مصرف انرژی توسط ACO بهبود یافته و محدود کردن دامنه جستجو مورچه‌ها، وجود الگوریتم تحمل خطا برای مقابله با خرابی سرخوشه‌ها
	تعداد MS	۱-۴
	الگوی حرکتی	ثابت
	اهداف	کاهش تعداد گام، کاهش مصرف انرژی و افزایش طول عمر شبکه
	مدیریت تحرک	ایجاد یک مسیر بهینه توسط الگوریتم MOEA
[۲۹]	مزایا	الگوریتم SEA از چرخش سرخوشه در هر دور جلوگیری می‌کند. SEA با حذف تبادل پیام غیرضروری در هنگام تشکیل خوشه، انرژی گره را حفظ می‌کند

۳- روش پیشنهادی

در این طرح پیشنهادی، N گره حسگر متحرک همگن، در محیطی دوبعدی با ابعاد $M \times M$ ، به‌صورت تصادفی قرار گرفته‌اند. برای افزایش مقیاس‌پذیری شبکه و کاهش سربار ارتباطات، علاوه بر خوشه‌بندی گره‌ها، محیط شبکه در ابتدا به‌صورت جغرافیایی به چهار ناحیه یکسان ($R1, R2, R3, R4$) تقسیم شده است، سپس از دو چاهک متحرک، و یک گره مرکزی به نام Gateway که دارای ظرفیت انرژی با منابع نامحدود است، استفاده شده است. چاهک متحرک اول ($MS1$)، به‌صورت کنترل شده در یک محیط مشخص، چاهک متحرک دوم ($MS2$)، به‌صورت تصادفی و گره Gateway که به‌عنوان ایستگاه پایه در نظر می‌گیریم، در مرکز شبکه به‌صورت ثابت که به اینترنت متصل است، مستقر شده است. در این روش، فرض می‌شود تمامی گره‌های حسگر علاوه بر اینکه از موقعیت مکانی خودآگاه هستند، آنها به‌طور دائم در حال سنس کردن داده به‌صورت دوره‌ای می‌باشند. همچنین، دو چاهک متحرک به‌صورت دوره‌ای با یکدیگر ارتباط مستقیم دارند و هیچ‌گاه از محیط خارج نمی‌شوند. شکل (۱)، یک شمای کلی از شبکه مدنظر ما را نشان می‌دهد. از آنجایی که گره حسگر، برای ارسال داده به مسافت دورتر، نیازمند مصرف انرژی بیشتری است، در روش پیشنهادی، محدوده انتقالی که برای ارسال یا دریافت داده، توسط گره‌های حسگر در نظر می‌گیریم $50m$ است. همچنین به دلیل این که چاهک، بی‌سیم و به‌صورت

جدول (۱). خلاصه‌ای از روش‌های استفاده از چندین چاهک متحرک

منابع	چکیده	توضیحات
	تعداد MS	۲
	الگوی حرکتی	ثابت
	اهداف	کاهش تأخیر گزارش، کاهش مصرف انرژی و افزایش طول عمر شبکه
[۱۹]	مدیریت تحرک	حرکت دو چاهک در دو مدار مشخص شده
	مزایا	مدیریت به‌روزرسانی موقعیت چاهک، به‌حداقل رساندن تأخیر
	تعداد MS	۶
	الگوی حرکتی	ثابت
	اهداف	افزایش طول عمر شبکه و کاهش میانگین فاصله بین سرخوشه‌ها و چاهک‌های متحرک
	مدیریت تحرک	حرکت در امتداد یک مثلث داخلی متشکل از اتصال قطرهای بزرگ سه لوزی در یک منطقه ۶ ضلعی
[۲۴]	مزایا	کاهش میانگین فاصله بین سرخوشه‌ها و چاهک‌های متحرک توسط منطقه شش ضلعی
	تعداد MS	N
	الگوی حرکتی	کنترل شده
	اهداف	حداکثر جمع‌آوری داده، کاهش از بین رفتن داده‌ها، کاهش مصرف انرژی و در نتیجه افزایش طول عمر شبکه
	مدیریت تحرک	بدون محدودیت
[۲۵]	مزایا	ارتباط بهتر بین گره‌های حسگر و چاهک‌ها به دلیل تقسیم منطقه به مناطق کوچک‌تر
	تعداد MS	۲
	الگوی حرکتی	ثابت
	اهداف	حداکثر جمع‌آوری داده، کاهش مصرف انرژی
	مدیریت تحرک	حرکت در دو مدار هم‌مرکز به شکل لوزی در جهت عقربه‌های ساعت
[۲۶]	مزایا	افزایش میزان تحویل بسته‌ها به دلیل به‌حداقل رساندن احتمال برخورد بین بسته‌ها و کاهش مصرف انرژی
	تعداد MS	۵
	الگوی حرکتی	کنترل شده
	اهداف	تعیین مجموعه‌های نقاط ملاقات و مسیرهای بهینه، کاهش مصرف انرژی و افزایش طول عمر شبکه
	مدیریت تحرک	انتخاب مسیر بهینه توسط PSO از نقاط ملاقات انتخابی طبق WRP
[۲۷]	مزایا	کاهش تعداد ارتباطات، متعادل کردن

انتخاب شدن، یک بسته‌ای به نام Type CH، که در جدول (۲)، ارائه شده است را برای اطلاع‌رسانی به سرخوشه‌های اطراف خود ارسال می‌کنند. به این طریق، همه سرخوشه‌ها از نقش و موقعیت خود مطلع می‌شوند. بنابراین سرخوشه‌های آگاه از مکان، برای ذخیره موقعیت به‌روزشده چاهک متحرک اول و سرخوشه‌های نرمال، برای ذخیره موقعیت به‌روزشده چاهک متحرک دوم در نظر گرفته شده‌اند. شکل (۲)، شبه‌کد طریقه انتخاب سرخوشه‌های آگاه از مکان و نرمال را نشان می‌دهد.

$$\frac{X \max}{2}(1 - Py) \leq Xi \leq \frac{X \max}{2}(1 - Py) \quad (1)$$

$X \max$ ، طول شبکه است. Xi ، موقعیت گره سرخوشه در جهت X ، است و Py ، مقدار کمتر از ۱ را شامل می‌شود.

جدول (۲). مشخصات ارسالی پیام Type CH توسط سرخوشه‌های آگاه

ازمکان		
CH_ID	CH_Type	CH_Position

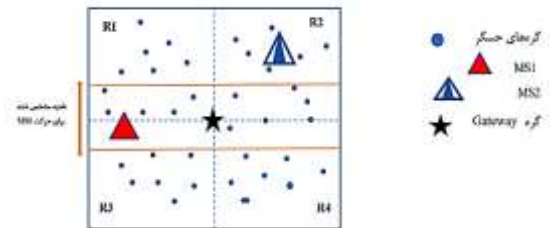
Algorithm 1: (Select Location aware clusters head and normal)

1. Start
2. Random distribution of sensor nodes in a network environment
3. Clustering of sensor nodes
4. If Formula 1 is valid Then
5. Select clusters head, as Location aware clusters head
6. Distribute Type CH (Table 1) package by Location aware clusters head to neighboring clusters head
7. Save the updated position of MSI in the Location aware clusters head
8. Else
9. Select the cluster head as the normal cluster head
10. End

شکل (۲). طریقه انتخاب سرخوشه‌های آگاه از مکان و نرمال

از طرفی برای کنترل بار و جلوگیری از سریع پر شدن صف سرخوشه، یک حد آستانه‌بالاتر روی اعضای هر خوشه در نظر گرفته شده است که اگر تعداد اعضای یک خوشه بیشتر از حد آستانه در آن محدوده انتقال گره حسگر شد، آن خوشه به دو بخش کوچک‌تر تقسیم شود. از آنجایی که در نظر داریم، سرخوشه داده‌ها را در خود ذخیره کند تا چاهک متحرک در نزدیکی آن قرار گیرد، پس در این ایده تعداد خوشه‌های زیاد، باعث می‌شود که بار بر روی سرخوشه‌ها کمتر شود. حال هر چه مقدار باری که سرخوشه تحمل می‌کند کمتر باشد، مدت‌زمان بیشتری می‌تواند منتظر چاهک باشد که در نتیجه، کمتر به استفاده از مسیریابی چند گامی نیاز پیدا می‌کند؛ بنابراین، سربار مسیریابی چند گامی در این روش کاهش می‌یابد. همچنین برای جلوگیری از سریع از بین رفتن سرخوشه‌ها، در نظر گرفته‌ایم که هرگاه مقدار انرژی باقیمانده گره سرخوشه فعلی، کمتر از ۲۰ درصد میانگین کل انرژی باقیمانده گره‌های حسگر شد، سرخوشه فعلی باید باتوجه به انرژی باقیمانده و نرخ مصرف انرژی، یک سرخوشه جدید انتخاب

متحرک در نظر گرفته شده است و قطعاً با باتری کار می‌کند، پس محدوده انتقال دو چاهک متحرک را 500 m در نظر می‌گیریم که مصرف باتری هم زیاد نشود؛ بنابراین به دلیل استفاده از بحث ناهمگونی ارتباطات، گره‌های حسگر می‌توانند از چاهکی که 500 m با آن فاصله دارند پیامی دریافت کنند، اما آنها به دلیل محدوده انتقال کمتر، نمی‌توانند پیامی را برای چاهک ارسال کنند.



شکل (۱). نمایی از پخش گره‌ها در ناحیه شبکه و مکان اولیه چاهک‌ها

باتوجه به توضیحاتی که برای روش LARCMS [۱۹]، در بخش قبل دادیم، مشکلی که این روش دارد به این صورت است که تک‌تک گره‌های حسگر موجود باید داده‌های خود را به چاهک متحرک ارسال کنند، که در اینجا انرژی زیادی مصرف می‌شود. و همچنین گره‌هایی که فاصله زیادی تا چاهک دارند، بعد از چندین گام می‌توانند اطلاعات خود را به چاهک ارسال کنند، در نتیجه، سربار مسیریابی چند گامی در این روش افزایش می‌یابد. تفاوتی که روش پیشنهادی با روش LARCMS، دارد به این صورت است که برای جلوگیری از این‌که تمام گره‌های حسگر، داده‌های خود را به چاهک متحرک ارسال کنند، از خوشه‌بندی استفاده شده است که منجر به کاهش مصرف انرژی می‌شود [۳۲]. همچنین به‌جای اینکه تمام گره‌هایی که در محدوده مشخص شده قرار گرفته‌اند به‌عنوان گره‌های آگاه از مکان در نظر گرفته شوند، فقط سرخوشه‌های آن منطقه، به عنوان سرخوشه‌های آگاه از مکان در نظر گرفته می‌شوند. در نهایت با استفاده از دو چاهک، که یکی از آنها به‌صورت کنترل‌شده و دیگری به‌صورت تصادفی در شبکه مستقر می‌شوند، سعی در بهبود مصرف انرژی و همچنین افزایش طول عمر شبکه را داریم. در ادامه به معرفی بخش‌های روش پیشنهادی می‌پردازیم.

۳-۱. خوشه‌بندی گره‌های حسگر

در خوشه‌بندی روش پیشنهادی، پارامتر فاصله هم در نظر گرفته شده است که در آن، سرخوشه بر اساس بیشترین انرژی باقیمانده انتخاب می‌شود. سرخوشه‌های انتخابی دو نقش، سرخوشه‌های آگاه از مکان و سرخوشه‌های نرمال را شامل می‌شوند که از آنها برای ذخیره موقعیت به‌روز شده چاهک‌ها استفاده شده است. شرط تبدیل شدن به سرخوشه‌های آگاه از مکان در رابطه (۱)، در مقاله [۱۹] آورده شده است، سپس این سرخوشه‌ها پس از

خواستار دریافت موقعیت جدید گره چاهک متحرک اول باشد، از آنجایی که موقعیت به‌روزر شده گره چاهک متحرک اول، فقط در سرخوشه‌های آگاه از مکان موجود است، پس یک پیام درخواست SP¹، با مشخصات جدول (۴)، را به نزدیکترین سرخوشه آگاه از مکان (به‌عنوان مثال سرخوشه شماره دو) ارسال، و به اندازه $t+\alpha$ (برای مثال ۱۵ms) صبر می‌کند. سرخوشه آگاه از مکان بلافاصله پس از دریافت این پیام، موقعیت چاهک متحرک اول و تعداد گام چاهک تا سرخوشه منبع را محاسبه می‌کند و سپس در قالب یک پیام پاسخ، (فرض کنید در بازه موردنظر ۱۵ms) به سرخوشه نرمال ارسال می‌کند و این سرخوشه با موقعیت و تعداد گام خود تا چاهک متحرک اول آشنا می‌شود. سپس سرخوشه شماره یک برای ارسال داده‌های خود به چاهک، از مسیریابی‌های پیشنهادی که در ادامه توضیح خواهیم داد، استفاده می‌کند. در این میان، سرخوشه‌های میانی که پیام‌های پاسخ SP، را به سمت سرخوشه منبع هدایت می‌کنند، ممکن است از موقعیت چاهک متحرک اول اطلاع داشته‌باشند، پس این سرخوشه‌ها می‌توانند از این اطلاعات برای انتقال داده‌های خود به چاهک متحرک اول استفاده کنند و بار سرخوشه‌های آگاه از مکان را کاهش دهند.

جدول (۴). مشخصات ارسالی پیام درخواست SP از سرخوشه‌ها به چاهک‌ها

Source_Node ID	Source_Node Position	Request Message	Destination_Node ID	Destination_Node Position
		Sink_Position	Stop_Time	Number of hup

از طرفی ممکن است همین مسئله برای سرخوشه‌های آگاه از مکان هم به وجود آید؛ به این صورت که اگر یک سرخوشه آگاه از مکان (به‌عنوان مثال سرخوشه شماره هفت) خواستار دریافت موقعیت چاهک متحرک دوم باشد، باید پیام درخواست SP، خود را طبق جدول (۴)، به نزدیکترین سرخوشه نرمال (مثلاً سرخوشه شماره هشت) ارسال و به اندازه $t+\alpha$ صبر کند، اگر در این بازه موردنظر، پیام پاسخی دریافت کرد که از موقعیت و تعداد گام خود تا چاهک متحرک دوم، مطلع می‌شود و در نهایت برای ارسال داده‌های خود به چاهک، از مسیریابی پیشنهادی استفاده می‌کند. اما در غیر این صورت (اگر پس از $t+\alpha$ پاسخی دریافت نکرد)، به اندازه یک بازه زمانی $t+\alpha+\beta$ (برای مثال ۲۰ms)، صبر می‌کند اگر در این بازه زمانی، پیام پاسخی دریافت کرد، داده‌های خود را طبق مسیریابی‌های پیشنهادی به چاهک ارسال می‌کند. در غیر این صورت (یعنی پس از گذشت بازه‌های زمانی $t+\alpha$ و $t+\alpha+\beta$)، اگر هیچ پیام پاسخی دریافت نکرد،

کند و سپس اطلاعاتش را به آن منتقل کند. در نهایت، سرخوشه جدید یک بسته‌ای حاوی شناسه و موقعیت خود در شبکه پخش می‌کند تا تمامی گره‌ها از وجود سرخوشه جدید مطلع شوند.

۳-۲. به‌روزرسانی موقعیت چاهک‌ها

چاهک‌های متحرک بعد از دریافت موقعیت اولیه، یک بسته update-sink-position، طبق جدول (۳)، را به سرخوشه‌های همسایه پخش می‌کنند. سپس سرخوشه‌های همسایه با دریافت این پیام پس از ذخیره این اطلاعات در لیست چاهک محلی، آنها فیلد تعداد گام درون بسته که در ابتدا صفر بوده است را به مقدار یک به‌هنگام، و سپس شناسه خود را هم به پیام اضافه، و در آخر بسته پیام را برای همسایه‌ها ارسال می‌کنند. گره‌های سرخوشه همسایه نیز به محض دریافت این پیام، چک می‌کنند اگر این پیام را قبلاً دریافت نکرده باشند، گره مربوطه را به لیست همسایگان تک‌گامی محلی خود اضافه می‌کنند و سرانجام یک واحد به فیلد تعداد گام درون بسته، اضافه و سپس پس از اضافه نمودن شناسه خود به پیام، به ارسال پیام ادامه می‌دهند، در غیر این صورت (یعنی اگر قبلاً این پیام را دریافت کرده باشند) آن را نادیده می‌گیرند. بنابراین انجام این مراحل برای ثبت موقعیت چاهک متحرک اول، چاهک متحرک دوم و تعداد گام سرخوشه تا چاهک در هر زمان که چاهک موقعیت خود را تغییر می‌دهد، تکرار می‌شود و موقعیت جدید خود را به تمام سرخوشه‌ها اعلام می‌کند. شبه کد موجود در شکل (۳) نحوه به‌روز کردن موقعیت جدید دو چاهک متحرک را نشان می‌دهد.

جدول (۳). مشخصات ارسالی پیام update-sink-position، از

چاهک‌های متحرک به سرخوشه‌ها

Sink_ID	Sink_Position	Stop_Time	Number of hup
---------	---------------	-----------	---------------

Algorithm 2: (Update sink position)

1. As soon as mobile sinks (MS1/MS2) enter the network randomly, do
2. Send update-sink-position message (Table 2) from mobile sinks to neighboring clusters head (Location aware clusters head/ Normal clusters head)
3. while (All clusters head updates sink positions) do
4. If (I have not seen before this message) Then
5. Update sink position and (number of hop +1)
6. Send this message to my neighbors
7. Else
8. Delete this message
9. End while

شکل (۳). به‌روز کردن موقعیت جدید چاهک‌های متحرک

۳-۳. آگاهی گره‌های سرخوشه از موقعیت چاهک‌ها

سرخوشه‌های نرمال / سرخوشه‌های آگاه از مکان، باید قبیل از ارسال داده‌های خود، از موقعیت چاهک‌ها مطلع باشند تا سرانجام سرخوشه‌ها برای کاهش مصرف انرژی خود، نزدیک‌ترین چاهک را برای ارسال داده انتخاب کنند. حال باتوجه به شکل (۴)، زمانی که یک سرخوشه نرمال (به‌عنوان مثال سرخوشه شماره یک)

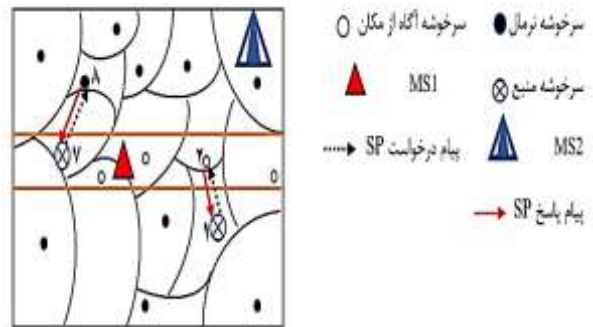
¹ Sink Position (SP)

سپس در بین همسایگان خود آن سرخوشه‌ای که در محدوده رادیویی خود و در فاصله تک گامی از چاهک قرار دارد را انتخاب می‌کند و داده‌های خود را از طریق این سرخوشه همسایه، به صورت دو گامی به چاهک ارسال می‌کند.

حالت سوم: سرخوشه‌ای که هیچ چاهک متحرکی در فاصله تک گامی خود و هیچ همسایه‌ای با فاصله تک گامی چاهک، در نزدیکی اش وجود ندارد: در ابتدا حالت‌های اول و دوم بررسی می‌شود و مشخص می‌شود که نه تنها هیچ کدام از چاهک‌ها در محدوده سرخوشه قرار نگرفته‌اند، بلکه هیچ همسایه‌ای هم وجود ندارد که با چاهک یک گام فاصله داشته باشد. در این حالت برای استفاده نکردن از مسیریابی چند گامی (تعداد گام بیشتر از سه)، به دلیل سربار زیاد، از ذخیره داده‌ها در صف سرخوشه‌ها استفاده شده است. آن سرخوشه‌ای که خواستار ذخیره اطلاعات در صف خود است برای اینکه مدیریت انرژی انجام دهد، به اندازه یک‌زمان تصادفی به صورت دوره‌ای چک می‌کند، ببیند گره‌ای در همسایگی اش وجود دارد یا خیر. اگر همسایه‌ای وجود داشت که به ذخیره کردن داده‌ها ادامه می‌دهد، در غیر این صورت به حالت Stand By می‌رود تا انرژی خود را ذخیره کند.

در حالت سوم، ذخیره داده‌ها به این صورت است که با در نظر گرفتن تئوری صف در سرخوشه‌ها، هر سرخوشه بر اساس نرخ که داده دریافت می‌کند، پیش‌بینی می‌کند که مثلاً چند دقیقه دیگر صفش پر می‌شود؛ بنابراین در زمانی که سرخوشه، همسایه‌ای دارد قبل از پر شدن صف خود، به جای این‌که داده‌های خود را به صورت چند گامی به چاهک ارسال کند، بعد از محاسبه فاصله خود تا چاهک‌ها، با ارسال یک پیام اضطراری، به صورت چند گامی که حاوی موقعیت و شرایط اضطراری خود است از چاهکی که کمترین تعداد گام تا خود را دارد، درخواست می‌کند که به سمت آن حرکت کند. اگر در زمان‌های مشخص، پاسخی دریافت کرد که در نهایت داده‌های خود را به سمت آن چاهک ارسال می‌کند. اما اگر بعد از زمان‌های موردنظر، پاسخی دریافت نکرد، در اینجا یک فرصت دیگر به سرخوشه برای ارسال داده‌ها، در نظر گرفته می‌شود؛ به این طریق که سرخوشه، درخواست جمع‌آوری داده‌هایش را به چاهک دیگری (چاهک دورتر)، ارسال کند؛ اما باز هم اگر از این چاهک پاسخی دریافت نکرد، دیگر نباید به ذخیره کردن داده‌ها در صف خود ادامه دهد؛ بلکه باید در حالت Stand By قرار گیرد؛ چون اگر به ذخیره کردن داده ادامه دهد صفش پر می‌شود، از طرفی هم انرژی سرخوشه از بین می‌رود و هم داده‌ها، Drop می‌شوند. شبه کد موجود در شکل (۵)، حالت‌های ارسال اطلاعات از سرخوشه به چاهک را نشان می‌دهد.

باتوجه به جدول خود یک گره سرخوشه نرمال دیگری را برای ارسال درخواست خود انتخاب می‌کند و این روند همچنان ادامه می‌یابد تا پاسخی دریافت کند، مگر اینکه دیگر همسایه‌ای نداشته باشد که در این حالت، گره برای ذخیره انرژی خود به حالت Stand By می‌رود تا فقط از محیط اطراف خود مطلع باشد و هر زمان که متوجه گره سرخوشه همسایه‌ای، در اطراف خود شد، دوباره درخواست خود را برای آن گره ارسال کند.



شکل (۴). درخواست و دریافت موقعیت چاهک‌ها توسط گره منبع

۴-۳. ارسال اطلاعات از سرخوشه به چاهک

زمانی که گره منبع (سرخوشه‌های نرمال/ سرخوشه‌های آگاه از مکان، خواستار ارسال اطلاعات به چاهک‌ها باشد پس از دریافت موقعیت چاهک‌ها، سه حالت برای ارسال اطلاعات سرخوشه‌ها به چاهک‌ها به وجود می‌آید که در ادامه حالت‌ها مورد بحث قرار می‌گیرند:

حالت اول: سرخوشه در فاصله تک گامی از چاهک قرار دارد: در این حالت در ابتدا طبق رابطه (۲)، فاصله بین سرخوشه و چاهک‌های متحرک از طریق فاصله اقلیدوسی محاسبه می‌شود. در صورتی که رابطه (۳) برقرار باشد، آنگاه چاهک در محدوده انتقال سرخوشه که 50 m است رسیده است، بنابراین سرخوشه بلافاصله داده‌ها را به صورت تک گامی (مستقیم) به چاهک متحرک ارسال می‌کند.

$$d_1 = \sqrt{(a_1 - b_1)^2 + (a_2 - b_2)^2} \quad (2)$$

$$d_1 \leq CH \text{ communication range} \quad (3)$$

حالت دوم: سرخوشه در فاصله تک گامی از چاهک همسایه‌ای دارد: در این حالت هم در ابتدا طبق فاصله اقلیدوسی، فاصله بین سرخوشه و چاهک‌ها محاسبه می‌شود. در صورتی که رابطه (۳) برقرار نباشد؛ یعنی هیچ کدام از چاهک‌ها در محدوده رادیویی گره سرخوشه قرار نداشته باشند، سرخوشه نمی‌تواند داده‌ها را به طور مستقیم به چاهک ارسال کند. بنابراین گره سرخوشه، در ابتدا نزدیکترین چاهک به خود را در نظر می‌گیرد،

سمت ناحیه‌ای از شبکه که تراکم بیشتر است، حرکت می‌کنند تا اگر سرخوشه‌ای داده‌ای برای ارسال داشت، با کمترین گام و کمترین مصرف انرژی داده خود را به چاهک ارسال کند. همچنین در این حالت به‌صورت دوره‌ای، با کمک ارتباط مستقیمی که چاهک‌ها با یکدیگر دارند، آنها از وجود سرخوشه‌هایی که به هر دلیلی نتوانسته‌اند برای مدت‌زمان زیادی داده‌های خود را ارسال کنند، مطلع می‌شوند و برای جمع‌آوری چنین داده‌هایی به سمت آنها حرکت می‌کنند. در نهایت با در نظر گرفتن این شرایط از بحث قحطی‌زدگی خوشه‌ها هم جلوگیری شده است.

تحرک بر اساس تقاضای سرخوشه: همان‌طور که

می‌دانیم، زمانی که یک خوشه تراکم زیاد باشد صف آن زود پر می‌شود و نمی‌تواند منتظر حرکت چاهک در فاصله تک‌گامی/ دو گامی خود باشد، پس تا قبل از پر شدن صف، سرخوشه باید به چاهک به‌صورت چند گامی با ارسال بسته کنترلی که حاوی موقعیت خود و شرایط اضطراری است، درخواست دهد تا چاهک به سمت آن حرکت، و داده‌های خود را به چاهک ارسال کند که آن را حرکت چاهک بر اساس تقاضای سرخوشه، نام‌گذاری کرده‌ایم. در این روش، زمانی که چاهک درخواستی را دریافت می‌کند باید تصمیم بگیرد از ناحیه خود به سمت آن حرکت کند یا خیر؟ بنابراین چاهک به محض دریافت پیام درخواستی، بررسی می‌کند آیا سرخوشه درخواست‌کننده، در ناحیه مترامی قرار دارد یا خیر؟ اگر سرخوشه در ناحیه مترامی قرار نداشته باشد در این وضعیت، چاهک فقط به‌خاطر یک سرخوشه مترامی، موقعیت خود را تغییر نمی‌دهد؛ بلکه در این شرایط، اگر چاهک در ناحیه کناری سرخوشه مترامی درخواست‌کننده قرار داشته باشد در همان موقعیت خود می‌ماند، و سرخوشه داده‌های خود را به‌صورت چند گامی به چاهک ارسال می‌کند (حالت استثنا برای استفاده از ارسال داده‌ها به‌صورت چند گامی). در غیر این صورت به ناحیه مترامی کناری آن سرخوشه مترامی حرکت می‌کند که در این حالت، ممکن است بعد از حرکت به ناحیه کناری جایی قرار گیرد که آن سرخوشه مترامی، حتی بتواند داده‌ها را به‌صورت تک‌گامی/ دو گامی ارسال کند و اگر چنین حالتی هم به وجود نیامد بالاخره می‌تواند به‌صورت چند گامی داده‌های خود را ارسال کند. با انجام این کار، چاهک هم به سرخوشه مترامی نزدیک می‌شود و هم در ناحیه‌ای قرار گرفته است که بار شبکه در آن زیاد است. همچنین در این حالت اگر چندین سرخوشه هم‌زمان خواستار حرکت چاهک به سمت خود باشند، چاهک‌ها در ابتدا، درخواست‌ها را بر حسب موقعیت گره‌های سرخوشه، مرتب می‌کنند و سرخوشه‌های درخواست‌کننده که موقعیتشان نزدیک به هم است را در بسته مشترکی قرار می‌دهند، سرانجام چاهک

Algorithm 3: (Send clusters head data to the mobile sink)

```

1.start
2. Identify the Cluster head who wants to send the data
3. Determine the position of the sinks
4. Calculate the Euclidean distance in cluster head to sinks.
5. Calculate the connection threshold
6. If (the cluster head of the was on the of transfer threshold the sink), Then
7.   number of hop = 1 and go to step 17.
8. rise (find the distance between the cluster head and the neighboring clusters head
   connected to the sink).
9. If (the distance from the cluster head to the neighboring cluster head connected to the sink is
   was less the transfer threshold), Then
10.  number of hop = 2 and go to step 16.
11. else (consider the number of hop = 3 (that's mean without connection)) and go to step 12.
12. while (The cluster head queue is not filled) do
13.   Save data in your queue and go to step 6.
14. end while
15. Find the closest sink to yourself and finally go to step 17.
16. Send data to the desired cluster head and go to step 17.
17. Send data to the sink
18. End

```

شکل (۵). ارسال اطلاعات سرخوشه‌ها به سمت چاهک‌های متحرک

۳-۵. حرکت چاهک‌های متحرک با استفاده از مدل RWP اولویت‌بندی شده

همان‌طور که قبلاً اشاره کردیم، یکی از چالش‌هایی که در استفاده از چاهک متحرک وجود دارد، مسئله مسیریابی چاهک است که باعث مصرف انرژی می‌شود. در این مقاله برای رفع این چالش، از مدل حرکتی RWP استفاده شده است. در مدل RWP [۳]، هر گره به‌صورت تصادفی، گره دیگری را به عنوان مقصد انتخاب می‌کند و با یک سرعت ثابت که به‌صورت تصادفی انتخاب می‌شود، به طرف آن مقصد، شروع به حرکت می‌کند. پس از رسیدن گره به مقصد، به‌اندازه یک‌زمان تصادفی T، توقف کرده و سپس گره دیگری را به‌عنوان مقصد انتخاب می‌کند و همان فرایند قبلی را تکرار می‌کند. دلیل استفاده از مدل RWP، به‌خاطر سادگی، در دسترس بودن و همچنین به‌خاطر استفاده گسترده در شبیه‌سازی شبکه‌های متحرک است. هدف ما در این تحقیق، هدفمند کردن مدل حرکتی RWP، است. در RWP اولویت‌بندی شده، با در نظر گرفتن پارامترهایی مانند سرخوشه مترامی (تعداد اعضای زیاد) و ناحیه مترامی (ناحیه‌ای که تعداد سرخوشه در آن زیاد باشد)، حرکت چاهک‌ها را اولویت‌بندی کرده‌ایم و از اینکه چاهک‌ها به‌صورت تصادفی هدفی را انتخاب کرده و به آن سمت حرکت کنند جلوگیری شده است. در این روش دریافت داده‌ها از گره‌ها توسط چاهک، فقط زمانی صورت می‌گیرد که چاهک برای مدت زمان خاصی (T)، ثابت می‌ماند که این مقدار T، توسط مدیر شبکه بر اساس برنامه تعریف می‌شود. در روش پیشنهادی چاهک‌ها به دو صورت تحرک دوره‌ای و تحرک بر اساس تقاضای سرخوشه^۱ حرکت می‌کنند. در ادامه حالت‌ها مورد بحث قرار می‌گیرند.

تحرک دوره‌ای: در ابتدای شبکه که چاهک‌های متحرک درخواستی برای جمع‌آوری داده‌ها توسط سرخوشه‌ها دریافت نمی‌کنند (به عبارتی بیکار هستند)، آنها به‌صورت دوره‌ای به

¹ on demand mobility proactive

چند مسیری، برای مصرف انرژی استفاده می‌شود. انرژی مصرفی ارسال k بیت داده ($E_{Tx}(k.d)$) به فاصله d ، از طریق رابطه (۴)، محاسبه می‌شود [۷، ۸]:

$$E_{Tx}(k.d) = \begin{cases} E_{elec} * k + E_{fs} * k * d^2, & d < d_0 \\ E_{elec} * k + E_{mp} * k * d^4, & d > d_0 \end{cases} \quad (4)$$

انرژی مصرفی در زمان دریافت k بیت داده ($E_{Rx}(k)$) از طریق رابطه (۵)، محاسبه می‌شود [۷، ۸]:

$$E_{Rx}(k) = E_{elec} * k \quad (5)$$

مقدار d_0 نیز از طریق رابطه (۶)، محاسبه می‌شود [۷، ۸]:

$$d_0 = \sqrt{\frac{E_{fs}}{E_{mp}}} \quad (6)$$

در این رابطه‌ها E_{elec} انرژی هدررفته در مدار، E_{fs} انرژی مصرفی توسط تقویت کننده قدرت در مدل فضای آزاد و E_{mp} انرژی مصرفی توسط تقویت کننده قدرت در مدل چند مسیر می‌باشد.

در نهایت مقادیر اولیه پارامترهای شبیه‌سازی روش

پیشنهادی در جدول (۵)، نمایش داده شده است.

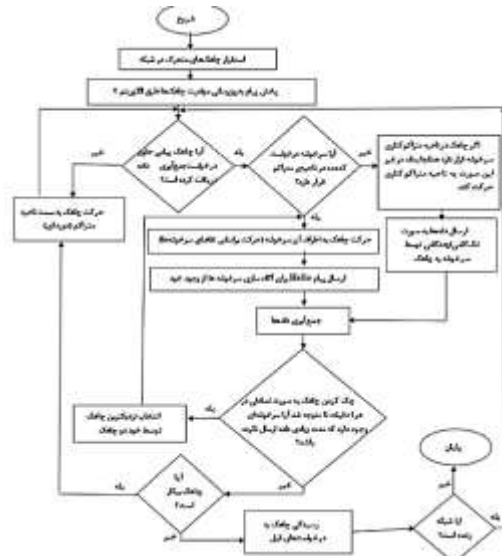
جدول (۵). مقادیر اولیه پارامترهای شبیه‌سازی

مقادیر	پارامترها
2000m*2000m	اندازه محیط شبیه‌سازی
200	تعداد گره‌های حسگر
2	تعداد چاهک‌های متحرک
64 bits	طول بسته
50m	محدوده انتقال هر گره حسگر
500m	محدوده انتقال هر گره چاهک متحرک
16%	P_T
0/5 J	انرژی اولیه هر گره حسگر
12 km/h	سرعت چاهک‌های متحرک
50 nJ/bit	E_{elec}
0/0013pJ/bit/m ⁴	E_{mp}
10 pJ/bit/m ²	E_{fs}

۴-۲. طول عمر شبکه

شکل (۷)، طول عمر شبکه را از نظر تعداد گره‌های زنده، در مقابل دوره‌های شبیه‌سازی نشان می‌دهد. همان‌طور که ملاحظه می‌شود در روش پیشنهادی، گره‌های حسگر مدت زمان بیشتری زنده می‌مانند؛ زیرا در این روش علاوه بر خوشه‌بندی مناسب و استفاده نکردن از مسیریابی چند گامی، به دلیل حرکت کنترل شده چاهک به سمت ناحیه‌ها و سرخوشه‌های متراکم، تعداد گره‌های بیشتری زنده می‌مانند. همان‌طور که مشاهده می‌کنید طول عمر روش پیشنهادی نسبت به روش‌های مقایسه، بیشتر می‌باشد. زیرا در روش LARCMS، و همچنین MMSCM، چاهک‌ها در

جایی قرار می‌گیرد که در نزدیکی تعداد بیشتری از سرخوشه‌های درخواست کننده باشد و سرخوشه‌ها بتوانند به صورت تک گامی داده‌های خود را ارسال کنند. برای درک بهتر در شکل (۶)، فلوچارت مدل‌های حرکتی چاهک‌های متحرک آورده شده است.



شکل (۶). فلوچارت مدل‌های حرکتی چاهک‌های متحرک

۳-۶. ارسال اطلاعات از چاهک‌ها به Gateway

سرخوشه‌ها با ادغام اطلاعات دریافتی از گره‌های حسگر، مقدار داده‌ای که به چاهک‌های متحرک ارسال می‌کنند را کاهش می‌دهند. سپس چاهک‌های متحرک پس از جمع‌آوری داده‌ها به صورت دوره‌ای و بر اساس تقاضای سرخوشه‌ها، اطلاعات دریافتی را از طریق گره Gateway، برای پردازش‌های نهایی یا ذخیره این اطلاعات، به سرورهای اینترنت و Cloud، متصل می‌کنند.

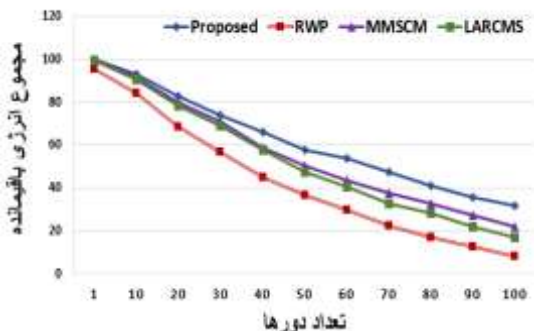
۴- محیط شبیه‌سازی و ارزیابی روش پیشنهادی

برای شبیه‌سازی روش پیشنهادی از نرم‌افزار شبیه‌ساز MATLAB R2014a، استفاده شده است. برای این منظور، یک محیط $2000 * 2000$ m² که ۲۰۰ گره متحرک به طور تصادفی در آن پخش شده است، در نظر گرفته‌ایم. در این بخش پس از معرفی مدل انرژی در نظر گرفته شده، مدل پیشنهادی با روش MMSCM، LARCMS و روش معمولی، از طریق یک سری معیارهای ارزیابی، مقایسه شده است.

۴-۱. مدل انرژی

در پروتکل پیشنهادی، ما با استفاده از یک مدل ساده پایه‌ای، مصرف انرژی را فقط در هنگام برقراری ارتباط حاصل از ارسال و دریافت داده، در نظر گرفته‌ایم. در این مدل، بر اساس فاصله بین گره‌های فرستنده و گیرنده (d)، از یک فضای آزاد یا مدل کانال

دوره‌های مختلف نشان می‌دهد. همان‌طور که انتظار می‌رود، با افزایش تعداد دوره‌ها، انرژی گره نیز کاهش می‌یابد. در روش پیشنهادی به دلیل استفاده از چاهک‌های متحرک و حرکت آنها به صورت دوره‌ای و کنترل شده به ناحیه‌ای از شبکه که تراکمش زیاد است، سرخوشه‌ها با کمترین گام و کمترین مصرف انرژی، داده خود را به چاهک‌ها ارسال می‌کنند. و همچنین در نظر گرفتن حالت Stand By برای انجام مدیریت انرژی، باعث افزایش انرژی باقیمانده گره‌های حسگر روش پیشنهادی، نسبت به روش‌های LARCMS، MMSCM و RWP معمولی گردید.

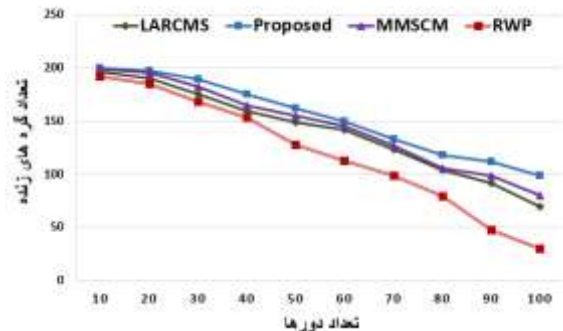


شکل (۹). مجموع انرژی باقیمانده

۴-۵. تعداد بسته‌های ارسالی

شکل (۱۰)، تعداد بسته‌های ارسالی از سرخوشه‌ها به چاهک‌های موجود در شبکه را نشان می‌دهد. همان‌طور که در نمودار مشخص است روش پیشنهادی تعداد بسته‌های بیشتری نسبت به روش‌ها مورد مقایسه، به چاهک ارسال می‌کند. نتیجه به دست آمده به این دلیل است که در روش پیشنهادی، چاهک‌های متحرک همیشه به صورت مستقیم با یکدیگر ارتباط دارند و هیچ‌گاه هم‌زمان در یک ناحیه قرار نمی‌گیرند. از طرفی هم به دلیل حرکت چاهک‌ها به صورت کنترل شده به سمت ناحیه‌ها و سرخوشه‌های متراکم، آن‌ها می‌توانند داده‌های بیشتری را جمع‌آوری کنند. اما در روش LARCMS، به دلیل افزایش سربار مسیریابی چند گامی، احتمال خطای انتقال و برخورد افزایش می‌یابد و تعداد گره‌های کمتری می‌توانند بسته‌های خود را به چاهک‌ها ارسال کنند. روش MMSCM، به دلیل اینکه فاصله بین چاهک و گره‌های حسگر را به حداقل می‌رساند و حداقل تعداد گام را تضمین می‌کند، بنابراین احتمال خطای انتقال و برخورد آن نسبت به روش LARCMS کمتر است، پس تا حد مناسبی عملکرد تعداد بسته‌های ارسالی را نسبت به این روش بهبود بخشیده است. و از طرفی، در روش RWP معمولی به دلیل اینکه چاهک‌ها هیچ ارتباطی با یکدیگر ندارند ممکن است به سمت خوشه‌های یکسانی حرکت کنند که از قضا شاید در آن ناحیه، اصلاً داده‌ای وجود نداشته‌باشد که جمع‌آوری کنند.

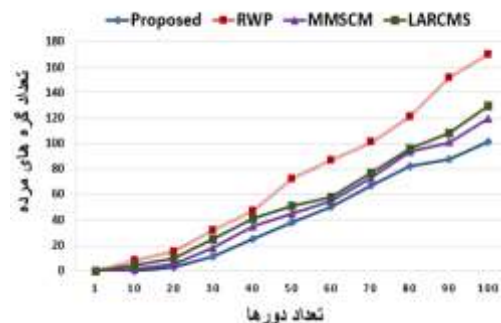
محیط مشخص حرکت می‌کنند و گره‌های دور از مسیر مشخص شده، بعد از چندین گام، می‌توانند داده‌های خود را به چاهک‌ها ارسال کنند، به همین دلیل انرژی گره‌ها در این دو روش، نسبت به روش پیشنهادی زودتر از بین می‌رود.



شکل (۷). طول عمر شبکه

۴-۳. تعداد گره‌های مرده

شکل (۸)، تعداد گره‌های مرده، به نسبت تعداد دوره‌ها را نشان می‌دهد. از آنجایی که کاهش تعداد گره‌های مرده در پایداری WSNs، نقش مهمی دارد، در پروتکل پیشنهادی با استفاده از یک مکانیزم مناسب که در انتخاب روش‌های انتقال اطلاعات توسط سرخوشه‌ها در نظر گرفتیم، باعث کاهش تعداد گره‌های مرده شده‌ایم؛ زیرا در این روش به جای استفاده از مسیریابی چند گامی، از ذخیره کردن اطلاعات در صف سرخوشه‌ها و حالت Stand By، برای زمانی که همسایه‌ای در اطراف گره وجود نداشت، استفاده شده است، که در نتیجه گره‌های حسگر، انرژی کمتری از دست می‌دهند. همان‌طور که نتایج شبیه‌سازی نشان می‌دهد، تعداد گره‌های مرده در روش پیشنهادی برابر با ۱۰۱ گره است، در حالی که در روش MMSCM، LARCMS و RWP، به ترتیب برابر با ۱۲۰، ۱۳۰ و ۱۷۰ گره است.

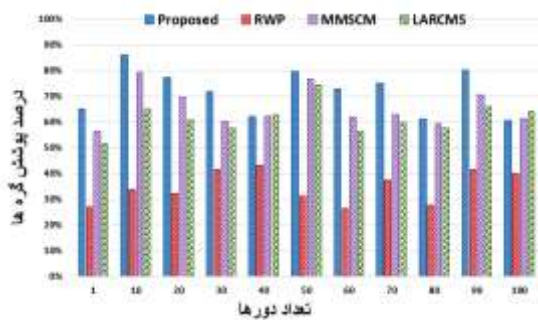


شکل (۸). تعداد گره‌های مرده

۴-۴. مقدار انرژی باقیمانده

شکل (۹)، انرژی باقیمانده شبکه برای طرح پیشنهادی با روش LARCMS، MMSCM و RWP معمولی را، با تغییر در

حرکت چاهک‌ها که به صورت کنترل شده به سمت ناحیه‌های متراکم حرکت می‌کنند اشاره کرد. اما یکی از معایب روش RWP معمولی، این است که چاهک‌های متحرک هیچ دیدی نسبت به یکدیگر ندارند و به صورت تصادفی حرکت می‌کنند. به همین خاطر، حتی ممکن است هیچ کدام از چاهک‌ها به سمت منطقه‌ی متراکم موجود در شبکه، حرکت نکنند و آن ناحیه را پوشش ندهند. از طرفی در روش LARCMS، با وجود این‌که چاهک‌ها به طور هم‌زمان در یک ناحیه مشخص قرار نمی‌گیرند، اما به دلیل این‌که هیچ‌کدام از چاهک‌ها نمی‌توانند در کل محیط حرکت کنند، پس گره‌های کمتری را نسبت به روش پیشنهادی در شبکه پوشش می‌دهند.

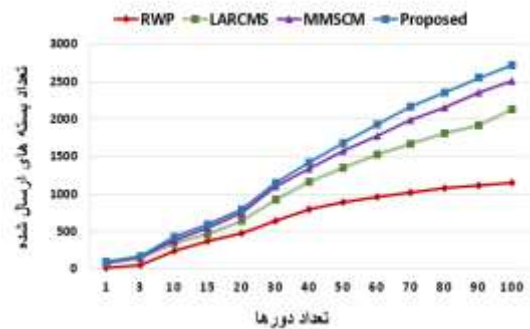


شکل (۱۲). میزان پوشش شبکه توسط چاهک‌های متحرک

۵- نتیجه‌گیری

جمع‌آوری داده‌ها موضوع مهمی در WSNs است؛ زیرا باعث مصرف انرژی می‌شود و همچنین بر طول عمر شبکه نیز تأثیر می‌گذارد. در این پژوهش، برای متعادل کردن مصرف انرژی و افزایش طول عمر شبکه، از خوشه‌بندی و چاهک متحرک استفاده شده است. چاهک‌های متحرک، با استفاده از مدل تحرک RWP اولویت‌بندی شده به صورت کنترل شده با در نظر گرفتن یک سری پارامترها، یک مکان مناسب را در محیط شبکه انتخاب و به سمت آن حرکت می‌کنند. در نهایت برای توجیه اثربخشی روش پیشنهادی نسبت به روش‌های LARCMS، MMSCM و روش RWP، معیارهای مختلفی مانند طول عمر شبکه، تعداد گره‌های مرده، انرژی باقیمانده، تعداد بسته‌های ارسالی به چاهک‌ها، سربار و همچنین میزان پوشش شبکه توسط چاهک‌های متحرک بررسی شد. طبق نتایج به دست آمده مشخص شد که روش پیشنهادی در تمام این معیارها بهتر از روش‌های مورد مقایسه عمل کرده است.

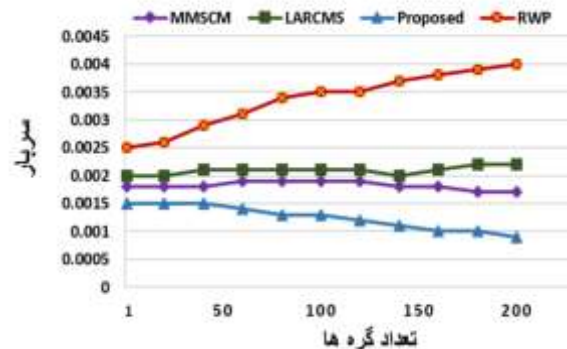
نویسندگان در نظر دارند در کارهای آتی خود، برای اینکه روش پیشنهادی با شرایط دنیای واقعی متناسب باشد، برای هر چاهک متحرک، ظرفیت بافر محدودی در نظر گیرند و در ادامه، همچنین پیشنهاد می‌گردد که برای فعالیت‌های آتی، در بحث حرکت چاهک‌ها برای جمع‌آوری داده‌ها طبق اولویت، می‌توان پارامتر تأخیر را برای کاربردهایی که فاکتور تأخیر در آن‌ها دارای اولویت بالاست، در نظر گرفت.



شکل (۱۰). تعداد بسته‌های ارسالی از سرخوشه‌ها به چاهک‌ها

۴-۶. میزان سربار

شکل (۱۱)، میزان سربار مربوط به انتقال داده کنترل‌ی در روش پیشنهادی و روش‌های مورد مقایسه را برحسب تعداد مختلف گره‌ها، نشان می‌دهد. همان‌طور که مشاهده می‌کنید، سربار در روش پیشنهادی نسبت به روش‌های مورد مقایسه، همواره کمتر است. در روش پیشنهادی، به خاطر این‌که چاهک‌ها در ابتدا درخواست‌ها را برحسب موقعیت سرخوشه‌ها مرتب می‌کنند و سرخوشه‌های درخواست‌کننده که موقعیتشان نزدیک به هم است را در بسته مشترکی قرار می‌دهند، بنابراین موجب کاهش انتقال بسته‌های کنترل‌ی می‌شود. اما در روش‌های مورد مقایسه، به ازای هر درخواست داده از طرف چاهک، یک بسته کنترل‌ی به سمت ناحیه در نظر گرفته شده، در شبکه ارسال می‌شود که با زیاد شدن تعداد درخواست‌های چاهک برای داده، سربار انتقال داده شبکه هم افزایش پیدا می‌کند. به همین خاطر، پیچیدگی روش پیشنهادی نسبت به روش‌های مورد مقایسه، کمتر است.



شکل (۱۱). سربار کنترل‌ی بر اساس افزایش تعداد گره

۴-۷. میزان پوشش شبکه

شکل (۱۲)، درصدی از تعداد گره‌های زنده پوشش داده شده توسط چاهک‌های متحرک در شبکه را نشان می‌دهد. به روشنی می‌توان ادعا داشت که در روش پیشنهادی درصد قابل قبولی از گره‌های حسگر توسط چاهک‌ها پوشش داده می‌شوند. یکی از مهم‌ترین دلایل پوشش‌دهی موفق در روش پیشنهادی می‌توان به ارتباط مستقیم چاهک‌ها با یکدیگر و همچنین مدل انتخاب

۶- مراجع

- [12] Sara, G.S. and D. Sridharan, Routing in mobile wireless sensor network: A survey. *Telecommunication Systems*, 2014. 57(1): p. 51-79. <https://doi.org/10.1007/s11235-013-9766-2>.
- [13] Sethi, D., An approach to optimize homogeneous and heterogeneous routing protocols in WSN using sink mobility. *MAPAN*, 2020. 35(2): p. 241-250. <https://doi.org/10.1007/s12647-020-00366-5>
- [14] Tunca, C., et al., Distributed mobile sink routing for wireless sensor networks: A survey. *IEEE communications surveys & tutorials*, 2013. 16(2), p.877-897. <https://doi.org/10.1109/SURV.2013.100113.00293>.
- [15] Wang, J., et al., Energy-efficient cluster-based dynamic routes adjustment approach for wireless sensor networks with mobile sinks. *The Journal of Supercomputing*, 2017. 73(7): p. 3277-3290. <https://doi.org/10.1007/s11227-016-1947-9>.
- [16] Nagamalar, T. and T. Rangaswamy. Energy efficient cluster based approach for data collection in wireless sensor networks with multiple mobile sink. in *2015 International Conference on Industrial Instrumentation and Control (ICIC)*. 2015. IEEE. <https://doi.org/10.1109/IIC.2015.7150766>.
- [17] Liu, Q., et al. Grid routing: an energy-efficient routing protocol for WSNs with single mobile sink. in *International Conference on Cloud Computing and Security*. 2016. Springer. <https://doi.org/10.1504/ijcnet.2017.10007397>.
- [18] Yarinezhad, R., Reducing delay and prolonging the lifetime of wireless sensor network using efficient routing protocol based on mobile sink and virtual infrastructure. *Ad Hoc Networks*, 2019. 84: p. 42-55. <https://doi.org/10.1016/j.adhoc.2018.09.016>
- [19] Kumar, V. and A. Kumar, Improving reporting delay and lifetime of a WSN using controlled mobile sinks. *Journal of Ambient Intelligence and Humanized Computing*, 2019. 10(4): p. 1433-1441.
- [20] Koosheshi, K. and S. Ebadi, Optimization energy consumption with multiple mobile sinks using fuzzy logic in wireless sensor networks. *Wireless Networks*, 2019. 25(3): p. 1215-1234. <https://doi.org/10.1007/s42452-021-04496-6>.
- [21] Vijayashree, R. and C. Suresh Ghana Dhas, Energy efficient data collection with multiple mobile sink using artificial bee colony algorithm in large-scale WSN. *Automatika: časopis za automatiku, mjerenje, elektroniku, računarstvo i komunikacije*, 2019. 60(5): p. 555-563. <https://doi.org/10.1080/00051144.2019.1666548>
- [22] Gao, Y., et al., A hybrid method for mobile agent moving trajectory scheduling using ACO
- [1] Lewis, F.L., *Wireless sensor networks. Smart environments: technologies, protocols, and applications*, 2004. 11: p. 46. <https://doi.org/10.1002/047168659X.ch2>
- [2] Nadinejad, A. and M. Alaei, A Heuristic Data Diffusion and Gathering Scheme Using Virtual Line for Wireless Sensor Networks with Mobile Sink. *Electronic and Cyber Defense*, 2021. 9(2): p. 195-207, (In Persian)
- [3] Khan, A.W., et al., A comprehensive study of data collection schemes using mobile sinks in wireless sensor networks. *Sensors*, 2014. 14(2): p. 2510-2548. <https://doi.org/10.3390/s140202510>
- [4] Al-Behadili, H.A., et al., Use of multiple mobile sinks in wireless sensor networks for large-scale areas. *IET Wireless Sensor Systems*, 2020. 10(4): p. 175-180. <https://doi.org/10.1049/iet-wss.2019.0208>.
- [5] Majidian, S.Z. and M. Shirmohammadi, Clustering and Routing in Wireless Sensor Networks Using Multi-Objective Cuckoo Search and Game Theory. *Electronic and Cyber Defense*, 2022. 10(3): p. 11-20. (In Persian)
- [6] Lee, E., et al., Communication model and protocol based on multiple static sinks for supporting mobile users in wireless sensor networks. *IEEE Transactions on Consumer Electronics*, 2010. 56(3): p. 1652-1660. <https://doi.org/10.1109/TCE.2010.5606309>.
- [7] Wang, J., et al., An improved ant colony optimization-based approach with mobile sink for wireless sensor networks. *The Journal of Supercomputing*, 2018. 74(12): p. 6633-6645. <https://doi.org/10.1109/MCOM.2002.1024422>.
- [8] Wang, J., et al., An enhanced PEGASIS algorithm with mobile sink support for wireless sensor networks. *Wireless Communications and Mobile Computing*, 2018. 2018. <https://doi.org/10.1155/2018/9472075>.
- [9] Motedaien, T., M. Yaghoobi, and M. Kheirabadi, Improving mobile mass monitoring in the IoT environment based on Chaotic Fog Algorithm. *Electronic and Cyber Defense*, 2023. 11(3): p. 77-88. <https://dorl.net/dor/20.1001.1.23224347.1402.11.2.1.4>. (In Persian)
- [10] Rashed, S. and M. Soyurk. Effects of UAV mobility patterns on data collection in wireless sensor networks. in *2015 IEEE International Conference on Communication, Networks and Satellite (COMNESTAT)*. 2015. IEEE. <https://doi.org/10.3390/s17020413>.
- [11] Diniesh, V., et al., An Experimental Study and Analysis of Impact on Mobile Sink in Wireless Sensor Networks, in *Advances in Smart System Technologies*. 2021, Springer. p. 253-260. https://doi.org/10.1007/978-981-15-5029-4_20

- [28] Moussa, N. and A. El Belrhiti El Alaoui, IARP: An Intelligent ACO-Based Routing Protocol with Multiple Mobile Sinks Support for Wireless Sensor Networks. *Wireless Personal Communications*, 2021. 120(1): p. 545-563. <https://doi.org/10.1007/s11277-021-08475-3>.
- [29] Al-Kaseem, B.R., et al., Optimized Energy-Efficient Path Planning Strategy in WSN With Multiple Mobile Sinks. *IEEE Access*, 2021. 9: p. 82833-82847. <https://doi.org/10.1109/ACCESS.2021.3087086>.
- [30] Moussa, N., D. Benhaddou, and A. El Belrhiti El Alaoui, EARP: An enhanced ACO-based routing protocol for wireless sensor networks with multiple mobile sinks. *International Journal of Wireless Information Networks*, 2022. 29(1): p. 118-129. <https://doi.org/10.1007/s10776-021-00545-4>.
- [31] Liu, C. and L. Guo, MMSCM: A multiple mobile sinks coverage maximization based hierarchical routing protocol for mobile wireless sensor networks. *IET Communications*, 2023. 17(10): p. 1228-1242. <https://doi.org/10.1049/cmu2.12616>.
- [32] Azizi, M. and A. Naseri, A Routing Method In IoT Networks Based On Fuzzy Logic And Clustering For Intelligent Transportation. *Scientific Journal of Electronic & Cyber Defense*, 2024. 11. <https://dorl.net/dor/20.1001.1.23224347.1402.11.4.11.8>. (In Persian)
- and PSO in WSNs. *Sensors*, 2019. 19(3): p. 575. <https://doi.org/10.3390%2Fs19030575>.
- [23] Agarwal, V., S. Tapaswi, and P. Chanak, Energy-efficient mobile sink-based intelligent data routing scheme for wireless sensor networks. *IEEE Sensors Journal*, 2022. 22(10): p. 9881-9891. <https://doi.org/10.1109/jsen.2022.3164944>.
- [24] Karimi, A. and S.M. Amini, Reduction of energy consumption in wireless sensor networks based on predictable routes for multi-mobile sink. *The Journal of Supercomputing*, 2019. 75(11): p. 7290-7313. <https://doi.org/10.1007/s11227-019-02938-y>.
- [25] Koley, I. and T. Samanta, Mobile sink based data collection for energy efficient coordination in wireless sensor network using cooperative game model. *Telecommunication Systems*, 2019. 71(3): p. 377-396. <https://doi.org/10.1007/s11235-018-0507-4>.
- [26] Naghibi, M. and H. Barati, EGRPM: Energy efficient geographic routing protocol based on mobile sink in wireless sensor networks. *Sustainable Computing: Informatics and Systems*, 2020. 25: p. 100377. <https://doi.org/10.1016/j.suscom.2020.100377>
- [27] Prasanth, K., Weighted rendezvous planning on Q-learning based adaptive zone partition with PSO based optimal path selection. *Wireless Personal Communications*, 2020. 110(1): p. 153-167. <https://doi.org/10.1007/s11277-019-06717-z>.