

الگوریتم‌های ابتکاری برای شبه مثلث‌بندی مجموعه نقاط تصادفی در صفحه

فهیمه طاهرخانی* منا نقده فروشها^{۱*} علی نوراله^{**}

* کارشناسی ارشد، دانشکده مهندسی کامپیوتر، دانشگاه آزاد اسلامی، تاکستان

** استادیار، دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر، دانشگاه آزاد اسلامی، قزوین

تاریخ دریافت: ۱۳۹۲/۰۳/۳۱

تاریخ پذیرش: ۱۳۹۲/۰۶/۲۰

چکیده

یافتن الگوریتم‌هایی برای مسائل متنوع مطرح شده در هندسه محاسباتی از جمله مسئله شبه مثلث‌بندی مجموعه نقاط در صفحه جزو موضوعات علمی است که تاکنون زمینه فکری دانشمندان علم کامپیوتر را به خود اختصاص داده است. شبه مثلث‌بندی S که مجموعه‌ای از n نقطه در صفحه است، افزاز پوسته‌ی محدب این مجموعه نقاط از طریق اتصال چندین یال به تعدادی شبه‌مثلث می‌باشد که همه نقاط را در بر می‌گیرد. برای شبه مثلث‌بندی معیارهای بهینگی گوناگونی بررسی شده است که اغلب براساس وزن یال‌ها و گوشه‌ها بوده که در آن شبه مثلث-بندی مجموعه نقاط با کمترین وزن یال‌ها جزو مسائل باز می‌باشد. به-طور کلی شبه مثلث‌بندی کمینه به شبه مثلث‌بندی اطلاق می‌شود که تعداد شبه‌مثلث‌های ایجاد شده در آن دقیقاً $n-2$ شبه-مثلث و تعداد کمترین یال‌های مورد نیاز در آن $2n-3$ یال باشد، همچنین تمامی رئوس یک شبه مثلث‌بندی کمینه نوک‌دار می‌باشند؛ به این معنی که در بین تمام زوایای وابسته به آن رئوس، یک زاویه‌ی بزرگ‌تر از π وجود داشته باشد.

هدف این مقاله ارائه روش‌هایی جدید برای شبه مثلث‌بندی مجموعه نقاط S در صفحه است تا بتواند تفکرات الگوریتمی جدیدی را در این زمینه باز کند. این مقاله نشان می‌دهد که ایجاد لایه‌هایی از پوسته محدب برای مجموعه نقاط و شبه مثلث‌بندی آن‌ها با دو الگوریتم خاص منجر به تولید شبه مثلث‌بندی کمینه خواهد شد. همچنین الگوریتمی جدید برای ایجاد یک چندضلعی ساده حلزونی شبه مثلث‌بندی شده ارائه می‌دهد که تولید چندضلعی‌های ساده تصادفی در دو زمینه مهم کاربردی،

شامل بررسی عملکرد الگوریتم‌ها و ارزیابی زمان پردازنده مورد نیاز الگوریتم‌ها، حائز اهمیت می‌باشد.

کلید واژگان: شبه مثلث‌بندی، پوسته محدب، زنجیره محدب و مقعر، قابلیت رویت، چندضلعی ساده.

۱. مقدمه

عناوین شبه‌مثلث و شبه‌مثلث‌بندی در سال ۱۹۹۳ توسط Pocchiola و Vegter مطرح شده‌اند. در اوایل سال ۱۹۹۰ شبه‌مثلث‌بندی چندضلعی‌ها در هندسه محاسباتی تحت نام مثلث‌بندی‌های ژئودزیک بیان شده است [۱]. مسیر ژئودزیک کوتاه‌ترین مسیر بین دو نقطه در یک چندضلعی بوده که هیچ یک از اضلاع چندضلعی را قطع نمی‌کند. یک شبه‌مثلث، یک چندضلعی ساده در صفحه دقیقاً با سه رأس محدب می‌باشد که آن‌ها را گوشه می‌نامند و سه زنجیره مقعر از یال‌ها، گوشه‌ها را به هم متصل می‌کند. فرض کنید S مجموعه‌ای از n نقطه در صفحه است شبه‌مثلث‌بندی S یک تقسیم‌بندی از پوسته‌ی محدب S به شبه-مثلث‌هایی است که مجموعه رئوس آن S باشد [۲].

در سال ۲۰۰۰، Streinu [۳] نشان داده که بین استحکام گراف‌ها و شبه‌مثلث‌بندی‌های کمینه ارتباط قوی وجود دارد علاوه بر این او ثابت کرد که تعداد کمینه یال‌های مورد نیاز در یک شبه‌مثلث‌بندی نوک-دار $2n - 3$ یال است. همچنین با استفاده از تئوری چند وجهی اوپلر، تعداد شبه‌مثلث‌ها در یک شبه‌مثلث‌بندی کمینه نوک‌دار $n - 2$ است که به هیچ ساختاری از مجموعه نقاط بجز تعداد آن بستگی ندارد [۴]. در یک شبه مثلث‌بندی، رأسی که در بین تمام زوایای آن یک زاویه بزرگ‌تر

مثلاً بندگی مجموعه نقاط تصادفی در صفحه مطرح می‌شوند. در بخش ۵ تحلیل الگوریتم‌های پیشنهادی و نهایتاً در بخش ۶ نتیجه‌گیری ارائه خواهد شد.

۲. تعاریف اولیه

چندضلعی ساده یک سطح محدود شده به وسیله یک مجموعه محدود از پاره‌خط‌هایی است که یک خم ساده بسته را تشکیل می‌دهند. به عبارتی، یک چندضلعی ساده P روی مجموعه رئوس تصادفی S ، چندضلعی است که در آن یال‌ها جز در رئوس S همدیگر را قطع نمی‌کنند.

به چندضلعی ساده‌ای که تمام زوایای داخلی بین رئوس آن چندضلعی از π کمتر باشد، چندضلعی محدب می‌گویند. بنا بر تعریف، مجموعه S از نقاط در صفحه محدب نامیده می‌شود اگر و فقط اگر به ازای هر دو نقطه $p, q \in S$ ، پاره خط واصل pq کاملاً درون S واقع شود ($pq \subseteq S$). پس می‌توان نتیجه گرفت که یک چندضلعی با هر نوع فرورفتگی نمی‌تواند محدب باشد.

پرکاربردترین ساختار در هندسه ربائیک پوسته محدب می‌باشد. پوسته محدب مجموعه نقاط S در صفحه ($CH(S)$)، کوچک‌ترین چندضلعی محدب P است که S را محصور می‌کند (شکل ۲-ب). اگر k تعداد لایه‌های پوسته محدب مجموعه نقاط S باشد هر لایه با l_c معرفی می‌شود ($1 \leq l_c \leq k, k > 1$). در یک مجموعه از نقاط S ، نقاطی از پوسته محدب که در آن‌ها زاویه داخلی اکیداً کوچک‌تر از π باشد را نقاط رأسی می‌نامند.

سه نقطه $p_1(x_1, y_1)$ ، $p_2(x_2, y_2)$ و $p_3(x_3, y_3)$ مفروض هستند. ماتریس A این‌گونه تعریف می‌شود:

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & y_1 & 1 \\ x_2 & y_2 & 1 \\ x_3 & y_3 & 1 \end{bmatrix} \quad (۱)$$

در صورتی که $det(A) > 0$ (دترمینان ماتریس A) باشد بین سه نقطه p_1, p_2, p_3 رابطه پادساعتگردی وجود دارد و اگر $det(A) < 0$ باشد بین این سه نقطه رابطه ساعتگردی وجود دارد و $det(A) = 0$ این معنی است که سه نقطه در یک خط واقع شده‌اند.

دو نقطه در یک چندضلعی نسبت به هم قابل رویت هستند اگر پاره‌خط واصل بین آن‌ها با هیچ پاره‌خط دیگری از همان مجموعه متقاطع نباشد (در حالت خاص دو پوسته محدب l_1 و l_2 را در نظر بگیرید بطوریکه l_2 درون l_1 باشد. فرض کنید p_1 و p_2 دو نقطه رأسی به ترتیب در l_1 و l_2 باشند، این دو نقطه را نسبت به هم قابل رویت

از π وجود داشته باشد نوک‌دار نامیده می‌شود. تمامی رئوس یک شبه مثلث بندی کمینه نوک‌دار می‌باشند [۵-۶].

شبه‌مثلث بندی‌ها به طور قابل ملاحظه‌ای در هندسه محاسباتی مورد توجه قرار گرفته‌اند که عمدتاً ناشی از کاربردشان در تئوری استحکام، برنامه‌ریزی حرکت بازوی روبات‌ها، مجموعه‌های قابل رویت، شعاع پرتاب، ردیابی تصادم جنبشی و نگهداری کردن از چندضلعی‌ها می‌باشد [۷-۱۰]. با توجه به اینکه برخی از خواص ترکیبی و هندسی جالب شبه‌مثلث بندی‌ها اخیراً کشف شده اما هنوز بسیاری از پرسش‌های اصلی باز در مورد آن‌ها باقی مانده است [۲].

در این مقاله به مسئله‌ی شبه‌مثلث بندی مجموعه S با n نقطه تصادفی در صفحه با استفاده از پوسته‌های محدب لایه‌ای پرداخته و در آن دو روش جدید شبه‌مثلث بندی مطرح می‌شود که منجر به تولید شبه-مثلث بندی کمینه خواهد شد. همچنین الگوریتمی جدید برای ایجاد یک چندضلعی ساده حلزونی ارائه شده است که به طور همزمان نیز شبه-مثلث بندی روی آن انجام می‌شود. بطورکلی تولید چندضلعی‌های ساده تصادفی در دو زمینه‌ی مهم کاربردی حائز اهمیت است:

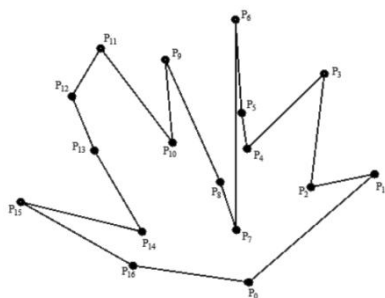
- بررسی عملکرد الگوریتم‌ها
 - ارزیابی زمان پردازنده مورد نیاز الگوریتم‌ها.
- تولید اشیاء هندسی تصادفی مورد توجه خاص محققان قرار گرفته است. به عنوان مثال Epstein تولید مثلث بندی تصادفی یکنواخت را مورد مطالعه قرار داده است [۱۱].

مجموعه S شامل n نقطه تصادفی p_0, \dots, p_{n-1} در صفحه مفروض است. هدف ایجاد یک چندضلعی ساده‌ی تصادفی با توزیع یکنواخت است (اگر k چندضلعی ساده روی S وجود داشته باشد احتمال تولید همه این چندضلعی‌ها با یکدیگر یکسان بوده و برابر $\frac{1}{k}$ است) [۱۱-۱۲]، به گونه‌ای که مجموعه رئوس چندضلعی ایجاد شده شامل همه مجموعه نقاط S باشد که به طور همزمان نیز شبه‌مثلث بندی می‌شود.

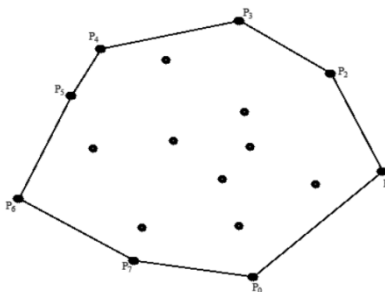
دو روش جدید دیگری از شبه‌مثلث بندی را نیز ارائه می‌دهیم که نسبت به سه روش دیگر ویژگی خاصی نداشته و فقط به عنوان الگوریتمی جدید برای شبه‌مثلث بندی مجموعه نقاط تصادفی در صفحه مطرح شده‌اند.

ادامه مقاله به این شکل سازماندهی شده است که در بخش ۲ تعاریف اولیه ارائه می‌گردد. در بخش ۳ نحوه‌ی ایجاد پوسته‌های محدب لایه‌ای بیان می‌شود. در بخش ۴ الگوریتم‌های پیشنهادی جهت شبه-

بالای پشته قرار گیرد. سپس دو رأس سر پشته به همراه رأس بعدی (رأس p_2 ، واقع شده بر روی مرز چندضلعی ستاره‌ای شکل) بررسی شده و پادساعتگردی یا ساعتگردی این سه رأس متوالی تعیین می‌شود. اگر زاویه پادساعتگرد بود رأس مورد نظر را در پشته درج می‌کند در غیر این صورت عنصر سر پشته حذف می‌شود و به همین ترتیب الگوریتم تکرار می‌گردد. در نهایت تمام رئوس که در پشته قرار دارند همان رئوس واقع شده بر روی پوسته محدب می‌باشند (شکل ۲-ب).



(الف)



(ب)

شکل ۲- الف- چندضلعی ستاره‌ای شکل. ب- پوسته محدب

اکنون نقاط روی این پوسته محدب را از مجموعه نقاط خارج می‌کنیم و برای نقاط باقی مانده با انجام مراحل قبل، مجدداً پوسته محدب ایجاد می‌شود و این کار تا زمانی ادامه پیدا می‌کند که به کمتر از سه نقطه برسد به این معنی که یا یک نقطه و یا دو نقطه باقی مانده باشد. بدین ترتیب پوسته‌های محدب لایه‌ای ایجاد می‌شوند.

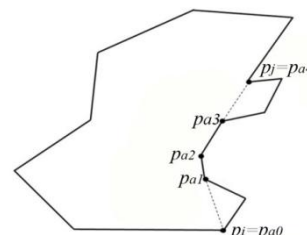
۴. الگوریتم‌های پیشنهادی شبه‌مثلث‌بندی مجموعه نقاط

تصادفی در صفحه

فرض کنید تعداد لایه‌های محدب ایجاد شده در بخش قبلی، M باشد L_j یعنی لایه‌ی j ام که $j = 1, \dots, M$ است و $P_{i,j}$ رأس i ام در لایه j ام می‌باشد.

می‌گوییم هرگاه پاره‌خط واصل بین آن‌ها با هیچ پاره‌خط دیگری از همان مجموعه متقاطع نباشد).

فرض کنید p_0, \dots, p_{n-1} رئوس یک چندضلعی ساده P می‌باشند که این رئوس در خلاف جهت حرکت عقربه‌های ساعت قرار گرفته‌اند (شکل ۱). $\delta(p_i, p_j)$ را کوتاهترین مسیر بین دو رأس p_i و p_j از رئوس P می‌نامیم. مسیر $\delta(p_i, p_j)$ را زنجیره محدب گویند اگر از رأس p_i به رأس p_j روی مسیر آن حرکت کنیم مسیر راست‌گرد باشد در غیر این صورت مسیر $\delta(p_i, p_j)$ را زنجیره مقعر می‌نامند.



شکل ۱- زنجیره‌ی محدب و مقعر

۳. ایجاد پوسته‌های محدب لایه‌ای

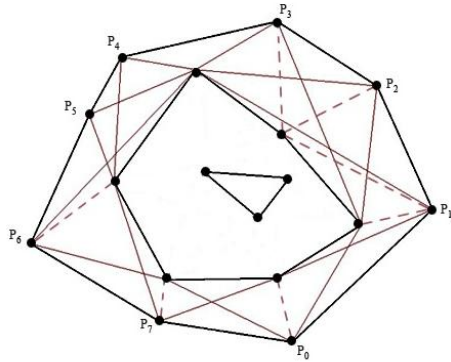
در این بخش به بررسی الگوریتم ایجاد پوسته محدب خواهیم پرداخت. جهت ایجاد پوسته محدب مختصات رئوس و ترتیب اتصال آن‌ها به یکدیگر مورد نیاز است. برای ایجاد پوسته محدب الگوریتم‌های متفاوتی وجود دارد که در این مقاله از الگوریتم گراهام نسخه B استفاده شده است. جهت محاسبه پوسته محدب ابتدا باید نقاط کرانی را پیدا کرد که در این الگوریتم پایین‌ترین نقطه سمت راست یک نقطه کرانی می‌باشد. مجموعه S با n نقطه در صفحه مفروض است. بر اساس الگوریتم اسکن گراهام نسخه B ، مراحل زیر طی می‌شود:

مرحله اول: پایین‌ترین نقطه سمت راست را پیدا کرده و این نقطه را p_0 می‌نامیم.

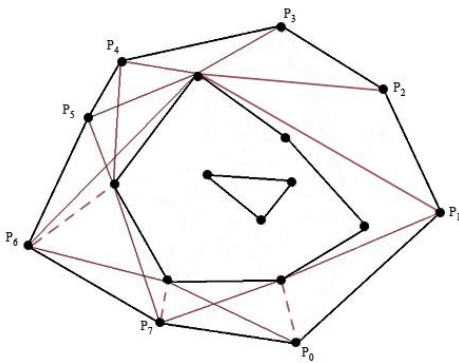
مرحله دوم: مابقی نقاط بر اساس زاویه حول نقطه p_0 مرتب می‌شوند. در صورتی که دو نقطه زاویه یکسانی با p_0 داشته باشند، یعنی در یک راستا باشند نقطه‌ای در نظر گرفته می‌شود که فاصله بیشتری با نقطه p_0 دارد. سپس این نقاط را از p_1, \dots, p_{n-1} نام‌گذاری کرده و با اتصال این نقاط به یکدیگر یک چندضلعی ستاره‌ای شکل ایجاد خواهد شد (شکل ۲-الف).

مرحله سوم: پایین‌ترین نقطه (رأس p_0) و نقطه بعد از آن (رأس p_1) که کمترین زاویه را نسبت به p_0 دارد، قطعاً بر روی پوسته محدب واقع شده‌اند پس این دو رأس در پشته درج می‌شوند بطوریکه p_1 در

رویتی که کمترین و بیشترین زاویه قطبی را نسبت به این رأس دارند را به عنوان دو گوشه دیگر شبه‌مثلث در نظر می‌گیریم و یال‌های مربوطه به عنوان دو ضلع شبه‌مثلث از رأس $P_{i,j}$ به دو رأس مورد نظر رسم می‌شوند.

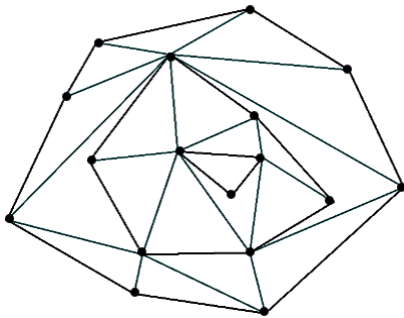


(الف)



(ب)

شکل ۳- الف- تعیین نقاط قابل رویت برای هر رأس از لایه L_j در مرحله اول،
ب- ثابت شدن دو رأس قابل رویت P_1 و تعیین مجدد نقاط قابل رویت دیگر
رئوس از لایه L_j



شکل ۴- خروجی نهایی الگوریتم بیشترین نقاط قابل رویت

براساس شکل (۵-الف) مجموع فاصله اقلیدوسی دو دورترین رأس قابل رویت نسبت به رأس P_5 از لایه L_j کمترین مقدار را داشته، بنابراین در این مرحله رئوس قابل رویت رأس P_5 ثابت شده (مطابق با

۴.۱. الگوریتم پیشنهادی بیشترین نقاط قابل رویت

در این الگوریتم هر رأس $P_{i,j}$ رأسی است که بیشترین نقاط قابل رویت از لایه L_{j+1} را دارا باشد. هر رأس $P_{i,j}$ تعدادی از رئوس لایه L_{j+1} را رویت می‌کند. براساس این الگوریتم رأسی که بیشترین نقاط قابل رویت از لایه L_{j+1} را داشته باشد؛ به عنوان یک گوشه از شبه‌مثلث انتخاب شده و دو رأس قابل رویتی که کمترین و بیشترین زاویه قطبی را نسبت به این رأس دارند را به عنوان دو گوشه دیگر شبه‌مثلث در نظر می‌گیریم و یال‌های مربوطه به عنوان دو ضلع شبه‌مثلث از رأس $P_{i,j}$ به دو رأس مورد نظر رسم می‌شوند.

زنجیره‌ی مقعری که بر روی لایه‌ی محدب L_{j+1} این دو رأس قابل رویت را به یکدیگر وصل می‌کند؛ به عنوان ضلع سوم شبه‌مثلث محسوب می‌شود. این الگوریتم را برای دیگر رئوس باقی‌مانده از لایه L_j تکرار می‌کنیم با این شرط که نقاط بین دو گوشه‌ی انتهایی ضلع مقعر شبه‌مثلث بدست آمده در مرحله قبل به عنوان نقاط قابل رویت مرحله بعد در نظر گرفته نشوند.

همان‌طور که در شکل (۳-الف) مشاهده می‌شود رئوسی که بیش از دو رأس قابل رویت دارند (رئوس قابل رویت بین دو رأسی که کمترین و بیشترین زاویه قطبی را داشته)؛ با استفاده از خط‌چین نمایان شده‌اند. از بین تمامی رئوس لایه L_j رأس P_1 بیشترین نقاط قابل رویت را دارد (چهار نقطه قابل رویت)؛ بنابراین در این مرحله دو رأس قابل رویت P_1 که کمترین و بیشترین زاویه قطبی را دارند ثابت شده (شکل ۳-ب) و مجدداً الگوریتم برای دیگر رئوس تکرار می‌شود. در نهایت خروجی الگوریتم مطابق با شکل (۴) خواهد بود. با اعمال این الگوریتم بر روی تمامی لایه‌ها شبه‌مثلث‌بندی مجموعه نقاط داده شده در صفحه ایجاد می‌شود.

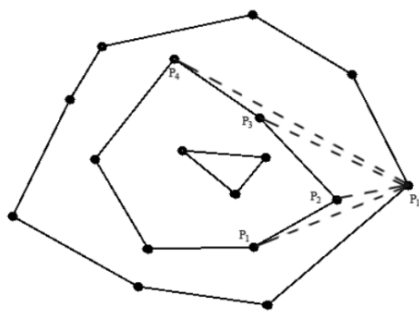
۴.۲. الگوریتم پیشنهادی کوتاهترین طول

براساس این الگوریتم برای تمامی رئوس $P_{i,j}$ از لایه L_j بطور جداگانه رئوس قابل رویت‌شان از لایه L_{j+1} تعیین می‌شود. سپس دو رأس قابل رویتی که کمترین و بیشترین زاویه قطبی را نسبت به رئوس $P_{i,j}$ دارند در نظر گرفته شده و مجموع فاصله اقلیدوسی بین تک‌تک رئوس $P_{i,j}$ و دو رأس قابل رویت‌شان محاسبه می‌شود (شکل ۵-الف). از بین تمامی رئوس $P_{i,j}$ از لایه L_j رأسی که کوتاهترین طول را داشته باشد به عنوان گوشه‌ای از شبه‌مثلث انتخاب شده و دو رأس قابل

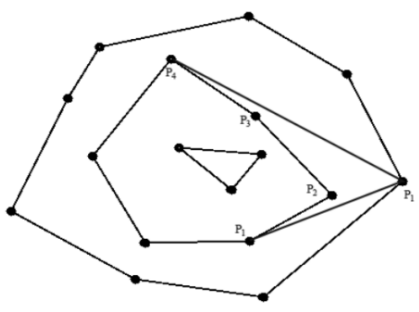
در مرحله قبل به عنوان نقاط قابل رویت مرحله بعد در نظر گرفته نشوند. با اعمال این الگوریتم بر روی تمامی لایه‌ها شبه‌مثلث‌بندی مجموعه نقاط داده شده در صفحه ایجاد می‌شود. با توجه به اینکه این الگوریتم بر اساس کوتاهترین طول عمل می‌کند جزو الگوریتم‌های شبه‌مثلث‌بندی مجموعه نقاط با کمترین هزینه در نظر گرفته می‌شود.

۴،۳. الگوریتم‌های پیشنهادی شبه‌مثلث‌بندی کمینه نوک‌دار

برای انجام الگوریتم ابتدا از بین تمام رئوس قابل رویت هر رأس $P_{i,z}$ دو رأس قابل رویتی که کمترین و بیشترین زاویه قطبی را نسبت به این رأس دارند به عنوان دو دورترین رأس قابل رویت منظور می‌گردند. بدین ترتیب برای تمامی رئوس لایه L_z نسبت به لایه L_{z+1} ، دو رأس قابل رویت وجود خواهد داشت. به عنوان مثال همان‌طوهمان‌طور شکل (۷-الف) نشان داده شده است رأس p_1 از لایه محدب L_z چهار رأس به p_4, p_3, p_2, p_1 را از لایه محدب L_{z+1} رویت می‌کند که p_4 و p_1 به عنوان دو دورترین رأس قابل رویت انتخاب می‌شوند (شکل ۷-ب).



(الف)



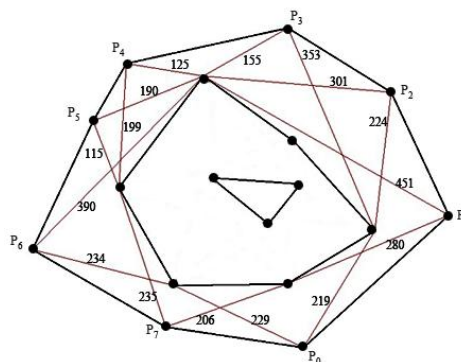
(ب)

شکل ۷-الف- رئوس قابل رویت رأس p_1 از لایه L_z . ب- دو دورترین رأس

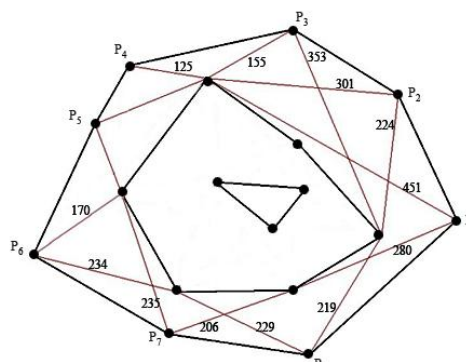
قابل رویت رأس p_1

همان‌طور که بیان شد، تمامی رئوس در پوسته‌های محدب لایه‌ای نسبت به لایه بعدی خود دو دورترین رأس قابل رویت دارند. در این بخش برای ایجاد شبه‌مثلث‌بندی باید یکی از این دو رأس انتخاب شوند

شکل ۵-ب) و مجدداً الگوریتم برای دیگر رئوس تکرار می‌شود. در نهایت خروجی الگوریتم مطابق با شکل (۶) خواهد بود:



(الف)

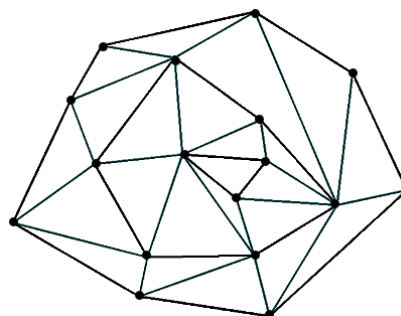


(ب)

شکل ۵-الف- تعیین نقاط قابل رویت برای هر رأس از لایه L_z در مرحله اول بر

اساس فاصله اقلیدوسی، ب- ثابت شدن دو رأس قابل رویت P_5 و تعیین مجدد

نقاط قابل رویت دیگر رئوس از لایه L_z



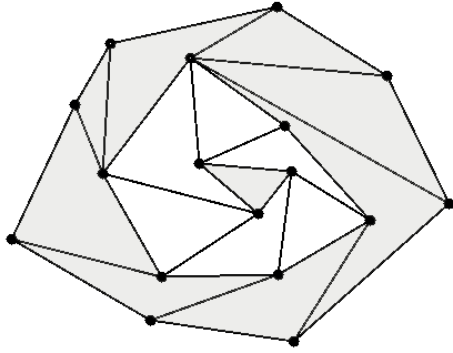
شکل ۶- خروجی نهایی الگوریتم کوتاهترین طول

در این الگوریتم نیز همانند الگوریتم قبلی زنجیره‌ی مقعری که بر روی لایه‌ی محدب L_{z+1} این دو رأس قابل رویت را به یکدیگر وصل می‌کند؛ به عنوان ضلع سوم شبه‌مثلث محسوب می‌شود. این الگوریتم را مجدداً برای دیگر رئوس باقی‌مانده از لایه‌ی L_z تکرار می‌کنیم با این شرط که نقاط بین دو گوشه‌ی انتهایی ضلع مقعر شبه‌مثلث بدست آمده

که در ادامه دو روش جدید برای انتخاب یکی از دو رأس قابل رویت جهت شبه‌مثلث‌بندی مطرح می‌شود.

۴,۳,۱. الگوریتم انتخاب رئوس قابل رویت ساعت‌گرد در روش انتخاب رئوس قابل رویت ساعت‌گرد، از بین دو دورترین رأس قابل رویت تعیین شده، رأسی انتخاب می‌شود که بین رأس مورد نظر از لایه L_j و دو رأس قابل رویت آن رابطه ساعت‌گردی برقرار باشد. بنابراین رأس مورد نظر در لایه j ام را $P_{i,j}$ در نظر گرفته و دو رأس قابل رویت را $P_{s,j+1}$ و $P_{k,j+1}$ می‌نامیم. در نظر گرفته و دو رأس قابل رویت را $P_{s,j+1}$ و $P_{k,j+1}$ می‌نامیم. چرخش از رأس مورد نظر به دو رأس قابل رویت را بررسی کرده اگر $(P_{i,j}, P_{s,j+1}, P_{k,j+1})$ پادساعت‌گرد باشد پاره‌خط بین $P_{i,j}$ و $P_{s,j+1}$ متصل می‌شود در صورتی که $(P_{i,j}, P_{k,j+1}, P_{s,j+1})$ پادساعت‌گرد باشد. پاره‌خط بین $P_{i,j}$ و $P_{k,j+1}$ متصل می‌شود. با اتصال این خطوط در هر لایه رئوس قابل رویت پادساعت‌گرد تولید می‌شوند (شکل ۸-ب).

چنانچه یکی از دو روش مطرح شده و یا ترکیبی از دو روش (بطوریکه برای هر یک از لایه‌ها، تنها یکی از دو روش استفاده شود) را بر روی پوسته‌های محدب لایه‌ای اعمال کنیم لایه‌های محدب مطابق شکل ۹ شبه‌مثلث‌بندی می‌شوند.



points: 17 layers: 3 edges: 31 pseudo-triangulations: 15
شکل ۹- خروجی الگوریتم به روش پادساعت‌گرد

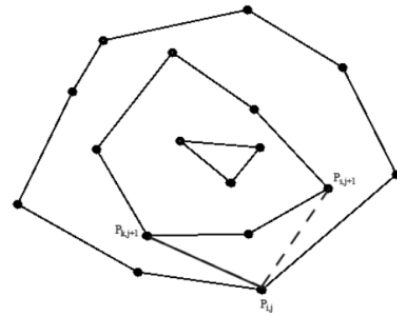
۴,۴. الگوریتم ایجاد چندضلعی ساده حلزونی شبه‌مثلث‌بندی شده الگوریتم پیشنهادی شامل دو مرحله است که با اعمال این دو مرحله بر روی لایه‌های محدب، با ایجاد شبه‌مثلث‌های پی‌درپی در نهایت چندضلعی حلزونی شکل شبه‌مثلث‌بندی شده حاصل می‌شود.

مرحله اول الگوریتم:

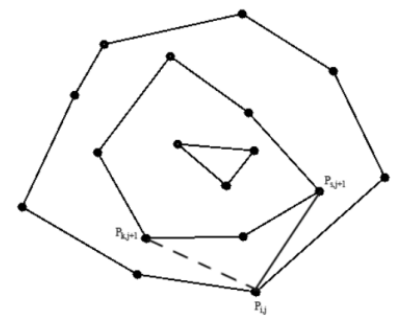
گام اول- $1 \leftarrow j$ را در نظر گرفته و روی L_j (بیرونی‌ترین لایه‌ی محدب) یک نقطه را به عنوان نقطه شروع انتخاب نموده و آن را $p_{1,j}$ می‌نامیم.

گام دوم- در جهت پادساعت‌گرد دو نقطه دیگر را به ترتیب انتخاب و آن‌ها را $p_{2,j}$ و $p_{3,j}$ نام‌گذاری می‌نماییم. این سه نقطه را به عنوان رئوس شبه‌مثلث در نظر گرفته و پاره‌خط‌های $p_{1,j}p_{2,j}$ و $p_{2,j}p_{3,j}$ را ایجاد می‌کنیم.

۴,۳,۱. الگوریتم انتخاب رئوس قابل رویت ساعت‌گرد در روش انتخاب رئوس قابل رویت ساعت‌گرد، از بین دو دورترین رأس قابل رویت تعیین شده، رأسی انتخاب می‌شود که بین رأس مورد نظر از لایه L_j و دو رأس قابل رویت آن رابطه ساعت‌گردی برقرار باشد. بنابراین رأس مورد نظر در لایه j ام را $P_{i,j}$ در نظر گرفته و دو رأس قابل رویت را $P_{s,j+1}$ (اندیس نزدیک‌ترین رأس قابل رویت) و $P_{k,j+1}$ (اندیس دورترین رأس قابل رویت) می‌نامیم. چرخش از رأس مورد نظر به دو رأس قابل رویت را بررسی کرده اگر $(P_{i,j}, P_{s,j+1}, P_{k,j+1})$ ساعت‌گرد باشد پاره‌خط بین $P_{i,j}$ و $P_{s,j+1}$ متصل می‌شود در صورتی که $(P_{i,j}, P_{k,j+1}, P_{s,j+1})$ ساعت‌گرد باشد پاره‌خط بین $P_{i,j}$ و $P_{k,j+1}$ متصل می‌شود. با اتصال این خطوط در هر لایه رئوس قابل رویت ساعت‌گرد تولید می‌شوند (شکل ۸-الف)



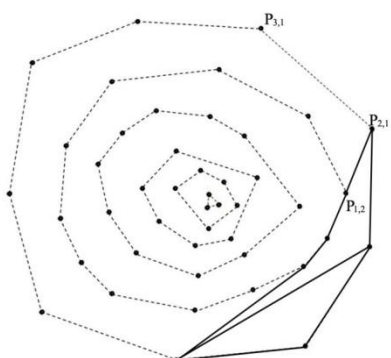
(الف)



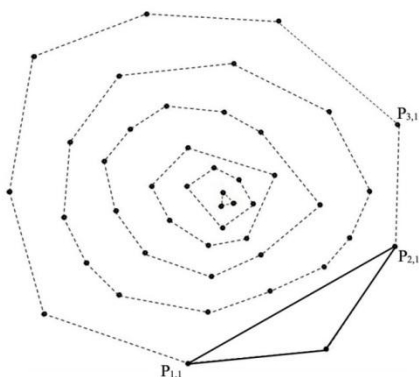
(ب)

شکل ۸- الف- انتخاب رأس قابل رویت ساعت‌گرد برای رأس $P_{i,j}$. ب- انتخاب رأس قابل رویت پادساعت‌گرد برای رأس $P_{i,j}$

۴,۳,۲. الگوریتم انتخاب رئوس قابل رویت پادساعت‌گرد در روش انتخاب رئوس قابل رویت پادساعت‌گرد، از بین دو دورترین رأس قابل رویت تعیین شده، رأسی انتخاب می‌شود که بین



(الف)



(ب)

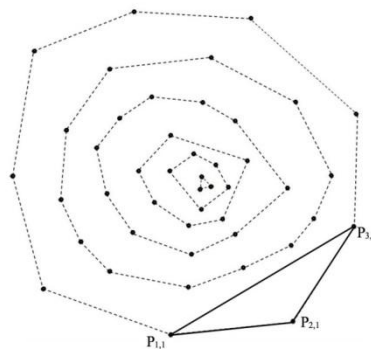
شکل ۱۱- الف- تغییر موقعیت مکانی رئوس مثلث در صورت وجود تقاطع با لایه L_{j+1} . ب- تغییر موقعیت مکانی رئوس مثلث در صورت عدم تقاطع با لایه L_{j+1}

مرحله دوم الگوریتم:

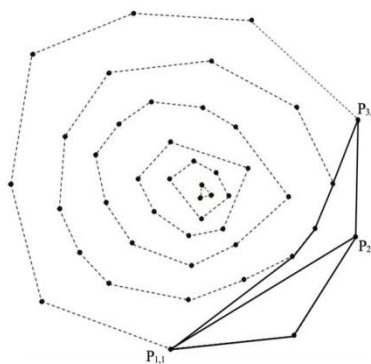
با ملاقات آخرین نقطه روی لایه L_j ، در این مرحله از بین نقاط باقی‌مانده روی لایه L_{j+1} که در ایجاد زنجیره مقعر در مرحله اول الگوریتم استفاده نشده‌اند، دورترین نقطه قابل رویت نسبت به آخرین نقطه روی لایه L_j یعنی رأس $p_{3,j}$ را پیدا کرده آن را v می‌نامیم و پاره‌خط واصل بین آن دو را رسم می‌کنیم. همچنین از رأس $p_{1,j}$ به نقطه قابل رویت روی لایه L_{j+1} حرکت کرده و به ترتیب پاره‌خط‌های واصل بین نقاط موجود در این مسیر را رسم می‌نماییم.

بعد از اتمام این دو مرحله، با در نظر گرفتن $z + 1 \leftarrow z$ وارد لایه بعدی شده و نقطه مجاور به دورترین نقطه قابل رویت (در مرحله دوم از الگوریتم) در جهت ساعت‌گرد را به عنوان نقطه شروع این لایه در نظر می‌گیریم و از گام دوم مرحله اول، الگوریتم را با نقاط باقی‌مانده (بجز دورترین نقطه قابل رویت) در این لایه، ادامه می‌دهیم و مراحل را تا $M < z$ تکرار می‌کنیم (شکل ۱۲-الف). بدین ترتیب با تکرار مراحل الگوریتم پیشنهادی تا $M < z$ چندضلعی ساده حلزونی شبه‌مثلث‌بندی شده ایجاد می‌گردد (شکل ۱۲-ب).

گام سوم- در این گام جهت ایجاد پاره‌خط واصل بین دو رأس $p_{1,j}$ و $p_{3,j}$ ، در صورت عدم وجود تقاطع با لایه L_{j+1} ، پاره‌خط مذکور رسم می‌شود (شکل ۱۰-الف)، در غیر اینصورت باید از رأس $p_{1,j}$ به رأس $p_{3,j}$ ، نقاطی از لایه L_{j+1} که با این دو رأس زنجیره مقعر می‌سازند انتخاب و رسم شوند. در این مرحله از الگوریتم یک شبه‌مثلث ایجاد شده است (شکل ۱۰-ب).



(الف)



(ب)

شکل ۱۰- الف- عدم تقاطع با لایه L_{j+1} . ب- تقاطع با لایه L_{j+1}

گام چهارم- برای ایجاد شبه‌مثلث بعدی باید موقعیت مکانی رئوس $p_{1,j}$ ، $p_{2,j}$ و $p_{3,j}$ با در نظر گرفتن شرایط زیر تغییر یابند:

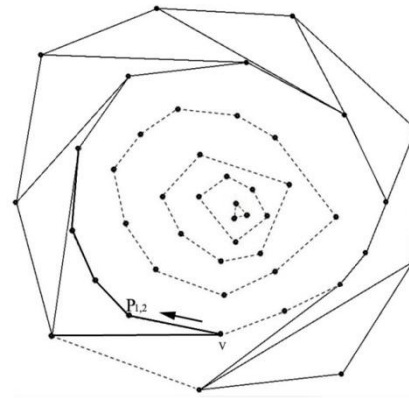
الف) موقعیت مکانی نقطه $p_{1,j}$ در صورت تقاطع پاره‌خط $p_{1,j}p_{3,j}$ با لایه L_{j+1} تغییر کرده و به نقطه مجاور رأس $p_{3,j}$ روی زنجیره مقعر تغییر مکان می‌یابد (شکل ۱۱-الف).

ب) رأس $p_{2,j}$ به موقعیت مکانی رأس $p_{3,j}$ فعلی منتقل شده و نقطه مجاور آن در جهت پادساعت‌گرد روی لایه L_j را رأس $p_{3,j}$ نامیده و پاره‌خط $p_{2,j}p_{3,j}$ را ایجاد می‌کنیم (شکل ۱۱-الف و ۱۱-ب).

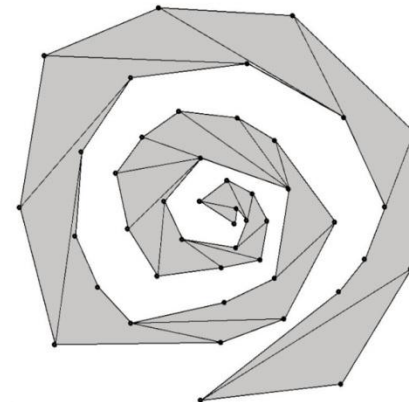
Algorithm Random Polygon Generation

```

j ← 1
i ← 1
P1,j ← p1,j
while j < M do
  while i < nj do
    i ← i + 1
    P2,j ← pi,j
    Draw Line (P1,j, P2,j)
    i ← i + 1
    P3,j ← pi,j
    Draw Line (P2,j, P3,j)
    if (P1,j, P3,j) ∩ lj+1 ≠ ∅ then
      find the reflex chain on lj+1 between P1,j, P3,j and draw it
      P1,j ← last element on the reflex chain
    else
      Draw Line (P1,j, P3,j)
      i ← i + 1
      P2,j ← pi,j
      P3,j ← pi,j
    end if
  end while
  v ← find last point which is visible from P3,j among all remain
  points in lj+1
  Draw Line (P3,j, v)
  Draw a chain from P1,j to v
  i ← index of the nearest point to v in clockwise direction
  j ← j + 1
end while
end of algorithm
    
```



(الف)



(ب)

شکل ۱۲- الف- ورود به لایه L_{j+1} ب- خروجی الگوریتم ایجاد چندضلعی ساده حلزونی شبه‌مثلث‌بندی شده

اثبات درستی الگوریتم

در گام اول الگوریتم چون تعداد لایه‌های محدب برای هر مجموعه از نقاط، $1 \geq M$ است ($M \geq 1$) لذا وجود نقطه $p_{1,j}$ بدیهی است. **لم ۱.** در گام سوم الگوریتم بر روی لایه L_j مثلث ΔABC مفروض است اگر رأس C از طریق رأس A قابل رویت نباشد نقاطی جهت ایجاد زنجیره مقعر از لایه L_{j+1} وجود دارد. **اثبات.** اگر رأس C از رأس A قابل رویت نباشد به این معنی است که نقاطی از لایه L_{j+1} در ΔABC واقع شده است. از بین این نقاط نقطه‌ای که دارای کمترین زاویه قطبی نسبت به رأس A است را پیدا کرده و آن را Q می‌نامیم. بدیهی است که AQC چپ‌گرد است و لذا بر روی زنجیره مقعر قرار خواهد گرفت از این رو وجود زنجیره مقعر قابل اثبات خواهد بود.

با شروع الگوریتم بر روی لایه L_j و وقوع اولین تقاطع با لایه L_{j+1} و ایجاد زنجیره مقعر، اولین نقطه در جهت پادساعت‌گرد را Q_1 و آخرین نقطه را Q_n (با ملاقات آخرین نقطه روی لایه L_j در مرحله دوم الگوریتم) می‌نامیم. اگر Q_n از طریق لایه L_{j+1} به Q_1 متصل باشد به این معنی است که نقاط لایه L_{j+1} به پایان رسیده‌اند (تمامی نقاط در ایجاد زنجیره مقعر استفاده شده‌اند) و لذا الگوریتم را باید از لایه L_{j+2} ادامه دهیم در غیر اینصورت از بین نقاط باقی‌مانده بر روی لایه L_{j+1} نقطه با کمترین زاویه قطبی نسبت به آخرین نقطه بر روی لایه L_j را پیدا کرده و آن را v می‌نامیم. بدیهی است که v از این نقطه (آخرین نقطه بر روی لایه L_j) قابل رویت می‌باشد.

قضیه ۱. الگوریتم ابتکاری ارائه شده دو برابر تعداد نقاط موجود بر روی بیرونی‌ترین لایه محدب، چندضلعی ساده تصادفی تولید می‌کند. اثبات.

از آنجایی که نقطه شروع الگوریتم هر یک از نقاط چندضلعی محدب بیرونی‌ترین لایه می‌تواند باشد و جهت اجرا نیز ساعتگرد یا پادساعتگرد انتخاب گردد، لذا دو برابر تعداد نقاط موجود بر روی بیرونی‌ترین لایه محدب، چندضلعی ساده تصادفی تولید خواهد شد. شبه کد مربوط به الگوریتم ایجاد چندضلعی ساده حلزونی شبه-مثلث‌بندی شده به صورت زیر می‌باشد:

مسائلی چون موزه هنری می‌باشند و لذا الگوریتم‌هایی برای تولید چندضلعی بسیار در این کار مؤثرند.

مراجع

- [1]. G. Rote, F. Santos, and I. Streinu, "Pseudo-Triangulation – a Survey," *Contemporary Mathematics*, 453: 343-410, American Mathematical Society, 2008.
- [2]. O. Aichholzer, F. Aurenhammer, H. Krasser, and B. Speckmann, "Convexity minimizes pseudo-triangulations," *Computational Geometry* 28, pp.3-10, 2004.
- [3]. I. Streinu, "A combinatorial approach to planar non-colliding robot arm motion planning," In : *Proc. 41st Annu. IEEE Sympos. Foundat. Comput. Sci. (FOCS'00)*, , pp.443-453, 2000.
- [4]. S. Gerdjikov, and A. Wolff, "Decomposing a simple polygon into pseudo-triangles and convex polygons," *Computational Geometry* 41, pp.21-30, 2008.
- [5]. M. Ben-Ner, A. Schulz, and A. Sheffer, "On numbers of pseudo-triangulations," arXiv: 1210.7126v1 [cs.CG] 26 oct 2012.
- [6]. O. Aichholzer, T. Hackl, and B. Vogtenhuber, "Compatible pointed pseudo-triangulations," *22nd Canadian Conference on Computational Geometry*, 2010.
- [7]. M. Pocchiola, and G. Vegter, "Topologically sweeping visibility complexes via pseudo-triangulations," *Discrete Comput. Geom.* 16, pp.419-453, 1996.
- [8]. M.T. Goodrich, and R. Tamassia, "Dynamic ray shooting and shortest paths in planar subdivisions via balanced geodesic triangulations," *J. Algorithms* 23 (1), pp.51-73, 1997.
- [9]. D.G. Kirkpatrick, J. Snoeyink, and B. Speckmann, "kinetic collision detection for simple polygons," *Internat. J. Comput. Geom. Appl.* 12(1-2), pp. 3-27, 2002.
- [10]. B. Speckmann, and C.D. Tóth, "Allocating vertex π -guard in simple polygons via pseudo-triangulations," *Discrete Comput. Geom.* 33 (2), pp.345-364, 2005.
- [11]. T. Aure, and M. Held, "Heuristic for generation of random polygons," *8th Canadian Conference On Computational Geometry (CCCG), Ottawa, Canada*, pp.38-44, 1996.
- [12]. D. Dailey, and D. Whitfield, "Constructing random polygons," *SIGITE⁰⁸, USA*, pp.119-124, 2008.
- [13]. M. D. Berg, *Computational Geometry: Algorithms and Applications*, 3rd edition, published by Springer-Verlag, 2008.
- [14]. B. Chazelle, "On the convex layers of a planar Set," *IEEE Tran. Information Theory*, Vol. IT-31, No. 4, pp. 509-517, 1985.

۵. تحلیل الگوریتم‌های پیشنهادی شبه‌مثلث‌بندی مجموعه

نقاط

ایجاد گراف قابل دید دارای مرتبه زمانی $O(n \log n)$ بوده [۱۳] و مرتبه زمانی ایجاد پوسته‌های محدب لایه‌ای $O(n \log n)$ می‌باشد [۱۴]. در بخش ۴ با اجرای هر کدام از الگوریتم‌های پیشنهادی جهت ایجاد پاره‌خط واصل بین دو نقطه، موضوع قابل رویت بودن دو نقطه باید بررسی شود که با ایجاد گراف قابل دید مرتبه زمانی آن $O(n \log n)$ است. با توجه به مسطح بودن گراف شبه‌مثلث‌بندی برای ایجاد کل شبه-مثلث‌ها حداکثر $O(n)$ زمان صرف می‌شود، لذا در مجموع مرتبه زمانی این الگوریتم‌ها $O(n \log n)$ می‌باشد.

۶. نتیجه‌گیری

در این مقاله روش‌های جدیدی جهت شبه‌مثلث‌بندی مجموعه نقاط S در صفحه مطرح شد. روند کار به گونه‌ای بود که ابتدا برای مجموعه نقاط S در صفحه پوسته‌های محدب لایه‌ای ایجاد شده و سپس با اعمال یکی از روش‌ها و یا در مواردی ترکیبی از آن‌ها بر روی لایه‌ها، شبه-مثلث‌بندی انجام گردید. بررسی‌ها نشان داد که دو روش از شبه‌مثلث-بندی‌های انجام شده کمینه بوده، به این معنی که تعداد شبه مثلث‌های تولید شده $2 - n$ شبه مثلث و تعداد یال‌های مورد نیاز در آن کمترین مقدار ممکن یعنی $3 - 2n$ می‌باشد. همچنین در این مقاله الگوریتمی جدید برای ایجاد یک چندضلعی ساده حلزونی شکل شبه‌مثلث‌بندی شده از مجموعه نقاط تصادفی S در صفحه ارائه شد. که با استفاده از این الگوریتم پیشنهادی به ترتیب از بیرونی‌ترین لایه محدب تا درونی‌ترین لایه با ایجاد شبه‌مثلث‌های پی‌درپی، چندضلعی حلزونی شبه‌مثلث-بندی شده ایجاد گردید. ایجاد چندضلعی‌های ساده از روی مجموعه نقاط تصادفی دارای کاربردهایی نظیر بررسی الگوریتم‌های ابتکاری در

